



ISBN 978-88-905012-2-7

«**Appunti Linux**» -- Copyright © 1997-2000 Daniele Giacomini

«**Appunti di informatica libera**» -- Copyright © 2000-2010 Daniele Giacomini

«**a2**» -- Copyright © 2010-2013 Daniele Giacomini

Via Morganella Est, 21 -- I-31050 Ponzano Veneto (TV) -- appunti2@gmail.com

You can redistribute this work and/or modify it under the terms of the GNU General Public License as published by the Free Software Foundation; either version 3 of the License, or (at your option) any later version, with the following exceptions and clarifications:

- This work contains quotations or samples of other works. Quotations and samples of other works are not subject to the scope of the license of this work.
- If you modify this work and/or reuse it partially, under the terms of the license: it is your responsibility to avoid misrepresentation of opinion, thought and/or feeling of other than you; the notices about changes and the references about the original work, must be kept and evidenced conforming to the new work characteristics; you may add or remove quotations and/or samples of other works; you are required to use a different name for the new work.

Permission is also granted to copy, distribute and/or modify this work under the terms of the GNU Free Documentation License (FDL), either version 1.3 of the License, or (at your option) any later version published by the Free Software Foundation (FSF); with no Invariant Sections, with no Front-Cover Text, and with no Back-Cover Texts.

Permission is also granted to copy, distribute and/or modify this work under the terms of the Creative Commons Attribution-ShareAlike License, version 2.5-Italia, as published by Creative Commons at <http://creativecommons.org/licenses/by-sa/2.5/it/>.

This work is distributed in the hope that it will be useful, but WITHOUT ANY WARRANTY; without even the implied warranty of MERCHANTABILITY or FITNESS FOR A PARTICULAR PURPOSE.

**La diffusione dell'opera, da parte dell'autore originale, avviene gratuitamente**, senza alcun fine di lucro. **L'autore rinuncia espressamente a qualunque beneficio economico**, sia dalla riproduzione stampata a pagamento, sia da qualunque altra forma di servizio, basato sull'opera, ma offerto a titolo oneroso, sia da pubblicità inserita eventualmente nell'opera stessa o come cornice alla sua fruizione.

L'opera, nei file sorgenti e nella composizione finale, include degli esempi in forma di sequenze animate, contenenti eventualmente anche delle spiegazioni vocali. Si tratta di video brevi e di qualità molto bassa. Tuttavia, a seconda di come viene diffusa o fruita l'opera, può darsi che sia necessario assolvere a degli obblighi di legge.

Il numero ISBN 978-88-905012-2-7 si riferisce all'opera originale in formato elettronico, pubblicata a titolo gratuito.

Se quest'opera viene consultata in-linea, attraverso uno spazio web, le informazioni generali sull'accesso ai file dell'opera (indirizzo IP di origine, nome del provider della connessione di origine, nome e versione del navigatore usato per accedere, geolocalizzazione dell'origine, data e orario di accesso), assieme al dettaglio delle pagine visitate o dei file scaricati, potrebbero essere annotate in un registro (log) di tale spazio web. Ciò per fini di controllo e statistica, a qualunque titolo. La conservazione di tale registro, se presente, dipende dalla politica del gestore e potrebbe avvenire per una durata di tempo indeterminata.

Quest'opera non contiene tecnologie atte a raccogliere e annotare i dati personali degli utenti che la consultano. Tuttavia, lo spazio web che la ospita potrebbe richiedere una forma di iscrizione o di autenticazione. Se tale iscrizione o autenticazione fosse richiesta, è necessario valutare l'informativa sul trattamento dei dati personali dello spazio web in questione, per sapere come e a che scopo tali dati vengono trattati.

Quest'opera, così come realizzata dal suo autore, non contiene inserzioni pubblicitarie. Tuttavia, lo spazio web che la ospita potrebbe iniettare il codice necessario a somministrare della pubblicità durante la sua consultazione o prima dello scarico dei file. Tali inserzioni pubblicitarie, se ci sono, non hanno nessuna relazione con l'autore di quest'opera e nemmeno vi portano alcun beneficio economico, in

quanto servono esclusivamente al mantenimento dello spazio web ospitante.

Le inserzioni pubblicitarie, se presenti, possono utilizzare una tecnologia atta a riconoscere gli accessi che provengono dallo stesso computer o dallo stesso terminale, assieme a tutte le informazioni che possono essere estrapolate dall'origine dell'accesso e sulle funzionalità del computer o del terminale usato per accedere (incluso il fatto che sia disponibile o meno del software che possa essere utile a recepire la pubblicità stessa). Per conoscere il modo in cui le informazioni vengono raccolte dalla pubblicità (se c'è) e il loro utilizzo effettivo, è necessario valutare l'informativa sul trattamento dei dati personali dello spazio web che ospita l'opera.

---

Una copia della licenza GNU General Public License, versione 3, si trova nell'appendice **A**; una copia della licenza GNU Free Documentation License, versione 1.3, si trova nell'appendice **B**; una copia della licenza Creative Commons Attribution-ShareAlike, versione italiana 2.5, si trova nell'appendice **C**.

A copy of GNU General Public License, version 3, is available in appendix **A**; a copy of GNU Free Documentation License, version 1.3, is available in appendix **B**; a copy of Creative Commons Attribution-ShareAlike License, italian version 2.5, is available in appendix **C**.

Per tutti i riferimenti dell'opera si veda <http://informaticalibera.net>. Al momento della pubblicazione di questa edizione, i punti di distribuzione in-linea più importanti, sono presso Internet Archive (<http://www.archive.org/details/AppuntiDiInformaticaLibera>), il GARR (<http://appuntilinux.mirror.garr.it/mirrors/appuntilinux/>), ILS (<http://appunti.linux.it>) e il Pluto (<http://a2.pluto.it>).

<b>Parte vii Progetto</b> .....	<b>5</b>
83 Primi passi verso un sistema per hardware x86-32 .....	7
84 Studio per un sistema a 32 bit .....	97
<b>Parte viii Manuale</b> .....	<b>179</b>
85 Gestione .....	185
86 Sezione 1: programmi eseguibili o comandi interni di shell 191	
87 Sezione 2: chiamate di sistema .....	203
88 Sezione 3: funzioni di libreria .....	247
89 Sezione 4: file speciali .....	311
90 Sezione 5: formato dei file e convenzioni .....	317
91 Sezione 7: varie .....	319
92 Sezione 8: comandi per l'amministrazione del sistema ...	321
93 Sezione 9: kernel .....	327
<b>Parte ix Codice</b> .....	<b>397</b>
94 Script e sorgenti del kernel .....	399
95 Sorgenti della libreria generale .....	749
96 Sorgenti delle applicazioni .....	937
Indice analitico del volume .....	1043

os32 è un piccolo sistema operativo di studio, realizzato come derivazione di os16, riutilizzando anche il lavoro su «05» (che si trova in appendice al volume). Molte cose di os16 sono rimaste praticamente identiche in os32, altre sono sviluppate in maniera differente o semplicemente più completa. Tuttavia os32 rimane un sistema con una gestione fragile delle unità di memorizzazione di massa e del file system, per cui non ci si deve allarmare di fronte a un'improvvisa distruzione del file system in uno dei file immagine in cui il sistema si concretizza.

Le limitazioni di os32 comportano però una grande semplificazione nel codice, con l'intento di rendere os32 più utile, come primo approccio allo studio dei sistemi operativi, eventualmente anche prima di affrontare le pubblicazioni fondamentali, costituite da: *The design of the UNIX operating system*, di Maurice J. Bach, pubblicato da Prentice Hall, 1990, ISBN 0132017997 e *Operating Systems: Design and Implementation*, di Andrew S. Tanenbaum e Albert S. Woodhull, pubblicato da Prentice-Hall, 2006, ISBN 0-13-142938-8.

83 Primi passi verso un sistema per hardware x86-32 .....	7
83.1 Privilegi dei segmenti .....	8
83.2 Funzioni di utilità generale .....	11
83.3 Utilizzo dello schermo VGA a caratteri .....	13
83.4 GDT .....	14
83.5 IDT .....	21
83.6 Gestione delle interruzioni .....	29
83.7 Gestione del temporizzatore: PIT, ovvero «programmable interval timer» .....	33
83.8 Tastiera PS/2 .....	34
83.9 Gestione di dischi PATA .....	35
83.10 PCI .....	48
83.11 NE2000 .....	56
83.12 IPv4 in una rete Ethernet .....	76
83.13 Riferimenti .....	94
84 Studio per un sistema a 32 bit .....	97
84.1 Introduzione a os32 .....	99
84.2 Caricamento ed esecuzione del kernel .....	105
84.3 Funzioni interne legate all'hardware, nei file «kernel/ibm_i386.h» e «kernel/ibm_i386/...» .....	112
84.4 Gestione dei processi .....	117
84.5 Caricamento ed esecuzione delle applicazioni .....	131
84.6 Gestione della memoria .....	134
84.7 Dispositivi .....	137
84.8 Gestione del file system .....	149
84.9 Gestione delle interfacce di rete .....	164
84.10 Gestione di IPv4 .....	168
84.11 Gestione del protocollo ICMP .....	171
84.12 Gestione dei protocolli UDP e TCP .....	172

```
os32: a basic os
This is terminal /dev/console0
login: root
password: ****
```

83.1	Privilegi dei segmenti .....	8
83.1.1	DPL, CPL e RPL .....	9
83.1.2	Pila dei dati .....	10
83.1.3	Segmenti, selettori e registri .....	10
83.2	Funzioni di utilità generale .....	11
83.2.1	Porte I/O .....	11
83.2.2	Sospensione e ripristino delle interruzioni hardware 12	
83.3	Utilizzo dello schermo VGA a caratteri .....	13
83.3.1	Memoria dello schermo a caratteri .....	13
83.3.2	Cursore .....	13
83.4	GDT .....	14
83.4.1	Privilegi .....	14
83.4.2	Organizzazione e contenuti della tabella GDT .....	14
83.4.3	Struttura effettiva della tabella GDT .....	15
83.4.4	Tabella GDT elementare .....	16
83.4.5	Costruzione di una tabella GDT .....	16
83.4.6	Attivazione della tabella GDT .....	18
83.4.7	Verifica della tabella GDT .....	19
83.4.8	Istruzioni per l'attivazione .....	20
83.5	IDT .....	21
83.5.1	Struttura della tabella IDT .....	21
83.5.2	Codice per la costruzione di una tabella IDT .....	22
83.5.3	Attivazione della tabella IDT .....	23
83.5.4	Lo stato della pila al verificarsi di un'interruzione	24
83.5.5	Bozza di un gestore di interruzioni .....	25
83.5.6	Una funzione banale per il controllo delle interruzioni 27	
83.5.7	Privilegi e protezioni .....	28
83.6	Gestione delle interruzioni .....	29
83.6.1	Eccezioni .....	29
83.6.2	PIC e rimappatura delle interruzioni .....	30
83.6.3	Procedura generalizzata per la gestione delle interruzioni .....	31
83.6.4	Attivazione .....	32
83.7	Gestione del temporizzatore: PIT, ovvero «programmable interval timer» .....	33
83.8	Tastiera PS/2 .....	34
83.9	Gestione di dischi PATA .....	35
83.9.1	Modalità di accesso .....	36
83.9.2	Registri per la gestione delle unità ATA .....	37
83.9.3	Alcuni comandi .....	39
83.9.4	Individuazione dei bus utilizzati .....	42
83.9.5	Azzeramento dello stato dei dispositivi .....	43
83.9.6	Controllo delle interruzioni .....	43
83.9.7	Verifica dell'esito di un comando .....	43
83.9.8	Identificazione delle unità .....	44
83.9.9	Scomposizione dell'indirizzo .....	45
83.9.10	Lettura LBA28 PIO .....	46
83.9.11	Scrittura LBA28 PIO .....	47
83.10	PCI .....	48
83.10.1	Registri e porte .....	49

- 83.10.2 Strutture dei dati ..... 49
- 83.10.3 Raccolta delle informazioni ..... 54
- 83.11 NE2000 ..... 56
  - 83.11.1 Memoria interna ..... 57
  - 83.11.2 Coda di ricezione ..... 57
  - 83.11.3 Tampone di trasmissione ..... 58
  - 83.11.4 Trasferimento dati tra la memoria interna e quella dell'elaboratore ..... 59
  - 83.11.5 Registri e porte ..... 59
  - 83.11.6 Procedura di riconoscimento ..... 63
  - 83.11.7 Procedura di inizializzazione ..... 64
  - 83.11.8 Trasmissione di un pacchetto ..... 69
  - 83.11.9 Ricezione ..... 72
- 83.12 IPv4 in una rete Ethernet ..... 76
  - 83.12.1 ARP ..... 77
  - 83.12.2 IPv4 ..... 79
  - 83.12.3 Il codice di controllo del TCP/IP ..... 81
  - 83.12.4 ICMP ..... 83
  - 83.12.5 UDP ..... 85
  - 83.12.6 TCP ..... 87
- 83.13 Riferimenti ..... 94

CLI 12 INB 11 IRET 24 LGDT 20 LIDT 23 OUTB 11 STI 12

Questo capitolo raccoglie le informazioni basilari per la realizzazione di un sistema autonomo, privo però di funzionalità utili. Per chiarire i concetti raccolti in questo capitolo è molto importante affiancare la lettura di *Intel Architectures Software Developer's Manual, System Programming Guide* (ottenibile presso <http://developer.intel.com/products/processor/manuals/index.htm>).

Per affrontare il capitolo è opportuno prendere prima confidenza con la sezione 65.5, nella quale si guida a realizzare un programma, avviato attraverso GRUB o SYSLINUX, in grado semplicemente di visualizzare un messaggio sullo schermo.

Per rendere agevoli gli esperimenti descritti in questo capitolo, è necessario utilizzare Bochs o QEMU, ovvero di un emulatore di architettura x86-32. Supponendo di avere predisposto un file-immagine di un dischetto, in cui si avvia il proprio kernel sperimentale attraverso GRUB 1 o di SYSLINUX, conviene predisporre uno script per l'avvio di Bochs o di QEMU senza doversi preoccupare di altro:

```
#!/bin/sh
bochs -q 'boot:a' 'floppy: 1_44=floppy.img, status=inserted'
```

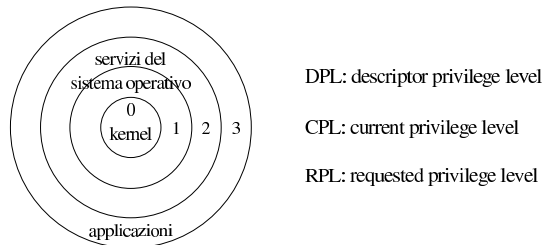
```
#!/bin/sh
qemu -fda floppy.img -boot a
```

Come si comprende intuitivamente, il file-immagine del dischetto deve chiamarsi 'floppy.img'.

### 83.1 Privilegi dei segmenti

La gestione dei microprocessori x86-32 in modalità protetta, prevede che i dati e i processi elaborativi siano generalmente classificati in base ai privilegi, secondo un modello ad anelli.

Figura 83.3. Modello di rappresentazione dei privilegi ad anelli.



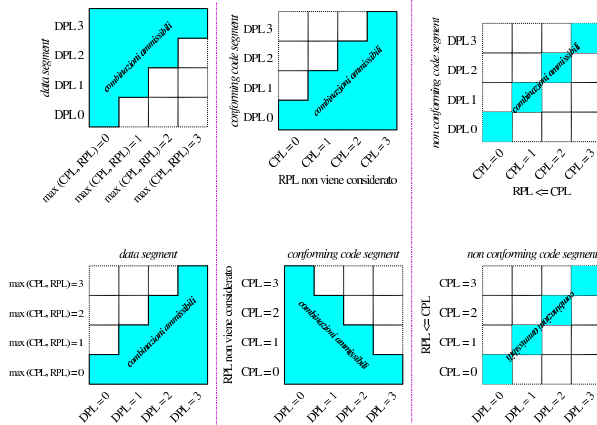
I microprocessori x86-32 definiscono precisamente quattro anelli, numerati da zero a tre e vi si attribuiscono convenzionalmente delle competenze: al livello zero, corrispondente all'anello centrale, competono i privilegi più importanti, ovvero quelli del kernel; al livello tre, corrispondente all'anello più esterno, competono i privilegi meno importanti, ovvero quelli delle applicazioni. In altri termini, gli anelli più interni, a cui corrisponde un valore numericamente minore, sono dati privilegi maggiori rispetto a quelli più esterni.

#### 83.1.1 DPL, CPL e RPL

Nei microprocessori x86-32 si usano delle definizioni per rappresentare tre contesti diversi in cui sono considerati i privilegi ad anelli: DPL, ovvero *descriptor privilege level*; CPL, ovvero *current privilege level*; RPL, ovvero *requested privilege level*. La sigla DPL rappresenta un privilegio attribuito a un «oggetto»; pertanto, il descrittore del tale oggetto porta con sé l'indicazione del privilegio a cui questo fa riferimento. La sigla CPL rappresenta il privilegio attivo per il processo elaborativo in corso di esecuzione. La sigla RPL rappresenta il privilegio richiesto per accedere a un certo oggetto e potrebbe essere diverso dal privilegio del processo elaborativo attuale (CPL).

Le situazioni in cui si applica il controllo dei privilegi sono varie, ma semplificando in modo un po' approssimativo si presentano tre possibilità fondamentali: codice che deve raggiungere dati; codice che deve raggiungere altro codice di tipo «conforme»; codice che deve raggiungere altro codice di tipo «non conforme». L'aggettivo «conforme» associato al codice serve solo a distinguere due comportamenti alternativi e non ha molta importanza individuare il significato originale dato al termine usato.

Figura 83.4. Combinazioni tra CPL, RPL e DPL, nelle tre situazioni più comuni, secondo due prospettive alternative.



#### Codice che deve raggiungere dei dati

Quando si deve accedere a dei dati, in un'area di memoria a cui ci si riferisce attraverso un descrittore, il livello di privilegio di tale descrittore (DPL) deve essere numericamente maggiore, sia di CPL, sia di RPL. Pertanto il processo elaborativo ha accesso a dati meno importanti del proprio livello; se però si vuole limitare ulteriormente l'importanza dei dati a cui si può accedere, si può utilizzare un valore RPL numericamente più alto del proprio livello effettivo.

#### Codice che deve raggiungere altro codice conforme

Quando il codice in corso di esecuzione deve saltare verso un'altra posizione, qualificata come «conforme», il descrittore che si riferisce alla memoria che contiene tale nuovo codice deve avere un livello di privilegio numericamente minore o uguale a quello effettivo del codice di origine. Pertanto il processo elaborativo può spostarsi a utilizzare codice con lo stesso livello di privilegio o a codice con un privilegio più importante. In tal caso, il valore di RPL non viene considerato.

Per «codice conforme» vanno intese quindi delle procedure che sono «sicure» per tutti i processi con importanza inferiore o al massimo uguale a quella delle procedure stesse. La conformità si può riferire al concetto di standardizzazione delle procedure, come nel caso di librerie di funzioni.

### Codice che deve raggiungere altro codice non conforme

Quando il codice in corso di esecuzione deve saltare verso un'altra posizione, qualificata come «non conforme», il descrittore che si riferisce alla memoria che contiene tale nuovo codice deve avere un livello di privilegio identico a quello effettivo del codice di origine. In questo caso, il valore di RPL è importante solo in quanto deve essere numericamente inferiore o uguale a quello di CPL.

Il codice «non conforme» è quello che non ha requisiti di standardizzazione e di sicurezza tali da consentire una condivisione con i processi elaborativi con un privilegio meno importante; d'altra parte, per motivi diversi, non è nemmeno abbastanza sicuro da poter essere riutilizzato da processi elaborativi più importanti.

### 83.1.2 Pila dei dati

Per ogni livello di privilegio che può assumere un processo elaborativo, deve essere disponibile una pila dei dati differente. Pertanto, il processo elaborativo che sta funzionando con un livello di privilegio attuale (CPL) pari a zero, deve utilizzare una pila che si colloca in un'area di memoria qualificata da un livello di privilegio del descrittore (DPL) pari a zero. Lo stesso vale per gli altri livelli di privilegio. Ciò che qui non viene spiegato è il modo in cui un processo può modificare il proprio livello di privilegio attuale (CPL) e acquisire, di conseguenza, un'altra pila dei dati.

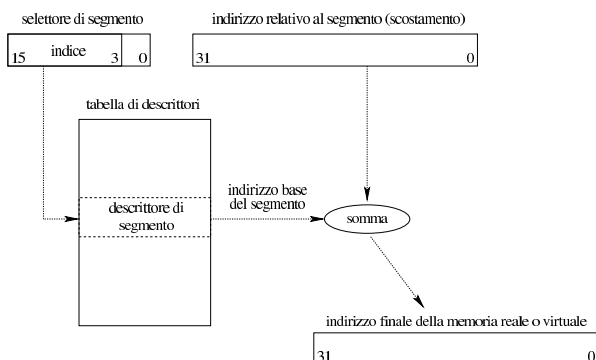
Quando il processo elaborativo raggiunge del codice «conforme» a partire da un livello di privilegio attuale meno importante di quello del codice in questione, il valore di CPL non cambia, quindi non cambia nemmeno la pila dei dati relativa al processo elaborativo.

### 83.1.3 Segmenti, selettori e registri

La gestione della memoria di un microprocessore x86-32, funzionante in modalità protetta, richiede che la memoria sia organizzata in segmenti, i quali, eventualmente possono essere suddivisi in pagine di memoria virtuale. A ogni modo, i segmenti rappresentano sempre il punto di riferimento principale e vengono specificati attraverso l'aiuto di registri di segmento.

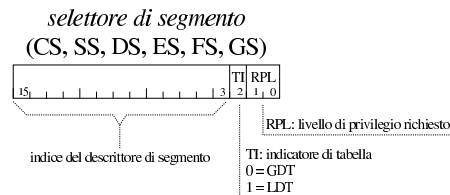
Per individuare un indirizzo di memoria (reale o virtuale), si parte da un *selettore*, contenuto in un registro di segmento appropriato al contesto, dal quale si ottiene un indice per selezionare una voce da una tabella di descrittori. Attraverso l'indice si individua il descrittore di un segmento, del quale si ottiene l'indirizzo iniziale nella memoria (reale o virtuale). A questo indirizzo iniziale va poi aggiunto uno scostamento che rappresenta l'indirizzo relativo all'interno del segmento.

Figura 83.5. Determinazione dell'indirizzo di memoria, attraverso l'indicazione di un indirizzo relativo a un segmento.



I registri all'interno dei quali vanno inseriti i selettori di segmento possono essere *CS* (code segment), *SS* (stack segment), *DS* (data segment), *ES*, *FS* e *GS* (sono tutti registri a 16 bit). In particolare, il registro *CS* serve a individuare il segmento in cui è in corso di esecuzione il codice attuale; il registro *SS* individua il segmento in cui si trova la pila dei dati utilizzata dal processo elaborativo attuale; il registro *DS* e gli altri individuano dei segmenti contenenti altri tipi di dati, a cui il processo elaborativo in corso deve accedere. Il valore che si scrive in questi registri è il selettore di segmento, il quale va interpretato secondo lo schema della figura successiva.

Figura 83.6. Interpretazione del selettore di segmento che si attribuisce ai registri relativi.



Nella figura va osservato che i primi due bit del valore che costituisce il selettore di segmento, rappresentano i privilegi richiesti (RPL), mentre il terzo bit precisa il tipo di tabella nella quale cercare il descrittore di segmento.

Per quanto riguarda invece i privilegi attuali (CPL) di cui dispone un processo elaborativo, questi sono il valore corrispondente ai primi due bit del segmento *CS* e *SS*; pertanto si ottengono **leggendo** tali registri. Quando si assegna un valore al registro *CS*, in pratica si utilizza un'istruzione di salto o una chiamata di procedura, per la quale si specifica sia il segmento, sia l'indirizzo relativo al segmento. È in questa fase che viene indicato il livello di privilegio richiesto (RPL), in quanto il valore del segmento, ma più precisamente nel selettore di segmento, contiene tale indicazione. Ammesso che l'operazione sia valida, i privilegi effettivi sono quelli che rimangono poi nel registro, dopo la sua esecuzione.

Figura 83.7. Interpretazione dello stato dei registri *CS* e *SS*.



Per quanto riguarda specificatamente i segmenti, i privilegi individuati dalla sigla DPL sono quelli annotati nel descrittore di segmento (della tabella relativa) al quale si vuole accedere. Esistono comunque altri contesti in cui compaiono dei privilegi di oggetti a cui si fa riferimento con un descrittore.

## 83.2 Funzioni di utilità generale

Nella realizzazione di un sistema indipendente, per architettura x86-32, sono necessarie delle piccole funzioni, attraverso le quali si richiamano delle istruzioni in linguaggio assembler. Ciò che viene usato o che può essere usato nelle sezioni successive, viene riassunto qui.

### 83.2.1 Porte I/O

Per comunicare con i dispositivi è necessario poter leggere e scrivere attraverso delle porte di comunicazione interne. Per fare questo si usano frequentemente le istruzioni 'INB' e 'OUTB' del linguaggio assembler. Quelli che seguono sono i listati di due funzioni con lo stesso nome, per consentire di usare queste istruzioni attraverso il linguaggio C:

```

.globl inb
#
inb:
    enter $4, $0
    pusha
    .equ inb_port, 8      # Primo parametro.
    .equ inb_data, -4    # Variabile locale.
    mov inb_port(%ebp), %edx # Successivamente viene usato
                          # solo DX.

    inb %dx, %al
    mov %eax, inb_data(%ebp) # Salva EAX nella variabile
                             # locale.

    popa
    mov inb_data(%ebp), %eax # Recupera EAX che rappresenta
                             # il valore restituito dalla
                             # funzione.
    leave
    ret

```

```

.globl outb
#
outb:
    enter $0, $0
    pusha
    .equ outb_port, 8    # Primo parametro.
    .equ outb_data, 12   # Secondo parametro.
    mov outb_port(%ebp), %edx # Successivamente viene usato
                              # solo DX.

    mov outb_data(%ebp), %eax # Successivamente viene usato
                              # solo AL.

    outb %al, %dx
    popa
    leave
    ret

```

I prototipi delle due funzioni, da usare nel linguaggio C sono i seguenti:

```
unsigned int inb (unsigned int port);
```

```
void outb (unsigned int port, unsigned int data);
```

Il significato della sintassi è molto semplice: la funzione *inb()* riceve come argomento il numero di una porta e restituisce il valore, costituito da un solo byte, che da quella si può leggere; la funzione *outb()* riceve come argomenti il numero di una porta e il valore, rappresentato sempre solo da un byte, che a quella porta va scritto, senza restituire alcunché.

Nei prototipi si usano interi normali, invece di byte, ma poi viene considerata solo la porzione del byte meno significativo.

### 83.2.2 Sospensione e ripristino delle interruzioni hardware

Attraverso le istruzioni **'CLI'** e **'STI'** è possibile, rispettivamente, sospendere il riconoscimento delle interruzioni hardware (IRQ) e ripristinarlo. Le due funzioni seguenti si limitano a tradurre queste due istruzioni in funzioni utilizzabili con il linguaggio C:

```

.globl cli
#
cli:
    cli
    ret

```

```

.globl sti
#
sti:
    sti
    ret

```

Evidentemente, i prototipi per il linguaggio C sono semplicemente così:

```
void cli (void);
```

```
void sti (void);
```

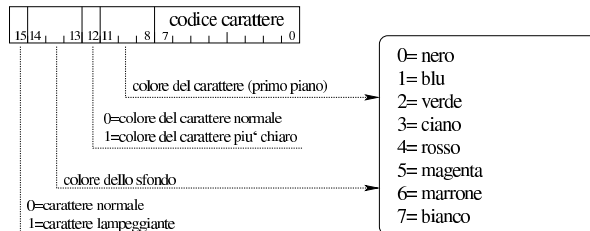
## 83.3 Utilizzo dello schermo VGA a caratteri

Per poter scrivere un programma che utilizzi autonomamente le risorse hardware, senza avvalersi di un sistema operativo, la prima cosa di cui ci si deve prendere cura è la visualizzazione di messaggi sullo schermo. Di norma si parte dal presupposto che un elaboratore x86-32 disponga di uno schermo controllato da un adattatore VGA, sul quale è possibile visualizzare del testo puro e semplice, senza dover affrontare troppe complicazioni.

### 83.3.1 Memoria dello schermo a caratteri

Per visualizzare un messaggio su uno schermo VGA, quando non è possibile usare le funzioni del BIOS, perché si sta lavorando in modalità protetta, è necessario scrivere in una porzione di memoria che parte dall'indirizzo  $B8000_{16}$ , utilizzando una sequenza a 16 bit, dove gli otto bit più significativi costituiscono un codice che descrive i colori da usare per il carattere e il suo sfondo, mentre il secondo contiene il carattere da visualizzare.

Figura 83.12. Organizzazione dei 16 bit con i quali si rappresenta un carattere sullo schermo.



La figura mostra come va costruito il carattere da visualizzare sullo schermo. Per esempio, un colore indicato come  $28_{16}$  genera un testo di colore bianco, a intensità normale, su sfondo verde, mentre  $A0_{16}$  genera un testo lampeggiante nero su sfondo verde.

### 83.3.2 Corsore

Per visualizzare del testo sullo schermo, è sufficiente assemblare i caratteri nel modo descritto sopra, collocandoli in memoria a partire dall'indirizzo  $B8000_{16}$ , sapendo che presumibilmente lo schermo è organizzato a righe da 80 colonne (pertanto ogni riga utilizza 160 byte e una schermata normale da 25 righe occupa complessivamente 4000 byte). Ma la visualizzazione del testo è indipendente dalla gestione del cursore e per collocarlo da qualche parte sullo schermo, occorre comunicare con l'adattatore VGA attraverso dei registri specifici.

Prima di comunicare con l'adattatore VGA per collocare il cursore, occorre definire le coordinate del cursore. Per questo occorre contare i caratteri, contando da zero. Per esempio, ammesso di voler collocare il cursore in corrispondenza della seconda colonna della ventesima riga, su uno schermo da 80 colonne per 25 righe, la posizione che si vuole raggiungere è  $19 \times 80 + 2 - 1 = 1521$ . Questo numero corrisponde a  $05F1_{16}$ .

Con l'ausilio della funzione *outb()* descritta in un altro capitolo, si comunica con l'adattatore VGA la posizione del cursore nel modo seguente:

```

...
    outb (0x3D4, 14); // Prima parte.
    outb (0x3D5, 0x05);

    outb (0x3D4, 15); // Seconda parte.
    outb (0x3D5, 0xF1);
...

```

Come si vede, l'indirizzo del cursore va dato in due fasi, dividendolo in due byte.

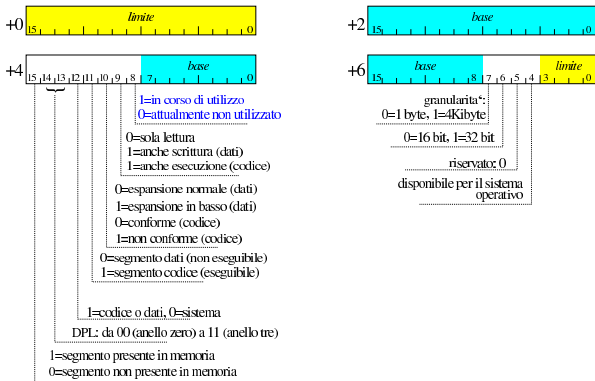




gine, oppure che l'interpretazione del codice è da intendere in modo «conforme» per ciò che riguarda i privilegi. Il bit di accesso in corso (il bit numero 8, nel secondo blocco da 32 bit) viene aggiornato dal microprocessore, ma normalmente solo se all'inizio appare azzerato.

Va ricordato che i microprocessori x86-32 scambiano l'ordine dei byte in memoria. Pertanto, gli schemi mostrati sono validi solo se l'accesso alla memoria avviene a blocchi da 32 bit, perché diversamente occorrerebbe tenere conto di tali scambi. Per questa stessa ragione, il descrittore di un segmento di memoria è stato mostrato diviso in due blocchi da 32 bit, invece che in uno solo da 64, dato che l'accesso non può avvenire simultaneamente per modificare o leggere un descrittore intero.

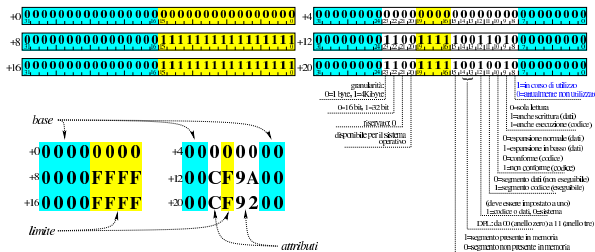
Quando si deve predisporre una tabella GDT prima di essere passati al funzionamento in modalità protetta, ovvero quando non ci si può avvalere di un sistema di avvio che offre una modalità protetta provvisoria, occorre ragionare a blocchi da 16 bit, non essendoci la possibilità di usare istruzioni a 32. Pertanto, ognuno dei blocchi descritti va invertito, come si può vedere nel disegno successivo:



### 83.4.4 Tabella GDT elementare

Una tabella GDT elementare, con la quale si voglia dichiarare tutta la memoria centrale (al massimo fino a 4 Gbyte), in modo lineare e senza distinzione di privilegi tra il codice e i dati, richiede almeno tre descrittori: un descrittore nullo iniziale, obbligatorio; un descrittore per il segmento codice che si estende su tutta la superficie della memoria; un altro descrittore identico, ma riferito ai dati. In pratica, a parte il descrittore nullo iniziale, servono almeno due descrittori, uno per il codice e l'altro per i dati, sovrapposti, entrambi attribuiti all'anello zero (quello principale). Questa è di norma la situazione che viene proposta negli esempi in cui si dimostra il funzionamento di un kernel elementare; nel disegno della figura 83.20 si può vedere sia in binario, sia in esadecimale.

Figura 83.20. Esempio di tabella GDT elementare.



### 83.4.5 Costruzione di una tabella GDT

Per costruire una tabella GDT è complicato usare una struttura per tentare di riprodurre la suddivisione degli elementi di un descrittore di segmento; pertanto, qui viene proposta una soluzione con una suddivisione che si riduce a due blocchi da 32 bit:

```
#include <stdint.h>
typedef struct {
    uint32_t w0;
    uint32_t w1;
} gdt_descriptor_t;
```

La funzione successiva riceve come argomento un array di descrittori di segmento, con l'indicazione dell'indice a cui si vuole fare riferimento e degli attributi che gli si vogliono associare. Va però osservato che i nomi dei parametri *access* e *granularity* rappresentano una semplificazione, nel senso che *access* si riferisce agli attributi che vanno dal segmento presente in memoria fino al segmento in corso di utilizzo, mentre *granularity* va dalla granularità fino ai bit che rappresentano un segmento riservato e disponibile:

```
#include <stdint.h>
static void
gdt_descriptor_set (gdt_descriptor_t *gdt,
                  int descr,
                  uint32_t base,
                  uint32_t limit,
                  uint32_t access,
                  uint32_t granularity)
{
    //
    // Azzerata la voce selezionata.
    //
    gdt[descr].w0 = 0;
    gdt[descr].w1 = 0;
    //
    // Trasferisce l'ampiezza del segmento (limit).
    //
    gdt[descr].w0 = gdt[descr].w0 | (limit & 0x0000FFFF);
    gdt[descr].w1 = gdt[descr].w1 | (limit & 0x000F0000);
    //
    // Trasferisce l'indirizzo iniziale del segmento (base).
    //
    gdt[descr].w0
        = gdt[descr].w0 | ((base << 16) & 0xFFFF0000);
    gdt[descr].w1
        = gdt[descr].w1 | ((base >> 16) & 0x000000FF);
    gdt[descr].w1
        = gdt[descr].w1 | (base & 0xFF000000);
    //
    // Trasferisce gli attributi di accesso e altri attributi vicini.
    // vicini.
    //
    gdt[descr].w1
        = gdt[descr].w1 | ((access << 8) & 0x0000FF00);
    //
    // Trasferisce la granularità e altri attributi vicini.
    //
    gdt[descr].w1
        = gdt[descr].w1 | ((granularity << 20) & 0x00F00000);
}
```

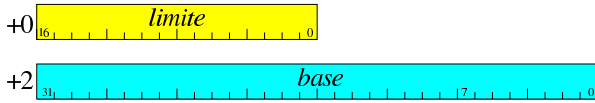
Per usare questa funzione occorre prima dichiarare l'array di descrittori di segmento. L'esempio seguente serve a riprodurre la tabella elementare della figura 83.20:

```
...
static gdt_descriptor_t gdt[3]; // Tabella GDT con tre voci.
...
gdt_descriptor_set (gdt, 0, 0, 0, 0, 0); // [1]
gdt_descriptor_set (gdt, 1, 0, 0xFFFFF, 0x9A, 0xC); // [2]
gdt_descriptor_set (gdt, 2, 0, 0xFFFFF, 0x92, 0xC); // [3]
// [1] Obbligatorio.
// [2] Codice conforme.
// [3] Dati.
...
```

Nell'esempio, l'array *gdt[]* viene creato specificando l'uso di memoria «statica», nell'ipotesi che ciò avvenga dentro una funzione; diversamente, può trattarsi di una variabile globale senza vincoli particolari.

## 83.4.6 Attivazione della tabella GDT

La tabella GDT può essere collocata in memoria dove si vuole (o dove si può), ma perché il microprocessore la prenda in considerazione, occorre utilizzare un'istruzione specifica con la quale si carica il registro *GDTR* (*GDT register*) a 48 bit. Questo registro non è visibile e si carica con l'istruzione *'LGDT'*, la quale richiede l'indicazione dell'indirizzo di memoria dove si articola una struttura contenente le informazioni necessarie. Si tratta precisamente di quanto si vede nel disegno successivo:



In pratica, vengono usati i primi 16 bit per specificare la grandezza complessiva della tabella GDT e altri 32 bit per indicare l'indirizzo in cui inizia la tabella stessa. Tale indirizzo, sommato al valore specificato nel primo campo, deve dare l'indirizzo dell'ultimo byte della tabella stessa.

Dal momento che la dimensione di un descrittore della tabella GDT è di 8 byte, il valore del limite corrisponde sempre a  $8 \times n - 1$ , dove  $n$  è la quantità di descrittori della tabella. Così facendo, si può osservare che gli ultimi tre bit del limite sono sempre impostati a uno.

Nel disegno è stato mostrato chiaramente che il primo campo da 16 bit va considerato in modo separato. Infatti, si intende che l'accesso in lettura o in scrittura vada fatto lì esattamente a 16 bit, perché diversamente i dati risulterebbero organizzati in un altro modo. Pertanto, nel disegno viene chiarito che il campo contenente l'indirizzo della tabella, inizia esattamente dopo due byte. In questo caso, con l'aiuto del linguaggio C è facile dichiarare una struttura che riproduce esattamente ciò che serve per identificare una tabella GDT:

```
#include <stdint.h>
typedef struct {
    uint16_t limit;
    uint32_t base;
} __attribute__((packed)) gdtr_t;
```

L'esempio mostrato si riferisce all'uso del compilatore GNU C, con il quale è necessario specificare l'attributo *packet*, per fare in modo che i vari componenti risultino abbinati senza spazi ulteriori di allineamento. Fortunatamente, il compilatore GNU C fa anche la cosa giusta per quanto riguarda l'accesso alla porzione di memoria a cui si riferisce la struttura.

Avendo definito la struttura, si può creare una variabile che la utilizza, tenendo conto che è sufficiente rimanga in essere solo fino a quando viene acquisita la tabella GDT relativa dal microprocessore:

```
...
gdtr_t gdtr;
...
```

Per calcolare il valore che rappresenta la dimensione della tabella (il limite), occorre moltiplicare la dimensione di ogni voce (8 byte) per la quantità di voci, sottraendo dal risultato una unità. L'esempio presuppone che si tratti di tre voci in tutto:

```
...
gdtr.limit = ((sizeof (gdtdescriptor_t) * 3) - 1;
...
```

L'indirizzo in cui si trova la tabella GDT, può essere assegnato in modo intuitivo:

```
...
gdtr.base = (uint32_t) &gdt[0];
...
```

## 83.4.7 Verifica della tabella GDT

Le prime volte che si fanno esperimenti per ottenere l'attivazione di una tabella GDT, sarebbe il caso di verificare il contenuto di questa, prima di chiedere al microprocessore di attivarla. Infatti, un piccolo errore nel contenuto della tabella o in quello della struttura che contiene le sue coordinate, comporta generalmente un errore irreversibile. D'altra parte, proprio la complessità dell'articolazione delle voci nella tabella rende frequente il verificarsi di errori, anche multipli.

Ammessi di poter lavorare in una condizione tale da poter visualizzare qualcosa con una funzione *printf()*, la funzione seguente consente di vedere il contenuto di una tabella GDT, partendo dall'indirizzo della struttura che rappresenta il registro *GDTR* da caricare, ovvero dallo stesso indirizzo che dovrebbe ricevere il microprocessore, con l'istruzione *'LGDT'*:

```
#include <stdint.h>
#include <inttypes.h>
#include <stdio.h>
static void
gdt_show (gdtr_t *gdtr)
{
    gdt_descriptor_t *gdt = (gdt_descriptor_t *) gdtr->base;
    int entries = (gdtr->limit + 1)
                / (sizeof (gdt_descriptor_t));

    int descr;
    //
    uint32_t base;
    uint32_t limit;
    uint32_t access;
    uint32_t granularity;
    //
    printf ("gdt base: 0x%08X limit: 0x%04X\n",
           gdtr->base, gdtr->limit);
    //
    printf ("      base      limit      "
           "access granularity\n");
    //
    for (descr = 0; descr < entries; descr++)
    {
        base = limit = access = granularity = 0;
        //
        // Indirizzo del segmento di memoria.
        //
        base = base | ((gdt[descr].w0 >> 16) & 0x0000FFFF);
        base = base | ((gdt[descr].w1 << 16) & 0x00FF0000);
        base = base | ((gdt[descr].w1
                       ) & 0xFF000000);
        //
        // Estensione del segmento di memoria.
        //
        limit = limit | (gdt[descr].w0 & 0x0000FFFF);
        limit = limit | (gdt[descr].w1 & 0x000F0000);
        //
        // Attributi di accesso e di tipo.
        //
        access = access | ((gdt[descr].w1 >> 8) & 0x000000FF);
        //
        // Attributi di granularità.
        //
        granularity = granularity
                       | ((gdt[descr].w1 >> 20) & 0x0000000F);
        //
        // Visualizza la voce della tabella.
        //
        printf ("gdt[%i] 0x%08" PRIx32 " 0x%06" PRIx32
               " 0x%04" PRIx32 " 0x%04" PRIx32 "\n",
               descr, base, limit, access, granularity);
    }
}
```

Stando agli esempi già fatti, si dovrebbe vedere una cosa simile al testo seguente:

```
gdt base: 0x00106044 limit: 0x0017
      base      limit      access granularity
gdt[0] 0x00000000 0x000000 0x0000 0x0000
gdt[1] 0x00000000 0x0FFFFFFF 0x009A 0x000C
gdt[2] 0x00000000 0x0FFFFFFF 0x0092 0x000C
```

Il valore  $17_{16}$  corrisponde a  $23_{10}$ , pertanto, in questo caso, la tabella inizia all'indirizzo  $00106044_{16}$  e termina all'indirizzo  $0010605B_{16}$  compreso; inoltre la tabella occupa complessivamente 24 byte.

### 83.4.8 Istruzioni per l'attivazione

Per rendere operativo il contenuto della tabella GDT, va indicato al microprocessore l'indirizzo della struttura che contiene le coordinate della tabella stessa, attraverso l'istruzione '**LGDT**' (*load GDT*). Negli esempi seguenti si utilizzano istruzioni del linguaggio assembleatore, secondo la sintassi di GNU AS; in quello seguente, in particolare, si suppone che il registro *EAX* contenga l'indirizzo in questione:

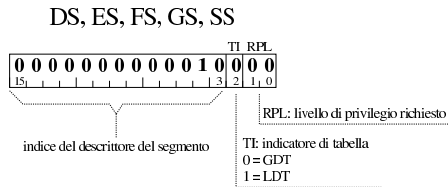
```
...
    lgdt (%eax) # EAX contiene l'indirizzo della struttura.
...
```

A questo punto, la tabella non viene ancora utilizzata dal microprocessore e occorre sistemare il valore di alcuni registri:

```
...
    mov $0x10, %eax # Selettore di segmento.
    mov %ax, %ds
    mov %ax, %es
    mov %ax, %fs
    mov %ax, %gs
    mov %ax, %ss
...
```

I registri in cui si deve intervenire sono *DS*, *ES*, *FS*, *GS* e *SS*, ma per assegnare loro un valore, occorre passare per la mediazione di un altro registro che in questo caso è *AX*. Il registro *DS* (*data segment*) e poi tutti gli altri citati, devono avere un selettore di segmento che punti al descrittore del segmento dati attuale, con la richiesta di privilegi adeguati e la specificazione che trattasi di un riferimento a una tabella GDT. Il disegno della figura successiva mostra come va interpretato il valore dell'esempio.

Figura 83.33. Selettore del segmento dati che riguarda sia *DS* con gli altri registri affini per l'accesso ai dati, sia *SS*, per la gestione della pila dei dati.

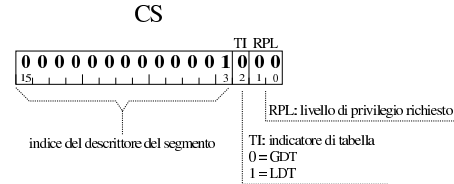


Come si può vedere nel disegno, il valore  $10_{16}$  assegnato ai registri destinati ai segmenti di dati, contiene l'indice  $2_{10}$  per la tabella GDT, con la richiesta di privilegi pari a zero (ovvero il valore più importante). Il descrittore con indice due della tabella GDT è esattamente quello che è stato predisposto per i dati (figura 83.20).

Subito dopo deve essere specificato il valore del registro *CS* (*code segment*) che in questo caso deve corrispondere a un selettore valido per il descrittore del segmento predisposto nella tabella GDT per il codice. In questo caso il valore è  $08_{16}$ , come si può vedere poi dalla figura successiva. Tuttavia, non è possibile assegnare il valore al registro e per ottenere il risultato, si usa un salto incondizionato a lunga distanza (*far jump*) a un simbolo rappresentato da un'etichetta che appare a poca distanza, ma con l'indicazione dell'indirizzo di segmento:

```
...
    jmp $0x08, $flush
flush:
...
```

Figura 83.35. Selettore del segmento codice.



Il listato successivo rappresenta una soluzione completa per l'attivazione della tabella GDT, a partire dall'indirizzo della struttura che ne contiene le coordinate:

```
.globl gdt_load
#
gdt_load:
    enter $0, $0
    .equ gdtr_pointer, 8 # Primo parametro.
    mov gdtr_pointer(%ebp), %eax # Copia il puntatore
                                # in EAX.
    leave
    #
    lgdt (%eax) # Carica il registro GDTR dalla
                # posizione a cui punta EAX.
    #
    mov $0x10, %eax
    mov %ax, %ds
    mov %ax, %es
    mov %ax, %fs
    mov %ax, %gs
    mov %ax, %ss
    jmp $0x08, $flush
flush:
    ret
```

Il codice mostrato costituisce una funzione che nel linguaggio C ha il prototipo seguente:

```
gdt_load (void *gdt);
```

Va osservato che l'istruzione '**LEAVE**' viene usata prima di passare all'istruzione '**LGDT**'; diversamente, se si tentasse di mettere dopo l'etichetta del simbolo a cui si salta nel modo descritto (per poter impostare il registro *CS*), l'operazione fallirebbe.

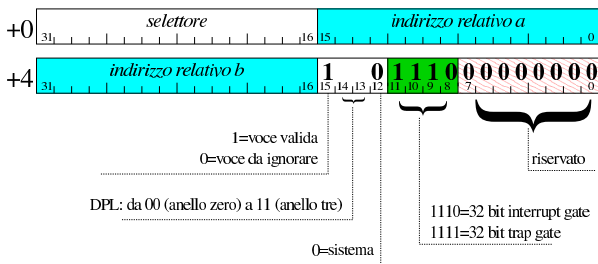
## 83.5 IDT

La tabella IDT, ovvero *interrupt descriptor table*, serve ai microprocessori x86-32 per conoscere quali procedure avviare al verificarsi delle interruzioni previste. Le interruzioni in questione possono essere dovute a eccezioni (ovvero errori rilevati dal microprocessore stesso), alla chiamata esplicita dell'istruzione che produce un'interruzione software, oppure al verificarsi di interruzioni hardware (IRQ).

Le eccezioni e gli altri tipi di interruzione, vengono associati ognuno a una propria voce nella tabella IDT. Ogni voce della tabella ha un proprio indirizzo di procedura da eseguire al verificarsi dell'interruzione di propria competenza. Tale procedura ha il nome di *ISR: interrupt service routine*.

### 83.5.1 Struttura della tabella IDT

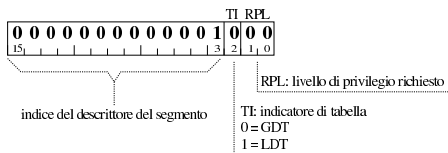
La tabella IDT è costituita da un array di descrittori di interruzione, ognuno dei quali occupa 64 bit. I descrittori possono essere al massimo 256 (da 0 a 255). Nel disegno successivo, viene mostrata la struttura di un descrittore della tabella IDT, prevedendo un accesso a blocchi da 32 bit:



La struttura contiene, in particolare, un selettore di segmento e un indirizzo relativo a tale segmento, riguardante il codice da eseguire quando si manifesta un'interruzione per cui il descrittore è competente (la procedura ISR). L'indirizzo relativo in questione è suddiviso in due parti, da ricomporre in modo abbastanza intuitivo: si prendono le due porzioni dei due blocchi a 32 bit e si uniscono senza dover fare scorrimenti.

Il selettore che si trova nei descrittori della tabella IDT ha la stessa struttura dei selettori usati direttamente con i registri per l'accesso al codice e ai dati. Per i fini degli esempi che vengono mostrati, il livello di privilegi richiesto è zero e la tabella dei descrittori di segmento a cui ci si riferisce è la GDT:

Figura 83.38. Selettore del segmento codice della procedura ISR.



In base a quanto si vede nel disegno e per gli esempi che si fanno nel capitolo, il selettore del segmento codice per le procedure ISR corrisponde a  $0008_{16}$ . Inoltre, negli esempi si fa riferimento esclusivamente a descrittori di tipo *interrupt gate* (a 32 bit).

### 83.5.2 Codice per la costruzione di una tabella IDT

Per costruire una tabella IDT potrebbe essere usata una struttura abbastanza ordinata; tuttavia, il tipo di descrittore e gli altri attributi non potrebbero essere suddivisi come richiederebbe il caso, pertanto qui si preferisce una struttura che si limita a riprodurre due blocchi a 32 bit, come già fatto nella sezione 83.4 a proposito della tabella GDT.

```
typedef struct {
    uint32_t w0;
    uint32_t w1;
} idt_descriptor_t;
```

La funzione successiva riceve come argomento un array di descrittori di una tabella IDT, con l'indicazione dell'indice a cui si vuole fare riferimento e degli attributi che gli si vogliono associare:

```
#include <stdint.h>
static void
idt_descriptor_set (idt_descriptor_t *idt,
                  int descr,
                  uint32_t offset,
                  uint32_t selector,
                  uint32_t type,
                  uint32_t attrib)
{
    //
    // Azzera inizialmente la voce.
    //
    idt[descr].w0 = 0;
    idt[descr].w1 = 0;
    //
    // Indirizzo relativo.
    //
    idt[descr].w0 = idt[descr].w0 | (offset & 0x0000FFFF);
    idt[descr].w1 = idt[descr].w1 | (offset & 0xFFFF0000);
    //
    // Selettore di segmento.
    //
```

```
idt[descr].w0
= idt[descr].w0 | ((selector << 16) & 0xFFFF0000);
//
// Tipo (gate type).
//
idt[descr].w1
= idt[descr].w1 | ((type << 8) & 0x0000F00);
//
// Altri attributi.
//
idt[descr].w1
= idt[descr].w1 | ((type << 12) & 0x0000F000);
}
```

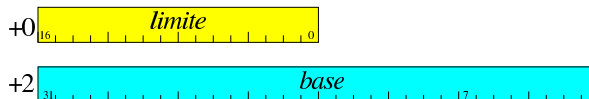
Per poter usare questa funzione occorre dichiarare prima l'array che rappresenta la tabella IDT. Di norma viene creata con tutti 256 descrittori possibili, assicurandosi che inizialmente siano azzerati effettivamente, anche se sarebbe sufficiente azzerare il bit di validità (il bit 15 del secondo blocco a 32 bit):

```
...
static idt_descriptor_t idt[256];
...
for (descr = 0; descr < 256; descr++)
{
    idt_descriptor_set (idt, descr, 0, 0, 0, 0);
}
...
```

Nell'esempio, l'array *idt[]* viene creato specificando l'uso di memoria «statica», nell'ipotesi che ciò avvenga dentro una funzione; diversamente, può trattarsi di una variabile globale senza vincoli particolari.

### 83.5.3 Attivazione della tabella IDT

La tabella IDT può essere collocata in memoria dove si vuole, ma perché il microprocessore la prenda in considerazione, occorre utilizzare un'istruzione specifica con la quale si carica il registro *IDTR* (*IDT register*) a 48 bit. Questo registro non è visibile e si carica con l'istruzione *lidt*, la quale richiede l'indicazione dell'indirizzo di memoria dove si articola una struttura contenente le informazioni necessarie. Si tratta precisamente di quanto si vede nel disegno successivo:



In pratica, vengono usati i primi 16 bit per specificare la grandezza complessiva della tabella IDT e altri 32 bit per indicare l'indirizzo in cui inizia la tabella stessa. Tale indirizzo, sommato al valore specificato nel primo campo, deve dare l'indirizzo dell'ultimo byte della tabella stessa.

Dal momento che la dimensione di un descrittore della tabella IDT è di 8 byte, il valore del limite corrisponde sempre a  $8 \times n - 1$ , dove  $n$  è la quantità di descrittori della tabella. Così facendo, si può osservare che gli ultimi tre bit del limite sono sempre impostati a uno.

Nel disegno è stato mostrato chiaramente che il primo campo da 16 bit va considerato in modo separato. Infatti, si intende che l'accesso in lettura o in scrittura vada fatto lì esattamente a 16 bit, perché diversamente i dati risulterebbero organizzati in un altro modo. Pertanto, nel disegno viene chiarito che il campo contenente l'indirizzo della tabella, inizia esattamente dopo due byte. In questo caso, con l'aiuto del linguaggio C è facile dichiarare una struttura che riproduce esattamente ciò che serve per identificare una tabella IDT:

```
#include <stdint.h>
typedef struct {
    uint16_t limit;
    uint32_t base;
} __attribute__((packed)) idtr_t;
```

L'esempio mostrato si riferisce all'uso del compilatore GNU C, con il quale è necessario specificare l'attributo *packed*, per fare in modo che i vari componenti risultino abbinati senza spazi ulteriori di allineamento.

Avendo definito la struttura, si può creare una variabile che la utilizza, tenendo conto che è sufficiente rimanga in essere solo fino a quando viene acquisita la tabella IDT relativa dal microprocessore:

```
...
    idtr_t idtr;
...
```

Per calcolare il valore che rappresenta la dimensione della tabella, occorre moltiplicare la dimensione di ogni voce (8 byte) per la quantità di voci, sottraendo dal risultato una unità. L'esempio presuppone che si tratti di 256 voci:

```
...
    idtr.limit = ((sizeof (idt_descriptor_t) * 256) - 1;
...
```

L'indirizzo in cui si trova la tabella IDT, può essere assegnato in modo intuitivo:

```
...
    idtr.base = (uint32_t) &idt[0];
...
```

Per rendere operativo il contenuto della tabella IDT, quando questa è stata popolata correttamente, va indicato al microprocessore l'indirizzo della struttura che contiene le coordinate della tabella stessa, attraverso l'istruzione **'LIDT'** (*load IDT*). Negli esempi seguenti si utilizzano istruzioni del linguaggio assembler, secondo la sintassi di GNU AS; in quello seguente, in particolare, si suppone che il registro **EAX** contenga l'indirizzo in questione:

```
...
    lidt (%eax) # EAX contiene l'indirizzo della struttura.
...
```

L'attivazione non richiede altro e non ci sono registri da modificare; pertanto, il listato seguente mostra una funzione che provvede a questo lavoro:

```
.globl idt_load
#
idt_load:
    enter $0, $0
    .equ idtr_pointer, 8          # Primo parametro.
    mov idtr_pointer(%ebp), %eax # Copia il puntatore
                                # in EAX.
    leave
    #
    lidt (%eax) # Utilizza la tabella IDT a cui punta EAX.
    #
    ret
```

Il codice mostrato costituisce una funzione che nel linguaggio C ha il prototipo seguente:

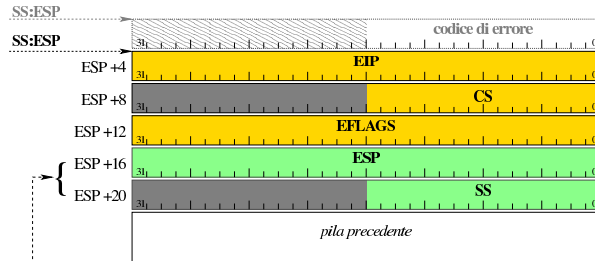
```
idt_load (void *idtr);
```

È il caso di ribadire che l'attivazione della tabella IDT va fatta solo dopo che le sue voci sono state compilate con l'indicazione delle procedure di interruzione (ISR) da eseguire.

#### 83.5.4 Lo stato della pila al verificarsi di un'interruzione

Al verificarsi di un'interruzione (che coinvolge la consultazione della tabella IDT), il microprocessore accumula alcuni registri sulla pila dell'anello in cui deve essere eseguito il codice delle procedure di interruzione (ISR), come si vede nel disegno successivo, dove la pila

viene rappresentata in modo crescente dal basso verso l'alto. Va osservato che i registri **SS** e **ESP** vengono accumulati nella pila solo se i privilegi effettivi cambiano rispetto a quelli del processo da cui si proviene, perché in quel caso, al termine della procedura ISR, occorre ripristinare la pila preesistente; inoltre, quando l'interruzione è causata da un'eccezione prodotta dal microprocessore, in alcuni casi viene accumulato anche un codice di errore.



questi elementi sono inseriti solo se cambia il livello di privilegio (anello), pertanto servono a raggiungere la pila dell'anello di origine

Al termine di una procedura di interruzione, per ripristinare correttamente lo stato dei registri, ovvero per riprendere l'attività sospesa, si usa l'istruzione **'IRET'**.

#### 83.5.5 Bozza di un gestore di interruzioni

Per costruire un gestore di interruzioni è necessario predisporre un po' di codice in linguaggio assembler, dal quale poi è possibile chiamare altro codice scritto con un linguaggio più evoluto. Per poter gestire tutte le interruzioni in modo uniforme, occorre distinguere i casi in cui viene inserito automaticamente un codice di errore nella pila dei dati, da quelli in cui ciò non avviene; pertanto, nell'esempio viene inserito un codice nullo di errore quando non si prevede tale inserimento a cura del microprocessore, in modo da avere la stessa struttura della pila dei dati. Lo schema usato in questo listato è sostanzialmente conforme a un esempio analogo che appare nel documento *Bran's kernel development tutorial*, di Brandon Friesen, citato alla fine del capitolo.

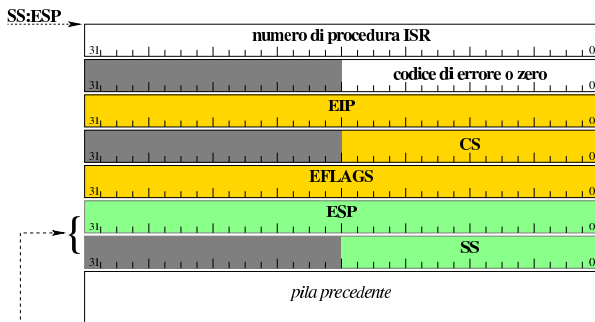
```
.extern interrupt_handler
#
.globl isr_0
.globl isr_1
...
.globl isr_254
.globl isr_255
#
isr_0:          # division by zero exception
    cli
    push $0     # Codice di errore fittizio.
    push $0     # Numero di procedura ISR.
    jmp isr_common
#
isr_1:          # debug exception
    cli
    push $0     # Codice di errore fittizio.
    push $1     # Numero di procedura ISR.
    jmp isr_common
...
isr_8:          # double fault exception
    cli
    #
    push $8     # Numero di procedura ISR.
    jmp isr_common
...
#
isr_32:         # IRQ 0: timer
    cli
    push $0     # Codice di errore fittizio.
    push $32    # Numero di procedura ISR.
    jmp isr_common
#
isr_33:         # IRQ 1: tastiera
    cli
    push $0     # Codice di errore fittizio.
    push $1     # Numero di procedura ISR.
    jmp isr_common
```

```

...
isr_47:          # IRQ 15: canale IDE secondario
cli
push $0         # Codice di errore fittizio.
push $15        # Numero di procedura ISR.
jmp isr_common
...
#
isr_common:
pushl %gs
pushl %fs
pushl %es
pushl %ds
pushl %edi
pushl %esi
pushl %ebp
pushl %ebx
pushl %edx
pushl %ecx
pushl %eax
#
call interrupt_handler
#
popl %eax
popl %ecx
popl %edx
popl %ebx
popl %ebp
popl %esi
popl %edi
popl %ds
popl %es
popl %fs
popl %gs
add $4, %esp    # Espelle il numero di procedura ISR.
add $4, %esp    # Espelle il codice di errore (reale o
                # fittizio).
#
iret           # ripristina EIP, CS, EFLAGS, SS
                # e conclude la procedura.

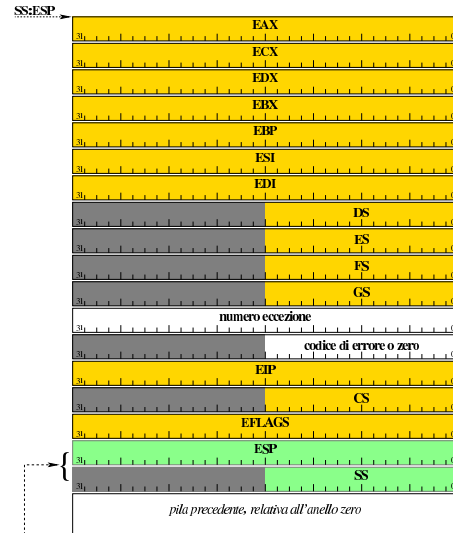
```

Come si può vedere, quando viene chiamata una procedura che non prevede l'esistenza di un codice di errore, come nel caso di *isr\_0()*, al suo posto viene aggiunto un valore fittizio, mentre quando il codice di errore è previsto, come nel caso di *isr\_8()*, questo inserimento nella pila viene a mancare. Prima di eseguire il codice che inizia a partire da *isr\_common()*, lo stato della pila è il seguente:



questi elementi sono inseriti solo se cambia il livello di privilegio (anello), pertanto servono a raggiungere la pila dell'anello di origine

Il codice che si trova a partire da *isr\_common()* serve a preparare la chiamata di una funzione, scritta presumibilmente in C, pertanto si procede a salvare i registri; qui si includono anche quelli di segmento, per maggiore scrupolo. Al momento della chiamata, la pila ha la struttura seguente:



questi elementi sono inseriti solo se cambia il livello di privilegio (anello), pertanto servono a raggiungere la pila dell'anello di origine

In base a questo contenuto della pila, una funzione scritta in C per il trattamento dell'eccezione, può avere il prototipo seguente:

```

void interrupt_handler (uint32_t eax ,
                       uint32_t ecx ,
                       uint32_t edx ,
                       uint32_t ebx ,
                       uint32_t ebp ,
                       uint32_t esi ,
                       uint32_t edi ,
                       uint32_t ds ,
                       uint32_t es ,
                       uint32_t fs ,
                       uint32_t gs ,
                       uint32_t isr ,
                       uint32_t error ,
                       uint32_t eip ,
                       uint32_t cs ,
                       uint32_t eflags , ...);

```

I puntini di sospensione riguardano la possibilità, eventuale, di accedere anche ai valori di *ESP* e *SS*, quando il contesto prevede il loro accumulo.

Una volta definita in qualche modo la funzione esterna che tratta le interruzioni, le procedure ISR del file che le raccoglie (quello mostrato in linguaggio assembler) servono ad aggiornare la tabella IDT, la quale inizialmente è stata azzerata in modo da annullare l'effetto dei suoi descrittori. Nel listato seguente, *idt* è l'array di descrittori che forma la tabella IDT:

```

idt_descriptor_set (idt, 0, (uint32_t) isr_0, 0x08, 0xE, 0x8);
idt_descriptor_set (idt, 1, (uint32_t) isr_1, 0x08, 0xE, 0x8);
idt_descriptor_set (idt, 2, (uint32_t) isr_2, 0x08, 0xE, 0x8);
...

```

Le procedure ISR inserite nella tabella IDT devono essere solo quelle che sono operative effettivamente; per le altre è meglio lasciare i valori a zero.

### 83.5.6 Una funzione banale per il controllo delle interruzioni

Viene mostrato un esempio banale per la realizzazione della funzione *interrupt\_handler()*, a cui si fa riferimento nella sezione precedente. Si parte dal presupposto di poter utilizzare la funzione *printf()*.

```

#include <stdint.h>
#include <inttypes.h>
#include <stdio.h>

```

```
void
interrupt_handler (uint32_t eax, uint32_t ecx, uint32_t edx,
                  uint32_t ebx, uint32_t ebp, uint32_t esi,
                  uint32_t edi, uint32_t ds, uint32_t es,
                  uint32_t fs, uint32_t gs, uint32_t isr,
                  uint32_t error, uint32_t eip,
                  uint32_t cs, uint32_t eflags, ...)
{
    printf ("ISR %3" PRIi32 " ", error %08" PRIx32 "\n", isr,
           error);
}
```

83.5.7 Privilegi e protezioni

Negli esempi mostrati, ogni riferimento a privilegi di esecuzione e di accesso si riferisce sempre all'anello zero, pertanto non si possono creare problemi. Ma la realtà si può presentare in modo più complesso e va osservato che il livello corrente dei privilegi (CPL), nel momento in cui si verifica un'interruzione, non è prevedibile.

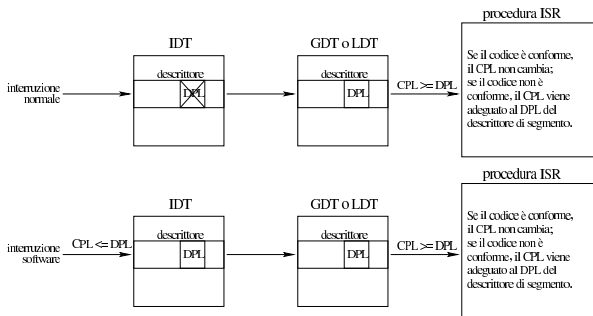
La prima cosa da considerare è il livello di privilegio del descrittore (DPL) del segmento codice in cui si trova la procedura ISR, il quale deve essere numericamente inferiore o uguale al livello corrente (CPL) precedente all'interruzione. Di conseguenza, è normale attendersi che le interruzioni comuni siano gestite da procedure ISR collocate in codice con un livello di privilegio del descrittore di segmento pari a zero.

Nel selettore del descrittore di interruzione non viene considerato il valore RPL, anche se è bene che questo sia azzerato.

Il livello di privilegio del descrittore (DPL) di interruzione viene considerato solo in presenza di un'interruzione prodotta da software, ovvero per un'interruzione prodotta volontariamente con le istruzioni apposite. In tal caso, il livello di privilegio corrente (CPL) del processo che la genera deve essere numericamente inferiore o uguale a quello del descrittore di interruzione. Pertanto, mettendo un valore DPL per il descrittore di interruzione pari a zero, si impedisce ai processi non privilegiati di far scattare le interruzioni in modo volontario.

Se il segmento codice dove si trova la procedura ISR è di tipo «non conforme», se il livello di privilegio corrente precedente è diverso (in questo contesto può essere solo numericamente maggiore), allora viene modificato e adeguato a quello del segmento codice raggiunto, con l'aggiunta dello scambio della pila di dati. Se invece il segmento codice dove si trova la procedura ISR è di tipo «conforme», non può avvenire alcun miglioramento di privilegi. Tra le altre cose, questa scelta ha anche delle ripercussioni per ciò che riguarda l'accesso ai dati: **il gestore di interruzione che abbia la necessità di accedere a dati che siano al di fuori della pila, deve trovarsi a funzionare all'interno di un segmento codice «non conforme», con privilegi DPL pari a zero**; diversamente (se si accontenta della pila, ovvero di variabili automatiche proprie), può funzionare semplicemente in un segmento codice conforme.

Figura 83.55. Verifica dei privilegi per l'esecuzione di una procedura ISR, a partire da un'interruzione.



83.6 Gestione delle interruzioni

Le interruzioni possono essere fondamentalmente di tre tipi: eccezioni prodotte dal microprocessore, interruzioni hardware (IRQ) e interruzioni prodotte attraverso istruzioni (ovvero interruzioni software). Le interruzioni vanno associate ai descrittori della tabella IDT (*interrupt descriptor table* in modo appropriato).

83.6.1 Eccezioni

Le **eccezioni** sono eventi che si manifestano in presenza di errori, di cui è competente direttamente il microprocessore. Le eccezioni sono numerate e sono già associate alla tabella IDT con gli stessi numeri: l'eccezione *n* è abbinata al descrittore *n* della tabella. Sono previste 32 eccezioni, numerate da 0 a 31, pertanto i descrittori da 0 a 31 della tabella IDT sono già impegnati per questa gestione e vanno utilizzati coerentemente in tale direzione.

Va ricordato che in presenza di alcuni tipi di eccezione, il microprocessore accumula nella pila un codice di errore, pertanto, per uniformare le procedure ISR (*interrupt service routine*), occorre tenere conto dei casi in cui tale informazione è già inserita nella pila, rispetto a quelli dove questa non c'è ed è bene aggiungere un valore fittizio per coerenza.

Tabella 83.56. Elenco delle eccezioni.

Eccezione	Codice di errore aggiunto sulla pila?	Definizione dell'eccezione
0	no	division by zero
1	no	debug
2	no	non maskable interrupt
3	no	breakpoint
4	no	into detected overflow
5	no	out of bounds
6	no	invalid opcode
7	no	no coprocessor
8	Sì	double fault
9	no	coprocessor segment overrun
10	Sì	bad TSS
11	Sì	segment not present
12	Sì	stack fault
13	Sì	general protection fault
14	Sì	page fault
15	no	unknown interrupt
16	no	coprocessor fault
17	no	alignment check exception
18	no	machine check exception
da 19 a 31	no	eccezioni riservate per il futuro

Il codice di errore che inserisce il microprocessore sulla pila, quando si verificano le eccezioni che lo prevedono, ha una struttura variabile, in base al tipo di eccezione. Lo schema della figura successiva è abbastanza comune e riguarda un errore per il quale viene fatto riferimento a un selettore (per la tabella GDT, LDT o IDT, in base al contesto).

Figura 83.57. Codice di errore prodotto da alcune eccezioni.



Come si può intendere dal disegno, a seconda dei valori dei bit 1 e 2, il selettore va inteso riguardare una voce della tabella GDT, oppure di una tabella LDT o della tabella IDT stessa.

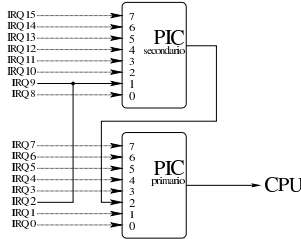
Quando il codice di errore è completamente a zero, almeno nei primi 16 bit meno significativi, vuol dire che non riguarda un problema

collegabile a una voce di una delle tabelle IDT, LDT o GDT.

### 83.6.2 PIC e rimappatura delle interruzioni

Per affrontare al gestione delle interruzioni hardware, occorre prima premettere una breve introduzione, a causa del fatto che non si tratta di una funzione gestita autonomamente dal microprocessore.

Secondo la tradizione dell'architettura IBM PC/AT, per raccogliere le interruzioni hardware dell'elaboratore sono utilizzati due integrati, chiamati generalmente PIC, ovvero *programmable interrupt controller*, collegati assieme in modo da poter ricevere complessivamente quindici interruzioni hardware differenti. Per la precisione, il PIC secondario, se riceve un'interruzione, va a provocare un IRQ 2 nel PIC primario; pertanto, se si ricevono interruzioni tra IRQ 8 e IRQ 15, si ottiene anche un'interruzione su IRQ 2. Dal momento che IRQ 2 è impegnato, quello che sarebbe il segnale di IRQ 2 viene ridiretto a IRQ 9. Il disegno seguente serve solo a chiarire il concetto, dal momento che i collegamenti effettivi sono più complessi:



Le interruzioni hardware, o «IRQ», vanno abbinate a interruzioni della tabella IDT, per poterle gestire in qualche modo. Purtroppo, originariamente esiste già un abbinamento, ma incompatibile con quello delle eccezioni del microprocessore; pertanto, va rifatta la mappa di trasformazione.

Per comunicare con i due PIC e per riprogrammarli, esistono delle porte di comunicazione: 20<sub>16</sub> e 21<sub>16</sub> per il PIC principale; A0<sub>16</sub> e A1<sub>16</sub> per il PIC secondario. La procedura per rimappare i PIC richiede la scrittura di diversi valori che, a seconda dei casi, prendono il nome di «ICW» (*initialization command word*) e «OCW» (*operation command word*). La funzione seguente, scritta in linguaggio C, permette la rimappatura dei due PIC e abilita automaticamente tutte le interruzioni hardware (che altrimenti potrebbero anche essere mascherate).

```
#include <stdio.h>
void
irq_remap (unsigned int offset_1, unsigned int offset_2)
{
    //
    // PIC_P è il PIC primario o «master»;
    // PIC_S è il PIC secondario o «slave».
    //
    // Quando si manifesta un IRQ che riguarda il PIC
    // secondario, il PIC primario riceve IRQ 2.
    //
    // ICW = initialization command word.
    // OCW = operation command word.
    //
    printf ("kernel: PIC "
           "(programmable interrupt controller) remap: ");

    outb (0x20, 0x10 + 0x01); // Inizializzazione: 0x10
    outb (0xA0, 0x10 + 0x01); // significa che si tratta di
    printf ("ICW1");         // ICW1; 0x01 significa che si
                             // deve arrivare fino a ICW4.

    outb (0x21, offset_1); // ICW2: PIC_P a partire da
    outb (0xA1, offset_2); // «offset_1»; PIC_S a partire
    printf (" ", ICW2");    // da «offset_2».

    outb (0x21, 0x04); // ICW3 PIC_P: IRQ2 pilotato da PIC_S.
    outb (0xA1, 0x02); // ICW3 PIC_S: pilota IRQ2 di PIC_P.
    printf (" ", ICW3");

    outb (0x21, 0x01); // ICW4: si precisa solo la modalità
    outb (0xA1, 0x01); // del microprocessore; 0x01 = 8086.
    printf (" ", ICW4");
}
```

```
outb (0x21, 0x00); // OCW1: azzerare la maschera in modo
outb (0xA1, 0x00); // da abilitare tutti i numeri IRQ.
printf (" ", OCW1.\n");
}
```

Nel corso del procedimento di rimappatura delle interruzioni, è necessario fare delle brevissime pause, per dare il tempo ai PIC di ricevere le informazioni; a tale proposito sono state aggiunte delle istruzioni che visualizzano il progresso nelle varie fasi di rimappatura. Le sigle che appaiono nei commenti del listato, richiamano i termini usati per identificare i valori che sono attribuiti alle porte, in modo da poter ritrovare nella documentazione dei PIC il significato che hanno.

La funzione proposta nell'esempio riceve due argomenti, corrispondenti allo spostamento delle interruzioni del primo e del secondo PIC. Per esempio, ammesso di voler spostare le interruzioni del primo PIC a partire da 32<sub>10</sub> e quelle del secondo PIC a partire da 40<sub>10</sub>, in modo da utilizzare esattamente le voci della tabella IDT successive a quelle delle eccezioni, basta usare la funzione nel modo seguente:

```
...
irq_remap (32, 40);
...
```

### 83.6.3 Procedura generalizzata per la gestione delle interruzioni

Nella sezione 83.5.5 appare il codice iniziale, in linguaggio assembler, per la gestione delle interruzioni. A partire da lì viene richiamata la funzione *interrupt\_handler()*, dalla quale è possibile risalire al numero di procedura ISR da attivare. Per rendere intercambiabili le funzioni che gestiscono specificatamente ogni singola interruzione, potrebbe essere conveniente predisporre un array di puntatori a funzione, ma per comodità viene dichiarato semplicemente come array di puntatori generici, inizialmente azzerati:

```
...
void *isr_func[256] = {0};
...
```

Le funzioni che si associano agli elementi dell'array devono essere tali da poter gestire l'interruzione di propria competenza. Per esempio, *isr\_func[0]* deve essere il puntatore di una funzione in grado di gestire l'interruzione derivante dall'eccezione *divide error*.

Ammesso di avere popolato correttamente l'array *isr\_func[]*, la funzione *interrupt\_handler()* potrebbe essere fatta così:

```
#include <stdint.h>
#include <inttypes.h>
#include <stdio.h>
void
interrupt_handler (uint32_t eax, uint32_t ecx, uint32_t edx,
                  uint32_t ebx, uint32_t ebp, uint32_t esi,
                  uint32_t edi, uint32_t ds, uint32_t es,
                  uint32_t fs, uint32_t gs, uint32_t isr,
                  uint32_t error, uint32_t eip,
                  uint32_t cs, uint32_t eflags, ...)
{
    if (isr > 255)
    {
        printf ("kernel: %s: error: cannot handle "
               "ISR %i\n",
               __func__, isr);
        return;
    }

    //
    // La variabile handler è un puntatore a funzione che ha
    // due parametri di tipo «unsigned int» a 32 bit e
    // restituisce «void».
    //
    void (*handler) (uint32_t isr, uint32_t error);
    //
    // Carica la funzione associata al numero ISR.
    //
    handler = isr_func[isr];
}
```



```

//
// Se il puntatore a funzione è diverso da NULL, allora
// procede.
//
if (handler)
{
    handler (isr, error);
}
//
// Se si tratta di un'interruzione hardware, occorre
// informare i PIC coinvolti che l'elaborazione è
// terminata, attraverso un messaggio «EOI».
//
if (isr >= 40 && isr <= 47)
{
    // PIC secondario.
    outb (0xA0, 0x20);
}
//
if (isr >= 32 && isr <= 47)
{
    // Il PIC primario è coinvolto sempre.
    outb (0x20, 0x20);
}
}

```

Come si vede, per semplificare il tutto, le funzioni che devono elaborare le interruzioni devono avere un prototipo di questo tipo:

```

#include <stdint.h>
void nome_funzione (uint32_t isr, uint32_t error);

```

Una funzione generica, anche se poco graziosa, per il trattamento delle eccezioni potrebbe essere fatta così:

```

#include <inttypes.h>
#include <stdio.h>
void
exception_handler (uint32_t isr, uint32_t error)
{
    printf ("kernel: exception %" PRIi32 " , "
           "error %04" PRIx32 "!\n",
           isr, error);
}
//
// Blocca tutto.
//
for (;;)
}

```

Per associare la funzione alle prime 32 voci dell'array `isr_func()`, si potrebbe procedere così:

```

...
int i;
...
for (i = 0; i < 256; i++)
{
    isr_func[i] = exception_handler;
}
...

```

Per quanto riguarda le funzioni che devono gestire le interruzioni di origine hardware, bisogna ricordare che il valore del parametro `isr` non dà il numero IRQ, ma se fosse necessario calcolarlo basterebbe sottrarre il numero 32 da quello del numero della voce ISR originale.

### 83.6.4 Attivazione

In precedenza è stato mostrato come si attiva la tabella IDT, attraverso l'istruzione `LIDT`, ma è evidente che questo va fatto solo dopo che la tabella IDT è stata predisposta e che sono state preparate le funzioni per la gestione delle interruzioni (quelle che si vogliono gestire). Ciò che rimane, ammesso di essere pronti a gestire le interruzioni hardware, è l'attivazione di queste interruzioni, con l'istruzione `STI` del linguaggio assembleatore.

## 83.7 Gestione del temporizzatore: PIT, ovvero «programmable interval timer»

Negli elaboratori con architettura IBM PC/AT, è previsto un temporizzatore costituito originariamente da un integrato programmabile, contenente tre contatori: uno associato a IRQ 0, uno associato a qualche funzione particolare, dipendente dall'organizzazione dell'hardware, un altro associato all'altoparlante interno. Questo integrato è noto con la sigla PIT, ovvero *programmable interval timer*.

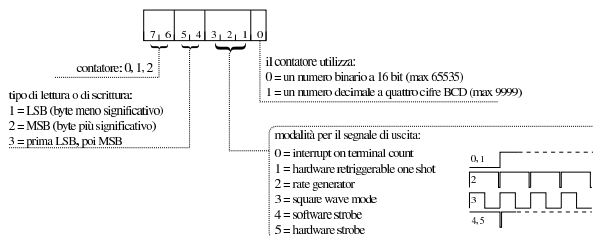
Questo integrato, o comunque ciò che ne fa la funzione, conta degli impulsi provenienti a una frequenza stabilita e, a seconda di come viene programmato, produce un risultato differente nelle sue tre uscite. Per esempio può generare un'onda quadra a una frazione della frequenza ricevuta in ingresso, oppure può emettere altri tipi di segnali, sempre tenendo in considerazione il risultato del conteggio degli impulsi in ingresso.

Per quanto riguarda la gestione del temporizzatore, ovvero della frequenza con cui si vuole ottenere un'interruzione IRQ 0, generalmente si programma il PIT per produrre un'onda quadra.

Secondo lo standard dell'architettura IBM PC/AT, la frequenza che produce gli impulsi in ingresso del PIT è a 1,19 MHz circa. Più precisamente si tratta di 3579545/3 Hz.

La programmazione del PIT avviene inviando un comando (*command word*, o CW), costituito da un byte, alla porta 43<sub>16</sub>, con il quale, in particolare, si specifica il contatore a cui ci si vuole riferire. Successivamente, a seconda del comando inviato, possono essere trasmessi altri valori alla porta riservata specificatamente per il contatore a cui si è interessati. Il contatore zero che serve a produrre le interruzioni IRQ 0, riceve questi valori dalla porta 40<sub>16</sub>, mentre la porta 42<sub>16</sub> è quella del contatore tre, associato all'altoparlante interno (il contatore uno sarebbe associato alla porta 41<sub>16</sub>, ma in pratica non può essere utilizzato).

Figura 83.65. Comando da inviare alla porta 43<sub>16</sub>.



La figura appena apparsa schematizza in che modo va composto o interpretato il comando da inviare al PIT. Per quanto riguarda la modalità di funzionamento, quella che serve per generare le interruzioni è la numero 3 (onda quadra); per conoscere il significato delle altre modalità si possono consultare i documenti citati alla fine del capitolo. Il resto delle componenti di un comando dovrebbe essere abbastanza comprensibile, ma vale la pena di riassumere brevemente. I primi due bit più significativi indicano il contatore a cui si vuole fare riferimento. Altri due bit indicano cosa deve essere trasmesso, successivamente al comando, attraverso la porta dei dati: un solo byte, a scelta tra il meno significativo o il più significativo, oppure entrambi i byte, a cominciare da quello meno significativo. Altri tre bit definiscono la modalità. Per quanto riguarda il senso del bit meno significativo, occorre considerare che il contatore degli impulsi ricevuti in ingresso può utilizzare un valore a 16 bit (cosa che si fa normalmente), oppure un numero a sole quattro cifre in base dieci (i 16 bit del contatore verrebbero divisi in quattro gruppi da quattro bit, ognuno dei quali viene usato esclusivamente per rappresentare valori da zero a nove).

Per programmare il contatore zero, in modo che generi una certa frequenza (purché inferiore a 1,19 MHz), si usa normalmente il comando 36<sub>16</sub>, il quale: seleziona il contatore zero; stabilisce che il valore da comunicare successivamente viene trasmesso usando due

byte (prima quello meno significativo, poi quello più significativo); richiede una modalità di funzionamento a onda quadra; richiede di utilizzare il contatore in modo binario, a 16 bit. Successivamente al comando si usa il valore che rappresenta il divisore della frequenza di 1,19 MHz. Per esempio, volendo generare una frequenza vicina a 100 Hz, dopo aver inviato il comando  $36_{16}$  alla porta  $43_{16}$ , occorre inviare il valore  $11931_{10}$ , separandolo in due byte, alla porta  $40_{16}$ .

Va osservato che il valore del divisore può utilizzare al massimo 16 bit complessivamente, partendo da uno (lo zero non è ammissibile per ovvi motivi). Pertanto, si può dividere la frequenza di ingresso al massimo di 65535 volte.

Segue l'esempio di una funzione con la quale si programma la frequenza delle interruzioni IRQ 0, ma senza verificare che il valore richiesto sia valido:

```
void
timer_freq (int freq)
{
    int input_freq = 1193181;
    int divisor = input_freq / freq;
    outb (0x43, 0x36); // CW: «command word».
    outb (0x40, divisor & 0x0F); // LSB: byte inferiore del
                                // divisore.
    outb (0x40, divisor / 0x10); // MSB: byte superiore del
                                // divisore.
}
```

Se il PIT non viene riprogrammato, inizialmente lo si trova configurato in modo da generare una frequenza (a onda quadra) di 18,222 Hz che è quella più bassa possibile.

### 83.8 Tastiera PS/2

La tastiera PS/2 di un elaboratore IBM PC/AT produce un'interruzione ogni volta che si preme o si rilascia un tasto, quindi si può leggere tale codice dalla porta  $60_{16}$ . Per la precisione, dalla porta  $60_{16}$  si può leggere un solo byte alla volta, mentre ci sono situazioni in cui i codici generati dalla pressione o dal rilascio dei tasti sono formati da una sequenza di più byte; pertanto, la tastiera possiede una propria memoria tampone, dalla quale si può leggere sequenzialmente.

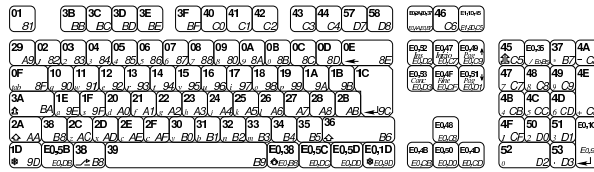
Il funzionamento della tastiera può essere configurato, inviando, a porte differenti, dei comandi che qui non vengono trattati; tuttavia la documentazione annotata nella bibliografia riporta tali informazioni.

Il codice che si può leggere attraverso la porta  $60_{16}$  è definito *scancode*, ma ne esistono normalmente tre versioni, di cui quella standard (predefinita) è la seconda. Per conoscere i codici generati dalla tastiera si può utilizzare il programma `'showkey'`, con l'opzione `'-s'`, da un sistema GNU/Linux. Con l'aiuto di questo programma si può anche comprendere bene come vengano generati i codici e l'effetto della ripetizione automatica.

Come regola generale va osservato che i tasti premuti producono un codice inferiore o uguale a  $127_{10}$  (ovvero  $7F_{16}$ , oppure  $1111111_2$ ), mentre i tasti rilasciati producono il valore corrispondente alla somma del codice di pressione più  $128_{10}$  (ovvero  $80_{16}$ , oppure  $1000000_2$ ). In pratica, si riconosce il rilascio di un tasto per il fatto che il bit più significativo è impostato a uno.

Le sequenze multiple di alcuni tasti servono normalmente a distinguerli rispetto ad altri equivalenti, inserendo normalmente il codice  $E0_{16}$ . Per esempio, il tasto [Ctrl] sinistro produce il codice  $1D_{16}$  alla pressione e  $9D_{16}$  al rilascio, mentre il tasto [Ctrl] destro produce  $E0_{16}$   $1D_{16}$  alla pressione e  $E0_{16}$   $9D_{16}$  al rilascio. Pertanto se si vuole semplificare l'interpretazione dei tasti premuti dalla tastiera, si potrebbero ignorare i codici speciali che servono per le sequenze multiple.

Figura 83.67. Mappa dei codici della tastiera. Sulla parte superiore sinistra appare la sequenza generata dalla pressione del tasto, mentre sulla parte inferiore destra appare quella associata al rilascio del tasto. Le sequenze sono espresse in esadecimale.



### 83.9 Gestione di dischi PATA

Qui si descrive come accedere a unità a disco ATA (*AT attachment*) con cavo parallelo (PATA), da un elaboratore con architettura conforme al IBM PC, secondo la modalità PIO (*Programmed input-output*), con la quale si impegna direttamente la CPU per il trasferimento dei dati. La modalità di trasferimento PIO è logicamente quella più costosa per il sistema, ma è anche la più semplice da ottenere in termini di programmazione. Non si considerano unità ATAPI (*AT attachment packet interface*) e comunque ci si sofferma prevalentemente sulla modalità di accesso LBA28. (si veda eventualmente anche la sezione 9.3 sulle unità PATA.)

Le unità a disco PATA, si connettono attraverso un cavo piatto (piattina) a un bus; su tale cavo si possono collegare due dischi: uno dei due viene chiamato *master* e l'altro *slave*. In pratica, la distinzione delle unità ATA attraverso queste denominazioni non è appropriata, perché non esistono ruoli sostanzialmente differenti; piuttosto si tratta solo di distinguere le due unità. È il caso di ricordare che la selezione tra prima e seconda unità può avvenire attraverso una configurazione precisa, di solito con l'ausilio di ponticelli, oppure automatica (*cable select*), in cui la posizione del connettore nel cavo decide il numero dell'unità.

Di norma, le schede madri degli elaboratori conformi all'architettura IBM PC dispongono di due bus ATA, con cui si possono connettere complessivamente un massimo di quattro unità.

I comandi che si danno alle unità ATA comportano la scrittura e la lettura di «registri» interni alla gestione dei bus. Per accedere a tali registri, nell'architettura conforme al IBM PC, si usano delle porte di comunicazione: leggendo o scrivendo una certa porta, si ottiene la lettura o la scrittura di un certo registro del sistema ATA.

I registri sono sempre associati a un certo bus, sul quale però possono essere connessi due dispositivi. A seconda del contesto, i comandi che si impartiscono possono riguardare il bus in generale, o un dispositivo preciso, individuato dai parametri del comando.

Dal momento che le unità di memorizzazione di massa non possono essere sufficientemente veloci nelle loro reazioni, rispetto alle possibilità della CPU, ci sono alcune operazioni che richiedono un tempo di attesa prima di poter leggere un esito corretto o prima di poter proseguire con altri comandi. Nel documento *ATA PIO mode*, [http://wiki.osdev.org/ATA\\_PIO\\_Mode](http://wiki.osdev.org/ATA_PIO_Mode), citato anche in fondo al capitolo, si menziona in certi casi un ritardo di sicurezza di 400 ns, necessario soprattutto per le unità più vecchie. In quel documento si fa riferimento alla possibilità di eseguire per cinque volte lo stesso comando, prima di poter ottenere un esito valido, ma questa procedura riguarda la programmazione in linguaggio assembleatore, perché se si utilizza il C, o altro linguaggio più evoluto, può darsi che non ci sia la stessa efficienza e bastino meno tentativi.

Quando si eseguono operazioni di scrittura, occorre chiedere espressamente lo scarico della memoria trattenuta (*cache*), per ottenere la memorizzazione effettiva nel disco. Se non si ha l'accortezza di procedere in tal modo, si rischia di fare fallire l'operazione di scrittura successiva.

Anche le unità ATA, come tutti i sistemi di memorizzazione di massa a disco, possono trovarsi ad avere dei settori danneggiati e inuti-

lizzabili. Nel caso delle unità ATA di distingue però tra settori che non possono essere letti o scritti in modo permanente e settori che invece non possono essere letti, ma solo temporaneamente. Questa impossibilità temporanea di lettura può derivare da una fase di scrittura incompleta: tali settori tornano a essere leggibili correttamente quando si esegue su di loro una nuova operazione di scrittura che giunge a termine correttamente.

### 83.9.1 Modalità di accesso

L'accesso ai settori delle unità ATA può avvenire secondo tre modalità: CHS, LBA28 e LBA48. La modalità CHS rappresenta il metodo più vecchio per individuare un settore in un disco, in quanto occorre specificare le coordinate composte da cilindro, testina e settore di questa combinazione. L'accesso in modalità CHS (*Cylinder Head Sector*) riguarda concretamente solo le unità a disco degli anni 1980, perché successivamente le unità ATA hanno introdotto la possibilità di raggiungere i settori attraverso un numero sequenziale, senza dover conoscere la geometria effettiva del disco.

Per problemi di compatibilità, è rimasta la facoltà di individuare i settori attraverso coordinate CHS, le quali di norma si riferiscono a una geometria astratta e non reale. Infatti, in condizioni normali, ci possono essere unità a disco composte da una quantità limitatissima di testine (due, quattro, sei), mentre programmi come **'fdisk'** riportano spesso una quantità fantastica di 255 testine. Tutto ciò deriva dai limiti del BIOS (*firmware*) degli elaboratori conformi all'architettura IBM PC.

Amesso di avere determinato o definito una certa geometria, si convertono le coordinate CHS in numero assoluto del settore con delle formule. Si considerano le variabili seguenti:

Variabile	Descrizione
<i>C</i>	Quantità totale dei cilindri.
<i>H</i>	Quantità totale delle testine.
<i>S</i>	Quantità totale di settori per traccia (ogni cilindro ha <i>H</i> tracce).
<i>c</i>	Cilindro di una coordinata, dove il primo è zero e l'ultimo è <i>C</i> -1.
<i>h</i>	Testina di una coordinata, dove la prima è zero e l'ultima è <i>H</i> -1.
<i>s</i>	Settore di una traccia, dove il primo è 1 e l'ultimo è <i>S</i> . Che i settori di una traccia inizino da uno è un fatto importante, a cui è necessario prestare attenzione.
<i>z</i>	Numero assoluto del settore, dove il primo è pari a zero.

Il numero assoluto di un settore, conoscendo la sua coordinata CHS, si ottiene come:

$$z = c \cdot H \cdot S + h \cdot S + s - 1$$

Partendo invece dal numero assoluto del settore, per determinare le sue coordinate virtuali, valgono le formule seguenti. Si osservi che dalle divisioni si prendono solo i risultati interi.

$$c = \frac{z}{H \cdot S}$$

$$h = \frac{z + 1 - c \cdot H \cdot S}{S}$$

$$s = z + 1 - c \cdot H \cdot S - h \cdot S$$

Quando si accede alle unità ATA specificando il numero assoluto del settore, si può usare la modalità LBA28, che permette di raggiungere al massimo il settore FFFFFFFF<sub>16</sub>, oppure, amesso che il dispositivo lo consenta, la modalità LBA48, che permette di raggiungere al massimo il settore FFFFFFFFFF<sub>16</sub>. In pratica, con la modalità LBA28, sapendo che i settori sono da 512 byte, si possono gestire dispositivi con una capacità massima di 128 Gbyte, mentre con la modalità LBA48 si può arrivare fino a 128 Pibyte (128·2<sup>50</sup>).

La modalità di accesso CHS è superata da molto tempo. Tuttavia, se la si deve usare, va ricordato che, in tal caso, non può esistere il settore zero.

### 83.9.2 Registri per la gestione delle unità ATA

Nella tabella successiva, si riepilogano i registri utili per la gestione delle unità ATA, secondo la modalità PIO. Nella tabella si omette **data port**, in quanto si riferisce soltanto alla modalità DMA per il trasferimento dei dati. Il registro che nella tabella è chiamato **data** è diverso dal **data port** e riguarda il trasferimento in modalità PIO. I registri della tabella sono generalmente da un solo byte (8 bit), a eccezione di **data** il quale normalmente va letto e scritto a coppie di byte (16 bit).

I registri possono consentire la lettura (r), la scrittura (w) o entrambe le cose. Quando un registro è a senso unico (sola lettura o sola scrittura), vuol dire che l'accesso in senso opposto è relativo a informazioni differenti, a cui si associa un altro nome. Per esempio, quello che viene chiamato **regular status** è un registro in sola lettura, ma se vi si accede ugualmente in scrittura, si interviene in pratica nel registro **device control**, il quale è invece in sola scrittura (naturalmente lo stesso vale in senso inverso). Evidentemente l'attribuzione di nomi differenti ai registri, a seconda della direzione di accesso, consente di evitare facili confusioni.

Lo stato di funzionamento del dispositivo corrente di un certo bus è riportato in modo uguale da due registri: **regular status** e **alternate status**. La distinzione tra questi sta nel fatto che la lettura del primo comporta la «acquisizione» dell'informazione, mentre la lettura del secondo non altera in alcun modo la situazione del dispositivo. Lo stato del dispositivo è costituito da indicatori, ovvero bit che se sono a uno rappresentano l'avverarsi di una certa condizione. A questi indicatori si fa riferimento con un nome. I più importanti sono BSY (*busy*), DF (*drive fault*), DRQ (*data request*) e ERR (*error*).

Tabella 83.73. Registri ATA utili per la modalità PIO.

Definizione	Dir (r/w)	Bus <sub>0</sub>	Bus <sub>1</sub>	Bus <sub>2</sub>	Bus <sub>3</sub>	Descrizione
<i>data</i>	r/w	1F0 <sub>16</sub>	170 <sub>16</sub>	1E8 <sub>16</sub>	168 <sub>16</sub>	Consente di leggere o scrivere il dispositivo selezionato precedentemente con il registro <b>device</b> , a coppie di byte, ma prima di poterlo fare è necessario che l'indicatore DRQ sia attivo. La lettura o la scrittura è progressiva, ma riguarda sempre uno o più settori interi, pertanto va ripetuta a multipli di 256 volte. Non è possibile mescolare letture e scritture.
<i>error</i>	r/-	1F1 <sub>16</sub>	171 <sub>16</sub>	1E9 <sub>16</sub>	169 <sub>16</sub>	Questo registro, in sola lettura, descrive il tipo di errore manifestato dall'indicatore ERR. In pratica, il contenuto di questo registro è privo di significato se l'indicatore ERR non fosse attivo. Inoltre, per poter prendere in considerazione l'indicatore ERR, è opportuno che l'indicatore BSY sia a zero. L'interpretazione del registro cambia a seconda del tipo di comando che lo ha causato. L'accesso in scrittura a questo registro porta a intervenire invece nel registro <b>feature</b> .
<i>feature</i>	-/w	1F1 <sub>16</sub>	171 <sub>16</sub>	1E9 <sub>16</sub>	169 <sub>16</sub>	Registro in sola scrittura, per l'indicazione di un parametro, il cui significato cambia a seconda del comando che si impartisce successivamente. La scrittura in questo registro deve essere subordinata al fatto che gli indicatori BSY e DRQ siano a zero. L'accesso in lettura a questo registro porta a intervenire invece nel registro <b>error</b> .

Definizione	Dir (r/w)	Bus <sub>0</sub>	Bus <sub>1</sub>	Bus <sub>2</sub>	Bus <sub>3</sub>	Descrizione
<i>count (sector count)</i>	r/w	1F2 <sub>16</sub>	172 <sub>16</sub>	1EA <sub>16</sub>	16A <sub>16</sub>	Si usa come parametro di un comando successivo, per indicare una quantità di settori da prendere in considerazione, tenendo conto che il valore zero ha un significato particolare. Si può modificare il registro solo se gli indicatori BSY e DRQ sono a zero; allo stesso modo la lettura del registro è valida solo se questi indicatori sono a zero.
<i>low (lba low)</i>	r/w	1F3 <sub>16</sub>	173 <sub>16</sub>	1EB <sub>16</sub>	16B <sub>16</sub>	Si usa come parametro di un comando successivo, per indicare l'intervallo bit <sub>0</sub> ..bit <sub>7</sub> dell'indirizzo del settore da raggiungere. Si può modificare il registro solo se gli indicatori BSY e DRQ sono a zero; allo stesso modo la lettura del registro è valida solo se questi indicatori sono a zero.
<i>mid (lba mid)</i>	r/w	1F4 <sub>16</sub>	174 <sub>16</sub>	1EC <sub>16</sub>	16C <sub>16</sub>	Si usa come parametro di un comando successivo, per indicare l'intervallo bit <sub>8</sub> ..bit <sub>15</sub> dell'indirizzo del settore da raggiungere. Si può modificare il registro solo se gli indicatori BSY e DRQ sono a zero; allo stesso modo la lettura del registro è valida solo se questi indicatori sono a zero.
<i>high (lba high)</i>	r/w	1F5 <sub>16</sub>	175 <sub>16</sub>	1ED <sub>16</sub>	16D <sub>16</sub>	Si usa come parametro di un comando successivo, per indicare l'intervallo bit <sub>16</sub> ..bit <sub>23</sub> dell'indirizzo del settore da raggiungere. Si può modificare il registro solo se gli indicatori BSY e DRQ sono a zero; allo stesso modo la lettura del registro è valida solo se questi indicatori sono a zero.
<i>device</i>	r/w	1F6 <sub>16</sub>	176 <sub>16</sub>	1EE <sub>16</sub>	16E <sub>16</sub>	È un registro al cui interno si inseriscono diverse informazioni, il cui significato può cambiare a seconda del comando che si impartisce successivamente. Tuttavia, il bit <sub>4</sub> (il quinto), rappresenta il dispositivo nel bus a cui si fa riferimento (zero è il primo, uno è il secondo). Non va confuso questo registro con il <i>device control</i> .
<i>regular status</i>	r/-	1F7 <sub>16</sub>	177 <sub>16</sub>	1EF <sub>16</sub>	16F <sub>16</sub>	Dà lo stato del bus, con una lettura che comporta l'acquisizione di tale informazione. Quando è attivo l'indicatore BSY, tutti gli altri indicatori sono privi di significato. L'interpretazione del dato è equivalente a quella che si deve fare per il registro <i>alternate status</i> . Questo registro è in sola lettura, in quanto, se vi si accede in scrittura, si interviene invece nel registro <i>command</i> .
<i>command</i>	-/w	1F7 <sub>16</sub>	177 <sub>16</sub>	1EF <sub>16</sub>	16F <sub>16</sub>	Consente di impartire un comando, sulla base di parametri già forniti attraverso altri registri. A eccezione del comando DEVICE RESET, in tutti gli altri casi si può scrivere in questo registro soltanto se gli indicatori BSY e DRQ sono entrambi a zero. Questo registro è in sola scrittura, in quanto, se vi si accede in lettura, si ottiene il contenuto del registro <i>regular status</i> .
<i>alternate status</i>	r/-	3F6 <sub>16</sub>	376 <sub>16</sub>	3E6 <sub>16</sub>	366 <sub>16</sub>	Dà lo stato del bus, attraverso una lettura «neutra», ovvero inerte. Quando è attivo l'indicatore BSY, tutti gli altri indicatori sono privi di significato. L'interpretazione del dato è equivalente a quella che si deve fare per il registro <i>regular status</i> . Questo registro è in sola lettura, in quanto, se vi si accede in scrittura, si interviene invece nel registro <i>device control</i> .
<i>control (device control)</i>	-/w	3F6 <sub>16</sub>	376 <sub>16</sub>	3E6 <sub>16</sub>	366 <sub>16</sub>	Consente di impostare alcuni indicatori che controllano la gestione dei dispositivi. Questo registro è in sola scrittura, in quanto, se vi si accede in lettura, si ottiene il contenuto del registro <i>alternate status</i> .

Nella tabella appena apparsa, sono indicati gli indirizzi di I/O per accedere a quattro diversi bus ATA, negli elaboratori che si rifanno all'architettura IBM PC. Va osservato che di norma sono disponibili solo due di tali bus (per un massimo di quattro dispositivi connes-

si complessivamente), pertanto, in tal caso vanno considerati solo i primi due di questi indirizzi.

Tabella 83.74. Indicatori dei registri di stato: *regular status* e *alternate status*.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
BSY <i>busy</i>	DR- DY <i>device ready</i>	DF <i>device fault</i>	--	DRQ <i>data request</i>	--	--	ERR <i>error</i>

Tabella 83.75. Descrizione degli indicatori dei registri di stato: *regular status* e *alternate status*.

Indicatore	Descrizione
BSY <i>busy</i>	Indica che il dispositivo corrente del bus selezionato è impegnato e non si possono impartire dei comandi. Quando questo indicatore è attivo, gli altri, a parte ERR, sono privi di significato.
DRDY <i>device ready</i>	Questo indicatore <b>non</b> è l'opposto di BSY. Semplificando le cose, è a zero se il dispositivo è in pausa (motore fermo), mentre dovrebbe essere a uno in quasi tutte le altre situazioni.
DF <i>device fault</i>	Indica il verificarsi di un errore del dispositivo, diverso da quelli considerati dall'indicatore ERR.
DRQ <i>data request</i>	Indica che il dispositivo corrente è pronto per un trasferimento di dati. Al termine di un trasferimento, l'indicatore si azzerava.
ERR <i>error</i>	Indica un errore, interpretabile leggendo il registro <i>error</i> .

Tabella 83.76. Bit del registro *device control*.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
HOB <i>high order byte</i>	--	--	--	--	SRST <i>software reset</i>	nIEN <i>not interrupt enabled</i>	0

Tabella 83.77. Descrizione dei bit del registro *device control*.

Bit	Descrizione
HOB <i>high order byte</i>	Riguarda una situazione specifica dell'accesso LBA 48; in tutti gli altri casi va lasciato a zero.
SRST <i>software reset</i>	Richiede l'inizializzazione software dei dispositivi connessi al bus.
nIEN <i>not interrupt enabled</i>	Richiede la <b>disabilitazione</b> dell'emissione di segnali di interruzioni da parte del dispositivo corrente.
bit <sub>0</sub>	Il bit meno significativo deve sempre essere lasciato a zero.

### 83.9.3 Alcuni comandi

L'invio di un comando al dispositivo corrente comporta l'indicazione di alcuni parametri utilizzando i registri, tra cui, soprattutto, il codice del comando stesso. Il comando viene eseguito nel momento in cui si scrive nel registro *command* il codice che lo identifica, pertanto questa scrittura va fatta per ultima.

Se prima di dare un comando si intende agire anche sul registro *device control*, per esempio per inibire l'emissione di interruzioni per il dispositivo coinvolto, la scrittura in tale registro deve avvenire prima della scrittura nel registro *command* (per ovvi motivi), ma successivamente alla selezione del dispositivo con la scrittura nel registro *device*.

#### 83.9.3.1 Comando READ SECTORS

Il comando READ SECTORS, corrispondente al codice 20<sub>16</sub>, consente di leggere uno o più settori, in modalità PIO, dal dispositivo specificato nel registro *device*, con indirizzamento LBA28.

Tabella 83.78. Parametri del comando «READ SECTORS».

Registro	bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
<i>device</i>	--	LBA	--	DEV	Bit bit <sub>24</sub> ..bit <sub>28</sub> dell'indirizzo del primo settore da leggere.			
<i>feature</i>	--							
<i>sector count</i>	Quantità di settori da leggere.							
<i>LBA low</i>	Bit bit <sub>0</sub> ..bit <sub>7</sub> dell'indirizzo del primo settore da leggere.							
<i>LBA mid</i>	Bit bit <sub>8</sub> ..bit <sub>15</sub> dell'indirizzo del primo settore da leggere.							
<i>LBA high</i>	Bit bit <sub>16</sub> ..bit <sub>23</sub> dell'indirizzo del primo settore da leggere.							
<i>command</i>	20 <sub>16</sub>							

Tabella 83.79. Descrizione dei registri coinvolti.

Registro	Utilizzo
<i>feature</i>	Non viene considerato dal comando.
<i>device</i>	Il bit <sub>5</sub> e il bit <sub>7</sub> possono essere impostati a uno per mantenere la compatibilità con vecchi dispositivi, ma in generale sono semplicemente ignorati. Il bit <sub>6</sub> , se attivo, indica che il primo settore da leggere viene individuato come numero assoluto (LBA), mentre se viene lasciato a zero, significa che tale settore viene raggiunto con coordinate CHS (cilindro, testina, settore). Il bit <sub>4</sub> individua il dispositivo, distinguendo tra primo (0) e secondo (1) del bus a cui si fa riferimento. L'intervallo di bit <sub>0</sub> ..bit <sub>3</sub> si utilizza per annotare la parte più significativa di un indirizzo LBA28, per raggiungere il primo settore da leggere.
<i>lba low</i> <i>lba mid</i> <i>lba high</i>	Questi tre registri rappresentano complessivamente i primi 24 bit dell'indirizzo del primo settore da raggiungere.

Dopo l'invio del comando si deve attendere che l'indicatore BSY torni a zero e che l'indicatore DRQ si attivi, per poi procedere alla lettura di *data*, generalmente a coppie di byte, fino al completamento della dimensione dei settori richiesti, quando l'indicatore DRQ torna a zero.

Tabella 83.80. Esito normale, atteso dopo l'esecuzione completa del comando, nel registro di stato.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
BSY	DR-DY	DF	--	DRQ	--	--	ERR
0	1	0	--	0	--	--	0

### 83.9.3.2 Comando WRITE SECTORS

Il comando WRITE SECTORS, corrispondente al codice 30<sub>16</sub>, consente di scrivere uno o più settori, in modalità PIO, nel dispositivo specificato nel registro *device*, con un indirizzamento LBA28.

Tabella 83.81. Parametri del comando WRITE SECTORS.

Registro	bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
<i>device</i>	--	LBA	--	DEV	Bit bit <sub>24</sub> ..bit <sub>28</sub> dell'indirizzo del primo settore da scrivere.			
<i>feature</i>	--							
<i>sector count</i>	Quantità di settori da scrivere.							
<i>LBA low</i>	Bit bit <sub>0</sub> ..bit <sub>7</sub> dell'indirizzo del primo settore da scrivere.							
<i>LBA mid</i>	Bit bit <sub>8</sub> ..bit <sub>15</sub> dell'indirizzo del primo settore da scrivere.							
<i>LBA high</i>	Bit bit <sub>16</sub> ..bit <sub>23</sub> dell'indirizzo del primo settore da scrivere.							
<i>command</i>	30 <sub>16</sub>							

Tabella 83.82. Descrizione dei registri coinvolti.

Registro	Utilizzo
<i>feature</i>	Non viene considerato dal comando.

Registro	Utilizzo
<i>device</i>	Il bit <sub>5</sub> e il bit <sub>7</sub> possono essere impostati a uno per mantenere la compatibilità con vecchi dispositivi, ma in generale sono semplicemente ignorati. Il bit <sub>6</sub> , se attivo, indica che il primo settore da leggere viene individuato come numero assoluto (LBA), mentre se viene lasciato a zero, significa che tale settore viene raggiunto con coordinate CHS (cilindro, testina, settore). Il bit <sub>4</sub> individua il dispositivo, distinguendo tra primo (0) e secondo (1) del bus a cui si fa riferimento. L'intervallo di bit <sub>0</sub> ..bit <sub>3</sub> si utilizza per annotare la parte più significativa di un indirizzo LBA, per raggiungere il primo settore da scrivere.
<i>lba low</i> <i>lba mid</i> <i>lba high</i>	Questi tre registri rappresentano complessivamente i primi 24 bit dell'indirizzo del primo settore da raggiungere.

Dopo l'invio del comando si deve attendere che l'indicatore BSY torni a zero e che l'indicatore DRQ si attivi, per poi procedere alla scrittura di *data*, generalmente a coppie di byte, fino al completamento della dimensione dei settori richiesti, quando l'indicatore DRQ torna a zero.

Tabella 83.83. Esito normale, atteso dopo l'esecuzione completa del comando, nel registro di stato.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
BSY	DR-DY	DF	--	DRQ	--	--	ERR
0	1	0	--	0	--	--	0

### 83.9.3.3 Comando FLUSH CACHE

Il comando CACHE FLUSH, corrispondente al codice E7<sub>16</sub>, assicura la memorizzazione dei settori modificati ed è necessario inviarlo prima di procedere con ulteriori comandi di scrittura. L'operazione riguarda il dispositivo specificato nel registro *device*.

Tabella 83.84. Parametri del comando FLUSH CACHE.

Registro	bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
<i>device</i>	--	--	--	DEV	--			
<i>feature</i>	--							
<i>sector count</i>	--							
<i>LBA low</i>	--							
<i>LBA mid</i>	--							
<i>LBA high</i>	--							
<i>command</i>	E7 <sub>16</sub>							

Tabella 83.85. Esito normale, atteso dopo l'esecuzione completa del comando, nel registro di stato.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
BSY	DR-DY	DF	--	DRQ	--	--	ERR
0	1	0	--	0	--	--	0

### 83.9.3.4 Comando IDENTIFY DEVICE

Il comando IDENTIFY DEVICE, corrispondente al codice EC<sub>16</sub>, consente di interrogare le caratteristiche di un dispositivo ATA, esclusi i dispositivi ATAPI.

Tabella 83.86. Parametri del comando IDENTIFY DEVICE.

Registro	bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
<i>device</i>	--	--	--	DEV	--			
<i>feature</i>	--							
<i>sector count</i>	--							
<i>LBA low</i>	--							
<i>LBA mid</i>	--							
<i>LBA high</i>	--							
<i>command</i>	EC <sub>16</sub>							

Dopo l'invio del comando, si deve verificare il contenuto di uno dei due registri di stato: se questo fosse a zero, significa che il dispositivo richiesto non esiste. Se invece il registro contiene qualcosa, si deve attendere che l'indicatore BSY torni a zero e che l'indicatore DRQ si attivi, per poi procedere alla lettura di *data*, a blocchi da 16 bit, per 256 volte (in totale si hanno 512 byte, come un settore comune), quando l'indicatore DRQ torna a zero. All'interno di questi blocchi da 16 bit ci sono informazioni che consentono di conoscere nel dettaglio le caratteristiche del dispositivo.

Se invece di un indicatore DRQ attivo si ottiene un errore, rappresentato quindi dall'indicatore ERR attivo, vanno letti i registri *lba mid* e *lba high*:

Tabella 83.87. Contenuto dei registri *lba mid* e *lba high* in caso di errore ottenuto a seguito del comando IDENTIFY DEVICE.

Tipo di errore	Registro <i>lba mid</i>	Registro <i>lba high</i>
Si tratta di unità ATA, ma si è verificato ugualmente un errore.	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>
Si tratta di un'unità ATAPI parallela.	14 <sub>16</sub>	EB <sub>16</sub>
Si tratta di un'unità SATA.	3C <sub>16</sub>	C3 <sub>16</sub>
Si tratta di un'unità ATAPI seriale.	69 <sub>16</sub>	96 <sub>16</sub>

Tabella 83.88. Esito normale, atteso dopo l'esecuzione completa del comando, inclusa la lettura del registro *data*, nel registro di stato.

bit <sub>7</sub>	bit <sub>6</sub>	bit <sub>5</sub>	bit <sub>4</sub>	bit <sub>3</sub>	bit <sub>2</sub>	bit <sub>1</sub>	bit <sub>0</sub>
BSY	DR-DY	DF	--	DRQ	--	--	ERR
0	1	0	--	0	--	--	0

Tabella 83.89. Alcuni dati significativi ottenuti dalla lettura del registro *data*, dopo il comando IDENTIFY DEVICE. I blocchi da 16 bit letti sono numerati da 0 (il primo), fino a 255 (l'ultimo).

Blocco	Contenuto
60, 61	Complessivamente formano un numero a 32 bit che rappresenta la quantità totale di settori che si possono indirizzare in modalità LBA28. Se questo valore fosse a zero, indicherebbe che il dispositivo non è in grado di utilizzare un indirizzamento LBA28.
100, 101, 102, 103	Complessivamente formano un numero a 64 bit che rappresenta la quantità totale di settori che si possono indirizzare in modalità LBA48. Se questo valore fosse a zero, indicherebbe che il dispositivo non è in grado di utilizzare un indirizzamento LBA48, ma non è detto il contrario.

#### 83.9.4 Individuazione dei bus utilizzati

Il tentativo di comunicare con un bus privo di unità collegate, comporta delle risposte errate, pertanto è necessario, prima di ogni altra cosa, scandire i bus presenti per verificare quali di questi sono effettivamente utilizzabili. Si tratta di leggere il contenuto del registro di stato (il *regular status* per la precisione): se questo ha tutti i bit a uno, si tratta di un bus a cui non è collegato alcunché.

Il pezzetto di codice seguente, attraverso la funzione *inb()*, che si intuisce serva a leggere un byte da una porta di I/O, si ottiene lo stato del primo bus, corrispondente all'indirizzo 1F7<sub>16</sub>.

```
...
status = inb (0x1F7);
if (status == 0xFF)
{
    // Non ci sono dispositivi nel primo bus.
    ...
}
else
{
    // Ci potrebbe essere almeno un dispositivo nel primo
    // bus.
    ...
}
...
```

#### 83.9.5 Azzeramento dello stato dei dispositivi

Quando si verifica un errore, le unità ATA normali (non ATAPI) richiedono un azzeramento software, provocato attraverso il bit SRST attivo nel registro *device control*. L'azzeramento riguarda però tutti i dispositivi connessi al bus, e, d'altro canto, non essendo coinvolto in questo un comando, non ci sarebbe il modo di precisare un dispositivo particolare. Va osservato che una volta scritto nel registro *device control* il valore corrispondente all'attivazione del bit SRST, occorre riscrivere un valore pari a zero per questo bit, altrimenti il bus rimarrebbe in uno stato di inizializzazione.

```
...
outb (0x3F6, 0x02);    // Azzeramento.
outb (0x3F6, 0x00);    // Ripristina la condizione normale.
...
```

#### 83.9.6 Controllo delle interruzioni

In varie occasioni, i dispositivi possono mettersi in uno «stato di interruzione», a cui corrisponde effettivamente un'interruzione hardware nell'architettura IBM PC. Dal momento che le situazioni in cui tali interruzioni si verificano sono varie e complesse, la loro gestione potrebbe essere troppo impegnativa. D'altro canto è possibile gestire i dispositivi ATA anche senza considerare le interruzioni.

A questo proposito è possibile scrivere nel registro *device control* il valore 01<sub>16</sub>, corrispondente al bit NIEN attivo, ogni volta che è appena stato selezionato un dispositivo nel registro *device*, per evitare che il comando che si va a impartire produca poi un'interruzione.

#### 83.9.7 Verifica dell'esito di un comando

Ogni volta che si dà un comando a un dispositivo ATA, se non si vogliono considerare le interruzioni, occorre controllare ripetutamente il registro di stato, precisamente il *regular status*, per sapere quando è possibile procedere ulteriormente.

Si deve attendere che l'indicatore BSY si azzeri, quindi si deve verificare che gli indicatori ERR e DF siano a zero: se uno dei due ha un valore diverso, significa che si è verificato un errore. Se gli indicatori di errore sono a zero, se dopo il comando ci si attende di leggere o scrivere dati attraverso il registro *data*, prima di poterlo fare, è necessario che l'indicatore DRQ sia attivo. Nell'esempio successivo si interroga l'esito di un comando appena impartito a un dispositivo del primo bus:

```
...
// Legge 8 bit dal registro «regular status».
status = inb (0x1F7);
while (status & 0x80)
{
    // BSY: continua a interrogare fino a che
    // l'indicatore si azzeri.
    status = inb (0x1F7);
}
if (status & 0x21)
{
    // DF o ERR.
    return ...;
}
if (status & 0x08)
{
    // DRQ
    for (i = 0; i < 256; i++)
    {
        // Trasferisce dati attraverso il registro
        // «data».
        ...
    }
}
...
```

## 83.9.8 Identificazione delle unità

Una volta chiarito quali sono i bus che potrebbero contenere almeno un dispositivo, per sapere quali dispositivi sono presenti effettivamente e per conoscere le caratteristiche delle unità ATA presenti, si deve utilizzare il comando IDENTIFY DEVICE. A titolo di esempio si propone una funzione semplificata che riceve l'indicazione del numero del bus e del dispositivo di cui si vuole conoscere la dimensione massima in settori (da 512 byte), per un accesso in modalità LBA28: se la funzione restituisce zero, significa che il dispositivo non è disponibile o non può operare in modalità LBA28 oppure si è verificato un errore che ne impedisce l'identificazione. Nell'esempio, la funzione *outb()* serve a scrivere un byte in una certa porta di I/O, mentre la funzione *inw()* serve a leggere un intero a 16 bit da una certa porta.

```

unsigned int
identify_device (int bus, int drive)
{
    int         reg_device;
    int         reg_command;
    int         reg_status;
    int         reg_data;
    int         reg_control;
    unsigned char device;
    unsigned char status;
    int         i;
    uint16_t    id[256];
    unsigned int size;
    //
    switch (bus)
    {
        case 0:
            reg_device = 0x1F6;
            reg_command = 0x1F7;
            reg_status = 0x1F7;
            reg_data = 0x1F0;
            reg_control = 0x3F6;
            break;
        case 1:
            ...
            break;
        ...
    }
    device = 0x00;
    if (drive)
    {
        device = 0x10;
    }
    // Scrive 8 bit nel registro «device».
    outb (reg_device, device);
    // Scrive 8 bit nel registro «control».
    outb (reg_control, 0x01);
    // Scrive 8 bit nel registro «command».
    outb (reg_command, 0xEC);
    // Legge 8 bit dal registro «regular status».
    status = inb (reg_status);
    if (status == 0)
    {
        // L'unità non c'è.
        return 0;
    }
    while (status & 0x80)
    {
        // BSY
        status = inb (reg_status);
    }
    if (status & 0x21)
    {
        // DF o ERR: potrebbe trattarsi di unità ATAPI o
        // SATA.
        return 0;
    }
    //
    if (status & 0x08)
    {
        // DRQ
        for (i = 0; i < 256; i++)
        {
            // Legge 16 bit dal registro «data».

```

```

        id[i] = inw (reg_data);
    }
}
else
{
    // Per un motivo inspiegabile, non si ottiene
    // il permesso di leggere i dati.
    return 0;
}
// Si estrapola la quantità di settori disponibili in
// modalità LBA28: si prende il contenuto della memoria,
// partendo da 'id[60]', per un'estensione di 32 bit
// (4 byte), che così include anche 'id[61]',
// trasformando la cosa attraverso dei puntatori.
// Il meccanismo funziona perché i valori si
// intendono rappresentati in modalità «little endian»,
// per cui i byte meno significativi del valore appaiono
// per primi.
size = *((uint32_t *) &id[60]);
//
return size;
}

```

## 83.9.9 Scomposizione dell'indirizzo

Quando si utilizzano comandi di lettura e scrittura di uno o più settori, si deve specificare l'indirizzo di questo, suddiviso in qualche modo nei registri che rappresentano i parametri del comando. Si distinguono tre casi, in base alle tre modalità di accesso: CHS, LBA28 e LBA48.

Tabella 83.94. Collocazione delle coordinate CHS.

Registro	bit7	bit6	bit5	bit4	bit3	bit2	bit1	bit0
<i>device</i>	--	0	--	DEV	h (testina)			
<i>sector count</i>	quantità di settori da trattare							
<i>LBA low</i>	s (numero del settore della traccia, a partire da uno)							
<i>LBA mid</i>	c (cilindro) bit0..bit7							
<i>LBA high</i>	c (cilindro) bit8..bit15							

Tabella 83.95. Collocazione dell'indirizzo LBA28.

Registro	bit7	bit6	bit5	bit4	bit3	bit2	bit1	bit0
<i>device</i>	--	1	--	DEV	Bit bit24..bit28			
<i>sector count</i>	quantità di settori da trattare							
<i>LBA low</i>	Bit bit0..bit7							
<i>LBA mid</i>	Bit bit8..bit15							
<i>LBA high</i>	Bit bit16..bit23							

Le due tabelle già apparse mostrano come articolare l'informazione CHS o l'indirizzo LBA28, assieme alla quantità di settori da prendere in considerazione. Nel caso in cui fosse specificata una quantità di settori pari a zero, si intenderebbero invece 256. Per la modalità LBA48, si procede in modo simile alla LBA28, con la differenza che i registri vanno scritti in due tornate e che il registro *device* non contiene alcuna porzione di questo.

Tabella 83.96. Utilizzo dei registri per collocare un indirizzo LBA48 in due fasi.

Registro	bit7	bit6	bit5	bit4	bit3	bit2	bit1	bit0
<i>device</i>	--	1	--	DEV	--			
<i>sector count</i>	quantità di settori bit <sub>8</sub> ..bit <sub>15</sub>							
<i>LBA low</i>	Bit bit <sub>24</sub> ..bit <sub>31</sub>							
<i>LBA mid</i>	Bit bit <sub>32</sub> ..bit <sub>39</sub>							
<i>LBA high</i>	Bit bit <sub>40</sub> ..bit <sub>48</sub>							
<i>sector count</i>	quantità di settori bit <sub>0</sub> ..bit <sub>7</sub>							
<i>LBA low</i>	Bit bit <sub>0</sub> ..bit <sub>7</sub>							
<i>LBA mid</i>	Bit bit <sub>8</sub> ..bit <sub>15</sub>							
<i>LBA high</i>	Bit bit <sub>16</sub> ..bit <sub>23</sub>							

In modalità LBA48, se si indica una quantità di settori pari a zero, si intendono invece 65536 settori.

### 83.9.10 Lettura LBA28 PIO

Viene proposto un esempio di funzione per la lettura di un settore, fornendo il numero del bus, del dispositivo all'interno del bus, il numero del settore (partendo da zero) e il puntatore all'inizio della memoria tampone che deve ricevere il settore. La funzione richiede ancora la verifica dei dati in ingresso e manca la possibilità di far scadere il ciclo di lettura del registro di stato nel caso in cui passasse troppo tempo.

La scrittura del registro *device* avviene per prima, per individuare subito il dispositivo e per consentire la scrittura successiva del registro *control*, allo scopo di inibire una risposta tramite segnale di interruzione. Per il resto tutto procede come richiesto per il comando READ SECTORS.

```
int
read_sector (int bus, int drive, unsigned int sector,
            void *buffer)
{
    int         reg_device;
    int         reg_control;
    int         reg_feature;
    int         reg_count;
    int         reg_lba_low;
    int         reg_lba_mid;
    int         reg_lba_high;
    int         reg_command;
    int         reg_status;
    int         reg_data;
    unsigned char device;
    unsigned char lba_low;
    unsigned char lba_mid;
    unsigned char lba_high;
    unsigned char status;
    int         i;
    uint16_t    *destination = (uint16_t *) buffer;
    //
    switch (bus)
    {
        case 0:
            reg_device = 0x1F6;
            reg_control = 0x3F6;
            reg_feature = 0x1F1;
            reg_count = 0x1F2;
            reg_lba_low = 0x1F3;
            reg_lba_mid = 0x1F4;
            reg_lba_high = 0x1F5;
            reg_command = 0x1F7;
            reg_status = 0x1F7;
            reg_data = 0x1F0;
            break;
        case 1:
            ...
            break;
        ...
    }
    ...
}
```

```
// Preparazione e scrittura del registro «device». Nel
// registro va specificato il fatto che si utilizza un
// accesso LBA, il dispositivo e la parte più
// significativa dell'indirizzo LBA28.
device = 0x00;
device |= 0x40; // LBA.
if (drive)
{
    device |= 0x10; // Secondo dispositivo;
}
device |= ((sector & 0x0F000000) >> 24);
outb (reg_device, device);
// Registro «control», per disabilitare il segnale di
// interruzione.
outb (reg_control, 0x02);
// Registro «feature».
outb (reg_feature, 0);
// Registro «sector count»: si vuole leggere un solo
// settore.
outb (reg_count, 1);
// LBA low, mid e high.
lba_low = (sector & 0x000000FF);
lba_mid = ((sector & 0x0000FF00) >> 8);
lba_high = ((sector & 0x00FF0000) >> 16);
outb (reg_lba_low, lba_low);
outb (reg_lba_mid, lba_mid);
outb (reg_lba_high, lba_high);
// Registro «command».
outb (reg_command, 0x20);
// Si attende che lo stato del dispositivo corrente
// torni a essere pronto.
status = inb (reg_status);
while (status & 0x80)
{
    // BSY
    status = inb (reg_status);
}
if (status & 0x21)
{
    // DF o ERR.
    return -1;
}
//
if (status & 0x08)
{
    // DRQ: si procede alla lettura del settore.
    for (i = 0; i < 256; i++)
    {
        // Legge 16 bit dal registro «data».
        destination[i] = inw (reg_data);
    }
}
else
{
    // Errore sconosciuto.
    return -1;
}
// Attesa ulteriore che l'unità sia di nuovo pronta.
status = inb (reg_status);
while (status & 0x80)
{
    // BSY
    status = inb (reg_status);
}
if (status & 0x21)
{
    // DF o ERR.
    return -1;
}
// Fine normale.
return 0;
}
```

### 83.9.11 Scrittura LBA28 PIO

Viene proposto un esempio di funzione per la scrittura di un settore, fornendo il numero del bus, del dispositivo all'interno del bus, il numero del settore (partendo da zero) e il puntatore all'inizio della memoria tampone che contiene il settore da scrivere. La funzione è





Listato 83.102. Struttura della tabella di tipo 00<sub>16</sub>. L'array *r[16]* consente di individuare facilmente un registro nel suo complesso.

```
typedef union {
    uint32_t r[16];
    struct {
        struct {
            uint32_t vendor_id      : 16,
                  device_id      : 16;
            //
            uint32_t command       : 16,
                  status         : 16;
            //
            uint32_t revision_id   : 8,
                  prog_if        : 8,
                  subclass        : 8,
                  class_code      : 8;
            //
            uint32_t cache_line_size : 8,
                  latency_timer  : 8,
                  header_type     : 7,
                  multi_function   : 1,
                  bist             : 8;
            //
            uint32_t bar0;
            uint32_t bar1;
            uint32_t bar2;
            uint32_t bar3;
            uint32_t bar4;
            uint32_t bar5;
            uint32_t cardbus_cis_pointer;
            uint32_t expansion_rom_base_address;
            //
            uint32_t subsystem_vendor_id : 16,
                  subsystem_id      : 16;
            //
            uint32_t capabilities_pointer : 8,
                  reserved_1           : 24;
            //
            uint32_t reserved_2;
            //
            uint32_t interrupt_line      : 8,
                  interrupt_pin         : 8,
                  min_grant             : 8,
                  max_latency           : 8;
        };
    };
} pci_header_type_00_t;
```

Tabella 83.103. Campi in cui si articola il selettore.

Bit	Denominazione	Descrizione
31	<i>enable</i>	Questo bit deve essere posto a uno.
30..24	<i>reserved</i>	Campo non utilizzato, da lasciare azzerato.
23..16	<i>bus</i>	Il numero del bus a cui si intende fare riferimento. Il primo bus è quello corrispondente al numero zero.
15..11	<i>device</i>	Il numero dell'alloggiamento all'interno del bus, a partire da zero.
10..8	<i>funzione</i>	Nel caso di un dispositivo che incorpora più funzioni (per esempio più interfacce di rete assieme), questo è il numero che consente di selezionare il componente singolo, ovvero la funzione singola, tra tutte quelle incorporate.

Bit	Denominazione	Descrizione
7..2 1..0	<i>register</i>	I bit 7..2 individuano il numero del registro relativo alla tabella ( <i>header</i> ) che raccoglie la configurazione del dispositivo selezionato. I primi due bit rimangono generalmente a zero, perché l'accesso alla tabella è a blocchi da 32 bit, ovvero 4 byte, pertanto non c'è motivo di raggiungere posizioni intermedie.

La tabella di tipo 00<sub>16</sub>, a cui si fa riferimento qui, è quella che riguarda i dispositivi comuni. Hanno invece tabelle differenti i dispositivi che connettono assieme più bus, dello stesso tipo o di tipo differente. A ogni modo, per facilitare un po' le cose, i primi quattro registri di queste tabelle sono uguali in tutte le tipologie.

Tabella 83.104. Campi principali della tabella di tipo 00<sub>16</sub>.

Registro	Bit	Denominazione	Descrizione
0 <sub>16</sub>	31..16	<i>device id</i>	Codice identificativo del tipo di dispositivo, stabilito dal costruttore.
0 <sub>16</sub>	15..0	<i>vendor id</i>	Codice identificativo del costruttore: se in questo campo si ottiene il valore FFFF <sub>16</sub> , significa che il dispositivo non è presente nel bus e nell'alloggiamento cercato.
2 <sub>16</sub>	31..24 23..16 15..8	<i>class code</i> <i>subclass</i> <i>prog if</i>	Codice che descrive la classe, la sottoclasse e la funzione del dispositivo (tabella 83.107).
3 <sub>16</sub>	23	<i>multi function</i>	Se questo bit è a uno, significa che il dispositivo è multifunzione.
3 <sub>16</sub>	22..16	<i>header type</i>	Codice che descrive la struttura della tabella: 00 <sub>16</sub> indica quella di un dispositivo normale, 01 <sub>16</sub> riguarda un ponte tra bus PCI e 02 <sub>16</sub> riguarda un ponte verso unità cardbus.
4 <sub>16</sub> ..9 <sub>16</sub>	31..0	<i>BAR0</i> <i>BAR1</i> <i>BAR2</i> <i>BAR3</i> <i>BAR4</i> <i>BAR5</i>	Si tratta di indirizzi che rappresentano un riferimento nella memoria o negli indirizzi di I/O. Con i dispositivi a cui si accede attraverso un indirizzo IRQ e un solo indirizzo I/O, BAR0 corrisponde all'indirizzo di I/O. Tuttavia, il valore contenuto in questi registri va interpretato e non si può usare tale e quale, come appare (figura 83.105).
F <sub>16</sub>	7..0	<i>Interrupt line</i>	Si tratta del numero di IRQ usato dal dispositivo, ma se si ottiene il valore FF <sub>16</sub> , vuol dire che il dispositivo non utilizza un IRQ.

Figura 83.105. Interpretazione di un indirizzo contenuto in un campo BAR*n*. Si osserva che il bit meno significativo consente di capire se si tratta di un indirizzo in memoria o di una porta di I/O.

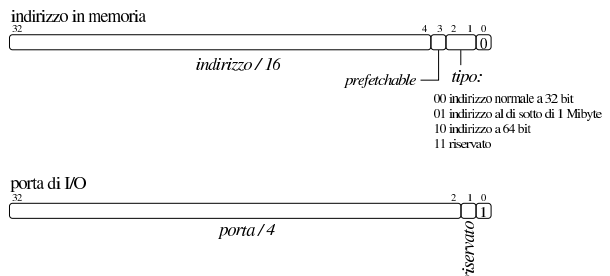


Tabella 83.106. Interpretazione della classe del dispositivo (*class code*).

<i>class code</i>	Definizione	<i>class code</i>	Definizione
00 <sub>16</sub>	dispositivo realizzato prima della definizione delle classi	01 <sub>16</sub>	memoria di massa
02 <sub>16</sub>	dispositivo di rete	03 <sub>16</sub>	dispositivo di visualizzazione
04 <sub>16</sub>	dispositivo multimediale	05 <sub>16</sub>	memoria
06 <sub>16</sub>	ponte (connessione con altri bus)	07 <sub>16</sub>	porta seriale
08 <sub>16</sub>	dispositivo di sistema	09 <sub>16</sub>	dispositivo di ingresso
0A <sub>16</sub>	<i>docking stations</i>	0B <sub>16</sub>	microprocessore
0C <sub>16</sub>	bus seriale	0D <sub>16</sub>	dispositivo senza fili
0E <sub>16</sub>	dispositivo di I/O intelligente	0F <sub>16</sub>	comunicazione satellitare
10 <sub>16</sub>	dispositivo crittografico	11 <sub>16</sub>	acquisizione dati ed elaborazione dei segnali
12 <sub>16</sub> ..FE <sub>16</sub>	riservato	FF <sub>16</sub>	dispositivo diverso dalle classi esistenti

Tabella 83.107. Interpretazione completa della classe, sottoclasse e interfaccia di programmazione.

<i>class code</i>	<i>subclass</i>	<i>prog if</i>	Descrizione
00 <sub>16</sub>	dispositivo realizzato prima della definizione delle classi	01 <sub>16</sub>	memoria di massa
00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	dispositivo non meglio precisato, escludendo però il caso di un dispositivo VGA
00 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	VGA e compatibili
01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	SCSI
01 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	-- <sub>16</sub>	IDE
01 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	unità a dischetti
01 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	IPI
01 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	RAID
01 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	PATA, DMA singolo
01 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	30 <sub>16</sub>	PATA, DMA concatenato
01 <sub>16</sub>	06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	SATA
01 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	memoria di massa diversa
02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Ethernet
02 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Token Ring
02 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	FDDI
02 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	ATM
02 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	ISDN
02 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	WorldFip
02 <sub>16</sub>	06 <sub>16</sub>	--	PICMG 2.14 Multi Computing
02 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di rete diversa
03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	VGA
03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	8512
03 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	XGA
03 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	3D (non VGA)
03 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia video-grafica diversa
04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Video multimediale
04 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Audio multimediale
04 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Computer Telephony
04 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia multimediale diversa
05 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	RAM
05 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Flash
05 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di memoria diversa
06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Host Bridge
06 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	ISA Bridge
06 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	EISA Bridge
06 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	MCA Bridge

<i>class code</i>	<i>subclass</i>	<i>prog if</i>	Descrizione
06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	PCI-to-PCI Bridge
06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	PCI-to-PCI Bridge (Subtractive Decode)
06 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	PCMCIA Bridge
06 <sub>16</sub>	06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	NuBus Bridge
06 <sub>16</sub>	07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CardBus Bridge
06 <sub>16</sub>	08 <sub>16</sub>	-- <sub>16</sub>	RACEway Bridge
06 <sub>16</sub>	09 <sub>16</sub>	40 <sub>16</sub>	PCI-to-PCI Bridge (Semi-Transparent, Primary)
06 <sub>16</sub>	09 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	PCI-to-PCI Bridge (Semi-Transparent, Secondary)
06 <sub>16</sub>	0A <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	InfiniBrand-to-PCI Host Bridge
06 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di connessione ad altri bus, diversa dai tipi previsti
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	porta seriale XT
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	porta seriale 16450
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	porta seriale 16550
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	porta seriale 16650
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	porta seriale 16750
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	porta seriale 16850
07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	06 <sub>16</sub>	porta seriale 16950
07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	porta parallela
07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	porta parallela bidirezionale
07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	ECP 1.X
07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	IEEE 1284
07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	FE <sub>16</sub>	IEEE 1284
07 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	unità seriale multipla
07 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	modem generico
07 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	modem Hayes 16450
07 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	modem Hayes 16550
07 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	modem Hayes 16650
07 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	modem Hayes 16750
07 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	IEEE 488.1/2 (GPIB)
07 <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Smart Card
07 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di comunicazione diversa
08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	8259 PIC
08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	ISA PIC
08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	EISA PIC
08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	I/O APIC
08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	I/O(x) APIC
08 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	8237 DMA
08 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	ISA DMA
08 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	EISA DMA
08 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	8254 System Timer
08 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	ISA System Timer
08 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	EISA System Timer
08 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	RTC generico
08 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	ISA RTC
08 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	unità PCI Hot-Plug generica
08 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	dispositivo di sistema diverso
09 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	tastiera
09 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	<i>digitizer</i>
09 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	mouse
09 <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	scanner
09 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	gameport
09 <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	gameport
09 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di input diversa
0A <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Docking Station
0A <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Docking Station diversa
0B <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU 386
0B <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU 486
0B <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU Pentium
0B <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU Alpha
0B <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU PowerPC

class code	subclass	prog if	Descrizione
0B <sub>16</sub>	30 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CPU MIPS
0B <sub>16</sub>	40 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	coprocessore
0C <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	IEEE 1394 (FireWire)
0C <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	IEEE 1394 (1394 Open-HCI Spec)
0C <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	ACCESS.bus
0C <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	SSA
0C <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	USB (Universal Host)
0C <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	USB (Open Host)
0C <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	USB2 Host (Intel Enhanced Host Controller Interface)
0C <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	USB
0C <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	FE <sub>16</sub>	USB (Not Host Controller)
0C <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Fibre Channel
0C <sub>16</sub>	05 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	SMBus
0C <sub>16</sub>	06 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	InfiniBand
0C <sub>16</sub>	07 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	IPMI SMIC
0C <sub>16</sub>	07 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	IPMI Kybd
0C <sub>16</sub>	07 <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	IPMI Block Transfer
0C <sub>16</sub>	08 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	SERCOS (IEC 61491)
0C <sub>16</sub>	09 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	CANbus
0D <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	iRDA
0D <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Consumer IR
0D <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	RF Controller
0D <sub>16</sub>	11 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Bluetooth
0D <sub>16</sub>	12 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Broadband
0D <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Ethernet WiFi (802.11a)
0D <sub>16</sub>	21 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Ethernet WiFi (802.11b)
0D <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di rete senza fili, diversa da quelle previste
0E <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	--	I20 Architecture
0E <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Message FIFO
0F <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	TV
0F <sub>16</sub>	02 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Audio
0F <sub>16</sub>	03 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Voice
0F <sub>16</sub>	04 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Data
10 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Network and Computing Encryption/Decryption
10 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Entertainment Encryption/Decryption
10 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Other Encryption/Decryption
11 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	DPIO Modules
11 <sub>16</sub>	01 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Performance Counters
11 <sub>16</sub>	10 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Communications Synchronization Plus Time and Frequency Test/Measurement
11 <sub>16</sub>	20 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	Management Card
11 <sub>16</sub>	80 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub>	interfaccia di acquisizione dati o di elaborazione dei segnali, diversa da quelle previste

### 83.10.3 Raccolta delle informazioni

Per raccogliere le informazioni sui dispositivi connessi a un bus PCI, occorre predisporre un selettore. Per esempio, utilizzando una variabile strutturata di tipo `'pci_address_t'` si potrebbe richiedere di accedere al bus `b`, al dispositivo `s (slot)`, alla funzione `f` e al registro `r`:

```
int      b;
int      s;
int      f;
int      r;
pci_address_t pci_addr;
uint32_t  reg;
...
pci_addr.selector = 0;
pci_addr.enable  = 1;
pci_addr.bus     = b;
pci_addr.slot    = s;
pci_addr.function = f;
pci_addr.reg     = r;
out_32 (0x0CF8, pci_addr.selector);
reg = in_32 (0x0CFC);
```

Nell'esempio, le funzioni `out_32()` e `in_32()` utilizzano in pratica le istruzioni `'OUTL'` e `'INL'` del linguaggio assembler (si vedano eventualmente i listati 94.6, 94.6.5 e 94.6.2). Alla fine, la variabile `reg` raccoglie il contenuto del registro selezionato.

Per scandire un bus PCI è possibile procedere provando tutte le combinazioni di bus, alloggiamento e funzione, verificando che il primo registro sia diverso da `0xFFFFFFFF16`. Se è così si può raccogliere il contenuto della tabella corrispondente. Nell'esempio seguente si scandiscono tutti i bus PCI, ignorando i dispositivi di classe `0616`, raccogliendo alcuni dati dei dispositivi validi in un array con elementi di tipo `'struct pci'`. Si esclude che si possano incontrare dispositivi con più funzioni; inoltre si ritiene di incontrare soltanto dispositivi che contengono nel campo `BAR0` una porta di I/O.

```
struct {
    unsigned char    bus;
    unsigned char    slot;
    unsigned short int vendor_id;
    unsigned short int device_id;
    unsigned char    class_code;
    unsigned char    subclass;
    unsigned char    prog_if;
    uintptr_t        base_io;
    unsigned char    irq;
} pci[8];
pci_header_type_00_t pci;
pci_address_t      pci_addr;
//
int t;             // PCI table index.
int b;            // PCI bus index.
int s;            // PCI slot index.
int r;            // PCI header register index.
//
// Reset the PCI table.
//
for (t = 0; t < 8; t++)
{
    pci_table[t].bus      = 0;
    pci_table[t].slot    = 0;
    pci_table[t].vendor_id = 0;
    pci_table[t].device_id = 0;
    pci_table[t].class_code = 0;
    pci_table[t].subclass = 0;
    pci_table[t].prog_if  = 0;
    pci_table[t].base_io  = 0;
    pci_table[t].irq      = 0;
}
//
// Scan PCI buses and slots.
//
t = 0;
//
for (b = 0; b < 256 && t < 8; b++)
{
    for (s = 0; s < 32 && t < 8; s++)
    {
        pci_addr.selector = 0;
        pci_addr.enable  = 1;
        pci_addr.bus     = b;
        pci_addr.slot    = s;
        //
        pci_addr.reg     = 0;
        out_32 (0x0CF8, pci_addr.selector);
        pci.r[0] = in_32 (0x0CFC);
```

```

//
if (pci.r[0] == 0xFFFFFFFF)
{
    //
    // There is no such bus:slot combination!
    //
    continue;
}
else
{
    for (r = 1; r < 16; r++)
    {
        pci_addr.reg      = r;
        out_32 (0x0CF8, pci_addr.selector);
        pci.r[r] = in_32 (0x0CFC);
    }
}
//
// We consider only PCI header type 0x00!
//
if (pci.header_type != 0)
{
    continue;
}
//
// We do not consider PCI bridge devices!
//
if (pci.class_code == 0x06)
{
    continue;
}
//
// Save the device inside the PCI table.
//
pci_table[t].bus      = b;
pci_table[t].slot     = s;
pci_table[t].vendor_id = pci.vendor_id;
pci_table[t].device_id = pci.device_id;
pci_table[t].class_code = pci.class_code;
pci_table[t].subclass = pci.subclass;
pci_table[t].prog_if  = pci.prog_if;
pci_table[t].base_io  = pci.bar0 & 0xFFFFFFFFFC;
pci_table[t].irq      = pci.interrupt_line;
//
// Next PCI table row.
//
t++;
}
}

```

Come si può osservare, la presunta porta di I/O viene filtrata con una maschera, in modo da azzerare i due bit meno significativi:

```
pci_table[t].base_io = pci.bar0 & 0xFFFFFFFFFC;
```

Al termine della scansione, la combinazione dei codici identificativi del produttore e del dispositivo, permettono di sapere di che cosa si tratta, disponendo naturalmente di un elenco appropriato. Per esempio, il produttore 10EC<sub>16</sub> corrisponde a Realtek Semiconductor, mentre il dispositivo 8029<sub>16</sub> (relativo a tale produttore) corrisponde a un'interfaccia di rete RT8029, compatibile con la vecchia NE2000.

### 83.11 NE2000

Le interfacce di rete NE2000 hanno delle limitazioni significative e sono complesse da programmare. Tuttavia, questo tipo di dispositivo è quello più facilmente disponibile negli emulatori, per esempio è presente sia in Bochs, sia in Qemu, pertanto diventa una scelta obbligata, almeno inizialmente.

Le annotazioni fatte qui, a proposito delle interfacce di rete NE2000, sono insufficienti per una gestione completa di tali unità. Eventualmente si possono consultare due schede tecniche, citate anche alla fine del capitolo: *DP8390D/NS32490D NIC network interface controller* e *Writing drivers for DP8390 NIC family of ethernet controllers*.

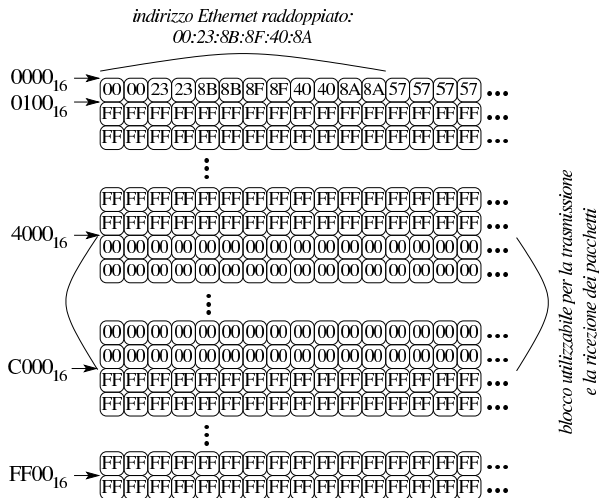
#### 83.11.1 Memoria interna

Un aspetto importante della programmazione dell'interfaccia di rete NE2000 riguarda la memoria interna, complessivamente di 64 Kibyte, entro la quale va individuata una porzione per i pacchetti da trasmettere (in questo contesto sono più precisamente trame) e un'altra per la coda di ricezione. Per accedere a questa memoria, sia in scrittura, sia in lettura, occorrono dei comandi opportuni, per poi eseguire l'operazione attraverso una porta di I/O.

La memoria interna è organizzata a blocchi da 256 byte (100<sub>16</sub>), perché alcuni registri usati come puntatori possono farvi riferimento, disponendo solo di 8 bit.

La porzione iniziale di questa memoria contiene delle informazioni importanti sull'interfaccia; in particolare è annotato lì l'indirizzo Ethernet attribuito dal costruttore. Va osservato che la porzione utile per la collocazione dei pacchetti da trasmettere o da ricevere va dall'indirizzo 4000<sub>16</sub> a BFFF<sub>16</sub> (estremi inclusi); il resto deve essere lasciato alla gestione interna dell'interfaccia.

Figura 83.111. Organizzazione della memoria tampone interna di un'interfaccia di rete NE2000.

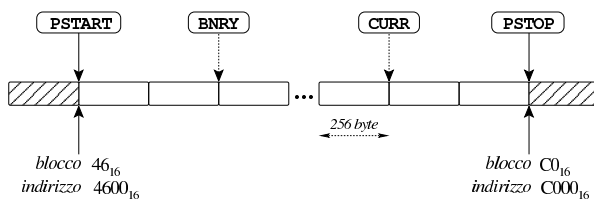


Per un'interfaccia di rete NE2000, il contenuto di un pacchetto, esclusa l'intestazione Ethernet, può andare da un minimo di 46 byte a un massimo di 1500 byte. Data l'organizzazione della memoria interna dell'interfaccia, un pacchetto utilizza da uno a sei blocchi da 256 byte (se un pacchetto è molto breve, utilizza ugualmente un blocco intero di memoria).

#### 83.11.2 Coda di ricezione

Quando l'interfaccia di rete riceve un pacchetto, lo colloca in una porzione della propria memoria tampone, organizzata in forma di coda, a blocchi di 256 byte. Questa porzione di memoria viene chiamata «anello», perché una volta raggiunto l'ultimo blocco, si riprende dal primo.

Figura 83.112. Esempio di coda per la ricezione dei pacchetti, dal byte 4600<sub>16</sub> al BFFF<sub>16</sub>, ovvero dal blocco 46<sub>16</sub> al BF<sub>16</sub>.



La zona di memoria da usare per la coda è delimitata dal valore di due registri, *PSTART* (page start) e *PSTOP* (page stop). Seguendo l'esempio che si vede nella figura, *PSTART* contiene il valore 46<sub>16</sub>, mentre *PSTOP*<sub>16</sub> ha il valore C0<sub>16</sub>.

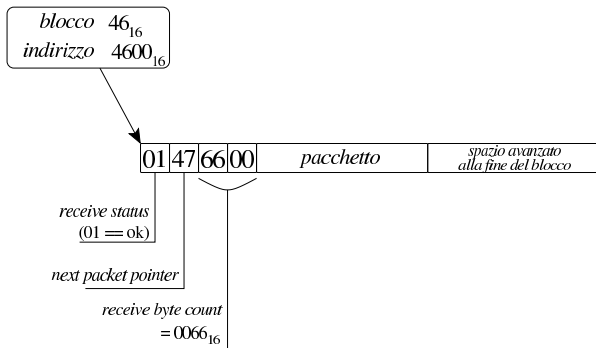
Mano a mano che la scrittura nella coda procede, viene incrementato un indice rappresentato dal registro *CURR* (*current page*), il quale rappresenta il prossimo blocco di memoria da utilizzare per la scrittura. Nell'esempio, il registro *CURR* contiene il valore  $BE_{16}$ , corrispondente al penultimo blocco.

Per la lettura dei blocchi si usa l'indice rappresentato dal registro *BNRY* (*boundary pointer*), il quale si riferisce al prossimo blocco ancora da leggere. La lettura dei blocchi si deve arrestare quando l'indice *BNRY* raggiunge l'indice *CURR*; per converso, la ricezione dei pacchetti si deve arrestare quando l'indice *CURR* raggiunge l'indice *BNRY*, anche se ciò comporta la perdita di pacchetti.

Quando la ricezione di un pacchetto fa sì che l'indice *CURR* raggiunga l'indice *BNRY*, senza avere completato la ricezione, si ottiene uno straripamento, ma la porzione di pacchetto depositata nella coda non viene rimossa.

All'inizio di ogni pacchetto ricevuto appaiono 4 byte di intestazione, con le informazioni che si possono vedere nella figura successiva. A seconda di come avviene la lettura, l'ordine dei dati può variare: nella figura si ipotizza un accesso a byte singoli.

Figura 83.113. Esempio di blocco collocato all'indirizzo  $4600_{16}$ , contenente un'intestazione e un pacchetto abbastanza corto da non superare il blocco stesso. Si osservi che la dimensione riportata nel terzo e quarto byte dell'intestazione, include i quattro byte dell'intestazione stessa.



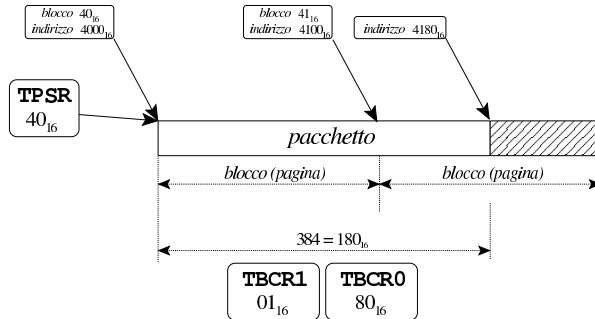
La figura ipotizza che nel blocco di memoria  $46_{16}$ , pari all'indirizzo  $4600_{16}$ , sia stato annotato un pacchetto ricevuto, i cui primi quattro byte indicano una ricezione corretta e una dimensione di  $0066_{16}$  byte. Se successivamente a questo pacchetto ne è stato ricevuto un altro, questo lo si trova a partire dal blocco  $47_{16}$ , come annotato nel secondo byte dell'intestazione del primo.

### 83.11.3 Tampone di trasmissione

Sapendo che un pacchetto può occupare al massimo sei blocchi di memoria, per la trasmissione è sufficiente riservare un'area di sei blocchi, per esempio da  $4000_{16}$  a  $45FF_{16}$  (estremi inclusi).

Una volta collocato il pacchetto da trasmettere nella memoria interna dell'interfaccia, occorre indicare il blocco iniziale in cui si trova il pacchetto e la sua dimensione in byte, attraverso i registri *TPSR* (*transmit page start*), *TBCRO* e *TBCRI* (*transit byte count*), come si vede nella figura successiva.

Figura 83.114. Esempio di blocco da trasmettere, collocato all'indirizzo  $4000_{16}$ , lungo 384 byte (un blocco e mezzo), con i valori da assegnare ai registri responsabili per l'invio.

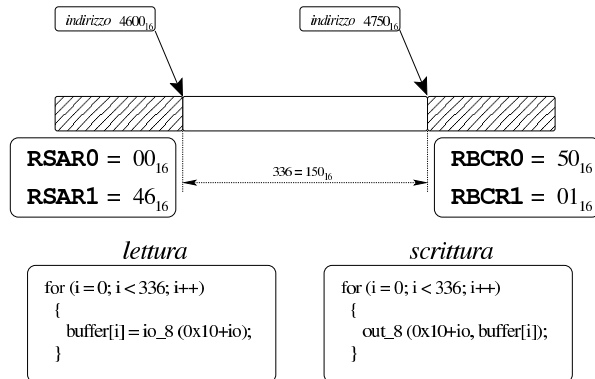


Si osservi che il pacchetto da trasmettere contiene solo ciò che serve per una trama Ethernet; pertanto, quei quattro byte di intestazione che si trovano in ricezione, non ci sono affatto in trasmissione.

### 83.11.4 Trasferimento dati tra la memoria interna e quella dell'elaboratore

I pacchetti ricevuti e quelli da trasmettere, si trovano necessariamente nella memoria interna dell'interfaccia. Per trasferire i dati tra la memoria interna a quella dell'elaboratore, occorre comunicare attraverso la porta di comunicazione  $10_{16}$ , più l'indirizzo relativo dell'interfaccia, ma prima va definita la posizione iniziale nella memoria interna, attraverso i registri *RSARO* e *RSARI* (*remote start address*), inoltre va specificata la quantità di byte da trasferire, con i registri *RBCRO* e *RBCRI* (*remote byte count*).

Figura 83.115. Lettura o scrittura di un'area di memoria interna. La variabile *io* dell'esempio rappresenta l'indirizzo di I/O dell'interfaccia, a cui poi si somma l'indirizzo relativo della porta di comunicazione ( $10_{16}$ ).



### 83.11.5 Registri e porte

Per la gestione dell'interfaccia di rete NE2000 è necessario accedere a dei registri, leggendo o scrivendo dei dati. Questi registri si raggiungono attraverso delle porte di I/O, di cui si conosce lo scostamento rispetto a un indirizzo iniziale. Per esempio, se l'interfaccia è configurata complessivamente per operare a partire dalla porta  $0300_{16}$ , dovendo intervenire con la porta «dati», già vista in precedenza, che si trova nell'indirizzo relativo  $10_{16}$ , in pratica occorre comunicare con la porta  $0310_{16}$ . Quando si utilizza un'interfaccia connessa a un bus PCI, si ottiene l'indirizzo della porta iniziale dal campo *BAR0*, azzerando i due bit meno significativi (sezione 83.10).

I registri sono raggruppati in tre pagine, numerate da zero a due, ma in ogni pagina si distingue tra registri in lettura o in scrittura. Nei casi più semplici, lo stesso registro è accessibile in lettura e scrittura nella stessa pagina, come nel caso del registro *CURR*, nella pagina uno; in altre situazioni le cose si complicano, come nel caso dei registri

**PSTART** e **PSTOP** a cui si accede in scrittura nella pagina zero, oppure in lettura nella pagina due.

Dal momento che con una stessa porta di comunicazione si possono individuare registri differenti, prima occorre selezionare una pagina, attraverso un comando che si impartisce con il registro **CR** (*command register*), il quale ha la particolarità di essere accessibile in tutte le pagine.

Tabella 83.116. Registri NE2000.

Scostamento	pagina 0 lettura	pagina 0 scrittura	pagina 1 lettura	pagina 1 scrittura	pagina 2 lettura	pagina 2 scrittura
00 <sub>16</sub>	<b>CR</b>	<b>CR</b>	<b>CR</b>	<b>CR</b>	<b>CR</b>	<b>CR</b>
01 <sub>16</sub>	<b>CLDA0</b>	<b>PSTART</b>	<b>PAR0</b>	<b>PAR0</b>	<b>PSTART</b>	<b>CLDA0</b>
02 <sub>16</sub>	<b>CLDA1</b>	<b>PSTOP</b>	<b>PAR1</b>	<b>PAR1</b>	<b>PSTOP</b>	<b>CLDA1</b>
03 <sub>16</sub>	<b>BNRY</b>	<b>BNRY</b>	<b>PAR2</b>	<b>PAR2</b>	--	--
04 <sub>16</sub>	<b>TSR</b>	<b>TPSR</b>	<b>PAR3</b>	<b>PAR3</b>	<b>TPSR</b>	--
05 <sub>16</sub>	<b>NCR</b>	<b>TBCR0</b>	<b>PAR4</b>	<b>PAR4</b>	--	--
06 <sub>16</sub>	<b>FIFO</b>	<b>TBCR1</b>	<b>PAR5</b>	<b>PAR5</b>	--	--
07 <sub>16</sub>	<b>ISR</b>	<b>ISR</b>	<b>CURR</b>	<b>CURR</b>	--	--
08 <sub>16</sub>	<b>CRDA0</b>	<b>RSAR0</b>	<b>MAR0</b>	<b>MAR0</b>	--	--
09 <sub>16</sub>	<b>CRDA1</b>	<b>RSAR1</b>	<b>MAR1</b>	<b>MAR1</b>	--	--
0A <sub>16</sub>	--	<b>RBCR0</b>	<b>MAR2</b>	<b>MAR2</b>	--	--
0B <sub>16</sub>	--	<b>RBCR1</b>	<b>MAR3</b>	<b>MAR3</b>	--	--
0C <sub>16</sub>	<b>RSR</b>	<b>RCR</b>	<b>MAR4</b>	<b>MAR4</b>	<b>RCR</b>	--
0D <sub>16</sub>	<b>CNTR0</b>	<b>TCR</b>	<b>MAR5</b>	<b>MAR5</b>	<b>TCR</b>	--
0E <sub>16</sub>	<b>CNTR1</b>	<b>DCR</b>	<b>MAR6</b>	<b>MAR6</b>	<b>DCR</b>	--
0F <sub>16</sub>	<b>CNTR2</b>	<b>IMR</b>	<b>MAR7</b>	<b>MAR7</b>	<b>IMR</b>	--

Tabella 83.117. Altre porte di comunicazione nelle interfacce di rete NE2000.

Scostamento	Descrizione
10 <sub>16</sub> -17 <sub>16</sub>	Accesso alla memoria interna ( <i>remote DMA</i> ).
18 <sub>16</sub> -1F <sub>16</sub>	Azzeramento.

Figura 83.118. Sintesi dell'utilizzo del registro **CR**, *command register*.

### CR – command register

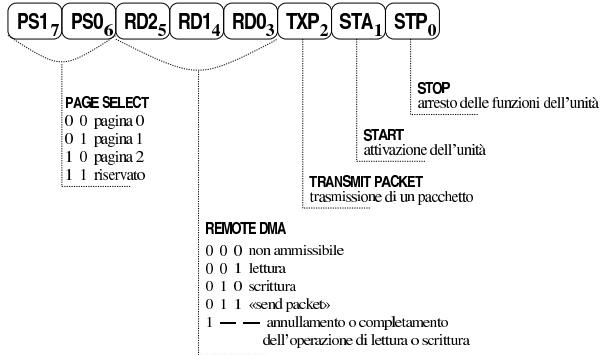


Figura 83.119. Sintesi dell'utilizzo del registro **ISR**, *interrupt status register*.

### ISR – interrupt status register

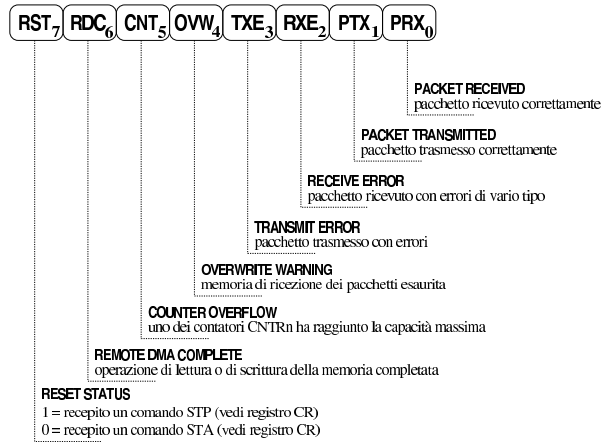


Figura 83.120. Sintesi dell'utilizzo del registro **DCR**, *data configuration register*.

### DCR – data configuration register

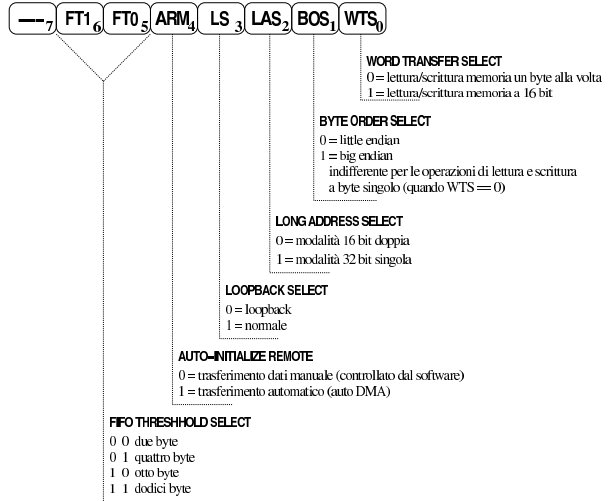
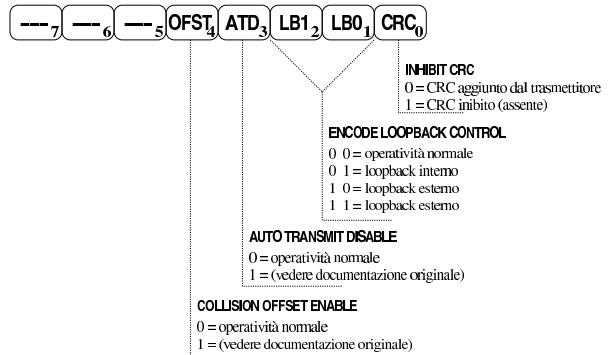


Figura 83.121. Sintesi dell'utilizzo del registro **TCR**, *transmit configuration register*.

### TCR – transmit configuration register









```

//      | : : : : :
//      | : : : : Packets with receive errors
//      | : : : : are rejected
//      | : : : :
//      | : : : : Packets with fewer than 64
//      | : : : : bytes rejected
//      | : : : :
//      | : : : : Packets with broadcast destination
//      | : : : : rejected accepted
//      | : : : :
//      | : : : : Packets with multicast destination
//      | : : : : address not checked
//      | : : : :
//      | Physical address of node must match the
//      | station address
//      |
//      Monitor mode: packets checked but not buffered
//      to memory
//
out_8 ((io + 0x0C), 0x20); // RCR
//
// Configura il registro TCR (0x0D) in modo da rimanere in
// modalità «loopback» (per non trasmettere pacchetti).
//
// Transmit configuration register (TCR)
// -----
// | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0x02
// |-----|
//      | :
//      | | CRC appended by the
//      | | transmitter
//      | |
//      | Internal loopback (mode 1)
//
out_8 ((io + 0x0D), 0x02); // TCR
//
// Si procede finalmente indicando la quantità di byte da
// leggere dalla memoria. Dato che l'indirizzo Ethernet
// appare doppio, vanno letti 12 byte. Si devono impostare i
// registri RBCRn (0x0A e 0x0B), suddividendo la quantità
// nei due ottetti.
//
out_8 ((io + 0x0A), 12); // RBCR0
out_8 ((io + 0x0B), 12 >> 8); // RBCR1
//
// Si imposta la posizione iniziale di lettura a zero, da
// dove inizia l'informazione da leggere. Si impostano i
// registri RSARn (0x08 e 0x09).
//
out_8 ((io + 0x08), 0); // RSAR0
out_8 ((io + 0x09), 0); // RSAR1
//
// Si imposta il registro CR (0x00) per iniziare la lettura.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
// |-----|
//      | : : : : |
//      | | START
//      | |
//      | Read
//      |
//      | Register
//      | page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x0A); // CR
//
// Attraverso la porta di comunicazione 0x10 si leggono i
// dati richiesti, salvandoli opportunamente.
//
for (i = 0; i < 12; i++)
{
    sa_prom[i] = in_8 (io + 0x10); // DATA
}
//
// Si trasferiscono i dati utili nell'array che contiene
// l'indirizzo fisico dell'interfaccia.

```

```

//
par[0] = sa_prom[0];
par[1] = sa_prom[2];
par[2] = sa_prom[4];
par[3] = sa_prom[6];
par[4] = sa_prom[8];
par[5] = sa_prom[10];
//
// Dopo l'azzeramento iniziale e l'acquisizione
// dell'indirizzo fisico, si procede finalmente con la
// sequenza di inizializzazione finale. Di nuovo si ferma
// tutto con il registro CR (0x00).
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x21
// |-----|
//      | : : : : |
//      | | STOP
//      | |
//      | Abort/complete
//      | remote DMA
//      |
//      | Register
//      | page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x21); // CR
//
// A questo punto, il registro ISR (0x07) potrebbe riportare
// lo stato di azzeramento, oppure quello di completamento
// del trasferimento dati tra la memoria interna e quella
// esterna. Tuttavia, la sua interrogazione non dovrebbe
// essere necessaria.
//
// Si imposta il registro DCR (0x0E) per una modalità di
// funzionamento normale.
//
// Data configuration register (DCR)
// -----
// | - |FT1|FT0|ARM| LS|LAS|BOS|WTS|
// |-----|
// | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0x48
// |-----|
//      | : : : : |
//      | | Byte DMA transfer
//      | |
//      | : : : : Little endian byte order
//      | |
//      | : : : : Dual 16 bit DMA mode
//      | |
//      | : Loopback OFF (normal operation)
//      | |
//      | : Send Command non executed: all packets
//      | | removed from Buffer Ring under program
//      | | control
//      | |
//      | FIFO threshold 8 bytes
//
out_8 ((io + 0x0E), 0x48); // DCR
//
// Azzerare i registri RBCRn (0x0A e 0x0B).
//
out_8 ((io + 0x0A), 0); // RBCR0
out_8 ((io + 0x0B), 0); // RBCR1
//
// Imposta il registro RCR (0x0C) per un funzionamento
// normale.
//
// Receive configuration register (RCR)
// -----
// | - | - |MON|PRO| AM| AB| AR|SEP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0x04
// |-----|
//      | : : : : |
//      | | Packets with receive errors
//      | | are rejected
//      | |
//      | : : : : |
//      | | Packets with less than 64 bytes

```

```

//      : : : | rejected
//      : : : |
//      : : : | Packets with broadcast destination
//      : : : | address accepted
//      : : : |
//      : : : | Packets with multicast destination
//      : : : | address not checked
//      : : : |
//      : : : | Physical address of node must match the
//      : : : | station address
//      : : : |
//      : : : | Packets buffered to memory
//
out_8 ((io + 0x0C), 0x04); // RCR
//
// Con il registro TPSR (0x04) configura la «pagina»
// iniziale dell'area di memoria usata per collocare i
// pacchetti da trasmettere: 0x40 (pari all'indirizzo
// 0x4000).
//
out_8 ((io + 0x04), 0x40); // TPSR
//
// Per il momento si lascia il trasmettitore in modalità
// «loopback».
//
// Transmit configuration register (TCR)
// -----
// | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x02
// |-----|
//
//          \_____/ :
//          |      | CRC appended by the
//          |      | transmitter
//          |      |
//          |      | Internal loopback (mode 1)
//          |_____|
//
out_8 ((io + 0x0C), 0x02); // TCR
//
// Imposta la pagina iniziale per la coda di ricezione dei
// pacchetti, con il registro PSTART (0x01). Si indica 0x46,
// pari all'indirizzo 0x4600.
//
out_8 ((io + 0x01), 0x46); // PSTART
//
// Imposta l'indice di lettura, attraverso il registro BNRY
// (0x03). All'inizio questo indice coincide con la pagina
// iniziale della coda di ricezione.
//
out_8 ((io + 0x03), 0x46); // BNRY
//
// Imposta la pagina di memoria finale della coda di
// ricezione (precisamente si tratta della pagina successiva
// alla fine della coda), attraverso il registro PSTOP
// (0x02). Viene indicata la pagina 0xC0, pari all'indirizzo
// 0xC000.
//
out_8 ((io + 0x02), 0xC0); // PSTOP
//
// Utilizza il registro CR (0x00) per passare alla seconda
// pagina di registri.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x61
// |-----|
//
// \_____/ \_____/ |
// |      | |      | STOP
// |      | |      |
// |      | |      | Abort/complete
// |      | |      | remote DMA
// |      | |      |
// |      | |      | Register
// |      | |      | page 1
//
out_8 ((io + 0x00), 0x61); // CR
//
// Imposta i registri PARN e MARN con l'indirizzo fisico e
// l'indirizzo multicast. I registri PARN vanno da 0x01 a

```

```

// 0x06; i registri MARN vanno da 0x08 a 0x0F.
//
out_8 ((io + 0x01), par[0]); // PAR0
out_8 ((io + 0x02), par[1]); // PAR1
out_8 ((io + 0x03), par[2]); // PAR2
out_8 ((io + 0x04), par[3]); // PAR3
out_8 ((io + 0x05), par[4]); // PAR4
out_8 ((io + 0x06), par[5]); // PAR5
//
out_8 ((io + 0x08), 0); // MAR0
out_8 ((io + 0x09), 0); // MAR1
out_8 ((io + 0x0A), 0); // MAR2
out_8 ((io + 0x0B), 0); // MAR3
out_8 ((io + 0x0C), 0); // MAR4
out_8 ((io + 0x0D), 0); // MAR5
out_8 ((io + 0x0E), 0); // MAR6
out_8 ((io + 0x0F), 0); // MAR7
//
// Imposta l'indice di scrittura nella coda di ricezione,
// per i pacchetti ricevuti. Per questo si usa il registro
// CURR (0x07). Viene indicata la pagina di memoria iniziale
// della coda di ricezione.
//
out_8 ((io + 0x07), 0x46); // CURR
//
// Attraverso il registro CR (0x00) viene ripristinata la
// prima pagina di registri e viene attivata l'interfaccia.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x22
// |-----|
//
// \_____/ \_____/ |
// |      | |      | START
// |      | |      |
// |      | |      | Abort/complete
// |      | |      | remote DMA
// |      | |      |
// |      | |      | Register
// |      | |      | page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x22); // CR
//
// Si azzerano tutti gli indicatori del registro ISR (0x07).
//
out_8 ((io + 0x07), 0xFF); // ISR
//
// A questo punto bisogna decidere se si vogliono ottenere
// dei segnali di interruzione, o meno. Nel caso si vogliono
// gestire le interruzioni, potrebbe essere conveniente
// abilitare quelle generate da un errore di trasmissione
// (0x08), dalla conclusione corretta di una trasmissione
// (0x02) e dalla ricezione corretta di un pacchetto (0x01).
// In tal caso, la maschera da adottare dovrebbe essere
// 0x0B.
//
// Tuttavia, volendo interrogare l'interfaccia in modo
// regolare, senza utilizzare le interruzioni, si può
// azzerare la maschera del registro IMR (0x0F), come in
// questo caso.
//
out_8 ((io + 0x0F), 0x00); // IMR
//
// Azzerare il registro TCR (0x0D) per ottenere una modalità
// normale del funzionamento del trasmettitore (non più in
// «loopback»).
//
// Transmit configuration register (TCR)
// -----
// | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x00
// |-----|
//
out_8 ((io + 0x0D), 0x00); // TCR
//
// Fine del procedimento di inizializzazione.
//
return (0);

```

## 83.11.8 Trasmissione di un pacchetto

Per la trasmissione è sufficiente riservare un'area di memoria interna pari alla dimensione massima che un pacchetto singolo può occupare. In pratica si tratta di 1536 byte, pari a sei blocchi (pagine) da 256 byte. Negli esempi apparsi in precedenza, lo spazio destinato alla trasmissione è stato collocato tra 4000<sub>16</sub> e 45FF<sub>16</sub>, estremi inclusi.

Avendo già impostato l'interfaccia come descritto nella sezione precedente, per poter trasmettere un pacchetto occorre scriverlo nell'area di memoria interna prevista e poi richiederne la trasmissione. Durante questa fase può succedere di scoprire che il trasmettitore sia già impegnato, per cui conviene rinunciare e riprovare in un momento successivo. D'altra parte, in un momento successivo alla trasmissione occorre verificare che non si sia presentato un errore nella trasmissione stessa (eventualmente a seguito della ricezione di un'interruzione, se abilitata).

Nel listato successivo, *buffer* è un puntatore a un'area di memoria dell'elaboratore, contenente il pacchetto da trasmettere, mentre *size* contiene la dimensione complessiva in byte del pacchetto stesso. La variabile *io* rappresenta sempre la porta di I/O iniziale, per accedere all'interfaccia.

```

int i;
int status;
uint8_t *b = buffer;
//
// Si legge il registro CR (0x00) per determinare se
// l'interfaccia è già in fase di trasmissione. Nel caso,
// occorre rinunciare per riprovare in un momento
// successivo.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0x26
// |-----|
// \____/ \____/ | |
// | | | | | Start
// | | | | | Transmit packet
// | | | | | Abort/complete
// | | | | | remote DMA
// | | | | | Register
// | | | | | page 0
//
status = in_8 (io + 0x00); // CR
if (status == 0x26)
{
errset (EBUSY);
return (-1);
}
//
// Si immette la dimensione da trasmettere nei registri
// RBCRn (0x0A e 0x0B).
//
out_8 ((io + 0x0A), (size & 0xFF)); // RBCR0
out_8 ((io + 0x0B), (size >> 8)); // RBCR1
//
// Si indica la posizione iniziale della memoria interna in
// cui depositare la copia del pacchetto da trasmettere
// (0x4000). Si utilizzano per questo i registri RSARN
// (0x08 e 0x09).
//
out_8 ((io + 0x08), 0x00); // RSAR0
out_8 ((io + 0x09), 0x40); // RSAR1
//
// Si dichiara l'intenzione di procedere con una scrittura
// nella memoria interna.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x12
// |-----|
// \____/ \____/ | |
// | | | | | Start

```

```

// | | |
// | | | Write
// | | | Register
// | | | page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x12); // CR
//
// Si procede con il trasferimento della copia del
// pacchetto, attraverso la scrittura della porta 0x10.
//
for (i = 0; i < size; i++)
{
out_8 ((io + 0x10), b[i]); // DATA
}
//
// Si attende che il registro ISR (0x07) confermi il
// completamento dell'operazione.
//
// Interrupt status register (ISR)
// -----
// |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
// |-----|
// | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x40
// |-----|
// | | |
// | | | Remote DMA complete
//
while (1)
{
if (in_8 (io + 0x07) & 0x40) // ISR
{
//
// Il registro ISR dà la conferma e se ne azzera
// l'indicatore relativo, senza interferire con gli
// altri.
//
out_8 ((io + 0x07), 0x40); // ISR
break;
}
}
//
// Si dichiara il blocco di memoria interna (pagina) in cui
// è contenuto il pacchetto da inviare. Si imposta il
// registro TPSR (0x04) con il valore 0x40, corrispondente
// al blocco che inizia all'indirizzo 0x4000.
//
out_8 (io + 0x04, 0x40); // TPSR
//
// Si dichiara la quantità di byte da trasmettere,
// utilizzando i registri TBCRn (0x05 e 0x06).
//
out_8 ((io + 0x05), (size & 0xFF)); // TBCR0
out_8 ((io + 0x06), (size >> 8)); // TBCR1
//
// Finalmente si trasmette il pacchetto.
//
// Command register (CR)
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0x26
// |-----|
// \____/ \____/ | |
// | | | | | Start
// | | | | | Transmit packet
// | | | | | Abort/complete remote DMA
// | | | | | Register
// | | | | | page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x26); // CR
//
// Si attende che il pacchetto sia stato trasmesso o che sia
// riportato un errore.
//
// Interrupt status register (ISR)
// -----
// |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
// |-----|
// | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
// |-----|
// | | |

```

```

//          / Packet transmitted with no
//          / errors
//          / Transmit error
//
while (1)
{
    if (in_8 (io + 0x07) & 0x0A)           // ISR
    {
        //
        // Azzeramento degli indicatori previsti.
        //
        out_8 ((io + 0x07), 0x0A);         // ISR
        break;
    }
}
//
// Si verifica nel registro TSR (0x04) l'esito della
// trasmissione.
//
// Transmit status (TSR)
// -----
// |OWC|CDH|FU|CRS|ABT|COL| - |PTX|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0x38
// |-----|
//          | | |
//          | | | Transmit aborted
//          | | | Carrier sense lost
//          | | | FIFO underrun
//
status = in_8 (io + NE2K_TSR);
if (status & 0x38)
{
    errset (EIO);
    return (-1);
}
//
// Fine
//
return (0);

```

### 83.11.9 Ricezione

« Alla ricezione dei pacchetti (trame) provvede l'interfaccia, ammesso di avere configurato tutto opportunamente, come mostrato in precedenza, sapendo che il registro **CURR** indica il blocco (la pagina) della memoria interna in cui va collocato il prossimo pacchetto ricevuto. Per il prelievo di questi dati dalla memoria interna, si utilizza il registro **BNRY**, il quale rappresenta il blocco di memoria ancora da leggere. Sapendo che inizialmente i registri **BNRY** e **CURR** puntano entrambi al blocco iniziale di memoria interna destinato ad accogliere i dati ricevuti, il valore contenuto nel registro **BNRY** non può superare **CURR**. Quando però la ricezione procede velocemente, più di quanto si provveda a estrarre i pacchetti, il registro **CURR** può raggiungere di nuovo **BNRY**, ma in tal caso si ottiene uno straripamento che deve essere gestito in qualche modo.

Secondo l'organizzazione prevista in precedenza, la porzione di memoria interna destinata alla ricezione dei pacchetti va da  $4600_{16}$  a  $BFFF_{16}$ , inclusi.

Nell'esempio del listato seguente, come già in quelli precedenti, la variabile **io** rappresenta la porta di I/O iniziale, per accedere all'interfaccia; inoltre, **destination** è un puntatore all'area di memoria in cui va collocato un pacchetto; tale puntatore si ottiene attraverso una funzione, denominata **new\_frame()**.

```

int i;
int bytes;
int curr;
int bnry;
int next;
int frame_status;
int frame_size;
int status;
char *destination;
//
// Si seleziona la seconda pagina di registri, per poter
// accedere poi al registro CURR.

```

```

//
// Command register (CR) 0x00
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x62
// |-----|
//          | | |
//          | | | START
//          | | | Abort/complete remote DMA
//          | | |
//          | | | Register page 1
//
out_8 ((io + 0x00), 0x62);                // CR
//
// Legge la posizione corrente dell'indice di scrittura
// CURR (0x07).
//
curr = in_8 (io + 0x07);                  // CURR
//
// Si seleziona nuovamente la prima pagina di registri.
//
// Command register (CR) 0x00
// -----
// |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
// |-----|
// | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x22
// |-----|
//          | | |
//          | | | START
//          | | | Abort/complete remote DMA
//          | | |
//          | | | Register page 0
//
out_8 ((io + 0x00), 0x22);                // CR
//
// Si legge il valore contenuto nel registro BNRY (0x03).
//
bnry = in_8 (io + 0x03);                  // BNRY
//
// Si parte dal presupposto che ci sia almeno un pacchetto
// da leggere; pertanto, se anche i registri CURR e BNRY
// fossero uguali, significherebbe solo che tutta la memoria
// interna destinata alla ricezione, richiede di essere letta.
//
// Si passa al prelievo di tutti i pacchetti pronti per il
// prelievo nell'area di memoria interna.
//
while (1)
{
    //
    // Trova un posto dove mettere un pacchetto ricevuto.
    //
    destination = new_frame ();
    //
    // Ci si prepara a leggere i primi quattro byte,
    // iniziando dal blocco di memoria a cui si riferisce la
    // variabile 'bnry'.
    //
    out_8 ((io + NE2K_RBCR0), 4);
    out_8 ((io + NE2K_RBCR1), 0);
    //
    out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0); // Deve essere zero!
    out_8 ((io + NE2K_RSAR1), bnry);
    //
    // Si predispose il registro CR (0x00) per la lettura
    // della memoria interna.
    //
    // Command register (CR)
    // -----
    // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
    // |-----|
    // | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
    // |-----|
    //          | | |
    //          | | | START
    //          | | |
    //          | | | Read
    //

```





Listato 83.132. Esempio di struttura per descrivere un pacchetto del protocollo ARP, destinato a essere usato in una rete Ethernet. L'ultimo campo, denominato qui *filler*, serve a far sì che il pacchetto raggiunga almeno la dimensione minima richiesta dal protocollo Ethernet.

```
typedef struct {
    uint16_t hardware_type;
    uint16_t protocol_type;
    uint8_t hardware_address_length; // 6 byte
    uint8_t protocol_address_length; // 4 byte
    uint16_t opcode;
    uint8_t sender_mac[6];
    uint32_t sender_ip; // Network byte order.
    uint8_t target_mac[6];
    uint32_t target_ip; // Network byte order.
    uint8_t filler[4];
} __attribute__((packed)) arp_packet_t;
```

L'utilizzo più comune del protocollo prevede l'invio di un pacchetto di richiesta, per conoscere l'indirizzo fisico di un certo indirizzo di rete, per il quale ci si aspetta di ottenere un pacchetto di risposta, contenente l'informazione richiesta, dal nodo che utilizza effettivamente quell'indirizzo di rete cercato.

Va però osservato che il protocollo ARP serve a collegare il protocollo fisico con quello di rete; pertanto, per l'analisi dei pacchetti ARP occorre considerare anche il loro involucro a livello fisico.

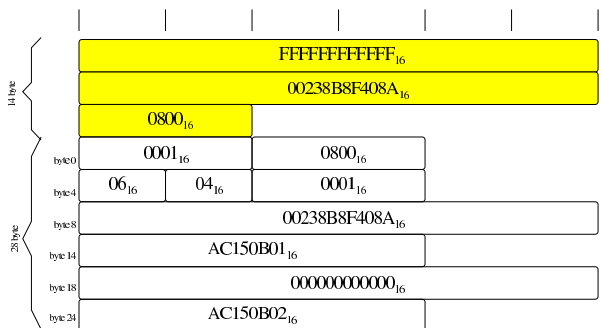
A titolo di esempio, si parte dalla situazione schematizzata dalla figura successiva, dove il nodo «A» cerca di contattare il nodo «B», ma per farlo deve conoscerne l'indirizzo fisico, attraverso l'ausilio del protocollo ARP.

Figura 83.133. Situazione ipotetica di due nodi che utilizzano il protocollo ARP.



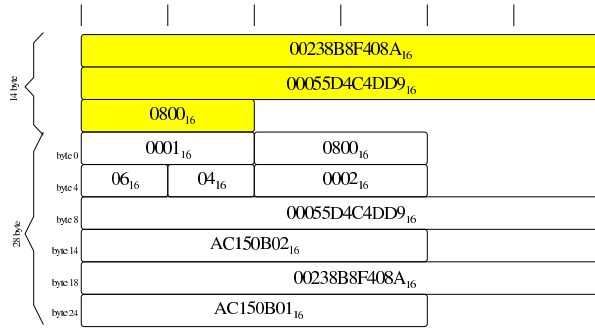
Il nodo «A» invia un pacchetto di richiesta nella rete fisica locale. Questo pacchetto deve essere diretto a tutti i nodi fisici raggiungibili, pertanto è contenuto in un pacchetto Ethernet «circolare», ovvero *broadcast*.

Figura 83.134. Pacchetto di richiesta ARP per conoscere l'indirizzo fisico del nodo «B» (172.21.11.2). I primi 14 byte rappresentano l'involucro Ethernet, nel quale si può osservare che la destinazione è indefinita, utilizzando un indirizzo *broadcast* (ff:ff:ff:ff:ff:ff).



Quando il nodo «B» intercetta il pacchetto di richiesta ARP, nota che l'indirizzo IPv4 contenuto riguarda la sua interfaccia di rete, pertanto risponde con un altro pacchetto ARP, ma in tal caso la destinazione è precisa, perché conosciuta dal pacchetto di richiesta.

Figura 83.135. Pacchetto di risposta ARP per comunicare l'indirizzo fisico del nodo «B» (172.21.11.2) al nodo «A» (172.21.11.1). I primi 14 byte rappresentano l'involucro Ethernet.



83.12.2 IPv4

Il protocollo IPv4 si colloca al primo dei livelli interessati dal TCP/IP, mentre nel modello ISO/OSI si tratta del terzo livello, essendo un protocollo di rete. Il protocollo IP utilizza degli indirizzi propri per individuare i vari nodi con cui avviene la comunicazione; tuttavia, questi indirizzi, a livello di rete, vanno tradotti in indirizzi fisici per raggiungere effettivamente la destinazione, cosa che di norma viene gestita con l'ausilio del protocollo ARP, come descritto nella sezione precedente.

L'intestazione di un pacchetto IPv4 ha delle componenti che possono essere piuttosto complesse; in particolare possono essere previste delle opzioni che allungano in modo variabile questa intestazione. Tuttavia, qui si presume di non gestire mai tali opzioni e di ignorarle semplicemente se contenute nei pacchetti che si ricevono.

Figura 83.136. Struttura di un pacchetto del protocollo IPv4.

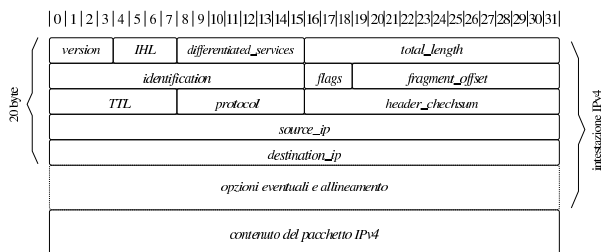


Tabella 83.137. Campi dell'intestazione di un pacchetto del protocollo IPv4. Le opzioni, se presenti, devono occupare uno spazio multiplo di 32 bit, riempiendo eventualmente i bit mancanti con valori a zero.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<b>version</b>	4 bit	Descrive la versione del pacchetto a livello del protocollo di rete; per IPv4 si tratta del valore 4.
<b>IHL (internet header length)</b>	4 bit	Dichiara la lunghezza dell'intestazione del pacchetto IPv4, in multipli di 32 bit. Dal momento che l'intestazione ha una parte iniziale fissa di 20 ottetti (byte), il valore minimo che può assumere questo campo è pari a 5 e aumenta in presenza di opzioni.
<b>differentiated_services</b>	8 bit	Si tratta di quello che originariamente era noto con la sigla «TOS» ( <i>type of service</i> ). In generale, per un pacchetto «normale», questo campo ha il valore zero.
<b>total_length</b>	16 bit	Dichiara la lunghezza complessiva del pacchetto IPv4, intestazione inclusa.



Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>identification</i>	16 bit	Numero di identificazione del pacchetto IPv4. Nel caso di pacchetti IP frammentati, questo numero deve rimanere lo stesso per tutti i frammenti che compongono lo stesso pacchetto complessivo.
<i>flags</i>	3 bit	Bit indicatori. Nell'ambito di questo gruppo di tre bit, il bit <sub>0</sub> (ovvero quello meno significativo) è noto con la sigla <b>MF</b> ( <i>more fragments</i> ) e, se attivo, indica che il pacchetto attuale è composto da altri frammenti successivi. Il bit <sub>1</sub> è noto con la sigla <b>DF</b> ( <i>don't fragment</i> ) e, se attivo, indica che il pacchetto non può essere frammentato. Il bit <sub>2</sub> è riservato.
<i>fragment_offset</i>	13 bit	Questo campo viene usato quando si tratta di un frammento di un pacchetto IPv4 più grande, per indicare che l'inizio del contenuto di questo frammento va collocato a partire dallo scostamento indicato. In un pacchetto non frammentato il contenuto di questo campo è pari a zero.
<i>TTL</i>	8 bit	Il valore di questo campo, noto come <i>time do live</i> , viene stabilito nel momento della sua trasmissione e decrementato di una unità all'attraversamento di ogni router; se questo valore raggiunge lo zero, il pacchetto viene scartato.
<i>protocol</i>	8 bit	Il contenuto di un pacchetto IPv4 riguarda un protocollo di trasporto (livello 4 del modello ISO/OSI); questo campo indica di che protocollo si tratta. In particolare: 01 <sub>16</sub> = ICMP; 06 <sub>16</sub> = TCP; 11 <sub>16</sub> = UDP.
<i>header_checksum</i>	16 bit	Codice di controllo calcolato sull'intestazione IPv4, opzioni incluse.
<i>source_ip</i>	32 bit	Indirizzo IPv4 di origine.
<i>destination_ip</i>	32 bit	Indirizzo IPv4 di destinazione.

Listato 83.138. Esempio di struttura in linguaggio C, per descrivere l'intestazione di un pacchetto del protocollo IPv4. A sinistra nella versione *little endian*; a destra in quella *big endian*. Il campo *frag\_off* include qui i bit **DF** e **MF**.

<i>little endian</i>	<i>big endian</i>
<pre>struct iphdr {   uint16_t  ihl      : 4,             version : 4;   uint8_t   tos;   uint16_t  tot_len;   uint16_t  id;   uint16_t  frag_off;   uint8_t   ttl;   uint8_t   protocol;   uint16_t  check;   uint32_t  saddr;   uint32_t  daddr; };</pre>	<pre>struct iphdr {   uint16_t  version : 4,             ihl      : 4;   uint8_t   tos;   uint16_t  tot_len;   uint16_t  id;   uint16_t  frag_off;   uint8_t   ttl;   uint8_t   protocol;   uint16_t  check;   uint32_t  saddr;   uint32_t  daddr; };</pre>

A titolo di esempio si analizza l'intestazione di un pacchetto IPv4 relativo all'invio di un «ping», tra il nodo «A» e il nodo «B», della figura successiva.

Figura 83.139. Situazione ipotetica di due nodi che utilizzano il protocollo IPv4.



Figura 83.140. Esempio di pacchetto «ping», inviato dall'indirizzo 172.21.11.1 a 172.21.11.2. Il pacchetto IPv4 non è frammentato (**MF** = 0) e non è nemmeno frammentabile (**DF** = 1).

Bit	Valore	Descrizione
0	0	
1	0	
2	0	
3	0	
4	0	
5	0	
6	0	
7	0	
8	0	
9	0	
10	0	
11	0	
12	0	
13	0	
14	0	
15	0	
16	0	
17	0	
18	0	
19	0	
20	0	
21	0	
22	0	
23	0	
24	0	
25	0	
26	0	
27	0	
28	0	
29	0	
30	0	
31	1	

4 <sub>16</sub>	5 <sub>16</sub>	00 <sub>16</sub> = normale	0054 <sub>16</sub> = 84 byte
0000 <sub>16</sub> = primo pacchetto	010 <sub>2</sub>		000000000000 <sub>2</sub>
40 <sub>16</sub> = 64	01 <sub>16</sub> = ICMP		omissis
AC150B01 <sub>16</sub> = 172.21.11.1			
AC150B02 <sub>16</sub> = 172.21.11.2			
omissis			

Il codice di controllo che nell'esempio è stato omissis, viene calcolato sul contenuto dell'intestazione, considerando inizialmente che al posto del codice di controllo ci siano solo bit a zero. Il modo in cui questo viene calcolato è descritto nella sezione successiva; va tenuto conto, inoltre, che una volta calcolato questo viene collocato nell'intestazione invertendo i suoi bit (facendone il complemento a uno, ovvero applicando l'operatore binario NOT). Così facendo, per controllare la validità dell'intestazione, è sufficiente ripetere il calcolo del codice di controllo, utilizzando però questa volta anche quanto contenuto nel campo *header\_checksum*, e verificando che il risultato sia pari a FFFF<sub>16</sub>, oppure 0000<sub>16</sub>.

È interessante osservare che, ogni volta che il campo *TTL* viene modificato da un router, questo deve provvedere ad aggiornare il codice di controllo dell'intestazione.

### 83.12.3 Il codice di controllo del TCP/IP

Il codice di controllo usato nell'intestazione dei pacchetti IPv4 e anche in altre situazioni, è calcolato suddividendo l'informazione di partenza in blocchi da 16 bit e sommando assieme questi blocchi, in modo binario, usando però l'aritmetica del complemento a uno.

Usando il sistema del complemento a uno, i numeri interi positivi si rappresentano in binario come di consueto, purché il bit più significativo sia pari a zero, mentre i numeri negativi sono rappresentati con il loro complemento a uno. Per esempio, disponendo di otto bit, il numero +5 si rappresenta come 00000101<sub>2</sub>, mentre il numero -5 diventa 11111010<sub>2</sub>. Pertanto, si distingue tra uno zero positivo (00000000<sub>2</sub>) e uno zero negativo (11111111<sub>2</sub>). Si osservino gli esempi seguenti:

```
+5 + 00000101 +      +5 + 00000101 +      +5 + 00000101 +
+2 = 00000010 =      -5 = 11111010 =      -7 = 11111000 =
-----
+7 00000111         0 11111111 (-0) -2 11111101
```

Va però fatta attenzione ai riporti, perché questi vanno sommati al risultato:

```
+5 + 00000101 +
-3 = 11111100 =
-----
+2 100000001 (si ottiene un riporto)

00000001 +
      1 = (si somma il riporto)
-----
00000010 (questo è il risultato corretto)
```

Se si esegue una somma di più valori, i riporti si possono sommare tutti alla fine, senza farlo necessariamente a ogni coppia:

```

+7 + 00000111 +
-2 + 11111101 +
-3 + 11111100 =
-----
+2 1000000000 (si ottiene un riporto)

00000000 +
  10 = (si somma il riporto)
-----
00000010 (questo è il risultato corretto)

```

Per fare questo tipo di somma in un'architettura che utilizza l'aritmetica del complemento a due, è sufficiente utilizzare una variabile intera senza segno, di rango maggiore rispetto ai blocchi sommati, quindi si separano i riporti dal risultato per poi sommarli nuovamente a quello. Per esempio, nel caso del codice di controllo necessario ai protocolli TCP/IP, si utilizza una variabile intera, senza segno, a 32 bit. Si somma tutto quello che serve, quindi alla fine si separa il risultato contenuto nei 16 bit meno significativi, per sommargli i riporti contenuti nei 16 bit più significativi.

Nel listato successivo si vede come può essere realizzata una funzione per calcolare un codice di controllo relativo al contenuto di memoria che parte dalla posizione *data* e si estende per *size* byte. Nel procedimento va osservato il fatto che in memoria i dati si intendono essere ordinati nel modo naturale relativo alle comunicazioni di rete (*network byte order*); pertanto, nel calcolo viene usata la funzione *ntohs()* (*network to host short*) per garantire che i blocchi da 16 bit siano interpretati correttamente. Inoltre, dal momento che i dati su cui calcolare il codice di controllo potrebbero essere composti da una quantità dispari di byte, l'ultimo ottetto viene trattato come se rappresentasse gli otto bit più significativi di un blocco di sedici.

Listato 83.144. Esempio di funzione per il calcolo della codice di controllo usato nei protocolli TCP/IP. La funzione *ntohs()* serve a garantire che i blocchi da 16 bit vengano interpretati nell'ordine giusto.

```

#include <stdint.h>
#include <arpa/inet.h>
uint16_t
checksum_tcpip (uint16_t *data, size_t size)
{
    int i;
    uint32_t sum;
    uint16_t carry;
    uint16_t checksum;
    uint16_t last;
    uint8_t *octet;
    //
    // Somma
    //
    sum = 0;
    //
    for (i = 0; i < (size/2); i++)
    {
        sum += ntohs (data[i]);
    }
    //
    if (size % 2)
    {
        //
        // La dimensione è dispari, pertanto va considerato
        // anche l'ultimo ottetto.
        //
        octet = (uint8_t *) data;
        last = octet[size-1];
        last = last << 8;
        sum += last;
    }
    //
    // Riporti
    //
    carry = sum >> 16;
    checksum = sum & 0x0000FFFF;
    checksum += carry;
    //
    //

```

```

//
return (checksum);
}

```

### 83.12.4 ICMP

Il protocollo ICMP si colloca al di sopra di quello IP, per l'invio di messaggi elementari, composti da un numero di messaggio (più precisamente si tratta di tipo e codice) con qualche informazione allegata. Il protocollo ICMP è molto importante per segnalare il fatto che un certo nodo non può essere raggiunto, ma spesso si usa per provare il funzionamento della rete con l'invio di una richiesta di eco, per la quale si attende una risposta equivalente.

Un pacchetto ICMP si inserisce all'interno di un pacchetto IP e si scompone come si vede nella figura successiva.

Figura 83.145. Struttura comune di un pacchetto del protocollo ICMP (all'interno di IPv4).

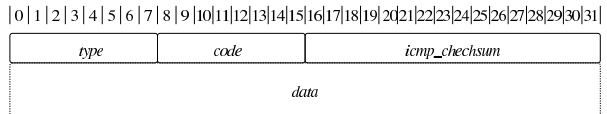


Tabella 83.146. Campi dell'intestazione comune di un pacchetto del protocollo ICMP.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>type</i>	8 bit	Numero del tipo di messaggio: 01 <sub>16</sub> <i>echo reply</i> 03 <sub>16</sub> <i>destination unreachable</i> 08 <sub>16</sub> <i>echo request</i>
<i>code</i>	8 bit	Qualificazione ulteriore del tipo di messaggio; di norma è pari a zero.
<i>icmp_checksum</i>	16 bit	Codice di controllo, calcolato sul pacchetto ICMP, a partire dal campo <i>type</i> , fino alla fine del pacchetto.
<i>data</i>	variabile	Contenuto del pacchetto ICMP che varia a seconda del tipo; in ogni caso, la dimensione massima dipende dalla dimensione massima di un pacchetto IPv4 non frammentato.

Tuttavia, il contenuto di un pacchetto ICMP può avere un'intestazione ulteriore, a seconda del tipo dichiarato nel campo *type*.

Figura 83.147. Struttura di un pacchetto del protocollo ICMP, di tipo *echo request* o *echo reply*.

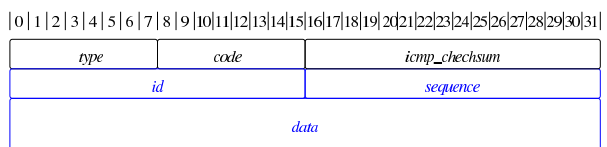


Tabella 83.148. Campi specifici dei pacchetti ICMP di eco.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>id</i>	16 bit	Numero identificativo di una sequenza; nella richiesta di eco viene attribuito in modo casuale dal programma 'ping' o da ciò che ne svolge la funzione.
<i>sequence</i>	16 bit	Numero di sequenza del pacchetto: la risposta a una richiesta di eco viene fatta usando lo stesso numero di identificazione e lo stesso numero di sequenza.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>data</i>	variabile	Lo spazio rimanente nel pacchetto viene attribuito dal programma che richiede l'eco, in base alle esigenze; spesso si usano sequenze casuali di byte, per verificare il funzionamento della rete, dal momento che il pacchetto di risposta all'eco deve poi contenere gli stessi dati, confrontabili nell'origine.

Listato 83.149. Esempio di struttura in linguaggio C, per descrivere l'intestazione di un pacchetto del protocollo ICMP. Questa struttura vale indifferentemente per le architetture *little endian* e *big endian*.

```

struct icmp_hdr
{
    uint8_t type;
    uint8_t code;
    uint16_t checksum;
    union
    {
        struct
        {
            uint16_t id;
            uint16_t sequence;
        } __attribute__((packed)) echo; // echo datagram
        uint32_t gateway; // gateway address
        struct
        {
            uint16_t unused;
            uint16_t mtu;
        } __attribute__((packed)) frag; // path mtu discovery
    } un;
} __attribute__((packed));
    
```

A titolo di esempio si considerano due nodi, come nella figura successiva, e si analizza il contenuto di un pacchetto ICMP di richiesta di eco, da «A» a «B», seguito da una risposta conforme, in senso opposto.

Figura 83.150. Il nodo «A» invia una richiesta di eco al nodo «B» e il nodo «B» risponde.



Figura 83.151. Esempio di pacchetto ICMP, di tipo *echo request* (ping), inviato dall'indirizzo 172.21.11.15 a 172.21.254.254, completo dell'intestazione IPv4.

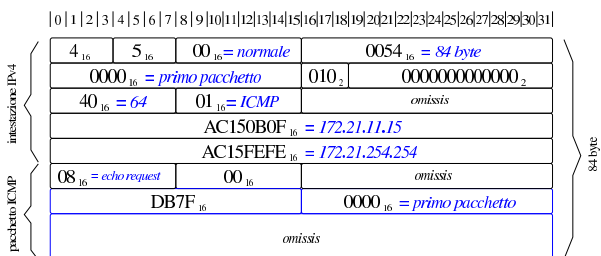
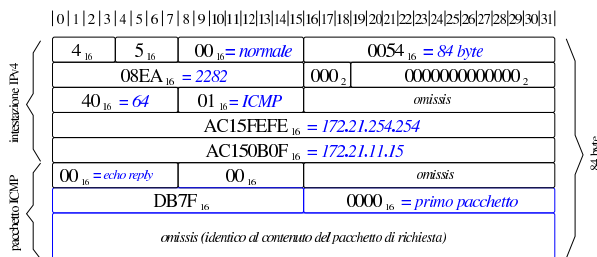


Figura 83.152. Esempio di pacchetto ICMP *echo reply* (pong), restituito da 172.21.254.254, completo di intestazione IPv4.



83.12.5 UDP

I pacchetti del protocollo UDP si inseriscono all'interno di pacchetti IP. I pacchetti UDP contengono a loro volta una propria intestazione, nella quale si prevede l'uso di un codice di controllo, relativo a tutto il pacchetto UDP, a cui però si aggiunge una pseudo-intestazione («pseudo», in quanto viene usata solo ai fini del calcolo del codice di controllo e non fa parte effettivamente del pacchetto). Il protocollo UDP inserisce il concetto di «porta» (*port*), distinto tra origine e destinazione.

Figura 83.153. Struttura effettiva di un pacchetto del protocollo UDP.

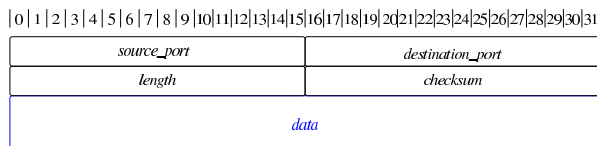


Figura 83.154. Pseudo-intestazione IPv4, utile per il calcolo del codice di controllo UDP, ma non facente parte del pacchetto.

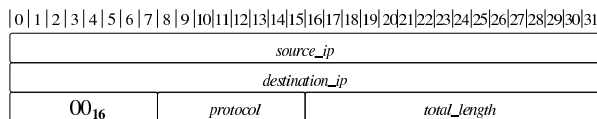


Tabella 83.155. Campi dell'intestazione UDP e della pseudo-intestazione relativa al protocollo IPv4.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>source_port</i> <i>destination_port</i>	16 bit	Numero della porta di origine e di quella di destinazione del pacchetto.
<i>length</i>	16 bit	La lunghezza in ottetti (byte) del pacchetto UDP, composto da intestazione UDP e contenuto associato. Il valore minimo di questo valore è otto, ovvero il contenuto della sola intestazione.
<i>checksum</i>	16 bit	Codice di controllo, ma facoltativo se usato nel protocollo IPv4. Per non applicare il codice di controllo, occorre mettere qui il valore zero. Se si vuole calcolare, questo deve riguardare tutto il pacchetto UDP e la pseudo-intestazione, con l'accortezza di trasformare un eventuale risultato nullo nel valore FFFF <sub>16</sub> .
<i>source_ip</i> <i>destination_ip</i>	32 bit	Come nell'intestazione IPv4.
<i>protocol</i>	16 bit	Il codice del protocollo, corrispondente in questo caso a 11 <sub>16</sub> , ovvero UDP.
<i>total_length</i>	16 bit	Lunghezza complessiva del pacchetto UDP, equivalente al campo <i>length</i> dell'intestazione UDP reale.

Listato 83.156. Esempio di struttura in linguaggio C, per descrivere l'intestazione di un pacchetto del protocollo UDP. Questa struttura vale indifferentemente per le architetture *little endian* e *big endian*.

```
struct udphdr
{
    uint16_t source;    // source port
    uint16_t dest;     // destination port
    uint16_t len;      // length
    uint16_t check;    // checksum
} __attribute__((packed));
```

A titolo di esempio si considerano due nodi, come nella figura successiva, e si analizza il contenuto di un pacchetto UDP, inviato da «A» a «B».

Figura 83.157. Dal nodo «A», porta 48281, parte un pacchetto UDP verso il nodo «B», alla porta 1234.

IPv4: 172.21.11.15:48281

IPv4: 172.21.254.254:1234



Figura 83.158. Esempio di pacchetto UDP, inviato dall'indirizzo 172.21.11.15, porta 48281, a 172.21.254.254 porta 1234, contenente la stringa 'ciao\n'. Il pacchetto è completo dell'intestazione IPv4 e i codici di controllo sono visibili.

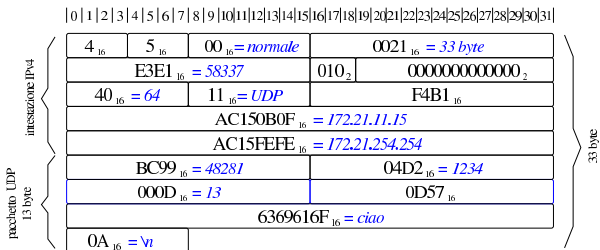
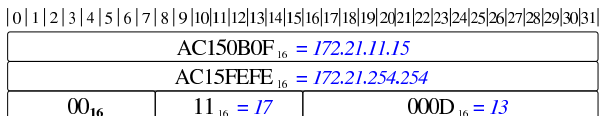


Figura 83.159. Pseudo-intestazione relativa al pacchetto di esempio della figura precedente.



Nel listato successivo si vede un piccolo programma che calcola il codice di controllo del pacchetto IPv4 dell'esempio.

Listato 83.160. Calcolo del codice di controllo nell'intestazione IPv4 dell'esempio. Una volta compilato, il programma visualizza correttamente il valore atteso: F4B1<sub>16</sub>.

```
#include <stdint.h>
#include <stdio.h>
int
main (void)
{
    uint32_t sum = 0;
    uint16_t carry;
    uint16_t checksum;
    //
    sum += 0x4500;
    sum += 0x0021;
    sum += 0xe3e1;
    sum += 0x4000;
    sum += 0x4011;
    sum += 0x0000;
    sum += 0xac15;
    sum += 0x0b0f;
    sum += 0xac15;
    sum += 0xfefe;
    //
    carry = sum >> 16;
    checksum = sum & 0x0000FFFF;
    checksum += carry;
    //
```

```
checksum = ~checksum;
//
printf ("0x%04x\n", checksum);
//
return 0;
}
```

Listato 83.161. Calcolo del codice di controllo nell'intestazione UDP dell'esempio che tiene conto della pseudo-intestazione. Una volta compilato, il programma visualizza correttamente il valore atteso: 0D57<sub>16</sub>.

```
#include <stdint.h>
#include <stdio.h>
int
main (void)
{
    uint32_t sum = 0;
    uint16_t carry;
    uint16_t checksum;
    //
    sum += 0xbc99;
    sum += 0x04d2;
    sum += 0x000d;
    sum += 0x0000;
    sum += 0x6369;
    sum += 0x616f;
    sum += 0x0a00;
    //
    sum += 0xac15;
    sum += 0x0b0f;
    sum += 0xac15;
    sum += 0xfefe;
    sum += 0x0011;
    sum += 0x000d;
    //
    carry = sum >> 16;
    checksum = sum & 0x0000FFFF;
    checksum += carry;
    //
    checksum = ~checksum;
    //
    if (checksum == 0)
    {
        checksum = 0xffff;
    }
    //
    printf ("0x%04x\n", checksum);
    //
    return 0;
}
```

### 83.12.6 TCP

Il protocollo TCP si distingue da UDP in quanto permette di stabilire un flusso di dati bidirezionale tra due porte di due nodi. Il processo che inizia una connessione TCP, apre una porta presso il nodo locale in cui si trova a funzionare, contattando una porta di un altro nodo, presso la quale si deve trovare un altro processo in attesa. Successivamente i processi coinvolti non si preoccupano di altro, a parte il fatto di trasmettere e ricevere dati attraverso il canale costituito dalla connessione. Infatti, la gestione della connessione TCP avviene per opera del sistema operativo, attraverso l'invio e la ricezione dei pacchetti relativi, con tutti i controlli necessari a garantire la correttezza del flusso di dati.

L'intestazione di un pacchetto del protocollo TCP contiene degli indicatori (*flag*), alcuni dei quali sono essenziali e appaiono descritti nella tabella successiva:

Indicatore	Denominazione	Descrizione
ACK	<i>acknowledge</i>	Si conferma la ricezione, specificando qual è il prossimo byte che si attende di ricevere dalla controparte.
PSH	<i>push</i>	Si richiede che i dati trasmessi fino a quel punto siano recapitati senza indugio al processo in ricezione dall'altra parte.

Indicatore	Denominazione	Descrizione
RST	<i>reset</i>	Azzeramento della connessione.
SYN	<i>synchronization</i>	Inizio di una connessione.
FIN	<i>finalization</i>	Conclusione della trasmissione.

Il protocollo TCP, gestito dal sistema operativo, richiede che la ricezione dei pacchetti contenenti dati sia confermata dalla controparte. Ma non è strettamente necessario confermare ogni pacchetto ricevuto, in quanto il riferimento è al byte  $n$ -esimo, che quindi convalida anche quelli ricevuti in precedenza. In tal modo, una delle due parti può tentare di trasmettere più pacchetti in rapida successione, prima di ricevere una conferma; poi, se la conferma arriva solo parzialmente, può ritrasmettere a partire dalla porzione non ancora confermata.

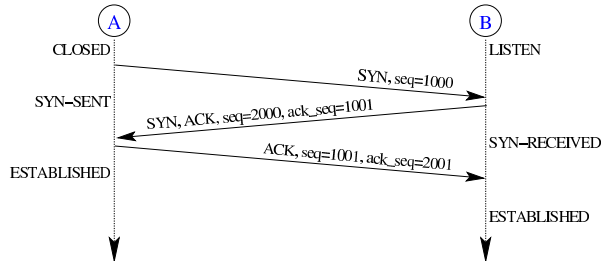
Una connessione TCP prevede undici stati, descritti dalla tabella successiva:

Stato	Descrizione
LISTEN	Si è in attesa di una richiesta di connessione. Questa condizione si verifica quando un processo apre una porta TCP locale e attende di ricevere una richiesta da un altro processo (locale o remoto) per poter instaurare con lui una connessione.
SYN-SENT	È già stato inviato un pacchetto SYN e si è in attesa di un pacchetto SYN di risposta. Si verifica questa condizione quando un processo tenta di contattarne un altro, già in ascolto su una certa porta di un certo nodo.
SYN-RECEIVED	È stato ricevuto un pacchetto SYN e a questo è stato risposto con una conferma e un altro pacchetto SYN, del quale si attende conferma (ACK). Dopo la conferma attesa, si passa allo stato successivo: ESTABLISHED.
ESTABLISHED	La connessione è stata instaurata e il flusso dei dati, nelle due direzioni, può avere luogo.
FIN-WAIT-1	L'applicazione locale (rispetto alla connessione) ha chiuso il proprio flusso di trasmissione ed è stato inviato un pacchetto FIN alla controparte, rimanendo in attesa di una conferma o di un altro pacchetto FIN.
CLOSE-WAIT	È stato ricevuto un pacchetto FIN dalla controparte ed è stata trasmessa la conferma relativa, mentre l'applicazione locale non ha ancora chiuso il proprio flusso in uscita (in scrittura).
FIN-WAIT-2	Dopo lo stato FIN-WAIT-1 è stata ricevuta la conferma e si passa quindi all'attesa che la controparte completi l'invio di dati con un pacchetto FIN.
CLOSING	Dopo lo stato FIN-WAIT-1, prima di ricevere una conferma dall'altra parte, è stato ricevuto un pacchetto FIN ed è stata inviata conferma di questo: si attende quindi la conferma al proprio pacchetto FIN.
LAST-ACK	È stato ricevuto un pacchetto FIN, è stato inviata conferma e successivamente è stato inviato un pacchetto FIN: si rimane quindi in attesa di una conferma dall'altra parte.
TIME-WAIT	I due lati della connessione sono stati chiusi con i pacchetti FIN e le conferme rispettive sono state inviate: si attende comunque qualche tempo prima di eliminare la connessione dalla gestione del sistema. Il tempo previsto è di 2 MLS (praticamente 4 minuti).
CLOSED	Condizione immaginaria di una connessione ormai chiusa e dimenticata dal sistema di gestione del protocollo TCP.

Nelle figure successive si esemplifica il procedere degli stati di una connessione, partendo dalla sua creazione, fino alla sua conclusione, ipotizzando un breve scambio di dati. Ognuno dei lati della connessione decide qual è il proprio numero iniziale di sequenza; da quel punto in poi, l'incremento di quel valore serve a consentire la verifica dell'ordine che devono avere i pacchetti. Il valore rappresentato dalla metavariable *seq* è il numero di sequenza iniziale del pacchetto, mentre *ack\_seq* è il valore di sequenza che ci si attende di ricevere. Per esempio, un valore di *ack\_seq* pari a 1234 significa che sono stati ricevuti dati fino al byte corrispondente alla sequenza 1233 e, se altri dati devono giungere, il prossimo byte da ricevere deve essere quello con il numero di sequenza 1234. In ogni caso, va osservato

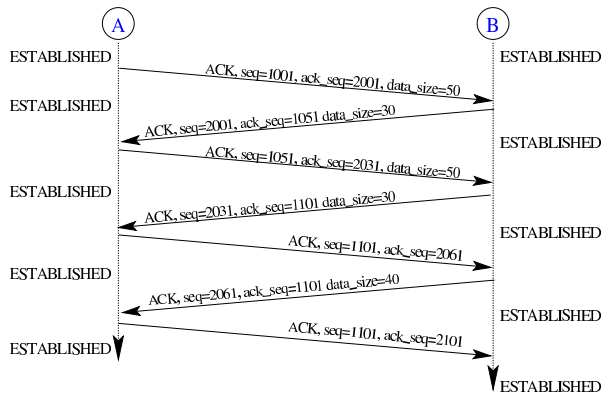
che nella creazione della connessione e nella sua conclusione, c'è un momento in cui il numero di sequenza viene incrementato di una unità, senza che ciò sia dovuto alla trasmissione effettiva di un byte.

Figura 83.164. Negoziazione iniziale: *three way handshake*. Dal lato «A» si inizia il procedimento per instaurare una connessione con il lato «B». La sequenza iniziale dal lato «A» è pari a 1000, mentre quella iniziale dal lato «B» è qui pari a 2000.



Dopo la negoziazione con i valori ipotizzati nell'esempio, il primo byte che «A» può trasmettere a «B» ha il numero di sequenza 1001, mentre nel senso opposto questo numero è 2001. Nella figura successiva, «A» e «B» si inviano dati reciprocamente per 100 byte ciascuno.

Figura 83.165. Quando i due lati della connessione sono pronti, le due parti possono trasmettersi dei dati. In questo caso si ipotizza che ogni pacchetto sia sempre confermato.



Dopo il breve scambio di dati, il lato «A» decide di chiudere la propria trasmissione (scrittura), informando la controparte, la quale, tuttavia, rimane nella facoltà di continuare a inviare dati.

Figura 83.166. Il lato «A» chiude il suo canale di trasmissione.

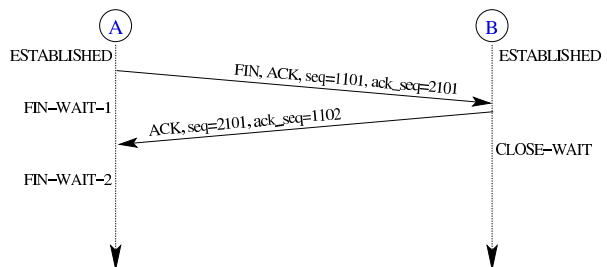


Figura 83.167. Dopo la chiusura dal lato «A», si ipotizza che il lato «B» continui a trasmettere in tutto altri 100 byte di dati.

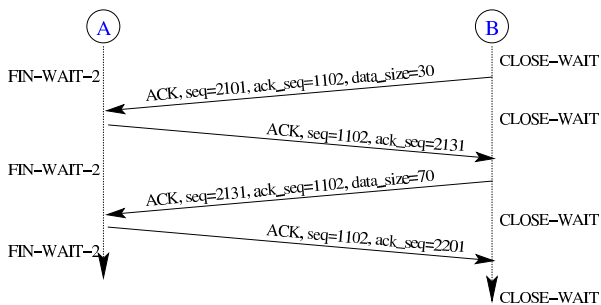
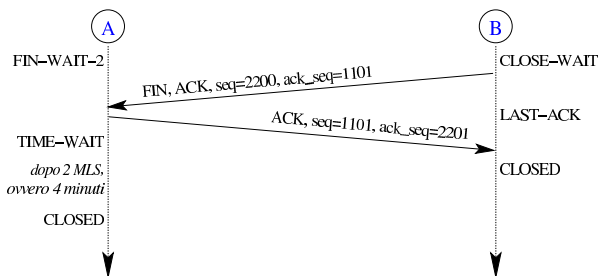
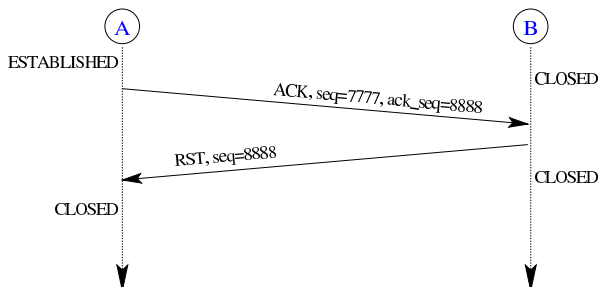


Figura 83.168. Dopo la chiusura dal lato «A», e dopo che il lato «B» ha finito con la propria trasmissione, anche questo decide di chiudere e si arriva alla conclusione della connessione. Tuttavia, il lato «A» che alla fine non può sapere se il lato «B» ha ricevuto effettivamente la conferma, rimane nello stato di TIME-WAIT per un certo ammontare di tempo, prima che per lui la connessione si possa considerare completamente chiusa.



Quando una delle parti viene confusa per qualche motivo, ricevendo un pacchetto che non sa qualificare nella connessione in corso o perché non fa proprio parte di una connessione, la risposta avviene attraverso un pacchetto con l'indicatore RST attivo.

Figura 83.169. Il ricevimento di un pacchetto fuori contesto, provoca una risposta di azzeramento.



Nella figura successiva si vede la struttura effettiva di un pacchetto TCP, da considerare all'interno di un pacchetto IPv4. Le opzioni sono facoltative e non sempre vengono trasportati dei dati.

Figura 83.170. Struttura effettiva di un pacchetto del protocollo TCP.

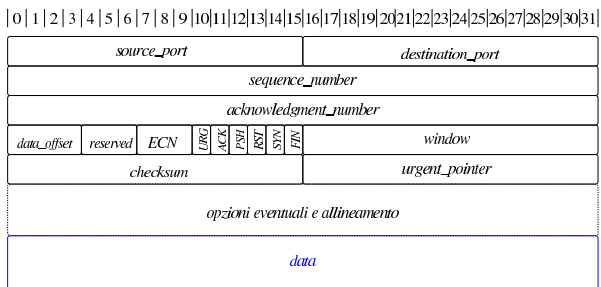


Figura 83.171. Pseudo-intestazione IPv4, utile per il calcolo del codice di controllo TCP, ma non facente parte del pacchetto.

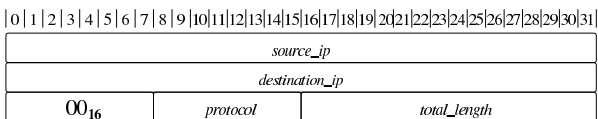


Tabella 83.172. Campi dell'intestazione TCP e della pseudo-intestazione relativa al protocollo IPv4.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<i>source_port</i> <i>destination_port</i>	16 bit	Numero della porta di origine e di quella di destinazione del pacchetto.
<i>sequence_number</i>	32 bit	Numero di sequenza del primo byte di dati allegati, ammesso che ci siano effettivamente dati contenuti nel pacchetto. Va osservato che quando viene inviato un pacchetto SYN, questo numero rappresenta la sequenza iniziale della connessione, mentre il primo byte di dati che può essere trasmesso deve avere un numero di sequenza pari a questo valore più una unità.
<i>acknowledgment_number</i>	32 bit	Numero di sequenza del primo byte di dati che si attende di ricevere dalla controparte, in quanto le sequenze precedenti sono già state ricevute correttamente.
<i>data_offset</i>	4 bit	La quantità di blocchi a 32 bit di cui si compone l'intestazione, opzioni incluse; in pratica, moltiplicando questo valore per quattro, si ottiene il puntatore al primo byte di dati contenuto nel pacchetto.
<i>reserved</i>	3 bit	Un campo da lasciare a zero.
<i>ECN</i>	3 bit	<i>Explicit congestion notification</i> Il contenuto di questo campo è definito dal RFC 3160. In condizioni normali, questo campo viene lasciato a zero.
<i>URG</i>	1 bit	<i>urgent</i> Se l'indicatore è attivo (ha il valore 1), significa che il valore contenuto nel campo <i>urgent pointer</i> è significativo. In condizioni normali, questo indicatore è a zero e il campo <i>urgent pointer</i> è a zero.
<i>ACK</i>	1 bit	<i>acknowledge</i> Se l'indicatore è attivo significa che il contenuto del campo <i>acknowledgment_sequence</i> indica il numero di sequenza del primo byte di dati attesi dalla controparte; diversamente, significa che quel numero di sequenza non è da considerare.
<i>PSH</i>	1 bit	<i>push</i> Se l'indicatore è attivo significa che si sta chiedendo di recapitare senza indugio i dati trasmessi fino a questo punto, all'applicazione di destinazione.

Campo	Lunghezza	Descrizione
<b>RST</b>	1 bit	<i>reset</i> Se l'indicatore è attivo significa che è stato ricevuto un pacchetto TCP dalla controparte con un numero <i>acknowledgement sequence</i> pari al numero di sequenza del pacchetto attuale, ma ciò risulta al di fuori di una connessione conosciuta e si richiede pertanto la cancellazione di tale <i>comunicazione</i> .
<b>SYN</b>	1 bit	<i>synchronization</i> Se l'indicatore è attivo significa che si sta tentando di instaurare una <i>connessione</i> .
<b>FIN</b>	1 bit	<i>finalization</i> Se l'indicatore è attivo significa che si sta chiudendo il canale di trasmissione verso la controparte.
<b>Window</b>	16 bit	Si tratta della «finestra di ricezione», pari alla quantità di byte che possono essere ricevuti simultaneamente, in uno o più pacchetti successivi.
<b>checksum</b>	16 bit	Codice di controllo, relativo a tutto il pacchetto TCP e alla pseudo-intestazione (come per UDP).
<b>urgent_pointer</b>	16 bit	Puntatore a dati «urgenti», valido solo se l'indicatore <i>URG</i> risulta attivo.
<b>source_ip</b> <b>destination_ip</b>	32 bit	Come nell'intestazione IPv4.
<b>protocol</b>	16 bit	Il codice del protocollo, corrispondente in questo caso a 06 <sub>16</sub> , ovvero TCP.
<b>total_length</b>	16 bit	Lunghezza complessiva del pacchetto TCP.

Listato 83.173. Esempio di struttura in linguaggio C, per descrivere l'intestazione di un pacchetto del protocollo TCP. A sinistra nella versione *little endian*; a destra in quella *big endian*. I campi *res1* e *res2* includono i tre bit riservati successivi a *data\_offset* e il campo *ECN*.

<i>little endian</i>	<i>big endian</i>
<pre> struct tcp_hdr {     uint16_t source;     uint16_t dest;     uint32_t seq;     uint32_t ack_seq;     uint16_t res1 : 4,              doff : 4,              fin : 1,              syn : 1,              rst : 1,              psh : 1,              ack : 1,              urg : 1,              res2 : 2;     uint16_t window;     uint16_t check;     uint16_t urg_ptr; };                 </pre>	<pre> struct tcp_hdr {     uint16_t source;     uint16_t dest;     uint32_t seq;     uint32_t ack_seq;     uint16_t doff : 4,              res1 : 4,              res2 : 2,              urg : 1,              ack : 1,              psh : 1,              rst : 1,              syn : 1,              fin : 1;     uint16_t window;     uint16_t check;     uint16_t urg_ptr; };                 </pre>

A titolo di esempio si considerano due nodi, come nella figura successiva, e si analizza il contenuto di un pacchetto TCP, inviato da «A» a «B», nell'ambito di una connessione in corso (entrambi i lati sono nella condizione CONNECTED).

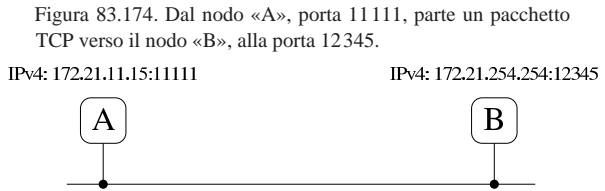


Figura 83.174. Dal nodo «A», porta 11111, parte un pacchetto TCP verso il nodo «B», alla porta 12345.

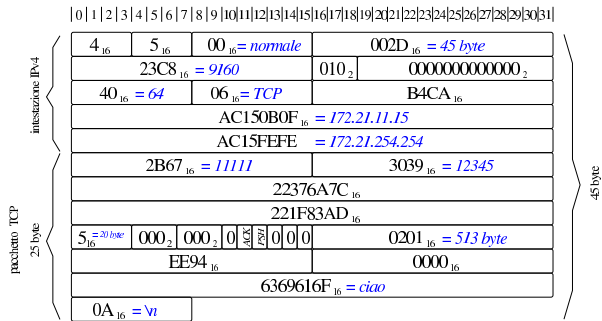
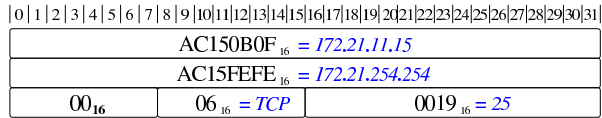


Figura 83.176. Pseudo-intestazione relativa al pacchetto di esempio della figura precedente.



Nel listato successivo si vede un piccolo programma che calcola il codice di controllo del pacchetto IPv4 dell'esempio.

Listato 83.177. Calcolo del codice di controllo nell'intestazione IPv4 dell'esempio. Una volta compilato, il programma visualizza correttamente il valore atteso: B4CA<sub>16</sub>.

```

#include <stdint.h>
#include <stdio.h>
int
main (void)
{
    uint32_t sum = 0;
    uint16_t carry;
    uint16_t checksum;
    //
    sum += 0x4500;
    sum += 0x002D;
    sum += 0x23C8;
    sum += 0x4000;
    sum += 0x4006;
    sum += 0x0000;
    sum += 0xAAC15;
    sum += 0x0B0F;
    sum += 0xAC15;
    sum += 0xFEFE;
    //
    carry = sum >> 16;
    checksum = sum & 0x0000FFFF;
    checksum += carry;
    //
    checksum = ~checksum;
    //
    printf ("0x%04x\n", checksum);
    //
    return 0;
}
                
```

Listato 83.178. Calcolo del codice di controllo nell'intestazione TCP dell'esempio che tiene conto della pseudo-intestazione. Una volta compilato, il programma visualizza il valore: EE94<sub>16</sub>.

```

#include <stdint.h>
#include <stdio.h>
                
```

```

int
main (void)
{
    uint32_t sum = 0;
    uint16_t carry;
    uint16_t checksum;
    //
    sum += 0x2B67;
    sum += 0x3039;
    sum += 0x2237;
    sum += 0x6A7C;
    sum += 0x221F;
    sum += 0x83AD;
    sum += 0x5018;
    sum += 0x0201;
    sum += 0x0000;
    sum += 0x0000;
    sum += 0x6369;
    sum += 0x616F;
    sum += 0x0A00;

    sum += 0xac15;
    sum += 0x0b0f;
    sum += 0xac15;
    sum += 0xfefe;
    sum += 0x0006;
    sum += 0x0019;
    //
    carry = sum >> 16;
    checksum = sum & 0x0000FFFF;
    checksum += carry;
    //
    checksum = ~checksum;
    //
    printf ("0x%04x\n", checksum);
    //
    return 0;
}

```

### 83.13 Riferimenti

- Intel® 64 and IA-32 Architectures Software Developer's Manuals, <http://developer.intel.com/products/processor/manuals/index.htm>
- David Brackeen, *256-Color VGA Programming in C*, <http://www.brackeen.com/vga/>
- Brandon Friesen, *Bran's kernel development tutorial*, <http://www.osdever.net/bkerndev/Docs/title.htm>
- Wikipedia, *Global Descriptor Table*, [http://en.wikipedia.org/wiki/Global\\_Descriptor\\_Table](http://en.wikipedia.org/wiki/Global_Descriptor_Table)
- *Higher Half With GDT*, [http://wiki.osdev.org/Higher\\_Half\\_With\\_GDT](http://wiki.osdev.org/Higher_Half_With_GDT)
- Weqaar A. Janjua, *IA-32 Boot sector code*, <http://sites.google.com/site/weqaar/Home/files>
- Gergor Brunmar, *The world of Protected mode*, [http://www.osdever.net/tutorials/pdf/gb\\_pmode.pdf](http://www.osdever.net/tutorials/pdf/gb_pmode.pdf)
- John Fine, *Descriptor Tables: GDT, IDT and LDT*, <http://www.osdever.net/tutorials/pdf/descriptors.pdf>, <http://www.osdever.net/tutorials/view/descriptor-tables-gdt-idt-ldt>
- Jochen Liedtke, *Segments, Intel's IA-32 from a system architecture view*, <http://wayback.archive.org/web/2004/http://i30ww30w.ira.uka.de/teaching/coursedocuments/48/segments.pdf>
- Allan Cruse, *CS 630: Advanced Microcomputer Programming*, <http://www.cs.usfca.edu/~cruse/cs630f06/>
- Wikipedia, *Interrupt descriptor table*, [http://en.wikipedia.org/wiki/Interrupt\\_descriptor\\_table](http://en.wikipedia.org/wiki/Interrupt_descriptor_table)
- *Interrupt Descriptor Table*, [http://wiki.osdev.org/Interrupt\\_Descriptor\\_Table](http://wiki.osdev.org/Interrupt_Descriptor_Table)
- Alexander Blessing, *Programming the PIC*, <http://www.osdever.net/tutorials/pdf/pic.pdf>

- 8259 Programmable Interrupt Controller (PIC), <http://www.pklab.net/index.php?id=94>
- *Write your own Operating System: Interrupt Service Routines*, [http://wiki.osdev.org/Interrupt\\_Service\\_Routines](http://wiki.osdev.org/Interrupt_Service_Routines)
- Wikipedia, *Intel 8253*, [http://en.wikipedia.org/wiki/Intel\\_8253](http://en.wikipedia.org/wiki/Intel_8253)
- *Write your own Operating System: Programmable Interval Timer*, [http://wiki.osdev.org/Programmable\\_Interval\\_Timer](http://wiki.osdev.org/Programmable_Interval_Timer)
- Mark Feldman, *Programming the Intel 8253 Programmable Interval Timer*, <http://www.nondot.org/sabre/os/files/MiscHW/PIT.txt>
- Salvatore D'Angelo, *Keyboard Driver*, <http://opencommunity.altervista.org/samples/openjournal/keyboard.html>
- Adam Chapweske, *The PS/2 Keyboard Interface*, [http://www.burtonsys.com/ps2\\_chapweske.htm](http://www.burtonsys.com/ps2_chapweske.htm), <http://www.taylorede.com/reference/Interface/atkeyboard.pdf>
- OSDev Wiki, *ATA PIO mode*, [http://wiki.osdev.org/ATA\\_PIO\\_Mode](http://wiki.osdev.org/ATA_PIO_Mode)
- T13, *AT Attachment with Packet Interface - 6 (ATA/ATAPI-6)*, <http://bos.asmhackers.net/docs/ata/docs/ata-atapi-6-3b.pdf>
- LDP, *PCI*, <http://tldp.org/LDP/tlk/dd/pci.html>
- OSDev Wiki, *PCI*, <http://wiki.osdev.org/PCI>
- PLX technology, *pci 9054*, <http://www.nikhef.nl/~peterj/datasheets/9054db54-1C.pdf>
- *PCI and AGP Vendors, Devices and Subsystems identification file*, [http://wayback.archive.org/web/2009\\*/http://members.datafast.net.au/~dft0802/](http://wayback.archive.org/web/2009*/http://members.datafast.net.au/~dft0802/), [http://wayback.archive.org/web/2009\\*/http://members.datafast.net.au/~dft0802/downloads.htm](http://wayback.archive.org/web/2009*/http://members.datafast.net.au/~dft0802/downloads.htm)
- OSDev Wiki, *NE2000*, <http://wiki.osdev.org/Ne2000>
- National semiconductor, *DP8390D/NS32490D NIC network interface controller*, <http://www.national.com/pf/DP/DP8390D.html>
- National semiconductor, *Writing drivers for DP8390 NIC family of ethernet controllers*, <http://www.datasheetarchive.com/Indexer/Datasheet-017/DSA00296168.html>
- Realtek, *RTL8019AS, Realtek Full-Duplex Ethernet Controller with Plug and Play Function (RealPNP), SPECIFICATION*, <http://www.ethernut.de/pdf/8019as19ds.pdf>
- Network Working Group, *RFC 826: An Ethernet Address Resolution Protocol*, 1982, <http://www.ietf.org/rfc/rfc826.txt>
- Information Sciences Institute, University of Southern California, *RFC 791: Internet protocol*, 1981, <http://www.ietf.org/rfc/rfc791.txt>
- J. Postel, *RFC 792: Internet control message protocol*, 1981, <http://www.ietf.org/rfc/rfc792.txt>
- J. Mogul, J. Postel, *RFC 950: Internet standard subnetting procedure*, 1985, <http://www.ietf.org/rfc/rfc950.txt>
- J. Postel, *RFC 768: User datagram protocol*, 1980, <http://www.ietf.org/rfc/rfc768.txt>
- Information science institute, *RFC 793: Transmission control protocol*, 1981, <http://www.ietf.org/rfc/rfc793.txt>

<sup>1</sup> La modalità protetta è quella che consente di accedere alla memoria oltre il limite di 1 Mibyte.

<sup>2</sup> Alla tabella GDT possono essere collegate delle tabelle LDT, ovvero *local description table*, con il compito di individuare delle porzioni di memoria per conto di processi elaborativi singoli.

<sup>3</sup> Per accesso lineare alla memoria si intende che l'indirizzo relativo del segmento corrisponde anche all'indirizzo reale della memoria stessa. In inglese si usa il termine *flat memory*.



<sup>4</sup> Per rappresentare i numeri da 0 a 8191 servono precisamente 13 bit. Nei selettori di segmento si usano i 13 bit più significativi per individuare un descrittore.

## Studio per un sistema a 32 bit

84.1	Introduzione a os32 .....	99
84.1.1	Organizzazione .....	99
84.1.2	Le directory .....	100
84.1.3	La struttura degli eseguibili .....	100
84.1.4	Tabelle .....	102
84.1.5	Guida di stile .....	102
84.1.6	Tipi derivati speciali .....	104
84.2	Caricamento ed esecuzione del kernel .....	105
84.2.1	Multiboot .....	105
84.2.2	File «kernel.ld», «kernel/main/crt0.s» e «kernel/main/stack.s» .....	108
84.2.3	File «kernel/main.h» e «kernel/main/*» .....	109
84.3	Funzioni interne legate all'hardware, nei file «kernel/ibm_i386.h» e «kernel/ibm_i386/...» .....	112
84.3.1	Funzioni per l'input e l'output con le porte interne .....	112
84.3.2	Funzioni accessorie alla gestione delle interruzioni hardware .....	113
84.3.3	Gestione della tabella GDT .....	113
84.3.4	Gestione della tabella IDT .....	114
84.3.5	Gestione delle interruzioni .....	115
84.4	Gestione dei processi .....	117
84.4.1	File «kernel/ibm_i386/isr.s» .....	117
84.4.2	La tabella dei processi .....	121
84.4.3	Chiamate di sistema .....	124
84.4.4	Funzione «proc_init()» .....	125
84.4.5	Funzione «sysroutine()» .....	125
84.4.6	Funzione «proc_scheduler()» .....	126
84.4.7	Programmazione dei segnali .....	127
84.4.8	Salvataggio e recupero della pila per i «salti non locali» .....	129
84.5	Caricamento ed esecuzione delle applicazioni .....	131
84.5.1	Caricamento in memoria .....	131
84.5.2	Il codice iniziale dell'applicativo .....	132
84.6	Gestione della memoria .....	134
84.6.1	File «kernel/memory.h» e «kernel/memory/...» .....	135
84.6.2	Scansione della mappa di memoria .....	136
84.7	Dispositivi .....	137
84.7.1	File «kernel/dev.h» e «kernel/dev/...» .....	137
84.7.2	File «kernel/blk.h» e «kernel/blk/...» .....	138
84.7.3	Numero primario e numero secondario .....	139
84.7.4	Dispositivi previsti .....	139
84.7.5	Gestione del terminale .....	141
84.7.6	Gestione delle unità di memorizzazione in generale .....	147
84.7.7	Gestione delle unità PATA .....	147
84.8	Gestione del file system .....	149
84.8.1	File «kernel/fs/sb_...» .....	149
84.8.2	File «kernel/fs/zone_...» .....	151
84.8.3	File «kernel/fs/inode_...» .....	152
84.8.4	Fasi dell'innesto di un file system .....	157
84.8.5	Condotti .....	157
84.8.6	File «kernel/fs/file_...» .....	159
84.8.7	Descrittori di file .....	160
84.8.8	File «kernel/fs/path_...» .....	160

84.8.9	File «kernel/fs/fd_...»	163
84.9	Gestione delle interfacce di rete	164
84.9.1	Gestione dei dispositivi NE2K	164
84.9.2	Tabella delle interfacce e funzioni accessorie	165
84.9.3	Tabella ARP	167
84.10	Gestione di IPv4	168
84.10.1	Tabella IPv4	169
84.10.2	Ricezione di un pacchetto IPv4	170
84.10.3	Instradamenti	170
84.11	Gestione del protocollo ICMP	171
84.12	Gestione dei protocolli UDP e TCP	172
84.12.1	UDP	175
84.12.2	TCP	176
addr_t	104 135	arp.h 167
arp_clean()	168	arp_clean() 168
arp_index()	168	arp_init() 168
arp_reference()	168	arp_reference() 168
arp_request()	168	arp_rx() 168
ata_cmd_identify_device()	148	ata_cmd_identify_device() 148
ata_cmd_read_sectors()	148	ata_cmd_read_sectors() 148
ata_cmd_write_sectors()	148	ata_device() 148
ata_drq()	148	ata_init() 147
ata_lba28()	148	ata_lba28() 148
ata_rdy()	148	ata_read_sector() 149
ata_reset()	147	ata_sector_t 104 147
ata_t	104 147	ata_valid() 147
ata_write_sector()	149	blk.h 138
blk_ata.c	138	blk_ata.c 138
blk_cache_init.c	138	blk_cache_read.c 138
blk_cache_save.c	138	blk_cache_t 104
cli()	113	crt0.s 108
dev.h	137	dev/dev_tty.c 137
DEV_CONSOLE	139	DEV_CONSOLEn 139
dev_dm.c	137	DEV_DMmn 139
dev_io()	137	dev_io.c 137
dev_kmem.c	137	dev_kmem.c 137
DEV_KMEM_ARP	139	DEV_KMEM_FILE 139
DEV_KMEM_INODE	139	DEV_KMEM_MMP 139
DEV_KMEM_NET	139	DEV_KMEM_PS 139
DEV_KMEM_ROUTE	139	DEV_KMEM_SB 139
DEV_MEM	139	DEV_NULL 139
DEV_PORT	139	DEV_TTY 139
DEV_ZERO	139	directory_t 104
dm_t	104	fd_dup() 163
fd_reference()	163	fd_reference() 163
fd_t	104	file_reference() 159
file_stdio_dev_make()	159	file_stdio_dev_make() 159
file_t	104 159	fs.h 149
gdt()	114	gdt_load() 114
gdt_print()	114	gdt_print() 114
gdt_segment()	114	gdt_t 104
header_t	104	h_addr_t 104 168
ibm_i386.h	112	icmp_rx() 172
icmp_tx()	172	icmp_tx() 172
icmp_tx_echo()	172	icmp_tx_unreachable() 172
idt()	115	idt() 115
idtr_t	104	idt_descriptor() 115
idt_irq_remap()	115	idt_irq_remap() 115
idt_load()	115	idt_print() 115
idt_t	104	inode_alloc() 154
inode_check()	154	inode_check() 154
inode_dir_empty()	154	inode_file_read() 154
inode_file_write()	154	inode_file_write() 154
inode_free()	154	inode_fzones_read() 154
inode_fzones_write()	154	inode_fzones_write() 154
inode_get()	154	inode_pipe_make() 154
inode_pipe_read()	154	inode_pipe_read() 154
inode_pipe_write()	154	inode_print() 154
inode_put()	154	inode_reference() 154
inode_save()	154	inode_stddev_make() 154
inode_t	104 152	inode_truncate() 154
inode_zone()	154	in_16() 112
in_16()	112	in_8() 112
ip.h	168	ip_checksum() 168
ip_header()	168	ip_header() 168
ip_mask()	168	ip_reference() 168
ip_rx()	168	ip_table[] 169
ip_tx()	168	irq_off() 113
irq_on()	113	isr.s 117
isr_exception_name()	116	isr_exception_name() 116
isr_exception_unrecoverable()	116	isr_irq_clear() 116
isr_irq_clear_pic1()	116	isr_irq_clear_pic2() 116
isr_n()	116	kbd_isr() 144
kbd_load()	144	kbd_t 104
kernel.ld	108	kernel.memory.c 135
kernel.memory.c	135	longjmp() 129
main()	109	mboot.cmdline_opt() 107
mboot_save()	107	mboot_save() 107
mb_alloc()	135	mb_alloc_size() 135
mb_clean()	135	mb_free() 135
mb_print()	135	mb_reduce() 135
mb_reference()	135	mb_size() 135
memory.h	135	MEM_BLOCK_SIZE 135
MEM_MAX_BLOCKS	135	MEM_MAX_BLOCKS 135
multiboot_t	104	ne2k_check() 164
ne2k_isr()	164	ne2k_isr_expect() 164
ne2k_reset()	164	ne2k_rx() 164
ne2k_rx_reset()	164	ne2k_tx() 164
net.h	164	net_buffer_eth() 166
net_buffer_lo()	166	net_buffer_lo() 166
net_eth_ip_tx()	166	net_eth_tx() 166
net_index()	166	net_index_eth() 166
net_init()	166	net_rx() 166
os32.h	137	out_16() 112
out_8()	112	path_device() 161
path_fix()	161	path_full() 161
path_inode()	161	path_inode_link() 161
proc.h	117	proc_init() 125
proc_scheduler()	126	proc_scheduler() 126
proc_sig_handler()	127	proc_t 104 121
route_init()	171	route_remote_to_local() 171
route_remote_to_router()	171	route_sort() 171
sb_inode_status()	150	sb_mount() 150
sb_print()	150	sb_reference() 150
sb_save()	150	sb_t 104 149
sb_zone_status()	150	screen_cell() 145
screen_clear()	145	screen_cell() 145
screen_current()	145	screen_init() 145
screen_newline()	145	screen_newline() 145
screen_number()	145	screen_pointer() 145
screen_scroll()	145	screen_putc() 145
screen_scroll() 145		screen_select() 145
screen_t	104	screen_update() 145
setjmp()	129	stack.s 108
sti()	113	sysroutine() 124
s_chdir()	162	s_chmod() 162
s_chown()	162	s_chown() 162
s_dup()	163	s_dup2() 163
s_fchmod()	163	s_fcntl() 163
s_fstat()	163	s_link() 162
s_longjmp()	129	s_lseek() 163
s_mkdir()	162	s_mknod() 162
s_mount()	162	s_open() 162
s_pipe()	163	s_read() 163
s_setjmp()	129	s_stat() 162
s_umount()	162	s_unlink() 162
s_write()	163	tcp() 174
tcp_close()	174	tcp_connect() 174
tcp_rx_ack()	174	tcp_rx_ack() 174
tcp_rx_data()	174	tcp_show() 174
tcp_tx_ack()	174	tcp_tx_ack() 174
tcp_tx_raw()	174	tcp_tx_rst() 174
tcp_tx_sock()	174	tty_console() 142
tty_init()	142	tty_read() 142
tty_reference()	142	tty_t 104
tty_write()	142	udp_tx() 174
zno_t	104	zone_alloc() 152
zone_free()	152	zone_print() 152
zone_read()	152	zone_write() 152
_in_16()	112	_in_8() 112
_out_16()	112	_out_8() 112

mb_free()	135	mb_print() 135	mb_reduce() 135
mb_reference()	135	mb_size() 135	memory.h 135
MEM_BLOCK_SIZE	135	MEM_MAX_BLOCKS	135
multiboot_t	104	ne2k_check() 164	ne2k_isr() 164
ne2k_isr_expect()	164	ne2k_reset() 164	ne2k_rx() 164
ne2k_rx_reset()	164	ne2k_tx() 164	net.h 164
net_buffer_eth()	166	net_buffer_lo()	166
net_eth_ip_tx()	166	net_eth_tx() 166	net_index() 166
net_index_eth()	166	net_init() 166	net_rx() 166
os32.h	137	out_16() 112	out_8() 112
path_device()	161	path_fix() 161	path_full() 161
path_inode()	161	path_inode_link() 161	proc.h 117
proc_init()	125	proc_scheduler()	126
proc_sig_handler()	127	proc_t	104 121
route_init()	171	route_remote_to_local()	171
route_remote_to_router()	171	route_sort()	171
sb_inode_status()	150	sb_mount() 150	sb_print() 150
sb_reference()	150	sb_save() 150	sb_t 104 149
sb_zone_status()	150	screen_cell()	145
screen_clear()	145	screen_current()	145
screen_init()	145	screen_newline()	145
screen_number()	145	screen_pointer()	145
screen_putc()	145	screen_scroll()	145
screen_select()	145	screen_t	104
screen_update()	145	setjmp() 129	stack.s 108
sti()	113	sysroutine()	124
s_chdir()	162	s_chmod() 162	s_chown() 162
s_dup()	163	s_dup2() 163	s_fchmod() 163
s_fcntl()	163	s_fstat() 163	s_link() 162
s_longjmp()	129	s_lseek() 163	s_mkdir() 162
s_mknod()	162	s_mount() 162	s_open() 162
s_pipe()	163	s_read() 163	s_setjmp() 129
s_stat()	162	s_umount() 162	s_unlink() 162
s_write()	163	tcp() 174	tcp_close() 174
tcp_connect()	174	tcp_rx_ack() 174	tcp_rx_data() 174
tcp_show() 174		tcp_tx_ack() 174	tcp_tx_raw() 174
tcp_tx_rst() 174		tcp_tx_sock() 174	tty_console() 142
tty_init() 142		tty_read() 142	tty_reference() 142
tty_t 104		tty_write() 142	udp_tx() 174
zno_t 104		zone_alloc() 152	zone_free() 152
zone_print() 152		zone_read() 152	zone_write() 152
_in_16() 112		_in_8() 112	_out_16() 112
_out_8() 112			

## 84.1 Introduzione a os32

os32 è uno studio che applica qualche rudimento relativo ai sistemi operativi, basandosi sull'architettura x86-32 IBM AT, utilizzando come strumenti di sviluppo GNU C, GNU AS e GNU LD, su un sistema GNU/Linux. Il risultato non è un sistema operativo utilizzabile, ma una struttura su cui poter fare esperimenti e di cui è possibile mostrare (in termini tipografici) ed eventualmente descrivere ogni riga di codice.

os32 contiene uno schedulatore banale e molto limitato, un'organizzazione dei processi ad albero e una funzionalità di amministrazione dei segnali, una gestione del file system Minix 1 e delle partizioni in stile Dos (ma solo di quelle primarie), una shell banale e qualche programma di servizio di esempio.

La differenza più importante di os32, rispetto a os16, sta nel fatto che non si utilizzano più le funzioni del BIOS tradizionale, dal momento che si opera in modalità protetta.

### 84.1.1 Organizzazione

Tutti i file di os32 dovrebbero essere disponibili a partire da *allegati/os32*. In particolare, il file 'disk.hda' è l'immagine di un vecchio disco PATA, suddiviso in due partizioni: la prima partizione con un file system Dos-FAT, contenente SYSLINUX e il kernel di os32; la seconda contenente un file system Minix 1 con il sistema.

Gli script preparati per os32 prevedono che i file system contenuti nel file-immagine che rappresentano l'unità PATA, in fase di sviluppo si trovino innestati nelle directory  `'/mnt/disk.hda.1/'` e  `'/mnt/disk.hda.2/'`. Pertanto, se si ricompila os32, tali directory vanno predisposte (oppure vanno modificati gli script con l'organizzazione che si preferisce attuare). Tuttavia, considerato che non è facile lavorare con file-immagine suddivisi in partizioni, altri script aiutano nelle operazioni di manutenzione:  `'fdisk'`,  `'format'`,  `'mount'`,  `'umount'`.

Per la verifica del funzionamento del sistema, è previsto l'uso equivalente di Bochs o di Qemu. Per questo scopo sono disponibili gli script  `'bochs'` e  `'qemu'` (rispettivamente i listati 94.1.2 e 94.1.9), con le opzioni necessarie a operare correttamente.

Per la compilazione del lavoro si usano due script alternativi:  `'makeit.mer'` o  `'makeit.sep'` (listato 94.1.8). Lo script  `'makeit.mer'` conduce una compilazione in cui i file eseguibili degli applicativi sono tali da condividere lo stesso segmento di memoria, sia per il codice, sia per i dati; al contrario, lo script  `'makeit.sep'` fa sì che codice e dati siano distinti (il kernel si compila solo in formato ELF). I due script ricreano ogni volta i file-make, basandosi sui file presenti effettivamente nelle varie directory previste; inoltre, alla fine della compilazione, copiano il kernel nella prima partizione del file-immagine del disco PATA (purché risulti innestata come previsto nella directory  `'/mnt/disk.hda.1/'`) e nella seconda partizione copiano gli applicativi.

Va osservato che il lavoro si basa su un file system Minix 1 (sezione 68.7) perché è molto semplice, ma soprattutto, la prima versione è quella che può essere utilizzata facilmente in un sistema operativo GNU/Linux (sul quale avviene lo sviluppo di os32). È bene sottolineare che si tratta della versione con nomi da 14 caratteri, ovvero quella tradizionale del sistema operativo Minix, mentre nei sistemi GNU/Linux, la creazione predefinita di un file system del genere produce una versione particolare, con nomi da 30 caratteri.

84.1.2 Le directory

Gli script descritti nella sezione precedente, si trovano all'inizio della gerarchia prevista per os32. Le directory successive dividono in modo molto semplice le varie componenti per la compilazione:

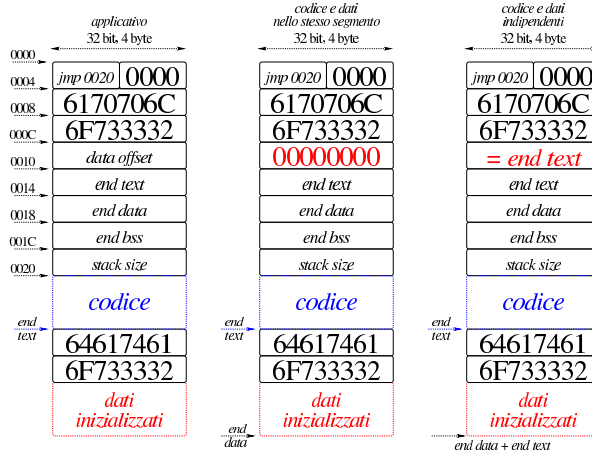
Directory	Contenuto
<code> 'applic/'</code>	File delle applicazioni da usare con os32.
<code> 'kernel/'</code>	File per la realizzazione del kernel, inclusi i file di intestazione specifici.
<code> 'lib/'</code>	File di intestazione generali, file della libreria C per le applicazioni e, per quanto possibile, anche per il kernel.
<code> 'skel/'</code>	Scheletro del file system complessivo, con i file di configurazione e le pagine di manuale.

La libreria C non è completa, limitandosi a contenere ciò che serve per lo stato di avanzamento attuale del lavoro. Si osservi che nella directory  `'lib/gcc/'` si collocano file contenenti una libreria di funzioni in linguaggio C, necessaria al compilatore GNU C per compiere il proprio lavoro correttamente con valori da 64 bit.

84.1.3 La struttura degli eseguibili

Nell'ottica della massima semplicità, gli eseguibili degli applicativi di os32 hanno una struttura propria, schematizzata dalla figura successiva. Tale struttura viene ottenuta attraverso i file sorgenti  `'crt0.mer.s'` o  `'crt0.sep.s'`, e i file di configurazione di GNU LD  `'applic.mer.ld'` o  `'applic.sep.ld'`. La sigla  `'* .mer. *'` individua la compilazione in un solo segmento, sia per il codice, sia per i dati, mentre la sigla  `'* .sep. *'` riguarda la situazione opposta, in cui codice e dati si trovano divisi.

Figura 84.2. Struttura dei file eseguibili degli applicativi di os32.

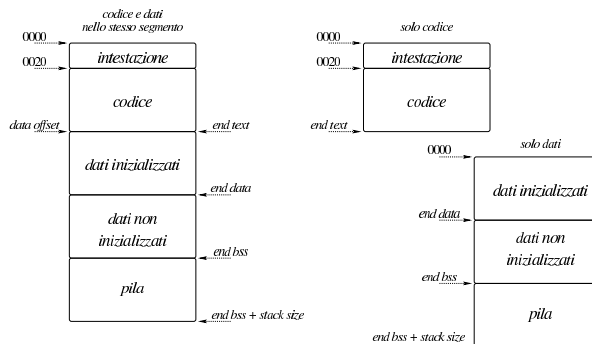


Nella figura si mettono a confronto la struttura dell'eseguibile di un applicativo compilato per avere codice e dati nello stesso segmento, rispetto al caso in cui questi sono separati. Nei primi quattro byte c'è un'istruzione di salto al codice che si trova subito dopo l'intestazione, quindi appare un'impronta di riconoscimento che occupa complessivamente otto byte. Tale impronta è la rappresentazione esadecimale della stringa  `«os32appl»`, ma spezzata in due e rovesciata a causa dell'architettura *little endian* (se si legge il file in esadecimale, si vede la sequenza dei caratteri  `«lppa23so»`).

Dopo l'impronta di riconoscimento si trovano, rispettivamente, lo scostamento del segmento dati, espresso in byte, gli indirizzi conclusivi dell'area del codice, dei dati inizializzati e di quelli non inizializzati. Alla fine viene indicata la dimensione richiesta per la pila dei dati. Per distinguere se l'eseguibile è fatto per gestire in un solo segmento codice e dati, oppure se questi devono essere separati, va osservato il valore di *data\_offset*: se questo è zero, significa che il segmento dati parte dall'indirizzo zero, esattamente come il segmento codice, pertanto si trovano nello stesso spazio di indirizzamento. Se invece il valore di *data\_offset* è diverso da zero, allora deve coincidere con il valore di *end\_text*, in quanto i dati inizializzati si trovano nel file a partire dalla fine del codice, ma devono poi collocarsi in un segmento separato, per cui il valore di *end\_data* è da intendere riferito all'indirizzo iniziale della zona dei dati, ovvero zero.

Nel file eseguibile, la porzione che contiene i dati inizializzati, parte con un'impronta ulteriore, costituita da  `«os32data»`, con gli stessi problemi di inversione già descritti per l'intestazione. Lo scopo di questa impronta è semplicemente quello di evitare che ci possano essere dati che iniziano precisamente dall'indirizzo zero, essendo questo riservato per il puntatore nullo.

Figura 84.3. Immagine in memoria dei processi generati dagli eseguibili di os32: a sinistra quelli in cui codice e dati condividono lo stesso segmento di memoria; a destra quelli che usano segmenti distinti.



Il kernel è in formato ELF, ma nella prima parte del codice vie-

ne piazzata un'impronta, secondo le specifiche multiboot (sezione 65.5.1).

Riquadro 84.4. Compilazione degli applicativi con codice e dati separati.

La compilazione degli applicativi che in memoria separano il segmento codice da quello dei dati avviene in modo più complicato rispetto all'altro metodo, perché codice e dati iniziano formalmente dall'indirizzo zero e non è possibile procedere a una compilazione «binaria» normale. Pertanto, in questo caso si crea inizialmente un formato ELF provvisorio; poi, attraverso lo script 'elf-to-os32' che a sua volta si avvale di 'objdump', vengono individuate le componenti che servono dal file ELF e ricomposte secondo il formato che si aspetta os32.

#### 84.1.4 Tabelle

« Nel codice del kernel si utilizzano spesso delle informazioni organizzate in memoria in forma di tabella. Si tratta precisamente di array, le cui celle sono costituite generalmente da variabili strutturate. Queste tabelle, ovvero gli array che le rappresentano, sono dichiarate come variabili pubbliche; tuttavia, per facilitare l'accesso ai rispettivi elementi e per uniformità di comportamento, viene abbinata loro una funzione, con un nome terminante per '...reference()', con cui si ottiene il puntatore a un certo elemento della tabella, fornendo gli argomenti appropriati. Per esempio, la tabella degli inode in corso di utilizzazione viene dichiarata così nel file 'kernel/fs/inode\_table.c':

```
inode_t inode_table[INODE_MAX_SLOTS];
```

Successivamente, la funzione *inode\_reference()* offre il puntatore a un certo inode:

```
inode_t *inode_reference (dev_t device, ino_t ino);
```

#### 84.1.5 Guida di stile

« Per cercare di dare un po' di uniformità al codice del kernel e a quello della libreria, dove possibile, i nomi delle variabili seguono una certa logica, riassunta dalla tabella successiva.

Tipo	Nome	Utilizzo
inode_t *	inode inode_...	Puntatore a un inode (puntatore a un elemento della tabella di inode).
ino_t	ino ino_...	Numero di inode, nell'ambito di un certo super blocco (ammesso che sia abbinato effettivamente a un dispositivo).
int	fdn fdn_...	Numero del descrittore di un file (indice all'interno della tabella dei descrittori).
fd_t *	fd fd_...	Puntatore a un descrittore di file (puntatore a un elemento della tabella di descrittori).
int	fno fno_...	Numero del file di sistema (indice all'interno della tabella dei file di sistema).
zno_t	zone zone_...	Numero assoluto di una «zona» del file system Minix.
zno_t	fzone fzone_...	Numero relativo di una «zona» del file system Minix. In questo caso, il numero della zona è relativo al file, dove la prima zona del file ha il numero zero.
off_t	offset offset_... off_...	Scostamento, secondo il significato del tipo derivato 'off_t'.

Tipo	Nome	Utilizzo
size_t ssize_t	size size_...	Dimensione, secondo il significato dei tipi derivati 'size_t' o 'ssize_t'.
size_t ssize_t	count count_...	Quantità, quando il tipo 'size_t' è appropriato.
blkcnt_t	blkcnt blkcnt_...	Quantità espressa in blocchi del file system (in questo caso, trattandosi di un file system Minix 1, si intendono zone).
blksize_t	blksize blksize_...	Dimensione del blocco del file system, espressa in byte (in questo caso, trattandosi di un file system Minix 1, si intende la dimensione della zona).
int	fno fno_...	Numero di file system.
int	oflags oflags_...	Opzioni relative all'apertura di un file, annotate nella tabella dei file di sistema: indicatori di sistema.
int	status status_...	Valore intero restituito da una funzione, quando la risposta contiene solo l'indicazione di un successo o di un insuccesso.
void *	pstatus	Puntatore restituito da una funzione, quando interessa sapere solo se si tratta di un esito valido.
char *	path path_...	Percorso del file system.
dev_t	device device_...	Numero di dispositivo, contenente sia il numero primario, sia quello secondario ( <i>major</i> , <i>minor</i> ).
int	n n_...	Dimensione di qualcosa, di tipo 'int'.
char *	string string_...	Area di memoria da considerare come stringa.
void *	buffer buffer_...	Area di memoria destinata ad accogliere un'informazione di tipo imprecisato.
int	n n_...	Dimensione o quantità di qualcosa, espressa attraverso il tipo 'int'.
int	c c_...	Un carattere senza segno trasformato nel tipo 'int'.
struct stat	st st_...	Variabile strutturata usata per rappresentare lo stato di un file, secondo il tipo 'struct stat'.
FILE *	fp fp_...	Puntatore che rappresenta un flusso di file.
DIR *	dp dp_...	Puntatore che rappresenta un flusso relativo a una directory.

Tipo	Nome	Utilizzo
struct dirent	dir dir_...	Variabile strutturata contenente le informazioni su una voce di una directory.
struct password	pws pws_...	Variabile strutturata contenente le informazioni di una voce del file <code>'/etc/passwd'</code> .
struct tm	tms tms_...	Variabile strutturata contenente le componenti di un orario.
struct tm *	timeptr timeptr_...	Puntatore a una variabile strutturata contenente le componenti di un orario.

#### 84.1.6 Tipi derivati speciali

« Nel codice del kernel e nella libreria specifica di os32 si usano dei tipi derivati speciali, riassunti nella tabella successiva.

File di intestazione	Tipo speciale	Descrizione
'kernel/fs.h'	zno_t	Variabile scalare, per rappresentare un numero di una zona, secondo la terminologia del file system Minix.
'kernel/fs.h'	sb_t	Variabile strutturata, adatta a contenere tutte le informazioni di un super blocco, relativo a un dispositivo di memorizzazione innestato.
'kernel/fs.h'	inode_t	Variabile strutturata, adatta a contenere tutte le informazioni di un inode aperto nel sistema.
'kernel/fs.h'	file_t	Variabile strutturata, adatta a contenere i dati di un file di sistema.
'kernel/fs.h'	fd_t	Variabile strutturata, adatta a contenere i dati di un descrittore di file, ovvero del file di un certo processo elaborativo.
'kernel/fs.h'	directory_t	Variabile strutturata, adatta a contenere una voce di una directory.
'kernel/ibm_i386.h'	gdt_t	Variabile strutturata, adatta a contenere le informazioni di una voce della tabella GDT.
'kernel/ibm_i386.h'	idt_t	Variabile strutturata, adatta a contenere le informazioni di una voce della tabella IDT.
'kernel/ibm_i386.h'	idtr_t	Variabile strutturata, adatta a rappresentare il registro IDTR.
'kernel/memory.h'	addr_t	Variabile scalare, in grado di rappresentare un indirizzo efficace di memoria (un indirizzo che vada da $00000000_{16}$ a $FFFFFFFF_{16}$ ).
'kernel/multiboot.h'	multiboot_t	Variabile strutturata che riproduce la scomposizione delle informazioni ricevute dal kernel dal sistema di avvio multiboot.
'kernel/proc.h'	proc_t	Variabile strutturata per rappresentare un elemento della tabella dei processi.

File di intestazione	Tipo speciale	Descrizione
'kernel/proc.h'	header_t	Variabile strutturata che riproduce la suddivisione delle informazioni contenute nella parte iniziale degli eseguibili di os32.
'kernel/driver/ata.h'	ata_t	Variabile strutturata per rappresentare un elemento della tabella delle unità ATA.
'kernel/driver/ata.h'	ata_sector_t	Variabile strutturata per rappresentare un settore di dati relativo alla gestione ATA.
'kernel/driver/kbd.h'	kbd_t	Variabile strutturata per rappresentare complessivamente lo stato della tastiera, incorporando anche la modalità di interpretazione corretta della mappa attuale.
'kernel/driver/screen.h'	screen_t	Variabile strutturata per rappresentare il contenuto di uno schermo e la collocazione del cursore; tale variabile strutturata compone un elemento della tabella degli schermi gestiti simultaneamente.
'kernel/driver/tty.h'	tty_t	Variabile strutturata, adatta a contenere le informazioni e lo stato di un terminale, che costituisce in pratica un elemento della tabella dei terminali.
'kernel/blk.h'	blk_cache_t	Variabile strutturata, adatta a contenere un blocco di memoria (per i dispositivi a blocchi) e le informazioni che lo riguardano, come elemento della tabella che costituisce la memoria tampone per l'accesso alle unità di memorizzazione.
'lib/sys/os32.h'	h_addr_t	Variabile scalare a 32 bit, contenente un indirizzo IPv4 in <i>host byte order</i> , ovvero rappresentato secondo l'architettura della CPU, per ciò che riguarda l'ordine dei byte.

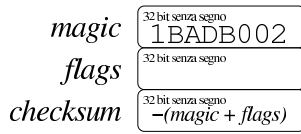
## 84.2 Caricamento ed esecuzione del kernel

« Il kernel di os32 è compilato in formato ELF, secondo le specifiche multiboot, in modo da poter essere avviato da un sistema come GRUB 1 o SYSLINUX. Il codice del kernel inizia nel file `'crt0.s'`, dove a un certo punto viene eseguita la funzione `kmain()`, nella quale si sintetizza il funzionamento del kernel stesso. Il sistema di avvio colloca il kernel a partire dall'indirizzo  $100000_{16}$  (1 Mibyte), già in modalità protetta, di conseguenza il codice è organizzato per iniziare da tale posizione.

### 84.2.1 Multiboot

« os32 è conforme alle specifiche multiboot per consentirne l'avvio attraverso GRUB 1 o SYSLINUX, senza doversi prendere carico dei problemi relativi al passaggio alla modalità protetta. Perché il file del kernel sia riconosciuto come aderente a tali specifiche, contiene un'impronta di riconoscimento, definita *multiboot header*, collocata nella parte iniziale, come dichiarato nel file `'kernel/main/crt.s'`, entro i primi 8 Kibyte.

Figura 84.9. La prima parte obbligatoria dell'intestazione multiboot.



Il primo campo da 32 bit, definito *magic*, contiene l'impronta di riconoscimento vera e propria, costituita precisamente dal numero 1BADB002<sub>16</sub>. Il secondo campo da 32 bit, definito *flags*, contiene degli indicatori con i quali si richiede un certo comportamento al sistema di avvio. Il terzo campo da 32 bit, definito *checksum*, contiene un numero calcolato in modo tale che la somma tra i numeri contenuti nei tre campi da 32 bit porti a ottenere zero, senza considerare i riporti.

I nomi indicati sono quelli definiti dallo standard e, come si vede, il campo *checksum* si ottiene calcolando  $-(magic + flags)$ , dove si deve intendere che i calcoli avvengono con valori interi senza segno e si ignorano i riporti.

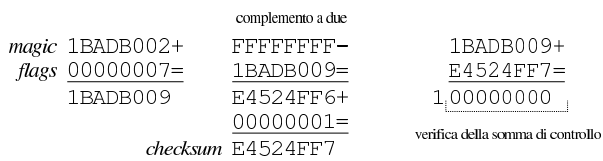
Dal momento che il kernel da avviare è in formato ELF, le informazioni che il sistema di avvio necessita per piazzarlo correttamente in memoria e per passare il controllo allo stesso, sono già disponibili e non c'è la necessità di occuparsi di altri campi facoltativi che possono seguire i tre già descritti. Stante questa semplificazione, per quanto riguarda il campo *flags*, os32 utilizza precisamente il valore 00000003<sub>16</sub>, con il significato che si vede nella figura successiva.

Figura 84.10. Il campo *flags* e il suo utilizzo fondamentale.



Il bit meno significativo del campo *flags*, se impostato a uno, serve a richiedere il caricamento in memoria dei moduli eventuali (assieme al file-immagine principale) in modo che risultino allineati all'inizio di una «pagina» (ovvero all'inizio di un blocco da 4 Kibyte). os32 non prevede moduli, tuttavia richiede ugualmente questa opzione. Il secondo bit del campo *flags* serve a richiedere al sistema di avvio di passare le informazioni disponibili sulla memoria, le quali poi vengono rese disponibili a partire da un'area a cui punta inizialmente il registro *EBX*.

Figura 84.11. Calcolo del campo *checksum*.



Quando il sistema di avvio passa il controllo al kernel, dopo averlo caricato in memoria: il microprocessore è in modalità protetta; il registro *EAX* contiene il numero 2BADB002<sub>16</sub>; il registro *EBX* contiene l'indirizzo fisico, a 32 bit, di una sequenza di campi contenenti informazioni passate dal sistema di avvio (*multiboot information structure*), come si vede nella figura successiva.

Figura 84.12. Inizio della struttura di informazioni offerta da un sistema di avvio aderente alle specifiche *multiboot*.

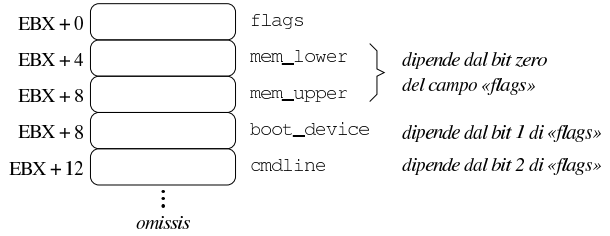


Tabella 84.13. Descrizione dei primi campi della struttura informativa fornita dal sistema di avvio *multiboot*.

Nome mnemonico del campo	bit del campo 'flags' da cui dipende	Descrizione
flags		Il primo campo definisce degli indicatori, con i quali si dichiara se una certa informazione, successiva, viene fornita ed è valida.
mem_lower mem_upper	0	Se è attivo il bit meno significativo del campo 'flags', i campi 'mem_lower' e 'mem_upper' contengono la dimensione della memoria bassa (da zero a un massimo di 640 Kibyte) e della memoria alta (quella che si trova a partire da un mebibyte). La dimensione è da intendersi in kibibyte (simbolo Kibyte) e, per quanto riguarda la memoria alta, viene indicata solo la dimensione continua fino al primo «buco».
boot_device	1	Se è attivo il secondo bit, partendo dal lato meno significativo, il campo 'boot_device' dà informazioni sull'unità di avvio. L'informazione è divisa in quattro byte, come descritto nelle specifiche <i>multiboot</i> .
cmdline	2	Se è attivo il terzo bit, partendo dal lato meno significativo, il campo 'cmdline' contiene l'indirizzo iniziale di una stringa che riproduce la riga di comando passata al kernel.

Come si può intuire leggendo la tabella che descrive i primi cinque campi, il significato dei bit del campo *'flags'* viene attribuito, mano a mano che l'aggiornamento delle specifiche prevede l'espansione della struttura informativa. Per esempio, un campo *'flags'* con il valore 100<sub>2</sub> sta a significare che esistono i campi fino a *'cmdline'* e il contenuto di quelli precedenti non è valido, ma i campi successivi, non esistono affatto. La comprensione di questo concetto dovrebbe rendere un po' più semplice la lettura delle specifiche.

Tabella 84.14. Funzioni per la gestione delle specifiche multiboot all'interno di os32.

Funzione	Descrizione
void mboot_save (multiboot_t *mboot_data);	Salva le informazioni multiboot all'interno della variabile strutturata pubblica <i>multiboot</i> . Listati 94.11, 94.11.2 e 94.11.3.

Funzione	Descrizione
<pre>char ** mboot_cmdline_opt (const char *opt,                   const char *delim);</pre>	<p>Scandisce la stringa delle opzioni salvata all'interno di <i>multiboot.cmdline</i>, alla ricerca di un'opzione il cui nome corrisponda alla stringa. Dopo il nome dell'opzione deve apparire il segno '=' e dopo devono trovarsi i valori associati all'opzione, separati da <i>delim</i>. Questi valori vengono restituiti in forma di array di stringhe, dove l'ultima stringa si riconosce perché vuota. Listati 94.11, 94.11.2 e 94.11.1.</p>

84.2.2 File «kernel.ld», «kernel/main/crt0.s» e «kernel/main/stack.s»

«  
Listati 94.1.7, 94.9.2 e 94.9.6.

Il codice del kernel inizia dal file 'crt.s'; tuttavia, per la sua corretta interpretazione, va considerato prima il file di configurazione di GNU LD (il collegatore, ovvero il linker), costituito dal file 'kernel.ld', sintetizzabile così:

```
ENTRY (kstartup)
SECTIONS {
    . = 0x00100000;
    ...
}
```

Si osserva subito che il punto di inizio del codice, descritto successivamente dal file 'crt.s', deve corrispondere alla posizione dell'etichetta 'kstartup' e che quel punto deve trovarsi all'indirizzo 100000<sub>16</sub>, ovvero quello in cui il sistema di avvio lo colloca.

Nel file 'crt.s', dopo il preambolo in cui si dichiarano i simboli esterni e quelli interni da rendere pubblici, si parte proprio con l'etichetta 'kstartup', e da lì si salta a un'altra posizione ('start'), per lasciare spazio all'intestazione multiboot.

```
...
.section .text
kstartup:
    jmp start
    .align 4
multiboot_header:
    .int 0x1BADB002          # magic
    .int 0x00000003        # flags
    .int -(0x1BADB002 + 0x00000003) # checksum
start:
    ...
```

L'immagine del kernel in memoria utilizza un solo segmento per codice e dati, suddividendosi nel modo consueto: codice, dati inizializzati, dati non inizializzati e pila. Per individuare le varie componenti, il file 'kernel.ld' inserisce dei nomi a cui è possibile fare riferimento nel codice; inoltre, viene utilizzato il file 'stack.s' per definire lo spazio usato per la pila dei dati.

Figura 84.17. Immagine del kernel in memoria, a partire dall'indirizzo 100000<sub>16</sub>, evidenziando le etichette dichiarate nei file 'kernel.ld', 'crt0.s' e 'stack.s'.



A partire dall'indirizzo corrispondente all'etichetta 'start', nel file 'crt0.s' inizia il lavoro preliminare del kernel. Per prima cosa viene attivata la pila dei dati, collocando nel registro *ESP* l'indirizzo corrispondente alla fine della stessa, ovvero '*\_k\_stack\_bottom*':

```
movl $_k_stack_bottom, %esp
```

Quindi si azzerà il registro *EFLAGS*, sfruttando per questo la pila appena attivata:

```
pushl $0
popf
```

Infine si chiama la funzione *kmain()* (del file 'kmain.c'), fornendo come argomenti la firma di riconoscimento del sistema multiboot, contenuta nel registro *EAX*, e il puntatore alla struttura contenente le informazioni fornite dal sistema multiboot, contenuto nel registro *EBX*:

```
pushl %ebx # multiboot_t *info;
pushl %eax # uint32_t magic;
call kmain # void kmain (uint32_t magic,
# multiboot_t *info);
```

Se ci dovesse essere una conclusione della funzione *kmain()*, si passerebbe al codice successivo, il quale si limita a mettere a riposo la CPU:

```
halt:
    hlt
    jmp halt
```

84.2.3 File «kernel/main.h» e «kernel/main/\*»

Listato 94.9 e successivi.

Tutto il lavoro del kernel di os32 si sintetizza nella funzione *kmain()*, contenuta nel file 'kernel/main/kmain.c'. Per poter dare un significato a ciò che vi appare al suo interno, occorre conoscere tutto il resto del codice, ma inizialmente è utile avere un'idea di ciò che succede, se poi si vuole compilare ed eseguire il sistema operativo.

La funzione si chiama *kmain()* (e non *main()*), perché non è conforme allo schema che dovrebbe avere la prima funzione di un programma per sistemi POSIX. Come già accennato a proposito del file 'crt0.s', la funzione *kmain()* prevede come parametri un codi-

ce di riconoscimento e il puntatore a delle informazioni, forniti dal sistema di avvio.

```

...
void
kmain (uint32_t magic, multiboot_t *mboot_data)
{
    ...
    tty_init ();
    if (magic == 0x2BADB002)
    {
        mboot_save (mboot_data);
        k_printf ("os32 build %s ram %i Kibyte\n",
            BUILD_DATE, (int) multiboot.mem_upper);
        mb_size (multiboot.mem_upper * 1024);
        kbd_load ();
        blk_cache_init ();
        fs_init ();
        proc_init ();
    }
    else
    {
        ...
        k_exit ();
    }
    menu ();
    ...
}

```

Dopo la dichiarazione delle variabili si inizializza la gestione del video della console (funzione `tty_init()`), si verifica che il codice sia stato avviato da un sistema di avvio multiboot e se ne salvano le informazioni (funzione `mboot_save()`), quindi si mostra un messaggio iniziale, si imposta la dimensione massima della memoria disponibile in base ai dati ottenuti dal sistema multiboot (funzione `mb_size()`), si configura la tastiera (funzione `kbd_load()`), si inizializza la gestione della memoria tampone (funzione `blk_cache_init()`), del file system (funzione `fs_init()`) e dei processi elaborativi (`proc_init()`). Fatto tutto questo appare un menù (funzione `menu()`) e si passa a una fase successiva.

```

...
void
kmain (uint32_t magic, multiboot_t *mboot_data)
{
    ...
    menu ();
    for (exit = 0; exit == 0;)
    {
        sys (SYS_0, NULL, 0);
        ...
        if ...
        ...
        else if (strncmp (command, "h", MAX_CANON) == 0)
        {
            menu ();
        }
        else if (strncmp (command, "x", MAX_CANON) == 0)
        ...
        else if (strncmp (command, "q", MAX_CANON) == 0)
        {
            k_printf ("System halted!\n");
            return;
        }
    }
}

```

A questo punto il kernel ha concluso le sue attività preliminari e, per motivi diagnostici, mostra un menù, quindi inizia un ciclo in cui ogni volta esegue una chiamata di sistema nulla e poi legge un comando dalla tastiera, costituito però da un solo carattere: se risulta selezionato un comando previsto, il kernel esegue quanto richiesto e poi riprende il ciclo. La chiamata di sistema nulla serve a far sì che lo schedatore ceda il controllo a un altro processo, ammesso che questo esista, consentendo l'avvio di processi ancor prima di avere messo in funzione quel processo che deve svolgere il ruolo di `'init'`.

In generale le chiamate di sistema sono fatte per essere usate solo dalle applicazioni; tuttavia, in pochi casi speciali il kernel le deve utilizzare come se fosse proprio un'applicazione. Qui si rende necessario l'uso della chiamata nulla, perché quando è in funzione il codice del kernel non ci possono essere interruzioni esterne e quindi nessun altro processo verrebbe messo in condizione di funzionare.

Le funzioni principali disponibili in questa modalità diagnostica sono riassunte nella tabella successiva:

Comando	Risultato
h	Mostra il menù di funzioni disponibili.
t	Mostra i valori gestiti internamente dell'orologio del kernel.
f	Esegue una biforcazione del kernel, nella quale, il processo figlio si limita a mostrare ripetutamente il proprio numero di processo.
g	Mostra le prime voci della tabella GDT, in binario.
G	
i	Mostra le prime voci della tabella IDT, in binario.
I	
m	Mostra la mappa della memoria, elencando le aree continue utilizzate.
p	Mostra la situazione dei processi e altre informazioni.
s	Mostra delle informazioni sul super blocco.
n	Mostra l'elenco degli inode attivi.
1	Invia il segnale <code>'SIGKILL'</code> al processo numero uno.
2   3   4   5	Invia il segnale <code>'SIGTERM'</code> al processo con il numero corrispondente, da 2 a 15.
6   7   8   9   A	
B   C   D   E   F	
a   b   c	
x	Termina il ciclo e successivamente si passa all'avvio di <code>'/bin/init'</code> .
q	Ferma il sistema.

Premendo `[x]`, il kernel avvia `'/bin/init'`, quindi si mette in un altro ciclo, dove si limita a passare ogni volta il controllo allo schedatore, attraverso la chiamata di sistema nulla.

```

else if (strncmp (command, "x", MAX_CANON) == 0)
{
    exec_argv[0] = "/bin/init";
    exec_argv[1] = NULL;
    pid = run ("/bin/init", exec_argv, NULL);
    while (1)
    {
        sys (SYS_0, NULL, 0);
    }
}

```

Figura 84.26. Aspetto di os32 in funzione mentre visualizza la tabella dei processi avviati e la mappa della memoria.

```

c
abaabaaba
P
FP P PG          T * 0x1000 D * 0x1000 stack
id id rp tty uid euid suid usage s addr size addr size pointer name
0 0 0 0000 0 0 0 00.03 R 00000 028e 00000 0000 028eb2c os32 kernel
0 1 0 0000 0 0 0 00.09 r 0051e 000e 0052c 002d 002cf88 /bin/cc
1 2 0 0000 10 10 10 00.00 s 002bc 000e 002ca 002d 002cf34 /bin/aaa
1 3 0 0000 11 11 11 00.00 s 002f7 000e 00305 002d 002cf34 /bin/bbb
ab
m
Hex mem map, blocks of 1000: 0-28f 2bc-332 51e-559
aabaab_

```



Figura 84.27. Aspetto di os32 in funzione con il menù in evidenza, dopo aver dato il comando 'x' per avviare 'init'.

```
os32 build 20AAMMGHm ram 130048 Kibyte
[ata_init] ATA drive 0 size 8064 Kib
[ata_drq] ERROR: drive 2 error
[dm_init] ATA drive=0 total sectors=16128
[dm_init] partition type=0c start sector=63 total sectors=2961
[dm_init] partition type=81 start sector=3024 total sectors=13104
-----
| h  show this menu                               |-----| |
| t  show internal timer values                   | all commands |
| f  fork the kernel                             | followed by  |
| m  memory map (HEX)                            | [Enter]      |
| g|G show GDT table first 21+21 items           |-----|
| i|I show IDT table first 21+21 items
| p  process status list
| s  super block list
| n  list of active inodes
| 1..9 kill process 1 to 9
| A..F kill process 10 to 15
| a..c run programs '/bin/aaa' to '/bin/ccc' in parallel
| x  exit interaction with kernel and start '/bin/init'
| q  quit kernel
-----
x
init
os32: a basic os. [Ctrl q], [Ctrl r], [Ctrl s], [Ctrl t] to change
console.
This is terminal /dev/console0
Log in as "root" or "user" with password "ciao" :-)
login:
```

84.3 Funzioni interne legate all'hardware, nei file «kernel/ibm\_i386.h» e «kernel/ibm\_i386/...»

Listato 94.6 e successivi.

Il file 'kernel/ibm\_i386.h' e quelli contenuti nella directory 'kernel/ibm\_i386/', raccolgono il codice del kernel che è legato strettamente all'hardware, escludendo però la gestione dei dispositivi. Tra le altre spiccano particolarmente le funzioni per la gestione dei segmenti di memoria (la tabella GDT), delle interruzioni (la tabella IDT) e l'attivazione delle routine associate alle interruzioni (ISR).

Alcune delle funzioni scritte in linguaggio assembler hanno nomi che iniziano con un trattino basso, ma a fianco di queste sono disponibili delle macroistruzioni, con nomi equivalenti senza il trattino basso iniziale, per garantire che gli argomenti della chiamata abbiano il tipo corretto, restituendo un valore intero «normale», quando qualcosa deve essere restituito.

84.3.1 Funzioni per l'input e l'output con le porte interne

Alcune funzioni e macroistruzioni di questo gruppo sono destinate a facilitare l'input e l'output con le porte interne dell'architettura x86.

Tabella 84.28. Funzioni e macroistruzioni per l'input e l'output con le porte interne x86.

Funzione o macroistruzione	Descrizione
uint32_t _in_8 (uint32_t port); unsigned int in_8 (port);	Legge un valore a 8 bit da una porta. Listati 94.6 e 94.6.3.
uint32_t _in_16 (uint32_t port); unsigned int in_16 (port);	Legge un valore a 16 bit da una porta. Listati 94.6 e 94.6.1.
void _out_8 (uint32_t port, uint32_t value); void out_8 (port, value);	Scrive un valore a 8 bit in una porta. Listati 94.6 e 94.6.6.
void _out_16 (uint32_t port, uint32_t value); void out_16 (port, value);	Scrive un valore a 16 bit in una porta. Listati 94.6 e 94.6.4.

84.3.2 Funzioni accessorie alla gestione delle interruzioni hardware

Alcune funzioni di questo gruppo sono destinate a facilitare il controllo delle interruzioni hardware che raggiungono la CPU.

Tabella 84.29. Funzioni accessorie per il controllo delle interruzioni hardware.

Funzione o macroistruzione	Descrizione
void cli (void);	Disabilita le interruzioni hardware attraverso l'azzeramento dell'indicatore relativo nel registro EFLAGS. Listati 94.6 e 94.6.7.
void sti (void);	Abilita le interruzioni hardware attraverso l'attivazione dell'indicatore relativo nel registro EFLAGS. Listati 94.6 e 94.6.27.
void irq_on (unsigned int irq);	Abilita selettivamente l'interruzione hardware indicata per numero (da zero a 16). Listati 94.6 e 94.6.20.
void irq_off (unsigned int irq);	Disabilita selettivamente l'interruzione hardware indicata per numero (da zero a 16). Listati 94.6 e 94.6.19.

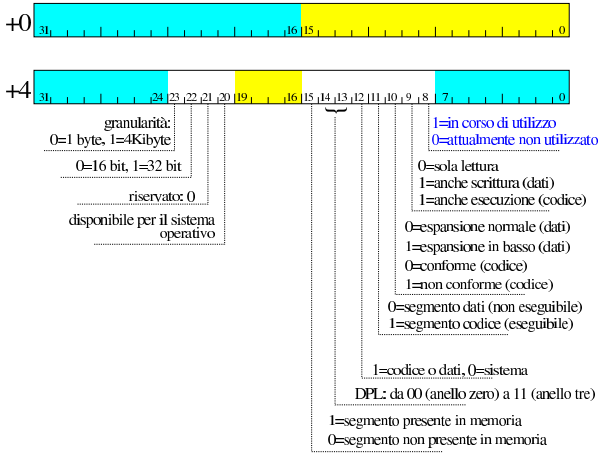
84.3.3 Gestione della tabella GDT

Nel momento in cui il codice del kernel prende il controllo, il microprocessore si trova già a funzionare in modalità protetta, attraverso una tabella GDT già impostata per gestire la memoria in modo lineare, senza particolari accorgimenti. Quando il kernel inizializza la gestione dei processi (funzione *proc\_init()*) costruisce una nuova tabella GDT, nella quale, per ogni processo gestibile, predispone due elementi, per descrivere rispettivamente il segmento codice e il segmento dati di un processo. In pratica, la nuova tabella GDT è composta da una prima voce nulla, obbligatoria, da una coppia di voci che descrivono il segmento codice e dati del kernel, da altre coppie di voci, modificate poi durante il funzionamento, per descrivere i segmenti dei processi.

Tutti i processi vedono la memoria con un indirizzamento che corrisponde a quello reale; tuttavia, disponendo ognuno di una propria coppia di voci nella tabella GDT, è possibile controllarne l'uso in modo da impedire che possano raggiungere aree al di fuori della propria competenza.

La tabella GDT è rappresentata in C dall'array *gdt\_table[]* dichiarato nel file 'kernel/ibm\_i386/gdt\_public.c' (listato 94.6.11), composto da elementi di tipo 'gdt\_t' (listato 94.6).

```
typedef struct {
    uint32_t limit_a      : 16,
           base_a        : 16;
    uint32_t base_b      : 8,
           accessed     : 1,
           write_execute : 1,
           expansion_conforming : 1,
           code_or_data  : 1,
           code_data_or_system : 1,
           dpl           : 2,
           present       : 1,
           limit_b      : 4,
           available    : 1,
           reserved     : 1,
           big           : 1,
           granularity  : 1,
           base_c       : 8;
} gdt_t;
```



La tabella viene creata con una quantità di elementi pari al valore della macro-variabile *GDT\_ITEMS*. Sapendo che la prima voce è obbligatoriamente nulla, che se ne usano altre due per il kernel e che ogni processo utilizza due voci della tabella, si possono gestire al massimo (*GDT\_ITEMS*-3)/2 processi.

La struttura di ogni elemento della tabella GDT è molto complessa, pertanto, per scriverci un nuovo valore si usa la funzione *gdt\_segment()* che si occupa di spezzettare e ricollocare i dati come richiesto dal microprocessore (listato 94.6.12)

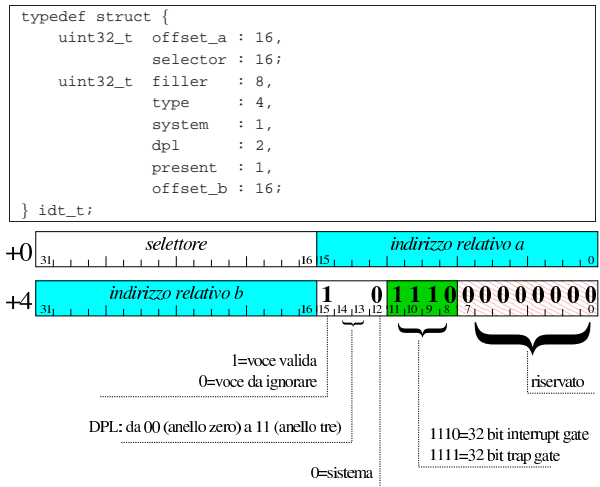
Tabella 84.32. Funzioni per la gestione della tabella GDT.

Funzione	Descrizione
void gdt_segment (int segment, uint32_t base, uint32_t limit, bool present, bool code, unsigned char dpl);	Scrive una voce della tabella GDT, sezionando e ricomponendo i dati come richiesto dal microprocessore. Listato 94.6.12.
void gdt (void);	Predisporre e attiva la tabella GDT; per questo si avvale in modo particolare delle funzioni <i>gdt_segment()</i> e di <i>gdt_load()</i> . Listato 94.6.8.
void gdt_load (void *gdr);	Fa sì che il microprocessore carichi la tabella GDT, a partire dal puntatore al registro GDTR; registro che contiene l'informazione della collocazione in memoria della tabella GDT e della sua estensione. Listato 94.6.9.
void gdt_print (void *gdr, unsigned int first, unsigned int last);	Funzione diagnostica, usata per visualizzare il contenuto della tabella GDT in binario. Listato 94.6.10.

84.3.4 Gestione della tabella IDT

La tabella IDT serve al microprocessore per conoscere quali procedure avviare al verificarsi delle interruzioni. La funzione *idt()* si occupa di predisporre la tabella e di attivarla, ma prima di ciò si prende cura di posizionare le interruzioni hardware a partire dalla voce 32 (la 33-esima). Le procedure a cui fa riferimento la tabella IDT creata con la funzione *idt()* sono dichiarate nel file 'kernel/ibm\_i386/isr.s', descritto però nella sezione successiva.

La tabella IDT è rappresentata in C dall'array *idt\_table[]* dichiarato nel file 'kernel/ibm\_i386/idt\_public.c' (listato 94.6.18), composto da elementi di tipo 'idt\_t' (listato 94.6).



La tabella viene creata con 129 elementi, anche se più della metà non vengono usati; tuttavia, proprio l'ultimo, corrispondente all'interruzione 128<sub>10</sub>, ovvero 80<sub>16</sub>, serve per le chiamate di sistema.

La struttura di ogni elemento della tabella IDT è un po' complicata, pertanto, per scriverci un nuovo valore si usa la funzione *idt\_descriptor()* che si occupa di spezzettare e ricollocare i dati come richiesto dal microprocessore (listato 94.6.14)

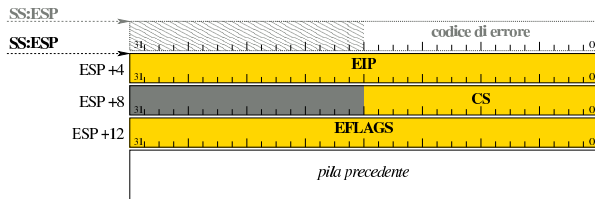
Tabella 84.35. Funzioni per la gestione della tabella IDT.

Funzione	Descrizione
void idt_descriptor (int desc, void *isr, uint16_t selector, bool present, char type, char dpl);	Scrive una voce della tabella IDT, sezionando e ricomponendo i dati come richiesto dal microprocessore. Listato 94.6.14.
void idt (void);	Predisporre e attiva la tabella IDT; per questo si avvale in modo particolare delle funzioni <i>idt_descriptor()</i> e di <i>idt_load()</i> . Listato 94.6.13.
void idt_load (void *idtr);	Fa sì che il microprocessore carichi la tabella IDT, a partire dal puntatore al registro IDTR; registro che contiene l'informazione della collocazione in memoria della tabella IDT e della sua estensione. Listato 94.6.16.
void idt_irq_remap (unsigned int offset_1, unsigned int offset_2);	Modifica la mappatura delle interruzioni hardware (IRQ) spostando il primo gruppo a partire dal valore di <i>offset_1</i> e il secondo gruppo a partire da <i>offset_2</i> . Listato 94.6.15.
void idt_print (void *idtr, unsigned int first, unsigned int last);	Funzione diagnostica, usata per visualizzare il contenuto della tabella IDT in binario. Listato 94.6.17.

84.3.5 Gestione delle interruzioni

Le interruzioni che individua il microprocessore (eccezioni, interruzioni software e interruzioni hardware) fanno interrompere l'attività normale dello stesso, costringendolo ad accumulare nella pila attuale dei dati lo stato di alcuni registri ed eventualmente di un codice di

errore, saltando poi alla posizione di codice indicata nella voce corrispondente nella tabella IDT. Va osservato che, per semplicità, os32 fa lavorare i propri processi nell'anello zero, come il kernel, per cui i dati accumulati nella pila si limitano a quelli della figura successiva, perché non c'è mai un passaggio da un livello di privilegio a un altro.



Le posizioni del codice a cui il microprocessore deve saltare, secondo le indicazioni della tabella IDT, sono contenute tutte nel file 'kernel/ibm\_i386/isr.s', mentre nel file 'kernel/ibm\_i386.h' vi si fa riferimento attraverso dei prototipi di funzione, benché non si tratti propriamente di funzioni.

Tabella 84.37. Funzioni per la gestione delle interruzioni.

Funzione	Descrizione
<pre>void isr_n (void);</pre>	<p>Si tratta di procedure attivate dalle interruzioni, dove per esempio <i>isr_33()</i> viene eseguita a seguito del verificarsi dell'interruzione numero 33, la quale ha origine da IRQ 1, ovvero dalla tastiera. L'indicazione di quale procedura attivare per ogni interruzione dipende dalla configurazione della tabella IDT.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.21</a>.</p>
<pre>void isr_exception_unrecoverable (uint32_t eax,  uint32_t ecx,  uint32_t edx,  uint32_t ebx,  uint32_t ebp,  uint32_t esi,  uint32_t edi,  uint32_t ds,  uint32_t es,  uint32_t fs,  uint32_t gs,  uint32_t interrupt,  uint32_t error,  uint32_t eip,  uint32_t cs,  uint32_t eflags);</pre>	<p>Questa funzione viene usata all'interno del file 'isr.s' per segnalare il verificarsi di un'eccezione non risolvibile, come nel caso di una divisione per zero. Pertanto, la funzione ha soprattutto un significato diagnostico.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.23</a>.</p>
<pre>char *isr_exception_name (int exception);</pre>	<p>Restituisce il puntatore alla stringa contenente il nome dell'eccezione corrispondente al numero di interruzione fornito. Viene usata da <i>isr_exception_unrecoverable()</i> per dare delle indicazioni comprensibili sull'eccezione che si è verificata.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.22</a>.</p>

Funzione	Descrizione
<pre>void isr_irq_clear (uint32_t idtn);</pre>	<p>Avvisa il PIC (<i>programmable interrupt controller</i>) che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre. Tuttavia, essendoci due PIC, la funzione stabilisce quale dei due è coinvolto direttamente e di conseguenza come procedere.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.24</a>.</p>
<pre>void isr_irq_clear_pic1 (void);</pre>	<p>Avvisa il PIC1 che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.25</a>.</p>
<pre>void isr_irq_clear_pic2 (void);</pre>	<p>Avvisa il PIC2 che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre.</p> <p>Listato <a href="#">94.6.26</a>.</p>

## 84.4 Gestione dei processi

Listato [94.6.21](#); listato [94.14](#) e successivi.

La gestione dei processi è raccolta nei file 'kernel/proc.h' e 'kernel/proc/...'; tuttavia, dal file 'kernel/ibm\_i386/isr.s' hanno origine le procedure attivate dalle interruzioni e dalle chiamate di sistema: le chiamate di sistema e le interruzioni provenienti dal temporizzatore interno provocano l'attivazione dello scheduler.

Con os32, quando un processo viene interrotto per lo svolgimento del compito dell'interruzione, si passa sempre a utilizzare la pila dei dati del kernel. Per annotare la posizione in cui si trova l'indice della pila del kernel si usa la variabile *\_ksp*, accessibile anche dal codice in linguaggio C.

Il codice del kernel può essere interrotto dagli impulsi del temporizzatore, ma in tal caso non viene coinvolto lo scheduler per lo scambio con un altro processo, così che dopo l'interruzione è sempre il kernel che continua a funzionare; pertanto, nella funzione *kmain()* è il kernel che cede volontariamente il controllo a un altro processo (ammesso che ci sia) con una chiamata di sistema nulla.

### 84.4.1 File «kernel/ibm\_i386/isr.s»

Il file 'kernel/ibm\_i386/isr.s' contiene il codice per la gestione delle interruzioni dei processi. Nella parte iniziale del file, vengono dichiarate delle variabili, alcune delle quali sono pubbliche e accessibili anche dal codice in C.

```
.section .data
proc_syscallnr:      .int 0x00000000
proc_msg_offset:    .int 0x00000000
proc_msg_size:      .int 0x00000000
proc_instruction_pointer: .int 0x00000000
proc_back_address:  .int 0x00000000
_ksp:               .int 0x00000000
syscall_working:    .int 0x00000000
_clock_kernel:
kticks_lo:         .int 0x00000000
kticks_hi:         .int 0x00000000
_clock_time:
tticks_lo:        .int 0x00000000
tticks_hi:        .int 0x00000000
```

Si tratta di variabili scalari da 32 bit, tenendo conto che: i simboli *'kticks\_lo'* e *'kticks\_hi'* compongono assieme la variabile *\_clock\_kernel* a 64 bit per il linguaggio C; i simboli *'tticks\_lo'* e *'tticks\_hi'* compongono assieme la variabile *\_clock\_time* a 64 bit per il linguaggio C.

Dopo la dichiarazione delle variabili inizia il codice vero e proprio,

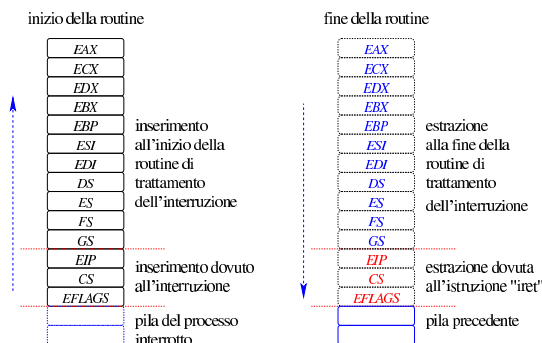
dove i simboli `'isr_n'` si riferiscono al codice da usare in presenza dell'interruzione `n`. Tra tutte, le interruzioni più importanti sono quelle del temporizzatore (`isr_32()`), il quale produce un impulso a circa 100 Hz; quelle della tastiera (`isr_33()`) e delle chiamate di sistema (`isr_128()`).

Il codice per la gestione dei tre tipi di interruzione più importanti ha delle similitudini che conviene analizzare simultaneamente. `os32` non cambia mai anello, nel senso che il livello di privilegio dei processi è pari a quello del kernel; pertanto, nel momento in cui si verifica un'interruzione, la pila e il segmento dati in essere sono quelli del processo interrotto. Le procedure che gestiscono le tre interruzioni principali iniziano con il salvataggio dei registri nella pila attuale e il passaggio al segmento dei dati del kernel, lasciando temporaneamente la pila nel segmento dati del processo interrotto; nello stesso modo, terminano con il ripristino del segmento dati originario (al momento dell'interruzione) e il ripristino successivo dei registri, estraendone i valori dalla pila:

```
#
# Save into process stack:
#
pushl %gs
pushl %fs
pushl %es
pushl %ds
pushl %edi
pushl %esi
pushl %ebp
pushl %ebx
pushl %edx
pushl %ecx
pushl %eax
#
# Set the data segments to the kernel data segment,
# so that the following variables can be accessed.
#
mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
mov %ax, %ds
mov %ax, %es
mov %ax, %fs
mov %ax, %gs
...
...
#
# Restore from process stack.
#
popl %eax
popl %ecx
popl %edx
popl %ebx
popl %ebp
popl %esi
popl %edi
popl %ds
popl %es
popl %fs
popl %gs
...
iret
```

Il segmento dati del kernel si trova nella terza voce della tabella GDT (la prima è nulla, la seconda è per il codice del kernel, la terza è per i dati del kernel). Sapendo che ogni voce occupa 8 byte (64 bit), per raggiungere l'inizio della terza voce occorre indicare il valore 16 nel registro di segmento.

Figura 84.40. Inserimento nella pila del processo interrotto.



Durante l'elaborazione di un'interruzione proveniente dal temporizzatore o dalla tastiera, è necessario sapere se è già in corso l'elaborazione di una chiamata di sistema. Se ciò accade, l'impulso del temporizzatore viene recepito, incrementando i contatori, ma non viene fatto altro, mentre l'impulso della tastiera viene semplicemente ignorato.

```
#
# Check if a system call is already working: if so,
# just leave (go to L2).
#
cml $1, syscall_working
je L2
```

In pratica, quando si presenta una chiamata di sistema, inizialmente viene assegnato il valore uno alla variabile `syscall_working`, mentre alla fine del suo compito questa variabile viene azzerata:

```
#
# Tell that it is a system call.
#
movl $1, syscall_working
...
#
# End of system call.
#
movl $0, syscall_working
```

Quando l'interruzione proviene dal temporizzatore e non è in corso l'esecuzione di una chiamata di sistema, oppure quando l'interruzione deriva proprio da una chiamata di sistema, viene attivato lo schedatore (direttamente o indirettamente, attraverso la funzione che svolge il lavoro richiesto dalla chiamata di sistema), ma per fare questo, è necessario passare alla pila dei dati del kernel, per poi ripristinarla successivamente:

```
#
# Save process stack registers into kernel data segment.
#
mov %ss, proc_stack_segment_selector
mov %esp, proc_stack_pointer
...
#
# Switch to kernel stack.
#
mov $16, %ax
mov %ax, %ss
mov _ksp, %esp
...
...
#
# Restore process stack registers from kernel data
# segment.
#
mov proc_stack_segment_selector, %ss
mov proc_stack_pointer, %esp
```

Figura 84.44. Scambi delle pile: prima fase.

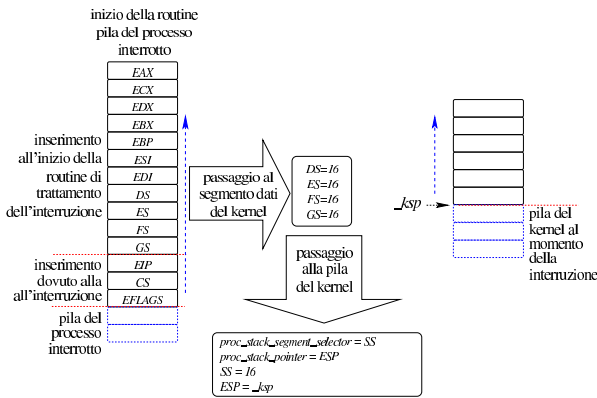
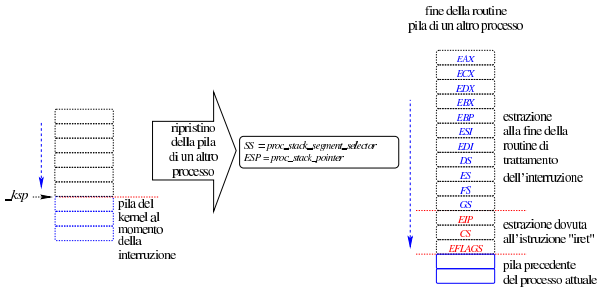


Figura 84.45. Scambi delle pile: seconda fase.



84.4.1.1 Particolarità della routine «isr\_32», ovvero «irq\_timer»

Dopo il salvataggio dei registri principali e dopo il cambiamento del segmento dati, rimanendo ancora sulla pila dei dati del processo interrotto, la routine di gestione delle interruzioni del temporizzatore si occupa di incrementare i contatori degli impulsi. Gli impulsi giungono alla frequenza di 100 Hz circa, per cui non c'è la necessità di fare alcun tipo di conversione:

```

...
isr_32:          # IRQ 0: «timer»
                cli
                jmp irq_timer
...
irq_timer:
...
                add $1, kticks_lo    # Kernel ticks counter.
                adc $0, kticks_hi    #
                #
                add $1, tticks_lo    # Clock ticks counter.
                adc $0, tticks_hi    #
...
    
```

A questo punto, se l'interruzione è avvenuta mentre era in corso l'elaborazione di una chiamata di sistema, tutto si conclude con il ripristino dei registri e del PIC1, in modo da consentire la ripresa delle interruzioni. Se invece l'interruzione è avvenuta in una situazione differente, si verifica ancora che non sia stato interrotto il funzionamento del kernel stesso, perché se così fosse, anche in questo caso la procedura termina con il solito ripristino dei registri e del PIC1.

```

#
# Check if it is already in kernel mode: the kernel has
# PID 0. If so, just leave (go to L2).
#
mov proc_current, %edx    # Interrupted PID.
mov $0, %eax             # Kernel PID.
cmp %eax, %edx
je L2
    
```

Se non è stato interrotto il codice del kernel, viene chiamata la funzione `proc_scheduler()`, la quale può cambiare i valori delle variabili pubbliche `proc_stack_segment_selector` e `proc_stack_pointer`, pro-

vocando così la sostituzione del processo interrotto, quando subito dopo si ripristina la pila a cui queste due variabili fanno riferimento.

84.4.1.2 Particolarità della routine «isr\_128»

La pila dei dati al momento dell'interruzione dovuta a una chiamata di sistema, contiene anche le informazioni necessarie a conoscere il tipo di funzione richiesta e gli argomenti di questa, in forma di variabile strutturata, di cui viene trasmesso il puntatore.

Dopo il salvataggio dei registri principali e dopo il cambiamento del segmento dati, rimanendo ancora sulla pila dei dati del processo interrotto, si recuperano dalla pila le informazioni necessarie a ricostruire la funzione richiesta, salvandole in variabili locali:

```

#
# Save some more data, from the system call.
#
.equ SYSCALL_NUMBER,    60
.equ MESSAGE_OFFSET,   64
.equ MESSAGE_SIZE,     68
#
mov %esp, %ebp
mov SYSCALL_NUMBER(%ebp), %eax
mov %eax, proc_syscallnr
mov MESSAGE_OFFSET(%ebp), %eax
mov %eax, proc_msg_offset
mov MESSAGE_SIZE(%ebp), %eax
mov %eax, proc_msg_size
    
```

A questo punto, in modo simile a quanto avviene per le interruzioni del temporizzatore, si verifica se la chiamata di sistema è avvenuta durante il funzionamento del kernel, cosa che os32 consente. Tuttavia, la chiamata di sistema viene eseguita ugualmente, solo che si salva l'indice della pila nella variabile `_ksp`; pertanto, è proprio attraverso una prima chiamata di sistema nulla che os32 inizializza la gestione delle interruzioni.

```

#
# Check if it is already in kernel mode: the kernel has
# PID 0.
#
mov proc_current, %edx    # Interrupted PID.
mov $0, %eax             # Kernel PID.
cmp %eax, %edx
jne L3
#
mov %esp, _ksp
L3:
    
```

A questo punto viene eseguito il passaggio alla pila del kernel, indipendentemente dal fatto che serva o meno, quindi viene chiamata la funzione `sysroutine()`, inserendo nella pila attuale i parametri richiesti e salvati precedentemente all'interno di variabili locali:

```

push proc_msg_size
push proc_msg_offset
push proc_syscallnr
call sysroutine
add $4, %esp
add $4, %esp
add $4, %esp
    
```

I passi successivi includono il ripristino della pila precedente, secondo quanto annotato nelle variabili globali `proc_stack_segment_selector` e `proc_stack_pointer`, e lo stato dei registri dalla nuova pila.

Va osservato che la funzione `sysroutine()` oltre che prendersi carico di eseguire il compito della chiamata di sistema richiesta, provvede poi a sostituire il processo interrotto, avvalendosi a sua volta della funzione `proc_scheduler()`.

84.4.2 La tabella dei processi

Listato 94.14.

Nel file `'kernel/proc.h'` viene definito il tipo `'proc_t'`, con il quale, nel file `'kernel/proc/proc_public.c'` si definisce la tabella dei processi, rappresentata dall'array `proc_table[]`.

Listato 84.51. Struttura del tipo `'proc_t'`, corrispondente agli elementi dell'array `proc_table[]`.

```
typedef struct {
    pid_t      ppid;          // Parent PID.
    pid_t      pgrp;         // Process group ID.
    uid_t      uid;          // Real user ID.
    uid_t      euid;         // Effective user ID.
    uid_t      suid;         // Saved user ID.
    gid_t      gid;          // Real group ID.
    gid_t      egid;         // Effective group ID.
    gid_t      sgid;         // Saved group ID.
    dev_t      device_tty;   // Controlling terminal.
    char       path_cwd[PATH_MAX];
                                // Working directory path.
    inode_t    *inode_cwd;   // Working directory inode.
    int        umask;        // File creation mask.
    unsigned long int sig_status; // Active signals.
    unsigned long int sig_ignore; // Signals to be ignored.
    uintptr_t  sig_handler[MAX_SIGNALS];
                                // Opt. sig. handlers.
    uintptr_t  sig_handler_wrapper;
                                // Special wrapper.
    clock_t    usage;        // Clock ticks CPU
                                // time usage.
    unsigned int status;
    int        wakeup_events; // Wake up for something.
    int        wakeup_signal; // Signal waited.
    unsigned int wakeup_timer; // Seconds to wait for.
    inode_t    *wakeup_inode; // Inode waited.
    addr_t     address_text;
    size_t     domain_text;
    addr_t     address_data;
    size_t     domain_data;
    size_t     domain_stack; // Included inside the
                                // data.
    size_t     extra_data;   // Extra data for 'brk()'.
    uint32_t   sp;
    int        ret;
    char       name[PATH_MAX];
    fd_t       fd[POPEN_MAX];
} proc_t;
```

La tabella successiva descrive il significato dei vari membri previsti dal tipo `'proc_t'`. Va osservato che la cosiddetta «u-area» (*user area*) non viene gestita come un sistema Unix tradizionale e tutti i dati dei processi sono raccolti nella tabella gestita dal kernel. Di conseguenza, dal momento che i processi non dispongono di una tabella personale con i dati della u-area, devono avvalersi sempre di chiamate di sistema per leggere i dati del proprio processo.

Tabella 84.52. Membri del tipo `'proc_t'`.

Membro	Contenuto
ppid	Numero del processo genitore: <i>parent process id</i> .
pgrp	Numero del gruppo di processi a cui appartiene quello della voce corrispondente: <i>process group</i> . Si tratta del numero del processo a partire dal quale viene definito il gruppo.
uid	Identità reale del processo della voce corrispondente: <i>user id</i> . Si tratta del numero dell'utente, secondo la classificazione del file <code>'/etc/passwd'</code> , per conto del quale il processo è stato avviato. Tuttavia, i privilegi del processo dipendono dall'identità efficace, definita dal membro <code>'euid'</code> .
euid	Identità efficace del processo della voce corrispondente: <i>effective user id</i> . Si tratta del numero dell'utente, secondo la classificazione del file <code>'/etc/passwd'</code> , per conto del quale il processo è in funzione; pertanto, il processo ha i privilegi di quell'utente.
suid	Identità salvata: <i>saved user id</i> . Si tratta del valore che aveva <i>euid</i> prima di cambiare identità.

Membro	Contenuto
gid	Gruppo reale del processo della voce corrispondente: <i>group id</i> . Si tratta del numero del gruppo, secondo la classificazione del file <code>'/etc/group'</code> , per conto del quale il processo è stato avviato. Tuttavia, i privilegi del processo dipendono dall'identità efficace, definita dal membro <code>'egid'</code> .
egid	Gruppo efficace del processo della voce corrispondente: <i>effective group id</i> . Si tratta del numero del gruppo, secondo la classificazione del file <code>'/etc/group'</code> , per conto del quale il processo è in funzione; pertanto, il processo ha i privilegi di quel gruppo.
sgid	Gruppo salvato: <i>saved group id</i> . Si tratta del valore che aveva <i>egid</i> prima di cambiare identità.
device_tty	Terminale di controllo, espresso attraverso il numero del dispositivo.
path_cwd	Entrambi i membri rappresentano la directory corrente del processo: nel primo caso in forma di percorso, ovvero di stringa, nel secondo in forma di puntatore a inode rappresentato in memoria.
inode_cwd	
umask	Maschera dei permessi associata al processo: i permessi attivi nella maschera vengono tolti in fase di creazione di un file o di una directory.
sig_status	Segnali inviati al processo e non ancora trattati: ogni segnale si associa a un bit differente del valore del membro <code>'sig_status'</code> ; un bit a uno indica che il segnale corrispondente è stato ricevuto e non ancora trattato.
sig_ignore	Segnali che il processo ignora: ogni segnale da ignorare si associa a un bit differente del valore del membro <code>'sig_ignore'</code> ; un bit a uno indica che quel segnale va ignorato.
sig_handler[]	Array di funzioni da eseguire al ricevimento del segnale rispettivo.
sig_handler_wrapper[]	Array di funzioni da usare per avvolgere quelle da eseguire al ricevimento di un certo segnale. Si tratta in pratica della funzione dichiarata nel file <code>'lib/signal/_signal_handler_wrapper.s'</code> , ma è riferita al codice dell'applicazione di origine. Queste funzioni hanno il compito di sistemare la pila dopo l'esecuzione della funzione attivata da un segnale.
usage	Tempo di utilizzo della CPU, da parte del processo, espresso in impulsi del temporizzatore, il quale li produce alla frequenza di circa 100 Hz.
status	Stato del processo, rappresentabile attraverso una macro-variabile simbolica, definita nel file <code>'proc.h'</code> . Per os32, gli stati possibili sono: «inesistente», quando si tratta di una voce libera della tabella dei processi; «creato», quando un processo è appena stato creato; «pronto», quando un processo è pronto per essere eseguito, «in esecuzione», quando il processo è in funzione; «sleeping», quando un processo è in attesa di qualche evento; «zombie», quando un processo si è concluso, ha liberato la memoria, ma rimangono le sue tracce perché il genitore non ha ancora recepito la sua fine.
wakeup_events	Eventi attesi per il risveglio del processo, ammesso che si trovi nello stato si attesa. Ogni tipo di evento che può essere atteso corrisponde a un bit e si rappresenta con una macro-variabile simbolica, dichiarata nel file <code>'lib/sys/os32.h'</code> .

Membro	Contenuto
wakeup_signal	Ammesso che il processo sia in attesa di un segnale, questo membro esprime il numero del segnale atteso.
wakeup_timer	Ammesso che il processo sia in attesa dello scadere di un conto alla rovescia, questo membro esprime il numero di secondi che devono ancora trascorrere.
wakeup_inode	Ammesso che il processo sia in attesa di poter accedere a un inode, questo membro esprime il puntatore a un inode che deve rendersi disponibile.
address_text domain_text	Il valore di questi membri descrive la memoria utilizzata dal processo per le istruzioni (il segmento codice). La voce <i>domain_text</i> rappresenta la dimensione occupata a partire da <i>address_text</i> .
address_data domain_data	Il valore di questi membri descrive la memoria utilizzata dal processo per i dati; tuttavia l'informazione è utile solo se i dati sono distinti dal segmento codice (gli eseguibili di os32 possono essere compilati in modo da condividere codice e dati nello stesso segmento, oppure in modo da tenerli separati).
domain_stack	Dimensione della memoria usata per la pila dei dati, la quale, a seconda del tipo di eseguibile, può collocarsi nel segmento dati, oppure nell'unico segmento che include codice e dati; in ogni caso, si tratta della porzione finale della memoria in questione.
extra_data	Dimensione della memoria usata per l'allocazione dinamica della memoria. Questo spazio, ammesso che sia utilizzato, si colloca dopo la pila e può essere modificato con la funzione <i>brk()</i> .
sp	Indice della pila dei dati, nell'ambito del segmento dati del processo. Il valore è significativo quando il processo è nello stato di pronto o di attesa di un evento. Quando invece un processo era attivo e viene interrotto, questo valore viene aggiornato.
ret	Rappresenta il valore restituito da un processo terminato e passato nello stato di «zombie».
name[]	Il nome del processo, rappresentato dal nome del programma avviato.
fd[]	Tabella dei descrittori dei file relativi al processo.

L'indice della tabella dei processi corrisponde al numero del processo, ovvero il PID, che infatti non è rappresentato al suo interno. Tuttavia, per accedervi più agevolmente, viene usata la funzione *proc\_reference()*, la quale, fornendo il numero PID desiderato, fornisce il puntatore alla voce della tabella che lo descrive (listato 94.14.6).

#### 84.4.3 Chiamate di sistema

I processi eseguono una chiamata di sistema attraverso la funzione *sys()*, dichiarata nel file `'lib/sys/os32/sys.s'` (listato 95.21.7). La funzione in sé, per come è dichiarata, potrebbe avere qualunque parametro, ma in pratica ci si attende che il suo prototipo sia il seguente:

```
void sys (int syscallnr, void *message, size_t size);
```

Il numero della chiamata di sistema, richiesto come primo parametro, si rappresenta attraverso una macro-variabile simbolica, definita nel file `'lib/sys/os32.h'`.

Per fornire dei dati a quella parte di codice che deve svolgere il compito richiesto, si usa una variabile strutturata, di cui viene trasmesso il puntatore (riferito al segmento dati del processo che esegue la chiamata) e la dimensione complessiva.

Nel file `'lib/sys/os32.h'` sono definiti dei tipi derivati, riferiti a variabili strutturate, per ogni tipo di chiamata (listato 95.21). Per esempio, per la chiamata di sistema usata per cambiare la directory corrente del processo, si usa un messaggio di tipo `'sysmsg_chdir_t'`:

```
typedef struct {
    char    path[PATH_MAX];
    int     ret;
    int     errno;
    int     errln;
    char    errfn[PATH_MAX];
} sysmsg_chdir_t;
```

In realtà, la funzione *sys()*, si limita a produrre un'interruzione software, da cui viene attivata la routine che inizia al simbolo `'isr_128'` nel file `'kernel/ibm_i386/isr.s'`, la quale estrapola le informazioni salienti dalla pila dei dati e poi le fornisce alla funzione *sysroutine()*:

```
void sysroutine (uint32_t syscallnr,
                uint32_t msg_off, uint32_t msg_size);
```

I parametri della funzione *sysroutine()* corrispondono in pratica agli argomenti della chiamata della funzione *sys()*, con la differenza che nei vari passaggi hanno perso l'identità originaria e giungono come numeri puri e semplici. A questo proposito, il secondo parametro cambia nome, in quanto ciò che prima era il puntatore a un'area di memoria, qui va interpretato come lo scostamento rispetto al segmento dati del processo (*segment offset*).

#### 84.4.4 Funzione «proc\_init()»

Listato 94.14.3.

```
void proc_init (void);
```

La funzione *proc\_init()* viene chiamata dalla funzione *kmmain()*, una volta sola, per attivare la gestione dei processi elaborativi. Si occupa di compiere le azioni seguenti:

- predisporre la tabella GDT, attraverso la chiamata della funzione *gdt()*;
- impostare il temporizzatore in modo da fornire impulsi alla frequenza dichiarata nella macro-variabile *CLOCKS\_PER\_SEC*, pari a 100 Hz;
- predisporre la tabella IDT, attraverso la chiamata della funzione *idt()*;
- azzerare la tabella dei processi, inserendovi però i dati relativi al kernel (il processo zero);
- allocare la memoria già utilizzata dal kernel;
- attivare selettivamente le interruzioni hardware desiderate;
- attivare la gestione delle unità PATA;
- innestare il file system principale.

#### 84.4.5 Funzione «sysroutine()»

Listato 94.14.28.

La funzione *sysroutine()* viene chiamata esclusivamente dalla routine attivata dalle chiamate di sistema (tale routine è introdotta dal simbolo `'isr_128'` nel file `'kernel/ibm_i386/isr.s'`) e ha i parametri che si possono vedere dal prototipo:

```
void sysroutine (uint32_t syscallnr,
                uint32_t msg_off, uint32_t msg_size);
```

Il primo parametro è il numero della chiamata di sistema che ha provocato l'interruzione; gli altri due danno la posizione e la dimensione del messaggio inviato attraverso la chiamata di sistema.

All'inizio della funzione viene dichiarato un puntatore a un'unione di tutti i tipi di messaggio gestibili:

```
union {
    sysmsg_brk_t      brk;
    sysmsg_chdir_t   chdir;
    sysmsg_chmod_t   chmod;
    ...
} *msg;
```

Viene quindi calcolata la collocazione del messaggio originale, per poi poter assegnare a *msg* il puntatore a tale messaggio.

Le chiamate di sistema sono fatte per le applicazioni, ma al kernel è consentito di eseguirne alcune, per motivi particolari. Se però il kernel tenta di eseguire una chiamata differente, si ottiene un messaggio di avvertimento, ma si tenta ugualmente l'esecuzione della richiesta.

Disponendo del puntatore *msg*, sapendo di quale chiamata di sistema si tratta, il messaggio può essere letto come:

```
msg->tipo_chiamata
```

Per esempio, per la chiamata di sistema 'SYS\_CHDIR', si deve fare riferimento al messaggio *msg->chdir*; pertanto, per raggiungere il membro *ret* del messaggio si usa la notazione *msg->chdir.ret*.

Per distinguere il tipo di chiamata si usa una struttura di selezione:

```
switch (syscallnr)
{
    case SYS_0:
        break;
    case SYS_BRK:
        msg->brk.ret = s_brk (pid, msg->brk.address);
        sysroutine_error_back (&msg->brk.errno,
                               &msg->brk.errln,
                               msg->brk.errfn);
        break;
    case SYS_CHDIR:
        msg->chdir.ret = s_chdir (pid, msg->chdir.path);
        sysroutine_error_back (&msg->chdir.errno,
                               &msg->chdir.errln,
                               msg->chdir.errfn);
        break;
```

Il messaggio usato per trasmettere i dati della chiamata, può servire anche per restituire dei dati al mittente, pertanto, spesso alcuni contenuti vengono modificati. Ciò succede particolarmente con il membro *ret* che generalmente rappresenta il valore restituito dalla chiamata di sistema.

All termine del lavoro, viene chiamata la funzione *proc\_scheduler()*.

#### 84.4.6 Funzione «proc\_scheduler()»

« Listato 94.14.11.

La funzione *proc\_scheduler()* non prevede parametri e riceve le informazioni che le possono servire attraverso variabili pubbliche: *\_ksp*, *proc\_stack\_pointer*, *proc\_stack\_segment\_selector* e *proc\_current*. A sua volta, la funzione aggiorna i valori di queste variabili, per mettere in pratica uno scambio di processi.

```
void proc_scheduler (void);
```

La prima cosa che fa la funzione consiste nel verificare che il valore dell'indice della pila del processo interrotto non superi lo spazio disponibile per la pila stessa. Diversamente il processo viene eliminato forzatamente, con una segnalazione adeguata sul terminale attivo. Si ottiene comunque una segnalazione se l'indice si avvicina pericolosamente al limite.

Successivamente la funzione svolge delle operazioni che riguardano tutti i processi: aggiorna i contatori dei processi che attendono lo scadere di un certo tempo; verifica la presenza di segnali e predispose le azioni relative; raccoglie l'input dai terminali.

```
proc_sch_timers ();
...
proc_sch_signals ();
...
proc_sch_terminals ();
```

A quel punto aggiorna il tempo di utilizzo della CPU del processo appena interrotto:

```
current_clock = s_clock ((pid_t) 0);
proc_table[prev].usage += current_clock - previous_clock;
previous_clock = current_clock;
```

Quindi inizia la ricerca di un altro processo, candidato a essere ripreso al posto di quello interrotto. La ricerca inizia dal processo successivo a quello interrotto, senza considerare alcun criterio di precedenza. Il ciclo termina se la ricerca incontra di nuovo il processo di partenza.

```
for (next = prev+1; next != prev; next++)
{
    if (next >= PROCESS_MAX)
    {
        next = -1; // At the next loop, 'next'
                // will be zero.
        continue;
    }
    ...
}
```

All'interno di questo ciclo di ricerca, se si incontra un processo pronto per essere messo in funzione, lo si scambia con quello interrotto: in pratica si salva il valore attuale dell'indice della pila, si scambiano gli stati e si aggiornano i valori di *proc\_current*, *proc\_stack\_segment\_selector* e *proc\_stack\_pointer*, in modo da ottenere effettivamente lo scambio all'uscita dalla funzione:

```
else if (proc_table[next].status == PROC_READY)
{
    if (proc_table[prev].status == PROC_RUNNING)
    {
        proc_table[prev].status = PROC_READY;
    }
    proc_table[prev].sp = proc_stack_pointer;
    proc_table[next].status = PROC_RUNNING;
    proc_table[next].ret = 0;
    proc_current = next;
    proc_stack_segment_selector
        = gdt_pid_to_segment_data (next) * 8;
    proc_stack_pointer = proc_table[next].sp;
    break;
}
```

Alla fine del ciclo, occorre verificare se esiste effettivamente un processo successivo attivato, perché in caso contrario, si lascia il controllo direttamente al kernel. In fine, si salva il valore accumulato in precedenza dell'indice della pila del kernel, nella variabile *\_ksp*.

#### 84.4.7 Programmazione dei segnali

Un processo può ricevere un segnale, a seguito del quale può essere interrotto per compiere una certa azione. La maggior parte dei segnali può essere inibita, in modo tale che ricevendoli il processo non venga a essere disturbato, oppure si può associare loro una funzione, da eseguire al momento del ricevimento del tale segnale. Diversamente, in mancanza di tale associazione, il ricevimento di un segnale comporta un'azione predefinita.

L'associazione di una funzione allo scattare di un segnale si ottiene, nel codice dell'applicazione, con la funzione *signal()* (listato 95.17.3), la quale attraverso una chiamata di sistema fornisce al kernel tutti i dati necessari per la programmazione del segnale.

La vera difficoltà sta nell'esecuzione effettiva della funzione, nel momento in cui scatta il segnale previsto per il processo.

```
sighandler_t signal (int sig, sighandler_t handler);
```



La funzione *signal()* richiede l'indicazione del numero del segnale da programmare e di un puntatore rappresentato da una funzione che si vuole azionare nel momento in cui scatta il segnale in questione. Il tipo *'sig\_handler\_t'* rappresenta il puntatore a una funzione che richiede un parametro di tipo intero, costituito dal numero del segnale ricevuto, e non restituisce alcunché; pertanto, la funzione che si passa come secondo parametro della funzione *signal()* deve avere la forma seguente:

```
void handler (int sig);
```

La funzione *signal()*, a sua volta, esegue finalmente la chiamata di sistema, ma oltre al numero del segnale e al puntatore della funzione da azionare, invia il puntatore di un'altra funzione, denominata *\_sig\_handler\_wrapper()*, il cui scopo è quello di avvolgere la chiamata della funzione da azionare, per sistemare in modo appropriato la pila dei dati (listato 95.17.1). In questa fase della descrizione del problema, va osservato che la funzione *\_sig\_handler\_wrapper()* si trova nel codice del processo che riceve il segnale.

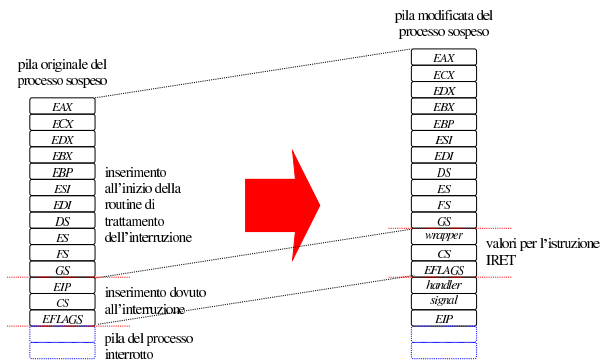
La chiamata di sistema, quando raggiunge il kernel, comporta l'aggiornamento dei dati del processo, annotando sia la funzione da azionare, sia la funzione che deve avvolgerla.

Quando arriva un segnale a un processo che prevede l'azionamento di una funzione, attraverso la funzione *proc\_sch\_signals()*, chiamata a sua volta dalla funzione *proc\_scheduler()*, attraverso altri passaggi si arriva alla funzione *proc\_sig\_handler()* (listato 94.14.15).

```
void proc_sig_handler (pid_t pid, int sig);
```

La funzione *proc\_sig\_handler()* ha lo scopo di modificare la pila dei dati del processo *pid*, in modo da far sì che, nel momento in cui fosse selezionato, prima di riprendere con l'attività sospesa originariamente, esegua la funzione attivata dal segnale *sig*.

Figura 84.60. Modifica della pila attraverso la funzione *proc\_sig\_handler()*.



Come si può vedere nella figura, i valori che servono all'istruzione IRET per concludere l'interruzione, vengono modificati in modo da ripartire iniziando con la funzione che avvolge quella da azionare, *wrapper*, ovvero quella che dal lato dell'applicazione è chiamata *\_sig\_handler\_wrapper()*. D'altro canto, quando quella funzione viene messa in azione, si trova nella pila dei valori che le servono per poter chiamare a sua volta la funzione da azionare effettivamente.

Il codice di *\_sig\_handler\_wrapper()* non corrisponde propriamente a una funzione, in quanto ciò che si trova nella pila non è quello che si prevede di solito. Le figure successive mostrano i cambiamenti della pila del processo, prima e dopo l'esecuzione della funzione incaricata di gestire il segnale ricevuto.

Figura 84.61. Dall'avvio di *\_sig\_handler\_wrapper()* fino alla chiamata della funzione di gestione del segnale ricevuto.

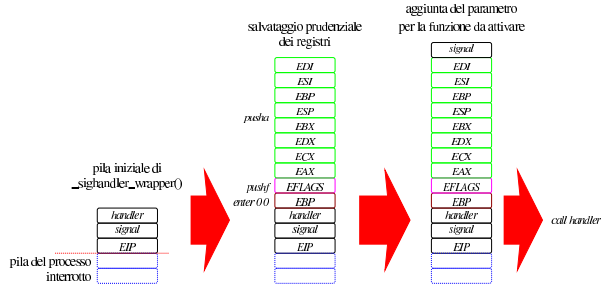
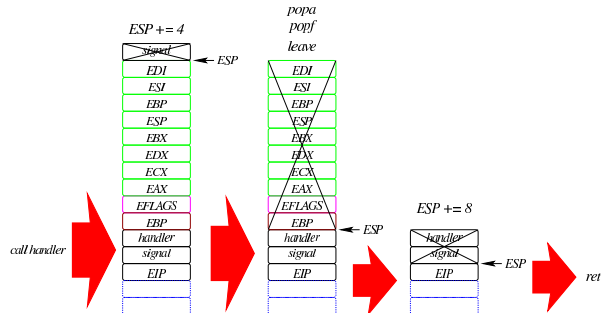


Figura 84.62. Dopo la conclusione della funzione di gestione del segnale ricevuto, fino alla restituzione del controllo al termine di *\_sig\_handler\_wrapper()*.



Lo scopo della funzione *\_sig\_handler\_wrapper()* è quello di garantire che sia preservato completamente l'ambiente di lavoro del processo nel momento dell'interruzione, perché non è possibile fare affidamento sul rispetto delle convenzioni di chiamata, dato che la funzione da azionare in corrispondenza dell'interruzione, viene iniettata in una posizione arbitraria del codice.

Riquadro 84.63. Programmazione ripetuta dei segnali.

Il sistema tradizionale con cui si programma una funzione in corrispondenza di un segnale, richiede che lo scattare del segnale riporti la gestione di questo allo stato predefinito, perché altrimenti la stessa funzione azionata potrebbe essere interrotta da un segnale che ne aziona un'altra. Se così fosse, la pila dei dati potrebbe riempirsi velocemente, portando il processo al collasso. Di conseguenza, se il programmatore desidera ripristinare una funzione associata a un segnale, lo deve richiedere alla fine della funzione stessa (chiamando *signal()* di nuovo), ma in tal caso c'è la possibilità che quel segnale raggiunga il processo nell'intervallo di tempo tra l'azionamento della funzione e il ripristino della programmazione della stessa. Per esempio, ciò significa che se si vuole controllare il segnale *SIG\_TERM* per impedire che questo porti alla conclusione il processo, anche se la funzione azionata dal segnale richiama *signal()* per programmare nuovamente dopo la chiamata, in modo da non perdere il controllo del segnale, se il processo viene interessato da una raffica di segnali *SIG\_TERM*, prima o poi il processo viene concluso, perché un segnale lo raggiunge quando quella funzione non ha ancora fatto in tempo a chiamare *signal()*.

84.4.8 Salvataggio e recupero della pila per i «salti non locali»

Il linguaggio C prevede la disponibilità di due funzioni, attraverso le quali è possibile salvare il contesto della pila dei dati per poterne recuperare lo stato in un momento successivo. Tuttavia, tale recupero può avvenire solo se dopo il salvataggio il contenuto della pila precedente rimane valido, in quanto il recupero avviene solo in una situazione in cui la pila sia stata incrementata ulteriormente.

Il salvataggio si ottiene con la funzione *setjmp()* e il recupero con *longjmp()*. L'effetto della chiamata della funzione *longjmp()* comporta il riportare il processo alla situazione in cui si trovava dopo l'esecuzione della funzione *setjmp()*, con la differenza che nel secondo caso, la funzione *setjmp()* restituisce un valore differente.

Si tratta di un modo pessimo di programmare, tuttavia fa parte dello standard del linguaggio C.

Generalmente, la realizzazione delle funzioni *setjmp()* e *longjmp()* avviene nella libreria, senza coinvolgere il kernel in alcun modo. Ma os32 procede diversamente e si avvale invece di chiamate di sistema. Si tratta comunque di una scelta motivata esclusivamente da una più semplice comprensione del codice, facendo rientrare il meccanismo in quello più generale della gestione dei processi.

La funzione *setjmp()* è realizzata dal file 'lib/setjmp/setjmp.s' (listato 95.16.2). La funzione svolge sostanzialmente il compito che si può vedere tradotto in linguaggio C nel codice seguente, se il compilatore gestisse la pila dei dati nella forma più compatta e prevedibile:

```
#include <sys/os32.h>
#include <setjmp.h>
int
setjmp (jmp_buf env)
{
    sysmsg_jump_t msg;
    msg.env = env;
    msg.ret = 0;
    sys (SYS_SETJMP, &msg, sizeof msg);
    return (msg.ret);
}
```

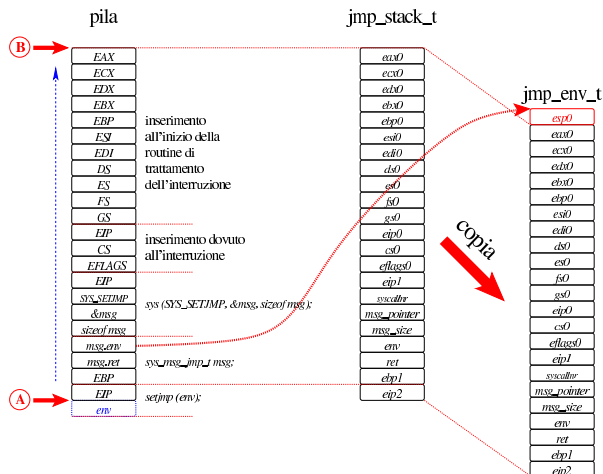
La funzione *longjmp()* è realizzata invece in C, nel file 'lib/setjmp/longjmp.c' (listato 95.16.1), perché non c'è la necessità di conoscere esattamente la struttura della sua pila.

La struttura corrispondente al tipo 'sysmsg\_jump\_t' si limita a due campi: un puntatore che deve fare riferimento alla memoria in cui viene salvato il contenuto della pila e il valore che deve restituire *setjmp()* quando rivive attraverso la chiamata di *longjmp()*.

```
typedef struct {
    void *env;
    int ret;
} sysmsg_jump_t;
```

Le due chiamate di sistema raggiungono, rispettivamente, le funzioni *s\_setjmp()* e *s\_longjmp()* del kernel (listati 94.8.38 e 94.8.22). La funzione *s\_setjmp()* salva lo stato della pila, a partire dalla chiamata della funzione *setjmp()*, mentre *s\_longjmp()* lo ripristina, rimettendo anche l'indice della pila allo stato che aveva al momento della chiamata di *setjmp()*.

Figura 84.66. Lo stato della pila durante le varie fasi che riguardano la chiamata di *setjmp()*, a confronto con i tipi 'jmp\_stack\_t' e 'jmp\_env\_t'.



La funzione *setjmp()* prevede un argomento di tipo 'jmp\_buf' che lo standard prescrive sia come un array:

```
int setjmp (jmp_buf env);
```

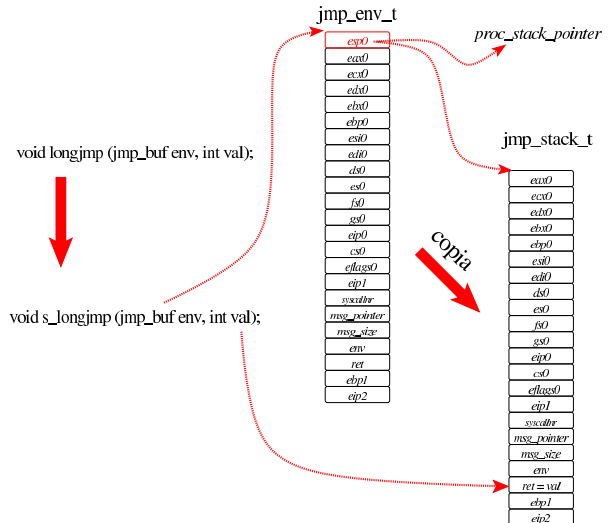
In pratica, l'array serve solo a occupare lo spazio necessario a rap-

presentare il tipo 'jmp\_env\_t', i cui membri si vedono rappresentati nella figura già apparsa. La funzione *s\_setjmp()* si occupa di salvare lo stato della pila, dal punto «A» al punto «B» della figura, all'interno di *env*, secondo la struttura di 'jmp\_env\_t', mettendo, oltre al contenuto della pila, il valore del suo indice attuale.

La funzione *longjmp()* deve portare al ripristino della pila, in una posizione antecedente rispetto a quella attuale.

```
void longjmp (jmp_buf env, int val);
```

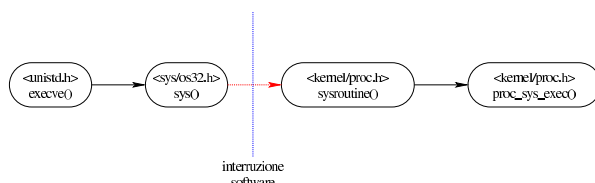
Figura 84.67. La chiamata di *longjmp()* ricostruisce la vecchia pila di *setjmp()*, nella posizione in cui si trovava, ricollocando l'indice della pila e modificando il valore che poi *setjmp()* rediviva va a restituire.



### 84.5 Caricamento ed esecuzione delle applicazioni

Caricare un programma e metterlo in esecuzione è un processo delicato che parte dalla funzione *execve()* della libreria standard e viene svolto dalla funzione *proc\_sys\_exec()* del kernel.

Figura 84.68. Da *execve()* a *proc\_sys\_exec()*.



#### 84.5.1 Caricamento in memoria

La funzione *proc\_sys\_exec()* (listato 94.14.22) del kernel è quella che svolge il compito di caricare un processo in memoria e di annottarlo nella tabella dei processi.

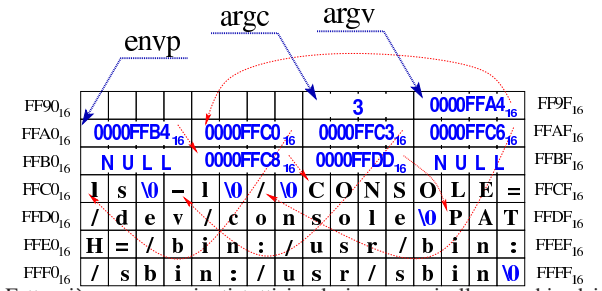
La funzione, dopo aver verificato che si tratti di un file eseguibile valido e che ci siano i permessi per metterlo in funzione, procede all'allocazione della memoria, dividendo se necessario l'area codice da quella dei dati, quindi legge il file e copia opportunamente le componenti di questo nelle aree di memoria allocate.

La realizzazione attuale della funzione *proc\_sys\_exec()* non è in grado di verificare se un processo uguale sia già in memoria, quindi carica la parte del codice anche se questa potrebbe essere già disponibile.

Terminato il caricamento del file viene aggiornata la tabella GDT e quindi viene ricostruita in memoria la pila dei dati del processo.

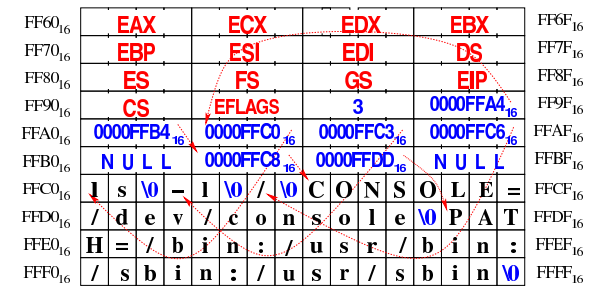
Prima si mettono sul fondo le stringhe delle variabili di ambiente e quelle degli argomenti della chiamata, quindi si aggiungono i puntatori alle stringhe delle variabili di ambiente, ricostruendo così l'array noto convenzionalmente come 'envp[]', continuando con l'aggiunta dei puntatori alle stringhe degli argomenti della chiamata, per riprodurre l'array 'argv[]'. Per ricostruire gli argomenti della chiamata della funzione *main()* dell'applicazione, vanno però aggiunti ancora: il puntatore all'inizio dell'array delle stringhe che descrivono le variabili di ambiente, il puntatore all'array delle stringhe che descrivono gli argomenti della chiamata e il valore che rappresenta la quantità di argomenti della chiamata.

Figura 84.69. Caricamento degli argomenti della chiamata della funzione *main()*.



Fatto ciò, vanno aggiunti tutti i valori necessari allo scambio dei processi, costituiti dai vari registri da rimpiazzare.

Figura 84.70. Completamento della pila con i valori dei registri.



Superato il problema della ricostruzione della pila dei dati, la funzione *proc\_sys\_exec()* predispone i descrittori di standard input, standard output e standard error, quindi libera la memoria usata dal processo chiamante e ne rimpiazza i dati nella tabella dei processi con quelli del nuovo processo caricato.

84.5.2 Il codice iniziale dell'applicativo

I programmi iniziano con il codice che si trova nel file 'applic/crt0.mer.s', oppure 'applic/crt0.sep.s', a seconda che si compilino in modo da avere codice e dati nello stesso segmento, oppure in segmenti di memoria differenti. Questo file è abbastanza diverso da 'kernel/main/crt0.s' del kernel; in particolare va osservato che, a differenza del kernel, il codice delle applicazioni viene eseguito in un momento in cui l'indice della pila è già collocato correttamente; inoltre, se la funzione *main()* delle applicazioni termina e restituisce il controllo a 'crt0.\*.s', un ciclo senza fine esegue continuamente una chiamata di sistema per la conclusione del processo elaborativo corrispondente.

Figura 84.71. Codice iniziale degli applicativi e variabile strutturata di tipo 'header\_t'.

```
.section .text
startup:
    jmp startup_code
filler:
    .space (0x0004 - (filler - startup))
magic:
    .quad 0x6F733326170706C # os32app1
typedef struct {
doffset:
    uint32_t filler0;
    uint64_t magic;
    uint32_t data_offset;
etext:
    uint32_t etext;
edata:
    uint32_t edata;
    uint32_t ebss;
ebss:
    uint32_t ssize;
} header_t;
stack_size:
    .int 0x8000
.align 4
startup_code:
-
```

La figura mostra il confronto tra il codice iniziale contenuto nel file 'applic/crt0.\*.s', senza preamboli e senza commenti, con la dichiarazione del tipo derivato 'header\_t', presente nel file 'kernel/proc.h' (nel codice si può notare la differenza tra 'crt0.mer.s' e 'crt0.sep.s', relativa al valore assegnato alla variabile *doffset*). Attraverso questa struttura, la funzione *proc\_sys\_exec()* è in grado di estrapolare dal file le informazioni necessarie a caricarlo correttamente in memoria.

Come già accennato, quando viene eseguito il codice di un programma applicativo, la pila dei dati è già operativa. Pertanto, dopo il simbolo 'startup\_code' si può già lavorare con questa.

```
pop %eax # argc
pop %ebx # argv
pop %ecx # envp
mov %ecx, environ # Variable 'environ' comes
# from <unistd.h>.

push %ecx
push %ebx
push %eax
```

Per prima cosa, viene estratto dalla pila il puntatore all'array noto come *envp[]*, per poter assegnare tale valore alla variabile *environ*, come richiede lo standard della libreria POSIX. Tuttavia, per poter gestire poi le variabili di ambiente, si rende necessario utilizzare un array più «comodo», quando le stringhe vanno sostituite. A tale proposito, nel file 'lib/stdlib/environment.c', si dichiarano *\_environment\_table[][]* e *\_environment[]*. Il primo è semplicemente un array di caratteri, dove, utilizzando due indici di accesso, si conviene di allocare delle stringhe, con una dimensione massima prestabilita. Il secondo, invece, è un array di puntatori, per localizzare l'inizio delle stringhe contenute nel primo. In pratica, alla fine *\_environment[]* e *environ[]* devono essere equivalenti. Ma per attuare questo, occorre utilizzare la funzione *\_environment\_setup()* che sistema tutti i puntatori necessari.

```
push %ecx
call _environment_setup
add $4, %esp

mov $_environment, %eax
mov %eax, environ

pop %eax # argc
pop %ebx # argv[][]
pop %ecx # envp[][]
mov $_environment, %ecx
push %ecx
push %ebx
push %eax
```

Come si vede dall'estratto del file 'applic/crt0.\*.s', si vede l'uso della funzione *\_environment\_setup()* (il registro ECX contiene già il puntatore a *envp[]*, e viene inserito nella pila proprio come argomento per la funzione). Successivamente viene riassegnata anche

la variabile *environ* in modo da coincidere con *\_environment*. Alla fine, viene ricostruita la pila per gli argomenti della chiamata della funzione *main()*, ma prima di procedere con quella chiamata, si utilizzano delle funzioni, per inizializzare la gestione dei flussi di file e delle directory, sempre in forma di flussi, e per predisporre la tabella delle funzioni da eseguire alla conclusione del processo.

```

call _stdio_stream_setup
call _dirent_directory_stream_setup
call _atexit_setup

call main

mov %eax, exit_value
...
.align 4
.section .data
exit_value:
.int 0x00000000
.align 4
.section .bss
    
```

La funzione *\_stdio\_stream\_setup()*, contenuta nel file 'lib/stdio/FILE.c', associa i descrittori standard ai flussi di file standard (standard input, standard output e standard error); la funzione *\_dirent\_directory\_stream\_setup()*, contenuta nel file 'lib/dirent/DIR.c', compie un lavoro analogo, limitandosi però a inizializzare un array di flussi di directory; la funzione *\_atexit\_setup()*, contenuta nel file 'lib/stdlib/atexit.c' azzerava l'array *\_atexit\_table[]*, destinato a contenere l'elenco di funzioni da eseguire alla conclusione del processo.

Dopo queste preparazioni, viene chiamata la funzione *main()*, la quale riceve regolarmente i propri argomenti previsti. Il valore restituito dalla funzione viene poi salvato in corrispondenza del simbolo *'exit\_value'*.

```

halt:
pushl $2           # Size of message.
pushl $exit_value # Pointer to the message.
pushl $6           # SYS_EXIT
call sys
add $4, %esp
add $4, %esp
add $4, %esp
jmp halt
    
```

All'uscita dalla funzione *main()*, dopo aver salvato quanto restituito dalla funzione stessa, ci si introduce nel codice successivo al simbolo *'halt'*, nel quale si chiama la funzione *sys()* (chiamata di sistema), per produrre la chiusura formale del processo. Ciò che si vede è comunque l'equivalente di *'\_exit (exit\_value) ;'*.

### 84.6 Gestione della memoria

Dal punto di vista del kernel di os32, l'allocazione della memoria riguarda la collocazione dei processi elaborativi nella stessa. Per semplicità si utilizza una mappa di bit per indicare lo stato dei blocchi di memoria, dove un bit a uno indica un blocco di memoria occupato.

Nel file 'memory.h' viene definita la dimensione di un blocco di memoria e, di conseguenza, la quantità massima che possa essere gestita. Attualmente i blocchi sono da 4096 byte, pertanto, sapendo che la memoria può arrivare solo fino a 4 Gbyte, si gestiscono al massimo 1048576 blocchi.

Per la scansione della mappa si utilizzano interi da 32 bit, pertanto tutta la mappa si riduce a 32768 di questi interi, ovvero 128 Kibyte. Nell'ambito di ogni intero da 32 bit, il bit più significativo rappresenta il primo blocco di memoria di sua competenza. Per esempio, per indicare che si stanno utilizzando i primi 28672 byte, pari ai primi 7 blocchi di memoria, si rappresenta la mappa della memoria come «FE000000...».

Il fatto che la mappa della memoria vada scandito a ranghi di 32 bit va tenuto in considerazione, perché se invece si andasse con ranghi differenti, si incorrerebbe nel problema dell'inversione dei byte.

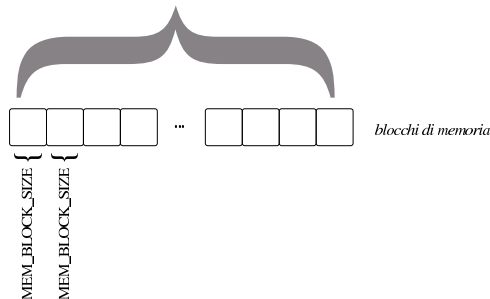
### 84.6.1 File «kernel/memory.h» e «kernel/memory/...»

Listato 94.10 e successivi.

Il file 'kernel/memory.h', oltre ai prototipi delle funzioni usate per la gestione della memoria, definisce la dimensione del blocco minimo di memoria e la quantità massima di questi, rispettivamente con le macro-variabili *MEM\_BLOCK\_SIZE* e *MEM\_MAX\_BLOCKS*; inoltre predispone il tipo derivato *'addr\_t'*, corrispondente a un indirizzo di memoria reale.

Figura 84.76. Mappa della memoria in blocchi: la dimensione minima di un'area di memoria è di *MEM\_BLOCK\_SIZE* byte.

$$4294967296 \text{ byte} = 4 \text{ Mibyte} = \text{MEM\_MAX\_BLOCKS} * \text{MEM\_BLOCK\_SIZE}$$



Nei file della directory 'kernel/memory/' viene dichiarata la mappa della memoria, corrispondente a un array di interi a 32 bit, denominato *mb\_table[]*. L'array è pubblico, tuttavia è disponibile anche una funzione che ne restituisce il puntatore: *mb\_reference()*. Tale funzione sarebbe perfettamente inutile, ma rimane per uniformità rispetto alla gestione delle altre tabelle.

Tabella 84.77. Funzioni per la gestione della mappa della memoria, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/memory.h' e realizzate nella directory 'kernel/memory/'.

Funzione	Descrizione
<code>uint32_t *mb_reference (void);</code>	Restituisce il puntatore alla tabella dei blocchi di memoria, per uniformare l'accesso alla tabella dalle funzioni che non fanno parte del gruppo contenuto nella directory 'kernel/memory/'.
<code>ssize_t mb_alloc (addr_t address, size_t size);</code>	Alloca la memoria a partire dall'indirizzo indicato, per la quantità di byte richiesta. L'allocazione ha termine anticipatamente se si incontra un blocco già utilizzato. La funzione restituisce la dimensione allocata effettivamente.
<code>void mb_free (addr_t address, size_t size);</code>	Libera la memoria a partire dall'indirizzo indicato, per la quantità di byte richiesta. Lo spazio viene liberato in ogni caso, anche se risulta già libero; tuttavia viene prodotto un avvertimento a video se si verifica tale ipotesi.
<code>int mb_reduce (addr_t address, size_t new, size_t previous);</code>	Riduce un'area di memoria già utilizzata. Restituisce zero se l'operazione si conclude con successo, oppure -1 in caso contrario, aggiornando la variabile <i>errno</i> di conseguenza.
<code>void mb_clean (addr_t address, size_t size);</code>	Azzerava l'area di memoria specificata.

Funzione	Descrizione
<code>addr_t mb_alloc_size (size_t size);</code>	Alloca un'area di memoria della dimensione richiesta, restituendone l'indirizzo. La funzione conclude con successo il proprio lavoro se il valore restituito è diverso da zero; se invece l'indirizzo ottenuto è pari a zero si è verificato un errore che può essere verificato analizzando il contenuto della variabile <i>errno</i> .
<code>void mb_size (size_t size);</code>	Questa funzione, usata una sola volta all'interno di <i>kmain()</i> , serve a definire la dimensione massima della memoria disponibile in blocchi. In pratica, le si fornisce la dimensione effettiva della memoria che viene così divisa per la dimensione del blocco, ignorando il resto. Questa informazione viene conservata nella variabile <i>mb_max</i> .
<code>void mb_print (void);</code>	Funzione diagnostica che visualizza gli intervalli di memoria utilizzati, esprimendoli però in blocchi.

#### 84.6.2 Scansione della mappa di memoria

Listato 94.10 e successivi.

La mappa della memoria si rappresenta (a sua volta in memoria), con un array di interi a 32 bit, dove ogni bit individua un blocco di memoria. Pertanto, l'array si compone di una quantità di elementi pari al valore di *MEM\_MAX\_BLOCKS* diviso 32.

Il primo elemento di questo array, ovvero *mb\_table[0]*, individua i primi 32 blocchi di memoria, dove il bit più significativo si riferisce precisamente al primo blocco. Per esempio, se *mb\_table[0]* contiene il valore  $F8000000_{16}$ , ovvero  $1111100000000000_2$ , significa che i primi cinque blocchi di memoria sono occupati, mentre i blocchi dal sesto al trentaduesimo sono liberi.

Dal momento che i calcoli per individuare i blocchi di memoria e per intervenire nella mappa relativa, possono creare confusione, queste operazioni sono raccolte in funzioni statiche separate, anche se sono utili esclusivamente all'interno del file in cui si trovano. Tali funzioni statiche hanno una sintassi comune:

```
int mb_block_set1 (int block)
int mb_block_set0 (int block)
int mb_block_status (int block)
```

Le funzioni *mb\_block\_set1()* e *mb\_block\_set0()* servono rispettivamente a impegnare o liberare un certo blocco di memoria, individuato dal valore dell'argomento. La funzione *mb\_block\_status()* restituisce uno nel caso il blocco indicato risulti allocato, oppure zero in caso contrario.

Queste tre funzioni usano un metodo comune per scandire la mappa della memoria: il valore che rappresenta il blocco a cui si vuole fare riferimento, viene diviso per 32, ovvero il rango degli elementi dell'array che rappresenta la mappa della memoria. Il risultato intero della divisione serve per trovare quale elemento dell'array considerare, mentre il resto della divisione serve per determinare quale bit dell'elemento trovato rappresenta il blocco desiderato. Trovato ciò, si deve costruire una maschera, nella quale si mette a uno il bit che rappresenta il blocco; per farlo, si pone inizialmente a uno il bit più

significativo della maschera, quindi lo si fa scorrere verso destra di un valore pari al resto della divisione.

Per esempio, volendo individuare il terzo blocco di memoria, pari al numero 2 (il primo blocco corrisponderebbe allo zero), si avrebbe che questo è descritto dal primo elemento dell'array (in quanto  $2/32$  dà zero, come risultato intero), mentre la maschera necessaria a trovare il bit corrispondente è  $00100000000000000000000000000000_2$ , la quale si ottiene spostando per due volte verso destra il bit più significativo (due volte, pari al resto della divisione).

Una volta determinata la maschera, per segnare come occupato un blocco di memoria, basta utilizzare l'operatore OR binario:

```
mb_table[i] = mb_table[i] | mask;
```

Se invece si vuole liberare un blocco di memoria, si utilizza un AND binario, invertendo però il contenuto della maschera:

```
mb_table[i] = mb_table[i] & ~mask;
```

Va osservato che la rappresentazione dei blocchi nella mappa è invertita rispetto ad altri sistemi operativi, in quanto non sarebbe tanto logico il fatto che il bit più significativo si riferisca invece alla parte più bassa del proprio insieme di blocchi di memoria. La scelta è dovuta al fatto che, volendo rappresentare la mappa numericamente, la lettura di questa sarebbe più vicina a quella che è la percezione umana del problema.

#### 84.7 Dispositivi

La gestione dei dispositivi fisici, da parte di os32, è limitata ed essenziale. Tutte le operazioni di lettura e scrittura di dispositivi, passano attraverso la gestione comune della funzione *dev\_io()*.

Nel file `'lib/sys/os32.h'` (listato 95.21), disponiamo sia al kernel, sia alle applicazioni, sono elencate le macro-variabili che descrivono tutti i dispositivi previsti in forma numerica. Queste macro-variabili hanno nomi prefissati dalla sigla *DEV\_...*. Per esempio, *DEV\_DM\_MAJOR* corrisponde al numero primario (*major*) per le unità di memorizzazione di massa, *DEV\_DM00* corrisponde al numero primario e secondario (*major* e *minor*), in un valore unico, della prima unità di memorizzazione di massa complessiva, mentre *DEV\_DM01* corrisponde alla prima partizione della stessa.

##### 84.7.1 File «kernel/dev.h» e «kernel/dev/...»

Listati 94.3 e successivi.

Il file `'kernel/dev.h'` incorpora il file `'lib/sys/os32/os32.h'`, per acquisire le macro-variabili della gestione dei dispositivi che sono disponibili anche agli applicativi. Successivamente dichiara la funzione *dev\_io()*, la quale sintetizza tutta la gestione dei dispositivi. Questa funzione utilizza il parametro *rw*, per specificare l'azione da svolgere (lettura o scrittura). Per questo parametro vanno usate le macro-variabili *DEV\_READ* e *DEV\_WRITE*, così da non dover ricordare quale valore numerico corrisponde alla lettura e quale alla scrittura.

```
ssize_t dev_io (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
               void *buffer, size_t size, int *eof);
```

Sono comunque descritte anche altre funzioni, ma utilizzate esclusivamente da *dev\_io()*.

La funzione *dev\_io()* si limita a estrapolare il numero primario dal numero del dispositivo complessivo, quindi lo confronta con i vari tipi gestibili. A seconda del numero primario seleziona una funzione appropriata per la gestione di quel tipo di dispositivo, passando praticamente gli stessi argomenti già ricevuti.

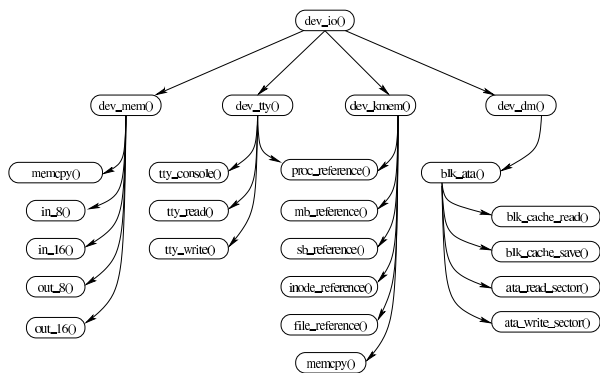
Va osservato il caso particolare dei dispositivi *DEV\_KMEM\_...*. In un sistema operativo Unix comune, attraverso ciò che fa capo al file di dispositivo `'/dev/kmem'`, si ha la possibilità di accedere all'immagine in memoria del kernel, lasciando a un programma con privilegi adeguati la facoltà di interpretare i simboli che consentono di

individuare i dati esistenti. Nel caso di os32, non ci sono simboli nel risultato della compilazione, quindi non è possibile ricostruire la collocazione dei dati. Per questa ragione, le informazioni che devono essere pubblicate, vengono controllate attraverso un dispositivo specifico. Quindi, il dispositivo *DEV\_KMEM\_PS* consente di leggere la tabella dei processi, *DEV\_KMEM\_MMAP* consente di leggere la mappa della memoria, e così vale anche per altre tabelle.

Per quanto riguarda la gestione dei terminali, attraverso la funzione *dev\_tty()*, quando un processo vuole leggere dal terminale, ma non risulta disponibile un carattere, questo viene messo in pausa, in attesa di un evento legato ai terminali.

os32 gestisce virtualmente tutti i dispositivi come se fossero a caratteri. Tuttavia, nel caso delle unità di memorizzazione di massa il flusso di caratteri, in lettura o in scrittura, viene scomposto in blocchi, sfruttando anche una memoria (*cache*) per questi. Pertanto, la funzione *dev\_dm()* si avvale di *blk\_ata()*.

Figura 84.80. Interdipendenza tra la funzione *dev\_io()* e le altre. I collegamenti con le funzioni *major()* e *minor()* sono omesse.



84.7.2 File «kernel/blk.h» e «kernel/blk/...»

Listati 94.2 e successivi.

I file contenuti nella directory 'kernel/blk/' riguardano specificamente la gestione della memoria *cache* per i blocchi di dati usati più di frequente, relativamente ai dispositivi di memorizzazione. In pratica, tale gestione riguarda esclusivamente le unità PATA.

La tabella *blk\_table()* è composta da elementi 'blk\_cache\_t', ognuno dei quali rappresenta un blocco singolo, con l'indicazione del dispositivo (dell'unità intera e non di una singola partizione) e del numero di blocco a cui si riferisce, assieme a un numero che ne rappresenta l'«età».

Inizialmente, la funzione *blk\_cache\_init()*, usata una volta sola all'interno di *kmain()*, si azzerano le informazioni sul numero di dispositivo e sul numero del blocco di ogni elemento della tabella, quindi si assegna l'età attraverso un numero progressivo, da 0 a *BLK\_CACHE\_MAX\_AGE*. Il numero più basso rappresenta l'ultimo blocco letto o modificato, mentre quello più alto riguarda il blocco che da più tempo non è stato utilizzato.

Quando la funzione *blk\_ata()* deve leggere un blocco da un'unità PATA, prima, attraverso la funzione *blk\_cache\_read()*, controlla all'interno della tabella *blk\_table()* esiste già una copia del blocco; questo viene trovato, la funzione *blk\_cache\_read()* ne azzerà l'età, incrementando conseguentemente l'età dei blocchi che avevano prima un valore inferiore al suo. Se il blocco viene trovato nella tabella, la funzione non interpella l'hardware PATA e conclude il suo lavoro, altrimenti provvede alla lettura necessaria e al suo salvataggio nella tabella dei blocchi, con l'aiuto di *blk\_cache\_save()*, la quale aggiorna il blocco se questo era già presente nella tabella, oppure rimpiazza il blocco di età maggiore, aggiornando di conseguenza l'età, come nel caso della lettura.

Quando la funzione *blk\_ata()* deve scrivere un blocco, la scrittura hardware avviene in ogni caso, seguita dal salvataggio nella tabella dei blocchi.

In pratica, la memoria *cache* viene usata solo per le letture, pertanto tutte le scritture sono sincrone.

84.7.3 Numero primario e numero secondario

I dispositivi, secondo la tradizione dei sistemi Unix, sono rappresentati dal punto di vista logico attraverso un numero intero, senza segno, a 16 bit. Tuttavia, per organizzare questa numerazione in modo ordinato, tale numero viene diviso in due parti: la prima parte, nota come *major*, ovvero «numero primario», si utilizza per individuare il tipo di dispositivo; la seconda, nota come *minor*, ovvero «numero secondario», si utilizza per individuare precisamente il dispositivo, nell'ambito del tipo a cui appartiene.

In pratica, il numero complessivo a 16 bit si divide in due, dove gli 8 bit più significativi individuano il numero primario, mentre quelli meno significativi danno il numero secondario. L'esempio seguente si riferisce al dispositivo che genera il valore zero, il quale appartiene al gruppo dei dispositivi relativi alla memoria:

DEV_MEM_MAJOR	01 <sub>16</sub>
DEV_ZERO	0104 <sub>16</sub>

In questo caso, il valore che rappresenta complessivamente il dispositivo è 0104<sub>16</sub> (pari a 260<sub>10</sub>), ma si compone di numero primario 01<sub>16</sub> e di numero secondario 04<sub>16</sub> (che coincidono nella rappresentazione in base dieci). Per estrarre il numero primario si deve dividere il numero complessivo per 256 (0100<sub>16</sub>), trattenendo soltanto il risultato intero; per filtrare il numero secondario si può fare la stessa divisione, ma trattenendo soltanto il resto della stessa. Al contrario, per produrre il numero del dispositivo, partendo dai numeri primario e secondario separati, occorre moltiplicare il numero primario per 256, sommando poi il risultato al numero secondario.

84.7.4 Dispositivi previsti

L'astrazione della gestione dei dispositivi, consente di trattare tutti i componenti che hanno a che fare con ingresso e uscita di dati, in modo sostanzialmente omogeneo; tuttavia, le caratteristiche effettive di tali componenti può comportare delle limitazioni o delle peculiarità. Ci sono alcune questioni fondamentali da considerare: un tipo di dispositivo potrebbe consentire l'accesso in un solo verso (lettura o scrittura); l'accesso al dispositivo potrebbe essere ammesso solo in modo sequenziale, rendendo inutile l'indicazione di un indirizzo; la dimensione dell'informazione da trasferire potrebbe assumere un significato differente rispetto a quello comune.

Tabella 84.82. Classificazione dei dispositivi di os32.

Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_MEM	r/w	diret- to	Permette l'accesso alla memo- ria, in modo indiscriminato; tut- tavia, solo al kernel è permessa la scrittura.
DEV_NULL	r/w	nes- suno	Consente la lettura e la scrittura, ma non si legge e non si scrive alcunché.

Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_PORT	r/w	se- quen- ziale	Consente di leggere e scrivere da o verso una porta di I/O, individuata attraverso l'indirizzamento di accesso (l'indirizzo, o meglio lo scostamento, viene trattato come la porta a cui si vuole accedere). Tuttavia, la dimensione dell'informazione da trasferire è valida solo se si tratta di uno o di due byte: per la dimensione di un byte si usano le funzioni <i>in_8()</i> e <i>out_8()</i> ; per due byte si usano le funzioni <i>in_16()</i> e <i>out_16()</i> . Per dimensioni differenti la lettura o la scrittura non ha effetto.
DEV_ZERO	r	se- quen- ziale	Consente solo la lettura di valori a zero (zero inteso in senso binario).
DEV_TTY	r/w	se- quen- ziale	Rappresenta il terminale virtuale del processo attivo.
DEV_DMmn	r/w	diret- to	Rappresenta la partizione <i>n</i> dell'unità di memorizzazione <i>m</i> . La prima unità PATA disponibile ottiene il dispositivo <i>DEV_DM00</i> , la seconda il numero <i>DEV_DM10</i> , ecc.
DEV_KMEM_PS	r	diret- to	Rappresenta la tabella contenente le informazioni sui processi. L'indirizzo di accesso indica il numero del processo di partenza; la dimensione da leggere dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un processo, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_MMP	r	se- quen- ziale	Rappresenta la mappa della memoria, alla quale si può accedere solo dal suo principio. In pratica, l'indirizzo di accesso viene ignorato, mentre conta solo la quantità di byte richiesta.
DEV_KMEM_SB	r	diret- to	Rappresenta la tabella dei super blocchi (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare il super blocco; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un super blocco, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_INODE	r	diret- to	Rappresenta la tabella degli inode (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare l'inode; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un inode, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.

Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_KMEM_FILE	r	diret- to	Rappresenta la tabella dei file (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare il file; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di un file, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_ARP	r	diret- to	Rappresenta la tabella ARP (per la trasformazione degli indirizzi IPv4 in indirizzi Ethernet). L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_KMEM_NET	r	diret- to	Rappresenta la tabella delle interfacce di rete. L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce della tabella; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_KMEM_ROUTE	r	diret- to	Rappresenta la tabella degli instradamenti IPv4. L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce della tabella; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_CONSOLE	r/w	se- quen- ziale	Legge o scrive relativamente alla console attiva la quantità di byte richiesta, ignorando l'indirizzo di accesso.
DEV_CONSOLEn	r/w	se- quen- ziale	Legge o scrive relativamente alla console <i>n</i> la quantità di byte richiesta, ignorando l'indirizzo di accesso.

#### 84.7.5 Gestione del terminale

Listato 94.4.42 e successivi.

Il terminale offre solo la funzionalità elementare della modalità canonica, dove è possibile scrivere o leggere sequenzialmente. Ci sono al massimo quattro terminali virtuali, selezionabili attraverso le combinazioni di tasti [*Ctrl q*], [*Ctrl r*], [*Ctrl s*] e [*Ctrl t*] e non è possibile controllare i colori o la posizione del testo che si va a esporre; in pratica si opera come su una telescrivente. Le funzioni di livello più basso, relative al terminale hanno nomi che iniziano per `'tty_...()`.

Per la gestione dei quattro terminali virtuali, si utilizza una tabella, in cui ogni voce rappresenta lo stato del terminale virtuale che rappresenta. La tabella è costituita dall'array `tty_table[]` che contiene `TTY_TOTALS` elementi. L'array è dichiarato nel file `'kernel/driver/tty_public.c'`, mentre la macro-variabile

**TTY\_TOTALS** appare nel file 'kernel/driver/tty.h'. Gli elementi di **tty\_table[]** sono di tipo **'tty\_t'**:

```
typedef struct {
    dev_t      device;
    pid_t      pgrp;           // Process group.
    struct termios attr;       // termios attributes.
    unsigned char status;      // 0 = edit,
                               // 1 = end edit.
    char       line[MAX_CANON]; // Canonical input line.
    int        lpr;            // Input line position
                               // read.
    int        lpw;            // Input line position
                               // write.
} tty_t;
```

Il membro **attr** della voce di un terminale è una variabile strutturata di tipo **'struct termios'**, come previsto nel file **'termios.h'** della libreria standard.

L'input del terminale, proveniente dalla tastiera, viene depositato dalla funzione **proc\_sch\_terminals()** all'interno del membro **line[]**, annotando in **lpw** l'indice di scrittura. Quando si legge dal terminale, si ottiene un carattere alla volta da **line[]**, con l'ausilio dell'indice **lpr**. Quando il terminale virtuale riceve input dalla tastiera, è nello stato definito dalla macro-variabile **TTY\_INPUT\_LINE\_EDITING**, mentre quando l'inserimento risulta concluso, per esempio perché è stato premuto il tasto [Invio], lo stato è quello di **TTY\_INPUT\_LINE\_CLOSED** ed è possibile procedere con la lettura del contenuto di **line[]**: quando la lettura termina perché l'indice **lpr** ha raggiunto **lpw**, gli indici vengono azzerati e lo stato ritorna quello di inserimento. Quando un processo tenta di leggere dal terminale, mentre questo è in fase di inserimento, non ancora concluso, viene sospeso e rimane così fino alla conclusione dell'inserimento stesso.

Figura 84.84. A sinistra le fasi dell'inserimento di una riga da tastiera; a destra le fasi della lettura attraverso la funzione **tty\_read()**.

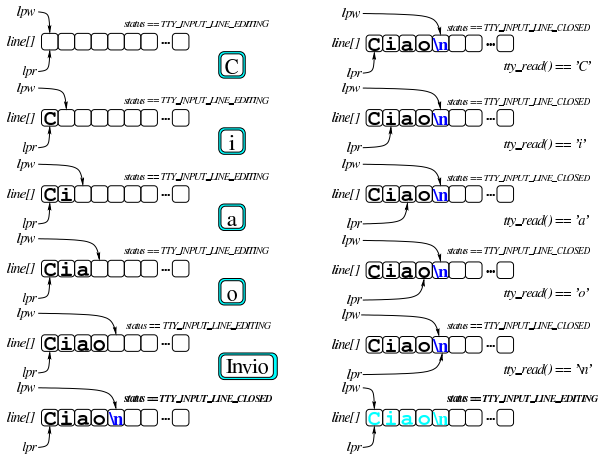


Tabella 84.85. Funzioni per l'accesso al terminale, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/tty.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/tty/'.

Funzione	Descrizione
<code>dev_t tty_console (dev_t device);</code>	Seleziona un terminale virtuale, rendendolo attivo, specificandone il numero del dispositivo. La funzione restituisce il dispositivo attivo in precedenza e se le viene fornito solo il valore zero, il terminale virtuale non cambia, ma si ottiene comunque di conoscere qual è quello attuale.

Funzione	Descrizione
<code>void tty_init (void);</code>	Inizializza la gestione dei terminali virtuali, popolando anche la tabella <b>tty_table[]</b> con i valori predefiniti. Questa funzione viene usata una volta sola all'interno di <b>kmain()</b> .
<code>int tty_read (dev_t device);</code>	Legge un carattere dal terminale virtuale specificato attraverso il numero di dispositivo. La lettura avviene solo se l'input da tastiera risulta concluso, altrimenti la funzione restituisce il valore <b>-1</b> .
<code>tty_t *tty_reference (dev_t device);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <b>tty_table[]</b> contenente le informazioni sul terminale virtuale indicato attraverso il numero di dispositivo. Se il dispositivo indicato non è valido, si ottiene il puntatore nullo; se viene richiesto il dispositivo indefinito, si ottiene il puntatore all'inizio della tabella.
<code>void tty_write (dev_t device, int c);</code>	Scrive un carattere sullo schermo del terminale specificato.

### 84.7.5.1 Gestione della tastiera

Listato 94.4.15 e successivi.

Per la gestione della tastiera, nel file 'kernel/driver/kbd\_public.c' viene dichiarata una variabile strutturata, di tipo **'kbd\_t'**, contenente le informazioni sullo stato della stessa e sulla mappa di trasformazione da applicare. A differenza della gestione complessiva dei terminali, in cui ogni terminale virtuale ha un proprio insieme di dati, per la tastiera questo è unico.

Listato 84.86. Definizione del tipo **'kbd\_t'**, contenuto nel file 'kernel/driver/kbd.h'.

```
typedef struct {
    bool    shift;
    bool    shift_lock;
    bool    ctrl;
    bool    alt;
    bool    echo;
    unsigned char key;
    unsigned char map1[128];
    unsigned char map2[128];
} kbd_t;
```

Nella variabile **kbd**, come si intuisce dai nomi dei suoi membri, viene annotato lo stato di pressione dei tasti delle maiuscole, dei tasti [Ctrl] e [Alt], per poter recepire eventuali combinazioni di tasti; inoltre, il membro **echo**, se attivo, indica la richiesta di vedere sullo schermo ciò che si digita.

Dalla tastiera viene recepito un solo tasto alla volta: se questo si traduce in un carattere, stampabile o meno che sia, questo viene depositato nel membro **key**, da dove la funzione **proc\_sch\_terminals()** deve provvedere a prelevarlo (per trasferirlo nel membro **line[]** della voce che descrive il terminale virtuale attivo), azzerando nuovamente **key**. Fino a quando il membro **key** ha un valore diverso da zero, non è possibile recepire altro dalla tastiera.

Dalla tastiera è possibile ottenere solo i caratteri ASCII; in particolare, quelli non stampabili si ottengono per combinazione con il tasto [Ctrl], secondo la convenzione tradizionale. Non sono previste altre funzionalità.



Tabella 84.87. Funzioni per la gestione della tastiera, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/kbd.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/kbd/'.

Funzione	Descrizione
<code>void kbd_isr (void);</code>	Questa funzione è chiamata dalla routine di gestione delle interruzioni da tastiera, contenuta nel file 'kernel/ibm_i386/isr.s'. La funzione legge un carattere dalla porta di I/O 60 <sub>16</sub> , quindi lo interpreta e aggiorna il contenuto della variabile strutturata <i>kbd</i> di conseguenza.
<code>void kbd_load (void);</code>	Questa funzione è chiamata una sola volta da <i>kmain()</i> , per associare la mappa della tastiera ai codici prodotti dalla stessa. Attualmente questa funzione produce esclusivamente l'associazione necessaria per una tastiera italiana.

La funzione *proc\_scheduler()*, il cui scopo principale è quello di alternare i processi in esecuzione, tra le altre cose, avvia ogni volta la funzione *proc\_scheduler\_terminals()*. La funzione *proc\_scheduler\_terminals()* verifica se nella variabile *kbd.key* è disponibile un valore diverso da zero e, se c'è, lo acquisisce per conto del terminale attivo. Prima di tutto verifica se si tratta di una combinazione di tasti che richiede lo scambio a un altro terminale virtuale; poi controlla se si tratta di un codice di interruzione (come quello provocato da [Ctrl c]) e, se la configurazione del terminale attivo lo permette, conclude il processo più interno appartenente al gruppo che risulta connesso al terminale stesso; alla fine, dopo altre ipotesi particolari, se si tratta di un carattere «normale» e il terminale si trova in fase di inserimento (*TTY\_INPUT\_LINE\_EDITING*), questo viene depositato nell'array *line[]*, con il conseguente aggiornamento dell'indice di scrittura al suo interno; ricevendo invece un codice che rappresenta la conclusione dell'inserimento, si rimette il terminale nello stato di conclusione dell'inserimento (*TTY\_INPUT\_LINE\_CLOSED*).

#### 84.7.5.2 Gestione dello schermo

« Listato 94.4.30 e successivi.

Lo schermo di os32 viene gestito secondo quanto prescrive l'hardware VGA (come descritto nella sezione 83.3), per cui ciò che si vuole fare apparire deve essere scritto in memoria a partire dall'indirizzo B800<sub>16</sub>, usando per ogni carattere 16 bit (8 bit di questo gruppo servono per gli attributi).

Dal momento che si gestiscono dei terminali virtuali, per ognuno di questi occorre tenere una copia dell'immagine dello schermo, così, quando si seleziona un terminale differente, la copia di quel terminale viene usata per sovrascrivere l'area di memoria che rappresenta lo schermo. Per la gestione degli schermi virtuali si usa una tabella, denominata *screen\_table[]*, composta da voci di tipo 'screen\_t'.

Listato 84.88. Definizione del tipo 'screen\_t', contenuto nel file 'kernel/driver/screen.h'.

```
typedef struct {
    uint16_t cell[SCREEN_CELLS];
    int position;
} screen_t;
```

All'interno della struttura rappresentata dal tipo 'screen\_t', si vede un array che riproduce la rappresentazione in memoria dello stesso, da copiare a partire dall'indirizzo B800<sub>16</sub>, quando lo schermo virtuale diventa quello attivo; inoltre si vede il membro *position*, usato per ricordare la posizione in cui si trova il cursore.

Tabella 84.89. Funzioni per la gestione dello schermo, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/screen.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/screen/'.

Funzione	Descrizione
<code>int screen_clear (screen_t *screen);</code>	Ripulisce il contenuto dello schermo selezionato, riposizionando il cursore all'inizio.
<code>screen_t *screen_current (void);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <i>screen_table[]</i> che descrive lo schermo virtuale attivo.
<code>void screen_init (void);</code>	Inizializza la gestione degli schermi virtuali, ripulendoli e collocando il cursore all'inizio. Questa funzione viene usata da <i>tty_init()</i> .
<code>int screen_newline (screen_t *screen);</code>	Produce sullo schermo virtuale selezionato un avanzamento alla riga successiva. Ciò può comportare semplicemente il riposizionamento del cursore, oppure lo scorrimento in avanti del contenuto, quando il cursore si trova già sull'ultima riga visualizzabile.
<code>int screen_number (screen_t *screen);</code>	Restituisce il numero dello schermo corrispondente al puntatore fornito, purché questo sia valido. È in pratica l'opposto della funzione <i>screen_pointer()</i> .
<code>screen_t *screen_pointer (int scrn);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <i>screen_table[]</i> che descrive lo schermo virtuale indicato per numero. È in pratica l'opposto della funzione <i>screen_number()</i> .
<code>int screen_putc (screen_t *screen, int c);</code>	Colloca sullo schermo virtuale individuato dal puntatore che costituisce il primo parametro, il carattere richiesto come secondo. Se il carattere in questione è <CR> o <LF>, si produce un avanzamento alla riga successiva, mentre con un carattere <BS> si produce un arretramento del cursore.
<code>uint16_t screen_cell (c, attributo);</code>	Si tratta di una macroistruzione che produce il valore corretto per una cella dello schermo VGA, contenente sia l'informazione sul carattere, sia quella dell'attributo associato.
<code>int screen_scroll (screen_t *screen);</code>	Fa scorrere in avanti lo schermo, di una riga, ricollocando di conseguenza il cursore.
<code>int screen_select (screen_t *screen);</code>	Seleziona lo schermo indicato come schermo attivo, facendone apparire il contenuto sullo schermo VGA reale.

Funzione	Descrizione
<pre>void screen_update (screen_t *screen);</pre>	<p>Aggiorna la memoria VGA sulla base della copia che rappresenta lo schermo virtuale attivo. L'aggiornamento implica anche la collocazione del cursore visibile in corrispondenza della posizione attuale.</p>

### 84.7.5.3 Configurazione del terminale

Lo standard dei sistemi Unix prescrive che per ogni terminale gestito sia prevista una variabile strutturata, di tipo *struct termios*, allo scopo di contenere la configurazione dello stesso. os32 gestisce i terminali virtuali soltanto in modalità «canonica», ovvero come se si trattasse di telescriventi, anche se munite di video invece che di carta, pertanto utilizza solo un sottoinsieme delle opzioni previste.

```
typedef uint16_t      tctflag_t;
typedef unsigned char cc_t;
...
struct termios {
    tctflag_t c_iflag;
    tctflag_t c_oflag;
    tctflag_t c_cflag;
    tctflag_t c_lflag;
    cc_t      c_cc[NCCS];
};
```

Il membro *c\_cc[]* è un array di caratteri di controllo, a cui viene attribuita una definizione.

Tabella 84.91. Caratteri di controllo riconosciuti da os32, secondo le definizioni del file *'termios.h'*.

Definizione	Corrispondenza	Descrizione
<i>VEOF</i>	04 <sub>16</sub> <EOT>	Carattere di fine file.
<i>VERASE</i>	08 <sub>16</sub> <BS>	Carattere di cancellazione.
<i>VINTR</i>	03 <sub>16</sub> <ETX>	Carattere di interruzione.
<i>VQUIT</i>	1C <sub>16</sub> <FS>	Carattere di abbandono.

Il membro *c\_iflag* serve a contenere opzioni sull'inserimento, ovvero sul controllo della digitazione.

Tabella 84.92. Opzioni del membro *c\_iflag* riconosciute da os32.

Opzione	Descrizione
<i>BRKINT</i>	Se questa opzione è attiva e, nel contempo, non è attiva <i>IGNBRK</i> , si intendono recepire i codici di interruzione <i>VINTR</i> . Se l'opzione <i>ISIG</i> del membro <i>c_iflag</i> è attiva, il processo più interno del gruppo a cui appartiene il terminale viene concluso; in ogni caso, viene annullato il contenuto della riga di inserimento in corso.
<i>ICRNL</i>	Se si riceve il carattere <CR>, questo viene convertito in <NL>.
<i>IGNBRK</i>	Se questa opzione è attiva, fa sì che il carattere definito come <i>VINTR</i> sia ignorato.
<i>IGNCR</i>	Se si riceve il carattere <CR>, questo viene ignorato semplicemente.
<i>INLCR</i>	Se si riceve il carattere <NL>, questo viene convertito in <CR>.

Il membro *c\_iflag* serve a contenere delle opzioni definite come «locali», le quali si occupano in pratica di controllare la visualizzazione della digitazione introdotta e di decidere se l'interruzione ricevuta da tastiera debba produrre l'invio di un segnale di interruzione al processo con cui si sta interagendo. Gli altri due membri della struttura non vengono utilizzati da os32.

Tabella 84.93. Opzioni del membro *c\_iflag* riconosciute da os32.

Opzione	Descrizione
<i>ECHO</i>	Abilita la visualizzazione sullo schermo del testo inserito da tastiera.
<i>ECHOE</i>	AmMESSO che sia attiva l'opzione <i>ECHO</i> , questa abilita il recepimento del carattere definito come <i>VERASE</i> per cancellare l'ultimo carattere inserito, indietreggiando di una posizione.
<i>ECHONL</i>	Indipendentemente dall'opzione <i>ECHO</i> , questa abilita il recepimento del carattere <NL> per fare avanzare il cursore alla riga successiva, con l'eventuale scorrimento in avanti se si trova già sull'ultima.
<i>ISIG</i>	AmMESSO che sia recepito e accettato un codice di interruzione, definito come <i>VINTR</i> , con questa opzione si ottiene l'invio di un segnale di interruzione al processo più interno del gruppo collegato al terminale (il processo più interno dovrebbe corrispondere a quello in primo piano al momento della digitazione).

### 84.7.6 Gestione delle unità di memorizzazione in generale

Listato 94.4 e successivi.

Le unità di memorizzazione vengono viste da os32 attraverso un gruppo di dispositivi astratti, definiti come *DEV\_DM\**, dove la prima unità PATA disponibile ottiene il numero *DEV\_DM00*, la seconda *DEV\_DM10*,...

Il numero del dispositivo che rappresenta queste unità è composto in modo solito per ciò che riguarda la distinzione tra numero primario e numero secondario, ma il numero secondario si scompone ulteriormente in due parti: l'unità intera e la partizione. Per esempio, il numero 0810<sub>16</sub> individua la seconda unità di memorizzazione per intero, mentre 0811<sub>16</sub> rappresenta la prima partizione della seconda unità.

Le unità di memorizzazione riconosciute dal sistema sono raccolte in una tabella, denominata *dm\_table[]*. Ogni elemento di questa tabella contiene l'informazione sul tipo di unità, un puntatore per raggiungere un'altra tabella con le informazioni specifiche sull'unità, in base al tipo di questa (attualmente l'unica tabella in questione può essere quella delle unità PATA), le informazioni sulle partizioni esistenti (ma solo quelle primarie).

Inizialmente, all'interno di *proc\_init()*, viene avviata la funzione *dm\_init()*, la quale a sua volta scandisce le unità PATA attraverso *ata\_init()* e ne raccoglie le informazioni nella propria tabella *dm\_table()*.

### 84.7.7 Gestione delle unità PATA

Listato 94.4.3 e successivi.

La gestione delle unità PATA di os32 si limita alla modalità PIO (*programmed input-output*), con accesso LBA28, senza nemmeno considerare le partizioni. La spiegazione sul come avvenga la gestione di un'unità PATA, secondo le stesse modalità usate da os32 è disponibile nella sezione 83.9.

Per la gestione delle unità PATA, os32 utilizza una tabella, denominata *ata\_table[]*, composta da voci di tipo *ata\_t*, ognuna delle quali contiene lo stato di un'unità. L'indice della tabella corrisponde al numero dell'unità, ovvero al parametro *drive* di varie funzioni. La tabella è dichiarata formalmente nel file *'kernel/driver/ata/ata\_public.c'*, mentre il tipo derivato *'ata\_t'* è descritto nel file *'kernel/driver/ata.h'*. Per comodità, si trova anche il tipo *'ata\_sector\_t'*, usato per descrivere lo spazio di memoria usato per collocare la copia di un settore di dati di un'unità PATA.

Tabella 84.94. Funzioni per la gestione delle unità PATA, dichiarate nel file di intestazione *'kernel/driver/ata.h'* e descritte nei file contenuti nella directory *'kernel/driver/ata/'*. Le funzioni sono raggruppate in insiemi logici.

Funzione	Descrizione
<code>void ata_init (void);</code>	Inizializza la gestione delle unità PATA, predisponendo i contenuti della tabella <code>ata_table[]</code> , verificando la presenza delle unità. Questa funzione viene usata una volta sola, nella funzione <code>proc_init()</code> .
<code>void ata_reset (int drive);</code>	Azzerà lo stato di funzionamento dell'unità PATA specificata.
<code>int ata_valid (int drive);</code>	Verifica se l'unità richiesta è presente effettivamente. In caso di successo restituisce il valore zero, altrimenti si ottiene -1.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_cmd_identify_device (int drive, void *buffer);</code>	Richiede all'unità specificata le informazioni sulla sua identificazione. Se l'unità è presente, in corrispondenza del puntatore fornito si ottengono le informazioni nello spazio di un settore ( <code>ATA_SECTOR_SIZE</code> ); l'analisi successiva di questi dati può dare maggiori informazioni sull'unità.
<code>int ata_cmd_read_sectors (int drive, unsigned int sector, unsigned char count, void *buffer);</code>	Legge dall'unità <i>drive</i> , a partire dal settore <i>sector</i> , una quantità pari a <i>count</i> settori, mettendo il risultato a partire dall'indirizzo di memoria <i>buffer</i> . Se <i>count</i> fosse pari a zero, si intenderebbero 256 settori. Se l'operazione fallisce, restituisce un valore negativo.
<code>int ata_cmd_write_sectors (int drive, unsigned int sector, unsigned char count, void *buffer);</code>	Scrive nell'unità <i>drive</i> , a partire dal settore <i>sector</i> , una quantità pari a <i>count</i> settori, leggendoli a partire dall'indirizzo di memoria <i>buffer</i> . Se <i>count</i> fosse pari a zero, si intenderebbero 256 settori. Se l'operazione fallisce, restituisce un valore negativo.
<code>int ata_device (int drive, unsigned int sector);</code>	Imposta il registro <i>device</i> dell'unità PATA specificata, con l'indicazione di un numero di settore.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_rdy (int drive, clock_t timeout);</code>	Attende che l'unità <i>drive</i> sia pronta, purché ciò avvenga entro il tempo <i>timeout</i> . Se l'operazione ha successo, la funzione restituisce zero, altrimenti dà un valore negativo.
<code>int ata_drq (int drive, clock_t timeout);</code>	Attende che l'unità <i>drive</i> sia pronta a ricevere dati, purché ciò avvenga entro il tempo <i>timeout</i> . Se l'operazione ha successo, la funzione restituisce zero, altrimenti dà un valore negativo.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_lba28 (int drive, unsigned int sector, unsigned char count);</code>	Invia all'unità <i>drive</i> la prima parte di un comando, in cui sono contenute le coordinate LBA28.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_read_sector ( int drive, unsigned int sector, void *buffer);</code>	È una macroistruzione che legge dall'unità <i>drive</i> , il settore <i>sector</i> , mettendo il risultato a partire dall'indirizzo di memoria <i>buffer</i> . La macroistruzione si avvale praticamente della funzione <code>ata_cmd_read_sectors()</code> , per leggere un solo settore.
<code>int ata_write_sector ( int drive, unsigned int sector, void *buffer);</code>	È una macroistruzione che scrive nell'unità <i>drive</i> , il settore <i>sector</i> , traendo i dati dall'indirizzo di memoria <i>buffer</i> . La macroistruzione si avvale praticamente della funzione <code>ata_cmd_write_sectors()</code> , per scrivere un solo settore.

## 84.8 Gestione del file system

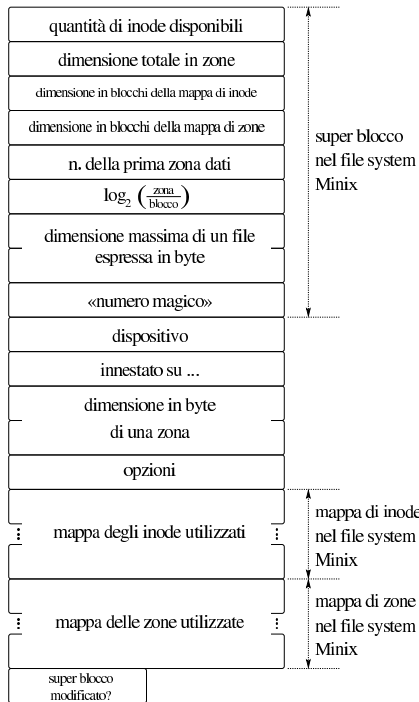
La gestione del file system è suddivisa in diversi file contenuti nella directory 'kernel/fs/', facenti capo al file di intestazione 'kernel/fs.h'.

Listato 94.5 e successivi.

### 84.8.1 File «kernel/fs/sb\_...»

I file 'kernel/fs/sb\_...' descrivono le funzioni per la gestione dei super blocchi, distinguibili perché iniziano tutte con il prefisso 'sb\_'. Tra questi file si dichiara l'array `sb_table[]`, il quale rappresenta una tabella le cui righe sono rappresentate da elementi di tipo 'sb\_t' (il tipo 'sb\_t' è definito nel file 'kernel/fs.h'). Per uniformare l'accesso alla tabella, la funzione `sb_reference()` permette di ottenere il puntatore a un elemento dell'array `sb_table[]`, specificando il numero del dispositivo cercato.

Figura 84.95. Struttura del tipo 'sb\_t', corrispondente agli elementi dell'array sb\_table[].



Listato 84.96. Struttura del tipo 'sb\_t', corrispondente agli elementi dell'array sb\_table[].

```
typedef struct sb sb_t;

struct sb {
    uint16_t inodes;
    uint16_t zones;
    uint16_t map_inode_blocks;
    uint16_t map_zone_blocks;
    uint16_t first_data_zone;
    uint16_t log2_size_zone;
    uint32_t max_file_size;
    uint16_t magic_number;
    //-----
    dev_t device;
    inode_t *inode_mounted_on;
    blksize_t blksize;
    int options;
    uint16_t map_inode[SB_MAP_INODE_SIZE];
    uint16_t map_zone[SB_MAP_ZONE_SIZE];
    char changed;
};
```

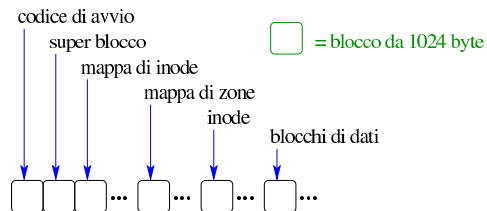
Il super blocco rappresentato dal tipo 'sb\_t' include anche le mappe delle zone e degli inode impegnati. Queste mappe hanno una dimensione fissa in memoria, mentre nel file system reale possono essere di dimensione minore. La tabella di super blocchi, contiene le informazioni dei dispositivi di memorizzazione innestati nel sistema. L'innesto si concretizza nel riferimento a un inode, contenuto nella tabella degli inode (descritta in un altro capitolo), il quale rappresenta la directory di un'altra unità, su cui tale innesto è avvenuto. Naturalmente, l'innesto del file system principale rappresenta un caso particolare.

Tabella 84.97. Funzioni per la gestione dei dispositivi di memorizzazione di massa, a livello di super blocco, definite nei file 'kernel/fs/sb...'.  
«

Funzione	Descrizione
<code>sb_t *sb_reference (dev_t device);</code>	Restituisce il riferimento a un elemento della tabella dei super blocchi, in base al numero del dispositivo di memorizzazione. Se il dispositivo cercato non risulta già innestato, si ottiene il puntatore nullo; se si chiede il dispositivo zero, si ottiene il puntatore al primo elemento della tabella.
<code>sb_t *sb_mount (dev_t device, inode_t **inode_mnt, int options);</code>	Innesta il dispositivo rappresentato numericamente dal primo parametro, sulla directory corrispondente all'inode a cui punta il secondo parametro, con le opzioni del terzo parametro. Quando si tratta del primo innesto del file system principale, la directory è quella dello stesso file system, pertanto, in tal caso, *inode_mnt è inizialmente un puntatore nullo e deve essere modificato dalla funzione stessa.
<code>int sb_save (sb_t *sb);</code>	Salva il super blocco nella sua unità di memorizzazione, se questo risulta modificato. In questo caso, il super blocco include anche le mappe degli inode e delle zone.
<code>int sb_zone_status (sb_t *sb, zno_t zone);</code>	Restituisce uno se la zona rappresentata dal secondo parametro è impegnata nel super blocco a cui si riferisce il primo parametro; diversamente restituisce zero.
<code>int sb_inode_status (sb_t *sb, ino_t ino);</code>	Restituisce uno se l'inode rappresentato dal secondo parametro è impegnato nel super blocco a cui si riferisce il primo parametro; diversamente restituisce zero.
<code>void sb_print (void);</code>	Funzione diagnostica per la visualizzazione sullo schermo dello stato della tabella dei super blocchi.

84.8.2 File «kernel/fs/zone...»

Nel file system Minix 1, si distinguono i concetti di blocco e zona di dati, con il vincolo che la zona ha una dimensione multipla del blocco. Il contenuto del file system, dopo tutte le informazioni amministrative, è organizzato in zone; in altri termini, i blocchi di dati si raggiungono in qualità di zone.



La zona rimane comunque un tipo di blocco, potenzialmente più grande (ma sempre multiplo) del blocco vero e proprio, che si nu-

mera a partire dall'inizio dello spazio disponibile, con la differenza che è utile solo per raggiungere i blocchi di dati. Nel super blocco del file system si trova l'informazione del numero della prima zona che contiene dati, in modo da non dover ricalcolare questa informazione ogni volta.

I file 'kernel/fs/zone\_...' descrivono le funzioni per la gestione del file system a zone.

Tabella 84.99. Funzioni per la gestione delle zone, definite nei file 'kernel/fs/zone\_...'.

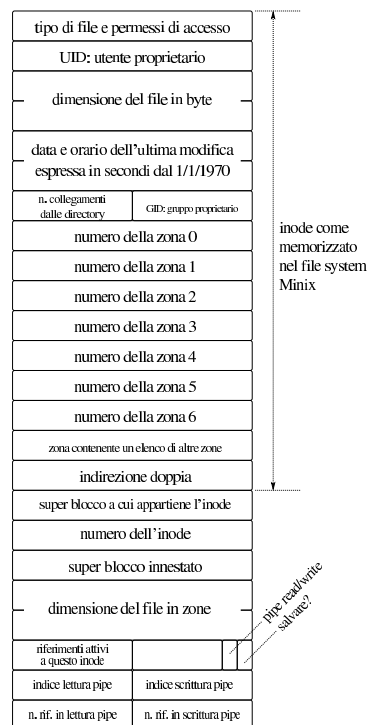
Funzione	Descrizione
<code>zno_t zone_alloc (sb_t *sb);</code>	Alloca una zona, restituendo il numero della stessa. In pratica, cerca la prima zona libera nel file system a cui si riferisce il super blocco *sb e la segna come impegnata, restituendone il numero.
<code>int zone_free (sb_t *sb, zno_t zone);</code>	Libera una zona, impegnata precedentemente.
<code>int zone_read (sb_t *sb, zno_t zone, void *buffer);</code>	Legge il contenuto di una zona, memorizzandolo a partire dalla posizione di memoria rappresentato da <i>buffer</i> .
<code>int zone_write (sb_t *sb, zno_t zone, void *buffer);</code>	Sovrascrive una zona, utilizzando il contenuto della memoria a partire dalla posizione rappresentata da <i>buffer</i> .
<code>void zone_print (sb_t *sb, zno_t zone);</code>	Funzione diagnostica per la visualizzazione dello stato di una zona.

### 84.8.3 File «kernel/fs/inode\_...»

«

I file 'kernel/fs/inode\_...' descrivono le funzioni per la gestione dei file, in forma di inode. In uno di questi file viene dichiarata la tabella degli inode in uso nel sistema, rappresentata dall'array *inode\_table[]* e per individuare un certo elemento dell'array si usa preferibilmente la funzione *inode\_reference()*. Gli elementi della tabella degli inode sono di tipo '*inode\_t*' (definito nel file 'kernel/fs.h'); una voce della tabella rappresenta un inode utilizzato se il campo dei riferimenti (*references*) ha un valore maggiore di zero.

Figura 84.100. Struttura del tipo '*inode\_t*', corrispondente agli elementi dell'array *inode\_table[]*.



Listato 84.101. Struttura del tipo '*inode\_t*', corrispondente agli elementi dell'array *inode\_table[]*.

```
typedef struct inode    inode_t;

struct inode {
    mode_t      mode;
    uid_t       uid;
    ssize_t     size;
    time_t      time;
    uint8_t     gid;
    uint8_t     links;
    zno_t       direct[7];
    zno_t       indirect1;
    zno_t       indirect2;
    //-----
    sb_t        *sb;
    ino_t        ino;
    sb_t        *sb_attached;
    blkcnt_t    blkcnt;
    unsigned char references;
    char         changed : 1,
               pipe_dir : 1;
    unsigned char pipe_off_read;
    unsigned char pipe_off_write;
    unsigned char pipe_ref_read;
    unsigned char pipe_ref_write;
};
```

Figura 84.102. Collegamento tra la tabella degli inode e quella dei super blocchi.

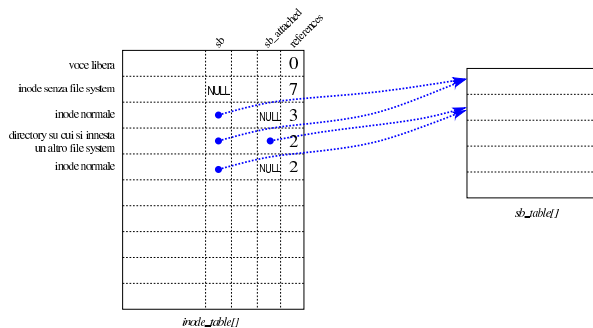


Tabella 84.103. Funzioni per la gestione dei file in forma di inode, definite nei file 'kernel/fs/inode\_...'.  
 Restituisce il puntatore a un inode, rappresentato in pratica da un elemento dell'array `inode_table[]`, corrispondente a quello con il numero di dispositivo e di inode indicati come argomenti. Se entrambi gli argomenti sono a zero, si ottiene il puntatore al primo elemento libero; se entrambi i valori sono pari a -1, si ottiene il puntatore al primo elemento libero; se viene indicato il dispositivo zero e l'inode numero uno, si ottiene il puntatore all'elemento corrispondente alla directory radice del file system principale.

Funzione	Descrizione
<code>inode_t *inode_reference (dev_t device, ino_t ino);</code>	Restituisce il puntatore a un inode, rappresentato in pratica da un elemento dell'array <code>inode_table[]</code> , corrispondente a quello con il numero di dispositivo e di inode indicati come argomenti. Se entrambi gli argomenti sono a zero, si ottiene il puntatore al primo elemento libero; se entrambi i valori sono pari a -1, si ottiene il puntatore al primo elemento libero; se viene indicato il dispositivo zero e l'inode numero uno, si ottiene il puntatore all'elemento corrispondente alla directory radice del file system principale.
<code>inode_t *inode_alloc (dev_t device, mode_t mode, uid_t uid, gid_t gid);</code>	La funzione <code>inode_alloc()</code> cerca un inode libero nel file system del dispositivo indicato, quindi lo alloca (lo segna come utilizzato) e lo modifica aggiornando il tipo e la modalità dei permessi, oltre al proprietario del file e al gruppo. Se la funzione riesce nel suo intento, restituisce il puntatore all'inode in memoria, il quale rimane così aperto e disponibile per ulteriori elaborazioni.
<code>int inode_free (inode_t *inode);</code>	Segna l'inode indicato come libero.
<code>inode_t *inode_get (dev_t device, ino_t ino);</code>	Restituisce il puntatore all'inode rappresentato dal numero di dispositivo e di inode, indicati come argomenti. Se l'inode è già presente nella tabella degli inode, la cosa si risolve nell'incremento di una unità del numero dei riferimenti di tale inode; se invece l'inode non è ancora presente, questo viene caricato dal suo file system nella tabella e gli viene attribuito inizialmente un riferimento attivo.

Funzione	Descrizione
<code>int inode_put (inode_t *inode);</code>	Rilascia un inode che non serve più. Ciò comporta la riduzione del contatore dei riferimenti nella tabella degli inode, tenendo conto che se tale valore raggiunge lo zero, si provvede anche al suo salvataggio nel file system (ammesso che l'inode della tabella risulti modificato, rispetto alla versione presente nel file system). La funzione restituisce zero in caso di successo, oppure -1 in caso contrario.
<code>int inode_save (inode_t *inode);</code>	Salva l'inode nel file system, se questo risulta modificato.
<code>int inode_truncate (inode_t *inode);</code>	Riduce la dimensione del file a cui si riferisce l'inode a zero. In pratica fa sì che le zone allocate del file siano liberate. La funzione restituisce zero se l'operazione si conclude con successo, oppure -1 in caso di problemi.
<code>zno_t inode_zone (inode_t *inode, zno_t fzone, int write);</code>	Restituisce il numero di zona effettivo, corrispondente a un numero di zona relativo a un certo file di un certo inode. Se il parametro <code>write</code> è pari a zero, si intende che la zona deve esistere, quindi se questa non c'è, si ottiene semplicemente un valore pari a zero; se invece l'ultimo parametro è pari a uno, nel caso la zona cercata fosse attualmente mancante, verrebbe creata al volo nel file system.
<code>inode_t *inode_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode);</code>	Alloca un inode in memoria, riferito al dispositivo richiesto dal primo parametro, con i permessi del secondo parametro. Tale inode è adatto per essere utilizzato come flusso standard (standard input, standard output o standard error). Questa funzione viene usata solo da <code>file_stdio_dev_make()</code> , la quale, a sua volta, viene usata solo da <code>proc_sys_exec()</code> .
<code>blkcnt_t inode_fzones_read (inode_t *inode, zno_t zone_start, void *buffer, blkcnt_t blkcnt);</code>	Legge da un file, identificato attraverso il puntatore all'inode (della tabella di inode), una certa quantità di zone, a partire da una certa zona relativa al file, mettendo il risultato della lettura a partire dalla posizione di memoria rappresentata da un puntatore generico. La funzione restituisce la quantità di zone lette con successo.

Funzione	Descrizione
blkcnt_t inode_fzones_write (inode_t *inode, zno_t zone_start, void *buffer, blkcnt_t blkcnt);	Svolge il compito opposto della funzione <i>inode_fzones_read()</i> e attualmente non viene utilizzata.
ssize_t inode_file_read (inode_t *inode, off_t offset, void *buffer, size_t count, int *eof);	Legge il contenuto di un file, individuato da un inode già caricato nella tabella relativa, aggiornando eventualmente una variabile contenente l'indicatore di fine file. La funzione restituisce la quantità di byte letti con successo, oppure il valore -1 in caso di problemi.
ssize_t inode_file_write (inode_t *inode, off_t offset, void *buffer, size_t count);	Scrivono una certa quantità di byte nel file individuato da un inode già caricato nella tabella relativa. La funzione restituisce la quantità di byte scritti effettivamente, oppure il valore -1 in caso di problemi.
int inode_check (inode_t *inode, mode_t type, int perm, uid_t uid, gid_t gid);	Verifica che l'inode sia di un certo tipo e abbia i permessi di accesso necessari a un certo utente e gruppo. Nel parametro <i>type</i> si possono indicare più tipi validi. La funzione restituisce zero in caso di successo, ovvero di compatibilità, mentre restituisce -1 se il tipo o i permessi non sono adatti.
int inode_dir_empty (inode_t *inode);	Verifica se la directory a cui si riferisce l'inode è effettivamente una directory ed è vuota, nel qual caso restituisce il valore uno, altrimenti restituisce zero.
inode_t *inode_pipe_make (void);	Crea un condotto senza nome ( <i>pipe</i> ), restituendo il puntatore all'inode relativo.
ssize_t inode_pipe_read (inode_t *inode, void *buffer, size_t count, int *eof);	Legge il contenuto di un condotto, individuato da un inode già caricato nella tabella relativa, aggiornando eventualmente una variabile contenente l'indicatore di fine file. La funzione restituisce la quantità di byte letti con successo, oppure il valore -1 in caso di problemi.
ssize_t inode_pipe_write (inode_t *inode, void *buffer, size_t count);	Scrivono una certa quantità di byte nel condotto individuato da un inode già caricato nella tabella relativa. La funzione restituisce la quantità di byte scritti effettivamente, oppure il valore -1 in caso di problemi.
void inode_print (void);	Funzione diagnostica per la visualizzazione sintetica del contenuto della tabella degli inode.

## 84.8.4 Fasi dell'innesto di un file system

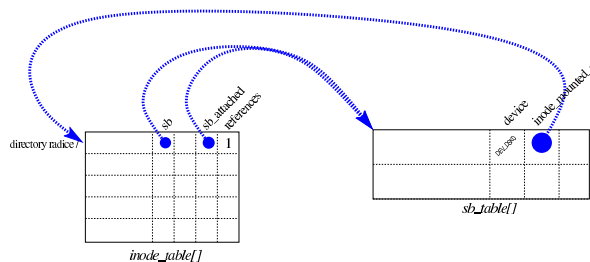
L'innesto e il distacco di un file system, coinvolge simultaneamente la tabella dei super blocchi e quella degli inode. Si distinguono due situazioni fondamentali: l'innesto del file system principale e quello di un file system ulteriore.

Quando si tratta dell'innesto del file system principale, la tabella dei super blocchi è priva di voci e quella degli inode non contiene riferimenti a file system. La funzione *sb\_mount()* viene chiamata indicando, come riferimento all'inode di innesto, il puntatore a una variabile puntatore contenente il valore nullo:

```
...
inode_t *inode;
sb_t *sb;
...
inode = NULL;
sb = sb_mount (DEV_DSK0, &inode, MOUNT_DEFAULT);
...
```

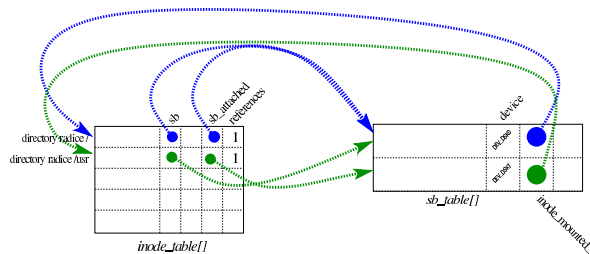
La funzione *sb\_mount()* carica il super blocco nella tabella relativa, ma trovando il riferimento all'inode di innesto nullo, provvede a caricare l'inode della directory radice dello stesso dispositivo, creando un collegamento incrociato tra le tabelle dei super blocchi e degli inode, come si vede nella figura successiva.

Figura 84.105. Collegamento tra la tabella degli inode e quella dei super blocchi, quando si innesta il file system principale.



Per innestare un altro file system, occorre prima disporre dell'inode di una directory (appropriata) nella tabella degli inode, quindi si può caricare il super blocco del nuovo file system, creando il collegamento tra directory e file system innestato.

Figura 84.106. Innesto di un file system nella directory '/usr/'.

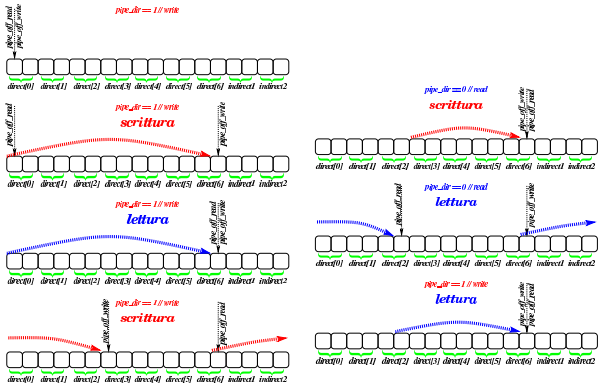


## 84.8.5 Condotti

I condotti sono gestiti da os32 nel modo tradizionale, sfruttando nell'inode la poca memoria che altrimenti servirebbe per i riferimenti ai blocchi di dati. In pratica, secondo la struttura del tipo '*inode\_t*', si usa *direct[]*, *indirect1* e *indirect2*. Ciò comporta complessivamente la disponibilità di soli 18 byte, cosa che comunque sarebbe insufficiente per lo standard attuale dei sistemi Unix.

Lo spazio di questi 18 byte viene trattato come una coda e scandito attraverso due indici: quello di scrittura e quello di lettura. Durante l'accesso all'inode che rappresenta un condotto si distinguono due stati, individuati dal bit *pipe\_dir*.

Figura 84.107. Esempio di utilizzo di un condotto, attraverso varie fasi di scrittura e lettura.



La figura mostra un esempio che dovrebbe chiarire il meccanismo di funzionamento del condotto.

1. Inizialmente gli indici di scrittura e lettura si trovano ad avere lo stesso valore (nella figura si trovano nella posizione zero, ma qualunque altra posizione sarebbe equivalente), mentre il bit *pipe\_dir* indica «scrittura». In questa situazione, si deve procedere con la scrittura, durante la quale l'indice di scrittura non può superare nuovamente quello di lettura.
2. Nel secondo disegno della figura si vede che è avvenuta una scrittura che ha occupato 13 byte, mentre l'indice di scrittura si trova sul quattordicesimo (quello successivo all'ultimo byte scritto).
3. A questo punto, si suppone che inizi la lettura del condotto: in tal caso, dato che il bit *pipe\_dir* indica ancora «scrittura», la lettura non può superare la posizione che ha raggiunto l'indice di scrittura. Pertanto si suppone che la lettura raccolga la stessa quantità di byte occupati precedentemente dalla scrittura. Quando l'indice di lettura incontra quello di scrittura, il bit *pipe\_dir* deve essere impostato a «scrittura», perché non c'è altro che si possa leggere. Tale bit era già impostato nel modo corretto e quindi non si notano variazioni.
4. Nel quarto disegno si vede l'inizio di una nuova fase di scrittura che raggiunge la fine dello spazio dei 18 byte previsti per riprendere dall'inizio. In questa fase di scrittura gli indici non si incontrano e nulla cambia nello stato di *pipe\_dir*.
5. Nel quinto disegno (all'inizio del lato destro), la scrittura riprende e raggiunge l'indice di lettura (che non può essere superato). Qui lo stato rappresentato da *pipe\_dir* cambia, dal momento che non si può più procedere con la scrittura, adesso indica «lettura».
6. Nel sesto disegno si vede l'inizio di una lettura. Dopo di questa lettura, potrebbe esserci una fase di scrittura, ma senza poter superare l'indice di lettura. Comunque, questa scrittura non viene eseguita.
7. Nell'ultimo disegno si vede che la lettura continua, fino a raggiungere l'indice di scrittura, quando così il valore di *pipe\_dir* viene invertito nuovamente.

In pratica, quando gli indici di lettura e scrittura coincidono, per sapere se si può procedere con una scrittura o una lettura, occorre chiederlo a *pipe\_dir*; diversamente, con indici diversi, la scrittura o la lettura può procedere indifferentemente, ma solo fino al raggiungimento dell'altro indice. Poi, se è l'indice di lettura che ha appena raggiunto quello di scrittura, *pipe\_dir* deve essere impostato per richiedere la scrittura; al contrario, quando è l'indice di scrittura che raggiunge quello di lettura, *pipe\_dir* deve richiedere la lettura successiva.

84.8.6 File «kernel/fs/file\_...»

I file 'kernel/fs/file\_...' descrivono le funzioni per la gestione della tabella dei file, la quale si collega a sua volta a quella degli inode. In realtà, le funzioni di questo gruppo sono in numero molto limitato, perché l'intervento nella tabella dei file avviene prevalentemente per opera di funzioni che gestiscono i descrittori.

La tabella dei file è rappresentata dall'array *file\_table[]* e per individuare un certo elemento dell'array si usa preferibilmente la funzione *file\_reference()*. Gli elementi della tabella dei file sono di tipo 'file\_t' (definito nel file 'kernel/fs.h'); una voce della tabella rappresenta un file aperto se il campo dei riferimenti (*references*) ha un valore maggiore di zero.

Figura 84.108. Struttura del tipo 'file\_t', corrispondente agli elementi dell'array *file\_table[]*.

riferimenti attivi a questo file provenienti da descrittori	typedef struct file file_t;
indice interno di accesso al file	struct file {
modalità di apertura	int references;
riferimento all'inode del file	off_t offset;
riferimento al socket del file	int oflags;
	inode_t *inode;
	sock_t *sock;
	};

Nel membro *oflags* si annotano esclusivamente opzioni relative alla modalità di apertura del file: lettura, scrittura o entrambe; pertanto si possono usare le macro-variabili *O\_RDONLY*, *O\_WRONLY* e *O\_RDWR*, come dichiarato nel file di intestazione 'lib/fcntl.h'. Il membro *offset* rappresenta l'indice interno di accesso al file, per l'operazione successiva di lettura o scrittura al suo interno. Il membro *references* è un contatore dei riferimenti a questa tabella, da parte di descrittori di file.

La tabella dei file si collega a quella degli inode, attraverso il membro *inode*, oppure a quella dei socket, attraverso il membro *sock*. Più voci della tabella dei file possono riferirsi allo stesso inode (o allo stesso socket), perché hanno modalità di accesso differenti, oppure soltanto per poter distinguere l'indice interno di lettura e scrittura. Va osservato che le voci della tabella di inode potrebbero essere usate direttamente e non avere elementi corrispondenti nella tabella dei file.

Figura 84.109. Collegamento tra la tabella dei file e quella degli inode.

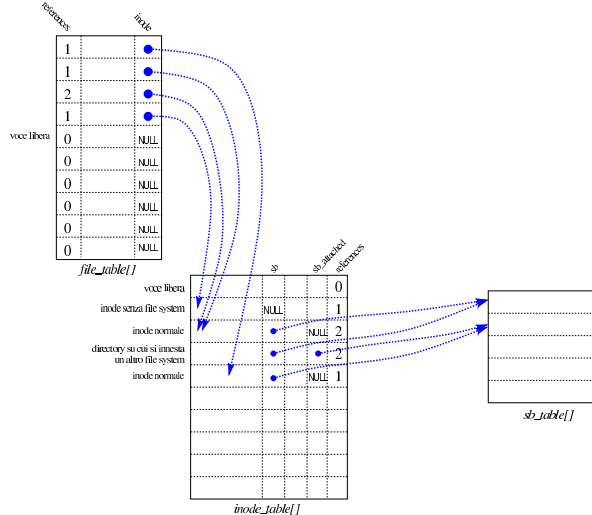


Tabella 84.110. Funzioni fatte esclusivamente per la gestione della tabella dei file *file\_table[]*.



Funzione	Descrizione
file_t *file_reference (int <i>fno</i> );	Restituisce il puntatore all'elemento <i>fno</i> -esimo della tabella dei file. Se <i>fno</i> è un valore negativo, viene restituito il puntatore a una voce libera della tabella.
file_t *file_stdio_dev_make (dev_t <i>device</i> , mode_t <i>mode</i> , int <i>oflags</i> );	Crea una voce per l'accesso a un file di dispositivo standard di input-output, restituendo il puntatore alla voce stessa.

84.8.7 Descrittori di file

Le tabelle di super blocchi, inode e file, riguardano il sistema nel complesso. Tuttavia, l'accesso normale ai file avviene attraverso il concetto di «descrittore», il quale è un file aperto da un certo processo elaborativo. Nel file 'kernel/fs.h' si trova la dichiarazione e descrizione del tipo derivato 'fd\_t', usato per costruire una tabella di descrittori, ma tale tabella non fa parte della gestione del file system, bensì è incorporata nella tabella dei processi elaborativi. Pertanto, ogni processo ha una propria tabella di descrittori di file.

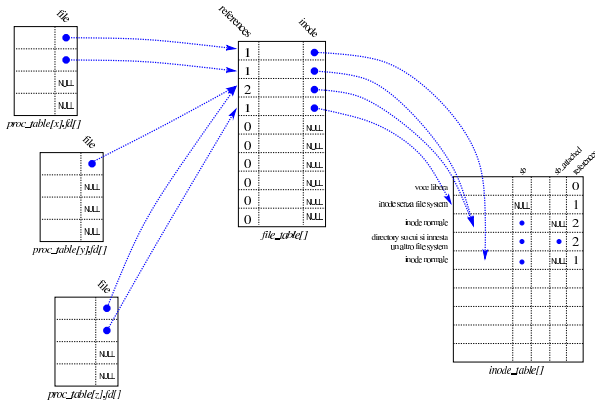
Figura 84.111. Struttura del tipo 'fd\_t', con cui si costituiscono gli elementi delle tabelle dei descrittori di file, una per ogni processo.

indicatori dello stato del file e delle modalità di accesso	<pre>typedef struct fd fd_t; struct fd {     int    fl_flags;     int    fd_flags;     file_t *file; };</pre>
indicatori del descrittore	
riferimento alla tabella dei file di sistema	

Il membro *fl\_flags* consente di annotare indicatori del tipo 'O\_RDONLY', 'O\_WRONLY', 'O\_RDWR', 'O\_CREAT', 'O\_EXCL', 'O\_NOCTTY', 'O\_TRUNC' e 'O\_APPEND', come dichiarato nella libreria standard, nel file di intestazione 'lib/fcntl.h'. Tali indicatori si combinano assieme con l'operatore binario OR. Altri tipi di opzione che sarebbero previsti nel file 'lib/fcntl.h', sono privi di effetto nella gestione del file system di os16.

Il membro *fd\_flags* serve a contenere, eventualmente, l'opzione 'FD\_CLOEXEC', definita nel file 'lib/fcntl.h'. Non sono previste altre opzioni di questo tipo.

Figura 84.112. Collegamento tra le tabelle dei descrittori e la tabella complessiva dei file. La tabella *proc\_table[x].fd[]* rappresenta i descrittori di file del processo elaborativo *x*.



84.8.8 File «kernel/fs/path...»

I file 'kernel/fs/path...' descrivono le funzioni che fanno riferimento a file o directory attraverso una stringa che ne descrive il percorso.

Tabella 84.113. Funzioni per la gestione dei file, a cui si fa riferimento attraverso un percorso, senza indicazioni sul processo elaborativo.

Funzione	Descrizione
int path_fix (char * <i>path</i> );	Verifica il percorso indicato semplificandolo, quindi sovrascrive il percorso originario con quello riveduto e corretto. Un percorso assoluto rimane assoluto; un percorso relativo rimane relativo, mancando qualunque indicazione sulla directory corrente.
int path_full (const char * <i>path</i> , const char * <i>path_cwd</i> , char * <i>full_path</i> );	Ricostruisce un percorso assoluto, usando come riferimento la directory corrente indicata in <i>path_cwd</i> , salvandolo in <i>path_full</i> .

Tabella 84.114. Funzioni per la gestione dei file, a cui si fa riferimento attraverso un percorso, tenendo conto del processo elaborativo per conto del quale si svolge l'operazione. Del processo elaborativo si considera soprattutto l'identità efficace, per conoscerne i privilegi e determinare se è data effettivamente la facoltà di eseguire l'azione richiesta.

Funzione	Descrizione
inode_t *path_inode (pid_t <i>pid</i> , const char * <i>path</i> );	Apri l'inode del file indicato tramite il percorso, purché il processo <i>pid</i> abbia i permessi di accesso («x») alle directory che vi conducono. La funzione restituisce il puntatore all'inode aperto, oppure il puntatore nullo se non può eseguire l'operazione.
dev_t path_device (pid_t <i>pid</i> , const char * <i>path</i> );	Restituisce il numero del dispositivo di un file di dispositivo; pertanto, il percorso deve fare riferimento a un file di dispositivo, per poter ottenere un risultato valido.
inode_t *path_inode_link (pid_t <i>pid</i> , const char * <i>path</i> , inode_t * <i>inode</i> , mode_t <i>mode</i> );	Crea un collegamento fisico con il nome fornito in <i>path</i> , riferito all'inode a cui punta <i>inode</i> , ma se <i>inode</i> fosse un puntatore nullo, verrebbe semplicemente creato un file vuoto con un nuovo inode. Si richiede inoltre che il processo <i>pid</i> abbia i permessi di accesso per tutte le directory che portano al file da collegare e che nell'ultima ci sia anche il permesso di scrittura, dovendo intervenire su tale directory in questo modo. Se la funzione riesce nel proprio intento, restituisce il puntatore a ciò che descrive l'inode collegato o creato.

Delle funzioni che, per affinità, farebbero parte di questo gruppo, si trovano nella directory 'kernel/lib\_s/', in quanto servono per attuare delle chiamate di sistema.

Tabella 84.115. Funzioni per la gestione dei file, a cui si fa riferimento attraverso un percorso, tenendo conto del processo elaborativo per conto del quale si svolge l'operazione, contenute nella directory 'kernel/lib\_s/'.

Funzione	Descrizione
<code>int s_chdir (pid_t pid, const char *path);</code>	Cambia la directory corrente, utilizzando il nuovo percorso indicato. È l'equivalente della funzione standard <code>chdir()</code> (sezione 87.6).
<code>int s_chmod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode);</code>	Cambia la modalità di accesso al file indicato. È l'equivalente della funzione standard <code>chmod()</code> (sezione 87.7).
<code>int s_chown (pid_t pid, const char *path, uid_t uid, gid_t gid);</code>	Cambia l'utente e il gruppo proprietari del file. È l'equivalente della funzione standard <code>chown()</code> (sezione 87.8).
<code>int s_link (pid_t pid, const char *path_old, const char *path_new);</code>	Crea un collegamento fisico. È l'equivalente della funzione standard <code>link()</code> (sezione 87.30).
<code>int s_mkdir (pid_t pid, const char *path, mode_t mode);</code>	Crea una directory, con la modalità dei permessi indicata. È l'equivalente della funzione standard <code>mkdir()</code> (sezione 87.34).
<code>int s_mknod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode, dev_t device);</code>	Crea un file vuoto, con il tipo e i permessi specificati da <code>mode</code> ; se si tratta di un file di dispositivo, viene preso in considerazione anche il parametro <code>device</code> , per specificare il numero primario e secondario dello stesso. Va osservato che con questa funzione è possibile creare una directory priva delle voci '.' e '..'. È l'equivalente della funzione standard <code>mknod()</code> (sezione 87.35).
<code>int s_mount (pid_t pid, const char *path_dev, const char *path_mnt, int options);</code>	Innesta il dispositivo corrispondente a <code>path_dev</code> , nella directory <code>path_mnt</code> (tenendo conto della directory corrente del processo <code>pid</code> ), con le opzioni specificate. Le opzioni disponibili sono solo 'MOUNT_DEFAULT' e 'MOUNT_RO', come dichiarato nel file di intestazione 'lib/sys/os32.h'.
<code>int s_open (pid_t pid, const char *path, int oflags, mode_t mode);</code>	Aprire un descrittore, fornendo però il percorso del file. È l'equivalente della funzione standard <code>open()</code> (sezione 87.37).
<code>int s_stat (pid_t pid, const char *path, struct stat *buffer);</code>	Aggiorna la variabile strutturata a cui punta <code>buffer</code> , con le informazioni sul file specificato. È l'equivalente della funzione standard <code>stat()</code> (sezione 87.55).
<code>int s_umount (pid_t pid, const char *path_mnt);</code>	Stacca l'unità innestata nella directory indicata, purché nulla al suo interno sia attualmente in uso.

Funzione	Descrizione
<code>int s_unlink (pid_t pid, const char *path);</code>	Cancella un file o una directory, purché questa sia vuota. È l'equivalente della funzione standard <code>unlink()</code> (sezione 87.62).

#### 84.8.9 File «kernel/fs/fd\_...»

I file 'kernel/fs/fd\_...' descrivono le funzioni che fanno riferimento a file o directory attraverso il numero di descrittore, riferito a sua volta a un certo processo elaborativo. Pertanto, il numero del processo e il numero del descrittore sono i primi due parametri obbligatori di tutte queste funzioni.

Tabella 84.116. Funzioni per la gestione dei file, a cui si fa riferimento attraverso il descrittore, relativamente a un certo processo elaborativo, le quali non rappresentano direttamente la realizzazione di una chiamata di sistema.

Funzione	Descrizione
<code>fd_t *fd_reference (pid_t pid, int *fdn);</code>	Produce il puntatore ai dati del descrittore <code>*fdn</code> . Se <code>*fdn</code> è minore di zero, si ottiene il riferimento al primo descrittore libero, aggiornando anche <code>*fdn</code> stesso.
<code>int fd_dup (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_min);</code>	Duplica il descrittore <code>fdn_old</code> , creandone un altro con numero maggiore o uguale a <code>fdn_min</code> (viene scelto il primo libero a partire da <code>fdn_num</code> ).

Delle funzioni che, per affinità, farebbero parte di questo gruppo, si trovano nella directory 'kernel/lib\_s/', in quanto servono per attuare delle chiamate di sistema.

Tabella 84.117. Funzioni per la gestione dei file, a cui si fa riferimento attraverso il descrittore, tenendo conto del processo elaborativo per conto del quale si svolge l'operazione, contenute nella directory 'kernel/lib\_s/'.

Funzione	Descrizione
<code>int s_dup (pid_t pid, int fdn_old);</code>	Duplica il descrittore <code>fdn_old</code> , creandone un altro (utilizzando il primo numero di descrittore libero) il cui numero viene restituito dalla funzione. È l'equivalente della funzione standard <code>dup()</code> (sezione 87.12).
<code>int s_dup2 (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_new);</code>	Duplica il descrittore <code>s_old</code> , creandone un altro con numero <code>fdn_new</code> . Se però <code>fdn_new</code> è già aperto, prima della duplicazione questo viene chiuso. È l'equivalente della funzione standard <code>dup2()</code> (sezione 87.12).
<code>int s_fchmod (pid_t pid, int fdn, mode_t mode);</code>	Cambia la modalità dei permessi (solo gli ultimi 12 bit del parametro <code>mode</code> vengono considerati). È l'equivalente della funzione standard <code>fchmod()</code> (sezione 87.7).
<code>int s_fchown (pid_t pid, int fdn, uid_t uid, gid_t gid);</code>	Cambia la proprietà (utente e gruppo). È l'equivalente della funzione standard <code>fchown()</code> (sezione 87.8).

Funzione	Descrizione
<code>int s_fcntl (pid_t pid , int fdn , int cmd , int arg );</code>	Svolge il compito della funzione standard <code>fcntl()</code> (sezione 87.18).
<code>int s_fstat (pid_t pid , int fdn , struct stat *buffer );</code>	Svolge il compito della funzione standard <code>fstat()</code> (sezione 87.55).
<code>off_t s_lseek (pid_t pid , int fdn , off_t offset , int whence );</code>	Riposiziona l'indice interno di accesso del descrittore di file. È l'equivalente della funzione standard <code>lseek()</code> (sezione 87.33).
<code>int s_pipe (pid_t pid , int pipefd[2]);</code>	Crea un condotto senza nome ( <i>pipe</i> ), per il quale, i due descrittori necessari vengono salvati in <code>pipefd[]</code> . Per la precisione, <code>pipefd[0]</code> individua il descrittore del lato di lettura, mentre <code>pipefd[1]</code> individua quello del lato di scrittura. È l'equivalente della funzione standard <code>pipe()</code> (sezione 87.38).
<code>ssize_t s_read (pid_t pid , int fdn , void *buffer , size_t count , int *eof );</code>	Legge da un descrittore, aggiornando eventualmente la variabile <code>*eof</code> in caso di fine del file. È l'equivalente della funzione standard <code>read()</code> (sezione 87.39).
<code>ssize_t s_write (pid_t pid , int fdn , const void *buffer , size_t count );</code>	Scriva nel descrittore. È l'equivalente della funzione standard <code>write()</code> (sezione 87.64).

## 84.9 Gestione delle interfacce di rete

« Il sistema os32 può gestire soltanto interfacce di rete Ethernet e l'interfaccia virtuale locale, nota con il nome *loopback*. Le interfacce di rete hanno tutte nomi del tipo '**netn**', dove **n** è un numero intero, a partire da zero, e di norma l'interfaccia virtuale locale coincide con il nome '**net0**'.

### 84.9.1 Gestione dei dispositivi NE2K

« Il kernel di os32 è in grado di gestire soltanto le interfacce di rete Ethernet NE2000, collocate nel bus PCI: NE2K. Ciò consente di conoscere la porta di I/O necessaria per accedervi, in modo automatico. Le funzioni per la gestione di queste interfacce sono contenute nei file della directory '`kernel/driver/nic/ne2k/`' e fanno capo al file di intestazione '`kernel/driver/nic/ne2k.h`' (listato 94.4.19 e successivi).

Le interfacce di rete NE2000 dispongono di una piccola memoria tampone interna per la ricezione; tuttavia, appena viene individuato un pacchetto ricevuto, os32 lo trasferisce immediatamente in una propria memoria tampone, contenuta nella tabella delle interfacce, descritta nella sezione successiva.

Per una maggiore semplicità progettuale, la trasmissione di un pacchetto avviene mettendo tutto il sistema in attesa, fino a che l'interfaccia dà un responso, positivo o negativo che sia. Tuttavia, ciò comporta anche il rischio di bloccare definitivamente il sistema, nel caso si dovessero manifestare dei problemi all'interfaccia.

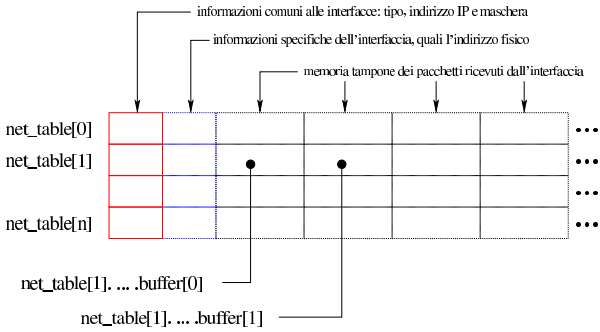
Tabella 84.118. Funzioni per la gestione dell'interfaccia di rete NE2000.

Funzione	Descrizione
<code>int ne2k_check (uintptr_t io );</code>	Verifica se l'interfaccia corrispondente alla porta di I/O specificata è veramente di tipo NE2000 [94.4.20].
<code>int ne2k_isr (uintptr_t io );</code>	Verifica lo stato dell'interfaccia e ne acquisisce i dati, se disponibili. In caso di ricezione di una trama, viene chiamata la funzione <code>ne2k_rx()</code> per trasferirla nella memoria tampone della tabella delle interfacce [94.4.21].
<code>int ne2k_isr_expect (uintptr_t io , unsigned int isr_expect );</code>	Rimane in attesa fino a che il registro <i>ISR</i> dell'interfaccia si attiva almeno un indicatore corrispondente a quanto richiesto con il parametro <code>isr_expect</code> . Questa funzione viene usata, in particolare, nella trasmissione dei pacchetti, per i quali occorre verificare quando l'interfaccia ha completato il procedimento [94.4.22].
<code>int ne2k_reset (uintptr_t io , void *address );</code>	Azzera l'interfaccia e ne estrae l'indirizzo fisico, collocandolo in corrispondenza di <code>*address</code> [94.4.23].
<code>int ne2k_rx (uintptr_t io );</code>	Copia tutte le trame accumulate nella memoria tampone interna dell'interfaccia, in quella della tabella delle interfacce [94.4.24].
<code>int ne2k_rx_reset (uintptr_t io );</code>	Reinizializza il processo di ricezione [94.4.25].
<code>int ne2k_tx (uintptr_t io , void *buffer , size_t size );</code>	Trasmette una trama Ethernet, contenuta all'interno di <code>*buffer</code> , della lunghezza specificata da <code>size</code> . La funzione attende il completamento dell'operazione, prima di concludere il proprio funzionamento [94.4.26].

### 84.9.2 Tabella delle interfacce e funzioni accessorie

« Nei file '`kernel/net/net_public.c`' [94.12.31] e '`kernel/net.h`' [94.12] viene dichiarata la tabella delle interfacce, corrispondente all'array `net_table[]`, con lo scopo di contenere la memoria tampone delle trame ricevute da ogni interfaccia. La struttura della tabella è definita dal tipo '`net_t`' e appare semplificata nella figura successiva.

Figura 84.119. Struttura semplificata della tabella delle interfacce.



Listato 84.120. Struttura di ogni elemento della tabella delle interfacce; i dettagli dei membri *buffer* non sono evidenziati, ma contengono sempre, a loro volta, i membri *clock* e *size*

```
typedef struct {
    clock_t      clock;
    size_t      size;
    ...
} net_buffer_eth_t | net_buffer_lo_t;

typedef struct {
    unsigned int type;
    h_addr_t ip; // IPv4 address in host byte order.
    uint8_t m; // Short netmask.
    union {
        //
        // Ethernet type data:
        //
        struct {
            uint8_t mac[6];
            uintptr_t base_io;
            unsigned char irq;
            net_buffer_eth_t buffer[NET_MAX_BUFFERS];
        } ethernet;
        //
        // Loopback type data:
        //
        struct {
            net_buffer_lo_t buffer[NET_MAX_BUFFERS];
        } loopback;
    };
} net_t;
```

Ogni pacchetto accumulato nella memoria tampone della tabella delle interfacce, oltre al contenuto del pacchetto, include l'orario in cui questo è stato ricevuto (in unità 'clock\_t') e la sua dimensione effettiva.

La scansione della tabella richiede generalmente due indici: il numero che individua l'interfaccia e il numero che rappresenta la trama memorizzata (PDU di livello 2 nel caso di interfaccia Ethernet, oppure di livello 3 nel caso di interfaccia virtuale locale), assieme a delle informazioni accessorie. Per esempio, 'net\_table[0].loopback.buffer[f].clock' individua l'orario di ricevimento di un pacchetto con indice *f* dell'interfaccia locale 'net0' (loopback), mentre 'net\_table[1].ethernet.buffer[f].size' individua la dimensione del pacchetto *f* dell'interfaccia Ethernet 'net1'.

I pacchetti, a livello della rete fisica, vengono depositati nella memoria tampone della tabella, in corrispondenza dell'interfaccia da cui provengono; da qui, poi, attraverso la funzione *net\_rx()*, i pacchetti vengono passati ai gestori appropriati, cancellandoli dalla tabella originaria.

Tabella 84.121. Funzioni per la gestione della tabella delle interfacce, contenute nella directory 'kernel/net/', e altre accessorie relative alla gestione Ethernet.

Funzione	Descrizione
<pre>net_buffer_eth_t * net_buffer_eth (int n);</pre>	Restituisce il puntatore a un elemento libero, o utilizzabile, della memoria tampone dell'interfaccia 'netn', purché questa sia di tipo Ethernet [94.12.23].
<pre>net_buffer_lo_t * net_buffer_lo (int n);</pre>	Restituisce il puntatore a un elemento libero, o utilizzabile, della memoria tampone dell'interfaccia 'netn', purché questa sia di tipo <i>loopback</i> , ossia l'interfaccia locale virtuale [94.12.24].
<pre>int net_index (h_addr_t ip);</pre>	Restituisce l'indice della tabella delle interfacce, corrispondente all'indirizzo IPv4 fornito come argomento [94.12.27].
<pre>int net_index_eth (h_addr_t ip,                   uint8_t mac[6],                   uintptr_t io);</pre>	Restituisce l'indice della tabella delle interfacce, corrispondente a uno dei dati forniti come argomento (i valori nulli vengono ignorati), purché si tratti di un'interfaccia Ethernet [94.12.28].
<pre>void net_init (void);</pre>	Inizializza la gestione della rete, utilizzando le informazioni attraverso le opzioni di avvio per configurare anche le interfacce Ethernet [94.12.29].
<pre>void net_rx (void);</pre>	Scandisce i pacchetti memorizzati nella tabella delle interfacce, passandoli al gestore appropriato e rimuovendoli poi dalla tabella [94.12.32].
<pre>int net_eth_ip_tx (h_addr_t src,                   h_addr_t dst,                   const void *packet,                   size_t size);</pre>	A partire da un pacchetto IPv4 completo e dagli indirizzi IPv4 di origine e di destinazione, viene assemblata e spedita una trama Ethernet. La funzione richiede separatamente l'indicazione degli indirizzi IPv4 di origine e destinazione, per semplificare il codice, evitando di estrapolarli dal pacchetto IPv4 stesso [94.12.25].
<pre>int net_eth_tx (int n,                 void *buffer,                 size_t size);</pre>	Provvede a trasmettere una trama Ethernet attraverso l'interfaccia <i>n</i> (ovvero <i>net_table[n]</i> ), la quale deve essere di tipo Ethernet [94.12.26].

84.9.3 Tabella ARP

Per mantenere memoria delle corrispondenze tra indirizzi IPv4 e indirizzi Ethernet, si utilizza la tabella ARP, descritta nel file 'kernel/net/arp.h' [94.12.1] e dichiarata nel file 'kernel/net/arp/arp\_public.c' [94.12.6].

Le voci della tabella sono valide per un tempo limitato, definito dalla macro-variabile *ARP\_MAX\_TIME* e periodicamente vengono scandite e cancellate le voci troppo vecchie.

Figura 84.122. Struttura della tabella ARP, costituita da elementi di tipo `arp_t`.

	time	MAC	IPv4
mac_table[0]			
mac_table[1]			
mac_table[n]			

```

typedef struct {
    time_t    time;
    uint8_t  mac[6];
    h_addr_t  ip;
} arp_t;

```

Tabella 84.123. Funzioni per la gestione della tabella ARP, contenute nella directory `'kernel/net/arp/'`.

Funzione	Descrizione
<code>void arp_init (void);</code>	Azzerata completamente la tabella ARP: si usa una volta sola all'avvio della gestione della rete [94.12.4].
<code>void arp_clean (void);</code>	Azzerata le voci della tabella ARP che risultano troppo vecchie e che devono essere rinnovate [94.12.2].
<code>int arp_index (unsigned char mac[6], h_addr_t ip);</code>	Restituisce l'indice della tabella ARP, corrispondente all'indirizzo Ethernet o all'indirizzo IPv4 fornito [94.12.3].
<code>arp_t *arp_reference (void);</code>	Restituisce il puntatore a un elemento della tabella ARP contenente la voce più vecchia, allo scopo presumibile di riutilizzarla per un indirizzo nuovo [94.12.7].
<code>void arp_request (h_addr_t ip);</code>	Invia una richiesta ARP, preparando il pacchetto relativo e inviandolo attraverso la funzione <code>ethernet_tx()</code> [94.12.8].
<code>int arp_rx (int n, int f);</code>	Legge dalla tabella delle interfacce il pacchetto individuato dall'indice <code>n</code> per l'interfaccia e dall'indice <code>f</code> per la trama relativa. Il pacchetto in questione deve essere relativo al protocollo ARP: se si tratta di una richiesta, provvede a inviare una risposta, se invece si tratta di una risposta, allora aggiorna la tabella ARP [94.12.9].

## 84.10 Gestione di IPv4

La gestione di IPv4, da parte di os32, è estremamente limitata, per semplificare il codice e la sua comprensione. In particolare non si considerano le opzioni che potrebbero essere contenute tra l'intestazione minima e il contenuto del pacchetto IPv4.

Tabella 84.124. Funzioni per la gestione dei pacchetti a livello IP.

Funzione	Descrizione
<code>uint16_t ip_checksum (uint16_t *data1, size_t size1, uint16_t *data2, size_t size2);</code>	Produce il codice di controllo usato nel protocollo IPv4, partendo da due blocchi di dati [94.12.16].
<code>int ip_rx (int n, int f);</code>	Si occupa di acquisire un pacchetto IPv4, dalla tabella <code>net_table[]</code> , per copiarlo nella tabella <code>ip_table[]</code> e trattarlo per le questioni urgenti [94.12.21].

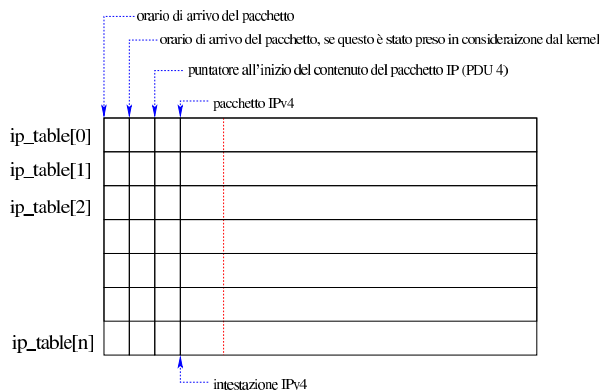
Funzione	Descrizione
<code>ip_t *ip_reference (void);</code>	Restituisce il puntatore a un elemento della tabella <code>ip_table[]</code> che possa essere riutilizzato, perché mai usato prima oppure perché contenente il pacchetto IPv4 ricevuto che risulta essere più vecchio di tutti gli altri [94.12.20].
<code>ssize_t ip_header (h_addr_t src, h_addr_t dst, uint16_t id, uint8_t ttl, uint8_t protocol, void *buffer, size_t length);</code>	Scrive, in corrispondenza di <code>buffer</code> , un'intestazione IPv4, sulla base dei dati contenuti negli altri parametri [94.12.17].
<code>int ip_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst, int protocol, const void *buffer, size_t size);</code>	Produce e trasmette un pacchetto IPv4, partendo dal contenuto che deve avere e dai dati necessari a costruire l'intestazione IPv4 [94.12.22].
<code>h_addr_t ip_mask (int m);</code>	A partire da un numero che rappresenta la dimensione di una maschera di rete, si ottiene il valore a 32 bit della maschera stessa. Per esempio, dal valore 16, si ottiene 255.255.0.0 [94.12.18].

In varie situazioni si usa il tipo `'h_addr_t'`, il quale rappresenta un indirizzo IPv4, a 32 bit, espresso però secondo l'architettura dell'elaboratore (*host byte order*). Questo tipo derivato si contrappone a quello standard, denominato `'in_addr_t'`, il quale rappresenta lo stesso indirizzo, ma secondo l'ordinamento adatto alla trasmissione in rete (*network byte order*).

### 84.10.1 Tabella IPv4

Quando un pacchetto viene ricevuto ed è riconosciuto dalla funzione `net_rx()` come riguardante IPv4, questa chiama la funzione `ip_rx()` che lo copia nella tabella `ip_table[]`, dove rimane fino a quando viene rimpiazzato da un nuovo pacchetto, secondo il criterio per cui i pacchetti più vecchi lasciano il posto a quelli più recenti.

Figura 84.125. Struttura della tabella dei pacchetti IPv4.



«

»

Listato 84.126. Struttura di ogni elemento della tabella dei pacchetti IPv4.

```
typedef struct {
    clock_t    clock;
    clock_t    kernel_serviced;
    uint8_t    *pdu4;
    union {
        uint8_t    octet[NET_IP_MAX_PACKET_SIZE];
        struct iphdr header;
    } packet;
} ip_t;
```

Il membro *kernel\_serviced* contiene inizialmente il valore zero, per poi ottenere una copia dell'orario di arrivo del pacchetto, appena questo risulta essere stato considerato dal kernel, ai fini del protocollo ICMP (in quanto il protocollo ICMP viene gestito internamente). Quando il kernel trova un pacchetto che ha l'orario di arrivo uguale a quello di elaborazione, sa così che l'ha già preso in considerazione nella propria gestione interna e non deve farci altro.

Il membro *pdu4* contiene un puntatore all'inizio del contenuto del pacchetto IPv4, ovvero a ciò che c'è nel pacchetto, dopo l'intestazione IPv4 e dopo le opzioni eventuali.

#### 84.10.2 Ricezione di un pacchetto IPv4

« La ricezione di un pacchetto IPv4 avviene per opera della funzione *ip\_rx()*, la quale viene avviata da *net\_rx()*, quando si accorge di avere a che fare con un pacchetto di questo tipo.

La funzione *ip\_rx()* riceve due argomenti, *n* e *f*, i quali rappresentano, rispettivamente, l'indice dell'interfaccia che ha ricevuto la trama e l'indice della trama stessa. Con questi indici, la funzione *ip\_rx()* è in grado di estrapolare il pacchetto IPv4 dalla tabella *net\_table[]*.

Avendo individuato l'inizio del pacchetto IPv4, verifica l'integrità del contenuto dell'intestazione con il codice di controllo relativo: se la verifica ha successo, e se non si tratta di un frammento (in quanto os32 non gestisce pacchetti frammentati), il pacchetto viene accolto e copiato nella prima posizione disponibile della tabella *ip\_table[]*, annotando l'orario di arrivo.

Il pacchetto ricevuto in questo modo, dovrebbe risultare destinato a un'interfaccia del proprio sistema. Se però l'indirizzo IPv4 di destinazione non è abbinato ad alcuna interfaccia, viene trasmesso un pacchetto ICMP con il messaggio di destinazione irraggiungibile.

Se il pacchetto ricevuto risulta includere informazioni su porte UDP o TCP, viene verificato se nella tabella *sock\_table[]* è prevista la ricezione nella porta che questo pacchetto dovrebbe raggiungere. Se non è così, viene trasmesso un pacchetto ICMP con il messaggio di porta non raggiungibile.

La tabella *sock\_table[]* è dichiarata nel file 'kernel/fs.h' (94.5), perché le connessioni TCP e UDP, a cui si riferisce, hanno un trattamento affine a quello dei file comuni.

Alla fine, se il pacchetto risulta essere di tipo ICMP, viene avviata la funzione *icmp\_rx()* perché se ne occupi; diversamente viene semplicemente copiato l'orario di ricevimento del pacchetto nel campo che rappresenta l'elaborazione dello stesso a livello IP.

#### 84.10.3 Instradamenti

« Nella directory 'kernel/net/route/' si trovano i file delle funzioni che consentono la gestione degli instradamenti, raccolte nel file di intestazione 'kernel/net/route.h' (listato 94.12.33 e successivi). Per la limitazione di os32, gli instradamenti servono in pratica solo per la trasmissione, in quanto non è previsto il funzionamento in qualità di router (quindi non si pone il problema di reindirizzare i pacchetti ricevuti).

Figura 84.127. Struttura della tabella *route\_table[]* per la gestione degli instradamenti.

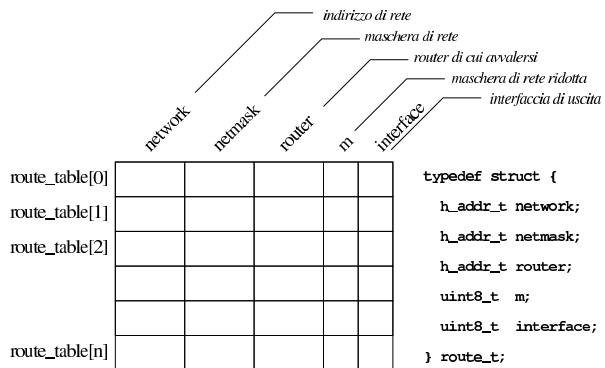


Tabella 84.128. Funzioni per la gestione della tabella degli instradamenti.

Funzione	Descrizione
void route_init (void);	Inizializza la tabella <i>route_table[]</i> , predisponendo la voce <i>route_table[0]</i> per l'interfaccia locale <i>loopback</i> [94.12.34].
void route_sort (void);	Riordina la tabella degli instradamenti [94.12.39].
h_addr_t route_remote_to_local (h_addr_t remote);	Restituisce l'indirizzo IPv4 locale, più adatto per intrattenere una connessione con l'indirizzo remoto fornito come argomento. Questo tipo di analisi viene determinato partendo dalla tabella degli instradamenti, per determinare l'indirizzo IPv4 locale dell'interfaccia interessata dal collegamento [94.12.37].
h_addr_t route_remote_to_router (h_addr_t remote);	Restituisce l'indirizzo IPv4 del router da utilizzare per raggiungere l'indirizzo IPv4 remoto specificato. Se l'indirizzo restituito è pari a -1 significa che non è stata ottenuta alcuna voce corrispondente, mentre se si ottiene zero significa che non c'è bisogno di router per raggiungere la destinazione [94.12.38].

#### 84.11 Gestione del protocollo ICMP

Listato 94.12.10 e successivi.

« Quando viene ricevuto un pacchetto IPv4 che contiene un messaggio ICMP, la funzione *ip\_rx()* chiama la funzione *icmp\_rx()* per il trattamento di questa informazione. La funzione *icmp\_rx()* verifica il tipo di messaggio e si comporta di conseguenza: a una richiesta di eco risponde con la trasmissione di un pacchetto appropriato, attraverso la funzione *icmp\_tx\_echo()*; a un messaggio di destinazione irraggiungibile, comunica l'informazione nella tabella *sock\_table[]*, dopo aver trovato lì dentro la voce di una connessione con le caratteristiche appropriate.



```

size_t  send_size;    // dimensione dei dati da
                    // trasmettere

int     send_flags;

uint8_t recv_data[TCP_MAX_DATA_SIZE];

size_t  recv_size;   // dati ricevuti
                    // dimensione dei dati
                    // ricevuti

uint8_t *recv_index; // indice per la lettura dei
                    // dati ricevuti

pid_t   listen_pid;  // processo in ascolto della
                    // porta locale, in attesa di
                    // connessioni

int     listen_max;  // numero massimo di richieste
                    // di connessione accettabili

int     listen_queue[SOCK_MAX_QUEUE];
                    // descrittori di connessioni
                    // realizzate

} tcp;
};

```

Tabella 84.132. Funzioni per la gestione dei protocolli TCP e UDP.

Funzione	Descrizione
<pre>int tcp_tx_raw (h_port_t sport,                h_port_t dport,                uint32_t seq,                uint32_t ack_seq,                int flags,                h_addr_t saddr,                h_addr_t daddr,                const void *buffer,                size_t size);</pre>	Costruisce un pacchetto TCP, utilizzando i dati forniti come argomenti della chiamata; quindi lo trasmette attraverso la funzione <code>ip_tx()</code> che a sua volta provvede a imbastirlo in un pacchetto IP prima della trasmissione effettiva. Si tratta comunque di una funzione usata soltanto per fare dei test di funzionamento [94.12.50].
<pre>void tcp_show (h_addr_t src,  h_addr_t dst,  const struct tephdr *tephdr);</pre>	Funzione diagnostica realizzata per visualizzare alcune informazioni su un pacchetto TCP, di cui si conosce il contenuto e gli indirizzi IPv4. Questa funzione viene usata prevalentemente da <code>tcp()</code> , quando si attiva la macro-variabile <code>DEBUG</code> [94.12.46].
<pre>int tcp_tx_rst (void *ip_packet);</pre>	Sulla base di un pacchetto IP ricevuto con un contenuto TCP, trasmette un pacchetto TCP di azzeramento (RST) [94.12.51].
<pre>int tcp_tx_sock (void *sock_item);</pre>	Trasmette quanto contenuto nella coda del socket indicato come argomento, ammesso che il socket sia nella condizione di poter trasmettere [94.12.52].
<pre>int tcp_tx_ack (void *sock_item);</pre>	Trasmette un pacchetto TCP vuoto contenente la conferma di quanto ricevuto in precedenza, sulla base dello stato attuale del socket indicato come argomento [94.12.49].
<pre>int tcp_rx_ack (void *sock_item,                 void *packet);</pre>	Verifica che il pacchetto indicato come secondo parametro, contenga una conferma valida per il socket specificato come primo parametro [94.12.44].

Funzione	Descrizione
<pre>int tcp_rx_data (void *sock_item,                  void *packet);</pre>	Legge il contenuto di un pacchetto TCP e lo copia all'interno della memoria tampone del socket rappresentata da <code>sock_table[s].tcp.recv_data</code> (dove <code>s</code> è l'indice del socket considerato) [94.12.45].
<pre>int tcp_connect (void *sock_item);</pre>	Fa in modo di mettere il socket in connessione, ammesso che ciò sia possibile. Questa funzione serve a <code>s_connect()</code> [94.12.43].
<pre>int tcp_close (void *sock_item);</pre>	Fa in modo di mettere il socket nello stato di chiusura, ammesso che ciò sia possibile. Questa funzione serve a <code>s_close()</code> [94.12.42].
<pre>int tcp (void);</pre>	Viene chiamata da <code>proc_sch_net()</code> e si occupa di gestire lo stato di tutte le connessioni TCP in essere in quel momento [94.12.41].
<pre>int udp_tx (h_port_t sport,             h_port_t dport,             h_addr_t saddr,             h_addr_t daddr,             const void *buffer,             size_t size);</pre>	Assembla un pacchetto UDP e lo trasmette (dopo aver costruito a sua volta il pacchetto IPv4 complessivo) [94.12.54].

#### 84.12.1 UDP

Quando viene ricevuto un pacchetto IPv4 che contiene dati del protocollo UDP, dopo aver verificato che esiste effettivamente una porta UDP in attesa di ricevere nella tabella `sock_table[]`, questo viene semplicemente lasciato nella tabella `ip_table[]`, annotando soltanto che il kernel lo ha già preso in considerazione.

L'acquisizione effettiva del pacchetto UDP avviene attraverso la funzione `s_recvfrom()`, la quale costituisce la versione interna al kernel di `recvfrom()`. La funzione `s_recvfrom()`, chiamata per leggere da un socket UDP, cerca nella tabella `ip_table[]` un pacchetto corrispondente alle caratteristiche del socket, che non sia già stato preso in considerazione dal socket stesso (il membro `read.clock[i]`, dove `i` corrisponde all'indice del pacchetto trovato nella tabella `ip_table[]`, contiene l'orario di un pacchetto già letto in quella posizione: se l'orario del pacchetto contenuto nella tabella `ip_table[]` è più recente, allora deve essere letto). Se il pacchetto viene accettato, si aggiorna nel socket il valore del membro `read.clock[i]` con l'orario di ricevimento del pacchetto (per evitare di rileggerlo un'altra volta), quindi viene copiato il contenuto del pacchetto nella destinazione specificata dagli argomenti della funzione.



Figura 84.133. Semplificazione dei punti principali del procedimento di lettura di un pacchetto UDP, attraverso la funzione `s_recvfrom()`.

```

s_recvfrom ( pid_t pid, int len, void *buffer, size_t buflen, int flags, struct sockaddr *addrfrom, socklen_t *addrlen );
//
// Individua il socket
// sock = &(proc_table[pid].fd[socket] == file == sock)
// sempre che si tratta di un socket UDP
// sock->type ==_DGRAM
// sock->protocol == IPPROTO_UDP
// si controlla la tabella dei pacchetti IP con l'indice di alla ricerca di un pacchetto UDP non ancora letto
// ip_table[1].packet.header.protocol == IPPROTO_UDP
// ip_table[1].clock < sock->read_clock[1]
// si controlla la tabella dei pacchetti IP alla ricerca di un pacchetto UDP non ancora letto
// udp = (struct udp_hdr *) ip_table[1].packet.offset(sizeof(struct ip_hdr));
// il pacchetto deve essere destinato allo stesso porta in cui è in ascolto il socket, e deve essere di estensione zero
// udp->dest == htons (sock->lport)
// il pacchetto deve provenire dalla porta remota che il socket ha già ascoltato oppure la porta remota non deve essere ancora associata
// udp->source == htons (sock->rport) || sock->rport == 0
// gli indirizzi IP devono essere convalidati o non devono essere associati al socket
// ip_table[1].packet.header.dest == htons (sock->ldaddr) || sock->ldaddr == 0
// ip_table[1].packet.header.source == htons (sock->sraddr) || sock->sraddr == 0
//
// stampo che il pacchetto è stato letto
// sock->read_clock[1] = ip_table[1].clock
// individua il contenuto del pacchetto UDP e lo copia dove richiesto
// data = ((uint8_t *) udp) + sizeof (struct udp_hdr)
// memcpy (buffer, data, buflen)

```

Va osservato che la lettura del pacchetto UDP, così come viene fatta da os32, si limita alla porzione specificata dalla dimensione massima della memoria tampone; se poi si esegue una nuova lettura, si cerca semplicemente un altro pacchetto, senza terminare eventualmente la lettura del precedente.

La trasmissione avviene attraverso la funzione `s_send()` (corrispondente a `send()` dal lato utente). Questa funzione, dopo aver determinato che si tratta di un socket UDP, si avvale a sua volta della funzione `udp_tx()` per costruire e spedire effettivamente il pacchetto. Come nel caso della ricezione, la trasmissione riguarda un solo pacchetto, e le informazioni eccedenti sono semplicemente eliminate.

#### 84.12.2 TCP

La gestione del TCP è estremamente più complessa rispetto a UDP, in quanto richiede un proprio sistema di gestione delle connessioni. La funzione `tcp()` ha il compito di scandire la tabella dei pacchetti `ip_table[]` alla ricerca di quelli che riguardano il protocollo TCP e che non sono ancora stati considerati, aggiornando lo stato delle connessioni relative. La funzione `tcp()` è chiamata a ogni interruzione da `proc_sch_net()`.

La funzione `tcp()`, quando individua nella tabella `ip_table[]` un pacchetto TCP ancora da prendere in considerazione, deve valutare le caratteristiche del pacchetto trovato in relazione allo stato della connessione eventualmente già in corso, agendo di conseguenza. Ciò significa che la funzione `tcp()` può trovarsi nella necessità di trasmettere a sua volta pacchetti TCP alla controparte, per il fine della gestione della connessione.

È importante osservare che gli indicatori `sock_table[].tcp.can_read` e `sock_table[].tcp.can_write`, necessari a controllare la lettura e la scrittura del socket con le funzioni `s_recvfrom()` e `s_send()`, sono aggiornati dalla funzione `tcp()`.

Le funzioni `s_recvfrom()` e `s_send()`, se si trovano nell'impossibilità di leggere o scrivere il socket richiesto, in condizioni normali mettono il processo relativo in pausa, in attesa di un cambiamento. Inoltre, la funzione `s_recvfrom()` deve aggiornare l'indice di lettura interno al socket, in modo che la lettura successiva riprenda da quella posizione. In pratica, lettura e scrittura avvengono qui in modo analogo a quello di un file, in un flusso continuo di byte.

Il risveglio dei processi in attesa di leggere o scrivere un socket avviene per opera della funzione `proc_sch_net()` dopo aver avviato `tcp()` per aggiornare lo stato dei socket TCP, in base al fatto che sia stato ricevuto qualcosa o che ci sia motivo di ritenere che sia possibile scrivere attraverso un socket bloccato precedentemente in scrittura.

Esiste un grosso limite di os32, relativo alla gestione del TCP: la chiusura di una connessione elimina le informazioni relative al socket, mentre la controparte potrebbe non essere ancora pronta per ricevere tale conclusione. Questa semplificazione serve a far sì che ci sia sempre corrispondenza tra il descrittore di file e il socket, mentre in un sistema reale, il socket deve poter continuare a esistere per un certo tempo, benché chiuso, anche dopo la chiusura del descrittore di file relativo.

Va poi considerato che os32 gestisce finestre TCP pari a un solo pacchetto, per cui si attende la conferma di ogni singola trasmissione dalla controparte.

85	Gestione .....	185
85.1	Disco fisso in un file-immagine .....	185
85.2	Configurazione dell'avvio e opzioni del kernel .....	185
85.3	Configurazione per l'uso della rete .....	186
85.4	Avvio di os32 .....	187
85.5	Interazione con il kernel .....	187
85.6	Avvio e conclusione del sistema «normale» .....	189
86	Sezione 1: programmi eseguibili o comandi interni di shell 191	
86.1	os32: aaa(1) .....	191
86.2	os32: allocated(1) .....	191
86.3	os32: bbb(1) .....	192
86.4	os32: cat(1) .....	192
86.5	os32: ccc(1) .....	192
86.6	os32: chgrp(1) .....	192
86.7	os32: chmod(1) .....	192
86.8	os32: chown(1) .....	193
86.9	os32: cp(1) .....	193
86.10	os32: date(1) .....	193
86.11	os32: ed(1) .....	194
86.12	os32: kill(1) .....	195
86.13	os32: ln(1) .....	195
86.14	os32: login(1) .....	196
86.15	os32: ls(1) .....	196
86.16	os32: man(1) .....	197
86.17	os32: mkdir(1) .....	197
86.18	os32: mmcheck(1) .....	198
86.19	os32: more(1) .....	198
86.20	os32: nc(1) .....	199
86.21	os32: ps(1) .....	199
86.22	os32: rm(1) .....	200
86.23	os32: rmdir(1) .....	201
86.24	os32: shell(1) .....	201
86.25	os32: t_(1) .....	202
86.26	os32: touch(1) .....	202
86.27	os32: tty(1) .....	202
86.28	os32: yes(1) .....	202
87	Sezione 2: chiamate di sistema .....	203
87.1	os32: _Exit(2) .....	203
87.2	os32: _exit(2) .....	203
87.3	os32: accept(2) .....	203
87.4	os32: bind(2) .....	204
87.5	os32: brk(2) .....	205
87.6	os32: chdir(2) .....	206
87.7	os32: chmod(2) .....	207
87.8	os32: chown(2) .....	208
87.9	os32: clock(2) .....	208
87.10	os32: close(2) .....	209
87.11	os32: connect(2) .....	209
87.12	os32: dup(2) .....	210
87.13	os32: dup2(2) .....	211
87.14	os32: execve(2) .....	211
87.15	os32: fchdir(2) .....	212
87.16	os32: fchmod(2) .....	212

87.17	os32: fchown(2)	212
87.18	os32: fcntl(2)	212
87.19	os32: fork(2)	214
87.20	os32: fstat(2)	214
87.21	os32: getcwd(2)	214
87.22	os32: getgid(2)	215
87.23	os32: geteuid(2)	215
87.24	os32: getpgrp(2)	215
87.25	os32: getpid(2)	216
87.26	os32: getppid(2)	216
87.27	os32: getuid(2)	216
87.28	os32: ipconfig(2)	217
87.29	os32: kill(2)	217
87.30	os32: link(2)	218
87.31	os32: listen(2)	219
87.32	os32: longjmp(2)	220
87.33	os32: lseek(2)	220
87.34	os32: mkdir(2)	220
87.35	os32: mknod(2)	221
87.36	os32: mount(2)	222
87.37	os32: open(2)	223
87.38	os32: pipe(2)	225
87.39	os32: read(2)	226
87.40	os32: recvfrom(2)	226
87.41	os32: rmdir(2)	227
87.42	os32: routeadd(2)	228
87.43	os32: routedel(2)	229
87.44	os32: sbrk(2)	229
87.45	os32: send(2)	229
87.46	os32: setegid(2)	230
87.47	os32: seteuid(2)	230
87.48	os32: setgid(2)	230
87.49	os32: setjmp(2)	231
87.50	os32: setpgrp(2)	233
87.51	os32: setuid(2)	233
87.52	os32: signal(2)	234
87.53	os32: sleep(2)	235
87.54	os32: socket(2)	236
87.55	os32: stat(2)	236
87.56	os32: sys(2)	239
87.57	os32: stime(2)	239
87.58	os32: tcgetattr(2)	239
87.59	os32: time(2)	241
87.60	os32: umask(2)	242
87.61	os32: umount(2)	243
87.62	os32: unlink(2)	243
87.63	os32: wait(2)	243
87.64	os32: write(2)	244
87.65	os32: z(2)	244
87.66	os32: z_perror(2)	245
87.67	os32: z_printf(2)	245
87.68	os32: z_vprintf(2)	245
88	Sezione 3: funzioni di libreria	247
88.1	os32: _gcc(3)	247
88.2	os32: abort(3)	247
88.3	os32: abs(3)	247
88.4	os32: access(3)	248
88.5	os32: asctime(3)	248

88.6	os32: assert(3)	248
88.7	os32: atexit(3)	249
88.8	os32: atoi(3)	250
88.9	os32: atol(3)	250
88.10	os32: basename(3)	250
88.11	os32: byteorder(3)	251
88.12	os32: clearerr(3)	251
88.13	os32: closedir(3)	252
88.14	os32: creat(3)	252
88.15	os32: ctime(3)	252
88.16	os32: dirname(3)	254
88.17	os32: div(3)	254
88.18	os32: endgrent(3)	254
88.19	os32: endpwent(3)	255
88.20	os32: errno(3)	255
88.21	os32: exec(3)	259
88.22	os32: execl(3)	260
88.23	os32: execlp(3)	260
88.24	os32: execlp(3)	260
88.25	os32: execv(3)	260
88.26	os32: execvp(3)	260
88.27	os32: exit(3)	260
88.28	os32: fclose(3)	260
88.29	os32: feof(3)	261
88.30	os32: ferror(3)	261
88.31	os32: fflush(3)	262
88.32	os32: fgetc(3)	262
88.33	os32: fgetpos(3)	263
88.34	os32: fgets(3)	263
88.35	os32: fileno(3)	264
88.36	os32: fopen(3)	264
88.37	os32: fprintf(3)	266
88.38	os32: fputc(3)	266
88.39	os32: fputs(3)	266
88.40	os32: fread(3)	267
88.41	os32: free(3)	267
88.42	os32: freopen(3)	267
88.43	os32: fscanf(3)	267
88.44	os32: fseek(3)	267
88.45	os32: fseeko(3)	268
88.46	os32: fsetpos(3)	268
88.47	os32: ftell(3)	268
88.48	os32: ftello(3)	269
88.49	os32: fwrite(3)	269
88.50	os32: getc(3)	269
88.51	os32: getchar(3)	269
88.52	os32: getenv(3)	269
88.53	os32: getgrent(3)	270
88.54	os32: getgrnam(3)	271
88.55	os32: getpwuid(3)	272
88.56	os32: getopt(3)	272
88.57	os32: getpwent(3)	275
88.58	os32: getpwnam(3)	276
88.59	os32: getpwuid(3)	277
88.60	os32: gets(3)	277
88.61	os32: gmtime(3)	277
88.62	os32: htonl(3)	277
88.63	os32: hton(3)	277

88.64	os32: imaxabs(3)	277
88.65	os32: imaxdiv(3)	277
88.66	os32: inet_ntop(3)	277
88.67	os32: inet_pton(3)	278
88.68	os32: input_line(3)	278
88.69	os32: isatty(3)	279
88.70	os32: labs(3)	279
88.71	os32: ldiv(3)	280
88.72	os32: llabs(3)	280
88.73	os32: lldiv(3)	280
88.74	os32: major(3)	280
88.75	os32: makedev(3)	280
88.76	os32: malloc(3)	280
88.77	os32: memccpy(3)	281
88.78	os32: memchr(3)	281
88.79	os32: memcmp(3)	282
88.80	os32: memcpy(3)	282
88.81	os32: memmove(3)	283
88.82	os32: memset(3)	283
88.83	os32: minor(3)	283
88.84	os32: mktime(3)	283
88.85	os32: namep(3)	283
88.86	os32: ntohl(3)	284
88.87	os32: ntohs(3)	284
88.88	os32: offsetof(3)	284
88.89	os32: opendir(3)	285
88.90	os32: perror(3)	285
88.91	os32: printf(3)	286
88.92	os32: putc(3)	289
88.93	os32: putchar(3)	289
88.94	os32: putenv(3)	289
88.95	os32: puts(3)	289
88.96	os32: qsort(3)	289
88.97	os32: rand(3)	290
88.98	os32: readdir(3)	291
88.99	os32: realloc(3)	291
88.100	os32: rewind(3)	291
88.101	os32: rewinddir(3)	292
88.102	os32: scanf(3)	292
88.103	os32: setbuf(3)	296
88.104	os32: setenv(3)	296
88.105	os32: setgrent(3)	297
88.106	os32: setpwent(3)	297
88.107	os32: setvbuf(3)	297
88.108	os32: snprintf(3)	297
88.109	os32: sprintf(3)	297
88.110	os32: srand(3)	297
88.111	os32: sscanf(3)	297
88.112	os32: stdio(3)	297
88.113	os32: strcat(3)	298
88.114	os32: strchr(3)	299
88.115	os32: strcmp(3)	299
88.116	os32: strcoll(3)	300
88.117	os32: strcpy(3)	300
88.118	os32: strcspn(3)	300
88.119	os32: strdup(3)	300
88.120	os32: strerror(3)	301
88.121	os32: strlen(3)	301

88.122	os32: strncat(3)	301
88.123	os32: strncmp(3)	301
88.124	os32: strncpy(3)	302
88.125	os32: strpbrk(3)	302
88.126	os32: strrchr(3)	302
88.127	os32: strspn(3)	302
88.128	os32: strstr(3)	303
88.129	os32: strtok(3)	303
88.130	os32: strtol(3)	304
88.131	os32: strtoul(3)	305
88.132	os32: strxfrm(3)	305
88.133	os32: ttyname(3)	306
88.134	os32: unsetenv(3)	307
88.135	os32: vfprintf(3)	307
88.136	os32: vfscanf(3)	307
88.137	os32: vprintf(3)	307
88.138	os32: vscanf(3)	308
88.139	os32: vsnprintf(3)	309
88.140	os32: vsprintf(3)	309
88.141	os32: vsscanf(3)	309
89	Sezione 4: file speciali	311
89.1	os32: console(4)	311
89.2	os32: ata(4)	311
89.3	os32: kmem_arp(4)	312
89.4	os32: kmem_file(4)	312
89.5	os32: kmem_inode(4)	312
89.6	os32: kmem_mmp(4)	312
89.7	os32: kmem_net(4)	313
89.8	os32: kmem_ps(4)	313
89.9	os32: kmem_route(4)	313
89.10	os32: kmem_sb(4)	314
89.11	os32: mem(4)	314
89.12	os32: null(4)	315
89.13	os32: port(4)	315
89.14	os32: tty(4)	315
89.15	os32: zero(4)	315
90	Sezione 5: formato dei file e convenzioni	317
90.1	os32: group(5)	317
90.2	os32: inittab(5)	317
90.3	os32: issue(5)	317
90.4	os32: passwd(5)	318
91	Sezione 7: varie	319
91.1	os32: environ(7)	319
91.2	os32: socket(7)	319
91.3	os32: undocumented(7)	320
92	Sezione 8: comandi per l'amministrazione del sistema	321
92.1	os32: arp(8)	321
92.2	os32: getty(8)	321
92.3	os32: http(8)	322
92.4	os32: init(8)	322
92.5	os32: ipconfig(8)	323
92.6	os32: MAKEDEV(8)	323
92.7	os32: mount(8)	324
92.8	os32: ping(8)	324
92.9	os32: route(8)	325
92.10	os32: umount(8)	325

93	Sezione 9: kernel	327
93.1	os32: arp(9)	329
93.2	os32: ata(9)	330
93.3	os32: blk(9)	332
93.4	os32: dev(9)	334
93.5	os32: dm(9)	340
93.6	os32: fs(9)	340
93.7	os32: ibm_i386(9)	368
93.8	os32: icmp(9)	371
93.9	os32: ip(9)	371
93.10	os32: kbd(9)	372
93.11	os32: lib_k(9)	372
93.12	os32: lib_s(9)	372
93.13	os32: main(9)	373
93.14	os32: memory(9)	373
93.15	os32: multiboot(9)	374
93.16	os32: ne2k(9)	374
93.17	os32: net(9)	375
93.18	os32: part(9)	376
93.19	os32: pci(9)	376
93.20	os32: proc(9)	377
93.21	os32: route(9)	392
93.22	os32: screen(9)	393
93.23	os32: tcp(9)	394
93.24	os32: tty(9)	396



## Gestione

os32, come già os16, ha due modalità di funzionamento: si può interagire direttamente con il kernel, oppure si può avviare il processo `'init'` e procedere con l'organizzazione consueta di un sistema Unix tradizionale. La modalità di colloquio diretto con il kernel è servita per consentire lo sviluppo di os32 e potrebbe essere utile per motivi di studio. Va osservato che durante l'interazione diretta con il kernel si dispone di una sola console, mentre quando si avvia `'init'` si possono avere delle console virtuali in base alla configurazione.

### 85.1 Disco fisso in un file-immagine

os32 è distribuito in modo da funzionare con l'ausilio di Qemu o Bochs, installato in un disco fisso virtuale, rappresentato da un file-immagine. Tale file-immagine, denominato `'disk.hda'` è suddiviso in almeno due partizioni: la prima è necessaria per l'avvio e il suo formato dipende dal sistema di avvio installato (dovrebbe essere SYSLINUX, pertanto il file system dovrebbe essere di tipo Dos-FAT); la seconda è di tipo Minix-1 e ospita il sistema os32.

La creazione e l'accesso alle partizioni contenute nel file `'disk.hda'` è un po' complicato da un sistema GNU/Linux, perché occorre estrapolarle di volta in volta in file indipendenti, per aggregarle poi nuovamente in un file-immagine unico. Per queste operazioni si usano degli script già predisposti:

Script	Descrizione
<code>file_image_functions</code>	Contiene delle funzioni utilizzate dagli altri script [94.1.5].
<code>fdisk file</code>	Consente di utilizzare il programma <code>'fdisk'</code> sul file-immagine indicato, con l'ausilio delle funzioni contenute nel file <code>'file_image_functions'</code> [94.1.4].
<code>format file n dosminix</code>	Consente di inizializzare la partizione <code>n</code> -esima del file-immagine indicato come primo argomento, con un file system di tipo Dos-FAT o di tipo Minix-1 [94.1.6].
<code>syslinux file n</code>	Installa SYSLINUX nella partizione <code>n</code> del file-immagine indicato [94.1.10].
<code>mount</code> <code>umount</code>	Innesta o stacca le partizioni contenute nel file-immagine <code>'disk.hda'</code> utilizzando le directory <code>'/mnt/disk.hda.n'</code> che però devono già essere disponibili.

Quando si compila il sistema con lo script `makeit.mer` o con `makeit.sep`, al termine del processo questo tenta di copiare il kernel `'kimage'` nella directory `'/mnt/disk.hda1/'` e poi il sistema nella directory `'/mnt/disk.hda2/'`. Queste due directory dovrebbero innestare rispettivamente le prime due partizioni del file-immagine `'disk.hda'`; tuttavia, occorre disporre dei privilegi necessari, come dire che occorre fare questo in qualità di utente `'root'`.

La copia del sistema nella seconda partizione non provvede però a produrre i file di dispositivo necessari nella directory `'dev/'`. Eventualmente, all'interno di tale directory si ottiene lo script `'makeudev'`, da avviare attraverso il sistema GNU/Linux.

Va comunque ricordato che prima di avviare os32 è necessario distaccare gli innesti delle partizioni del file-immagine, perché os32 funziona utilizzando il file-immagine nel suo complesso, mentre l'innesto delle partizioni comporta l'estrapolazione delle partizioni e la successiva riaggregazione; inoltre, os32 non ha un alcun sistema di arresto del sistema, per cui è facile rendere incoerente il file system, quindi è bene fare spesso delle copie del file-immagine ed essere comunque pronti a ricostruirlo.

### 85.2 Configurazione dell'avvio e opzioni del kernel

Si utilizza SYSLINUX nella prima partizione per l'avvio di os32. Premesso che il kernel di os32 è contenuto nel file `'kimage'` e si colloca assieme ai file di SYSLINUX, nella configurazione contenuta nel file `'syslinux.cfg'` (relativo a SYSLINUX stesso) si leggono le istruzioni seguenti:

```

TIMEOUT 10
PROMPT 1
DEFAULT os32
#
LABEL os32
KERNEL mboot.c32
APPEND kimage net1=1,172.21.11.16,16 ←
↪ route0=0.0.0.0,0,172.21.11.18,1 ←
↪ route1=172.21.254.254,32,172.21.11.18,1

```

Con le opzioni passate al kernel di os32 si ottiene la configurazione dell'interfaccia di rete 'net1' ('net0' corrisponde all'interfaccia loopback), con l'indirizzo 172.21.11.16, maschera di rete 255.255.0.0 e gli instradamenti necessari.

Opzione del kernel	Descrizione
neti=i, ipv4, m	Dichiara l'interfaccia di rete 'neti', corrispondente all'indice <i>i</i> nella tabella delle interfacce, con l'indirizzo IPv4 specificato da <i>ipv4</i> e la maschera di rete lunga <i>m</i> bit.
routen=dest, m, router, i	Dichiara la destinazione rappresentata dall'indirizzo <i>dest</i> e la maschera di rete composta da <i>m</i> bit, raggiungibile attraverso l'indirizzo <i>router</i> corrispondente all'interfaccia <i>i</i> nella tabella delle interfacce.

Volendo tradurre le opzioni che appaiono nell'esempio in comandi di un sistema GNU/Linux, sarebbe come se fosse stato scritto:

```

# ifconfig eth1 172.21.11.16 netmask 255.255.0.0 [Invio]

# route add -net 0.0.0.0 netmask 0.0.0.0 gw 172.21.11.18 ←
↪ dev eth1 [Invio]

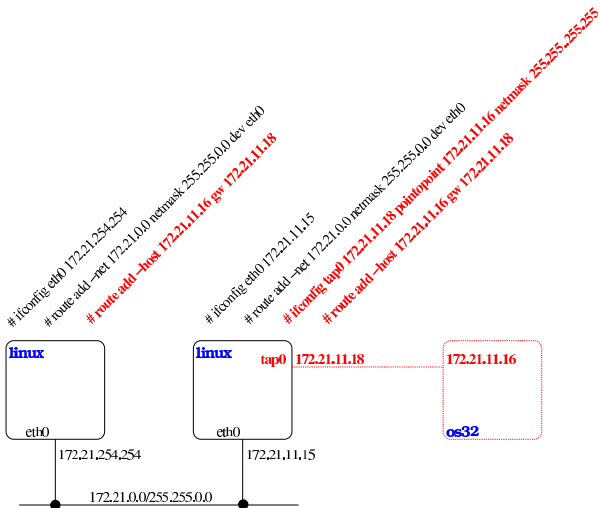
# route add -host 172.21.254.254 gw 172.21.11.18 ←
↪ dev eth1 [Invio]

```

### 85.3 Configurazione per l'uso della rete

Per poter utilizzare le funzionalità di rete di os32, attraverso l'emulatore, è necessario predisporre nel sistema ospitante un'interfaccia di rete virtuale, connessa con quella di os32 attraverso una connessione punto-punto (sempre virtuale). Gli script che accompagnano os32 prevedono l'uso con Qemu o Bochs, in un sistema GNU/Linux, creando una connessione come quella schematizzata nella figura successiva.

Figura 85.4. Ipotesi di collegamento di os32 con il sistema ospitante e con il resto della rete locale: l'elaboratore che esegue os32 all'interno di un emulatore è quello corrispondente all'indirizzo 172.21.11.15. Le istruzioni che riguardano la configurazione necessaria a connettersi con os32 appaiono in rosso.



Il sistema os32, a sua volta, si configura esclusivamente attraverso le opzioni di avvio, come descritto nella sezione precedente.

## 85.4 Avvio di os32

L'avvio di os32 è un po' complicato, a causa della necessità di predisporre la rete nel modo appropriato, nel sistema ospitante, ma in pratica si usa lo script 'qemu' o lo script 'bochs', i quali si avvalgono a loro volta di 'tap0', per creare l'interfaccia di rete virtuale 'tap0' nel sistema ospitante. Tuttavia, l'avvio deve avvenire con i privilegi dell'utente 'root' per poter predisporre le funzionalità di rete; pertanto va usato un programma come 'gksu' per ottenere tali privilegi:

```
$ gksu ./qemu [Invio]
```

Oppure:

```
$ gksu ./bochs [Invio]
```

Negli esempi gli script vengono avviati indicando il percorso, per evitare che vengano confusi con i nomi dei file eseguibili di Qemu e di Bochs, i quali si trovano presumibilmente nella directory '/usr/bin/'.

Script	Descrizione
tap0	Predisporre l'interfaccia 'tap0' con l'instradamento necessario a raggiungere os32; questo script viene utilizzato da Bochs o da Qemu [94.1.11].
qemu	Avvia Qemu con le opzioni appropriate per eseguire os32 nel file-immagine 'disk.hda', configurando la rete in modo appropriato. Tra le opzioni dell'avvio di Qemu si trova la richiesta di utilizzare lo script 'tap0' per la configurazione della rete nel sistema ospitante [94.1.9].
bochs	Avvia Bochs con le opzioni appropriate per eseguire os32 nel file-immagine 'disk.hda', configurando la rete in modo appropriato. Tra le opzioni dell'avvio di Bochs si trova la richiesta di utilizzare lo script 'tap0' per la configurazione della rete nel sistema ospitante [94.1.2].

## 85.5 Interazione con il kernel

L'avvio di os32 passa, in ogni caso, per una prima fase di colloquio con il kernel. Si ottiene un menù e si possono premere semplicemente dei tasti, seguiti però da [Invio], secondo l'elenco previsto, per ottenere delle azioni molto semplici. In questa fase il disco da cui risulta avviato il kernel è già innestato ed è prevista la possibilità di avviare tre programmi: '/bin/aaa', '/bin/bbb' e '/bin/ccc'. In tal modo, si ha la possibilità di avviare qualcosa, a titolo diagnostico, prima dello stesso 'init' ('/bin/init').

Figura 85.6. Aspetto di os32 in funzione, con il menù in evidenza.

```

os32 build 20AAMGGHm ram 130048 Kibyte
[ata_init] ATA drive 0 size 8064 Kib
[ata_drq] ERROR: drive 2 error
[dm_init] ATA drive=0 total sectors=16128
[dm_init] partition type=0c start sector=63 total sectors=2961
[dm_init] partition type=81 start sector=3024 total sectors=13104

-----
| h  show this menu                               | all commands || |
| t  show internal timer values                  | followed by  ||
| f  fork the kernel                             | [Enter]     ||
| m  memory map (HEX)                            |              ||
| g|o show GDT table first 21+21 items           |              ||
| i|I show IDT table first 21+21 items           |              ||
| p  process status list                         |              ||
| s  super block list                            |              ||
| n  list of active inodes                       |              ||
| 1..9 kill process 1 to 9                      |              ||
| A..F kill process 10 to 15                    |              ||
| a..c run programs '/bin/aaa' to '/bin/ccc' in parallel
| x  exit interaction with kernel and start '/bin/init'
| q  quit kernel
-----

```

Le funzioni principali disponibili in questa modalità diagnostica sono riassunte nella tabella successiva. È importante tenere presen-

te che, a differenza di os16, anche in questa fase i comandi sono conclusi con la pressione del tasto [Invio].

Comando	Risultato
h	Mostra il menù di funzioni disponibili.
t	Mostra i valori gestiti internamente dell'orologio del kernel.
f	Esegue una biforcazione del kernel, nella quale, il processo figlio si limita a mostrare ripetutamente il proprio numero di processo.
m	Mostra la mappa della memoria, elencando le aree continue utilizzate.
g	Mostra le prime voci della tabella GDT, in binario.
G	Mostra le prime voci della tabella IDT, in binario.
i	Mostra le prime voci della tabella IDT, in binario.
I	Mostra le prime voci della tabella IDT, in binario.
p	Mostra la situazione dei processi e altre informazioni.
s	Mostra delle informazioni sul super blocco.
n	Mostra l'elenco degli inode attivi.
1	Invia il segnale 'SIGKILL' al processo numero uno.
2 3 4 5 6	Invia il segnale 'SIGTERM' al processo con il numero corrispondente, da 2 a 15.
7 8 9 A B C D E F	Invia il segnale 'SIGTERM' al processo con il numero corrispondente, da 2 a 15.
a b c	Avvia il programma '/bin/aaa', '/bin/bbb' o '/bin/ccc'.
x	Termina il ciclo e successivamente si passa all'avvio di '/bin/init'.
q	Ferma il sistema.

Figura 85.8. Aspetto di os32 in funzione mentre visualizza la tabella dei processi avviati e la mappa della memoria.

```

c
abaabaaba
P
pp p pg          T + 0x1000 D + 0x1000 stack
id id rp tty uid euid suid usage s addr size addr size pointer name
0 0 0 0000 0 0 0 00.03 R 00000 028e 00000 0000 028eb2c os32 kernel
0 1 0 0000 0 0 0 00.09 r 0051e 000e 0052c 002d 002cf88 /bin/ccc
1 2 0 0000 10 10 10 00.00 s 002bc 000e 002ca 002d 002cf34 /bin/aaa
1 3 0 0000 11 11 11 00.00 s 002f7 000e 00305 002d 002cf34 /bin/bbb
ab
m
Hex mem map, blocks of 1000: 0-28F 2bc-332 51e-559
aabaab_

```

Con il comando 'x' il ciclo termina e il kernel avvia '/bin/init', ma prima di farlo occorre che non ci siano altri processi in funzione, perché 'init' deve assumere il ruolo di processo 1, ovvero il primo dopo il kernel.

Figura 85.9. Aspetto di os32 in funzione con il menù in evidenza, dopo aver dato il comando 'x' per avviare 'init'.

```

os32 build 20AAMMGGHm ram 130048 Kibyte
[ata_init] ATA drive 0 size 16 Kib
[ata_init] ATA drive 1 size 16 Kib

-----
| h show this menu                               |-----| |
| t show internal timer values                   | all commands ||
| f fork the kernel                             | followed by  ||
| m memory map (HEX)                           | [Enter]      ||
| p process status list                         |-----|
| s super block list
| n list of active inodes
| 1..9 kill process 1 to 9
| A..F kill process 10 to 15
| a..c run programs '/bin/aaa' to '/bin/ccc' in parallel
| x exit interaction with kernel and start '/bin/init'
| q quit kernel
-----

x
init
os32: a basic os. [Ctrl q], [Ctrl r], [Ctrl s], [Ctrl t] to change
console.
This is terminal /dev/console0
Log in as "root" or "user" with password "ciao" :-)
login:

```

## 85.6 Avvio e conclusione del sistema «normale»

Se non si intende operare direttamente con il kernel, come descritto nella sezione precedente, con il comando 'x' si avvia 'init'.

Il programma 'init' legge il file '/etc/inittab' e sulla base del suo contenuto, avvia uno o più processi 'getty', per la gestione dei vari terminali disponibili (si tratta comunque soltanto di console virtuali).

Il programma 'getty' apre il terminale che gli viene indicato come opzione della chiamata (da 'init' che lo determina in base al contenuto di '/etc/inittab'), facendo in modo che sia associato al descrittore zero (standard input). Quindi, dopo aver visualizzato il contenuto del file '/etc/issue', mostra un proprio messaggio e avvia il programma 'login'.

Il programma 'login' prende il posto di 'getty' che così scompare dall'elenco dei processi. 'login' procede chiedendo all'utente di identificarsi, utilizzando il file '/etc/passwd' per verificare le credenziali di accesso. Se l'identificazione ha successo, viene avviata la shell definita nel file '/etc/passwd' per l'utente, in modo da sostituirsi al programma 'login', il quale scompare a sua volta dall'elenco dei processi.

Attraverso la shell è possibile interagire con il sistema operativo, secondo la modalità «normale», nei limiti delle possibilità di os32. Quando la shell termina di funzionare, 'init' riavvia 'getty'.

Per cambiare console virtuale si possono usare le combinazioni [Ctrl q], [Ctrl r], [Ctrl s] e [Ctrl t], ma bisogna considerare che dipende dalla configurazione del file '/etc/inittab' se effettivamente vengono attivate tutte queste console.

Per concludere l'attività del sistema, basta concludere il funzionamento delle varie sessioni di lavoro (la shell finisce di funzionare con il comando interno 'exit') e non c'è bisogno di altro; pertanto, non è previsto l'uso di comandi come 'halt' o 'shutdown' e, d'altro canto, le operazioni di scrittura nel file system sono sincrone, in modo tale da non richiedere accorgimenti particolari per la chiusura delle attività.

## Sezione 1: programmi eseguibili o comandi interni di shell

### 86.1 os32: aaa(1)

#### NOME

'aaa', 'bbb', 'ccc' - programmi elementari avviabili direttamente dal kernel

#### SINTASSI

```
aaa
```

```
bbb
```

```
ccc
```

#### DESCRIZIONE

'aaa' e 'bbb' si limitano a visualizzare una lettera, rispettivamente «a» e «b», attraverso lo standard output, a intervalli regolari. Precisamente, 'aaa' lo fa a intervalli di un secondo, mentre 'bbb' a intervalli di due secondi. Il lavoro di 'aaa' e di 'bbb' si conclude dopo l'emissione, rispettivamente, di 60 e 30 caratteri, pertanto nel giro di un minuto di tempo si esaurisce il loro compito.

Il programma 'ccc' è diverso, ma nasce per lo stesso scopo: controllare la gestione dei processi di os32. Questo programma si limita ad avviare, 'aaa' e 'bbb', come propri processi-figli, rimanendo in funzione, senza fare nulla. Pertanto, se si usa 'ccc', il suo processo deve essere eliminato in modo esplicito, perché da solo non si concluderebbe mai.

Questi programmi sono indicati soprattutto per l'uso di os32 nella modalità interattiva che precede il funzionamento normale del sistema operativo, per la verifica della gestione dei processi.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/aaa.c' [96.1.2]

'applic/bbb.c' [96.1.5]

'applic/ccc.c' [96.1.7]

### 86.2 os32: allocated(1)

#### NOME

'allocated' - mappa della memoria allocata

#### SINTASSI

```
allocated
```

#### DESCRIZIONE

Il programma 'allocated' si limita a leggere dal file di dispositivo '/dev/kmem\_map', producendo un elenco delle zone di memoria continue già in uso.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/allocated.c' [96.1.3]

#### VEDERE ANCHE

*mmcheck(1)* [86.18].



## 86.3 os32: bbb(1)

« Vedere *aaa(1)* [86.1].

## 86.4 os32: cat(1)

«

**NOME**

‘**cat**’ - emissione del contenuto di uno o più file attraverso lo standard output

**SINTASSI**

```
cat [file]...
```

**DESCRIZIONE**

‘**cat**’ legge il contenuto dei file indicati come argomento e li emette attraverso lo standard output, concatenati assieme in un unico flusso.

**FILE SORGENTI**

‘*applic/crt0.mer.s*’ [96.1.12]

‘*applic/crt0.sep.s*’ [96.1.13]

‘*applic/cat.c*’ [96.1.6]

**VEDERE ANCHE**

*more(1)* [86.19], *ed(1)* [86.11].

## 86.5 os32: ccc(1)

« Vedere *aaa(1)* [86.1].

## 86.6 os32: chgrp(1)

«

**NOME**

‘**chgrp**’ - cambiamento del gruppo proprietario di un file

**SINTASSI**

```
chgrp nome_gruppo file...
```

```
chgrp gid file...
```

**DESCRIZIONE**

‘**chgrp**’ cambia l’utente proprietario dei file indicati. Il nuovo proprietario da attribuire può essere indicato per nome o per numero.

**FILE SORGENTI**

‘*applic/crt0.mer.s*’ [96.1.12]

‘*applic/crt0.sep.s*’ [96.1.13]

‘*applic/chgrp.c*’ [96.1.8]

**VEDERE ANCHE**

*chgrp(1)* [86.8].

*chmod(1)* [86.7].

## 86.7 os32: chmod(1)

«

**NOME**

‘**chmod**’ - cambiamento della modalità dei permessi dei file

**SINTASSI**

```
chmod mod_ottale file...
```

**DESCRIZIONE**

‘**chmod**’ cambia la modalità dei permessi associati ai file indicati, in base al numero ottale indicato come primo argomento.

**NOTE**

Questa versione di ‘**chmod**’ non permette di indicare la modalità dei permessi in forma simbolica.

**FILE SORGENTI**

‘*applic/crt0.mer.s*’ [96.1.12]

‘*applic/crt0.sep.s*’ [96.1.13]

‘*applic/chmod.c*’ [96.1.9]

**VEDERE ANCHE**

*chown(1)* [86.8].

## 86.8 os32: chown(1)

«

**NOME**

‘**chown**’ - cambiamento del proprietario di un file

**SINTASSI**

```
chown nome_utente file...
```

```
chown uid file...
```

**DESCRIZIONE**

‘**chown**’ cambia l’utente proprietario dei file indicati. Il nuovo proprietario da attribuire può essere indicato per nome o per numero.

**FILE SORGENTI**

‘*applic/crt0.mer.s*’ [96.1.12]

‘*applic/crt0.sep.s*’ [96.1.13]

‘*applic/chown.c*’ [96.1.10]

**VEDERE ANCHE**

*chgrp(1)* [86.6].

*chmod(1)* [86.7].

## 86.9 os32: cp(1)

«

**NOME**

‘**cp**’ - copia dei file

**SINTASSI**

```
cp file_orig file_nuovo...
```

```
cp file... directory_dest...
```

**DESCRIZIONE**

‘**cp**’ copia uno o più file. Se l’ultimo argomento è costituito da una directory esistente, la copia produce dei file con lo stesso nome degli originali, all’interno della directory; se l’ultimo argomento non è una directory già esistente, ci può essere un solo file da copiare, intendendo che si voglia creare una copia con quel nome specificato.

**DIFETTI**

Non è possibile copiare oggetti diversi dai file puri e semplici; quindi, la copia ricorsiva di una directory non è ammissibile.

**FILE SORGENTI**

‘*applic/crt0.mer.s*’ [96.1.12]

‘*applic/crt0.sep.s*’ [96.1.13]

‘*applic/cp.c*’ [96.1.11]

**VEDERE ANCHE**

*touch(1)* [86.26], *mkdir(1)* [86.17].

## 86.10 os32: date(1)

«

**NOME**

‘**date**’ - visualizzazione o impostazione della data e dell’ora di sistema

## SINTASSI

```
date [MMGGhhmm[ [SS]AA ]]
```

## DESCRIZIONE

Se si utilizza il programma `'date'` senza argomenti, si ottiene la visualizzazione della data e dell'ora attuale del sistema operativo. Se si indica una sequenza numerica come argomento, si intende invece impostare la data e l'ora del sistema. In tal caso va indicato un numero preciso di cifre, che può essere di otto, dieci o dodici. Se si immettono otto cifre, si sta specificando il mese, il giorno, l'ora e i minuti dell'anno attuale; se si indicano dieci cifre, le ultime due rappresentano l'anno del secolo attuale; se si immettono dodici cifre, l'anno è indicato per esteso nelle ultime quattro cifre.

## ESEMPI

```
# date 123123592012 [Invio]
```

Imposta la data di sistema al giorno 31 dicembre 2012, alle ore 23:59.

## FILE SORGENTI

```
'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]
```

```
'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]
```

```
'applic/date.c' [96.1.14]
```

## VEDERE ANCHE

```
time(2) [87.59], stime(2) [87.59].
```

86.11 os32: ed(1)

## NOME

`'ed'` - creazione e modifica di file di testo

## SINTASSI

```
ed
```

## DESCRIZIONE

`'ed'` è un programma di creazione e modifica di file di testo che consente di operare su una riga alla volta.

`'ed'` opera in due modalità di funzionamento: comando e inserimento. All'avvio, `'ed'` si trova in modalità di comando, durante la quale ciò che si inserisce attraverso lo standard input viene interpretato come un comando da eseguire. Per esempio, il comando `'1i'` richiede di passare alla modalità di inserimento, immettendo delle righe a partire dalla prima posizione, spostando quelle presenti in basso. Quando ci si trova in modalità di inserimento, per poter passare alla modalità di comando si introduce un punto isolato, all'inizio di una nuova riga.

Per il momento, in questa pagina di manuale, si omette la descrizione completa dell'utilizzo di `'ed'`.

## DIFETTI

Il file che si intende elaborare con `'ed'` viene caricato o creato completamente nella memoria centrale. Dal momento che os32 consente a ogni processo di gestire una quantità limitata di memoria, si può lavorare soltanto con file di dimensioni ridotte.

## AUTORI

Questa edizione di `'ed'` è stata scritta originariamente da David I. Bell, per `'sash'` (una shell che include varie funzionalità, da compilare in modo statico). Successivamente, il codice è stato estrapolato da `'sash'` e reso indipendente, per gli scopi del sistema operativo ELKS (una versione a 16 bit di Linux). Dalla versione estratta per ELKS è stata ottenuta quella di os16, con delle modifiche apportate da Daniele Giacomini, tra cui risulta particolarmente evidente il cambiamento dello stile di impaginazione del codice. Dalla versione per os16 è stata ottenuta quella per os32, senza ulteriori modifiche.

## FILE SORGENTI

```
'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]
```

```
'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]
```

```
'applic/ed.c' [96.1.15]
```

## VEDERE ANCHE

```
shell(1) [86.24].
```

86.12 os32: kill(1)

## NOME

`'kill'` - invio di un segnale ai processi

## SINTASSI

```
kill -s nome_segnaie pid...
```

```
kill -l
```

## DESCRIZIONE

Il programma `'kill'` consente di inviare un segnale, indicato per nome, a uno o più processi, specificati per numero.

## OPZIONI

Opzione	Descrizione
-l	Mostra l'elenco dei nomi dei segnali disponibili.
-s nome_segnaie	Specifica il nome del segnale da inviare ai processi.

## NOTE

Non è possibile indicare il segnale per numero, perché lo standard definisce i nomi di un insieme di segnali necessari, ma non stabilisce il numero, il quale può essere attribuito liberamente in fase realizzativa.

## DIFETTI

os32 non consente ai processi di attribuire azioni alternative ai segnali; pertanto, si possono ottenere solo quelle predefinite. Tutto quello che si può fare è, eventualmente, bloccare i segnali, esclusi però quelli che non sono mascherabili per loro natura.

## FILE SORGENTI

```
'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]
```

```
'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]
```

```
'applic/kill.c' [96.1.20]
```

## VEDERE ANCHE

```
kill(2) [87.29], signal(2) [87.52].
```

86.13 os32: ln(1)

## NOME

`'ln'` - collegamento dei file

## SINTASSI

```
ln file_orig file_nuovo...
```

```
ln file... directory_dest...
```

## DESCRIZIONE

`'ln'` crea il collegamento fisico di uno o più file. Se l'ultimo argomento è costituito da una directory esistente, si producono collegamenti con gli stessi nomi degli originali, all'interno della directory; se l'ultimo argomento non è una directory già esistente, ci può essere un solo file da collegare, intendendo che si voglia creare un collegamento con quel nome specificato.

Essendo disponibile soltanto la creazione di collegamenti fisici, questi collegamenti possono essere collocati soltanto all'interno del file system di quelli originali, senza contare eventuali innesti ulteriori.

**DIFETTI**

Non è possibile creare dei collegamenti simbolici, perché os32 non sa gestirli.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/ln.c' [96.1.21]

**VEDERE ANCHE**

*cp(1)* [86.9], *link(2)* [87.30].

## 86.14 os32: login(1)

«

**NOME**

'login' - inizio di una sessione presso un terminale

**SINTASSI**

```
login
```

**DESCRIZIONE**

'login' richiede l'inserimento di un nominativo-utente e di una parola d'ordine. Questa coppia viene verificata consultando il file '/etc/passwd' e se coincide: vengono cambiati i permessi e la proprietà del file di dispositivo del terminale di controllo; viene cambiata la directory corrente in modo da farla coincidere con la directory personale dell'utente; viene avviata la shell, indicata sempre nel file '/etc/passwd' per quel tale utente, con i privilegi di questo. La shell, avviata così, va a rimpiazzare il processo di 'login'.

Il programma 'login' è fatto per essere avviato da 'getty', non avendo altri utilizzi pratici.

**FILE**

File	Descrizione
'/etc/passwd'	Contiene l'elenco degli utenti, con l'associazione al numero UID, alla parola d'ordine necessaria per accedere, alla shell dell'utente. Le altre informazioni eventuali contenute nel file, non sono usate da 'login'.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/login.c' [96.1.22]

**VEDERE ANCHE**

*getty(8)* [92.2], *console(4)* [89.1].

## 86.15 os32: ls(1)

«

**NOME**

'ls' - elenco del contenuto delle directory

**SINTASSI**

```
ls [opzioni] [file]...
```

**DESCRIZIONE**

'ls' elenca i file e le directory indicati come argomenti della chiamata. Se non vengono indicati file o directory da visualizzare, si ottiene l'elenco del contenuto della directory corrente; inoltre, questa realizzazione particolare di 'ls', se si indica come argomento solo una directory, ne mostra il contenuto, altrimenti, se gli argomenti sono più di uno, mostra solo i nomi richiesti, eventualmente con le rispettive caratteristiche se è stata usata l'opzione '-l'.

**OPZIONI**

Opzione	Descrizione
-a	Quando si richiede di mostrare il contenuto di una directory (quella corrente o quella specificata espressamente come primo e unico argomento), con questa opzione si ottiene la visualizzazione anche dei nomi che iniziano con un punto, inclusi '.', 'e' e '..'.
-l	Con questa opzione si ottiene la visualizzazione di più informazioni sui file e sulle directory elencati.

**NOTE**

Dal momento che os32 non considera i gruppi, quando si usa l'opzione '-l', il nome del gruppo a cui appartiene un file o una directory, non viene visualizzato.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/ls.c' [96.1.23]

## 86.16 os32: man(1)

«

**NOME**

'man' - visualizzazione delle pagine di manuale

**SINTASSI**

```
man [sezione] pagina
```

**DESCRIZIONE**

'man' visualizza la pagina di manuale indicata come argomento, consentendone lo scorrimento in avanti. La «pagina» viene cercata tra le sezioni, a partire dalla prima. In caso di omonimie tra sezioni differenti, si può specificare il numero della sezione prima del nome della pagina.

Le pagine di manuale di os32 sono semplicemente dei file di testo, collocati nella directory '/usr/share/man/', con nomi del tipo 'pagina.n', dove n è il numero della sezione.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/man.c' [96.1.24]

**VEDERE ANCHE**

*cat(1)* [86.4].

## 86.17 os32: mkdir(1)

«

**NOME**

'mkdir' - creazione di directory

**SINTASSI**

```
mkdir [-p] [-m mod_ottale] [directory]...
```

**DESCRIZIONE**

'mkdir' crea una o più directory, corrispondenti ai nomi che costituiscono gli argomenti.

## OPZIONI

Opzione	Descrizione
-p	Se la directory che si vuole creare, può richiedere prima la creazione di altre directory, con questa opzione ( <i>parents</i> ) si generano tutte le directory genitrici necessarie, purché quei nomi non siano già usati per dei file.
-m <i>mod_ottale</i>	Quando si crea una directory, senza specificare questa opzione, si ottengono i permessi 0777 <sub>8</sub> meno quanto contenuto nella maschera di creazione dei file e delle directory. Con l'opzione '-m' si vanno invece a specificare i permessi desiderati in modo esplicito.

## FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/mkdir.c' [96.1.25]

## VEDERE ANCHE

*mkdir(2)* [87.34], *rmdir(2)* [87.41].

86.18 os32: mmcheck(1)

## NOME

'**mmcheck**' - verifica della coerenza tra processi e mappa della memoria allocata

## SINTASSI

```
mmcheck
```

## DESCRIZIONE

Il programma '**mmcheck**' si limita a leggere dai file di dispositivo '/dev/kmem\_map' e '/dev/kmem\_ps', per verificare che le informazioni sull'allocazione della memoria relative ai processi in corso siano coerenti con la mappa effettiva.

## FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/mmcheck.c' [96.1.26]

## VEDERE ANCHE

*allocated(1)* [86.2].

86.19 os32: more(1)

## NOME

'**more**' - visualizzazione di file sullo schermo, permettendo il controllo dello scorrimento dei dati, ma in un solo verso

## SINTASSI

```
more file...
```

## DESCRIZIONE

'**more**' visualizza i file indicati come argomenti della chiamata, sospendendo lo scorrimento del testo dopo alcune righe, consentendo all'utente di decidere come proseguire.

## COMANDI

Quando '**more**' sospende lo scorrimento del testo, è possibile introdurre un comando, composto da un solo carattere seguito da [*Invio*], tenendo conto che ciò che non è previsto fa comunque proseguire lo scorrimento:

Comando	Descrizione
n	si richiede di saltare al file successivo, ammesso che ce ne sia un altro;
q	si richiede di interrompere lo scorrimento e di concludere il funzionamento del programma;
Spazio	si richiede di proseguire nella visualizzazione progressiva dei file.

## FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/more.c' [96.1.27]

## VEDERE ANCHE

*cat(1)* [86.4].

86.20 os32: nc(1)

## NOME

'**nc**' - gestione di connessioni arbitrarie di tipo UDP o TCP

## SINTASSI

```
nc [-u] [-l] indirizzo porta
```

## DESCRIZIONE

Il programma '**nc**' (noto come «netcat») consente di gestire delle connessioni UDP o TCP, utilizzando il flusso di standard input in trasmissione ed emettendo il flusso ricevuto dalla controparte attraverso lo standard output.

## OPZIONI

Opzione	Descrizione
-u	Utilizza il protocollo UDP invece di TCP.
-l	Si mette in ascolto e attende una richiesta di connessione.

Quando non si utilizza l'opzione '-l', l'indirizzo e la porta indicati nella riga di comando, rappresentano la controparte che si intende contattare; se invece si usa l'opzione '-l', si tratta di indirizzo e porta locali.

## FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/nc.c' [96.1.29]

## VEDERE ANCHE

*arp(8)* [92.1], *ipconfig(8)* [92.5], *route(8)* [92.9], *http(8)* [92.3], *ping(8)* [92.8].

86.21 os32: ps(1)

## NOME

'**ps**' - visualizzazione dello stato dei processi elaborativi

## SINTASSI

```
ps [-u] [-g]
```

## DESCRIZIONE

'**ps**' visualizza l'elenco dei processi, con le informazioni disponibili sul loro stato. L'elenco è provvisto di un'intestazione, come si vede nell'esempio seguente:

```
PP P PG                               T + 0x1000 D + 0x1000 stack
id id rp tty uid euid suid usage s addr size addr size usage name
0 0 0 0000 0 0 0 00.02 r 00000 028e 00000 0000 0% os32 kernel
0 1 0 0000 0 0 0 00.00 s 0051e 003a 00000 0000 9% /bin/init
1 2 2 0500 1001 1001 1001 00.00 s 0033d 003a 00000 0000 26% /bin/shell
1 3 3 0501 0 0 0 00.00 s 0028f 003a 00000 0000 36% /bin/login
1 4 4 0502 0 0 0 00.00 s 002c9 003a 00000 0000 36% /bin/login
1 5 5 0503 0 0 0 00.00 s 00303 003a 00000 0000 36% /bin/login
2 6 2 0500 1001 1001 1001 00.00 R 003b1 003a 00000 0000 20% /bin/ps
```

La prima colonna, con la sigla «ppid», ovvero *parent pid*, riporta il numero del processo genitore; la seconda, con la sigla «pid», *process id*, indica il numero del processo preso in considerazione; la terza, con la sigla «pgrp», *process group*, indica il gruppo a cui appartiene il processo; la quarta colonna, «tty», indica il terminale associato, ammesso che ci sia, come numero di dispositivo, ma in base sedici. Le colonne «uid», «euid» e «suid», riguardano l'identità dell'utente, per conto del quale sono in funzione i processi, rappresentando, nell'ordine, l'identità reale (*real user id*), quella efficace (*effective user id*) e quella salvata precedentemente (*saved user id*).

La colonna «usage» indica il tempo di utilizzo della CPU; la colonna «s» indica lo stato del processo, il cui significato può essere interpretato con l'aiuto della tabella successiva:

Lettera	Significato	Descrizione
R	<i>running</i>	in corso di esecuzione
r	<i>ready</i>	pronto per essere messo in esecuzione
s	<i>sleeping</i>	in attesa
z	<i>zombie</i>	terminato e non più in memoria, per il quale si attende di passare lo stato di uscita al processo genitore.

Le prime due colonne «addr» e «size» indicano l'indirizzo iniziale e l'estensione dell'area codice del processo, in memoria (*text*); le altre due successive indicano l'indirizzo iniziale e l'estensione dell'area dati del processo, in memoria (*data*). Gli indirizzi e le dimensioni delle aree di memoria utilizzate appaiono divisi per 1000<sub>16</sub>, ovvero sono multipli di 4096 byte. La colonna «stack usage» indica la percentuale di utilizzo dello spazio attribuito alla pila dei dati (*stack pointer*).

L'ultima colonna indica il nome del programma, assieme al suo percorso, con il quale il processo è stato avviato.

#### OPZIONI

Opzione	Descrizione
-u	Nell'elenco mostra i numeri UID relativi al processo. Questa opzione è predefinita.
-g	Nell'elenco, al posto dei numeri UID, mostra i numeri GID.

#### NOTE

L'elenco dei processi include anche il kernel, il quale occupa correttamente la prima posizione (processo zero).

#### FILE

'ps' trae le informazioni sullo stato dei processi da un file di dispositivo speciale: '/dev/kmem\_ps'.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
 'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
 'applic/ps.c' [96.1.31]

### 86.22 os32: rm(1)

#### NOME

'rm' - cancellazione di file

#### SINTASSI

```
rm file...
```

#### DESCRIZIONE

'rm' consente di cancellare i file indicati come argomento.

#### DIFETTI

Non è possibile eseguire la cancellazione ricorsiva di una directory.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
 'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
 'applic/rm.c' [96.1.32]

#### VEDERE ANCHE

*unlink(2)* [87.62].

### 86.23 os32: rmdir(1)

#### NOME

'rmdir' - cancellazione di directory vuote

#### SINTASSI

```
rmdir directory...
```

#### DESCRIZIONE

Il programma 'rmdir' consente di cancellare le directory indicate come argomento, purché queste siano vuote.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
 'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
 'applic/rmdir.c' [96.1.33]

#### VEDERE ANCHE

*unlink(2)* [87.62].

### 86.24 os32: shell(1)

#### NOME

'shell' - interprete dei comandi

#### SINTASSI

```
shell
```

#### DESCRIZIONE

'shell' è l'interprete dei comandi di os32. Di norma viene avviato da 'login', in base alla configurazione contenuta nel file '/etc/passwd'.

'shell' interpreta i comandi inseriti; se si tratta di un comando interno lo esegue direttamente, altrimenti cerca e avvia un programma con il nome corrispondente, rimanendo in attesa fino alla conclusione del processo relativo, per riprendere poi il controllo.

#### DIFETTI

L'interpretazione della riga di comando è letterale, pertanto non c'è alcuna espansione di caratteri speciali, variabili di ambiente o altro; inoltre, non è possibile eseguire script.

A volte, quando un processo avviato da 'shell' termina di funzionare, il processo di 'shell' non viene risvegliato correttamente, rendendo inutilizzabile il terminale. Per ovviare all'inconveniente, si può premere la combinazione [Ctrl c], con la quale viene inviato il segnale 'SIGINT' a tutti i processi del gruppo associato al terminale.

Anche il fatto che un segnale generato con una combinazione di tasti si trasmetta a tutti i processi del gruppo associato al terminale è un'anomalia, tuttavia fa parte delle particolarità dovute alla semplificazione di os32.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
 'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
 'applic/shell.c' [96.1.35]

#### VEDERE ANCHE

*input\_line(3)* [88.68].

## 86.25 os32: t\_(1)

&lt;&lt;

**NOME**

't\_...' - programmi di prova

**DESCRIZIONE**

I programmi con prefisso 't\_...' sono delle prove per verificare alcune funzionalità di os32.

## 86.26 os32: touch(1)

&lt;&lt;

**NOME**

'touch' - creazione di un file vuoto oppure aggiornamento della data di modifica

**SINTASSI**

```
touch file...
```

**DESCRIZIONE**

'touch' crea dei file vuoti, se quelli indicati come argomento non sono esistenti; altrimenti, aggiorna le date di accesso e di modifica, sulla base dello stato dell'orologio di sistema.

**DIFETTI**

Non è possibile attribuire una data arbitraria; inoltre, a causa della limitazione del tipo di file system utilizzato, non è possibile distinguere tra date di accesso e modifica dei file.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/touch.c' [96.1.51]

## 86.27 os32: tty(1)

&lt;&lt;

**NOME**

'tty' - nome del file di dispositivo del terminale associato allo standard input

**SINTASSI**

```
tty
```

**DESCRIZIONE**

Il programma 'tty' individua il dispositivo del terminale associato allo standard input e lo traduce in un percorso che descrive il file di dispositivo corrispondente (ovvero il file di dispositivo che dovrebbe corrispondergli)

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/tty.c' [96.1.52]

## 86.28 os32: yes(1)

&lt;&lt;

**NOME**

'yes' - visualizzazione ripetuta di un testo

**SINTASSI**

```
yes [testo]
```

**DESCRIZIONE**

Il programma 'yes' emette sullo schermo, all'infinito, il contenuto del testo fornito come argomento, oppure la lettera 'y'. In tutti i casi, il testo o la lettera sono seguiti dal codice di interruzione di riga (*new line*).

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/yes.c' [96.1.54]

## Sezione 2: chiamate di sistema

&lt;&lt;

## 87.1 os32: \_Exit(2)

Vedere *\_exit(2)* [87.2].

## 87.2 os32: \_exit(2)

**NOME**

'\_exit', '\_Exit' - conclusione del processo chiamante

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
void _exit (int status);
```

```
#include <stdlib.h>
void _Exit (int status);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *\_exit()* e *\_Exit()* sono equivalenti e servono per concludere il processo chiamante, con un valore pari a quello indicato come argomento (*status*), purché inferiore o uguale 255 (FF<sub>16</sub>).

La conclusione del processo implica anche la chiusura dei suoi file aperti, e l'affidamento di eventuali processi figli al processo numero uno ('init'); inoltre, si ottiene l'invio di un segnale SIGCHLD al processo genitore di quello che viene concluso.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione non può restituire alcunché, dal momento che la sua esecuzione comporta la morte del processo.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]

'lib/unistd/\_exit.c' [95.30.1]

'lib/stdlib.h' [95.19]

'lib/stdlib/\_Exit.c' [95.19.1]

'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]

'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]

'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

'kernel/lib\_s/s\_\_exit.c' [94.8.1]

**VEDERE ANCHE**

*execve(2)* [87.14], *fork(2)* [87.19], *kill(2)* [87.29], *wait(2)* [87.63], *atexit(3)* [88.7], *exit(3)* [88.7].

## 87.3 os32: accept(2)

&lt;&lt;

**NOME**

'accept' - accetta una richiesta di connessione in un socket

**SINTASSI**

```
#include <sys/socket.h>
int accept (int sfdn, struct sockaddr *addr,
            socklen_t *addrlen);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione di sistema *accept()* viene usata in os32 solo in relazione a socket di tipo *SOCK\_STREAM*, per il protocollo TCP, in ascolto in attesa di connessione. Se il descrittore *sfdn* corrisponde a queste caratteristiche, la funzione estrae la prima richiesta in attesa, crea una nuova connessione e restituisce il numero del nuovo descrittore relativo.

Perché la funzione possa svolgere il proprio compito, è necessario che *sfdn* sia il descrittore di un socket TCP creato con la funzione *socket()* [87.54], collegato a una porta locale con la funzione

&lt;&lt;

&lt;&lt;

`bind()` [87.4] e in ascolto di richieste di connessione attraverso la funzione `listen()` [87.31].

Per poter utilizzare la funzione `accept()` è necessario predisporre una memoria tampone in cui collocare una variabile strutturata di tipo `struct sockaddr`, a cui punta `addr`. Questa struttura viene popolata da `accept()` con l'indirizzo della controparte che richiede di connettersi (il tipo di indirizzo, l'indirizzo IPv4 e la porta).

Il parametro `addrlen` deve puntare a una variabile che contiene inizialmente la dimensione massima di `*addr`; la funzione `accept()` si limita a utilizzare al massimo lo spazio così indicato, ma il valore di `*addrlen` viene comunque aggiornato alla dimensione effettiva che ha o che dovrebbe avere la struttura completa. Pertanto, al termine del funzionamento di `accept()`, se il valore che `*addrlen` dovesse essere maggiore di quello indicato inizialmente, vuol dire che la struttura ottenuta è incompleta.

Se si usa `accept()` quando non ci sono richieste di connessione in attesa, questa blocca il funzionamento del processo chiamante, fino a che si ottiene effettivamente una richiesta. Tuttavia, prima di usare la funzione è possibile attribuire al descrittore l'opzione `O_NONBLOCK` e in tal modo ottenere che la funzione termini ugualmente il proprio lavoro restituendo un errore di tipo `EAGAIN`.

### VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce un valore non negativo, corrispondente al descrittore del socket creato per la nuova connessione. In presenza di errori, la funzione restituisce `-1` e aggiorna la variabile `errno`.

### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	Il descrittore <code>sfdn</code> non è valido; oppure, la richiesta in coda non corrisponde a un descrittore di file.
ENOTSOCK	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket; oppure, la richiesta in coda non corrisponde a un socket.
EOPNOTSUPP	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket di tipo <code>SOCK_STREAM</code> , oppure il protocollo relativo non è di tipo <code>IPPROTO_TCP</code> .
EINVAL	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket in ascolto (la connessione non è nello stato <code>TCP_LISTEN</code> ).
EAGAIN	Non ci sono richieste di connessione in coda, ma è possibile ritentare.

### FILE SORGENTI

'lib/sys/socket.h' [95.23]  
 'lib/sys/socket/accept.c' [95.23.1]  
 'kernel/lib\_s/s\_accept.c' [94.8.2]

### VEDERE ANCHE

`bind(2)` [87.4], `connect(2)` [87.11], `listen(2)` [87.31], `socket(2)` [87.54].

## 87.4 os32: bind(2)

### NOME

'bind' - associa un indirizzo e una porta locali a un socket

### SINTASSI

```
#include <sys/socket.h>
int bind (int sfdn, const struct sockaddr *addr,
          socklen_t addrlen);
```

### DESCRIZIONE

Dopo che un socket è stato creato con l'ausilio della funzione `socket()` [87.54], questo contiene soltanto l'informazione del tipo (nel caso di os32 può trattarsi soltanto di `AF_INET`), senza

indirizzo e porta. Per attribuire tali informazioni, riferite al lato locale della connessione, si può usare la funzione `bind()`.

Per os32 la variabile strutturata che fa capo a `*addr` può contenere solo informazioni relative a IPv4.

### VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero; in caso di errore si ottiene invece `-1` e l'aggiornamento della variabile `errno`.

### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	Il descrittore <code>sfdn</code> non è valido.
ENOTSOCK	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket.
EINVAL	I dati contenuti in <code>*addr</code> non sono validi.
EADDRNOTAVAIL	All'interno di <code>*addr</code> manca l'indicazione della porta locale.
EACCES	Si sta tentando di aprire una porta locale minore di 1024, disponendo però di un UID efficace diverso da zero.
EAFNOSUPPORT	Il tipo di indirizzamento del socket è diverso da <code>AF_INET</code> .
EOPNOTSUPP	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket di tipo <code>SOCK_STREAM</code> , oppure il protocollo relativo non è di tipo <code>IPPROTO_TCP</code> e nemmeno <code>IPPROTO_UDP</code> .
EAGAIN	Non ci sono porte disponibili.

### FILE SORGENTI

'lib/sys/socket.h' [95.23]  
 'lib/sys/socket/bind.c' [95.23.2]  
 'kernel/lib\_s/s\_bind.c' [94.8.3]

### VEDERE ANCHE

`accept(2)` [87.3], `connect(2)` [87.11], `listen(2)` [87.31], `socket(2)` [87.54].

## 87.5 os32: brk(2)

### NOME

'brk', 'sbrk' - modifica della dimensione del segmento dati

### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int brk (void *address);
void *sbrk (intptr_t increment);
```

### DESCRIZIONE

Le funzioni `brk()` e `sbrk()` permettono di modificare la dimensione del segmento dati del processo, generalmente per aumentarlo. Per os32, l'area di memoria che può essere espansa o contratta, si trova dopo la pila dei dati. L'incremento del segmento dati usato da un processo implica generalmente la copia dello stesso in una nuova posizione.

La funzione `brk()` permette di richiedere di fissare la fine del segmento dati in corrispondenza dell'indirizzo fornito come argomento, in qualità di puntatore generico.

La funzione `sbrk()` permette di richiedere la modifica del segmento dati specificandone l'incremento e restituendo il valore precedente della fine del segmento dati, in forma di puntatore. In tal modo, la funzione `sbrk()` può essere usata anche solo per conoscere la fine attuale del segmento dati, fornendo come argomento un incremento pari a zero.

### VALORE RESTITUITO

La funzione `brk()` restituisce zero se l'operazione richiesta è completata con successo, diversamente restituisce `-1`, aggiornando la variabile `errno`.

La funzione *brk()* restituisce un puntatore valido, se l'operazione si conclude con successo, diversamente si ottiene l'equivalente del valore -1, tradotto in forma di puntatore generico, con il contestuale aggiornamento della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOMEM	Memoria insufficiente per completare la richiesta.
EINVAL	L'argomento fornito non è valido.

## NOTE

Le funzioni *brk()* e *sbrk()* servono per l'allocazione dinamica della memoria attraverso *malloc()*, *free()* e *realloc()*. Pertanto, è meglio avvalersi di queste ultime, piuttosto di rischiare di mettere in conflitto le due cose.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/brk.c' [95.30.3]  
 'lib/unistd/sbrk.c' [95.30.34]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_brk.c' [94.8.4]  
 'kernel/lib\_s/s\_sbrk.c' [94.8.33]

## VEDERE ANCHE

*free(3)* [88.76], *malloc(3)* [88.76], *realloc(3)* [88.76].

## 87.6 os32: chdir(2)

### NOME

'*chdir*', '*fchdir*' - modifica della directory corrente

### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int chdir (const char *path);
int chdir (int fdn);
```

### DESCRIZIONE

La funzione *chdir()* cambia la directory corrente, in modo che quella nuova corrisponda al percorso annotato nella stringa *path*. La funzione *fchdir()* dovrebbe svolgere lo stesso compito, indicando la nuova directory come descrittore già aperto; tuttavia os32 gestisce le directory esclusivamente in forma di percorso.

### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Argomento non valido.
EACCES	Accesso negato.
ENOTDIR	Uno dei componenti del percorso non è una directory.
ENOENT	Uno dei componenti del percorso non esiste.
E_NOT_IMPLEMENTED	La funzione <i>fchdir()</i> di os32 non può essere realizzata, pertanto risponde con questo errore.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/chdir.c' [95.30.4]  
 'lib/unistd/fchdir.c' [95.30.16]

'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_chdir.c' [94.8.5]

## VEDERE ANCHE

*rmdir(2)* [87.41], *access(3)* [88.4].

## 87.7 os32: chmod(2)

### NOME

'*chmod*', '*fchmod*' - cambiamento della modalità dei permessi di un file

### SINTASSI

```
#include <sys/stat.h>
int chmod (const char *path, mode_t mode);
int fchmod (int fdn, mode_t mode);
```

### DESCRIZIONE

Le funzioni *chmod()* e *fchmod()* consentono di modificare la modalità dei permessi di accesso di un file. La funzione *chmod()* individua il file su cui intervenire attraverso un percorso, ovvero la stringa *path*; la funzione *fchmod()*, invece, richiede l'indicazione del numero di un descrittore di file, già aperto. In entrambi i casi, l'ultimo argomento serve a specificare la nuova modalità dei permessi.

Tradizionalmente, i permessi si scrivono attraverso un numero in base otto; in alternativa, si possono usare convenientemente della macro-variabili, dichiarate nel file '*sys/stat.h*', combinate assieme con l'operatore binario OR.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXU	00700 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per l'utente proprietario.
S_IRUSR	00400 <sub>8</sub>	Lettura per l'utente proprietario.
S_IWUSR	00200 <sub>8</sub>	Scrittura per l'utente proprietario.
S_IXUSR	00100 <sub>8</sub>	Esecuzione per l'utente proprietario.
S_IRWXG	00070 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per il gruppo.
S_IRGRP	00040 <sub>8</sub>	Lettura per il gruppo.
S_IWGRP	00020 <sub>8</sub>	Scrittura per il gruppo.
S_IXGRP	00010 <sub>8</sub>	Esecuzione per il gruppo.
S_IRWXO	00007 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per gli altri utenti.
S_IROTH	00004 <sub>8</sub>	Lettura per gli altri utenti.
S_IWOTH	00002 <sub>8</sub>	Scrittura per gli altri utenti.
S_IXOTH	00001 <sub>8</sub>	Esecuzione per gli altri utenti.

os32 non considera i permessi SUID (*Set user id*), SGID (*Set group id*) e Sticky, che nella tabella non sono stati nemmeno annotati; inoltre, non tiene in considerazione i permessi legati al gruppo.

### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EACCES	Permesso negato.
EBADF	Il descrittore del file richiesto non è valido.



**FILE SORGENTI**

```
'lib/sys/stat.h' [95.25]
'lib/sys/stat/chmod.c' [95.25.1]
'lib/sys/stat/fchmod.c' [95.25.2]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_chmod.c' [94.8.6]
'kernel/lib_s/s_fchmod.c' [94.8.13]
```

**VEDERE ANCHE**

*chmod(1)* [86.7], *chown(2)* [87.8], *open(2)* [87.37], *stat(2)* [87.55].

87.8 os32: *chown(2)*

&lt;

**NOME**

'*chown*', '*fchown*' - modifica della proprietà dei file

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int chown (const char *path, uid_t uid, gid_t gid);
int fchown (int fdn, uid_t uid, gid_t gid);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *chown()* e *fchown()*, modificano la proprietà di un file, fornendo il numero UID e il numero GID. Il file viene indicato, rispettivamente, attraverso il percorso scritto in una stringa, oppure come numero di descrittore già aperto.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Argomento non valido.
EPERM	Permessi insufficienti per eseguire l'operazione.
ENOTDIR	Uno dei componenti del percorso non è una directory.
ENOENT	Uno dei componenti del percorso non esiste.
EBADF	Il descrittore del file non è valido.

**DIFETTI**

Le funzioni consentono di attribuire il numero del gruppo, ma os32 non valuta i permessi di accesso ai file, relativi ai gruppi.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/chown.c' [95.30.5]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_chown.c' [94.8.7]
'kernel/lib_s/s_fchown.c' [94.8.14]
```

**VEDERE ANCHE**

*chmod(2)* [87.7].

87.9 os32: *clock(2)*

&lt;

**NOME**

'*clock*' - tempo della CPU espresso in unità '*clock\_t*'

**SINTASSI**

```
#include <time.h>
clock_t clock (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *clock()* restituisce il tempo di utilizzo della CPU, espresso in unità '*clock\_t*', corrispondenti a secondi diviso il valore della macro-variabile *CLOCKS\_PER\_SEC*. Per os32, come dichiarato nel file '*time.h*', il valore di *CLOCKS\_PER\_SEC* è 100, essendo la frequenza del temporizzatore interno regolata a 100 Hz.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il tempo di CPU, espresso in centesimi di secondo.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/time.h' [95.29]
'lib/time/clock.c' [95.29.2]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_clock.c' [94.8.8]
```

**VEDERE ANCHE**

*time(2)* [87.59].

87.10 os32: *close(2)*

&gt;

**NOME**

'*close*' - chiusura di un descrittore di file

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int close (int fdn);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *close()* chiude un descrittore di file.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore del file non è valido.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/close.c' [95.30.6]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_close.c' [94.8.9]
```

**VEDERE ANCHE**

*fcntl(2)* [87.18], *open(2)* [87.37], *fclose(3)* [88.28].

87.11 os32: *connect(2)*

&gt;

**NOME**

'*connect*' - inizia una connessione su un socket

**SINTASSI**

```
#include <sys/socket.h>
int connect (int fdn, const struct sockaddr *addr,
            socklen_t addrlen);
```

## DESCRIZIONE

Un socket che sia già stato associato a una porta locale, può essere collegato a un socket remoto attraverso la funzione `connect()`. Si distinguono due casi: se il protocollo è «nesso» (`IPPROTO_TCP`), questo procedimento può essere eseguito una volta sola, se invece non lo è (`IPPROTO_UDP`), ci si può connettere successivamente a socket remoti differenti.

Si intende, pertanto, che `*addr` si riferisca all'indirizzo del socket remoto.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero; in caso di errore si ottiene invece `-1` e l'aggiornamento della variabile `errno`.

## ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	Il descrittore <code>sfdn</code> non è valido.
ENOTSOCK	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket.
EINVAL	I dati contenuti in <code>*addr</code> non sono validi.
EADDRNOTAVAIL	All'interno di <code>*addr</code> manca l'indicazione dell'indirizzo o della porta da raggiungere.
EAGAIN	La porta locale del socket <code>sfdn</code> non risulta specificata, e inoltre non è possibile attribuirne una in modo automatico.
EISCONN	Esiste già una connessione TCP in corso con il socket <code>sfdn</code> e si sta tentando di cambiarne i parametri.
EAFNOSUPPORT	Il tipo di indirizzamento del socket <code>sfdn</code> è diverso da <code>AF_INET</code> .

## FILE SORGENTI

'lib/sys/socket.h' [95.23]

'lib/sys/socket/connect.c' [95.23.3]

'kernel/lib\_s/s\_connect.c' [94.8.10]

## VEDERE ANCHE

`accept(2)` [87.3], `bind(2)` [87.4], `listen(2)` [87.31], `socket(2)` [87.54].

## 87.12 os32: dup(2)

## NOME

'dup', 'dup2' - duplicazione di descrittori di file

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int dup (int sfdn_old);
int dup2 (int sfdn_old, int sfdn_new);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni `dup()` e `dup2()` servono a duplicare un descrittore di file. La funzione `dup()` duplica il descrittore `sfdn_old`, utilizzando il numero di descrittore libero più basso che sia disponibile; `dup2()`, invece, richiede che il nuovo numero di descrittore sia specificato, attraverso il parametro `sfdn_new`. Tuttavia, se il numero di descrittore `sfdn_new` risulta utilizzato, questo viene chiuso prima di diventare la copia di `sfdn_old`.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <code>errno</code> .

## ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	Uno dei descrittori specificati non è valido.
EMFILE	Troppi file aperti per il processo.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]

'lib/unistd/dup.c' [95.30.7]

'lib/unistd/dup2.c' [95.30.8]

'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]

'kernel/libm\_i386/isr.s' [94.6.21]

'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

'kernel/fs/fd\_dup.c' [94.5.1]

'kernel/lib\_s/s\_dup.c' [94.8.11]

'kernel/lib\_s/s\_dup2.c' [94.8.12]

## VEDERE ANCHE

`close(2)` [87.10], `fcntl(2)` [87.18], `open(2)` [87.37].

## 87.13 os32: dup2(2)

Vedere `dup(2)` [87.12].

## 87.14 os32: execve(2)

## NOME

'execve' - esecuzione di un file

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int execve (const char *path, char *const argv[],
            char *const envp[]);
```

## DESCRIZIONE

La funzione `execve()` è quella che avvia effettivamente un programma, mentre le altre funzioni `'exec...()'` offrono semplicemente un'interfaccia differente per l'avvio, ma poi si avvalgono di `execve()` per svolgere effettivamente quanto loro richiesto.

La funzione `execve()` avvia il file il cui percorso è specificato come stringa, nel primo argomento.

Il secondo argomento deve essere un array di stringhe, dove la prima deve rappresentare il nome del programma avviato e le successive sono gli argomenti da passare al programma. L'ultimo elemento di tale array deve essere un puntatore nullo, per poter essere riconosciuto.

Il terzo argomento deve essere un array di stringhe, rappresentanti l'ambiente da passare al nuovo processo. Per ambiente si intende l'insieme delle variabili di ambiente, pertanto queste stringhe devono avere la forma `'nome=valore'`, per essere riconoscibili. Anche in questo caso, per poter individuare l'ultimo elemento dell'array, questo deve essere un puntatore nullo.

## VALORE RESTITUITO

Se `execve()` riesce nel suo compito, non può restituire alcunché, dato che in quel momento, il processo chiamante viene rimpiazzato da quello del file che viene eseguito. Pertanto, se viene restituito qualcosa, può trattarsi solo di un valore che rappresenta un errore, ovvero `-1`, aggiornando anche la variabile `errno` di conseguenza.

## ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
E2BIG	Ci sono troppi argomenti.
ENOMEM	Memoria insufficiente.
ENOENT	Il file richiesto non esiste.
EACCES	Il file non può essere avviato per la mancanza dei permessi di accesso necessari.
ENOEXEC	Il file non può essere un file eseguibile, perché non ne ha le caratteristiche.
EIO	Errore di input-output.

**DIFETTI**

os32 non prevede l'interpretazione di script, perché non esiste alcun programma in grado di farlo. Anche la shell di os32 si limita a eseguire i comandi inseriti, ma non può interpretare un file.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/execl.c' [95.30.11]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/proc/proc_sys_exec.c' [94.14.22]
```

**VEDERE ANCHE**

*fork(2)* [87.19], *exec(3)* [88.21], *getopt(3)* [88.56], *environ(7)* [91.1].

87.15 os32: *fchdir(2)*

« Vedere *chdir(2)* [87.6].

87.16 os32: *fchmod(2)*

« Vedere *chmod(2)* [87.7].

87.17 os32: *fchown(2)*

« Vedere *chown(2)* [87.8].

87.18 os32: *fcntl(2)*

«

**NOME**

'**fcntl**' - configurazione e intervento sui descrittori di file

**SINTASSI**

```
#include <fcntl.h>
int fcntl (int fdn, int cmd, ...);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *fcntl()* esegue un'operazione, definita dal parametro *cmd*, sul descrittore richiesto come primo parametro (*fdn*). A seconda del tipo di operazione richiesta, potrebbero essere necessari degli argomenti ulteriori, i quali però non possono essere formalizzati in modo esatto nel prototipo della funzione. Il valore del secondo parametro che rappresenta l'operazione richiesta, va fornito in forma di costante simbolica, come descritto nell'elenco seguente.

Sintassi	Descrizione
<code>fcntl (<i>fdn</i>, F_DUPFD, (int) <i>fdn_min</i>)</code>	Richiede la duplicazione del descrittore di file <i>fdn</i> , in modo tale che la copia abbia il numero di descrittore minore possibile, ma maggiore o uguale a quello indicato come argomento <i>fdn_min</i> .
<code>fcntl (<i>fdn</i>, F_GETFD)</code> <code>fcntl (<i>fdn</i>, F_SETFD, (int) <i>fd_flags</i>)</code>	Rispettivamente, legge o imposta, gli indicatori del descrittore di file <i>fdn</i> (eventualmente noti come <i>file descriptor flags</i> o solo <i>fd flags</i> ). Per il momento, è possibile impostare un solo indicatore, 'FD_CLOEXEC', pertanto, al posto di <i>fd_flags</i> si può mettere solo la costante 'FD_CLOEXEC'.
<code>fcntl (<i>fdn</i>, F_GETFL)</code> <code>fcntl (<i>fdn</i>, F_SETFL, (int) <i>fl_flags</i>)</code>	Rispettivamente, legge o imposta, gli indicatori dello stato del file, relativi al descrittore <i>fdn</i> (eventualmente noti come <i>file flag</i> o solo <i>fl flags</i> ). Per impostare questi indicatori, vanno combinate delle costanti simboliche: 'O_RDONLY', 'O_WRONLY', 'O_RDWR', 'O_CREAT', 'O_EXCL', 'O_NOCTTY', 'O_TRUNC'.

**VALORE RESTITUITO**

Il significato del valore restituito dalla funzione dipende dal tipo di operazione richiesta, come sintetizzato dalla tabella successiva.

Operazione richiesta	Significato del valore restituito
F_DUPFD	Si ottiene il numero del descrittore prodotto dalla copia, oppure -1 in caso di errore.
F_GETFD	Si ottiene il valore degli indicatori del descrittore ( <i>fd flags</i> ), oppure -1 in caso di errore.
F_GETFL	Si ottiene il valore degli indicatori del file ( <i>fl flags</i> ), oppure -1 in caso di errore.
F_GETOWN	Si ottiene -1, in quanto si tratta di operazioni non realizzate in questa versione della funzione, per os32.
F_SETOWN	
F_GETLK	
F_SETLK	
F_SETLKW	
altri tipi di operazione	Si ottiene 0 in caso di successo, oppure -1 in caso di errore.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
E_NOT_IMPLEMENTED	È stato richiesto un tipo di operazione che non è disponibile nel caso particolare di os32.
EINVAL	È stato richiesto un tipo di operazione non valido.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/fcntl.h' [95.6]
'lib/fcntl/fcntl.c' [95.6.2]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_fcntl.c' [94.8.15]
```

**VEDERE ANCHE**

*dup(2)* [87.12], *dup2(2)* [87.12], *open(2)* [87.37].

## 87.19 os32: fork(2)

«

**NOME**

'fork' - sdoppiamento di un processo, ovvero creazione di un processo figlio

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
pid_t fork (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *fork()* crea una copia del processo in corso, la quale copia diventa un processo figlio del primo. Il processo figlio eredita una copia dei descrittori di file aperti e di conseguenza dei flussi di file e directory.

Il processo genitore riceve dalla funzione il valore del numero PID del processo figlio avviato; il processo figlio si mette a funzionare dal punto in cui si trova la funzione *fork()*, restituendo però un valore nullo: in questo modo tale processo figlio può riconoscersi come tale.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce al processo genitore il numero PID del processo figlio; al processo figlio restituisce zero. In caso di problemi, invece, il valore restituito è -1 e la variabile *errno* risulta aggiornata di conseguenza.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOMEM	Memoria insufficiente per avviare un altro processo.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/fork.c' [95.30.18]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_fork.c' [94.8.16]

**VEDERE ANCHE**

*execve(2)* [87.14], *wait(2)* [87.63], *exec(3)* [88.21].

## 87.20 os32: fstat(2)

«

Vedere *stat(2)* [87.55].

## 87.21 os32: getcwd(2)

«

**NOME**

'getcwd' - determinazione della directory corrente

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
char *getcwd (char *buffer, size_t size);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *getcwd()* modifica il contenuto dell'area di memoria a cui punta *buffer*, copiandovi al suo interno la stringa che rappresenta il percorso della directory corrente. La scrittura all'interno di *buffer* può prolungarsi al massimo per *size* byte, incluso il codice nullo di terminazione delle stringhe.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore alla stringa che rappresenta il percorso della directory corrente, il quale deve coincidere con *buffer*. In caso di errore, invece, la funzione restituisce il puntatore nullo 'NULL'.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il puntatore <i>buffer</i> non è valido.
E_LIMIT	Il percorso della directory corrente è troppo lungo, rispetto ai limiti realizzativi di os32.

**DIFETTI**

La funzione *getcwd()* di os32 deve comunicare con il kernel per ottenere l'informazione che le serve, perché la «u-area» (*User area*) è trattenuta all'interno del kernel stesso.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/getcwd.c' [95.30.19]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

**VEDERE ANCHE**

*chdir(2)* [87.6].

## 87.22 os32: getgid(2)

«

**NOME**

'getgid', 'getegid' - determinazione del gruppo reale ed efficace

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
gid_t getgid (void);
gid_t getegid (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *getgid()* restituisce il numero corrispondente al gruppo reale a cui appartiene il processo; la funzione *getegid()* restituisce il numero del gruppo efficace del processo.

**VALORE RESTITUITO**

Il numero GID, reale o efficace del processo chiamante. Non sono previsti casi di errore.

**DIFETTI**

Le funzioni *getgid()* e *getegid()* di os32 devono comunicare con il kernel per ottenere l'informazione che a loro serve, perché la «u-area» (*User area*) è trattenuta all'interno del kernel stesso.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/getgid.c' [95.30.22]  
 'lib/unistd/getegid.c' [95.30.20]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

**VEDERE ANCHE**

*setgid(2)* [87.48], *getuid(2)* [87.27], *geteuid(2)* [87.27].

## 87.23 os32: geteuid(2)

Vedere *getuid(2)* [87.27].

«

## 87.24 os32: getpgrp(2)

Vedere *getpid(2)* [87.25].

«

## 87.25 os32: getpid(2)

«

## NOME

'getpid', 'getppid', 'getpgrp' - determinazione del numero del processo o del gruppo di processi

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
pid_t getpid (void);
pid_t getppid (void);
pid_t getpgrp (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *getpid()* restituisce il numero del processo chiamante; la funzione *getppid()* restituisce il numero del processo genitore rispetto a quello chiamante; la funzione *getpgrp()* restituisce il numero attribuito al gruppo di processi a cui appartiene quello chiamante.

## VALORE RESTITUITO

Il numero di processo o di gruppo di processi, relativo al contesto della funzione. Non sono previsti casi di errore.

## DIFETTI

Le funzioni *getpid()*, *getppid()* e *getpgrp()* di os32 devono comunicare con il kernel per ottenere l'informazione che a loro serve, perché la «u-area» (*User area*) è trattenuta all'interno del kernel stesso.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/getpid.c' [95.30.25]  
 'lib/unistd/getppid.c' [95.30.26]  
 'lib/unistd/getpgrp.c' [95.30.24]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

## VEDERE ANCHE

*getuid(2)* [87.27] *fork(2)* [87.19], *execve(2)* [87.14].

## 87.26 os32: getppid(2)

«

Vedere *getpid(2)* [87.25].

## 87.27 os32: getuid(2)

«

## NOME

'getuid', 'geteuid' - determinazione dell'identità reale ed efficace

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
uid_t getuid (void);
uid_t geteuid (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *getuid()* restituisce il numero corrispondente all'identità reale del processo; la funzione *geteuid()* restituisce il numero dell'identità efficace del processo.

## VALORE RESTITUITO

Il numero UID, reale o efficace del processo chiamante. Non sono previsti casi di errore.

## DIFETTI

Le funzioni *getuid()* e *geteuid()* di os32 devono comunicare con il kernel per ottenere l'informazione che a loro serve, perché la «u-area» (*User area*) è trattenuta all'interno del kernel stesso.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/getuid.c' [95.30.27]  
 'lib/unistd/geteuid.c' [95.30.21]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

## VEDERE ANCHE

*setuid(2)* [87.51], *getgid(2)* [87.22], *getegid(2)* [87.22].

## 87.28 os32: ipconfig(2)

«

## NOME

'ipconfig' - configurazione di un'interfaccia di rete con l'indirizzo IPv4 e la maschera di rete (funzione specifica di os32)

## SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
int ipconfig (int n, in_addr_t address, int m);
```

## DESCRIZIONE

La funzione di sistema *ipconfig()*, specifica di os32, permette di configurare un'interfaccia di rete con il suo indirizzo IPv4 e la sua maschera di rete. Il primo parametro, *n*, individua l'interfaccia di rete, nella tabella *net\_table[]*; pertanto, lo zero è riservato all'indirizzo locale virtuale (*loopback*), pari all'interfaccia 'net0', mentre i valori successivi riguardano le interfacce Ethernet reali. L'ultimo parametro, *m*, è la maschera di rete, espressa in quantità di bit; per esempio, il valore 16 corrisponderebbe alla maschera 255.255.0.0.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero, altrimenti, in caso di errore, si ottiene -1 e l'aggiornamento della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EPERM	È possibile usare la funzione soltanto con UID efficace pari a zero; diversamente si ottiene questo errore.
EINVAL	È stato richiesto un numero di interfaccia oltre i limiti della tabella <i>net_table[]</i> .
ENODEV	È stata richiesta un'interfaccia inesistente.

## FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/ipconfig.c' [95.21.2]  
 'kernel/lib\_s/s\_ipconfig.c' [94.8.18]

## VEDERE ANCHE

*routeadd(2)* [87.42], *routedel(2)* [87.43].

## 87.29 os32: kill(2)

«

## NOME

'kill' - invio di un segnale a un processo

## SINTASSI

```
#include <sys/types.h>
#include <signal.h>
int kill (pid_t pid, int sig)
```

## DESCRIZIONE

La funzione *kill()* invia il segnale *sig* al processo numero *pid*, oppure a un gruppo di processi. Questa realizzazione particolare di os32 comporta come segue:

- se il valore *pid* è maggiore di zero, il segnale viene inviato al processo con il numero *pid*, ammesso di averne il permesso;
- se il valore *pid* è pari a zero, il segnale viene inviato a tutti i processi appartenenti allo stesso utente (quelli che hanno la stessa identità efficace, ovvero il valore *eu*id), ma se il processo che chiama la funzione lavora con un valore di *eu*id pari a zero, il segnale viene inviato a tutti i processi, a partire dal numero due (si salta *'init'*);
- valori negativi di *pid* non vengono presi in considerazione.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EPERM	Il processo non ha i permessi per inviare il segnale alla destinazione richiesta.
ESRCH	La ricerca del processo <i>pid</i> è fallita. Nel caso di os32, si ottiene questo errore anche per valori negativi di <i>pid</i> .

#### FILE SORGENTI

```
'lib/sys/types.h' [95.26]
'lib/signal.h' [95.17]
'lib/signal/kill.c' [95.17.2]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_kill.c' [94.8.19]
```

#### VEDERE ANCHE

*signal(2)* [87.52].

#### 87.30 os32: link(2)

##### NOME

**'link'** - creazione di un collegamento fisico tra un file esistente e un altro nome

##### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int link (const char *path_old, const char *path_new);
```

##### DESCRIZIONE

La funzione *link()* produce un nuovo collegamento a un file già esistente. Va fornito il percorso del file già esistente, *path\_old* e quello del file da creare, in qualità di collegamento, *path\_new*. L'operazione può avvenire soltanto se i due percorsi si trovano sulla stessa unità di memorizzazione e se ci sono i permessi di scrittura necessari nella directory di destinazione. Dopo l'operazione di collegamento, fatta in questo modo, non è possibile distinguere quale sia il file originale e quale sia invece il nome aggiunto.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EEXIST	Il nome da creare esiste già.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
EROFS	Il file system consente soltanto un accesso in lettura.
ENOTDIR	Uno dei due percorsi non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.

#### FILE SORGENTI

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/link.c' [95.30.29]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_link.c' [94.8.20]
```

#### VEDERE ANCHE

*ln(1)* [86.13] *open(2)* [87.37], *stat(2)* [87.55], *unlink(2)* [87.62].

#### 87.31 os32: listen(2)

##### NOME

**'listen'** - in ascolto attendendo una connessione verso un socket locale

##### SINTASSI

```
#include <sys/socket.h>
int listen (int sfdn, int backlog);
```

##### DESCRIZIONE

La funzione di sistema *listen()* viene usata per mettere un socket in attesa di connessione dall'esterno. Di norma, prima di usare questa funzione ci si avvale di *bind()* [87.4], per impostare le caratteristiche principali del socket.

Il parametro *backlog* serve a specificare il numero massimo di richieste di connessione che si possono accodare.

Per mettere in atto effettivamente una nuova connessione, partendo dalla prima richiesta disponibile, accodata da *listen()*, si usa poi la funzione *accept()* [87.3].

#### VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero; in presenza di errori restituisce invece -1 e aggiorna la variabile *errno*.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore <i>sfdn</i> non è valido.
ENOTSOCK	Il descrittore <i>sfdn</i> non è un socket.
EOPNOTSUPP	Il descrittore <i>sfdn</i> non è un socket di tipo <b>SOCK_STREAM</b> .
EISCONN	Il descrittore <i>sfdn</i> corrisponde a un socket già connesso o in un altro stato che non può essere cambiato.
EADDRINUSE	Un altro socket in ascolto sta già utilizzando la stessa porta locale.

#### FILE SORGENTI

```
'lib/sys/socket.h' [95.23]
'lib/sys/socket/listen.c' [95.23.4]
'kernel/lib_s/s_listen.c' [94.8.21]
```

**VEDERE ANCHE**

*bind(2)* [87.4], *connect(2)* [87.11], *accept(2)* [87.3], *socket(2)* [87.54].

87.32 os32: longjmp(2)

« Vedere *setjmp(2)* [87.49].

87.33 os32: lseek(2)

**NOME**

'**lseek**' - riposizionamento dell'indice di accesso a un descrittore di file

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
off_t lseek (int fdn, off_t offset, int whence);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *lseek()* consente di riposizionare l'indice di accesso interno al descrittore di file *fdn*. Per fare questo occorre prima determinare un punto di riferimento, rappresentato dal parametro *whence*, dove va usata una macro-variabile definita nel file '*unistd.h*'. Può trattarsi dei casi seguenti.

Valore di <i>whence</i>	Significato
SEEK_SET	Lo scostamento si riferisce all'inizio del file.
SEEK_CUR	Lo scostamento si riferisce alla posizione che ha già l'indice interno al file.
SEEK_END	Lo scostamento si riferisce alla fine del file.

Lo scostamento indicato dal parametro *offset* si applica a partire dalla posizione a cui si riferisce *whence*, pertanto può avere segno positivo o negativo, ma in ogni caso non è possibile collocare l'indice prima dell'inizio del file.

**VALORE RESTITUITO**

Se l'operazione avviene con successo, la funzione restituisce il valore dell'indice riposizionato, preso come scostamento a partire dall'inizio del file. In caso di errore, restituisce invece il valore -1, aggiornando di conseguenza anche la variabile *errno*.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il numero del descrittore di file non è valido.
EINVAL	Il valore di <i>whence</i> non è contemplato, oppure la combinazione tra <i>whence</i> e <i>offset</i> non è valida.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/lseek.c' [95.30.30]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_lseek.c' [94.8.23]

**VEDERE ANCHE**

*dup(2)* [87.12], *fork(2)* [87.19], *open(2)* [87.37], *fseek(3)* [88.44].

87.34 os32: mkdir(2)

**NOME**

'**mkdir**' - creazione di una directory

**SINTASSI**

```
#include <sys/stat.h>
int mkdir (const char *path, mode_t mode);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *mkdir()* crea una directory, indicata attraverso un percorso, nel parametro *path*, specificando la modalità dei permessi, con il parametro *mode*.

Tuttavia, il valore del parametro *mode* non viene preso in considerazione integralmente: di questo si considerano solo gli ultimi nove bit, ovvero quelli dei permessi di utenti, gruppi e altri utenti; inoltre, vengono tolti i bit presenti nella maschera dei permessi associata al processo (si veda anche *umask(2)* [87.60]).

La directory che viene creata in questo modo, appartiene all'identità efficace del processo, ovvero all'utente per conto del quale questo sta funzionando.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il percorso indicato non è valido.
EEXIST	Esiste già un file o una directory con lo stesso nome.
ENOTDIR	Una porzione del percorso della directory da creare, non è una directory.
ENOENT	Una porzione del percorso della directory da creare non esiste.
EACCES	Permesso negato.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/stat.h' [95.25]  
 'lib/sys/stat/mkdir.c' [95.25.4]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_mkdir.c' [94.8.24]

**VEDERE ANCHE**

*mkdir(1)* [86.17], *chmod(2)* [87.7], *chown(2)* [87.8], *mknod(2)* [87.35], *mount(2)* [87.36], *stat(2)* [87.55], *umask(2)* [87.60], *unlink(2)* [87.62].

87.35 os32: mknod(2)

**NOME**

'**mknod**' - creazione di un file vuoto di qualunque tipo

**SINTASSI**

```
#include <sys/stat.h>
int mknod (const char *path, mode_t mode, dev_t device);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *mknod()* crea un file vuoto, di qualunque tipo. Potenzialmente può creare anche una directory, ma priva di qualunque voce, rendendola così non adeguata al suo scopo (una directory richiede almeno le voci '.' e '..', per potersi considerare tale).

Il parametro *path* specifica il percorso del file da creare; il parametro *mode* serve a indicare il tipo di file da creare, oltre ai permessi comuni.

Il parametro *device*, con il quale va indicato il numero di un dispositivo (completo di numero primario e secondario), viene preso in considerazione soltanto se nel parametro *mode* si richiede la creazione di un file di dispositivo a caratteri o a blocchi.

Il valore del parametro *mode* va costruito combinando assieme delle macro-variabili definite nel file '*sys/stat.h*', come descritto nella pagina di manuale *stat(2)* [87.55], tenendo conto che os32 non può gestire file FIFO, collegamenti simbolici e socket di dominio Unix.

Il valore del parametro *mode*, per la porzione che riguarda i permessi di accesso al file, viene comunque filtrato con la maschera dei permessi (*umask(2)* [87.55]).

### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il percorso indicato non è valido.
EEXIST	Esiste già un file o una directory con lo stesso nome.
ENOTDIR	Una porzione del percorso del file da creare, non è una directory.
ENOENT	Una porzione del percorso del file da creare non esiste.
EACCES	Permesso negato.

### FILE SORGENTI

'lib/sys/stat.h' [95.25]  
 'lib/sys/stat/mknod.c' [95.25.5]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_mknod.c' [94.8.25]

### VEDERE ANCHE

*mkdir(2)* [87.34], *chmod(2)* [87.7], *chown(2)* [87.8], *fcntl(2)* [87.18], *stat(2)* [87.55], *umask(2)* [87.60], *unlink(2)* [87.62].

### 87.36 os32: mount(2)

#### NOME

'*mount*', '*umount*' - innesto e distacco di unità di memorizzazione

#### SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
int mount (const char *path_dev, const char *path_mnt,
           int options);
int umount (const char *path_mnt);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *mount()* permette l'innesto di un'unità di memorizzazione individuata attraverso il percorso del file di dispositivo nel parametro *path\_dev*, nella directory corrispondente al percorso *path\_mnt*, con le opzioni indicate numericamente nell'ultimo argomento *options*. Le opzioni di innesto, rappresentate attraverso delle macro-variabili, sono solo due:

Opzione	Descrizione
MOUNT_DEFAULT	Innesto normale, in lettura e scrittura.
MOUNT_RO	Innesto in sola lettura.

La funzione *umount()* consente di staccare un innesto fatto precedentemente, specificando il percorso della directory in cui questo è avvenuto.

### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore: va verificato il contenuto della variabile <i>errno</i> .

### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EPERM	Problema di accesso dovuto alla mancanza dei permessi necessari.
ENOTDIR	Ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
EBUSY	La directory innesta già un file system e non può innestare un altro.
ENOENT	La directory non esiste.
E_NOT_MOUNTED	La directory non innesta un file system da staccare.
EUNKNOWN	Si è verificato un problema non previsto e sconosciuto.

### FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/mount.c' [95.21.3]  
 'lib/sys/os32/umount.c' [95.21.8]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_mount.c' [94.8.26]  
 'kernel/lib\_s/s\_umount.c' [94.8.47]

### VEDERE ANCHE

*mount(8)* [92.7], *umount(8)* [92.7].

### 87.37 os32: open(2)

#### NOME

'*open*' - apertura di un file puro e semplice oppure di un file di dispositivo

#### SINTASSI

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int open (const char *path, int oflags);
int open (const char *path, int oflags, mode_t mode);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *open()* apre un file, indicato attraverso il percorso *path*, in base alle opzioni rappresentate dagli indicatori *oflags*. A seconda del tipo di indicatori specificati, potrebbe essere richiesto il parametro *mode*.

Quando la funzione porta a termine correttamente il proprio compito, restituisce il numero del descrittore del file associato, il quale è sempre quello di valore più basso disponibile per il processo elaborativo in corso.

Il descrittore di file ottenuto inizialmente con la funzione *open()*, è legato al processo elaborativo in corso; tuttavia, se successivamente il processo si sdoppia attraverso la funzione *fork()*, tale descrittore, se ancora aperto, viene duplicato nella nuova copia del processo. Inoltre, se per il descrittore aperto non viene impostato l'indicatore '*FD\_CLOEXEC*' (con l'ausilio della funzione *fcntl()*), se il processo viene rimpiazzato con la funzione *execve()*, il descrittore aperto viene ereditato dal nuovo processo.

Il parametro *oflags* richiede necessariamente la specificazione della modalità di accesso, attraverso la combinazione appropriata dei valori: '*O\_RDONLY*', '*O\_WRONLY*', '*O\_RDWR*'. Inoltre, si possono combinare altri indicatori: '*O\_CREAT*', '*O\_TRUNC*', '*O\_APPEND*'.



Opzione	Descrizione
O_RDONLY	Richiede un accesso in lettura.
O_WRONLY	Richiede un accesso in scrittura.
O_RDWR	Richiede un accesso in lettura e scrittura (la combinazione di 'R_RDONLY' e di 'O_WRONLY' è equivalente all'uso di 'O_RDWR').
O_CREAT	Richiede di creare contestualmente il file, ma in tal caso va usato anche il parametro <i>mode</i> .
O_TRUNC	Se file da aprire esiste già, richiede che questo sia ridotto preventivamente a un file vuoto.
O_APPEND	Fa in modo che le operazioni di scrittura avvengano sempre partendo dalla fine del file.

Quando si utilizza l'opzione 'O\_CREAT', è necessario stabilire la modalità dei permessi, cosa che va fatta preferibilmente attraverso la combinazione di costanti simboliche appropriate, come elencato nella tabella successiva. Tale combinazione va fatta con l'uso dell'operatore OR binario; per esempio: 'S\_IRUSR | S\_IWUSR | S\_IRGRP | S\_IROTH'. Va osservato che os32 non gestisce i gruppi di utenti, pertanto, la definizione dei permessi relativi agli utenti appartenenti al gruppo proprietario di un file, non ha poi effetti pratici nel controllo degli accessi per tale tipo di contesto.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXU	00700 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per l'utente proprietario.
S_IRUSR	00400 <sub>8</sub>	Lettura per l'utente proprietario.
S_IWUSR	00200 <sub>8</sub>	Scrittura per l'utente proprietario.
S_IXUSR	00100 <sub>8</sub>	Esecuzione per l'utente proprietario.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXG	00070 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per il gruppo.
S_IRGRP	00040 <sub>8</sub>	Lettura per il gruppo.
S_IWGRP	00020 <sub>8</sub>	Scrittura per il gruppo.
S_IXGRP	00010 <sub>8</sub>	Esecuzione per il gruppo.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXO	00007 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per gli altri utenti.
S_IROTH	00004 <sub>8</sub>	Lettura per gli altri utenti.
S_IWOTH	00002 <sub>8</sub>	Scrittura per gli altri utenti.
S_IXOTH	00001 <sub>8</sub>	Esecuzione per gli altri utenti.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il numero del descrittore del file aperto, se l'operazione ha avuto successo, altrimenti dà semplicemente -1, impostando di conseguenza il valore della variabile *errno*.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EEXIST	Il file da creare esiste già.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
EROFS	Avendo richiesto un accesso in scrittura, si ottiene che il file system che lo contiene consente soltanto un accesso in lettura.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

#### FILE SORGENTI

```
'lib/sys/types.h' [95.26]
'lib/sys/stat.h' [95.25]
'lib/fcntl.h' [95.6]
'lib/fcntl/open.c' [95.6.3]
```

#### VEDERE ANCHE

*chmod(2)* [87.7], *chown(2)* [87.8], *close(2)* [87.10], *dup(2)* [87.12], *fcntl(2)* [87.18], *link(2)* [87.33], *mknod(2)* [87.35], *mount(2)* [87.36], *read(2)* [87.39], *stat(2)* [87.55], *umask(2)* [87.60], *unlink(2)* [87.62], *write(2)* [87.64], *fopen(3)* [88.36].

#### 87.38 os32: pipe(2)

#### NOME

'pipe' - creazione di un condotto senza nome

#### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int pipe (int pipefd[2]);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *pipe()* crea, nella tabella degli inode, un condotto, ovvero un inode speciale con questa caratteristica. All'inode associa due descrittori, uno per la lettura e l'altro per la scrittura, restituendone il numero, rispettivamente in *pipefd[0]* e *pipefd[1]*. Ciò che viene scritto attraverso il descrittore *pipefd[1]* viene accumulato in una memoria tampone (costituita dallo spazio di memoria inutilizzato nell'inode che lo rappresenta) e viene prelevato con la lettura dal descrittore *pipefd[0]*.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce zero se la creazione si è conclusa con successo, oppure -1 in caso di problemi, aggiornando di conseguenza il valore di *errno*.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'argomento fornito non è valido.
EMFILE	Troppi file aperti.
ENFILE	Troppi file aperti nel sistema.

#### FILE SORGENTI

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/pipe.c' [95.30.31]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/lib/s/pipe.c' [94.8.28]
```

**VEDERE ANCHE**

`close(2)` [87.10] `open(2)` [87.37], `write(2)` [87.64], `read(2)` [87.39].

87.39 os32: `read(2)`

&lt;

**NOME**

'`read`' - lettura di descrittore di file

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
ssize_t read (int fdn, void *buffer, size_t count);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `read()` cerca di leggere il file rappresentato dal descrittore `fdn`, partendo dalla posizione in cui si trova l'indice interno di accesso, per un massimo di `count` byte, collocando i dati letti in memoria a partire dal puntatore `buffer`. L'indice interno al file viene fatto avanzare della quantità di byte letti effettivamente, se invece si incontra la fine del file, viene aggiornato l'indicatore interno per segnalare tale fatto.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce la quantità di byte letti effettivamente, oppure zero se è stata raggiunta la fine del file e non si può proseguire oltre. Va osservato che la lettura effettiva di una quantità inferiore di byte rispetto a quanto richiesto non costituisce un errore: in quel caso i byte mancanti vanno richiesti con successive operazioni di lettura. In caso di errore, la funzione restituisce il valore `-1`, aggiornando contestualmente la variabile `errno`.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il numero del descrittore di file non è valido.
EINVAL	Il file non è aperto in lettura.
E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED	Il file è di tipo non gestibile con os32.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/read.c' [95.30.32]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/lib\_s/s\_read.c' [94.8.29]

**VEDERE ANCHE**

`close(2)` [87.10] `open(2)` [87.37], `write(2)` [87.64].

87.40 os32: `recvfrom(2)`

&lt;

**NOME**

'`recvfrom`' - ricezione di un messaggio da un socket

**SINTASSI**

```
#include <sys/socket.h>
ssize_t recvfrom (int sfdn, void *buffer, size_t count,
                 int flags, struct sockaddr *addrfrom,
                 socklen_t *addrlen);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `recvfrom()` consente di ricevere un «messaggio» da un socket, collocandolo in memoria a partire dall'indirizzo `buffer`, utilizzando al massimo `count` byte. La funzione restituisce poi la quantità di byte letti, o un valore negativo in caso di errore.

Se la funzione riceve un puntatore valido in corrispondenza di `addrfrom` e di `addrlen`, significa che si vuole annotare in corrispondenza di `*addrfrom` l'indirizzo di origine del messaggio ricevuto, in forma di variabile strutturata di tipo '`struct`

`sockaddr`'. In tal caso, alla chiamata della funzione il valore di `*addrlen` deve indicare la dimensione massima disponibile in memoria per annotare tale informazione, sapendo che questo valore viene poi modificato per contenere la dimensione originale effettiva: in pratica, se questa dimensione è maggiore di quella della chiamata, vuol dire che tale informazione è stata annotata ma solo in parzialmente, troncandola.

Nella realizzazione di os32, il parametro `flags` viene semplicemente ignorato, non essendo previsti indicatori che possano modificare la modalità di ricezione-lettura dei dati.

È importante osservare che la ricezione di un messaggio può risultare troncata, se la memoria tampone che parte da `buffer` non ha una dimensione sufficiente. Questo succede per esempio se si riceve da un socket relativo a una connessione UDP. Quando invece si sta operando con un socket TCP, il flusso di ricezione avviene in modo continuo, senza troncamenti.

La lettura avviene normalmente bloccando il processo chiamante, fino a che si ottiene qualcosa. Diversamente, con l'ausilio della funzione `fcntl()` è possibile attribuire l'opzione `O_NONBLOCK` per lasciare che la funzione termini ugualmente segnalando l'errore `EAGAIN`.

**VALORE RESTITUITO**

In caso di successo la funzione restituisce la dimensione del messaggio ricevuto; altrimenti si ottiene `-1` e l'aggiornamento della variabile `errno`.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore <i>sfdn</i> non è valido.
ENOTSOCK	Il descrittore <i>sfdn</i> non è un socket.
EINVAL	Il puntatore <i>buffer</i> non è valido.
EPROTOSUPPORT	Il protocollo del socket non è gestito da os32 in questo contesto.
EAFNOSUPPORT	Il tipo di indirizzamento del socket <i>sfdn</i> è diverso da <code>AF_INET</code> .
EAGAIN	Non è disponibile alcun messaggio per il momento.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/socket.h' [95.23]  
 'lib/sys/socket/recvfrom.c' [95.23.5]  
 'kernel/lib\_s/s\_recvfrom.c' [94.8.30]

**VEDERE ANCHE**

`accept(2)` [87.3], `bind(2)` [87.4], `connect(2)` [87.11], `listen(2)` [87.31], `socket(2)` [87.54].

87.41 os32: `rmdir(2)`

&lt;&lt;

**NOME**

'`rmdir`' - eliminazione di una directory vuota

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int rmdir (const char *path);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `rmdir()` cancella la directory indicata come percorso, nella stringa `path`, purché sia vuota.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <code>errno</code> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il percorso <i>path</i> non è valido o è semplicemente un puntatore nullo.
ENOTDIR	Il nome indicato o le posizioni intermedie del percorso si riferiscono a qualcosa che non è una directory.
ENOTEMPTY	La directory che si vorrebbe cancellare non è vuota.
EROFS	La directory si trova in un'unità innestata in sola lettura.
EPERM	Mancano i permessi necessari per eseguire l'operazione.
EUNKNOWN	Si è verificato un errore imprevisto e sconosciuto.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/rmdir.c' [95.30.33]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/lib\_s/s\_unlink.c' [94.8.48]

## VEDERE ANCHE

*mkdir(2)* [87.34], *unlink(2)* [87.62].

## 87.42 os32: routeadd(2)

## NOME

'**routeadd**' - aggiunta di un instradamento nella tabella degli instradamenti (funzione specifica di os32)

## SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
int routeadd (in_addr_t destination, int m,
              in_addr_t router, int device);
```

## DESCRIZIONE

La funzione di sistema *routeadd()*, specifica di os32, permette di aggiungere un instradamento IPv4 che richiede l'attraversamento di un router. Infatti, gli instradamenti nella rete locale sono definiti automaticamente dalla funzione *ipconfig()* [87.28], contestualmente alla configurazione dell'interfaccia.

I parametri della funzione sono rappresentati rispettivamente da: indirizzo di destinazione; maschera in forma di quantità di bit; indirizzo del router da interpellare; numero dell'interfaccia di rete locale, attraverso la quale eseguire la comunicazione.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero, altrimenti, in caso di errore, si ottiene -1 e l'aggiornamento della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EPERM	È possibile usare la funzione soltanto con UID efficace pari a zero; diversamente si ottiene questo errore.
EINVAL	È stata indicata un'interfaccia di rete impossibile (sono ammissibili solo valori da 0 a 32).
ENOMEM	Non c'è spazio per aggiungere l'instradamento nella tabella relativa.

## FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/routeadd.c' [95.21.5]  
 'kernel/lib\_s/s\_routeadd.c' [94.8.31]

## VEDERE ANCHE

*ipconfig(2)* [87.28], *routedel(2)* [87.43].

## 87.43 os32: routedel(2)

## NOME

'**routedel**' - eliminazione di un instradamento nella tabella degli instradamenti (funzione specifica di os32)

## SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
int routedel (in_addr_t destination, int m);
```

## DESCRIZIONE

La funzione di sistema *routedel()*, specifica di os32, permette di eliminare un instradamento IPv4, individuato dall'indirizzo dalla maschera di rete (espressa in quantità di bit).

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce zero, altrimenti, in caso di errore, si ottiene -1 e l'aggiornamento della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EPERM	È possibile usare la funzione soltanto con UID efficace pari a zero; diversamente si ottiene questo errore.
EINVAL	È stata indicata un'interfaccia di rete impossibile (sono ammissibili solo valori da 0 a 32), oppure l'instradamento da cancellare non esiste.

## FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/routedel.c' [95.21.6]  
 'kernel/lib\_s/s\_routedel.c' [94.8.32]

## VEDERE ANCHE

*ipconfig(2)* [87.28], *routeadd(2)* [87.42].

## 87.44 os32: sbrk(2)

Vedere *brk(2)* [87.5].

## 87.45 os32: send(2)

## NOME

'**send**' - invio di un messaggio attraverso un socket

## SINTASSI

```
#include <sys/socket.h>
ssize_t send (int sfdn, const void *buffer, size_t count,
              int flags);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *recvfrom()* consente di inviare un «messaggio» attraverso un socket, prelevandolo dalla memoria a partire dall'indirizzo *buffer*, utilizzando da lì al massimo *count* byte. La funzione restituisce poi la quantità di byte trasmessi effettivamente, o un valore negativo in caso di errore.

Nella realizzazione di os32, il parametro *flags* viene semplicemente ignorato, non essendo previsti indicatori che possano modificare la modalità di ricezione-lettura dei dati. D'altra parte, se non si considera il parametro *flags*, la funzione si comporta nello stesso modo di *write()* *write(2)* [87.64].

La trasmissione avviene normalmente bloccando il processo chiamante, fino a che si ottiene il risultato. Diversamente, con l'ausilio della funzione *fcntl()* *fcntl(2)* [87.18] è possibile attribuire l'opzione *O\_NONBLOCK* per lasciare che la funzione termini ugualmente segnalando l'errore *EAGAIN*.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce la dimensione del messaggio trasmesso effettivamente; altrimenti si ottiene `-1` e l'aggiornamento della variabile `errno`.

## ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	Il descrittore <code>sfdn</code> non è valido.
ENOTSOCK	Il descrittore <code>sfdn</code> non è un socket.
EINVAL	Il puntatore <code>buffer</code> non è valido.
ECONNREFUSED	Non è possibile contattare la controparte alla porta desiderata.
ENOPROTOOPT	Protocollo non disponibile.
EHOSTUNREACH	Non è possibile contattare la controparte all'indirizzo desiderato.
ENETUNREACH	Rete irraggiungibile.
EDESTADDRREQ	Indirizzo di destinazione mancante.
EPROTONOSUPPORT	Il protocollo del socket non è gestito da <code>os32</code> in questo contesto.
EPIPE	La trasmissione in un flusso TCP si è interrotta prematuramente.
EAGAIN	Temporaneamente non è possibile trasmettere.
EAFNOSUPPORT	Il tipo di indirizzamento non è <code>AF_INET</code> , l'unico attualmente ammissibile per <code>os32</code> .

## FILE SORGENTI

'lib/sys/socket.h' [95.23]  
 'lib/sys/socket/send.c' [95.23.6]  
 'kernel/lib\_s/s\_send.c' [94.8.34]

## VEDERE ANCHE

`accept(2)` [87.3], `bind(2)` [87.4], `connect(2)` [87.11], `listen(2)` [87.31], `socket(2)` [87.54], `recvfrom(2)` [87.40], `write(2)` [87.64].

## 87.46 os32: setegid(2)

« Vedere `setgid(2)` [87.48].

## 87.47 os32: seteuid(2)

« Vedere `setuid(2)` [87.51].

## 87.48 os32: setgid(2)

«

## NOME

'`setgid`', '`setegid`' - impostazione dell'identità del gruppo

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int setgid (gid_t gid);
int setegid (gid_t gid);
```

## DESCRIZIONE

Ogni processo viene associato a un gruppo di utenti, rappresentato da un numero, noto come GID, ovvero *group identity*. Tuttavia si distinguono tre tipi di numeri GID: l'identità reale, l'identità efficace e un'identità salvata in precedenza. L'identità efficace di gruppo (EGID) è quella con cui opera sostanzialmente il processo; l'identità salvata è quella che ha avuto il processo in un altro momento in qualità di identità efficace e che per qualche motivo non ha più.

La funzione `setgid()` riceve come argomento un numero GID e si comporta diversamente a seconda della personalità del processo, come descritto nell'elenco successivo:

- se l'identità efficace del processo, EUID o EGID, corrisponde a zero, trattandosi di un caso particolarmente privilegiato, tutte le identità di gruppo del processo (reale, efficace e salvata) vengono inizializzate con il valore fornito alla funzione `setgid()`;
- se l'identità efficace di gruppo del processo corrisponde a quella fornita come argomento a `setgid()`, nulla cambia nella gestione delle identità del processo;
- se l'identità di gruppo reale o quella salvata in precedenza corrispondono a quella fornita come argomento di `setgid()`, viene aggiornato il valore dell'identità efficace, senza cambiare le altre;
- in tutti gli altri casi, l'operazione non è consentita e si ottiene un errore.

La funzione `setegid()` riceve come argomento un numero GID e imposta con tale valore l'identità di gruppo efficace del processo, purché si verifichi almeno una delle condizioni seguenti:

- l'identità EUID o EGID del processo è zero;
- l'identità di gruppo reale o quella salvata del processo corrisponde all'identità efficace che si vuole impostare;
- l'identità di gruppo efficace del processo corrisponde già all'identità efficace che si vuole impostare.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <code>errno</code> .

## ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EPERM	Non si dispone dei permessi necessari a eseguire il cambiamento di identità.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/setgid.c' [95.30.37]  
 'lib/unistd/setegid.c' [95.30.35]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/setgid.c' [94.8.37]  
 'kernel/lib\_s/setegid.c' [94.8.35]

## VEDERE ANCHE

`getuid(2)` [87.27], `geteuid(2)` [87.27], `getgid(2)` [87.22], `setgid(2)` [87.22], `setuid(2)` [87.51].

## 87.49 os32: setjmp(2)

## NOME

'`setjmp`', '`longjmp`' - salvataggio e recupero della pila per i «salti non locali»

## SINTASSI

```
#include <setjmp.h>
int setjmp (jmp_buf env);
void longjmp (jmp_buf env, int val);
```

## DESCRIZIONE

La funzione `setjmp()` consente di salvare, in corrispondenza dei una posizione di memoria rappresentata da `env`, il contesto della pila dei dati per poterne recuperare lo stato in un momento successivo, attraverso `longjmp()`. Quando la funzione `longjmp()` viene chiamata, la sua uscita si manifesta al posto della chiamata di `setjmp()` a cui è stato fatto riferimento con `env`. Pertanto,

quando la funzione `setjmp()` viene chiamata realmente, restituisce sempre il valore zero, mentre quando l'uscita di `setjmp()` deve in realtà manifestare il salto ottenuto con `longjmp()`, il valore restituito è quanto corrisponde a `val` (il secondo parametro di `longjmp()`).

os32 realizza il meccanismo del salto con ripristino del contesto, attraverso chiamate di funzione, per facilitare la comprensibilità del codice.

Figura 87.52. Lo stato della pila durante le varie fasi che riguardano la chiamata di `setjmp()`, a confronto con i tipi `'jmp_stack_t'` e `'jmp_env_t'`.

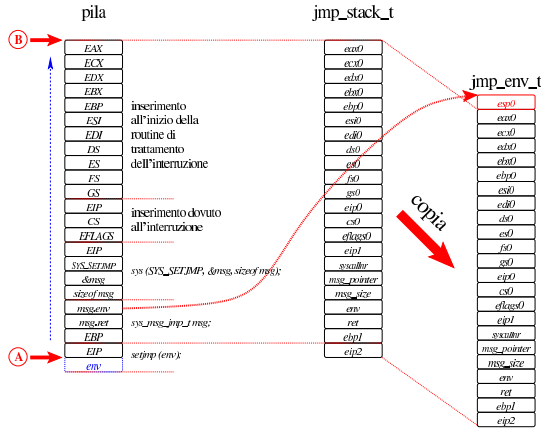
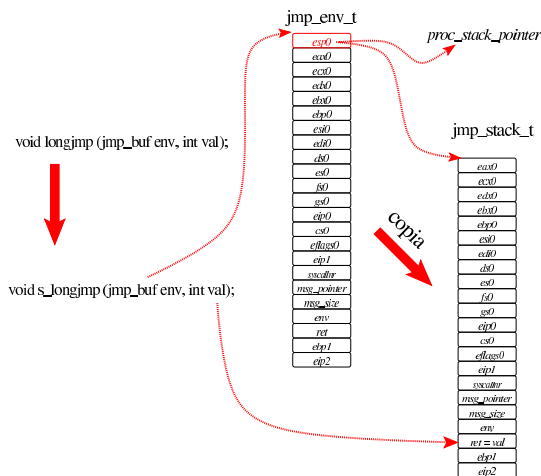


Figura 87.53. La chiamata di `longjmp()` ricostruisce la vecchia pila di `setjmp()`, nella posizione in cui si trovava, ricollocando l'indice della pila e modificando il valore che poi `setjmp()` rediviva va a restituire.



**VALORE RESTITUITO**

La funzione `setjmp()` restituisce zero quando viene chiamata per salvare il contesto operativo, mentre restituisce `val` quando rappresenta il ripristino del contesto derivante dall'uso della funzione `longjmp()`.

**NOTE**

Le funzioni `setjmp()` e `longjmp()` fanno parte dello standard per motivi storici, ma il loro uso è decisamente sconsigliabile.

Quando si ripristina il contesto con `longjmp()`, è necessario che la pila precedente alla chiamata di `setjmp()` non sia stata compromessa. Pertanto, come condizione necessaria, ma non sufficiente, `longjmp()` può essere usato soltanto per ripristinare un contesto che nella pila attuale si trovi in una posizione antecedente (più interna).

**FILE SORGENTI**

'lib/setjmp.h' [95.16]

- 'lib/setjmp/setjmp.s' [95.16.2]
- 'lib/setjmp/longjmp.c' [95.16.1]
- 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
- 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]
- 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
- 'kernel/lib\_s/s\_setjmp.c' [94.8.38]
- 'kernel/lib\_s/s\_longjmp.c' [94.8.22]

**VEDERE ANCHE**

`signal(2)` [87.52].

**87.50 os32: setpgrp(2)**

**NOME**

'setpgrp' - impostazione del gruppo a cui appartiene il processo

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int setpgrp (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `setpgrp()` fa sì che il processo in corso costituisca un proprio gruppo autonomo, corrispondente al proprio numero PID. In altri termini, la funzione serve per iniziare un nuovo gruppo di processi, a cui i processi figli creati successivamente vengano associati in modo predefinito.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione termina sempre con successo e restituisce sempre zero.

**FILE SORGENTI**

- 'lib/unistd.h' [95.30]
- 'lib/unistd/setpgrp.c' [95.30.38]
- 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
- 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]
- 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

**VEDERE ANCHE**

`getpgrp(2)` [87.50], `getuid(2)` [87.27].

**87.51 os32: setuid(2)**

**NOME**

'setuid', 'seteuid' - impostazione dell'identità dell'utente

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int setuid (uid_t uid);
int seteuid (uid_t uid);
```

**DESCRIZIONE**

A ogni processo viene attribuita l'identità di un utente, rappresentata da un numero, noto come UID, ovvero *user identity*. Tuttavia si distinguono tre tipi di numeri UID: l'identità reale, l'identità efficace e un'identità salvata in precedenza. L'identità efficace (EUID) è quella con cui opera sostanzialmente il processo; l'identità salvata è quella che ha avuto il processo in un altro momento in qualità di identità efficace e che per qualche motivo non ha più.

La funzione `setuid()` riceve come argomento un numero UID e si comporta diversamente a seconda della personalità del processo, come descritto nell'elenco successivo:

- se l'identità efficace del processo corrisponde a zero, trattandosi di un caso particolarmente privilegiato, tutte le identità del processo (reale, efficace e salvata) vengono inizializzate con il valore fornito alla funzione `setuid()`;

- se l'identità efficace del processo corrisponde a quella fornita come argomento a `setuid()`, nulla cambia nella gestione delle identità del processo;
- se l'identità reale o quella salvata in precedenza corrispondono a quella fornita come argomento di `setuid()`, viene aggiornato il valore dell'identità efficace, senza cambiare le altre;
- in tutti gli altri casi, l'operazione non è consentita e si ottiene un errore.

La funzione `seteuid()` riceve come argomento un numero UID e imposta con tale valore l'identità efficace del processo, purché si verifichi almeno una delle condizioni seguenti:

- l'identità efficace del processo è zero;
- l'identità reale o quella salvata del processo corrisponde all'identità efficace che si vuole impostare;
- l'identità efficace del processo corrisponde già all'identità efficace che si vuole impostare.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <code>errno</code> .

#### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EPERM	Non si dispone dei permessi necessari a eseguire il cambiamento di identità.

#### FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/setuid.c' [95.30.39]  
 'lib/unistd/seteuid.c' [95.30.36]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_setuid.c' [94.8.39]  
 'kernel/lib\_s/s\_seteuid.c' [94.8.36]

#### VEDERE ANCHE

`getuid(2)` [87.27], `geteuid(2)` [87.27], `getgid(2)` [87.22],  
`getegid(2)` [87.22], `setgid(2)` [87.48], `setegid(2)` [87.48].

#### VEDERE ANCHE

`getuid(2)` [87.51].

### 87.52 os32: signal(2)

#### NOME

'`signal`' - abilitazione e disabilitazione dei segnali

#### SINTASSI

```
#include <signal.h>
sig_handler_t signal (int sig, sig_handler_t handler);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione `signal()` di os32 consente soltanto di abilitare o disabilitare un segnale, il quale, se abilitato, può essere gestito solo in modo predefinito dal sistema. Pertanto, il valore che può assumere `handler` sono solo: '`SIG_DFL`' (gestione predefinita) e '`SIG_IGN`' (ignora il segnale). Il primo parametro, `sig`, rappresenta il segnale a cui applicare `handler`.

Il tipo '`sig_handler_t`' è definito nel file '`signal.h`', nel modo seguente:

```
typedef void (*sig_handler_t) (int);
```

Rappresenta il puntatore a una funzione avente un solo parametro di tipo '`int`', la quale non restituisce alcunché.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il tipo di «gestione» impostata precedentemente per il segnale richiesto, ovvero '`SIG_ERR`' in caso di errore.

#### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EINVAL	Il numero <code>sig</code> o il valore di <code>handler</code> non sono validi.

#### NOTE

Lo scopo della funzione `signal()` dovrebbe essere quello di consentire l'associazione di un evento, manifestato da un segnale, all'esecuzione di un'altra funzione, avente una forma del tipo '`nome (int)`'. os32 non consente tale gestione, pertanto lascia soltanto la possibilità di attribuire un comportamento predefinito al segnale scelto, oppure di disabilitarlo, ammesso che ciò sia consentito. Sotto questo aspetto, il fatto di dover gestire i valori '`SIG_ERR`', '`SIG_DFL`' e '`SIG_IGN`', come se fossero puntatori a una funzione, diventa superfluo, ma rimane utile soltanto per mantenere un minimo di conformità con quello che è lo standard della funzione `signal()`.

#### FILE SORGENTI

'lib/signal.h' [95.17]  
 'lib/signal/signal.c' [95.17.3]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_signal.c' [94.8.40]

#### VEDERE ANCHE

`kill(2)` [87.29].

### 87.53 os32: sleep(2)

#### NOME

'`sleep`' - pausa volontaria del processo chiamante

#### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
unsigned int sleep (unsigned int seconds);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione `sleep()` chiede di mettere a riposo il processo chiamante per la quantità di secondi indicata come argomento. Il processo può però essere risvegliato prima della conclusione di tale durata, ma in tal caso la funzione restituisce la quantità di secondi che non sono stati usati per il «riposo» del processo.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce zero se la pausa richiesta è trascorsa completamente; altrimenti, restituisce quanti secondi mancano ancora per completare il tempo di riposo chiesto originariamente. Non si prevede il manifestarsi di errori.

#### FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/sleep.c' [95.30.40]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

#### VEDERE ANCHE

`signal(2)` [87.52].

## 87.54 os32: socket(2)

## NOME

'socket' - crea un socket, definendo solo il tipo e il protocollo

## SINTASSI

```
#include <sys/socket.h>
int socket (int family, int type, int protocol);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *socket()* crea un socket, ovvero un terminale di una comunicazione, restituendone il descrittore numerico, per poi potervi fare riferimento.

Il primo parametro della funzione (*family*), noto anche come «dominio» del socket, può essere soltanto *AF\_INET* per os32, corrispondente a un socket di dominio Internet IPv4; pertanto non è possibile creare socket di dominio Unix.

Il secondo parametro, *type*, definisce la modalità con cui avviene la comunicazione attraverso il socket. Per os32 questa può essere:

Tipo	Significato
SOCK_RAW	Definisce una comunicazione generica che per os32 riguarda soltanto i protocolli ICMP.
SOCK_DGRAM	Definisce una comunicazione a pacchetti indipendenti, di una certa dimensione massima, senza controlli. Per os32, questo tipo di modalità riguarda esclusivamente il protocollo UDP.
SOCK_STREAM	Definisce un flusso di byte ordinato, affidabile, a due vie (trasmissione e ricezione indipendenti). Per os32, questo tipo di modalità riguarda esclusivamente il protocollo TCP.

Il terzo parametro, *protocol* definisce il protocollo di comunicazione. Per os32 può essere:

Protocollo	Descrizione
IPPROTO_ICMP	Protocollo ICMP, da abbinare necessariamente a un tipo <i>SOCK_RAW</i> .
IPPROTO_UDP	Protocollo UDP, da abbinare necessariamente a un tipo <i>SOCK_DGRAM</i> .
IPPROTO_TCP	Protocollo TCP, da abbinare necessariamente a un tipo <i>SOCK_STREAM</i> .

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo la funzione restituisce il descrittore del socket creato; altrimenti si ottiene -1 e l'aggiornamento della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EACCES	È stato richiesto di creare un socket di tipo <i>SOCK_RAW</i> senza i privilegi necessari (serve un UID efficace pari a zero).
EAFNOSUPPORT	Il tipo di indirizzamento non è <i>AF_INET</i> , l'unico attualmente ammissibile per os32.
EPROTONOSUPPORT	Il protocollo del socket non è gestito da os32 in questo contesto.
ENFILE	Troppi file aperti nel sistema.
EMFILE	Troppi file aperti.

## FILE SORGENTI

'lib/sys/socket.h' [95.23]

'lib/sys/socket/socket.c' [95.23.7]

'kernel/lib\_s/s\_socket.c' [94.8.41]

## VEDERE ANCHE

*socket(7)* [91.2], *accept(2)* [87.3], *bind(2)* [87.4], *connect(2)* [87.11], *listen(2)* [87.31].

## 87.55 os32: stat(2)

## NOME

'stat', 'fstat' - interrogazione dello stato di un file

## SINTASSI

```
#include <sys/stat.h>
int stat (const char *path, struct stat *buffer);
int fstat (int fdn, struct stat *buffer);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni *stat()* e *fstat()* interrogano il sistema su di un file, per ottenerne le caratteristiche in forma di variabile strutturata di tipo 'struct stat'.

La funzione *stat()* individua il file attraverso una stringa contenente il suo percorso (*path*); la funzione 'fstat' si riferisce a un file aperto di cui si conosce il numero del descrittore (*fdn*). In entrambi i casi, la struttura che deve accogliere l'esito dell'interrogazione, viene indicata attraverso un puntatore, come ultimo argomento (*buffer*).

La struttura 'struct stat' è definita nel file 'sys/stat.h' nel modo seguente:

```
struct stat {
    dev_t    st_dev;    // Device containing the file.
    ino_t    st_ino;    // File serial number (inode
                       // number).
    mode_t   st_mode;   // File type and permissions.
    nlink_t  st_nlink;  // Links to the file.
    uid_t    st_uid;    // Owner user id.
    gid_t    st_gid;    // Owner group id.
    dev_t    st_rdev;   // Device number if it is a device
                       // file.
    off_t    st_size;   // File size.
    time_t   st_atime;  // Last access time.
    time_t   st_mtime;  // Last modification time.
    time_t   st_ctime;  // Last inode modification.
    blksize_t st_blksize; // Block size for I/O operations.
    blkcnt_t st_blocks; // File size / block size.
};
```

Va osservato che il file system Minix 1, usato da os32, riporta esclusivamente la data e l'ora di modifica, pertanto le altre due date previste sono sempre uguali a quella di modifica.

Il membro *st\_mode*, oltre alla modalità dei permessi che si cambiano con *chmod(2)* [87.7], serve ad annotare altre informazioni. Nel file 'sys/stat.h' sono definite delle macroistruzioni, utili per individuare il tipo di file. Queste macroistruzioni si risolvono in un valore numerico diverso da zero, solo se la condizione che rappresentano è vera:

Macroistruzione	Significato
S_ISBLK ( <i>m</i> )	È un file di dispositivo a blocchi?
S_ISCHR ( <i>m</i> )	È un file di dispositivo a caratteri?
S_ISFIFO ( <i>m</i> )	È un file FIFO?
S_ISREG ( <i>m</i> )	È un file puro e semplice?
S_ISDIR ( <i>m</i> )	È una directory?
S_ISLNK ( <i>m</i> )	È un collegamento simbolico?
S_ISSOCK ( <i>m</i> )	È un socket di dominio Unix?

Naturalmente, anche se nel file system possono esistere file di ogni tipo, poi os32 non è in grado di gestire i file FIFO, i collegamenti simbolici e nemmeno i socket di dominio Unix.

Nel file 'sys/stat.h' sono definite anche delle macro-variabili per individuare e facilitare la selezione dei bit che compongono le informazioni del membro *st\_mode*:

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IFMT	0170000 <sub>8</sub>	Maschera che raccoglie tutti i bit che individuano il tipo di file.
S_IFBLK	0060000 <sub>8</sub>	File di dispositivo a blocchi.
S_IFCHR	0020000 <sub>8</sub>	File di dispositivo a caratteri.
S_IFIFO	0010000 <sub>8</sub>	File FIFO.
S_IFREG	0100000 <sub>8</sub>	File puro e semplice.
S_IFDIR	0040000 <sub>8</sub>	Directory.
S_IFLNK	0120000 <sub>8</sub>	Collegamento simbolico.
S_IFSOCK	0140000 <sub>8</sub>	Socket di dominio Unix.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_ISUID	0004000 <sub>8</sub>	SUID.
S_ISGID	0002000 <sub>8</sub>	SGID.
S_ISVTX	0001000 <sub>8</sub>	Sticky.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXU	0000700 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per l'utente proprietario.
S_IRUSR	0000400 <sub>8</sub>	Lettura per l'utente proprietario.
S_IWUSR	0000200 <sub>8</sub>	Scrittura per l'utente proprietario.
S_IXUSR	0000100 <sub>8</sub>	Esecuzione per l'utente proprietario.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXG	0000070 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per il gruppo.
S_IRGRP	0000040 <sub>8</sub>	Lettura per il gruppo.
S_IWGRP	0000020 <sub>8</sub>	Scrittura per il gruppo.
S_IXGRP	0000010 <sub>8</sub>	Esecuzione per il gruppo.

Modalità simbolica	Modalità numerica	Descrizione
S_IRWXO	0000007 <sub>8</sub>	Lettura, scrittura ed esecuzione per gli altri utenti.
S_IROTH	0000004 <sub>8</sub>	Lettura per gli altri utenti.
S_IWOTH	0000002 <sub>8</sub>	Scrittura per gli altri utenti.
S_IXOTH	0000001 <sub>8</sub>	Esecuzione per gli altri utenti.

os32 non considera i permessi SUID (*Set user id*), SGID (*Set group id*) e Sticky; inoltre, non tiene in considerazione i permessi legati al gruppo, perché non ne tiene traccia.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> .

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENFILE	Troppi file aperti nel sistema.
ENOENT	File non trovato.
EACCES	Permesso negato.
EBADF	Il descrittore del file richiesto non è valido.

#### FILE SORGENTI

'lib/sys/stat.h' [95.25]

'lib/sys/stat/stat.c' [95.25.6]  
 'lib/sys/stat/fstat.c' [95.25.3]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_stat.c' [94.8.42]  
 'kernel/lib\_s/s\_fstat.c' [94.8.17]

#### VEDERE ANCHE

*chmod(2)* [87.7], *chown(2)* [87.8].

#### 87.56 os32: sys(2)

#### NOME

'**sys**' - chiamata di sistema

#### SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
void sys (int syscallnr, void *message, size_t size);
```

#### DESCRIZIONE

Attraverso la funzione *sys()* si effettuano tutte le chiamate di sistema, passando al kernel un messaggio, a cui punta *message*, lungo *size* byte. A seconda dei casi, il messaggio può essere modificato dal kernel, come risposta alla chiamata.

Il messaggio è in pratica una variabile strutturata, la cui articolazione cambia a seconda del tipo di chiamata, pertanto si rende necessario specificarne ogni volta la dimensione.

Le strutture usate per comporre i messaggi hanno alcuni membri ricorrenti frequentemente:

Membro	Descrizione
char path[PATH_MAX];	Un percorso di file o directory.
... ret;	Serve a contenere il valore restituito dalla funzione che nel kernel compie effettivamente il lavoro. Il tipo del membro varia caso per caso.
int errno;	Serve a contenere il numero dell'errore prodotto dalla funzione che nel kernel compie effettivamente il lavoro.
int errln;	Serve a contenere il numero della riga di codice in cui si è prodotto un errore.
char errfn[PATH_MAX];	Serve a contenere il nome del file in cui si è prodotto un errore.

Le funzioni che si avvalgono di *sys()*, prima della chiamata devono provvedere a compilare il messaggio con i dati necessari, dopo la chiamata devono acquisire i dati di ritorno, contenuti nel messaggio aggiornato dal kernel, e in particolare devono aggiornare le variabili *errno*, *errln* e *errfn*, utilizzando i membri con lo stesso nome presenti nel messaggio.

#### FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

#### 87.57 os32: stime(2)

Vedere *time(2)* [87.59].

#### 87.58 os32: tcgetattr(2)

#### NOME

'**tcgetattr**', '**tcsetattr**' - lettura o impostazione della configurazione del terminale



## SINTASSI

```
#include <termios.h>
int tcgetattr (int fdn, struct termios *termios_p);
int tcsetattr (int fdn, int action,
              struct termios *termios_p);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni che fanno capo al file di intestazione 'termios.h' consentono di gestire la configurazione del terminale, per ciò che riguarda l'input e l'output dello stesso. Va comunque osservato che os32 gestisce il terminale esclusivamente in modalità canonica, sostanzialmente equivalente a quella della vecchia telescrivente.

La configurazione del terminale viene letta o scritta attraverso una variabile strutturata di tipo 'struct termios', organizzata nel modo seguente:

```
struct termios {
    tcflag_t c_iflag;
    tcflag_t c_oflag;
    tcflag_t c_cflag;
    tcflag_t c_lflag;
    cc_t      c_cc[NCCS];
};
```

Il membro *c\_cc[]* è un array di caratteri di controllo, a cui viene attribuita una definizione. Il membro *c\_iflag* serve a contenere opzioni sull'inserimento, ovvero sul controllo della digitazione. Il membro *c\_lflag* serve a contenere delle opzioni definite come <locali>, le quali si occupano in pratica di controllare la visualizzazione della digitazione introdotta e di decidere se l'interruzione ricevuta da tastiera debba produrre l'invio di un segnale di interruzione al processo con cui si sta interagendo. Gli altri due membri della struttura non vengono utilizzati da os32.

Tabella 84.91. Caratteri di controllo riconosciuti da os32, secondo le definizioni del file 'termios.h'.

Definizione	Corrispondenza	Descrizione
<b>VEOF</b>	04 <sub>16</sub> <EOT>	Carattere di fine file.
<b>VERASE</b>	08 <sub>16</sub> <BS>	Carattere di cancellazione.
<b>VINTR</b>	03 <sub>16</sub> <ETX>	Carattere di interruzione.
<b>VQUIT</b>	1C <sub>16</sub> <FS>	Carattere di abbandono.

Tabella 84.92. Opzioni del membro *c\_iflag* riconosciute da os32.

Opzione	Descrizione
<b>BRKINT</b>	Se questa opzione è attiva e, nel contempo, non è attiva <b>IGNBRK</b> , si intendono recepire i codici di interruzione <b>VINTR</b> . Se l'opzione <b>ISIG</b> del membro <i>c_lflag</i> è attiva, il processo più interno del gruppo a cui appartiene il terminale viene concluso; in ogni caso, viene annullato il contenuto della riga di inserimento in corso.
<b>ICRNL</b>	Se si riceve il carattere <CR>, questo viene convertito in <NL>.
<b>IGNBRK</b>	Se questa opzione è attiva, fa sì che il carattere definito come <b>VINTR</b> sia ignorato.
<b>IGNCR</b>	Se si riceve il carattere <CR>, questo viene ignorato semplicemente.
<b>INLCR</b>	Se si riceve il carattere <NL>, questo viene convertito in <CR>.

Tabella 84.93. Opzioni del membro *c\_lflag* riconosciute da os32.

Opzione	Descrizione
<b>ECHO</b>	Abilita la visualizzazione sullo schermo del testo inserito da tastiera.
<b>ECHOE</b>	Amnesso che sia attiva l'opzione <b>ECHO</b> , questa abilita il recepimento del carattere definito come <b>VERASE</b> per cancellare l'ultimo carattere inserito, indietreggiando di una posizione.
<b>ECHONL</b>	Indipendentemente dall'opzione <b>ECHO</b> , questa abilita il recepimento del carattere <NL> per fare avanzare il cursore alla riga successiva, con l'eventuale scorrimento in avanti se si trova già sull'ultima.
<b>ISIG</b>	Amnesso che sia recepito e accettato un codice di interruzione, definito come <b>VINTR</b> , con questa opzione si ottiene l'invio di un segnale di interruzione al processo più interno del gruppo collegato al terminale (il processo più interno dovrebbe corrispondere a quello in primo piano al momento della digitazione).

La funzione *tcsetattr()* legge la configurazione del terminale connesso al descrittore *fdn*, mettendo i dati ottenuti nella struttura a cui punta *termios\_p*; al contrario, *tcsetattr()* configura il terminale del descrittore *fdn*, in base ai dati contenuti nella struttura a cui punta *termios\_p*.

## VALORE RESTITUITO

Le funzioni *tcsetattr()* e *tcsetattr()* restituiscono zero in caso di successo, oppure il valore -1 in caso contrario, aggiornando di conseguenza la variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il puntatore <i>termios_p</i> non è valido.
EBADF	Il numero del descrittore di file non è valido.
ENOTTY	Il numero del descrittore di file non corrisponde a un terminale.

## DIFETTI

È disponibile soltanto una modalità canonica di funzionamento del terminale.

## FILE SORGENTI

'lib/termios.h' [95.28]  
 'lib/termios/tcsetattr.c' [95.28.1]  
 'lib/termios/tcsetattr.c' [95.28.2]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s.h' [94.8]  
 'kernel/lib\_s/s\_tcsetattr.c' [94.8.44]  
 'kernel/lib\_s/s\_tcsetattr.c' [94.8.45]

## VEDERE ANCHE

*tty(1)* [86.27], *isatty(3)* [88.69].

87.59 os32: time(2)

## NOME

'time', 'stime' - lettura o impostazione della data e dell'ora del sistema

## SINTASSI

```
#include <time.h>
time_t time (time_t *timer);
int      stime (time_t *timer);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *time()* legge la data e l'ora attuale del sistema, espressa in secondi; se il puntatore *timer* è valido (non è 'NULL'), il risultato dell'interrogazione viene salvato anche in ciò a cui questo punta.

La funzione *stime()* consente di modificare la data e l'ora attuale del sistema, fornendo il puntatore alla variabile contenente la quantità di secondi trascorsi a partire dall'ora zero del 1 gennaio 1970.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione *time()* restituisce la data e l'ora attuale del sistema, espressa in secondi trascorsi a partire dall'ora zero del 1 gennaio 1970.

La funzione *stime()* restituisce zero in caso di successo e, teoricamente, -1 in caso di errore, ma attualmente nessun tipo di errore è previsto.

**DIFETTI**

La funzione *stime()* dovrebbe essere riservata a un utente privilegiato, mentre attualmente qualunque utente può servirsene per cambiare la data di sistema.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/time.h' [95.29]
'lib/time/time.c' [95.29.6]
'lib/time/stime.c' [95.29.5]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_k.h' [94.7]
'kernel/lib_s/s_time.c' [94.8.46]
'kernel/lib_s/s_stime.c' [94.8.43]
```

**VEDERE ANCHE**

*date(1)* [86.10], *ctime(3)* [88.15].

87.60 os32: umask(2)

**NOME**

'*umask*' - maschera dei permessi

**SINTASSI**

```
#include <sys/stat.h>
mode_t umask (mode_t mask);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *umask()* modifica la maschera dei permessi associata al processo in corso. Nel contenuto del parametro *mask* vengono presi in considerazione soltanto i nove bit meno significativi, i quali rappresentano i permessi di accesso di utente proprietario, gruppo e altri utenti.

La maschera dei permessi viene usata dalle funzioni che creano dei file, per limitare i permessi in modo automatico: ciò che appare attivo nella maschera è quello che non viene consentito nella creazione del file.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il valore che aveva la maschera dei permessi prima della chiamata.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/sys/stat.h' [95.25]
'lib/sys/stat/umask.c' [95.25.7]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
```

**VEDERE ANCHE**

*mkdir(2)* [87.34], *chmod(2)* [87.7], *open(2)* [87.37], *stat(2)* [87.55].

87.61 os32: umount(2)

Vedere *mount(2)* [87.36].

87.62 os32: unlink(2)

**NOME**

'*unlink*' - cancellazione di un nome

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int unlink (const char *path);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *unlink()* cancella un nome da una directory, ma se si tratta dell'ultimo collegamento che ha quel file, allora libera anche l'inode corrispondente.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore: la variabile <i>errno</i> viene impostata di conseguenza.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOTEMPTY	È stata tentata la cancellazione di una directory, ma questa non è vuota.
ENOTDIR	Una delle directory del percorso, non è una directory.
ENOENT	Il nome richiesto non esiste.
EROFS	Il file system è in sola lettura.
EPERM	Mancano i permessi necessari.
EUNKNOWN	Si è verificato un errore imprevisto e sconosciuto.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/unlink.c' [95.30.42]
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]
'kernel/ibm_i386/isr.s' [94.6.21]
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]
'kernel/lib_s/s_unlink.c' [94.8.48]
```

**VEDERE ANCHE**

*rm(1)* [86.22], *link(2)* [87.30], *rmdir(2)* [87.41].

87.63 os32: wait(2)

**NOME**

'*wait*' - attesa della morte di un processo figlio

**SINTASSI**

```
#include <sys/wait.h>
pid_t wait (int *status);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *wait()* mette il processo in pausa, in attesa della morte di un processo figlio; quando ciò dovesse accadere, il valore di *\*status* verrebbe aggiornato con quanto restituito dal processo defunto e il processo sospeso riprenderebbe l'esecuzione.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il numero del processo defunto, oppure -1 se non ci sono processi figli.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ECHILD	Non ci sono processi figli da attendere.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/wait.h' [95.27]  
 'lib/sys/wait/wait.c' [95.27.1]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_wait.c' [94.8.49]

**VEDERE ANCHE**

*\_exit(2)* [87.2], *fork(2)* [87.19], *kill(2)* [87.29], *signal(2)* [87.52].

## 87.64 os32: write(2)

&lt;

**NOME**

'write' - scrittura di un descrittore di file

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
ssize_t write (int fdn, const void *buffer, size_t count);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *write()* consente di scrivere fino a un massimo di *count* byte, tratti dall'area di memoria che inizia all'indirizzo *buffer*, presso il file rappresentato dal descrittore *fdn*. La scrittura avviene a partire dalla posizione in cui si trova l'indice interno.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce la quantità di byte scritti effettivamente e in tal caso è possibile anche ottenere una quantità pari a zero. Se si verifica invece un errore, la funzione restituisce -1 e aggiorna la variabile *errno*.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il numero del descrittore di file non è valido.
EINVAL	Il file non è aperto in scrittura.
EISDIR	Il file è una directory.
E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED	Il file è di tipo non gestibile con os32.
EIO	Errore di input-output.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/write.c' [95.30.43]  
 'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/lib\_s/s\_write.c' [94.8.50]

**VEDERE ANCHE**

*close(2)* [87.10], *lseek(2)* [87.33], *open(2)* [87.37], *read(2)* [87.39], *fwrite(3)* [88.49].

## 87.65 os32: z(2)

&lt;

**NOME**

'z\_...' - funzioni provvisorie

**SINTASSI**

```
#include <sys/os32.h>
void z_perror (const char *string);
int z_printf (char *format, ...);
int z_vprintf (char *format, va_list arg);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni del gruppo 'z\_...' eseguono compiti equivalenti a quelli delle funzioni di libreria con lo stesso nome, ma prive del prefisso 'z\_'. Queste funzioni 'z\_...' si avvalgono, per il loro lavoro, di chiamate di sistema particolari; la loro realizzazione si è resa necessaria durante lo sviluppo di os32, prima che potesse essere disponibile un sistema di gestione centralizzato dei dispositivi.

Queste funzioni non sono più utili, ma rimangono per documentare le fasi realizzative iniziali di os32 e, d'altro canto, possono servire se si rende necessario raggruppare la gestione dei dispositivi per visualizzare dei messaggi sullo schermo.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/os32.h' [95.21]  
 'lib/sys/os32/z\_perror.c' [95.21.9]  
 'lib/sys/os32/z\_printf.c' [95.21.10]  
 'lib/sys/os32/z\_vprintf.c' [95.21.11]

**VEDERE ANCHE**

*perror(3)* [88.90], *printf(3)* [88.91], *putchar(3)* [88.38], *puts(3)* [88.39], *vprintf(3)* [88.137], *vsprintf(3)* [88.137].

## 87.66 os32: z\_perror(2)

Vedere *z(2)* [87.65].

&lt;&lt;

## 87.67 os32: z\_printf(2)

Vedere *z(2)* [87.65].

&lt;&lt;

## 87.68 os32: z\_vprintf(2)

Vedere *z(2)* [87.65].

&lt;&lt;

## Sezione 3: funzioni di libreria

«

88.1 os32: `_gcc(3)`**NOME**

'`_gcc`' - libreria per il compilatore

**DESCRIZIONE**

Le funzioni descritte dal file di intestazione '`lib/gcc.h`' e contenute nella directory '`lib/_gcc/`', servono al compilatore GNU C per compiere il proprio lavoro correttamente con valori da 64 bit.

**FILE SORGENTI**

'`lib/_gcc.h`' [95.2].

88.2 os32: `abort(3)`**NOME**

'`abort`' - conclusione anormale del processo

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
void abort (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `abort()` verifica lo stato di configurazione del segnale '`SIGABRT`' e, se risulta bloccato, lo sblocca, quindi invia questo segnale per il processo in corso. Ciò provoca la conclusione del processo, secondo la modalità prevista per tale segnale, a meno che il segnale sia stato ridiretto a una funzione, nel qual caso, dopo l'invio del segnale, potrebbe esserci anche una ripresa del controllo da parte della funzione `abort()`. Tuttavia, se così fosse, il segnale '`SIGABRT`' verrebbe poi riconfigurato alla sua impostazione normale e verrebbe inviato nuovamente lo stesso segnale per provocare la conclusione del processo. Pertanto, la funzione `abort()` non restituisce il controllo.

Va comunque osservato che os32 non è in grado di associare una funzione a un segnale, pertanto, i segnali possono solo avere una gestione predefinita, o al massimo risultare bloccati.

**FILE SORGENTI**

'`lib/stdlib.h`' [95.19]

'`lib/stdlib/abort.c`' [95.19.2]

**VEDERE ANCHE**

`signal(2)` [87.52].

88.3 os32: `abs(3)`

«

**NOME**

'`abs`', '`labs`', '`llabs`', '`imaxabs`' - valore assoluto di un numero intero

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
int abs (int j);
long int labs (long int j);
long long int llabs (long long int j);
```

```
#include <inttypes.h>
intmax_t imaxabs (intmax_t j);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni '`abs()`' restituiscono il valore assoluto del loro argomento, distinguendosi per tipo di intero.

**VALORE RESTITUITO**

Il valore assoluto del numero intero fornito come argomento.

»

**FILE SORGENTI**

```
'lib/stdlib.h' [95.19]
'lib/stdlib/abs.c' [95.19.3]
'lib/stdlib/labs.c' [95.19.11]
'lib/stdlib/llabs.c' [95.19.13]
'lib/inttypes.h' [95.8]
'lib/inttypes/imaxabs.c' [95.8.1]
```

**VEDERE ANCHE**

*div(3)* [88.17], *ldiv(3)* [88.17], *lldiv(3)* [88.17], *imaxdiv(3)* [88.17], *rand(3)* [88.97].

88.4 os32: *access(3)*

&lt;

**NOME**

'**access**' - verifica dei permessi di accesso dell'utente

**SINTASSI**

```
#include <unistd.h>
int access (const char *path, int mode);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *access()* verifica lo stato di accessibilità del file indicato nella stringa *path*, secondo i permessi stabiliti con il parametro *mode*.

L'argomento corrispondente al parametro *mode* può assumere un valore corrispondente alla macro-variabile *F\_OK*, per verificare semplicemente l'esistenza del file specificato; altrimenti, può avere un valore composto dalla combinazione (con l'operatore OR binario) di *R\_OK*, *W\_OK* e *X\_OK*, per verificare, rispettivamente, l'accessibilità in lettura, in scrittura e in esecuzione. Queste macro-variabili sono dichiarate nel file 'unistd.h'.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
0	I permessi di accesso richiesti sono tutti disponibili.
-1	I permessi non sono tutti disponibili, oppure si è verificato un errore di altro genere, da chiarire analizzando la variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENFILE	Troppi file aperti nel sistema.
ENOENT	File non trovato.
EACCES	Permesso negato.

**DIFETTI**

Questa realizzazione della funzione *access()* determina l'accessibilità a un file attraverso le informazioni che può trarre autonomamente; pertanto, si tratta di una valutazione presunta e non reale.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/unistd.h' [95.30]
'lib/unistd/access.c' [95.30.2]
```

**VEDERE ANCHE**

*stat(2)* [87.55].

88.5 os32: *asctime(3)*

&lt;

Vedere *ctime(3)* [88.15].

88.6 os32: *assert(3)*

&lt;

**NOME**

'**assert**' - verifica diagnostica del risultato di un'espressione

**SINTASSI**

```
#include <assert.h>
void assert (tipo_scalare espressione);
```

**DESCRIZIONE**

Il file 'assert.h' della libreria standard definisce la macroistruzione *assert()*, da usare per generare informazioni diagnostiche, sulla base dell'esito della valutazione di un'espressione.

La macroistruzione *assert()* viene definita in due modi alternativi, in base alla presenza o meno della macro-variabile *NDEBUG*. Per la precisione, in presenza della macro-variabile *NDEBUG* la macroistruzione *assert()* risulta inerte.

La macroistruzione *assert()* va usata con la sintassi indicata, dove il parametro indica un'espressione di tipo non specificato, purché di tipo scalare. Se l'espressione si traduce in un valore *Falso*, ovvero pari a zero, la macroistruzione emette, attraverso lo standard error, un messaggio contenente l'espressione stessa e altre indicazioni. Precisamente, oltre all'espressione appaiono: il nome della funzione in cui ci si trova, il nome del file (sorgente) e il numero della riga.

**FILE SORGENTI**

'lib/assert.h' [95.1.3]

88.7 os32: *atexit(3)*

&lt;

**NOME**

'**atexit**', '**exit**' - gestione della chiusura dei processi

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
typedef void (*atexit_t) (void);
int atexit (atexit_t function);
void exit (int status);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *exit()* conclude il processo in corso, avvalendosi della chiamata di sistema *\_exit(2)* [87.2], ma prima di farlo, scandisce un array contenente un elenco di funzioni, da eseguire prima di tale chiamata finale. Questo array viene popolato eventualmente con l'aiuto della funzione *atexit()*, sapendo che l'ultima funzione di chiusura aggiunta, è la prima a dover essere eseguita alla conclusione.

La funzione *atexit()* riceve come argomento il puntatore a una funzione che non prevede argomenti e non restituisce alcunché. Per facilitare la dichiarazione del prototipo e, di conseguenza, dell'array usato per accumulare tali puntatori, il file di intestazione 'stdlib.h' di os32 dichiara un tipo speciale, non standard, denominato '*atexit\_t*', definito come:

```
typedef void (*atexit_t) (void);
```

Si possono annotare un massimo di *ATEXIT\_MAX* funzioni da eseguire prima della conclusione di un processo. Tale macro-variabile è definita nel file 'limits.h'.

**VALORE RESTITUITO**

Solo la funzione *atexit()* restituisce un valore, perché *exit()* non può nemmeno restituire il controllo.

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, dovuto all'esaurimento dello spazio nell'array usato per accumulare le funzioni di chiusura.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/limits.h' [95.1.6]
'lib/stdlib.h' [95.19]
'lib/stdlib/atexit.c' [95.19.4]
'lib/stdlib/exit.c' [95.19.9]
```

**VEDERE ANCHE**

`_exit(2)` [87.2], `_Exit(2)` [87.2].

88.8 os32: `atoi(3)`**NOME**

'**atoi**', '**atol**' - conversione da stringa a numero intero

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
int atoi (const char *string);
long int atol (const char *string);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni '**ato...()**' convertono una stringa, fornita come argomento, in un numero intero. La conversione avviene escludendo gli spazi iniziali, considerando eventualmente un segno («+» o «-») e poi soltanto i caratteri che rappresentano cifre numeriche. La scansione della stringa e l'interpretazione del valore numerico contenuto terminano quando si incontra un carattere diverso dalle cifre numeriche.

**VALORE RESTITUITO**

Il valore numerico ottenuto dall'interpretazione della stringa.

**FILE SORGENTI**

'lib/stdlib.h' [95.19]  
'lib/stdlib/atoi.c' [95.19.5]  
'lib/stdlib/atol.c' [95.19.6]

**VEDERE ANCHE**

`strtol(3)` [88.130], `strtoul(3)` [88.130].

88.9 os32: `atol(3)`

Vedere `atoi(3)` [88.8].

88.10 os32: `basename(3)`**NOME**

'**basename**', '**dirname**' - elaborazione dei componenti di un percorso

**SINTASSI**

```
#include <libgen.h>
char *basename (char *path);
char *dirname (char *path);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni `basename()` e `dirname()`, restituiscono un percorso, estratto da quello fornito come argomento (`path`). Per la precisione, `basename()` restituisce l'ultimo componente del percorso, mentre `dirname()` restituisce ciò che precede l'ultimo componente. Valgono gli esempi seguenti:

Contenuto originale di <code>path</code>	Risultato prodotto da ' <code>dirname(path)</code> '	Risultato prodotto da ' <code>basename(path)</code> '
<code>"/usr/bin/</code>	<code>"/usr"</code>	<code>"bin"</code>
<code>"/usr/bin</code>	<code>"/usr"</code>	<code>"bin"</code>
<code>"/usr</code>	<code>"/"</code>	<code>"usr"</code>
<code>"usr</code>	<code>."</code>	<code>"usr"</code>
<code>"/"</code>	<code>"/"</code>	<code>"/"</code>
<code>."</code>	<code>."</code>	<code>."</code>
<code>.."</code>	<code>.."</code>	<code>.."</code>

È importante considerare che le due funzioni alterano il contenuto di `path`, in modo da isolare i componenti che servono.

**VALORE RESTITUITO**

Le due funzioni restituiscono il puntatore alla stringa contenente il risultato dell'elaborazione, trattandosi di una porzione della stringa già usata come argomento della chiamata e modificata per l'occasione. Non è previsto il manifestarsi di alcun errore.

**FILE SORGENTI**

'lib/libgen.h' [95.9]  
'lib/libgen/basename.c' [95.9.1]  
'lib/libgen/dirname.c' [95.9.2]

88.11 os32: `byteorder(3)`**NOME**

'**htonl**', '**htons**', '**ntohl**', '**ntohs**' - conversione dell'ordine dei byte da *host* a *network* e viceversa

**SINTASSI**

```
#include <arpa/inet.h>
uint32_t htonl (uint32_t host32);
uint16_t htons (uint16_t host16);
uint32_t ntohl (uint32_t net32);
uint16_t ntohs (uint16_t net16);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `htonl()` converte un valore a 32 bit, dall'ordinamento di byte usato dal sistema, nell'ordinamento adatto alla trasmissione in rete: *Host to network long*.

La funzione `htons()` converte un valore a 16 bit, dall'ordinamento di byte usato dal sistema, nell'ordinamento adatto alla trasmissione in rete: *Host to network short*.

La funzione `ntohl()` converte un valore a 32 bit, dall'ordinamento di byte adatto alla trasmissione in rete, nell'ordinamento usato nel sistema: *Network to host long*.

La funzione `ntohs()` converte un valore a 16 bit, dall'ordinamento di byte adatto alla trasmissione in rete, nell'ordinamento usato nel sistema: *Network to host short*.

In un sistema os32, l'ordine dei byte è tale da avere prima il byte meno significativo, mentre l'ordine usato nella trasmissione in rete richiede di avere prima il byte più significativo.

**FILE SORGENTI**

'lib/arpa/inet.h' [95.3]  
'lib/arpa/inet/htonl.c' [95.3.1]  
'lib/arpa/inet/htons.c' [95.3.2]  
'lib/arpa/inet/ntohl.c' [95.3.5]  
'lib/arpa/inet/ntohs.c' [95.3.6]

**VEDERE ANCHE**

`inet_ntop(3)` [88.66], `inet_pton(3)` [88.67].

88.12 os32: `clearerr(3)`**NOME**

'**clearerr**' - azzeramento degli indicatori di errore e di fine file di un certo flusso di file

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
void clearerr (FILE *fp);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `clearerr()` azzeri gli indicatori di errore e di fine file, del flusso di file indicato come argomento.

**FILE SORGENTI**

'lib/stdio.h' [95.18]  
'lib/stdio/clearerr.c' [95.18.2]

**VEDERE ANCHE**

`feof(3)` [88.29], `ferror(3)` [88.30], `fileno(3)` [88.35], `stdio(3)` [88.112].

88.13 os32: `closedir(3)`**NOME**

'`closedir`' - chiusura di una directory

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>
int closedir (DIR *dp);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `closedir()` chiude la directory rappresentata da `dp`.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore: la variabile <code>errno</code> viene impostata di conseguenza.

**ERRORI**

Valore di <code>errno</code>	Significato
EBADF	La directory rappresentata da <code>dp</code> , non è valida.

**FILE SORGENTI**

'`lib/sys/types.h`' [95.26]  
 '`lib/dirent.h`' [95.4]  
 '`lib/dirent/DIR.c`' [95.4.1]  
 '`lib/dirent/closedir.c`' [95.4.2]

**VEDERE ANCHE**

`close(2)` [87.10], `opendir(3)` [88.89], `readdir(3)` [88.98], `rewinddir(3)` [88.101].

88.14 os32: `creat(3)`**NOME**

'`creat`' - creazione di un file puro e semplice

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <sys/stat.h>
#include <fcntl.h>
int creat (const char *path, mode_t mode);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `creat()` equivale esattamente all'uso della funzione `open()`, con le opzioni '`O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC`':

```
open (path, O_WRONLY|O_CREAT|O_TRUNC, mode)
```

Per ogni altra informazione, si veda la pagina di manuale `open(2)` [87.37].

**FILE SORGENTI**

'`lib/sys/types.h`' [95.26]  
 '`lib/sys/stat.h`' [95.25]  
 '`lib/fcntl.h`' [95.6]  
 '`lib/fcntl/creat.c`' [95.6.1]

**VEDERE ANCHE**

`chmod(2)` [87.7], `chown(2)` [87.8], `close(2)` [87.10], `dup(2)` [87.12], `fcntl(2)` [87.18], `link(2)` [87.33], `mknod(2)` [87.35], `mount(2)` [87.36], `open(2)` [87.37], `read(2)` [87.39], `stat(2)` [87.55], `umask(2)` [87.60], `unlink(2)` [87.62], `write(2)` [87.64], `fopen(3)` [88.36].

88.15 os32: `ctime(3)`**NOME**

'`asctime`', '`ctime`', '`gmtime`', '`localtime`', '`mktime`' - conversione di informazioni data-orario

**SINTASSI**

```
#include <time.h>
char *asctime (const struct tm *timeptr);
char *ctime (const time_t *timer);
struct tm *gmtime (const time_t *timer);
struct tm *localtime (const time_t *timer);
time_t mktime (const struct tm *timeptr);
```

**DESCRIZIONE**

Queste funzioni hanno in comune il compito di convertire delle informazioni data-orario, da un formato a un altro, eventualmente anche testuale. Una data e un orario possono essere rappresentati con il tipo '`time_t`', nel qual caso si tratta del numero di secondi trascorsi dall'ora zero del 1 gennaio 1970; in alternativa potrebbe essere rappresentata in una variabile strutturata di tipo '`struct tm`', dichiarato nel file '`time.h`':

```
struct tm {
    int tm_sec; // secondi
    int tm_min; // minuti
    int tm_hour; // ore
    int tm_mday; // giorno del mese
    int tm_mon; // mese, da 1 a 12
    int tm_year; // anno
    int tm_wday; // giorno della settimana,
                // da 0 (domenica) a 6
    int tm_yday; // giorno dell'anno
    int tm_isdst; // informazioni sull'ora estiva
};
```

In alcuni casi, la conversione dovrebbe tenere conto della configurazione locale, ovvero del fuso orario ed eventualmente del cambiamento di orario nel periodo estivo. os32 non considera alcunché e gestisce il tempo in un modo assoluto, senza nozione della convenzione locale.

La funzione `asctime()` converte quanto contenuto in una variabile strutturata di tipo '`struct tm`' in una stringa che descrive la data e l'ora in inglese. La stringa in questione è allocata staticamente e viene sovrascritta se la funzione viene usata più volte.

La funzione `ctime()` è in realtà soltanto una macroistruzione, la quale, complessivamente, converte il tempo indicato come quantità di secondi, restituendo il puntatore a una stringa che descrive la data attuale, tenendo conto della configurazione locale. La stringa in questione utilizza la stessa memoria statica usata per `asctime()`; inoltre, dato che os32 non distingue tra ora locale e tempo universale, la funzione non esegue alcuna conversione temporale.

La funzione `gmtime()` converte il tempo espresso in secondi in una forma suddivisa, secondo il tipo '`struct tm`'. La funzione restituisce quindi il puntatore a una variabile strutturata di tipo '`struct tm`', la quale però è dichiarata in modo statico, internamente alla funzione, e viene sovrascritta nelle chiamate successive della stessa.

La funzione `localtime()` converte una data espressa in secondi, in una data suddivisa in campi ('`struct tm`'), tenendo conto (ma non succede con os32) della configurazione locale.

La funzione `mktime()` converte una data contenute in una variabile strutturata di tipo '`struct tm`' nella quantità di secondi corrispondente.

**VALORE RESTITUITO**

Le funzioni che restituiscono un puntatore, se incontrano un errore, restituiscono il puntatore nullo, '`NULL`'. Nel caso particolare di `mktime()`, se il valore restituito è pari a -1, si tratta di un errore.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/time.h' [95.29]
'lib/time/asctime.c' [95.29.1]
'lib/time/gmtime.c' [95.29.3]
'lib/time/mktime.c' [95.29.4]
```

**VEDERE ANCHE**

*date(1)* [86.10], *clock(2)* [87.9], *time(2)* [87.59].

88.16 os32: *dirname(3)*

« Vedere *basename(3)* [88.10].

88.17 os32: *div(3)*

«

**NOME**

'*div*', '*ldiv*', '*lldiv*', '*imaxdiv*' - calcolo del quoziente e del resto di una divisione intera

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
div_t div (int numer, int denom);
ldiv_t ldiv (long int numer, long int denom);
lldiv_t lldiv (long long int numer, long long int denom);
```

```
#include <inttypes.h>
imaxdiv_t imaxdiv (intmax_t numer, intmax_t denom);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni '*div()*' calcolano la divisione tra numeratore e denominatore, forniti come argomenti della chiamata, restituendo un risultato, composto di divisione intera e resto, in una variabile strutturata.

I tipi '*div\_t*', '*ldiv\_t*' e '*lldiv\_t*', sono dichiarati nel file '*stdlib.h*' nel modo seguente:

```
typedef struct {
    int    quot;
    int    rem;
} div_t;
```

```
typedef struct {
    long long int quot;
    long long int rem;
} lldiv_t;
```

```
typedef struct {
    long long int quot;
    long long int rem;
} lldiv_t;
```

Il tipo '*imaxdiv\_t*' è dichiarati nel file '*inttypes.h*' in maniera analoga:

```
typedef struct {
    intmax_t quot;
    intmax_t rem;
} imaxdiv_t;
```

I membri *quot* contengono il quoziente, ovvero il risultato intero; i membri *rem* contengono il resto della divisione.

**VALORE RESTITUITO**

Il risultato della divisione, strutturato in quoziente e resto.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/stdlib.h' [95.19]
'lib/stdlib/div.c' [95.19.7]
'lib/stdlib/ldiv.c' [95.19.12]
'lib/stdlib/lldiv.c' [95.19.14]
'lib/inttypes.h' [95.8]
'lib/inttypes/imaxdiv.c' [95.8.2]
```

**VEDERE ANCHE**

*abs(3)* [88.3].

88.18 os32: *endgrent(3)*

Vedere *getgrent(3)* [88.53].

88.19 os32: *endpwent(3)*

Vedere *getpwent(3)* [88.57].

88.20 os32: *errno(3)*

**NOME**

'*errno*' - numero dell'ultimo errore riportato

**SINTASSI**

```
#include <errno.h>
```

**DESCRIZIONE**

Attraverso l'inclusione del file '*errno.h*', si ottiene la dichiarazione della variabile *errno*. In pratica, per os32 viene dichiarata così:

```
extern int errno;
```

Per annotare un errore si assegna un valore numerico a questa variabile. Il valore numerico in questione rappresenta sinteticamente la descrizione dell'errore; pertanto, si utilizzano per questo delle macro-variabili, dichiarate tutte nel file '*errno.h*'. Nell'esempio seguente si annota l'errore *ENOMEM*, corrispondente alla descrizione «Not enough space», ovvero «spazio insufficiente»:

```
errno = ENOMEM;
```

Dal momento che in questo modo viene comunque a mancare un riferimento al sorgente e alla posizione in cui l'errore si è manifestato, la libreria di os32 aggiunge la macroistruzione *errset()*, la quale però non fa parte dello standard. Si usa così:

```
errset (ENOMEM);
```

La macroistruzione *errset()* aggiorna la variabile *errln* e l'array *errfn[]*, rispettivamente con il numero della riga di codice in cui si è manifestato il problema e il nome della funzione che lo contiene. Con queste informazioni, la funzione *perorr(3)* [88.90] può visualizzare più dati.

Pertanto, nel codice di os32, si usa sempre la macroistruzione *errset()*, invece di assegnare semplicemente un valore alla variabile *errno*.

**ERRORI**

Gli errori previsti dalla libreria di os32 sono riassunti dalla tabella successiva. La prima parte contiene gli errori definiti dallo standard POSIX, ma solo alcuni di questi vengono usati effettivamente nella libreria, data la limitatezza di os32.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
E2BIG	Argument list too long.
EACCES	Permission denied.
EADDRINUSE	Address in use.
EADDRNOTAVAIL	Address not available.
EAFNOSUPPORT	Address family not supported.



Valore di <i>errno</i>	Definizione
EAGAIN	Resource unavailable, try again.
EALREADY	Connection already in progress.
EBADF	Bad file descriptor.
EBADMSG	Bad message.
EBUSY	Device or resource busy.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ECANCELED	Operation canceled.
ECHILD	No child processes.
ECONNABORTED	Connection aborted.
ECONNREFUSED	Connection refused.
ECONNRESET	Connection reset.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EDEADLK	Resource deadlock would occur.
EDESTADDRREQ	Destination address required.
EDOM	Mathematics argument out of domain of function.
EDQUOT	Reserved.
EEXIST	File exists.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EFAULT	Bad address.
EFBIG	File too large.
EHOSTUNREACH	Host is unreachable.
EIDRM	Identifier removed.
EILSEQ	Illegal byte sequence.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EINPROGRESS	Operation in progress.
EINTR	Interrupted function.
EINVAL	Invalid argument.
EIO	I/O error.
EISCONN	Socket is connected.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EISDIR	Is a directory.
ELOOP	Too many levels of symbolic links.
EMFILE	Too many open files.
EMLINK	Too many links.
EMSGSIZE	Message too large.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EMULTIHOP	Reserved.
ENAMETOOLONG	Filename too long.
ENETDOWN	Network is down.
ENETRESET	Connection aborted by network.
ENETUNREACH	Network unreachable.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ENFILE	Too many files open in system.
ENOBUFS	No buffer space available.
ENODATA	No message is available on the stream head read queue.
ENODEV	No such device.
ENOENT	No such file or directory.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ENOEXEC	Executable file format error.
ENOLCK	No locks available.
ENOLINK	Reserved.
ENOMEM	Not enough space.
ENOMSG	No message of the desired type.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ENOPROTOPT	Protocol not available.
ENOSPC	No space left on device.
ENOSR	No stream resources.
ENOSTR	Not a stream.
ENOSYS	Function not supported.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ENOTCONN	The socket is not connected.
ENOTDIR	Not a directory.
ENOTEMPTY	Directory not empty.
ENOTSOCK	Not a socket.
ENOTSUP	Not supported.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ENOTTY	Inappropriate I/O control operation.
ENXIO	No such device or address.
EOPNOTSUPP	Operation not supported on socket.
EOVERFLOW	Value too large to be stored in data type.
EPERM	Operation not permitted.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EPIPE	Broken pipe.
EPROTO	Protocol error.
EPROTONOSUPPORT	Protocol not supported.
EPROTOTYPE	Protocol wrong type for socket.
ERANGE	Result too large.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EROFS	Read-only file system.
ESPIPE	Invalid seek.
ESRCH	No such process.
ESTALE	Reserved.
ETIME	Stream ioctl() timeout.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
ETIMEDOUT	Connection timed out.
ETXTBSY	Text file busy.
EWouldBLOCK	Operation would block (may be the same as EAGAIN).
EXDEV	Cross-device link.

La tabella successiva raccoglie le definizioni degli errori aggiuntivi, specifici di os32.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
EUNKNOWN	Unknown error.
E_NO_MEDIUM	No medium found.
E_MEDIUM	Medium reported error.
E_FILE_TYPE	File type not compatible.
E_ROOT_INODE_NOT_CACHED	The root directory inode is not cached.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
E_CANNOT_READ_SUPERBLOCK	Cannot read super block.
E_MAP_INODE_TOO_BIG	Map inode too big.
E_MAP_ZONE_TOO_BIG	Map zone too big.
E_DATA_ZONE_TOO_BIG	Data zone too big.
E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE	Cannot find root device.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE	Cannot find root inode.
E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED	File type unsupported.
E_ENV_TOO_BIG	Environment too big.
E_LIMIT	Exceeded implementation limits.
E_NOT_MOUNTED	Not mounted.

Valore di <i>errno</i>	Definizione
E_NOT_IMPLEMENTED	Not implemented.
E_HARDWARE_FAULT	Hardware fault.
E_DRIVER_FAULT	Driver fault.
E_PIPE_FULL	Pipe full.
E_PIPE_EMPTY	Pipe empty.

#### FILE SORGENTI

'lib/errno.h' [95.5]

'lib/errno/errno.c' [95.5.1]

#### VEDERE ANCHE

*perror(3)* [88.90], *strerror(3)* [88.120].

#### 88.21 os32: exec(3)

#### NOME

'*execl*', '*execle*', '*execlp*', '*execv*', '*execvp*' - esecuzione di un file

#### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
extern char **environ;

int execl (const char *path, const char *arg, ...);
int execle (const char *path, const char *arg, ...);
int execlp (const char *path, const char *arg, ...);
int execv (const char *path, char *const argv[]);
int execvp (const char *path, char *const argv[]);
```

#### DESCRIZIONE

Le funzioni '*exec...()*' rimpiazzano il processo chiamante con un altro processo, ottenuto dal caricamento di un file eseguibile in memoria. Tutte queste funzioni si avvalgono, direttamente o indirettamente di *execve(2)* [87.14].

Il primo parametro delle funzioni descritte qui rappresenta il percorso, costituito dalla stringa *path*, di un file da eseguire.

Le funzioni '*execl...()*', dopo il percorso del file eseguibile, richiedono l'indicazione di una quantità variabile di argomenti, a cominciare da *arg*, costituiti da stringhe, tenendo conto che dopo l'ultimo di questi argomenti, occorre fornire il puntatore nullo, '*NULL*', per chiarire che questi sono terminati. L'argomento corrispondente al parametro *arg* deve essere una stringa contenente il nome del file da avviare, mentre quelli successivi sono a loro volta gli argomenti da passare al programma stesso.

Rispetto al gruppo di funzioni '*execl...()*', la funzione *execle()*, dopo il puntatore nullo che conclude la sequenza di argomenti per il programma da avviare, si attende una sequenza di altre stringhe, anche questa conclusa da un ultimo e definitivo puntatore nullo. Questa ulteriore sequenza di stringhe va a costituire l'ambiente del processo da avviare, pertanto il contenuto di tali stringhe deve essere del tipo '*nome=valore*'.

Le funzioni '*execv...()*' hanno come ultimo parametro il puntatore a un array di stringhe, dove *argv[0]* deve essere il nome del file da avviare, mentre da *argv[1]* in poi, si tratta degli argomenti da passare al programma. Anche in questo caso, per riconoscere l'ultimo elemento di questo array, gli si deve assegnare il puntatore nullo.

Le funzioni *execlp()* e *execvp()*, se ricevono solo il nome del file da eseguire, senza altre indicazioni del percorso, cercano questo file tra i percorsi indicati nella variabile di ambiente *PATH*, ammesso che sia dichiarata per il processo in corso.

Tutte le funzioni qui descritte, a eccezione di *execle()*, trasmettono al nuovo processo lo stesso ambiente (le stesse variabili di ambiente) del processo chiamante.

## VALORE RESTITUITO

Queste funzioni, se hanno successo nel loro compito, non possono restituire alcunché, dato che in quel momento, il processo chiamante viene rimpiazzato da quello del file che viene eseguito. Pertanto, in caso contrario, queste funzioni possono restituire soltanto un valore che rappresenta un errore, ovvero -1, aggiornando anche la variabile *errno* di conseguenza.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
E2BIG	Ci sono troppi argomenti.
ENOMEM	Memoria insufficiente.
ENOENT	Il file richiesto non esiste.
EACCES	Il file non può essere avviato per la mancanza dei permessi di accesso necessari.
ENOEXEC	Il file non può essere un file eseguibile, perché non ne ha le caratteristiche.
EIO	Errore di input-output.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
 'lib/unistd/execl.c' [95.30.10]  
 'lib/unistd/execle.c' [95.30.11]  
 'lib/unistd/execlp.c' [95.30.12]  
 'lib/unistd/execv.c' [95.30.13]  
 'lib/unistd/execvp.c' [95.30.15]  
 'lib/unistd/execve.c' [95.30.14]

## VEDERE ANCHE

*execve(2)* [87.14], *fork(2)* [87.19], *environ(7)* [91.1].

88.22 os32: *exec(3)*

« Vedere *exec(3)* [88.21].

88.23 os32: *execl(3)*

« Vedere *exec(3)* [88.21].

88.24 os32: *execlp(3)*

« Vedere *exec(3)* [88.21].

88.25 os32: *execv(3)*

« Vedere *exec(3)* [88.21].

88.26 os32: *execvp(3)*

« Vedere *exec(3)* [88.21].

88.27 os32: *exit(3)*

« Vedere *atexit(3)* [88.7].

88.28 os32: *fclose(3)*

«

## NOME

'*fclose*' - chiusura di un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int fclose (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fclose()* chiude il flusso di file specificato tramite il puntatore *fp*. Questa realizzazione particolare di os32, si limita a richiamare la funzione *close()*, con l'indicazione del descrittore di file corrispondente al flusso.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
'EOF'	Errore: la variabile <i>errno</i> viene impostata di conseguenza.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso da chiudere, non è valido.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fclose.c' [95.18.3]

## VEDERE ANCHE

*close(2)* [87.10], *fopen(3)* [88.36], *stdio(3)* [88.112].

88.29 os32: *feof(3)*

«

## NOME

'*feof*' - verifica dello stato dell'indicatore di fine file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int feof (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *feof()* restituisce il valore dell'indicatore di fine file, riferito al flusso di file rappresentato da *fp*.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
diverso da zero	Significa che l'indicatore di fine file è impostato.
0	Significa che l'indicatore di fine file non è impostato.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/feof.c' [95.18.4]

## VEDERE ANCHE

*clearerr(3)* [88.12], *ferror(3)* [88.30], *fileno(3)* [88.35], *stdio(3)* [88.112].

88.30 os32: *ferror(3)*

«

## NOME

'*ferror*' - verifica dello stato dell'indicatore di errore

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int ferror (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *ferror()* restituisce il valore dell'indicatore di errore, riferito al flusso di file rappresentato da *fp*.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
diverso da zero	Significa che l'indicatore di errore è impostato.
0	Significa che l'indicatore di errore non è impostato.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/ferror.c' [95.18.5]

## VEDERE ANCHE

*clearerr(3)* [88.12], *feof(3)* [88.29], *fileno(3)* [88.35], *stdio(3)* [88.112].

## 88.31 os32: fflush(3)

&lt;&lt;

## NOME

'**fflush**' - fissaggio dei dati ancora sospesi nella memoria tampone

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int fflush (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fflush()* di os32, non fa alcunché, dato che non è prevista alcuna gestione della memoria tampone per i flussi di file.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Rappresenta il successo dell'operazione.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
'lib/stdio/fflush.c' [95.18.6]

## VEDERE ANCHE

*fclose(3)* [88.28], *fopen(3)* [88.36].

## 88.32 os32: fgetc(3)

&lt;&lt;

## NOME

'**fgetc**', '**getc**', '**getchar**' - lettura di un carattere da un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int fgetc (FILE *fp);
int getc (FILE *fp);
int getchar (void);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni *fgetc()* e *getc()* sono equivalenti e leggono il carattere successivo dal flusso di file rappresentato da *fp*. La funzione *getchar()* esegue la lettura di un carattere, ma dallo standard input.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo, il carattere letto viene restituito in forma di intero positivo (il carattere viene inteso inizialmente senza segno, quindi viene trasformato in un intero, il quale rappresenta così un valore positivo). Se la lettura non può avere luogo, la funzione restituisce 'EOF', corrispondente a un valore negativo.

## ERRORI

La variabile *errno* potrebbe risultare aggiornata nel caso la funzione restituisca 'EOF'. Ma per saperlo, occorre azzerare la variabile *errno* prima della chiamata di *fgetc()*.

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso da cui leggere un carattere, non è valido.
EINVAL	Il descrittore di file associato al flusso da cui leggere un carattere, non consente un accesso in lettura.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
'lib/stdio/fgetc.c' [95.18.7]  
'lib/stdio/getchar.c' [95.18.24]

## VEDERE ANCHE

*fgets(3)* [88.34], *gets(3)* [88.34].

## 88.33 os32: fgetpos(3)

&lt;&lt;

## NOME

'**fgetpos**', '**fsetpos**' - lettura e impostazione della posizione corrente di un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int fgetpos (FILE *restrict fp, fpos_t *restrict pos);
int fsetpos (FILE *restrict fp, fpos_t *restrict pos);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni *fgetpos()* e *fsetpos()*, rispettivamente, leggono o impostano la posizione corrente di un flusso di file.

Per os32, il tipo '**fpos\_t**' è dichiarato nel file 'stdio.h' come equivalente al tipo '**off\_t**' (file 'sys/types.h'); tuttavia, la modifica di una variabile di tipo '**fpos\_t**' va fatta utilizzando una funzione apposita, perché lo standard consente che possa trattarsi anche di una variabile strutturata, i cui membri non sono noti.

L'uso della funzione *fgetpos()* comporta una modifica dell'informazione contenuta all'interno di *\*pos*, mentre la funzione *fsetpos()* usa il valore contenuto in *\*pos* per cambiare la posizione corrente del flusso di file. In pratica, si può usare *fsetpos()* solo dopo aver salvato una certa posizione con l'aiuto di *fgetpos()*.

Si comprende che il valore restituito dalle funzioni è solo un indice del successo o meno dell'operazione, dato che l'informazione sulla posizione viene ottenuta dalla modifica di una variabile di cui si fornisce il puntatore negli argomenti.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Rappresenta il successo dell'operazione.
-1	Indica il verificarsi di un errore, il quale può essere interpretato leggendo la variabile <i>errno</i> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso, non è valido.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
'lib/stdio/fgetpos.c' [95.18.8]  
'lib/stdio/fsetpos.c' [95.18.20]

## VEDERE ANCHE

*fseek(3)* [88.44], *ftell(3)* [88.47], *rewind(3)* [88.100].

## 88.34 os32: fgets(3)

&lt;&lt;

## NOME

'**fgets**', '**gets**' - lettura di una stringa da un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
char *fgets (char *restrict string, int n,
             FILE *restrict fp);
char *gets (char *string);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fgets()* legge una «riga» dal flusso di file *fp*, purché non più lunga di *n-1* caratteri, collocandola a partire da ciò a cui punta *string*. La lettura termina al raggiungimento del carattere '\n' (*new line*), oppure alla fine del file, oppure a *n-1* caratteri. In ogni caso, viene aggiunto al termine, il codice nullo di terminazione di stringa: '\0'.

La funzione *gets()*, in modo analogo a *fgets()*, legge una riga dallo standard input, ma senza poter porre un limite massimo alla lunghezza della lettura.

## VALORE RESTITUITO

In caso di successo, viene restituito il puntatore alla stringa contenente la riga letta, ovvero restituiscono *string*. In caso di errore, o comunque in caso di una lettura nulla, si ottiene `'NULL'`. La variabile *errno* viene aggiornata solo se si presenta un errore di accesso al file, mentre una lettura nulla, perché il flusso si è concluso, non comporta tale aggiornamento.

## ERRORI

La variabile *errno* potrebbe risultare aggiornata nel caso le funzioni restituiscano `'NULL'`. Ma per saperlo, occorre azzerare la variabile *errno* prima della chiamata di queste.

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso da cui leggere un carattere, non è valido.
EINVAL	Il descrittore di file associato al flusso da cui leggere un carattere, non consente un accesso in lettura.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fgets.c' [95.18.9]  
 'lib/stdio/getc.c' [95.18.25]

## VEDERE ANCHE

*fgetc(3)* [88.32], *getc(3)* [88.32].

88.35 os32: *fileno(3)*

<

## NOME

'*fileno*' - traduzione di un flusso di file nel numero di descrittore corrispondente

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int fileno (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fileno()* traduce il flusso di file, rappresentato da *fp*, nel numero del descrittore corrispondente. Tuttavia, il risultato è valido solo se il flusso di file specificato è aperto effettivamente.

## VALORE RESTITUITO

Se *fp* punta effettivamente a un flusso di file aperto, il valore restituito corrisponde al numero di descrittore del file stesso; diversamente, si potrebbe ottenere un numero privo di senso. Se come argomento si indica il puntatore nullo, si ottiene un errore, rappresentato dal valore -1.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	È stato richiesto di risolvere il puntatore nullo.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]  
 'lib/stdio/fileno.c' [95.18.10]

## VEDERE ANCHE

*clearerr(3)* [88.12], *feof(3)* [88.29], *ferror(3)* [88.30], *stdio(3)* [88.112].

88.36 os32: *fopen(3)*

<

## NOME

'*fopen*', '*freopen*' - apertura di un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
FILE *fopen (const char *path, const char *mode);
FILE *freopen (const char *restrict path,
               const char *restrict mode,
               FILE *restrict fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fopen()* apre il file indicato nella stringa a cui punta *path*, secondo le modalità di accesso contenute in *mode*, associandovi un flusso di file. In modo analogo agisce anche la funzione *freopen()*, la quale però, prima, chiude il flusso *fp*.

La modalità di accesso al file si specifica attraverso una stringa, come sintetizzato dalla tabella successiva.

mode	Significato
"r"	Si richiede un accesso in lettura, di un file già esistente. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato all'inizio del file.
"r+"	Si richiede un accesso in lettura e scrittura, di un file già esistente. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato all'inizio del file.
"w"	Si richiede un accesso in scrittura, di un file che viene troncato se esiste oppure viene creato. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato all'inizio del file.
"w+"	Si richiede un accesso in lettura e scrittura, di un file che viene troncato se esiste oppure viene creato. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato all'inizio del file.
"a"	Si richiede la creazione o il troncamento di un file, con accesso in aggiunta. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato alla fine del file, prima di ogni operazione di scrittura.
"a+"	Si richiede la creazione o il troncamento di un file, con accesso in lettura e scrittura. L'indice interno per l'accesso ai dati viene posizionato alla fine del file, prima di ogni operazione di scrittura.

## VALORE RESTITUITO

Se l'operazione si conclude con successo, viene restituito il puntatore a ciò che rappresenta il flusso di file aperto. Se però si ottiene un puntatore nullo (`'NULL'`), si è verificato un errore che può essere interpretato dal contenuto della variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	È stato fornito un argomento non valido.
EPERM	Operazione non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
EROFS	Avendo richiesto un accesso in scrittura, si ottiene che il file system che lo contiene consente soltanto un accesso in lettura.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]

'lib/stdio/fopen.c' [95.18.11]  
 'lib/stdio/freopen.c' [95.18.16]

**VEDERE ANCHE**

*open(2)* [87.37], *fclose(3)* [88.28], *stdio(3)* [88.112].

88.37 os32: *fprintf(3)*

« Vedere *printf(3)* [88.91].

88.38 os32: *fputc(3)*

**NOME**

'*fputc*', '*putc*', '*putchar*' - emissione di un carattere attraverso un flusso di file

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
int fputc (int c, FILE *fp);
int putc  (int c, FILE *fp);
int putchar (int c);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *fputc()* e *putc()* sono equivalenti e scrivono il carattere *c* nel flusso di file rappresentato da *fp*. La funzione *putchar()* esegue la scrittura di un carattere, ma nello standard output.

**VALORE RESTITUITO**

In caso di successo, il carattere scritto viene restituito in forma di intero positivo (il carattere viene inteso inizialmente senza segno, quindi viene trasformato in un intero, il quale rappresenta così un valore positivo). Se la scrittura non può avere luogo, la funzione restituisce 'EOF', corrispondente a un valore negativo.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso presso cui scrivere un carattere, non è valido.
EINVAL	Il descrittore di file associato al flusso presso cui scrivere un carattere, non consente un accesso in scrittura.

**FILE SORGENTI**

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fputc.c' [95.18.13]

**VEDERE ANCHE**

*fputs(3)* [88.39], *puts(3)* [88.39].

88.39 os32: *fputs(3)*

**NOME**

'*fputs*', '*puts*' - scrittura di una stringa attraverso un flusso di file

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
int fputs (const char *restrict string, FILE *restrict fp);
int puts  (const char *string);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *fputs()* scrive una stringa nel flusso di file *fp*, ma senza il carattere nullo di terminazione; la funzione *puts()* scrive una stringa, aggiungendo anche il codice di terminazione '\n', attraverso lo standard output.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
≥ 0	Rappresenta il successo dell'operazione.
'EOF'	Indica il verificarsi di un errore, il quale può essere interpretato eventualmente leggendo la variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

La variabile *errno* potrebbe risultare aggiornata nel caso le funzioni restituiscano 'NULL'. Ma per saperlo, occorre azzerare la variabile *errno* prima della chiamata di queste.

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso verso cui si deve scrivere, non è valido.
EINVAL	Il descrittore di file associato al flusso verso cui si deve scrivere, non consente un accesso in scrittura.

**FILE SORGENTI**

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fputs.c' [95.18.14]  
 'lib/stdio/puts.c' [95.18.29]

**VEDERE ANCHE**

*fputc(3)* [88.38], *putc(3)* [88.38], *putchar(3)* [88.38].

88.40 os32: *fread(3)*

**NOME**

'*fread*' - lettura di dati da un flusso di file

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
size_t fread (void *restrict buffer, size_t size,
              size_t nmemb,
              FILE *restrict fp);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *fread()* legge *size*×*nmemb* byte dal flusso di file *fp*, trascrivendoli in memoria a partire dall'indirizzo a cui punta *buffer*.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce la quantità di byte letta, diviso la dimensione del blocco *nmemb* (byte/*nmemb*). Se il valore ottenuto è inferiore a quello richiesto, occorre verificare eventualmente se ciò deriva dalla conclusione del file o da un errore, con l'aiuto di *feof(3)* [88.29] e di *ferror(3)* [88.30].

**FILE SORGENTI**

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fread.c' [95.18.15]

**VEDERE ANCHE**

*read(2)* [87.39], *write(2)* [87.64], *feof(3)* [88.29], *ferror(3)* [88.30], *fwrite(3)* [88.49].

88.41 os32: *free(3)*

Vedere *malloc(3)* [88.76].

88.42 os32: *freopen(3)*

Vedere *fopen(3)* [88.36].

88.43 os32: *fscanf(3)*

Vedere *scanf(3)* [88.102].

88.44 os32: *fseek(3)*

**NOME**

'*fseek*', '*fseeko*' - riposizionamento dell'indice di accesso di un flusso di file

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
int fseek (FILE *fp, long int offset, int whence);
int fseeko (FILE *fp, off_t offset, int whence);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni *fseek()* e *fseeko()* cambiano l'indice della posizione interna a un flusso di file, specificato dal parametro *fp*. L'indice viene collocato secondo lo scostamento rappresentato da *offset*, rispetto al riferimento costituito dal parametro *whence*. Il parametro *whence* può assumere solo tre valori, come descritto nello schema successivo.

Valore di <i>whence</i>	Significato
SEEK_SET	lo scostamento si riferisce all'inizio del file.
SEEK_CUR	lo scostamento si riferisce alla posizione che ha già l'indice interno al file.
SEEK_END	lo scostamento si riferisce alla fine del file.

La differenza tra le due funzioni sta solo nel tipo del parametro *offset*, il quale, da 'long int' passa a 'off\_t'.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Rappresenta il successo dell'operazione.
-1	Indica il verificarsi di un errore, il quale può essere interpretato leggendo la variabile <i>errno</i> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso, non è valido.
EINVAL	Gli argomenti non sono validi, come succede se la combinazione di scostamento e riferimento non è ammissibile (per esempio uno scostamento negativo, quando il riferimento è l'inizio del file).

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]  
 'lib/stdio/fseek.c' [95.18.18]

## VEDERE ANCHE

*lseek(2)* [87.33], *fgetpos(3)* [88.33], *fsetpos(3)* [88.33], *ftell(3)* [88.47], *rewind(3)* [88.100].

88.45 os32: *fseeko(3)*

« Vedere *fseek(3)* [88.44].

88.46 os32: *fsetpos(3)*

« Vedere *fgetpos(3)* [88.33].

88.47 os32: *ftell(3)*

« NOME

'ftell', 'ftello' - interrogazione dell'indice di accesso relativo a un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
long int ftell (FILE *fp);
off_t ftello (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni *ftell()* e *ftello()* restituiscono il valore dell'indice interno di accesso al file specificato in forma di flusso, con il parametro *fp*. La differenza tra le due funzioni consiste nel tipo restituito, il quale, nel primo caso è 'long int', mentre nel secondo è 'off\_t'. L'indice ottenuto è riferito all'inizio del file.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
≥ 0	Rappresenta l'indice interno al file.
-1	Indica il verificarsi di un errore, il quale può essere interpretato leggendo la variabile <i>errno</i> .

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file associato al flusso, non è valido.
EINVAL	Il flusso di file specificato non è valido.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]  
 'lib/stdio/ftell.c' [95.18.21]  
 'lib/stdio/ftello.c' [95.18.22]

## VEDERE ANCHE

*lseek(2)* [87.33], *fgetpos(3)* [88.33], *fsetpos(3)* [88.33], *ftell(3)* [88.44], *rewind(3)* [88.100].

88.48 os32: *ftello(3)*

Vedere *ftell(3)* [88.47].

88.49 os32: *fwrite(3)*

## NOME

'fwrite' - scrittura attraverso un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
size_t fwrite (const void *restrict buffer, size_t size,
              size_t nmemb,
              FILE *restrict fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fwrite()* scrive *size*×*nmemb* byte nel flusso di file *fp*, traendoli dalla memoria, a partire dall'indirizzo a cui punta *buffer*.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte scritta, diviso la dimensione del blocco rappresentato da *nmemb* (byte/*nmemb*). Se il valore ottenuto è inferiore a quello richiesto, si tratta presumibilmente di un errore, ma per accertarsene conviene usare *ferror(3)* [88.30].

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/fwrite.c' [95.18.23]

## VEDERE ANCHE

*read(2)* [87.39], *write(2)* [87.64], *feof(3)* [88.29], *ferror(3)* [88.30], *fread(3)* [88.40].

88.50 os32: *getc(3)*

Vedere *fgetc(3)* [88.32].

88.51 os32: *getchar(3)*

Vedere *fgetc(3)* [88.32].

88.52 os32: *getenv(3)*

## NOME

'getenv' - lettura del valore di una variabile di ambiente

## SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
char *getenv (const char *name);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *getenv()* richiede come argomento una stringa contenente il nome di una variabile di ambiente, per poter restituire la stringa che rappresenta il contenuto di tale variabile.

**VALORE RESTITUITO**

Il puntatore alla stringa con il contenuto della variabile di ambiente richiesta, oppure il puntatore nullo ('**NULL**'), se la variabile in questione non esiste.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/stdlib.h' [95.19]
'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]
'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]
'lib/stdlib/environment.c' [95.19.8]
'lib/stdlib/getenv.c' [95.19.10]
```

**VEDERE ANCHE**

*environ(7)* [91.1], *putenv(3)* [88.94], *setenv(3)* [88.104], *unsetenv(3)* [88.104].

## 88.53 os32: getgrent(3)

**NOME**

'**getgrent**', '**setgrent**', '**endgrent**' - accesso alle voci del file '/etc/group'

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <grp.h>
struct group *getgrent (void);
void          setgrent (void);
void          endgrent (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *getgrent()* restituisce il puntatore a una variabile strutturata, di tipo '**struct group**', come definito nel file 'grp.h', in cui si possono trovare le stesse informazioni contenute nelle voci (righe) del file '/etc/group', separate in campi. La prima volta, nella variabile strutturata a cui punta la funzione si ottiene il contenuto della prima voce, ovvero del primo utente dell'elenco; nelle chiamate successive si ottengono le altre.

Si utilizza la funzione *setgrent()* per ripartire dalla prima voce del file '/etc/group'; si utilizza invece la funzione *endgrent()* per chiudere il file '/etc/group' quando non serve più.

Il tipo '**struct group**' è definito nel file 'grp.h' nel modo seguente:

```
struct group {
    char *gr_name;
    char *gr_passwd;
    gid_t gr_gid;
    char *gr_mem[];
};
```

La sequenza dei membri della struttura corrisponde a quella dei campi delle righe del file '/etc/group'; in particolare, l'ultimo membro raccoglie i riferimenti alle stringhe che descrivono i nomi degli utenti aggregati al gruppo.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione *getgrent()* restituisce il puntatore a una variabile strutturata di tipo '**struct group**', se l'operazione ha avuto successo. Se la scansione del file '/etc/group' ha raggiunto il termine, oppure se si è verificato un errore, restituisce invece il valore '**NULL**'. Per poter distinguere tra la conclusione del file o il verificarsi di un errore, prima della chiamata della funzione occorre azzerare il valore della variabile *errno*, verificando successivamente se ha acquisito un valore differente.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

**DIFETTI**

Nel file '/etc/group' non è possibile lasciare campi vuoti, a parte l'ultimo, anche se questi non sono usati, perché la scansione avviene con la funzione *strtok()*. Pertanto, benché il campo della parola d'ordine non sia usato con os32, occorre metterci ugualmente qualcosa.

**FILE SORGENTI**

```
'lib/sys/types.h' [95.26]
'lib/pwd.h' [95.15]
'lib/grp/grent.c' [95.7.1]
```

**VEDERE ANCHE**

*getgrnam(3)* [88.54], *getgrgid(3)* [88.54], *group(5)* [90.1].

## 88.54 os32: getgrnam(3)

**NOME**

'**getgrnam**', '**getgrgid**' - selezione di una voce dal file '/etc/passwd'

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <grp.h>
struct group *getgrnam (const char *name);
struct group *getrggid (gid_t gid);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *getgrnam()* restituisce il puntatore a una variabile strutturata, di tipo '**struct group**', come definito nel file 'grp.h', contenente le informazioni sul gruppo specificato per nome, dal file '/etc/group'. La funzione *getrggid()* si comporta in modo analogo, individuando però il gruppo da selezionare in base al numero GID.

Il tipo '**struct group**' è definito nel file 'grp.h' nel modo seguente:

```
struct group {
    char *gr_name;
    char *gr_passwd;
    gid_t gr_gid;
    char *gr_mem[];
};
```

La sequenza dei membri della struttura corrisponde a quella dei campi delle righe del file '/etc/group'; in particolare, l'ultimo membro raccoglie i riferimenti alle stringhe che descrivono i nomi degli utenti aggregati al gruppo.

**VALORE RESTITUITO**

Le funzioni *getgrnam()* e *getrggid()* restituiscono il puntatore a una variabile strutturata di tipo '**struct group**', se l'operazione ha avuto successo. Se il nome o il numero del gruppo non si trovano nel file '/etc/group', oppure se si presenta un errore, il valore restituito è '**NULL**'. Per poter distinguere tra una voce



non trovata o il verificarsi di un errore di accesso al file `‘/etc/group’`, prima della chiamata della funzione occorre azzerare il valore della variabile *errno*, verificando successivamente se ha acquisito un valore differente.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

## FILE SORGENTI

`‘lib/sys/types.h’` [95.26]  
`‘lib/grp.h’` [95.7]  
`‘lib/grp/grent.c’` [95.7.1]

## VEDERE ANCHE

`getgrent(3)` [88.53], `setgrent(3)` [88.53], `endgrent(3)` [88.53], `group(5)` [90.1].

88.55 os32: `getpwuid(3)`

<< Vedere `getgrnam(3)` [88.54].

88.56 os32: `getopt(3)`

<<

## NOME

`‘getopt’` - scansione delle opzioni della riga di comando

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
extern *char optarg;
extern int optind;
extern int opterr;
extern int optopt;
int getopt (int argc, char *const argv[],
           const char *optstring);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *getopt()* riceve, come primi due argomenti, gli stessi parametri *argc* e *argv[]*, che sono già della funzione *main()* del programma in cui *getopt()* si usa. In altri termini, *getopt()* deve conoscere la quantità degli argomenti usati per l'avvio del programma e deve poterli scandire. L'ultimo argomento di *getopt()* è una stringa contenente l'elenco delle lettere delle opzioni che ci si attende di trovare nella scansione delle stringhe dell'array *argv[]*, con altre sigle eventuali per sapere se tali opzioni sono singole o si attendono un proprio argomento.

Per poter usare la funzione *getopt()* proficuamente, è necessario che la sintassi di utilizzo del programma del quale si vuole scandire la riga di comando, sia uniforme con l'uso comune:

```
programma [-x[ argomento ] ]... [ argomento ]...
```

Pertanto, dopo il nome del programma possono esserci delle opzioni, riconoscibili perché composte da una sola lettera, preceduta da un trattino. Tali opzioni potrebbero richiedere un proprio argomento. Dopo le opzioni e i relativi argomenti, ci possono essere altri argomenti, al di fuori della competenza di *getopt()*. Vale

anche la considerazione che più opzioni, prive di argomento, possono essere unite assieme in un'unica parola, con un solo trattino iniziale.

La funzione *getopt()* si avvale di variabili pubbliche, di cui occorre conoscere lo scopo.

La variabile *optind* viene usata da *getopt()* come indice per scandire l'array *argv[]*. Quando con gli utilizzi successivi di *optarg()* si determina che è stata completata la scansione delle opzioni (in quanto *optarg()* restituisce il valore -1), la variabile *optind* diventa utile per conoscere qual è il prossimo elemento di *argv[]* da prendere in considerazione, trattandosi del primo argomento della riga di comando che non è un'opzione.

La variabile *opterr* serve per configurare il comportamento di *getopt()*. Questa variabile contiene inizialmente il valore 1. Quando *getopt()* incontra un'opzione per la quale si richiede un argomento, il quale risulta però mancante, se la variabile *opterr* risulta avere un valore diverso da zero, visualizza un messaggio di errore attraverso lo standard error. Pertanto, per evitare tale visualizzazione, è sufficiente assegnare preventivamente il valore zero alla variabile *opterr*.

Quando un'opzione individuata da *getopt()* risulta errata per qualche ragione (perché non prevista o perché si attende un argomento che invece non c'è), la variabile *optopt* riceve il valore (tradotto da carattere senza segno a intero) della lettera corrispondente a quell'opzione. Pertanto, in tal modo è possibile conoscere cosa ha provocato il problema.

Il puntatore *optarg* viene modificato quando *getopt()* incontra un'opzione che chiede un argomento. In tal caso, *optarg* viene modificato in modo da puntare alla stringa che rappresenta tale argomento.

La compilazione della stringa corrispondente a *optstring* deve avvenire secondo una sintassi precisa:

```
[ : ] [ * [ : ] ] ...
```

La stringa *optstring* può iniziare con un simbolo di due punti, quindi seguono le lettere che rappresentano le opzioni possibili, tenendo conto che quelle per cui si attende un argomento devono anche essere seguite da due punti. Per esempio, `‘ab:cd:’` significa che ci può essere un'opzione `‘-a’`, un'opzione `‘-b’` seguita da un argomento, un'opzione `‘-c’` e un'opzione `‘-d’` seguita da un argomento.

Per comprendere l'uso della funzione *getopt()* si propone una versione ultraridotta di *kill(1)* [86.12], dove si ammette solo l'invio dei segnali SIGTERM e SIGQUIT.

```
#include <sys/os32.h>
#include <sys/stat.h>
#include <sys/types.h>
#include <unistd.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include <errno.h>
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <string.h>
#include <limits.h>
#include <libgen.h>
//-----
int
main (int argc, char *argv[], char *envp[])
{
    int          signal = SIGTERM;
    int          pid;
    int          a;           // Index inside arguments.
    int          opt;
    extern char *optarg;
    extern int  optopt;
    //
    while ((opt = getopt (argc, argv, ":ls:")) != -1)
    {
        switch (opt)
```

```

{
  case 'l':
    printf ("TERM ");
    printf ("KILL ");
    printf ("\n");
    return (0);
    break;
  case 's':
    if (strcmp (optarg, "KILL") == 0)
      {
        signal = SIGKILL;
      }
    else if (strcmp (optarg, "TERM") == 0)
      {
        signal = SIGTERM;
      }
    break;
  case '?':
    fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n",
            optopt);
    return (1);
    break;
  case ':':
    fprintf (stderr, "Missing argument for option "
            "-%c\n", optopt);
    return (1);
    break;
  default:
    fprintf (stderr, "Getopt problem: unknown "
            "option %c\n", opt);
    return (1);
  }
}
//
// Scan other command line arguments.
//
for (a = optind; a < argc; a++)
{
  pid = atoi (argv[a]);
  if (pid > 0)
    {
      if (kill (pid, signal) < 0)
        {
          perror (argv[a]);
        }
    }
}
return (0);
}

```

Come si vede nell'esempio, la funzione `getopt()` viene chiamata sempre nello stesso modo, all'interno di un ciclo iterativo.

Alla prima chiamata della funzione, questa esamina il primo argomento della riga di comando, verificando se si tratta di un'opzione o meno. Se si tratta di un'opzione, benché possa essere errata per qualche ragione, restituisce un carattere (convertito a intero), il quale può corrispondere alla lettera dell'opzione se questa è valida, oppure a un simbolo differente in caso di problemi. Nelle chiamate successive, `getopt()` considera di volta in volta gli argomenti successivi della riga di comando, fino a quando si accorge che non ci sono più opzioni e restituisce semplicemente il valore `-1`.

Durante la scansione delle opzioni, se `getopt()` restituisce il carattere '?', significa che ha incontrato un'opzione errata: potrebbe trattarsi di un'opzione non prevista, oppure di un'opzione che attende un argomento che non c'è. Tuttavia, la stringa `optstring` potrebbe iniziare opportunamente con il simbolo di due punti, così come si vede nell'esempio. In tal caso, se `getopt()` incontra un'opzione errata in quanto mancante di un'opzione necessaria, invece di restituire '?', restituisce ':', così da poter distinguere il tipo di errore.

È il caso di osservare che le chiamate successive di `getopt()` fanno progredire la scansione della riga di comando e generalmente non c'è bisogno di tornare indietro per ripeterla. Tuttavia, nel caso lo si volesse, basterebbe reinizializzare la variabile `optind` a uno (il primo argomento della riga di comando).

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]

'lib/unistd/getopt.c' [95.30.23]

## 88.57 os32: getpwent(3)

### NOME

'`getpwent`', '`setpwent`', '`endpwent`' - accesso alle voci del file '/etc/passwd'

### SINTASSI

```

#include <sys/types.h>
#include <pwd.h>
struct passwd *getpwent (void);
void          setpwent (void);
void          endpwent (void);

```

### DESCRIZIONE

La funzione `getpwent()` restituisce il puntatore a una variabile strutturata, di tipo '`struct passwd`', come definito nel file '`pwd.h`', in cui si possono trovare le stesse informazioni contenute nelle voci (righe) del file '`/etc/passwd`', separate in campi. La prima volta, nella variabile struttura a cui punta la funzione si ottiene il contenuto della prima voce, ovvero del primo utente dell'elenco; nelle chiamate successive si ottengono le altre.

Si utilizza la funzione `setpwent()` per ripartire dalla prima voce del file '`/etc/passwd`'; si utilizza invece la funzione `endpwent()` per chiudere il file '`/etc/passwd`' quando non serve più.

Il tipo '`struct passwd`' è definito nel file '`pwd.h`' nel modo seguente:

```

struct passwd {
  char *pw_name;
  char *pw_passwd;
  uid_t pw_uid;
  gid_t pw_gid;
  char *pw_gecos;
  char *pw_dir;
  char *pw_shell;
};

```

La sequenza dei campi della struttura corrisponde a quella contenuta nel file '`/etc/passwd`'.

### VALORE RESTITUITO

La funzione `getpwent()` restituisce il puntatore a una variabile strutturata di tipo '`struct passwd`', se l'operazione ha avuto successo. Se la scansione del file '`/etc/passwd`' ha raggiunto il termine, oppure se si è verificato un errore, restituisce invece il valore '`NULL`'. Per poter distinguere tra la conclusione del file o il verificarsi di un errore, prima della chiamata della funzione occorre azzerare il valore della variabile `errno`, verificando successivamente se ha acquisito un valore differente.

### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

**DIFETTI**

Nel file `/etc/passwd` non è possibile lasciare campi vuoti, anche se questi non sono usati, perché la scansione avviene con la funzione `strtok()`.

**FILE SORGENTI**

`lib/sys/types.h` [95.26]  
`lib/pwd.h` [95.15]  
`lib/pwd/pwent.c` [95.15.1]

**VEDERE ANCHE**

`getpwnam(3)` [88.58], `getpwuid(3)` [88.58], `passwd(5)` [90.4].

88.58 os32: `getpwnam(3)`

**NOME**

`'getpwnam', 'getpwuid'` - selezione di una voce dal file `/etc/passwd`

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <pwd.h>
struct passwd *getpwnam(const char *name);
struct passwd *getpwuid(uid_t uid);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `getpwnam()` restituisce il puntatore a una variabile strutturata, di tipo `'struct passwd'`, come definito nel file `'pwd.h'`, contenente le informazioni sull'utenza specificata per nome, dal `'/etc/passwd'`. La funzione `getpwuid()` si comporta in modo analogo, individuando però l'utenza da selezionare in base al numero UID.

Il tipo `'struct passwd'` è definito nel file `'pwd.h'` nel modo seguente:

```
struct passwd {
    char *pw_name;
    char *pw_passwd;
    uid_t pw_uid;
    gid_t pw_gid;
    char *pw_gecos;
    char *pw_dir;
    char *pw_shell;
};
```

La sequenza dei campi della struttura corrisponde a quella contenuta nel file `'/etc/passwd'`.

**VALORE RESTITUITO**

Le funzioni `getpwnam()` e `getpwuid()` restituiscono il puntatore a una variabile strutturata di tipo `'struct passwd'`, se l'operazione ha avuto successo. Se il nome o il numero dell'utente non si trovano nel file `'/etc/passwd'`, oppure se si presenta un errore, il valore restituito è `'NULL'`. Per poter distinguere tra una voce non trovata o il verificarsi di un errore di accesso al file `'/etc/passwd'`, prima della chiamata della funzione occorre azzerare il valore della variabile `errno`, verificando successivamente se ha acquisito un valore differente.

**ERRORI**

Valore di <code>errno</code>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione non consentita.
EEXIST	Il file da creare esiste già.
EACCES	Accesso non consentito.
ENOENT	Il file non esiste, oppure non esiste il percorso che porta al file da creare.
EROFS	Avendo richiesto un accesso in scrittura, si ottiene che il file system che lo contiene consente soltanto un accesso in lettura.
ENOTDIR	Il percorso che porta al file da aprire non è valido, in quanto ciò che dovrebbe essere una directory, non lo è.
ENFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del sistema operativo (il sistema ha raggiunto il limite).
EMFILE	Non si possono aprire altri file nell'ambito del processo in corso.

**FILE SORGENTI**

`lib/sys/types.h` [95.26]  
`lib/pwd.h` [95.15]  
`lib/pwd/pwent.c` [95.15.1]

**VEDERE ANCHE**

`getpwent(3)` [88.57], `setpwent(3)` [88.57], `endpwent(3)` [88.57], `passwd(5)` [90.4].

88.59 os32: `getpwuid(3)`

Vedere `getpwnam(3)` [88.58].

88.60 os32: `gets(3)`

Vedere `fgets(3)` [88.34].

88.61 os32: `gmtime(3)`

Vedere `ctime(3)` [88.15].

88.62 os32: `htonl(3)`

Vedere `byteorder(3)` [88.11].

88.63 os32: `htons(3)`

Vedere `byteorder(3)` [88.11].

88.64 os32: `imaxabs(3)`

Vedere `abs(3)` [88.3].

88.65 os32: `imaxdiv(3)`

Vedere `div(3)` [88.17].

88.66 os32: `inet_ntop(3)`

**NOME**

`'inet_ntop'` - conversione di un indirizzo IP dalla sua forma numerica a quella testuale

**SINTASSI**

```
#include <arpa/inet.h>
const char *inet_ntop(int family, const void *src,
                     char *dst, socklen_t size);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione `inet_ntop()` converte un indirizzo IPv4, contenuto in una variabile strutturata di tipo `'struct in_addr'`, a cui punta `src`, in una stringa, annotandola nella memoria tampona a cui punta `dst`, la cui dimensione massima è di `size` byte.

Il parametro *family* indica il tipo di indirizzo da convertire, ma per os32 è ammesso soltanto il tipo *AF\_INET*, corrispondente a IPv4.

#### VALORE RESTITUITO

Se l'operazione si conclude con successo, la funzione restituisce il puntatore a *dst*; altrimenti, si ottiene il valore *NULL* e va verificato il contenuto della variabile *errno*.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EAFNOSUPPORT	È stata richiesta la conversione di un tipo di indirizzo diverso da <i>AF_INET</i> .
EINVAL	In corrispondenza del parametro <i>src</i> o di <i>dst</i> si ha un puntatore nullo.

#### FILE SORGENTI

'lib/arpa/inet.h' [95.3]

'lib/arpa/inet/inet\_ntop.c' [95.3.3]

#### VEDERE ANCHE

*inet\_pton(3)* [88.67].

88.67 os32: *inet\_pton(3)*

#### NOME

'*inet\_pton*' - conversione di un indirizzo IP dalla sua forma testuale a quella numerica

#### SINTASSI

```
#include <arpa/inet.h>
int inet_pton (int family, const char *src, void *dst);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *inet\_pton()* converte un indirizzo IPv4, contenuto nella stringa *src*, in una variabile strutturata di tipo '*struct in\_addr*', a cui punta *dst*.

Il parametro *family* indica il tipo di indirizzo da convertire, ma per os32 è ammesso soltanto il tipo *AF\_INET*, corrispondente a IPv4.

#### VALORE RESTITUITO

Se l'operazione si conclude con successo, la funzione restituisce il valore numerico 1; se invece la stringa *src* non contiene un indirizzo valido, la funzione restituisce 0; se il valore di *family* non è valido o non è gestito, restituisce -1.

#### ERRORI

La variabile *errno* non viene modificata, perché tutti i casi che possono presentarsi sono espressi attraverso il valore restituito dalla funzione.

#### FILE SORGENTI

'lib/arpa/inet.h' [95.3]

'lib/arpa/inet/inet\_pton.c' [95.3.4]

#### VEDERE ANCHE

*inet\_ntop(3)* [88.66].

88.68 os32: *input\_line(3)*

#### NOME

'*input\_line*' - riga di comando

#### SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
void input_line (char *line, char *prompt, size_t size,
                int type);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *input\_line()* consente di inserire un'informazione da tastiera, interpretando in modo adeguato i codici usati per cancellare. Si tratta del mezzo principale di inserimento di un dato da tastiera per os32.

Il parametro *line* è il puntatore a un'area di memoria, da modificare con l'inserimento che si intende fare; questa area di memoria deve essere in grado di contenere tanti byte quanto indicato con il parametro *size*. Il parametro *prompt* indica una stringa da usare come invito, a sinistra della riga da inserire. Il parametro *type* serve a specificare il tipo di visualizzazione sullo schermo di ciò che si inserisce. Si utilizzano della macro-variabili dichiarate nel file '*sys/os32.h*':

Macro-variabile	Descrizione
INPUT_LINE_ECHO	Produce un comportamento «normale», per cui ciò che viene digitato è rappresentato conformemente sullo schermo del terminale.
INPUT_LINE_HIDDEN	Fa sì che quanto digitato non appaia: si usa per esempio per l'inserimento di una parola d'ordine.

La funzione conclude il suo funzionamento quando si preme [Invio].

#### VALORE RESTITUITO

La funzione non restituisce alcunché, ma ciò che viene digitato è disponibile nella memoria tampone rappresentata dal puntatore *line*, da intendere come stringa terminata correttamente.

#### FILE SORGENTI

'lib/sys/os32.h' [95.21]

'lib/sys/os32/input\_line.c' [95.21.1]

#### VEDERE ANCHE

*shell(1)* [86.24].

*login(1)* [86.14].

88.69 os32: *isatty(3)*

#### NOME

'*isatty*' - verifica che un certo descrittore di file si riferisca a un terminale

#### SINTASSI

```
#include <unistd.h>
int isatty (int fdn);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *isatty()* verifica se il descrittore di file specificato con il parametro *fdn* si riferisce a un dispositivo di terminale.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
1	Si tratta effettivamente del file di dispositivo di un terminale.
0	Il descrittore di file non riguarda un terminale, oppure si è verificato un errore; in ogni caso la variabile <i>errno</i> viene aggiornata.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il descrittore di file non si riferisce a un terminale.
EBADF	Il descrittore di file indicato non è valido.

#### FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]

'lib/unistd/isatty.c' [95.30.28]

#### VEDERE ANCHE

*stat(2)* [87.55], *ttyname(3)* [88.133].

88.70 os32: labs(3)

« Vedere *abs(3)* [88.3].

88.71 os32: ldiv(3)

« Vedere *div(3)* [88.17].

88.72 os32: llabs(3)

« Vedere *abs(3)* [88.3].

88.73 os32: lldiv(3)

« Vedere *div(3)* [88.17].

88.74 os32: major(3)

« Vedere *makedev(3)* [88.75].

88.75 os32: makedev(3)

«

**NOME**

'makedev', 'major', 'minor' - gestione dei numeri di dispositivo

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
dev_t makedev (int major, int minor);
int major (dev_t device);
int minor (dev_t device);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *makedev()* restituisce il numero di dispositivo complessivo, partendo dal numero primario (*major*) e dal numero secondario (*minor*), presi separatamente.

Le funzioni *major()* e *minor()*, rispettivamente, restituiscono il numero primario o il numero secondario, partendo da un numero di dispositivo completo.

Si tratta di funzioni non previste dallo standard, ma ugualmente diffuse.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/types.h' [95.26]  
 'lib/sys/types/makedev.c' [95.26.2]  
 'lib/sys/types/major.c' [95.26.1]  
 'lib/sys/types/minor.c' [95.26.3]

88.76 os32: malloc(3)

«

**NOME**

'malloc', 'free', 'realloc' - allocazione e rilascio dinamico di memoria

**SINTASSI**

```
#include <stdlib.h>
void *malloc (size_t size);
void free (void *address);
void *realloc (void *address, size_t size);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *malloc()* e *free()* consentono di allocare, riallocare e liberare delle aree di memoria, in modo dinamico.

La funzione *malloc()* (*memory allocation*) si usa per richiedere l'allocazione di una dimensione di almeno *size* byte di memoria. Se l'allocazione avviene con successo, la funzione restituisce il puntatore generico di tale area allocata.

Quando un'area di memoria allocata precedentemente non serve più, va liberata espressamente con l'ausilio della funzione *free()*, la quale richiede come argomento il puntatore generico all'inizio

di tale area. Naturalmente, si può liberare la memoria una volta sola e un'area di memoria liberata non può più essere raggiunta.

Quando un'area di memoria già allocata richiede una modifica nella sua estensione, si può usare la funzione *realloc()*, la quale necessita di conoscere il puntatore precedente e la nuova estensione. La funzione restituisce un nuovo puntatore, il quale potrebbe eventualmente, ma non necessariamente, coincidere con quello dell'area originale.

Se le funzioni *malloc()* e *realloc()* falliscono nel loro intento, restituiscono un puntatore nullo.

**VALORE RESTITUITO**

Le funzioni *malloc()* e *realloc()* restituiscono il puntatore generico all'area di memoria allocata; se falliscono, restituiscono invece un puntatore nullo.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOMEM	Memoria insufficiente.

**FILE SORGENTI**

'lib/limits.h' [95.1.6]  
 'lib/stdlib.h' [95.19]  
 'lib/stdlib\_alloc/malloc.c' [95.19.24]  
 'lib/stdlib\_alloc/realloc.c' [95.19.25]  
 'lib/stdlib\_alloc/free.c' [95.19.23]  
 'lib/stdlib\_alloc/\_alloc\_list.c' [95.19.22]

88.77 os32: memccpy(3)

«

**NOME**

'memccpy' - copia di un'area di memoria

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
void *memccpy (void *restrict dst, const void *restrict org, int c,
               size_t n);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *memccpy()* copia al massimo *n* byte a partire dall'area di memoria a cui punta *org*, verso l'area che inizia da *dst*, fermandosi se si incontra il carattere *c*, il quale viene copiato regolarmente, fermo restando il limite massimo di *n* byte.

Le due aree di memoria, origine e destinazione, non devono sovrapporsi.

**VALORE RESTITUITO**

Nel caso in cui la copia sia avvenuta con successo, fino a incontrare il carattere *c*, la funzione restituisce il puntatore al carattere successivo a *c*, nell'area di memoria di destinazione. Se invece tale carattere non viene trovato nei primi *n* byte, restituisce il puntatore nullo 'NULL'. La variabile *errno* non viene modificata.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/memccpy.c' [95.20.1]

**VEDERE ANCHE**

*memcpy(3)* [88.80], *memmove(3)* [88.81], *strcpy(3)* [88.117], *strncpy(3)* [88.117].

88.78 os32: memchr(3)

«

**NOME**

'memchr' - scansione della memoria alla ricerca di un carattere

## SINTASSI

```
#include <string.h>
void *memchr (const void *memory, int c, size_t n);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *memchr()* scandisce l'area di memoria a cui punta *memory*, fino a un massimo di *n* byte, alla ricerca del carattere *c*.

## VALORE RESTITUITO

Se la funzione trova il carattere, restituisce il puntatore al carattere trovato, altrimenti restituisce il puntatore nullo 'NULL'.

## FILE SORGENTI

```
'lib/string.h' [95.20]
'lib/string/memchr.c' [95.20.2]
```

## VEDERE ANCHE

*strchr(3)* [88.114], *strchr(3)* [88.114], *strpbrk(3)* [88.125].

88.79 os32: memncmp(3)

## NOME

'memncmp' - confronto di due aree di memoria

## SINTASSI

```
#include <string.h>
int memncmp (const void *memory1, const void *memory2,
             size_t n);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *memncmp()* confronta i primi *n* byte di memoria delle aree che partono, rispettivamente, da *memory1* e da *memory2*.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Esito del confronto.
-1	<i>memory1</i> < <i>memory2</i>
0	<i>memory1</i> == <i>memory2</i>
+1	<i>memory1</i> > <i>memory2</i>

## FILE SORGENTI

```
'lib/string.h' [95.20]
'lib/string/memncmp.c' [95.20.3]
```

## VEDERE ANCHE

*strcmp(3)* [88.115], *strncmp(3)* [88.115].

88.80 os32: memcpy(3)

## NOME

'memcpy' - copia di un'area di memoria

## SINTASSI

```
#include <string.h>
void *memcpy (void *restrict dst, const void *restrict org,
              size_t n);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *memcpy()* copia al massimo *n* byte a partire dall'area di memoria a cui punta *org*, verso l'area che inizia da *dst*.

Le due aree di memoria, origine e destinazione, non devono sovrapporsi.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce *dst*.

## FILE SORGENTI

```
'lib/string.h' [95.20]
'lib/string/memcpy.c' [95.20.4]
```

## VEDERE ANCHE

*memcpy(3)* [88.77], *memmove(3)* [88.81], *strcpy(3)* [88.117], *strncpy(3)* [88.117].

88.81 os32: memmove(3)

## NOME

'memmove' - copia di un'area di memoria

## SINTASSI

```
#include <string.h>
void *memmove (void *dst, const void *org, size_t n);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *memmove()* copia al massimo *n* byte a partire dall'area di memoria a cui punta *org*, verso l'area che inizia da *dst*. A differenza di quanto fa *memcpy()*, la funzione *memmove()* esegue la copia correttamente anche se le due aree di memoria sono sovrapposte.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce *dst*.

## FILE SORGENTI

```
'lib/string.h' [95.20]
'lib/string/memmove.c' [95.20.5]
```

## VEDERE ANCHE

*memcpy(3)* [88.77], *memcpy(3)* [88.80], *strcpy(3)* [88.117], *strncpy(3)* [88.117].

88.82 os32: memset(3)

## NOME

'memset' - scrittura della memoria con un byte sempre uguale

## SINTASSI

```
#include <string.h>
void *memset (void *memory, int c, size_t n);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *memset()* scrive *n* byte, contenenti il valore di *c*, ridotto a un carattere, a partire dal ciò a cui punta *memory*.

## FILE SORGENTI

```
'lib/string.h' [95.20]
'lib/string/memset.c' [95.20.6]
```

## VEDERE ANCHE

*memcpy(3)* [88.80].

88.83 os32: minor(3)

Vedere *mkdev(3)* [88.75].

88.84 os32: mktime(3)

Vedere *ctime(3)* [88.15].

88.85 os32: namep(3)

## NOME

'namep' - ricerca del percorso di un programma utilizzando la variabile di ambiente *PATH*

## SINTASSI

```
#include <sys/os32.h>
int namep (const char *name, char *path, size_t size);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *namep()* trova il percorso di un programma, tenendo conto delle informazioni contenute nella variabile di ambiente *PATH*.

Il parametro *name* rappresenta una stringa con il nome del comando da cercare nel file system; il parametro *path* deve essere il puntatore di un'area di memoria, da sovrascrivere con il percorso assoluto del programma da avviare, una volta trovato, con l'accortezza di far sì che risulti una stringa terminata correttamente; il parametro *size* specifica la dimensione massima che può avere la stringa *path*.

Questa funzione viene utilizzata in particolare da *execvp()*.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
0	Operazione riuscita.
-1	Operazione fallita. Va verificato l'errore indicato dalla variabile <i>errno</i> .

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Uno degli argomenti non è valido.
ENOENT	La variabile di ambiente <i>PATH</i> non è dichiarata, oppure il comando richiesto non si trova nei percorsi previsti.
ENAMETOOLONG	Il percorso per l'avvio del programma è troppo lungo.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/os32.h' [95.21]

'lib/sys/os32/namep.c' [95.21.4]

**VEDERE ANCHE**

*shell(1)* [86.24], *execvp(3)* [88.21], *execlp(3)* [88.21].

88.86 os32: ntohl(3)

« Vedere *byteorder(3)* [88.11].

88.87 os32: ntohs(3)

« Vedere *byteorder(3)* [88.11].

88.88 os32: offsetof(3)

«

**NOME**

'*offsetof*' - posizione di un membro di una struttura, dall'inizio della stessa

**SINTASSI**

```
#include <stddef.h>
size_t offsetof (type, member);
```

**DESCRIZIONE**

La macroistruzione *offsetof()* consente di determinare la collocazione relativa di un membro di una variabile strutturata, restituendo la quantità di byte che la struttura occupa prima dell'inizio del membro richiesto. Per ottenere questo risultato, il primo argomento deve essere il nome del tipo del membro cercato, mentre il secondo argomento deve essere il nome del membro stesso.

**VALORE RESTITUITO**

La macroistruzione restituisce lo scostamento del membro specificato, rispetto all'inizio della struttura a cui appartiene, espresso in byte.

**FILE SORGENTI**

'lib/stddef.h' [95.1.12]

88.89 os32: opendir(3)

«

**NOME**

'*opendir*' - apertura di una directory

**SINTASSI**

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>
DIR *opendir (const char *name);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *opendir()* apre la directory rappresentata da *name*, posizionando l'indice interno per le operazioni di accesso alla prima voce della directory stessa.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore al flusso aperto; in caso di errore, restituisce '*NULL*' e aggiorna la variabile *errno*.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il valore di <i>name</i> non è valido.
EMFILE	Troppi file aperti dal processo.
ENFILE	Troppi file aperti complessivamente nel sistema.
ENOTDIR	Il percorso indicato in <i>name</i> non corrisponde a una directory.

**NOTE**

La funzione *opendir()* attiva il bit *close-on-exec*, rappresentato dalla macro-variabile *FD\_CLOEXEC*, per il descrittore del file che rappresenta la directory. Ciò serve a garantire che la directory venga chiusa quando si utilizzano le funzioni '*exec...()*'.

**FILE SORGENTI**

'lib/sys/types.h' [95.26]

'lib/dirent.h' [95.4]

'lib/dirent/DIR.c' [95.4.1]

'lib/dirent/opendir.c' [95.4.3]

**VEDERE ANCHE**

*open(2)* [87.37], *closedir(3)* [88.13], *readdir(3)* [88.98], *rewinddir(3)* [88.101].

88.90 os32: perror(3)

«

**NOME**

'*perror*' - emissione di un messaggio di errore di sistema

**SINTASSI**

```
#include <stdio.h>
void perror (const char *string);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *perror()* legge il valore della variabile *errno* e, se questo è diverso da zero, emette attraverso lo standard output la stringa fornita come argomento, ammesso che non si tratti del puntatore nullo, quindi continua con l'emissione della descrizione dell'errore.

La funzione *perror()* di os32, nell'emettere il testo dell'errore, mostra anche il nome del file sorgente e il numero della riga in cui si è verificato. Ma questi dati sono validi soltanto se l'annotazione dell'errore è avvenuta, a suo tempo, con l'ausilio della funzione *errset(3)* [88.20], la quale non è prevista dagli standard.

**FILE SORGENTI**

'lib/errno.h' [95.5]

'lib/stdio.h' [95.18]

'lib/stdio/perror.c' [95.18.26]

## VEDERE ANCHE

`errno(3)` [88.20], `strerror(3)` [88.120].

88.91 os32: `printf(3)`

<

## NOME

'`printf`', '`fprintf`', '`sprintf`', '`snprintf`' - composizione dei dati per la visualizzazione

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int printf (char *restrict format, ...);
int fprintf (FILE *fp, char *restrict format, ...);
int sprintf (char *restrict string,
            const char *restrict format, ...);
int snprintf (char *restrict string, size_t size,
            const char *restrict format, ...);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni del gruppo '`..printf()`' hanno in comune lo scopo di comporre dei dati in forma di stringa, generalmente per la visualizzazione, o comunque per la fruizione a livello umano.

I dati in ingresso possono essere vari e si collocano come argomenti finali, di tipo e quantità non noti nel prototipo delle funzioni. Per quantificare e qualificare questi argomenti aggiuntivi, la stringa a cui punta il parametro *format*, deve contenere degli **specificatori di conversione**, oltre eventualmente ad altri caratteri. Pertanto, queste funzioni, prendono la stringa a cui punta *format*, la interpretano e determinano quali argomenti variabili sono presenti, quindi producono un'altra stringa, composta dalla stringa precedente, sostituendo gli specificatori di conversione con i dati a cui questi si riferiscono, secondo una forma di conversione definita dagli specificatori stessi. Si osservi l'esempio seguente:

```
printf ("Valore: %x %i %o\n", 123, 124, 125);
```

In questo modo si ottiene la visualizzazione, attraverso lo standard output, della stringa '`Valore: 7b 124 175`'. Infatti: '`%x`' è uno specificatore di conversione che richiede di interpretare il proprio parametro (in questo caso il primo) come intero normale e di rappresentarlo in esadecimale; '`%i`' legge un numero intero normale e lo rappresenta nella forma decimale consueta; '`%o`' legge un intero e lo mostra in ottale.

La funzione `printf()` emette il risultato della composizione attraverso lo standard output; la funzione `fprintf()` lo fa attraverso il flusso di file *fp*; le funzioni `sprintf()` e `snprintf()` si limitano a scrivere il risultato a partire da ciò a cui punta *string*, con la particolarità di `snprintf()` che si dà comunque un limite da non superare, per evitare che la scrittura vada a sovrascrivere altri dati in memoria.

Gli specificatori di conversione devono rispettare la sintassi seguente per la libreria di os32:

```
%[ simbolo ] [ n_ampiezza ] [ . n_precision ] [ hh | h | l | ll | j | z | t ] tipo
```

La prima cosa da individuare in uno specificatore di conversione è il tipo di argomento che viene interpretato e, di conseguenza, il genere di rappresentazione che se ne vuole produrre. Il tipo viene espresso da una lettera alfabetica, alla fine dello specificatore di conversione.

Simbolo	Tipo di argomento	Conversione applicata
<code>%d</code>	int	Numero intero con segno da rappresentare in base dieci.
<code>%i</code>	int	Numero intero con segno da rappresentare in base dieci.
<code>%u</code>	unsigned int	Numero intero senza segno da rappresentare in base dieci.
<code>%o</code>	unsigned int	Numero intero senza segno da rappresentare in ottale (senza lo zero iniziale che viene usato spesso per caratterizzare un tale tipo di rappresentazione).
<code>%x</code> <code>%X</code>	unsigned int	Numero intero senza segno da rappresentare in esadecimale (senza il prefisso '0x' o '0X' che viene usato spesso per caratterizzare un tale tipo di rappresentazione).
<code>%c</code>	int	Un carattere singolo, dopo la conversione in ' <code>unsigned char</code> '.
<code>%b</code>	unsigned int	Numero intero senza segno da rappresentare in binario (si tratta di un'estensione non prevista nello standard).
<code>%s</code>	char *	Una stringa.
<code>%%</code>		Questo specificatore si limita a produrre un carattere di percentuale ('%') che altrimenti non sarebbe rappresentabile.

Nel modello sintattico che descrive lo specificatore di conversione, si vede che subito dopo il segno di percentuale può apparire un simbolo (*flag*).

Simbolo	Corrispondenza
<code>#+...</code> <code>#+0<i>ampiezza</i>...</code>	Il segno «+» fa sì che i numeri con segno lo mostrino anche se è positivo. Può combinarsi con lo zero.
<code>%0<i>ampiezza</i>...</code> <code>#+0<i>ampiezza</i>...</code>	Lo zero fa sì che siano inseriti degli zeri a sinistra per allineare a destra il valore, nell'ambito dell'ampiezza specificata. Può combinarsi con il segno «+».
<code>%<i>ampiezza</i>...</code> <code>% <i>ampiezza</i>...</code>	In mancanza di uno zero iniziale, in presenza dell'indicazione dell'ampiezza, il valore viene allineato a destra usando degli spazi. È possibile esprimere esplicitamente l'intenzione di usare gli spazi mettendo proprio uno spazio, ma in generale non è richiesto. Se si mette lo spazio letteralmente, questo non è poi compatibile con lo zero, mentre le combinazioni con gli altri simboli sono ammissibili.
<code>%-<i>ampiezza</i>...</code> <code>%-+<i>ampiezza</i>...</code>	Il segno meno, usato quando la conversione prevede l'uso di una quantità fissa di caratteri con un valore che appare di norma allineato a destra, fa sì che il risultato sia allineato a sinistra. Il segno meno si può combinare il segno «+» e il cancelletto.

Subito prima della lettera che definisce il tipo di conversione, possono apparire una o due lettere che modificano la lunghezza del valore da interpretare (per lunghezza si intende qui la quantità di byte usati per rappresentarlo). Per esempio, '`%li`' indica che la conversione riguarda un valore di tipo '`long int`'. Tra questi specificatori della lunghezza del dato in ingresso ce ne sono alcuni che indicano un rango inferiore a quello di '`int`', come per esempio '`%.hhd`' che si riferisce a un numero intero della dimensione di un '`signed char`'; in questi casi occorre comunque considerare che nella trasmissione degli argomenti alle funzioni interviene sempre la promozione a intero, pertanto viene letto il dato della dimensione specificata, ma viene «consumato» il risultato ottenuto dalla promozione.



Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%-hhd %-hhi	signed char	%-hhu %-hho %-hhx   %-hhX %-hnb	unsigned char
%-hd %-hi	short int	%-hu %-ho %-hx   %-hX %-hb	unsigned short int

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%-ld %-li	long int	%-lu %-lo %-lx   %-lX %-lb	unsigned long int
%-lld %-lli	long long int	%-llu %-llo %-llx   %-llX %-llb	unsigned long long int

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%-jd %-ji	intmax_t	%-ju %-jo %-jx   %-jX %-jb	uintmax_t

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%-zd %-zi	size_t	%-zu %-zo %-zx   %-zX %-zb	size_t

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%-td %-ti	ptrdiff_t	%-tu %-to %-tx   %-tX %-tb	ptrdiff_t

Tra il simbolo (*flag*) e il modificatore di lunghezza può apparire un numero che rappresenta l'ampiezza da usare nella trasformazione ed eventualmente la precisione: '*ampiezza* [*.precisione* ]'. Per os32, la precisione si applica esclusivamente alle stringhe, la quale specifica la quantità di caratteri da considerare, troncando il resto.

#### VALORE RESTITUITO

Le funzioni restituiscono la quantità di caratteri utilizzati nella composizione della nuova stringa, escluso il carattere nullo di terminazione.

#### FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]

'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]  
'lib/stdio/fprintf.c' [95.18.12]  
'lib/stdio/printf.c' [95.18.27]  
'lib/stdio/sprintf.c' [95.18.35]  
'lib/stdio/snprintf.c' [95.18.34]

#### VEDERE ANCHE

*vfprintf(3)* [88.137], *vprintf(3)* [88.137], *vsprintf(3)* [88.137], *vsnprintf(3)* [88.137], *scanf(3)* [88.102].

#### 88.92 os32: putc(3)

Vedere *fputc(3)* [88.38].

#### 88.93 os32: putchar(3)

Vedere *fputc(3)* [88.38].

#### 88.94 os32: putenv(3)

#### NOME

'*putenv*' - assegnamento di una variabile di ambiente

#### SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
int putenv (const char *string);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *putenv()* assegna una variabile di ambiente. Se questa esiste già, va a rimpiazzare il valore assegnatole in precedenza, altrimenti la crea contestualmente.

La funzione richiede un solo parametro, costituito da una stringa in cui va specificato il nome della variabile e il contenuto da assegnargli, usando la forma '*nome=valore*'. Per esempio, '*PATH=/bin:/usr/bin*'.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Operazione riuscita.
-1	Operazione fallita. Va verificato l'errore indicato dalla variabile <i>errno</i> .

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Argomento non valido.
ENOMEM	Memoria insufficiente.

#### FILE SORGENTI

'lib/stdlib.h' [95.19]  
'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
'lib/stdlib/environment.c' [95.19.8]  
'lib/stdlib/putenv.c' [95.19.15]

#### VEDERE ANCHE

*environ(7)* [91.1], *getenv(3)* [88.52], *setenv(3)* [88.104], *unsetenv(3)* [88.104].

#### 88.95 os32: puts(3)

Vedere *fputs(3)* [88.39].

#### 88.96 os32: qsort(3)

#### NOME

'*qsort*' - riordino di un array

## SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
void qsort (void *base, size_t nmemb, size_t size,
           int (*compare)(const void *, const void *));
```

## DESCRIZIONE

La funzione *qsort()* riordina un array composto da *nmemb* elementi da *size* byte ognuno. Il primo argomento, ovvero il parametro *base*, è il puntatore all'indirizzo iniziale di questo array in memoria.

Il riordino avviene comparando i vari elementi con l'ausilio di una funzione, passata tramite il suo puntatore, la quale deve ricevere due argomenti, costituiti dai puntatori agli elementi dell'array da confrontare. Tale funzione deve restituire un valore minore di zero per un confronto in cui il suo primo argomento deve essere collocato prima del secondo; un valore pari a zero se gli argomenti sono uguali ai fini del riordino; un valore maggiore di zero se il suo primo argomento va collocato dopo il secondo nel riordino.

Segue un esempio di utilizzo della funzione *qsort()*:

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int confronta (const void *a, const void *b)
{
    int x = *((int *) a);
    int y = *((int *) b);
    return x - y;
}

int main (void)
{
    int a[] = {3, 1, 5, 2};

    qsort (&a[0], 4, sizeof (int), confronta);
    printf ("%d %d %d %d\n", a[0], a[1], a[2], a[3]);

    return 0;
}
```

## FILE SORGENTI

'lib/stdlib.h' [95.19]  
'lib/stdlib/qsrt.c' [95.19.16]

## 88.97 os32: rand(3)

## NOME

'rand' - generazione di numeri pseudo-casuali

## SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
int rand (void);
void srand (unsigned int seed);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *rand()* produce un numero intero casuale, sulla base di un seme, il quale può essere cambiato in ogni momento, con l'ausilio di *srand()*. A ogni chiamata della funzione *rand()*, il risultato ottenuto, viene utilizzato anche come seme per la chiamata successiva. Se inizialmente non viene assegnato alcun seme, il primo valore predefinito è pari a 1.

## VALORE RESTITUITO

La funzione *rand()* restituisce un numero intero casuale, determinato sulla base del seme accumulato in precedenza.

## FILE SORGENTI

'lib/stdlib.h' [95.19]  
'lib/stdlib/rand.c' [95.19.17]

## 88.98 os32: readdir(3)

## NOME

'readdir' - lettura di una directory

## SINTASSI

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>
struct dirent *readdir (DIR *dp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *readdir()* legge una voce dalla directory rappresentata da *dp* e restituisce il puntatore a una variabile strutturata di tipo '*struct dirent*', contenente le informazioni tratte dalla voce letta. La variabile strutturata in questione si trova in memoria statica e viene sovrascritta con le chiamate successive della funzione *readdir()*.

Il tipo '*struct dirent*' è definito nel file di intestazione '*dirent.h*', nel modo seguente:

```
struct dirent {
    ino_t      d_ino;
    char      d_name[NAME_MAX+1];
};
```

Il membro *d\_ino* è il numero di inode del file il cui nome appare nel membro *d\_name*. La macro-variabile *NAME\_MAX* è dichiarata a sua volta nel file di intestazione '*limits.h*'. La dimensione del membro *d\_name* è tale da permettere di includere anche il valore zero di terminazione delle stringhe.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a una variabile strutturata di tipo '*struct dirent*'; se la lettura ha già raggiunto la fine della directory, oppure per qualunque altro tipo di errore, la funzione restituisce '*NULL*' e aggiorna eventualmente la variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	La directory rappresentata da <i>dp</i> non è valida.

## FILE SORGENTI

'lib/sys/types.h' [95.26]  
'lib/dirent.h' [95.4]  
'lib/dirent/DIR.c' [95.4.1]  
'lib/dirent/readdir.c' [95.4.4]

## VEDERE ANCHE

*read(2)* [87.39], *closedir(3)* [88.13], *opendir(3)* [88.89], *rewinddir(3)* [88.101].

## 88.99 os32: realloc(3)

Vedere *malloc(3)* [88.76].

## 88.100 os32: rewind(3)

## NOME

'rewind' - riposizionamento all'inizio dell'indice di accesso a un flusso di file

## SINTASSI

```
#include <stdio.h>
void rewind (FILE *fp);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *rewind()* azzerà l'indice della posizione interna del flusso di file specificato con il parametro *fp*; inoltre azzerà anche l'indicatore di errore dello stesso flusso. In pratica si ottiene la stessa cosa di:

```
(void) fseek (fp, 0L, SEEK_SET);
clearerr (fp);
```

#### FILE SORGENTI

```
'lib/stdio.h' [95.18]
'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]
'lib/stdio/rewind.c' [95.18.30]
```

#### VEDERE ANCHE

*lseek(2)* [87.33], *fgetpos(3)* [88.33], *fsetpos(3)* [88.33], *ftell(3)* [88.47], *fseek(3)* [88.44], *rewind(3)* [88.100].

### 88.101 os32: rewinddir(3)

«

#### NOME

'**rewinddir**' - riposizionamento all'inizio del riferimento per l'accesso a una directory

#### SINTASSI

```
#include <sys/types.h>
#include <dirent.h>
void rewinddir (DIR *dp);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione **rewinddir()** riposiziona i riferimenti per l'accesso alla directory indicata, in modo che la prossima lettura o scrittura avvenga dalla prima posizione.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione non restituisce alcunché e non si presenta nemmeno la possibilità di segnalare errori attraverso la variabile **errno**.

#### FILE SORGENTI

```
'lib/sys/types.h' [95.26]
'lib/dirent.h' [95.4]
'lib/dirent/DIR.c' [95.4.1]
'lib/dirent/rewinddir.c' [95.4.5]
```

#### VEDERE ANCHE

*rewind(3)* [88.100], *closedir(3)* [88.13], *opendir(3)* [88.89], *rewinddir(3)* [88.98].

### 88.102 os32: scanf(3)

«

#### NOME

'**scanf**', '**fscanf**', '**sscanf**' - interpretazione dell'input e conversione

#### SINTASSI

```
#include <stdio.h>
int scanf (const char *restrict format, ...);
int fscanf (FILE *restrict fp,
            const char *restrict format, ...);
int sscanf (char *restrict string,
            const char *restrict format, ...);
```

#### DESCRIZIONE

Le funzioni del gruppo '**scanf()**' hanno in comune lo scopo di interpretare dei dati, forniti in forma di stringa, convertendoli opportunamente.

I dati in ingresso sono costituiti da una sequenza di caratteri, la quale viene fornita tramite lo standard input per **scanf()**, tramite il flusso di file **fp** per **fscanf()**, oppure tramite la stringa **string** per **sscanf()**. L'interpretazione dei dati in ingresso viene guidata da una stringa di formato, costituita dal parametro **format**, per le tre funzioni. La stringa di formato contiene degli **specificatori di conversione**, con cui si determina il tipo degli argomenti variabili che non sono esplicitati nel prototipo delle funzioni.

Per ogni specificatore di conversione contenuto nella stringa di formato, deve esistere un argomento, successivo al parametro **format**, costituito dal puntatore a una variabile di tipo conforme a quanto indicato dallo specificatore relativo. La conversione per quello specificatore, comporta la memorizzazione del risultato in memoria, in corrispondenza del puntatore relativo. Si osservi l'esempio seguente:

```
int valore;
...
scanf ("%i", &valore);
```

In questo modo si attende l'inserimento, attraverso lo standard input, di un numero intero, da convertire e assegnare così alla variabile **valore**; Infatti, lo specificatore di conversione '**%i**', consente di interpretare un numero intero.

Gli specificatori di conversione devono rispettare la sintassi seguente per la libreria di os32:

```
[%*][n_ampiezza][hh|h|l|j|z|t]tipo
```

Come si può vedere, all'inizio può apparire un asterisco, il cui scopo è quello di annullare l'assegnamento del valore a una variabile. In pratica, con l'asterisco il dato corrispondente allo specificatore viene interpretato, ma poi non viene salvato.

Successivamente può apparire un numero che rappresenta l'ampiezza del dato da interpretare, in byte, il cui scopo è quello di limitare la lettura fino a un certo carattere.

Dopo può apparire una sigla, composta da una o più lettere, il cui scopo è quello di modificare la dimensione predefinita della variabile di destinazione. In altri termini, senza questo modificatore si intende che la variabile ricevente debba essere di una certa grandezza, ma con l'aggiunta del «modificatore di lunghezza» si precisa invece qualcosa di diverso. In pratica, il modificatore di lunghezza usato da queste funzioni è equivalente a quello delle funzioni di composizione dell'output.

Al termine dello specificatore di conversione appare una lettera che dichiara come deve essere interpretato il dato in ingresso e, in mancanza del modificatore di lunghezza, indica anche la dimensione della variabile ricevente.

Tipi di conversione.

Simbolo	Tipo di argomento	Conversione applicata
%..d	int *	Numero intero con segno rappresentato in base dieci.
%..i	int *	Numero intero con segno rappresentato in base dieci o in base otto, avendo come prefisso uno zero, oppure in base sedici, avendo come prefisso '0x' o '0X'.
%..u	unsigned int *	Numero intero senza segno rappresentato in base dieci.
%..o	unsigned int *	Numero intero senza segno rappresentato in ottale (con o senza lo zero iniziale).

Simbolo	Tipo di argomento	Conversione applicata
%x	unsigned int *	Numero intero senza segno rappresentato in esadecimale (con o senza il prefisso '0x' o '0X').
%c	char *	Interpreta un solo carattere, o più caratteri se si specifica l'ampiezza. Nella lettura contano anche gli spazi o qualunque altro carattere e non viene aggiunto il carattere nullo di terminazione.
%s	char *	Interpreta una sequenza di caratteri che non siano spazi, aggiungendo alla fine il carattere nullo di terminazione.
%p	void *	Interpreta il valore di un puntatore che sia rappresentato nello stesso modo in cui farebbe la funzione <code>printf("%p", puntatore)</code> .

Simbolo	Tipo di argomento	Conversione applicata
%n	int *	Questo specificatore non esegue alcuna conversione e si limita a memorizzare la quantità di caratteri ('char') letti fino a quel punto.
%...[...]	char *	Interpreta una stringa non vuota contenente solo i caratteri elencati tra parentesi quadre, aggiungendo alla fine il carattere nullo di terminazione. Se tra i caratteri si cerca anche la parentesi quadra chiusa, questa va messa all'inizio dell'elenco: '%...[ ]...'.
%...[^...]	char *	Interpreta una stringa non vuota contenente solo caratteri diversi da quelli elencati tra parentesi quadre, aggiungendo alla fine il carattere nullo di terminazione. Se tra i caratteri da escludere si vuole indicare anche la parentesi quadra chiusa, questa va messa all'inizio dell'elenco: '%...[^ ]...'.
%%		Interpreta un carattere di percentuale tra i dati in ingresso, ma senza memorizzare alcunché.

Modificatori della lunghezza del dato in uscita.

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%hhhd %hhi	signed char *	%hhu %hho %hhx %hhn	unsigned char *
%hd %hi	short int *	%hu %ho %hx %hn	unsigned short int *
%ld %li	long int *	%lu %lo %lx %ln	unsigned long int *

Simbolo	Tipo	Simbolo	Tipo
%jd %ji	intmax_t *	%ju %jo %jx %jn	uintmax_t *
%zd %zi	size_t *	%zu %zo %zx %zn	size_t *
%td %ti	ptrdiff_t *	%tu %to %tx %tn	ptrdiff_t *

La stringa di conversione è composta da *direttive*, ognuna delle quali è formata da: uno o più spazi (spazi veri e propri o caratteri di tabulazione orizzontale); un carattere diverso da '%' e diverso dai caratteri che rappresentano spazi, oppure uno specificatore di conversione.

[spazi] carattere | %...

Dalla sequenza di caratteri che costituisce i dati in ingresso da interpretare, vengono eliminati automaticamente gli spazi iniziali e finali (tutto ciò che si può considerare spazio, anche il codice di interruzione di riga), quando all'inizio o alla fine non ci sono corrispondenze con specificatori di conversione che possono interpretarli.

Quando la direttiva di interpretazione inizia con uno o più spazi orizzontali, significa che si vogliono ignorare gli spazi a partire dalla posizione corrente nella lettura dei dati in ingresso; inoltre, la presenza di un carattere che non fa parte di uno specificatore di conversione indica che quello stesso carattere deve essere incontrato nell'interpretazione dei dati in ingresso, altrimenti il procedimento di lettura e valutazione si deve interrompere. Se due specificatori di conversione appaiono adiacenti, i dati in ingresso corrispondenti possono essere separati da spazi orizzontali o da spazi verticali (il codice di interruzione di riga).

## VALORE RESTITUITO

Le funzioni restituiscono la quantità di elementi in ingresso interpretati e assegnati correttamente: una quantità inferiore al previsto indica pertanto un errore. Se le funzioni restituiscono il valore 'EOF', si tratta di un errore, dovuto eventualmente a un problema di interpretazione del formato o a un problema di accesso al flusso di file da cui deve provenire l'input.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione di accesso non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
EBADF	Il descrittore del file a cui si riferisce il flusso, non è valido.
ERANGE	Il risultato della conversione di un intero, non può essere memorizzato nel tipo di variabile a cui si riferisce lo specificatore di conversione.

## FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]

'lib/stdio/fscanf.c' [95.18.17]

'lib/stdio/scanf.c' [95.18.31]  
 'lib/stdio/sscanf.c' [95.18.36]

#### VEDERE ANCHE

*vfscanf(3)* [88.138], *vscanf(3)* [88.138], *vsscanf(3)* [88.138],  
*printf(3)* [88.91].

88.103 os32: setbuf(3)

«

#### NOME

'setbuf', 'setvbuf' - modifica della memoria tampone per i flussi di file

#### SINTASSI

```
#include <stdio.h>
void setbuf (FILE *restrict fp, char *restrict buffer);
int setvbuf (FILE *restrict fp, char *restrict buffer,
            int buf_mode, size_t size);
```

#### DESCRIZIONE

Le funzioni *setbuf()* e *setvbuf()* della libreria di os32, non fanno alcunché, perché os32 non gestisce una memoria tampone per i flussi di file.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione *setvbuf()* restituisce, in tutti i casi, il valore zero.

#### FILE SORGENTI

'lib/stdio.h' [95.18]  
 'lib/stdio/setbuf.c' [95.18.32]  
 'lib/stdio/setvbuf.c' [95.18.33]

#### VEDERE ANCHE

*fflush(3)* [88.31].

88.104 os32: setenv(3)

«

#### NOME

'setenv', 'unsetenv' - assegnamento o cancellazione di una variabile di ambiente

#### SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
int setenv (const char *name, const char *value,
           int overwrite);
int unsetenv (const char *name);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *setenv()* crea o assegna un valore a una variabile di ambiente. Se questa variabile esiste già, la modifica del valore assegnatole può avvenire soltanto se l'argomento corrispondente al parametro *overwrite* risulta essere diverso da zero; in caso contrario, la modifica non ha luogo.

La funzione *unsetenv()* si limita a cancellare la variabile di ambiente specificata come argomento.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Operazione riuscita.
-1	Operazione fallita. Va verificato l'errore indicato dalla variabile <i>errno</i> .

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Argomento non valido.
ENOMEM	Memoria insufficiente.

#### FILE SORGENTI

'lib/stdlib.h' [95.19]  
 'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]  
 'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]  
 'lib/stdlib/environment.c' [95.19.8]  
 'lib/stdlib/setenv.c' [95.19.18]  
 'lib/stdlib/unsetenv.c' [95.19.21]

#### VEDERE ANCHE

*environ(7)* [91.1], *getenv(3)* [88.52], *putenv(3)* [88.94].

88.105 os32: setgrent(3)

Vedere *getgrent(3)* [88.53].

«

88.106 os32: setpwent(3)

Vedere *getpwent(3)* [88.57].

«

88.107 os32: setvbuf(3)

Vedere *setbuf(3)* [88.103].

«

88.108 os32: snprintf(3)

Vedere *printf(3)* [88.91].

«

88.109 os32: sprintf(3)

Vedere *printf(3)* [88.91].

«

88.110 os32: srand(3)

Vedere *rand(3)* [88.97].

«

88.111 os32: sscanf(3)

Vedere *scanf(3)* [88.102].

«

88.112 os32: stdio(3)

«

#### NOME

'stdio' - libreria per la gestione dei file in forma di flussi di file (*stream*)

#### SINTASSI

```
#include <stdio.h>
```

#### DESCRIZIONE

Le funzioni di libreria che fanno capo al file di intestazione 'stdio.h', consentono di gestire i file in forma di «flussi», rappresentati da puntatori al tipo 'FILE'. Questa gestione si sovrappone a quella dei file in forma di «descrittori», la quale avviene tramite chiamate di sistema. Lo scopo della sovrapposizione dovrebbe essere quello di gestire i file con l'ausilio di una memoria tampone, cosa che però la libreria di os32 non fornisce. Nella libreria di os32, il tipo 'FILE \*' è un puntatore a una variabile strutturata che contiene solo tre informazioni: il numero del descrittore del file a cui il flusso si associa; lo stato di errore; lo stato di raggiungimento della fine del file.

```
typedef struct {
    int      fdn;      // File descriptor number.
    char     error;    // Error indicator.
    char     eof;      // End of file indicator.
} FILE;
```

Le variabili strutturate necessarie per questa gestione, sono raccolte in un array, dichiarato nel file 'lib/stdio/FILE.c', con il nome *\_stream[]*, dove per il descrittore di file *n*, si associano sempre i dati di *\_stream[n]*.

```
FILE _stream[FOPEN_MAX];
```

Così come sono previsti tre descrittori (zero, uno e due) per la gestione di standard input, standard output e standard error, tutti i processi inizializzano l'array `_stream[]` con l'abbinamento a tali descrittori, per i primi tre flussi.

```
void
_stdio_stream_setup (void)
{
    _stream[0].fdn = 0;
    _stream[0].error = 0;
    _stream[0].eof = 0;

    _stream[1].fdn = 1;
    _stream[1].error = 0;
    _stream[1].eof = 0;

    _stream[2].fdn = 2;
    _stream[2].error = 0;
    _stream[2].eof = 0;
}
```

Ciò avviene attraverso il codice contenuto nel file `'crt0.s'`, dove si chiama la funzione che provvede a tale inizializzazione, contenuta nel file `'lib/stdio/FILE.c'`. Per fare riferimento ai flussi predefiniti, si usano i nomi `'stdin'`, `'stdout'` e `'stderr'`, i quali sono dichiarati nel file `'stdio.h'`, come puntatori ai primi tre elementi dell'array `_stream[]`:

```
#define stdin (&_stream[0])
#define stdout (&_stream[1])
#define stderr (&_stream[2])
```

#### FILE SORGENTI

`'lib/sys/types.h'` [95.26]  
`'lib/stdio.h'` [95.18]  
`'lib/stdio/FILE.c'` [95.18.1]  
`'applic/crt0.mer.s'` [96.1.12]  
`'applic/crt0.sep.s'` [96.1.13]

#### VEDERE ANCHE

`close(2)` [87.10], `open(2)` [87.37], `read(2)` [87.39], `write(2)` [87.64].

#### 88.113 os32: strcat(3)

##### NOME

`'strcat'`, `'strncat'` - concatenamento di una stringa a un'altra già esistente

##### SINTASSI

```
#include <string.h>
char *strcat (char *restrict dst,
              const char *restrict org);
char *strncat (char *restrict dst,
               const char *restrict org,
               size_t n);
```

##### DESCRIZIONE

Le funzioni `strcat()` e `strncat()` copiano la stringa di origine `org`, aggiungendola alla stringa di destinazione `dst`, nel senso che la scrittura avviene a partire dal codice di terminazione `'\0'` che viene così sovrascritto. Al termine della copia, viene aggiunto nuovamente il codice di terminazione di stringa `'\0'`, nella nuova posizione conclusiva.

Nel caso particolare di `strncat()`, la copia si arresta al massimo dopo il trasferimento di `n` caratteri. Pertanto, la stringa di origine per `strncat()` potrebbe anche non essere terminata correttamente, se raggiunge o supera la dimensione di `n` caratteri. In ogni caso, nella destinazione viene aggiunto il codice nullo di terminazione di stringa, dopo la copia del carattere `n`-esimo.

##### VALORE RESTITUITO

Le due funzioni restituiscono `dst`.

#### FILE SORGENTI

`'lib/string.h'` [95.20]  
`'lib/string/strcat.c'` [95.20.7]  
`'lib/string/strncat.c'` [95.20.16]

#### VEDERE ANCHE

`memcpy(3)` [88.77], `memcpy(3)` [88.80], `strcpy(3)` [88.117], `strncpy(3)` [88.117].

#### 88.114 os32: strchr(3)

##### NOME

`'strchr'`, `'strrchr'` - ricerca di un carattere all'interno di una stringa

##### SINTASSI

```
#include <string.h>
char *strchr (const char *string, int c);
char *strrchr (const char *string, int c);
```

##### DESCRIZIONE

Le funzioni `strchr()` e `strrchr()` scandiscono la stringa `string` alla ricerca di un carattere uguale al valore di `c`. La funzione `strchr()` scandisce a partire da «sinistra», ovvero ricerca la prima corrispondenza con il carattere `c`, mentre la funzione `strrchr()` cerca l'ultima corrispondenza con il carattere `c`, pertanto è come se scandisse da «destra».

##### VALORE RESTITUITO

Se le due funzioni trovano il carattere che cercano, ne restituiscono il puntatore, altrimenti restituiscono `'NULL'`.

#### FILE SORGENTI

`'lib/string.h'` [95.20]  
`'lib/string/strchr.c'` [95.20.8]  
`'lib/string/strrchr.c'` [95.20.20]

#### VEDERE ANCHE

`memchr(3)` [88.78], `strlen(3)` [88.121], `strpbrk(3)` [88.125], `strspn(3)` [88.127].

#### 88.115 os32: strcmp(3)

##### NOME

`'strcmp'`, `'strncmp'` - confronto di due stringhe

##### SINTASSI

```
#include <string.h>
int strcmp (const char *string1, const char *string2);
int strncmp (const char *string1, const char *string2,
             size_t n);
int strcoll (const char *string1, const char *string2);
```

##### DESCRIZIONE

Le funzioni `strcmp()` e `strncmp()` confrontano due stringhe, nel secondo caso, il confronto avviene al massimo fino al `n`-esimo carattere.

La funzione `strcoll()` dovrebbe eseguire il confronto delle due stringhe tenendo in considerazione la configurazione locale. Tuttavia, os32 non è in grado di gestire le configurazioni locali, pertanto questa funzione coincide esattamente con `strcmp()`.

##### VALORE RESTITUITO

Valore	Esito del confronto.
-1	<code>string1 &lt; string2</code>
0	<code>string1 == string2</code>
+1	<code>string1 &gt; string2</code>

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/strcmp.c' [95.20.9]  
 'lib/string/strncmp.c' [95.20.17]  
 'lib/string/strcoll.c' [95.20.10]

**VEDERE ANCHE**

*memcpy(3)* [88.79].

88.116 os32: strcoll(3)

« Vedere *strcmp(3)* [88.115].

88.117 os32: strcpy(3)

«

**NOME**

'strcpy', 'strncpy' - copia di una stringa

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strcpy (char *restrict dst,
              const char *restrict org);
char *strncpy (char *restrict dst,
              const char *restrict org,
              size_t n);
```

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *strcpy()* e *strncpy()*, copiano la stringa *org*, completa di codice nullo di terminazione, nella destinazione *dst*. Eventualmente, nel caso di *strncpy()*, la copia non supera i primi *n* caratteri, con l'aggravante che in tal caso, se nei primi *n* caratteri non c'è il codice nullo di terminazione delle stringhe, nella destinazione *dst* si ottiene una stringa non terminata.

**VALORE RESTITUITO**

Le funzioni restituiscono *dst*.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/strcpy.c' [95.20.11]  
 'lib/string/strncpy.c' [95.20.18]

**VEDERE ANCHE**

*memcpy(3)* [88.77], *memcpy(3)* [88.80], *memmove(3)* [88.81].

88.118 os32: strspn(3)

« Vedere *strspn(3)* [88.127].

88.119 os32: strdup(3)

«

**NOME**

'strdup' - duplicazione di una stringa

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strdup (const char *string);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strdup()*, alloca dinamicamente una quantità di memoria, necessaria a copiare la stringa *string*, quindi esegue tale copia e restituisce il puntatore alla nuova stringa allocata. Tale puntatore può essere usato successivamente per liberare la memoria, con l'ausilio della funzione *free()*.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore alla nuova stringa ottenuta dalla copia, oppure **'NULL'** nel caso non fosse possibile allocare la memoria necessaria.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOMEM	Memoria insufficiente.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/strdup.c' [95.20.13]

**VEDERE ANCHE**

*free(3)* [88.76], *malloc(3)* [88.76], *realloc(3)* [88.76].

88.120 os32: strerror(3)

«

**NOME**

'strerror' - descrizione di un errore in forma di stringa

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strerror (int errnum);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strerror()* interpreta il valore *errnum* come un errore, di quelli che può rappresentare la variabile *errno* del file 'errno.h'.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore a una stringa contenente la descrizione dell'errore, oppure soltanto **'Unknown error'**, se l'argomento ricevuto non è traducibile.

**FILE SORGENTI**

'lib/errno.h' [95.5]  
 'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/strerror.c' [95.20.14]

**VEDERE ANCHE**

*errno(3)* [88.20], *perror(3)* [88.90].

88.121 os32: strlen(3)

«

**NOME**

'strlen' - lunghezza di una stringa

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
size_t strlen (const char *string);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strlen()* calcola la lunghezza della stringa, ovvero la quantità di caratteri che la compone, escludendo il codice nullo di conclusione.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce la quantità di caratteri che compone la stringa, escludendo il codice '\0' finale.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]  
 'lib/string/strlen.c' [95.20.15]

88.122 os32: strncat(3)

Vedere *strcat(3)* [88.113].

«

88.123 os32: strncmp(3)

Vedere *strcmp(3)* [88.115].

«

88.124 os32: strncpy(3)

« Vedere *strcpy(3)* [88.117].

88.125 os32: strpbrk(3)

«

**NOME**

'strpbrk' - scansione di una stringa alla ricerca di un carattere

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strpbrk (const char *string, const char *accept);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strpbrk()* cerca il primo carattere, nella stringa *string*, che corrisponda a uno di quelli contenuti nella stringa *accept*.

**VALORE RESTITUITO**

Restituisce il puntatore al primo carattere che, nella stringa *string* corrisponde a uno di quelli contenuti nella stringa *accept*. In mancanza di alcuna corrispondenza, restituisce 'NULL'.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]

'lib/string/strpbrk.c' [95.20.19]

**VEDERE ANCHE**

*memchr(3)* [88.78], *strchr(3)* [88.114], *strstr(3)* [88.128], *strtok(3)* [88.129].

88.126 os32: strchr(3)

« Vedere *strchr(3)* [88.114].

88.127 os32: strspn(3)

«

**NOME**

'strspn', 'strcspn' - scansione di una stringa, limitatamente a un certo insieme di caratteri

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
size_t strspn (const char *string, const char *accept);
size_t strcspn (const char *string, const char *reject);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strspn()* scandisce la stringa *string*, calcolando la lunghezza di questa che contiene, a partire dall'inizio, soltanto caratteri che si trovano nella stringa *accept*.

La funzione *strcspn()* scandisce la stringa *string*, calcolando la lunghezza di questa che contiene, a partire dall'inizio, soltanto caratteri che non si trovano nella stringa *reject*.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione *strspn()* restituisce la lunghezza della stringa che contiene soltanto caratteri contenuti in *accept*.

La funzione *strcspn()* restituisce la lunghezza della stringa che contiene soltanto caratteri che non sono contenuti in *reject*.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]

'lib/string/strspn.c' [95.20.21]

'lib/string/strcspn.c' [95.20.12]

**VEDERE ANCHE**

*memchr(3)* [88.78], *strchr(3)* [88.114], *strpbrk(3)* [88.125], *strstr(3)* [88.128], *strtok(3)* [88.129].

88.128 os32: strstr(3)

«

**NOME**

'strstr' - ricerca di una sottostringa

**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strstr (const char *string, const char *substring);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strstr()* scandisce la stringa *string*, alla ricerca della prima corrispondenza con la stringa *substring*, restituendo eventualmente il puntatore all'inizio di tale corrispondenza.

**VALORE RESTITUITO**

Se la ricerca termina con successo, viene restituito il puntatore all'inizio della sottostringa contenuta in *string*; diversamente viene restituito il puntatore nullo 'NULL'.

**FILE SORGENTI**

'lib/string.h' [95.20]

'lib/string/strstr.c' [95.20.22]

**VEDERE ANCHE**

*memchr(3)* [88.78], *strchr(3)* [88.114], *strpbrk(3)* [88.125], *strtok(3)* [88.129].

88.129 os32: strtok(3)

«

**NOME**'strtok' - *string token*, ovvero estrazione di pezzi da una stringa**SINTASSI**

```
#include <string.h>
char *strtok (char *restrict string,
              const char *restrict delim);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *strtok()* serve a suddividere una stringa in unità, definite *token*, specificando un elenco di caratteri da intendere come delimitatori, in una seconda stringa. La funzione va usata in fasi successive, fornendo solo inizialmente la stringa da suddividere che continua poi a essere utilizzata se al suo posto viene fornito il puntatore nullo. La funzione restituisce, di volta in volta, il puntatore alla sottostringa contenente l'unità individuata, oppure il puntatore nullo, se non può trovarla.

La funzione deve tenere memoria di un puntatore in modo persistente e deve isolare le unità modificando la stringa originale, inserendo il carattere nullo di terminazione alla fine delle unità individuate.

Quando la funzione viene chiamata indicando al posto della stringa da scandire il puntatore nullo, l'insieme dei delimitatori può essere diverso da quello usato nelle fasi precedenti.

Per comprendere lo scopo della funzione viene utilizzato lo stesso esempio che appare nel documento *ISO/IEC 9899:TC2*, al paragrafo 7.21.5.7, con qualche piccola modifica per poterlo rendere un programma autonomo:



```
#include <stdio.h>
#include <string.h>
int
main (void)
{
    char str[] = "?a???b,,#c";
    char *t;

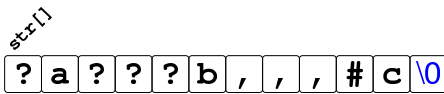
    t = strtok (str, "?");           // t punta all'unità "a"
    printf ("strtok: \"%s\"\n", t);
    t = strtok (NULL, ",");         // t punta all'unità "??b"
    printf ("strtok: \"%s\"\n", t);
    t = strtok (NULL, "#,");       // t punta all'unità "c"
    printf ("strtok: \"%s\"\n", t);
    t = strtok (NULL, "?");       // t è un puntatore nullo
    printf ("strtok: \"%s\"\n", t);

    return 0;
}
```

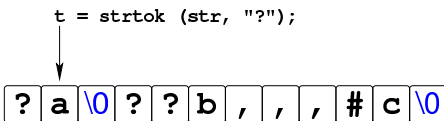
Avviando il programma si ottiene quanto già descritto dai commenti inseriti nel codice:

```
strtok: "a"
strtok: "??b"
strtok: "c"
strtok: "(null)"
```

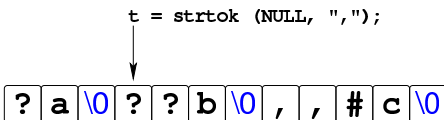
Ciò che avviene nell'esempio può essere schematizzato come segue. Inizialmente la stringa 'str' ha in memoria l'aspetto seguente:



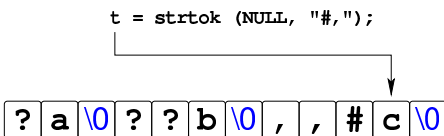
Dopo la prima chiamata della funzione `strtok()` la stringa risulta alterata e il puntatore ottenuto raggiunge la lettera 'a':



Dopo la seconda chiamata della funzione, in cui si usa il puntatore nullo per richiedere una scansione ulteriore della stringa originale, si ottiene un nuovo puntatore che, questa volta, inizia a partire dal quarto carattere, rispetto alla stringa originale, dal momento che il terzo è già stato sovrascritto da un carattere nullo:



La penultima chiamata della funzione `strtok()` raggiunge la lettera 'c' che è anche alla fine della stringa originale:



L'ultimo tentativo di chiamata della funzione non può dare alcun esito, perché la stringa originale si è già conclusa.

### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore al prossimo «pezzo», oppure 'NULL' se non ce ne sono più.

### FILE SORGENTI

'lib/string.h' [95.20]  
'lib/string/strtok.c' [95.20.23]

### VEDERE ANCHE

`memchr(3)` [88.78], `strchr(3)` [88.114], `strpbrk(3)` [88.125], `strspn(3)` [88.127].

## 88.130 os32: strtol(3)

### NOME

'`strtol`', '`strtoul`' - conversione di una stringa in un numero

### SINTASSI

```
#include <stdlib.h>
long int strtol (const char *restrict string,
                char **restrict endptr,
                int base);

unsigned long int strtoul (const char *restrict string,
                           char **restrict endptr,
                           int base);
```

### DESCRIZIONE

Le funzioni `strtol()` e `strtoul()`, convertono la stringa `string` in un numero, intendendo la sequenza di caratteri nella base di numerazione indicata come ultimo argomento (`base`). Tuttavia, la base di numerazione potrebbe essere omessa (valore zero) e in tal caso la stringa deve essere interpretata ugualmente in qualche modo: se (dopo un segno eventuale) inizia con zero seguito da un'altra cifra numerica, deve trattarsi di una sequenza ottale; se inizia con zero, quindi appare una lettera «x» deve trattarsi di un numero esadecimale; se inizia con una cifra numerica diversa da zero, deve trattarsi di un numero in base dieci.

La traduzione della stringa ha luogo progressivamente, arrestandosi quando si incontra un carattere incompatibile con la base di numerazione selezionata o stabilita automaticamente. Il valore convertito viene restituito; inoltre, se il puntatore `endptr` è valido (diverso da 'NULL'), si assegna a `*endptr` la posizione raggiunta nella stringa, corrispondente al primo carattere che non può essere convertito. Pertanto, nello stesso modo, se la stringa non può essere convertita affatto e si può assegnare qualcosa a `*endptr`, alla fine, `*endptr` corrisponde esattamente a `string`.

### VALORE RESTITUITO

Le funzioni restituiscono il valore tratto dall'interpretazione della stringa, ammesso che sia rappresentabile, altrimenti si ottiene 'LONG\_MIN' o 'LONG\_MAX', a seconda dei casi, sapendo che occorre consultare la variabile `errno` per maggiori dettagli.

### ERRORI

Valore di <code>errno</code>	Significato
EINVAL	Argomento non valido.
ERANGE	Il valore risultante è al di fuori dell'intervallo ammissibile per la rappresentazione.

### DIFETTI

La realizzazione di `strtoul()` è incompleta, in quanto si limita a utilizzare `strtol()`, convertendo il risultato in un valore senza segno.

### FILE SORGENTI

'lib/stdlib.h' [95.19]  
'lib/stdlib/strtol.c' [95.19.19]  
'lib/stdlib/strtoul.c' [95.19.20]

## 88.131 os32: strtoul(3)

Vedere `strtol(3)` [88.130].

## 88.132 os32: strxfrm(3)

### NOME

'`strxfrm`' - *string transform*, ovvero trasformazione di una stringa

## SINTASSI

```
#include <string.h>
size_t strxfrm (char *restrict dst,
               const char *restrict org,
               size_t n);
```

## DESCRIZIONE

Lo scopo della funzione *strxfrm()* sarebbe quello di copiare la stringa *org*, sovrascrivendo *dst*, fino a un massimo di *n* caratteri nella destinazione, ma applicando una trasformazione relativa alla configurazione locale.

os32 non gestisce la configurazione locale, pertanto questa funzione si comporta in modo simile a *strncpy()*, con una differenza in ciò che viene restituito.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte utilizzati per contenere la trasformazione in *dst*, senza però contare il carattere nullo di terminazione.

## FILE SORGENTI

'lib/string.h' [95.20]  
'lib/string/strxfrm.c' [95.20.24]

## VEDERE ANCHE

*memcpy(3)* [88.79], *strcpy(3)* [88.115], *strcoll(3)* [88.115].

## 88.133 os32: ttyname(3)

## NOME

'*ttyname*' - determinazione del percorso del file di dispositivo di un terminale aperto

## SINTASSI

```
#include <unistd.h>
char *ttyname (int fdn);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *ttyname()* richiede come unico argomento il numero che identifica il descrittore di un file. Ammesso che tale descrittore si riferisca a un terminale, la funzione restituisce il puntatore a una stringa che rappresenta il percorso del file di dispositivo corrispondente.

La stringa in questione viene modificata se si usa la funzione in altre occasioni.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a una stringa che descrive il percorso del file di dispositivo, presunto, del terminale aperto con il numero *fdn*. Se non si tratta di un terminale, si ottiene un errore. In ogni caso, se la funzione non può restituire un'informazione corretta, produce semplicemente il puntatore nullo e aggiorna la variabile *errno*.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBADF	Il descrittore di file indicato non è valido.
ENOTTY	Il descrittore di file indicato non riguarda un terminale.

## FILE SORGENTI

'lib/unistd.h' [95.30]  
'lib/unistd/ttyname.c' [95.30.41]

## VEDERE ANCHE

*stat(2)* [87.55], *isatty(3)* [88.69].

## 88.134 os32: unsetenv(3)

Vedere *setenv(3)* [88.104].

## 88.135 os32: vfprintf(3)

Vedere *vprintf(3)* [88.137].

## 88.136 os32: vfscanf(3)

Vedere *vfscanf(3)* [88.138].

## 88.137 os32: vprintf(3)

## NOME

'*vprintf*', '*vfprintf*', '*vsprintf*', '*vsnprintf*' - composizione dei dati per la visualizzazione

## SINTASSI

```
#include <stdarg.h>
#include <stdio.h>
int vprintf (char *restrict format, va_list arg);
int vfprintf (FILE *fp, char *restrict format,
             va_list arg);
int vsnprintf (char *restrict string, size_t size,
              const char *restrict format, va_list ap);
int vsprintf (char *string, char *restrict format,
             va_list arg);
```

## DESCRIZIONE

Le funzioni del gruppo '*v..printf()*' hanno in comune lo scopo di comporre dei dati in forma di stringa, generalmente per la visualizzazione, o comunque per la fruizione a livello umano.

I dati in ingresso possono essere vari e vengono comunicati attraverso un puntatore di tipo '*va\_list*'. Per quantificare e qualificare questi dati in ingresso, la stringa a cui punta il parametro *format*, deve contenere degli *specificatori di conversione*, oltre eventualmente ad altri caratteri. Pertanto, queste funzioni, prendono la stringa a cui punta *format*, la interpretano e determinano come scandire gli argomenti a cui fa riferimento il puntatore *arg*, quindi producono un'altra stringa, composta dalla stringa precedente, sostituendo gli specificatori di conversione con i dati a cui questi si riferiscono, secondo una forma di conversione definita dagli specificatori stessi.

In generale, le funzioni '*v..printf()*' servono per realizzare le altre funzioni '*..printf()*', le quali invece ricevono gli argomenti variabili direttamente. Per esempio, la funzione *printf()* può essere realizzata utilizzando in pratica *vprintf()*:

```
#include <stdio.h>
#include <stdarg.h>
int
printf (char *restrict format, ...)
{
    va_list ap;
    va_start (ap, format);
    return (vprintf (format, ap));
}
```

Si veda *printf(3)* [88.91], per la descrizione di come va predisposta la stringa *format*. Nella realizzazione di os32, di tutte queste funzioni, quella che compie effettivamente il lavoro di interpretazione della stringa di formato e che in qualche modo viene chiamata da tutte le altre, è soltanto *vsprintf()*.

## VALORE RESTITUITO

Le funzioni restituiscono la quantità di caratteri utilizzati nella composizione della nuova stringa, escluso il carattere nullo di terminazione.

## FILE SORGENTI

'lib/stdarg.h' [95.1.10]  
'lib/stdio.h' [95.18]

```
'lib/stdio/FILE.c' [95.18.1]
'lib/stdio/vfprintf.c' [95.18.37]
'lib/stdio/vprintf.c' [95.18.40]
'lib/stdio/vsprintf.c' [95.18.43]
'lib/stdio/vsnprintf.c' [95.18.42]
```

### VEDERE ANCHE

*fprintf(3)* [88.91], *printf(3)* [88.91], *sprintf(3)* [88.91],  
*snprintf(3)* [88.91], *scanf(3)* [88.102].

88.138 os32: vscanf(3)

«

### NOME

'**vscanf**', '**vfscanf**', '**vsscanf**' - interpretazione dell'input e conversione

### SINTASSI

```
#include <stdarg.h>
#include <stdio.h>
int vscanf (const char *restrict format, va_list ap);
int vfscanf (FILE *restrict fp, const char *restrict format,
             va_list ap);
int vsscanf (const char *string, const char *restrict format,
             va_list ap);
```

### DESCRIZIONE

Le funzioni del gruppo '**v...scanf()**' hanno in comune lo scopo di interpretare dei dati, forniti in forma di stringa, convertendoli opportunamente.

I dati in ingresso sono costituiti da una sequenza di caratteri, la quale viene fornita tramite lo standard input per *vscanf()*, tramite il flusso di file *fp* per *vfscanf()*, oppure tramite la stringa *string* per *vsscanf()*. L'interpretazione dei dati in ingresso viene guidata da una stringa di formato, costituita dal parametro *format*, per le tre funzioni. La stringa di formato contiene degli *specificatori di conversione*, con cui si determina il tipo degli argomenti variabili a cui punta inizialmente *ap*.

Queste funzioni servono per realizzare in pratica quelle corrispondenti che hanno nomi privi della lettera «v» iniziale. Per esempio, per ottenere *scanf()* si può utilizzare *vscanf()*:

```
#include <stdio.h>
#include <stdarg.h>
int
scanf (const char *restrict format, ...)
{
    va_list ap;
    va_start (ap, format);
    return vscanf (format, ap);
}
```

Il modo in cui va predisposta la stringa di formato (*format*) è descritto in *scanf(3)* [88.102]. La funzione più importante di questo gruppo, in quanto svolge effettivamente il lavoro di interpretazione e viene chiamata, più o meno indirettamente, da tutte le altre, è *vfscanf()*, la quale però non è standard.

### VALORE RESTITUITO

Le funzioni restituiscono la quantità di elementi in ingresso interpretati e assegnati correttamente: una quantità inferiore al previsto indica pertanto un errore. Se le funzioni restituiscono il valore 'EOF', si tratta di un errore, dovuto eventualmente a un problema di interpretazione del formato o a un problema di accesso al flusso di file da cui deve provenire l'input.

### ERRORI

Valore di <b>errno</b>	Significato
EINVAL	Gli argomenti forniti alla chiamata non sono validi per qualche ragione.
EPERM	Operazione di accesso non consentita.
EACCES	Accesso non consentito.
EBADF	Il descrittore del file a cui si riferisce il flusso, non è valido.
ERANGE	Il risultato della conversione di un intero, non può essere memorizzato nel tipo di variabile a cui si riferisce lo specificatore di conversione.

### FILE SORGENTI

```
'lib/stdio.h' [95.18]
'lib/stdio/vfscanf.c' [95.18.38]
'lib/stdio/vscanf.c' [95.18.41]
'lib/stdio/vsscanf.c' [95.18.44]
'lib/stdio/vfscanf.c' [95.18.39]
```

### VEDERE ANCHE

*fscanf(3)* [88.102], *scanf(3)* [88.102], *sscanf(3)* [88.102],  
*printf(3)* [88.91].

88.139 os32: vsnprintf(3)

Vedere *vprintf(3)* [88.137].

88.140 os32: vsprintf(3)

Vedere *vprintf(3)* [88.137].

88.141 os32: vsscanf(3)

Vedere *vsscanf(3)* [88.138].

«

«

«

## Sezione 4: file speciali

## 89.1 os32: console(4)

**NOME**

'/dev/console' - file di dispositivo che rappresenta la console e le console virtuali

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/console'	file di dispositivo a caratteri	5	255	0644 <sub>8</sub>
'/dev/console0'	file di dispositivo a caratteri	5	0	0644 <sub>8</sub>
'/dev/console1'	file di dispositivo a caratteri	5	1	0644 <sub>8</sub>
'/dev/console2'	file di dispositivo a caratteri	5	2	0644 <sub>8</sub>
'/dev/console3'	file di dispositivo a caratteri	5	3	0644 <sub>8</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/console' rappresenta la console virtuale attiva in un certo momento; i file '/etc/console $n$ ' rappresentano la console virtuale  $n$ , dove  $n$  va da zero a quattro. I permessi di accesso a questi file di dispositivo sono limitati in modo da consentire solo al proprietario di accedere in scrittura. Tuttavia, per i file di dispositivo usati effettivamente come terminali di controllo, i permessi e la proprietà sono gestiti automaticamente dai programmi 'getty' e 'login'.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], tty(4) [89.14].

## 89.2 os32: ata(4)

**NOME**

'/dev/ata $n$ ' - file di dispositivo per le unità di memorizzazione a disco ATA.

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/ata0'	file di dispositivo a blocchi	6	0	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata1'	file di dispositivo a blocchi	6	1	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata2'	file di dispositivo a blocchi	6	2	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata3'	file di dispositivo a blocchi	6	3	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata4'	file di dispositivo a blocchi	6	4	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata5'	file di dispositivo a blocchi	6	5	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata6'	file di dispositivo a blocchi	6	6	0644 <sub>8</sub>
'/dev/ata7'	file di dispositivo a blocchi	7	6	0644 <sub>8</sub>

**DESCRIZIONE**

I file di dispositivo '/dev/ata $n$ ' rappresentano, ognuno, un'unità di memorizzazione a disco ATA. La prima unità è '/dev/ata0', quelle successive procedono con la numerazione.

os32 gestisce solo unità a disco ATA; inoltre, non è ammissibile la suddivisione in partizioni.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6].

## 89.3 os32: kmem\_arp(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_arp' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella ARP

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_arp'	file di dispositivo a caratteri	4	6	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_arp' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella ARP. La tabella ARP è un array di **'ARP\_MAX\_ITEMS'** elementi, di tipo **'arp\_t'**, secondo le definizioni contenute nel file **'kernel/net/arp.h'**.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_ps(4)* [89.8], *kmem\_mmp(4)* [89.6], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_inode(4)* [89.5], *kmem\_file(4)* [89.4].

## 89.4 os32: kmem\_file(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_file' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella dei file

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_file'	file di dispositivo a caratteri	4	5	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_file' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella dei file. La tabella dei file è un array di **'FILE\_MAX\_SLOTS'** elementi, di tipo **'file\_t'**, secondo le definizioni contenute nel file **'kernel/fs.h'**.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_ps(4)* [89.8], *kmem\_mmp(4)* [89.6], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_inode(4)* [89.5].

## 89.5 os32: kmem\_inode(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_inode' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella degli inode

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_inode'	file di dispositivo a caratteri	4	4	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_inode' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella degli inode. La tabella degli inode è un array di **'INODE\_MAX\_SLOTS'** elementi, di tipo **'inode\_t'**, secondo le definizioni contenute nel file **'kernel/fs.h'**.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_ps(4)* [89.8], *kmem\_mmp(4)* [89.6], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_file(4)* [89.4].

## 89.6 os32: kmem\_mmp(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_mmp' - accesso alla memoria del kernel contenente la mappa di utilizzo della memoria

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_mmp'	file di dispositivo a caratteri	4	2	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_mmp' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la mappa di utilizzo della memoria.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_ps(4)* [89.8], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_inode(4)* [89.5], *kmem\_file(4)* [89.4].

## 89.7 os32: kmem\_net(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_net' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella delle interfacce

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_net'	file di dispositivo a caratteri	4	7	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_net' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella delle interfacce di rete. La tabella delle interfacce è un array di **'NET\_MAX\_DEVICES'** elementi, di tipo **'net\_t'**, secondo le definizioni contenute nel file **'kernel/net.h'**.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_ps(4)* [89.8], *kmem\_mmp(4)* [89.6], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_inode(4)* [89.5], *kmem\_file(4)* [89.4], *kmem\_arp(4)* [89.3].

## 89.8 os32: kmem\_ps(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_ps' - accesso alla memoria del kernel contenente lo stato dei processi

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_ps'	file di dispositivo a caratteri	4	1	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_ps' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella dei processi. La tabella dei processi è un array di **'PROCESS\_MAX'** elementi, di tipo **'proc\_t'**, secondo le definizioni contenute nel file **'kernel/proc.h'**. Questo meccanismo viene usato dal programma **'ps'** per leggere e visualizzare lo stato dei processi.

**VEDERE ANCHE**

*MAKEDEV(8)* [92.6], *kmem\_mmp(4)* [89.6], *kmem\_sb(4)* [89.10], *kmem\_inode(4)* [89.5], *kmem\_file(4)* [89.4].

## 89.9 os32: kmem\_route(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_route' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella degli instradamenti

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_route'	file di dispositivo a caratteri	4	8	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_route' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella degli instradamenti. La tabella degli instradamenti è un array di 'ROUTE\_MAX\_ROUTES' elementi, di tipo 'route\_t', secondo le definizioni contenute nel file 'kernel/net/route.h'.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], kmem\_ps(4) [89.8], kmem\_mmp(4) [89.6], kmem\_sb(4) [89.10], knem\_inode(4) [89.5], kmem\_file(4) [89.4], kmem\_arp(4) [89.3], kmem\_net(4) [89.7].

## 89.10 os32: kmem\_sb(4)

**NOME**

'/dev/kmem\_sb' - accesso alla memoria del kernel contenente la tabella dei super blocchi

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/kmem_sb'	file di dispositivo a caratteri	4	3	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/kmem\_sb' consente di accedere in lettura all'area di memoria che, nel kernel, rappresenta la tabella dei super blocchi. La tabella dei super blocchi è un array di 'SB\_MAX\_SLOTS' elementi, di tipo 'sb\_t', secondo le definizioni contenute nel file 'kernel/fs.h'.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], kmem\_ps(4) [89.8], kmem\_mmp(4) [89.6], kmem\_inode(4) [89.5], kmem\_file(4) [89.4].

## 89.11 os32: mem(4)

**NOME**

'/dev/mem' - file di dispositivo per l'accesso alla memoria del processo

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/mem'	file di dispositivo a caratteri	1	1	0444 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/mem' consente di leggere la memoria del processo.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6].

## 89.12 os32: null(4)

**NOME**

'/dev/null' - file di dispositivo per la distruzione dei dati

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/null'	file di dispositivo a caratteri	1	2	0666 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/null' appare in lettura come un file completamente vuoto, mentre in scrittura è un file in cui si può scrivere indefinitivamente, perdendo però i dati che vi si immettono.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], zero(4) [89.15].

## 89.13 os32: port(4)

**NOME**

'/dev/port' - file di dispositivo per accedere alle porte di I/O

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/port'	file di dispositivo a caratteri	1	3	0644 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/port' consente di accedere alle porte di I/O. Tali porte consentono di leggere uno o al massimo due byte, pertanto la dimensione della lettura può essere '(size\_t) 1' oppure '(size\_t) 2'. Per selezionare l'indirizzo della porta occorre posizionare il riferimento interno al file a un indirizzo pari a quello della porta, prima di eseguire la lettura o la scrittura.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], mem(4) [89.11].

## 89.14 os32: tty(4)

**NOME**

'/dev/tty' - file di dispositivo che rappresenta il terminale di controllo del processo

**CONFIGURAZIONE**

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/tty'	file di dispositivo a caratteri	2	0	0666 <sub>s</sub>

**DESCRIZIONE**

Il file di dispositivo '/dev/tty' rappresenta il terminale di controllo del processo; in altri termini, il processo che accede al file '/dev/tty', raggiunge il proprio terminale di controllo.

**VEDERE ANCHE**

MAKEDEV(8) [92.6], console(4) [89.1].

## 89.15 os32: zero(4)

**NOME**

'/dev/zero' - file di dispositivo per la produzione del valore zero

## CONFIGURAZIONE

File	Tipo	Numero primario	Numero secondario	Permessi
'/dev/zero'	file di dispositivo a caratteri	1	4	0666 <sub>s</sub>

## DESCRIZIONE

Il file di dispositivo '/dev/zero' appare in lettura come un file di lunghezza indefinita, contenente esclusivamente il valore zero (lo zero binario), mentre in scrittura è un file in cui si può scrivere indefinitivamente, perdendo però i dati che vi si immettono.

## VEDERE ANCHE

*MAKEDEV(8)* [92.6], *null(4)* [89.12].

## Sezione 5: formato dei file e convenzioni

## 90.1 os32: group(5)

## NOME

'/etc/group' - elenco dei gruppi

## DESCRIZIONE

Il file '/etc/group' contiene l'elenco dei gruppi di utenti del sistema, uno per ogni riga. Le righe sono divise in quattro campi, delimitati con il carattere due punti (:), come nell'esempio seguente, che rappresenta l'impostazione predefinita di os32:

```
root:x:0:
user:y:233:
```

I campi hanno il significato descritto nell'elenco seguente:

1. nominativo utente;
2. parola d'ordine, ma non usato, anche se è **comunque necessario scriverci qualcosa**;
3. numero GID, ovvero il numero del gruppo;
4. elenco di utenti aggregati, separati da una virgola, ma questa informazione non viene usata da os32.

Il file deve essere accessibile in lettura a tutti gli utenti.

## VEDERE ANCHE

*login(1)* [86.14].

## 90.2 os32: inittab(5)

## NOME

'/etc/inittab' - configurazione di 'init'

## DESCRIZIONE

Il file '/etc/inittab' contiene la configurazione di 'init', per la definizione dei processi da avviare per la messa in funzione del sistema operativo. Il file può contenere dei commenti, preceduti dal carattere «#» e «voci» costituite da righe suddivise in quattro campi, separati da due punti (:), come nell'esempio seguente:

```
c0:1:respawn:/bin/getty /dev/console0
c1:1:respawn:/bin/getty /dev/console1
c2:1:respawn:/bin/getty /dev/console2
c3:1:respawn:/bin/getty /dev/console3
```

I campi hanno il significato descritto nell'elenco seguente:

1. codice che identifica univocamente la voce;
2. i livelli di esecuzione per cui la voce è valida;
3. l'azione da compiere sulla voce;
4. il programma da avviare, con tutte le opzioni e gli argomenti necessari.

Il programma 'init' di os32 non distingue i livelli di esecuzione e considera soltanto l'azione 'respawn', con la quale si intende che 'init' debba riavviare il processo, quando questo muore, o comunque quando muore quel processo che ha preso il suo posto.

## VEDERE ANCHE

*init(8)* [92.4], *getty(8)* [92.2], *login(1)* [86.14].

## 90.3 os32: issue(5)

## NOME

'/etc/issue' - messaggio che precede 'login'

## DESCRIZIONE

Il file '/etc/issue' viene visualizzato da 'getty', prima dell'avvio di 'login'. Il contenuto predefinito di questo file, per os32, è il seguente:

```
os32: a basic os. [Ctrl q], [Ctrl r], [Ctrl s], [Ctrl t] to change console.
```

Il programma 'getty' di os32 non è in grado di interpretare il contenuto del file, pertanto lo visualizza letteralmente; tuttavia,

'**getty**' mostra, indipendentemente dalla presenza e dal contenuto del file `/etc/issue`, delle informazioni sul terminale per il quale è in funzione.

#### VEDERE ANCHE

`getty(8)` [92.2].

### 90.4 os32: passwd(5)

#### NOME

`/etc/passwd` - elenco delle utenze

#### DESCRIZIONE

Il file `/etc/passwd` contiene l'elenco degli utenti del sistema, uno per ogni riga. Le righe sono divise in sette campi, delimitati con il carattere due punti (:), come nell'esempio seguente, che rappresenta l'impostazione predefinita di os32:

```
root:ciao:0:0:root:/root:/bin/shell
user:ciao:1001:1001:test user:/home/user:/bin/shell
```

I campi hanno il significato descritto nell'elenco seguente:

1. nominativo utente;
2. parola d'ordine, in chiaro, per l'identificazione con il programma `'login'`;
3. numero UID, ovvero il numero dell'utente;
4. numero GID, ovvero il numero del gruppo;
5. descrizione dell'utenza;
6. shell.

Trattandosi di un sistema operativo elementare, la parola d'ordine appare in chiaro nel secondo campo, senza altri accorgimenti. Inoltre, il file deve essere accessibile in lettura a tutti gli utenti.

#### VEDERE ANCHE

`login(1)` [86.14].

## Sezione 7: varie

### 91.1 os32: environ(7)

#### NOME

'**environ**' - ambiente del processo elaborativo

#### SINTASSI

```
extern char **environ;
```

#### DESCRIZIONE

La variabile **environ**, dichiarata nel file `'unistd.h'`, punta a un array di stringhe, ognuna delle quali rappresenta una variabile di ambiente, con il valore a lei assegnato. Pertanto, il contenuto di queste stringhe ha una forma del tipo `'nome=valore'`. Per esempio `'HOME=/home/user'`.

In generale, l'accesso diretto ai contenuti di questo array non è conveniente, in quanto sono disponibili delle funzioni che facilitano la gestione di questi dati in forma di variabili di ambiente.

Dal momento che le funzioni di accesso alle informazioni sulle variabili di ambiente sono definite nel file `'stdlib.h'`, la gestione effettiva dell'array di stringhe a cui punta **environ** è inserita nei file contenuti nella directory `'lib/stdlib/'` di os32. Per la precisione, nel file `'lib/stdlib/environment.c'` si dichiara l'array di caratteri `_environment_table[]` e array di puntatori a caratteri `_environment[]`:

```
char _environment_table[ARG_MAX/32][ARG_MAX/16];
char *_environment[ARG_MAX/32+1];
```

L'array `_environment_table[]` viene inizializzato con lo stato delle variabili di ambiente ereditate con l'avvio del processo; inoltre, all'array `_environment[]` vengono assegnati i puntatori alle varie stringhe che si possono estrapolare da `_environment_table[]`. Questo lavoro iniziale avviene per opera della funzione `_environment_setup()`, la quale viene avviata a sua volta dal file `'crt0.s'`. Successivamente, nello stesso file `'crt0.s'`, viene copiato l'indirizzo dell'`_environment[]` nella variabile **environ**, di cui sopra.

#### FILE SORGENTI

`'lib/unistd.h'` [95.30]  
`'lib/stdlib.h'` [95.19]  
`'lib/unistd/environ.c'` [95.30.9]  
`'applic/crt0.mer.s'` [96.1.12]  
`'applic/crt0.sep.s'` [96.1.13]  
`'lib/stdlib/environment.c'` [95.19.8]  
`'lib/stdlib/getenv.c'` [95.19.10]  
`'lib/stdlib/putenv.c'` [95.19.15]  
`'lib/stdlib/setenv.c'` [95.19.18]  
`'lib/stdlib/unsetenv.c'` [95.19.21]

#### VEDERE ANCHE

`getenv(3)` [88.52], `putenv(3)` [88.94], `setenv(3)` [88.104], `unsetenv(3)` [88.104].

### 91.2 os32: socket(7)

#### NOME

'**socket**' - gestione dei socket

#### DESCRIZIONE

Il sistema os32 gestisce esclusivamente socket di dominio Internet, con indirizzi IPv4. Per creare e gestire una connessione si usano le funzioni seguenti:



Funzione	Scopo
<code>socket()</code>	Crea la terminazione locale di una connessione, ma senza attribuire indirizzi o porte [87.54].
<code>connect()</code>	Connette un socket locale a un socket remoto [87.11].
<code>bind()</code>	Attribuisce a un socket locale un indirizzo [87.4].
<code>listen()</code>	Mette un socket locale in ascolto, attendendo una richiesta di connessione da un socket remoto [87.31].
<code>accept()</code>	Recepisce una richiesta di connessione ricevuta da un socket locale, generando con questa un nuovo socket locale connesso a quello da cui ha avuto origine la richiesta [87.3].
<code>send()</code>	Invia dati attraverso una connessione [87.45].
<code>recvfrom()</code>	Riceve dati attraverso una connessione [87.40].
<code>close()</code>	Chiude un socket locale [87.10].

Quando si crea un socket per poi contattare un socket remoto in attesa di connessioni, è possibile utilizzare le funzioni `socket()` e `connect()`, senza avvalersi di `bind()`, lasciando che le informazioni mancanti nel socket locale siano determinate o fissate automaticamente.

Quando si crea un socket da mettere in ascolto, dopo la funzione `socket()` è necessario utilizzare `bind()` per determinare i parametri locali; poi, se si tratta del protocollo TCP si usa la funzione `listen()` per attendere una richiesta di connessione da un socket remoto. Quindi, per recepire una richiesta di connessione si usa la funzione `accept()`, con cui si genera un nuovo socket locale connesso a quello remoto che ha emesso la richiesta.

Quando il socket deve essere in ascolto, ma in attesa di pacchetti UDP, dopo l'utilizzo della funzione `bind()` si può passare subito all'uso di `recvfrom()`.

#### VEDERE ANCHE

`socket(2)` [87.54], `accept(2)` [87.3], `bind(2)` [87.4], `connect(2)` [87.11], `listen(2)` [87.31].

### 91.3 os32: undocumented(7)

« Questa sezione ha il solo scopo di raccogliere i riferimenti ipertestuali dei listati che, per qualche ragione, sono privi di una documentazione specifica.

## Sezione 8: comandi per l'amministrazione del sistema

### 92.1 os32: arp(8)

#### NOME

'arp' - mostra la tabella ARP

#### SINTASSI

```
arp
```

#### DESCRIZIONE

Il programma 'arp' consente di visualizzare la tabella ARP (*Address resolution protocol*, ma senza la possibilità di poterli intervenire per modificarla. Pertanto, l'uso del programma è ammissibile per qualunque utente.

os32 fornisce l'accesso alla tabella ARP attraverso il file di dispositivo '/dev/kmem\_arp', da cui attinge il programma 'arp'.

#### FILE

'/dev/kmem\_arp'

È il file di dispositivo attraverso il quale è possibile leggere la tabella ARP del kernel di os32.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/arp.c' [96.1.4]

#### VEDERE ANCHE

`kmem_arp(4)` [89.3], `ipconfig(8)` [92.5], `route(8)` [92.9].

### 92.2 os32: getty(8)

#### NOME

'getty' - predisposizione di un terminale e avvio di 'login'

#### SINTASSI

```
getty terminale
```

#### DESCRIZIONE

Il programma 'getty' viene avviato da 'init' per predisporre il terminale, ripristinando anche i permessi predefiniti, e per avviare successivamente il programma 'login'. Prima di avviare 'login', 'getty' visualizza il contenuto del file '/etc/issue', se disponibile, inoltre mostra almeno l'indicazione del terminale attuale. Va osservato che questa realizzazione di 'getty' lascia a 'login' il compito di chiedere l'inserimento del nominativo utente.

#### FILE

'/etc/issue'

'getty' visualizza il contenuto di questo file prima di avviare 'login'.

#### FILE SORGENTI

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/getty.c' [96.1.16]

#### VEDERE ANCHE

`login(1)` [86.14], `issue(5)` [90.3].

## 92.3 os32: http(8)

«

**NOME**

'http' - servente HTTP elementare

**SINTASSI**

```
http porta directory_radice
```

**DESCRIZIONE**

Il programma 'http' si comporta come servente HTTP, in ascolto nella porta indicata come primo argomento, per pubblicare i file che si trovano a partire dalla directory specificata come secondo argomento della riga di comando.

Dal momento che os32 non dispone di una shell in grado di interpretare script, il modo migliore per avviare il servizio è quello di inserire la richiesta di avvio del programma 'http' nel file '/etc/inittab', con una direttiva simile a quella seguente:

```
s0:1:respawn:/bin/http 80 /var/www
```

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/http.c' [96.1.17]

**VEDERE ANCHE**

*inittab(5)* [90.2], *arp(8)* [92.1], *ipconfig(8)* [92.9], *route(8)* [92.9], *ping(8)* [92.8], *nc(8)* [86.20].

## 92.4 os32: init(8)

«

**NOME**

'init' - progenitore di tutti gli altri processi

**SINTASSI**

```
init
```

**DESCRIZIONE**

Il programma 'init' viene avviato dal kernel (deve trattarsi precisamente del file '/bin/init') come primo e unico processo figlio del kernel stesso. Pertanto, 'init' deve assumere il numero PID uno.

Questa realizzazione di 'init' si limita a leggere il file '/etc/inittab' per determinare quali programmi figli avviare, senza poter distinguere da diversi livelli di esecuzione. In pratica, all'interno di questo file si indica l'uso di 'getty', per la gestione dei terminali disponibili.

**FILE**

'/etc/inittab'

Contiene l'indicazione dei processi che 'init' deve avviare.

**DIFETTI**

Con os32 non è possibile associare ai segnali un'azione diversa da quella predefinita; quindi 'init' non può essere informato dell'intenzione di arrestare il sistema. Pertanto, tale funzionalità non è stata realizzata nella versione di 'init' di os32.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/init.c' [96.1.18]

**VEDERE ANCHE**

*inittab(5)* [90.2].

## 92.5 os32: ipconfig(8)

«

**NOME**

'ipconfig' - mostra la configurazione delle interfacce di rete

**SINTASSI**

```
ipconfig
```

**DESCRIZIONE**

Il programma 'ipconfig' consente di visualizzare la tabella delle interfacce di rete, con la loro configurazione, ma senza la possibilità di potervi intervenire per modificarla (la configurazione delle interfacce di rete avviene esclusivamente attraverso le opzioni di avvio del kernel). Pertanto, l'uso del programma è ammissibile per qualunque utente.

Va osservato che l'interfaccia 'net0' è costituita sempre dal dispositivo interno associato all'indirizzo 127.0.0.1 (*loopback*).

os32 fornisce l'accesso alla tabella delle interfacce di rete attraverso il file di dispositivo '/dev/kmem\_net', da cui attinge il programma 'ipconfig'.

**FILE**

'/dev/kmem\_net'

È il file di dispositivo attraverso il quale è possibile leggere la tabella delle interfacce del kernel di os32.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'applic/ipconfig.c' [96.1.19]

**VEDERE ANCHE**

*kmem\_net(4)* [89.7], *arp(8)* [92.1], *route(8)* [92.9].

## 92.6 os32: MAKEDEV(8)

«

**NOME**

'MAKEDEV' - creazione dei file di dispositivo

**SINTASSI**

```
MAKEDEV
```

**DESCRIZIONE**

'MAKEDEV' è un programma che crea, nella directory corrente, tutti i file di dispositivo previsti per os32. Tali file devono trovarsi normalmente nella directory '/dev/', pertanto, prima di usare 'MAKEDEV' è necessario che la directory corrente corrisponda precisamente a tale posizione.

**OPZIONI**

Non sono previste opzioni per l'uso di 'MAKEDEV', dal momento che vengono creati tutti i file di dispositivo, considerato il loro numero limitato.

**NOTE**

Tradizionalmente 'MAKEDEV' viene realizzato in forma di script, ma os32 non dispone di una shell adeguata e non è possibile utilizzare script.

**FILE SORGENTI**

'applic/crt0.mer.s' [96.1.12]

'applic/crt0.sep.s' [96.1.13]

'lib/sys/os32.h' [95.21]

'applic/MAKEDEV.c' [96.1.1]

## 92.7 os32: mount(8)

«

**NOME**

'**mount**', '**umount**' - innesto e distacco di un file system

**SINTASSI**

```
mount dispositivo dir_innesto [opzioni]
```

```
umount directory
```

**DESCRIZIONE**

'**mount**' innesta il file system contenuto nell'unità di memorizzazione rappresentata dal file di dispositivo che va indicato come primo argomento, nella *directory* che appare come secondo argomento. Eventualmente si possono specificare delle opzioni di innesto, come terzo argomento.

'**umount**' stacca il file system innestato precedentemente nella *directory* indicata come unico argomento del comando.

**OPZIONI DI INNESTO**

Opzione	Descrizione
ro	Innesta il file system in sola lettura.
rw	Innesta il file system in lettura e scrittura. Si tratta comunque del comportamento predefinito, in mancanza di un'opzione contraria.

**DIFETTI**

Non viene preso in considerazione un eventuale file `/etc/fstab`; inoltre, l'utente non può conoscere lo stato degli innesti già in essere e, a questo proposito, l'uso di '**mount**' senza argomenti produce semplicemente un errore.

**FILE SORGENTI**

'`applic/crt0.mer.s`' [96.1.12]

'`applic/crt0.sep.s`' [96.1.13]

'`applic/mount.c`' [96.1.28]

'`applic/umount.c`' [96.1.53]

## 92.8 os32: ping(8)

«

**NOME**

'**ping**' - invio di richieste di eco: ICMP ECHO\_REQUEST.

**SINTASSI**

```
ping indirizzo_ipv4
```

**DESCRIZIONE**

Il programma '**ping**' invia una richiesta di eco (ICMP ECHO\_REQUEST) alla destinazione indicata attraverso un indirizzo IPv4. Se si ottiene risposta, il programma termina con successo, altrimenti si ottiene un errore; in ogni caso, viene eseguito un solo tentativo.

Per utilizzare '**ping**' è necessario operare in qualità di utente '**root**'.

**FILE SORGENTI**

'`applic/crt0.mer.s`' [96.1.12]

'`applic/crt0.sep.s`' [96.1.13]

'`applic/ping.c`' [96.1.30]

**VEDERE ANCHE**

`arp(8)` [92.1], `ipconfig(8)` [92.9], `route(8)` [92.9], `http(8)` [92.3], `nc(8)` [86.20].

## 92.9 os32: route(8)

«

**NOME**

'**route**' - mostra la tabella degli instradamenti

**SINTASSI**

```
route
```

**DESCRIZIONE**

Il programma '**route**' consente di visualizzare la tabella degli instradamenti, ma senza la possibilità di potervi intervenire per modificarla (la configurazione delle interfacce di rete e degli instradamenti avviene esclusivamente attraverso le opzioni di avvio del kernel). Pertanto, l'uso del programma è ammissibile per qualunque utente.

os32 fornisce l'accesso alla tabella degli instradamenti attraverso il file di dispositivo `/dev/kmem_route`, da cui attinge il programma '**route**'.

**FILE**

`/dev/kmem_route`

È il file di dispositivo attraverso il quale è possibile leggere la tabella degli instradamenti del kernel di os32.

**FILE SORGENTI**

'`applic/crt0.mer.s`' [96.1.12]

'`applic/crt0.sep.s`' [96.1.13]

'`applic/route.c`' [96.1.34]

**VEDERE ANCHE**

`kmem_route(4)` [89.9], `arp(8)` [92.1], `ipconfig(8)` [92.5].

## 92.10 os32: umount(8)

Vedere `mount(8)` [92.7].

«

## Sezione 9: kernel

93.1	os32: arp(9)	329
93.2	os32: ata(9)	330
93.3	os32: blk(9)	332
93.3.1	os32: blk_ata(9)	332
93.3.2	os32: blk_cache_check(9)	332
93.3.3	os32: blk_cache_init(9)	333
93.3.4	os32: blk_cache_read(9)	333
93.3.5	os32: blk_cache_save(9)	334
93.4	os32: dev(9)	334
93.4.1	os32: dev_io(9)	337
93.4.2	os32: dev_dm(9)	337
93.4.3	os32: dev_ata(9)	338
93.4.4	os32: dev_kmem(9)	338
93.4.5	os32: dev_mem(9)	339
93.4.6	os32: dev_tty(9)	339
93.5	os32: dm(9)	340
93.6	os32: fs(9)	340
93.6.1	os32: fd_dup(9)	343
93.6.2	os32: fd_reference(9)	344
93.6.3	os32: fs_init(9)	344
93.6.4	os32: file_pipe_make(9)	345
93.6.5	os32: file_reference(9)	345
93.6.6	os32: file_stdio_dev_make(9)	346
93.6.7	os32: inode_alloc(9)	346
93.6.8	os32: inode_check(9)	347
93.6.9	os32: inode_dir_empty(9)	348
93.6.10	os32: inode_file_read(9)	349
93.6.11	os32: inode_file_write(9)	350
93.6.12	os32: inode_free(9)	350
93.6.13	os32: inode_fzones_read(9)	351
93.6.14	os32: inode_fzones_write(9)	352
93.6.15	os32: inode_get(9)	352
93.6.16	os32: inode_pipe_make(9)	353
93.6.17	os32: inode_pipe_read(9)	353
93.6.18	os32: inode_pipe_write(9)	354
93.6.19	os32: inode_print(9)	354
93.6.20	os32: inode_put(9)	355
93.6.21	os32: inode_reference(9)	355
93.6.22	os32: inode_save(9)	356
93.6.23	os32: inode_stdio_dev_make(9)	357
93.6.24	os32: inode_truncate(9)	357
93.6.25	os32: inode_zone(9)	358
93.6.26	os32: sb_inode_status(9)	359
93.6.27	os32: sb_mount(9)	359
93.6.28	os32: sb_print(9)	360
93.6.29	os32: sb_reference(9)	360
93.6.30	os32: sb_save(9)	361
93.6.31	os32: sb_zone_status(9)	362
93.6.32	os32: sock_free_port(9)	362
93.6.33	os32: sock_reference(9)	362
93.6.34	os32: zone_alloc(9)	363
93.6.35	os32: zone_free(9)	364
93.6.36	os32: zone_print(9)	364
93.6.37	os32: zone_read(9)	364
93.6.38	os32: path_device(9)	365

93.6.39	os32: path_fix(9)	365
93.6.40	os32: path_full(9)	366
93.6.41	os32: path_inode(9)	366
93.6.42	os32: path_inode_link(9)	367
93.7	os32: ibm_i386(9)	368
93.8	os32: icmp(9)	371
93.9	os32: ip(9)	371
93.10	os32: kbd(9)	372
93.11	os32: lib_k(9)	372
93.12	os32: lib_s(9)	372
93.13	os32: main(9)	373
93.14	os32: memory(9)	373
93.15	os32: multiboot(9)	374
93.16	os32: ne2k(9)	374
93.17	os32: net(9)	375
93.18	os32: part(9)	376
93.19	os32: pci(9)	376
93.20	os32: proc(9)	377
93.20.1	os32: proc_available(9)	377
93.20.2	os32: proc_dump_memory(9)	377
93.20.3	os32: proc_init(9)	378
93.20.4	os32: proc_print(9)	379
93.20.5	os32: proc_reference(9)	379
93.20.6	os32: proc_sch_net(9)	379
93.20.7	os32: proc_sch_signals(9)	380
93.20.8	os32: proc_sch_terminals(9)	380
93.20.9	os32: proc_sch_timers(9)	381
93.20.10	os32: proc_scheduler(9)	381
93.20.11	os32: proc_sig_chld(9)	383
93.20.12	os32: proc_sig_cont(9)	383
93.20.13	os32: proc_sig_core(9)	384
93.20.14	os32: proc_sig_handler(9)	384
93.20.15	os32: proc_sig_ignore(9)	385
93.20.16	os32: proc_sig_off(9)	386
93.20.17	os32: proc_sig_on(9)	386
93.20.18	os32: proc_sig_status(9)	386
93.20.19	os32: proc_sig_stop(9)	387
93.20.20	os32: proc_sig_term(9)	387
93.20.21	os32: proc_sys_exec(9)	388
93.20.22	os32: proc_timer_init(9)	389
93.20.23	os32: proc_wakeup(9)	390
93.20.24	os32: proc_wakeup_pipe_read(9)	390
93.20.25	os32: proc_wakeup_pipe_write(9)	391
93.20.26	os32: proc_wakeup_terminal(9)	391
93.20.27	os32: ptr(9)	391
93.20.28	os32: sysroutine(9)	391
93.21	os32: route(9)	392
93.22	os32: screen(9)	393
93.23	os32: tcp(9)	394
93.24	os32: tty(9)	396
arp.h	329	
ata.h	330	
blk.h	332	
blk_ata()	332	
blk_cache_check()	332	
blk_cache_init()	333	
blk_cache_read()	333	
blk_cache_save()	333	
dev.h	334	
dev_ata()	338	
dev_dm()	337	
dev_io()	337	
dev_kmem()	338	
dev_mem()	339	
dev_tty()	339	
dm.h	340	

fd_dup()	343	
fd_reference()	344	
file_pipe_make()	345	
file_reference()	345	
file_stdio_dev_make()	346	
fs.h	340	
fs_init()	344	
ibm_i386.h	368	
icmp.h	371	
inode_alloc()	346	
inode_check()	347	
inode_dir_empty()	348	
inode_file_read()	349	
inode_file_write()	350	
inode_free()	350	
inode_fzones_read()	351	
inode_fzones_write()	351	
inode_get()	352	
inode_pipe_make()	353	
inode_pipe_read()	353	
inode_pipe_write()	354	
inode_print()	354	
inode_put()	355	
inode_reference()	355	
inode_save()	356	
inode_stdio_dev_make()	357	
inode_truncate()	357	
inode_zone()	358	
ip.h	371	
kbd.h	372	
lib_k.h	372	
lib_s.h	372	
main.h	373	
memory.h	373	
multiboot.h	374	
ne2k.h	374	
net.h	375	
part.h	376	
path_device()	365	
path_fix()	365	
path_full()	366	
path_inode()	366	
path_inode_link()	367	
pci.h	376	
proc.h	377	
proc_available()	377	
proc_dump_memory()	377	
proc_init()	378	
proc_print()	379	
proc_reference()	379	
proc_scheduler()	381	
proc_sch_net()	379	
proc_sch_signals()	380	
proc_sch_terminals()	380	
proc_sch_timers()	381	
proc_sig_chld()	383	
proc_sig_cont()	383	
proc_sig_core()	384	
proc_sig_handler()	384	
proc_sig_ignore()	385	
proc_sig_off()	386	
proc_sig_on()	386	
proc_sig_status()	386	
proc_sig_stop()	387	
proc_sig_term()	387	
proc_sys_exec()	388	
proc_timer_init()	389	
proc_wakeup_pipe_read()	390	
proc_wakeup_pipe_write()	390	
proc_wakeup_terminal()	390	
ptr()	391	
route.h	392	
sb_inode_status()	359	
sb_mount()	359	
sb_print()	360	
sb_reference()	360	
sb_save()	361	
sb_zone_status()	359	
screen.h	393	
sock_free_port()	362	
sock_reference()	362	
sysroutine()	391	
s_brk()	372	
s_chdir()	372	
s_chmod()	372	
s_chown()	372	
s_clock()	372	
s_close()	372	
s_dup()	372	
s_dup2()	372	
s_fchmod()	372	
s_fchown()	372	
s_fcntl()	372	
s_fork()	372	
s_fstat()	372	
s_kill()	372	
s_link()	372	
s_longjmp()	372	
s_lseek()	372	
s_mkdir()	372	
s_mknod()	372	
s_mount()	372	
s_open()	372	
s_pipe()	372	
s_read()	372	
s_sbrk()	372	
s_setegid()	372	
s_seteuid()	372	
s_setgid()	372	
s_setjmp()	372	
s_setuid()	372	
s_signal()	372	
s_stat()	372	
s_stime()	372	
s_tcgetattr()	372	
s_tcsetattr()	372	
s_time()	372	
s_umount()	372	
s_unlink()	372	
s_wait()	372	
s_write()	372	
s__exit()	372	
tcp.h	394	
tty.h	396	
zone_alloc()	363	
zone_free()	363	
zone_print()	364	
zone_read()	364	
zone_write()	364	

### 93.1 os32: arp(9)

Il file 'kernel/net/arp.h' [94.12.1] descrive le funzioni per la gestione della tabella ARP, per la trasformazione degli indirizzi IPv4 in indirizzi Ethernet.

Per la descrizione sulla gestione della tabella ARP da parte di os32, si rimanda alla sezione 84.9.3. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.123. Funzioni per la gestione della tabella ARP, contenute nella directory 'kernel/net/arp/'.

Funzione	Descrizione
<code>void arp_init (void);</code>	Azzerà completamente la tabella ARP: si usa una volta sola all'avvio della gestione della rete [94.12.4].
<code>void arp_clean (void);</code>	Azzerà le voci della tabella ARP che risultano troppo vecchie e che devono essere rinnovate [94.12.2].
<code>int arp_index (unsigned char mac[6], h_addr_t ip);</code>	Restituisce l'indice della tabella ARP, corrispondente all'indirizzo Ethernet o all'indirizzo IPv4 fornito [94.12.3].
<code>arp_t *arp_reference (void);</code>	Restituisce il puntatore a un elemento della tabella ARP contenente la voce più vecchia, allo scopo presumibile di riutilizzarla per un indirizzo nuovo [94.12.7].
<code>void arp_request (h_addr_t ip);</code>	Invia una richiesta ARP, preparando il pacchetto relativo e inviandolo attraverso la funzione <code>ethernet_tx()</code> [94.12.8].
<code>int arp_rx (int n, int f);</code>	Legge dalla tabella delle interfacce il pacchetto individuato dall'indice <i>n</i> per l'interfaccia e dall'indice <i>f</i> per la trama relativa. Il pacchetto in questione deve essere relativo al protocollo ARP: se si tratta di una richiesta, provvede a inviare una risposta, se invece si tratta di una risposta, allora aggiorna la tabella ARP [94.12.9].

## 93.2 os32: ata(9)

« Il file 'kernel/driver/ata.h' [94.4.3] descrive le funzioni per la gestione delle unità a disco PATA.

Per la descrizione dell'organizzazione della gestione delle unità PATA di os32, si rimanda alla sezione 84.7.7. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.94. Funzioni per la gestione delle unità PATA, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/ata.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/ata/'. Le funzioni sono raggruppate in insiemi logici.

Funzione	Descrizione
<code>void ata_init (void);</code>	Inizializza la gestione delle unità PATA, predisponendo i contenuti della tabella <code>ata_table[]</code> , verificando la presenza delle unità. Questa funzione viene usata una volta sola, nella funzione <code>proc_init()</code> .
<code>void ata_reset (int drive);</code>	Azzerà lo stato di funzionamento dell'unità PATA specificata.
<code>int ata_valid (int drive);</code>	Verifica se l'unità richiesta è presente effettivamente. In caso di successo restituisce il valore zero, altrimenti si ottiene -1.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_cmd_identify_device (int drive, void *buffer);</code>	Richiede all'unità specificata le informazioni sulla sua identificazione. Se l'unità è presente, in corrispondenza del puntatore fornito si ottengono le informazioni nello spazio di un settore ( <code>ATA_SECTOR_SIZE</code> ); l'analisi successiva di questi dati può dare maggiori informazioni sull'unità.
<code>int ata_cmd_read_sectors (int drive, unsigned int sector, unsigned char count, void *buffer);</code>	Legge dall'unità <code>drive</code> , a partire dal settore <code>sector</code> , una quantità pari a <code>count</code> settori, mettendo il risultato a partire dall'indirizzo di memoria <code>buffer</code> . Se <code>count</code> fosse pari a zero, si intenderebbero 256 settori. Se l'operazione fallisce, restituisce un valore negativo.
<code>int ata_cmd_write_sectors (int drive, unsigned int sector, unsigned char count, void *buffer);</code>	Scrive nell'unità <code>drive</code> , a partire dal settore <code>sector</code> , una quantità pari a <code>count</code> settori, leggendoli a partire dall'indirizzo di memoria <code>buffer</code> . Se <code>count</code> fosse pari a zero, si intenderebbero 256 settori. Se l'operazione fallisce, restituisce un valore negativo.
<code>int ata_device (int drive, unsigned int sector);</code>	Imposta il registro <code>device</code> dell'unità PATA specificata, con l'indicazione di un numero di settore.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_rdy (int drive, clock_t timeout);</code>	Attende che l'unità <code>drive</code> sia pronta, purché ciò avvenga entro il tempo <code>timeout</code> . Se l'operazione ha successo, la funzione restituisce zero, altrimenti dà un valore negativo.
<code>int ata_drq (int drive, clock_t timeout);</code>	Attende che l'unità <code>drive</code> sia pronta a ricevere dati, purché ciò avvenga entro il tempo <code>timeout</code> . Se l'operazione ha successo, la funzione restituisce zero, altrimenti dà un valore negativo.
<code>int ata_lba28 (int drive, unsigned int sector, unsigned char count);</code>	Invia all'unità <code>drive</code> la prima parte di un comando, in cui sono contenute le coordinate LBA28.

Funzione	Descrizione
<code>int ata_read_sector (int drive, unsigned int sector, void *buffer);</code>	È una macroistruzione che legge dall'unità <code>drive</code> , il settore <code>sector</code> , mettendo il risultato a partire dall'indirizzo di memoria <code>buffer</code> . La macroistruzione si avvale praticamente della funzione <code>ata_cmd_read_sectors()</code> , per leggere un solo settore.

Funzione	Descrizione
<pre>int ata_write_sector (     int <i>drive</i>,     unsigned int <i>sector</i>,     void *<i>buffer</i>);</pre>	<p>È una macroistruzione che scrive nell'unità <i>drive</i>, il settore <i>sector</i>, traendo i dati dall'indirizzo di memoria <i>buffer</i>. La macroistruzione si avvale praticamente della funzione <i>ata_cmd_write_sectors()</i>, per scrivere un solo settore.</p>

### 93.3 os32: blk(9)

Il file 'kernel/blk.h' [94.2] descrive ciò che serve per la gestione dei blocchi di dati, in relazione ai dispositivi di memorizzazione a blocchi.

#### 93.3.1 os32: blk\_ata(9)

##### NOME

'blk\_ata' - interfaccia di accesso ai dispositivi di memorizzazione PATA

##### SINTASSI

```
<kernel/blk.h>
void *blk_ata (dev_t device, int rw, unsigned int n,
              void *buffer);
```

##### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Dispositivo, in forma numerica.
int <i>rw</i>	Può assumere i valori 'DEV_READ' o 'DEV_WRITE', per richiedere rispettivamente un accesso in lettura oppure in scrittura.
unsigned int <i>n</i>	Numero del blocco da leggere o scrivere, riferito all'unità complessiva.
void * <i>buffer</i>	Origine dei dati da trasferire in caso di scrittura (per la lettura questa informazione non viene usata).

##### DESCRIZIONE

La funzione *blk\_ata()* è un'interfaccia per l'accesso alle unità PATA, un blocco alla volta, che si avvale di una memoria *cache* per ridurre gli accessi fisici ripetuti agli stessi blocchi.

##### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un'area di memoria contenente il blocco di dati letto o scritto. In caso di errore restituisce il puntatore nullo e aggiorna la variabile *errno* del kernel. Il blocco in questione si riferisce all'unità complessiva, pertanto, se originariamente si faceva riferimento a un dispositivo di una partizione, prima di arrivare a questa funzione il blocco relativo della partizione deve essere stato convertito in un blocco assoluto dell'unità complessiva.

##### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
E_HARDWARE_FAULT	Errore nell'hardware PATA.
E_DRIVER_FAULT	Errore nella gestione software dell'unità PATA.
ETIME	Tempo scaduto.

##### FILE SORGENTI

'kernel/blk.h' [94.2]

'kernel/blk/blk\_ata.c' [94.2.1]

##### VEDERE ANCHE

*dev\_dm(9)* [93.4.2], *dev\_ata(9)* [93.4.3], *blk\_cache\_read(9)* [93.3.4], *blk\_cache\_save(9)* [93.3.4].

### 93.3.2 os32: blk\_cache\_check(9)

##### NOME

'blk\_cache\_check' - verifica della validità del contenuto della tabella dei blocchi conservati in memoria

##### SINTASSI

```
<kernel/blk.h>
void blk_cache_check (void);
```

##### DESCRIZIONE

La funzione *blk\_cache\_check()* serve a verificare che la tabella dei blocchi conservati in memoria (*blk\_table[]*) contenga dati validi, per ciò che riguarda le età degli stessi. In pratica, il valore dell'età dei blocchi deve essere sequenziale, iniziando da zero e terminando con il valore massimo consentito: non ci devono essere valori mancanti e non ci devono essere valori doppi. Questa funzione serve solo a titolo diagnostico e in pratica non viene usata.

##### VALORE RESTITUITO

La funzione non restituisce alcunché; se viene usata e se individua errori, questi vengono visualizzati attraverso la funzione *k\_printf()*.

##### FILE SORGENTI

'kernel/blk.h' [94.2]

'kernel/blk/blk\_cache\_check.c' [94.2.2]

##### VEDERE ANCHE

*blk\_cache\_init(9)* [93.3.3], *blk\_cache\_read(9)* [93.3.4], *blk\_cache\_save(9)* [93.3.4].

### 93.3.3 os32: blk\_cache\_init(9)

##### NOME

'blk\_cache\_init' - inizializzazione della tabella dei blocchi conservati in memoria

##### SINTASSI

```
<kernel/blk.h>
void blk_cache_init (void);
```

##### DESCRIZIONE

La funzione *blk\_cache\_init()* serve a inizializzare la tabella dei blocchi conservati in memoria (*blk\_table[]*), assegnando anche il valore dell'età in modo progressivo, da zero fino al valore massimo consentito. Questa funzione viene usata una volta sola, prima che i dispositivi di memorizzazione a blocchi possano avvalersi della tabella stessa.

##### VALORE RESTITUITO

La funzione non restituisce alcunché.

##### FILE SORGENTI

'kernel/blk.h' [94.2]

'kernel/blk/blk\_cache\_init.c' [94.2.3]

##### VEDERE ANCHE

*blk\_cache\_check(9)* [93.3.2], *blk\_cache\_read(9)* [93.3.4], *blk\_cache\_save(9)* [93.3.4].

### 93.3.4 os32: blk\_cache\_read(9)

##### NOME

'blk\_cache\_read', 'blk\_cache\_save', - lettura e scrittura nella tabella dei blocchi

## SINTASSI

```
<kernel/blk.h>
void *blk_cache_read (dev_t device, unsigned int n);
void *blk_cache_save (dev_t device, unsigned int n,
                     void *block);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Dispositivo, in forma numerica.
unsigned int <i>n</i>	Numero del blocco da leggere o scrivere, riferito all'unità complessiva.
void * <i>block</i>	Origine dei dati da salvare nella tabella.

## DESCRIZIONE

Le funzioni `blk_cache_read()` e `blk_cache_save()` si occupano di trovare un blocco già salvato in precedenza nella tabella dei blocchi, o di salvarne uno nuovo o di aggiornarne il contenuto. Le funzioni restituiscono il puntatore al blocco trovato o memorizzato, oppure il puntatore nullo in caso di fallimento dell'operazione.

Quando si legge un blocco, lo si ottiene solo se viene trovata la corrispondenza con il numero di dispositivo (riferito all'unità complessiva) e al numero del blocco stesso. Quando si salva un blocco, viene prima cercato lo stesso blocco nella tabella, per aggiornarlo, ma se non c'è, viene riutilizzata una cella corrispondente a un vecchio blocco che non risulta usato da più tempo.

Una lettura con successo o il salvataggio di un blocco, implica l'attribuzione allo stesso di un'età pari a zero, modificando di conseguenza quella degli altri blocchi in modo coerente.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore all'area di memoria contenente il blocco di dati letto o scritto. Mentre il salvataggio avviene sempre con successo, la lettura può fallire e in tal caso si ottiene il puntatore nullo.

## FILE SORGENTI

'kernel/blk.h' [94.2]  
 'kernel/blk/blk\_cache\_read.c' [94.2.4]  
 'kernel/blk/blk\_cache\_save.c' [94.2.5]

## VEDERE ANCHE

`dev_dm(9)` [93.4.2], `blk_ata(9)` [93.3.1].

93.3.5 os32: `blk_cache_save(9)`

« Vedere `blk_cache_read(9)` [93.3.4].

93.4 os32: `dev(9)`

« Il file 'kernel/dev.h' [94.3] descrive ciò che serve per la gestione dei dispositivi. Tuttavia, la definizione dei numeri di dispositivo è contenuta nel file 'lib/sys/os32.h' [95.21], il quale viene incluso da 'dev.h'.

Tabella 84.82. Classificazione dei dispositivi di os32.

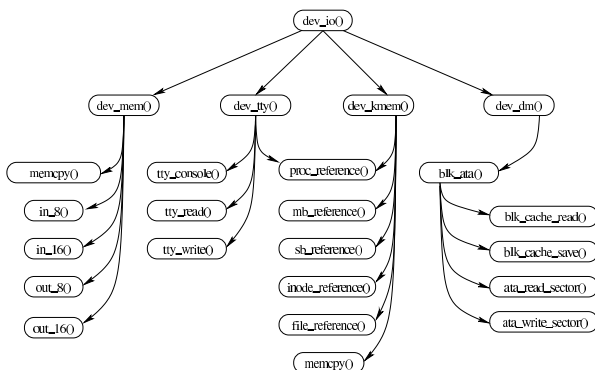
Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_MEM	r/w	diret- to	Permette l'accesso alla memo- ria, in modo indiscriminato; tut- tavia, solo al kernel è permessa la scrittura.
DEV_NULL	r/w	nes- suno	Consente la lettura e la scrittura, ma non si legge e non si scrive alcunché.

Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_PORT	r/w	se- quen- ziale	Consente di leggere e scrivere da o verso una porta di I/O, individuata attraverso l'indirizzo di accesso (l'indirizzo, o meglio lo scostamento, viene trattato come la porta a cui si vuole accedere). Tuttavia, la dimensione dell'informazione da trasferire è valida solo se si tratta di uno o di due byte: per la dimensione di un byte si usano le funzioni <code>in_8()</code> e <code>out_8()</code> ; per due byte si usano le funzioni <code>in_16()</code> e <code>out_16()</code> . Per dimensioni differenti la lettura o la scrittura non ha effetto.
DEV_ZERO	r	se- quen- ziale	Consente solo la lettura di valori a zero (zero inteso in senso binario).
DEV_TTY	r/w	se- quen- ziale	Rappresenta il terminale virtuale del processo attivo.
DEV_DM <i>mn</i>	r/w	diret- to	Rappresenta la partizione <i>n</i> dell'unità di memorizzazione <i>m</i> . La prima unità PATA disponibile ottiene il dispositivo <code>DEV_DM00</code> , la seconda il numero <code>DEV_DM10</code> , ecc.
DEV_KMEM_PS	r	diret- to	Rappresenta la tabella contenente le informazioni sui processi. L'indirizzo di accesso indica il numero del processo di partenza; la dimensione da leggere dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un processo, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_MMP	r	se- quen- ziale	Rappresenta la mappa della memoria, alla quale si può accedere solo dal suo principio. In pratica, l'indirizzo di accesso viene ignorato, mentre conta solo la quantità di byte richiesta.
DEV_KMEM_SB	r	diret- to	Rappresenta la tabella dei super blocchi (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare il super blocco; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un super blocco, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_INODE	r	diret- to	Rappresenta la tabella degli inode (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare l'inode; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere un inode, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.



Dispositivo	Let- tura e scrit- tura r/w	Ac- cesso diret- to o se- quen- ziale	Annotazioni
DEV_KMEM_FILE	r	diret- to	Rappresenta la tabella dei file (per la gestione delle unità di memorizzazione). L'indirizzo di accesso serve a individuare il file; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di un file, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge uno solo.
DEV_KMEM_ARP	r	diret- to	Rappresenta la tabella ARP (per la trasformazione degli indirizzi IPv4 in indirizzi Ethernet). L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_KMEM_NET	r	diret- to	Rappresenta la tabella delle interfacce di rete. L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce della tabella; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_KMEM_ROUTE	r	diret- to	Rappresenta la tabella degli instradamenti IPv4. L'indirizzo di accesso serve a individuare la voce della tabella; la dimensione richiesta dovrebbe essere abbastanza grande da contenere le informazioni di una voce, ma anche richiedendo una dimensione maggiore, se ne legge una sola.
DEV_CONSOLE	r/w	se- quen- ziale	Legge o scrive relativamente alla console attiva la quantità di byte richiesta, ignorando l'indirizzo di accesso.
DEV_CONSOLE#	r/w	se- quen- ziale	Legge o scrive relativamente alla console <i>n</i> la quantità di byte richiesta, ignorando l'indirizzo di accesso.

Figura 84.80. Interdipendenza tra la funzione *dev\_io()* e le altre. I collegamenti con le funzioni *major()* e *minor()* sono omesse.



## 93.4.1 os32: dev\_io(9)

## NOME

'*dev\_io*' - interfaccia di accesso ai dispositivi

## SINTASSI

```
<kernel/dev.h>
ssize_t dev_io (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
               void *buffer, size_t size, int *eof);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
dev_t <i>device</i>	Dispositivo, in forma numerica.
int <i>rw</i>	Può assumere i valori 'DEV_READ' o 'DEV_WRITE', per richiedere rispettivamente un accesso in lettura oppure in scrittura.
off_t <i>offset</i>	Posizione per l'accesso al dispositivo.
void * <i>buffer</i>	Memoria tampone, per la lettura o la scrittura.
size_t <i>size</i>	Quantità di byte da leggere o da scrivere.
int * <i>eof</i>	Puntatore a una variabile in cui annotare, eventualmente, il raggiungimento della fine del file.

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_io()* è un'interfaccia generale per l'accesso ai dispositivi gestiti da os32.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte letti o scritti effettivamente. In caso di errore restituisce il valore -1 e aggiorna la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENODEV	Il numero del dispositivo non è valido.
EIO	Errore di input-output.

## FILE SORGENTI

'kernel/dev.h' [94.3]

'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]

## VEDERE ANCHE

*dev\_dm(9)* [93.4.2], *dev\_kmem(9)* [93.4.4], *dev\_mem(9)* [93.4.5], *dev\_tty(9)* [93.4.6].

## 93.4.2 os32: dev\_dm(9)

## NOME

'*dev\_dm*' - interfaccia di accesso alle unità di memorizzazione di massa

## SINTASSI

```
<kernel/dev.h>
ssize_t dev_dm (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
               void *buffer, size_t size, int *eof);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_dm()* consente di accedere alle unità di memorizzazione di massa, che per os32 si riducono alle sole unità PATA.

Per il significato degli argomenti, il valore restituito e gli eventuali errori, si veda *dev\_io(9)* [93.4.1].

## FILE SORGENTI

'kernel/dev.h' [94.3]  
 'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]  
 'kernel/dev/dev\_dm.c' [94.3.2]

## 93.4.3 os32: dev\_ata(9)

«

## NOME

'dev\_ata' - interfaccia di accesso alle unità di memorizzazione di massa PATA

## SINTASSI

```
<kernel/dev.h>
ssize_t dev_ata (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
                void *buffer, size_t size, int *eof);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_ata()* consente di accedere alle unità di memorizzazione di massa PATA, traducendo le operazioni da flusso di byte a blocchi. Questa funzione viene usata da *dev\_dm()* e si avvale a sua volta di *blk\_ata()*.

Per il significato degli argomenti, il valore restituito e gli eventuali errori, si veda *dev\_io(9)* [93.4.1].

## FILE SORGENTI

'kernel/dev.h' [94.3]  
 'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]  
 'kernel/dev/dev\_dm.c' [94.3.2]  
 'kernel/dev/dev\_ata.c' [94.3.1]

## 93.4.4 os32: dev\_kmem(9)

«

## NOME

'dev\_kmem' - interfaccia di accesso alle tabelle di dati del kernel, rappresentate in memoria

## SINTASSI

```
<kernel/dev.h>
ssize_t dev_kmem (pid_t pid, dev_t device, int rw,
                 off_t offset, void *buffer,
                 size_t size, int *eof);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_kmem()* consente di accedere, solo in lettura, alle porzioni di memoria che il kernel utilizza per rappresentare alcune tabelle importanti. Per poter interpretare ciò che si ottiene occorre riprodurre la struttura di un elemento della tabella a cui si è interessati, pertanto occorre incorporare il file di intestazione del kernel che la descrive.

Dispositivo	Tabella a cui si riferisce
DEV_KMEM_PS	Si accede alla tabella dei processi, all'elemento rappresentato da <i>offset</i> : <i>proc_table[offset]</i> .
DEV_KMEM_MMP	Si accede alla mappa della memoria, ovvero la tabella <i>mb_table[]</i> , senza considerare il valore di <i>offset</i> .
DEV_KMEM_SB	Si accede alla tabella dei super blocchi, all'elemento rappresentato da <i>offset</i> : <i>sb_table[offset]</i> .
DEV_KMEM_INODE	Si accede alla tabella degli inode, all'elemento rappresentato da <i>offset</i> : <i>inode_table[offset]</i> .
DEV_KMEM_FILE	Si accede alla tabella dei file di sistema, all'elemento rappresentato da <i>offset</i> : <i>file_table[offset]</i> .

Per il significato degli argomenti della chiamata, per interpretare il valore restituito e gli eventuali errori, si veda *dev\_io(9)* [93.4.1].

## FILE SORGENTI

'kernel/dev.h' [94.3]  
 'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]  
 'kernel/dev/dev\_kmem.c' [94.3.4]

## 93.4.5 os32: dev\_mem(9)

«

## NOME

'dev\_mem' - interfaccia di accesso alla memoria, in modo indiscriminato

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
ssize_t dev_mem (pid_t pid, dev_t device, int rw,
                off_t offset, void *buffer,
                size_t size, int *eof);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_mem()* consente di accedere, in lettura e in scrittura alla memoria e alle porte di input-output.

Dispositivo	Descrizione
DEV_MEM	Si tratta della memoria centrale, complessiva, dove il valore di <i>offset</i> rappresenta l'indirizzo efficace (complessivo) a partire da zero.
DEV_NULL	Si tratta di ciò che realizza il file di dispositivo tradizionale '/dev/null': la scrittura si perde semplicemente e la lettura non dà alcunché.
DEV_ZERO	Si tratta di ciò che realizza il file di dispositivo tradizionale '/dev/zero': la scrittura si perde semplicemente e la lettura produce byte a zero (zero binario).
DEV_PORT	Consente l'accesso alle porte di input-output. La dimensione rappresentata da <i>size</i> può essere solo pari a uno o due: una dimensione pari a uno richiede di comunicare un solo byte con una certa porta; una dimensione pari a due richiede la comunicazione di un valore a 16 bit. Il valore di <i>offset</i> serve a individuare la porta di input-output con cui si intende comunicare (leggere o scrivere un valore).

Per quanto non viene descritto qui, si veda *dev\_io(9)* [93.4.1].

## FILE SORGENTI

'kernel/dev.h' [94.3]  
 'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]  
 'kernel/dev/dev\_mem.c' [94.3.5]

## 93.4.6 os32: dev\_tty(9)

«

## NOME

'dev\_tty' - interfaccia di accesso alla console

## SINTASSI

```
<kernel/dev.h>
ssize_t dev_tty (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
                void *buffer, size_t size, int *eof);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *dev\_tty()* consente di accedere, in lettura e in scrittura, a una console virtuale, scelta in base al numero del dispositivo.

Quando la lettura richiede l'attesa per l'inserimento da tastiera, se il processo elaborativo *pid* non è il kernel, allora viene messo in pausa, in attesa di un evento legato al terminale.

Il sistema di gestione del terminale è molto povero con os32, in quanto il terminale può funzionare soltanto in modalità canonica; in altri termini, si può interagire soltanto come se si trattasse della telescrivente tradizionale.

Per quanto non viene descritto qui, si veda *dev\_io(9)* [93.4.1].

**FILE SORGENTI**

- 'kernel/dev.h' [94.3]
- 'kernel/dev/dev\_io.c' [94.3.3]
- 'kernel/dev/dev\_tty.c' [94.3.6]

93.5 os32: dm(9)

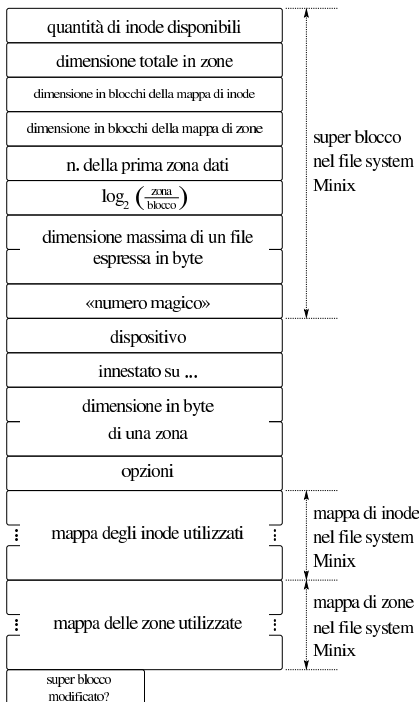
Il file 'kernel/dm.h' [94.4] descrive ciò che serve per la gestione delle unità di memorizzazione, in generale. È disponibile soltanto la funzione *dm\_init()* per la predisposizione iniziale della tabella *dm\_table[]*.

93.6 os32: fs(9)

Il file 'kernel/fs.h' [94.5] descrive ciò che serve per la gestione del file system, che per os32 corrisponde al tipo Minix 1, assieme ai socket, essendo questi assimilati ai descrittori di file.

La gestione del file system e dei socket, a livello complessivo di sistema, è suddivisa in quattro aspetti principali: super blocco, inode, file e socket. Per ognuno di questi è prevista una tabella (di super blocchi, di inode, di file e di socket). Seguono delle figure e i listati che descrivono l'organizzazione di queste tabelle.

Figura 84.95. Struttura del tipo 'sb\_t', corrispondente agli elementi dell'array *sb\_table[]*.

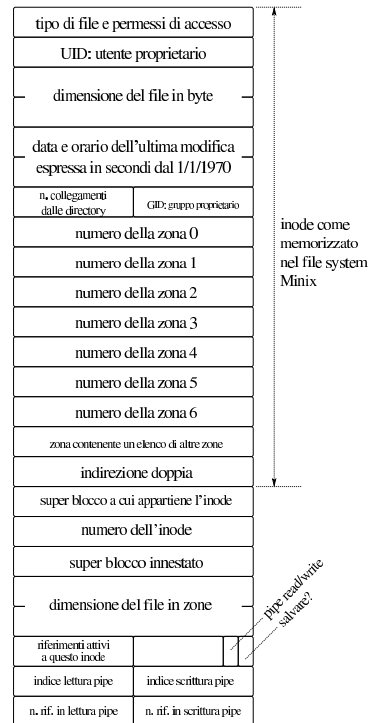


Listato 84.96. Struttura del tipo 'sb\_t', corrispondente agli elementi dell'array *sb\_table[]*.

```
typedef struct sb sb_t;

struct sb {
    uint16_t inodes;
    uint16_t zones;
    uint16_t map_inode_blocks;
    uint16_t map_zone_blocks;
    uint16_t first_data_zone;
    uint16_t log2_size_zone;
    uint32_t max_file_size;
    uint16_t magic_number;
    //-----
    dev_t device;
    inode_t *inode_mounted_on;
    blksize_t blksize;
    int options;
    uint16_t map_inode[SB_MAP_INODE_SIZE];
    uint16_t map_zone[SB_MAP_ZONE_SIZE];
    char changed;
};
```

Figura 84.100. Struttura del tipo 'inode\_t', corrispondente agli elementi dell'array *inode\_table[]*.



Listato 84.101. Struttura del tipo 'inode\_t', corrispondente agli elementi dell'array *inode\_table[]*.

```
typedef struct inode      inode_t;

struct inode {
    mode_t      mode;
    uid_t       uid;
    ssize_t     size;
    time_t      time;
    uint8_t     gid;
    uint8_t     links;
    zno_t       direct[7];
    zno_t       indirect1;
    zno_t       indirect2;
    //-----
    sb_t        *sb;
    ino_t        ino;
    sb_t        *sb_attached;
    blkcnt_t    blkcnt;
    unsigned char references;
    char        changed : 1;
    char        pipe_dir : 1;
    unsigned char pipe_off_read;
    unsigned char pipe_off_write;
    unsigned char pipe_ref_read;
    unsigned char pipe_ref_write;
};
```

Figura 84.108. Struttura del tipo 'file\_t', corrispondente agli elementi dell'array *file\_table[]*.

referimenti attivi a questo file provenienti da descrittori	int references;
indice interno di accesso al file	off_t offset;
modalità di apertura	int oflags;
riferimento all'inode del file	inode_t *inode;
riferimento al socket del file	sock_t *sock;

```
typedef struct file file_t;

struct file {
    int references;
    off_t offset;
    int oflags;
    inode_t *inode;
    sock_t *sock;
};
```

Figura 84.111. Struttura del tipo 'fd\_t', con cui si costituiscono gli elementi delle tabelle dei descrittori di file, una per ogni processo.

indicatori dello stato del file e delle modalità di accesso	int fl_flags;
indicatori del descrittore	int fd_flags;
riferimento alla tabella dei file di sistema	file_t *file;

```
typedef struct fd fd_t;

struct fd {
    int fl_flags;
    int fd_flags;
    file_t *file;
};
```

Listato 84.131. Struttura di ogni elemento della tabella dei socket.

```
struct sock
{
    int family;
    int type;
    int protocol;
    h_addr_t laddr; // indirizzo locale
    h_port_t lport; // porta locale
    h_addr_t raddr; // indirizzo remoto
    h_port_t rport; // porta remota
    struct {
        clock_t clock[IP_MAX_PACKETS];
    } read;
    uint8_t active : 1; // socket utilizzato?
    unreachable_net : 1; // rete irraggiungibile?
    unreachable_host : 1; // destinazione irraggiungibile?
    unreachable_prot : 1; // protocollo irraggiungibile?
    unreachable_port : 1; // porta irraggiungibile?
    struct {
        uint16_t conn : 4; // stato della connessione
        can_write : 1; // si può scrivere in 'send_data[]'?
        can_read : 1; // si può leggere a partire da '*recv_index'?
        can_send : 1; // si possono inviare
```

```

// dati?
can_recv : 1; // si possono ricevere
// dati?
send_closed : 1; // il canale di trasmissione è chiuso?
recv_closed : 1; // il canale di ricezione è chiuso?
//
uint32_t lsq[16]; // array della sequenza locale
uint32_t lsq_ack; // numero di sequenza in attesa di conferma
uint32_t rsq[16]; // array della sequenza remota
uint8_t lsqi : 4; // indice dell'array della sequenza locale
rsqi : 4; // indice dell'array della sequenza remota
//
clock_t clock; // istante dell'ultima trasmissione
//
uint8_t send_data[TCP_MSS - sizeof (struct tcphdr)]; // dati da trasmettere
size_t send_size; // dimensione dei dati da trasmettere
int send_flags;
uint8_t recv_data[TCP_MAX_DATA_SIZE]; // dati ricevuti
size_t recv_size; // dimensione dei dati ricevuti
uint8_t *recv_index; // indice per la lettura dei dati ricevuti
pid_t listen_pid; // processo in ascolto della porta locale, in attesa di connessioni
int listen_max; // numero massimo di richieste di connessione accettabili
int listen_queue[SOCK_MAX_QUEUE]; // descrittori di connessioni realizzate
} tcp;
};
```

### 93.6.1 os32: fd\_dup(9)

#### NOME

'fd\_dup' - duplicazione di un descrittore di file

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int fd_dup (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_min);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
int fdn_old	Numero del descrittore di file da duplicare.
int fdn_min	Primo numero di descrittore da usare per la copia.

#### DESCRIZIONE

La funzione *fd\_dup()* duplica un descrittore, nel senso che sdoppia l'accesso a un file in due descrittori, cercando un descrittore libero a cominciare da *fdn\_min* e continuando progressivamente, fino al primo disponibile. Il descrittore ottenuto dalla copia, viene privato dell'indicatore 'FD\_CLOEXEC', ammesso che nel descrittore originale ci fosse.

Questa funzione viene usata da *s\_dup(9)* [93.12] e da *s\_fcntl(9)* [93.12], per la duplicazione di un descrittore.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il numero del descrittore prodotto dalla duplicazione. In caso di errore, invece, restituisce il valore -1, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il valore di <i>fdn_min</i> è impossibile.
EBADF	Il valore di <i>fdn_old</i> non è valido.
EMFILE	Non è possibile allocare un nuovo descrittore.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/fd\_dup.c' [94.5.1]

## VEDERE ANCHE

*dup(2)* [87.12], *dup2(2)* [87.12], *sysroutine(9)* [93.20.28], *proc\_reference(9)* [93.20.5].

93.6.2 os32: *fd\_reference(9)*

## NOME

'*fd\_reference*' - riferimento a un elemento della tabella dei descrittori

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
fd_t *fd_reference (pid_t pid, int *fdn);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
int <i>fdn</i>	Il numero del descrittore di file.

## DESCRIZIONE

La funzione *fd\_reference()* restituisce il puntatore all'elemento della tabella dei descrittori, corrispondente al processo e al numero di descrittore specificati. Se però viene fornito un numero di descrittore negativo, si ottiene il puntatore al primo elemento che risulta libero nella tabella.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella dei descrittori, oppure il puntatore nullo in caso di errore, ma **senza aggiornare** la variabile *errno* del kernel. Infatti, l'unico errore che può verificarsi consiste nel non poter trovare il descrittore richiesto.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/fd\_reference.c' [94.5.2]

## VEDERE ANCHE

*file\_reference(9)* [93.6.5], *inode\_reference(9)* [93.6.21], *sb\_reference(9)* [93.6.29], *proc\_reference(9)* [93.20.5].

93.6.3 os32: *fs\_init(9)*

## NOME

'*fs\_init*' - inizializzazione delle tabelle relative alla gestione del file system

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
void fs_init (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *fs\_init()* azzerà il contenuto delle tabelle dei super blocchi, degli inode e dei file. Questa funzione viene usata esclusivamente da *kmain(9)* [93.13], per predisporre le tabelle di gestione del file system.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/fs\_init.c' [94.5.6]

## VEDERE ANCHE

*fd\_reference(9)* [93.6.2], *inode\_reference(9)* [93.6.21], *sb\_reference(9)* [93.6.29].

93.6.4 os32: *file\_pipe\_make(9)*

## NOME

'*file\_pipe\_make*' - creazione di una voce relativa a un condotto, nella tabella dei file di sistema

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
file_t *file_pipe_make (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *file\_pipe\_make()* produce una voce nella tabella dei file di sistema, relativa a un condotto (*pipe*).

Per ottenere questo risultato occorre coinvolgere anche la funzione *inode\_pipe\_make(9)* [93.6.16], la quale si occupa di predisporre un inode, privo però di un collegamento a un file vero e proprio.

Questa funzione viene usata esclusivamente da *s\_pipe(9)* [93.12], per la realizzazione della chiamata di sistema *pipe(2)* [87.38].

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella dei file di sistema, oppure il puntatore nullo in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EMFILE	Non è possibile allocare un altro file di sistema.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/file\_pipe\_make.c' [94.5.3]

## VEDERE ANCHE

*inode\_pipe\_make(9)* [93.6.16], *file\_reference(9)* [93.6.5], *inode\_put(9)* [93.6.20].

93.6.5 os32: *file\_reference(9)*

## NOME

'*file\_reference*' - riferimento a un elemento della tabella dei file di sistema

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
file_t *file_reference (int fno);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
int <i>fno</i>	Il numero della voce della tabella dei file, a partire da zero.

## DESCRIZIONE

La funzione *file\_reference()* restituisce il puntatore all'elemento della tabella dei file di sistema, corrispondente al numero indicato come argomento. Se però tale numero fosse negativo, viene restituito il puntatore al primo elemento libero.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella dei file di sistema, oppure il puntatore nullo in caso di errore, ma

senza aggiornare la variabile *errno* del kernel. Infatti, l'unico errore che può verificarsi consiste nel non poter trovare la voce richiesta.

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/fs\_public.c' [94.5.7]  
 'kernel/fs/file\_reference.c' [94.5.4]

#### VEDERE ANCHE

*fd\_reference(9)* [93.6.2], *inode\_reference(9)* [93.6.21],  
*sb\_reference(9)* [93.6.29], *proc\_reference(9)* [93.20.5].

93.6.6 os32: *file\_stdio\_dev\_make(9)*

«

#### NOME

'*file\_stdio\_dev\_make*' - creazione di una voce relativa a un dispositivo di input-output standard, nella tabella dei file di sistema

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
file_t *file_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode,
                             int oflags);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Il numero del dispositivo da usare per l'input o l'output.
mode_t <i>mode</i>	Tipo di file di dispositivo: è praticamente obbligatorio l'uso di 'S_IFCHR'.
int <i>oflags</i>	Modalità di accesso: 'O_RDONLY' oppure 'O_WRONLY'.

#### DESCRIZIONE

La funzione *file\_stdio\_dev\_make()* produce una voce nella tabella dei file di sistema, relativa a un dispositivo di input-output, da usare come flusso standard. In altri termini, serve per creare le voci della tabella dei file, relative a standard input, standard output e standard error.

Per ottenere questo risultato occorre coinvolgere anche la funzione *inode\_stdio\_dev\_make(9)* [93.6.23], la quale si occupa di predisporre un inode, privo però di un collegamento a un file vero e proprio.

Questa funzione viene usata esclusivamente da *proc\_sys\_exec(9)* [93.20.21], per attribuire standard input, standard output e standard error, che non fossero già disponibili.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella dei file di sistema, oppure il puntatore nullo in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENFILE	Non è possibile allocare un altro file di sistema.

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/file\_stdio\_dev\_make.c' [94.5.5]

#### VEDERE ANCHE

*proc\_sys\_exec(9)* [93.20.21], *inode\_stdio\_dev\_make(9)* [93.6.23], *file\_reference(9)* [93.6.5], *inode\_put(9)* [93.6.20].

93.6.7 os32: *inode\_alloc(9)*

«

#### NOME

'*inode\_alloc*' - allocazione di un inode

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
inode_t *inode_alloc (dev_t device, mode_t mode, uid_t uid,
                     gid_t gid);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Il numero del dispositivo in cui si trova il file system dove allocare l'inode.
mode_t <i>mode</i>	Tipo di file e modalità dei permessi da associare all'inode.
uid_t <i>uid</i>	Utente proprietario dell'inode.
gid_t <i>gid</i>	Gruppo proprietario dell'inode.

#### DESCRIZIONE

La funzione *inode\_alloc()* cerca un inode libero nel file system del dispositivo indicato, quindi lo alloca (lo segna come utilizzato) e lo modifica aggiornando il tipo e la modalità dei permessi, oltre al proprietario del file. Se la funzione riesce nel suo intento, restituisce il puntatore all'inode in memoria, il quale rimane così aperto e disponibile per ulteriori elaborazioni.

Questa funzione viene usata esclusivamente da *path\_inode\_link(9)* [93.6.42], per la creazione di un nuovo file.

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella degli inode di sistema, oppure il puntatore nullo in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il valore fornito per il parametro <i>mode</i> non è ammissibile.
ENODEV	Il dispositivo non corrisponde ad alcuna voce della tabella dei super blocchi; per esempio, il file system cercato potrebbe non essere ancora stato innestato.
ENOSPC	Non è possibile allocare l'inode, per mancanza di spazio.
ENFILE	Non c'è spazio nella tabella degli inode.

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/inode\_alloc.c' [94.5.8]

#### VEDERE ANCHE

*path\_inode\_link(9)* [93.6.42], *sb\_reference(9)* [93.6.29],  
*inode\_get(9)* [93.6.15], *inode\_put(9)* [93.6.20],  
*inode\_truncate(9)* [93.6.24], *inode\_save(9)* [93.6.22].

93.6.8 os32: *inode\_check(9)*

«

#### NOME

'*inode\_check*' - verifica delle caratteristiche di un inode

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int inode_check (inode_t *inode, mode_t type, int perm,
                 uid_t uid, gid_t gid);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t <i>*inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode.
mode_t <i>type</i>	Tipo di file desiderato. Può trattarsi di 'S_IFBLK', 'S_IFCHR', 'S_IFIFO', 'S_IFREG', 'S_IFDIR', 'S_IFLNK', 'S_IFSOCK', come dichiarato nel file 'lib/sys/stat.h', tuttavia os32 gestisce solo file di dispositivo, file normali e directory.
int <i>perm</i>	Permessi richiesti dall'utente <i>uid</i> , rappresentati nei tre bit meno significativi.
uid_t <i>uid</i>	Utente nei confronti del quale vanno verificati i permessi di accesso.
gid_t <i>gid</i>	Gruppo di utenti nei confronti del quale vanno verificati i permessi di accesso.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_check()* verifica che l'inode indicato sia di un certo tipo e abbia i permessi di accesso necessari a un certo utente e gruppo. Tali permessi vanno rappresentati utilizzando solo gli ultimi tre bit (4 = lettura, 2 = scrittura, 1 = esecuzione o attraversamento) e si riferiscono alla richiesta di accesso all'inode, da parte dell'utente *uid* e del gruppo *gid*, tenendo conto del complesso dei permessi che li riguardano.

Nel parametro *type* è ammessa la sovrapposizione di più tipi validi.

Questa funzione viene usata in varie situazioni, internamente al kernel, per verificare il tipo o l'accessibilità di un file.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Le caratteristiche dell'inode sono compatibili con quanto richiesto.
-1	Le caratteristiche dell'inode non sono compatibili, oppure si è verificato un errore. In ogni caso si ottiene l'aggiornamento della variabile <i>errno</i> del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il valore di <i>inode</i> corrisponde a un puntatore nullo.
E_FILE_TYPE	Il tipo di file dell'inode non corrisponde a quanto richiesto.
EACCES	I permessi di accesso non sono compatibili con la richiesta.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_check.c' [94.5.9]

93.6.9 os32: inode\_dir\_empty(9)

## NOME

'inode\_dir\_empty' - verifica della presenza di contenuti in una directory

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int inode_dir_empty (inode_t *inode);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t <i>*inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_dir\_empty()* verifica che la directory, a cui si riferisce l'inode a cui punta *inode*, sia vuota.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
1	<i>Vero</i> : si tratta di una directory vuota.
0	<i>Falso</i> : se è effettivamente una directory, questa non è vuota, altrimenti non è nemmeno una directory.

## ERRORI

Dal momento che un risultato *Falso* non rappresenta necessariamente un errore, per verificare il contenuto della variabile *errno*, prima dell'uso della funzione occorre azzerarla.

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non riguarda una directory.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_dir\_empty.c' [94.5.10]

## VEDERE ANCHE

*inode\_file\_read(9)* [93.6.10].

93.6.10 os32: inode\_file\_read(9)

## NOME

'inode\_file\_read' - lettura di un file rappresentato da un inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
ssize_t inode_file_read (inode_t *inode, off_t offset,
                        void *buffer, size_t count,
                        int *eof);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t <i>*inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode, che rappresenta il file da leggere.
off_t <i>offset</i>	Posizione, riferita all'inizio del file, a partire dalla quale eseguire la lettura.
void <i>*buffer</i>	Puntatore all'area di memoria in cui scrivere ciò che si ottiene dalla lettura del file.
size_t <i>count</i>	Quantità massima di byte da leggere.
int <i>*eof</i>	Puntatore a un indicatore di fine file, da aggiornare (purché sia un puntatore valido) in base all'esito della lettura.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_file\_read()* legge il contenuto del file a cui si riferisce l'inode *inode* e se il puntatore *eof* è valido, aggiorna anche la variabile *\*eof*.

Questa funzione si avvale a sua volta di *inode\_fzones\_read(9)* [93.6.13], per accedere ai contenuti del file, suddivisi in zone, secondo l'organizzazione del file system Minix 1.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte letti e resi effettivamente disponibili a partire da ciò a cui punta *buffer*. Se la variabile *var* è un puntatore valido, aggiorna anche il suo valore, azzerandolo se la lettura avviene in una posizione interna al file, oppure impostandolo a uno se la lettura richiesta è oltre la fine del file. Se invece si tenta una lettura con un valore di *offset* negativo, o specificando il puntatore nullo al posto dell'inode, la funzione restituisce -1 e aggiorna la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non è valido, oppure il valore di <i>offset</i> è negativo.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_file\_read.c' [94.5.11]

**VEDERE ANCHE**

*inode\_fzones\_read(9)* [93.6.13].

93.6.11 os32: *inode\_file\_write(9)*

«

**NOME**

'*inode\_file\_write*' - scrittura di un file rappresentato da un inode

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
ssize_t inode_file_write (inode_t *inode, off_t offset,
                          void *buffer, size_t count);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
<i>inode_t *inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode, che rappresenta il file da scrivere.
<i>off_t offset</i>	Posizione, riferita all'inizio del file, a partire dalla quale eseguire la scrittura.
<i>void *buffer</i>	Puntatore all'area di memoria da cui trarre i dati da scrivere nel file.
<i>size_t count</i>	Quantità massima di byte da scrivere.

**DESCRIZIONE**

La funzione *inode\_file\_write()* scrive nel file rappresentato da *inode*, a partire dalla posizione *offset* (purché non sia un valore negativo), la quantità massima di byte indicati con *count*, ciò che si trova in memoria a partire da *buffer*.

Questa funzione si avvale a sua volta di *inode\_fzones\_read(9)* [93.6.13], per accedere ai contenuti del file, suddivisi in zone, secondo l'organizzazione del file system Minix 1, e di *zone\_write(9)* [93.6.37], per la riscrittura delle zone relative.

Per os32, le operazioni di scrittura nel file system sono sincrone, senza alcun trattenimento in memoria (ovvero senza *cache*).

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce la quantità di byte scritti. La scrittura può avvenire oltre la fine del file, anche in modo discontinuo; tuttavia, non è ammissibile un valore di *offset* negativo.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non è valido, oppure il valore di <i>offset</i> è negativo.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_file\_write.c' [94.5.12]

**VEDERE ANCHE**

*inode\_fzones\_read(9)* [93.6.13], *zone\_write(9)* [93.6.37].

93.6.12 os32: *inode\_free(9)*

«

**NOME**

'*inode\_free*' - deallocazione di un inode

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
int inode_free (inode_t *inode);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
<i>inode_t *inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode.

**DESCRIZIONE**

La funzione *inode\_free()* libera l'inode specificato attraverso il puntatore *inode*, rispetto al proprio super blocco. L'operazione comporta semplicemente il fatto di indicare questo inode come libero, senza controlli per verificare se effettivamente non esistono più collegamenti nel file system che lo riguardano.

Questa funzione viene usata esclusivamente da *inode\_put(9)* [93.6.20], per completare la cancellazione di un inode che non ha più collegamenti nel file system, quando non vi si fa più riferimento nel sistema in funzione.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dalla variabile <i>errno</i> del kernel.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non è valido.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_free.c' [94.5.13]

**VEDERE ANCHE**

*inode\_save(9)* [93.6.22], *inode\_alloc(9)* [93.6.7].

93.6.13 os32: *inode\_fzones\_read(9)*

«

**NOME**

'*inode\_fzones\_read*', '*inode\_fzones\_write*' - lettura e scrittura di zone relative al contenuto di un file

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
blkcnt_t inode_fzones_read (inode_t *inode, zno_t zone_start,
                           void *buffer, blkcnt_t blkcnt);
blkcnt_t inode_fzones_write (inode_t *inode, zno_t zone_start,
                             void *buffer, blkcnt_t blkcnt);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
<i>inode_t *inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode, con cui si individua il file da cui leggere o in cui scrivere.
<i>zno_t zone_start</i>	Il numero di zona, relativo al file, a partire dalla quale iniziare la lettura o la scrittura.
<i>void *buffer</i>	Il puntatore a un'area di memoria tampone, da usare per depositare i dati letti o per trarre i dati da scrivere.
<i>blkcnt_t blkcnt</i>	La quantità di zone da leggere o scrivere.

**DESCRIZIONE**

Le funzioni *inode\_fzones\_read()* e *inode\_fzones\_write()*, consentono di leggere e di scrivere un file, a zone intere (la zona è un multiplo del blocco, secondo la filosofia del file system Minix 1).

Questa funzione vengono usate soltanto da *inode\_file\_read(9)* [93.6.10] e *inode\_file\_write(9)* [93.6.11], con le quali l'accesso ai file si semplifica a livello di byte.

**VALORE RESTITUITO**

Le due funzioni restituiscono la quantità di zone lette o scritte effettivamente. Una quantità pari a zero potrebbe eventualmente rappresentare un errore, ma solo in alcuni casi. Per poterlo verificare, occorre azzerare la variabile *errno* prima di chiamare le funzioni, riservandosi di verificarne successivamente il valore.



## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EIO	L'accesso alla zona richiesta non è potuto avvenire.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_fzones\_read.c' [94.5.14]

'kernel/fs/inode\_fzones\_write.c' [94.5.15]

## VEDERE ANCHE

*inode\_file\_read(9)* [93.6.10], *inode\_file\_write(9)* [93.6.11],  
*zone\_read(9)* [93.6.37], *zone\_write(9)* [93.6.37].

93.6.14 os32: *inode\_fzones\_write(9)*

« Vedere *inode\_fzones\_read(9)* [93.6.13].

93.6.15 os32: *inode\_get(9)*

«

## NOME

'*inode\_get*' - caricamento di un inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
inode_t *inode_get (dev_t device, ino_t ino);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Dispositivo riferito a un'unità di memorizzazione, dove cercare l'inode numero <i>ino</i> .
ino_t <i>ino</i>	Numero di inode, relativo al file system contenuto nell'unità <i>device</i> .

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_get()* consente di «aprire» un inode, fornendo il numero del dispositivo corrispondente all'unità di memorizzazione e il numero dell'inode del file system in essa contenuto. L'inode in questione potrebbe essere già stato aperto e quindi già disponibile in memoria nella tabella degli inode; in tal caso, la funzione si limita a incrementare il contatore dei riferimenti a tale inode, da parte del sistema in funzione, restituendo il puntatore all'elemento della tabella che lo contiene già. Se invece l'inode non è ancora presente nella tabella rispettiva, la funzione deve provvedere a caricarlo.

Se si richiede un inode non ancora disponibile, contenuto in un'unità di cui non è ancora stato caricato il super blocco nella tabella rispettiva, la funzione deve provvedere anche a questo procedimento.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella degli inode che rappresenta l'inode aperto. Se però si presenta un problema, restituisce il puntatore nullo e aggiorna la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EUNKNOWN	Si tratta di un problema imprevisto e non meglio identificabile.
ENFILE	La tabella degli inode è già occupata completamente e non è possibile aprirne altri.
ENODEV	Il dispositivo richiesto non è valido.
ENOENT	Il numero di inode richiesto non esiste.
EIO	Errore nella lettura del file system.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_get.c' [94.5.16]

## VEDERE ANCHE

*offsetof(3)* [88.88], *inode\_put(9)* [93.6.20], *inode\_reference(9)* [93.6.21], *sb\_reference(9)* [93.6.29], *sb\_inode\_status(9)* [93.6.26], *dev\_io(9)* [93.4.1].

93.6.16 os32: *inode\_pipe\_make(9)*

«

## NOME

'*inode\_pipe\_make*' - creazione di una voce relativa a un condotto, nella tabella degli inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
inode_t *inode_pipe_make (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_pipe\_make()* produce una voce nella tabella degli inode, relativa a un condotto (*pipe*).

Questa funzione viene usata esclusivamente da *file\_pipe\_make(9)* [93.6.4], per creare una voce da usare condotto, nella tabella dei file.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella degli inode, oppure il puntatore nullo in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti della chiamata non sono validi.
ENFILE	Non è possibile allocare un altro inode.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_pipe\_make.c' [94.5.17]

## VEDERE ANCHE

*file\_pipe\_make(9)* [93.6.4], *inode\_reference(9)* [93.6.21].

93.6.17 os32: *inode\_pipe\_read(9)*

«

## NOME

'*inode\_pipe\_read*' - lettura di un condotto rappresentato da un inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
ssize_t inode_file_read (inode_t *inode, void *buffer,
                        size_t count, int *eof);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t * <i>inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode, che rappresenta il condotto da leggere.
void * <i>buffer</i>	Puntatore all'area di memoria in cui scrivere ciò che si ottiene dalla lettura del condotto.
size_t <i>count</i>	Quantità massima di byte da leggere.
int * <i>eof</i>	Puntatore a un indicatore di fine file, da aggiornare (purché sia un puntatore valido) in base all'esito della lettura.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_pipe\_read()* legge il contenuto del file a cui si riferisce l'inode *inode* e se il puntatore *eof* è valido, aggiorna anche la variabile *\*eof*.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte letti e resi effettivamente disponibili a partire da ciò a cui punta *buffer*. Se la variabile *var* è un puntatore valido, aggiorna anche il suo valore, impostandolo a uno quando la lettura avviene mentre non ci sono più riferimenti in scrittura per il condotto.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non è valido.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_pipe\_read.c' [94.5.18]

## VEDERE ANCHE

*inode\_file\_read(9)* [93.6.10].

93.6.18 os32: *inode\_pipe\_write(9)*

## NOME

'*inode\_pipe\_write*' - scrittura di un condotto rappresentato da un inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
ssize_t inode_pipe_write (inode_t *inode, void *buffer,
                          size_t count);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t * <i>inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella degli inode che rappresenta il condotto in cui scrivere.
void * <i>buffer</i>	Puntatore all'area di memoria da cui trarre i dati da scrivere nel condotto.
size_t <i>count</i>	Quantità massima di byte da scrivere.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_pipe\_write()* scrive nel condotto rappresentato da *inode*, la quantità massima di byte indicati con *count*, ciò che si trova in memoria a partire da *buffer*.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce la quantità di byte scritti.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'inode non è valido.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_pipe\_write.c' [94.5.19]

## VEDERE ANCHE

*inode\_file\_write(9)* [93.6.11].

93.6.19 os32: *inode\_print(9)*

## NOME

'*inode\_print*' - visualizzazione diagnostica della tabella degli inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
void inode_print (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_print()* visualizza sinteticamente i contenuti della tabella degli inode, per fini diagnostici.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_print.c' [94.5.20]

## VEDERE ANCHE

*sb\_print(9)* [93.6.28], *zone\_print(9)* [93.6.36].

93.6.20 os32: *inode\_put(9)*

## NOME

'*inode\_put*' - rilascio di un inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int inode_put (inode_t *inode);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t * <i>inode</i>	Puntatore a un elemento della tabella di inode.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_put()* «chiude» un inode, riducendo il contatore degli accessi allo stesso. Tuttavia, se questo contatore, dopo il decremento, raggiunge lo zero, è necessario verificare se nel frattempo anche i collegamenti del file system si sono azzerati, perché in tal caso occorre anche rimuovere l'inode, nel senso di segnalarlo come libero per la creazione di un nuovo file. In ogni caso, le informazioni aggiornate dell'inode, ancora allocato o liberato, vengono memorizzate nel file system.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dalla variabile <i>errno</i> del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il puntatore <i>inode</i> non è valido.
EUNKNOWN	Si tratta di un problema imprevisto e non meglio identificabile.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_put.c' [94.5.21]

## VEDERE ANCHE

*inode\_truncate(9)* [93.6.24], *inode\_free(9)* [93.6.12], *inode\_save(9)* [93.6.22].

93.6.21 os32: *inode\_reference(9)*

## NOME

'*inode\_reference*' - riferimento a un elemento della tabella di inode

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
inode_t *inode_reference (dev_t device, ino_t ino);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t <i>device</i>	Dispositivo riferito a un'unità di memorizzazione, dove cercare l'inode numero <i>ino</i> .
ino_t <i>ino</i>	Numero di inode, relativo al file system contenuto nell'unità <i>device</i> .

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_reference()* cerca nella tabella degli inode la voce corrispondente ai dati forniti come argomenti, ovvero quella

dell'inode numero *ino* del file system contenuto nel dispositivo *device*, restituendo il puntatore alla voce corrispondente. Tuttavia ci sono dei casi particolari:

- se il numero del dispositivo e quello dell'inode sono entrambi zero, viene restituito il puntatore all'inizio della tabella, ovvero al primo elemento della stessa;
- se il numero del dispositivo e quello dell'inode sono pari a un numero negativo (rispettivamente '(*dev\_t*) -1' e '(*ino\_t*) -1'), viene restituito il puntatore alla prima voce libera;
- se il numero del dispositivo è pari a zero e il numero dell'inode è pari a uno, si intende ricercare la voce dell'inode della directory radice del file system principale.

### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella degli inode, se la ricerca si compie con successo. In caso di problemi, invece, la funzione restituisce il puntatore nullo e aggiorna la variabile *errno* del kernel.

### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE	Nella tabella dei super blocchi non è possibile trovare il file system principale.
E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE	Nella tabella degli inode non è possibile trovare la directory radice del file system principale.

### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_reference.c' [94.5.22]

### VEDERE ANCHE

*sb\_reference(9)* [93.6.29], *file\_reference(9)* [93.6.5], *proc\_reference(9)* [93.20.5].

93.6.22 os32: inode\_save(9)

### NOME

'inode\_save' - memorizzazione dei dati di un inode

### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int inode_save (inode_t *inode);
```

### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t *inode	Puntatore a una voce della tabella degli inode.

### DESCRIZIONE

La funzione *inode\_save()* memorizza l'inode a cui si riferisce la voce \*inode, nel file system, ammesso che si tratti effettivamente di un inode relativo a un file system e che sia stato modificato dopo l'ultima memorizzazione precedente. In questo caso, la funzione, a sua volta, richiede la memorizzazione del super blocco.

### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dalla variabile <i>errno</i> del kernel.

### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il puntatore <i>inode</i> è nullo.

### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_save.c' [94.5.23]

### VEDERE ANCHE

*sb\_save(9)* [93.6.30], *dev\_io(9)* [93.4.1].

93.6.23 os32: inode\_stdio\_dev\_make(9)

### NOME

'inode\_stdio\_dev\_make' - creazione di una voce relativa a un dispositivo di input-output standard, nella tabella degli inode

### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
inode_t *inode_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode);
```

### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t device	Il numero del dispositivo da usare per l'input o l'output.
mode_t mode	Tipo di file di dispositivo: è praticamente obbligatorio l'uso di 'S_IFCHR'.

### DESCRIZIONE

La funzione *inode\_stdio\_dev\_make()* produce una voce nella tabella degli inode, relativa a un dispositivo di input-output, da usare come flusso standard. In altri termini, serve per creare le voci della tabella degli inode, relative a standard input, standard output e standard error.

Questa funzione viene usata esclusivamente da *file\_stdio\_dev\_make(9)* [93.6.6], per creare una voce da usare come flusso standard di input o di output, nella tabella dei file.

### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore a un elemento della tabella degli inode, oppure il puntatore nullo in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti della chiamata non sono validi.
ENFILE	Non è possibile allocare un altro inode.

### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_stdio\_dev\_make.c' [94.5.24]

### VEDERE ANCHE

*file\_stdio\_dev\_make(9)* [93.6.6], *inode\_reference(9)* [93.6.21].

93.6.24 os32: inode\_truncate(9)

### NOME

'inode\_truncate' - troncamento del file a cui si riferisce un inode

### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int inode_truncate (inode_t *inode);
```

### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t *inode	Puntatore a una voce della tabella di inode.

### DESCRIZIONE

La funzione *inode\_truncate()* richiede che il puntatore *inode* si riferisca a una voce della tabella degli inode, relativa a un file contenuto in un file system. Lo scopo della funzione è annullare il contenuto di tale file, trasformandolo in un file vuoto.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dalla variabile <i>errno</i> del kernel.

## ERRORI

Allo stato attuale dello sviluppo della funzione, non ci sono controlli e non sono previsti errori.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_truncate.c' [94.5.25]

## VEDERE ANCHE

*zone\_free(9)* [93.6.34], *sb\_save(9)* [93.6.30], *inode\_save(9)* [93.6.22].

93.6.25 os32: inode\_zone(9)

## NOME

'*inode\_zone*' - traduzione del numero di zona relativo in un numero di zona assoluto

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
zno_t inode_zone (inode_t *inode, zno_t fzone, int write);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t *inode	Puntatore a una voce della tabella di inode.
zno_t fzone	Numero di zona relativo al file dell'inode preso in considerazione.
int write	Valore da intendersi come <i>Vero</i> o <i>Falso</i> , con cui consentire o meno la creazione al volo di una zona mancante.

## DESCRIZIONE

La funzione *inode\_zone()* serve a tradurre il numero di una zona, inteso relativamente a un file, nel numero assoluto relativamente al file system in cui si trova. Tuttavia, un file può essere memorizzato effettivamente in modo discontinuo, ovvero con zone inesistenti nella sua parte centrale. Il contenuto di un file che non dispone effettivamente di zone allocate, corrisponde a un contenuto nullo dal punto di vista binario (zero binario), ma per la funzione, una zona assente comporta la restituzione di un valore nullo, perché nel file system non c'è. Pertanto, se l'argomento corrispondente al parametro *write* contiene un valore diverso da zero, la funzione che non trova una zona, la alloca e quindi ne restituisce il numero.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il numero della zona che nel file system corrisponde a quella relativa richiesta per un certo file. Nel caso la zona non esista, perché non allocata, restituisce zero. Tuttavia, la zona zero di un file system Minix 1 esiste, ma contiene sostanzialmente le informazioni amministrative del super blocco, pertanto non può essere una traduzione valida di una zona di un file.

## ERRORI

La funzione non prevede il verificarsi di errori.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/inode\_zone.c' [94.5.26]

## VEDERE ANCHE

*memset(3)* [88.82], *zone\_alloc(9)* [93.6.34], *zone\_read(9)* [93.6.37], *zone\_write(9)* [93.6.37].

93.6.26 os32: sb\_inode\_status(9)

## NOME

'*sb\_inode\_status*', '*sb\_zone\_status*' - verifica di utilizzazione attraverso il controllo delle mappe di inode e di zone

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int sb_inode_status (sb_t *sb, ino_t ino);
int sb_zone_status (sb_t *sb, zno_t zone);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
sb_t *sb	Puntatore a una voce della tabella dei super blocchi.
ino_t ino	Numero di inode.
zno_t ino	Numero di zona.

## DESCRIZIONE

La funzione *sb\_inode\_status()* verifica che un certo inode, individuato per numero, risulti utilizzato nel file system a cui si riferisce il super blocco a cui punta il primo argomento.

La funzione *sb\_zone\_status()* verifica che una certa zona, individuato per numero, risulti utilizzata nel file system a cui si riferisce il super blocco a cui punta il primo argomento.

La funzione *sb\_inode\_status()* viene usata soltanto da *inode\_get(9)* [93.6.15]; la funzione *sb\_zone\_status()* non viene usata affatto.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
1	L'inode o la zona risultano utilizzati.
0	L'inode o la zona risultano liberi (allocabili).
-1	Errore: è stato richiesto un numero di inode o di zona pari a zero, oppure <i>sb</i> è un puntatore nullo.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	È stato richiesto un numero di inode o di zona pari a zero, oppure <i>sb</i> è un puntatore nullo.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/sb\_inode\_status.c' [94.5.32]

'kernel/fs/sb\_zone\_status.c' [94.5.37]

## VEDERE ANCHE

*inode\_alloc(9)* [93.6.7], *zone\_alloc(9)* [93.6.34].

93.6.27 os32: sb\_mount(9)

## NOME

'*sb\_mount*' - innesto di un dispositivo di memorizzazione

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
sb_t *sb_mount (dev_t device, ino_t **inode_mnt,
                int options);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
dev_t device	Dispositivo da innestare.
ino_t **inode_mnt	Puntatore di puntatore a una voce della tabella di inode. Il valore di <i>*inode_mnt</i> potrebbe essere un puntatore nullo.
int options	Opzioni per l'innesto.

## DESCRIZIONE

La funzione *sb\_mount()* innesta il dispositivo rappresentato numericamente dal primo parametro, sulla directory corrispondente all'inode a cui punta, indirettamente, il secondo parametro, con le opzioni del terzo parametro.

Il secondo parametro è un puntatore di puntatore al tipo *'inode\_t'*, in quanto il valore rappresentato da *\*inode\_mnt* deve poter essere modificato dalla funzione. Infatti, quando si vuole innestare il file system principale, si crea una situazione particolare, perché la directory di innesto è la radice dello stesso file system da innestare; pertanto, *\*inode\_mnt* deve essere un puntatore nullo ed è compito della funzione far sì che diventi il puntatore alla voce corretta nella tabella degli inode.

Questa funzione viene usata da *proc\_init(9)* [93.20.3] per innestare il file system principale, e da *s\_mount(9)* [93.12] per innestare un file system in condizioni diverse.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella dei super blocchi che rappresenta il dispositivo innestato. In caso di insuccesso, restituisce invece il puntatore nullo e aggiorna la variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EBUSY	Il dispositivo richiesto risulta già innestato; la directory di innesto è già utilizzata; la tabella dei super blocchi è già occupata del tutto.
EIO	Errore di input-output.
ENODEV	Il file system del dispositivo richiesto non può essere gestito.
E_MAP_INODE_T	La mappa che rappresenta lo stato di utilizzo degli inode del file system, è troppo grande e non può essere caricata in memoria.
E_MAP_ZONE_T	La mappa che rappresenta lo stato di utilizzo delle zone (i blocchi di dati del file system Minix 1) è troppo grande e non può essere caricata in memoria.
E_DATA_ZONE_T	Nel file system che si vorrebbe innestare, la dimensione della zona di dati è troppo grande rispetto alle capacità di os32.
EUNKNOWN	Errore imprevisto e sconosciuto.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
'kernel/fs/sb\_mount.c' [94.5.33]

## VEDERE ANCHE

*sb\_reference(9)* [93.6.29], *dev\_io(9)* [93.4.1], *inode\_get(9)* [93.6.15].

93.6.28 os32: sb\_print(9)

## NOME

'*sb\_print*' - visualizzazione diagnostica della tabella dei super blocchi

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
void sb_print (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *sb\_print()* visualizza sinteticamente i contenuti della tabella dei super blocchi, per fini diagnostici.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
'kernel/fs/sb\_print.c' [94.5.34]

## VEDERE ANCHE

*inode\_print(9)* [93.6.19], *zone\_print(9)* [93.6.36].

93.6.29 os32: sb\_reference(9)

## NOME

'*sb\_reference*' - riferimento a un elemento della tabella dei super blocchi

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
sb_t *sb_reference (dev_t device);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
<i>dev_t device</i>	Dispositivo di un'unità di memorizzazione di massa.

## DESCRIZIONE

La funzione *sb\_reference()* serve a produrre il puntatore a una voce della tabella dei super blocchi. Se si fornisce il numero di un dispositivo già innestato nella tabella, si intende ottenere il puntatore alla voce relativa; se si fornisce il valore zero, si intende semplicemente avere un puntatore alla prima voce (ovvero all'inizio della tabella); se invece si fornisce il valore -1, si vuole ottenere il riferimento alla prima voce libera.

## VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella dei super blocchi che soddisfa la richiesta. In caso di errore, restituisce invece un puntatore nullo, ma senza dare informazioni aggiuntive con la variabile *errno*, perché il motivo è implicito nel tipo di richiesta.

## ERRORI

In caso di errore la variabile *errno* non viene aggiornata. Tuttavia, se l'errore deriva dalla richiesta di un dispositivo di memorizzazione, significa che non è presente nella tabella; se è stato richiesta una voce libera, significa che la tabella dei super blocchi è occupata completamente.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]  
'kernel/fs/fs\_public.c' [94.5.7]  
'kernel/fs/sb\_reference.c' [94.5.35]

## VEDERE ANCHE

*inode\_reference(9)* [93.6.21], *file\_reference(9)* [93.6.5].

93.6.30 os32: sb\_save(9)

## NOME

'*sb\_save*' - memorizzazione di un super blocco nel proprio file system

## SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int sb_save (sb_t *sb);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
<i>sb_t *sb</i>	Puntatore a una voce della tabella dei super blocchi in memoria.

## DESCRIZIONE

La funzione *sb\_save()* verifica se il super blocco conservato in memoria e rappresentato dal puntatore *sb* risulta modificato; in tal caso provvede ad aggiornarlo nell'unità di memorizzazione di origine, assieme alle mappe di utilizzo degli inode e delle zone di dati.

## VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore: la variabile <i>errno</i> viene impostata di conseguenza.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Il riferimento al super blocco è un puntatore nullo.
EIO	Errore di input-output.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/sb\_save.c' [94.5.36]

**VEDERE ANCHE**

*inode\_save(9)* [93.6.22], *dev\_io(9)* [93.4.1].

93.6.31 os32: *sb\_zone\_status(9)*

« Vedere *sb\_inode\_status(9)* [93.6.26].

93.6.32 os32: *sock\_free\_port(9)*

«

**NOME**

'*sock\_free\_port*' - scansione della tabella dei socket alla ricerca di una porta libera, da 1024 in su

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
h_port_t sock_free_port (void);
```

**DESCRIZIONE**

La funzione *sock\_free\_port()* restituisce il numero di una porta libera, dopo avere scandito la tabella dei socket. La ricerca riguarda esclusivamente le porte da 1024 in su, ovvero di quelle che possono essere utilizzate da processi non privilegiati. Nel caso le porte siano tutte impegnate, la funzione restituisce il valore zero.

Il tipo '*h\_port\_t*' a cui si riferisce il valore restituito dalla funzione è un valore scalare, adatto a contenere il numero di una porta, rappresentato secondo l'ordinamento dei byte del sistema (*host byte order*).

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il numero della porta libera trovata, oppure zero in mancanza di questo.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/sock\_free\_port.c' [94.5.38]

**VEDERE ANCHE**

*sock\_reference(9)* [93.6.33].

93.6.33 os32: *sock\_reference(9)*

«

**NOME**

'*sock\_reference*' - riferimento a un elemento della tabella dei socket

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
sock_t *sock_reference (int skn);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
int <i>skn</i>	Indice all'interno della tabella dei socket.

**DESCRIZIONE**

La funzione *sock\_reference()* serve a produrre il puntatore a una voce della tabella dei super blocchi. Se si fornisce un indice positivo (maggiore o uguale a zero), si ottiene *&sock\_table[skn]*; altrimenti, con un valore negativo qualunque, viene scandita la tabella alla ricerca della prima voce libera, di cui si restituisce il puntatore allo stesso modo.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella dei super blocchi che soddisfa la richiesta. Non si manifestano errori e se viene richiesto un indice positivo troppo grande, si ottiene un puntatore al di fuori della tabella.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/fs\_public.c' [94.5.7]  
 'kernel/fs/sock\_reference.c' [94.5.39]

**VEDERE ANCHE**

*sock\_free\_port(9)* [93.6.32].

93.6.34 os32: *zone\_alloc(9)*

«

**NOME**

'*zone\_alloc*', '*zone\_free*' - allocazione di zone di dati

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
zno_t zone_alloc (sb_t *sb);
int zone_free (sb_t *sb, zno_t zone);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
sb_t * <i>sb</i>	Puntatore a una voce della tabella dei super blocchi in memoria.
zno_t <i>zone</i>	Numero di zona da liberare.

**DESCRIZIONE**

La funzione *zone\_alloc()* occupa una zona nella mappa associata al super blocco a cui si riferisce *sb*, restituendone il numero. La funzione *zone\_free()* libera una zona che precedentemente risultava occupata nella mappa relativa.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione *zone\_alloc()* restituisce il numero della zona allocata. Se questo numero è zero, si tratta di un errore, e va considerato il contenuto della variabile *errno*.

La funzione *zone\_free()* restituisce zero in caso di successo, oppure -1 in caso di errore, aggiornando di conseguenza la variabile *errno*.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EROFS	Il file system è innestato in sola lettura, pertanto non è possibile apportare cambiamenti alla mappa di utilizzo delle zone.
ENOSPC	Non è possibile allocare una zona, perché non ce ne sono di libere.
EINVAL	L'argomento corrispondente a <i>sb</i> è un puntatore nullo; la zona di cui si richiede la liberazione è precedente alla prima zona dei dati (pertanto non può essere liberata, in quanto riguarda i dati amministrativi del super blocco); la zona da liberare è successiva allo spazio gestito dal file system.
EUNKNOWN	Errore imprevisto e sconosciuto.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]  
 'kernel/fs/zone\_alloc.c' [94.5.40]  
 'kernel/fs/zone\_free.c' [94.5.41]

**VEDERE ANCHE**

*zone\_write(9)* [93.6.37], *sb\_save(9)* [93.6.30].

93.6.35 os32: zone\_free(9)

« Vedere *zone\_alloc(9)* [93.6.34].

93.6.36 os32: zone\_print(9)

«

#### NOME

'**zone\_print**' - visualizzazione diagnostica del contenuto della prima parte di una zona dati

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
void zone_print (sb_t *sb, zno_t zone);
```

#### DESCRIZIONE

La funzione *zone\_print()* visualizza la prima parte del contenuto di una zona dati, riferita a un certo super blocco, in esadecimale, per fini diagnostici.

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/zone\_print.c' [94.5.42]

#### VEDERE ANCHE

*inode\_print(9)* [93.6.19], *sb\_print(9)* [93.6.28].

93.6.37 os32: zone\_read(9)

«

#### NOME

'**zone\_read**', '**zone\_write**' - lettura o scrittura di una zona di dati

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int zone_read (sb_t *sb, zno_t zone, void *buffer);
int zone_write (sb_t *sb, zno_t zone, void *buffer);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
sb_t *sb	Puntatore a una voce della tabella dei super blocchi in memoria.
zno_t zone	Numero di zona da leggere o da scrivere
void *buffer	Puntatore alla posizione iniziale in memoria dove depositare la zona letta o da dove trarre i dati per la scrittura della zona.

#### DESCRIZIONE

La funzione *zone\_read()* legge una zona e ne trascrive il contenuto a partire da *buffer*. La funzione *zone\_write()* scrive una zona copiandovi al suo interno quanto si trova in memoria a partire da *buffer*. La zona è individuata dal numero *zone* e riguarda il file system a cui si riferisce il super blocco *sb*.

La lettura o la scrittura riguarda una zona soltanto, ma nella sua interezza.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> del kernel.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	Gli argomenti non sono validi.
EROFS	Il file system è innestato in sola lettura.
EIO	Errore di input-output.

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/zone\_read.c' [94.5.43]

'kernel/fs/zone\_write.c' [94.5.44]

#### VEDERE ANCHE

*zone\_alloc(9)* [93.6.34], *zone\_free(9)* [93.6.34].

93.6.38 os32: path\_device(9)

«

#### NOME

'**path\_device**' - conversione di un file di dispositivo nel numero corrispondente

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
dev_t path_device (pid_t pid, const char *path);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Processo elaborativo per conto del quale si agisce.
const char *path	Il percorso del file di dispositivo.

#### DESCRIZIONE

La funzione *path\_device()* consente di trarre il numero complessivo di un dispositivo, a partire da un file di dispositivo.

Questa funzione viene usata soltanto da *s\_mount(9)* [93.12].

#### VALORE RESTITUITO

La funzione restituisce il numero del dispositivo corrispondente al file indicato, oppure il valore -1, in caso di errore, aggiornando la variabile *errno* del kernel.

#### ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENODEV	Il file richiesto non è un file di dispositivo.
ENOENT	Il file richiesto non esiste.
EACCES	Il file richiesto non è accessibile secondo i privilegi del processo <i>pid</i> .

#### FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/path\_device.c' [94.5.27]

#### VEDERE ANCHE

*proc\_reference(9)* [93.20.5], *path\_inode(9)* [93.6.41], *inode\_put(9)* [93.6.20].

93.6.39 os32: path\_fix(9)

«

#### NOME

'**path\_fix**' - semplificazione di un percorso

#### SINTASSI

```
<kernel/fs.h>
int path_fix (char *path);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
char *path	Il percorso da semplificare.

#### DESCRIZIONE

La funzione *path\_fix()* legge la stringa del percorso *path* e la rielabora, semplificandolo. La semplificazione riguarda l'eliminazione di riferimenti inutili alla directory corrente e di indietreggiamenti. Il percorso può essere assoluto o relativo: la funzione non ne cambia l'origine.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce sempre zero e non è prevista la manifestazione di errori.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/path\_fix.c' [94.5.28]

**VEDERE ANCHE**

*strtok(3)* [88.129], *strcmp(3)* [88.115], *strcat(3)* [88.113], *strncat(3)* [88.113], *strncpy(3)* [88.117].

93.6.40 os32: path\_full(9)

<<

**NOME**

'path\_full' - traduzione di un percorso relativo in un percorso assoluto

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
int path_full (const char *path, const char *path_cwd,
              char *full_path);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
const char *path	Il percorso relativo alla posizione <i>path_cwd</i> .
const char *path_cwd	La directory corrente.
char *full_path	Il luogo in cui scrivere il percorso assoluto.

**DESCRIZIONE**

La funzione *path\_full()* ricostruisce un percorso assoluto, mettendolo in memoria a partire da ciò a cui punta *full\_path*.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato del valore restituito
0	Operazione conclusa con successo.
-1	Errore, descritto dal contenuto della variabile <i>errno</i> del kernel.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'insieme degli argomenti non è valido.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/path\_full.c' [94.5.29]

**VEDERE ANCHE**

*strtok(3)* [88.129], *strcmp(3)* [88.115], *strcat(3)* [88.113], *strncat(3)* [88.113], *strncpy(3)* [88.117], *path\_fix(9)* [93.6.39].

93.6.41 os32: path\_inode(9)

<<

**NOME**

'path\_inode' - caricamento di un inode, partendo dal percorso del file

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
inode_t *path_inode (pid_t pid, const char *path);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
const char *path	Il percorso del file del quale si vuole ottenere l'inode.

**DESCRIZIONE**

La funzione *path\_inode()* carica un inode nella tabella degli inode, oppure lo localizza se questo è già caricato, partendo dal percorso di un file. L'operazione è subordinata all'accessibilità del percorso che conduce al file, nel senso che il processo *pid* deve avere il permesso di accesso («x») in tutti gli stadi dello stesso.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella degli inode che contiene le informazioni caricate in memoria sull'inode. Se qualcosa non va, restituisce invece il puntatore nullo, aggiornando di conseguenza il contenuto della variabile *errno* del kernel.

**ERRORI**

Valore di <i>errno</i>	Significato
ENOENT	Uno dei componenti del percorso non esiste.
ENFILE	Non è possibile allocare un inode ulteriore, perché la tabella è già occupata completamente.
EIO	Error di input-output.

**FILE SORGENTI**

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/path\_inode.c' [94.5.30]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_reference(9)* [93.20.5], *path\_full(9)* [93.6.40], *inode\_get(9)* [93.6.15], *inode\_put(9)* [93.6.20], *inode\_check(9)* [93.6.8], *inode\_file\_read(9)* [93.6.10].

93.6.42 os32: path\_inode\_link(9)

<<

**NOME**

'path\_inode\_link' - creazione di un collegamento fisico o di un nuovo file

**SINTASSI**

```
<kernel/fs.h>
inode_t *path_inode_link (pid_t pid, const char *path,
                        inode_t *inode, mode_t mode);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
const char *path	Il percorso del file per il quale si vuole creare il collegamento fisico.
inode_t *inode	Puntatore a una voce della tabella degli inode, alla quale si vuole collegare il nuovo file.
mode_t mode	Nel caso l'inode non sia stato fornito, dovendo creare un nuovo file, questo parametro richiede il tipo e i permessi del file da creare.

**DESCRIZIONE**

La funzione *path\_inode\_link()* crea un collegamento fisico con il nome fornito in *path*, riferito all'inode a cui punta *inode*. Tuttavia, l'argomento corrispondente al parametro *inode* può essere un puntatore nullo, e in tal caso viene creato un file vuoto, allocando contestualmente un nuovo inode, usando l'argomento corrispondente al parametro *mode* per il tipo e la modalità dei permessi del nuovo file.

Il processo *pid* deve avere i permessi di accesso per tutte le directory che portano al file da collegare o da creare; inoltre, nell'ultima directory ci deve essere anche il permesso di scrittura, dovendo intervenire sulla stessa modificandola.

**VALORE RESTITUITO**

La funzione restituisce il puntatore all'elemento della tabella degli inode che descrive l'inode collegato o creato. In caso di



problemi, restituisce invece il puntatore nullo, aggiornando di conseguenza il contenuto della variabile *errno* del kernel.

## ERRORI

Valore di <i>errno</i>	Significato
EINVAL	L'insieme degli argomenti non è valido: se l'inode è stato indicato, il parametro <i>mode</i> deve essere nullo; al contrario, se l'inode non è specificato, il parametro <i>mode</i> deve contenere informazioni valide.
EPERM	Non è possibile creare il collegamento di un inode corrispondente a una directory.
EMLINK	Non è possibile creare altri collegamenti all'inode, il quale ha già raggiunto la quantità massima.
EEXIST	Il file <i>path</i> esiste già.
EACCES	Impossibile accedere al percorso che dovrebbe contenere il file da collegare.
EROFS	Il file system è innestato in sola lettura e non si può creare il collegamento.

## FILE SORGENTI

'kernel/fs.h' [94.5]

'kernel/fs/path\_inode\_link.c' [94.5.31]

## VEDERE ANCHE

*proc\_reference(9)* [93.20.5], *path\_inode(9)* [93.6.41], *inode\_get(9)* [93.6.15], *inode\_put(9)* [93.6.20], *inode\_save(9)* [93.6.22], *inode\_check(9)* [93.6.8], *inode\_alloc(9)* [93.6.7], *inode\_file\_read(9)* [93.6.10], *inode\_file\_write(9)* [93.6.11].

## 93.7 os32: ibm\_i386(9)

Il file 'kernel/ibm\_i386.h' [94.6] descrive le funzioni e le macroistruzioni per la gestione dell'hardware e delle interruzioni, secondo l'architettura IBM i386.

La sezione 84.3 descrive complessivamente queste funzioni e le tabelle successive sono tratte da lì.

Tabella 84.28. Funzioni e macroistruzioni per l'input e l'output con le porte interne x86.

Funzione o macroistruzione	Descrizione
<code>uint32_t in_8 (uint32_t port);</code> <code>unsigned int in_8 (port);</code>	Legge un valore a 8 bit da una porta. Listati 94.6 e 94.6.3.
<code>uint32_t in_16 (uint32_t port);</code> <code>unsigned int in_16 (port);</code>	Legge un valore a 16 bit da una porta. Listati 94.6 e 94.6.1.
<code>void out_8 (uint32_t port,</code> <code>uint32_t value);</code> <code>void out_8 (port, value);</code>	Scrivono un valore a 8 bit in una porta. Listati 94.6 e 94.6.6.
<code>void out_16 (uint32_t port,</code> <code>uint32_t value);</code> <code>void out_16 (port, value);</code>	Scrivono un valore a 16 bit in una porta. Listati 94.6 e 94.6.4.

Tabella 84.29. Funzioni accessorie per il controllo delle interruzioni hardware.

Funzione o macroistruzione	Descrizione
<code>void cli (void);</code>	Disabilita le interruzioni hardware attraverso l'azzeramento dell'indicatore relativo nel registro EFLAGS. Listati 94.6 e 94.6.7.
<code>void sti (void);</code>	Abilita le interruzioni hardware attraverso l'attivazione dell'indicatore relativo nel registro EFLAGS. Listati 94.6 e 94.6.27.

Funzione o macroistruzione	Descrizione
<code>void irq_on (unsigned int irq);</code>	Abilita selettivamente l'interruzione hardware indicata per numero (da zero a 16). Listati 94.6 e 94.6.20.
<code>void irq_off (unsigned int irq);</code>	Disabilita selettivamente l'interruzione hardware indicata per numero (da zero a 16). Listati 94.6 e 94.6.19.

Tabella 84.32. Funzioni per la gestione della tabella GDT.

Funzione	Descrizione
<code>void gdt_segment (int segment,</code> <code>uint32_t base,</code> <code>uint32_t limit,</code> <code>bool present,</code> <code>bool code,</code> <code>unsigned char dpl);</code>	Scrivono una voce della tabella GDT, sezionando e ricomponendo i dati come richiesto dal microprocessore. Listato 94.6.12.
<code>void gdt (void);</code>	Predispongono e attivano la tabella GDT; per questo si avvale in modo particolare delle funzioni <i>gdt_segment()</i> e di <i>gdt_load()</i> . Listato 94.6.8.
<code>void gdt_load (void *gdt);</code>	Fa sì che il microprocessore carichi la tabella GDT, a partire dal puntatore al registro GDTR; registro che contiene l'informazione della collocazione in memoria della tabella GDT e della sua estensione. Listato 94.6.9.
<code>void gdt_print (void *gdt,</code> <code>unsigned int first</code> <code>unsigned int last);</code>	Funzione diagnostica, usata per visualizzare il contenuto della tabella GDT in binario. Listato 94.6.10.

Tabella 84.35. Funzioni per la gestione della tabella IDT.

Funzione	Descrizione
<code>void idt_descriptor (int desc,</code> <code>void *isr,</code> <code>uint16_t selector,</code> <code>bool present,</code> <code>char type,</code> <code>char dpl);</code>	Scrivono una voce della tabella IDT, sezionando e ricomponendo i dati come richiesto dal microprocessore. Listato 94.6.14.
<code>void idt (void);</code>	Predispongono e attivano la tabella IDT; per questo si avvale in modo particolare delle funzioni <i>idt_descriptor()</i> e di <i>idt_load()</i> . Listato 94.6.13.
<code>void idt_load (void *idt);</code>	Fa sì che il microprocessore carichi la tabella IDT, a partire dal puntatore al registro IDTR; registro che contiene l'informazione della collocazione in memoria della tabella IDT e della sua estensione. Listato 94.6.16.

Funzione	Descrizione
void idt_irq_remap (unsigned int <i>offset_1</i> , unsigned int <i>offset_2</i> );	Modifica la mappatura delle interruzioni hardware (IRQ) spostando il primo gruppo a partire dal valore di <i>offset_1</i> e il secondo gruppo a partire da <i>offset_2</i> . Listato 94.6.15.
void idt_print (void * <i>idtr</i> , unsigned int <i>first</i> unsigned int <i>last</i> );	Funzione diagnostica, usata per visualizzare il contenuto della tabella IDT in binario. Listato 94.6.17.

Tabella 84.37. Funzioni per la gestione delle interruzioni.

Funzione	Descrizione
void isr_n (void);	Si tratta di procedure attivate dalle interruzioni, dove per esempio <i>isr_33()</i> viene eseguita a seguito del verificarsi dell'interruzione numero 33, la quale ha origine da IRQ 1, ovvero dalla tastiera. L'indicazione di quale procedura attivare per ogni interruzione dipende dalla configurazione della tabella IDT. Listato 94.6.21.
void isr_exception_unrecoverable (uint32_t <i>eax</i> , uint32_t <i>ecx</i> , uint32_t <i>edx</i> , uint32_t <i>ebx</i> , uint32_t <i>ebp</i> , uint32_t <i>esi</i> , uint32_t <i>edi</i> , uint32_t <i>ds</i> , uint32_t <i>es</i> , uint32_t <i>fs</i> , uint32_t <i>gs</i> , uint32_t <i>interrupt</i> , uint32_t <i>error</i> , uint32_t <i>eip</i> , uint32_t <i>cs</i> , uint32_t <i>eflags</i> );	Questa funzione viene usata all'interno del file 'isr.s' per segnalare il verificarsi di un'eccezione non risolvibile, come nel caso di una divisione per zero. Pertanto, la funzione ha soprattutto un significato diagnostico. Listato 94.6.23.
char *isr_exception_name (int <i>exception</i> );	Restituisce il puntatore alla stringa contenente il nome dell'eccezione corrispondente al numero di interruzione fornito. Viene usata da <i>isr_exception_unrecoverable()</i> per dare delle indicazioni comprensibili sull'eccezione che si è verificata. Listato 94.6.22.
void isr_irq_clear (uint32_t <i>idm</i> );	Avvisa il PIC ( <i>programmable interrupt controller</i> ) che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre. Tuttavia, essendoci due PIC, la funzione stabilisce quale dei due è coinvolto direttamente e di conseguenza come procedere. Listato 94.6.24.

Funzione	Descrizione
void isr_irq_clear_pic1 (void);	Avvisa il PIC1 che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre. Listato 94.6.25.
void isr_irq_clear_pic2 (void);	Avvisa il PIC2 che l'interruzione hardware emessa è stata recepita e se ne possono ricevere altre. Listato 94.6.26.

### 93.8 os32: icmp(9)

Il file 'kernel/net/icmp.h' [94.12.10] descrive le funzioni per la gestione del protocollo ICMP.

Per la descrizione sulla gestione del protocollo ICMP da parte di os32, si rimanda alla sezione 84.11. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

### 93.9 os32: ip(9)

Il file 'kernel/net/ip.h' [94.12.15] descrive le funzioni per la gestione del protocollo IPv4, esclusa però la questione degli instradamenti.

Per la descrizione sulla gestione del protocollo IPv4 eseguita da os32, si rimanda alla sezione 84.10. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.124. Funzioni per la gestione dei pacchetti a livello IP.

Funzione	Descrizione
uint16_t ip_checksum (uint16_t * <i>data1</i> , size_t <i>size1</i> , uint16_t * <i>data2</i> , size_t <i>size2</i> );	Produce il codice di controllo usato nel protocollo IPv4, partendo da due blocchi di dati [94.12.16].
int ip_rx (int <i>n</i> , int <i>f</i> );	Si occupa di acquisire un pacchetto IPv4, dalla tabella <i>net_table[]</i> , per copiarlo nella tabella <i>ip_table[]</i> e trattarlo per le questioni urgenti [94.12.21].
ip_t *ip_reference (void);	Restituisce il puntatore a un elemento della tabella <i>ip_table[]</i> che possa essere riutilizzato, perché mai usato prima oppure perché contenente il pacchetto IPv4 ricevuto che risulta essere più vecchio di tutti gli altri [94.12.20].
ssize_t ip_header (h_addr_t <i>src</i> , h_addr_t <i>dst</i> , uint16_t <i>id</i> , uint8_t <i>ttl</i> , uint8_t <i>protocol</i> , void * <i>buffer</i> , size_t <i>length</i> );	Scrive, in corrispondenza di <i>buffer</i> , un'intestazione IPv4, sulla base dei dati contenuti negli altri parametri [94.12.17].
int ip_tx (h_addr_t <i>src</i> , h_addr_t <i>dst</i> , int <i>protocol</i> , const void * <i>buffer</i> , size_t <i>size</i> );	Produce e trasmette un pacchetto IPv4, partendo dal contenuto che deve avere e dai dati necessari a costruire l'intestazione IPv4 [94.12.22].
h_addr_t ip_mask (int <i>m</i> );	A partire da un numero che rappresenta la dimensione di una maschera di rete, si ottiene il valore a 32 bit della maschera stessa. Per esempio, dal valore 16, si ottiene 255.255.0.0 [94.12.18].

## 93.10 os32: kbd(9)

« Il file 'kernel/driver/kbd.h' [94.4.15] descrive le funzioni per la gestione della tastiera, in relazione alla gestione complessiva dei terminali virtuali.

Per la descrizione dell'organizzazione della gestione della tastiera di os32, si rimanda alla sezione 84.7.5.1. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.87. Funzioni per la gestione della tastiera, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/kbd.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/kbd/'.

Funzione	Descrizione
<code>void kbd_isr (void);</code>	Questa funzione è chiamata dalla routine di gestione delle interruzioni da tastiera, contenuta nel file 'kernel/ibm_i386/isr.s'. La funzione legge un carattere dalla porta di I/O 60 <sub>16</sub> , quindi lo interpreta e aggiorna il contenuto della variabile strutturata <i>kbd</i> di conseguenza.
<code>void kbd_load (void);</code>	Questa funzione è chiamata una sola volta da <i>kmain()</i> , per associare la mappa della tastiera ai codici prodotti dalla stessa. Attualmente questa funzione produce esclusivamente l'associazione necessaria per una tastiera italiana.

## 93.11 os32: lib\_k(9)

« Il file 'kernel/lib\_k.h' [94.7] descrive alcune funzioni con nomi che iniziano per 'k\_...' (dove la lettera «k» sta per kernel) e riproducono il comportamento di funzioni standard, della libreria C. Per esempio, *k\_printf()* è l'equivalente di *printf()*, ma per la gestione interna del kernel.

Teoricamente, quando una funzione interna al kernel può ricondursi allo standard, dovrebbe avere il nome previsto. Tuttavia, per evitare di dover qualificare ogni volta l'ambito di una funzione, sono stati usati nomi differenti, ciò anche al fine di non creare complicazioni in fase di compilazione di tutto il sistema.

## 93.12 os32: lib\_s(9)

« Il file 'kernel/lib\_s.h' [94.8] descrive alcune funzioni con nomi che iniziano per 's\_...' (dove la lettera «s» sta per sistema) e servono a realizzare le chiamate di sistema, all'interno del kernel. Per esempio, la funzione *s\_\_exit()* realizza la funzione *\_exit()*. Il prototipo delle funzioni *s\_...*( ) è lo stesso di quelle a cui si riferiscono, con l'aggiunta iniziale del numero del processo da cui ha origine la chiamata di sistema.

## VEDERE ANCHE

*sysroutine*(9) [93.20.28], *brk*(2) [87.5], *chdir*(2) [87.6], *chmod*(2) [87.7], *chown*(2) [87.8], *clock*(2) [87.9], *close*(2) [87.10], *dup2*(2) [87.12], *dup*(2) [87.12], *\_exit*(2) [87.2], *fchmod*(2) [87.7], *fchown*(2) [87.8], *fcntl*(2) [87.18], *fork*(2) [87.19], *fstat*(2) [87.55], *kill*(2) [87.29], *link*(2) [87.30], *longjmp*(2) [87.49], *lseek*(2) [87.33], *mkdir*(2) [87.34], *mknod*(2) [87.35], *mount*(2) [87.36], *open*(2) [87.37], *pipe*(2) [87.38], *read*(2) [87.39], *sbrk*(2) [87.5], *setegid*(2) [87.48], *seteuid*(2) [87.51], *setgid*(2) [87.48], *setjmp*(2) [87.49], *setuid*(2) [87.51], *signal*(2) [87.52], *stat*(2) [87.55], *stime*(2) [87.59], *tcgetattr*(2) [87.58], *tcsetattr*(2) [87.58], *time*(2) [87.59], *umount*(2) [87.36], *unlink*(2) [87.62], *wait*(2) [87.63], *write*(2) [87.64].

## 93.13 os32: main(9)

« Il file 'kernel/main.h' [94.9] descrive la funzione *kmain()* del kernel e altre funzioni accessorie, assieme al codice iniziale necessario per mettere in funzione il kernel stesso.

Si rimanda alla sezione 84.2 che descrive dettagliatamente il codice iniziale del kernel.

## 93.14 os32: memory(9)

« Il file 'kernel/memory.h' [94.10] descrive le funzioni per la gestione della memoria, a livello di sistema.

Per la descrizione dell'organizzazione della gestione della memoria si rimanda alla sezione 84.6. Le tabelle successive che sintetizzano l'uso delle funzioni di questo gruppo, sono tratte da quel capitolo.

Tabella 84.77. Funzioni per la gestione della mappa della memoria, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/memory.h' e realizzate nella directory 'kernel/memory/'.

Funzione	Descrizione
<code>uint32_t *mb_reference (void);</code>	Restituisce il puntatore alla tabella dei blocchi di memoria, per uniformare l'accesso alla tabella dalle funzioni che non fanno parte del gruppo contenuto nella directory 'kernel/memory/'.
<code>ssize_t mb_alloc (addr_t address, size_t size);</code>	Alloca la memoria a partire dall'indirizzo indicato, per la quantità di byte richiesta. L'allocazione ha termine anticipatamente se si incontra un blocco già utilizzato. La funzione restituisce la dimensione allocata effettivamente.
<code>void mb_free (addr_t address, size_t size);</code>	Libera la memoria a partire dall'indirizzo indicato, per la quantità di byte richiesta. Lo spazio viene liberato in ogni caso, anche se risulta già libero; tuttavia viene prodotto un avvertimento a video se si verifica tale ipotesi.
<code>int mb_reduce (addr_t address, size_t new, size_t previous);</code>	Riduce un'area di memoria già utilizzata. Restituisce zero se l'operazione si conclude con successo, oppure -1 in caso contrario, aggiornando la variabile <i>errno</i> di conseguenza.
<code>void mb_clean (addr_t address, size_t size);</code>	Azzerare l'area di memoria specificata.
<code>addr_t mb_alloc_size (size_t size);</code>	Alloca un'area di memoria della dimensione richiesta, restituendone l'indirizzo. La funzione conclude con successo il proprio lavoro se il valore restituito è diverso da zero; se invece l'indirizzo ottenuto è pari a zero si è verificato un errore che può essere verificato analizzando il contenuto della variabile <i>errno</i> .

Funzione	Descrizione
<code>void mb_size (size_t size);</code>	Questa funzione, usata una sola volta all'interno di <code>kmain()</code> , serve a definire la dimensione massima della memoria disponibile in blocchi. In pratica, le si fornisce la dimensione effettiva della memoria che viene così divisa per la dimensione del blocco, ignorando il resto. Questa informazione viene conservata nella variabile <code>mb_max</code> .
<code>void mb_print (void);</code>	Funzione diagnostica che visualizza gli intervalli di memoria utilizzati, esprimendoli però in blocchi.

### 93.15 os32: multiboot(9)

« Il file 'kernel/multiboot.h' [94.11] descrive delle funzioni e un tipo derivato per il trattamento delle informazioni multiboot.

Per la descrizione della gestione delle informazioni multiboot da parte di os32, si rimanda alla sezione 84.2.1; la tabella successiva descrive brevemente le due funzioni disponibili per questa gestione.

Tabella 84.14. Funzioni per la gestione delle specifiche multiboot all'interno di os32.

Funzione	Descrizione
<code>void mboot_save (multiboot_t *mboot_data);</code>	Salva le informazioni multiboot all'interno della variabile strutturata pubblica <code>multiboot</code> . Listati 94.11, 94.11.2 e 94.11.3.
<code>char ** mboot_cmdline_opt (const char *opt,                   const char *delim);</code>	Scandisce la stringa delle opzioni salvata all'interno di <code>multiboot.cmdline</code> , alla ricerca di un'opzione il cui nome corrisponda alla stringa. Dopo il nome dell'opzione deve apparire il segno '=' e dopo devono trovarsi i valori associati all'opzione, separati da <code>delim</code> . Questi valori vengono restituiti in forma di array di stringhe, dove l'ultima stringa si riconosce perché vuota. Listati 94.11, 94.11.2 e 94.11.1.

### 93.16 os32: ne2k(9)

« Il file 'kernel/driver/nic/ne2k.h' [94.19] descrive le funzioni per la gestione delle interfacce di rete NE2K.

Per la descrizione della gestione dei dispositivi NE2K si rimanda alla sezione 84.9.1. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, sono tratte da quella sezione.

Tabella 84.118. Funzioni per la gestione dell'interfaccia di rete NE2000.

Funzione	Descrizione
<code>int ne2k_check (uintptr_t io);</code>	Verifica se l'interfaccia corrispondente alla porta di I/O specificata è veramente di tipo NE2000 [94.4.20].

Funzione	Descrizione
<code>int ne2k_isr (uintptr_t io);</code>	Verifica lo stato dell'interfaccia e ne acquisisce i dati, se disponibili. In caso di ricezione di una trama, viene chiamata la funzione <code>ne2k_rx()</code> per trasferirla nella memoria tampone della tabella delle interfacce [94.4.21].
<code>int ne2k_isr_expect (uintptr_t io,   unsigned int isr_expect);</code>	Rimane in attesa fino a che il registro <code>ISR</code> dell'interfaccia si attiva almeno un indicatore corrispondente a quanto richiesto con il parametro <code>isr_expect</code> . Questa funzione viene usata, in particolare, nella trasmissione dei pacchetti, per i quali occorre verificare quando l'interfaccia ha completato il procedimento [94.4.22].
<code>int ne2k_reset (uintptr_t io,                 void *address);</code>	Azzerà l'interfaccia e ne estrae l'indirizzo fisico, collocandolo in corrispondenza di <code>*address</code> [94.4.23].
<code>int ne2k_rx (uintptr_t io);</code>	Copia tutte le trame accumulate nella memoria tampone interna dell'interfaccia, in quella della tabella delle interfacce [94.4.24].
<code>int ne2k_rx_reset (uintptr_t io);</code>	Reinizializza il processo di ricezione [94.4.25].
<code>int ne2k_tx (uintptr_t io,             void *buffer, size_t size);</code>	Trasmette una trama Ethernet, contenuta all'interno di <code>*buffer</code> , della lunghezza specificata da <code>size</code> . La funzione attende il completamento dell'operazione, prima di concludere il proprio funzionamento [94.4.26].

### 93.17 os32: net(9)

« Il file 'kernel/net.h' [94.12] descrive le funzioni per la gestione della tabella delle interfacce, assieme ad altre funzioni accessorie relative alla trasmissione di trame Ethernet.

Per la descrizione sulla gestione della tabella delle interfacce, si rimanda alla sezione 84.9.2. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.121. Funzioni per la gestione della tabella delle interfacce, contenute nella directory 'kernel/net/', e altre accessorie relative alla gestione Ethernet.

Funzione	Descrizione
<code>net_buffer_eth_t * net_buffer_eth (int n);</code>	Restituisce il puntatore a un elemento libero, o utilizzabile, della memoria tampone dell'interfaccia <code>'netn'</code> , purché questa sia di tipo Ethernet [94.12.23].

Funzione	Descrizione
<pre>net_buffer_lo_t * net_buffer_lo (int n);</pre>	Restituisce il puntatore a un elemento libero, o utilizzabile, della memoria tampone dell'interfaccia 'netn', purché questa sia di tipo <i>loopback</i> , ossia l'interfaccia locale virtuale [94.12.24].
<pre>int net_index (h_addr_t ip);</pre>	Restituisce l'indice della tabella delle interfacce, corrispondente all'indirizzo IPv4 fornito come argomento [94.12.27].
<pre>int net_index_eth (h_addr_t ip,                   uint8_t mac[6],                   uintptr_t io);</pre>	Restituisce l'indice della tabella delle interfacce, corrispondente a uno dei dati forniti come argomento (i valori nulli vengono ignorati), purché si tratti di un'interfaccia Ethernet [94.12.28].
<pre>void net_init (void);</pre>	Inizializza la gestione della rete, utilizzando le informazioni attraverso le opzioni di avvio per configurare anche le interfacce Ethernet [94.12.29].
<pre>void net_rx (void);</pre>	Scandisce i pacchetti memorizzati nella tabella delle interfacce, passandoli al gestore appropriato e rimuovendoli poi dalla tabella [94.12.32].
<pre>int net_eth_ip_tx (h_addr_t src,                   h_addr_t dst,                   const void *packet,                   size_t size);</pre>	A partire da un pacchetto IPv4 completo e dagli indirizzi IPv4 di origine e di destinazione, viene assemblata e spedita una trama Ethernet. La funzione richiede separatamente l'indicazione degli indirizzi IPv4 di origine e destinazione, per semplificare il codice, evitando di estrapolarli dal pacchetto IPv4 stesso [94.12.25].
<pre>int net_eth_tx (int n,                void *buffer,                size_t size);</pre>	Provvede a trasmettere una trama Ethernet attraverso l'interfaccia <i>n</i> (ovvero <i>net_table[n]</i> ), la quale deve essere di tipo Ethernet [94.12.26].

### 93.18 os32: part(9)

« Il file 'kernel/part.h' [94.13] descrive la struttura 'part\_t' e delle macro-variabili per la gestione delle partizioni. Solo la funzione *dm\_init()* si avvale di questo file di intestazione.

### 93.19 os32: pci(9)

« Il file 'kernel/driver/pci.h' [94.4.27] descrive le funzioni per la gestione del bus PCI; ma in pratica è disponibile solo *pci\_init()* che ha lo scopo di scandire il bus per trovare i dispositivi presenti e annotarli nella tabella PCI, funzione che viene usata una volta sola, all'avvio del sistema. A tale proposito va osservato che os32 è in grado di leggere solo il bus principale e non può aggiornare la tabella dei dispositivi.

Per una descrizione ulteriore del funzionamento del bus PCI, nell'ottica semplificata di os32, si veda la sezione 83.10.

## 93.20 os32: proc(9)

« Il file 'kernel/proc.h' [94.14] descrive ciò che serve per la gestione dei processi. In modo particolare, in questo file si definisce il tipo derivato 'proc\_t', con cui si realizza la tabella dei processi.

Si veda in particolare la spiegazione contenuta nella sezione 84.4 al riguardo della gestione dei processi.

### 93.20.1 os32: proc\_available(9)

#### NOME

'proc\_available' - inizializzazione di un processo libero

#### SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_available (pid_t pid);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Il numero del processo elaborativo da inizializzare.

#### DESCRIZIONE

La funzione *proc\_available()* si limita a inizializzare, con valori appropriati, i dati di un processo nella tabella relativa, in modo che risulti correttamente uno spazio libero per le allocazioni successive.

Questa funzione viene usata da *proc\_init(9)* [93.20.3], *proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *s\_wait(9)* [93.12].

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_public.c' [94.14.5]  
 'kernel/proc/proc\_available.c' [94.14.1]

### 93.20.2 os32: proc\_dump\_memory(9)

#### NOME

'proc\_dump\_memory' - copia di una porzione di memoria in un file

#### SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_dump_memory (pid_t pid, addr_t address, size_t size,
                      char *name);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Il numero del processo elaborativo per conto del quale si agisce.
addr_t <i>address</i>	Indirizzo efficace della memoria.
size_t <i>size</i>	Quantità di byte da trascrivere, a partire dall'indirizzo efficace.
char * <i>name</i>	Nome del file da creare.

#### DESCRIZIONE

La funzione *proc\_dump\_memory()* salva in un file una porzione di memoria, secondo le coordinate fornita dagli argomenti.

Viene usata esclusivamente da *proc\_sig\_core(9)* [93.20.3], quando si riceve un segnale per cui è necessario scaricare la memoria di un processo. In quel caso, se il processo eliminato ha i permessi per scrivere nella directory radice, vengono creati due file: uno con l'immagine del segmento codice ('/core.i') e l'altro con l'immagine del segmento dati ('/core.d').

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_core.c' [94.14.14]

## 93.20.3 os32: proc\_init(9)

## NOME

'**proc\_init**' - inizializzazione della gestione complessiva dei processi elaborativi

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
extern uint32_t _k_start;
extern uint32_t _k_end;
extern uint32_t _k_text_end;
extern uint32_t _k_data_end;
extern uint32_t _k_bss_end;
extern uint32_t _k_stack_top;
extern uint32_t _k_stack_bottom;
void proc_init (void);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
extern uint32_t _k_start;	La variabile <code>_k_start</code> viene fornita dal file di configurazione 'kernel.ld' e rappresenta l'indirizzo iniziale del kernel.
extern uint32_t _k_end;	La variabile <code>_k_end</code> viene fornita dal file di configurazione 'kernel.ld' e rappresenta l'indirizzo finale del kernel, dati e pila inclusi.
extern uint32_t _k_text_end;	La variabile <code>_k_text_end</code> viene fornita dal file di configurazione 'kernel.ld' e rappresenta l'indirizzo finale del codice del kernel.
extern uint32_t _k_data_end;	La variabile <code>_k_data_end</code> viene fornita dal file di configurazione 'kernel.ld' e rappresenta l'indirizzo finale dei dati kernel, esclusa però l'area BSS e la pila.

Argomento	Descrizione
extern uint32_t _k_bss_end;	La variabile <code>_k_bss_end</code> viene fornita dal file di configurazione 'kernel.ld' e rappresenta l'indirizzo finale dell'area BSS del kernel, ma coincide con <code>_k_end</code> .
extern uint32_t _k_stack_top;	La variabile <code>_k_stack_top</code> viene fornita dal file 'kernel/main/stack.s' e rappresenta l'indirizzo iniziale della pila dei dati del kernel.
extern uint32_t _k_stack_bottom;	La variabile <code>_k_stack_bottom</code> viene fornita dal file 'kernel/main/stack.s' e rappresenta l'indirizzo finale della pila dei dati del kernel.

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_init()` viene usata una volta sola, dalla funzione `kmain(9)` [93.13], per predisporre la gestione dei processi. Per la precisione si occupa di:

- predisporre la tabella GDT, attraverso la chiamata della funzione `gdt()`;
- impostare il temporizzatore in modo da fornire impulsi alla frequenza dichiarata nella macro-variabile `CLOCKS_PER_SEC`, pari a 100 Hz;
- predisporre la tabella IDT, attraverso la chiamata della funzione `idt()`;
- azzerare la tabella dei processi, inserendovi però i dati relativi al kernel (il processo zero);
- allocare la memoria già utilizzata dal kernel;
- attivare selettivamente le interruzioni hardware desiderate;

- attivare la gestione delle unità PATA;
- innestare il file system principale.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_public.c' [94.14.5]  
 'kernel/proc/proc\_init.c' [94.14.3]

## VEDERE ANCHE

`proc_available(9)` [93.20.1], `sb_mount(9)` [93.6.27].

## 93.20.4 os32: proc\_print(9)

## NOME

'**proc\_print**' - visualizzazione diagnostica dei in corso

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_print (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_print()` visualizza sinteticamente i processi in corso, per fini diagnostici. Viene usata nella funzione `kmain()`, quando il kernel è in modalità di funzionamento interattivo.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_print.c' [94.14.4]

## 93.20.5 os32: proc\_reference(9)

## NOME

'**proc\_reference**' - puntatore alla voce che rappresenta un certo processo

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
proc_t *proc_reference (pid_t pid);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Il numero del processo cercato nella tabella relativa.

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_reference()` serve a produrre il puntatore all'elemento dell'array `proc_table[]` che contiene i dati del processo indicato per numero come argomento.

Viene usata dalle funzioni che non fanno parte del gruppo di 'kernel/proc.h'.

## VALORE RESTITUITO

Restituisce il puntatore all'elemento della tabella `proc_table[]` che rappresenta il processo richiesto. Se il numero del processo richiesto non può esistere, la funzione restituisce il puntatore nullo 'NULL'.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_public.c' [94.14.5]  
 'kernel/proc/proc\_reference.c' [94.14.6]

## 93.20.6 os32: proc\_sch\_net(9)

## NOME

'**proc\_sch\_net**' - operazioni di routine relative alla gestione della rete

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sch_net (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *proc\_sch\_net()* ha il compito di scandire le interfacce di rete alla ricerca di operazioni da concludere e di pacchetti da acquisire; inoltre si occupa di aggiornare lo stato della gestione TCP e di risvegliare i processi in attesa di eventi relativi alla rete, se se ne presenta il motivo.

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], ogni volta che ci si prepara allo scambio con un altro processo.

## FILE SORGENTI

```
'kernel/proc.h' [94.14]
'kernel/proc/proc_scheduler.c' [94.14.11]
'kernel/proc/proc_sch_net.c' [94.14.7]
```

## VEDERE ANCHE

*proc\_scheduler(9)* [93.20.10], *proc\_sch\_signals(9)* [93.20.7], *proc\_sch\_terminals(9)* [93.20.8], *proc\_sch\_timers(9)* [93.20.9].

93.20.7 os32: *proc\_sch\_signals(9)*

## NOME

'*proc\_sch\_signals*' - verifica dei segnali dei processi

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sch_signals (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *proc\_sch\_signals()* ha il compito di scandire tutti i processi della tabella *proc\_table[]*, per verificare lo stato di attivazione dei segnali e procedere di conseguenza.

Dal punto di vista pratico, la funzione si limita a scandire i numeri PID possibili, demandando ad altre funzioni il compito di fare qualcosa nel caso fosse attivato l'indicatore di un segnale.

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], ogni volta che ci si prepara allo scambio con un altro processo.

## FILE SORGENTI

```
'kernel/proc.h' [94.14]
'kernel/proc/proc_scheduler.c' [94.14.11]
'kernel/proc/proc_sch_signals.c' [94.14.8]
```

## VEDERE ANCHE

*proc\_sig\_term(9)* [93.20.20], *proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19].

93.20.8 os32: *proc\_sch\_terminals(9)*

## NOME

'*proc\_sch\_terminals*' - acquisizione di un carattere dal terminale attivo

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sch_terminals (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *proc\_sch\_terminals()* ha il compito di verificare la presenza di un carattere digitato dalla console. Se c'è effettivamente un carattere digitato, dopo aver determinato a quale terminale virtuale si riferisce, lo accumula nella sua riga di inserimento.

Successivamente verifica se quel terminale virtuale è associato a un gruppo di processi; se è così e se il carattere corrisponde a *VINTR* (di norma si tratta di ciò che viene prodotto dalla combinazione di tasti [*Ctrl c*]), invia il segnale SIGINT al processo più interno del gruppo, il quale dovrebbe corrispondere presumibilmente a quello in primo piano.

Indipendentemente dal fatto che il terminale appartenga a un gruppo di processi, controlla che il carattere inserito sia stato ottenuto, rispettivamente, con le combinazioni di tasti [*Ctrl q*], [*Ctrl r*], [*Ctrl s*] e [*Ctrl t*], nel qual caso attiva la console virtuale relativa (dalla prima alla quarta), evitando di accumulare il carattere.

Se il carattere ricevuto è tale da fare intendere la conclusione di un inserimento (per esempio il carattere <NL>, prodotto dalla pressione di [*Invio*]), la funzione scandisce tutti i processi sospesi in attesa di input dal terminale, risvegliandoli (ogni processo deve poi verificare se effettivamente c'è qualcosa da trarre dal terminale per sé oppure no, e se non c'è dovrebbe rimettersi in attesa).

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], ogni volta che ci si prepara allo scambio con un altro processo.

## FILE SORGENTI

```
'kernel/proc.h' [94.14]
'kernel/proc/proc_scheduler.c' [94.14.11]
'kernel/proc/proc_sch_terminals.c' [94.14.9]
```

93.20.9 os32: *proc\_sch\_timers(9)*

## NOME

'*proc\_sch\_timers*' - verifica dell'incremento del contatore del tempo

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sch_timers (void);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *proc\_sch\_timers()* verifica che il calendario si sia incrementato di almeno una unità temporale (per os32 è un secondo soltanto) e se è così, va a risvegliare tutti i processi sospesi in attesa del passaggio di un certo tempo. Tali processi, una volta messi effettivamente in funzione, devono verificare che sia trascorsa effettivamente la quantità di tempo desiderata, altrimenti devono rimettersi a riposo in attesa del tempo rimanente.

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], ogni volta che ci si prepara allo scambio con un altro processo.

## FILE SORGENTI

```
'kernel/proc.h' [94.14]
'kernel/proc/proc_scheduler.c' [94.14.11]
'kernel/proc/proc_sch_timers.c' [94.14.10]
```

93.20.10 os32: *proc\_scheduler(9)*

## NOME

'*proc\_scheduler*' - schedulatore

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
extern uint32_t _ksp;
extern uint32_t proc_stack_pointer;
extern uint16_t proc_stack_segment_selector;
extern pid_t proc_current;
void proc_scheduler (void);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
<code>extern uint32_t _ksp;</code>	La variabile <code>_ksp</code> contiene l'indice della pila del kernel.
<code>extern uint32_t proc_stack_pointer;</code>	La variabile <code>proc_stack_pointer</code> contiene l'indice della pila del processo interrotto, dal punto di vista del segmento dati del processo stesso.
<code>extern uint16_t proc_stack_segment_selector;</code>	La variabile <code>proc_stack_segment_selector</code> contiene il valore del registro <code>SS</code> ( <i>stack segment</i> ) relativo al processo sospeso.
<code>extern pid_t proc_current;</code>	La variabile <code>proc_current</code> contiene il numero del processo corrente, appena sospeso.

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_scheduler()` viene avviata a seguito di un'interruzione hardware, dovuta al temporizzatore, oppure a seguito di un'interruzione software, dovuta a una chiamata di sistema.

La prima cosa che fa la funzione consiste nel verificare che il valore dell'indice della pila del processo interrotto non superi lo spazio disponibile per la pila stessa. Diversamente il processo viene eliminato forzatamente, con una segnalazione adeguata sul terminale attivo. Si ottiene comunque una segnalazione se l'indice si avvicina pericolosamente al limite.

Successivamente la funzione svolge delle operazioni che riguardano tutti i processi: aggiorna i contatori dei processi che attendono lo scadere di un certo tempo; verifica la presenza di segnali e predispose le azioni relative; raccoglie l'input dai terminali. Quindi aggiorna il tempo di utilizzo della CPU del processo appena interrotto.

Poi inizia la ricerca di un altro processo, candidato a essere ripreso al posto di quello interrotto. La ricerca inizia dal processo successivo a quello interrotto, senza considerare alcun criterio di precedenza. Il ciclo termina se la ricerca incontra di nuovo il processo di partenza. All'interno di questo ciclo di ricerca, se si incontra un processo pronto per essere messo in funzione, lo si scambia con quello interrotto: in pratica si salva il valore attuale dell'indice della pila, si scambiano gli stati e si aggiornano i valori di `proc_current`, `proc_stack_segment_selector` e `proc_stack_pointer`, in modo da ottenere effettivamente lo scambio all'uscita dalla funzione. Alla fine del ciclo, occorre verificare se esiste effettivamente un processo successivo attivato, perché in caso contrario, si lascia il controllo direttamente al kernel. In fine, si salva il valore accumulato in precedenza dell'indice della pila del kernel, nella variabile `_ksp`.

Questa funzione viene usata dalla routine `irq_timer` del file `kernel/ibm_i386/isr.s` e dalla funzione `sysroutine(9)` [93.20.28].

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
 'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
 'kernel/proc/proc\_scheduler.c' [94.14.11]

## VEDERE ANCHE

`proc_sch_timers(9)` [93.20.9], `proc_sch_signals(9)` [93.20.7], `proc_sch_terminals(9)` [93.20.8].

## 93.20.11 os32: proc\_sig\_chld(9)

## NOME

'`proc_sig_chld`' - procedura associata alla ricezione di un segnale SIGCHLD

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_chld (pid_t parent, int sig);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
<code>pid_t parent</code>	Numero del processo considerato, il quale potrebbe avere ricevuto un segnale SIGCHLD.
<code>int sig</code>	Numero del segnale: deve trattarsi esclusivamente di quanto corrispondente a SIGCHLD.

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_sig_chld()` si occupa di verificare che il processo specificato con il parametro `parent` abbia ricevuto precedentemente un segnale SIGCHLD. Se risulta effettivamente così, allora va a verificare se tale segnale risulta ignorato per quel processo: se è preso in considerazione verifica ancora se quel processo è sospeso proprio in attesa di un segnale SIGCHLD. Se si tratta di un processo che sta attendendo tale segnale, allora viene risvegliato, altrimenti, sempre ammesso che comunque il segnale non sia ignorato, la funzione elimina tutti i processi figli di `parent`, i quali risultano già defunti, ma non ancora rimossi dalla tabella dei processi (pertanto processi «zombie»).

In pratica, se il processo `parent` sta attendendo un segnale SIGCHLD, significa che al risveglio si aspetta di verificare la morte di uno dei suoi processi figli, in modo da poter ottenere il valore di uscita con cui questo si è concluso. Diversamente, non c'è modo di informare il processo `parent` di tali conclusioni, per cui a nulla servirebbe continuare a mantenerne le tracce nella tabella dei processi.

Questa funzione viene usata soltanto da `proc_sch_signals(9)` [93.20.7].

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_chld.c' [94.14.12]

## VEDERE ANCHE

`proc_sig_status(9)` [93.20.18], `proc_sig_ignore(9)` [93.20.15], `proc_sig_off(9)` [93.20.17].

## 93.20.12 os32: proc\_sig\_cont(9)

## NOME

'`proc_sig_cont`' - ripresa di un processo sospeso in attesa di qualcosa

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_cont (pid_t pid, int sig);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
<code>pid_t pid</code>	Numero del processo considerato.
<code>int sig</code>	Numero del segnale: deve trattarsi esclusivamente di quanto corrispondente a SIGCONT.

## DESCRIZIONE

La funzione `proc_sig_cont()` si occupa di verificare che il processo specificato con il parametro `pid` abbia ricevuto precedentemente un segnale SIGCONT e che questo non sia stato di-



abilitato. In tal caso, assegna al processo lo status di «pronto» (`PROC_READY`), ammesso che non si trovasse già in questa situazione.

Lo scopo del segnale `SIGCONT` è quindi quello di far riprendere un processo che in precedenza fosse stato sospeso attraverso un segnale `SIGSTOP`, `SIGTSTP`, `SIGTTIN` oppure `SIGTTOU`.

Questa funzione viene usata soltanto da `proc_sch_signals(9)` [93.20.7].

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_sig\_cont.c' [94.14.13]

#### VEDERE ANCHE

`proc_sig_status(9)` [93.20.18], `proc_sig_ignore(9)` [93.20.15], `proc_sig_off(9)` [93.20.17].

93.20.13 os32: `proc_sig_core(9)`

#### NOME

'`proc_sig_core`' - chiusura di un processo e scarico della memoria su file

#### SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_core (pid_t pid, int sig);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale: deve trattarsi di un segnale a cui si associa in modo predefinito la conclusione e lo scarico della memoria.

#### DESCRIZIONE

La funzione `proc_sig_core()` si occupa di verificare che il processo specificato con il parametro `pid` abbia ricevuto precedentemente un segnale tale da richiedere la conclusione e lo scarico della memoria del processo stesso, e che il segnale in questione non sia stato disabilitato. In tal caso, la funzione chiude il processo, ma prima ne scarica la memoria su uno o due file, avvalendosi per questo della funzione `proc_dump_memory(9)` [93.20.2].

Un segnale atto a produrre lo scarico della memoria, potrebbe essere prodotto anche a seguito di un errore rilevato dalla CPU, come una divisione per zero. Tuttavia, il kernel di os32 non riesce a intrappolare errori di questo tipo, dato che dalla tabella IVT vengono presi in considerazione soltanto l'impulso del temporizzatore e le chiamate di sistema. In altri termini, se un programma produce effettivamente un errore così grave da essere rilevato dalla CPU, al sistema operativo non arriva alcuna comunicazione. Pertanto, tali segnali possono essere soltanto provocati deliberatamente.

Lo scarico della memoria, nell'eventualità di un errore così grave, dovrebbe servire per consentire un'analisi dello stato del processo nel momento del verificarsi di un errore fatale. Sotto questo aspetto, va anche considerato che l'area dati dei processi è priva di etichette che possano agevolare l'interpretazione dei contenuti e, di conseguenza, non ci sono strumenti che consentano tale attività.

Questa funzione viene usata soltanto da `proc_sch_signals(9)` [93.20.7].

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_sig\_core.c' [94.14.14]

#### VEDERE ANCHE

`proc_sig_status(9)` [93.20.18], `proc_sig_ignore(9)` [93.20.15], `proc_sig_off(9)` [93.20.17], `proc_dump_memory(9)` [93.20.2].

93.20.14 os32: `proc_sig_handler(9)`

#### NOME

'`proc_sig_handler`' - attivazione di una funzione a seguito del recepimento di un segnale

#### SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_handler (pid_t pid, int sig);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale da verificare.

#### DESCRIZIONE

La funzione `proc_sig_handler()` verifica se, per un certo processo `pid`, il segnale `sig` risulta associato a una funzione. Se è così, modifica la pila dei dati del processo in modo da far sì che alla sua ripresa, venga azionata la funzione programmata, prima di riprendere con l'attività precedente. Contestualmente, il segnale `sig` viene liberato dall'associazione a una funzione.

Questa funzione viene usata da `proc_sig_cont(9)` [93.20.12], `proc_sig_core(9)` [93.20.13], `proc_sig_stop(9)` [93.20.19] e `proc_sig_term(9)` [93.20.20], per verificare se un segnale sia stato associato a una funzione; prima di decidere di eseguire l'azione predefinita, in mancanza di tale associazione.

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_sig\_handler.c' [94.14.15]

#### VEDERE ANCHE

`proc_sig_cont(9)` [93.20.12], `proc_sig_core(9)` [93.20.13], `proc_sig_stop(9)` [93.20.19] e `proc_sig_term(9)` [93.20.20].

93.20.15 os32: `proc_sig_ignore(9)`

#### NOME

'`proc_sig_ignore`' - verifica dello stato di inibizione di un segnale

#### SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
int proc_sig_ignore (pid_t pid, int sig);
```

#### ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale da verificare.

#### DESCRIZIONE

La funzione `proc_sig_ignore()` verifica se, per un certo processo `pid`, il segnale `sig` risulta inibito.

Questa funzione viene usata da `proc_sig_chld(9)` [93.20.11], `proc_sig_cont(9)` [93.20.12], `proc_sig_core(9)` [93.20.13], `proc_sig_stop(9)` [93.20.19] e `proc_sig_term(9)` [93.20.20], per verificare se un segnale sia stato inibito, prima di applicarne le conseguenze, nel caso fosse stato ricevuto.

#### VALORE RESTITUITO

Valore	Significato
1	Il segnale risulta bloccato (inibito).
0	Il segnale è abilitato regolarmente.

#### FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_sig\_ignore.c' [94.14.16]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12],  
*proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19]m  
*proc\_sig\_term(9)* [93.20.20].

93.20.16 os32: *proc\_sig\_off(9)*

« Vedere *proc\_sig\_on(9)* [93.20.17].

93.20.17 os32: *proc\_sig\_on(9)*

«

**NOME**

'*proc\_sig\_on*', '*proc\_sig\_off*' - registrazione o cancellazione di un segnale per un processo

**SINTASSI**

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_on (pid_t pid, int sig);
void proc_sig_off (pid_t pid, int sig);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale da registrare o da cancellare.

**DESCRIZIONE**

La funzione *proc\_sig\_on()* annota per il processo *pid* la ricezione del segnale *sig*; la funzione *proc\_sig\_off()* procede invece in senso opposto, cancellando quel segnale.

La funzione *proc\_sig\_off()* viene usata quando l'azione prevista per un segnale che risulta ricevuto è stata eseguita, allo scopo di riportare l'indicatore di quel segnale in una condizione di riposo. Si tratta delle funzioni *proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12], *proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19] e *proc\_sig\_term(9)* [93.20.20].

La funzione *proc\_sig\_on()* viene usata quando risulta acquisito un segnale o quando il contesto lo deve produrre, per annottarlo. Si tratta delle funzioni *s\_\_exit(9)* [93.12] e *s\_kill(9)* [93.12].

**FILE SORGENTI**

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_on.c' [94.14.18]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_off.c' [94.14.17]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12],  
*proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19],  
*proc\_sig\_term(9)* [93.20.20].

93.20.18 os32: *proc\_sig\_status(9)*

«

**NOME**

'*proc\_sig\_status*' - verifica dello stato di ricezione di un segnale

**SINTASSI**

```
<kernel/proc.h>
int proc_sig_status (pid_t pid, int sig);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale da verificare.

**DESCRIZIONE**

La funzione *proc\_sig\_status()* verifica se, per un certo processo *pid*, il segnale *sig* risulti essere stato ricevuto (registrato).

Questa funzione viene usata da *proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12], *proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19] e *proc\_sig\_term(9)* [93.20.20], per verificare se un segnale è stato ricevuto effettivamente, prima di applicarne eventualmente le conseguenze.

**VALORE RESTITUITO**

Valore	Significato
1	Il segnale risulta ricevuto.
0	Il segnale risulta cancellato.

**FILE SORGENTI**

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_status.c' [94.14.19]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_sig\_chld(9)* [93.20.11], *proc\_sig\_cont(9)* [93.20.12],  
*proc\_sig\_core(9)* [93.20.13], *proc\_sig\_stop(9)* [93.20.19],  
*proc\_sig\_term(9)* [93.20.20].

93.20.19 os32: *proc\_sig\_stop(9)*

«

**NOME**

'*proc\_sig\_stop*' - sospensione di un processo

**SINTASSI**

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_stop (pid_t pid, int sig);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale: deve trattarsi di SIGSTOP, SIGTSTP, SIGTTIN o SIGTTOU.

**DESCRIZIONE**

La funzione *proc\_sig\_stop()* si occupa di verificare che il processo specificato con il parametro *pid* abbia ricevuto precedentemente un segnale SIGSTOP, SIGTSTP, SIGTTIN o SIGTTOU, e che questo non sia stato disabilitato. In tal caso, sospende il processo, lasciandolo in attesa di un segnale (SIGCONT).

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_sch\_signals(9)* [93.20.7].

**FILE SORGENTI**

'kernel/proc.h' [94.14]  
 'kernel/proc/proc\_sig\_stop.c' [94.14.20]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_sig\_status(9)* [93.20.18], *proc\_sig\_ignore(9)* [93.20.15],  
*proc\_sig\_off(9)* [93.20.17].

93.20.20 os32: *proc\_sig\_term(9)*

«

**NOME**

'*proc\_sig\_term*' - conclusione di un processo

**SINTASSI**

```
<kernel/proc.h>
void proc_sig_term (pid_t pid, int sig);
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t <i>pid</i>	Numero del processo considerato.
int <i>sig</i>	Numero del segnale: deve trattarsi di un segnale per cui si associa la conclusione del processo, ma senza lo scarico della memoria.

**DESCRIZIONE**

La funzione *proc\_sig\_term()* si occupa di verificare che il processo specificato con il parametro *pid* abbia ricevuto precedentemente un segnale per cui si prevede generalmente la conclusione del processo. Inoltre, la funzione verifica che il segnale non sia stato inibito, con l'eccezione che per il segnale SIGKILL un'eventuale inibizione non viene considerata (in quanto segnale non mascherabile). Se il segnale risulta ricevuto e valido, procede con la conclusione del processo.

Questa funzione viene usata soltanto da *proc\_sch\_signals(9)* [93.20.7].

**FILE SORGENTI**

'kernel/proc.h' [94.14]  
'kernel/proc/proc\_sig\_term.c' [94.14.21]

**VEDERE ANCHE**

*proc\_sig\_status(9)* [93.20.18], *proc\_sig\_ignore(9)* [93.20.15], *proc\_sig\_off(9)* [93.20.17].

93.20.21 os32: *proc\_sys\_exec(9)*

**NOME**

'*proc\_sys\_exec*' - sostituzione di un processo esistente con un altro, ottenuto dal caricamento di un file eseguibile

**SINTASSI**

```
<kernel/proc.h>
int proc_sys_exec (pid_t pid, const char *path,
                  unsigned int argc, char *arg_data,
                  unsigned int envc, char *env_data)
```

**ARGOMENTI**

Argomento	Descrizione
pid_t pid	Il numero del processo corrispondente.
const char *path	Il percorso assoluto del file da caricare ed eseguire.
unsigned int argc	La quantità di argomenti per l'avvio del nuovo processo, incluso il nome del processo stesso.
char *arg_data	Una sequenza di stringhe (dopo la terminazione di una inizia la successiva), ognuna contenente un argomento da passare al processo.
unsigned int envc	La quantità di variabili di ambiente da passare al nuovo processo.
char *env_data	Una sequenza di stringhe (dopo la terminazione di una inizia la successiva), ognuna contenente l'assegnamento di una variabile di ambiente.

I parametri *arg\_data* e *env\_data* sono stringhe multiple, nel senso che sono separate le une dalle altre dal codice nullo di terminazione. Per sapere quante sono effettivamente le stringhe da cercare a partire dai puntatori che costituiscono effettivamente questi due parametri, si usano *argc* e *envc*.

**DESCRIZIONE**

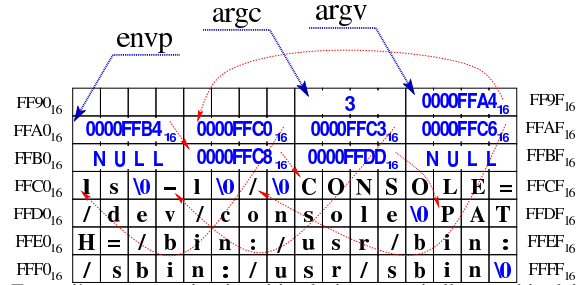
La funzione *proc\_sys\_exec()* serve a mettere in pratica la chiamata di sistema *execve(2)* [87.14], destinata a rimpiazzare il processo in corso con un nuovo processo, caricato da un file eseguibile.

La funzione *proc\_sys\_exec()*, dopo aver verificato che si tratti effettivamente di un file eseguibile valido e che ci siano i permessi per metterlo in funzione, procede all'allocazione della memoria, quindi legge il file e copia opportunamente le componenti di questo nelle aree di memoria allocate.

Terminato il caricamento del file, viene ricostruita in memoria la pila dei dati del nuovo processo. Prima si mettono sul fondo le stringhe delle variabili di ambiente e quelle degli argomenti della chiamata, quindi si aggiungono i puntatori alle stringhe delle

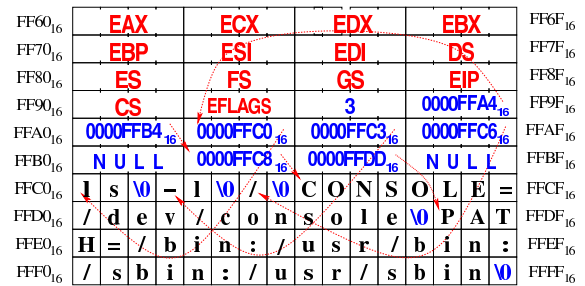
variabili di ambiente, ricostruendo così l'array noto convenzionalmente come 'envp[]', continuando con l'aggiunta dei puntatori alle stringhe degli argomenti della chiamata, per riprodurre l'array 'argv[]'. Per ricostruire gli argomenti della chiamata della funzione *main()* dell'applicazione, vanno però aggiunti ancora: il puntatore all'inizio dell'array delle stringhe che descrivono le variabili di ambiente, il puntatore all'array delle stringhe che descrivono gli argomenti della chiamata e il valore che rappresenta la quantità di argomenti della chiamata.

Figura 84.69. Caricamento degli argomenti della chiamata della funzione *main()*.



Fatto ciò, vanno aggiunti tutti i valori necessari allo scambio dei processi, costituiti dai vari registri da rimpiazzare.

Figura 84.70. Completamento della pila con i valori dei registri.



Superato il problema della ricostruzione della pila dei dati, la funzione *proc\_sys\_exec()* predispone i descrittori di standard input, standard output e standard error, quindi libera la memoria usata dal processo chiamante e ne rimpiazza i dati nella tabella dei processi con quelli del nuovo processo caricato.

Questa funzione viene usata soltanto da *sysroutine(9)* [93.20.28], in occasione del ricevimento di una chiamata di sistema di tipo 'SYS\_EXEC'.

**FILE SORGENTI**

'lib/unistd/execve.c' [95.30.14]  
'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
'kernel/proc.h' [94.14]  
'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]  
'kernel/proc/proc\_sys\_exec.c' [94.14.22]

**VEDERE ANCHE**

*execve(2)* [87.14], *sys(2)* [87.56], *sysroutine(9)* [93.20.28], *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], *path\_inode(9)* [93.6.41], *inode\_check(9)* [93.6.8], *inode\_put(9)* [93.6.20], *inode\_file\_read(9)* [93.6.10], *dev\_io(9)* [93.4.1].

93.20.22 os32: *proc\_timer\_init(9)*

**NOME**

'*proc\_timer\_init*' - inizializzazione del generatore di impulsi (temporizzatore)

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_timer_init (clock_t freq);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
clock_t freq	Frequenza in Hz che si intende produrre. Tuttavia, tutto il sistema è organizzato per gestire una frequenza di 100 Hz, il quale diventa praticamente obbligatorio.

## DESCRIZIONE

La funzione *proc\_timer\_init()* viene chiamata esclusivamente dalla funzione *proc\_init(9)* [93.20.3], per inizializzare il generatore di impulsi alla frequenza di *CLOCKS\_PER\_SEC* Hz, pari a 100 Hz.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_timer\_init.c' [94.14.23]

## VEDERE ANCHE

*kmain(9)* [93.13], *proc\_init(9)* [93.20.3].

93.20.23 os32: proc\_wakeup(9)

«

## NOME

'proc\_wakeup\_pipe\_read', 'proc\_wakeup\_pipe\_write', 'proc\_wakeup\_terminal' - risveglio dei processi in attesa di un condotto o di un terminale.

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void proc_wakeup_pipe_read (inode_t *inode);
void proc_wakeup_pipe_write (inode_t *inode);
void proc_wakeup_terminal (void);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
inode_t *inode	Riferimento a una voce della tabella degli inode, con cui si identifica il condotto per il quale si attende di poter leggere o scrivere.

## DESCRIZIONE

Le funzioni *proc\_wakeup\_...()* hanno lo scopo di scandire la tabella dei processi, alla ricerca di quelli da risvegliare, a seguito di un evento che richiede o può richiedere la loro attenzione. Le funzioni *proc\_wakeup\_pipe\_...()* risvegliano esclusivamente i processi che sono in attesa di accedere a un condotto identificato attraverso un inode, mentre *proc\_wakeup\_terminal()* va a risvegliare tutti i processi in attesa del terminale, anche quelli che probabilmente non sono interessati direttamente da un input disponibile da tastiera.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/proc\_wakeup\_pipe\_read.c' [94.14.24]

'kernel/proc/proc\_wakeup\_pipe\_write.c' [94.14.25]

'kernel/proc/proc\_wakeup\_terminal.c' [94.14.26]

## VEDERE ANCHE

*proc\_sch\_terminals(9)* [93.20.8].

93.20.24 os32: proc\_wakeup\_pipe\_read(9)

«

Vedere *proc\_wakeup(9)* [93.20.23].

93.20.25 os32: proc\_wakeup\_pipe\_write(9)

«

Vedere *proc\_wakeup(9)* [93.20.23].

93.20.26 os32: proc\_wakeup\_terminal(9)

«

Vedere *proc\_wakeup(9)* [93.20.23].

93.20.27 os32: ptr(9)

«

## NOME

'ptr' - conversione di un puntatore relativo all'area dati di un processo in un puntatore valido per il kernel

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
void *ptr (pid_t pid, void *p);
```

## DESCRIZIONE

La funzione *ptr()* ha il compito di convertire un puntatore proveniente dall'area dati di un processo in un puntatore valido dal punto di vista del kernel. In pratica, il puntatore corrispondente al parametro *p* va inteso come riferito a un certo processo *pid*; la funzione restituisce un puntatore equivalente, ma valido per il kernel.

## FILE SORGENTI

'kernel/proc.h' [94.14]

'kernel/proc/ptr.c' [94.14.27]

## VEDERE ANCHE

*sysroutine(9)* [93.20.28].

93.20.28 os32: sysroutine(9)

«

## NOME

's\_sysroutine' - attuazione delle chiamate di sistema

## SINTASSI

```
<kernel/proc.h>
extern pid_t proc_current;
void sysroutine (uint32_t syscallnr, uint32_t msg_off,
                uint32_t msg_size);
```

## ARGOMENTI

Argomento	Descrizione
pid_t proc_current	Il numero del processo interrotto.
uint32_t syscallnr	Il numero della chiamata di sistema.
uint32_t msg_off	Nonostante il tipo di variabile, si tratta del <b>puntatore</b> alla posizione di memoria in cui inizia il messaggio con gli argomenti della chiamata di sistema, ma tale puntatore è valido solo nell'ambito del segmento dati del processo interrotto.
uint32_t msg_size	La lunghezza del messaggio della chiamata di sistema.

## DESCRIZIONE

La funzione *sysroutine()* viene chiamata esclusivamente dalla routine 'isr\_128', contenuta nel file 'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21], a seguito di una chiamata di sistema.

Inizialmente, la funzione individua l'indirizzo corrispondente alla posizione del messaggio proveniente dal processo, dal punto di vista del kernel; in pratica traduce *msg\_off* in qualcosa di adatto al kernel.

Attraverso un'unione di variabili strutturate, tutti i tipi di messaggi gestibili per le chiamate di sistema vengono dichiarati assieme in un'unica area di memoria. Successivamente, la funzione deve trasferire il messaggio, dall'indirizzo calcolato precedentemente all'inizio dell'unione in questione.

Quando la funzione è in grado di accedere ai dati del messaggio, procede con una grande struttura di selezione, sulla base del tipo di messaggio, quindi esegue ciò che è richiesto, avvalendosi prevalentemente di altre funzioni, interpretando il messaggio in modo diverso a seconda del tipo di chiamata.

Il messaggio originale viene poi sovrascritto con le informazioni prodotte dall'azione richiesta, in particolare viene trasferito anche il valore della variabile *errno* del kernel, in modo che possa essere recepita anche dal processo che ha eseguito la chiamata, in caso di esito erroneo. Pertanto, il messaggio viene riscritto a partire dall'indirizzo da cui era stato copiato precedentemente, in modo da renderlo disponibile effettivamente al processo chiamante.

Quando la funzione *sysroutine()* ha finito il suo lavoro, chiama a sua volta *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], perché con l'occasione provveda eventualmente alla sostituzione del processo attivo con un altro che si trovi nello stato di pronto.

### VALORE RESTITUITO

La funzione non restituisce alcun valore, in quanto tutto ciò che c'è da restituire viene trasmesso con la riscrittura del messaggio, nell'area di memoria originale.

### FILE SORGENTI

'lib/sys/os32/sys.s' [95.21.7]  
'kernel/proc.h' [94.14]  
'kernel/ibm\_i386/isr.s' [94.6.21]  
'kernel/proc/sysroutine.c' [94.14.28]

### VEDERE ANCHE

*sys(2)* [87.56], *proc\_scheduler(9)* [93.20.10], *dev\_io(9)* [93.4.1], *lib\_s(9)* [93.12].

## 93.21 os32: route(9)

Il file 'kernel/net/route.h' [94.12.33] descrive le funzioni per la gestione degli instradamenti IPv4 secondo os32.

Per la descrizione sulla gestione degli instradamenti IPv4 secondo il sistema os32, si rimanda alla sezione 84.10.3. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.128. Funzioni per la gestione della tabella degli instradamenti.

Funzione	Descrizione
<code>void route_init (void);</code>	Inizializza la tabella <i>route_table[]</i> , predisponendo la voce <i>route_table[0]</i> per l'interfaccia locale <i>loopback</i> [94.12.34].
<code>void route_sort (void);</code>	Riordina la tabella degli instradamenti [94.12.39].
<code>h_addr_t route_remote_to_local (h_addr_t remote);</code>	Restituisce l'indirizzo IPv4 locale, più adatto per intrattenere una connessione con l'indirizzo remoto fornito come argomento. Questo tipo di analisi viene determinato partendo dalla tabella degli instradamenti, per determinare l'indirizzo IPv4 locale dell'interfaccia interessata dal collegamento [94.12.37].

Funzione	Descrizione
<code>h_addr_t route_remote_to_router (h_addr_t remote);</code>	Restituisce l'indirizzo IPv4 del router da utilizzare per raggiungere l'indirizzo IPv4 remoto specificato. Se l'indirizzo restituito è pari a -1 significa che non è stata ottenuta alcuna voce corrispondente, mentre se si ottiene zero significa che non c'è bisogno di router per raggiungere la destinazione [94.12.38].

## 93.22 os32: screen(9)

Il file 'kernel/driver/screen.h' [94.4.30] descrive le funzioni per la gestione dello schermo, in relazione alla gestione complessiva dei terminali virtuali.

Per la descrizione dell'organizzazione della gestione dello schermo di os32, si rimanda alla sezione 84.7.5.2. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.89. Funzioni per la gestione dello schermo, dichiarate nel file di intestazione 'kernel/driver/screen.h' e descritte nei file contenuti nella directory 'kernel/driver/screen/'.

Funzione	Descrizione
<code>int screen_clear (screen_t *screen);</code>	Ripulisce il contenuto dello schermo selezionato, riposizionando il cursore all'inizio.
<code>screen_t *screen_current (void);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <i>screen_table[]</i> che descrive lo schermo virtuale attivo.
<code>void screen_init (void);</code>	Inizializza la gestione degli schermi virtuali, ripulendoli e collocando il cursore all'inizio. Questa funzione viene usata da <i>tty_init()</i> .
<code>int screen_newline (screen_t *screen);</code>	Produce sullo schermo virtuale selezionato un avanzamento alla riga successiva. Ciò può comportare semplicemente il riposizionamento del cursore, oppure lo scorrimento in avanti del contenuto, quando il cursore si trova già sull'ultima riga visualizzabile.
<code>int screen_number (screen_t *screen);</code>	Restituisce il numero dello schermo corrispondente al puntatore fornito, purché questo sia valido. È in pratica l'opposto della funzione <i>screen_pointer()</i> .
<code>screen_t *screen_pointer (int scrn);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <i>screen_table[]</i> che descrive lo schermo virtuale indicato per numero. È in pratica l'opposto della funzione <i>screen_number()</i> .

Funzione	Descrizione
<pre>int screen_putc (screen_t *screen ,                 int c);</pre>	Colloca sullo schermo virtuale individuato dal puntatore che costituisce il primo parametro, il carattere richiesto come secondo. Se il carattere in questione è <CR> o <LF>, si produce un avanzamento alla riga successiva, mentre con un carattere <BS> si produce un arretramento del cursore.
<pre>uint16_t screen_cell (c, attributo);</pre>	Si tratta di una macroistruzione che produce il valore corretto per una cella dello schermo VGA, contenente sia l'informazione sul carattere, sia quella dell'attributo associato.
<pre>int screen_scroll (screen_t *screen);</pre>	Fa scorrere in avanti lo schermo, di una riga, ricollocando di conseguenza il cursore.
<pre>int screen_select (screen_t *screen);</pre>	Seleziona lo schermo indicato come schermo attivo, facendone apparire il contenuto sullo schermo VGA reale.
<pre>void screen_update (screen_t *screen);</pre>	Aggiorna la memoria VGA sulla base della copia che rappresenta lo schermo virtuale attivo. L'aggiornamento implica anche la collocazione del cursore visibile in corrispondenza della posizione attuale.

### 93.23 os32: tcp(9)

«

I file 'kernel/net/tcp.h' [94.12.40] e 'kernel/net/udp.h' [94.12.53] descrivono le funzioni per la gestione dei protocolli TCP e UDP, secondo os32.

Per la descrizione sulla gestione dei protocolli TCP e UDP da parte di os32, si rimanda alla sezione 84.12. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.132. Funzioni per la gestione dei protocolli TCP e UDP.

Funzione	Descrizione
<pre>int tcp_tx_raw (h_port_t sport ,                 h_port_t dport ,                 uint32_t seq ,                 uint32_t ack_seq ,                 int flags ,                 h_addr_t saddr ,                 h_addr_t daddr ,                 const void *buffer ,                 size_t size);</pre>	Costruisce un pacchetto TCP, utilizzando i dati forniti come argomenti della chiamata; quindi lo trasmette attraverso la funzione <i>ip_tx()</i> che a sua volta provvede a imbastirlo in un pacchetto IP prima della trasmissione effettiva. Si tratta comunque di una funzione usata soltanto per fare dei test di funzionamento [94.12.50].

Funzione	Descrizione
<pre>void tcp_show (h_addr_t src ,  h_addr_t dst ,  const struct tcp_hdr *tcphdr);</pre>	Funzione diagnostica realizzata per visualizzare alcune informazioni su un pacchetto TCP, di cui si conosce il contenuto e gli indirizzi IPv4. Questa funzione viene usata prevalentemente da <i>tcp()</i> , quando si attiva la macro-variabile <i>DEBUG</i> [94.12.46].
<pre>int tcp_tx_rst (void *ip_packet);</pre>	Sulla base di un pacchetto IP ricevuto con un contenuto TCP, trasmette un pacchetto TCP di azzerramento (RST) [94.12.51].
<pre>int tcp_tx_sock (void *sock_item);</pre>	Trasmette quanto contenuto nella coda del socket indicato come argomento, ammesso che il socket sia nella condizione di poter trasmettere [94.12.52].
<pre>int tcp_tx_ack (void *sock_item);</pre>	Trasmette un pacchetto TCP vuoto contenente la conferma di quanto ricevuto in precedenza, sulla base dello stato attuale del socket indicato come argomento [94.12.49].
<pre>int tcp_rx_ack (void *sock_item ,                 void *packet);</pre>	Verifica che il pacchetto indicato come secondo parametro, contenga una conferma valida per il socket specificato come primo parametro [94.12.44].
<pre>int tcp_rx_data (void *sock_item ,                  void *packet);</pre>	Legge il contenuto di un pacchetto TCP e lo copia all'interno della memoria tampone del socket rappresentata da <i>sock_table[s].tcp.recv_data</i> (dove <i>s</i> è l'indice del socket considerato) [94.12.45].
<pre>int tcp_connect (void *sock_item);</pre>	Fa in modo di mettere il socket in connessione, ammesso che ciò sia possibile. Questa funzione serve a <i>s_connect()</i> [94.12.43].
<pre>int tcp_close (void *sock_item);</pre>	Fa in modo di mettere il socket nello stato di chiusura, ammesso che ciò sia possibile. Questa funzione serve a <i>s_close()</i> [94.12.42].
<pre>int tcp (void);</pre>	Viene chiamata da <i>proc_sch_net()</i> e si occupa di gestire lo stato di tutte le connessioni TCP in essere in quel momento [94.12.41].
<pre>int udp_tx (h_port_t sport ,             h_port_t dport ,             h_addr_t saddr ,             h_addr_t daddr ,             const void *buffer ,             size_t size);</pre>	Assembla un pacchetto UDP e lo trasmette (dopo aver costruito a sua volta il pacchetto IPv4 complessivo) [94.12.54].

## 93.24 os32: tty(9)

« Il file `kernel/driver/tty.h` [94.4.42] descrive le funzioni per la gestione dei terminali virtuali.

Per la descrizione dell'organizzazione della gestione dei terminali virtuali di os32, si rimanda alla sezione 84.7.5. La tabella successiva che sintetizza l'uso delle funzioni di questo gruppo, è tratta da lì.

Tabella 84.85. Funzioni per l'accesso al terminale, dichiarate nel file di intestazione `kernel/driver/tty.h` e descritte nei file contenuti nella directory `kernel/driver/tty/`.

Funzione	Descrizione
<code>dev_t tty_console (dev_t device);</code>	Seleziona un terminale virtuale, rendendolo attivo, specificandone il numero del dispositivo. La funzione restituisce il dispositivo attivo in precedenza e se le viene fornito solo il valore zero, il terminale virtuale non cambia, ma si ottiene comunque di conoscere qual è quello attuale.
<code>void tty_init (void);</code>	Inizializza la gestione dei terminali virtuali, popolando anche la tabella <code>tty_table[]</code> con i valori predefiniti. Questa funzione viene usata una volta sola all'interno di <code>kmain()</code> .
<code>int tty_read (dev_t device);</code>	Legge un carattere dal terminale virtuale specificato attraverso il numero di dispositivo. La lettura avviene solo se l'input da tastiera risulta concluso, altrimenti la funzione restituisce il valore -1.
<code>tty_t *tty_reference (dev_t device);</code>	Restituisce il puntatore alla voce della tabella <code>tty_table[]</code> contenente le informazioni sul terminale virtuale indicato attraverso il numero di dispositivo. Se il dispositivo indicato non è valido, si ottiene il puntatore nullo; se viene richiesto il dispositivo indefinito, si ottiene il puntatore all'inizio della tabella.
<code>void tty_write (dev_t device, int c);</code>	Scrivere un carattere sullo schermo del terminale specificato.

94	Script e sorgenti del kernel	399
94.1	os32: directory principale	404
94.2	os32: <code>&lt;kernel/blk.h&gt;</code>	416
94.3	os32: <code>&lt;kernel/dev.h&gt;</code>	420
94.4	os32: <code>&lt;kernel/dm.h&gt;</code>	429
94.5	os32: <code>&lt;kernel/fs.h&gt;</code>	475
94.6	os32: <code>&lt;kernel/ibm_i386.h&gt;</code>	530
94.7	os32: <code>&lt;kernel/lib_k.h&gt;</code>	554
94.8	os32: <code>&lt;kernel/lib_s.h&gt;</code>	558
94.9	os32: <code>&lt;kernel/main.h&gt;</code>	627
94.10	os32: <code>&lt;kernel/memory.h&gt;</code>	635
94.11	os32: <code>&lt;kernel/multiboot.h&gt;</code>	641
94.12	os32: <code>&lt;kernel/net.h&gt;</code>	644
94.13	os32: <code>&lt;kernel/part.h&gt;</code>	703
94.14	os32: <code>&lt;kernel/proc.h&gt;</code>	704
95	Sorgenti della libreria generale	749
95.1	os32: file isolati della directory <code>&lt;lib/&gt;</code>	753
95.2	os32: <code>&lt;lib/_gcc.h&gt;</code>	758
95.3	os32: <code>&lt;lib/arpa/inet.h&gt;</code>	761
95.4	os32: <code>&lt;lib/dirent.h&gt;</code>	764
95.5	os32: <code>&lt;lib/errno.h&gt;</code>	768
95.6	os32: <code>&lt;lib/fcntl.h&gt;</code>	773
95.7	os32: <code>&lt;lib/grp.h&gt;</code>	776
95.8	os32: <code>&lt;lib/inttypes.h&gt;</code>	777
95.9	os32: <code>&lt;lib/libgen.h&gt;</code>	781
95.10	os32: <code>&lt;lib/netinet/icmp.h&gt;</code>	783
95.11	os32: <code>&lt;lib/netinet/in.h&gt;</code>	785
95.12	os32: <code>&lt;lib/netinet/ip.h&gt;</code>	786
95.13	os32: <code>&lt;lib/netinet/tcp.h&gt;</code>	787
95.14	os32: <code>&lt;lib/netinet/udp.h&gt;</code>	788
95.15	os32: <code>&lt;lib/pwd.h&gt;</code>	788
95.16	os32: <code>&lt;lib/setjmp.h&gt;</code>	790
95.17	os32: <code>&lt;lib/signal.h&gt;</code>	792
95.18	os32: <code>&lt;lib/stdio.h&gt;</code>	794
95.19	os32: <code>&lt;lib/stdlib.h&gt;</code>	844
95.20	os32: <code>&lt;lib/string.h&gt;</code>	866
95.21	os32: <code>&lt;lib/sys/os32.h&gt;</code>	877
95.22	os32: <code>&lt;lib/sys/sa_family_t.h&gt;</code>	893
95.23	os32: <code>&lt;lib/sys/socket.h&gt;</code>	893
95.24	os32: <code>&lt;lib/sys/socklen_t.h&gt;</code>	899
95.25	os32: <code>&lt;lib/sys/stat.h&gt;</code>	899
95.26	os32: <code>&lt;lib/sys/types.h&gt;</code>	904
95.27	os32: <code>&lt;lib/sys/wait.h&gt;</code>	905
95.28	os32: <code>&lt;lib/termios.h&gt;</code>	905
95.29	os32: <code>&lt;lib/time.h&gt;</code>	907
95.30	os32: <code>&lt;lib/unistd.h&gt;</code>	913
95.31	os32: <code>&lt;lib/utime.h&gt;</code>	935
96	Sorgenti delle applicazioni	937
96.1	os32: directory <code>&lt;applic/&gt;</code>	938
	Indice analitico del volume	1043

## Script e sorgenti del kernel

94.1	os32: directory principale .....	404
94.1.1	applic.sep.ld .....	404
94.1.2	bochs .....	405
94.1.3	elf-to-os32 .....	405
94.1.4	fdisk .....	406
94.1.5	file_image_functions .....	407
94.1.6	format .....	410
94.1.7	kernel.ld .....	410
94.1.8	makeit.sep .....	411
94.1.9	qemu .....	415
94.1.10	syslinux .....	416
94.1.11	tap0 .....	416
94.2	os32: «kernel/blk.h» .....	416
94.2.1	kernel/blk/blk_ata.c .....	417
94.2.2	kernel/blk/blk_cache_check.c .....	418
94.2.3	kernel/blk/blk_cache_init.c .....	419
94.2.4	kernel/blk/blk_cache_read.c .....	419
94.2.5	kernel/blk/blk_cache_save.c .....	419
94.2.6	kernel/blk/blk_public.c .....	420
94.3	os32: «kernel/dev.h» .....	420
94.3.1	kernel/dev/dev_ata.c .....	421
94.3.2	kernel/dev/dev_dm.c .....	422
94.3.3	kernel/dev/dev_io.c .....	423
94.3.4	kernel/dev/dev_kmem.c .....	423
94.3.5	kernel/dev/dev_mem.c .....	426
94.3.6	kernel/dev/dev_tty.c .....	427
94.4	os32: «kernel/dm.h» .....	429
94.4.1	kernel/dm/dm_init.c .....	430
94.4.2	kernel/dm/dm_public.c .....	431
94.4.3	kernel/driver/ata.h .....	431
94.4.4	kernel/driver/ata/ata_cmd_identify_device.c .....	434
94.4.5	kernel/driver/ata/ata_cmd_read_sectors.c .....	434
94.4.6	kernel/driver/ata/ata_cmd_write_sectors.c .....	435
94.4.7	kernel/driver/ata/ata_device.c .....	436
94.4.8	kernel/driver/ata/ata_drq.c .....	437
94.4.9	kernel/driver/ata/ata_init.c .....	438
94.4.10	kernel/driver/ata/ata_lba28.c .....	441
94.4.11	kernel/driver/ata/ata_public.c .....	441
94.4.12	kernel/driver/ata/ata_rdy.c .....	442
94.4.13	kernel/driver/ata/ata_reset.c .....	442
94.4.14	kernel/driver/ata/ata_valid.c .....	443
94.4.15	kernel/driver/kbd.h .....	443
94.4.16	kernel/driver/kbd/kbd_isr.c .....	443
94.4.17	kernel/driver/kbd/kbd_load.c .....	445
94.4.18	kernel/driver/kbd/kbd_public.c .....	447
94.4.19	kernel/driver/nic/ne2k.h .....	447
94.4.20	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_check.c .....	449
94.4.21	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_isr.c .....	450
94.4.22	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_isr_expect.c .....	451
94.4.23	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_reset.c .....	452
94.4.24	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_rx.c .....	457
94.4.25	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_rx_reset.c .....	461
94.4.26	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_tx.c .....	462
94.4.27	kernel/driver/pci.h .....	463
94.4.28	kernel/driver/pci/pci_init.c .....	465



94.4.29	kernel/driver/pci/pci_public.c	466
94.4.30	kernel/driver/screen.h	466
94.4.31	kernel/driver/screen/screen_clear.c	467
94.4.32	kernel/driver/screen/screen_current.c	467
94.4.33	kernel/driver/screen/screen_init.c	467
94.4.34	kernel/driver/screen/screen_new_line.c	468
94.4.35	kernel/driver/screen/screen_number.c	468
94.4.36	kernel/driver/screen/screen_pointer.c	469
94.4.37	kernel/driver/screen/screen_public.c	469
94.4.38	kernel/driver/screen/screen_putc.c	469
94.4.39	kernel/driver/screen/screen_scroll.c	470
94.4.40	kernel/driver/screen/screen_select.c	470
94.4.41	kernel/driver/screen/screen_update.c	471
94.4.42	kernel/driver/tty.h	472
94.4.43	kernel/driver/tty/tty_console.c	472
94.4.44	kernel/driver/tty/tty_init.c	473
94.4.45	kernel/driver/tty/tty_public.c	474
94.4.46	kernel/driver/tty/tty_read.c	474
94.4.47	kernel/driver/tty/tty_reference.c	475
94.4.48	kernel/driver/tty/tty_write.c	475
94.5	os32: «kernel/fs.h»	475
94.5.1	kernel/fs/fd_dup.c	480
94.5.2	kernel/fs/fd_reference.c	481
94.5.3	kernel/fs/file_pipe_make.c	482
94.5.4	kernel/fs/file_reference.c	482
94.5.5	kernel/fs/file_stdio_dev_make.c	483
94.5.6	kernel/fs/fs_init.c	483
94.5.7	kernel/fs/fs_public.c	484
94.5.8	kernel/fs/inode_alloc.c	484
94.5.9	kernel/fs/inode_check.c	486
94.5.10	kernel/fs/inode_dir_empty.c	487
94.5.11	kernel/fs/inode_file_read.c	488
94.5.12	kernel/fs/inode_file_write.c	490
94.5.13	kernel/fs/inode_free.c	491
94.5.14	kernel/fs/inode_fzones_read.c	492
94.5.15	kernel/fs/inode_fzones_write.c	492
94.5.16	kernel/fs/inode_get.c	493
94.5.17	kernel/fs/inode_pipe_make.c	496
94.5.18	kernel/fs/inode_pipe_read.c	497
94.5.19	kernel/fs/inode_pipe_write.c	498
94.5.20	kernel/fs/inode_print.c	499
94.5.21	kernel/fs/inode_put.c	500
94.5.22	kernel/fs/inode_reference.c	501
94.5.23	kernel/fs/inode_save.c	503
94.5.24	kernel/fs/inode_stdio_dev_make.c	503
94.5.25	kernel/fs/inode_truncate.c	504
94.5.26	kernel/fs/inode_zone.c	506
94.5.27	kernel/fs/path_device.c	512
94.5.28	kernel/fs/path_fix.c	513
94.5.29	kernel/fs/path_full.c	514
94.5.30	kernel/fs/path_inode.c	514
94.5.31	kernel/fs/path_inode_link.c	517
94.5.32	kernel/fs/sb_inode_status.c	521
94.5.33	kernel/fs/sb_mount.c	521
94.5.34	kernel/fs/sb_print.c	524
94.5.35	kernel/fs/sb_reference.c	524
94.5.36	kernel/fs/sb_save.c	525
94.5.37	kernel/fs/sb_zone_status.c	526

94.5.38	kernel/fs/sock_free_port.c	526
94.5.39	kernel/fs/sock_reference.c	526
94.5.40	kernel/fs/zone_alloc.c	527
94.5.41	kernel/fs/zone_free.c	528
94.5.42	kernel/fs/zone_print.c	529
94.5.43	kernel/fs/zone_read.c	529
94.5.44	kernel/fs/zone_write.c	530
94.6	os32: «kernel/ibm_i386.h»	530
94.6.1	kernel/ibm_i386/_in_16.s	533
94.6.2	kernel/ibm_i386/_in_32.s	534
94.6.3	kernel/ibm_i386/_in_8.s	534
94.6.4	kernel/ibm_i386/_out_16.s	534
94.6.5	kernel/ibm_i386/_out_32.s	535
94.6.6	kernel/ibm_i386/_out_8.s	535
94.6.7	kernel/ibm_i386/cli.s	535
94.6.8	kernel/ibm_i386/gdt.c	536
94.6.9	kernel/ibm_i386/gdt_load.s	536
94.6.10	kernel/ibm_i386/gdt_print.c	537
94.6.11	kernel/ibm_i386/gdt_public.c	537
94.6.12	kernel/ibm_i386/gdt_segment.c	537
94.6.13	kernel/ibm_i386/idt.c	538
94.6.14	kernel/ibm_i386/idt_descriptor.c	539
94.6.15	kernel/ibm_i386/idt_irq_remap.c	539
94.6.16	kernel/ibm_i386/idt_load.s	540
94.6.17	kernel/ibm_i386/idt_print.c	540
94.6.18	kernel/ibm_i386/idt_public.c	541
94.6.19	kernel/ibm_i386/irq_off.c	541
94.6.20	kernel/ibm_i386/irq_on.c	541
94.6.21	kernel/ibm_i386/isr.s	542
94.6.22	kernel/ibm_i386/isr_exception_name.c	552
94.6.23	kernel/ibm_i386/isr_exception_unrecoverable.c	552
94.6.24	kernel/ibm_i386/isr_irq_clear.c	553
94.6.25	kernel/ibm_i386/isr_irq_clear_pic1.c	553
94.6.26	kernel/ibm_i386/isr_irq_clear_pic2.c	553
94.6.27	kernel/ibm_i386/sti.s	553
94.7	os32: «kernel/lib_k.h»	554
94.7.1	kernel/lib_k/k_exit.s	554
94.7.2	kernel/lib_k/k_gets.c	554
94.7.3	kernel/lib_k/k_perror.c	555
94.7.4	kernel/lib_k/k_printf.c	555
94.7.5	kernel/lib_k/k_sleep.c	555
94.7.6	kernel/lib_k/k_stime.c	556
94.7.7	kernel/lib_k/k_usleep.c	556
94.7.8	kernel/lib_k/k_vprintf.c	557
94.7.9	kernel/lib_k/k_vsprintf.c	557
94.8	os32: «kernel/lib_s.h»	558
94.8.1	kernel/lib_s/s_exit.c	560
94.8.2	kernel/lib_s/s_accept.c	562
94.8.3	kernel/lib_s/s_bind.c	564
94.8.4	kernel/lib_s/s_brk.c	565
94.8.5	kernel/lib_s/s_chdir.c	569
94.8.6	kernel/lib_s/s_chmod.c	569
94.8.7	kernel/lib_s/s_chown.c	570
94.8.8	kernel/lib_s/s_clock.c	571
94.8.9	kernel/lib_s/s_close.c	571
94.8.10	kernel/lib_s/s_connect.c	572
94.8.11	kernel/lib_s/s_dup.c	575

94.8.12	kernel/lib_s/s_dup2.c	575
94.8.13	kernel/lib_s/s_fchmod.c	575
94.8.14	kernel/lib_s/s_fchown.c	576
94.8.15	kernel/lib_s/s_fcntl.c	577
94.8.16	kernel/lib_s/s_fork.c	578
94.8.17	kernel/lib_s/s_fstat.c	582
94.8.18	kernel/lib_s/s_ipconfig.c	583
94.8.19	kernel/lib_s/s_kill.c	584
94.8.20	kernel/lib_s/s_link.c	585
94.8.21	kernel/lib_s/s_listen.c	586
94.8.22	kernel/lib_s/s_longjmp.c	587
94.8.23	kernel/lib_s/s_lseek.c	588
94.8.24	kernel/lib_s/s_mkdir.c	589
94.8.25	kernel/lib_s/s_mknod.c	591
94.8.26	kernel/lib_s/s_mount.c	592
94.8.27	kernel/lib_s/s_open.c	592
94.8.28	kernel/lib_s/s_pipe.c	596
94.8.29	kernel/lib_s/s_read.c	598
94.8.30	kernel/lib_s/s_recvfrom.c	600
94.8.31	kernel/lib_s/s_routead.c	606
94.8.32	kernel/lib_s/s_routedel.c	607
94.8.33	kernel/lib_s/s_sbrk.c	608
94.8.34	kernel/lib_s/s_send.c	609
94.8.35	kernel/lib_s/s_setegid.c	612
94.8.36	kernel/lib_s/s_setuid.c	612
94.8.37	kernel/lib_s/s_setgid.c	613
94.8.38	kernel/lib_s/s_setjmp.c	613
94.8.39	kernel/lib_s/s_setuid.c	614
94.8.40	kernel/lib_s/s_signal.c	614
94.8.41	kernel/lib_s/s_socket.c	615
94.8.42	kernel/lib_s/s_stat.c	617
94.8.43	kernel/lib_s/s_stime.c	618
94.8.44	kernel/lib_s/s_tcgetattr.c	618
94.8.45	kernel/lib_s/s_tsetattr.c	619
94.8.46	kernel/lib_s/s_time.c	620
94.8.47	kernel/lib_s/s_umount.c	620
94.8.48	kernel/lib_s/s_unlink.c	622
94.8.49	kernel/lib_s/s_wait.c	624
94.8.50	kernel/lib_s/s_write.c	625
94.9	os32: «kernel/main.h»	627
94.9.1	kernel/main/build.h	628
94.9.2	kernel/main/crt0.s	628
94.9.3	kernel/main/kmain.c	629
94.9.4	kernel/main/menu.c	634
94.9.5	kernel/main/run.c	634
94.9.6	kernel/main/stack.s	635
94.10	os32: «kernel/memory.h»	635
94.10.1	kernel/memory/mb_alloc.c	636
94.10.2	kernel/memory/mb_alloc_size.c	637
94.10.3	kernel/memory/mb_clean.c	638
94.10.4	kernel/memory/mb_free.c	638
94.10.5	kernel/memory/mb_print.c	639
94.10.6	kernel/memory/mb_public.c	640
94.10.7	kernel/memory/mb_reduce.c	640
94.10.8	kernel/memory/mb_reference.c	641
94.10.9	kernel/memory/mb_size.c	641
94.11	os32: «kernel/multiboot.h»	641

94.11.1	kernel/multiboot/mboot_cmdline_opt.c	642
94.11.2	kernel/multiboot/mboot_public.c	643
94.11.3	kernel/multiboot/mboot_save.c	643
94.12	os32: «kernel/net.h»	644
94.12.1	kernel/net/arp.h	647
94.12.2	kernel/net/arp/arp_clean.c	648
94.12.3	kernel/net/arp/arp_index.c	648
94.12.4	kernel/net/arp/arp_init.c	649
94.12.5	kernel/net/arp/arp_print.c	649
94.12.6	kernel/net/arp/arp_public.c	649
94.12.7	kernel/net/arp/arp_reference.c	649
94.12.8	kernel/net/arp/arp_request.c	650
94.12.9	kernel/net/arp/arp_rx.c	651
94.12.10	kernel/net/icmp.h	653
94.12.11	kernel/net/icmp/icmp_rx.c	653
94.12.12	kernel/net/icmp/icmp_tx.c	655
94.12.13	kernel/net/icmp/icmp_tx_echo.c	656
94.12.14	kernel/net/icmp/icmp_tx_unreachable.c	656
94.12.15	kernel/net/ip.h	657
94.12.16	kernel/net/ip/ip_checksum.c	658
94.12.17	kernel/net/ip/ip_header.c	659
94.12.18	kernel/net/ip/ip_mask.c	659
94.12.19	kernel/net/ip/ip_public.c	660
94.12.20	kernel/net/ip/ip_reference.c	660
94.12.21	kernel/net/ip/ip_rx.c	660
94.12.22	kernel/net/ip/ip_tx.c	663
94.12.23	kernel/net/net_buffer_eth.c	665
94.12.24	kernel/net/net_buffer_lo.c	665
94.12.25	kernel/net/net_eth_ip_tx.c	666
94.12.26	kernel/net/net_eth_tx.c	668
94.12.27	kernel/net/net_index.c	668
94.12.28	kernel/net/net_index_eth.c	668
94.12.29	kernel/net/net_init.c	669
94.12.30	kernel/net/net_print.c	672
94.12.31	kernel/net/net_public.c	672
94.12.32	kernel/net/net_rx.c	673
94.12.33	kernel/net/route.h	674
94.12.34	kernel/net/route/route_init.c	674
94.12.35	kernel/net/route/route_print.c	675
94.12.36	kernel/net/route/route_public.c	675
94.12.37	kernel/net/route/route_remote_to_local.c	676
94.12.38	kernel/net/route/route_remote_to_router.c	676
94.12.39	kernel/net/route/route_sort.c	677
94.12.40	kernel/net/tcp.h	679
94.12.41	kernel/net/tcp/tcp.c	679
94.12.42	kernel/net/tcp/tcp_close.c	690
94.12.43	kernel/net/tcp/tcp_connect.c	691
94.12.44	kernel/net/tcp/tcp_rx_ack.c	692
94.12.45	kernel/net/tcp/tcp_rx_data.c	693
94.12.46	kernel/net/tcp/tcp_show.c	695
94.12.47	kernel/net/tcp/tcp_status.c	695
94.12.48	kernel/net/tcp/tcp_test.c	696
94.12.49	kernel/net/tcp/tcp_tx_ack.c	697
94.12.50	kernel/net/tcp/tcp_tx_raw.c	698
94.12.51	kernel/net/tcp/tcp_tx_rst.c	699
94.12.52	kernel/net/tcp/tcp_tx_sock.c	700
94.12.53	kernel/net/udp.h	702
94.12.54	kernel/net/udp/udp_tx.c	702

94.13	os32: «kernel/part.h»	703
94.14	os32: «kernel/proc.h»	704
94.14.1	kernel/proc/proc_available.c	706
94.14.2	kernel/proc/proc_dump_memory.c	707
94.14.3	kernel/proc/proc_init.c	708
94.14.4	kernel/proc/proc_print.c	710
94.14.5	kernel/proc/proc_public.c	712
94.14.6	kernel/proc/proc_reference.c	712
94.14.7	kernel/proc/proc_sch_net.c	712
94.14.8	kernel/proc/proc_sch_signals.c	713
94.14.9	kernel/proc/proc_sch_terminals.c	714
94.14.10	kernel/proc/proc_sch_timers.c	719
94.14.11	kernel/proc/proc_scheduler.c	719
94.14.12	kernel/proc/proc_sig_chld.c	722
94.14.13	kernel/proc/proc_sig_cont.c	722
94.14.14	kernel/proc/proc_sig_core.c	723
94.14.15	kernel/proc/proc_sig_handler.c	724
94.14.16	kernel/proc/proc_sig_ignore.c	727
94.14.17	kernel/proc/proc_sig_off.c	727
94.14.18	kernel/proc/proc_sig_on.c	727
94.14.19	kernel/proc/proc_sig_status.c	727
94.14.20	kernel/proc/proc_sig_stop.c	727
94.14.21	kernel/proc/proc_sig_term.c	728
94.14.22	kernel/proc/proc_sys_exec.c	728
94.14.23	kernel/proc/proc_timer_init.c	738
94.14.24	kernel/proc/proc_wakeup_pipe_read.c	739
94.14.25	kernel/proc/proc_wakeup_pipe_write.c	739
94.14.26	kernel/proc/proc_wakeup_terminal.c	739
94.14.27	kernel/proc/ptr.c	740
94.14.28	kernel/proc/sysroutine.c	740

## 94.1 os32: directory principale

### 94.1.1 applic.sep.ld

Si veda la sezione 84.1.3.

```

10001 /******
10002 * SEPARATED text from data
10003 *****/
10004
10005 ENTRY (startup)
10006 SECTIONS {
10007     . = 0x0;
10008     _text_start = .;
10009     .text : {
10010         *(.text)
10011         . = ALIGN (0x4);
10012     }
10013     _text_end = .;
10014     . = 0x0;
10015     _data_start = .;
10016     .rodata : {
10017         *(.rodata)
10018         . = ALIGN (0x4);
10019     }
10020     .data : {
10021         *(.data)
10022         . = ALIGN (0x4);
10023     }
10024     _data_end = .;
10025     _bss_start = .;
10026     .bss : {
10027         *(COMMON)
10028         *(.bss)
10029         . = ALIGN (0x4);
10030     }
10031     _bss_end = .;
10032 }

```

## 94.1.2 bochs

Si veda la sezione 85.4.

```

20001 #!/bin/sh
20002
20003 if [ "$SUID" = 0 ]
20004 then
20005     # 172.21.11.18 172.21.11.16
20006     # >-----point to point -----> >-----os32
20007     # tap0 (linux) net1
20008     #
20009     # Dal lato Linux:
20010     # ifconfig tap0 172.21.11.18 pointopoint \
20011     # 172.21.11.16 netmask 255.255.255.255
20012     # route add -host 172.21.11.16 gw 172.21.11.18
20013     #
20014     # Dalla macchina 172.21.254.254:
20015     # route add -host 172.21.11.16 gw 172.21.11.18
20016     #
20017     bochs -q \
20018     "boot: disk" \
20019     "ata0-master: type=disk, path=disk.hda" \
20020     "keyboard_mapping: enabled=1, \
20021     map=/usr/share/bochs/keymaps/x11-pc-it.map" \
20022     "keyboard_type: mF" \
20023     "vga: none" \
20024     "ne2k: mac=b0:c4:20:00:00:00, ioaddr=0x300, \
20025     irq=9, ethmod=tuntap, ethdev=/dev/net/tun, \
20026     script=./tap0" \
20027     "i440fxsupport: enabled=1, slot1=pcivga, \
20028     slot2=ne2k" \
20029     "romimage: \
20030     file=\"/usr/share/bochs/BIOS-bochs-legacy\" \" \
20031     "megs:128"
20032 else
20033     bochs -q \
20034     "boot: disk" \
20035     "ata0-master: type=disk, path=disk.hda" \
20036     "keyboard_mapping: enabled=1, \
20037     map=/usr/share/bochs/keymaps/x11-pc-it.map" \
20038     "keyboard_type: mF" \
20039     "vga: none" \
20040     "ne2k: mac=b0:c4:20:00:00:00, ioaddr=0x300, \
20041     irq=9, ethmod=null" \
20042     "i440fxsupport: enabled=1, slot1=pcivga, \
20043     slot2=ne2k" \
20044     "romimage: \
20045     file=\"/usr/share/bochs/BIOS-bochs-legacy\" \" \
20046     "megs:128"
20047 fi

```

## 94.1.3 elf-to-os32

Si veda la sezione 84.1.3.

```

30001 #!/bin/sh
30002 #
30003 #
30004 #
30005 g_sz ()
30006 {
30007     sed "s/^[[:space:]]*[0-9]*[[:space:]]*/" \
30008     | sed "s/.[^[:space:]]*[[:space:]]*/" \
30009     | sed "s/([0-9a-z]*)[[:space:]].*/\1/"
30010 }
30011 #
30012 g_vma ()
30013 {
30014     sed "s/^[[:space:]]*[0-9]*[[:space:]]*/" \
30015     | sed "s/.[^[:space:]]*[[:space:]]*/" \
30016     | sed "s/[0-9a-f]*[[:space:]]*/" \
30017     | sed "s/([0-9a-z]*)[[:space:]].*/\1/"
30018 }
30019 #
30020 g_st ()
30021 {
30022     sed "s/^[[:space:]]*[0-9]*[[:space:]]*/" \
30023     | sed "s/.[^[:space:]]*[[:space:]]*/" \
30024     | sed "s/[0-9a-f]*[[:space:]]*/" \
30025     | sed "s/[0-9a-f]*[[:space:]]*/" \
30026     | sed "s/[0-9a-f]*[[:space:]]*/" \
30027     | sed "s/([0-9a-z]*)[[:space:]].*/\1/"
30028 }
30029 #
30030 FILE_ELF="$1"
30031 FILE_OS32="$2"
30032 #

```

```

30033 if [ -e "$FILE_ELF" ]
30034 then
30035     true
30036 else
30037     exit
30038 fi
30039 #
30040 T_ST='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".text" | g_st'
30041 T_VM='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".text" | g_vma'
30042 T_SZ='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".text" | g_sz'
30043 #
30044 R_ST='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".rodata" | g_st'
30045 R_VM='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".rodata" | g_vma'
30046 R_SZ='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".rodata" | g_sz'
30047 #
30048 D_ST='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".data" | g_st'
30049 D_VM='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".data" | g_vma'
30050 D_SZ='objdump -h $FILE_ELF | grep -F ".data" | g_sz'
30051 #
30052 # Convert to decimal
30053 #
30054 T_ST='printf "%i" 0x$T_ST'
30055 T_VM='printf "%i" 0x$T_VM'
30056 T_SZ='printf "%i" 0x$T_SZ'
30057 #
30058 R_ST='printf "%i" 0x$R_ST'
30059 R_VM='printf "%i" 0x$R_VM'
30060 R_SZ='printf "%i" 0x$R_SZ'
30061 #
30062 D_ST='printf "%i" 0x$D_ST'
30063 D_VM='printf "%i" 0x$D_VM'
30064 D_SZ='printf "%i" 0x$D_SZ'
30065 #
30066 if [ "$R_SZ" = "$D_VM" ]
30067 then
30068     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.text \
30069         bs=1 skip=$T_ST count=$T_SZ 2> "/dev/null"
30070     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.rodata \
30071         bs=1 skip=$R_ST count=$R_SZ 2> "/dev/null"
30072     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.data \
30073         bs=1 skip=$D_ST count=$D_SZ 2> "/dev/null"
30074     cat $FILE_OS32.text $FILE_OS32.rodata \
30075         $FILE_OS32.data > $FILE_OS32
30076     #
30077     #rm $FILE_OS32.text
30078     #rm $FILE_OS32.rodata
30079     #rm $FILE_OS32.data
30080     #
30081     chmod a+x $FILE_OS32
30082 elif [ "$R_SZ" -lt "$D_VM" ]
30083 then
30084     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.text \
30085         bs=1 skip=$T_ST count=$T_SZ 2> "/dev/null"
30086     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.rodata \
30087         bs=1 skip=$R_ST count=$R_SZ 2> "/dev/null"
30088     dd if=/dev/zero of=$FILE_OS32.rodata-space \
30089         bs=1 count=$((($D_VM-$R_SZ)) 2> "/dev/null"
30090     dd if=$FILE_ELF of=$FILE_OS32.data \
30091         bs=1 skip=$D_ST count=$D_SZ 2> "/dev/null"
30092     #
30093     cat $FILE_OS32.text \
30094         $FILE_OS32.rodata \
30095         $FILE_OS32.rodata-space \
30096         $FILE_OS32.data > $FILE_OS32
30097     #
30098     #rm $FILE_OS32.text
30099     #rm $FILE_OS32.rodata
30100     #rm $FILE_OS32.rodata-space
30101     #rm $FILE_OS32.data
30102     #
30103     chmod a+x $FILE_OS32
30104 else
30105     echo "[${0}] ERROR: $FILE_ELF has DATA section"
30106     echo "[${0}]     not contiguous:"
30107     echo "[${0}]     RODATA end at $R_SZ, and DATA"
30108     echo "[${0}]     should start at $D_VM!"
30109 fi
30110

```

#### 94.1.4 fdisk

« Si veda la sezione 85.1.

```

40001 #!/bin/sh
40002 #
40003 #
40004 #

```

```

40005 ./file_image_functions
40006 #
40007 if [ -z "$1" ]
40008 then
40009     echo "$0 DISK_IMAGE_FILE"
40010 else
40011     file_image_fdisk "$1"
40012 fi
40013 #

```

#### 94.1.5 file\_image\_functions

« Si veda la sezione 85.1.

```

50001 #
50002 # file_image_fdisk IMAGE_FILE
50003 #
50004 file_image_fdisk () {
50005     #
50006     local FNAME="$1"
50007     local FSIZE=0
50008     local CYLINDERS=0
50009     local HEADS=0
50010     local SECTORS=63
50011     #
50012     if [ -z "$FNAME" ]
50013     then
50014         echo "[${0}] No file name."
50015         return 1
50016     elif [ ! -r "$FNAME" ]
50017     then
50018         echo "[${0}] Cannot read file \"$FNAME\"."
50019         return 1
50020     fi
50021     #
50022     # Get size
50023     #
50024     FSIZE='du -k "$FNAME" | sed "s/[[:space:]]+.*$//"'
50025     #
50026     # Set geometry
50027     #
50028     if [ "$FSIZE" -le "516096" ]
50029     then
50030         HEADS="16"
50031     else
50032         HEADS="255"
50033     fi
50034     #
50035     CYLINDERS=$((($FSIZE*2/$SECTORS/$HEADS))
50036     #
50037     # Run fdisk.
50038     #
50039     fdisk -C $CYLINDERS -H $HEADS -S $SECTORS $FNAME
50040 }
50041 #
50042 # file_image_partition_start IMAGE_FILE PART_NUMBER
50043 #
50044 file_image_partition_start () {
50045     #
50046     local FNAME="$1"
50047     local PART_NUMBER="$2"
50048     local PART_START=0
50049     #
50050     # Get partition start
50051     #
50052     PART_START='sfdisk -d $FNAME \
50053         | grep -F "$FNAME$PART_NUMBER" \
50054         | sed "s/^.*start=[[:space:]]*$//" | sed "s/.*$//"'
50055     #
50056     echo "$PART_START"
50057 }
50058 #
50059 # file_image_partition_size IMAGE_FILE PART_NUMBER
50060 #
50061 file_image_partition_size () {
50062     #
50063     local FNAME="$1"
50064     local PART_NUMBER="$2"
50065     local PART_SIZE=0
50066     #
50067     # Get partition start
50068     #
50069     PART_SIZE='sfdisk -d $FNAME \
50070         | grep -F "$FNAME$PART_NUMBER" \
50071         | sed "s/^.*size=[[:space:]]*$//" | sed "s/.*$//"'
50072     #
50073     echo "$PART_SIZE"

```

```

50074 }
50075 #
50076 # file_image_partition_id IMAGE_FILE PART_NUMBER
50077 #
50078 file_image_partition_id () {
50079 #
50080 local FNAME="$1"
50081 local PART_NUMBER="$2"
50082 local PART_ID=0
50083 #
50084 # Get partition start
50085 #
50086 PART_ID='sfdisk -d $FNAME \
50087 | grep -F "$FNAME$PART_NUMBER" \
50088 | sed "s/^. *Id=[[:space:]]*///" | sed "s/,. *$//"'
50089 #
50090 echo "$PART_ID"
50091 }
50092 #
50093 # file_image_partition_format IMAGE_FILE PART_NUMBER \
50094 #                               [dos|minix]
50095 #
50096 file_image_partition_format () {
50097 #
50098 local FNAME="$1"
50099 local PART_NUMBER="$2"
50100 local PART_FORMAT="$3"
50101 local PART_START='file_image_partition_start \
50102                 $FNAME $PART_NUMBER'
50103 local PART_SIZE='file_image_partition_size $FNAME \
50104                 $PART_NUMBER'
50105 local PART_ID='file_image_partition_id $FNAME \
50106                 $PART_NUMBER'
50107 #
50108 #
50109 #
50110 if [ "$PART_SIZE" -eq "0" ]
50111 then
50112     exit
50113 fi
50114 #
50115 # Get partition into a file.
50116 #
50117 dd if="$FNAME" \
50118    of="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50119    bs=512 \
50120    skip="$PART_START" \
50121    count="$PART_SIZE"
50122 #
50123 # Format.
50124 #
50125 if [ "$PART_FORMAT" = "dos" ] \
50126 || [ "$PART_FORMAT" = "msdos" ]
50127 then
50128     mkfs.msdos -v "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50129 else
50130     mkfs.minix -n 14 "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50131 fi
50132 #
50133 # Put formatted partition into the file.
50134 #
50135 dd if="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50136    of="$FNAME" \
50137    bs=512 \
50138    seek="$PART_START" \
50139    count="$PART_SIZE" \
50140    conv=notrunc
50141 #
50142 # Remove temporary file.
50143 #
50144 rm "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50145 #
50146 }
50147 #
50148 # file_image_partition_mount IMAGE_FILE PART_NUMBER
50149 #
50150 file_image_partition_mount () {
50151 #
50152 local FNAME="$1"
50153 local PART_NUMBER="$2"
50154 local PART_START='file_image_partition_start \
50155                 $FNAME $PART_NUMBER'
50156 local PART_SIZE='file_image_partition_size \
50157                 $FNAME $PART_NUMBER'
50158 local PART_ID='file_image_partition_id \
50159                 $FNAME $PART_NUMBER'
50160 local MOUNT_POINT

```

```

50161 #
50162 #
50163 #
50164 if [ "$PART_SIZE" -eq "0" ]
50165 then
50166     exit
50167 fi
50168 #
50169 # Find mount point.
50170 #
50171 MOUNT_POINT='basename $FNAME'
50172 MOUNT_POINT="/mnt/${MOUNT_POINT}.$PART_NUMBER"
50173 #
50174 #
50175 #
50176 sync
50177 #
50178 umount "$MOUNT_POINT" 2> "/dev/null"
50179 umount "$MOUNT_POINT" 2> "/dev/null"
50180 umount "$MOUNT_POINT" 2> "/dev/null"
50181 #
50182 mkdir -p "$MOUNT_POINT" 2> "/dev/null"
50183 #
50184 # Get partition into a file.
50185 #
50186 dd if="$FNAME" \
50187    of="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50188    bs=512 \
50189    skip="$PART_START" \
50190    count="$PART_SIZE"
50191 #
50192 # Check partition.
50193 #
50194 fsck -f -v -r "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50195 #
50196 # Put formatted partition into the file.
50197 #
50198 dd if="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50199    of="$FNAME" \
50200    bs=512 \
50201    seek="$PART_START" \
50202    count="$PART_SIZE" \
50203    conv=notrunc
50204 #
50205 # Remove temporary file.
50206 #
50207 rm "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50208 #
50209 # Mount the partition.
50210 #
50211 mount -o loop,offset=$((PART_START*512)) \
50212        -t auto "$FNAME" "$MOUNT_POINT"
50213 #
50214 }
50215 #
50216 # file_image_partition_syslinux IMAGE_FILE PART_NUMBER
50217 #
50218 file_image_partition_syslinux () {
50219 #
50220 local FNAME="$1"
50221 local PART_NUMBER="$2"
50222 local PART_START='file_image_partition_start \
50223                 $FNAME $PART_NUMBER'
50224 local PART_SIZE='file_image_partition_size \
50225                 $FNAME $PART_NUMBER'
50226 local PART_ID='file_image_partition_id \
50227                 $FNAME $PART_NUMBER'
50228 #
50229 #
50230 #
50231 if [ "$PART_SIZE" -eq "0" ]
50232 then
50233     exit
50234 fi
50235 #
50236 # Get partition into a file.
50237 #
50238 dd if="$FNAME" \
50239    of="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50240    bs=512 \
50241    skip="$PART_START" \
50242    count="$PART_SIZE"
50243 #
50244 # Syslinux
50245 #
50246 syslinux "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50247 #

```

```

50248 # Put altered partition into the file.
50249 #
50250 dd if="$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp" \
50251 of="$FNAME" \
50252 bs=512 \
50253 seek="$PART_START" \
50254 count="$PART_SIZE" \
50255 conv=notrunc
50256 #
50257 # Remove temporary file.
50258 #
50259 rm "$FNAME.part$PART_NUMBER.tmp"
50260 #
50261 # Fix MBR
50262 #
50263 install-mbr $FNAME
50264 }
50265

```

#### 94.1.6 format

Si veda la sezione 85.1.

```

60001 #!/bin/sh
60002 #
60003 #
60004 #
60005 . ./file_image_functions
60006 #
60007 if [ -z "$1" ] \
60008 || [ -z "$2" ] \
60009 || [ "$2" -lt "1" ] \
60010 || [ "$2" -gt "4" ]
60011 then
60012     echo "Usage:"
60013     echo ""
60014     echo "$0 DISK_IMAGE_FILE PART_NUMBER dos|minix"
60015     echo ""
60016     echo "The partition number must be between"
60017     echo " 1 and 4. No extended partitions are"
60018     echo "handled!"
60019 else
60020     file_image_partition_format "$1" "$2" "$3"
60021 fi
60022 #

```

#### 94.1.7 kernel.ld

Si veda la sezione 84.2.2.

```

70001 /******
70002 * The code will start at address 0x100000, that is at
70003 * 1 Mibyte, because it is the place where GRUB will
70004 * place it.
70005 *
70006 * The kernel is divided into 'TEXT' (code), 'DATA' and
70007 * 'BSS'.
70008 * Between the TEXT and the DATA there is a gap to
70009 * align the data at 4 Kibyte boundary (0x1000), to
70010 * allow memory management for it.
70011 *
70012 * The stack will be placed at the beginning of the
70013 * BSS.
70014 *
70015 * The kernel starts with file 'kernel/main/crt0.s',
70016 * at the label 'startup'.
70017 *****
70018 ENTRY (kstartup)
70019 SECTIONS {
70020     . = 0x00100000;
70021     _k_start = .;
70022     _k_text_start = .;
70023     .text : {
70024         *(.text)
70025     }
70026     _k_text_end = .;
70027     . = ALIGN (0x1000);
70028     _k_data_start = .;
70029     .rodata : {
70030         *(.rodata)
70031     }
70032     . = ALIGN (0x4);
70033     .data : {
70034         *(.data)
70035     }
70036     _k_data_end = .;
70037     . = ALIGN (0x4);

```

```

70038     _k_bss_start = .;
70039     .bss : {
70040         *(COMMON)
70041         *(.bss)
70042     }
70043     _k_bss_end = .;
70044     _k_end = .;
70045 }

```

#### 94.1.8 makeit.sep

Si veda la sezione 91.3.

```

80001 #!/bin/sh
80002 #
80003 # makeit... separated: text and data have separate
80004 # segments.
80005 #
80006 OPTION="$1"
80007 OS32PATH=""
80008 #
80009 #
80010 #
80011 edition () {
80012     local EDITION="kernel/main/build.h"
80013     echo -n                                     > $EDITION
80014     echo -n "#define BUILD_DATE \"\"          >> $EDITION
80015     echo -n 'date +%Y%m%d%H%M'                >> $EDITION
80016     echo "\" >> $EDITION
80017 }
80018 #
80019 #
80020 #
80021 makefile () {
80022     #
80023     local MAKEFILE="Makefile"
80024     local TAB='printf "\t"'
80025     #
80026     local SOURCE_C=""
80027     local C=""
80028     local SOURCE_S=""
80029     local S=""
80030     #
80031     local c
80032     local s
80033     #
80034     # Find C source files.
80035     #
80036     for c in *.c
80037     do
80038         if [ -f $c ]
80039         then
80040             C='basename $c .c'
80041             SOURCE_C="$SOURCE_C $C"
80042         fi
80043     done
80044     #
80045     # Find ASM source files.
80046     #
80047     for s in *.s
80048     do
80049         if [ -f $s ]
80050         then
80051             S='basename $s .s'
80052             SOURCE_S="$SOURCE_S $S"
80053         fi
80054     done
80055     #
80056     # Prepare the Makefile. Option '-g' is for debugging
80057     # symbols.
80058     #
80059     echo -n                                     > $MAKEFILE
80060     echo "# This file was made "                >> $MAKEFILE
80061     echo "# automatically"                    >> $MAKEFILE
80062     echo "# by the script '\makeit', based"    >> $MAKEFILE
80063     echo "# on the directory content."        >> $MAKEFILE
80064     echo "# Please use '\makeit' to "         >> $MAKEFILE
80065     echo "# compile and"                     >> $MAKEFILE
80066     echo "# '\makeit clean\' to clean "      >> $MAKEFILE
80067     echo "# directories."                   >> $MAKEFILE
80068     echo "# "                                >> $MAKEFILE
80069     echo "# "                                >> $MAKEFILE
80070     echo "c = $SOURCE_C"                     >> $MAKEFILE
80071     echo "# "                                >> $MAKEFILE
80072     echo "s = $SOURCE_S"                     >> $MAKEFILE
80073     echo "# "                                >> $MAKEFILE
80074     echo "all: \$(s) \$(c)"                  >> $MAKEFILE

```

```

80075 echo "#" >> $MAKEFILE
80076 echo "clean:" >> $MAKEFILE
80077 echo "${TAB}@rm *- *.o *.ELF *.text " \
80078 ".rodata *.rodata-space " \
80079 "*.data \$(c) 2> /dev/null ; pwd" >> $MAKEFILE
80080 echo "#" >> $MAKEFILE
80081 echo "\$(s):" >> $MAKEFILE
80082 echo "${TAB}@echo \$.s" >> $MAKEFILE
80083 echo "${TAB}@as -o \$.o \$.s" >> $MAKEFILE
80084 echo "#" >> $MAKEFILE
80085 echo "\$(c):" >> $MAKEFILE
80086 echo "${TAB}@echo \$.c" >> $MAKEFILE
80087 echo "${TAB}@gcc -O0 -Wall -Werror " \
80088 "-Wno-unused-but-set-variable" \
80089 "-g" \
80090 "-o \$.o -c \$.c" \
80091 "-nostdinc -nostdlib " \
80092 "-nostartfiles -ndefaultlibs" \
80093 "-I " \
80094 "-I. " \
80095 "-I$OS32PATH/lib " \
80096 "-I$OS32PATH/ " \
80097 "-I../include -I../include " \
80098 "-I../../include" >> $MAKEFILE
80099 #
80100 }
80101 #
80102 #
80103 #
80104 main () {
80105 #
80106 local CURDIR='pwd'
80107 local OBJECTS
80108 local d
80109 local c
80110 local s
80111 local o
80112 #
80113 edition
80114 #
80115 # Copia dello scheletro
80116 #
80117 if [ "$OPTION" = "clean" ]
80118 then
80119 #
80120 # La copia non va fatta.
80121 #
80122 true
80123 else
80124 cp -dpRv skel/etc /mnt/disk.hda.2/
80125 cp -dpRv skel/dev /mnt/disk.hda.2/
80126 mkdir /mnt/disk.hda.2/mnt/
80127 mkdir /mnt/disk.hda.2/tmp/
80128 chmod 0777 /mnt/disk.hda.2/tmp/
80129 mkdir /mnt/disk.hda.2/usr/
80130 mkdir /mnt/disk.hda.2/var/
80131 cp -dpRv skel/root /mnt/disk.hda.2/
80132 cp -dpRv skel/home /mnt/disk.hda.2/
80133 cp -dpRv skel/usr/* /mnt/disk.hda.2/usr/
80134 cp -dpRv skel/var/* /mnt/disk.hda.2/var/
80135 fi
80136 #
80137 for d in `find .`
80138 do
80139 if [ -d "$d" ]
80140 then
80141 #
80142 # Are there C or ASM source files?
80143 #
80144 c=`echo $d/*.c | sed "s/./\/"`
80145 s=`echo $d/*.s | sed "s/./\/"`
80146 #
80147 if [ -f "$c" ] || [ -f "$s" ]
80148 then
80149 CURDIR='pwd'
80150 cd $d
80151 #
80152 # Build the new makefile
80153 #
80154 makefile
80155 #
80156 # Clean the directory
80157 #
80158 make clean
80159 #
80160 #
80161 #

```

```

80162 if [ "$OPTION" = "clean" ]
80163 then
80164 #
80165 # Nothing else to do: the clean was
80166 # just made.
80167 #
80168 true
80169 else
80170 if ! make
80171 then
80172 cd "$CURDIR"
80173 exit
80174 fi
80175 fi
80176 cd "$CURDIR"
80177 fi
80178 fi
80179 done
80180 #
80181 cd "$CURDIR"
80182 #
80183 #
80184 #
80185 if [ "$OPTION" = "clean" ]
80186 then
80187 true
80188 else
80189 #
80190 echo "Link kernel"
80191 #
80192 OBJECTS=""
80193 #
80194 for o in `find . -name \*.o -print`
80195 do
80196 if [ "$o" = "./kernel/main/crt0.o" ] \
80197 || [ "$o" = "./kernel/main/kmain.o" ] \
80198 || [ "$o" = "./kernel/main/stack.o" ] \
80199 || [ ! -e "$o" ] \
80200 || echo "$o" | grep -F "./applic/" \
80201 > "/dev/null" \
80202 || echo "$o" | grep -F "./ported/" \
80203 > "/dev/null"
80204 then
80205 true
80206 else
80207 OBJECTS="$OBJECTS $o"
80208 fi
80209 done
80210 #
80211 # The kernel must be ELF, because Grub will not
80212 # recognize it otherwise.
80213 #
80214 ld --script=kernel.ld \
80215 --ofORMAT elf32-i386 \
80216 -o kimage \
80217 ./kernel/main/crt0.o \
80218 $OBJECTS \
80219 ./kernel/main/kmain.o \
80220 ./kernel/main/stack.o
80221 #
80222 cp -f kimage /mnt/disk.hda.1/kimage
80223 sync
80224 #
80225 # Collegamento delle applicazioni di os32.
80226 #
80227 OBJLIB=""
80228 #
80229 for o in `find lib -name \*.o -print`
80230 do
80231 OBJLIB="$OBJLIB $o"
80232 done
80233 #
80234 echo "Link applic"
80235 #
80236 # Scansione delle applicazioni interne.
80237 #
80238 for o in `find applic -name \*.o -print`
80239 do
80240 if [ "$o" = "applic/crt0.o" ] \
80241 || [ ! -e "$o" ] \
80242 || echo "$o" | grep ".crt0.o$" > /dev/null \
80243 || echo "$o" | grep ".crt0.mer.o$" \
80244 > /dev/null \
80245 || echo "$o" | grep ".crt0.sep.o$" > /dev/null
80246 then
80247 #
80248 # Il file non esiste oppure si tratta di

```

```

80249 # `...crt0.s'`.
80250 #
80251 true
80252 else
80253 #
80254 # File oggetto differente da `...crt0.s'`.
80255 #
80256 EXEC='echo "$o" | sed "s/\.o$/"`
80257 BASENAME='basename $o .o'
80258 if [ -e "applic/$BASENAME.crt0.sep.o" ]
80259 then
80260 #
80261 # Qui c'è un file `...crt0.o` specifico.
80262 #
80263 rm $EXEC $EXEC.ELF 2> "/dev/null"
80264 ld --no-check-sections \
80265 --oformat elf32-i386 \
80266 --script=applic.sep.ld \
80267 -o $EXEC.ELF \
80268 ./applic/$BASENAME.crt0.sep.o \
80269 $o \
80270 $OBJLIB
80271 #
80272 ./elf-to-os32 $EXEC.ELF $EXEC
80273 else
80274 #
80275 # Qui si usa il file `crt0.sep.o` generale.
80276 #
80277 rm $EXEC $EXEC.ELF 2> "/dev/null"
80278 ld --script=applic.sep.ld \
80279 --no-check-sections \
80280 --oformat elf32-i386 \
80281 -o $EXEC.ELF \
80282 ./applic/crt0.sep.o \
80283 $o \
80284 $OBJLIB
80285 #
80286 ./elf-to-os32 $EXEC.ELF $EXEC
80287 fi
80288 #
80289 if [ -x "applic/$BASENAME" ]
80290 then
80291 if mount | grep /mnt/disk.hda.2 > /dev/null
80292 then
80293 mkdir /mnt/disk.hda.2/bin/ 2> /dev/null
80294 rm /mnt/disk.hda.2/bin/$EXEC 2> "/dev/null"
80295 cp -f "$EXEC" /mnt/disk.hda.2/bin
80296 else
80297 echo "[${0}] Cannot copy the application"
80298 echo "[${0}] $BASENAME inside the disk"
80299 echo "[${0}] image!"
80300 break
80301 fi
80302 fi
80303 fi
80304 done
80305 sync
80306 #
80307 echo "Link ported"
80308 #
80309 # Scansione delle applicazioni adattate.
80310 #
80311 for a in ported/*
80312 do
80313 if [ -d $a ]
80314 then
80315 OBJECTS=""
80316 for o in `find $a -name \*.o -print`
80317 do
80318 if [ "$o" = "$a/crt0.o" ] \
80319 || [ ! -e "$o" ] \
80320 || echo "$o" | grep "crt0.o$" > /dev/null \
80321 || echo "$o" | grep "crt0.mer.o$" \
80322 > /dev/null \
80323 || echo "$o" | grep "crt0.sep.o$" \
80324 > /dev/null
80325 then
80326 #
80327 # Il file non esiste oppure si tratta di
80328 # `...crt0.s'`.
80329 #
80330 true
80331 else
80332 OBJECTS="$OBJECTS $o"
80333 fi
80334 done
80335 #

```

```

80336 # File oggetto differente da `...crt0.s'`.
80337 #
80338 BASENAME='basename $a'
80339 EXEC="$a/$BASENAME"
80340 #
80341 rm $EXEC $EXEC.ELF 2> "/dev/null"
80342 #
80343 echo ld --script=applic.sep.ld \
80344 --no-check-sections \
80345 --oformat elf32-i386 \
80346 -o $EXEC.ELF \
80347 $a/crt0.sep.o \
80348 $OBJECTS \
80349 $OBJLIB > link-$BASENAME.link
80350 #
80351 echo ./elf-to-os32 $EXEC.ELF $EXEC \
80352 >> link-$BASENAME.link
80353 #
80354 ld --script=applic.sep.ld \
80355 --no-check-sections \
80356 --oformat elf32-i386 \
80357 -o $EXEC.ELF \
80358 $a/crt0.sep.o \
80359 $OBJECTS \
80360 $OBJLIB
80361 #
80362 ./elf-to-os32 $EXEC.ELF $EXEC
80363 #
80364 if [ -x "$EXEC" ]
80365 then
80366 if mount | grep /mnt/disk.hda.2 > /dev/null
80367 then
80368 mkdir /mnt/disk.hda.2/bin/ 2> /dev/null
80369 rm /mnt/disk.hda.2/bin/$EXEC 2> "/dev/null"
80370 cp -f "$EXEC" /mnt/disk.hda.2/bin
80371 else
80372 echo "[${0}] Cannot copy the application "
80373 echo "[${0}] $BASENAME inside the disk "
80374 echo "[${0}] image!"
80375 break
80376 fi
80377 fi
80378 fi
80379 done
80380 sync
80381 fi
80382 }
80383 #
80384 # Start.
80385 #
80386 if [ -d kernel ] && \
80387 [ -d lib ]
80388 then
80389 OS32PATH='pwd'
80390 main
80391 else
80392 echo "[${0}] Running from a wrong directory!"
80393 fi

```

## 94.1.9 qemu

Si veda la sezione 85.4.

```

90001 #!/bin/sh
90002 #
90003 #
90004 #
90005 if [ -n "$DISPLAY" ]
90006 then
90007 CURSES=""
90008 else
90009 CURSES="-curses"
90010 fi
90011 #
90012 if [ "$EUID" = "0" ]
90013 then
90014 # 172.21.11.18 172.21.11.16
90015 # >-----point to point -----> >-----os32
90016 # tap0 (linux) net1
90017 #
90018 # Dal lato Linux:
90019 # ifconfig tap0 172.21.11.18 pointopoint \
90020 # 172.21.11.16 netmask 255.255.255.255
90021 # route add -host 172.21.11.16 gw 172.21.11.18
90022 #
90023 # Dalla macchina 172.21.254.254:
90024 # route add -host 172.21.11.16 gw 172.21.11.18

```



```

90025 #
90026 qemu $CURSES \
90027 -hda disk.hda \
90028 -net nic,macaddr=b0:c4:20:00:00:00,model=ne2k_pci \
90029 -net tap,ifname=tap0,script=./tap0 \
90030 -boot c
90031 else
90032 echo "[${0}] Qemu avviato senza privilegi: non"
90033 echo "[${0}] funziona la rete!"
90034 echo "[${0}] Premi Invio per continuare"
90035 read
90036
90037 qemu $CURSES \
90038 -hda disk.hda \
90039 -net nic,macaddr=b0:c4:20:00:00:00,model=ne2k_pci \
90040 -net user,net=172.21.0.0/16,host=172.21.254.254,\
90041 restrict=n \
90042 -boot c
90043 fi
90044

```

#### 94.1.10 syslinux

« Si veda la sezione 85.1.

```

100001 #!/bin/sh
100002 #
100003 #
100004 #
100005 . ./file_image_functions
100006 #
100007 if [ -z "$1" ] || [ -z "$2" ] || [ "$2" -lt "1" ] \
100008 || [ "$2" -gt "4" ]
100009 then
100010 echo "Usage:"
100011 echo ""
100012 echo "$0 DISK_IMAGE_FILE PART_NUMBER"
100013 echo ""
100014 echo "The partition number must be between"
100015 echo " 1 and 4."
100016 echo "No extended partitions are handled!"
100017 else
100018 file_image_partition_syslinux "$1" "$2"
100019 fi
100020 #

```

#### 94.1.11 tap0

« Si veda la sezione 85.4.

```

110001 #!/bin/sh
110002 #
110003 #
110004 ifconfig tap0 172.21.11.18 pointopoint 172.21.11.16 \
110005 netmask 255.255.255.255
110006 route add -host 172.21.11.16 gw 172.21.11.18
110007
110008

```

#### 94.2 os32: «kernel/blk.h»

« Si veda la sezione 93.3.

```

120001 #ifndef _KERNEL_BLK_H
120002 #define _KERNEL_BLK_H 1
120003 //-----
120004 #include <sys/types.h>
120005 #include <kernel/driver/ata.h>
120006 //-----
120007 #define BLK_SIZE ATA_SECTOR_SIZE // [1]
120008 //
120009 // [1] This value should be the same as the mass memory
120010 // sector size, or a multiple. But with a multiple,
120011 // all simple read and write will be doubled, and
120012 // some race will lock the system, because read and
120013 // write are too frequent for the poor ATA driver
120014 // that I have. :-|
120015 //
120016 //-----
120017 #define BLK_CACHE_SIZE 128 // This is
120018 // free!
120019 #define BLK_CACHE_MAX_AGE BLK_CACHE_SIZE-1
120020 typedef struct
120021 {
120022 unsigned int age; // 0=last used
120023 // DEV_CACHE_MAX_AGE=older
120024 dev_t device;

```

```

120025 unsigned int n;
120026 char block[BLK_SIZE];
120027 } blk_cache_t;
120028
120029 extern blk_cache_t blk_table[BLK_CACHE_SIZE];
120030 //-----
120031 void *blk_ata (dev_t device, int rw, unsigned int n,
120032 void *buffer);
120033 //-----
120034 void blk_cache_init (void);
120035 void blk_cache_check (void);
120036 void *blk_cache_read (dev_t device, unsigned int n);
120037 void *blk_cache_save (dev_t device, unsigned int n,
120038 void *block);
120039 //-----
120040
120041 #endif

```

94.2.1	kernel/blk/blk_ata.c	417
94.2.2	kernel/blk/blk_cache_check.c	418
94.2.3	kernel/blk/blk_cache_init.c	419
94.2.4	kernel/blk/blk_cache_read.c	419
94.2.5	kernel/blk/blk_cache_save.c	419
94.2.6	kernel/blk/blk_public.c	420

#### 94.2.1 kernel/blk/blk\_ata.c

« Si veda la sezione 93.3.1.

```

130001 #include <sys/os32.h>
130002 #include <kernel/blk.h>
130003 #include <kernel/dev.h>
130004 #include <kernel/driver/ata.h>
130005 #include <kernel/lib_k.h>
130006 #include <kernel/dm.h>
130007 #include <sys/types.h>
130008 #include <ctype.h>
130009 #include <string.h>
130010 //-----
130011 #define DEBUG 0
130012 //-----
130013 void *
130014 blk_ata (dev_t device, int rw, unsigned int n, void *buffer)
130015 {
130016 ata_sector_t *destination = buffer;
130017 ata_sector_t *source = buffer;
130018 int dev_minor = minor (device);
130019 int d = ((dev_minor & 0x00F0) >> 4);
130020 ptrdiff_t ptrdiff;
130021 int drive;
130022 unsigned int sector = n * (BLK_SIZE / ATA_SECTOR_SIZE);
130023 size_t count = (BLK_SIZE / ATA_SECTOR_SIZE);
130024 int status;
130025 int c;
130026 void *cache;
130027 //
130028 // Convert the table pointer to a drive number.
130029 //
130030 ptrdiff = (((intptr_t) dm_table[d].table)
130031 - ((intptr_t) ata_table));
130032 drive = ptrdiff / (sizeof (ata_t));
130033 //
130034 if (DEBUG)
130035 {
130036 k_printf ("%s: R/W=%i dev=%04x n=%ui ", __FILE__,
130037 rw, (int) device, n);
130038 blk_cache_check ();
130039 }
130040 //
130041 // If reading, check if we already have inside
130042 // cache.
130043 //
130044 if (rw == DEV_READ)
130045 {
130046 cache = blk_cache_read (device, n);
130047 if (cache != NULL)
130048 {
130049 return (cache);
130050 }
130051 }
130052 //
130053 // Read or write.
130054 //

```

```

130055 for (c = 0, status = 0;
130056       c < count && status == 0; c++, sector++)
130057     {
130058       //
130059       if (DEBUG)
130060         {
130061           k_printf ("sec=%i ", sector);
130062         }
130063       //
130064       if (rw == DEV_READ)
130065         {
130066           status = ata_read_sector (drive, sector,
130067                                   &destination[c]);
130068         }
130069       else
130070         {
130071           status = ata_write_sector (drive, sector,
130072                                    &source[c]);
130073         }
130074     }
130075     //
130076     // If a block was read or written inside ATA
130077     // hardware, then
130078     // save it inside the cache.
130079     //
130080     if (status == 0)
130081     {
130082       cache = blk_cache_save (device, n, buffer);
130083     }
130084     else
130085     {
130086       cache = NULL;
130087     }
130088     //
130089     //
130090     //
130091     if (DEBUG)
130092     {
130093       k_printf ("\n");
130094     }
130095     //
130096     return (cache);
130097 }

```

#### 94.2.2 kernel/blk/blk\_cache\_check.c

« Si veda la sezione 93.3.2.

```

140001 #include <kernel/blk.h>
140002 #include <string.h>
140003 #include <kernel/lib_k.h>
140004 //-----
140005 void
140006 blk_cache_check (void)
140007 {
140008     int i;
140009     int j;
140010     //
140011     // check if all ages are present.
140012     //
140013     for (i = 0; i < BLK_CACHE_SIZE; i++)
140014     {
140015         if (blk_table[i].age > BLK_CACHE_MAX_AGE)
140016         {
140017             k_printf
140018                 ("blk_table[%i].age > BLK_CACHE_MAX_AGE\n", i);
140019             return;
140020         }
140021         for (j = 0; j < BLK_CACHE_SIZE; j++)
140022         {
140023             if (j != i
140024                 && blk_table[i].age == blk_table[j].age)
140025             {
140026                 k_printf
140027                     ("blk_table[%i].age == "
140028                      "blk_table[%i].age\n", i, j);
140029                 return;
140030             }
140031         }
140032     }
140033 }

```

#### 94.2.3 kernel/blk/blk\_cache\_init.c

« Si veda la sezione 93.3.3.

```

150001 #include <kernel/blk.h>
150002 //-----
150003 void
150004 blk_cache_init (void)
150005 {
150006     int i;
150007     for (i = 0; i < BLK_CACHE_SIZE; i++)
150008     {
150009         blk_table[i].age = i; // Age is from 0 to
150010         // BLK_CACHE_MAX_AGE.
150011         blk_table[i].device = 0;
150012         blk_table[i].n = 0;
150013     }
150014 }

```

#### 94.2.4 kernel/blk/blk\_cache\_read.c

« Si veda la sezione 93.3.4.

```

160001 #include <kernel/blk.h>
160002 #include <string.h>
160003 //-----
160004 void *
160005 blk_cache_read (dev_t device, unsigned int n)
160006 {
160007     int i;
160008     int j;
160009     int age;
160010     //
160011     device &= 0xFFF0;
160012     //
160013     for (i = 0; i < BLK_CACHE_SIZE; i++)
160014     {
160015         if (blk_table[i].device == device
160016             && blk_table[i].n == n)
160017         {
160018             age = blk_table[i].age;
160019             for (j = 0; j < BLK_CACHE_SIZE; j++)
160020             {
160021                 if (blk_table[j].age < age)
160022                 {
160023                     blk_table[j].age++;
160024                 }
160025             }
160026             blk_table[i].age = 0;
160027             //
160028             return (&blk_table[i].block);
160029         }
160030     }
160031     return (NULL);
160032 }

```

#### 94.2.5 kernel/blk/blk\_cache\_save.c

« Si veda la sezione 93.3.4.

```

170001 #include <kernel/blk.h>
170002 #include <string.h>
170003 //-----
170004 void *
170005 blk_cache_save (dev_t device, unsigned int n, void *block)
170006 {
170007     int i;
170008     int j;
170009     int age;
170010     //
170011     device &= 0xFFF0;
170012     //
170013     // Look inside the cache, if we already have
170014     // that old block.
170015     //
170016     for (i = 0; i < BLK_CACHE_SIZE; i++)
170017     {
170018         if (blk_table[i].device == device
170019             && blk_table[i].n == n)
170020         {
170021             age = blk_table[i].age;
170022             for (j = 0; j < BLK_CACHE_SIZE; j++)
170023             {
170024                 if (blk_table[j].age < age)
170025                 {
170026                     blk_table[j].age++;
170027                 }
170028             }

```

```

170029     blk_table[i].age = 0;
170030     //
170031     // Check if the block is the same memory.
170032     //
170033     if (blk_table[i].block == block)
170034     {
170035         //
170036         // No need to transfer data.
170037         //
170038         ;
170039     }
170040     else
170041     {
170042         memcpy (blk_table[i].block, block,
170043             (size_t) BLK_SIZE);
170044     }
170045     return (&blk_table[i].block);
170046 }
170047 }
170048 //
170049 // The block is new for the cache: must find
170050 // the older and replace it.
170051 //
170052 for (i = 0; i < BLK_CACHE_SIZE; i++)
170053 {
170054     if (blk_table[i].age == BLK_CACHE_MAX_AGE)
170055     {
170056         for (j = 0; j < BLK_CACHE_SIZE; j++)
170057         {
170058             if (blk_table[j].age < BLK_CACHE_MAX_AGE)
170059             {
170060                 blk_table[j].age++;
170061             }
170062         }
170063         blk_table[i].age = 0;
170064         blk_table[i].device = device;
170065         blk_table[i].n = n;
170066         memcpy (blk_table[i].block, block,
170067             (size_t) BLK_SIZE);
170068         //
170069         return (&blk_table[i].block);
170070     }
170071 }
170072 //
170073 // It should never happen to fail.
170074 //
170075 return (NULL);
170076 }

```

#### 94.2.6 kernel/blk/blk\_public.c

« Si veda la sezione 93.3.

```

180001 #include <kernel/blk.h>
180002 //-----
180003 blk_cache_t blk_table[BLK_CACHE_SIZE];

```

#### 94.3 os32: «kernel/dev.h»

« Si veda la sezione 93.4.

```

190001 #ifndef _KERNEL_DEV_H
190002 #define _KERNEL_DEV_H 1
190003 //-----
190004 #include <sys/os32.h>
190005 #include <sys/types.h>
190006 #include <kernel/driver/ata.h>
190007 //-----
190008 #define DEV_READ          0
190009 #define DEV_WRITE        1
190010 ssize_t dev_io (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190011     off_t offset, void *buffer,
190012     size_t size, int *eof);
190013 //-----
190014 // The following functions are used only by 'dev_io()'.
190015 //-----
190016 ssize_t dev_dm (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190017     off_t offset, void *buffer,
190018     size_t size, int *eof);
190019 ssize_t dev_ata (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190020     off_t offset, void *buffer,
190021     size_t size, int *eof);
190022 ssize_t dev_mem (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190023     off_t offset, void *buffer,
190024     size_t size, int *eof);
190025 ssize_t dev_tty (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190026     off_t offset, void *buffer,

```

```

190027     size_t size, int *eof);
190028 ssize_t dev_kmem (pid_t pid, dev_t device, int rw,
190029     off_t offset, void *buffer,
190030     size_t size, int *eof);
190031 //-----
190032 #endif

```

94.3.1	kernel/dev/dev_ata.c	421
94.3.2	kernel/dev/dev_dm.c	422
94.3.3	kernel/dev/dev_io.c	423
94.3.4	kernel/dev/dev_kmem.c	423
94.3.5	kernel/dev/dev_mem.c	426
94.3.6	kernel/dev/dev_tty.c	427

#### 94.3.1 kernel/dev/dev\_ata.c

Si veda la sezione 93.4.3.

```

200001 #include <sys/os32.h>
200002 #include <kernel/dev.h>
200003 #include <kernel/blk.h>
200004 #include <kernel/driver/ata.h>
200005 #include <kernel/lib_k.h>
200006 #include <kernel/dm.h>
200007 #include <sys/types.h>
200008 #include <ctype.h>
200009 #include <errno.h>
200010 //-----
200011 ssize_t
200012 dev_ata (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
200013     void *buffer, size_t size, int *eof)
200014 {
200015     ssize_t m;
200016     ssize_t n = 0;
200017     unsigned char *data_buffer = buffer;
200018     unsigned int n_blk;
200019     int i;
200020     int j = 0;
200021     char *block;
200022     //
200023     // Read the first block.
200024     //
200025     n_blk = offset / BLK_SIZE;
200026     i = offset % BLK_SIZE;
200027     //
200028     block = blk_ata (device, DEV_READ, n_blk, NULL);
200029     if (block == NULL)
200030     {
200031         errset (errno);
200032         return ((ssize_t) - 1);
200033     }
200034     //
200035     // Read or write.
200036     //
200037     if (rw == DEV_READ)
200038     {
200039         while (size)
200040         {
200041             for (;
200042                 i < BLK_SIZE && size > 0;
200043                 i++, j++, n++, size--, offset++)
200044             {
200045                 data_buffer[j] = block[i];
200046             }
200047             if (size)
200048             {
200049                 n_blk = offset / BLK_SIZE;
200050                 i = offset % BLK_SIZE;
200051                 block = blk_ata (device, DEV_READ, n_blk,
200052                     NULL);
200053                 if (block == NULL)
200054                 {
200055                     errset (errno);
200056                     return (n); // Up to the last
200057                     // block read.
200058                 }
200059             }
200060         }
200061     }
200062     else
200063     {
200064         //
200065         // Write.

```

```

200066 //
200067 while (size)
200068 {
200069 //
200070 // The last block was written, so update
200071 // the counter 'm'.
200072 //
200073 m = n;
200074 //
200075 for (;
200076 i < BLK_SIZE && size > 0;
200077 i++, j++, n++, size--, offset++)
200078 {
200079 block[i] = data_buffer[j];
200080 }
200081 block = blk_ata (device, DEV_WRITE, n_blk, block);
200082 if (block == NULL)
200083 {
200084 errset (errno);
200085 return (m); // Up to the last
200086 // block written.
200087 }
200088 if (size)
200089 {
200090 n_blk = offset / BLK_SIZE;
200091 i = offset % BLK_SIZE;
200092 block = blk_ata (device, DEV_READ, n_blk,
200093 NULL);
200094 if (block == NULL)
200095 {
200096 errset (errno);
200097 return (m); // Up to the last
200098 // block written.
200099 }
200100 }
200101 }
200102 //
200103 // Everything was right, so 'n' is valid for both
200104 // read or write.
200105 //
200106 //
200107 return (n);
200108 }

```

### 94.3.2 kernel/dev/dev\_dm.c

« Si veda la sezione 93.4.2.

```

210001 #include <sys/os32.h>
210002 #include <kernel/dev.h>
210003 #include <kernel/driver/ata.h>
210004 #include <kernel/lib_k.h>
210005 #include <kernel/dm.h>
210006 #include <sys/types.h>
210007 #include <ctype.h>
210008 #include <errno.h>
210009 //-----
210010 ssize_t
210011 dev_dm (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
210012 void *buffer, size_t size, int *eof)
210013 {
210014 int dev_minor = minor (device);
210015 int p = dev_minor & 0x000F;
210016 int d = ((dev_minor & 0x00F0) >> 4);
210017 //
210018 // If it is a partition, must verify if such
210019 // partition exists.
210020 //
210021 if (p)
210022 {
210023 //
210024 // It is a partition.
210025 //
210026 if (dm_table[d].part[p].type == PART_TYPE_NONE)
210027 {
210028 errset (ENODEV);
210029 return ((ssize_t) - 1);
210030 }
210031 }
210032 //
210033 // Shift the offset to the start of partition.
210034 //
210035 offset += (dm_table[d].part[p].start);
210036 //
210037 // Call the right hardware driver.
210038 //
210039 switch (dm_table[d].type)

```

```

210040 {
210041 case DM_TYPE_ATA:
210042 return (dev_ata
210043 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
210044 break;
210045 default:
210046 errset (ENODEV);
210047 return ((ssize_t) - 1);
210048 }
210049 }

```

### 94.3.3 kernel/dev/dev\_io.c

« Si veda la sezione 93.4.1.

```

220001 #include <sys/os32.h>
220002 #include <kernel/dev.h>
220003 #include <sys/types.h>
220004 #include <errno.h>
220005 #include <kernel/ibm_i386.h>
220006 #include <kernel/proc.h>
220007 #include <string.h>
220008 #include <signal.h>
220009 #include <kernel/lib_k.h>
220010 #include <ctype.h>
220011 #include <kernel/driver/tty.h>
220012 //-----
220013 ssize_t
220014 dev_io (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
220015 void *buffer, size_t size, int *eof)
220016 {
220017 int dev_major = major (device);
220018 if (rw != DEV_READ && rw != DEV_WRITE)
220019 {
220020 errset (EIO);
220021 return (-1);
220022 }
220023 switch (dev_major)
220024 {
220025 case DEV_MEM_MAJOR:
220026 return (dev_mem
220027 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
220028 case DEV_TTY_MAJOR:
220029 return (dev_tty
220030 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
220031 case DEV_CONSOLE_MAJOR:
220032 return (dev_tty
220033 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
220034 case DEV_DM_MAJOR:
220035 return (dev_dm
220036 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
220037 case DEV_KMEM_MAJOR:
220038 return (dev_kmem
220039 (pid, device, rw, offset, buffer, size, eof));
220040 default:
220041 errset (ENODEV);
220042 return (-1);
220043 }
220044 }

```

### 94.3.4 kernel/dev/dev\_kmem.c

« Si veda la sezione 93.4.4.

```

230001 #include <sys/os32.h>
230002 #include <kernel/dev.h>
230003 #include <sys/types.h>
230004 #include <errno.h>
230005 #include <kernel/memory.h>
230006 #include <kernel/proc.h>
230007 #include <kernel/net/arp.h>
230008 #include <kernel/net/route.h>
230009 #include <kernel/net.h>
230010 #include <string.h>
230011 #include <signal.h>
230012 #include <ctype.h>
230013 //-----
230014 ssize_t
230015 dev_kmem (pid_t pid, dev_t device, int rw,
230016 off_t offset, void *buffer, size_t size, int *eof)
230017 {
230018 inode_t *inode;
230019 sb_t *sb;
230020 file_t *file;
230021 void *start;
230022 char *m;
230023 //

```

```

230024 // Only read is allowed.
230025 //
230026 if (rw != DEV_READ)
230027 {
230028     errset (EIO); // I/O error.
230029     return ((ssize_t) - 1);
230030 }
230031 //
230032 // Only positive offset is allowed.
230033 //
230034 if (offset < 0)
230035 {
230036     errset (EIO); // I/O error.
230037     return ((ssize_t) - 1);
230038 }
230039 //
230040 // Read is selected (and is the only access
230041 // allowed).
230042 //
230043 switch (device)
230044 {
230045     case DEV_KMEM_PS:
230046         //
230047         // Verify if the selected slot can be read.
230048         //
230049         if (offset >= PROCESS_MAX)
230050         {
230051             errset (EIO); // I/O error.
230052             return ((ssize_t) - 1);
230053         }
230054         //
230055         // Correct the size to be read.
230056         //
230057         if (sizeof (proc_t) < size)
230058         {
230059             size = sizeof (proc_t);
230060         }
230061         //
230062         // Get the pointer to the selected slot.
230063         //
230064         start = proc_reference ((pid_t) offset);
230065         break;
230066     case DEV_KMEM_MMP:
230067         //
230068         // Correct the size to be read.
230069         //
230070         if (offset >= (MEM_MAX_BLOCKS / 8))
230071         {
230072             *eof = 1;
230073             errset (EIO); // I/O error.
230074             return ((ssize_t) - 1);
230075         }
230076         //
230077         // Reduce size if necessary.
230078         //
230079         if ((offset + size) > (MEM_MAX_BLOCKS / 8))
230080         {
230081             size = ((MEM_MAX_BLOCKS / 8) - offset);
230082         }
230083         //
230084         // Get the pointer to the map: offset is not
230085         // taken
230086         // into consideration.
230087         //
230088         m = (char *) mb_reference ();
230089         //
230090         start = &m[offset];
230091         //
230092         break;
230093     case DEV_KMEM_SB:
230094         //
230095         // Verify if the selected slot can be read.
230096         //
230097         if (offset >= SB_MAX_SLOTS)
230098         {
230099             errset (EIO); // I/O error.
230100             return ((ssize_t) - 1);
230101         }
230102         //
230103         // Get a reference to the super block table.
230104         //
230105         sb = sb_reference (0);
230106         //
230107         // Correct the size to be read.
230108         //
230109         if (sizeof (sb_t) < size)
230110         {

```

```

230111     size = sizeof (sb_t);
230112     }
230113     //
230114     // Get the pointer to the selected super block
230115     // slot.
230116     //
230117     start = &sb[offset];
230118     break;
230119     case DEV_KMEM_INODE:
230120         //
230121         // Verify if the selected slot can be read.
230122         //
230123         if (offset >= INODE_MAX_SLOTS)
230124         {
230125             errset (EIO); // I/O error.
230126             return ((ssize_t) - 1);
230127         }
230128         //
230129         // Get a reference to the inode table.
230130         //
230131         inode = inode_reference (0, 0);
230132         //
230133         // Correct the size to be read.
230134         //
230135         if (sizeof (inode_t) < size)
230136         {
230137             size = sizeof (inode_t);
230138         }
230139         //
230140         // Get the pointer to the selected inode slot.
230141         //
230142         start = &inode[offset];
230143         break;
230144     case DEV_KMEM_FILE:
230145         //
230146         // Verify if the selected slot can be read.
230147         //
230148         if (offset >= FILE_MAX_SLOTS)
230149         {
230150             errset (EIO); // I/O error.
230151             return ((ssize_t) - 1);
230152         }
230153         //
230154         // Get a reference to the file table.
230155         //
230156         file = file_reference (0);
230157         //
230158         // Correct the size to be read.
230159         //
230160         if (sizeof (file_t) < size)
230161         {
230162             size = sizeof (file_t);
230163         }
230164         //
230165         // Get the pointer to the selected inode slot.
230166         //
230167         start = &file[offset];
230168         break;
230169     case DEV_KMEM_ARP:
230170         //
230171         // Verify if the selected slot can be read.
230172         //
230173         if (offset >= ARP_MAX_ITEMS)
230174         {
230175             errset (EIO); // I/O error.
230176             return ((ssize_t) - 1);
230177         }
230178         //
230179         // Correct the size to be read.
230180         //
230181         if (sizeof (arp_t) < size)
230182         {
230183             size = sizeof (arp_t);
230184         }
230185         //
230186         // Get the pointer to the selected ARP item.
230187         //
230188         start = &arp_table[offset];
230189         break;
230190     case DEV_KMEM_NET:
230191         //
230192         // Verify if the selected slot can be read.
230193         //
230194         if (offset >= NET_MAX_DEVICES)
230195         {
230196             errset (EIO); // I/O error.
230197             return ((ssize_t) - 1);

```

```

230198     }
230199     //
230200     // Correct the size to be read.
230201     //
230202     if (sizeof (net_t) < size)
230203     {
230204         size = sizeof (net_t);
230205     }
230206     //
230207     // Get the pointer to the selected NET table
230208     // item.
230209     //
230210     start = &net_table[offset];
230211     break;
230212 case DEV_KMEM_ROUTE:
230213     //
230214     // Verify if the selected slot can be read.
230215     //
230216     if (offset >= ROUTE_MAX_ROUTES)
230217     {
230218         errset (EIO); // I/O error.
230219         return ((ssize_t) - 1);
230220     }
230221     //
230222     // Correct the size to be read.
230223     //
230224     if (sizeof (route_t) < size)
230225     {
230226         size = sizeof (route_t);
230227     }
230228     //
230229     // Get the pointer to the selected NET table
230230     // item.
230231     //
230232     start = &route_table[offset];
230233     break;
230234 default:
230235     errset (ENODEV); // No such device.
230236     return ((ssize_t) - 1);
230237 }
230238 //
230239 // At this point, data is ready to be copied to the
230240 // buffer.
230241 //
230242 memcpy (buffer, start, size);
230243 //
230244 // Return size read.
230245 //
230246 return (size);
230247 }

```

### 94.3.5 kernel/dev/dev\_mem.c

Si veda la sezione 93.4.5.

```

240001 #include <sys/os32.h>
240002 #include <kernel/dev.h>
240003 #include <sys/types.h>
240004 #include <errno.h>
240005 #include <kernel/memory.h>
240006 #include <kernel/ibm_i386.h>
240007 #include <kernel/proc.h>
240008 #include <string.h>
240009 #include <signal.h>
240010 #include <kernel/lib_k.h>
240011 #include <ctype.h>
240012 //-----
240013 ssize_t
240014 dev_mem (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
240015         void *buffer, size_t size, int *eof)
240016 {
240017     uint8_t *buffer08 = (uint8_t *) buffer;
240018     uint16_t *buffer16 = (uint16_t *) buffer;
240019     ssize_t n;
240020
240021     if (device == DEV_MEM) // DEV_MEM
240022     {
240023         if (rw == DEV_READ)
240024         {
240025             memcpy (buffer, (void *) (int) offset, size);
240026             n = size;
240027         }
240028         else
240029         {
240030             if (pid == 0)
240031             {
240032                 memcpy ((void *) (int) offset, buffer, size);

```

```

240033         n = size;
240034     }
240035     else
240036     {
240037         k_printf
240038         ("kernel alert: only the kernel "
240039          "can write the memory where it "
240040          "likes!\n");
240041         errset (EIO); // I/O error.
240042         return ((ssize_t) - 1);
240043     }
240044 }
240045 }
240046 else if (device == DEV_NULL) // DEV_NULL
240047 {
240048     n = 0;
240049 }
240050 else if (device == DEV_ZERO) // DEV_ZERO
240051 {
240052     if (rw == DEV_READ)
240053     {
240054         for (n = 0; n < size; n++)
240055         {
240056             buffer08[n] = 0;
240057         }
240058     }
240059     else
240060     {
240061         n = 0;
240062     }
240063 }
240064 else if (device == DEV_PORT) // DEV_PORT
240065 {
240066     if (rw == DEV_READ)
240067     {
240068         if (size == 1)
240069         {
240070             buffer08[0] = in_8 (offset);
240071             n = 1;
240072         }
240073         else if (size == 2)
240074         {
240075             buffer16[0] = in_16 (offset);
240076             n = 2;
240077         }
240078         else
240079         {
240080             n = 0;
240081         }
240082     }
240083     else
240084     {
240085         if (size == 1)
240086         {
240087             out_8 (offset, buffer08[0]);
240088         }
240089         else if (size == 2)
240090         {
240091             out_16 (offset, buffer16[0]);
240092             n = 2;
240093         }
240094         else
240095         {
240096             n = 0;
240097         }
240098     }
240099 }
240100 else
240101 {
240102     errset (ENODEV);
240103     return ((ssize_t) - 1);
240104 }
240105 return (n);
240106 }

```

### 94.3.6 kernel/dev/dev\_tty.c

Si veda la sezione 93.4.6.

```

250001 #include <sys/os32.h>
250002 #include <kernel/dev.h>
250003 #include <sys/types.h>
250004 #include <errno.h>
250005 #include <kernel/memory.h>
250006 #include <kernel/ibm_i386.h>
250007 #include <kernel/proc.h>
250008 #include <string.h>

```

```

250009 #include <signal.h>
250010 #include <kernel/lib_k.h>
250011 #include <ctype.h>
250012 #include <kernel/driver/tty.h>
250013 //-----
250014 ssize_t
250015 dev_tty (pid_t pid, dev_t device, int rw, off_t offset,
250016         void *buffer, size_t size, int *eof)
250017 {
250018     uint8_t *buffer08 = (uint8_t *) buffer;
250019     ssize_t n;
250020     proc_t *ps;
250021     int key;
250022     //
250023     // Get process. Variable 'ps' will be 'NULL' if the
250024     // process ID is
250025     // not valid.
250026     //
250027     ps = proc_reference (pid);
250028     //
250029     // Convert 'DEV_TTY' with the controlling terminal
250030     // for the process.
250031     //
250032     if (device == DEV_TTY)
250033     {
250034         device = ps->device_tty;
250035         //
250036         // As a last resort, use the generic
250037         // 'DEV_CONSOLE'.
250038         //
250039         if (device == DEV_UNDEFINED || device == DEV_TTY)
250040         {
250041             device = DEV_CONSOLE;
250042         }
250043     }
250044     //
250045     // Convert 'DEV_CONSOLE' to the currently active
250046     // console.
250047     //
250048     if (device == DEV_CONSOLE)
250049     {
250050         device = tty_console ((dev_t) 0);
250051         //
250052         // As a last resort, use the first console:
250053         // 'DEV_CONSOLE0'.
250054         //
250055         if (device == DEV_UNDEFINED || device == DEV_TTY)
250056         {
250057             device = DEV_CONSOLE0;
250058         }
250059     }
250060     //
250061     // Read or write.
250062     //
250063     if (rw == DEV_READ)
250064     {
250065         for (n = 0; n < size; n++)
250066         {
250067             key = tty_read (device);
250068             if (key == 0 && n == 0)
250069             {
250070                 //
250071                 // A single line contains zero: this is
250072                 // made by a VEOF
250073                 // character (^d), that is, the input is
250074                 // closed,
250075                 // so return zero read and EOF.
250076                 //
250077                 *eof = 1;
250078                 return (0);
250079             }
250080             else if (key == -1 && n == 0)
250081             {
250082                 //
250083                 // At the moment, there is just nothing
250084                 // to read.
250085                 //
250086                 errset (EAGAIN);
250087                 return (-1);
250088             }
250089             else if (key == -1 && n > 0)
250090             {
250091                 //
250092                 // Finished to read.
250093                 //
250094                 break;
250095             }

```

```

250096         else
250097         {
250098             buffer08[n] = key;
250099         }
250100     }
250101 }
250102 else
250103 {
250104     for (n = 0; n < size; n++)
250105     {
250106         tty_write (device, (int) buffer08[n]);
250107     }
250108 }
250109 return (n);
250110 }

```

## 94.4 os32: «kernel/dm.h»

Si veda la sezione 93.5.

```

260001 #ifndef _KERNEL_DM_H
260002 #define _KERNEL_DM_H 1
260003 //-----
260004 #include <stdint.h>
260005 #include <sys/types.h>
260006 #include <kernel/part.h>
260007 //-----
260008 #define DM_MAX_DEVICES 4
260009 #define DM_TYPE_NONE 0
260010 #define DM_TYPE_ATA 1
260011 //
260012 typedef struct
260013 {
260014     int type;
260015     void *table;
260016     struct
260017     {
260018         off_t start;
260019         size_t size;
260020         uint8_t type;
260021     } part[PART_MAX + 1];
260022 } dm_t;
260023 //
260024 extern dm_t dm_table[DM_MAX_DEVICES];
260025 //-----
260026 void dm_init (void);
260027 //-----
260028 #endif

```

94.4.1	kernel/dm/dm_init.c	430
94.4.2	kernel/dm/dm_public.c	431
94.4.3	kernel/driver/ata.h	431
94.4.4	kernel/driver/ata/ata_cmd_identify_device.c	434
94.4.5	kernel/driver/ata/ata_cmd_read_sectors.c	434
94.4.6	kernel/driver/ata/ata_cmd_write_sectors.c	435
94.4.7	kernel/driver/ata/ata_device.c	436
94.4.8	kernel/driver/ata/ata_drq.c	437
94.4.9	kernel/driver/ata/ata_init.c	438
94.4.10	kernel/driver/ata/ata_lba28.c	441
94.4.11	kernel/driver/ata/ata_public.c	441
94.4.12	kernel/driver/ata/ata_rdy.c	442
94.4.13	kernel/driver/ata/ata_reset.c	442
94.4.14	kernel/driver/ata/ata_valid.c	443
94.4.15	kernel/driver/kbd.h	443
94.4.16	kernel/driver/kbd/kbd_isr.c	443
94.4.17	kernel/driver/kbd/kbd_load.c	445
94.4.18	kernel/driver/kbd/kbd_public.c	447
94.4.19	kernel/driver/nic/ne2k.h	447
94.4.20	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_check.c	449
94.4.21	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_isr.c	450
94.4.22	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_isr_expect.c	451

94.4.23	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_reset.c	452
94.4.24	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_rx.c	457
94.4.25	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_rx_reset.c	461
94.4.26	kernel/driver/nic/ne2k/ne2k_tx.c	462
94.4.27	kernel/driver/pci.h	463
94.4.28	kernel/driver/pci/pci_init.c	465
94.4.29	kernel/driver/pci/pci_public.c	466
94.4.30	kernel/driver/screen.h	466
94.4.31	kernel/driver/screen/screen_clear.c	467
94.4.32	kernel/driver/screen/screen_current.c	467
94.4.33	kernel/driver/screen/screen_init.c	467
94.4.34	kernel/driver/screen/screen_new_line.c	468
94.4.35	kernel/driver/screen/screen_number.c	468
94.4.36	kernel/driver/screen/screen_pointer.c	469
94.4.37	kernel/driver/screen/screen_public.c	469
94.4.38	kernel/driver/screen/screen_putc.c	469
94.4.39	kernel/driver/screen/screen_scroll.c	470
94.4.40	kernel/driver/screen/screen_select.c	470
94.4.41	kernel/driver/screen/screen_update.c	471
94.4.42	kernel/driver/tty.h	472
94.4.43	kernel/driver/tty/tty_console.c	472
94.4.44	kernel/driver/tty/tty_init.c	473
94.4.45	kernel/driver/tty/tty_public.c	474
94.4.46	kernel/driver/tty/tty_read.c	474
94.4.47	kernel/driver/tty/tty_reference.c	475
94.4.48	kernel/driver/tty/tty_write.c	475

#### 94.4.1 kernel/dm/dm\_init.c

« Si veda la sezione 93.5.

```

270001 #include <kernel/dm.h>
270002 #include <kernel/part.h>
270003 #include <kernel/driver/ata.h>
270004 #include <kernel/lib_k.h>
270005 #include <stdint.h>
270006 #include <errno.h>
270007 //-----
270008 void
270009 dm_init (void)
270010 {
270011     int d;
270012     int a;
270013     int p;
270014     ata_sector_t sector_buffer;
270015     part_t *part;
270016     int status;
270017     //
270018     // Reset the data-memory table.
270019     //
270020     for (d = 0; d < DM_MAX_DEVICES; d++)
270021     {
270022         dm_table[d].type = DM_TYPE_NONE;
270023         dm_table[d].table = NULL;
270024         dm_table[d].part[0].start = 0;
270025         dm_table[d].part[0].size = 0;
270026         dm_table[d].part[0].type = PART_TYPE_NO_PART;
270027         for (p = 0; p < PART_MAX; p++)
270028         {
270029             dm_table[d].part[p + 1].start = 0;
270030             dm_table[d].part[p + 1].size = 0;
270031             dm_table[d].part[p + 1].type = PART_TYPE_NONE;
270032         }
270033     }
270034     //
270035     // Reset data-memory index.
270036     //
270037     d = 0;
270038     //
270039     // Init ATA devices.

```

```

270040 //
270041 ata_init ();
270042 //
270043 // Assign ATA devices to the first data-memory
270044 // items.
270045 //
270046 for (a = 0; a < ATA_MAX_DEVICES; a++)
270047 {
270048     if (ata_table[a].present == 0)
270049     {
270050         //
270051         // Current data-memory device will be
270052         // used for the next ATA device, if any.
270053         //
270054         continue;
270055     }
270056     //
270057     // Show something.
270058     //
270059     k_printf ("[%s] ATA drive=%i total sectors=%i\n",
270060             __func__, a, (int) ata_table[a].sectors);
270061     //
270062     dm_table[d].type = DM_TYPE_ATA;
270063     dm_table[d].table = &ata_table[a];
270064     dm_table[d].part[0].start = 0;
270065     dm_table[d].part[0].size = ata_table[a].sectors;
270066     dm_table[d].part[0].type = PART_TYPE_NO_PART;
270067     //
270068     // Read partitions.
270069     //
270070     status = ata_read_sector (a, 0, &sector_buffer);
270071     //
270072     if (status)
270073     {
270074         errset (errno);
270075         k_perror (NULL);
270076     }
270077     else
270078     {
270079         part =
270080             ((void *) &sector_buffer) + PART_TABLE_OFF;
270081         //
270082         for (p = 0; p < PART_MAX; p++)
270083         {
270084             //
270085             dm_table[d].part[p + 1].start =
270086                 part->l_start * ATA_SECTOR_SIZE;
270087             dm_table[d].part[p + 1].size =
270088                 part->size * ATA_SECTOR_SIZE;
270089             dm_table[d].part[p + 1].type = part->type;
270090             //
270091             // Show info.
270092             //
270093             if (part->type != 0)
270094             {
270095                 k_printf ("[%s] partition type=%02x "
270096                         "start sector=%i "
270097                         "total sectors=%i\n",
270098                         __func__, (int) part->type,
270099                         (int) part->l_start,
270100                         (int) part->size);
270101             }
270102             //
270103             part++;
270104         }
270105     }
270106     //
270107     // Next data-memory device.
270108     //
270109     d++;
270110 }
270111 }

```

#### 94.4.2 kernel/dm/dm\_public.c

« Si veda la sezione 93.5.

```

280001 #include <kernel/dm.h>
280002 //-----
280003 dm_t dm_table[DM_MAX_DEVICES];

```

#### 94.4.3 kernel/driver/ata.h

« Si veda la sezione 93.2.

```

290001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_ATA_H
290002 #define _KERNEL_DRIVER_ATA_H    1

```



```

290003 //-----
290004 #include <stdint.h>
290005 #include <sys/types.h>
290006 #include <time.h>
290007 //-----
290008 //
290009 // I/O ports, used to access ATA bus registers. These
290010 // I/O ports are different for every ATA bus.
290011 //
290012 #define ATA0_DATA          0x1F0      // r/w
290013 #define ATA0_FEATURE      0x1F1      // -/w
290014 #define ATA0_ERROR       0x1F1      // r/-
290015 #define ATA0_COUNT       0x1F2      // r/w
290016 #define ATA0_LOW         0x1F3      // r/w
290017 #define ATA0_MID         0x1F4      // r/w
290018 #define ATA0_HIGH        0x1F5      // r/w
290019 #define ATA0_DEVICE      0x1F6      // r/w
290020 #define ATA0_COMMAND     0x1F7      // -/w
290021 #define ATA0_STATUS      0x1F7      // r/- regular
290022 // status
290023 #define ATA0_CONTROL     0x3F6      // -/w
290024 #define ATA0_ALTERNATE   0x3F6      // w/-
290025 // alternate
290026 // status
290027 //
290028 #define ATA1_DATA          0x170      // r/w
290029 #define ATA1_FEATURE      0x171      // -/w
290030 #define ATA1_ERROR       0x171      // r/-
290031 #define ATA1_COUNT       0x172      // r/w
290032 #define ATA1_LOW         0x173      // r/w
290033 #define ATA1_MID         0x174      // r/w
290034 #define ATA1_HIGH        0x175      // r/w
290035 #define ATA1_DEVICE      0x176      // r/w
290036 #define ATA1_COMMAND     0x177      // -/w
290037 #define ATA1_STATUS      0x177      // r/- regular
290038 // status
290039 #define ATA1_CONTROL     0x376      // -/w
290040 #define ATA1_ALTERNATE   0x376      // w/-
290041 // alternate
290042 // status
290043 //
290044 #define ATA2_DATA          0x1E8      // r/w
290045 #define ATA2_FEATURE      0x1E9      // -/w
290046 #define ATA2_ERROR       0x1E9      // r/-
290047 #define ATA2_COUNT       0x1EA      // r/w
290048 #define ATA2_LOW         0x1EB      // r/w
290049 #define ATA2_MID         0x1EC      // r/w
290050 #define ATA2_HIGH        0x1ED      // r/w
290051 #define ATA2_DEVICE      0x1EE      // r/w
290052 #define ATA2_COMMAND     0x1EF      // -/w
290053 #define ATA2_STATUS      0x1EF      // r/- regular
290054 // status
290055 #define ATA2_CONTROL     0x3E6      // -/w
290056 #define ATA2_ALTERNATE   0x3E6      // w/-
290057 // alternate
290058 // status
290059 //
290060 #define ATA3_DATA          0x168      // r/w
290061 #define ATA3_FEATURE      0x169      // -/w
290062 #define ATA3_ERROR       0x169      // r/-
290063 #define ATA3_COUNT       0x16A      // r/w
290064 #define ATA3_LOW         0x16B      // r/w
290065 #define ATA3_MID         0x16C      // r/w
290066 #define ATA3_HIGH        0x16D      // r/w
290067 #define ATA3_DEVICE      0x16E      // r/w
290068 #define ATA3_COMMAND     0x16F      // -/w
290069 #define ATA3_STATUS      0x16F      // r/- regular
290070 // status
290071 #define ATA3_CONTROL     0x366      // -/w
290072 #define ATA3_ALTERNATE   0x366      // w/-
290073 // alternate
290074 // status
290075 //
290076 // Status register flags (regular or alternate).
290077 //
290078 #define ATA_STATUS_BSY    0x80      // Busy
290079 #define ATA_STATUS_DRDY  0x40      // Ready
290080 #define ATA_STATUS_DF    0x20      // Drive Fault
290081 #define ATA_STATUS_DRQ   0x08      // Data
290082 // request
290083 #define ATA_STATUS_ERR    0x01      // Error
290084 //
290085 // Values to put to the device register
290086 //
290087 #define ATA_DEVICE_CHS    0x00
290088 #define ATA_DEVICE_LBA   0x40
290089 #define ATA_DEVICE_MASTER 0x00

```

```

290090 #define ATA_DEVICE_SLAVE 0x10
290091 //
290092 // Values to put to the command register
290093 //
290094 #define ATA_COMMAND_IDENTIFY_DEVICE 0xEC
290095 #define ATA_COMMAND_READ_SECTORS    0x20
290096 #define ATA_COMMAND_WRITE_SECTORS   0x30
290097 #define ATA_COMMAND_FLUSH_CACHE     0xE7
290098 //
290099 // Values to put to the control register
290100 // (device control register).
290101 //
290102 #define ATA_CONTROL_HOB    0x80
290103 #define ATA_CONTROL_SRST  0x04 // Software
290104 // reset.
290105 #define ATA_CONTROL_NIEN  0x01 // No
290106 // Interrupt
290107 // enabled.
290108 //
290109 //
290110 //
290111 #define ATA_MAX_DEVICES    8 // Fixed.
290112 #define ATA_SECTOR_SIZE   512 // Fixed.
290113 #define ATA_TIMEOUT       \
290114 ((clock_t) (CLOCKS_PER_SEC * 1)) // 1 s
290115 #define ATA_TIMEOUT_FLUSH \
290116 ((clock_t) (CLOCKS_PER_SEC * 10)) // 10 s
290117 //
290118 //
290119 //
290120 typedef struct
290121 {
290122     unsigned short r_data;
290123     unsigned short r_feature;
290124     unsigned short r_error;
290125     unsigned short r_count;
290126     unsigned short r_low;
290127     unsigned short r_mid;
290128     unsigned short r_high;
290129     unsigned short r_device;
290130     unsigned short r_command;
290131     unsigned short r_status;
290132     unsigned short r_control;
290133     unsigned short r_alternate;
290134     unsigned char bus;
290135     unsigned char target;
290136     unsigned char present;
290137     uint16_t id[ATA_SECTOR_SIZE / 2];
290138     unsigned int sectors;
290139 } ata_t;
290140 //
290141 typedef struct
290142 {
290143     char byte[ATA_SECTOR_SIZE];
290144 } ata_sector_t;
290145 //
290146 extern ata_t ata_table[ATA_MAX_DEVICES];
290147 //-----
290148 void ata_init (void);
290149 void ata_reset (int drive);
290150 int ata_valid (int drive);
290151 //-----
290152 int ata_cmd_identify_device (int drive, void *buffer);
290153 int ata_cmd_read_sectors (int drive,
290154                          unsigned int sector,
290155                          unsigned char count,
290156                          void *buffer);
290157 int ata_cmd_write_sectors (int drive,
290158                           unsigned int sector,
290159                           unsigned char count,
290160                           void *buffer);
290161 int ata_device (int drive, unsigned int sector);
290162 //-----
290163 int ata_rdy (int drive, clock_t timeout);
290164 int ata_drq (int drive, clock_t timeout);
290165 int ata_lba28 (int drive, unsigned int sector,
290166              unsigned char count);
290167 //-----
290168 #define ata_read_sector(drive, sector, buffer) \
290169 (ata_cmd_read_sectors ((int) drive, \
290170 (unsigned int) sector, \
290171 (unsigned char) 1, (void *) buffer))
290172 //
290173 #define ata_write_sector(drive, sector, buffer) \
290174 (ata_cmd_write_sectors ((int) drive, \
290175 (unsigned int) sector, \
290176 (unsigned char) 1, (void *) buffer))

```

```

290177 //-----
290178 #endif

```

#### 94.4.4 kernel/driver/ata/ata\_cmd\_identify\_device.c

« Si veda la sezione 93.2.

```

300001 #include <kernel/driver/ata.h>
300002 #include <kernel/lib_k.h>
300003 #include <kernel/ibm_i386.h>
300004 #include <stdint.h>
300005 #include <errno.h>
300006 //-----
300007 int
300008 ata_cmd_identify_device (int drive, void *buffer)
300009 {
300010     unsigned char status;
300011     int s;
300012     int i;
300013     uint16_t *id = buffer;
300014     //
300015     // Register 'device'.
300016     //
300017     s = ata_device (drive, 0);
300018     if (s < 0)
300019     {
300020         errset (errno);
300021         return (-1);
300022     }
300023     //
300024     // Send 'command'
300025     //
300026     out_8 (ata_table[drive].r_command,
300027           ATA_COMMAND_IDENTIFY_DEVICE);
300028     //
300029     // Read the regular status port.
300030     //
300031     status = in_8 (ata_table[drive].r_status);
300032     //
300033     // If the status is zero, there is no drive.
300034     //
300035     if (status == 0)
300036     {
300037         //
300038         // Clear the 'id[]' array and return.
300039         //
300040         for (i = 0; i < (ATA_SECTOR_SIZE / 2); i++)
300041         {
300042             id[i] = 0;
300043         }
300044         return (0);
300045     }
300046     //
300047     // Wait for the drive ready to send data.
300048     //
300049     s = ata_drq (drive, ATA_TIMEOUT);
300050     if (s < 0)
300051     {
300052         errset (errno);
300053         return (-1);
300054     }
300055     //
300056     // Read data.
300057     //
300058     for (i = 0; i < (ATA_SECTOR_SIZE / 2); i++)
300059     {
300060         id[i] = in_16 (ata_table[drive].r_data);
300061     }
300062     //
300063     // Return.
300064     //
300065     return (0);
300066 }

```

#### 94.4.5 kernel/driver/ata/ata\_cmd\_read\_sectors.c

« Si veda la sezione 93.2.

```

310001 #include <kernel/driver/ata.h>
310002 #include <kernel/lib_k.h>
310003 #include <kernel/ibm_i386.h>
310004 #include <stdint.h>
310005 #include <errno.h>
310006 //-----
310007 int
310008 ata_cmd_read_sectors (int drive, unsigned int sector,
310009                      unsigned char count, void *buffer)

```

```

310010 {
310011     int s;
310012     int i;
310013     int c;
310014     uint16_t *destination = buffer;
310015     //
310016     // Set LBA 28 parameters.
310017     //
310018     s = ata_lba28 (drive, sector, count);
310019     if (s < 0)
310020     {
310021         errset (errno);
310022         return (-1);
310023     }
310024     //
310025     // Send 'command'
310026     //
310027     out_8 (ata_table[drive].r_command,
310028           ATA_COMMAND_READ_SECTORS);
310029     //
310030     // Parameter 'count' equal to zero means 256
310031     // sectors.
310032     //
310033     if (count == 0)
310034     {
310035         c = 256;
310036     }
310037     else
310038     {
310039         c = count;
310040     }
310041     //
310042     // Read 'c' sectors.
310043     //
310044     for (; c > 0; c--)
310045     {
310046         s = ata_drq (drive, ATA_TIMEOUT);
310047         if (s < 0)
310048         {
310049             errset (errno);
310050             return (-1);
310051         }
310052         //
310053         // Read sector.
310054         //
310055         for (i = 0; i < (ATA_SECTOR_SIZE / 2); i++)
310056         {
310057             destination[i] = in_16 (ata_table[drive].r_data);
310058         }
310059     }
310060     //
310061     // Wait that the device returns ready.
310062     //
310063     s = ata_rdy (drive, ATA_TIMEOUT);
310064     if (s < 0)
310065     {
310066         errset (errno);
310067         return (-1);
310068     }
310069     //
310070     // Return.
310071     //
310072     return (0);
310073 }

```

#### 94.4.6 kernel/driver/ata/ata\_cmd\_write\_sectors.c

« Si veda la sezione 93.2.

```

320001 #include <kernel/driver/ata.h>
320002 #include <kernel/lib_k.h>
320003 #include <kernel/ibm_i386.h>
320004 #include <stdint.h>
320005 #include <errno.h>
320006 //-----
320007 int
320008 ata_cmd_write_sectors (int drive, unsigned int sector,
320009                       unsigned char count, void *buffer)
320010 {
320011     int s;
320012     int i;
320013     int c;
320014     uint16_t *source = buffer;
320015     //
320016     // Set LBA 28 parameters.
320017     //
320018     s = ata_lba28 (drive, sector, count);

```

```

320019     if (s < 0)
320020     {
320021         errset (errno);
320022         return (-1);
320023     }
320024     //
320025     // Send 'command'
320026     //
320027     out_8 (ata_table[drive].r_command,
320028           ATA_COMMAND_WRITE_SECTORS);
320029     //
320030     // Parameter 'count' equal to zero means 256
320031     // sectors.
320032     //
320033     if (count == 0)
320034     {
320035         c = 256;
320036     }
320037     else
320038     {
320039         c = count;
320040     }
320041     //
320042     // Read 'c' sectors.
320043     //
320044     for (; c > 0; c--)
320045     {
320046         s = ata_drq (drive, ATA_TIMEOUT);
320047         if (s < 0)
320048         {
320049             errset (errno);
320050             return (-1);
320051         }
320052         //
320053         // Write sector.
320054         //
320055         for (i = 0; i < (ATA_SECTOR_SIZE / 2); i++)
320056         {
320057             out_16 (ata_table[drive].r_data, source[i]);
320058         }
320059     }
320060     //
320061     // Wait that the device returns ready.
320062     //
320063     s = ata_rdy (drive, ATA_TIMEOUT);
320064     if (s < 0)
320065     {
320066         errset (errno);
320067         return (-1);
320068     }
320069     //
320070     // Now flush cache.
320071     //
320072     out_8 (ata_table[drive].r_command,
320073           ATA_COMMAND_FLUSH_CACHE);
320074     //
320075     // Then wait that the device returns ready.
320076     //
320077     s = ata_rdy (drive, ATA_TIMEOUT_FLUSH);
320078     if (s < 0)
320079     {
320080         errset (errno);
320081         return (-1);
320082     }
320083     //
320084     // Return.
320085     //
320086     return (0);
320087 }

```

#### 94.4.7 kernel/driver/ata/ata\_device.c

Si veda la sezione 93.2.

```

330001 #include <kernel/driver/ata.h>
330002 #include <kernel/lib_s.h>
330003 #include <kernel/ibm_i386.h>
330004 #include <stdint.h>
330005 #include <errno.h>
330006 //-----
330007 int
330008 ata_device (int drive, unsigned int sector)
330009 {
330010     unsigned char device;
330011     int s;
330012     //
330013     // Verify 'drive' argument.

```

```

330014 //
330015 s = ata_valid (drive);
330016 if (s < 0)
330017 {
330018     errset (EINVAL);
330019     return (-1);
330020 }
330021 //
330022 // Start building the 'device' register.
330023 //
330024 device = 0;
330025 //
330026 // The access will be LBA: no CHS at all here!
330027 //
330028 device |= ATA_DEVICE_LBA;
330029 //
330030 // Set the device number, relative to the bus.
330031 //
330032 device |= ata_table[drive].target;
330033 //
330034 // Put the highest four bits of the sector number,
330035 // that can use at most 28 bits.
330036 //
330037 device |= ((sector & 0x0F000000) >> 24);
330038 //
330039 // Must select the new drive.
330040 //
330041 out_8 (ata_table[drive].r_device, device);
330042 //
330043 // Wait for selected drive ready.
330044 //
330045 s = ata_rdy (drive, ATA_TIMEOUT);
330046 if (s < 0)
330047 {
330048     errset (errno);
330049     return (-1);
330050 }
330051 //
330052 // Ok.
330053 //
330054 return (0);
330055 }

```

#### 94.4.8 kernel/driver/ata/ata\_drq.c

Si veda la sezione 93.2.

```

340001 #include <kernel/driver/ata.h>
340002 #include <kernel/lib_s.h>
340003 #include <kernel/ibm_i386.h>
340004 #include <stdint.h>
340005 #include <errno.h>
340006 //-----
340007 int
340008 ata_drq (int drive, clock_t timeout)
340009 {
340010     clock_t time_start;
340011     clock_t time_now;
340012     clock_t time_elapsed;
340013     int status;
340014     //
340015     // The timeout value must be at least two.
340016     //
340017     if (timeout < 2)
340018     {
340019         timeout = 2;
340020     }
340021     //
340022     // Get the status register.
340023     //
340024     time_elapsed = 0;
340025     time_start = s_clock ((pid_t) 0);
340026     while (time_elapsed < timeout)
340027     {
340028         time_now = s_clock ((pid_t) 0);
340029         time_elapsed = time_now - time_start;
340030         //
340031         status = in_8 (ata_table[drive].r_status);
340032         //
340033         // Is it BSY?
340034         //
340035         if (status & ATA_STATUS_BSY)
340036         {
340037             //
340038             // Read the status again.
340039             //
340040             continue;

```

```

340041     }
340042     //
340043     // No more busy, but check for errors.
340044     //
340045     if (status & ATA_STATUS_DF)
340046     {
340047         k_printf ("[%s] ERROR: drive %i fault\n",
340048                 __func__, drive);
340049         ata_reset (drive);
340050         errset (E_HARDWARE_FAULT);
340051         return (-1);
340052     }
340053     //
340054     if (status & ATA_STATUS_ERR)
340055     {
340056         k_printf ("[%s] ERROR: drive %i error\n",
340057                 __func__, drive);
340058         ata_reset (drive);
340059         errset (E_DRIVER_FAULT);
340060         return (-1);
340061     }
340062     //
340063     // Now check for the DRQ.
340064     //
340065     if (status & ATA_STATUS_DRQ)
340066     {
340067         //
340068         // Ok.
340069         //
340070         return (0);
340071     }
340072 }
340073 //
340074 // Sorry: time out!
340075 //
340076 k_printf ("[%s] ERROR: drive %i timeout\n", __func__,
340077          drive);
340078 errset (ETIME);
340079 return (-1);
340080 }

```

#### 94.4.9 kernel/driver/ata/ata\_init.c

« Si veda la sezione 93.2.

```

350001 #include <kernel/driver/ata.h>
350002 #include <kernel/lib_k.h>
350003 #include <kernel/ibm_i386.h>
350004 #include <stdint.h>
350005 #include <errno.h>
350006 //-----
350007 void
350008 ata_init (void)
350009 {
350010     unsigned char status;
350011     int s;
350012     int d;
350013     //
350014     // Set bus numbers and I/O ports for each possible
350015     // drive.
350016     // I/O ports are related to the bus, so every couple
350017     // of
350018     // drive has the same ports.
350019     //
350020     if (ATA_MAX_DEVICES > 0)
350021     {
350022         ata_table[0].bus = 0;
350023         ata_table[0].r_data = ATA0_DATA;
350024         ata_table[0].r_feature = ATA0_FEATURE;
350025         ata_table[0].r_error = ATA0_ERROR;
350026         ata_table[0].r_count = ATA0_COUNT;
350027         ata_table[0].r_low = ATA0_LOW;
350028         ata_table[0].r_mid = ATA0_MID;
350029         ata_table[0].r_high = ATA0_HIGH;
350030         ata_table[0].r_device = ATA0_DEVICE;
350031         ata_table[0].r_command = ATA0_COMMAND;
350032         ata_table[0].r_status = ATA0_STATUS;
350033         ata_table[0].r_control = ATA0_CONTROL;
350034         ata_table[0].r_altername = ATA0_ALTERNATE;
350035         ata_table[0].target = ATA_DEVICE_MASTER;
350036         //
350037         ata_table[1].bus = 0;
350038         ata_table[1].r_data = ATA0_DATA;
350039         ata_table[1].r_feature = ATA0_FEATURE;
350040         ata_table[1].r_error = ATA0_ERROR;
350041         ata_table[1].r_count = ATA0_COUNT;
350042         ata_table[1].r_low = ATA0_LOW;

```

```

350043         ata_table[1].r_mid = ATA0_MID;
350044         ata_table[1].r_high = ATA0_HIGH;
350045         ata_table[1].r_device = ATA0_DEVICE;
350046         ata_table[1].r_command = ATA0_COMMAND;
350047         ata_table[1].r_status = ATA0_STATUS;
350048         ata_table[1].r_control = ATA0_CONTROL;
350049         ata_table[1].r_altername = ATA0_ALTERNATE;
350050         ata_table[1].target = ATA_DEVICE_SLAVE;
350051     }
350052     //
350053     if (ATA_MAX_DEVICES > 2)
350054     {
350055         ata_table[2].bus = 1;
350056         ata_table[2].r_data = ATA1_DATA;
350057         ata_table[2].r_feature = ATA1_FEATURE;
350058         ata_table[2].r_error = ATA1_ERROR;
350059         ata_table[2].r_count = ATA1_COUNT;
350060         ata_table[2].r_low = ATA1_LOW;
350061         ata_table[2].r_mid = ATA1_MID;
350062         ata_table[2].r_high = ATA1_HIGH;
350063         ata_table[2].r_device = ATA1_DEVICE;
350064         ata_table[2].r_command = ATA1_COMMAND;
350065         ata_table[2].r_status = ATA1_STATUS;
350066         ata_table[2].r_control = ATA1_CONTROL;
350067         ata_table[2].r_altername = ATA1_ALTERNATE;
350068         ata_table[2].target = ATA_DEVICE_MASTER;
350069         //
350070         ata_table[3].bus = 1;
350071         ata_table[3].r_data = ATA1_DATA;
350072         ata_table[3].r_feature = ATA1_FEATURE;
350073         ata_table[3].r_error = ATA1_ERROR;
350074         ata_table[3].r_count = ATA1_COUNT;
350075         ata_table[3].r_low = ATA1_LOW;
350076         ata_table[3].r_mid = ATA1_MID;
350077         ata_table[3].r_high = ATA1_HIGH;
350078         ata_table[3].r_device = ATA1_DEVICE;
350079         ata_table[3].r_command = ATA1_COMMAND;
350080         ata_table[3].r_status = ATA1_STATUS;
350081         ata_table[3].r_control = ATA1_CONTROL;
350082         ata_table[3].r_altername = ATA1_ALTERNATE;
350083         ata_table[3].target = ATA_DEVICE_SLAVE;
350084     }
350085     //
350086     if (ATA_MAX_DEVICES > 4)
350087     {
350088         ata_table[4].bus = 2;
350089         ata_table[4].r_data = ATA2_DATA;
350090         ata_table[4].r_feature = ATA2_FEATURE;
350091         ata_table[4].r_error = ATA2_ERROR;
350092         ata_table[4].r_count = ATA2_COUNT;
350093         ata_table[4].r_low = ATA2_LOW;
350094         ata_table[4].r_mid = ATA2_MID;
350095         ata_table[4].r_high = ATA2_HIGH;
350096         ata_table[4].r_device = ATA2_DEVICE;
350097         ata_table[4].r_command = ATA2_COMMAND;
350098         ata_table[4].r_status = ATA2_STATUS;
350099         ata_table[4].r_control = ATA2_CONTROL;
350100         ata_table[4].r_altername = ATA2_ALTERNATE;
350101         ata_table[4].target = ATA_DEVICE_MASTER;
350102         //
350103         ata_table[5].bus = 2;
350104         ata_table[5].r_data = ATA2_DATA;
350105         ata_table[5].r_feature = ATA2_FEATURE;
350106         ata_table[5].r_error = ATA2_ERROR;
350107         ata_table[5].r_count = ATA2_COUNT;
350108         ata_table[5].r_low = ATA2_LOW;
350109         ata_table[5].r_mid = ATA2_MID;
350110         ata_table[5].r_high = ATA2_HIGH;
350111         ata_table[5].r_device = ATA2_DEVICE;
350112         ata_table[5].r_command = ATA2_COMMAND;
350113         ata_table[5].r_status = ATA2_STATUS;
350114         ata_table[5].r_control = ATA2_CONTROL;
350115         ata_table[5].r_altername = ATA2_ALTERNATE;
350116         ata_table[5].target = ATA_DEVICE_SLAVE;
350117     }
350118     //
350119     if (ATA_MAX_DEVICES > 6)
350120     {
350121         ata_table[6].bus = 3;
350122         ata_table[6].r_data = ATA3_DATA;
350123         ata_table[6].r_feature = ATA3_FEATURE;
350124         ata_table[6].r_error = ATA3_ERROR;
350125         ata_table[6].r_count = ATA3_COUNT;
350126         ata_table[6].r_low = ATA3_LOW;
350127         ata_table[6].r_mid = ATA3_MID;
350128         ata_table[6].r_high = ATA3_HIGH;
350129         ata_table[6].r_device = ATA3_DEVICE;

```

```

350130     ata_table[6].r_command = ATA3_COMMAND;
350131     ata_table[6].r_status = ATA3_STATUS;
350132     ata_table[6].r_control = ATA3_CONTROL;
350133     ata_table[6].r_alternate = ATA3_ALTERNATE;
350134     ata_table[6].target = ATA_DEVICE_MASTER;
350135     //
350136     ata_table[7].bus = 3;
350137     ata_table[7].r_data = ATA3_DATA;
350138     ata_table[7].r_feature = ATA3_FEATURE;
350139     ata_table[7].r_error = ATA3_ERROR;
350140     ata_table[7].r_count = ATA3_COUNT;
350141     ata_table[7].r_low = ATA3_LOW;
350142     ata_table[7].r_mid = ATA3_MID;
350143     ata_table[7].r_high = ATA3_HIGH;
350144     ata_table[7].r_device = ATA3_DEVICE;
350145     ata_table[7].r_command = ATA3_COMMAND;
350146     ata_table[7].r_status = ATA3_STATUS;
350147     ata_table[7].r_control = ATA3_CONTROL;
350148     ata_table[7].r_alternate = ATA3_ALTERNATE;
350149     ata_table[7].target = ATA_DEVICE_SLAVE;
350150 }
350151 //
350152 // Scan and eliminate buses with no drive at all.
350153 //
350154 for (d = 0; d < ATA_MAX_DEVICES; d += 2)
350155 {
350156     status = in_8 (ata_table[d].r_status);
350157     if (status == 0xFF)
350158     {
350159         ata_table[d].present = 0;
350160         ata_table[d + 1].present = 0;
350161     }
350162     else
350163     {
350164         ata_table[d].present = 1;
350165         ata_table[d + 1].present = 1;
350166     }
350167 }
350168 //
350169 // Identify drives.
350170 //
350171 for (d = 0; d < ATA_MAX_DEVICES; d++)
350172 {
350173     if (ata_table[d].present == 0)
350174     {
350175         continue;
350176     }
350177     //
350178     // Register 'device'.
350179     //
350180     s = ata_device (d, 0);
350181     if (s < 0)
350182     {
350183         errset (errno);
350184         k_perror (NULL);
350185         ata_table[d].present = 0;
350186         continue;
350187     }
350188     //
350189     // Send command 'IDENTIFY DEVICE'
350190     //
350191     s =
350192     ata_cmd_identify_device (d, &(ata_table[d].id[0]));
350193     if (s < 0)
350194     {
350195         ata_table[d].present = 0;
350196         continue;
350197     }
350198     //
350199     // Verify again if the drive is present: the
350200     // function might have found that it does not
350201     // exist.
350202     //
350203     if (ata_table[d].present == 0)
350204     {
350205         continue;
350206     }
350207     //
350208     // Find total sectors (for 28 bit LBA access).
350209     // It is written
350210     // inside the integer formed by 'identity[60]'
350211     // and
350212     // 'identity[61]', considering it in little
350213     // endian mode.
350214     // It is taken the pointer to 'identity[60]',
350215     // transformed
350216     // into a pointer to a 32 bit integer, and then

```

```

350217     // dereferenced
350218     // again.
350219     //
350220     ata_table[d].sectors
350221     = *((uint32_t *) &(ata_table[d].id[60]));
350222     //
350223     // Check if the size value is right.
350224     //
350225     if (ata_table[d].sectors == 0)
350226     {
350227         ata_table[d].present = 0;
350228     }
350229     else
350230     {
350231         //
350232         // Show info.
350233         //
350234         k_printf ("%s] ATA drive %i size %i Kib\n",
350235                 __func__, d, ata_table[d].sectors / 2);
350236     }
350237 }
350238 }

```

#### 94.4.10 kernel/driver/ata/ata\_lba28.c

Si veda la sezione 93.2. «

```

360001 #include <kernel/driver/ata.h>
360002 #include <kernel/lib_s.h>
360003 #include <kernel/ibm_i386.h>
360004 #include <stdint.h>
360005 #include <errno.h>
360006 //-----
360007 int
360008 ata_lba28 (int drive, unsigned int sector,
360009           unsigned char count)
360010 {
360011     int s;
360012     unsigned char low;
360013     unsigned char mid;
360014     unsigned char high;
360015     //
360016     // Register 'device'.
360017     //
360018     s = ata_device (drive, sector);
360019     if (s < 0)
360020     {
360021         k_perror (NULL);
360022     }
360023     errset (errno);
360024     return (-1);
360025 }
360026 //
360027 // Register 'control', to set NIEN.
360028 //
360029 out_8 (ata_table[drive].r_control, ATA_CONTROL_NIEN);
360030 //
360031 // Register 'feature'. not used.
360032 //
360033 out_8 (ata_table[drive].r_feature, 0);
360034 //
360035 // Register 'count'
360036 //
360037 out_8 (ata_table[drive].r_count, count);
360038 //
360039 // Registers 'low', 'mid', 'high'.
360040 //
360041 low = (sector & 0x000000FF);
360042 mid = ((sector & 0x0000FF00) >> 8);
360043 high = ((sector & 0x00FF0000) >> 16);
360044 //
360045 out_8 (ata_table[drive].r_low, low);
360046 out_8 (ata_table[drive].r_mid, mid);
360047 out_8 (ata_table[drive].r_high, high);
360048 //
360049 // Ok.
360050 //
360051 return (0);
360052 }

```

#### 94.4.11 kernel/driver/ata/ata\_public.c

Si veda la sezione 93.2. «

```

370001 #include <kernel/driver/ata.h>
370002 //-----
370003 ata_t ata_table[ATA_MAX_DEVICES];

```

```
370004 //-----
```

#### 94.4.12 kernel/driver/ata/ata\_rdy.c

« Si veda la sezione 93.2.

```
380001 #include <kernel/driver/ata.h>
380002 #include <kernel/lib_s.h>
380003 #include <kernel/ibm_i386.h>
380004 #include <stdint.h>
380005 #include <errno.h>
380006 //-----
380007 int
380008 ata_rdy (int drive, clock_t timeout)
380009 {
380010     clock_t time_start;
380011     clock_t time_now;
380012     clock_t time_elapsed;
380013     unsigned char status;
380014     //
380015     // The timeout value must be at least two.
380016     //
380017     if (timeout < 2)
380018     {
380019         timeout = 2;
380020     }
380021     //
380022     // Get the status register.
380023     //
380024     time_elapsed = 0;
380025     time_start = s_clock ((pid_t) 0);
380026     while (time_elapsed < timeout)
380027     {
380028         time_now = s_clock ((pid_t) 0);
380029         time_elapsed = time_now - time_start;
380030         //
380031         status = in_8 (ata_table[drive].r_status);
380032         //
380033         // Is it BSY?
380034         //
380035         if (status & ATA_STATUS_BSY)
380036         {
380037             //
380038             // Read the status again.
380039             //
380040             continue;
380041         }
380042         //
380043         // No more busy, but check for errors.
380044         //
380045         if (status & ATA_STATUS_DF)
380046         {
380047             k_printf ("%s] ERROR: drive %i fault\n",
380048                 __func__, drive);
380049             ata_reset (drive);
380050             errset (E_HARDWARE_FAULT);
380051             return (-1);
380052         }
380053         //
380054         if (status & ATA_STATUS_ERR)
380055         {
380056             k_printf ("%s] ERROR: drive %i error\n",
380057                 __func__, drive);
380058             ata_reset (drive);
380059             errset (E_DRIVER_FAULT);
380060             return (-1);
380061         }
380062         //
380063         // Otherwise: ok.
380064         //
380065         return (0);
380066     }
380067     //
380068     // Sorry: time out!
380069     //
380070     k_printf ("%s] ERROR: drive %i timeout\n", __func__,
380071         drive);
380072     errset (ETIME);
380073     return (-1);
380074 }
```

#### 94.4.13 kernel/driver/ata/ata\_reset.c

« Si veda la sezione 93.2.

```
390001 #include <kernel/driver/ata.h>
390002 #include <kernel/lib_s.h>
```

```
390003 #include <kernel/ibm_i386.h>
390004 #include <stdint.h>
390005 #include <errno.h>
390006 //-----
390007 void
390008 ata_reset (int drive)
390009 {
390010     out_8 (ata_table[drive].r_control, ATA_CONTROL_SRST);
390011     out_8 (ata_table[drive].r_control, 0);
390012 }
```

#### 94.4.14 kernel/driver/ata/ata\_valid.c

« Si veda la sezione 93.2.

```
400001 #include <kernel/driver/ata.h>
400002 #include <errno.h>
400003 //-----
400004 int
400005 ata_valid (int drive)
400006 {
400007     //
400008     // Verify if 'drive' argument is possible.
400009     //
400010     if (drive < 0 || drive >= ATA_MAX_DEVICES)
400011     {
400012         errset (EINVAL);
400013         return (-1);
400014     }
400015     //
400016     // Verify if 'drive' is present at the moment.
400017     //
400018     if (ata_table[drive].present == 0)
400019     {
400020         errset (E_NO_MEDIUM);
400021         return (-1);
400022     }
400023     //
400024     // OK.
400025     //
400026     return (0);
400027 }
```

#### 94.4.15 kernel/driver/kbd.h

« Si veda la sezione 93.10.

```
410001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_KBD_H
410002 #define _KERNEL_DRIVER_KBD_H 1
410003 //-----
410004 #include <stdbool.h>
410005 //-----
410006 //
410007 // Keyboard status.
410008 //
410009 typedef struct
410010 {
410011     bool shift;
410012     bool shift_lock;
410013     bool ctrl;
410014     bool alt;
410015     bool echo;
410016     unsigned char key;
410017     unsigned char map1[128];
410018     unsigned char map2[128];
410019 } kbd_t;
410020 //
410021 extern kbd_t kbd;
410022 //-----
410023 void kbd_load (void);
410024 void kbd_isr (void);
410025 //-----
410026 #endif
```

#### 94.4.16 kernel/driver/kbd/kbd\_isr.c

« Si veda la sezione 93.10.

```
420001 #include <kernel/driver/kbd.h>
420002 #include <kernel/ibm_i386.h>
420003 //-----
420004 void
420005 kbd_isr (void)
420006 {
420007     //
420008     // Get a character from the keyboard channel.
420009     //
```

```

420010 unsigned char scancode = (int) in_8 (0x60);
420011 //
420012 // Check for [Shift], [Shift-Lock], [Ctrl] and [Alt]
420013 // keys.
420014 //
420015 switch (scancode)
420016 {
420017     case 0x2A:
420018         kbd.shift = 1;
420019         break;
420020     case 0x36:
420021         kbd.shift = 1;
420022         break;
420023     case 0xAA:
420024         kbd.shift = 0;
420025         break;
420026     case 0xB6:
420027         kbd.shift = 0;
420028         break;
420029     case 0x1D:
420030         kbd.ctrl = 1;
420031         break;
420032     case 0x9D:
420033         kbd.ctrl = 0;
420034         break;
420035     case 0x38:
420036         kbd.alt = 1;
420037         break;
420038     case 0xB8:
420039         kbd.alt = 0;
420040         break;
420041     case 0x3A:
420042         kbd.shift_lock = !kbd.shift_lock;
420043         break;
420044 }
420045 //
420046 // Check for usual keys, but only if 'kbd.key' is
420047 // currently empty.
420048 //
420049 if (scancode <= 127 && kbd.ctrl && kbd.key == 0)
420050 {
420051     //
420052     // Something was pressed, combined with [Ctrl].
420053     //
420054     switch (kbd.map1[scancode])
420055     {
420056         case 'a':
420057             kbd.key = 0x01;
420058             break; // SOH
420059         case 'b':
420060             kbd.key = 0x02;
420061             break; // STX
420062         case 'c':
420063             kbd.key = 0x03;
420064             break; // ETX
420065         case 'd':
420066             kbd.key = 0x04;
420067             break; // EOT
420068         case 'e':
420069             kbd.key = 0x05;
420070             break; // ENQ
420071         case 'f':
420072             kbd.key = 0x06;
420073             break; // ACK
420074         case 'g':
420075             kbd.key = 0x07;
420076             break; // BEL
420077         case 'h':
420078             kbd.key = 0x08;
420079             break; // BS
420080         case 'i':
420081             kbd.key = 0x09;
420082             break; // HT
420083         case 'j':
420084             kbd.key = 0x0A;
420085             break; // LF
420086         case 'k':
420087             kbd.key = 0x0B;
420088             break; // VT
420089         case 'l':
420090             kbd.key = 0x0C;
420091             break; // FF
420092         case 'm':
420093             kbd.key = 0x0D;
420094             break; // CR
420095         case 'n':
420096             kbd.key = 0x0E;

```

```

420097         break; // SO
420098     case 'o':
420099         kbd.key = 0x0F;
420100         break; // SI
420101     case 'p':
420102         kbd.key = 0x10;
420103         break; // DLE
420104     case 'q':
420105         kbd.key = 0x11;
420106         break; // DC1
420107     case 'r':
420108         kbd.key = 0x12;
420109         break; // DC2
420110     case 's':
420111         kbd.key = 0x13;
420112         break; // DC3
420113     case 't':
420114         kbd.key = 0x14;
420115         break; // DC4
420116     case 'u':
420117         kbd.key = 0x15;
420118         break; // NAK
420119     case 'v':
420120         kbd.key = 0x16;
420121         break; // SYN
420122     case 'w':
420123         kbd.key = 0x17;
420124         break; // ETB
420125     case 'x':
420126         kbd.key = 0x18;
420127         break; // CAN
420128     case 'y':
420129         kbd.key = 0x19;
420130         break; // EM
420131     case 'z':
420132         kbd.key = 0x1A;
420133         break; // SUB
420134     case '[':
420135         kbd.key = 0x1B;
420136         break; // ESC
420137     case '\\':
420138         kbd.key = 0x1C;
420139         break; // FS
420140     case ']':
420141         kbd.key = 0x1D;
420142         break; // GS
420143     case '^':
420144         kbd.key = 0x1E;
420145         break; // RS
420146     case '_':
420147         kbd.key = 0x1F;
420148         break; // US
420149     }
420150 }
420151 else if (scancode <= 127 && kbd.key == 0
420152         && kbd.map1[scancode] != 0)
420153 {
420154     //
420155     // Something was pressed, but no [Ctrl] is
420156     // there.
420157     //
420158     if (kbd.shift || kbd.shift_lock)
420159     {
420160         kbd.key = kbd.map2[scancode];
420161     }
420162     else
420163     {
420164         kbd.key = kbd.map1[scancode];
420165     }
420166 }
420167 }

```

#### 94.4.17 kernel/driver/kbd/kbd\_load.c

Si veda la sezione 93.10.

```

430001 #include <kernel/driver/kbd.h>
430002 //-----
430003 void
430004 kbd_load (void)
430005 {
430006     int i;
430007     //
430008     // Reset the map.
430009     //
430010     for (i = 0; i <= 127; i++)
430011     {

```

```

430012     kbd.map1[i] = 0;
430013     kbd.map2[i] = 0;
430014     }
430015     //
430016     // Association for an Italian map, but only with
430017     // ASCII characters
430018     // (there are no accented letters).
430019     //
430020     kbd.map1[1] = 27;
430021     kbd.map2[1] = 27;    // ESC
430022     kbd.map1[2] = '1';
430023     kbd.map2[2] = '1';
430024     kbd.map1[3] = '2';
430025     kbd.map2[3] = '2';
430026     kbd.map1[4] = '3';
430027     kbd.map2[4] = 'L';    // 3, £
430028     kbd.map1[5] = '4';
430029     kbd.map2[5] = '$';
430030     kbd.map1[6] = '5';
430031     kbd.map2[6] = '&';
430032     kbd.map1[7] = '6';
430033     kbd.map2[7] = '&';
430034     kbd.map1[8] = '7';
430035     kbd.map2[8] = '/';
430036     kbd.map1[9] = '8';
430037     kbd.map2[9] = '(';
430038     kbd.map1[10] = '9';
430039     kbd.map2[10] = ')';
430040     kbd.map1[11] = '0';
430041     kbd.map2[11] = '=';
430042     kbd.map1[12] = '\';
430043     kbd.map2[12] = '?';
430044     kbd.map1[13] = 'i';
430045     kbd.map2[13] = '^';    // i, ^
430046     kbd.map1[14] = '\b';
430047     kbd.map2[14] = '\b';    // Backspace
430048     kbd.map1[15] = '\t';
430049     kbd.map2[15] = '\t';
430050     kbd.map1[16] = 'q';
430051     kbd.map2[16] = 'Q';
430052     kbd.map1[17] = 'w';
430053     kbd.map2[17] = 'W';
430054     kbd.map1[18] = 'e';
430055     kbd.map2[18] = 'E';
430056     kbd.map1[19] = 'r';
430057     kbd.map2[19] = 'R';
430058     kbd.map1[20] = 't';
430059     kbd.map2[20] = 'T';
430060     kbd.map1[21] = 'y';
430061     kbd.map2[21] = 'Y';
430062     kbd.map1[22] = 'u';
430063     kbd.map2[22] = 'U';
430064     kbd.map1[23] = 'i';
430065     kbd.map2[23] = 'I';
430066     kbd.map1[24] = 'o';
430067     kbd.map2[24] = 'O';
430068     kbd.map1[25] = 'p';
430069     kbd.map2[25] = 'P';
430070     kbd.map1[26] = '{';
430071     kbd.map2[26] = '{';    // ò, é
430072     kbd.map1[27] = '}';
430073     kbd.map2[27] = '}';    // +, *
430074     kbd.map1[28] = '\n';
430075     kbd.map2[28] = '\n';    // Enter
430076     kbd.map1[30] = 'a';
430077     kbd.map2[30] = 'A';
430078     kbd.map1[31] = 's';
430079     kbd.map2[31] = 'S';
430080     kbd.map1[32] = 'd';
430081     kbd.map2[32] = 'D';
430082     kbd.map1[33] = 'f';
430083     kbd.map2[33] = 'F';
430084     kbd.map1[34] = 'g';
430085     kbd.map2[34] = 'G';
430086     kbd.map1[35] = 'h';
430087     kbd.map2[35] = 'H';
430088     kbd.map1[36] = 'j';
430089     kbd.map2[36] = 'J';
430090     kbd.map1[37] = 'k';
430091     kbd.map2[37] = 'K';
430092     kbd.map1[38] = 'l';
430093     kbd.map2[38] = 'L';
430094     kbd.map1[39] = '@';
430095     kbd.map2[39] = '@';    // ò, ¢
430096     kbd.map1[40] = '#';
430097     kbd.map2[40] = '#';    // à, °
430098     kbd.map1[41] = '\';

```

```

430099     kbd.map2[41] = '|';
430100     kbd.map1[43] = 'u';
430101     kbd.map2[43] = 'U';    // ù, $
430102     kbd.map1[44] = 'z';
430103     kbd.map2[44] = 'Z';
430104     kbd.map1[45] = 'x';
430105     kbd.map2[45] = 'X';
430106     kbd.map1[46] = 'c';
430107     kbd.map2[46] = 'C';
430108     kbd.map1[47] = 'v';
430109     kbd.map2[47] = 'V';
430110     kbd.map1[48] = 'b';
430111     kbd.map2[48] = 'B';
430112     kbd.map1[49] = 'n';
430113     kbd.map2[49] = 'N';
430114     kbd.map1[50] = 'm';
430115     kbd.map2[50] = 'M';
430116     kbd.map1[51] = ',';
430117     kbd.map2[51] = ',';
430118     kbd.map1[52] = '.';
430119     kbd.map2[52] = '.';
430120     kbd.map1[53] = '-';
430121     kbd.map2[53] = '-';
430122     kbd.map1[56] = '<';
430123     kbd.map2[56] = '>';
430124     kbd.map1[57] = ' ';
430125     kbd.map2[57] = ' ';
430126     //
430127     kbd.map1[55] = '*';
430128     kbd.map2[55] = '*';
430129     kbd.map1[71] = '7';
430130     kbd.map2[71] = '7';
430131     kbd.map1[72] = '8';
430132     kbd.map2[72] = '8';
430133     kbd.map1[73] = '9';
430134     kbd.map2[73] = '9';
430135     kbd.map1[74] = '-';
430136     kbd.map2[74] = '-';
430137     kbd.map1[75] = '4';
430138     kbd.map2[75] = '4';
430139     kbd.map1[76] = '5';
430140     kbd.map2[76] = '5';
430141     kbd.map1[77] = '6';
430142     kbd.map2[77] = '6';
430143     kbd.map1[78] = '+';
430144     kbd.map2[78] = '+';
430145     kbd.map1[79] = '1';
430146     kbd.map2[79] = '1';
430147     kbd.map1[80] = '2';
430148     kbd.map2[80] = '2';
430149     kbd.map1[81] = '3';
430150     kbd.map2[81] = '3';
430151     kbd.map1[82] = '0';
430152     kbd.map2[82] = '0';
430153     kbd.map1[83] = '.';
430154     kbd.map2[83] = '.';
430155     kbd.map1[92] = '/';
430156     kbd.map2[92] = '/';
430157     kbd.map1[96] = '\n';
430158     kbd.map2[96] = '\n';    // Enter
430159     }

```

## 94.4.18 kernel/driver/kbd/kbd\_public.c

Si veda la sezione 93.10.

```

440001 #include <kernel/driver/kbd.h>
440002 //-----
440003 kbd_t kbd;

```

## 94.4.19 kernel/driver/nic/ne2k.h

Si veda la sezione 93.16.

```

450001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_NIC_NE2K_H
450002 #define _KERNEL_DRIVER_NIC_NE2K_H 1
450003 //-----
450004 #include <stdint.h>
450005 #include <sys/types.h>
450006 #include <unistd.h>
450007 #include <time.h>
450008 //-----
450009 //
450010 // Command register, available on all pages.
450011 //
450012 #define NE2K_CR 0x00 // rw
450013 //

```





```

460044 reg_0d = in_8 (io + NE2K_MAR5);
460045 out_8 (io + NE2K_MAR5, 0xFF);
460046 //
460047 // Command register (CR)
460048 // -----
460049 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
460050 // |-----|
460051 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x21
460052 // |-----|
460053 // \_/_\_/_/_/_/_/_/_/_/ |
460054 // | | STOP
460055 // | | Abort/complete
460056 // | | remote DMA
460057 // Register
460058 // page 0
460059 //
460060 // Stop and select page 0.
460061 //
460062 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x21);
460063 //
460064 // Read the tally counter 0 (CNTR0) to clear it.
460065 //
460066 in_8 (io + NE2K_CNTR0);
460067 //
460068 // Now the tally counter 0 (CNTR0) should be zero.
460069 //
460070 status = in_8 (io + NE2K_CNTR0);
460071 if (status)
460072 {
460073     //
460074     // The value obtained is not zero, so it is not
460075     // a NE2000 nic and the page change had probably
460076     // no effect. So, restore the values found
460077     // inside
460078     // 0x00 and 0x0D, without trying to change page.
460079     //
460080     out_8 (io, reg_0d);
460081     out_8 ((io + 0x0D), reg_0d);
460082     errset (E_DRIVER_FAULT);
460083     return (-1);
460084 }
460085 //
460086 // Everything is ok: it might be a NE2000 nic.
460087 //
460088 return (0);
460089 }

```

#### 94.4.21 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_isr.c

« Si veda la sezione 93.16.

```

470001 #include <kernel/driver/pci.h>
470002 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
470003 #include <kernel/ibm_i386.h>
470004 #include <errno.h>
470005 #include <kernel/lib_k.h>
470006 #include <kernel/lib_s.h>
470007 //-----
470008 int
470009 ne2k_isr (uintptr_t io)
470010 {
470011     int isr;
470012     //
470013     // Get ISR (interrupt status register).
470014     //
470015     isr = in_8 (io + NE2K_ISR);
470016     //
470017     //
470018     //
470019     if (isr & 0x01)
470020     {
470021         //
470022         // Frame received.
470023         //
470024         out_8 (io + NE2K_ISR, 0x01);
470025         ne2k_rx (io);
470026     }
470027     if (isr & 0x04)
470028     {
470029         //
470030         // Frame received with errors.
470031         //
470032         out_8 (io + NE2K_ISR, 0x04);
470033     }
470034     if (isr & 0x02)
470035     {
470036         //

```

```

470037     // Frame sent correctly.
470038     //
470039     ;
470040 }
470041 if (isr & 0x08)
470042 {
470043     //
470044     // Frame sent with errors.
470045     //
470046     ;
470047 }
470048 if (isr & 0x10)
470049 {
470050     k_printf ("OVERWRITE\n");
470051     out_8 (io + NE2K_ISR, 0x10);
470052     //
470053     // I don't understand if it works: Bochs just
470054     // don't accept
470055     // frames if they can make an overflow.
470056     //
470057     ne2k_rx (io);
470058     ne2k_rx_reset (io);
470059 }
470060 if (isr & 0x20)
470061 {
470062     //
470063     // Counter overflow.
470064     //
470065     out_8 (io + NE2K_ISR, 0x20);
470066 }
470067 if (isr & 0x40)
470068 {
470069     //
470070     // Remote DMA complete.
470071     //
470072     ;
470073 }
470074 if (isr & 0x80)
470075 {
470076     //
470077     // Reset status.
470078     //
470079     ;
470080 }
470081 //
470082 // End.
470083 //
470084 return (0);
470085 }

```

#### 94.4.22 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_isr\_expect.c

« Si veda la sezione 93.16.

```

480001 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
480002 #include <kernel/ibm_i386.h>
480003 #include <kernel/lib_k.h>
480004 #include <errno.h>
480005 #include <unistd.h>
480006 #include <time.h>
480007 //-----
480008 #define DEBUG 0
480009 //-----
480010 int
480011 ne2k_isr_expect (uintptr_t io, unsigned int isr_expect)
480012 {
480013     int retry = 5;
480014     int status;
480015     //
480016     //
480017     //
480018     for (; retry > 0; retry--)
480019     {
480020         status = in_8 (io + NE2K_ISR);
480021         //
480022         if (status & isr_expect)
480023         {
480024             //
480025             // Reset the bit found true and exit loop.
480026             //
480027             out_8 ((io + NE2K_ISR), isr_expect);
480028             return (0);
480029         }
480030     }
480031     //
480032     // If ISR is zero, we assume that it is ok.
480033     //

```

```

480034 if (status == 0)
480035 {
480036     if (DEBUG)
480037     {
480038         k_printf ("[isr=0x%02x expect=0x%02x]",
480039                 status, isr_expect);
480040         return (0);
480041     }
480042     return (0);
480043 }
480044 else
480045 {
480046     if (DEBUG)
480047     {
480048         //
480049         // It is not zero, but we prefer to let it
480050         // go...
480051         //
480052         k_printf ("[isr=0x%02x expect=0x%02x]",
480053                 status, isr_expect);
480054         return (0);
480055     }
480056     else
480057     {
480058         errset (E_DRIVER_FAULT);
480059         return (-1);
480060     }
480061 }
480062 }

```

#### 94.4.23 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_reset.c

<

Si veda la sezione 93.16.

```

490001 #include <kernel/driver/pci.h>
490002 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
490003 #include <kernel/ibm_i386.h>
490004 #include <errno.h>
490005 #include <kernel/lib_k.h>
490006 #include <kernel/lib_s.h>
490007 //-----
490008 int
490009 ne2k_reset (uintptr_t io, void *address)
490010 {
490011     int status;
490012     int i;
490013     uint8_t sa_prom[NE2K_SAPROM_SIZE];
490014     uint8_t par[6];
490015     //
490016     // -----
490017     // RESET
490018     // -----
490019     //
490020     status = in_8 (io + NE2K_RESET);
490021     out_8 ((io + NE2K_RESET), 0xFF);
490022     out_8 ((io + NE2K_RESET), status);
490023     //
490024     // Interrupt status register (ISR)
490025     // -----
490026     // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
490027     // |-----|
490028     // | 1 | ? | ? | ? | ? | ? | ? | ? | 0x80
490029     // |-----|
490030     // |
490031     // Reset status
490032     //
490033     // Verify to have reset the NIC.
490034     //
490035     status = ne2k_isr_expect (io, 0x80);
490036     if (status)
490037     {
490038         errset (errno);
490039         return (-1);
490040     }
490041     //
490042     // Reset all ISR register flags.
490043     //
490044     out_8 ((io + NE2K_ISR), 0xFF);
490045     //
490046     // -----
490047     // GET ETHERNET ADDRESS FROM SA-PROM (Station
490048     // Address PROM)
490049     // -----
490050     //
490051     // Command register (CR)
490052     // -----
490053     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|

```

```

490054 // |-----|
490055 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x21
490056 // |-----|
490057 // | \_____/ \_____/ |
490058 // | | STOP
490059 // | |
490060 // | Abort/complete
490061 // | remote DMA
490062 // |
490063 // Register
490064 // page 0
490065 //
490066 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x21);
490067 //
490068 // Interrupt status register (ISR)
490069 // -----
490070 // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
490071 // |-----|
490072 // | 1 | ? | ? | ? | ? | ? | ? | ? | 0x80
490073 // |-----|
490074 // |
490075 // Reset status
490076 //
490077 // Verify to have reset the NIC.
490078 //
490079 status = ne2k_isr_expect (io, 0x80);
490080 if (status)
490081 {
490082     errset (errno);
490083     return (-1);
490084 }
490085 //
490086 // Data configuration register (DCR)
490087 // -----
490088 // | - | FT1|FT0|ARM| LS|LAS|BOS|WTS|
490089 // |-----|
490090 // | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0x48
490091 // |-----|
490092 // | \_____/ : | : :
490093 // | : | : : Byte DMA transfer
490094 // | : | : :
490095 // | : | : : Little endian byte order
490096 // | : | : :
490097 // | : | : : Dual 16 bit DMA mode
490098 // | : | : :
490099 // | : | : : Loopback OFF (normal operation)
490100 // | : | : :
490101 // | : | : : Send Command non executed: all frames removed
490102 // from
490103 // | Buffer Ring under program control
490104 // |
490105 // FIFO threshold 8 bytes
490106 //
490107 out_8 ((io + NE2K_DCR), 0x48);
490108 //
490109 // Reset remote byte count registers.
490110 //
490111 out_8 ((io + NE2K_RBCR0), 0x00);
490112 out_8 ((io + NE2K_RBCR1), 0x00);
490113 //
490114 // Disable interrupts with an empty mask.
490115 //
490116 out_8 ((io + NE2K_IMR), 0x00);
490117 //
490118 // Reset all ISR register flags.
490119 //
490120 out_8 ((io + NE2K_ISR), 0xFF);
490121 //
490122 // Receive configuration register (RCR)
490123 // -----
490124 // | - | - | MON|PRO| AM| AB| AR|SEP|
490125 // |-----|
490126 // | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x20
490127 // |-----|
490128 // | : : : :
490129 // | : : : : Frames with receive errors are
490130 // | : : : : rejected
490131 // | : : : :
490132 // | : : : : Frames with fewer than 64 bytes rejected
490133 // | : : : :
490134 // | : : : : Frames with broadcast destination rejected
490135 // | : : : : accepted
490136 // | : : : :
490137 // | : : : : Frames with multicast destination address
490138 // | : : : : not checked
490139 // | : : : :
490140 // | Physical address of node must match the station

```

```

490141 // | address
490142 // |
490143 // Monitor mode: frames checked but not buffered to
490144 // memory
490145 //
490146 // Monitor mode.
490147 //
490148 out_8 ((io + NE2K_RCR), 0x20);
490149 //
490150 // Transmit configuration register (TCR)
490151 // -----
490152 // | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
490153 // |-----|
490154 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x02
490155 // |-----|
490156 // \_____/ :
490157 // | CRC appended by the transmitter
490158 // |
490159 // Internal loopback (mode 1)
490160 //
490161 // [Loopback is not supported by Bochs]
490162 //
490163 // Transmit loopback.
490164 //
490165 out_8 ((io + NE2K_TCR), 0x02);
490166 //
490167 // Remote byte count registers to NE2K_SAPROM_SIZE:
490168 // the bytes to be
490169 // read from SA-PROM.
490170 //
490171 out_8 ((io + NE2K_RBCR0), NE2K_SAPROM_SIZE);
490172 out_8 ((io + NE2K_RBCR1), (NE2K_SAPROM_SIZE >> 8));
490173 //
490174 // Set the remote DMA address to zero.
490175 //
490176 out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0x00); // Must be
490177 // zero.
490178 out_8 ((io + NE2K_RSAR1), 0x00);
490179 //
490180 // Command register (CR)
490181 // -----
490182 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
490183 // |-----|
490184 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
490185 // |-----|
490186 // \_____/ \_____/ |
490187 // | | START
490188 // | Read
490189 // |
490190 // Register
490191 // page 0
490192 //
490193 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x0A);
490194 //
490195 // Save the SA-PROM content.
490196 //
490197 for (i = 0; i < NE2K_SAPROM_SIZE; i++)
490198 {
490199     sa_prom[i] = in_8 (io + NE2K_DATA);
490200 }
490201 //
490202 // Set NIC physical address from SA-PROM data.
490203 //
490204 par[0] = sa_prom[0];
490205 par[1] = sa_prom[2];
490206 par[2] = sa_prom[4];
490207 par[3] = sa_prom[6];
490208 par[4] = sa_prom[8];
490209 par[5] = sa_prom[10];
490210 //
490211 // Copy to the 'address' pointer.
490212 //
490213 if (address != NULL)
490214 {
490215     memcpy (address, par, (size_t) 6);
490216 }
490217 //
490218 // -----
490219 // INITIALIZATION SEQUENCE
490220 // -----
490221 //
490222 // Command register (CR)
490223 // -----
490224 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
490225 // |-----|
490226 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x21
490227 // |-----|

```

```

490228 // \_____/ \_____/ |
490229 // | | STOP
490230 // | |
490231 // | Abort/complete
490232 // | remote DMA
490233 // |
490234 // Register
490235 // page 0
490236 //
490237 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x21);
490238 //
490239 // There is no need to check the ISR value. At this
490240 // point,
490241 // ISR might report a reset status or a remote DMA
490242 // complete.
490243 // Go to the DCR register.
490244 //
490245 // Data configuration register (DCR)
490246 // -----
490247 // | - | FT1|FT0|ARM| LS|LAS|BOS|WTS|
490248 // |-----|
490249 // | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0x48
490250 // |-----|
490251 // \_____/ : | : :
490252 // | : | : : Byte DMA transfer
490253 // | : | : :
490254 // | : | : : Little endian byte order
490255 // | : | : :
490256 // | : | : : Dual 16 bit DMA mode
490257 // | : | :
490258 // | : | : Loopback OFF (normal operation)
490259 // | : | :
490260 // | Send Command non executed: all frames removed
490261 // from
490262 // | Buffer Ring under program control
490263 // |
490264 // FIFO threshold 8 bytes
490265 //
490266 out_8 ((io + NE2K_DCR), 0x48);
490267 //
490268 // Reset remote byte count registers.
490269 //
490270 out_8 ((io + NE2K_RBCR0), 0x00);
490271 out_8 ((io + NE2K_RBCR1), 0x00);
490272 //
490273 // Receive configuration register (RCR)
490274 // -----
490275 // | - | - | MON|PRO| AM| AB| AR|SEP|
490276 // |-----|
490277 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0x04
490278 // |-----|
490279 // : : : | : :
490280 // : : : | : Frames with receive errors are
490281 // : : : | : rejected
490282 // : : : | :
490283 // : : : | : Frames with fewer than 64 bytes rejected
490284 // : : : | :
490285 // : : : | : Frames with broadcast destination address
490286 // : : : | : accepted
490287 // : : : | :
490288 // : : : | : Frames with multicast destination address
490289 // : : : | : not checked
490290 // : : : | :
490291 // : : : | : Physical address of node must match the station
490292 // : : : | : address
490293 // : : : | :
490294 // Frames buffered to memory
490295 //
490296 // Normal operation and broadcast accepted.
490297 //
490298 out_8 ((io + NE2K_RCR), 0x04);
490299 //
490300 // Transmit page start (local DMA).
490301 //
490302 out_8 ((io + NE2K_TPSR), NE2K_TX_START);
490303 //
490304 // Transmit configuration register (TCR)
490305 // -----
490306 // | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
490307 // |-----|
490308 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x02
490309 // |-----|
490310 // \_____/ :
490311 // | CRC appended by the transmitter
490312 // |
490313 // Internal loopback (mode 1)
490314 //

```

```

490315 // [Loopback is not supported by Bochs]
490316 //
490317 // Transmit loopback.
490318 //
490319 out_8 ((io + NE2K_TCR), 0x02);
490320 //
490321 // Set receive buffer page start (local DMA).
490322 //
490323 out_8 ((io + NE2K_PSTART), NE2K_RX_START);
490324 //
490325 // Set boundary: the frame not yet read. At the
490326 // moment, it is the same
490327 // as the receive buffer page start.
490328 //
490329 out_8 ((io + NE2K_BNRY), NE2K_RX_START);
490330 //
490331 // Set receive buffer page stop (local DMA).
490332 //
490333 out_8 ((io + NE2K_PSTOP), NE2K_RX_STOP);
490334 //
490335 // Command register (CR)
490336 // -----
490337 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
490338 // |-----|
490339 // | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x61
490340 // |-----|
490341 // \____/ \____/ |
490342 // | | STOP
490343 // | |
490344 // | Abort/complete
490345 // | remote DMA
490346 // |
490347 // Register
490348 // page 1
490349 //
490350 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x61);
490351 //
490352 // Save physical address and multicast address.
490353 //
490354 out_8 ((io + NE2K_PAR0), par[0]);
490355 out_8 ((io + NE2K_PAR1), par[1]);
490356 out_8 ((io + NE2K_PAR2), par[2]);
490357 out_8 ((io + NE2K_PAR3), par[3]);
490358 out_8 ((io + NE2K_PAR4), par[4]);
490359 out_8 ((io + NE2K_PAR5), par[5]);
490360 //
490361 out_8 ((io + NE2K_MAR0), 0);
490362 out_8 ((io + NE2K_MAR1), 0);
490363 out_8 ((io + NE2K_MAR2), 0);
490364 out_8 ((io + NE2K_MAR3), 0);
490365 out_8 ((io + NE2K_MAR4), 0);
490366 out_8 ((io + NE2K_MAR5), 0);
490367 out_8 ((io + NE2K_MAR6), 0);
490368 out_8 ((io + NE2K_MAR7), 0);
490369 //
490370 // Set current page: the first frame to be saved
490371 // inside the receive
490372 // buffer. At the moment, it is the same as the
490373 // buffer page start.
490374 //
490375 out_8 ((io + NE2K_CURR), NE2K_RX_START);
490376 //
490377 // Command register (CR)
490378 // -----
490379 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
490380 // |-----|
490381 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x22
490382 // |-----|
490383 // \____/ \____/ |
490384 // | | START
490385 // | |
490386 // | Abort/complete
490387 // | remote DMA
490388 // |
490389 // Register
490390 // page 0
490391 //
490392 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x22);
490393 //
490394 // Reset all ISR register flags.
490395 //
490396 out_8 ((io + NE2K_ISR), 0xFF);
490397 //
490398 // ISR will be polled, but received packets will
490399 // fire the IRQ,
490400 // although it is not necessary. So the IMR
490401 // (Interrupt mask register)

```

```

490402 // is now set properly with the value 0x01.
490403 //
490404 // Interrupt mask register (IMR)
490405 // -----
490406 // | -- |RDCE|CNTE|OVWE|TXE|RXE|PTXE|PRXE|
490407 // |-----|
490408 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x01
490409 // |-----|
490410 // |
490411 // Enable interrupt when packet
490412 // received
490413 //
490414 out_8 ((io + NE2K_IMR), 0x01);
490415 //
490416 // Transmit configuration register (TCR)
490417 // -----
490418 // | - | - | - | OFST|ATD|LB1|LB0|CRC|
490419 // |-----|
490420 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x00
490421 // |-----|
490422 //
490423 // Normal operation.
490424 //
490425 out_8 ((io + NE2K_TCR), 0x00);
490426 //
490427 return (0);
490428 }

```

#### 94.4.24 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_rx.c

Si veda la sezione 93.16.

```

500001 #include <kernel/driver/pci.h>
500002 #include <kernel/net.h>
500003 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
500004 #include <kernel/ibm_i386.h>
500005 #include <errno.h>
500006 #include <kernel/lib_k.h>
500007 #include <kernel/lib_s.h>
500008 //-----
500009 #define DEBUG 0
500010 //-----
500011 int
500012 ne2k_rx (uintptr_t io)
500013 {
500014     int i;
500015     int bytes;
500016     int curr;
500017     int bnry;
500018     int next;
500019     int frame_status;
500020     int frame_size;
500021     int status;
500022     int n = net_index_eth (0, NULL, io);
500023     net_buffer_eth_t *buffer;
500024     //
500025     // Verify to have found a valid Ethernet device.
500026     //
500027     if (n < 0)
500028     {
500029         errset (ENODEV);
500030         return (-1);
500031     }
500032     //
500033     // Command register (CR)
500034     // -----
500035     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
500036     // |-----|
500037     // | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x62
500038     // |-----|
500039     // \____/ \____/ |
500040     // | | START
500041     // | |
500042     // | Abort/complete remote DMA
500043     // |
500044     // Register page 1
500045     //
500046     out_8 ((io + NE2K_CR), 0x62);
500047     //
500048     // Get the current position.
500049     //
500050     curr = in_8 (io + NE2K_CURR);
500051     //
500052     // Command register (CR)
500053     // -----
500054     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
500055     // |-----|

```

```

500056 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x22
500057 // '-----'
500058 // \_____/ \_____/ |
500059 // | | START
500060 // | |
500061 // | | Abort/complete remote DMA
500062 // | |
500063 // Register page 0
500064 //
500065 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x22);
500066 //
500067 // Get the boundary.
500068 //
500069 bnrly = in_8 (io + NE2K_BNRY);
500070 //
500071 // -----
500072 // The function is run because at least a frame was
500073 // received:
500074 // if index 'bnry' and index 'curr' are the same,
500075 // all the receive
500076 // ring buffer is to be copied.
500077 // -----
500078 //
500079 // Get all the frames ready from the internal
500080 // buffer.
500081 //
500082 while (1)
500083 {
500084 //
500085 // Find a place inside the frame table.
500086 //
500087 buffer = net_buffer_eth (n);
500088 //
500089 // Check to have a valid buffer pointer.
500090 //
500091 if (buffer == NULL)
500092 {
500093     errset (errno);
500094     return (-1);
500095 }
500096 //
500097 // First read 4 bytes starting from 'bnry'.
500098 //
500099 out_8 ((io + NE2K_RBCR0), 4);
500100 out_8 ((io + NE2K_RBCR1), 0);
500101 //
500102 // Set the remote DMA address to bnrly.
500103 //
500104 out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0x00); // Must be
500105 // zero.
500106 out_8 ((io + NE2K_RSAR1), bnrly);
500107 //
500108 // Command register (CR)
500109 // -----
500110 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
500111 // |-----|
500112 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
500113 // '-----'
500114 // \_____/ \_____/ |
500115 // | | START
500116 // | |
500117 // | | Read
500118 // | |
500119 // Register page 0
500120 //
500121 out_8 (io + NE2K_CR, 0x0A);
500122 //
500123 // Frame status
500124 //
500125 frame_status = in_8 (io + NE2K_DATA);
500126 //
500127 // Next frame.
500128 //
500129 next = in_8 (io + NE2K_DATA);
500130 //
500131 // Frame size low.
500132 //
500133 frame_size = in_8 (io + NE2K_DATA);
500134 //
500135 // Frame size high
500136 //
500137 frame_size += (in_8 (io + NE2K_DATA) * 256);
500138 //
500139 // Interrupt status register (ISR)
500140 // -----
500141 // |RST|RDC|CNT|OVN|TXE|RXE|PTX|PRX|
500142 // |-----|

```

```

500143 // | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x40
500144 // '-----'
500145 // |
500146 // Remote DMA complete
500147 //
500148 // Verify to have finished with DMA transfer.
500149 //
500150 status = ne2k_isr_expect (io, 0x40);
500151 if (status)
500152 {
500153     errset (errno);
500154     return (-1);
500155 }
500156 //
500157 // Now read again all the frame plus header (the
500158 // initial 4 bytes).
500159 //
500160 buffer->clock = k_clock ();
500161 buffer->size = frame_size - 4;
500162 //
500163 if (DEBUG)
500164 {
500165     k_printf
500166     ("0x%02x[BNRY=0x%02x "
500167      "CURR=0x%02x]0x%02x size=%i\n",
500168      NE2K_RX_START, bnrly, curr, NE2K_RX_STOP,
500169      frame_size);
500170 }
500171 //
500172 if (next == bnrly)
500173 {
500174     k_printf
500175     ("[%s] next==bnry but should "
500176      "not happen!\n", __func__);
500177     errset (E_DRIVER_FAULT);
500178     return (-1);
500179 }
500180 //
500181 if (next > bnrly)
500182 {
500183     bytes = frame_size;
500184 }
500185 //
500186 if (next < bnrly)
500187 {
500188     //
500189     // Read up to the bottom.
500190     //
500191     bytes = ((NE2K_RX_STOP - bnrly) * 256);
500192     bytes = min (bytes, frame_size);
500193 }
500194 //
500195 // Read frame content: first part.
500196 //
500197 out_8 ((io + NE2K_RBCR0), bytes & 0xFF);
500198 out_8 ((io + NE2K_RBCR1), bytes >> 8);
500199 //
500200 out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0); // MUST be
500201 // zero. :-{
500202 out_8 ((io + NE2K_RSAR1), bnrly);
500203 //
500204 // Command register (CR)
500205 // -----
500206 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
500207 // |-----|
500208 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
500209 // '-----'
500210 // \_____/ \_____/ |
500211 // | | START
500212 // | |
500213 // | | Read
500214 // | |
500215 // Register page 0
500216 //
500217 out_8 (io + NE2K_CR, 0x0A);
500218 //
500219 // Jump the first four bytes (no way to start
500220 // after
500221 // the page start).
500222 //
500223 in_8 (io + NE2K_DATA);
500224 in_8 (io + NE2K_DATA);
500225 in_8 (io + NE2K_DATA);
500226 in_8 (io + NE2K_DATA);
500227 bytes -= 4;
500228 //
500229 // Get the frame data.

```

```

500230 //
500231 i = 0;
500232 for (; bytes > 0; i++, bytes--)
500233 {
500234     buffer->frame.octet[i] = in_8 (io + NE2K_DATA);
500235 }
500236 //
500237 // Interrupt status register (ISR)
500238 // -----
500239 // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
500240 // |-----|
500241 // | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x40
500242 // -----
500243 // |
500244 // Remote DMA complete
500245 //
500246 // Verify to have finished with DMA transfer.
500247 //
500248 status = ne2k_isr_expect (io, 0x40);
500249 if (status)
500250 {
500251     errset (errno);
500252     return (-1);
500253 }
500254 //
500255 if (next < bnry)
500256 {
500257     //
500258     // There might be a second part to read.
500259     //
500260     bytes =
500261         frame_size - ((NE2K_RX_STOP - bnry) * 256);
500262 }
500263 //
500264 if (bytes > 0)
500265 {
500266     //
500267     out_8 ((io + NE2K_RBCR0), bytes & 0xFF);
500268     out_8 ((io + NE2K_RBCR1), bytes >> 8);
500269     //
500270     out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0);
500271     out_8 ((io + NE2K_RSAR1), NE2K_RX_START);
500272     //
500273     // Command register (CR)
500274     // -----
500275     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
500276     // |-----|
500277     // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
500278     // -----
500279     // \_____/ \_____/ |
500280     // | | START
500281     // | |
500282     // | Read
500283     // |
500284     // Register page 0
500285     //
500286     out_8 (io + NE2K_CR, 0x0A);
500287     //
500288     for (; bytes > 0; i++, bytes--)
500289     {
500290         buffer->frame.octet[i] =
500291             in_8 (io + NE2K_DATA);
500292     }
500293     //
500294     // Interrupt status register (ISR)
500295     // -----
500296     // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
500297     // |-----|
500298     // | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x40
500299     // -----
500300     // |
500301     // Remote DMA complete
500302     //
500303     // Verify to have finished with DMA
500304     // transfer.
500305     //
500306     status = ne2k_isr_expect (io, 0x40);
500307     if (status)
500308     {
500309         errset (errno);
500310         return (-1);
500311     }
500312 }
500313 //
500314 // Update BNRY.
500315 //
500316 bnry = next;

```

```

500317     out_8 (io + NE2K_BNRY, bnry);
500318     //
500319     // If the new bnry is equal to curr, the loop is
500320     // finished.
500321     //
500322     if (bnry == curr)
500323     {
500324         //
500325         // finish.
500326         //
500327         return (0);
500328     }
500329 }
500330 }

```

## 94.4.25 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_rx\_reset.c

Si veda la sezione 93.16.

```

510001 #include <kernel/driver/pci.h>
510002 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
510003 #include <kernel/ibm_i386.h>
510004 #include <errno.h>
510005 #include <kernel/lib_k.h>
510006 #include <kernel/lib_s.h>
510007 //-----
510008 #define DEBUG 1
510009 //-----
510010 int
510011 ne2k_rx_reset (uintptr_t io)
510012 {
510013     int status;
510014     //
510015     // Command register (CR)
510016     // -----
510017     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
510018     // |-----|
510019     // | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0x21
510020     // -----
510021     // \_____/ \_____/ |
510022     // | | STOP
510023     // | |
510024     // | Abort/complete remote DMA
510025     // |
510026     // Register page 0
510027     //
510028     out_8 ((io + NE2K_CR), 0x21);
510029     //
510030     // Interrupt status register (ISR)
510031     // -----
510032     // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
510033     // |-----|
510034     // | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x80
510035     // -----
510036     // |
510037     // Reset
510038     //
510039     status = ne2k_isr_expect (io, 0x80);
510040     if (status)
510041     {
510042         errset (errno);
510043         return (-1);
510044     }
510045     //
510046     //
510047     //
510048     out_8 ((io + NE2K_RBCR0), 0);
510049     out_8 ((io + NE2K_RBCR1), 0);
510050     //
510051     // Command register (CR)
510052     // -----
510053     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
510054     // |-----|
510055     // | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x22
510056     // -----
510057     // \_____/ \_____/ |
510058     // | | START
510059     // | |
510060     // | Abort/complete remote DMA
510061     // |
510062     // Register page 0
510063     //
510064     out_8 (io + NE2K_CR, 0x22);
510065     //
510066     return (0);
510067 }

```

## 94.4.26 kernel/driver/nic/ne2k/ne2k\_tx.c

Si veda la sezione 93.16.

```

520001 #include <kernel/driver/pci.h>
520002 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
520003 #include <kernel/ibm_i386.h>
520004 #include <errno.h>
520005 #include <kernel/lib_k.h>
520006 #include <kernel/lib_s.h>
520007 //-----
520008 int
520009 ne2k_tx (uintptr_t io, void *buffer, size_t size)
520010 {
520011     int i;
520012     int status;
520013     uint8_t *b = buffer;
520014     //
520015     // Read the command register to see if the NIC is
520016     // transmitting.
520017     // The value 0x26 tells that the NIC is
520018     // transmitting.
520019     //
520020     // Command register (CR)
520021     // -----
520022     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
520023     // |-----|
520024     // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0x26
520025     // |-----|
520026     // \____/ \____/ | |
520027     // | | | Start
520028     // | | Transmit frame
520029     // | Abort/complete
520030     // | remote DMA
520031     // Register
520032     // page 0
520033     //
520034     status = in_8 (io + NE2K_CR);
520035     if (status == 0x26)
520036     {
520037         errset (EBUSY);
520038         return (-1);
520039     }
520040     //
520041     // Set up the frame size: the size is split into
520042     // RBCR0 and RBCR1
520043     // registers.
520044     //
520045     out_8 ((io + NE2K_RBCR0), (size & 0xFF));
520046     out_8 ((io + NE2K_RBCR1), (size >> 8));
520047     //
520048     // Set the remote DMA address.
520049     //
520050     out_8 ((io + NE2K_RSAR0), 0x00); // Must be
520051     // zero.
520052     out_8 ((io + NE2K_RSAR1), NE2K_TX_BUFFER);
520053     //
520054     // Command register (CR)
520055     // -----
520056     // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
520057     // |-----|
520058     // | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0x12
520059     // |-----|
520060     // \____/ \____/ | |
520061     // | | | Start
520062     // | |
520063     // | Write
520064     // Register
520065     // page 0
520066     //
520067     out_8 ((io + NE2K_CR), 0x12);
520068     //
520069     // Write to the data port all the frame.
520070     //
520071     for (i = 0; i < size; i++)
520072     {
520073         out_8 ((io + NE2K_DATA), b[i]);
520074     }
520075     //
520076     // Interrupt status register (ISR)
520077     // -----
520078     // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
520079     // |-----|
520080     // | 0 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0x40
520081     // |-----|
520082     // |
520083     // Remote DMA complete
520084     //
520085     // Verify to have finished with DMA transfer.

```

```

520086 //
520087 status = ne2k_isr_expect (io, 0x40);
520088 if (status)
520089 {
520090     errset (errno);
520091     return (-1);
520092 }
520093 //
520094 // Set transmit page start, to the transmit buffer.
520095 //
520096 out_8 (io + NE2K_TPSR, NE2K_TX_BUFFER);
520097 //
520098 // Set transmit byte count (frame size).
520099 //
520100 out_8 ((io + NE2K_TBCR0), (size & 0xFF));
520101 out_8 ((io + NE2K_TBCR1), (size >> 8));
520102 //
520103 // Command register (CR)
520104 // -----
520105 // |PS1|PS0|RD2|RD1|RD0|TXP|STA|STP|
520106 // |-----|
520107 // | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0x26
520108 // |-----|
520109 // \____/ \____/ | |
520110 // | | | Start
520111 // | | Transmit frame
520112 // | Abort/complete remote DMA
520113 // Register
520114 // page 0
520115 //
520116 // Send frame!
520117 //
520118 out_8 ((io + NE2K_CR), 0x26);
520119 //
520120 // Interrupt status register (ISR)
520121 // -----
520122 // |RST|RDC|CNT|OVW|TXE|RXE|PTX|PRX|
520123 // |-----|
520124 // | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0x0A
520125 // |-----|
520126 // | |
520127 // | Frame transmitted with no errors
520128 // Transmit error
520129 //
520130 // Wait the end of transmission: might get a good
520131 // transmission
520132 // report, or an error transmission report.
520133 //
520134 status = ne2k_isr_expect (io, 0x0A);
520135 if (status)
520136 {
520137     errset (errno);
520138     return (-1);
520139 }
520140 //
520141 // Transmit status (TSR)
520142 // -----
520143 // |OWC|CDH| FU|CRS|ABT|COL| - |PTX|
520144 // |-----|
520145 // | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 | 0 | 0x38
520146 // |-----|
520147 // | | |
520148 // | | Transmit aborted
520149 // | Carrier sense lost
520150 // FIFO underrun
520151 //
520152 // Check if there was an error, during transmission.
520153 //
520154 status = in_8 (io + NE2K_TSR);
520155 if (status & 0x38)
520156 {
520157     errset (EIO);
520158     return (-1);
520159 }
520160 //
520161 // Done.
520162 //
520163 return (0);
520164 //
520165 }

```

## 94.4.27 kernel/driver/pci.h

Si veda la sezione 93.19.

```

530001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_PCI_H
530002 #define _KERNEL_DRIVER_PCI_H 1

```



```

530003 //-----
530004 #include <stdint.h>
530005 #include <sys/types.h>
530006 //-----
530007 //
530008 #define PCI_MAX_DEVICES      8
530009 #define PCI_MAX_BUSES       256 // Fixed.
530010 #define PCI_MAX_SLOTS       32 // Fixed.
530011 //
530012 #define PCI_CONFIG_ADDRESS   0x0CF8
530013 #define PCI_CONFIG_DATA     0x0CFC
530014 //
530015 // CONFIG_ADDRESS register structure.
530016 //
530017 typedef union
530018 {
530019     uint32_t selector;
530020     struct
530021     {
530022         uint32_t zero:2,
530023             reg:6,
530024             function:3, slot:5, bus:8, reserved:7, enable:1;
530025     };
530026 } pci_address_t;
530027 //
530028 // CONFIG_DATA register structures.
530029 //
530030 typedef union
530031 {
530032     uint32_t r[16];
530033     struct
530034     {
530035         struct
530036         {
530037             uint32_t vendor_id:16, device_id:16;
530038             //
530039             uint32_t command:16, status:16;
530040             //
530041             uint32_t revision_id:8,
530042                 prog_if:8, subclass:8, class_code:8;
530043             //
530044             uint32_t cache_line_size:8,
530045                 latency_timer:8,
530046                 header_type:7, multi_function:1, bist:8;
530047             //
530048             uint32_t bar0;
530049             uint32_t bar1;
530050             uint32_t bar2;
530051             uint32_t bar3;
530052             uint32_t bar4;
530053             uint32_t bar5;
530054             uint32_t cardbus_cis_pointer;
530055             uint32_t expansion_rom_base_address;
530056             //
530057             uint32_t subsystem_vendor_id:16, subsystem_id:16;
530058             //
530059             uint32_t capabilities_pointer:8, reserved_1:24;
530060             //
530061             uint32_t reserved_2;
530062             //
530063             uint32_t interrupt_line:8,
530064                 interrupt_pin:8, min_grant:8, max_latency:8;
530065         };
530066     };
530067 } pci_header_type_00_t;
530068 //
530069 //-----
530070 //
530071 // PCI table row.
530072 //
530073 typedef struct
530074 {
530075     unsigned char bus;
530076     unsigned char slot;
530077     unsigned short int vendor_id;
530078     unsigned short int device_id;
530079     unsigned char class_code;
530080     unsigned char subclass;
530081     unsigned char prog_if;
530082     uintptr_t base_io;
530083     unsigned char irq;
530084 } pci_t;
530085 //
530086 extern pci_t pci_table[PCI_MAX_DEVICES];
530087 //
530088 //-----
530089 void pci_init (void);

```

```

530090 //-----
530091 #endif

```

## 94.4.28 kernel/driver/pci/pci\_init.c

Si veda la sezione 93.19.

```

540001 #include <kernel/driver/pci.h>
540002 #include <kernel/ibm_i386.h>
540003 #include <errno.h>
540004 //-----
540005 extern pci_t pci_table[PCI_MAX_DEVICES];
540006 //-----
540007 void
540008 pci_init (void)
540009 {
540010     pci_header_type_00_t pci;
540011     pci_address_t pci_addr;
540012     //
540013     int t; // PCI table index.
540014     int b; // PCI bus index.
540015     int s; // PCI slot index.
540016     int r; // PCI header register index.
540017     //
540018     // Reset the PCI table.
540019     //
540020     for (t = 0; t < PCI_MAX_DEVICES; t++)
540021     {
540022         pci_table[t].bus = 0;
540023         pci_table[t].slot = 0;
540024         pci_table[t].vendor_id = 0;
540025         pci_table[t].device_id = 0;
540026         pci_table[t].class_code = 0;
540027         pci_table[t].subclass = 0;
540028         pci_table[t].prog_if = 0;
540029         pci_table[t].base_io = 0;
540030         pci_table[t].irq = 0;
540031     }
540032     //
540033     // Scan PCI buses and slots.
540034     //
540035     t = 0;
540036     //
540037     for (b = 0; b < PCI_MAX_BUSES && t < PCI_MAX_DEVICES; b++)
540038     {
540039         //
540040         // Will not check multi functions devices (we
540041         // are shure that
540042         // we don't have them).
540043         //
540044         for (s = 0;
540045              s < PCI_MAX_SLOTS && t < PCI_MAX_DEVICES; s++)
540046         {
540047             pci_addr.selector = 0;
540048             pci_addr.enable = 1;
540049             pci_addr.bus = b;
540050             pci_addr.slot = s;
540051             //
540052             pci_addr.reg = 0;
540053             out_32 (PCI_CONFIG_ADDRESS, pci_addr.selector);
540054             pci.r[0] = in_32 (PCI_CONFIG_DATA);
540055             //
540056             if (pci.r[0] == 0xFFFFFFFF)
540057             {
540058                 //
540059                 // There is no such bus:slot
540060                 // combination!
540061                 //
540062                 continue;
540063             }
540064             else
540065             {
540066                 for (r = 1; r < 16; r++)
540067                 {
540068                     pci_addr.reg = r;
540069                     out_32 (PCI_CONFIG_ADDRESS,
540070                          pci_addr.selector);
540071                     pci.r[r] = in_32 (PCI_CONFIG_DATA);
540072                 }
540073             }
540074             //
540075             // We consider only PCI header type 0x00!
540076             //
540077             if (pci.header_type != 0)
540078             {
540079                 continue;
540080             }

```

```

540081 //
540082 // We do not consider PCI bridge devices!
540083 //
540084 if (pci.class_code == 0x06)
540085 {
540086     continue;
540087 }
540088 //
540089 // Save the device inside the PCI table.
540090 //
540091 pci_table[t].bus = b;
540092 pci_table[t].slot = s;
540093 pci_table[t].vendor_id = pci.vendor_id;
540094 pci_table[t].device_id = pci.device_id;
540095 pci_table[t].class_code = pci.class_code;
540096 pci_table[t].subclass = pci.subclass;
540097 pci_table[t].prog_if = pci.prog_if;
540098 pci_table[t].base_io = pci.bar0 & 0xFFFFF000;
540099 pci_table[t].irq = pci.interrupt_line;
540100 //
540101 k_printf ("%s]: %04x:%04x io=%04x irq=%i\n",
540102     __func__, pci_table[t].vendor_id,
540103     pci_table[t].device_id,
540104     pci_table[t].base_io, pci_table[t].irq);
540105 //
540106 // Next PCI table row.
540107 //
540108 t++;
540109 }
540110 }
540111 }

```

#### 94.4.29 kernel/driver/pci/pci\_public.c

Si veda la sezione 93.19.

```

550001 #include <kernel/driver/pci.h>
550002 //-----
550003 pci_t pci_table[PCI_MAX_DEVICES];
550004 //-----

```

#### 94.4.30 kernel/driver/screen.h

Si veda la sezione 93.22.

```

560001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_SCREEN_H
560002 #define _KERNEL_DRIVER_SCREEN_H 1
560003 //-----
560004 #include <restrict.h>
560005 #include <stdint.h>
560006 //-----
560007 // Virtual consoles data and VGA references.
560008 //
560009 #define SCREEN_MAX 4
560010 #define SCREEN_ROWS 25
560011 #define SCREEN_COLS 80
560012 #define SCREEN_CELLS (SCREEN_ROWS * SCREEN_COLS)
560013 //
560014 #define VGA_ATTR 0x07
560015 #define VGA_ADDR 0xB8000
560016 #define VGA_CELL ((uint16_t *) VGA_ADDR)
560017 //
560018 typedef struct
560019 {
560020     uint16_t cell[SCREEN_CELLS]; // [1]
560021     int position;
560022 } screen_t;
560023 //
560024 // [1] Every character on the screen needs another
560025 // attribute byte.
560026 //
560027 //-----
560028 extern int screen_active;
560029 extern screen_t screen_table[];
560030 //-----
560031 int screen_clear (screen_t * screen);
560032 screen_t *screen_current (void);
560033 void screen_init (void);
560034 int screen_new_line (screen_t * screen);
560035 int screen_number (screen_t * screen);
560036 screen_t *screen_pointer (int scrn);
560037 int screen_putc (screen_t * screen, int c);
560038 int screen_scroll (screen_t * screen);
560039 int screen_select (screen_t * screen);
560040 void screen_update (screen_t * screen);
560041 //-----
560042 #define screen_cell(c, attrib) \

```

```

560043 ((uint16_t) c \
560044 | (((uint16_t) attrib) << 8) & 0xFF00))
560045 //-----
560046 #endif

```

#### 94.4.31 kernel/driver/screen/screen\_clear.c

Si veda la sezione 93.22.

```

570001 #include <kernel/driver/screen.h>
570002 #include <errno.h>
570003 //-----
570004 int
570005 screen_clear (screen_t * screen)
570006 {
570007     int j;
570008     //
570009     // Check argument.
570010     //
570011     if (screen == NULL)
570012     {
570013         errset (EINVAL);
570014         return (-1);
570015     }
570016     //
570017     // Clear the virtual screen.
570018     //
570019     for (j = 0; j < SCREEN_CELLS; j++)
570020     {
570021         screen->cell[j] = screen_cell (' ', VGA_ATTR);
570022     }
570023     //
570024     // Place the cursor at the top.
570025     //
570026     screen->position = 0;
570027     //
570028     // Update the screen if it is the active one.
570029     //
570030     screen_update (screen);
570031     //
570032     // Ok.
570033     //
570034     return (0);
570035 }

```

#### 94.4.32 kernel/driver/screen/screen\_current.c

Si veda la sezione 93.22.

```

580001 #include <kernel/driver/screen.h>
580002 //-----
580003 screen_t *
580004 screen_current (void)
580005 {
580006     if (screen_active >= 0 && screen_active < SCREEN_MAX)
580007     {
580008         return &screen_table[screen_active];
580009     }
580010     else
580011     {
580012         return &screen_table[0];
580013     }
580014 }

```

#### 94.4.33 kernel/driver/screen/screen\_init.c

Si veda la sezione 93.22.

```

590001 #include <kernel/driver/screen.h>
590002 //-----
590003 void
590004 screen_init (void)
590005 {
590006     int i;
590007     int j;
590008     //
590009     // Reset and clear all virtual consoles.
590010     //
590011     for (i = 0; i < SCREEN_MAX; i++)
590012     {
590013         //
590014         // Reset position.
590015         //
590016         screen_table[i].position = 0;
590017         //
590018         for (j = 0; j < SCREEN_CELLS; j++)
590019         {

```

```

590020     screen_table[i].cell[j] =
590021     screen_cell (' ', VGA_ATTR);
590022     }
590023     }
590024     //
590025     // Select the first screen.
590026     //
590027     screen_active = 0;
590028 }

```

#### 94.4.34 kernel/driver/screen/screen\_new\_line.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

600001 #include <kernel/driver/screen.h>
600002 #include <errno.h>
600003 //-----
600004 int
600005 screen_new_line (screen_t * screen)
600006 {
600007     int row;
600008     //
600009     // Check argument.
600010     //
600011     if (screen == NULL)
600012     {
600013         errset (EINVAL);
600014         return (-1);
600015     }
600016     //
600017     // Find row position on screen.
600018     //
600019     row = (screen->position / SCREEN_COLS);
600020     //
600021     // We want to go one row down.
600022     //
600023     row++;
600024     //
600025     // Scroll the screen if necessary.
600026     //
600027     for (; row >= SCREEN_ROWS; row--)
600028     {
600029         screen_scroll (screen);
600030     }
600031     //
600032     // Reset position at the beginning of the line.
600033     //
600034     screen->position = row * SCREEN_COLS;
600035     //
600036     // Update the video if it is the current one. This
600037     // is necessary to
600038     // update the cursor position, if the original
600039     // column was not zero.
600040     //
600041     screen_update (screen);
600042     //
600043     // Ok.
600044     //
600045     return (0);
600046 }

```

#### 94.4.35 kernel/driver/screen/screen\_number.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

610001 #include <kernel/driver/screen.h>
610002 #include <stddef.h>
610003 #include <errno.h>
610004 #include <kernel/lib_k.h>
610005 //-----
610006 int
610007 screen_number (screen_t * screen)
610008 {
610009     ptrdiff_t distance;
610010     int n;
610011     //
610012     if (screen == NULL)
610013     {
610014         errset (EINVAL);
610015         return (-1);
610016     }
610017     //
610018     distance = (void *) screen - (void *) &screen_table[0];
610019     //
610020     n = (distance % (sizeof (screen_t)));
610021     //
610022     if (n != 0)

```

```

610023     {
610024         errset (EINVAL); // Invalid pointer placement.
610025         return (-1);
610026     }
610027     //
610028     n = (distance / (sizeof (screen_t)));
610029     //
610030     if (n < 0 || n > SCREEN_MAX)
610031     {
610032         errset (EINVAL); // Pointer outside the screen
610033         // table.
610034         return (-1);
610035     }
610036     //
610037     // If we are here, variable 'n' holds the right
610038     // screen number.
610039     //
610040     return (n);
610041 }

```

#### 94.4.36 kernel/driver/screen/screen\_pointer.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

620001 #include <kernel/driver/screen.h>
620002 #include <errno.h>
620003 //-----
620004 screen_t *
620005 screen_pointer (int scrn)
620006 {
620007     if (scrn >= 0 && scrn < SCREEN_MAX)
620008     {
620009         return &screen_table[scrn];
620010     }
620011     else
620012     {
620013         errset (EINVAL);
620014         return (NULL);
620015     }
620016 }

```

#### 94.4.37 kernel/driver/screen/screen\_public.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

630001 #include <kernel/driver/screen.h>
630002 #include <errno.h>
630003 //-----
630004 int screen_active;
630005 screen_t screen_table[SCREEN_MAX];

```

#### 94.4.38 kernel/driver/screen/screen\_putc.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

640001 #include <kernel/driver/screen.h>
640002 #include <errno.h>
640003 //-----
640004 int
640005 screen_putc (screen_t * screen, int c)
640006 {
640007     int row;
640008     int col;
640009     //
640010     if (screen == NULL)
640011     {
640012         errset (EINVAL);
640013         return (-1);
640014     }
640015     //
640016     // Find row-col position on screen.
640017     //
640018     row = (screen->position / SCREEN_COLS);
640019     col = (screen->position - (row * SCREEN_COLS));
640020     //
640021     //
640022     //
640023     if (c == '\n' || c == '\r')
640024     {
640025         screen_new_line (screen);
640026         return (0);
640027     }
640028     else if (c == '\b')
640029     {
640030         screen->position--;
640031         if (screen->position < 0)
640032         {

```

```

640033     screen->position = 0;
640034     }
640035     screen_update (screen);
640036     return (0);
640037 }
640038 else if (screen->position == (SCREEN_CELLS - 1))
640039 {
640040     //
640041     // It is not a control character and we are
640042     // already at the
640043     // last cell of the last row.
640044     //
640045     screen_scroll (screen);
640046 }
640047 //
640048 // If we are here, it is not a control character.
640049 // So: print it.
640050 //
640051 screen->cell[screen->position] =
640052     screen_cell (c, VGA_ATTR);
640053 screen->position++;
640054 screen_update (screen);
640055 //
640056 return (0);
640057 }

```

#### 94.4.39 kernel/driver/screen/screen\_scroll.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

650001 #include <kernel/driver/screen.h>
650002 #include <errno.h>
650003 //-----
650004 int
650005 screen_scroll (screen_t * screen)
650006 {
650007     int a;        // screen[].cell[] index.
650008     int b;        // screen[].cell[] index
650009     //
650010     // Check argument.
650011     //
650012     if (screen == NULL)
650013     {
650014         errset (EINVAL);
650015         return (-1);
650016     }
650017     //
650018     // Move up a line.
650019     //
650020     for (a = 0, b = SCREEN_COLS; b < SCREEN_CELLS; a++, b++)
650021     {
650022         screen->cell[a] = screen->cell[b];
650023     }
650024     //
650025     // Clear last screen line.
650026     //
650027     for (b = (SCREEN_CELLS - SCREEN_COLS);
650028          b < SCREEN_CELLS; b++)
650029     {
650030         screen->cell[b] = screen_cell (' ', VGA_ATTR);
650031     }
650032     //
650033     // Update position.
650034     //
650035     screen->position -= SCREEN_COLS;
650036     if (screen->position < 0)
650037     {
650038         screen->position = 0;
650039     }
650040     //
650041     // Update the video if it is the current one.
650042     //
650043     screen_update (screen);
650044     //
650045     // Ok.
650046     //
650047     return (0);
650048 }

```

#### 94.4.40 kernel/driver/screen/screen\_select.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

660001 #include <kernel/driver/screen.h>
660002 #include <errno.h>
660003 #include <kernel/ibm_i386.h>
660004 //-----

```

```

660005 int
660006 screen_select (screen_t * screen)
660007 {
660008     int scrn;
660009     //
660010     if (screen == NULL)
660011     {
660012         errset (EINVAL);
660013         return (-1);
660014     }
660015     //
660016     // Get screen number.
660017     //
660018     scrn = screen_number (screen);
660019     if (scrn < 0)
660020     {
660021         errset (EINVAL); // The screen pointer was
660022         // invalid.
660023         return (-1);
660024     }
660025     //
660026     // Set the current screen, update the screen memory
660027     // and put the cursor.
660028     //
660029     screen_active = scrn;
660030     //
660031     screen_update (screen);
660032     //
660033     // Ok.
660034     //
660035     return (0);
660036 }

```

#### 94.4.41 kernel/driver/screen/screen\_update.c

« Si veda la sezione 93.22.

```

670001 #include <kernel/driver/screen.h>
670002 #include <kernel/ibm_i386.h>
670003 #include <stddef.h>
670004 //-----
670005 void
670006 screen_update (screen_t * screen)
670007 {
670008     screen_t *screen_showing;
670009     int j;
670010     unsigned char position_high;
670011     unsigned char position_low;
670012     //
670013     // Check input: if it is the NULL pointer, or it is
670014     // not a valid
670015     // pointer, then select the current screen.
670016     //
670017     if ((screen == NULL) || (screen_number (screen) < 0))
670018     {
670019         screen = screen_current ();
670020     }
670021     //
670022     // Get current screen anyway.
670023     //
670024     screen_showing = screen_current ();
670025     //
670026     // Verify again to be in a valid screen.
670027     //
670028     if (screen_number (screen_showing) < 0)
670029     {
670030         return;
670031     }
670032     //
670033     // If the selected screen is also the current
670034     // screen, then
670035     // must update the content (otherwise there is
670036     // nothing to do).
670037     //
670038     if (screen_showing == screen)
670039     {
670040         //
670041         // Copy virtual screen to real screen memory.
670042         //
670043         for (j = 0; j < SCREEN_CELLS; j++)
670044         {
670045             VGA_CELL[j] = screen->cell[j];
670046         }
670047         //
670048         // Place the cursor.
670049         //
670050         position_high =

```

```

670051     (unsigned char) (screen->position >> 8);
670052     position_low = (unsigned char) (screen->position);
670053     //
670054     out_8 (0x3D4, 0x0E);
670055     out_8 (0x3D5, position_high);
670056     out_8 (0x3D4, 0x0F);
670057     out_8 (0x3D5, position_low);
670058     }
670059 }

```

#### 94.4.42 kernel/driver/tty.h

Si veda la sezione 93.24.

```

680001 #ifndef _KERNEL_DRIVER_TTY_H
680002 #define _KERNEL_DRIVER_TTY_H 1
680003 //-----
680004 #include <stddef.h>
680005 #include <stdint.h>
680006 #include <stdio.h>
680007 #include <sys/types.h>
680008 #include <kernel/ibm_i386.h>
680009 #include <termios.h>
680010 //-----
680011 #define TTYS_CONSOLE 4
680012 #define TTYS_SERIAL 0
680013 #define TTYS_TOTAL (TTYS_CONSOLE + TTYS_SERIAL)
680014 //-----
680015 #define TTY_INPUT_LINE_EDITING 0
680016 #define TTY_INPUT_LINE_CLOSED 1
680017 //-----
680018 typedef struct
680019 {
680020     dev_t device;
680021     pid_t pgrp; // Process group.
680022     struct termios attr; // termios attributes.
680023     unsigned char status; // 0 = edit, 1 = end edit.
680024     char line[MAX_CANON]; // Canonical input line.
680025     int lpr; // Input line position read.
680026     int lpw; // Input line position write.
680027 } tty_t;
680028 //-----
680029 extern tty_t tty_table[TTYS_TOTAL];
680030 //-----
680031 tty_t *tty_reference (dev_t device);
680032 dev_t tty_console (dev_t device);
680033 int tty_read (dev_t device);
680034 void tty_write (dev_t device, int c);
680035 void tty_init (void);
680036 //-----
680037 #endif

```

#### 94.4.43 kernel/driver/tty/tty\_console.c

Si veda la sezione 93.24.

```

690001 #include <sys/os32.h>
690002 #include <kernel/driver/tty.h>
690003 #include <kernel/driver/screen.h>
690004 //-----
690005 dev_t
690006 tty_console (dev_t device)
690007 {
690008     static dev_t device_active = DEV_CONSOLE0; // First
690009     // time.
690010     dev_t device_previous;
690011     screen_t *screen;
690012     //
690013     // Check if it required only the current device.
690014     //
690015     if (device == 0)
690016     {
690017         return (device_active);
690018     }
690019     //
690020     // Fix if the device is not valid.
690021     //
690022     if (device > DEV_CONSOLE3 || device < DEV_CONSOLE0)
690023     {
690024         device = DEV_CONSOLE0;
690025     }
690026     //
690027     // Update.
690028     //
690029     device_previous = device_active;
690030     device_active = device;
690031     //

```

```

690032 // Get screen pointer.
690033 //
690034 screen = screen_pointer ((int) (device_active & 0x00FF));
690035 //
690036 // Switch.
690037 //
690038 screen_select (screen);
690039 //
690040 // Return previous device value.
690041 //
690042 return (device_previous);
690043 }

```

#### 94.4.44 kernel/driver/tty/tty\_init.c

Si veda la sezione 93.24.

```

700001 #include <sys/os32.h>
700002 #include <kernel/driver/tty.h>
700003 #include <kernel/driver/screen.h>
700004 #include <termios.h>
700005 //-----
700006 void
700007 tty_init (void)
700008 {
700009     int page; // console page.
700010     //
700011     // Console initialization: console pages correspond
700012     // to the first
700013     // terminal items.
700014     //
700015     for (page = 0; page < TTYS_CONSOLE; page++)
700016     {
700017         tty_table[page].device = DEV_CONSOLE0 + page;
700018         tty_table[page].pgrp = 0;
700019         tty_table[page].line[0] = 0;
700020         tty_table[page].lpr = 0;
700021         tty_table[page].lpw = 0;
700022         tty_table[page].status = TTY_INPUT_LINE_EDITING;
700023         //
700024         // Termios default configuration.
700025         //
700026         tty_table[page].attr.c_iflag = BRKINT | ICRNL;
700027         tty_table[page].attr.c_oflag = 0;
700028         tty_table[page].attr.c_cflag = 0;
700029         tty_table[page].attr.c_lflag =
700030             ECHO | ECHOE | ECHOK | ECHONL | ICANON | ISIG;
700031         //
700032         // VEOF == ASCII EOT
700033         //
700034         tty_table[page].attr.c_cc[VEOF] = 0x04;
700035         //
700036         // VEOL == undefined
700037         //
700038         tty_table[page].attr.c_cc[VEOL] = 0x00;
700039         //
700040         // VERASE == ASCII BS
700041         //
700042         tty_table[page].attr.c_cc[VERASE] = 0x08;
700043         //
700044         // VINTR == ASCII ETX
700045         //
700046         tty_table[page].attr.c_cc[VINTR] = 0x03;
700047         //
700048         // VKILL == undefined
700049         //
700050         tty_table[page].attr.c_cc[VKILL] = 0x00;
700051         //
700052         // VMIN == 0
700053         //
700054         tty_table[page].attr.c_cc[VMIN] = 0x00;
700055         //
700056         // VQUIT == ASCII FS
700057         //
700058         tty_table[page].attr.c_cc[VQUIT] = 0x1C;
700059         //
700060         // VSTART == undefined
700061         //
700062         tty_table[page].attr.c_cc[VSTART] = 0x00;
700063         //
700064         // VSUSP == undefined
700065         //
700066         tty_table[page].attr.c_cc[VSUSP] = 0x00;
700067         //
700068         // VTIME == 0
700069         //
700070         tty_table[page].attr.c_cc[VTIME] = 0x00;

```

```

700071     }
700072     //
700073     // Set video mode.
700074     //
700075     screen_init ();
700076     //
700077     // Select the first console.
700078     //
700079     tty_console (DEV_CONSOLE0);
700080     //
700081     // Nothing else to configure (only consoles are
700082     // available).
700083     //
700084     return;
700085 }

```

#### 94.4.45 kernel/driver/tty/tty\_public.c

« Si veda la sezione 93.24.

```

710001 #include <kernel/driver/tty.h>
710002 //-----
710003 tty_t tty_table[TTYS_TOTAL];

```

#### 94.4.46 kernel/driver/tty/tty\_read.c

« Si veda la sezione 93.24.

```

720001 #include <sys/os32.h>
720002 #include <kernel/driver/tty.h>
720003 #include <kernel/lib_k.h>
720004 //-----
720005 int
720006 tty_read (dev_t device)
720007 {
720008     tty_t *tty;
720009     int key;
720010     //
720011     tty = tty_reference (device);
720012     if (tty == NULL)
720013     {
720014         k_printf
720015             ("kernel alert: cannot find terminal device "
720016              "0x%08x!\n", (int) device);
720017         //
720018         return (-1);
720019     }
720020     //
720021     // Read from canonical input line, but only if it is
720022     // time to read.
720023     //
720024     if (tty->status == TTY_INPUT_LINE_CLOSED)
720025     {
720026         if (tty->lpr > tty->lpw)
720027         {
720028             //
720029             // There is nothing to read!
720030             // Reset input line.
720031             //
720032             tty->lpw = 0;
720033             tty->lpr = 0;
720034             tty->status = TTY_INPUT_LINE_EDITING;
720035             //
720036             return (-1);
720037         }
720038         //
720039         // Read the key.
720040         //
720041         key = tty->line[tty->lpr];
720042         //
720043         // Move up the read cursor.
720044         //
720045         tty->lpr++;
720046     }
720047     else
720048     {
720049         return (-1);
720050     }
720051     //
720052     // Return the key.
720053     //
720054     return (key);
720055 }
720056 }

```

#### 94.4.47 kernel/driver/tty/tty\_reference.c

« Si veda la sezione 93.24.

```

730001 #include <kernel/driver/tty.h>
730002 //-----
730003 tty_t *
730004 tty_reference (dev_t device)
730005 {
730006     int t;        // Terminal index.
730007     //
730008     // If device is zero, a reference to the whole table
730009     // is returned.
730010     //
730011     if (device == 0)
730012     {
730013         return (tty_table);
730014     }
730015     //
730016     // Otherwise, a scan is made to find the selected
730017     // device.
730018     //
730019     for (t = 0; t < TTYS_TOTAL; t++)
730020     {
730021         if (tty_table[t].device == device)
730022         {
730023             //
730024             // Device found. Return the pointer.
730025             //
730026             return (&tty_table[t]);
730027         }
730028     }
730029     //
730030     // No device found!
730031     //
730032     return (NULL);
730033 }

```

#### 94.4.48 kernel/driver/tty/tty\_write.c

« Si veda la sezione 93.24.

```

740001 #include <sys/os32.h>
740002 #include <kernel/driver/tty.h>
740003 #include <kernel/driver/screen.h>
740004 //-----
740005 void
740006 tty_write (dev_t device, int c)
740007 {
740008     screen_t *screen;
740009     //
740010     if ((device & 0xFF00) == (DEV_CONSOLE_MAJOR << 8))
740011     {
740012         //
740013         // Get screen pointer.
740014         //
740015         screen = screen_pointer ((int) (device & 0x00FF));
740016         //
740017         screen_putc (screen, c);
740018     }
740019 }

```

#### 94.5 os32: «kernel/fs.h»

« Si veda la sezione 93.6.

```

750001 #ifndef _KERNEL_FS_H
750002 #define _KERNEL_FS_H 1
750003 //-----
750004 #include <stdint.h>
750005 #include <sys/types.h>
750006 #include <sys/stat.h>
750007 #include <stdio.h>
750008 #include <limits.h>
750009 #include <kernel/memory.h>
750010 #include <sys/socket.h>
750011 #include <netinet/in.h>
750012 #include <netinet/tcp.h>
750013 #include <kernel/net/ip.h>
750014 #include <kernel/net/tcp.h>
750015 #include <sys/os32.h>
750016 //-----
750017 #define SB_MAX_INODE_BLOCKS    8        // 8*8192
750018                                 // inodes max.
750019 #define SB_MAX_ZONE_BLOCKS    8        // 8*8192
750020                                 // data-zones
750021                                 // max.
750022 #define SB_BLOCK_SIZE        1024     // Fixed for

```

```

750023 // Minix file
750024 // system.
750025 #define SB_MAX_ZONE_SIZE 4096 // log2 max is
750026 // 1.
750027 -----
750028 //
750029 // blocks * (1024 * 8 / 16)
750030 // = number of bits, divided 16.
750031 //
750032 #define SB_MAP_INODE_SIZE (SB_MAX_INODE_BLOCKS*512)
750033 #define SB_MAP_ZONE_SIZE (SB_MAX_ZONE_BLOCKS*512)
750034 -----
750035 //
750036 // Number of zone pointers contained inside a zone,
750037 // used as an indirect inode list
750038 // (a pointer = 16 bits = 2 bytes).
750039 //
750040 #define INODE_MAX_INDIRECT_ZONES (SB_MAX_ZONE_SIZE/2)
750041 -----
750042 #define INODE_MAX_REFERENCES 0xFF
750043 -----
750044 typedef uint16_t zno_t; // Zone number.
750045 -----
750046 // The structured type 'inode_t' must be pre-declared
750047 // here, because the type sb_t, described before the
750048 // inode structure, has a member pointing to a type
750049 // 'inode_t'. So, must be declared previously the type
750050 // 'inode_t' as made of a type 'struct inode', then the
750051 // structure 'inode' can be described. But for a matter
750052 // of coherence, all other structured data declared
750053 // inside this file follow the same procedure.
750054 //
750055 typedef struct sb sb_t;
750056 typedef struct inode inode_t;
750057 typedef struct sock sock_t;
750058 typedef struct file file_t;
750059 typedef struct fd fd_t;
750060 typedef struct directory directory_t;
750061 -----
750062 #define SB_MAX_SLOTS 16 // Handle max 16 file
750063 // systems.
750064
750065 struct sb
750066 { // File system super block:
750067     uint16_t inodes; // inodes available;
750068     uint16_t zones; // zones available (disk
750069 // size);
750070     uint16_t map_inode_blocks; // inode bit map
750071 // blocks;
750072     uint16_t map_zone_blocks; // data-zone bit map
750073 // blocks;
750074     uint16_t first_data_zone; // first data-zone;
750075     uint16_t log2_size_zone; // log_2
750076 // (size_zone/block_size);
750077     uint32_t max_file_size; // max file size in
750078 // bytes;
750079     uint16_t magic_number; // file system magic
750080 // number.
750081 // -----
750082 // Extra management data, not saved inside the file
750083 // system
750084 // super block.
750085 // -----
750086     dev_t device; // FS device [3]
750087     inode_t *inode_mounted_on; // [4]
750088     blksize_t blksize; // Calculated zone size.
750089     int options; // [5]
750090     uint16_t map_inode[SB_MAP_INODE_SIZE];
750091     uint16_t map_zone[SB_MAP_ZONE_SIZE];
750092     char changed;
750093 };
750094
750095 extern sb_t sb_table[SB_MAX_SLOTS];
750096 //
750097 // [3] the member 'device' must be kept at the same
750098 // position, because it is used to calculate the
750099 // super block header size, saved on disk.
750100 //
750101 // [4] If this pointer is not NULL, the super block is
750102 // related to a device mounted on a directory. The
750103 // inode of such directory is recorded here. Please
750104 // note that it is type 'void *', instead of type
750105 // 'inode_t', because type 'inode_t' is declared
750106 // after type 'sb_t'.
750107 //
750108 // Please note that the type 'sb_t' is declared
750109 // before the type 'inode_t', but this member
750110 // points to a type 'inode_t'.

```

```

750110 // This is the reason because it was necessary to
750111 // declare first the type 'inode_t' as made of
750112 // 'struct inode', to be described later. For
750113 // coherence, all derived type made of structured
750114 // data, are first declared as structure, and then,
750115 // later, described.
750116 //
750117 // [5] Mount options can be only 'MOUNT_DEFAULT' or
750118 // 'MOUNT_RO', as defined inside file
750119 // 'lib/sys/os32.h'.
750120 //
750121 -----
750122 #define INODE_MAX_SLOTS (32 * OPEN_MAX)
750123 #define INODE_PIPE_BUFFER_SIZE 18 // (7 dir. + 2
750124 // ind.) * 2.
750125 //
750126 struct inode
750127 { // Inode (32 byte total):
750128     uint16_t mode; // file type and permissions;
750129     uint16_t uid; // user ID (16 bit);
750130     uint32_t size; // file size in bytes;
750131     uint32_t time; // file data modification
750132 // time;
750133     uint8_t gid; // group ID (8 bit);
750134     uint8_t links; // links to the inode;
750135     uint16_t direct[7]; // direct zones;
750136     uint16_t indirect1; // indirect zones;
750137     uint16_t indirect2; // double indirect zones.
750138 // -----
750139 // Extra management data, not saved inside the disk
750140 // file system.
750141 // -----
750142     sb_t *sb; // Inode's super block. [7]
750143     inode_t ino; // Inode number.
750144     sb_t *sb_attached; // [8]
750145     blkcnt_t blkcnt; // Rounded size/blksize.
750146     unsigned char references; // Run time active
750147 // references.
750148     char changed:1, // 1 == to be saved.
750149     pipe_dir:1; // 0 == read, 1 == write.
750150     unsigned char pipe_off_read; // Pipe read offset.
750151     unsigned char pipe_off_write; // Pipe write offset
750152     unsigned char pipe_ref_read; // Pipe read
750153 // references.
750154     unsigned char pipe_ref_write; // Pipe write
750155 // references
750156 };
750157
750158 extern inode_t inode_table[INODE_MAX_SLOTS];
750159 //
750160 // [7] the member 'sb' must be kept at the same
750161 // position, because it is used to calculate the
750162 // inode header size, saved on disk.
750163 //
750164 // [8] If the inode is a mount point for another
750165 // device, the other super block pointer is saved
750166 // inside 'sb_attached'.
750167 //
750168 -----
750169 #define SOCK_MAX_SLOTS 64
750170 #define SOCK_MAX_QUEUE (SOCK_MAX_SLOTS/4)
750171 //
750172 struct sock
750173 {
750174     int family;
750175     int type;
750176     int protocol;
750177     h_addr_t laddr; // Local address, host byte
750178 // order.
750179     h_port_t lport; // Local port, host byte
750180 // order.
750181     h_addr_t raddr; // Remote address, host byte
750182 // order.
750183     h_port_t rport; // Remote port, host byte
750184 // order.
750185     struct
750186     {
750187         clock_t clock[IP_MAX_PACKETS]; // [9]
750188     } read;
750189     uint8_t active:1, // Is the socket used?
750190     unreachable:1, //
750191     unreachable_host:1, // ICMP unreachable status.
750192     unreachable_prot:1, //
750193     unreachable_port:1; //
750194     struct
750195     {
750196         uint16_t conn:4, // Connection status.

```

```

750197     can_write:1,      // Can write to send_data[.
750198     can_read:1,      // Can read from *recv_index.
750199     can_send:1,      // Can send data.
750200     can_recv:1,      // Can receive data.
750201     send_closed:1,   // Closed send direction.
750202     recv_closed:1;   // Closed receive direction.
750203     //
750204     uint32_t lsq[16]; // Local sequence array.
750205     uint32_t lsq_ack; // Expected acknowledge.
750206     uint32_t rsq[16]; // Remote sequence array.
750207     uint8_t lsqi:4,   // Local sequence array index.
750208     rsqi:4;          // Remote sequence array index.
750209     //
750210     clock_t clock;   // When was last send.
750211     //
750212     uint8_t send_data[TCP_MSS - sizeof (struct tcphdr)];
750213     size_t send_size; // Size of 'send_data[]'
750214     // content.
750215     int send_flags;
750216     uint8_t recv_data[TCP_MAX_DATA_SIZE]; // Data
750217     // received.
750218     size_t recv_size; // Size of 'recv_data[]'
750219     // content.
750220     uint8_t *recv_index; // Read index inside
750221     // 'recv_data[]'.
750222     pid_t listen_pid; // Process listening at local
750223     // port.
750224     int listen_max;   // Max connection requests.
750225     int listen_queue[SOCK_MAX_QUEUE]; // [10]
750226 } tcp;
750227 };
750228 //
750229 extern sock_t sock_table[SOCK_MAX_SLOTS];
750230 //
750231 // [9] The array 'read.clock[]' has the same size as
750232 // the array as 'ip_tables[]', so that it can be
750233 // saved, inside the former, the clock time of a
750234 // packet read for the socket purposes.
750235 // This is necessary to know if the packet was
750236 // already managed inside the socket system, or
750237 // it is new.
750238 //
750239 // [10] When a process listen o a local port, member
750240 // 'listen_pid' contains the pid number; member
750241 // 'listen_max' contains the max allowed
750242 // connections that will be serviced; the array
750243 // 'listen_queue[]' will contain the file
750244 // descriptors of established connections.
750245 // If 'listen_queue[x]' is equal to -1, it means
750246 // that there is no file descriptor there.
750247 //
750248 //-----
750249 #define FILE_MAX_SLOTS          (64 * OPEN_MAX)
750250
750251 struct file
750252 {
750253     int references;
750254     off_t offset; // File position.
750255     int oflags; // Open mode: r/w/r+w [11]
750256     inode_t *inode;
750257     sock_t *sock;
750258 };
750259
750260 extern file_t file_table[FILE_MAX_SLOTS];
750261 //
750262 // [11] the member 'oflags' can get only O_RDONLY,
750263 // O_WRONLY, O_RDWR, (from header 'fcntl.h')
750264 // combined with OR binary operator.
750265 //
750266 //-----
750267 struct fd
750268 {
750269     int fl_flags; // File status flags and file
750270     // access modes. [12]
750271     int fd_flags; // File descriptor flags:
750272     // currently only FD_CLOEXEC.
750273     file_t *file; // Pointer to the file table.
750274 };
750275 //
750276 // [12] the member 'fl_flags' can get only O_RDONLY,
750277 // O_WRONLY, O_RDWR, O_CREAT, O_EXCL, O_NOCTTY,
750278 // O_TRUNC, O_APPEND and O_NONBLOCK
750279 // (from header 'fcntl.h') combined with OR
750280 // binary operator.
750281 // Options like O_DSYNC, O_RSYNC and O_SYNC are
750282 // not taken into consideration by os32.
750283 //

```

```

750284 // Please notice that each process has its own 'fd'
750285 // table, embedded inside the process table.
750286 //-----
750287 struct directory
750288 { // Directory entry:
750289     uint16_t ino; // inode number;
750290     char name[NAME_MAX]; // file name.
750291 };
750292 //-----
750293 void fs_init (void);
750294 //-----
750295 int sb_inode_status (sb_t * sb, ino_t ino);
750296 sb_t *sb_mount (dev_t device, inode_t ** inode_mnt,
750297                 int options);
750298 void sb_print (void);
750299 sb_t *sb_reference (dev_t device);
750300 int sb_save (sb_t * sb);
750301 int sb_zone_status (sb_t * sb, zno_t zone);
750302 //-----
750303 zno_t zone_alloc (sb_t * sb);
750304 int zone_free (sb_t * sb, zno_t zone);
750305 void zone_print (sb_t * sb, zno_t zone);
750306 int zone_read (sb_t * sb, zno_t zone, void *buffer);
750307 int zone_write (sb_t * sb, zno_t zone, void *buffer);
750308 //-----
750309 inode_t *inode_alloc (dev_t device, mode_t mode,
750310                      uid_t uid, gid_t gid);
750311 int inode_check (inode_t * inode, mode_t type,
750312                 int perm, uid_t uid, gid_t gid);
750313 int inode_dir_empty (inode_t * inode);
750314 ssize_t inode_file_read (inode_t * inode, off_t offset,
750315                          void *buffer, size_t count,
750316                          int *eof);
750317 ssize_t inode_file_write (inode_t * inode,
750318                           off_t offset,
750319                           const void *buffer, size_t count);
750320 int inode_free (inode_t * inode);
750321 blkcnt_t inode_fzones_read (inode_t * inode,
750322                             zno_t zone_start,
750323                             void *buffer, blkcnt_t blkcnt);
750324 blkcnt_t inode_fzones_write (inode_t * inode,
750325                              zno_t zone_start,
750326                              void *buffer, blkcnt_t blkcnt);
750327 inode_t *inode_get (dev_t device, ino_t ino);
750328 inode_t *inode_pipe_make (void);
750329 ssize_t inode_pipe_read (inode_t * inode, void *buffer,
750330                          size_t count, int *eof);
750331 ssize_t inode_pipe_write (inode_t * inode,
750332                           const void *buffer, size_t count);
750333 void inode_print (void);
750334 int inode_put (inode_t * inode);
750335 inode_t *inode_reference (dev_t device, ino_t ino);
750336 int inode_save (inode_t * inode);
750337 inode_t *inode_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode);
750338 int inode_truncate (inode_t * inode);
750339 zno_t inode_zone (inode_t * inode, zno_t fzone, int write);
750340 //-----
750341 file_t *file_pipe_make (void);
750342 file_t *file_reference (int fno);
750343 file_t *file_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode,
750344                              int oflags);
750345 //-----
750346 dev_t path_device (pid_t pid, const char *path);
750347 int path_fix (char *path);
750348 int path_full (const char *path,
750349               const char *path_cwd, char *full_path);
750350 inode_t *path_inode (pid_t pid, const char *path);
750351 inode_t *path_inode_link (pid_t pid, const char *path,
750352                           inode_t * inode, mode_t mode);
750353 //-----
750354 int fd_dup (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_min);
750355 fd_t *fd_reference (pid_t pid, int *fdn);
750356 //-----
750357 //
750358 // void sock_put (sock_t *s);
750359 //
750360 #define sock_put(s) (s->active=0)
750361
750362 sock_t *sock_reference (int skn);
750363 h_port_t sock_free_port (void);
750364 //-----
750365
750366 #endif

```

94.5.1 kernel/fs/fd\_dup.c .....480

94.5.2 kernel/fs/fd\_reference.c .....481



94.5.3	kernel/fs/file_pipe_make.c	482
94.5.4	kernel/fs/file_reference.c	482
94.5.5	kernel/fs/file_stdio_dev_make.c	483
94.5.6	kernel/fs/fs_init.c	483
94.5.7	kernel/fs/fs_public.c	484
94.5.8	kernel/fs/inode_alloc.c	484
94.5.9	kernel/fs/inode_check.c	486
94.5.10	kernel/fs/inode_dir_empty.c	487
94.5.11	kernel/fs/inode_file_read.c	488
94.5.12	kernel/fs/inode_file_write.c	490
94.5.13	kernel/fs/inode_free.c	491
94.5.14	kernel/fs/inode_fzones_read.c	492
94.5.15	kernel/fs/inode_fzones_write.c	492
94.5.16	kernel/fs/inode_get.c	493
94.5.17	kernel/fs/inode_pipe_make.c	496
94.5.18	kernel/fs/inode_pipe_read.c	497
94.5.19	kernel/fs/inode_pipe_write.c	498
94.5.20	kernel/fs/inode_print.c	499
94.5.21	kernel/fs/inode_put.c	500
94.5.22	kernel/fs/inode_reference.c	501
94.5.23	kernel/fs/inode_save.c	503
94.5.24	kernel/fs/inode_stdio_dev_make.c	503
94.5.25	kernel/fs/inode_truncate.c	504
94.5.26	kernel/fs/inode_zone.c	506
94.5.27	kernel/fs/path_device.c	512
94.5.28	kernel/fs/path_fix.c	513
94.5.29	kernel/fs/path_full.c	514
94.5.30	kernel/fs/path_inode.c	514
94.5.31	kernel/fs/path_inode_link.c	517
94.5.32	kernel/fs/sb_inode_status.c	521
94.5.33	kernel/fs/sb_mount.c	521
94.5.34	kernel/fs/sb_print.c	524
94.5.35	kernel/fs/sb_reference.c	524
94.5.36	kernel/fs/sb_save.c	525
94.5.37	kernel/fs/sb_zone_status.c	526
94.5.38	kernel/fs/sock_free_port.c	526
94.5.39	kernel/fs/sock_reference.c	526
94.5.40	kernel/fs/zone_alloc.c	527
94.5.41	kernel/fs/zone_free.c	528
94.5.42	kernel/fs/zone_print.c	529
94.5.43	kernel/fs/zone_read.c	529
94.5.44	kernel/fs/zone_write.c	530

#### 94.5.1 kernel/fs/fd\_dup.c

« Si veda la sezione 93.6.1.

```

760001 #include <kernel/proc.h>
760002 #include <kernel/fs.h>
760003 #include <errno.h>
760004 #include <fcntl.h>
760005 //-----
760006 int
760007 fd_dup (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_min)
760008 {
760009     proc_t *ps;
760010     int fdn_new;
760011     //

```

```

760012 // Verify argument.
760013 //
760014 if (fdn_min < 0 || fdn_min >= OPEN_MAX)
760015 {
760016     errset (EINVAL); // Invalid argument.
760017     return (-1);
760018 }
760019 //
760020 // Get process.
760021 //
760022 ps = proc_reference (pid);
760023 //
760024 // Verify if 'fdn_old' is a valid value.
760025 //
760026 if (fdn_old < 0 ||
760027     fdn_old >= OPEN_MAX || ps->fd[fdn_old].file == NULL)
760028 {
760029     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
760030     return (-1);
760031 }
760032 //
760033 // Find the first free slot and duplicate the file
760034 // descriptor.
760035 //
760036 for (fdn_new = fdn_min; fdn_new < OPEN_MAX; fdn_new++)
760037 {
760038     if (ps->fd[fdn_new].file == NULL)
760039     {
760040         ps->fd[fdn_new].fl_flags =
760041             ps->fd[fdn_old].fl_flags;
760042         ps->fd[fdn_new].fd_flags =
760043             ps->fd[fdn_old].fd_flags & ~FD_CLOEXEC;
760044         ps->fd[fdn_new].file = ps->fd[fdn_old].file;
760045         ps->fd[fdn_new].file->references++;
760046         return (fdn_new);
760047     }
760048 }
760049 //
760050 // No fd slot available.
760051 //
760052 errset (EMFILE); // Too many open files.
760053 return (-1);
760054 }

```

#### 94.5.2 kernel/fs/fd\_reference.c

« Si veda la sezione 93.6.2.

```

770001 #include <kernel/proc.h>
770002 #include <kernel/lib_k.h>
770003 #include <errno.h>
770004 //-----
770005 fd_t *
770006 fd_reference (pid_t pid, int *fdn)
770007 {
770008     proc_t *ps;
770009     //
770010     // Get process.
770011     //
770012     ps = proc_reference (pid);
770013     //
770014     // See what to do.
770015     //
770016     if (*fdn < 0)
770017     {
770018         //
770019         // Find the first free slot.
770020         //
770021         for (*fdn = 0; *fdn < OPEN_MAX; (*fdn)++)
770022         {
770023             if (ps->fd[*fdn].file == NULL)
770024             {
770025                 return (&(ps->fd[*fdn]));
770026             }
770027         }
770028         *fdn = -1;
770029         return (NULL);
770030     }
770031     else
770032     {
770033         if (*fdn < OPEN_MAX)
770034         {
770035             //
770036             // Might return even a free file descriptor.
770037             //
770038             return (&(ps->fd[*fdn]));
770039         }

```

```

770040     else
770041     {
770042         return (NULL);
770043     }
770044 }
770045 }

```

### 94.5.3 kernel/fs/file\_pipe\_make.c

« Si veda la sezione 93.6.4.

```

780001 #include <kernel/proc.h>
780002 #include <errno.h>
780003 #include <fcntl.h>
780004 //-----
780005 file_t *
780006 file_pipe_make (void)
780007 {
780008     inode_t *inode;
780009     file_t *file;
780010     //
780011     // Try to allocate a device inode.
780012     //
780013     inode = inode_pipe_make ();
780014     if (inode == NULL)
780015     {
780016         //
780017         // Variable 'errno' is already set by
780018         // 'inode_stdio_dev_make()'.
780019         //
780020         errset (errno);
780021         return (NULL);
780022     }
780023     //
780024     // Inode allocated: need to allocate the system file
780025     // item.
780026     //
780027     file = file_reference (-1);
780028     if (file == NULL)
780029     {
780030         //
780031         // Remove the inode and return an error.
780032         //
780033         inode_put (inode);
780034         errset (ENFILE); // Too many files open in
780035         // system.
780036         return (NULL);
780037     }
780038     //
780039     // Fill with data the system file item.
780040     //
780041     file->references = 2;
780042     file->oflags = (O_RDONLY | O_WRONLY);
780043     file->inode = inode;
780044     //
780045     // Return system file pointer.
780046     //
780047     return (file);
780048 }

```

### 94.5.4 kernel/fs/file\_reference.c

« Si veda la sezione 93.6.5.

```

790001 #include <kernel/proc.h>
790002 #include <errno.h>
790003 #include <fcntl.h>
790004 //-----
790005 file_t *
790006 file_reference (int fno)
790007 {
790008     //
790009     // Check type of request.
790010     //
790011     if (fno < 0)
790012     {
790013         //
790014         // Find a free slot.
790015         //
790016         for (fno = 0; fno < FILE_MAX_SLOTS; fno++)
790017         {
790018             if (file_table[fno].references <= 0)
790019             {
790020                 return (&file_table[fno]);
790021             }
790022         }
790023         return (NULL);

```

```

790024     }
790025     else if (fno > FILE_MAX_SLOTS)
790026     {
790027         return (NULL);
790028     }
790029     else
790030     {
790031         return (&file_table[fno]);
790032     }
790033 }

```

### 94.5.5 kernel/fs/file\_stdio\_dev\_make.c

« Si veda la sezione 93.6.6.

```

800001 #include <kernel/proc.h>
800002 #include <errno.h>
800003 #include <fcntl.h>
800004 //-----
800005 file_t *
800006 file_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode, int oflags)
800007 {
800008     inode_t *inode;
800009     file_t *file;
800010     //
800011     // Try to allocate a device inode.
800012     //
800013     inode = inode_stdio_dev_make (device, mode);
800014     if (inode == NULL)
800015     {
800016         //
800017         // Variable 'errno' is already set by
800018         // 'inode_stdio_dev_make()'.
800019         //
800020         errset (errno);
800021         return (NULL);
800022     }
800023     //
800024     // Inode allocated: need to allocate the system file
800025     // item.
800026     //
800027     file = file_reference (-1);
800028     if (file == NULL)
800029     {
800030         //
800031         // Remove the inode and return an error.
800032         //
800033         inode_put (inode);
800034         errset (ENFILE); // Too many files open in
800035         // system.
800036         return (NULL);
800037     }
800038     //
800039     // Fill with data the system file item.
800040     //
800041     file->references = 1;
800042     file->oflags = (oflags & (O_RDONLY | O_WRONLY));
800043     file->inode = inode;
800044     //
800045     // Return system file pointer.
800046     //
800047     return (file);
800048 }

```

### 94.5.6 kernel/fs/fs\_init.c

« Si veda la sezione 93.6.3.

```

810001 #include <kernel/fs.h>
810002 #include <string.h>
810003 //-----
810004 void
810005 fs_init (void)
810006 {
810007     int s;
810008     int i;
810009     int f;
810010     //
810011     for (s = 0; s < SB_MAX_SLOTS; s++)
810012     {
810013         sb_table[s].device = 0;
810014         sb_table[s].inode_mounted_on = NULL;
810015     }
810016     //
810017     for (i = 0; i < INODE_MAX_SLOTS; i++)
810018     {
810019         inode_table[i].references = 0;

```

```

810020     }
810021     //
810022     for (f = 0; f < FILE_MAX_SLOTS; f++)
810023     {
810024         file_table[f].references = 0;
810025         file_table[f].inode = NULL;
810026         file_table[f].sock = NULL;
810027     }
810028     //
810029     // Reset the socket table with 0x00.
810030     //
810031     memset (sock_table, 0x00, sizeof (sock_table));
810032 }

```

#### 94.5.7 kernel/fs/fs\_public.c

<<

Si veda la sezione 93.6.

```

820001 #include <kernel/fs.h>
820002 //-----
820003 sb_t sb_table[SB_MAX_SLOTS];
820004 file_t file_table[FILE_MAX_SLOTS];
820005 inode_t inode_table[INODE_MAX_SLOTS];
820006 sock_t sock_table[SOCK_MAX_SLOTS];
820007 //-----

```

#### 94.5.8 kernel/fs/inode\_alloc.c

<<

Si veda la sezione 93.6.7.

```

830001 #include <kernel/fs.h>
830002 #include <errno.h>
830003 #include <kernel/lib_k.h>
830004 #include <kernel/lib_s.h>
830005 //-----
830006 inode_t *
830007 inode_alloc (dev_t device, mode_t mode, uid_t uid,
830008             gid_t gid)
830009 {
830010     sb_t *sb;
830011     inode_t *inode;
830012     int m; // Index inside the inode map.
830013     int map_element;
830014     int map_bit;
830015     int map_mask;
830016     ino_t ino;
830017     //
830018     // Check for arguments.
830019     //
830020     if (mode == 0)
830021     {
830022         errset (EINVAL); // Invalid argument.
830023         return (NULL);
830024     }
830025     //
830026     // Get the super block from the known device.
830027     //
830028     sb = sb_reference (device);
830029     if (sb == NULL)
830030     {
830031         errset (ENODEV); // No such device.
830032         return (NULL);
830033     }
830034     //
830035     // Find a free inode.
830036     //
830037     while (1)
830038     {
830039         //
830040         // Scan the inode bit map, to find a free inode
830041         // for new allocation.
830042         //
830043         for (m = 0; m < (SB_MAP_INODE_SIZE * 16); m++)
830044         {
830045             map_element = m / 16;
830046             map_bit = m % 16;
830047             map_mask = 1 << map_bit;
830048             if (!(sb->map_inode[map_element] & map_mask))
830049             {
830050                 //
830051                 // Found a free element: change the map
830052                 // to
830053                 // allocate the inode.
830054                 //
830055                 sb->map_inode[map_element] |= map_mask;
830056                 sb->changed = 1;
830057                 ino = m; // Found a free inode:

```

```

830058         break; // exit the scan loop.
830059     }
830060 }
830061 //
830062 // Check if the scan was successful.
830063 //
830064 if (ino == 0)
830065 {
830066     errset (ENOSPC); // No space left on
830067     // device.
830068     return (NULL);
830069 }
830070 //
830071 // The inode was allocated inside the map in
830072 // memory.
830073 //
830074 inode = inode_get (device, ino);
830075 if (inode == NULL)
830076 {
830077     errset (ENFILE); // Too many files open
830078     // in system.
830079     return (NULL);
830080 }
830081 //
830082 // Verify if the inode is really free: if it
830083 // isn't, must save
830084 // it to disk.
830085 //
830086 if (inode->size > 0 || inode->links > 0)
830087 {
830088     //
830089     // Strange: should not have a size! Check if
830090     // there are even
830091     // links. Please note that 255 links (that
830092     // is -1) is to be
830093     // considered a free inode, marked in a
830094     // special way for some
830095     // unknown reason. Currently, 'LINK_MAX' is
830096     // equal to 254,
830097     // for that reason.
830098     //
830099     if (inode->links > 0 && inode->links < LINK_MAX)
830100     {
830101         //
830102         // Tell something.
830103         //
830104         k_printf ("kernel alert: device %04x: "
830105                 "found \"free\" inode %i "
830106                 "that still has size %i "
830107                 "and %i links!\n",
830108                 device, ino, inode->size,
830109                 inode->links);
830110         //
830111         // The inode must be set again to free,
830112         // inside
830113         // the bit map.
830114         //
830115         map_element = ino / 16;
830116         map_bit = ino % 16;
830117         map_mask = 1 << map_bit;
830118         sb->map_inode[map_element] &= ~map_mask;
830119         sb->changed = 1;
830120         //
830121         // Try to fix: reset all to zero.
830122         //
830123         inode->mode = 0;
830124         inode->uid = 0;
830125         inode->gid = 0;
830126         inode->time = 0;
830127         inode->links = 0;
830128         inode->size = 0;
830129         inode->direct[0] = 0;
830130         inode->direct[1] = 0;
830131         inode->direct[2] = 0;
830132         inode->direct[3] = 0;
830133         inode->direct[4] = 0;
830134         inode->direct[5] = 0;
830135         inode->direct[6] = 0;
830136         inode->indirect1 = 0;
830137         inode->indirect2 = 0;
830138         inode->changed = 1;
830139         //
830140         // Save fixed inode to disk.
830141         //
830142         inode_put (inode);
830143         continue;
830144     }

```

```

830145     else
830146     {
830147         //
830148         // Truncate the inode, save and break.
830149         //
830150         inode_truncate (inode);
830151         inode_save (inode);
830152         break;
830153     }
830154 }
830155 else
830156 {
830157     //
830158     // Considering free the inode found.
830159     //
830160     break;
830161 }
830162 }
830163 //
830164 // Put data inside the inode.
830165 //
830166 inode->mode = mode;
830167 inode->uid = uid;
830168 inode->gid = gid;
830169 inode->size = 0;
830170 inode->time = s_time ((pid_t) 0, NULL);
830171 inode->links = 0;
830172 inode->changed = 1;
830173 //
830174 // Save the inode.
830175 //
830176 inode_save (inode);
830177 //
830178 // Return the inode pointer.
830179 //
830180 return (inode);
830181 }

```

#### 94.5.9 kernel/fs/inode\_check.c

&lt;

Si veda la sezione 93.6.8.

```

840001 #include <kernel/fs.h>
840002 #include <errno.h>
840003 #include <kernel/lib_k.h>
840004 -----
840005 int
840006 inode_check (inode_t * inode, mode_t type, int perm,
840007             uid_t uid, gid_t gid)
840008 {
840009     //
840010     // Ensure that the variable 'type' has only the
840011     // requested file type.
840012     //
840013     type = (type & S_IFMT);
840014     //
840015     // Check inode argument.
840016     //
840017     if (inode == NULL)
840018     {
840019         errset (EINVAL); // Invalid argument.
840020         return (-1);
840021     }
840022     //
840023     // The inode is not NULL: verify that the inode is
840024     // of a type
840025     // allowed (the parameter 'type' can hold more than
840026     // one
840027     // possibility).
840028     //
840029     if (!(inode->mode & type))
840030     {
840031         errset (E_FILE_TYPE); // The file type is
840032         // not
840033         return (-1); // the expected one.
840034     }
840035     //
840036     // The file type is correct.
840037     //
840038     if (inode->uid != 0 && uid == 0)
840039     {
840040         return (0); // The root user has all
840041         // permissions.
840042     }
840043     //
840044     // The user is not root or the inode is owned by
840045     // root.

```

```

840046 //
840047 if (inode->uid == uid)
840048 {
840049     //
840050     // The user own the inode and must check user
840051     // permissions.
840052     //
840053     perm = (perm << 6);
840054     if ((inode->mode & perm) ^ perm)
840055     {
840056         errset (EACCES); // Permission denied.
840057         return (-1);
840058     }
840059     else
840060     {
840061         return (0);
840062     }
840063 }
840064 //
840065 // The user does not own the inode: the group
840066 // permissions are
840067 // checked.
840068 //
840069 if (inode->gid == gid)
840070 {
840071     //
840072     // The group own the inode and must check user
840073     // permissions.
840074     //
840075     perm = (perm << 3);
840076     if ((inode->mode & perm) ^ perm)
840077     {
840078         errset (EACCES); // Permission denied.
840079         return (-1);
840080     }
840081     else
840082     {
840083         return (0);
840084     }
840085 }
840086 //
840087 // The user and the group do not own the inode: the
840088 // other
840089 // permissions are checked.
840090 //
840091 if ((inode->mode & perm) ^ perm)
840092 {
840093     errset (EACCES); // Permission denied.
840094     return (-1);
840095 }
840096 else
840097 {
840098     return (0);
840099 }
840100 }

```

#### 94.5.10 kernel/fs/inode\_dir\_empty.c

&gt;

Si veda la sezione 93.6.9.

```

850001 #include <kernel/fs.h>
850002 #include <errno.h>
850003 #include <kernel/lib_k.h>
850004 -----
850005 int
850006 inode_dir_empty (inode_t * inode)
850007 {
850008     off_t start;
850009     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
850010     directory_t *dir;
850011     ssize_t size_read;
850012     int d; // Directory buffer index.
850013     //
850014     // Check argument: must be a directory.
850015     //
850016     if (inode == NULL || !S_ISDIR (inode->mode))
850017     {
850018         errset (EINVAL); // Invalid argument.
850019         return (0); // false
850020     }
850021     //
850022     // Read the directory content: if an item is present
850023     // (except '.' and
850024     // '..',) the directory is not empty.
850025     //
850026     for (start = 0;
850027         start < inode->size; start += inode->sb->blksize)

```

```

850028 {
850029     size_read =
850030     inode_file_read (inode, start, buffer,
850031                     inode->sb->blksize, NULL);
850032     if (size_read < sizeof (directory_t))
850033     {
850034         break;
850035     }
850036     //
850037     // Scan the directory portion just read.
850038     //
850039     dir = (directory_t *) buffer;
850040     //
850041     for (d = 0; d < size_read;
850042          d += (sizeof (directory_t)), dir++)
850043     {
850044         if (dir->ino != 0 &&
850045             strcmp (dir->name, ".", NAME_MAX) != 0
850046             && strcmp (dir->name, "..", NAME_MAX) != 0)
850047         {
850048             //
850049             // There is an item and the directory is
850050             // not empty.
850051             //
850052             return (0);    // false
850053         }
850054     }
850055 }
850056 //
850057 // Nothing was found; good!
850058 //
850059 return (1);    // true
850060 }

```

#### 94.5.11 kernel/fs/inode\_file\_read.c

« Si veda la sezione 93.6.10.

```

860001 #include <kernel/fs.h>
860002 #include <errno.h>
860003 #include <kernel/lib_k.h>
860004 //-----
860005 ssize_t
860006 inode_file_read (inode_t * inode, off_t offset,
860007                 void *buffer, size_t count, int *eof)
860008 {
860009     unsigned char *destination = (unsigned char *) buffer;
860010     unsigned char zone_buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
860011     blkcnt_t blkcnt_read;
860012     off_t off_fzone;    // File zone offset.
860013     off_t off_buffer;  // Destination buffer offset.
860014     ssize_t size_read; // Byte transfer counter.
860015     zno_t fzone;
860016     off_t off_end;
860017     //
860018     // The inode pointer must be valid, and
860019     // the start byte must be positive.
860020     //
860021     if (inode == NULL || offset < 0)
860022     {
860023         errset (EINVAL); // Invalid argument.
860024         return ((ssize_t) - 1);
860025     }
860026     //
860027     // Check if the start address is inside the file
860028     // size. This is not
860029     // an error, but zero bytes are read and '*eof' is
860030     // set. Otherwise,
860031     // '*eof' is reset.
860032     //
860033     if (offset >= inode->size)
860034     {
860035         (eof != NULL) ? *eof = 1 : 0;
860036         return (0);
860037     }
860038     else
860039     {
860040         (eof != NULL) ? *eof = 0 : 0;
860041     }
860042     //
860043     // Adjust, if necessary, the size of read, because
860044     // it cannot be
860045     // larger than the actual file size. The variable
860046     // 'off_end' is
860047     // used to calculate the position *after* the
860048     // requested read.
860049     // Remember that the first file position is byte

```

```

860050 // zero; so,
860051 // the byte index inside the file goes from zero to
860052 // inode->size -1.
860053 //
860054 off_end = offset;
860055 off_end += count;
860056 if (off_end > inode->size)
860057 {
860058     count = (inode->size - offset);
860059 }
860060 //
860061 // Read the first file-zone inside the zone buffer.
860062 //
860063 fzone = offset / inode->sb->blksize;
860064 off_fzone = offset % inode->sb->blksize;
860065 blkcnt_read =
860066     inode_fzones_read (inode, fzone, zone_buffer,
860067                       (blkcnt_t) 1);
860068 if (blkcnt_read <= 0)
860069 {
860070     //
860071     // Sorry!
860072     //
860073     k_printf
860074         ("inode_fzones_read (inode, fzone %i,... )\n",
860075          fzone);
860076     errset (EUNKNOWN);
860077     return (0);    // Zero bytes read!
860078 }
860079 //
860080 //
860081 // The first file-zone was read: copy it inside the
860082 // destination
860083 // buffer and continue reading the other zones
860084 // needed. Variables
860085 // 'off_buffer' (destination buffer index) and
860086 // 'size_read' (copy
860087 // byte counter) must be reset here. Variable
860088 // 'off_fzone' is already
860089 // set with the initial offset inside 'zone_buffer'.
860090 //
860091 off_buffer = 0;
860092 size_read = 0;
860093 //
860094 while (count)
860095 {
860096     //
860097     // Copy the zone buffer into the destination.
860098     // Variables
860099     // 'off_fzone', 'off_buffer' and 'size_read'
860100     // must not be
860101     // initialized inside the loop.
860102     //
860103     for (;
860104          off_fzone < inode->sb->blksize && count > 0;
860105          off_fzone++, off_buffer++, size_read++,
860106          count--, offset++)
860107     {
860108         destination[off_buffer] = zone_buffer[off_fzone];
860109     }
860110     //
860111     // If not all the bytes are copied, read the
860112     // next file-zone.
860113     //
860114     if (count)
860115     {
860116         //
860117         // Read another file-zone inside the zone
860118         // buffer.
860119         // Again, the function 'inode_fzones_read()'
860120         // might
860121         // return a null pointer, but the variable
860122         // 'errno' tells if
860123         // it is really an error. For this reason,
860124         // the variable
860125         // 'errno' must be reset before the read,
860126         // and checked after
860127         // it.
860128         //
860129         fzone = offset / inode->sb->blksize;
860130         off_fzone = offset % inode->sb->blksize;
860131         blkcnt_read =
860132             inode_fzones_read (inode, fzone,
860133                               zone_buffer, (blkcnt_t) 1);
860134         if (blkcnt_read <= 0)
860135         {

```

```

860137 //
860138 // Sorry: only 'size_read' bytes read!
860139 //
860140 errset (EUNKNOWN);
860141 return (size_read);
860142 }
860143 }
860144 }
860145 //
860146 // The requested size was read completely.
860147 //
860148 return (size_read);
860149 }

```

## 94.5.12 kernel/fs/inode\_file\_write.c

« Si veda la sezione 93.6.11.

```

870001 #include <kernel/fs.h>
870002 #include <errno.h>
870003 #include <kernel/lib_k.h>
870004 //-----
870005 ssize_t
870006 inode_file_write (inode_t * inode, off_t offset,
870007                  const void *buffer, size_t count)
870008 {
870009     unsigned char *buffer_source = (unsigned char *) buffer;
870010     unsigned char buffer_zone[SB_MAX_ZONE_SIZE];
870011     off_t off_fzone; // File zone offset.
870012     off_t off_source; // Source buffer offset.
870013     ssize_t size_copied; // Byte transfer counter.
870014     ssize_t size_written; // Byte written counter.
870015     zno_t fzone;
870016     zno_t zone;
870017     blkcnt_t blkcnt_read;
870018     int status;
870019     //
870020     // The inode pointer must be valid, and
870021     // the start byte must be positive.
870022     //
870023     if (inode == NULL || offset < 0)
870024     {
870025         errset (EINVAL); // Invalid argument.
870026         return ((ssize_t) - 1);
870027     }
870028     //
870029     // Read a zone, modify it with the source buffer,
870030     // then write it back
870031     // and continue reading and writing other zones if
870032     // needed.
870033     //
870034     for (size_written = 0, off_source = 0, size_copied =
870035          0; count > 0; size_written += size_copied)
870036     {
870037         //
870038         // Read the next file-zone inside the zone
870039         // buffer: the function
870040         // 'inode_zone()' is used to create
870041         // automatically the zone, if
870042         // it does not exist.
870043         //
870044         fzone = offset / inode->sb->blksize;
870045         off_fzone = offset % inode->sb->blksize;
870046         zone = inode_zone (inode, fzone, 1);
870047         if (zone == 0)
870048         {
870049             //
870050             // Return previously written bytes. The
870051             // variable 'errno' is
870052             // already set by 'inode_zone()'.
870053             //
870054             return (size_written);
870055         }
870056         blkcnt_read =
870057             inode_fzones_read (inode, fzone, buffer_zone,
870058                               (blkcnt_t) 1);
870059         if (blkcnt_read <= 0)
870060         {
870061             //
870062             // Even if the value is zero, there is a
870063             // problem reading the
870064             // zone to be overwritten (because
870065             // 'inode_zone()' should
870066             // have already created such zone). The
870067             // variable 'errno' is
870068             // already set by 'inode_fzones_read()'.
870069             //

```

```

870070         return ((ssize_t) - 1);
870071     }
870072     //
870073     // The zone was successfully loaded inside the
870074     // buffer: overwrite
870075     // the zone buffer with the source buffer.
870076     //
870077     for (size_copied = 0;
870078          off_fzone < inode->sb->blksize && count > 0;
870079          off_fzone++, off_source++, size_copied++,
870080          count--, offset++)
870081     {
870082         buffer_zone[off_fzone] =
870083             buffer_source[off_source];
870084     }
870085     //
870086     // Save the zone.
870087     //
870088     status = zone_write (inode->sb, zone, buffer_zone);
870089     if (status != 0)
870090     {
870091         //
870092         // Cannot save the zone: return the size
870093         // already written.
870094         // The variable 'errno' is already set by
870095         // 'zone_write()'.
870096         //
870097         return (size_written);
870098     }
870099     //
870100     // Zone saved: update the file size if necessary
870101     // (and the inode
870102     // too).
870103     //
870104     if (inode->size <= offset)
870105     {
870106         inode->size = offset;
870107         inode->changed = 1;
870108         inode_save (inode);
870109     }
870110     }
870111     //
870112     // All done successfully: return the value.
870113     //
870114     return (size_written);
870115 }

```

## 94.5.13 kernel/fs/inode\_free.c

« Si veda la sezione 93.6.12.

```

880001 #include <kernel/fs.h>
880002 #include <errno.h>
880003 #include <kernel/lib_k.h>
880004 //-----
880005 int
880006 inode_free (inode_t * inode)
880007 {
880008     int map_element;
880009     int map_bit;
880010     int map_mask;
880011     //
880012     if (inode == NULL)
880013     {
880014         errset (EINVAL); // Invalid argument.
880015         return (-1);
880016     }
880017     //
880018     map_element = inode->ino / 16;
880019     map_bit = inode->ino % 16;
880020     map_mask = 1 << map_bit;
880021     //
880022     if (inode->sb->map_inode[map_element] & map_mask)
880023     {
880024         inode->sb->map_inode[map_element] -= map_mask;
880025         inode->sb->changed = 1;
880026     }
880027     //
880028     inode->mode = 0;
880029     inode->uid = 0;
880030     inode->gid = 0;
880031     inode->size = 0;
880032     inode->time = 0;
880033     inode->links = 0;
880034     inode->changed = 1;
880035     inode->references = 0;
880036     //

```

```

880037     return (inode_save (inode));
880038 }

```

#### 94.5.14 kernel/fs/inode\_fzones\_read.c

« Si veda la sezione 93.6.13.

```

890001 #include <kernel/fs.h>
890002 #include <errno.h>
890003 #include <kernel/lib_k.h>
890004 //-----
890005 blkcnt_t
890006 inode_fzones_read (inode_t * inode, zno_t zone_start,
890007                   void *buffer, blkcnt_t blkcnt)
890008 {
890009     unsigned char *destination = (unsigned char *) buffer;
890010     int status; // 'zone_read()' return value.
890011     blkcnt_t blkcnt_read; // Zone counter/index.
890012     zno_t zone;
890013     zno_t fzone;
890014     //
890015     // Read the zones into the destination buffer.
890016     //
890017     for (blkcnt_read = 0, fzone = zone_start;
890018         blkcnt_read < blkcnt; blkcnt_read++, fzone++)
890019     {
890020         //
890021         // Calculate the zone number, from the
890022         // file-zone, reading the
890023         // inode. If a zone is not really allocated, the
890024         // result is zero
890025         // and is valid.
890026         //
890027         zone = inode_zone (inode, fzone, 0);
890028         if (zone == ((zno_t) - 1))
890029         {
890030             //
890031             // This is an error. Return the read zones
890032             // quantity.
890033             //
890034             errset (EUNKNOWN);
890035             return (blkcnt_read);
890036         }
890037         //
890038         // Update the destination buffer pointer.
890039         //
890040         destination += (blkcnt_read * inode->sb->blksize);
890041         //
890042         // Read the zone inside the destination buffer,
890043         // but if the zone
890044         // is zero, a zeroed zone must be filled.
890045         //
890046         if (zone == 0)
890047         {
890048             memset (destination, 0,
890049                   (size_t) inode->sb->blksize);
890050         }
890051         else
890052         {
890053             status = zone_read (inode->sb, zone, destination);
890054             if (status != 0)
890055             {
890056                 //
890057                 // Could not read the requested zone:
890058                 // return the zones
890059                 // read correctly.
890060                 //
890061                 errset (EIO); // I/O error.
890062                 return (blkcnt_read);
890063             }
890064         }
890065     }
890066     //
890067     // All zones read correctly inside the buffer.
890068     //
890069     return (blkcnt_read);
890070 }

```

#### 94.5.15 kernel/fs/inode\_fzones\_write.c

« Si veda la sezione 93.6.13.

```

900001 #include <kernel/fs.h>
900002 #include <errno.h>
900003 #include <kernel/lib_k.h>
900004 //-----
900005 blkcnt_t

```

```

900006 inode_fzones_write (inode_t * inode, zno_t zone_start,
900007                   void *buffer, blkcnt_t blkcnt)
900008 {
900009     unsigned char *source = (unsigned char *) buffer;
900010     int status; // 'zone_read()' return value.
900011     blkcnt_t blkcnt_written; // Written zones
900012     // counter.
900013     zno_t zone;
900014     zno_t fzone;
900015     //
900016     // Write the zones into the destination buffer.
900017     //
900018     for (blkcnt_written = 0, fzone = zone_start;
900019         blkcnt_written < blkcnt; blkcnt_written++, fzone++)
900020     {
900021         //
900022         // Find real zone from file-zone.
900023         //
900024         zone = inode_zone (inode, fzone, 1);
900025         if (zone == 0 || zone == ((zno_t) - 1))
900026         {
900027             //
900028             // Function 'inode_zone()' should allocate
900029             // automatically
900030             // a missing zone and should return a valid
900031             // zone or
900032             // (zno_t) -1. Anyway, even if a zero zone
900033             // is returned,
900034             // it is an error. Return the
900035             // 'blkcnt_written' value.
900036             //
900037             return (blkcnt_written);
900038         }
900039         //
900040         // Update the source buffer pointer for the next
900041         // zone write.
900042         //
900043         source += (blkcnt_written * inode->sb->blksize);
900044         //
900045         // Write the zone from the buffer content.
900046         //
900047         status = zone_write (inode->sb, zone, source);
900048         if (status != 0)
900049         {
900050             //
900051             // Cannot write the zone. Return
900052             // 'size_written_zone' value.
900053             //
900054             return (blkcnt_written);
900055         }
900056     }
900057     //
900058     // All zones read correctly inside the buffer.
900059     //
900060     return (blkcnt_written);
900061 }

```

#### 94.5.16 kernel/fs/inode\_get.c

« Si veda la sezione 93.6.15.

```

910001 #include <kernel/fs.h>
910002 #include <errno.h>
910003 #include <kernel/lib_k.h>
910004 #include <kernel/dev.h>
910005 //-----
910006 inode_t *
910007 inode_get (dev_t device, ino_t ino)
910008 {
910009     sb_t *sb;
910010     inode_t *inode;
910011     unsigned long int start;
910012     size_t size;
910013     ssize_t n;
910014     int status;
910015     //
910016     // Verify if the root file system inode was
910017     // requested.
910018     //
910019     if (device == 0 && ino == 1)
910020     {
910021         //
910022         // Get root file system inode.
910023         //
910024         inode = inode_reference (device, ino);
910025         if (inode == NULL)
910026         {

```

```

910027 //
910028 // The file system root directory inode is
910029 // not yet loaded:
910030 // get the first super block.
910031 //
910032 sb = sb_reference ((dev_t) 0);
910033 if (sb == NULL || sb->device == 0)
910034 {
910035 //
910036 // This error should never happen.
910037 //
910038 errset (EUNKNOWN); // Unknown
910039 // error.
910040 return (NULL);
910041 }
910042 //
910043 // Load the file system root directory inode
910044 // (recursive
910045 // call).
910046 //
910047 inode = inode_get (sb->device, (ino_t) 1);
910048 if (inode == NULL)
910049 {
910050 //
910051 // This error should never happen.
910052 //
910053 errset (EUNKNOWN); // Unknown
910054 // error.
910055 return (NULL);
910056 }
910057 //
910058 // Return the directory inode.
910059 //
910060 return (inode);
910061 }
910062 else
910063 {
910064 //
910065 // The file system root directory inode is
910066 // already
910067 // available.
910068 //
910069 if (inode->references >= INODE_MAX_REFERENCES)
910070 {
910071 errset (ENFILE); // Too many files open
910072 // in system.
910073 return (NULL);
910074 }
910075 else
910076 {
910077 inode->references++;
910078 return (inode);
910079 }
910080 }
910081 }
910082 //
910083 // A common device-inode pair was requested: try to
910084 // find an already
910085 // cached inode.
910086 //
910087 inode = inode_reference (device, ino);
910088 if (inode != NULL)
910089 {
910090 if (inode->references >= INODE_MAX_REFERENCES)
910091 {
910092 errset (ENFILE); // Too many files open
910093 // in system.
910094 return (NULL);
910095 }
910096 else
910097 {
910098 inode->references++;
910099 return (inode);
910100 }
910101 }
910102 //
910103 // The inode is not yet available: get super block.
910104 //
910105 sb = sb_reference (device);
910106 if (sb == NULL)
910107 {
910108 errset (ENODEV); // No such device.
910109 return (NULL);
910110 }
910111 //
910112 // The super block is available, but the inode is
910113 // not yet cached.

```

```

910114 // Verify if the inode map reports it as allocated.
910115 //
910116 status = sb_inode_status (sb, ino);
910117 if (!status)
910118 {
910119 //
910120 // The inode is not allocated and cannot be
910121 // loaded.
910122 //
910123 errset (ENOENT); // No such file or directory.
910124 return (NULL);
910125 }
910126 //
910127 // The inode was not already cached, but is
910128 // considered as allocated
910129 // inside the inode map. Find a free slot to load
910130 // the inode inside
910131 // the inode table (in memory).
910132 //
910133 inode = inode_reference ((dev_t) - 1, (ino_t) - 1);
910134 if (inode == NULL)
910135 {
910136 errset (ENFILE); // Too many files open in
910137 // system.
910138 return (NULL);
910139 }
910140 //
910141 // A free inode slot was found. The inode must be
910142 // loaded.
910143 // Calculate the memory inode size, to be saved
910144 // inside the file
910145 // system: the administrative inode data, as it is
910146 // saved inside
910147 // the file system. The 'inode_t' type is bigger
910148 // than the real
910149 // inode administrative size, because it contains
910150 // more data, that is
910151 // not saved on disk.
910152 //
910153 size = offsetof (inode_t, sb);
910154 //
910155 // Calculating start position for read.
910156 //
910157 // [1] Boot block.
910158 // [2] Super block.
910159 // [3] Inode bit map.
910160 // [4] Zone bit map.
910161 // [5] Previous inodes: consider that the inode zero
910162 // is
910163 // present in the inode map, but not in the inode
910164 // table.
910165 //
910166 start = 1024; // [1]
910167 start += 1024; // [2]
910168 start += (sb->map_inode_blocks * 1024); // [3]
910169 start += (sb->map_zone_blocks * 1024); // [4]
910170 start += ((ino - 1) * size); // [5]
910171 //
910172 // Read inode from disk.
910173 //
910174 n =
910175 dev_io ((pid_t) - 1, device, DEV_READ, start,
910176 inode, size, NULL);
910177 if (n != size)
910178 {
910179 errset (EIO); // I/O error.
910180 return (NULL);
910181 }
910182 //
910183 // The inode was read: add some data to the working
910184 // copy in memory.
910185 //
910186 inode->sb = sb;
910187 inode->sb_attached = NULL;
910188 inode->ino = ino;
910189 inode->references = 1;
910190 inode->changed = 0;
910191 //
910192 inode->blkcnt = inode->size;
910193 inode->blkcnt /= sb->blksize;
910194 if (inode->size % sb->blksize)
910195 {
910196 inode->blkcnt++;
910197 }
910198 //
910199 inode->pipe_dir = 1; // Pipes must start with
910200 // write.

```



```

910201 inode->pipe_off_read = 0;
910202 inode->pipe_off_write = 0;
910203 inode->pipe_ref_read = 0;
910204 inode->pipe_ref_write = 0;
910205 //
910206 // Return the inode pointer.
910207 //
910208 return (inode);
910209 }

```

#### 94.5.17 kernel/fs/inode\_pipe\_make.c

« Si veda la sezione 93.6.16.

```

920001 #include <kernel/fs.h>
920002 #include <sys/stat.h>
920003 #include <errno.h>
920004 #include <kernel/lib_k.h>
920005 #include <kernel/lib_s.h>
920006 //-----
920007 inode_t *
920008 inode_pipe_make (void)
920009 {
920010     inode_t *inode;
920011     //
920012     // Find a free inode.
920013     //
920014     inode = inode_reference ((dev_t) - 1, (ino_t) - 1);
920015     if (inode == NULL)
920016     {
920017         //
920018         // No free slot available.
920019         //
920020         errset (ENFILE); // Too many files open in
920021         // system.
920022         return (NULL);
920023     }
920024     //
920025     // Put data inside the inode. Please note that
920026     // 'inode->ino' must be
920027     // zero, because it is necessary to recognize it as
920028     // an internal
920029     // inode with no file system. Otherwise, with a
920030     // value different than
920031     // zero, 'inode_put()' will try to remove it. [*]
920032     //
920033     inode->mode = S_IFIFO;
920034     inode->uid = 0;
920035     inode->gid = 0;
920036     inode->size = 0;
920037     inode->time = 0;
920038     inode->links = 0;
920039     inode->direct[0] = 0;
920040     inode->direct[1] = 0;
920041     inode->direct[2] = 0;
920042     inode->direct[3] = 0;
920043     inode->direct[4] = 0;
920044     inode->direct[5] = 0;
920045     inode->direct[6] = 0;
920046     inode->indirect1 = 0;
920047     inode->indirect2 = 0;
920048     inode->sb_attached = NULL;
920049     inode->sb = 0;
920050     inode->ino = 0; // Must be zero. [*]
920051     inode->blkcnt = 0;
920052     inode->references = 1;
920053     inode->changed = 0;
920054     inode->pipe_dir = 1; // Must start with write.
920055     inode->pipe_off_read = 0;
920056     inode->pipe_off_write = 0;
920057     inode->pipe_ref_read = 0;
920058     inode->pipe_ref_write = 0;
920059     //
920060     // Add all access permissions.
920061     //
920062     inode->mode |= (S_IRWXU | S_IRWXG | S_IRWXO);
920063     //
920064     // Return the inode pointer.
920065     //
920066     return (inode);
920067 }

```

#### 94.5.18 kernel/fs/inode\_pipe\_read.c

« Si veda la sezione 93.6.17.

```

930001 #include <kernel/fs.h>
930002 #include <errno.h>
930003 //-----
930004 ssize_t
930005 inode_pipe_read (inode_t * inode, void *buffer,
930006                 size_t count, int *eof)
930007 {
930008     unsigned char *buffer_s;
930009     unsigned char *buffer_d = buffer;
930010     int i;
930011     //
930012     // The inode pointer must be valid.
930013     //
930014     if (inode == NULL)
930015     {
930016         errset (EINVAL); // Invalid argument.
930017         return ((ssize_t) - 1);
930018     }
930019     //
930020     // Check the current pipe direction and see if can
930021     // be
930022     // read something.
930023     //
930024     if (inode->pipe_dir)
930025     {
930026         //
930027         // Write: if indexes are the same, cannot read
930028         // anything.
930029         //
930030         if (inode->pipe_off_write == inode->pipe_off_read)
930031         {
930032             //
930033             // Cannot read.
930034             //
930035             if (inode->pipe_ref_write == 0)
930036             {
930037                 if (eof != NULL)
930038                 {
930039                     *eof = 1;
930040                 }
930041             }
930042             return ((ssize_t) 0);
930043         }
930044     }
930045     else
930046     {
930047         //
930048         // Read: the pipe is waiting for a read.
930049         //
930050         ;
930051     }
930052     //
930053     // Might read something. Set the pointer to the
930054     // source buffer,
930055     // that is the area used for direct zones, including
930056     // first
930057     // indirect pointers (total: (7+2)*2 = 18 bytes).
930058     //
930059     buffer_s = (void *) &(inode->direct[0]);
930060     //
930061     i = 0;
930062     //
930063     if (inode->pipe_off_read >= inode->pipe_off_write)
930064     {
930065         for (; i < count; i++)
930066         {
930067             if (inode->pipe_off_read < INODE_PIPE_BUFFER_SIZE)
930068             {
930069                 buffer_d[i] = buffer_s[inode->pipe_off_read];
930070                 inode->pipe_off_read++;
930071             }
930072             else
930073             {
930074                 inode->pipe_off_read = 0;
930075                 break;
930076             }
930077         }
930078     }
930079     //
930080     if (inode->pipe_off_read < inode->pipe_off_write)
930081     {
930082         for (; i < count; i++)
930083         {
930084             if (inode->pipe_off_read < inode->pipe_off_write)
930085             {

```

```

930086         buffer_d[i] = buffer_s[inode->pipe_off_read];
930087         inode->pipe_off_read++;
930088     }
930089     else
930090     {
930091         break;
930092     }
930093 }
930094 }
930095 //
930096 // At this point, it is time to set the direction to
930097 // write;
930098 // it doesn't matter if the direction is already set
930099 // so.
930100 //
930101 if (inode->pipe_off_read == inode->pipe_off_write)
930102 {
930103     inode->pipe_dir = 1;
930104 }
930105 //
930106 // Ok.
930107 //
930108 return ((ssize_t) i);
930109 }

```

#### 94.5.19 kernel/fs/inode\_pipe\_write.c

« Si veda la sezione 93.6.18.

```

940001 #include <kernel/fs.h>
940002 #include <errno.h>
940003 //-----
940004 ssize_t
940005 inode_pipe_write (inode_t * inode, const void *buffer,
940006                 size_t count)
940007 {
940008     const unsigned char *buffer_s = buffer;
940009     unsigned char *buffer_d;
940010     int i;
940011     //
940012     // The inode pointer must be valid.
940013     //
940014     if (inode == NULL)
940015     {
940016         errset (EINVAL); // Invalid argument.
940017         return ((ssize_t) - 1);
940018     }
940019     //
940020     // Check the current pipe direction and see if can
940021     // be
940022     // written something.
940023     //
940024     if (inode->pipe_dir)
940025     {
940026         //
940027         // Write: the pipe is waiting for a write.
940028         //
940029         ;
940030     }
940031     else
940032     {
940033         //
940034         // Read: if indexes are the same, cannot write
940035         // anything.
940036         //
940037         if (inode->pipe_off_write == inode->pipe_off_read)
940038         {
940039             //
940040             // Cannot write. More checks will be made by
940041             // 's_write()'.
940042             //
940043             return ((ssize_t) 0);
940044         }
940045     }
940046     //
940047     // Might write something. Set the pointer to the
940048     // destination buffer,
940049     // that is the area used for direct zones, including
940050     // first indirect
940051     // pointers (total: (7*2)*2 = 18 bytes).
940052     //
940053     buffer_d = (void *) &(inode->direct[0]);
940054     //
940055     i = 0;
940056     //
940057     if (inode->pipe_off_write >= inode->pipe_off_read)
940058     {

```

```

940059         for (; i < count; i++)
940060         {
940061             if (inode->pipe_off_write <
940062                 INODE_PIPE_BUFFER_SIZE)
940063             {
940064                 buffer_d[inode->pipe_off_write] = buffer_s[i];
940065                 inode->pipe_off_write++;
940066             }
940067             else
940068             {
940069                 inode->pipe_off_write = 0;
940070                 break;
940071             }
940072         }
940073     }
940074     //
940075     if (inode->pipe_off_write < inode->pipe_off_read)
940076     {
940077         for (; i < count; i++)
940078         {
940079             if (inode->pipe_off_write < inode->pipe_off_read)
940080             {
940081                 buffer_d[inode->pipe_off_write] = buffer_s[i];
940082                 inode->pipe_off_write++;
940083             }
940084             else
940085             {
940086                 break;
940087             }
940088         }
940089     }
940090     //
940091     // At this point, it is time to set the direction to
940092     // read;
940093     // it doesn't matter if the direction is already set
940094     // so.
940095     //
940096     if (inode->pipe_off_write == inode->pipe_off_read)
940097     {
940098         inode->pipe_dir = 0;
940099     }
940100     //
940101     // Ok.
940102     //
940103     return ((ssize_t) i);
940104 }

```

#### 94.5.20 kernel/fs/inode\_print.c

« Si veda la sezione 93.6.19.

```

950001 #include <sys/os32.h>
950002 #include <kernel/fs.h>
950003 #include <kernel/lib_k.h>
950004 #include <time.h>
950005 //-----
950006 void
950007 inode_print (void)
950008 {
950009     int i;
950010     dev_t device_attached = 0;
950011     time_t time;
950012     struct tm *timeptr;
950013     char type;
950014     dev_t device;
950015     //
950016     k_printf
950017     (" dev  ino ref c mntd t mode  uid gid size Kib "
950018      "date      time  lnk dirct[0]\n");
950019     //
950020     for (i = 0; i < INODE_MAX_SLOTS; i++)
950021     {
950022         if (inode_table[i].references <= 0)
950023         {
950024             continue;
950025         }
950026         //
950027         // Calculate modification time.
950028         //
950029         time = inode_table[i].time;
950030         //
950031         timeptr = gmtime (&time);
950032         //
950033         // Get type from mode.
950034         //
950035         if (S_ISBLK (inode_table[i].mode))
950036             type = 'b';

```

```

950037     else if (S_ISCHR (inode_table[i].mode))
950038         type = 'c';
950039     else if (S_ISFIFO (inode_table[i].mode))
950040         type = 'p';
950041     else if (S_ISREG (inode_table[i].mode))
950042         type = '-';
950043     else if (S_ISDIR (inode_table[i].mode))
950044         type = 'd';
950045     else if (S_ISLNK (inode_table[i].mode))
950046         type = 'l';
950047     else if (S_ISSOCK (inode_table[i].mode))
950048         type = 's';
950049     else
950050         type = '?';
950051     //
950052     // Is it a mount point?
950053     //
950054     if (inode_table[i].sb_attached != NULL)
950055     {
950056         device_attached =
950057             inode_table[i].sb_attached->device;
950058     }
950059     //
950060     // Is there a super block device?
950061     //
950062     if (inode_table[i].sb == NULL)
950063     {
950064         device = 0;
950065     }
950066     else
950067     {
950068         device = inode_table[i].sb->device;
950069     }
950070     //
950071     // Print data.
950072     //
950073     k_printf
950074     (" %04x %5i %3i %c %04x %c %04o %4i %3i %8i "
950075      "%4i.%02i.%02i %2i:%02i:%02i %3i %08x\n",
950076      (unsigned int) device,
950077      (unsigned int) inode_table[i].ino,
950078      (unsigned int) inode_table[i].references,
950079      (inode_table[i].changed ? ':' : ' '),
950080      (unsigned int) device_attached, type,
950081      (unsigned int) inode_table[i].mode,
950082      (unsigned int) inode_table[i].uid,
950083      (unsigned int) inode_table[i].gid,
950084      (unsigned int) (inode_table[i].size / 1024),
950085      timeptr->tm_year, timeptr->tm_mon,
950086      timeptr->tm_mday, timeptr->tm_hour,
950087      timeptr->tm_min, timeptr->tm_sec,
950088      (unsigned int) inode_table[i].links,
950089      (unsigned int) inode_table[i].direct[0]);
950090     }
950091 }

```

#### 94.5.21 kernel/fs/inode\_put.c

Si veda la sezione 93.6.20.

```

960001 #include <kernel/fs.h>
960002 #include <errno.h>
960003 #include <kernel/lib_k.h>
960004 //-----
960005 int
960006 inode_put (inode_t * inode)
960007 {
960008     int status;
960009     //
960010     // Check for valid argument.
960011     //
960012     if (inode == NULL)
960013     {
960014         errset (EINVAL); // Invalid argument.
960015         return (-1);
960016     }
960017     //
960018     // Check for valid references.
960019     //
960020     if (inode->references == 0)
960021     {
960022         errset (EUNKNOWN); // Cannot put an inode with
960023         return (-1); // zero or negative
960024         // references.
960025     }
960026     //
960027     // Debug.

```

```

960028 //
960029 if (inode->ino != 0 && inode->sb->device == 0)
960030 {
960031     k_printf
960032     ("kernel alert: trying to close "
960033      "inode with device "
960034      "zero, but a number different than zero!\n");
960035     errset (EUNKNOWN); // Cannot put an inode
960036     // with
960037     return (-1); // zero or negative
960038     // references.
960039 }
960040 //
960041 // There is at least one reference: now the
960042 // references value is
960043 // reduced.
960044 //
960045 inode->references--;
960046 inode->changed = 1;
960047 //
960048 // If 'inode->ino' is zero, it means that the inode
960049 // was created in memory, but there is no file system
960050 // for it. For example, it might be a standard I/O
960051 // inode create automatically for a process.
960052 // Inodes with number zero cannot be removed from a
960053 // file system.
960054 //
960055 if (inode->ino == 0)
960056 {
960057     //
960058     // Nothing to do: just return.
960059     //
960060     return (0);
960061 }
960062 //
960063 // References counter might be zero.
960064 //
960065 if (inode->references == 0)
960066 {
960067     //
960068     // Check if the inode is to be deleted (until
960069     // there are
960070     // run time references, the inode cannot be
960071     // removed).
960072     //
960073     if (inode->links == 0
960074         || (S_ISDIR (inode->mode) && inode->links == 1))
960075     {
960076         //
960077         // The inode has no more run time references
960078         // and file system
960079         // links are also zero (or one for a
960080         // directory): remove it!
960081         //
960082         status = inode_truncate (inode);
960083         if (status != 0)
960084         {
960085             k_perror (NULL);
960086         }
960087         //
960088         inode_free (inode);
960089         return (0);
960090     }
960091 }
960092 //
960093 // Save inode to disk and return.
960094 //
960095 return (inode_save (inode));
960096 }

```

#### 94.5.22 kernel/fs/inode\_reference.c

Si veda la sezione 93.6.21.

```

970001 #include <kernel/fs.h>
970002 #include <errno.h>
970003 //-----
970004 inode_t *
970005 inode_reference (dev_t device, ino_t ino)
970006 {
970007     int s; // Slot index.
970008     sb_t *sb_table = sb_reference (0);
970009     //
970010     // If device is zero, and inode is zero, a reference
970011     // to the whole
970012     // table is returned.
970013     //

```

```

970014 if (device == 0 && ino == 0)
970015 {
970016     return (inode_table);
970017 }
970018 //
970019 // If device is ((dev_t) -1) and the inode is
970020 // ((ino_t) -1), a
970021 // reference to a free inode slot is returned.
970022 //
970023 if (device == (dev_t) - 1 && ino == ((ino_t) - 1))
970024 {
970025     for (s = 0; s < INODE_MAX_SLOTS; s++)
970026     {
970027         if (inode_table[s].references == 0)
970028         {
970029             return (&inode_table[s]);
970030         }
970031     }
970032     return (NULL);
970033 }
970034 //
970035 // If device is zero and the inode is 1, a reference
970036 // to the root
970037 // directory inode is returned.
970038 //
970039 if (device == 0 && ino == 1)
970040 {
970041     //
970042     // The super block table is to be scanned.
970043     //
970044     for (device = 0, s = 0; s < SB_MAX_SLOTS; s++)
970045     {
970046         if (sb_table[s].device != 0
970047             && (sb_table[s].inode_mounted_on->
970048                 sb_attached->device ==
970049                 sb_table[s].device))
970050         {
970051             device = sb_table[s].device;
970052             break;
970053         }
970054     }
970055     if (device == 0)
970056     {
970057         errset (E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE);
970058         return (NULL);
970059     }
970060     //
970061     // Scan the inode table to find inode 1 and the
970062     // same device.
970063     //
970064     for (s = 0; s < INODE_MAX_SLOTS; s++)
970065     {
970066         if (inode_table[s].sb->device == device &&
970067             inode_table[s].ino == 1)
970068         {
970069             return (&inode_table[s]);
970070         }
970071     }
970072     //
970073     // Cannot find a root file system inode.
970074     //
970075     errset (E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE);
970076     return (NULL);
970077 }
970078 //
970079 // A device and an inode number were selected: find
970080 // the inode
970081 // associated to it.
970082 //
970083 for (s = 0; s < INODE_MAX_SLOTS; s++)
970084 {
970085     if (inode_table[s].sb->device == device &&
970086         inode_table[s].ino == ino)
970087     {
970088         return (&inode_table[s]);
970089     }
970090 }
970091 //
970092 // The inode was not found.
970093 //
970094 return (NULL);
970095 }

```

## 94.5.23 kernel/fs/inode\_save.c

Si veda la sezione 93.6.22.

```

980001 #include <kernel/fs.h>
980002 #include <errno.h>
980003 #include <kernel/dev.h>
980004 //-----
980005 int
980006 inode_save (inode_t * inode)
980007 {
980008     size_t size;
980009     unsigned long int start;
980010     ssize_t n;
980011     //
980012     // Check for valid argument.
980013     //
980014     if (inode == NULL)
980015     {
980016         errset (EINVAL); // Invalid argument.
980017         return (-1);
980018     }
980019     //
980020     // If the inode number is zero, no file system is
980021     // involved!
980022     //
980023     if (inode->ino == 0)
980024     {
980025         return (0);
980026     }
980027     //
980028     // Save the super block to disk.
980029     //
980030     sb_save (inode->sb);
980031     //
980032     // Save the inode to disk.
980033     //
980034     if (inode->changed)
980035     {
980036         size = offsetof (inode_t, sb);
980037         //
980038         // Calculating start position for write.
980039         //
980040         //
980041         // Boot block: 1024 bytes
980042         //
980043         start = 1024;
980044         //
980045         // Super block: + 1024 bytes
980046         //
980047         start += 1024;
980048         //
980049         // Inode bit map:
980050         //
980051         start += (inode->sb->map_inode_blocks * 1024);
980052         //
980053         // Zone bit map:
980054         //
980055         start += (inode->sb->map_zone_blocks * 1024);
980056         //
980057         // Previous inodes: consider that the inode zero
980058         // is present in the inode map, but not in the
980059         // inode table.
980060         //
980061         start += ((inode->ino - 1) * size);
980062         //
980063         // Write the inode.
980064         //
980065         n =
980066             dev_io ((pid_t) - 1, inode->sb->device,
980067                 DEV_WRITE, start, inode, size, NULL);
980068         //
980069         inode->changed = 0;
980070     }
980071     return (0);
980072 }

```

## 94.5.24 kernel/fs/inode\_stdio\_dev\_make.c

Si veda la sezione 93.6.23.

```

990001 #include <kernel/fs.h>
990002 #include <errno.h>
990003 #include <kernel/lib_k.h>
990004 #include <kernel/lib_s.h>
990005 //-----
990006 inode_t *
990007 inode_stdio_dev_make (dev_t device, mode_t mode)

```

```

990008 {
990009     inode_t *inode;
990010     //
990011     // Check for arguments.
990012     //
990013     if (mode == 0 || device == 0)
990014     {
990015         errset (EINVAL); // Invalid argument.
990016         return (NULL);
990017     }
990018     //
990019     // Find a free inode.
990020     //
990021     inode = inode_reference ((dev_t) - 1, (ino_t) - 1);
990022     if (inode == NULL)
990023     {
990024         //
990025         // No free slot available.
990026         //
990027         errset (ENFILE); // Too many files open in
990028         // system.
990029         return (NULL);
990030     }
990031     //
990032     // Put data inside the inode. Please note that
990033     // 'inode->ino' must be
990034     // zero, because it is necessary to recognize it as
990035     // an internal
990036     // inode with no file system. Otherwise, with a
990037     // value different than
990038     // zero, 'inode_put()' will try to remove it. [*]
990039     //
990040     inode->mode = mode;
990041     inode->uid = 0;
990042     inode->gid = 0;
990043     inode->size = 0;
990044     inode->time = s_time ((pid_t) 0, NULL);
990045     inode->links = 0;
990046     inode->direct[0] = device;
990047     inode->direct[1] = 0;
990048     inode->direct[2] = 0;
990049     inode->direct[3] = 0;
990050     inode->direct[4] = 0;
990051     inode->direct[5] = 0;
990052     inode->direct[6] = 0;
990053     inode->indirect1 = 0;
990054     inode->indirect2 = 0;
990055     inode->sb_attached = NULL;
990056     inode->sb = 0;
990057     inode->ino = 0; // Must be zero. [*]
990058     inode->blkcnt = 0;
990059     inode->references = 1;
990060     inode->changed = 0;
990061     //
990062     // Add all access permissions.
990063     //
990064     inode->mode |= (S_IRWXU | S_IRWXG | S_IRWXO);
990065     //
990066     // Return the inode pointer.
990067     //
990068     return (inode);
990069 }

```

#### 94.5.25 kernel/fs/inode\_truncate.c

Si veda la sezione 93.6.24.

```

100001 #include <kernel/fs.h>
100002 #include <errno.h>
100003 #include <kernel/lib_k.h>
100004 //-----
100005 int
100006 inode_truncate (inode_t * inode)
100007 {
100008     unsigned int indirect_zones;
100009     zno_t zone_table1[INODE_MAX_INDIRECT_ZONES];
100010     zno_t zone_table2[INODE_MAX_INDIRECT_ZONES];
100011     unsigned int i; // Direct index.
100012     unsigned int i0; // Single indirect index.
100013     unsigned int i1; // Double indirect first
100014     // index.
100015     unsigned int i2; // Double indirect second
100016     // index.
100017     int status; // 'zone_read()' return value.
100018     //
100019     // Check argument.
100020     //

```

```

100021     if (inode == NULL)
100022     {
100023         errset (EINVAL);
100024         return (-1);
100025     }
100026     //
100027     // Calculate how many indirect zone numbers are
100028     // stored inside
100029     // a zone: it depends on the zone size.
100030     //
100031     indirect_zones = inode->sb->blksize / 2;
100032     //
100033     // Scan and release direct zones. Errors are
100034     // ignored.
100035     //
100036     for (i = 0; i < 7; i++)
100037     {
100038         zone_free (inode->sb, inode->direct[i]);
100039         inode->direct[i] = 0;
100040     }
100041     //
100042     // Scan single indirect zones, if present.
100043     //
100044     if (inode->blkcnt > 7 && inode->indirect1 != 0)
100045     {
100046         //
100047         // There is a single indirect table to load.
100048         // Errors are
100049         // almost ignored.
100050         //
100051         status =
100052             zone_read (inode->sb, inode->indirect1,
100053                       zone_table1);
100054         if (status == 0)
100055         {
100056             //
100057             // Scan the table and remove zones.
100058             //
100059             for (i0 = 0; i0 < indirect_zones; i0++)
100060             {
100061                 zone_free (inode->sb, zone_table1[i0]);
100062             }
100063         }
100064         //
100065         // Remove indirect table too.
100066         //
100067         zone_free (inode->sb, inode->indirect1);
100068         //
100069         // Clear single indirect reference inside the
100070         // inode.
100071         //
100072         inode->indirect1 = 0;
100073     }
100074     //
100075     // Scan double indirect zones, if present.
100076     //
100077     if (inode->blkcnt > (7 + indirect_zones)
100078         && inode->indirect2 != 0)
100079     {
100080         //
100081         // There is a double indirect table to load.
100082         // Errors are
100083         // almost ignored.
100084         //
100085         status =
100086             zone_read (inode->sb, inode->indirect2,
100087                       zone_table1);
100088         if (status == 0)
100089         {
100090             //
100091             // Scan the table and get second level
100092             // indirection.
100093             //
100094             for (i1 = 0; i1 < indirect_zones; i1++)
100095             {
100096                 if ((inode->blkcnt
100097                     >
100098                     (7 + indirect_zones +
100099                     indirect_zones * i1))
100100                     && zone_table1[i1] != 0)
100101                 {
100102                     //
100103                     // There is a second level table to
100104                     // load.
100105                     //
100106                     status =
100107                         zone_read (inode->sb,

```

```

100008         zone_table1[i1],
100009         zone_table2);
100010     if (status == 0)
100011     {
100012         //
100013         // Release zones.
100014         //
100015         for (i2 = 0;
100016             i2 < indirect_zones &&
100017             (inode->blkcnt >
100018              (7 + indirect_zones +
100019               indirect_zones * i1 +
100020                i2)); i2++)
100021         {
100022             zone_free (inode->sb,
100023                       zone_table2[i2]);
100024         }
100025         //
100026         // Remove second level indirect
100027         // table.
100028         //
100029         zone_free (inode->sb,
100030                   zone_table1[i1]);
100031     }
100032 }
100033 //
100034 // Remove first level indirect table.
100035 //
100036 zone_free (inode->sb, inode->indirect2);
100037 }
100038 //
100039 // Clear single indirect reference inside the
100040 // inode.
100041 //
100042 //
100043 inode->indirect2 = 0;
100044 }
100045 //
100046 // Update super block and inode data.
100047 //
100048 sb_save (inode->sb);
100049 inode->size = 0;
100050 inode->changed = 1;
100051 inode_save (inode);
100052 //
100053 // Successful return.
100054 //
100055 return (0);
100056 }

```

#### 94.5.26 kernel/fs/inode\_zone.c

«

Si veda la sezione 93.6.25.

```

100001 #include <kernel/fs.h>
100002 #include <errno.h>
100003 #include <kernel/lib_k.h>
100004 //-----
100005 zno_t
100006 inode_zone (inode_t * inode, zno_t fzone, int write)
100007 {
100008     unsigned int indirect_zones;
100009     unsigned int allocated_zone;
100010     zno_t zone_table[INODE_MAX_INDIRECT_ZONES];
100011     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
100012     unsigned int i0; // Single indirect index.
100013     unsigned int i1; // Double indirect first
100014     // index.
100015     unsigned int i2; // Double indirect second
100016     // index.
100017     int status;
100018     zno_t zone_second; // Second level table zone.
100019     //
100020     // Check to have a valid inode.
100021     //
100022     if (inode == NULL)
100023     {
100024         errset (EINVAL);
100025         return ((zno_t) - 1);
100026     }
100027     //
100028     // Calculate how many indirect zone numbers are
100029     // stored inside
100030     // a zone: it depends on the zone size.
100031     //
100032     indirect_zones = inode->sb->blksize / 2;
100033     //

```

```

100034 // Convert file-zone number into a zone number.
100035 //
100036 if (fzone < 7)
100037 {
100038     //
100039     // 0 <= fzone <= 6
100040     // The zone number is inside the direct zone
100041     // references.
100042     // Verify to have such zone.
100043     //
100044     if (inode->direct[fzone] == 0)
100045     {
100046         //
100047         // There is not such zone, but we do not
100048         // consider
100049         // it an error, because a file can be not
100050         // contiguous.
100051         //
100052         if (!write)
100053         {
100054             return ((zno_t) 0);
100055         }
100056         //
100057         // Must be allocated.
100058         //
100059         allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
100060         if (allocated_zone == 0)
100061         {
100062             //
100063             // Cannot allocate the zone. The
100064             // variable 'errno' is
100065             // set by 'zone_alloc()'.
100066             //
100067             return ((zno_t) - 1);
100068         }
100069         //
100070         // The zone is allocated: clear the zone and
100071         // save.
100072         //
100073         memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
100074         status =
100075             zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
100076         if (status < 0)
100077         {
100078             //
100079             // Cannot overwrite the zone. The
100080             // variable 'errno' is
100081             // set by 'zone_write()'.
100082             //
100083             return ((zno_t) - 1);
100084         }
100085         //
100086         // The zone is allocated and cleared: save
100087         // the inode.
100088         //
100089         inode->direct[fzone] = allocated_zone;
100090         inode->changed = 1;
100091         status = inode_save (inode);
100092         if (status != 0)
100093         {
100094             //
100095             // Cannot save the inode. The variable
100096             // 'errno' is
100097             // set 'inode_save()'.
100098             //
100099             return ((zno_t) - 1);
100100         }
100101     }
100102     //
100103     // The zone is there: return it.
100104     //
100105     return (inode->direct[fzone]);
100106 }
100107 if (fzone < 7 + indirect_zones)
100108 {
100109     //
100110     // 7 <= fzone <= (6 + indirect_zones)
100111     // The zone number is inside the single indirect
100112     // zone
100113     // references: verify to have the indirect zone
100114     // table.
100115     //
100116     if (inode->indirect1 == 0)
100117     {
100118         //
100119         // There is not such zone, but it is not an
100120         // error.

```

```

100121 //
100122 if (!write)
100123 {
100124     return ((zno_t) 0);
100125 }
100126 //
100127 // The first level of indirection must be
100128 // initialized.
100129 //
100130 allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
100131 if (allocated_zone == 0)
100132 {
100133     //
100134     // Cannot allocate the zone for the
100135     // indirection table:
100136     // this is an error and the 'errno'
100137     // value is produced
100138     // by 'zone_alloc()'.
100139     //
100140     return ((zno_t) - 1);
100141 }
100142 //
100143 // The zone for the indirection table is
100144 // allocated:
100145 // clear the zone and save.
100146 //
100147 memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
100148 status =
100149     zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
100150 if (status < 0)
100151 {
100152     //
100153     // Cannot overwrite the zone. The
100154     // variable 'errno' is
100155     // set by 'zone_write()'.
100156     //
100157     return ((zno_t) - 1);
100158 }
100159 //
100160 // The indirection table zone is allocated
100161 // and cleared:
100162 // save the inode.
100163 //
100164 inode->indirect1 = allocated_zone;
100165 inode->changed = 1;
100166 status = inode_save (inode);
100167 if (status != 0)
100168 {
100169     //
100170     // Cannot save the inode. This is an
100171     // error and the value
100172     // for 'errno' is produced by
100173     // 'inode_save()'.
100174     //
100175     return ((zno_t) - 1);
100176 }
100177 }
100178 //
100179 // An indirect table is present inside the file
100180 // system:
100181 // load it.
100182 //
100183 status =
100184     zone_read (inode->sb, inode->indirect1, zone_table);
100185 if (status != 0)
100186 {
100187     //
100188     // Cannot load the indirect table. This is
100189     // an error and the
100190     // value for 'errno' is assigned by function
100191     // 'zone_read()'.
100192     //
100193     return ((zno_t) - 1);
100194 }
100195 //
100196 // The indirect table was read. Calculate the
100197 // index inside
100198 // the table, for the requested zone.
100199 //
100200 i0 = (fzone - 7);
100201 //
100202 // Check if the zone is to be allocated.
100203 //
100204 if (zone_table[i0] == 0)
100205 {
100206     //
100207     // There is not such zone, but it is not an

```

```

100208 // error.
100209 //
100210 if (!write)
100211 {
100212     return ((zno_t) 0);
100213 }
100214 //
100215 // The zone must be allocated.
100216 //
100217 allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
100218 if (allocated_zone == 0)
100219 {
100220     //
100221     // There is no space for the zone
100222     // allocation. The
100223     // variable 'errno' is already updated
100224     // by
100225     // 'zone_alloc()'.
100226     //
100227     return ((zno_t) - 1);
100228 }
100229 //
100230 // The zone is allocated: clear the zone and
100231 // save.
100232 //
100233 memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
100234 status =
100235     zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
100236 if (status < 0)
100237 {
100238     //
100239     // Cannot overwrite the zone. The
100240     // variable 'errno' is
100241     // set by 'zone_write()'.
100242     //
100243     return ((zno_t) - 1);
100244 }
100245 //
100246 // The zone is allocated and cleared: update
100247 // the indirect
100248 // zone table and save it. The inode is not
100249 // modified,
100250 // because the indirect table is outside.
100251 //
100252 zone_table[i0] = allocated_zone;
100253 status =
100254     zone_write (inode->sb, inode->indirect1,
100255                 zone_table);
100256 if (status != 0)
100257 {
100258     //
100259     // Cannot save the zone. The variable
100260     // 'errno' is already
100261     // set by 'zone_write()'.
100262     //
100263     return ((zno_t) - 1);
100264 }
100265 }
100266 //
100267 // The zone is allocated.
100268 //
100269 return (zone_table[i0]);
100270 }
100271 else
100272 {
100273     //
100274     // (7 + indirect_zones) <= fzone
100275     // The zone number is inside the double indirect
100276     // zone
100277     // references.
100278     // Verify to have the first level of second
100279     // indirection.
100280     //
100281     if (inode->indirect2 == 0)
100282     {
100283         //
100284         // There is not such zone, but it is not an
100285         // error.
100286         //
100287         if (!write)
100288         {
100289             return ((zno_t) 0);
100290         }
100291         //
100292         // The first level of second indirection
100293         // must be
100294         // initialized.

```

```

1010295 //
1010296 allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
1010297 if (allocated_zone == 0)
1010298 {
1010299 //
1010300 // Cannot allocate the zone. The
1010301 // variable 'errno' is
1010302 // set by 'zone_alloc()'.
1010303 //
1010304 return ((zno_t) - 1);
1010305 }
1010306 //
1010307 // The zone for the indirection table is
1010308 // allocated:
1010309 // clear the zone and save.
1010310 //
1010311 memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
1010312 status =
1010313 zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
1010314 if (status < 0)
1010315 {
1010316 //
1010317 // Cannot overwrite the zone. The
1010318 // variable 'errno' is
1010319 // set by 'zone_write()'.
1010320 //
1010321 return ((zno_t) - 1);
1010322 }
1010323 //
1010324 // The zone for the indirection table is
1010325 // allocated and
1010326 // cleared: save the inode.
1010327 //
1010328 inode->indirect2 = allocated_zone;
1010329 inode->changed = 1;
1010330 status = inode_save (inode);
1010331 if (status != 0)
1010332 {
1010333 //
1010334 // Cannot save the inode. The variable
1010335 // 'errno' is
1010336 // set by 'inode_save()'.
1010337 //
1010338 return ((zno_t) - 1);
1010339 }
1010340 }
1010341 //
1010342 // The first level of second indirection is
1010343 // present:
1010344 // Read the second indirect table.
1010345 //
1010346 status =
1010347 zone_read (inode->sb, inode->indirect2, zone_table);
1010348 if (status != 0)
1010349 {
1010350 //
1010351 // Cannot read the second indirect table.
1010352 // The variable
1010353 // 'errno' is set by 'zone_read()'.
1010354 //
1010355 return ((zno_t) - 1);
1010356 }
1010357 //
1010358 // The first double indirect table was read:
1010359 // calculate
1010360 // indexes inside first and second level of
1010361 // table.
1010362 //
1010363 fzone -= 7;
1010364 fzone -= indirect_zones;
1010365 i1 = fzone / indirect_zones;
1010366 i2 = fzone % indirect_zones;
1010367 //
1010368 // Verify to have a second level.
1010369 //
1010370 if (zone_table[i1] == 0)
1010371 {
1010372 //
1010373 // There is not such zone, but it is not an
1010374 // error.
1010375 //
1010376 if (!write)
1010377 {
1010378 return ((zno_t) 0);
1010379 }
1010380 //
1010381 // The second level must be initialized.

```

```

1010382 //
1010383 allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
1010384 if (allocated_zone == 0)
1010385 {
1010386 //
1010387 // Cannot allocate the zone. The
1010388 // variable 'errno' is set
1010389 // by 'zone_alloc()'.
1010390 //
1010391 return ((zno_t) - 1);
1010392 }
1010393 //
1010394 // The zone for the indirection table is
1010395 // allocated:
1010396 // clear the zone and save.
1010397 //
1010398 memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
1010399 status =
1010400 zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
1010401 if (status < 0)
1010402 {
1010403 //
1010404 // Cannot overwrite the zone. The
1010405 // variable 'errno' is
1010406 // set by 'zone_write()'.
1010407 //
1010408 return ((zno_t) - 1);
1010409 }
1010410 //
1010411 // Update the first level index and save it.
1010412 //
1010413 zone_table[i1] = allocated_zone;
1010414 status =
1010415 zone_write (inode->sb, inode->indirect2,
1010416 zone_table);
1010417 if (status != 0)
1010418 {
1010419 //
1010420 // Cannot write the zone. The variable
1010421 // 'errno' is set
1010422 // by 'zone_write()'.
1010423 //
1010424 return ((zno_t) - 1);
1010425 }
1010426 }
1010427 //
1010428 // The second level can be read, overwriting the
1010429 // array
1010430 // 'zone_table[]'. The zone number for the
1010431 // second level
1010432 // indirection table is saved inside
1010433 // 'zone_second', before
1010434 // overwriting the array.
1010435 //
1010436 zone_second = zone_table[i1];
1010437 status =
1010438 zone_read (inode->sb, zone_second, zone_table);
1010439 if (status != 0)
1010440 {
1010441 //
1010442 // Cannot read the second level indirect
1010443 // table. The variable
1010444 // 'errno' is set by 'zone_read()'.
1010445 //
1010446 return ((zno_t) - 1);
1010447 }
1010448 //
1010449 // The second level was read and 'zone_table[]'
1010450 // is now
1010451 // such second one: check if the zone is to be
1010452 // allocated.
1010453 //
1010454 if (zone_table[i2] == 0)
1010455 {
1010456 //
1010457 // There is not such zone, but it is not an
1010458 // error.
1010459 //
1010460 if (!write)
1010461 {
1010462 return ((zno_t) 0);
1010463 }
1010464 //
1010465 // Must be allocated.
1010466 //
1010467 allocated_zone = zone_alloc (inode->sb);
1010468 if (allocated_zone == 0)

```



```

1010469     {
1010470         //
1010471         // Cannot allocate the zone. The
1010472         // variable 'errno' is set
1010473         // by 'zone_alloc()'.
1010474         //
1010475         return ((zno_t) - 1);
1010476     }
1010477     //
1010478     // The zone is allocated: clear the zone and
1010479     // save.
1010480     //
1010481     memset (buffer, 0, SB_MAX_ZONE_SIZE);
1010482     status =
1010483     zone_write (inode->sb, allocated_zone, buffer);
1010484     if (status < 0)
1010485     {
1010486         //
1010487         // Cannot overwrite the zone. The
1010488         // variable 'errno' is
1010489         // set by 'zone_write()'.
1010490         //
1010491         return ((zno_t) - 1);
1010492     }
1010493     //
1010494     // The zone was allocated and cleared:
1010495     // update the indirect
1010496     // zone table an save it. The inode is not
1010497     // modified, because
1010498     // the indirect table is outside.
1010499     //
1010500     zone_table[i2] = allocated_zone;
1010501     status =
1010502     zone_write (inode->sb, zone_second, zone_table);
1010503     if (status != 0)
1010504     {
1010505         //
1010506         // Cannot write the zone. The variable
1010507         // 'errno' is set
1010508         // by 'zone_write()'.
1010509         //
1010510         return ((zno_t) - 1);
1010511     }
1010512     }
1010513     //
1010514     // The zone is there: return the zone number.
1010515     //
1010516     return (zone_table[i2]);
1010517 }
1010518 }

```

## 94.5.27 kernel/fs/path\_device.c

« Si veda la sezione 93.6.38.

```

1020001 #include <kernel/fs.h>
1020002 #include <errno.h>
1020003 #include <kernel/proc.h>
1020004 //-----
1020005 dev_t
1020006 path_device (pid_t pid, const char *path)
1020007 {
1020008     proc_t *ps;
1020009     inode_t *inode;
1020010     dev_t device;
1020011     //
1020012     // Get process.
1020013     //
1020014     ps = proc_reference (pid);
1020015     //
1020016     inode = path_inode (pid, path);
1020017     if (inode == NULL)
1020018     {
1020019         errset (errno);
1020020         return ((dev_t) - 1);
1020021     }
1020022     //
1020023     if (!(S_ISBLK (inode->mode) || S_ISCHR (inode->mode)))
1020024     {
1020025         errset (ENODEV); // No such device.
1020026         inode_put (inode);
1020027         return ((dev_t) - 1);
1020028     }
1020029     //
1020030     device = inode->direct[0];
1020031     inode_put (inode);
1020032     return (device);

```

```

1020033 }

```

## 94.5.28 kernel/fs/path\_fix.c

« Si veda la sezione 93.6.39.

```

1030001 #include <kernel/fs.h>
1030002 #include <errno.h>
1030003 #include <kernel/proc.h>
1030004 //-----
1030005 int
1030006 path_fix (char *path)
1030007 {
1030008     char new_path[PATH_MAX];
1030009     char *token[PATH_MAX / 4];
1030010     int t; // Token index.
1030011     int token_size; // Token array effective size.
1030012     int comp; // String compare return value.
1030013     size_t path_size; // Path string size.
1030014     //
1030015     // Initialize token search.
1030016     //
1030017     token[0] = strtok (path, "/");
1030018     //
1030019     // Scan tokens.
1030020     //
1030021     for (t = 0;
1030022          t < PATH_MAX / 4 && token[t] != NULL;
1030023          t++, token[t] = strtok (NULL, "/"))
1030024     {
1030025         //
1030026         // If current token is '.', just ignore it.
1030027         //
1030028         comp = strcmp (token[t], ".");
1030029         if (comp == 0)
1030030         {
1030031             t--;
1030032         }
1030033         //
1030034         // If current token is '..', remove previous
1030035         // token,
1030036         // if there is one.
1030037         //
1030038         comp = strcmp (token[t], "..");
1030039         if (comp == 0)
1030040         {
1030041             if (t > 0)
1030042             {
1030043                 t -= 2;
1030044             }
1030045             else
1030046             {
1030047                 t = -1;
1030048             }
1030049         }
1030050         //
1030051         // 't' will be incremented and another token
1030052         // will be
1030053         // found.
1030054         //
1030055     }
1030056     //
1030057     // Save the token array effective size.
1030058     //
1030059     token_size = t;
1030060     //
1030061     // Initialize the new path string.
1030062     //
1030063     new_path[0] = '\0';
1030064     //
1030065     // Build the new path string.
1030066     //
1030067     if (token_size > 0)
1030068     {
1030069         for (t = 0; t < token_size; t++)
1030070         {
1030071             path_size = strlen (new_path);
1030072             strncat (new_path, "/", 2);
1030073             strncat (new_path, token[t],
1030074                     PATH_MAX - path_size - 1);
1030075         }
1030076     }
1030077     else
1030078     {
1030079         strncat (new_path, "/", 2);
1030080     }
1030081     //

```

```

1030082 // Copy the new path into the original string.
1030083 //
1030084 strncpy (path, new_path, PATH_MAX);
1030085 //
1030086 // Return.
1030087 //
1030088 return (0);
1030089 }

```

## 94.5.29 kernel/fs/path\_full.c

« Si veda la sezione 93.6.40.

```

1040001 #include <kernel/fs.h>
1040002 #include <errno.h>
1040003 #include <kernel/proc.h>
1040004 //-----
1040005 int
1040006 path_full (const char *path, const char *path_cwd,
1040007           char *full_path)
1040008 {
1040009     unsigned int path_size;
1040010     //
1040011     // Check some arguments.
1040012     //
1040013     if (path == NULL || strlen (path) == 0
1040014         || full_path == NULL)
1040015     {
1040016         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1040017         return (-1);
1040018     }
1040019     //
1040020     // The main path and the receiving one are right.
1040021     // Now arrange to get a full path name.
1040022     //
1040023     if (path[0] == '/')
1040024     {
1040025         strncpy (full_path, path, PATH_MAX);
1040026         full_path[PATH_MAX - 1] = 0;
1040027     }
1040028     else
1040029     {
1040030         if (path_cwd == NULL || strlen (path_cwd) == 0)
1040031         {
1040032             errset (EINVAL); // Invalid argument.
1040033             return (-1);
1040034         }
1040035         strncpy (full_path, path_cwd, PATH_MAX);
1040036         path_size = strlen (full_path);
1040037         strncat (full_path, "/", (PATH_MAX - path_size));
1040038         path_size = strlen (full_path);
1040039         strncat (full_path, path, (PATH_MAX - path_size));
1040040     }
1040041     //
1040042     // Fix path name so that it has no '..', '.', and no
1040043     // multiple '/'.
1040044     //
1040045     path_fix (full_path);
1040046     //
1040047     // Return.
1040048     //
1040049     return (0);
1040050 }

```

## 94.5.30 kernel/fs/path\_inode.c

« Si veda la sezione 93.6.41.

```

1050001 #include <kernel/fs.h>
1050002 #include <errno.h>
1050003 #include <kernel/proc.h>
1050004 #include <kernel/lib_k.h>
1050005 //-----
1050006 #define DIRECTORY_BUFFER_SIZE (SB_MAX_ZONE_SIZE/16)
1050007 //-----
1050008 inode_t *
1050009 path_inode (pid_t pid, const char *path)
1050010 {
1050011     proc_t *ps;
1050012     inode_t *inode;
1050013     dev_t device;
1050014     char full_path[PATH_MAX];
1050015     char *name;
1050016     char *next;
1050017     directory_t dir[DIRECTORY_BUFFER_SIZE];
1050018     char dir_name[NAME_MAX + 1];
1050019     off_t offset_dir;

```

```

1050020     ssize_t size_read;
1050021     size_t dir_size_read;
1050022     ssize_t size_to_read;
1050023     int comp;
1050024     int d; // Directory index;
1050025     int status; // inode_check() return status.
1050026     //
1050027     // Get process.
1050028     //
1050029     ps = proc_reference (pid);
1050030     //
1050031     // Arrange to get a packed full path name.
1050032     //
1050033     path_full (path, ps->path_cwd, full_path);
1050034     //
1050035     // Get the root file system inode.
1050036     //
1050037     inode = inode_get ((dev_t) 0, 1);
1050038     if (inode == NULL)
1050039     {
1050040         errset (errno);
1050041         return (NULL);
1050042     }
1050043     //
1050044     // Save the device number.
1050045     //
1050046     device = inode->sb->device;
1050047     //
1050048     // Variable 'inode' already points to the root file
1050049     // system inode:
1050050     // It must be a directory!
1050051     //
1050052     status =
1050053     inode_check (inode, S_IFDIR, 1, ps->euid, ps->egid);
1050054     if (status != 0)
1050055     {
1050056         //
1050057         // Variable 'errno' should be set by
1050058         // inode_check().
1050059         //
1050060         errset (errno);
1050061         inode_put (inode);
1050062         return (NULL);
1050063     }
1050064     //
1050065     // Initialize string scan: find the first path
1050066     // token, after the
1050067     // first '/'.
1050068     //
1050069     name = strtok (full_path, "/");
1050070     //
1050071     // If the original full path is just '/' the
1050072     // variable 'name'
1050073     // appears as a null pointer, and the variable
1050074     // 'inode' is already
1050075     // what we are looking for.
1050076     //
1050077     if (name == NULL)
1050078     {
1050079         return (inode);
1050080     }
1050081     //
1050082     // There is at least a name after '/' inside the
1050083     // original full
1050084     // path. A scan is going to start: the original
1050085     // value for variable
1050086     // 'inode' is a pointer to the root directory inode.
1050087     //
1050088     for (;;)
1050089     {
1050090         //
1050091         // Find next token.
1050092         //
1050093         next = strtok (NULL, "/");
1050094         //
1050095         // Read the directory from the current inode.
1050096         //
1050097         for (offset_dir = 0; offset_dir += size_read)
1050098         {
1050099             size_to_read = DIRECTORY_BUFFER_SIZE;
1050100             //
1050101             if ((offset_dir + size_to_read) > inode->size)
1050102             {
1050103                 size_to_read = inode->size - offset_dir;
1050104             }
1050105             //
1050106             size_read =

```

```

1050107     inode_file_read (inode, offset_dir, dir,
1050108                     size_to_read, NULL);
1050109
1050110     //
1050111     // The size read must be a multiple of 16.
1050112     //
1050113     size_read = ((size_read / 16) * 16);
1050114     //
1050115     // Check anyway if it is zero.
1050116     //
1050117     if (size_read == 0)
1050118     {
1050119         //
1050120         // The directory is ended: release the
1050121         // inode and return.
1050122         //
1050123         inode_put (inode);
1050124         errset (ENOENT); // No such file or
1050125         // directory.
1050126         return (NULL);
1050127     }
1050128     //
1050129     // Calculate how many directory items we
1050130     // have read.
1050131     //
1050132     dir_size_read = size_read / 16;
1050133     //
1050134     // Scan the directory to find the current
1050135     // name.
1050136     //
1050137     for (d = 0; d < dir_size_read; d++)
1050138     {
1050139         //
1050140         // Ensure to have a null terminated
1050141         // string for
1050142         // the name found.
1050143         //
1050144         memcpy (dir_name, dir[d].name,
1050145                (size_t) NAME_MAX);
1050146         dir_name[NAME_MAX] = 0;
1050147         //
1050148         comp = strcmp (name, dir_name);
1050149         if (comp == 0 && dir[d].ino != 0)
1050150         {
1050151             //
1050152             // Found the name and verified that
1050153             // it has a link to
1050154             // a inode. Now release the
1050155             // directory inode.
1050156             //
1050157             inode_put (inode);
1050158             //
1050159             // Get next inode and break the
1050160             // loop.
1050161             //
1050162             inode = inode_get (device, dir[d].ino);
1050163             break;
1050164         }
1050165     }
1050166     //
1050167     // If index 'd' is in a valid range, the
1050168     // name was found.
1050169     //
1050170     if (d < dir_size_read)
1050171     {
1050172         //
1050173         // The name was found.
1050174         //
1050175         break;
1050176     }
1050177     //
1050178     // If the function is still working, a file or a
1050179     // directory
1050180     // was found: see if there is another name after
1050181     // this one
1050182     // to look for. If there isn't, just break the
1050183     // loop.
1050184     //
1050185     if (next == NULL)
1050186     {
1050187         //
1050188         // As no other tokens are to be found, break
1050189         // the loop.
1050190         //
1050191         break;
1050192     }
1050193     //

```

```

1050194     // As there is another name after the current
1050195     // one,
1050196     // the current file must be a directory.
1050197     //
1050198     status =
1050199         inode_check (inode, S_IFDIR, 1, ps->euid, ps->egid);
1050200     if (status != 0)
1050201     {
1050202         //
1050203         // Variable 'errno' is set by
1050204         // 'inode_check()'.
1050205         //
1050206         errset (errno);
1050207         inode_put (inode);
1050208         return (NULL);
1050209     }
1050210     //
1050211     // The inode is a directory and the user has the
1050212     // necessary
1050213     // permissions: check if it is a mount point and
1050214     // go to the
1050215     // new device root directory if necessary.
1050216     //
1050217     if (inode->sb_attached != NULL)
1050218     {
1050219         //
1050220         // Must find the root directory for the new
1050221         // device, and
1050222         // then go to that inode.
1050223         //
1050224         device = inode->sb_attached->device;
1050225         inode_put (inode);
1050226         inode = inode_get (device, 1);
1050227         status = inode_check (inode, S_IFDIR, 1,
1050228                               ps->euid, ps->egid);
1050229         if (status != 0)
1050230         {
1050231             inode_put (inode);
1050232             return (NULL);
1050233         }
1050234     }
1050235     //
1050236     // As a directory was found, and another token
1050237     // follows it,
1050238     // must continue the token scan.
1050239     //
1050240     name = next;
1050241 }
1050242 //
1050243 // Current inode found is the file represented by
1050244 // the requested
1050245 // path.
1050246 //
1050247 return (inode);
1050248 }

```

## 94.5.31 kernel/fs/path\_inode\_link.c

Si veda la sezione 93.6.42.

```

1060001 #include <kernel/fs.h>
1060002 #include <errno.h>
1060003 #include <kernel/proc.h>
1060004 #include <libgen.h>
1060005 //-----
1060006 inode_t *
1060007 path_inode_link (pid_t pid, const char *path,
1060008                 inode_t * inode, mode_t mode)
1060009 {
1060010     proc_t *ps;
1060011     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
1060012     off_t start;
1060013     int d; // Directory index.
1060014     ssize_t size_read;
1060015     ssize_t size_written;
1060016     directory_t *dir = (directory_t *) buffer;
1060017     char path_copy1[PATH_MAX];
1060018     char path_copy2[PATH_MAX];
1060019     char *path_directory;
1060020     char *path_name;
1060021     inode_t *inode_directory;
1060022     inode_t *inode_new;
1060023     dev_t device;
1060024     int status;
1060025     //
1060026     // Check arguments.
1060027     //

```

```

100028 if (path == NULL || strlen (path) == 0)
100029 {
100030     errset (EINVAL); // Invalid argument:
100031     return (NULL); // the path is mandatory.
100032 }
100033 //
100034 if (inode == NULL && mode == 0)
100035 {
100036     errset (EINVAL); // Invalid argument: if the
100037     // inode is to
100038     return (NULL); // be created, the mode is
100039     // mandatory.
100040 }
100041 //
100042 if (inode != NULL)
100043 {
100044     if (mode != 0)
100045     {
100046         errset (EINVAL); // Invalid argument:
100047         // if the inode is
100048         return (NULL); // already present,
100049         // the creation mode
100050     } // must not be given.
100051     if (S_ISDIR (inode->mode))
100052     {
100053         errset (EPERM); // Operation not
100054         // permitted.
100055         return (NULL); // Refuse to link
100056         // directory.
100057     }
100058     if (inode->links >= LINK_MAX)
100059     {
100060         errset (EMLINK); // Too many links.
100061         return (NULL);
100062     }
100063 }
100064 //
100065 // Get process.
100066 //
100067 ps = proc_reference (pid);
100068 //
100069 // If the destination path already exists, the link
100070 // cannot be made.
100071 // It does not matter if the inode is known or not.
100072 //
100073 inode_new = path_inode ((uid_t) 0, path);
100074 if (inode_new != NULL)
100075 {
100076     //
100077     // A file already exists with the same name.
100078     //
100079     inode_put (inode_new);
100080     errset (EEXIST); // File exists.
100081     return (NULL);
100082 }
100083 //
100084 // At this point, 'inode_new' is 'NULL'.
100085 // Copy the source path inside the directory path
100086 // and name arrays.
100087 //
100088 strncpy (path_copy1, path, PATH_MAX);
100089 strncpy (path_copy2, path, PATH_MAX);
100090 //
100091 // Reduce to directory name and find the last name.
100092 //
100093 path_directory = dirname (path_copy1);
100094 path_name = basename (path_copy2);
100095 if (strlen (path_directory) == 0
100096     || strlen (path_name) == 0)
100097 {
100098     errset (EACCES); // Permission denied: maybe
100099     // the
100100     // original path is the root directory
100101     // and cannot find a previous directory.
100102     return (NULL);
100103 }
100104 //
100105 // Get the directory inode.
100106 //
100107 inode_directory = path_inode (pid, path_directory);
100108 if (inode_directory == NULL)
100109 {
100110     errset (errno);
100111     return (NULL);
100112 }
100113 //
100114 // Check if something is mounted on it.

```

```

100015 //
100016 if (inode_directory->sb_attached != NULL)
100017 {
100018     //
100019     // Must select the right directory.
100020     //
100021     device = inode_directory->sb_attached->device;
100022     inode_put (inode_directory);
100023     inode_directory = inode_get (device, 1);
100024     if (inode_directory == NULL)
100025     {
100026         return (NULL);
100027     }
100028 }
100029 //
100030 // If the inode to link is known, check if the
100031 // selected directory
100032 // has the same super block than the inode to link.
100033 //
100034 if (inode != NULL && inode_directory->sb != inode->sb)
100035 {
100036     inode_put (inode_directory);
100037     errset (ENOENT); // No such file or directory.
100038     return (NULL);
100039 }
100040 //
100041 // Check if write is allowed for the file system.
100042 //
100043 if (inode_directory->sb->options & MOUNT_RO)
100044 {
100045     inode_put (inode_directory);
100046     errset (EROFS); // Read-only file system.
100047     return (NULL);
100048 }
100049 //
100050 // Verify access permissions for the directory. The
100051 // number "3" means
100052 // that the user must have access permission and
100053 // write permission:
100054 // "-wx" == 2+1 == 3.
100055 //
100056 status = inode_check (inode_directory, S_IFDIR, 3,
100057     ps->euid, ps->egid);
100058 if (status != 0)
100059 {
100060     inode_put (inode_directory);
100061     return (NULL);
100062 }
100063 //
100064 // If the inode to link was not specified, it must
100065 // be created.
100066 // From now on, the inode is referenced with the
100067 // variable
100068 // 'inode_new'.
100069 //
100070 inode_new = inode;
100071 //
100072 if (inode_new == NULL)
100073 {
100074     inode_new =
100075         inode_alloc (inode_directory->sb->device, mode,
100076             ps->euid, ps->egid);
100077     if (inode_new == NULL)
100078     {
100079         //
100080         // The inode allocation failed, so, also the
100081         // directory
100082         // must be released, before return.
100083         //
100084         inode_put (inode_directory);
100085         return (NULL);
100086     }
100087 }
100088 //
100089 // Read the directory content and try to add the new
100090 // item.
100091 //
100092 for (start = 0;
100093     start < inode_directory->size;
100094     start += inode_directory->sb->blksize)
100095 {
100096     size_read =
100097         inode_file_read (inode_directory, start,
100098             buffer,
100099             inode_directory->sb->blksize,
100100             NULL);
100101     if (size_read < sizeof (directory_t))

```

```

1060202     {
1060203         break;
1060204     }
1060205     //
1060206     // Scan the directory portion just read, for an
1060207     // unused item.
1060208     //
1060209     dir = (directory_t *) buffer;
1060210     for (d = 0; d < size_read;
1060211         d += (sizeof (directory_t)), dir++)
1060212     {
1060213         if (dir->ino == 0)
1060214         {
1060215             //
1060216             // Found an empty directory item: link
1060217             // the inode.
1060218             //
1060219             dir->ino = inode_new->ino;
1060220             strncpy (dir->name, path_name, NAME_MAX);
1060221             inode_new->links++;
1060222             inode_new->changed = 1;
1060223             //
1060224             // Update the directory inside the file
1060225             // system.
1060226             //
1060227             size_written =
1060228                 inode_file_write (inode_directory,
1060229                                 start, buffer, size_read);
1060230             if (size_written != size_read)
1060231             {
1060232                 //
1060233                 // Write problem: release the
1060234                 // directory and return.
1060235                 //
1060236                 inode_put (inode_directory);
1060237                 errset (EUNKNOWN);
1060238                 return (NULL);
1060239             }
1060240             //
1060241             // Save the new inode, release the
1060242             // directory and return
1060243             // the linked inode.
1060244             //
1060245             inode_save (inode_new);
1060246             inode_put (inode_directory);
1060247             return (inode_new);
1060248         }
1060249     }
1060250 }
1060251 //
1060252 // The directory don't have a free item and one must
1060253 // be appended.
1060254 //
1060255 dir = (directory_t *) buffer;
1060256 start = inode_directory->size;
1060257 //
1060258 // Prepare the buffer with the link.
1060259 //
1060260 dir->ino = inode_new->ino;
1060261 strncpy (dir->name, path_name, NAME_MAX);
1060262 inode_new->links++;
1060263 inode_new->changed = 1;
1060264 //
1060265 // Append the buffer to the directory.
1060266 //
1060267 size_written =
1060268     inode_file_write (inode_directory, start, buffer,
1060269                     (sizeof (directory_t)));
1060270 if (size_written != (sizeof (directory_t)))
1060271 {
1060272     //
1060273     // Problem updating the directory: release it
1060274     // and return.
1060275     //
1060276     inode_put (inode_directory);
1060277     errset (EUNKNOWN);
1060278     return (NULL);
1060279 }
1060280 //
1060281 // Close access to the directory inode and save the
1060282 // other inode,
1060283 // with updated link count.
1060284 //
1060285 inode_put (inode_directory);
1060286 inode_save (inode_new);
1060287 //
1060288 // Return successfully.

```

```

1060289 //
1060290 return (inode_new);
1060291 }

```

### 94.5.32 kernel/fs/sb\_inode\_status.c

Si veda la sezione 93.6.26.

```

1070001 #include <kernel/fs.h>
1070002 #include <errno.h>
1070003 //-----
1070004 int
1070005 sb_inode_status (sb_t * sb, ino_t ino)
1070006 {
1070007     int map_element;
1070008     int map_bit;
1070009     int map_mask;
1070010     //
1070011     // Check arguments.
1070012     //
1070013     if (ino == 0 || sb == NULL)
1070014     {
1070015         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1070016         return (-1);
1070017     }
1070018     //
1070019     // Calculate the map element, the map bit and the
1070020     // map mask.
1070021     //
1070022     map_element = ino / 16;
1070023     map_bit = ino % 16;
1070024     map_mask = 1 << map_bit;
1070025     //
1070026     // Check the inode and return.
1070027     //
1070028     if (sb->map_inode[map_element] & map_mask)
1070029     {
1070030         return (1); // True.
1070031     }
1070032     else
1070033     {
1070034         return (0); // False.
1070035     }
1070036 }

```

### 94.5.33 kernel/fs/sb\_mount.c

Si veda la sezione 93.6.27.

```

1080001 #include <kernel/fs.h>
1080002 #include <errno.h>
1080003 #include <kernel/dev.h>
1080004 #include <kernel/lib_k.h>
1080005 #include <kernel/dm.h>
1080006 #include <kernel/part.h>
1080007 //-----
1080008 sb_t *
1080009 sb_mount (dev_t device, inode_t ** inode_mnt, int options)
1080010 {
1080011     sb_t *sb;
1080012     ssize_t size_read;
1080013     addr_t start;
1080014     int m;
1080015     size_t size_sb;
1080016     size_t size_map;
1080017     int dev_major = major (device);
1080018     int dev_minor = minor (device);
1080019     int p = dev_minor & 0x000F;
1080020     int d = ((dev_minor & 0x00F0) >> 4);
1080021     //
1080022     // Find if it is already mounted.
1080023     //
1080024     sb = sb_reference (device);
1080025     if (sb != NULL)
1080026     {
1080027         errset (EBUSY); // Device or resource busy:
1080028         // device
1080029         return (NULL); // already mounted.
1080030     }
1080031     //
1080032     // Find if '*inode_mnt' is already mounting
1080033     // something.
1080034     //
1080035     if (*inode_mnt != NULL
1080036         && (*inode_mnt)->sb_attached != NULL)
1080037     {
1080038         errset (EBUSY); // Device or resource busy:

```

```

108039 // mount point
108040 return (NULL); // already used.
108041 }
108042 //
108043 // If it is a partition, find if it can be mounted.
108044 //
108045 if ((dev_major == DEV_DM_MAJOR) && (p));
108046 {
108047 //
108048 // It is a partition.
108049 //
108050 if (dm_table[d].part[p].type != PART_TYPE_MINIX)
108051 {
108052 {
108053 errset (E_PART_TYPE_NOT_MINIX); // Not Minix!
108054 return (NULL); // Cannot mount.
108055 }
108056 //
108057 // The inode is not yet mounting anything, or it is
108058 // new: find a free
108059 // slot inside the super block table.
108060 //
108061 sb = sb_reference ((dev_t) - 1);
108062 if (sb == NULL)
108063 {
108064 errset (EBUSY); // Device or resource busy:
108065 return (NULL); // no free slots.
108066 }
108067 //
108068 // A free slot was found: the super block header
108069 // must be loaded, but
108070 // before it is necessary to calculate the header
108071 // size to be read.
108072 //
108073 size_sb = offsetof (sb_t, device);
108074 //
108075 // Then fix the starting point.
108076 //
108077 start = 1024; // After boot block.
108078 //
108079 // Read the file system super block header.
108080 //
108081 size_read =
108082 dev_io ((pid_t) 0, device, DEV_READ, start, sb,
108083 size_sb, NULL);
108084 if (size_read != size_sb)
108085 {
108086 errset (EIO); // I/O error.
108087 return (NULL);
108088 }
108089 //
108090 // Save some more data.
108091 //
108092 sb->device = device;
108093 sb->options = options;
108094 sb->inode_mounted_on = *inode_mnt;
108095 sb->blksize = (1024 << sb->log2_size_zone);
108096 //
108097 // Check if the super block data is valid.
108098 //
108099 if (sb->magic_number != 0x137F)
108100 {
108101 errset (ENODEV); // No such device: unsupported
108102 sb->device = 0; // file system type.
108103 return (NULL);
108104 }
108105 if (sb->map_inode_blocks > SB_MAX_INODE_BLOCKS)
108106 {
108107 errset (E_MAP_INODE_TOO_BIG);
108108 return (NULL);
108109 }
108110 if (sb->map_zone_blocks > SB_MAX_ZONE_BLOCKS)
108111 {
108112 errset (E_MAP_ZONE_TOO_BIG);
108113 return (NULL);
108114 }
108115 if (sb->blksize > SB_MAX_ZONE_SIZE)
108116 {
108117 errset (E_DATA_ZONE_TOO_BIG);
108118 return (NULL);
108119 }
108120 //
108121 // A right super block header was loaded from disk,
108122 // now load the super block inode bit map.
108123 //
108124 start = 1024; // After boot block.
108125 start += 1024; // After super block.

```

```

1080126 //
1080127 // Reset map in memory before loading.
1080128 //
1080129 for (m = 0; m < SB_MAP_INODE_SIZE; m++) // [2]
1080130 {
1080131 sb->map_inode[m] = 0xFFFF; // [2]
1080132 }
1080133 size_map = sb->map_inode_blocks * 1024;
1080134 size_read =
1080135 dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_READ, start,
1080136 sb->map_inode, size_map, NULL);
1080137 if (size_read != size_map)
1080138 {
1080139 errset (EIO); // I/O error.
1080140 return (NULL);
1080141 }
1080142 //
1080143 // Load the super block zone bit map.
1080144 //
1080145 // After boot block:
1080146 //
1080147 start = 1024;
1080148 //
1080149 // After the super block:
1080150 //
1080151 start += 1024;
1080152 //
1080153 // After inode bit map:
1080154 //
1080155 start += (sb->map_inode_blocks * 1024);
1080156 //
1080157 // Reset map in memory, before loading.
1080158 //
1080159 for (m = 0; m < SB_MAP_ZONE_SIZE; m++)
1080160 {
1080161 sb->map_zone[m] = 0xFFFF;
1080162 }
1080163 //
1080164 size_map = sb->map_zone_blocks * 1024;
1080165 size_read =
1080166 dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_READ, start,
1080167 sb->map_zone, size_map, NULL);
1080168 if (size_read != size_map)
1080169 {
1080170 errset (EIO); // I/O error.
1080171 return (NULL);
1080172 }
1080173 //
1080174 // Check the inode that should mount the super
1080175 // block. If '*inode_mnt' is 'NULL', then it is meant
1080176 // to be the first mount of the root file system.
1080177 // In such case, the inode must be loaded too,
1080178 // and the value for '*inode_mnt' must be modified.
1080179 //
1080180 if (*inode_mnt == NULL)
1080181 {
1080182 *inode_mnt = inode_get (device, 1);
1080183 }
1080184 //
1080185 // Check for a valid value.
1080186 //
1080187 if (*inode_mnt == NULL)
1080188 {
1080189 //
1080190 // This is bad!
1080191 //
1080192 errset (EUNKNOWN); // Unknown error.
1080193 return (NULL);
1080194 }
1080195 //
1080196 // A valid inode is available for the mount.
1080197 //
1080198 (*inode_mnt)->sb_attached = sb;
1080199 //
1080200 // Update the super block too.
1080201 //
1080202 sb->inode_mounted_on = *inode_mnt;
1080203 //
1080204 // Return the super block pointer.
1080205 //
1080206 return (sb);
1080207 }

```

## 94.5.34 kernel/fs/sb\_print.c

« Si veda la sezione 93.6.28.

```

1090001 #include <sys/os32.h>
1090002 #include <kernel/fs.h>
1090003 #include <kernel/lib_k.h>
1090004 //-----
1090005 void
1090006 sb_print (void)
1090007 {
1090008     int s;
1090009     //
1090010     k_printf
1090011     ("      mnt                1st zone max file "
1090012      " inode zone  \n");
1090013     k_printf
1090014     ("dev dev inodes blocks dz  size size KiB "
1090015      "blocks blocks\n");
1090016     //
1090017     for (s = 0; s < SB_MAX_SLOTS; s++)
1090018     {
1090019         if (sb_table[s].device == 0)
1090020         {
1090021             continue;
1090022         }
1090023         k_printf
1090024         ("%04x %04x % 6i % 6i % 3i "
1090025          "% 4i % 8i % 6i % 6i\n",
1090026          sb_table[s].device,
1090027          sb_table[s].inode_mounted_on->sb_attached->device,
1090028          sb_table[s].inodes, sb_table[s].zones,
1090029          sb_table[s].first_data_zone,
1090030          (1024 << sb_table[s].log2_size_zone),
1090031          sb_table[s].max_file_size / 1024,
1090032          sb_table[s].map_inode_blocks,
1090033          sb_table[s].map_zone_blocks);
1090034     }
1090035 }

```

## 94.5.35 kernel/fs/sb\_reference.c

« Si veda la sezione 93.6.29.

```

1100001 #include <kernel/fs.h>
1100002 #include <errno.h>
1100003 //-----
1100004 sb_t *
1100005 sb_reference (dev_t device)
1100006 {
1100007     int s;          // Slot index.
1100008     //
1100009     // If device is zero, a reference to the whole table
1100010     // is returned.
1100011     //
1100012     if (device == 0)
1100013     {
1100014         return (sb_table);
1100015     }
1100016     //
1100017     // If device is ((dev_t) -1), a reference to a free
1100018     // slot is
1100019     // returned.
1100020     //
1100021     if (device == ((dev_t) - 1))
1100022     {
1100023         for (s = 0; s < SB_MAX_SLOTS; s++)
1100024         {
1100025             if (sb_table[s].device == 0)
1100026             {
1100027                 return (&sb_table[s]);
1100028             }
1100029         }
1100030         return (NULL);
1100031     }
1100032     //
1100033     // A device was selected: find the super block
1100034     // associated to it.
1100035     //
1100036     for (s = 0; s < SB_MAX_SLOTS; s++)
1100037     {
1100038         if (sb_table[s].device == device)
1100039         {
1100040             return (&sb_table[s]);
1100041         }
1100042     }
1100043     //
1100044     // The super block was not found.

```

```

1100045 //
1100046     return (NULL);
1100047 }

```

## 94.5.36 kernel/fs/sb\_save.c

« Si veda la sezione 93.6.30.

```

1110001 #include <kernel/fs.h>
1110002 #include <errno.h>
1110003 #include <kernel/dev.h>
1110004 //-----
1110005 int
1110006 sb_save (sb_t * sb)
1110007 {
1110008     ssize_t size_written;
1110009     addr_t start;
1110010     size_t size_map;
1110011     //
1110012     // Check for valid argument.
1110013     //
1110014     if (sb == NULL)
1110015     {
1110016         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1110017         return (-1);
1110018     }
1110019     //
1110020     // Check if the super block changed for some reason
1110021     // (only the inode and the zone maps can change
1110022     // really).
1110023     //
1110024     if (!sb->changed)
1110025     {
1110026         //
1110027         // Nothing to save.
1110028         //
1110029         return (0);
1110030     }
1110031     //
1110032     // Something inside the super block changed: start
1110033     // the procedure to save the inode map (recall that
1110034     // the super block header is not saved, because it
1110035     // never changes).
1110036     //
1110037     start = 1024; // After boot block.
1110038     start += 1024; // After super block.
1110039     size_map = sb->map_inode_blocks * 1024;
1110040     size_written =
1110041     dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_WRITE, start,
1110042            sb->map_inode, size_map, NULL);
1110043     if (size_written != size_map)
1110044     {
1110045         //
1110046         // Error writing the map.
1110047         //
1110048         errset (EIO); // I/O error.
1110049         return (-1);
1110050     }
1110051     //
1110052     // Start the procedure to save the zone map.
1110053     //
1110054     start = 1024; // After boot block.
1110055     start += 1024; // After super block.
1110056     start += (sb->map_inode_blocks * 1024); // After
1110057     // inode bit
1110058     // map.
1110059     size_map = sb->map_zone_blocks * 1024;
1110060     size_written =
1110061     dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_WRITE, start,
1110062            sb->map_zone, size_map, NULL);
1110063     if (size_written != size_map)
1110064     {
1110065         //
1110066         // Error writing the map.
1110067         //
1110068         errset (EIO); // I/O error.
1110069         return (-1);
1110070     }
1110071     //
1110072     // Super block saved.
1110073     //
1110074     sb->changed = 0;
1110075     //
1110076     return (0);
1110077 }

```

## 94.5.37 kernel/fs/sb\_zone\_status.c

« Si veda la sezione 93.6.26.

```

1120001 #include <kernel/fs.h>
1120002 #include <errno.h>
1120003 //-----
1120004 int
1120005 sb_zone_status (sb_t * sb, zno_t zone)
1120006 {
1120007     int map_element;
1120008     int map_bit;
1120009     int map_mask;
1120010     //
1120011     // Check arguments.
1120012     //
1120013     if (zone == 0 || sb == NULL)
1120014     {
1120015         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1120016         return (-1);
1120017     }
1120018     //
1120019     // Calculate the map element, the map bit and the
1120020     // map mask.
1120021     //
1120022     map_element = zone / 16;
1120023     map_bit = zone % 16;
1120024     map_mask = 1 << map_bit;
1120025     //
1120026     // Check the zone and return.
1120027     //
1120028     if (sb->map_zone[map_element] & map_mask)
1120029     {
1120030         return (1); // True.
1120031     }
1120032     else
1120033     {
1120034         return (0); // False.
1120035     }
1120036 }

```

## 94.5.38 kernel/fs/sock\_free\_port.c

« Si veda la sezione 93.6.32.

```

1130001 #include <kernel/fs.h>
1130002 #include <errno.h>
1130003 #include <fcntl.h>
1130004 //-----
1130005 h_port_t
1130006 sock_free_port (void)
1130007 {
1130008     int skn;
1130009     h_port_t lport;
1130010     //
1130011     for (lport = 0xFFFF; lport >= 1024; lport--)
1130012     {
1130013         for (skn = 0; skn < SOCK_MAX_SLOTS; skn++)
1130014         {
1130015             if (sock_table[skn].lport == lport)
1130016             {
1130017                 //
1130018                 // The port is used.
1130019                 //
1130020                 break;
1130021             }
1130022         }
1130023         if (sock_table[skn].lport != lport)
1130024         {
1130025             //
1130026             // The port is new.
1130027             //
1130028             return (lport);
1130029         }
1130030     }
1130031     //
1130032     // If we are here, no free port was found.
1130033     //
1130034     return ((h_port_t) 0);
1130035 }

```

## 94.5.39 kernel/fs/sock\_reference.c

« Si veda la sezione 93.6.33.

```

1140001 #include <kernel/fs.h>
1140002 #include <errno.h>
1140003 #include <fcntl.h>

```

```

1140004 //-----
1140005 sock_t *
1140006 sock_reference (int skn)
1140007 {
1140008     //
1140009     // Check type of request.
1140010     //
1140011     if (skn < 0)
1140012     {
1140013         //
1140014         // Find a free slot.
1140015         //
1140016         for (skn = 0; skn < SOCK_MAX_SLOTS; skn++)
1140017         {
1140018             if (sock_table[skn].active == 0)
1140019             {
1140020                 return (&sock_table[skn]);
1140021             }
1140022         }
1140023         return (NULL);
1140024     }
1140025     else if (skn > SOCK_MAX_SLOTS)
1140026     {
1140027         return (NULL);
1140028     }
1140029     else
1140030     {
1140031         return (&sock_table[skn]);
1140032     }
1140033 }

```

## 94.5.40 kernel/fs/zone\_alloc.c

« Si veda la sezione 93.6.34.

```

1150001 #include <kernel/fs.h>
1150002 #include <kernel/dev.h>
1150003 #include <errno.h>
1150004 //-----
1150005 zno_t
1150006 zone_alloc (sb_t * sb)
1150007 {
1150008     int m; // Index inside the inode map.
1150009     int map_element;
1150010     int map_bit;
1150011     int map_mask;
1150012     zno_t zone;
1150013     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
1150014     int status;
1150015     //
1150016     // Verify if write is allowed.
1150017     //
1150018     if (sb->options & MOUNT_RO)
1150019     {
1150020         errset (EROFS); // Read-only file system.
1150021         return ((zno_t) 0);
1150022     }
1150023     //
1150024     // Write allowed: scan the zone map, to find a free
1150025     // zone. If a free zone can be found, allocate it
1150026     // inside the map.
1150027     // Index 'm' starts from one, because the first bit
1150028     // of the map is reserved for a 'zero' data-zone
1150029     // that does not exist: the second bit is for the
1150030     // real first data-zone.
1150031     //
1150032     for (zone = 0, m = 1; m < (SB_MAP_ZONE_SIZE * 16); m++)
1150033     {
1150034         map_element = m / 16;
1150035         map_bit = m % 16;
1150036         map_mask = 1 << map_bit;
1150037         if (!(sb->map_zone[map_element] & map_mask))
1150038         {
1150039             //
1150040             // Found a free place: set the map.
1150041             //
1150042             sb->map_zone[map_element] |= map_mask;
1150043             sb->changed = 1;
1150044             //
1150045             // The *second* bit inside the map is for
1150046             // the first data zone (the zone after the
1150047             // inode table inside the file system),
1150048             // because the first is for a special
1150049             // 'zero' data zone, not really used.
1150050             //
1150051             zone = sb->first_data_zone + m - 1; // Found
1150052             // a free

```



```

1150053 // zone.
1150054 //
1150055 // If the zone is outside the disk size, let
1150056 // set the map bit, but reset variable
1150057 // 'zone'.
1150058 //
1150059 if (zone >= sb->zones)
1150060 {
1150061     zone = 0;
1150062 }
1150063 else
1150064 {
1150065     break;
1150066 }
1150067 }
1150068 }
1150069 if (zone == 0)
1150070 {
1150071     errset (ENOSPC); // No space left on device.
1150072     return ((zno_t) 0);
1150073 }
1150074 //
1150075 // A free zone was found and the map was modified
1150076 // inside
1150077 // the super block in memory. The zone must be
1150078 // cleared.
1150079 //
1150080 status = zone_write (sb, zone, buffer);
1150081 if (status != 0)
1150082 {
1150083     zone_free (sb, zone);
1150084     return ((zno_t) 0);
1150085 }
1150086 //
1150087 // A zone was allocated: return the number.
1150088 //
1150089 return (zone);
1150090 }

```

## 94.5.41 kernel/fs/zone\_free.c

« Si veda la sezione 93.6.34.

```

1160001 #include <kernel/fs.h>
1160002 #include <kernel/dev.h>
1160003 #include <errno.h>
1160004 //-----
1160005 int
1160006 zone_free (sb_t * sb, zno_t zone)
1160007 {
1160008     int map_element;
1160009     int map_bit;
1160010     int map_mask;
1160011 //
1160012 // Check arguments.
1160013 //
1160014 if (sb == NULL || zone < sb->first_data_zone)
1160015 {
1160016     errset (EINVAL); // Invalid argument.
1160017     return (-1);
1160018 }
1160019 //
1160020 // Calculate the map element, the map bit and the
1160021 // map mask.
1160022 //
1160023 // The *second* bit inside the map is for the first
1160024 // data-zone
1160025 // (the zone after the inode table inside the file
1160026 // system),
1160027 // because the first is for a special 'zero'
1160028 // data-zone, not
1160029 // really used.
1160030 //
1160031 map_element = (zone - sb->first_data_zone + 1) / 16;
1160032 map_bit = (zone - sb->first_data_zone + 1) % 16;
1160033 map_mask = 1 << map_bit;
1160034 //
1160035 // Verify if the requested zone is inside the file
1160036 // system area.
1160037 //
1160038 if (zone >= sb->zones)
1160039 {
1160040     errset (EINVAL); // Invalid argument.
1160041     return (-1);
1160042 }
1160043 //
1160044 // Free the zone and return.

```

```

1160045 //
1160046 if (sb->map_zone[map_element] & map_mask)
1160047 {
1160048     sb->map_zone[map_element] &= ~map_mask;
1160049     sb->changed = 1;
1160050     return (0);
1160051 }
1160052 else
1160053 {
1160054     errset (EUNKNOWN); // The zone was
1160055 // already free.
1160056     return (-1);
1160057 }
1160058 }

```

## 94.5.42 kernel/fs/zone\_print.c

« Si veda la sezione 93.6.36.

```

1170001 #include <sys/os32.h>
1170002 #include <kernel/fs.h>
1170003 #include <kernel/dev.h>
1170004 #include <errno.h>
1170005 //-----
1170006 void
1170007 zone_print (sb_t * sb, zno_t zone)
1170008 {
1170009     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
1170010     int status;
1170011     int i;
1170012     int x;
1170013 //
1170014 status = zone_read (sb, zone, buffer);
1170015 //
1170016 if (status < 0)
1170017 {
1170018     k_perror (NULL);
1170019     return;
1170020 }
1170021 //
1170022 // Print.
1170023 //
1170024 k_printf
1170025     ("dev: 0x%04x, first dzone: %i zone read: %i\n",
1170026     sb->device, sb->first_data_zone, zone);
1170027 //
1170028 // Will print at most the first 256 byte only!
1170029 //
1170030 for (i = 0; i < sb->blksize && i < 256; i++)
1170031 {
1170032     k_printf ("%02x ", buffer[i]);
1170033     x = (i + 1) % 4;
1170034     if (x == 0 && i > 0)
1170035     {
1170036         k_printf ("| ");
1170037     }
1170038     x = (i + 1) % 16;
1170039     if (x == 0 && i > 0)
1170040     {
1170041         k_printf ("\n");
1170042     }
1170043 }
1170044 }

```

## 94.5.43 kernel/fs/zone\_read.c

« Si veda la sezione 93.6.37.

```

1180001 #include <sys/os32.h>
1180002 #include <kernel/fs.h>
1180003 #include <kernel/dev.h>
1180004 #include <errno.h>
1180005 //-----
1180006 int
1180007 zone_read (sb_t * sb, zno_t zone, void *buffer)
1180008 {
1180009     size_t size_zone;
1180010     off_t off_start;
1180011     ssize_t size_read;
1180012 //
1180013 // Verify if the requested zone is inside the file
1180014 // system area.
1180015 //
1180016 if (zone >= sb->zones)
1180017 {
1180018     errset (EINVAL); // Invalid argument.
1180019     return (-1);

```

```

1180020     }
1180021     //
1180022     // Calculate start position.
1180023     //
1180024     size_zone = 1024 << sb->log2_size_zone;
1180025     off_start = zone;
1180026     off_start *= size_zone;
1180027     //
1180028     // Read from device to the buffer.
1180029     //
1180030     size_read =
1180031     dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_READ,
1180032            off_start, buffer, size_zone, NULL);
1180033     if (size_read != size_zone)
1180034     {
1180035         errset (EIO); // I/O error.
1180036         return (-1);
1180037     }
1180038     else
1180039     {
1180040         return (0);
1180041     }
1180042 }

```

#### 94.5.44 kernel/fs/zone\_write.c

Si veda la sezione 93.6.37.

```

1190001 #include <kernel/fs.h>
1190002 #include <kernel/dev.h>
1190003 #include <errno.h>
1190004 //-----
1190005 int
1190006 zone_write (sb_t * sb, zno_t zone, void *buffer)
1190007 {
1190008     size_t size_zone;
1190009     off_t off_start;
1190010     ssize_t size_written;
1190011     //
1190012     // Verify if write is allowed.
1190013     //
1190014     if (sb->options & MOUNT_RO)
1190015     {
1190016         errset (EROFS); // Read-only file system.
1190017         return (-1);
1190018     }
1190019     //
1190020     // Verify if the requested zone is inside the file
1190021     // system area.
1190022     //
1190023     if (zone >= sb->zones)
1190024     {
1190025         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1190026         return (-1);
1190027     }
1190028     //
1190029     // Write is allowed: calculate start position.
1190030     //
1190031     size_zone = 1024 << sb->log2_size_zone;
1190032     off_start = zone;
1190033     off_start *= size_zone;
1190034     //
1190035     // Write the buffer to the device.
1190036     //
1190037     size_written =
1190038     dev_io ((pid_t) - 1, sb->device, DEV_WRITE,
1190039            off_start, buffer, size_zone, NULL);
1190040     if (size_written != size_zone)
1190041     {
1190042         errset (EIO); // I/O error.
1190043         return (-1);
1190044     }
1190045     else
1190046     {
1190047         return (0);
1190048     }
1190049 }

```

#### 94.6 os32: «kernel/ibm\_i386.h»

Si veda la sezione 93.7.

```

1200001 #ifndef _KERNEL_IBM_I386_H
1200002 #define _KERNEL_IBM_I386_H 1
1200003 //-----
1200004 #include <stdint.h>
1200005 #include <inttypes.h>

```

```

1200006 #include <stdbool.h>
1200007 #include <stdarg.h>
1200008 //-----
1200009 // GDT
1200010 //-----
1200011 #define GDT_ITEMS      256 // Max is 8192 items.
1200012 //
1200013 typedef struct
1200014 {
1200015     uint32_t limit_a:16, base_a:16;
1200016     uint32_t base_b:8,
1200017     accessed:1,
1200018     write_execute:1,
1200019     expansion_conforming:1,
1200020     code_or_data:1,
1200021     code_data_or_system:1,
1200022     dpl:2,
1200023     present:1,
1200024     limit_b:4,
1200025     available:1, reserved:1, big:1, granularity:1, base_c:8;
1200026 } gdt_t;
1200027 //
1200028 extern gdt_t gdt_table[GDT_ITEMS];
1200029 //-----
1200030 typedef struct
1200031 {
1200032     uint16_t limit;
1200033     uint32_t base;
1200034 } __attribute__ ((packed)) gdtr_t; // [1]
1200035 //
1200036 extern gdtr_t gdtr_register;
1200037 //
1200038 // [1] It is necessary that the structure be compact,
1200039 // so that it uses exactly 48 bits. That is why the
1200040 // attribute 'packed' for the GNU C compiler is
1200041 // used.
1200042 //-----
1200043 int gdt_segment (int segment, uint32_t base,
1200044                 uint32_t limit, bool present,
1200045                 bool code, unsigned char dpl);
1200046 //
1200047 void gdt_print (void *gdtr, unsigned int first,
1200048                unsigned int last);
1200049 void gdt_load (void *gdtr);
1200050 void gdt (void);
1200051 //
1200052 // Segment 0 is not used,
1200053 // segment 1 is for kernel code,
1200054 // segment 2 is for kernel data,
1200055 // segment 3 is for process 1 code,
1200056 // segment 4 is for process 1 data,
1200057 // ...
1200058 //
1200059 #define gdt_pid_to_segment_text(p) (p*2+1)
1200060 #define gdt_pid_to_segment_data(p) (p*2+2)
1200061 #define gdt_segment_text_to_pid(s) (s/2)
1200062 #define gdt_segment_data_to_pid(s) (s/2-1)
1200063 //-----
1200064 // IDT
1200065 //-----
1200066 #define IDT_ITEMS      129 // 0-128 0x00-0x80
1200067 //-----
1200068 typedef struct
1200069 {
1200070     uint32_t offset_a:16, selector:16;
1200071     uint32_t filler:8,
1200072     type:4, system:1, dpl:2, present:1, offset_b:16;
1200073 } idt_t;
1200074 //
1200075 extern idt_t idt_table[IDT_ITEMS];
1200076 //-----
1200077 typedef struct
1200078 {
1200079     uint16_t limit;
1200080     uint32_t base;
1200081 } __attribute__ ((packed)) idtr_t;
1200082 //
1200083 extern idtr_t idtr_register;
1200084 //-----
1200085 void idt_descriptor (int desc, void *isr,
1200086                    uint16_t selector, bool present,
1200087                    char type, char dpl);
1200088 void idt_load (void *idtr);
1200089 void idt (void);
1200090 void idt_irq_remap (unsigned int offset_1,
1200091                   unsigned int offset_2);
1200092 void idt_print (void *idtr, unsigned int first,

```



```

1210016      # used.
1210017      mov $0, %eax      # Reset EAX.
1210018      in  %dx, %eax     # Read DX port and
1210019      # save into AX.
1210020      mov  %eax, IN_DATA(%ebp) # Save EAX inside the
1210021      # local variable.
1210022      popa
1210023      popf
1210024      mov  IN_DATA(%ebp), %eax # Restore EAX and
1210025      leave # return.
1210026      ret

```

#### 94.6.2 kernel/ibm\_i386/\_in\_32.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1220001 .global _in_32
1220002 #-----
1220003 .section .text
1220004 #-----
1220005 # Port input word.
1220006 #-----
1220007 _in_32:
1220008     enter $4, $0          # 1 local variable.
1220009     pushf
1220010     pusha
1220011     .equ IN_PORT, 8      # First argument.
1220012     .equ IN_DATA, -4    # Local variable.
1220013     mov  IN_PORT(%ebp), %edx # Copy the port number
1220014     # into EDX, but
1220015     # then only DX will be
1220016     # used.
1220017     mov  $0, %eax       # Reset EAX.
1220018     inl  %dx, %eax     # Read DX port and
1220019     # save into EAX.
1220020     mov  %eax, IN_DATA(%ebp) # Save EAX inside the
1220021     # local variable.
1220022     popa
1220023     popf
1220024     mov  IN_DATA(%ebp), %eax # Restore EAX and
1220025     leave # return.
1220026     ret

```

#### 94.6.3 kernel/ibm\_i386/\_in\_8.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1230001 .global _in_8
1230002 #-----
1230003 .section .text
1230004 #-----
1230005 # Port input byte.
1230006 #-----
1230007 _in_8:
1230008     enter $4, $0          # 1 local variable.
1230009     pushf
1230010     pusha
1230011     .equ IN_PORT, 8      # First argument.
1230012     .equ IN_DATA, -4    # Local variable.
1230013     mov  IN_PORT(%ebp), %edx # Copy the port number
1230014     # into EDX, but
1230015     # then only DX will be
1230016     # used.
1230017     mov  $0, %eax       # Reset EAX.
1230018     inb  %dx, %al     # Read DX port and
1230019     # save into AL.
1230020     mov  %eax, IN_DATA(%ebp) # Save EAX inside the
1230021     # local variable.
1230022     popa
1230023     popf
1230024     mov  IN_DATA(%ebp), %eax # Restore EAX and
1230025     leave # return.
1230026     ret

```

#### 94.6.4 kernel/ibm\_i386/\_out\_16.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1240001 .global _out_16
1240002 #-----
1240003 .section .text
1240004 #-----
1240005 # Port output word.
1240006 #-----
1240007 _out_16:
1240008     enter $0, $0          # No local variables.
1240009     pushf

```

```

1240010     pusha
1240011     .equ OUT_PORT, 8      # First parameter.
1240012     .equ OUT_DATA, 12    # Second parameter.
1240013     mov  OUT_PORT(%ebp), %edx # Copy output port to
1240014     # EDX, but only DX
1240015     # will be used.
1240016     mov  OUT_DATA(%ebp), %eax # Copy output data to
1240017     # EAX, but only AX
1240018     # will be used.
1240019     out  %ax, %dx       # Send to the port.
1240020     popa
1240021     popf
1240022     leave
1240023     ret

```

#### 94.6.5 kernel/ibm\_i386/\_out\_32.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1250001 .global _out_32
1250002 #-----
1250003 .section .text
1250004 #-----
1250005 # Port output word.
1250006 #-----
1250007 _out_32:
1250008     enter $0, $0          # No local variables.
1250009     pushf
1250010     pusha
1250011     .equ OUT_PORT, 8      # First parameter.
1250012     .equ OUT_DATA, 12    # Second parameter.
1250013     mov  OUT_PORT(%ebp), %edx # Copy output port to
1250014     # EDX, but only DX
1250015     # will be used.
1250016     mov  OUT_DATA(%ebp), %eax # Copy output data to
1250017     # EAX.
1250018     outl %eax, %dx      # Send to the port.
1250019     popa
1250020     popf
1250021     leave
1250022     ret

```

#### 94.6.6 kernel/ibm\_i386/\_out\_8.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1260001 .global _out_8
1260002 #-----
1260003 .section .text
1260004 #-----
1260005 # Port output byte.
1260006 #-----
1260007 _out_8:
1260008     enter $0, $0          # No local variables.
1260009     pushf
1260010     pusha
1260011     .equ OUT_PORT, 8      # First parameter.
1260012     .equ OUT_DATA, 12    # Second parameter.
1260013     mov  OUT_PORT(%ebp), %edx # Copy output port to
1260014     # EDX, but only DX
1260015     # will be used.
1260016     mov  OUT_DATA(%ebp), %eax # Copy output data to
1260017     # EAX, but only AL
1260018     # will be used.
1260019     outb %al, %dx       # Send to the port.
1260020     popa
1260021     popf
1260022     leave
1260023     ret

```

#### 94.6.7 kernel/ibm\_i386/cli.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1270001 .global cli
1270002 #-----
1270003 .text
1270004 #-----
1270005 # Clear interrupt flag.
1270006 #-----
1270007 .align 4
1270008 cli:
1270009     cli
1270010     ret

```

## 94.6.8 kernel/ibm\_i386/gdt.c

Si veda la sezione 93.7.

```

128001 #include <kernel/ibm_i386.h>
128002 #include <kernel/multiboot.h>
128003 //-----
128004 void
128005 gdt (void)
128006 {
128007     uint32_t blocks;    // Total available memory
128008     // blocks.
128009     //
128010     // Calculate memory blocks.
128011     //
128012     blocks = (multiboot.mem_upper * 1024) / 4096;
128013     //
128014     // Set data for GDTR register.
128015     //
128016     gdt_register.limit = (sizeof (gdt_table) - 1);
128017     gdt_register.base = (uint32_t) &gdt_table[0];
128018     //
128019     // Reset items inside 'gdt_table[]'.
128020     // gdt_table[0] must be null and is not to be
128021     // used.
128022     //
128023     int i;
128024     for (i = 0; i < GDT_ITEMS; i++)
128025     {
128026         gdt_segment (i, 0, 0, 0, 0);
128027     }
128028     //
128029     // gdt_table[1] is for kernel code.
128030     // It covers all the available memory, with DPL 0.
128031     // The selector is 8+0 = 0x08+0.
128032     //
128033     gdt_segment (1, 0, blocks, 1, 1, 0);
128034     //
128035     // gdt_table[2] is for kernel data, including stack
128036     // (the stack
128037     // MUST be in the same address space of data).
128038     // It covers all the available memory, with DPL 0.
128039     // The selector is 16+0 = 0x10+0.
128040     //
128041     gdt_segment (2, 0, blocks, 1, 0, 0);
128042     //
128043     // Load the GDT table.
128044     //
128045     gdt_load (&gdt_register);
128046 }

```

## 94.6.9 kernel/ibm\_i386/gdt\_load.s

Si veda la sezione 93.7.

```

128001 .globl gdt_load
128002 #
128003 gdt_load:
128004     enter $0, $0
128005     .equ gdtr_pointer, 8           # Primo argomento.
128006     mov gdtr_pointer(%ebp), %eax  # Copia il
128007                                 # puntatore in EAX.
128008     leave
128009     #
128010     lgdt (%eax)                  # Carica il registro GDTR
128011     # dall'indirizzo in EAX.
128012     #
128013     # 2 kernel data, included stack, DPL 0, covering
128014     # all the available
128015     # memory: segment selector 0x10+0.
128016     #
128017     mov $16, %ax
128018     mov %ax, %ds
128019     mov %ax, %es
128020     mov %ax, %fs
128021     mov %ax, %gs
128022     mov %ax, %ss                # The stack MUST be in the same
128023     # address space of the other
128024     # data, to allow pointers to
128025     # work correctly.
128026     #
128027     # 2 kernel code, DPL 0, covering all the available
128028     # memory:
128029     # segment selector 0x08+0.
128030     #
128031     jmp $8, $flush
128032 flush:
128033     ret

```

## 94.6.10 kernel/ibm\_i386/gdt\_print.c

Si veda la sezione 93.7.

```

130001 #include <kernel/ibm_i386.h>
130002 #include <kernel/lib_k.h>
130003 //
130004 void
130005 gdt_print (void *gdtr, unsigned int first,
130006           unsigned int last)
130007 {
130008     gdtr_t *g = gdtr;
130009     uint32_t *p = (uint32_t *) g->base;
130010     //
130011     int max = (g->limit + 1) / (sizeof (uint32_t));
130012     int i;
130013     //
130014     if (((first * 2) > max) || (first > last))
130015     {
130016         return;
130017     }
130018     //
130019     k_printf ("%s base: 0x%08" PRIx32 " limit: 0x%04"
130020              " PRiX32 "\n", __func__, g->base, g->limit);
130021     //
130022     for (i = (first * 2); i < max && i <= (last * 2); i += 2)
130023     {
130024         k_printf ("[%4" PRIx32 "] %032" PRIb32 " %032"
130025                  " PRIb32 "\n", i / 2, p[i], p[i + 1]);
130026     }
130027 }

```

## 94.6.11 kernel/ibm\_i386/gdt\_public.c

Si veda la sezione 93.7.

```

131001 #include <kernel/ibm_i386.h>
131002 //-----
131003 gdt_t gdt_table[GDT_ITEMS];
131004 gdtr_t gdt_register;

```

## 94.6.12 kernel/ibm\_i386/gdt\_segment.c

Si veda la sezione 93.7.

```

132001 #include <kernel/ibm_i386.h>
132002 #include <errno.h>
132003 //-----
132004 int
132005 gdt_segment (int segment,
132006            uint32_t base,
132007            uint32_t limit,
132008            bool present, bool code, unsigned char dpl)
132009 {
132010     //
132011     // Verify if the segment is valid.
132012     //
132013     if ((segment >= ((sizeof (gdt_table)) / 8))
132014         || (segment < 0))
132015     {
132016         errset (EINVAL);
132017         return (-1);
132018     }
132019     //
132020     // Limit.
132021     //
132022     gdt_table[segment].limit_a = (limit & 0x0000FFFF);
132023     gdt_table[segment].limit_b = limit / 0x10000;
132024     //
132025     // Base address.
132026     //
132027     gdt_table[segment].base_a = (base & 0x0000FFFF);
132028     gdt_table[segment].base_b =
132029     ((base / 0x10000) & 0x000000FF);
132030     gdt_table[segment].base_c = (base / 0x1000000);
132031     //
132032     // Attributes.
132033     //
132034     //
132035     // Internal update.
132036     //
132037     gdt_table[segment].accessed = 0;
132038     //
132039     // r, w, x.
132040     //
132041     gdt_table[segment].write_execute = 1;
132042     //
132043 }

```

```

132044 // Normal and conforming.
132045 //
132046 gdt_table[segment].expansion_conforming = 0;
132047 //
132048 gdt_table[segment].code_or_data = code;
132049 gdt_table[segment].code_data_or_system = 1;
132050 gdt_table[segment].dpl = dpl;
132051 gdt_table[segment].present = present;
132052 gdt_table[segment].available = 0; // 0
132053 gdt_table[segment].reserved = 0; // 0
132054 gdt_table[segment].big = 1; // 32 bit
132055 gdt_table[segment].granularity = 1; // 4 Kibyte
132056 //
132057 return (0);
132058 }

```

#### 94.6.13 kernel/ibm\_i386/idt.c

Si veda la sezione 93.7.

```

133001 #include <kernel/ibm_i386.h>
133002 //-----
133003 void
133004 idt (void)
133005 {
133006 //
133007 // Set necessary data for the IDTR register.
133008 //
133009 idt_register.limit = (sizeof (idt_table) - 1);
133010 idt_register.base = (uint32_t) & idt_table[0];
133011 //
133012 // Reset all items inside the array 'idt_table[]'.
133013 //
133014 int i;
133015 for (i = 0; i < IDT_ITEMS; i++)
133016 {
133017     idt_descriptor (i, 0, 0, 0, 0);
133018 }
133019 //
133020 // Place hardware interrupt from IRQ 0 to IRQ 7
133021 // starting from descriptor 32 and from IRQ 8 to
133022 // IRQ 15 starting from descriptor 40.
133023 //
133024 idt_irq_remap (32, 40);
133025 //
133026 // Set the ISR routines to the items inside the IDT
133027 // table.
133028 //
133029 idt_descriptor (0, isr_0, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133030 idt_descriptor (1, isr_1, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133031 idt_descriptor (2, isr_2, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133032 idt_descriptor (3, isr_3, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133033 idt_descriptor (4, isr_4, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133034 idt_descriptor (5, isr_5, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133035 idt_descriptor (6, isr_6, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133036 idt_descriptor (7, isr_7, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133037 idt_descriptor (8, isr_8, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133038 idt_descriptor (9, isr_9, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133039 idt_descriptor (10, isr_10, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133040 idt_descriptor (11, isr_11, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133041 idt_descriptor (12, isr_12, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133042 idt_descriptor (13, isr_13, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133043 idt_descriptor (14, isr_14, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133044 idt_descriptor (15, isr_15, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133045 idt_descriptor (16, isr_16, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133046 idt_descriptor (17, isr_17, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133047 idt_descriptor (18, isr_18, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133048 idt_descriptor (19, isr_19, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133049 idt_descriptor (20, isr_20, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133050 idt_descriptor (21, isr_21, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133051 idt_descriptor (22, isr_22, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133052 idt_descriptor (23, isr_23, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133053 idt_descriptor (24, isr_24, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133054 idt_descriptor (25, isr_25, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133055 idt_descriptor (26, isr_26, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133056 idt_descriptor (27, isr_27, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133057 idt_descriptor (28, isr_28, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133058 idt_descriptor (29, isr_29, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133059 idt_descriptor (30, isr_10, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133060 idt_descriptor (31, isr_31, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133061 idt_descriptor (32, isr_32, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133062 idt_descriptor (33, isr_33, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133063 idt_descriptor (34, isr_34, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133064 idt_descriptor (35, isr_35, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133065 idt_descriptor (36, isr_36, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133066 idt_descriptor (37, isr_37, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133067 idt_descriptor (38, isr_38, 0x0008, 1, 0xE, 0);

```

```

133068 idt_descriptor (39, isr_39, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133069 idt_descriptor (40, isr_40, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133070 idt_descriptor (41, isr_41, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133071 idt_descriptor (42, isr_42, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133072 idt_descriptor (43, isr_43, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133073 idt_descriptor (44, isr_44, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133074 idt_descriptor (45, isr_45, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133075 idt_descriptor (46, isr_46, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133076 idt_descriptor (47, isr_47, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133077 //
133078 // The following item is for the system calls.
133079 //
133080 idt_descriptor (128, isr_128, 0x0008, 1, 0xE, 0);
133081 //
133082 // Activate the IDT loading the IDTR register.
133083 //
133084 idt_load (&idt_register);
133085 }

```

#### 94.6.14 kernel/ibm\_i386/idt\_descriptor.c

Si veda la sezione 93.7.

```

134001 #include <kernel/ibm_i386.h>
134002 //-----
134003 void
134004 idt_descriptor (int desc,
134005                void *isr,
134006                uint16_t selector,
134007                bool present, char type, char dpl)
134008 {
134009     uint32_t offset = (uint32_t) isr;
134010 //
134011 // Unset reserved bits and the system bit.
134012 //
134013 idt_table[desc].filler = 0;
134014 idt_table[desc].system = 0;
134015 //
134016 // Relative address.
134017 //
134018 idt_table[desc].offset_a = (offset & 0x0000FFFF);
134019 idt_table[desc].offset_b = (offset / 0x10000);
134020 //
134021 // Selector.
134022 //
134023 idt_table[desc].selector = selector;
134024 //
134025 // Valid item?
134026 //
134027 idt_table[desc].present = present;
134028 //
134029 // Type (gate type).
134030 //
134031 idt_table[desc].type = (type & 0x0F);
134032 //
134033 // DPL.
134034 //
134035 idt_table[desc].dpl = (dpl & 0x03);
134036 }

```

#### 94.6.15 kernel/ibm\_i386/idt\_irq\_remap.c

Si veda la sezione 93.7.

```

135001 #include <kernel/lib_k.h>
135002 #include <kernel/ibm_i386.h>
135003 //-----
135004 #define DEBUG 0
135005 //-----
135006 void
135007 idt_irq_remap (unsigned int offset_1, unsigned int offset_2)
135008 {
135009 //
135010 // PIC_P è il PIC primario o «master»;
135011 // PIC_S è il PIC secondario o «slave».
135012 //
135013 // Quando si manifesta un IRQ che riguarda il PIC
135014 // secondario,
135015 // il PIC primario riceve IRQ 2.
135016 //
135017 // ICW = initialization command word.
135018 // OCW = operation command word.
135019 //
135020 if (DEBUG)
135021 {
135022     k_printf
135023         ("%s] PIC (programmable interrupt ")

```

```

1350024     "controller) "remap: ", __func__);
1350025     }
1350026     //
1350027     out_8 (0x20, 0x10 + 0x01); // Initialization:
1350028     // 0x10 means that is
1350029     out_8 (0xA0, 0x10 + 0x01); // is ICW1; 0x01 means
1350030     // that must
1350031     // continue up to ICW4.
1350032     if (DEBUG)
1350033     {
1350034         k_printf ("ICW1");
1350035     }
1350036     out_8 (0x21, offset_1); // ICW2: PIC_P
1350037     // starting at
1350038     // «offset_1».
1350039     out_8 (0xA1, offset_2); // PIC_S starting at
1350040     // «offset_2».
1350041     if (DEBUG)
1350042     {
1350043         k_printf (" ICW2");
1350044     }
1350045     out_8 (0x21, 0x04); // ICW3 PIC_P: IRQ2 driven
1350046     // from PIC_S.
1350047     out_8 (0xA1, 0x02); // ICW3 PIC_S: driving IRQ2
1350048     // from PIC_P.
1350049     if (DEBUG)
1350050     {
1350051         k_printf (" ICW3");
1350052     }
1350053     out_8 (0x21, 0x01); // ICW4: si precisa solo la
1350054     // modalità
1350055     out_8 (0xA1, 0x01); // del microprocessore; 0x01 =
1350056     // 8086.
1350057     if (DEBUG)
1350058     {
1350059         k_printf (" ICW4");
1350060     }
1350061     out_8 (0x21, 0x00); // OCW1: reset mask to enable
1350062     // all
1350063     out_8 (0xA1, 0x00); // IRQ numbers.
1350064     if (DEBUG)
1350065     {
1350066         k_printf (" OCW1.\n");
1350067     }
1350068 }

```

## 94.6.16 kernel/ibm\_i386/idt\_load.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1360001 .globl idt_load
1360002 #
1360003 idt_load:
1360004     enter $0, $0
1360005     .equ idtr_pointer, 8 # Primo argomento.
1360006     mov idtr_pointer(%ebp), %eax # Copia il puntatore
1360007     # in EAX.
1360008     leave
1360009     #
1360010     lidt (%eax) # Utilizza la tabella IDT a cui
1360011     # punta EAX.
1360012     #
1360013     ret

```

## 94.6.17 kernel/ibm\_i386/idt\_print.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1370001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1370002 #include <kernel/lib_k.h>
1370003 //
1370004 void
1370005 idt_print (void *idtr, unsigned int first,
1370006           unsigned int last)
1370007 {
1370008     idtr_t *g = idtr;
1370009     uint32_t *p = (uint32_t *) g->base;
1370010     //
1370011     int max = (g->limit + 1) / (sizeof (uint32_t));
1370012     int i;
1370013     //
1370014     if (((first * 2) > max) || (first > last))
1370015     {
1370016         return;
1370017     }
1370018     //
1370019     k_printf ("[%s] base: 0x%08" PRIx32 " limit: 0x%04"

```

```

1370020     PRIx32 "\n", __func__, g->base, g->limit);
1370021     //
1370022     for (i = (first * 2); i < max && i <= (last * 2); i += 2)
1370023     {
1370024         k_printf ("[%4" PRIx32 "] %032" PRIb32 " %032"
1370025                 PRIb32 "\n", i / 2, p[i], p[i + 1]);
1370026     }
1370027 }

```

## 94.6.18 kernel/ibm\_i386/idt\_public.c

Si veda la sezione 93.7.

```

1380001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1380002 //-----
1380003 idt_t idt_table[129];
1380004 idtr_t idtr_register;

```

## 94.6.19 kernel/ibm\_i386/irq\_off.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1390001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1390002 #include <stdint.h>
1390003 //-----
1390004 void
1390005 irq_off (unsigned int irq)
1390006 {
1390007     uint32_t mask;
1390008     uint32_t status;
1390009     //
1390010     if (irq > 15)
1390011     {
1390012         return; // There is not such IRQ.
1390013     }
1390014     else
1390015     {
1390016         mask = ((uint32_t) 1 << irq);
1390017         //
1390018         // IRQ from 0 to 7.
1390019         //
1390020         status = in_8 ((uint32_t) 0x21);
1390021         status = status | mask;
1390022         out_8 ((uint32_t) 0x21, status);
1390023         //
1390024         // IRQ from 8 to 15.
1390025         //
1390026         status = in_8 ((uint32_t) 0xA1);
1390027         status = status | (mask >> 8);
1390028         out_8 ((uint32_t) 0xA1, status);
1390029     }
1390030 }

```

## 94.6.20 kernel/ibm\_i386/irq\_on.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1400001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1400002 #include <stdint.h>
1400003 //-----
1400004 void
1400005 irq_on (unsigned int irq)
1400006 {
1400007     uint32_t mask;
1400008     uint32_t status;
1400009     //
1400010     if (irq > 15)
1400011     {
1400012         return; // There is not such IRQ.
1400013     }
1400014     else
1400015     {
1400016         mask = ~(uint32_t) 1 << irq);
1400017         //
1400018         // IRQ from 0 to 7.
1400019         //
1400020         status = in_8 ((uint32_t) 0x21);
1400021         status = status & mask;
1400022         out_8 ((uint32_t) 0x21, status);
1400023         //
1400024         // IRQ from 8 to 15.
1400025         //
1400026         status = in_8 ((uint32_t) 0xA1);
1400027         status = status & (mask >> 8);
1400028         out_8 ((uint32_t) 0xA1, status);
1400029     }
1400030 }

```

## 94.6.21 kernel/ibm\_i386/isr.s

Si veda la sezione 93.7.

```

1440001 .extern isr_exception_unrecoverable
1440002 .extern isr_irq_clear
1440003 .extern isr_irq_clear_pic1
1440004 .extern isr_irq_clear_pic2
1440005 .extern kbd_isr
1440006 .extern sysroutine
1440007 .extern proc_current
1440008 .extern proc_stack_segment_selector;
1440009 .extern proc_stack_pointer
1440010 .extern proc_scheduler
1440011 #.extern proc_sch_terminals
1440012 #
1440013 .global _clock_kernel
1440014 .global _clock_time
1440015 .global _ksp
1440016 #
1440017 .global isr_0
1440018 .global isr_1
1440019 .global isr_2
1440020 .global isr_3
1440021 .global isr_4
1440022 .global isr_5
1440023 .global isr_6
1440024 .global isr_7
1440025 .global isr_8
1440026 .global isr_9
1440027 .global isr_10
1440028 .global isr_11
1440029 .global isr_12
1440030 .global isr_13
1440031 .global isr_14
1440032 .global isr_15
1440033 .global isr_16
1440034 .global isr_17
1440035 .global isr_18
1440036 .global isr_19
1440037 .global isr_20
1440038 .global isr_21
1440039 .global isr_22
1440040 .global isr_23
1440041 .global isr_24
1440042 .global isr_25
1440043 .global isr_26
1440044 .global isr_27
1440045 .global isr_28
1440046 .global isr_29
1440047 .global isr_30
1440048 .global isr_31
1440049 .global isr_32
1440050 .global isr_33
1440051 .global isr_34
1440052 .global isr_35
1440053 .global isr_36
1440054 .global isr_37
1440055 .global isr_38
1440056 .global isr_39
1440057 .global isr_40
1440058 .global isr_41
1440059 .global isr_42
1440060 .global isr_43
1440061 .global isr_44
1440062 .global isr_45
1440063 .global isr_46
1440064 .global isr_47
1440065 .global isr_128
1440066 #-----
1440067 .section .data
1440068 #-----
1440069 proc_syscallnr:      .int 0x00000000
1440070 proc_msg_offset:    .int 0x00000000
1440071 proc_msg_size:      .int 0x00000000
1440072 proc_instruction_pointer: .int 0x00000000
1440073 proc_back_address:  .int 0x00000000
1440074 _ksp:               .int 0x00000000
1440075 syscall_working:   .int 0x00000000
1440076 _clock_kernel:
1440077 kticks_lo:         .int 0x00000000
1440078 kticks_hi:         .int 0x00000000
1440079 _clock_time:
1440080 tticks_lo:         .int 0x00000000
1440081 tticks_hi:         .int 0x00000000
1440082 #-----
1440083 .section .text
1440084 #-----
1440085 #

```

```

1440086 # Inside the stack there is already, placed by the CPU:
1440087 # [omissis]
1440088 # push %eflags
1440089 # push %cs
1440090 # push %eip
1440091 #
1440092 #-----
1440093 isr_0:      # «division by zero exception»
1440094 cli
1440095 push $0    # Null error code.
1440096 push $0    # Exception number.
1440097 jmp exception_unrecoverable
1440098 #-----
1440099 isr_1:      # «debug exception»
1440100 cli
1440101 push $0    # Null error code.
1440102 push $1    # Exception number.
1440103 jmp exception_unrecoverable
1440104 #-----
1440105 isr_2:      # «non maskable interrupt exception»
1440106 cli
1440107 push $0    # Null error code.
1440108 push $2    # Exception number.
1440109 jmp exception_unrecoverable
1440110 #-----
1440111 isr_3:      # «breakpoint exception»
1440112 cli
1440113 push $0    # Null error code.
1440114 push $3    # Exception number.
1440115 jmp exception_unrecoverable
1440116 #-----
1440117 isr_4:      # «into detected overflow exception»
1440118 cli
1440119 push $0    # Null error code.
1440120 push $4    # Exception number.
1440121 jmp exception_unrecoverable
1440122 #-----
1440123 isr_5:      # «out of bounds exception»
1440124 cli
1440125 push $0    # Null error code.
1440126 push $5    # Exception number.
1440127 jmp exception_unrecoverable
1440128 #-----
1440129 isr_6:      # «invalid opcode exception»
1440130 cli
1440131 push $0    # Null error code.
1440132 push $6    # Exception number.
1440133 jmp exception_unrecoverable
1440134 #-----
1440135 isr_7:      # «no coprocessor exception»
1440136 cli
1440137 push $0    # Null error code.
1440138 push $7    # Exception number.
1440139 jmp exception_unrecoverable
1440140 #-----
1440141 isr_8:      # «double fault exception»
1440142 cli
1440143 # Error code already present.
1440144 push $8    # Exception number.
1440145 jmp exception_unrecoverable
1440146 #-----
1440147 isr_9:      # «coprocessor segment overrun
1440148 # exception»
1440149 cli
1440150 push $0    # Null error code.
1440151 push $9    # Exception number.
1440152 jmp exception_unrecoverable
1440153 #-----
1440154 isr_10:     # «bad TSS exception»
1440155 cli
1440156 # Error code already present.
1440157 push $10   # Exception number.
1440158 jmp exception_unrecoverable
1440159 #-----
1440160 isr_11:     # «segment not present exception»
1440161 cli
1440162 # Error code already present.
1440163 push $11   # Exception number.
1440164 jmp exception_unrecoverable
1440165 #-----
1440166 isr_12:     # «stack fault exception»
1440167 cli
1440168 # Error code already present.
1440169 push $12   # Exception number.
1440170 jmp exception_unrecoverable
1440171 #-----
1440172 isr_13:     # «general protection fault exception»

```



```

1440173 cli
1440174 # # Error code already present.
1440175 push $13 # Exception number.
1440176 jmp exception_unrecoverable
1440177 #-----
1440178 isr_14: # <page fault exception>
1440179 cli
1440180 # # Error code already present.
1440181 push $14 # Exception number.
1440182 jmp exception_unrecoverable
1440183 #-----
1440184 isr_15: # <unknown interrupt exception>
1440185 cli
1440186 push $0 # Null error code.
1440187 push $15 # Exception number.
1440188 jmp exception_unrecoverable
1440189 #-----
1440190 isr_16: # <coprocessor fault exception>
1440191 cli
1440192 push $0 # Null error code.
1440193 push $16 # Exception number.
1440194 jmp exception_unrecoverable
1440195 #-----
1440196 isr_17: # <alignment check exception>
1440197 cli
1440198 push $0 # Null error code.
1440199 push $17 # Exception number.
1440200 jmp exception_unrecoverable
1440201 #-----
1440202 isr_18: # <machine check exception>
1440203 cli
1440204 push $0 # Null error code.
1440205 push $18 # Exception number.
1440206 jmp exception_unrecoverable
1440207 #-----
1440208 isr_19: # <reserved exception>
1440209 cli
1440210 push $0 # Null error code.
1440211 push $19 # Exception number.
1440212 jmp exception_unrecoverable
1440213 #-----
1440214 isr_20: # <reserved exception>
1440215 cli
1440216 push $0 # Null error code.
1440217 push $20 # Exception number.
1440218 jmp exception_unrecoverable
1440219 #-----
1440220 isr_21: # <reserved exception>
1440221 cli
1440222 push $0 # Null error code.
1440223 push $21 # Exception number.
1440224 jmp exception_unrecoverable
1440225 #-----
1440226 isr_22: # <reserved exception>
1440227 cli
1440228 push $0 # Null error code.
1440229 push $22 # Exception number.
1440230 jmp exception_unrecoverable
1440231 #-----
1440232 isr_23: # <reserved exception>
1440233 cli
1440234 push $0 # Null error code.
1440235 push $23 # Exception number.
1440236 jmp exception_unrecoverable
1440237 #-----
1440238 isr_24: # <reserved exception>
1440239 cli
1440240 push $0 # Null error code.
1440241 push $24 # Exception number.
1440242 jmp exception_unrecoverable
1440243 #-----
1440244 isr_25: # <reserved exception>
1440245 cli
1440246 push $0 # Null error code.
1440247 push $25 # Exception number.
1440248 jmp exception_unrecoverable
1440249 #-----
1440250 isr_26: # <reserved exception>
1440251 cli
1440252 push $0 # Null error code.
1440253 push $26 # Exception number.
1440254 jmp exception_unrecoverable
1440255 #-----
1440256 isr_27: # <reserved exception>
1440257 cli
1440258 push $0 # Null error code.
1440259 push $27 # Exception number.

```

```

1440260 jmp exception_unrecoverable
1440261 #-----
1440262 isr_28: # <reserved exception>
1440263 cli
1440264 push $0 # Null error code.
1440265 push $28 # Exception number.
1440266 jmp exception_unrecoverable
1440267 #-----
1440268 isr_29: # <reserved exception>
1440269 cli
1440270 push $0 # Null error code.
1440271 push $29 # Exception number.
1440272 jmp exception_unrecoverable
1440273 #-----
1440274 isr_30: # <reserved exception>
1440275 cli
1440276 push $0 # Null error code.
1440277 push $30 # Exception number.
1440278 jmp exception_unrecoverable
1440279 #-----
1440280 isr_31: # <reserved exception>
1440281 cli
1440282 push $0 # Null error code.
1440283 push $31 # Exception number.
1440284 jmp exception_unrecoverable
1440285 #-----
1440286 isr_32: # IRQ 0: <timer>
1440287 cli
1440288 jmp irq_timer
1440289 #-----
1440290 isr_33: # IRQ 1: tastiera
1440291 cli
1440292 jmp irq_keyboard
1440293 #-----
1440294 isr_34: # IRQ 2: it is fired for IRQ 8 to 15.
1440295 cli
1440296 #
1440297 # IRQ 2 must be ON inside the file
1440298 # 'kernel/proc/proc_init.c', so
1440299 # that it is guaranteed that the PIC 1 is reset
1440300 # here.
1440301 #
1440302 call isr_irq_clear_pic1
1440303 #
1440304 # For IRQ 2 there is nothing else to do, because it
1440305 # is a link to the PIC 2 (IRQ 8 to 15).
1440306 #
1440307 iret
1440308 #-----
1440309 isr_35: # IRQ 3
1440310 cli
1440311 jmp irq_pic1
1440312 #-----
1440313 isr_36: # IRQ 4
1440314 cli
1440315 jmp irq_pic1
1440316 #-----
1440317 isr_37: # IRQ 5
1440318 cli
1440319 jmp irq_pic1
1440320 #-----
1440321 isr_38: # IRQ 6: floppy disk drive
1440322 cli
1440323 jmp irq_pic1
1440324 #-----
1440325 isr_39: # IRQ 7: LPT 1
1440326 cli
1440327 jmp irq_pic1
1440328 #-----
1440329 isr_40: # IRQ 8: <real time clock (RTC)>
1440330 cli
1440331 jmp irq_pic2
1440332 #-----
1440333 isr_41: # IRQ 9
1440334 cli
1440335 jmp irq_pic2
1440336 #-----
1440337 isr_42: # IRQ 10
1440338 cli
1440339 jmp irq_pic2
1440340 #-----
1440341 isr_43: # IRQ 11
1440342 cli
1440343 jmp irq_pic2
1440344 #-----
1440345 isr_44: # IRQ 12: mouse PS/2
1440346 cli

```

```

1410347      jmp irq_pic2
1410348      #-----
1410349      isr_45:      # IRQ 13: math coprocessor
1410350      cli
1410351      jmp irq_pic2
1410352      #-----
1410353      isr_46:      # IRQ 14: primary IDE channel
1410354      cli
1410355      jmp irq_pic2
1410356      #-----
1410357      isr_47:      # IRQ 15: secondary IDE channel
1410358      cli
1410359      jmp irq_pic2
1410360      #-----
1410361      #
1410362      # Unrecoverable exceptions.
1410363      #
1410364      exception_unrecoverable:
1410365      #
1410366      # Previous pushes:
1410367      # [omissis]
1410368      # push %eflags
1410369      # push %cs
1410370      # push %eip
1410371      #
1410372      # push $<error_number>
1410373      # push $<idt_item_number>
1410374      #
1410375      pushl %gs
1410376      pushl %fs
1410377      pushl %es
1410378      pushl %ds
1410379      pushl %edi
1410380      pushl %esi
1410381      pushl %ebp
1410382      pushl %ebx
1410383      pushl %edx
1410384      pushl %ecx
1410385      pushl %eax
1410386      #
1410387      call isr_exception_unrecoverable
1410388      #
1410389      popl %eax
1410390      popl %ecx
1410391      popl %edx
1410392      popl %ebx
1410393      popl %ebp
1410394      popl %esi
1410395      popl %edi
1410396      popl %ds
1410397      popl %es
1410398      popl %fs
1410399      popl %gs
1410400      #
1410401      # Remove the IDT item number and the error code.
1410402      #
1410403      add $4, %esp
1410404      add $4, %esp
1410405      #
1410406      # Return from interrupt.
1410407      #
1410408      iret
1410409      #-----
1410410      #
1410411      # Unspecified IRQ. Currently unused.
1410412      #
1410413      irq:
1410414      #
1410415      # Previous pushes:
1410416      # [omissis]
1410417      # push %eflags
1410418      # push %cs
1410419      # push %eip
1410420      #
1410421      # push $0
1410422      # push $<idt_item_number>
1410423      #
1410424      call isr_irq_clear
1410425      #
1410426      # Remove the IDT item number and the null error
1410427      # code.
1410428      #
1410429      add $4, %esp
1410430      add $4, %esp
1410431      #
1410432      # Return from interrupt.
1410433      #

```

```

1410434      iret
1410435      #-----
1410436      #
1410437      # Keyboard IRQ.
1410438      #
1410439      irq_keyboard:
1410440      #
1410441      # Previous pushes:
1410442      # [omissis]
1410443      # push %eflags
1410444      # push %cs
1410445      # push %eip
1410446      #
1410447      pushl %gs
1410448      pushl %fs
1410449      pushl %es
1410450      pushl %ds
1410451      pushl %edi
1410452      pushl %esi
1410453      pushl %ebp
1410454      pushl %ebx
1410455      pushl %edx
1410456      pushl %ecx
1410457      pushl %eax
1410458      #
1410459      # Set the data segments to the kernel data segment,
1410460      # so that the following variables can be accessed.
1410461      #
1410462      mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
1410463      mov %ax, %ds
1410464      mov %ax, %es
1410465      mov %ax, %fs
1410466      mov %ax, %gs
1410467      #
1410468      # Check if a system call is already working: if so,
1410469      # just leave (go to L1).
1410470      #
1410471      cmpl $1, syscall_working
1410472      je L1
1410473      #
1410474      # Call the keyboard handler.
1410475      #
1410476      call kbd_isr
1410477      #
1410478      L1: # Restore original registers and return.
1410479      #
1410480      jmp irq_pic1_pop_iret
1410481      #-----
1410482      #
1410483      # Generic IRQ from PIC 1
1410484      #
1410485      irq_pic1:
1410486      #
1410487      # Previous pushes:
1410488      # [omissis]
1410489      # push %eflags
1410490      # push %cs
1410491      # push %eip
1410492      #
1410493      pushl %gs
1410494      pushl %fs
1410495      pushl %es
1410496      pushl %ds
1410497      pushl %edi
1410498      pushl %esi
1410499      pushl %ebp
1410500      pushl %ebx
1410501      pushl %edx
1410502      pushl %ecx
1410503      pushl %eax
1410504      #
1410505      # Set the data segments to the kernel data segment,
1410506      # so that the following variables can be accessed.
1410507      #
1410508      mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
1410509      mov %ax, %ds
1410510      mov %ax, %es
1410511      mov %ax, %fs
1410512      mov %ax, %gs
1410513      #
1410514      # Check if a system call is already working: if so,
1410515      # just leave (go to L2).
1410516      #
1410517      cmpl $1, syscall_working
1410518      je L2
1410519      #
1410520      # If we are here, no system call is working and a

```

```

1410521 # user process was interrupted.
1410522 # Save process stack registers into kernel data
1410523 # segment.
1410524 #
1410525 mov %ss, proc_stack_segment_selector
1410526 mov %esp, proc_stack_pointer
1410527 #
1410528 # Check if it is already in kernel mode: the kernel
1410529 # has PID 0.
1410530 # If so, just leave (go to L2).
1410531 #
1410532 mov proc_current, %edx # Interrupted PID.
1410533 mov $0, %eax # Kernel PID.
1410534 cmp %eax, %edx
1410535 je L5
1410536 #
1410537 # If we are here, a user process was interrupted.
1410538 # Switch to the kernel stack (data segment
1410539 # descriptor).
1410540 #
1410541 mov $16, %ax
1410542 mov %ax, %ss
1410543 mov _ksp, %esp
1410544 #
1410545 # Call the scheduler.
1410546 #
1410547 call proc_scheduler
1410548 #
1410549 # Restore process stack registers from kernel data
1410550 # segment.
1410551 #
1410552 mov proc_stack_segment_selector, %ss
1410553 mov proc_stack_pointer, %esp
1410554 #
1410555 L5: # Restore from process stack and return.
1410556 #
1410557 jmp irq_pic1_pop_iret
1410558 #-----
1410559 #
1410560 # Generic IRQ from PIC 2
1410561 #
1410562 irq_pic2:
1410563 #
1410564 # Previous pushes:
1410565 # [omissis]
1410566 # push %eflags
1410567 # push %cs
1410568 # push %eip
1410569 #
1410570 pushl %gs
1410571 pushl %fs
1410572 pushl %es
1410573 pushl %ds
1410574 pushl %edi
1410575 pushl %esi
1410576 pushl %ebp
1410577 pushl %ebx
1410578 pushl %edx
1410579 pushl %ecx
1410580 pushl %eax
1410581 #
1410582 # Set the data segments to the kernel data segment,
1410583 # so that the following variables can be accessed.
1410584 #
1410585 mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
1410586 mov %ax, %ds
1410587 mov %ax, %es
1410588 mov %ax, %fs
1410589 mov %ax, %gs
1410590 #
1410591 # Check if a system call is already working: if so,
1410592 # just leave (go to L2).
1410593 #
1410594 cml $1, syscall_working
1410595 je L2
1410596 #
1410597 # If we are here, no system call is working and a
1410598 # user process was interrupted.
1410599 # Save process stack registers into kernel data
1410600 # segment.
1410601 #
1410602 mov %ss, proc_stack_segment_selector
1410603 mov %esp, proc_stack_pointer
1410604 #
1410605 # Check if it is already in kernel mode: the kernel
1410606 # has PID 0.
1410607 # If so, just leave (go to L2).

```

```

1410608 #
1410609 mov proc_current, %edx # Interrupted PID.
1410610 mov $0, %eax # Kernel PID.
1410611 cmp %eax, %edx
1410612 je L4
1410613 #
1410614 # If we are here, a user process was interrupted.
1410615 # Switch to the kernel stack (data segment
1410616 # descriptor).
1410617 #
1410618 mov $16, %ax
1410619 mov %ax, %ss
1410620 mov _ksp, %esp
1410621 #
1410622 # Call the scheduler.
1410623 #
1410624 call proc_scheduler
1410625 #
1410626 # Restore process stack registers from kernel data
1410627 # segment.
1410628 #
1410629 mov proc_stack_segment_selector, %ss
1410630 mov proc_stack_pointer, %esp
1410631 #
1410632 L4: # Restore from process stack and return.
1410633 #
1410634 jmp irq_pic2_pop_iret
1410635 #-----
1410636 #
1410637 # Timer IRQ.
1410638 #
1410639 irq_timer:
1410640 #
1410641 # Previous pushes:
1410642 # [omissis]
1410643 # push %eflags
1410644 # push %cs
1410645 # push %eip
1410646 #
1410647 pushl %gs
1410648 pushl %fs
1410649 pushl %es
1410650 pushl %ds
1410651 pushl %edi
1410652 pushl %esi
1410653 pushl %ebp
1410654 pushl %ebx
1410655 pushl %edx
1410656 pushl %ecx
1410657 pushl %eax
1410658 #
1410659 # Set the data segments to the kernel data segment,
1410660 # so that the following variables can be accessed.
1410661 #
1410662 mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
1410663 mov %ax, %ds
1410664 mov %ax, %es
1410665 mov %ax, %fs
1410666 mov %ax, %gs
1410667 #
1410668 # Increment time counters, to keep time.
1410669 #
1410670 add $1, kticks_lo # Kernel ticks counter.
1410671 adc $0, kticks_hi #
1410672 #
1410673 add $1, tticks_lo # Clock ticks counter.
1410674 adc $0, tticks_hi #
1410675 #
1410676 # Check if a system call is already working: if so,
1410677 # just leave (go to L2).
1410678 #
1410679 cml $1, syscall_working
1410680 je L2
1410681 #
1410682 # If we are here, no system call is working and a
1410683 # user process was interrupted.
1410684 # Save process stack registers into kernel data
1410685 # segment.
1410686 #
1410687 mov %ss, proc_stack_segment_selector
1410688 mov %esp, proc_stack_pointer
1410689 #
1410690 # Check if it is already in kernel mode: the kernel
1410691 # has PID 0.
1410692 # If so, just leave (go to L2).
1410693 #
1410694 mov proc_current, %edx # Interrupted PID.

```

```

1410695     mov $0,          %eax      # Kernel PID.
1410696     cmp %eax, %edx
1410697     je L2
1410698     #
1410699     # If we are here, a user process was interrupted.
1410700     # Switch to the kernel stack (data segment
1410701     # descriptor).
1410702     #
1410703     mov $16, %ax
1410704     mov %ax, %ss
1410705     mov _ksp, %esp
1410706     #
1410707     # Call the scheduler.
1410708     #
1410709     call proc_scheduler
1410710     #
1410711     # Restore process stack registers from kernel data
1410712     # segment.
1410713     #
1410714     mov proc_stack_segment_selector, %ss
1410715     mov proc_stack_pointer, %esp
1410716     #
1410717 L2: # Restore from process stack and return.
1410718     #
1410719     jmp irq_pic1_pop_iret
1410720 #-----
1410721 irq_pic1_pop_iret:
1410722 #
1410723 # Restore from process stack.
1410724 #
1410725     popl %eax
1410726     popl %ecx
1410727     popl %edx
1410728     popl %ebx
1410729     popl %ebp
1410730     popl %esi
1410731     popl %edi
1410732     popl %ds
1410733     popl %es
1410734     popl %fs
1410735     popl %gs
1410736     #
1410737     # End of hardware interrupt to PIC 1.
1410738     #
1410739     call isr_irq_clear_pic1
1410740     #
1410741     # Return from interrupt.
1410742     #
1410743     iret
1410744 #-----
1410745 irq_pic2_pop_iret:
1410746 #
1410747 # Restore from process stack.
1410748 #
1410749     popl %eax
1410750     popl %ecx
1410751     popl %edx
1410752     popl %ebx
1410753     popl %ebp
1410754     popl %esi
1410755     popl %edi
1410756     popl %ds
1410757     popl %es
1410758     popl %fs
1410759     popl %gs
1410760     #
1410761     # End of hardware interrupt to PIC 2 and PIC1.
1410762     #
1410763     call isr_irq_clear_pic2
1410764     #
1410765     # Return from interrupt.
1410766     #
1410767     iret
1410768 #-----
1410769 #
1410770 # System call.
1410771 #
1410772 isr_128:
1410773 #
1410774 # Previous pushes:
1410775 # [omissis]
1410776 # push message_size
1410777 # push &message_structure
1410778 # push syscall_number
1410779 # push back_address # made by a call to sys()
1410780 # push %eflags      # made by int $128 (0x80)
1410781 # push %cs         # made by int $128 (0x80)

```

```

1410782 # push %eip        # made by int $128 (0x80)
1410783 #
1410784 #-----
1410785 #
1410786 # Save into process stack:
1410787 #
1410788     pushl %gs
1410789     pushl %fs
1410790     pushl %es
1410791     pushl %ds
1410792     pushl %edi
1410793     pushl %esi
1410794     pushl %ebp
1410795     pushl %ebx
1410796     pushl %edx
1410797     pushl %ecx
1410798     pushl %eax
1410799     #
1410800     # Set the data segments to the kernel data segment.
1410801     #
1410802     mov $16, %ax # DS, ES, FS and GS.
1410803     mov %ax, %ds
1410804     mov %ax, %es
1410805     mov %ax, %fs
1410806     mov %ax, %gs
1410807     #
1410808     # Tell that it is a system call.
1410809     #
1410810     movl $1, syscall_working
1410811     #
1410812     # Save process stack registers into kernel data
1410813     # segment.
1410814     #
1410815     mov %ss, proc_stack_segment_selector
1410816     mov %esp, proc_stack_pointer
1410817     #
1410818     # Save some more data, from the system call.
1410819     #
1410820     .equ SYSCALL_NUMBER,      60
1410821     .equ MESSAGE_OFFSET,     64
1410822     .equ MESSAGE_SIZE,      68
1410823     #
1410824     mov %esp, %ebp
1410825     mov SYSCALL_NUMBER(%ebp), %eax
1410826     mov %eax, proc_syscallnr
1410827     mov MESSAGE_OFFSET(%ebp), %eax
1410828     mov %eax, proc_msg_offset
1410829     mov MESSAGE_SIZE(%ebp), %eax
1410830     mov %eax, proc_msg_size
1410831     #
1410832     # Check if it is already in kernel mode: the kernel
1410833     # has PID 0.
1410834     #
1410835     mov proc_current, %edx # Interrupted PID.
1410836     mov $0,          %eax # Kernel PID.
1410837     cmp %eax, %edx
1410838     jne L3
1410839     #
1410840     # It is already the kernel stack, so, the variable
1410841     # "_ksp" is aligned to current stack pointer.
1410842     # This way, the first syscall
1410843     # can work without having to set the "_ksp"
1410844     # variable to some reasonable value.
1410845     #
1410846     mov %esp, _ksp
1410847     #
1410848 L3: # Switch to the kernel stack (data segment
1410849     # descriptor).
1410850     #
1410851     mov $16, %ax
1410852     mov %ax, %ss
1410853     mov _ksp, %esp
1410854     #
1410855     # Call the external sysroutine handler.
1410856     #
1410857     push proc_msg_size
1410858     push proc_msg_offset
1410859     push proc_syscallnr
1410860     call sysroutine
1410861     add $4, %esp
1410862     add $4, %esp
1410863     add $4, %esp
1410864     #
1410865     # Restore process stack registers from kernel data
1410866     # segment.
1410867     #
1410868     mov proc_stack_segment_selector, %ss

```

```

1410869    mov proc_stack_pointer, %esp
1410870    #
1410871    # End of system call.
1410872    #
1410873    movl $0, syscall_working
1410874    #
1410875    # Restore from process stack.
1410876    #
1410877    popl %eax
1410878    popl %ecx
1410879    popl %edx
1410880    popl %ebx
1410881    popl %ebp
1410882    popl %esi
1410883    popl %edi
1410884    popl %ds
1410885    popl %es
1410886    popl %fs
1410887    popl %gs
1410888    #
1410889    # Return from interrupt.
1410890    #
1410891    iret
1410892    #-----

```

#### 94.6.22 kernel/ibm\_i386/isr\_exception\_name.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1420001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1420002 //-----
1420003 char *
1420004 isr_exception_name (int exception)
1420005 {
1420006     char *description[19] = { "division by zero",
1420007     "debug",
1420008     "non maskable interrupt",
1420009     "breakpoint",
1420010     "into detected overflow",
1420011     "out of bounds",
1420012     "invalid opcode",
1420013     "no coprocessor",
1420014     "double fault",
1420015     "coprocessor segmento overrun",
1420016     "bad TSS",
1420017     "segment not present",
1420018     "stack fault",
1420019     "general protection fault",
1420020     "page fault",
1420021     "unknown interrupt",
1420022     "coprocessor fault",
1420023     "alignment check",
1420024     "machine check"
1420025 };
1420026 //
1420027 if (exception >= 0 && exception <= 18)
1420028 {
1420029     return description[exception];
1420030 }
1420031 else
1420032 {
1420033     return "unknown";
1420034 }
1420035 }

```

#### 94.6.23 kernel/ibm\_i386/isr\_exception\_unrecoverable.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1430001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1430002 #include <kernel/lib_k.h>
1430003 #include <sys/types.h>
1430004 //-----
1430005 void
1430006 isr_exception_unrecoverable (uint32_t eax,
1430007                             uint32_t ecx,
1430008                             uint32_t edx,
1430009                             uint32_t ebx,
1430010                             uint32_t ebp,
1430011                             uint32_t esi,
1430012                             uint32_t edi, uint32_t ds,
1430013                             uint32_t es, uint32_t fs,
1430014                             uint32_t gs,
1430015                             uint32_t interrupt,
1430016                             uint32_t error,
1430017                             uint32_t eip, uint32_t cs,
1430018                             uint32_t eflags)

```

```

1430019 {
1430020     pid_t pid = cs / 8;
1430021     //
1430022     k_printf
1430023     ("%s] ERROR: pid: %i exception %i: \"%s\"\n",
1430024     __func__, pid, interrupt,
1430025     isr_exception_name (interrupt));
1430026     //
1430027     // Exit the unrecoverable application.
1430028     //
1430029     k_exit ();
1430030 }

```

#### 94.6.24 kernel/ibm\_i386/isr\_irq\_clear.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1440001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1440002 //-----
1440003 void
1440004 isr_irq_clear (uint32_t idtn)
1440005 {
1440006     int irq = idtn - 32;
1440007     //
1440008     // Must tell the PIC (programmable interrupt
1440009     // controller).
1440010     //
1440011     // If the IRQ number is between 8 and 15, send
1440012     // message «EOI»
1440013     // (End of IRQ) to PIC 2.
1440014     //
1440015     if (irq >= 8)
1440016     {
1440017         out_8 (0xA0, 0x20);
1440018     }
1440019     //
1440020     // Then send message «EOI» to PIC 1.
1440021     //
1440022     out_8 (0x20, 0x20);
1440023 }

```

#### 94.6.25 kernel/ibm\_i386/isr\_irq\_clear\_pic1.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1450001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1450002 //-----
1450003 void
1450004 isr_irq_clear_pic1 (void)
1450005 {
1450006     //
1450007     // Send message «EOI» to PIC 1.
1450008     //
1450009     out_8 ((uint32_t) 0x20, (uint32_t) 0x20);
1450010 }

```

#### 94.6.26 kernel/ibm\_i386/isr\_irq\_clear\_pic2.c

« Si veda la sezione 93.7.

```

1460001 #include <kernel/ibm_i386.h>
1460002 //-----
1460003 void
1460004 isr_irq_clear_pic2 (void)
1460005 {
1460006     //
1460007     // Send message «EOI» (End of IRQ) to PIC 2.
1460008     // It must be sent after a IRQ number between 8 and
1460009     // 15, but after
1460010     // that, remember that also the PIC 1 must receive
1460011     // an «EOI» message
1460012     // (maybe with the help of 'isr_irq_clear_pic1()'
1460013     // function).
1460014     //
1460015     out_8 ((uint32_t) 0xA0, (uint32_t) 0x20);
1460016 }

```

#### 94.6.27 kernel/ibm\_i386/sti.s

« Si veda la sezione 93.7.

```

1470001 .global sti
1470002 #-----
1470003 .text
1470004 #-----
1470005 # Set interrupt flag.

```

```

147006 #-----
147007 .align 4
147008 sti:
147009     sti
147010     ret

```

## 94.7 os32: «kernel/lib\_k.h»

«

Si veda la sezione 93.11.

```

148001 #ifndef _KERNEL_LIB_K_H
148002 #define _KERNEL_LIB_K_H     1
148003 //-----
148004 #include <restrict.h>
148005 #include <size_t.h>
148006 #include <stdarg.h>
148007 #include <stdint.h>
148008 #include <time.h>
148009 #include <unistd.h>
148010 #include <kernel/lib_s.h>
148011 //-----
148012 void k_exit (void);
148013 unsigned int k_sleep (unsigned int seconds);
148014 int k_usleep (useconds_t usec);
148015 char *k_gets (char *s);
148016 void k_perror (const char *s);
148017 int k_printf (const char *restrict format, ...);
148018 int k_stime (time_t * timer);
148019 int k_vprintf (const char *restrict format, va_list arg);
148020 int k_vsprintf (char *restrict string,
148021               const char *restrict format, va_list arg);
148022 //clock_t    k_clock    (void);
148023 #define k_clock() (s_clock ((uid_t) 0))
148024 #define k_time(t) (s_time ((pid_t) 0, t))
148025 //-----
148026 #endif

```

94.7.1	kernel/lib_k/k_exit.s	554
94.7.2	kernel/lib_k/k_gets.c	554
94.7.3	kernel/lib_k/k_perror.c	555
94.7.4	kernel/lib_k/k_printf.c	555
94.7.5	kernel/lib_k/k_sleep.c	555
94.7.6	kernel/lib_k/k_stime.c	556
94.7.7	kernel/lib_k/k_usleep.c	556
94.7.8	kernel/lib_k/k_vprintf.c	557
94.7.9	kernel/lib_k/k_vsprintf.c	557

## 94.7.1 kernel/lib\_k/k\_exit.s

«

Si veda la sezione 93.11.

```

149001 .global k_exit
149002 #-----
149003 .text
149004 #-----
149005 .align 4
149006 k_exit:
149007     halt:
149008     hlt
149009     jmp halt

```

## 94.7.2 kernel/lib\_k/k\_gets.c

«

Si veda la sezione 93.11.

```

150001 #include <kernel/lib_k.h>
150002 #include <kernel/driver/kbd.h>
150003 //-----
150004 char *
150005 k_gets (char *s)
150006 {
150007     int i;
150008     //
150009     // Legge kbd.char.
150010     //
150011     for (i = 0; i < 256; i++)
150012     {
150013         while (kbd.key == 0)
150014         {
150015             //

```

```

150016         // Attende un carattere.
150017         //
150018         ;
150019     }
150020     s[i] = kbd.key;
150021     kbd.key = 0;
150022     if (s[i] == '\n')
150023     {
150024         s[i] = 0;
150025         break;
150026     }
150027 }
150028 return s;
150029 }

```

## 94.7.3 kernel/lib\_k/k\_perror.c

Si veda la sezione 93.11.

«

```

151001 #include <kernel/lib_k.h>
151002 #include <errno.h>
151003 //-----
151004 void
151005 k_perror (const char *s)
151006 {
151007     //
151008     // If errno is zero, there is nothing to show.
151009     //
151010     if (errno == 0)
151011     {
151012         return;
151013     }
151014     //
151015     // Show the string if there is one.
151016     //
151017     if (s != NULL && strlen (s) > 0)
151018     {
151019         k_printf ("%s: ", s);
151020     }
151021     //
151022     // Show the translated error.
151023     //
151024     if (errno != 0 && errln != 0)
151025     {
151026         k_printf ("[%s:%u:%i] %s\n",
151027                 errfn, errln, errno, strerror (errno));
151028     }
151029     else
151030     {
151031         k_printf ("[%i] %s\n", errno, strerror (errno));
151032     }
151033 }

```

## 94.7.4 kernel/lib\_k/k\_printf.c

Si veda la sezione 93.11.

«

```

152001 #include <stdarg.h>
152002 #include <kernel/lib_k.h>
152003 //-----
152004 int
152005 k_printf (const char *restrict format, ...)
152006 {
152007     va_list ap;
152008     va_start (ap, format);
152009     return k_vprintf (format, ap);
152010 }

```

## 94.7.5 kernel/lib\_k/k\_sleep.c

Si veda la sezione 93.11.

«

```

153001 #include <kernel/lib_k.h>
153002 #include <kernel/lib_s.h>
153003 #include <kernel/proc.h>
153004 #include <time.h>
153005 //-----
153006 unsigned int
153007 k_sleep (unsigned int seconds)
153008 {
153009     clock_t time_start;
153010     clock_t time_now;
153011     clock_t time_elapsed;
153012     clock_t time = seconds * CLOCKS_PER_SEC;
153013     unsigned long long int loops;
153014     //
153015     // Calculate how many times the following loop

```

```

1530016 // should
1530017 // be run to get the requested time.
1530018 //
1530019 loops = proc_loops_per_clock * time;
1530020 //
1530021 // Do a wasting time loop.
1530022 //
1530023 time_elapsed = 0;
1530024 time_start = s_clock ((pid_t) 0);
1530025 //
1530026 // If the function 's_clock()' can help, it will
1530027 // exit even if the loop is become slow, but the
1530028 // time was correctly accounted and is elapsed.
1530029 //
1530030 for (; time_elapsed < time && loops > 0; loops--)
1530031 {
1530032     time_now = s_clock ((pid_t) 0);
1530033     time_elapsed = time_now - time_start;
1530034 }
1530035 //
1530036 // The sleep is always complete.
1530037 //
1530038 return (0);
1530039 }

```

#### 94.7.6 kernel/lib\_k/k\_stime.c

« Si veda la sezione 93.11.

```

1540001 #include <kernel/lib_k.h>
1540002 //-----
1540003 extern clock_t _clock_time; // uint64_t
1540004 //-----
1540005 int
1540006 k_stime (time_t * timer)
1540007 {
1540008     _clock_time = (*timer * CLOCKS_PER_SEC);
1540009     return (0);
1540010 }

```

#### 94.7.7 kernel/lib\_k/k\_usleep.c

« Si veda la sezione 93.11.

```

1550001 #include <kernel/lib_k.h>
1550002 #include <kernel/lib_s.h>
1550003 #include <kernel/proc.h>
1550004 #include <time.h>
1550005 #include <unistd.h>
1550006 //-----
1550007 int
1550008 k_usleep (useconds_t usec)
1550009 {
1550010     clock_t time_start;
1550011     clock_t time_now;
1550012     clock_t time_elapsed;
1550013     clock_t time;
1550014     unsigned long long int loops;
1550015     //
1550016     // Calculate time, in terms of internal clocks
1550017     //
1550018     if (usec < 10000000)
1550019     {
1550020         time = (usec * CLOCKS_PER_SEC) / 1000000;
1550021     }
1550022     else
1550023     {
1550024         time = (usec / 1000000) * CLOCKS_PER_SEC;
1550025     }
1550026     //
1550027     // Fix time: if it is zero, it means that it was
1550028     // requested a sleep
1550029     // shorter than the internal clock timer impulse.
1550030     // So, if it is zero,
1550031     // correct to at least a one.
1550032     //
1550033     if (time == 0 && usec != 0)
1550034         time = 1;
1550035     //
1550036     // Calculate how many times the following loop
1550037     // should
1550038     // be run to get the requested time.
1550039     //
1550040     loops = proc_loops_per_clock * time;
1550041     //
1550042     // Do a wasting time loop.
1550043     //

```

```

1550044 time_elapsed = 0;
1550045 time_start = s_clock ((pid_t) 0);
1550046 //
1550047 // If the function 's_clock()' can help, it will
1550048 // exit even if the loop is become slow, but the
1550049 // time was correctly accounted and is elapsed.
1550050 //
1550051 for (; time_elapsed < time && loops > 0; loops--)
1550052 {
1550053     time_now = s_clock ((pid_t) 0);
1550054     time_elapsed = time_now - time_start;
1550055 }
1550056 //
1550057 // The sleep is always complete.
1550058 //
1550059 return (0);
1550060 }

```

#### 94.7.8 kernel/lib\_k/k\_vprintf.c

« Si veda la sezione 93.11.

```

1560001 #include <kernel/lib_k.h>
1560002 #include <stdio.h>
1560003 #include <kernel/dev.h>
1560004 //-----
1560005 int
1560006 k_vprintf (const char *restrict format, va_list arg)
1560007 {
1560008     size_t size = BUFSIZ;
1560009     char string[BUFSIZ];
1560010     int status;
1560011     //
1560012     // At the moment, set 'string' to be a null string.
1560013     //
1560014     string[0] = 0;
1560015     //
1560016     // Get the string, that must be limited to 'size'
1560017     // bytes.
1560018     //
1560019     status = vsnprintf (string, size, format, arg);
1560020     //
1560021     //
1560022     //
1560023     if (status < 0)
1560024     {
1560025         //
1560026         // Variable 'errno' is not updated.
1560027         //
1560028         return (status);
1560029     }
1560030     //
1560031     // Get size.
1560032     //
1560033     size = status;
1560034     //
1560035     // Write to the first console.
1560036     //
1560037     dev_io ((pid_t) 0, DEV_CONSOLE0, DEV_WRITE,
1560038             (off_t) 0, string, size, NULL);
1560039     //
1560040     // Return the same value obtained from 'vsnprintf()'
1560041     //
1560042     return status;
1560043 }

```

#### 94.7.9 kernel/lib\_k/k\_vsprintf.c

« Si veda la sezione 93.11.

```

1570001 #include <stdarg.h>
1570002 #include <kernel/lib_k.h>
1570003 #include <stdio.h>
1570004 //-----
1570005 int
1570006 k_vsprintf (char *restrict string,
1570007             const char *restrict format, va_list arg)
1570008 {
1570009     int status;
1570010     status = vsnprintf (string, BUFSIZ, format, arg);
1570011     return status;
1570012 }

```

## 94.8 os32: «kernel/lib\_s.h»

Si veda la sezione 93.12.

```

158001 #ifndef _KERNEL_LIB_S_H
158002 #define _KERNEL_LIB_S_H 1
158003 //-----
158004 #include <sys/types.h>
158005 #include <sys/stat.h>
158006 #include <kernel/fs.h>
158007 #include <sys/os32.h>
158008 #include <stddef.h>
158009 #include <stdint.h>
158010 #include <time.h>
158011 #include <termios.h>
158012 #include <setjmp.h>
158013 //-----
158014 void s__exit (pid_t pid, int status);
158015 int s_brk (pid_t pid, void *address);
158016 void *s_sbrk (pid_t pid, intptr_t increment);
158017 pid_t s_fork (pid_t ppid);
158018 int s_kill (pid_t pid_killer, pid_t pid_target, int sig);
158019 void s_longjmp (pid_t pid, jmp_buf env, int val);
158020 int s_seteuid (pid_t pid, uid_t euid);
158021 int s_setjmp (pid_t pid, jmp_buf env);
158022 int s_setuid (pid_t pid, uid_t uid);
158023 int s_setgid (pid_t pid, gid_t egid);
158024 int s_setgid (pid_t pid, gid_t gid);
158025 pid_t s_wait (pid_t pid, int *status);
158026 sighandler_t s_signal (pid_t pid, int sig,
158027                       sighandler_t handler,
158028                       uintptr_t wrapper);
158029 //-----
158030 int s_chdir (pid_t pid, const char *path);
158031 int s_chmod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode);
158032 int s_chown (pid_t pid, const char *path, uid_t uid,
158033             gid_t gid);
158034 int s_link (pid_t pid, const char *path_old,
158035            const char *path_new);
158036 int s_mkdir (pid_t pid, const char *path, mode_t mode);
158037 int s_mknod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode,
158038             dev_t device);
158039 int s_open (pid_t pid, const char *path, int oflags,
158040            mode_t mode);
158041 int s_stat (pid_t pid, const char *path,
158042            struct stat *buffer);
158043 int s_unlink (pid_t pid, const char *path);
158044 //
158045 int s_pipe (pid_t pid, int pipefd[2]);
158046 //
158047 int s_close (pid_t pid, int fdn);
158048 int s_dup (pid_t pid, int fdn_old);
158049 int s_dup2 (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_new);
158050 int s_fchmod (pid_t pid, int fdn, mode_t mode);
158051 int s_fchown (pid_t pid, int fdn, uid_t uid, gid_t gid);
158052 int s_fcntl (pid_t pid, int fdn, int cmd, int arg);
158053 int s_fstat (pid_t pid, int fdn, struct stat *buffer);
158054 off_t s_lseek (pid_t pid, int fdn, off_t offset,
158055              int whence);
158056 ssize_t s_read (pid_t pid, int fdn, void *buffer,
158057               size_t count);
158058 ssize_t s_write (pid_t pid, int fdn,
158059                const void *buffer, size_t count);
158060 //
158061 int s_mount (pid_t pid, const char *path_dev,
158062             const char *path_mnt, int options);
158063 int s_umount (pid_t pid, const char *path_mnt);
158064 //-----
158065 int s_accept (pid_t pid, int sfdn,
158066             struct sockaddr *addr, socklen_t * addrlen);
158067 int s_bind (pid_t pid, int sfdn,
158068           const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen);
158069 int s_connect (pid_t pid, int sfdn,
158070              const struct sockaddr *addr,
158071              socklen_t addrlen);
158072 int s_listen (pid_t pid, int sfdn, int backlog);
158073 int s_socket (pid_t pid, int family, int type,
158074             int protocol);
158075 ssize_t s_send (pid_t pid, int sfdn,
158076               const void *buffer, size_t size, int flags);
158077 ssize_t s_recv (pid_t pid, int sfdn, void *buffer,
158078               size_t size, int flags);
158079 ssize_t s_recvfrom (pid_t pid, int sfdn, void *buffer,
158080                   size_t length, int flags,
158081                   struct sockaddr *addrfrom,
158082                   socklen_t * addrrlen);
158083 //
158084 int s_ipconfig (pid_t pid, int n, h_addr_t address, int m);

```

```

158085 int s_routeadd (pid_t pid, h_addr_t destination, int m,
158086               h_addr_t router, int device);
158087 int s_routedel (pid_t pid, h_addr_t destination, int m);
158088 //-----
158089 int s_tcsetattr (pid_t pid, int fdn,
158090               struct termios *termios_p);
158091 int s_tcsetattr (pid_t pid, int fdn, int action,
158092               struct termios *termios_p);
158093 //-----
158094 clock_t s_clock (pid_t pid); // [p]
158095 time_t s_time (pid_t pid, time_t * timer); // [p]
158096 int s_stime (pid_t pid, time_t * timer);
158097 //
158098 // [p] The PID information, here, is not used. The
158099 // argument is required only for syntax coherence
158100 // with other functions, that do
158101 // system calls, inside the kernel.
158102 //
158103 //-----
158104 #endif

```

94.8.1	kernel/lib_s/s__exit.c	560
94.8.2	kernel/lib_s/s_accept.c	562
94.8.3	kernel/lib_s/s_bind.c	564
94.8.4	kernel/lib_s/s_brk.c	565
94.8.5	kernel/lib_s/s_chdir.c	569
94.8.6	kernel/lib_s/s_chmod.c	569
94.8.7	kernel/lib_s/s_chown.c	570
94.8.8	kernel/lib_s/s_clock.c	571
94.8.9	kernel/lib_s/s_close.c	571
94.8.10	kernel/lib_s/s_connect.c	572
94.8.11	kernel/lib_s/s_dup.c	575
94.8.12	kernel/lib_s/s_dup2.c	575
94.8.13	kernel/lib_s/s_fchmod.c	575
94.8.14	kernel/lib_s/s_fchown.c	576
94.8.15	kernel/lib_s/s_fcntl.c	577
94.8.16	kernel/lib_s/s_fork.c	578
94.8.17	kernel/lib_s/s_fstat.c	582
94.8.18	kernel/lib_s/s_ipconfig.c	583
94.8.19	kernel/lib_s/s_kill.c	584
94.8.20	kernel/lib_s/s_link.c	585
94.8.21	kernel/lib_s/s_listen.c	586
94.8.22	kernel/lib_s/s_longjmp.c	587
94.8.23	kernel/lib_s/s_lseek.c	588
94.8.24	kernel/lib_s/s_mkdir.c	589
94.8.25	kernel/lib_s/s_mknod.c	591
94.8.26	kernel/lib_s/s_mount.c	592
94.8.27	kernel/lib_s/s_open.c	592
94.8.28	kernel/lib_s/s_pipe.c	596
94.8.29	kernel/lib_s/s_read.c	598
94.8.30	kernel/lib_s/s_recvfrom.c	600
94.8.31	kernel/lib_s/s_routeadd.c	606
94.8.32	kernel/lib_s/s_routedel.c	607
94.8.33	kernel/lib_s/s_sbrk.c	608
94.8.34	kernel/lib_s/s_send.c	609
94.8.35	kernel/lib_s/s_setgid.c	612
94.8.36	kernel/lib_s/s_seteuid.c	612
94.8.37	kernel/lib_s/s_setgid.c	613
94.8.38	kernel/lib_s/s_setjmp.c	613



94.8.39	kernel/lib_s/s_setuid.c	614
94.8.40	kernel/lib_s/s_signal.c	614
94.8.41	kernel/lib_s/s_socket.c	615
94.8.42	kernel/lib_s/s_stat.c	617
94.8.43	kernel/lib_s/s_stime.c	618
94.8.44	kernel/lib_s/s_tcgetattr.c	618
94.8.45	kernel/lib_s/s_tcsetattr.c	619
94.8.46	kernel/lib_s/s_time.c	620
94.8.47	kernel/lib_s/s_umount.c	620
94.8.48	kernel/lib_s/s_unlink.c	622
94.8.49	kernel/lib_s/s_wait.c	624
94.8.50	kernel/lib_s/s_write.c	625

## 94.8.1 kernel/lib\_s/s\_exit.c

&lt;

Si veda la sezione 87.2.

```

1590001 #include <errno.h>
1590002 #include <kernel/proc.h>
1590003 #include <kernel/lib_k.h>
1590004 #include <kernel/lib_s.h>
1590005 //-----
1590006 void
1590007 s__exit (pid_t pid, int status)
1590008 {
1590009     pid_t child;
1590010     pid_t parent = proc_table[pid].ppid;
1590011     int proc_count;
1590012     pid_t extra;
1590013     int sigchld = 0;
1590014     int fdn;
1590015     tty_t *tty;
1590016     int closed;
1590017     fd_t *fd;
1590018     //
1590019     proc_table[pid].status = PROC_ZOMBIE;
1590020     proc_table[pid].ret = status;
1590021     proc_table[pid].sig_status = 0;
1590022     proc_table[pid].sig_ignore = 0;
1590023     //
1590024     // Close files.
1590025     //
1590026     for (fdn = 0; fdn < OPEN_MAX; fdn++)
1590027     {
1590028         closed = s_close (pid, fdn);
1590029         //
1590030         // Close might fail for work in progress.
1590031         //
1590032         if (closed < 0 && errno == EINPROGRESS)
1590033         {
1590034             //
1590035             // Should be a socket, but close badly,
1590036             // because we cannot wait.
1590037             //
1590038             fd = fd_reference (pid, &fdn);
1590039             if (fd->file->sock != NULL)
1590040             {
1590041                 fd->file->sock->active = 0;
1590042                 s_close (pid, fdn);
1590043             }
1590044         }
1590045     }
1590046     //
1590047     // Close current directory.
1590048     //
1590049     inode_put (proc_table[pid].inode_cwd);
1590050     //
1590051     // Close the controlling terminal, if it is a
1590052     // process leader with
1590053     // such a terminal.
1590054     //
1590055     if (proc_table[pid].pgrp == pid
1590056         && proc_table[pid].device_tty != 0)
1590057     {
1590058         tty = tty_reference (proc_table[pid].device_tty);
1590059         //
1590060         // Verify.
1590061         //
1590062         if (tty == NULL)
1590063         {

```

```

1590064         //
1590065         // Show a kernel message.
1590066         //
1590067         k_printf
1590068             ("kernel alert: cannot find the "
1590069              "terminal item "
1590070              "for device 0x%04x!\n",
1590071              (int) proc_table[pid].device_tty);
1590072     }
1590073     else if (tty->pgrp != pid)
1590074     {
1590075         //
1590076         // Show a kernel message.
1590077         //
1590078         k_printf
1590079             ("kernel alert: terminal "
1590080              "device 0x%04x should "
1590081              "be associated to the "
1590082              "process group %i, but it "
1590083              "is instead related to "
1590084              "process group %i!\n",
1590085              (int) proc_table[pid].device_tty,
1590086              (int) pid, (int) tty->pgrp);
1590087     }
1590088     else
1590089     {
1590090         tty->pgrp = 0;
1590091     }
1590092 }
1590093 //
1590094 // Data and text might share the same address space.
1590095 // If they are are on different places, then must
1590096 // verify if the text is not shared by other
1590097 // processes.
1590098 //
1590099 if (proc_table[pid].domain_data == 0)
1590100 {
1590101     //
1590102     // Text and data are together.
1590103     //
1590104     mb_free (proc_table[pid].address_text,
1590105              proc_table[pid].domain_text
1590106              + proc_table[pid].extra_data);
1590107 }
1590108 else
1590109 {
1590110     //
1590111     // Data is separate and is to be removed alone.
1590112     //
1590113     mb_free (proc_table[pid].address_data,
1590114              proc_table[pid].domain_data
1590115              + proc_table[pid].extra_data);
1590116     //
1590117     // Now must verify if no other process uses the
1590118     // same text
1590119     // memory.
1590120     //
1590121     for (proc_count = 0, extra = 0;
1590122          extra < PROCESS_MAX; extra++)
1590123     {
1590124         if (proc_table[extra].status == PROC_EMPTY ||
1590125             proc_table[extra].status == PROC_ZOMBIE)
1590126         {
1590127             continue;
1590128         }
1590129         if (proc_table[pid].address_text
1590130             == proc_table[extra].address_text)
1590131         {
1590132             proc_count++;
1590133         }
1590134     }
1590135     if (proc_count == 0)
1590136     {
1590137         //
1590138         // The code segment can be released, because
1590139         // no other process, except the current one
1590140         // (to be closed), is using it.
1590141         //
1590142         mb_free (proc_table[pid].address_text,
1590143                  proc_table[pid].domain_text);
1590144     }
1590145 }
1590146 //
1590147 // Abandon children to 'init' ((pid_t) 1).
1590148 //
1590149 for (child = 1; child < PROCESS_MAX; child++)
1590150 {

```

```

1590151     if (proc_table[child].status != PROC_EMPTY
1590152         && proc_table[child].ppid == pid)
1590153     {
1590154         proc_table[child].ppid = 1; // Son of
1590155         // 'init'.
1590156         if (proc_table[child].status == PROC_ZOMBIE)
1590157         {
1590158             sigchld = 1; // Must send a SIGCHLD
1590159             // to 'init'.
1590160         }
1590161     }
1590162 }
1590163 //
1590164 // SIGCHLD to 'init'.
1590165 //
1590166 if (sigchld
1590167     && pid != 1
1590168     && proc_table[1].status != PROC_EMPTY
1590169     && proc_table[1].status != PROC_ZOMBIE)
1590170 {
1590171     proc_sig_on ((pid_t) 1, SIGCHLD);
1590172 }
1590173 //
1590174 // Announce to the parent the death of its child.
1590175 //
1590176 if (pid != parent
1590177     && proc_table[parent].status != PROC_EMPTY)
1590178 {
1590179     proc_sig_on (parent, SIGCHLD);
1590180 }
1590181 }

```

## 94.8.2 kernel/lib\_s/s\_accept.c

Si veda la sezione 87.3.

```

1600001 #include <kernel/proc.h>
1600002 #include <kernel/lib_s.h>
1600003 #include <kernel/lib_k.h>
1600004 #include <errno.h>
1600005 #include <fcntl.h>
1600006 #include <sys/socket.h>
1600007 #include <arpa/inet.h>
1600008 //-----
1600009 int
1600010 s_accept (pid_t pid, int sfdn, struct sockaddr *addr,
1600011         socklen_t *addrlen)
1600012 {
1600013     fd_t *sfd;
1600014     fd_t *sfd2;
1600015     int sfdn2;
1600016     struct sockaddr_in sa;
1600017     int q;
1600018     //
1600019     // Get file descriptor and verify that it is a
1600020     // socket.
1600021     //
1600022     sfd = fd_reference (pid, &sfdn);
1600023     if (sfd == NULL || sfd->file == NULL)
1600024     {
1600025         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1600026         return (-1);
1600027     }
1600028     if (sfd->file->sock == NULL)
1600029     {
1600030         errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
1600031         return (-1);
1600032     }
1600033     //
1600034     // The socket must be a stream.
1600035     //
1600036     if (sfd->file->sock->type != SOCK_STREAM)
1600037     {
1600038         errset (EOPNOTSUPP);
1600039         return (-1);
1600040     }
1600041     //
1600042     // The socket must be a TCP stream: no other stream
1600043     // types are
1600044     // available.
1600045     //
1600046     if (sfd->file->sock->protocol != IPPROTO_TCP)
1600047     {
1600048         errset (EOPNOTSUPP);
1600049         return (-1);
1600050     }
1600051     //

```

```

1600052 // The socket itself must be listening.
1600053 //
1600054 if (sfd->file->sock->tcp.conn != TCP_LISTEN)
1600055 {
1600056     errset (EINVAL);
1600057     return (-1);
1600058 }
1600059 //
1600060 // The connections must be related to the same PID.
1600061 //
1600062 if (sfd->file->sock->tcp.listen_pid != pid)
1600063 {
1600064     k_printf
1600065         ("[%s] the connection pid %i is not the same "
1600066          "as the current pid %i!\n", __func__,
1600067          sfd->file->sock->tcp.listen_pid, pid);
1600068     errset (EUNKNOWN);
1600069     return (-1);
1600070 }
1600071 //
1600072 // Ok: find a connected socket from the queue.
1600073 //
1600074 for (q = 0; q < sfd->file->sock->tcp.listen_max; q++)
1600075 {
1600076     if (sfd->file->sock->tcp.listen_queue[q] != -1)
1600077     {
1600078         //
1600079         // Found.
1600080         //
1600081         break;
1600082     }
1600083 }
1600084 if (q >= sfd->file->sock->tcp.listen_max)
1600085 {
1600086     //
1600087     // At the moment, there is no new connection.
1600088     //
1600089     errset (EAGAIN); // Try again.
1600090     return (-1);
1600091 }
1600092 //
1600093 // Descriptor found: check it.
1600094 //
1600095 sfdn2 = sfd->file->sock->tcp.listen_queue[q];
1600096 sfd2 = fd_reference (pid, &sfdn2);
1600097 if (sfd2 == NULL || sfd->file == NULL)
1600098 {
1600099     k_printf
1600100         ("[%s] the connected file descriptor %i "
1600101          "for process %i is not a file descriptor!",
1600102          __func__, sfdn2, pid);
1600103     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1600104     return (-1);
1600105 }
1600106 if (sfd2->file->sock == NULL)
1600107 {
1600108     k_printf
1600109         ("[%s] the connected file descriptor %i "
1600110          "for process %i is not a socket!", __func__,
1600111          sfdn2, pid);
1600112     errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
1600113     return (-1);
1600114 }
1600115 //
1600116 // Ok.
1600117 //
1600118 if (addrlen != NULL && addr != NULL && *addrlen > 0)
1600119 {
1600120     sa.sin_family = AF_INET;
1600121     sa.sin_port = htons (sfd2->file->sock->rport);
1600122     sa.sin_addr.s_addr = htonl (sfd2->file->sock->raddr);
1600123     //
1600124     memcpy (addr, &sa,
1600125             min (sizeof (sa), (size_t) * addrlen));
1600126     *addrlen = sizeof (sa);
1600127 }
1600128 //
1600129 // Reset the queue element and return.
1600130 //
1600131 sfd->file->sock->tcp.listen_queue[q] = -1;
1600132 return (sfdn2);
1600133 }

```

## 94.8.3 kernel/lib\_s/s\_bind.c

Si veda la sezione 87.4.

```

1610001 #include <kernel/proc.h>
1610002 #include <kernel/lib_s.h>
1610003 #include <kernel/lib_k.h>
1610004 #include <errno.h>
1610005 #include <fcntl.h>
1610006 #include <sys/socket.h>
1610007 #include <arpa/inet.h>
1610008 //-----
1610009 int
1610010 s_bind (pid_t pid, int sfdn,
1610011         const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen)
1610012 {
1610013     fd_t *sfd;
1610014     struct sockaddr_in *sin;
1610015     proc_t *ps = proc_reference (pid);
1610016     int i;
1610017     clock_t clock_time;
1610018     //
1610019     // Get file descriptor and verify that it is a
1610020     // socket.
1610021     //
1610022     sfd = fd_reference (pid, &sfdn);
1610023     if (sfd == NULL || sfd->file == NULL)
1610024     {
1610025         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1610026         return (-1);
1610027     }
1610028     if (sfd->file->sock == NULL)
1610029     {
1610030         errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
1610031         return (-1);
1610032     }
1610033     //
1610034     // Verify to have a valid address pointer.
1610035     //
1610036     if (addr == NULL)
1610037     {
1610038         errset (EINVAL);
1610039         return (-1);
1610040     }
1610041     //
1610042     // Check minimal address size.
1610043     //
1610044     if (addrlen < sizeof (struct sockaddr))
1610045     {
1610046         errset (EINVAL);
1610047         return (-1);
1610048     }
1610049     //
1610050     //
1610051     //
1610052     if (addr->sa_family == AF_INET)
1610053     {
1610054         sin = (struct sockaddr_in *) addr;
1610055         //
1610056         // The source address might be zero, to tell
1610057         // that any local
1610058         // address is valid.
1610059         //
1610060         // If it is a TCP/UDP protocol, must have valid
1610061         // ports.
1610062         //
1610063         if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_TCP
1610064             || sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_UDP)
1610065         {
1610066             //
1610067             // Local port.
1610068             //
1610069             if (ntohs (sin->sin_port) == 0)
1610070             {
1610071                 //
1610072                 // Missing the local port.
1610073                 //
1610074                 errset (EADDRNOTAVAIL);
1610075                 return (-1);
1610076             }
1610077             //
1610078             // If the local port is privileged, must
1610079             // have EUID == 0.
1610080             //
1610081             if (ntohs (sin->sin_port) < 1024)
1610082             {
1610083                 if (ps->euid != 0)
1610084                 {
1610085                     //

```

```

1610086         // Missing privileges.
1610087         //
1610088         errset (EACCES);
1610089         return (-1);
1610090     }
1610091     }
1610092     //
1610093     // If the local port is not given, a default
1610094     // one is assigned.
1610095     //
1610096     if (sfd->file->sock->lport == 0)
1610097     {
1610098         //
1610099         // Must find a free one.
1610100         //
1610101         sfd->file->sock->lport = sock_free_port ();
1610102         if (sfd->file->sock->lport == 0)
1610103         {
1610104             //
1610105             // No port is available.
1610106             //
1610107             errset (EAGAIN);
1610108             return (-1);
1610109         }
1610110     }
1610111     }
1610112     else
1610113     {
1610114         //
1610115         // Not supported.
1610116         //
1610117         errset (EOPNOTSUPP);
1610118         return (-1);
1610119     }
1610120     //
1610121     // Update the socket.
1610122     //
1610123     sfd->file->sock->family = sin->sin_family;
1610124     sfd->file->sock->laddr = ntohl (sin->sin_addr.s_addr);
1610125     sfd->file->sock->lport = ntohs (sin->sin_port);
1610126     // sfd->file->sock->bind = 1;
1610127     //
1610128     // Reset read packets clock time.
1610129     //
1610130     clock_time = s_clock (pid);
1610131     for (i = 0; i < IP_MAX_PACKETS; i++)
1610132     {
1610133         sfd->file->sock->read.clock[i] = clock_time;
1610134     }
1610135     }
1610136     else
1610137     {
1610138         //
1610139         // Unsupported family.
1610140         //
1610141         errset (EAFNOSUPPORT);
1610142         return (-1);
1610143     }
1610144     //
1610145     // Ok.
1610146     //
1610147     return (0);
1610148 }

```

## 94.8.4 kernel/lib\_s/s\_brk.c

Si veda la sezione 87.5.

```

1620001 #include <errno.h>
1620002 #include <kernel/proc.h>
1620003 #include <kernel/memory.h>
1620004 #include <kernel/lib_k.h>
1620005 #include <kernel/lib_s.h>
1620006 //-----
1620007 #define DEBUG 0
1620008 //-----
1620009 int
1620010 s_brk (pid_t pid, void *address)
1620011 {
1620012     size_t requested_size;
1620013     size_t requested_extra;
1620014     addr_t previous_address_text;
1620015     size_t previous_domain_text;
1620016     addr_t previous_address_data;
1620017     size_t previous_domain_data;
1620018     size_t previous_extra;
1620019     addr_t allocated_text;

```

```

162020 addr_t allocated_data;
162021 int status;
162022 //
162023 // All segments start form ((void *) 0), so the new
162024 // address requested is equivalent to the new size
162025 // for the data segment.
162026 //
162027 requested_size = (size_t) address;
162028 //
162029 // Check if it is possible to get the new size:
162030 // cannot be less
162031 // then the original segment size.
162032 //
162033 if (proc_table[pid].domain_data == 0)
162034 {
162035     if (proc_table[pid].domain_text > requested_size)
162036     {
162037         requested_extra = 0;
162038     }
162039     else
162040     {
162041         requested_extra = requested_size
162042             - proc_table[pid].domain_text;
162043     }
162044 }
162045 else
162046 {
162047     if (proc_table[pid].domain_data > requested_size)
162048     {
162049         requested_extra = 0;
162050     }
162051     else
162052     {
162053         requested_extra = requested_size
162054             - proc_table[pid].domain_data;
162055     }
162056 }
162057 //
162058 // Now make shure that the new value is a multiple
162059 // of
162060 // MEM_BLOCK_SIZE!
162061 //
162062 if (requested_extra % MEM_BLOCK_SIZE)
162063 {
162064     requested_extra =
162065         (((requested_extra / MEM_BLOCK_SIZE) +
162066          1) * MEM_BLOCK_SIZE);
162067 }
162068 //
162069 // Now resize the process.
162070 //
162071 if (requested_extra == proc_table[pid].extra_data)
162072 {
162073     //
162074     // Nothing have to change.
162075     //
162076     return (0);
162077 }
162078 else if (requested_extra < proc_table[pid].extra_data)
162079 {
162080     //
162081     // Just reduce.
162082     //
162083     previous_extra = proc_table[pid].extra_data;
162084     proc_table[pid].extra_data = requested_extra;
162085     //
162086     // Update process DATA segment inside the GDT
162087     // table.
162088     //
162089     if (proc_table[pid].domain_data > 0)
162090     {
162091         gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
162092                     (uint32_t)
162093                     proc_table[pid].address_data,
162094                     (uint32_t) ((proc_table
162095                                 [pid].domain_data +
162096                                 proc_table
162097                                 [pid].extra_data) /
162098                                 MEM_BLOCK_SIZE), 1, 0,
162099                     0);
162100     }
162101     else
162102     {
162103         gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
162104                     (uint32_t)
162105                     proc_table[pid].address_text,
162106                     (uint32_t) ((proc_table

```

```

162107                                     [pid].domain_text +
162108                                     proc_table
162109                                     [pid].extra_data) /
162110                                     MEM_BLOCK_SIZE), 1, 0,
162111                                     0);
162112     }
162113     //
162114     // Release memory.
162115     //
162116     if (proc_table[pid].domain_data > 0)
162117     {
162118         status =
162119             mb_reduce ((proc_table[pid].address_data +
162120                        proc_table[pid].domain_data),
162121                       proc_table[pid].extra_data,
162122                       previous_extra);
162123     }
162124     else
162125     {
162126         status =
162127             mb_reduce ((proc_table[pid].address_text +
162128                        proc_table[pid].domain_text),
162129                       proc_table[pid].extra_data,
162130                       previous_extra);
162131     }
162132     //
162133     if (status < 0)
162134     {
162135         //
162136         // What happened?
162137         //
162138         k_perror (NULL);
162139     }
162140 }
162141 else
162142 {
162143     //
162144     // A bigger size was requested. Save previous
162145     // information.
162146     //
162147     previous_address_text = proc_table[pid].address_text;
162148     previous_domain_text = proc_table[pid].domain_text;
162149     previous_address_data = proc_table[pid].address_data;
162150     previous_domain_data = proc_table[pid].domain_data;
162151     previous_extra = proc_table[pid].extra_data;
162152     //
162153     // Allocate memory for text,
162154     // if text and data are inside the same address
162155     // space;
162156     // otherwise only the data segment is involved.
162157     //
162158     if (proc_table[pid].domain_data == 0)
162159     {
162160         allocated_text =
162161             mb_alloc_size (proc_table[pid].domain_text +
162162                           requested_extra);
162163         //
162164         if (allocated_text == 0)
162165         {
162166             errset (ENOMEM); // Not enough space.
162167             return (-1);
162168         }
162169         //
162170         if (DEBUG)
162171         {
162172             k_printf ("%s:%i:mb_alloc_size(%zi)",
162173                      __FILE__, __LINE__,
162174                      (proc_table[pid].domain_text
162175                       + requested_extra));
162176         }
162177     }
162178     //
162179     // Allocate memory for data, if necessary.
162180     //
162181     if (proc_table[pid].domain_data > 0)
162182     {
162183         allocated_data =
162184             mb_alloc_size (proc_table[pid].domain_data +
162185                           requested_extra);
162186         //
162187         if (allocated_data == 0)
162188         {
162189             //
162190             // Please note that, if we are here, no
162191             // memory
162192             // for the text was allocated!
162193             //

```

```

1620194         errset (ENOMEM); // Not enough space.
1620195         return (-1);
1620196     }
1620197     //
1620198     if (DEBUG)
1620199     {
1620200         k_printf ("%s%i:mb_alloc_size(%zi)",
1620201                 __FILE__, __LINE__,
1620202                 (proc_table[pid].domain_data
1620203                 + requested_extra));
1620204     }
1620205 }
1620206 //
1620207 // Copy the process text and, data in memory: if
1620208 // size is zero, no copy is made. But the text
1620209 // is
1620210 // copied only if text and data live together.
1620211 //
1620212 if (proc_table[pid].domain_data == 0)
1620213 {
1620214     memcpy ((void *) allocated_text,
1620215            (void *) proc_table[pid].address_text,
1620216            (size_t) (proc_table[pid].domain_text +
1620217                    proc_table[pid].extra_data));
1620218 }
1620219 else
1620220 {
1620221     memcpy ((void *) allocated_data,
1620222            (void *) proc_table[pid].address_data,
1620223            (size_t) (proc_table[pid].domain_data +
1620224                    proc_table[pid].extra_data));
1620225 }
1620226 //
1620227 // Update process information.
1620228 //
1620229 if (proc_table[pid].domain_data == 0)
1620230 {
1620231     proc_table[pid].address_text = allocated_text;
1620232 }
1620233 else
1620234 {
1620235     proc_table[pid].address_data = allocated_data;
1620236 }
1620237 proc_table[pid].extra_data = requested_extra;
1620238 //
1620239 // Update process TEXT segment inside the GDT
1620240 // table.
1620241 //
1620242 gdt_segment (gdt_pid_to_segment_text (pid),
1620243             (uint32_t) proc_table[pid].address_text,
1620244             (uint32_t) (proc_table[pid].domain_text /
1620245                       MEM_BLOCK_SIZE), 1, 1, 0);
1620246 //
1620247 // Update process DATA segment inside the GDT
1620248 // table.
1620249 //
1620250 if (proc_table[pid].domain_data > 0)
1620251 {
1620252     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
1620253                (uint32_t)
1620254                proc_table[pid].address_data,
1620255                (uint32_t) ((proc_table
1620256                            [pid].domain_data +
1620257                            proc_table
1620258                            [pid].extra_data) /
1620259                          MEM_BLOCK_SIZE), 1, 0,
1620260                0);
1620261 }
1620262 else
1620263 {
1620264     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
1620265                (uint32_t)
1620266                proc_table[pid].address_text,
1620267                (uint32_t) ((proc_table
1620268                            [pid].domain_text +
1620269                            proc_table
1620270                            [pid].extra_data) /
1620271                          MEM_BLOCK_SIZE), 1, 0,
1620272                0);
1620273 }
1620274 //
1620275 // Now release the old memory!
1620276 //
1620277 if (proc_table[pid].domain_data == 0)
1620278 {
1620279     mb_free (previous_address_text,
1620280            previous_domain_text + previous_extra);

```

```

1620281     }
1620282     else
1620283     {
1620284         mb_free (previous_address_data,
1620285                previous_domain_data + previous_extra);
1620286     }
1620287 }
1620288 //
1620289 // Ok.
1620290 //
1620291 return (0);
1620292 }

```

## 94.8.5 kernel/lib\_s/s\_chdir.c

Si veda la sezione 87.6.

```

1630001 #include <kernel/fs.h>
1630002 #include <errno.h>
1630003 #include <kernel/proc.h>
1630004 #include <kernel/lib_s.h>
1630005 -----
1630006 int
1630007 s_chdir (pid_t pid, const char *path)
1630008 {
1630009     proc_t *ps;
1630010     inode_t *inode_directory;
1630011     int status;
1630012     char path_directory[PATH_MAX];
1630013     //
1630014     // Get process.
1630015     //
1630016     ps = proc_reference (pid);
1630017     //
1630018     // The full directory path is needed.
1630019     //
1630020     status = path_full (path, ps->path_cwd, path_directory);
1630021     if (status < 0)
1630022     {
1630023         return (-1);
1630024     }
1630025     //
1630026     // Try to load the new directory inode.
1630027     //
1630028     inode_directory = path_inode (pid, path_directory);
1630029     if (inode_directory == NULL)
1630030     {
1630031         //
1630032         // Cannot access the directory: it does not
1630033         // exists or
1630034         // permissions are not sufficient. Variable
1630035         // 'errno' is set by
1630036         // function 'inode_directory()'.
1630037         //
1630038         errset (errno);
1630039         return (-1);
1630040     }
1630041     //
1630042     // Inode loaded: release the old directory and set
1630043     // the new one.
1630044     //
1630045     inode_put (ps->inode_cwd);
1630046     //
1630047     ps->inode_cwd = inode_directory;
1630048     strncpy (ps->path_cwd, path_directory, PATH_MAX);
1630049     //
1630050     // Return.
1630051     //
1630052     return (0);
1630053 }

```

## 94.8.6 kernel/lib\_s/s\_chmod.c

Si veda la sezione 87.7.

```

1640001 #include <kernel/fs.h>
1640002 #include <errno.h>
1640003 #include <kernel/proc.h>
1640004 #include <kernel/lib_s.h>
1640005 -----
1640006 int
1640007 s_chmod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode)
1640008 {
1640009     proc_t *ps;
1640010     inode_t *inode;
1640011     //
1640012     // Get process.

```

```

1640013 //
1640014 ps = proc_reference (pid);
1640015 //
1640016 // Try to load the file inode.
1640017 //
1640018 inode = path_inode (pid, path);
1640019 if (inode == NULL)
1640020 {
1640021 //
1640022 // Cannot access the file: it does not exists or
1640023 // permissions are
1640024 // not sufficient. Variable 'errno' is set by
1640025 // function
1640026 // 'inode_directory()'.
1640027 //
1640028 return (-1);
1640029 }
1640030 //
1640031 // Verify to be root or to be the owner.
1640032 //
1640033 if (ps->euid != 0 && ps->euid != inode->uid)
1640034 {
1640035 errset (EACCES); // Permission denied.
1640036 return (-1);
1640037 }
1640038 //
1640039 // Update the mode: the file type is kept and the
1640040 // rest is taken form the parameter 'mode'.
1640041 //
1640042 inode->mode = (S_IFMT & inode->mode) | (~S_IFMT & mode);
1640043 //
1640044 // Save and release the inode.
1640045 //
1640046 inode->changed = 1;
1640047 inode_save (inode);
1640048 inode_put (inode);
1640049 //
1640050 // Return.
1640051 //
1640052 return (0);
1640053 }

```

#### 94.8.7 kernel/lib\_s/s\_chown.c

« Si veda la sezione 87.8.

```

1650001 #include <kernel/fs.h>
1650002 #include <errno.h>
1650003 #include <kernel/proc.h>
1650004 #include <kernel/lib_s.h>
1650005 //-----
1650006 int
1650007 s_chown (pid_t pid, const char *path, uid_t uid, gid_t gid)
1650008 {
1650009 proc_t *ps;
1650010 inode_t *inode;
1650011 //
1650012 // Get process.
1650013 //
1650014 ps = proc_reference (pid);
1650015 //
1650016 // Must be root, as the ability to change group is
1650017 // not considered.
1650018 //
1650019 if (ps->euid != 0)
1650020 {
1650021 errset (EPERM); // Operation not permitted.
1650022 return (-1);
1650023 }
1650024 //
1650025 // Try to load the file inode.
1650026 //
1650027 inode = path_inode (pid, path);
1650028 if (inode == NULL)
1650029 {
1650030 //
1650031 // Cannot access the file: it does not exists or
1650032 // permissions are
1650033 // not sufficient. Variable 'errno' is set by
1650034 // function
1650035 // 'inode_directory()'.
1650036 //
1650037 return (-1);
1650038 }
1650039 //
1650040 // Update the owner and group.
1650041 //

```

```

1660042 if (uid != -1)
1660043 {
1660044 inode->uid = uid;
1660045 inode->changed = 1;
1660046 }
1660047 if (gid != -1)
1660048 {
1660049 inode->gid = gid;
1660050 inode->changed = 1;
1660051 }
1660052 //
1660053 // Save and release the inode.
1660054 //
1660055 inode_save (inode);
1660056 inode_put (inode);
1660057 //
1660058 // Return.
1660059 //
1660060 return (0);
1660061 }

```

#### 94.8.8 kernel/lib\_s/s\_clock.c

« Si veda la sezione 87.9.

```

1660001 #include <kernel/lib_s.h>
1660002 //-----
1660003 extern clock_t _clock_kernel; // uint64_t
1660004 //-----
1660005 clock_t
1660006 s_clock (pid_t pid)
1660007 {
1660008 return (_clock_kernel);
1660009 }

```

#### 94.8.9 kernel/lib\_s/s\_close.c

« Si veda la sezione 87.10.

```

1670001 #include <kernel/proc.h>
1670002 #include <fcntl.h>
1670003 #include <errno.h>
1670004 //-----
1670005 int
1670006 s_close (pid_t pid, int fdn)
1670007 {
1670008 fd_t *fd;
1670009 int status;
1670010 //
1670011 // Get file descriptor.
1670012 //
1670013 fd = fd_reference (pid, &fdn);
1670014 if (fd == NULL || fd->file == NULL
1670015 || (fd->file->inode == NULL
1670016 && fd->file->sock == NULL))
1670017 {
1670018 errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1670019 return (-1);
1670020 }
1670021 //
1670022 //
1670023 //
1670024 if (fd->file->inode != NULL) // Inode
1670025 {
1670026 //
1670027 // File descriptor with inode.
1670028 //
1670029 // If it is a pipe, some special things must be
1670030 // done.
1670031 //
1670032 if (S_ISFIFO (fd->file->inode->mode))
1670033 {
1670034 if (fd->fl_flags & O_RDONLY)
1670035 {
1670036 fd->file->inode->pipe_ref_read--;
1670037 if (fd->file->inode->pipe_ref_read == 0)
1670038 {
1670039 proc_wakeup_pipe_write (fd->file->inode);
1670040 }
1670041 }
1670042 //
1670043 if (fd->fl_flags & O_WRONLY)
1670044 {
1670045 fd->file->inode->pipe_ref_write--;
1670046 if (fd->file->inode->pipe_ref_write == 0)
1670047 {
1670048 proc_wakeup_pipe_read (fd->file->inode);

```

```

1670049     }
1670050     }
1670051     }
1670052 }
1670053 else // Socket
1670054 {
1670055     //
1670056     // File descriptor with socket.
1670057     //
1670058     status = tcp_close (fd->file->sock);
1670059     if (status < 0
1670060         && (errno == EINPROGRESS || errno == EALREADY))
1670061     {
1670062         errset (errno);
1670063         return (status);
1670064     }
1670065     //
1670066     // Otherwise, the socket is closed and can
1670067     // continue
1670068     // with the other references.
1670069     //
1670070 }
1670071 //
1670072 // Reduce references inside the file table item
1670073 // and remove item if it reaches zero.
1670074 //
1670075 fd->file->references--;
1670076 if (fd->file->references == 0)
1670077 {
1670078     fd->file->oflags = 0;
1670079     fd->file->inode = NULL;
1670080     //
1670081     // Put inode, or release the socket, because
1670082     // there are no more
1670083     // file references.
1670084     //
1670085     if (fd->file->inode != NULL)
1670086     {
1670087         inode_put (fd->file->inode);
1670088     }
1670089     if (fd->file->sock != NULL)
1670090     {
1670091         sock_put (fd->file->sock);
1670092     }
1670093 }
1670094 //
1670095 // Remove file descriptor.
1670096 //
1670097 fd->fl_flags = 0;
1670098 fd->fd_flags = 0;
1670099 fd->file = NULL;
1670100 //
1670101 //
1670102 //
1670103 return (0);
1670104 }

```

#### 94.8.10 kernel/lib\_s/s\_connect.c

<<

Si veda la sezione 87.11.

```

1680001 #include <kernel/proc.h>
1680002 #include <kernel/lib_s.h>
1680003 #include <kernel/lib_k.h>
1680004 #include <kernel/net/route.h>
1680005 #include <errno.h>
1680006 #include <fcntl.h>
1680007 #include <sys/socket.h>
1680008 #include <arpa/inet.h>
1680009 //-----
1680010 int
1680011 s_connect (pid_t pid, int sfdn,
1680012           const struct sockaddr *addr, socklen_t addrlen)
1680013 {
1680014     fd_t *sfd;
1680015     struct sockaddr_in *sin;
1680016     clock_t clock_time;
1680017     int i;
1680018     int status;
1680019     //
1680020     // Get file descriptor and verify that it is a
1680021     // socket.
1680022     //
1680023     sfd = fd_reference (pid, &sfdn);
1680024     if (sfd == NULL || sfd->file == NULL)
1680025     {
1680026         errset (EBADF); // Bad file descriptor.

```

```

1680027     return (-1);
1680028 }
1680029 if (sfd->file->sock == NULL)
1680030 {
1680031     errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
1680032     return (-1);
1680033 }
1680034 //
1680035 // Verify to have a valid address pointer.
1680036 //
1680037 if (addr == NULL)
1680038 {
1680039     errset (EINVAL);
1680040     return (-1);
1680041 }
1680042 //
1680043 // Check minimal address size.
1680044 //
1680045 if (addrlen < sizeof (struct sockaddr))
1680046 {
1680047     errset (EINVAL);
1680048     return (-1);
1680049 }
1680050 //
1680051 //
1680052 //
1680053 if (addr->sa_family == AF_INET)
1680054 {
1680055     sin = (struct sockaddr_in *) addr;
1680056     //
1680057     // Check to have the destination IP address.
1680058     //
1680059     if (sin->sin_addr.s_addr == 0)
1680060     {
1680061         //
1680062         // This is not valid.
1680063         //
1680064         errset (EADDRNOTAVAIL);
1680065         return (-1);
1680066     }
1680067     //
1680068     // If it is a TCP/UDP protocol, must have valid
1680069     // ports.
1680070     //
1680071     if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_TCP
1680072         || sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_UDP)
1680073     {
1680074         //
1680075         // Remote port.
1680076         //
1680077         if (sin->sin_port == 0)
1680078         {
1680079             //
1680080             // Missing the remote port.
1680081             //
1680082             errset (EADDRNOTAVAIL);
1680083             return (-1);
1680084         }
1680085         //
1680086         // Local port.
1680087         //
1680088         if (sfd->file->sock->lport == 0)
1680089         {
1680090             //
1680091             // Must find a free one.
1680092             //
1680093             sfd->file->sock->lport = sock_free_port ();
1680094             if (sfd->file->sock->lport == 0)
1680095             {
1680096                 //
1680097                 // No port is available.
1680098                 //
1680099                 errset (EAGAIN);
1680100                 return (-1);
1680101             }
1680102         }
1680103     }
1680104     //
1680105     // Update the socket, but not a TCP connection
1680106     // already
1680107     // working (TCP not connected has a zeroed
1680108     // 'tcp.conn' filled).
1680109     //
1680110     if (sfd->file->sock->tcp.conn == 0
1680111         || sfd->file->sock->tcp.conn == TCP_CLOSE)
1680112     {
1680113         //

```

```

1680114 // Update the socket.
1680115 //
1680116 sfd->file->sock->family = sin->sin_family;
1680117 sfd->file->sock->raddr =
1680118     ntohl (sin->sin_addr.s_addr);
1680119 sfd->file->sock->rport = ntohs (sin->sin_port);
1680120 //
1680121 // Reset read packets clock time.
1680122 //
1680123 clock_time = s_clock (pid);
1680124 for (i = 0; i < IP_MAX_PACKETS; i++)
1680125     {
1680126         sfd->file->sock->read.clock[i] = clock_time;
1680127     }
1680128 }
1680129 else
1680130     {
1680131         //
1680132         // It *is* a TCP connection already working;
1680133         // verify that
1680134         // the socket is set as expected
1680135         //
1680136         if (sfd->file->sock->family !=
1680137             sin->sin_family
1680138             || sfd->file->sock->raddr !=
1680139             ntohl (sin->sin_addr.s_addr)
1680140             || sfd->file->sock->rport !=
1680141             ntohs (sin->sin_port))
1680142             {
1680143                 //
1680144                 // The socket address is changed!
1680145                 //
1680146                 errset (EISCONN);
1680147                 return (-1);
1680148             }
1680149         }
1680150     //
1680151     // If it is a TCP, not already working, should
1680152     // connect.
1680153     // The function 'tcp_connect()' will verify the
1680154     // connection
1680155     // status.
1680156     //
1680157     if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_TCP)
1680158         {
1680159             //
1680160             // Be shure to have a source address.
1680161             //
1680162             if (sfd->file->sock->laddr == 0)
1680163                 {
1680164                     //
1680165                     // Default source address: get the
1680166                     // source address from the
1680167                     // routing table, based on the
1680168                     // destination.
1680169                     //
1680170                     sfd->file->sock->laddr
1680171                         =
1680172                         route_remote_to_local (sfd->file->
1680173                                                 sock->raddr);
1680174                     if (sfd->file->sock->laddr ==
1680175                         ((h_addr_t) - 1))
1680176                         {
1680177                             errset (errno);
1680178                             return (-1);
1680179                         }
1680180                 }
1680181             //
1680182             // Call tcp_connect ().
1680183             //
1680184             status = tcp_connect (sfd->file->sock);
1680185             if (status)
1680186                 {
1680187                     errset (errno);
1680188                 }
1680189             return (status);
1680190         }
1680191     }
1680192 else
1680193     {
1680194         //
1680195         // It is not AF_INET: unsupported address
1680196         // family.
1680197         //
1680198         errset (EAFNOSUPPORT);
1680199         return (-1);
1680200     }

```

```

1680201 //
1680202 // Ok.
1680203 //
1680204 return (0);
1680205 }

```

#### 94.8.11 kernel/lib\_s/s\_dup.c

Si veda la sezione 87.12.

```

1690001 #include <kernel/lib_s.h>
1690002 #include <kernel/fs.h>
1690003 //-----
1690004 int
1690005 s_dup (pid_t pid, int fdn_old)
1690006     {
1690007     return (fd_dup (pid, fdn_old, 0));
1690008     }

```

#### 94.8.12 kernel/lib\_s/s\_dup2.c

Si veda la sezione 87.12.

```

1700001 #include <kernel/proc.h>
1700002 #include <kernel/lib_s.h>
1700003 #include <errno.h>
1700004 #include <fcntl.h>
1700005 //-----
1700006 int
1700007 s_dup2 (pid_t pid, int fdn_old, int fdn_new)
1700008     {
1700009     proc_t *ps;
1700010     int status;
1700011     //
1700012     // Get process.
1700013     //
1700014     ps = proc_reference (pid);
1700015     //
1700016     // Verify if 'fdn_old' is a valid value.
1700017     //
1700018     if (fdn_old < 0 ||
1700019         fdn_old >= OPEN_MAX || ps->fd[fdn_old].file == NULL)
1700020         {
1700021             errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1700022             return (-1);
1700023         }
1700024     //
1700025     // Check if 'fd_old' and 'fd_new' are the same.
1700026     //
1700027     if (fdn_old == fdn_new)
1700028         {
1700029             return (fdn_new);
1700030         }
1700031     //
1700032     // Close 'fdn_new' if it is open and copy 'fdn_old'
1700033     // into it.
1700034     //
1700035     if (ps->fd[fdn_new].file != NULL)
1700036         {
1700037             status = s_close (pid, fdn_new);
1700038             if (status != 0)
1700039                 {
1700040                     return (-1);
1700041                 }
1700042         }
1700043     ps->fd[fdn_new].fl_flags = ps->fd[fdn_old].fl_flags;
1700044     ps->fd[fdn_new].fd_flags =
1700045         ps->fd[fdn_old].fd_flags & ~FD_CLOEXEC;
1700046     ps->fd[fdn_new].file = ps->fd[fdn_old].file;
1700047     ps->fd[fdn_new].file->references++;
1700048     return (fdn_new);
1700049     }

```

#### 94.8.13 kernel/lib\_s/s\_fchmod.c

Si veda la sezione 87.7.

```

1710001 #include <kernel/proc.h>
1710002 #include <kernel/lib_s.h>
1710003 #include <sys/stat.h>
1710004 #include <errno.h>
1710005 //-----
1710006 int
1710007 s_fchmod (pid_t pid, int fdn, mode_t mode)
1710008     {
1710009     proc_t *ps;
1710010     inode_t *inode;

```



```

1720011 //
1720012 // Get process.
1720013 //
1720014 ps = proc_reference (pid);
1720015 //
1720016 // Verify if the file descriptor is valid.
1720017 //
1720018 if (ps->fd[fdn].file == NULL)
1720019 {
1720020     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1720021     return (-1);
1720022 }
1720023 //
1720024 // Reach the inode.
1720025 //
1720026 inode = ps->fd[fdn].file->inode;
1720027 //
1720028 // If the Inode does not exist, exit with error.
1720029 //
1720030 if (inode == NULL)
1720031 {
1720032     errset (ENOENT);
1720033     return (-1);
1720034 }
1720035 //
1720036 // Verify to be the owner, or at least to be UID ==
1720037 // 0.
1720038 //
1720039 if (ps->euid != inode->uid && ps->euid != 0)
1720040 {
1720041     errset (EACCES); // Permission denied.
1720042     return (-1);
1720043 }
1720044 //
1720045 // Update the mode: the file type is kept and the
1720046 // rest is taken form the parameter 'mode'.
1720047 //
1720048 inode->mode = (S_IFMT & inode->mode) | (~S_IFMT & mode);
1720049 //
1720050 // Save the inode.
1720051 //
1720052 inode->changed = 1;
1720053 inode_save (inode);
1720054 //
1720055 // Return.
1720056 //
1720057 return (0);
1720058 }

```

#### 94.8.14 kernel/lib\_s/s\_fchown.c

« Si veda la sezione 87.8.

```

1720001 #include <kernel/proc.h>
1720002 #include <kernel/lib_s.h>
1720003 #include <errno.h>
1720004 //-----
1720005 int
1720006 s_fchown (pid_t pid, int fdn, uid_t uid, gid_t gid)
1720007 {
1720008     proc_t *ps;
1720009     inode_t *inode;
1720010 //
1720011 // Get process.
1720012 //
1720013 ps = proc_reference (pid);
1720014 //
1720015 // Verify if the file descriptor is valid.
1720016 //
1720017 if (ps->fd[fdn].file == NULL)
1720018 {
1720019     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1720020     return (-1);
1720021 }
1720022 //
1720023 // Reach the inode.
1720024 //
1720025 inode = ps->fd[fdn].file->inode;
1720026 //
1720027 // If the Inode does not exist, exit with error.
1720028 //
1720029 if (inode == NULL)
1720030 {
1720031     errset (ENOENT);
1720032     return (-1);
1720033 }
1720034 //

```

```

1720035 // Verify to be root, as the ability to change group
1720036 // is not taken into consideration.
1720037 //
1720038 if (ps->euid != 0)
1720039 {
1720040     errset (EACCES); // Permission denied.
1720041     return (-1);
1720042 }
1720043 //
1720044 // Update the ownership.
1720045 //
1720046 if (uid != -1)
1720047 {
1720048     inode->uid = uid;
1720049     inode->changed = 1;
1720050 }
1720051 if (gid != -1)
1720052 {
1720053     inode->gid = gid;
1720054     inode->changed = 1;
1720055 }
1720056 //
1720057 // Save the inode.
1720058 //
1720059 inode->changed = 1;
1720060 inode_save (inode);
1720061 //
1720062 // Return.
1720063 //
1720064 return (0);
1720065 }

```

#### 94.8.15 kernel/lib\_s/s\_fcntl.c

« Si veda la sezione 87.18.

```

1720001 #include <kernel/proc.h>
1720002 #include <kernel/lib_s.h>
1720003 #include <kernel/fs.h>
1720004 #include <errno.h>
1720005 #include <fcntl.h>
1720006 //-----
1720007 int
1720008 s_fcntl (pid_t pid, int fdn, int cmd, int arg)
1720009 {
1720010     proc_t *ps;
1720011     int mask;
1720012 //
1720013 // Get process.
1720014 //
1720015 ps = proc_reference (pid);
1720016 //
1720017 // Verify if the file descriptor is valid.
1720018 //
1720019 if (ps->fd[fdn].file == NULL)
1720020 {
1720021     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1720022     return (-1);
1720023 }
1720024 //
1720025 //
1720026 //
1720027 switch (cmd)
1720028 {
1720029     case F_DUPFD:
1720030         return (fd_dup (pid, fdn, arg));
1720031         break;
1720032     case F_GETFD:
1720033         return (ps->fd[fdn].fd_flags);
1720034         break;
1720035     case F_SETFD:
1720036         ps->fd[fdn].fd_flags = arg;
1720037         return (0);
1720038     case F_GETFL:
1720039         return (ps->fd[fdn].fl_flags);
1720040     case F_SETFL:
1720041         // Calculate a mask with bits that are *not* to
1720042         // be set.
1720043         //
1720044         mask =
1720045             (O_ACCMODE | O_CREAT | O_EXCL | O_NOCTTY | O_TRUNC);
1720046         //
1720047         // Set to zero the bits that are not to be set
1720048         // from
1720049         // the argument.
1720050         //

```

```

1730052     arg = (arg & ~mask);
1730053     //
1730054     // Set to zero the bit that *are* to be set.
1730055     //
1730056     ps->fd[fdn].fl_flags &= mask;
1730057     //
1730058     // Set the bits, already filtered inside the
1730059     // argument.
1730060     //
1730061     ps->fd[fdn].fl_flags |= arg;
1730062     //
1730063     return (0);
1730064     default:
1730065         errset (EINVAL); // Not implemented.
1730066         return (-1);
1730067     }
1730068 }

```

#### 94.8.16 kernel/lib\_s/s\_fork.c

« Si veda la sezione 87.19.

```

1740001 #include <kernel/proc.h>
1740002 #include <errno.h>
1740003 #include <fcntl.h>
1740004 #include <kernel/lib_k.h>
1740005 #include <kernel/lib_s.h>
1740006 //-----
1740007 #define DEBUG 0
1740008 //-----
1740009 extern uint32_t proc_stack_pointer;
1740010 //-----
1740011 pid_t
1740012 s_fork (pid_t ppid)
1740013 {
1740014     pid_t pid;
1740015     pid_t zombie;
1740016     addr_t allocated_text = 0;
1740017     addr_t allocated_data = 0;
1740018     addr_t addr_stack_pointer = 0;
1740019     int fdn;
1740020     uint16_t segment_descriptor;
1740021     int sig;
1740022     //
1740023     // Find a free PID.
1740024     //
1740025     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
1740026     {
1740027         if (proc_table[pid].status == PROC_EMPTY)
1740028         {
1740029             break;
1740030         }
1740031     }
1740032     if (pid >= PROCESS_MAX)
1740033     {
1740034         //
1740035         // There is no free pid.
1740036         //
1740037         errset (ENOMEM); // Not enough space.
1740038         return (-1);
1740039     }
1740040     //
1740041     // Before allocating a new process, must check if
1740042     // there are some
1740043     // zombie slots, still with original segment data:
1740044     // should reset
1740045     // them now!
1740046     //
1740047     for (zombie = 1; zombie < PROCESS_MAX; zombie++)
1740048     {
1740049         if (proc_table[zombie].status == PROC_ZOMBIE
1740050             && (proc_table[zombie].address_text != 0
1740051                 || proc_table[zombie].domain_text != 0))
1740052         {
1740053             proc_table[zombie].address_text = (addr_t) 0;
1740054             proc_table[zombie].domain_text = (size_t) 0;
1740055             proc_table[zombie].address_data = (addr_t) 0;
1740056             proc_table[zombie].domain_data = (size_t) 0;
1740057             proc_table[zombie].domain_stack = (size_t) 0;
1740058             proc_table[zombie].extra_data = (size_t) 0;
1740059             proc_table[zombie].sp = 0;
1740060         }
1740061     }
1740062     //
1740063     // Allocate memory for text, if text and data are
1740064     // inside
1740065     // the same address space.

```

```

1740066     //
1740067     if (proc_table[ppid].domain_data == 0)
1740068     {
1740069         allocated_text =
1740070             mb_alloc_size (proc_table[ppid].domain_text +
1740071                             proc_table[ppid].extra_data);
1740072         //
1740073         if (allocated_text == 0)
1740074         {
1740075             errset (ENOMEM); // Not enough space.
1740076             return ((pid_t) - 1);
1740077         }
1740078         //
1740079         if (DEBUG)
1740080         {
1740081             k_printf ("%s:%i:mb_alloc_size(%zi)",
1740082                       __FILE__, __LINE__,
1740083                       (proc_table[ppid].domain_text
1740084                        + proc_table[ppid].extra_data));
1740085         }
1740086     }
1740087     //
1740088     // Allocate memory for data, if necessary.
1740089     //
1740090     if (proc_table[ppid].domain_data > 0)
1740091     {
1740092         allocated_data =
1740093             mb_alloc_size (proc_table[ppid].domain_data +
1740094                             proc_table[ppid].extra_data);
1740095         //
1740096         if (allocated_data == 0)
1740097         {
1740098             //
1740099             // Please note that, if we are here, no
1740100             // memory
1740101             // for the text was allocated!
1740102             //
1740103             errset (ENOMEM); // Not enough space.
1740104             return ((pid_t) - 1);
1740105         }
1740106         //
1740107         if (DEBUG)
1740108         {
1740109             k_printf ("%s:%i:mb_alloc_size(%zi)",
1740110                       __FILE__, __LINE__,
1740111                       (proc_table[ppid].domain_data
1740112                        + proc_table[ppid].extra_data));
1740113         }
1740114     }
1740115     //
1740116     // Copy the process text and, data in memory: if
1740117     // size is zero, no copy is made. But the text is
1740118     // copied only if text and data live together.
1740119     //
1740120     if (proc_table[ppid].domain_data == 0)
1740121     {
1740122         memcpy ((void *) allocated_text,
1740123                (void *) proc_table[ppid].address_text,
1740124                (size_t) (proc_table[ppid].domain_text
1740125                          + proc_table[ppid].extra_data));
1740126     }
1740127     else
1740128     {
1740129         memcpy ((void *) allocated_data,
1740130                (void *) proc_table[ppid].address_data,
1740131                (size_t) (proc_table[ppid].domain_data
1740132                          + proc_table[ppid].extra_data));
1740133     }
1740134     //
1740135     // Allocate the new PID inside the 'proc_table[]'.
1740136     //
1740137     proc_table[pid].ppid = ppid;
1740138     proc_table[pid].pgrp = proc_table[ppid].pgrp;
1740139     proc_table[pid].uid = proc_table[ppid].uid;
1740140     proc_table[pid].euid = proc_table[ppid].euid;
1740141     proc_table[pid].suid = proc_table[ppid].suid;
1740142     proc_table[pid].gid = proc_table[ppid].gid;
1740143     proc_table[pid].egid = proc_table[ppid].egid;
1740144     proc_table[pid].sgid = proc_table[ppid].sgid;
1740145     proc_table[pid].device_tty = proc_table[ppid].device_tty;
1740146     proc_table[pid].sig_status = 0;
1740147     proc_table[pid].sig_ignore = 0;
1740148     //
1740149     for (sig = 0; sig < MAX_SIGNALS; sig++)
1740150     {
1740151         proc_table[pid].sig_handler[sig]
1740152             = proc_table[ppid].sig_handler[sig];

```

```

1740153     }
1740154     //
1740155     proc_table[pid].usage = 0;
1740156     proc_table[pid].status = PROC_CREATED;
1740157     proc_table[pid].wakeup_events = 0;
1740158     proc_table[pid].wakeup_signal = 0;
1740159     proc_table[pid].wakeup_timer = 0;
1740160     //
1740161     if (proc_table[ppid].domain_data != 0)
1740162     {
1740163         proc_table[pid].address_text =
1740164             proc_table[ppid].address_text;
1740165     }
1740166     else
1740167     {
1740168         proc_table[pid].address_text = allocated_text;
1740169     }
1740170     proc_table[pid].domain_text =
1740171         proc_table[ppid].domain_text;
1740172     proc_table[pid].address_data = allocated_data;
1740173     proc_table[pid].domain_data =
1740174         proc_table[ppid].domain_data;
1740175     proc_table[pid].domain_stack =
1740176         proc_table[ppid].domain_stack;
1740177     proc_table[pid].extra_data = proc_table[ppid].extra_data;
1740178     proc_table[pid].sp = proc_stack_pointer;
1740179     proc_table[pid].ret = 0;
1740180     proc_table[pid].inode_cwd = proc_table[ppid].inode_cwd;
1740181     proc_table[pid].umask = proc_table[ppid].umask;
1740182     strncpy (proc_table[pid].name, proc_table[ppid].name,
1740183             PATH_MAX);
1740184     strncpy (proc_table[pid].path_cwd,
1740185             proc_table[ppid].path_cwd, PATH_MAX);
1740186     //
1740187     // Update process TEXT segment inside the GDT table.
1740188     //
1740189     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_text (pid),
1740190                 (uint32_t) proc_table[pid].address_text,
1740191                 (uint32_t) (proc_table[pid].domain_text /
1740192                 4096), 1, 1, 0);
1740193     //
1740194     // Update process DATA segment inside the GDT table.
1740195     //
1740196     if (proc_table[pid].domain_data > 0)
1740197     {
1740198         gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
1740199                     (uint32_t) proc_table[pid].address_data,
1740200                     (uint32_t) ((proc_table[pid].domain_data
1740201                     +
1740202                     proc_table[pid].extra_data)
1740203                     / 4096), 1, 0, 0);
1740204     }
1740205     else
1740206     {
1740207         gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
1740208                     (uint32_t) proc_table[pid].address_text,
1740209                     (uint32_t) ((proc_table[pid].domain_text
1740210                     +
1740211                     proc_table[pid].extra_data)
1740212                     / 4096), 1, 0, 0);
1740213     }
1740214     //
1740215     // -----
1740216     // Might reload the GDT table, but it is not
1740217     // necessarily.
1740218     // Anyway, if you do it, nothing change. :-)
1740219     //
1740220     // gdt_load (&gdt_register);
1740221     // -----
1740222     //
1740223     // Increase inode references for the working
1740224     // directory.
1740225     //
1740226     proc_table[pid].inode_cwd->references++;
1740227     //
1740228     // Duplicate valid file descriptors.
1740229     //
1740230     for (fdn = 0; fdn < OPEN_MAX; fdn++)
1740231     {
1740232         if (proc_table[ppid].fd[fdn].file != NULL
1740233             && (proc_table[ppid].fd[fdn].file->inode !=
1740234             NULL
1740235             || proc_table[ppid].fd[fdn].file->sock !=
1740236             NULL))
1740237         {
1740238             //
1740239             // Copy to the forked process.

```

```

1740240     //
1740241     proc_table[pid].fd[fdn].fl_flags
1740242         = proc_table[ppid].fd[fdn].fl_flags;
1740243     proc_table[pid].fd[fdn].fd_flags
1740244         = proc_table[ppid].fd[fdn].fd_flags;
1740245     proc_table[pid].fd[fdn].file =
1740246         proc_table[ppid].fd[fdn].file;
1740247     //
1740248     // Increment file reference.
1740249     //
1740250     proc_table[ppid].fd[fdn].file->references++;
1740251     //
1740252     // Check if it is a pipe and increment
1740253     // specific
1740254     // read/write reference counters inside the
1740255     // inode.
1740256     //
1740257     if (proc_table[ppid].fd[fdn].file->inode !=
1740258         NULL
1740259         && S_ISFIFO (proc_table[ppid].fd[fdn].
1740260         file->inode->mode))
1740261     {
1740262         if (proc_table[ppid].fd[fdn].
1740263             fl_flags & O_RDONLY)
1740264         {
1740265             proc_table[ppid].fd[fdn].file->
1740266                 inode->pipe_ref_read++;
1740267         }
1740268         //
1740269         if (proc_table[ppid].fd[fdn].
1740270             fl_flags & O_WRONLY)
1740271         {
1740272             proc_table[ppid].fd[fdn].file->
1740273                 inode->pipe_ref_write++;
1740274         }
1740275     }
1740276     }
1740277     }
1740278     //
1740279     // Change segment descriptor values inside the
1740280     // stack,
1740281     // for: DS==ES==FS==GS.
1740282     //
1740283     // First calculate the absolute stack section
1740284     // address, from the
1740285     // kernel point of view.
1740286     //
1740287     if (allocated_data > 0)
1740288     {
1740289         addr_stack_pointer = allocated_data;
1740290     }
1740291     else
1740292     {
1740293         addr_stack_pointer = allocated_text;
1740294     }
1740295     //
1740296     // Then calculate the effective new stack pointer.
1740297     //
1740298     addr_stack_pointer += proc_table[pid].sp;
1740299     //
1740300     // Then calculate the segment descriptor, to be
1740301     // written
1740302     // inside the new process stack.
1740303     //
1740304     segment_descriptor = (gdt_pid_to_segment_data (pid) * 8);
1740305     //
1740306     // Then copy inside the stack the new values for
1740307     // data segments.
1740308     //
1740309     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
1740310             (addr_stack_pointer + 28),
1740311             &segment_descriptor,
1740312             (sizeof segment_descriptor), NULL);
1740313     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
1740314             (addr_stack_pointer + 32),
1740315             &segment_descriptor,
1740316             (sizeof segment_descriptor), NULL);
1740317     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
1740318             (addr_stack_pointer + 36),
1740319             &segment_descriptor,
1740320             (sizeof segment_descriptor), NULL);
1740321     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
1740322             (addr_stack_pointer + 40),
1740323             &segment_descriptor,
1740324             (sizeof segment_descriptor), NULL);
1740325     //
1740326     // Change segment descriptor value inside the stack

```

```

1740327 // for CS,
1740328 // if so is necessary.
1740329 //
1740330 segment_descriptor = (gdt_pid_to_segment_text (pid) * 8);
1740331 //
1740332 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
1740333         (addr_stack_pointer + 48),
1740334         &segment_descriptor,
1740335         (sizeof segment_descriptor), NULL);
1740336 //
1740337 // Set it ready.
1740338 //
1740339 proc_table[pid].status = PROC_READY;
1740340 //
1740341 // Return the new PID.
1740342 //
1740343 return (pid);
1740344 }

```

## 94.8.17 kernel/lib\_s/s\_fstat.c

« Si veda la sezione 87.55.

```

1750001 #include <kernel/proc.h>
1750002 #include <kernel/lib_s.h>
1750003 #include <errno.h>
1750004 #include <fcntl.h>
1750005 //-----
1750006 int
1750007 s_fstat (pid_t pid, int fdn, struct stat *buffer)
1750008 {
1750009     proc_t *ps;
1750010     inode_t *inode;
1750011 //
1750012 // Get process.
1750013 //
1750014 ps = proc_reference (pid);
1750015 //
1750016 // Verify if the file descriptor is valid.
1750017 //
1750018 if (ps->fd[fdn].file == NULL)
1750019 {
1750020     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1750021     return (-1);
1750022 }
1750023 //
1750024 // Reach the inode.
1750025 //
1750026 inode = ps->fd[fdn].file->inode;
1750027 //
1750028 // If the Inode does not exist, exit with error.
1750029 //
1750030 if (inode == NULL)
1750031 {
1750032     errset (ENOENT);
1750033     return (-1);
1750034 }
1750035 //
1750036 // Inode loaded: update the buffer.
1750037 //
1750038 buffer->st_dev = inode->sb->device;
1750039 buffer->st_ino = inode->ino;
1750040 buffer->st_mode = inode->mode;
1750041 buffer->st_nlink = inode->links;
1750042 buffer->st_uid = inode->uid;
1750043 buffer->st_gid = inode->gid;
1750044 if (S_ISBLK (buffer->st_mode)
1750045     || S_ISCHR (buffer->st_mode))
1750046 {
1750047     buffer->st_rdev = inode->direct[0];
1750048 }
1750049 else
1750050 {
1750051     buffer->st_rdev = 0;
1750052 }
1750053 buffer->st_size = inode->size;
1750054 buffer->st_atime = inode->time; // All times
1750055 // are the
1750056 // same for
1750057 buffer->st_mtime = inode->time; // Minix 1
1750058 // file
1750059 // system.
1750060 buffer->st_ctime = inode->time; //
1750061 buffer->st_blksize = inode->sb->blksize;
1750062 buffer->st_blocks = inode->blkcnt;
1750063 //
1750064 // If the inode is a device special file, the

```

```

1750065 // 'st_rdev' value is
1750066 // taken from the first direct zone (as of Minix 1
1750067 // organization).
1750068 //
1750069 if (S_ISBLK (inode->mode) || S_ISCHR (inode->mode))
1750070 {
1750071     buffer->st_rdev = inode->direct[0];
1750072 }
1750073 else
1750074 {
1750075     buffer->st_rdev = 0;
1750076 }
1750077 //
1750078 // Return.
1750079 //
1750080 return (0);
1750081 }

```

## 94.8.18 kernel/lib\_s/s\_ipconfig.c

« Si veda la sezione 87.28.

```

1760001 #include <kernel/net.h>
1760002 #include <kernel/net/route.h>
1760003 #include <kernel/net/arp.h>
1760004 #include <errno.h>
1760005 #include <kernel/proc.h>
1760006 //-----
1760007 // This syscall is present only inside os32.
1760008 //-----
1760009 int
1760010 s_ipconfig (pid_t pid, int n, in_addr_t addr, int m)
1760011 {
1760012 //
1760013 // Must be a privileged process.
1760014 //
1760015 if (proc_table[pid].euid != 0)
1760016 {
1760017     errset (EPERM);
1760018     return (-1);
1760019 }
1760020 //
1760021 // Check arguments: net0 cannot be modified, because
1760022 // it is necessarily
1760023 // assigned to the loopback virtual interface.
1760024 //
1760025 if (n > NET_MAX_DEVICES || n < 1)
1760026 {
1760027     errset (EINVAL);
1760028     return (-1);
1760029 }
1760030 if (m > 32 || n < 0)
1760031 {
1760032     errset (EINVAL);
1760033     return (-1);
1760034 }
1760035 //
1760036 // Verify that the interface is present.
1760037 //
1760038 if (net_table[n].type == NET_DEV_NULL)
1760039 {
1760040     errset (ENODEV);
1760041     return (-1);
1760042 }
1760043 //
1760044 // Remove previous route related to the interface,
1760045 // if the interface
1760046 // was already configured.
1760047 //
1760048 if (net_table[n].ip != 0 && net_table[n].m != 0)
1760049 {
1760050     s_routedel (pid, net_table[n].ip, net_table[n].m);
1760051 }
1760052 //
1760053 // Modify the net_table[].
1760054 //
1760055 net_table[n].ip = ntohl (addr);
1760056 net_table[n].m = m;
1760057 //
1760058 // Add the route.
1760059 //
1760060 if (net_table[n].ip != 0 && net_table[n].m != 0)
1760061 {
1760062     return (s_routeadd (pid, addr, m, 0, n));
1760063 }
1760064 //
1760065 return (0);

```

```
1760066 }

```

### 94.8.19 kernel/lib\_s/s\_kill.c

Si veda la sezione 87.29.

```
1770001 #include <kernel/proc.h>
1770002 #include <kernel/lib_s.h>
1770003 #include <errno.h>
1770004 //-----
1770005 int
1770006 s_kill (pid_t pid_killer, pid_t pid_target, int sig)
1770007 {
1770008     uid_t euid = proc_table[pid_killer].euid;
1770009     uid_t uid = proc_table[pid_killer].uid;
1770010     pid_t pgrp = proc_table[pid_killer].pgrp;
1770011     int p; // Index inside the process table.
1770012     //
1770013     if (pid_target < -1)
1770014     {
1770015         errset (ESRCH);
1770016         return (-1);
1770017     }
1770018     else if (pid_target == -1)
1770019     {
1770020         if (sig == 0)
1770021         {
1770022             return (0);
1770023         }
1770024         if (euid == 0)
1770025         {
1770026             //
1770027             // Because 'pid_target' is equal to '-1' and
1770028             // the effective
1770029             // user identity is '0', then, all
1770030             // processes,
1770031             // except the kernel and init, will receive
1770032             // the signal.
1770033             //
1770034             // The following scan starts from 2, to
1770035             // preserve the
1770036             // kernel and init processes.
1770037             //
1770038             for (p = 2; p < PROCESS_MAX; p++)
1770039             {
1770040                 if (proc_table[p].status != PROC_EMPTY
1770041                     && proc_table[p].status != PROC_ZOMBIE)
1770042                 {
1770043                     proc_sig_on (p, sig);
1770044                 }
1770045             }
1770046         }
1770047         else
1770048         {
1770049             //
1770050             // Because 'pid_target' is equal to '-1', but
1770051             // the effective
1770052             // user identity is not '0', then, all
1770053             // processes owned
1770054             // by the same effective user identity, will
1770055             // receive the
1770056             // signal.
1770057             //
1770058             // The following scan starts from 1, to
1770059             // preserve the
1770060             // kernel process.
1770061             //
1770062             for (p = 1; p < PROCESS_MAX; p++)
1770063             {
1770064                 if (proc_table[p].status != PROC_EMPTY
1770065                     && proc_table[p].status !=
1770066                     PROC_ZOMBIE && proc_table[p].uid == euid)
1770067                 {
1770068                     proc_sig_on (p, sig);
1770069                 }
1770070             }
1770071         }
1770072         return (0);
1770073     }
1770074     else if (pid_target == 0)
1770075     {
1770076         if (sig == 0)
1770077         {
1770078             return (0);
1770079         }
1770080         //
1770081         // The following scan starts from 1, to preserve

```

```
1770082 // the
1770083 // kernel process.
1770084 //
1770085     for (p = 1; p < PROCESS_MAX; p++)
1770086     {
1770087         if (proc_table[p].status != PROC_EMPTY
1770088             && proc_table[p].status != PROC_ZOMBIE
1770089             && proc_table[p].pgrp == pgrp)
1770090         {
1770091             proc_sig_on (p, sig);
1770092         }
1770093     }
1770094     return (0);
1770095 }
1770096 else if (pid_target >= PROCESS_MAX)
1770097 {
1770098     errset (ESRCH);
1770099     return (-1);
1770100 }
1770101 else // (pid_target > 0)
1770102 {
1770103     if (proc_table[pid_target].status == PROC_EMPTY
1770104         || proc_table[pid_target].status == PROC_ZOMBIE)
1770105     {
1770106         errset (ESRCH);
1770107         return (-1);
1770108     }
1770109     else if (uid == proc_table[pid_target].uid ||
1770110             uid == proc_table[pid_target].suid ||
1770111             euid == proc_table[pid_target].uid ||
1770112             euid == proc_table[pid_target].suid
1770113             || euid == 0)
1770114     {
1770115         if (sig == 0)
1770116         {
1770117             return (0);
1770118         }
1770119         else
1770120         {
1770121             proc_sig_on (pid_target, sig);
1770122             return (0);
1770123         }
1770124     }
1770125     else
1770126     {
1770127         errset (EPERM);
1770128         return (-1);
1770129     }
1770130 }
1770131 }

```

### 94.8.20 kernel/lib\_s/s\_link.c

Si veda la sezione 87.30.

```
1780001 #include <kernel/fs.h>
1780002 #include <errno.h>
1780003 #include <kernel/proc.h>
1780004 #include <kernel/lib_s.h>
1780005 //-----
1780006 int
1780007 s_link (pid_t pid, const char *path_old,
1780008         const char *path_new)
1780009 {
1780010     proc_t *ps;
1780011     inode_t *inode_old;
1780012     inode_t *inode_new;
1780013     char path_new_full[PATH_MAX];
1780014     //
1780015     // Get process.
1780016     //
1780017     ps = proc_reference (pid);
1780018     //
1780019     // Try to get the old path inode.
1780020     //
1780021     inode_old = path_inode (pid, path_old);
1780022     if (inode_old == NULL)
1780023     {
1780024         //
1780025         // Cannot get the inode: 'errno' is already set
1780026         // by
1780027         // 'path_inode()'.
1780028         //
1780029         errset (errno);
1780030         return (-1);
1780031     }
1780032     //

```

```

1780033 // The inode is available and checks are done:
1780034 // arrange to get a
1780035 // packed full path name and then the destination
1780036 // directory path.
1780037 //
1780038 path_full (path_new, ps->path_cwd, path_new_full);
1780039 //
1780040 //
1780041 //
1780042 inode_new =
1780043     path_inode_link (pid, path_new_full, inode_old,
1780044                     (mode_t) 0);
1780045 if (inode_new == NULL)
1780046 {
1780047     inode_put (inode_old);
1780048     return (-1);
1780049 }
1780050 if (inode_new != inode_old)
1780051 {
1780052     inode_put (inode_new);
1780053     inode_put (inode_old);
1780054     errset (EUNKNOWN); // Unknown error.
1780055     return (-1);
1780056 }
1780057 //
1780058 // Inode data is already updated by
1780059 // 'path_inode_link()': just put
1780060 // it and return. Please note that only one is put,
1780061 // because it is
1780062 // just the same of the other.
1780063 //
1780064 inode_put (inode_new);
1780065 return (0);
1780066 }

```

#### 94.8.21 kernel/lib\_s/s\_listen.c

Si veda la sezione 87.31.

```

1790001 #include <kernel/proc.h>
1790002 #include <kernel/lib_s.h>
1790003 #include <kernel/lib_k.h>
1790004 #include <errno.h>
1790005 #include <fcntl.h>
1790006 #include <sys/socket.h>
1790007 #include <arpa/inet.h>
1790008 //-----
1790009 int
1790010 s_listen (pid_t pid, int sfdn, int backlog)
1790011 {
1790012     fd_t *sfd;
1790013     int s;
1790014     //
1790015     // Get file descriptor and verify that it is a
1790016     // socket.
1790017     //
1790018     sfd = fd_reference (pid, &sfdn);
1790019     if (sfd == NULL || sfd->file == NULL)
1790020     {
1790021         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
1790022         return (-1);
1790023     }
1790024     if (sfd->file->sock == NULL)
1790025     {
1790026         errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
1790027         return (-1);
1790028     }
1790029     if (sfd->file->sock->type != SOCK_STREAM)
1790030     {
1790031         errset (EOPNOTSUPP); // Not a stream
1790032         // socket.
1790033         return (-1);
1790034     }
1790035     if (sfd->file->sock->raddr != 0
1790036         || sfd->file->sock->rport != 0)
1790037     {
1790038         //
1790039         // The socket is connected, and cannot be good
1790040         // for
1790041         // listening.
1790042         //
1790043         errset (EISCONN);
1790044         return (-1);
1790045     }
1790046     //
1790047     // Scan the other sockets to find if there is
1790048     // another one listening.

```

```

1790049 //
1790050 for (s = 0; s < SOCK_MAX_SLOTS; s++)
1790051 {
1790052     if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_LISTEN
1790053         && sock_table[s].lport == sfd->file->sock->lport)
1790054     {
1790055         //
1790056         // Yes, there is one: sorry.
1790057         //
1790058         errset (EADDRINUSE);
1790059         return (-1);
1790060     }
1790061 }
1790062 //
1790063 // Check the current TCP state.
1790064 //
1790065 if (sfd->file->sock->tcp.conn != 0
1790066     && sfd->file->sock->tcp.conn != TCP_LISTEN)
1790067 {
1790068     //
1790069     // Cannot change the socket stream state.
1790070     //
1790071     errset (EISCONN);
1790072     return (-1);
1790073 }
1790074 //
1790075 // The socket might be already listening, but the
1790076 // newly requested
1790077 // queue should be greater or equal to the previous
1790078 // one.
1790079 //
1790080 if (sfd->file->sock->tcp.conn == TCP_LISTEN
1790081     && backlog < sfd->file->sock->tcp.listen_max)
1790082 {
1790083     //
1790084     // Cannot reduce the listen queue: just ignore.
1790085     //
1790086     return (0);
1790087 }
1790088 //
1790089 // Ok.
1790090 //
1790091 sfd->file->sock->tcp.conn = TCP_LISTEN;
1790092 sfd->file->sock->tcp.listen_max =
1790093     min (backlog, SOCK_MAX_QUEUE);
1790094 sfd->file->sock->tcp.listen_pid = pid;
1790095 return (0);
1790096 }

```

#### 94.8.22 kernel/lib\_s/s\_longjmp.c

Si veda la sezione 87.49.

```

1800001 #include <kernel/lib_s.h>
1800002 #include <kernel/proc.h>
1800003 #include <errno.h>
1800004 #include <sys/os32.h>
1800005 //-----
1800006 extern uint32_t proc_stack_pointer;
1800007 //-----
1800008 void
1800009 s_longjmp (pid_t pid, jmp_buf env, int val)
1800010 {
1800011     jmp_stack_t *sp;
1800012     jmp_env_t *jmpenv;
1800013     //
1800014     // Translate the pointer 'env', to the kernel point
1800015     // of view.
1800016     //
1800017     jmpenv = ptr (pid, env);
1800018     //
1800019     // Find where *was* the process stack in memory,
1800020     // from the kernel point
1800021     // of view. Please notice that the current stack at
1800022     // 'proc_stack_pointer' will be saved from the
1800023     // scheduler inside
1800024     // the process table. So, the replacement is made at
1800025     // the current
1800026     // stack position, and not inside the process table.
1800027     //
1800028     sp = ptr (pid, (void *) jmpenv->esp0);
1800029     //
1800030     // Restore the process stack.
1800031     //
1800032     sp->eax0 = jmpenv->eax0;
1800033     sp->ecx0 = jmpenv->ecx0;
1800034     sp->edx0 = jmpenv->edx0;

```

```

180035 sp->ebx0 = jmpenv->ebx0;
180036 sp->ebp0 = jmpenv->ebp0;
180037 sp->esi0 = jmpenv->esi0;
180038 sp->edi0 = jmpenv->edi0;
180039 sp->ds0 = jmpenv->ds0;
180040 sp->es0 = jmpenv->es0;
180041 sp->fs0 = jmpenv->fs0;
180042 sp->gs0 = jmpenv->gs0;
180043 sp->eflags0 = jmpenv->eflags0;
180044 sp->cs0 = jmpenv->cs0;
180045 sp->eip0 = jmpenv->eip0;
180046 //
180047 sp->eipl = jmpenv->eipl;
180048 sp->syscallnr = jmpenv->syscallnr;
180049 sp->msg_pointer = jmpenv->msg_pointer;
180050 sp->msg_size = jmpenv->msg_size;
180051 sp->env = jmpenv->env;
180052 sp->ret = val;
180053 sp->ebp1 = jmpenv->ebp1;
180054 sp->eip2 = jmpenv->eip2;
180055 //
180056 // Replace the stack pointer too!
180057 //
180058 proc_stack_pointer = jmpenv->esp0;
180059 }

```

## 94.8.23 kernel/lib\_s/s\_lseek.c

« Si veda la sezione 87.33.

```

181001 #include <kernel/proc.h>
181002 #include <kernel/lib_s.h>
181003 #include <errno.h>
181004 //-----
181005 off_t
181006 s_lseek (pid_t pid, int fdn, off_t offset, int whence)
181007 {
181008     inode_t *inode;
181009     file_t *file;
181010     fd_t *fd;
181011     off_t test_offset;
181012 //
181013 // Get file descriptor.
181014 //
181015 fd = fd_reference (pid, &fdn);
181016 if (fd == NULL || fd->file == NULL
181017     || fd->file->inode == NULL)
181018     {
181019         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
181020         return (-1);
181021     }
181022 //
181023 // Get file table item.
181024 //
181025 file = fd->file;
181026 //
181027 // Get inode.
181028 //
181029 inode = file->inode;
181030 //
181031 // Change position depending on the 'whence'
181032 // parameter.
181033 //
181034 if (whence == SEEK_SET)
181035     {
181036         if (offset < 0)
181037             {
181038                 errset (EINVAL); // Invalid argument.
181039                 return ((off_t) - 1);
181040             }
181041         else
181042             {
181043                 fd->file->offset = offset;
181044             }
181045     }
181046 else if (whence == SEEK_CUR)
181047     {
181048         test_offset = fd->file->offset;
181049         test_offset += offset;
181050         if (test_offset < 0)
181051             {
181052                 errset (EINVAL); // Invalid argument.
181053                 return ((off_t) - 1);
181054             }
181055         else
181056             {
181057                 fd->file->offset = test_offset;

```

```

181058     }
181059 }
181060 else if (whence == SEEK_END)
181061     {
181062         test_offset = inode->size;
181063         test_offset += offset;
181064         if (test_offset < 0)
181065             {
181066                 errset (EINVAL); // Invalid argument.
181067                 return ((off_t) - 1);
181068             }
181069         else
181070             {
181071                 fd->file->offset = test_offset;
181072             }
181073     }
181074 else
181075     {
181076         errset (EINVAL); // Invalid argument.
181077         return ((off_t) - 1);
181078     }
181079 //
181080 // Return the new file position.
181081 //
181082 return (fd->file->offset);
181083 }

```

## 94.8.24 kernel/lib\_s/s\_mkdir.c

« Si veda la sezione 87.34.

```

182001 #include <kernel/fs.h>
182002 #include <errno.h>
182003 #include <kernel/proc.h>
182004 #include <libgen.h>
182005 #include <kernel/lib_s.h>
182006 //-----
182007 int
182008 s_mkdir (pid_t pid, const char *path, mode_t mode)
182009 {
182010     proc_t *ps;
182011     inode_t *inode_directory;
182012     inode_t *inode_parent;
182013     int status;
182014     char path_directory[PATH_MAX];
182015     char path_copy[PATH_MAX];
182016     char *path_parent;
182017     ssize_t size_written;
182018 //
182019 struct
182020     {
182021         ino_t ino_1;
182022         char name_1[NAME_MAX];
182023         ino_t ino_2;
182024         char name_2[NAME_MAX];
182025     } directory;
182026 //
182027 // Get process.
182028 //
182029 ps = proc_reference (pid);
182030 //
182031 // Correct the mode with the umask.
182032 //
182033 mode &= ~ps->umask;
182034 //
182035 // Inside 'mode', the file type is fixed. No check
182036 // is made.
182037 //
182038 mode &= 00777;
182039 mode |= S_IFDIR;
182040 //
182041 // The full path and the directory path is needed.
182042 //
182043 status = path_full (path, ps->path_cwd, path_directory);
182044 if (status < 0)
182045     {
182046         return (-1);
182047     }
182048 strncpy (path_copy, path_directory, PATH_MAX);
182049 path_copy[PATH_MAX - 1] = 0;
182050 path_parent = dirname (path_copy);
182051 //
182052 // Check if something already exists with the same
182053 // name. The scan
182054 // is done with kernel privileges.
182055 //
182056 inode_directory = path_inode ((uid_t) 0, path_directory);

```

```

1820057 if (inode_directory != NULL)
1820058 {
1820059 //
1820060 // The file already exists. Put inode and return
1820061 // an error.
1820062 //
1820063 inode_put (inode_directory);
1820064 errset (EEXIST); // File exists.
1820065 return (-1);
1820066 }
1820067 //
1820068 // Try to locate the directory that should contain
1820069 // this one.
1820070 //
1820071 inode_parent = path_inode (pid, path_parent);
1820072 if (inode_parent == NULL)
1820073 {
1820074 //
1820075 // Cannot locate the directory: return an error.
1820076 // The variable
1820077 // 'errno' should already be set by
1820078 // 'path_inode()'.
1820079 //
1820080 errset (errno);
1820081 return (-1);
1820082 }
1820083 //
1820084 // Try to create the node: should fail if the user
1820085 // does not have
1820086 // enough permissions.
1820087 //
1820088 inode_directory =
1820089 path_inode_link (pid, path_directory, NULL, mode);
1820090 if (inode_directory == NULL)
1820091 {
1820092 //
1820093 // Sorry: cannot create the inode! The variable
1820094 // 'errno' should
1820095 // already be set by 'path_inode_link()'.
1820096 //
1820097 errset (errno);
1820098 return (-1);
1820099 }
1820100 //
1820101 // Fill records for '.' and '..'.
1820102 //
1820103 directory.ino_1 = inode_directory->ino;
1820104 strncpy (directory.name_1, ".", (size_t) 3);
1820105 directory.ino_2 = inode_parent->ino;
1820106 strncpy (directory.name_2, "..", (size_t) 3);
1820107 //
1820108 // Write data.
1820109 //
1820110 size_written =
1820111 inode_file_write (inode_directory, (off_t) 0,
1820112 &directory, (sizeof directory));
1820113 if (size_written != (sizeof directory))
1820114 {
1820115 return (-1);
1820116 }
1820117 //
1820118 // Fix directory inode links.
1820119 //
1820120 inode_directory->links = 2;
1820121 inode_directory->time = s_time (pid, NULL);
1820122 inode_directory->changed = 1;
1820123 //
1820124 // Fix parent directory inode links.
1820125 //
1820126 inode_parent->links++;
1820127 inode_parent->time = s_time (pid, NULL);
1820128 inode_parent->changed = 1;
1820129 //
1820130 // Save and put the inodes.
1820131 //
1820132 inode_save (inode_parent);
1820133 inode_save (inode_directory);
1820134 inode_put (inode_parent);
1820135 inode_put (inode_directory);
1820136 //
1820137 // Return.
1820138 //
1820139 return (0);
1820140 }

```

## 94.8.25 kernel/lib\_s/mknod.c

Si veda la sezione 87.35.

```

1830001 #include <kernel/fs.h>
1830002 #include <errno.h>
1830003 #include <kernel/proc.h>
1830004 #include <kernel/lib_s.h>
1830005 //-----
1830006 int
1830007 s_mknod (pid_t pid, const char *path, mode_t mode,
1830008 dev_t device)
1830009 {
1830010 proc_t *ps;
1830011 inode_t *inode;
1830012 char full_path[PATH_MAX];
1830013 //
1830014 // Get process.
1830015 //
1830016 ps = proc_reference (pid);
1830017 //
1830018 // Correct the mode with the umask.
1830019 //
1830020 mode &= ~ps->umask;
1830021 //
1830022 // Currently must be root, unless the type is a
1830023 // regular file,
1830024 // or a FIFO file.
1830025 //
1830026 if (!(S_ISFIFO (mode) || S_ISREG (mode)))
1830027 {
1830028 if (ps->uid != 0)
1830029 {
1830030 errset (EPERM); // Operation not
1830031 // permitted.
1830032 return (-1);
1830033 }
1830034 }
1830035 //
1830036 // Check the type of node requested.
1830037 //
1830038 if (!(S_ISBLK (mode) ||
1830039 S_ISCHR (mode) ||
1830040 S_ISREG (mode) || S_ISFIFO (mode)
1830041 || S_ISDIR (mode)))
1830042 {
1830043 errset (EINVAL); // Invalid argument.
1830044 return (-1);
1830045 }
1830046 //
1830047 // Check if something already exists with the same
1830048 // name.
1830049 //
1830050 inode = path_inode (pid, path);
1830051 if (inode != NULL)
1830052 {
1830053 //
1830054 // The file already exists. Put inode and return
1830055 // an error.
1830056 //
1830057 inode_put (inode);
1830058 errset (EEXIST); // File exists.
1830059 return (-1);
1830060 }
1830061 //
1830062 // Try to create the node.
1830063 //
1830064 path_full (path, ps->path_cwd, full_path);
1830065 inode = path_inode_link (pid, full_path, NULL, mode);
1830066 if (inode == NULL)
1830067 {
1830068 //
1830069 // Sorry: cannot create the inode!
1830070 //
1830071 return (-1);
1830072 }
1830073 //
1830074 // Set the device number if necessary.
1830075 //
1830076 if (S_ISBLK (mode) || S_ISCHR (mode))
1830077 {
1830078 inode->direct[0] = device;
1830079 inode->changed = 1;
1830080 }
1830081 //
1830082 // Put the inode.
1830083 //
1830084 inode_put (inode);
1830085 //

```



```

1830086 // Return.
1830087 //
1830088 return (0);
1830089 }

```

#### 94.8.26 kernel/lib\_s/s\_mount.c

&lt;

Si veda la sezione 87.36.

```

1840001 #include <kernel/fs.h>
1840002 #include <errno.h>
1840003 #include <kernel/proc.h>
1840004 #include <kernel/lib_s.h>
1840005 //-----
1840006 int
1840007 s_mount (pid_t pid, const char *path_dev,
1840008          const char *path_mnt, int options)
1840009 {
1840010     proc_t *ps;
1840011     dev_t device; // Device to mount.
1840012     inode_t *inode_mnt; // Directory mount point.
1840013     void *pstatus;
1840014     //
1840015     // Get process.
1840016     //
1840017     ps = proc_reference (pid);
1840018     //
1840019     // Verify to be the super user.
1840020     //
1840021     if (ps->euid != 0)
1840022     {
1840023         errset (EPERM); // Operation not permitted.
1840024         return (-1);
1840025     }
1840026     //
1840027     device = path_device (pid, path_dev);
1840028     if (device < 0)
1840029     {
1840030         return (-1);
1840031     }
1840032     //
1840033     inode_mnt = path_inode (pid, path_mnt);
1840034     if (inode_mnt == NULL)
1840035     {
1840036         return (-1);
1840037     }
1840038     if (!S_ISDIR (inode_mnt->mode))
1840039     {
1840040         inode_put (inode_mnt);
1840041         errset (ENOTDIR); // Not a directory.
1840042         return (-1);
1840043     }
1840044     if (inode_mnt->sb_attached != NULL)
1840045     {
1840046         inode_put (inode_mnt);
1840047         errset (EBUSY); // Device or resource busy.
1840048         return (-1);
1840049     }
1840050     //
1840051     // All data is available.
1840052     //
1840053     pstatus = sb_mount (device, &inode_mnt, options);
1840054     if (pstatus == NULL)
1840055     {
1840056         inode_put (inode_mnt);
1840057         return (-1);
1840058     }
1840059     //
1840060     return (0);
1840061 }

```

#### 94.8.27 kernel/lib\_s/s\_open.c

&lt;

Si veda la sezione 87.37.

```

1850001 #include <kernel/proc.h>
1850002 #include <kernel/lib_s.h>
1850003 #include <kernel/lib_k.h>
1850004 #include <errno.h>
1850005 #include <fcntl.h>
1850006 //-----
1850007 int
1850008 s_open (pid_t pid, const char *path, int oflags,
1850009        mode_t mode)
1850010 {
1850011     inode_t *inode;
1850012     int status;

```

```

1850013     file_t *file;
1850014     fd_t *fd;
1850015     int fdn;
1850016     char full_path[PATH_MAX];
1850017     int perm;
1850018     tty_t *tty;
1850019     mode_t umask;
1850020     int errno_save;
1850021     //
1850022     // k_printf ("%s(%i, %s, %x, %05o)\n", __func__,
1850023                // (int) pid,
1850024                // path, oflags, (int) mode);
1850025     //
1850026     // Check path argument.
1850027     //
1850028     if (path == NULL || strlen (path) == 0)
1850029     {
1850030         errset (EINVAL); // Invalid argument.
1850031         return (-1);
1850032     }
1850033     //
1850034     // Correct the mode with the umask. As it is not a
1850035     // directory, to the
1850036     // mode are removed execution and sticky
1850037     // permissions.
1850038     //
1850039     umask = proc_table[pid].umask | 0111;
1850040     mode &= ~umask;
1850041     //
1850042     // Check open options.
1850043     //
1850044     if (oflags & O_WRONLY)
1850045     {
1850046         //
1850047         // The file is to be opened for write, or for
1850048         // read/write.
1850049         // Try to get inode.
1850050         //
1850051         inode = path_inode (pid, path);
1850052         if (inode == NULL)
1850053         {
1850054             //
1850055             // Cannot get the inode. See if there is the
1850056             // creation
1850057             // option.
1850058             //
1850059             if (oflags & O_CREAT)
1850060             {
1850061                 //
1850062                 // Try to create the missing inode: the
1850063                 // file must be a
1850064                 // regular one, so add the mode.
1850065                 //
1850066                 path_full (path,
1850067                            proc_table[pid].path_cwd,
1850068                            full_path);
1850069                 inode =
1850070                     path_inode_link (pid, full_path, NULL,
1850071                                      (mode | S_IFREG));
1850072                 if (inode == NULL)
1850073                 {
1850074                     //
1850075                     // Sorry: cannot create the inode!
1850076                     // Variable 'errno'
1850077                     // is already set by
1850078                     // 'path_inode_link()'.
1850079                     //
1850080                     errset (errno);
1850081                     return (-1);
1850082                 }
1850083             }
1850084             else
1850085             {
1850086                 //
1850087                 // Cannot open the inode. Variable
1850088                 // 'errno'
1850089                 // should be already set by
1850090                 // 'path_inode()'.
1850091                 //
1850092                 errset (errno);
1850093                 return (-1);
1850094             }
1850095         }
1850096         //
1850097         // The inode was read or created: check if it
1850098         // must be
1850099         // truncated. It can be truncated only if it is

```

```

1850100 // a regular
1850101 // file.
1850102 //
1850103 if (oflags & O_TRUNC && inode->mode & S_IFREG)
1850104 {
1850105 //
1850106 // Truncate inode.
1850107 //
1850108 status = inode_truncate (inode);
1850109 if (status != 0)
1850110 {
1850111 //
1850112 // Cannot truncate the inode: release it
1850113 // and return.
1850114 // But this error should never happen,
1850115 // because the
1850116 // function 'inode_truncate()' will not
1850117 // return any
1850118 // other value than zero.
1850119 //
1850120 errno_save = errno;
1850121 inode_put (inode);
1850122 errset (errno_save);
1850123 return (-1);
1850124 }
1850125 }
1850126 }
1850127 else
1850128 {
1850129 //
1850130 // The file is to be opened for read, but not
1850131 // for write.
1850132 // Try to get inode.
1850133 //
1850134 inode = path_inode (pid, path);
1850135 if (inode == NULL)
1850136 {
1850137 //
1850138 // Cannot open the file.
1850139 //
1850140 errset (errno);
1850141 return (-1);
1850142 }
1850143 }
1850144 //
1850145 // An inode was opened: check type and access
1850146 // permissions.
1850147 // All file types are good, even directories, as the
1850148 // type
1850149 // DIR is implemented through file descriptors.
1850150 //
1850151 perm = 0;
1850152 if (oflags & O_RDONLY)
1850153 perm |= 4;
1850154 if (oflags & O_WRONLY)
1850155 perm |= 2;
1850156 status =
1850157 inode_check (inode, S_IFMT, perm,
1850158 proc_table[pid].euid,
1850159 proc_table[pid].egid);
1850160 if (status != 0)
1850161 {
1850162 //
1850163 // The file type is not correct or the user does
1850164 // not have
1850165 // permissions.
1850166 //
1850167 return (-1);
1850168 }
1850169 //
1850170 // Allocate the file, inside the file table.
1850171 //
1850172 file = file_reference (-1);
1850173 if (file == NULL)
1850174 {
1850175 //
1850176 // Cannot allocate the file inside the file
1850177 // table: release the
1850178 // inode, update 'errno' and return.
1850179 //
1850180 inode_put (inode);
1850181 errset (ENFILE); // Too many files open in
1850182 // system.
1850183 return (-1);
1850184 }
1850185 //
1850186 // Put some data inside the file item. Only options

```

```

1850187 // O_RDONLY and O_WRONLY are kept here, because the
1850188 // O_APPEND
1850189 // is saved inside the file descriptor table.
1850190 //
1850191 file->references = 1;
1850192 file->oflags = (oflags & (O_RDONLY | O_WRONLY));
1850193 file->inode = inode;
1850194 file->sock = NULL;
1850195 //
1850196 // Allocate the file descriptor: variable 'fdn' will
1850197 // be modified
1850198 // by the call to 'fd_reference()'.
1850199 //
1850200 fdn = -1;
1850201 fd = fd_reference (pid, &fdn);
1850202 if (fd == NULL)
1850203 {
1850204 //
1850205 // Cannot allocate the file descriptor: remove
1850206 // the item from
1850207 // file table.
1850208 //
1850209 file->references = 0;
1850210 file->oflags = 0;
1850211 file->inode = NULL;
1850212 file->sock = NULL;
1850213 //
1850214 // Release the inode.
1850215 //
1850216 inode_put (inode);
1850217 //
1850218 // Return an error.
1850219 //
1850220 errset (EMFILE); // Too many open files.
1850221 return (-1);
1850222 }
1850223 //
1850224 // File descriptor allocated: put some data inside
1850225 // the
1850226 // file descriptor item.
1850227 //
1850228 fd->fl_flags =
1850229 (oflags & (O_RDONLY | O_WRONLY | O_APPEND));
1850230 fd->fd_flags = 0;
1850231 fd->file = file;
1850232 fd->file->offset = 0;
1850233 //
1850234 // Check for particular types and situations.
1850235 //
1850236 if ((S_ISCHR (inode->mode))
1850237 && (oflags & O_RDONLY) && (oflags & O_WRONLY))
1850238 {
1850239 //
1850240 // The inode is a character special file
1850241 // (related to a character
1850242 // device), opened for read and write!
1850243 //
1850244 if ((inode->direct[0] & 0xFF00) ==
1850245 (DEV_CONSOLE_MAJOR << 8))
1850246 {
1850247 //
1850248 // It is a terminal (currently only consoles
1850249 // are possible).
1850250 // Get the tty reference.
1850251 //
1850252 tty = tty_reference ((dev_t) inode->direct[0]);
1850253 //
1850254 // Verify that the terminal is not already
1850255 // the controlling
1850256 // terminal of some process group.
1850257 //
1850258 if (tty->pgrp == 0)
1850259 {
1850260 //
1850261 // The terminal is free: verify if the
1850262 // current process
1850263 // needs a controlling terminal.
1850264 //
1850265 if (proc_table[pid].device_tty == 0
1850266 && proc_table[pid].pgrp == pid)
1850267 {
1850268 //
1850269 // It is a group leader with no
1850270 // controlling
1850271 // terminal: set the controlling
1850272 // terminal.
1850273 //

```

```

1850274         proc_table[pid].device_tty =
1850275             inode->direct[0];
1850276         tty->pggrp = proc_table[pid].pggrp;
1850277     }
1850278     }
1850279     }
1850280     }
1850281     else if (S_ISFIFO (inode->mode))
1850282     {
1850283         //
1850284         // It is FIFO (named pipe).
1850285         //
1850286         if ((oflags & O_ACCMODE) == O_RDWR)
1850287         {
1850288             inode->pipe_ref_read++;
1850289             inode->pipe_ref_write++;
1850290         }
1850291         else if (oflags & O_RDONLY)
1850292         {
1850293             inode->pipe_ref_read++;
1850294             //
1850295             // Go to sleep if there are no processes
1850296             // writing to the
1850297             // inode. Otherwise, wake them up.
1850298             //
1850299             if (inode->pipe_ref_write == 0)
1850300             {
1850301                 proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
1850302                 proc_table[pid].ret = 0;
1850303                 proc_table[pid].wakeup_inode = inode;
1850304                 proc_table[pid].wakeup_events =
1850305                     WAKEUP_EVENT_PIPE_READ;
1850306             }
1850307             else
1850308             {
1850309                 proc_wakeup_pipe_write (inode);
1850310             }
1850311         }
1850312         else if (oflags & O_WRONLY)
1850313         {
1850314             inode->pipe_ref_write++;
1850315             //
1850316             // Go to sleep if there are no processes
1850317             // reading to the
1850318             // inode. Otherwise, wake them up.
1850319             //
1850320             if (inode->pipe_ref_read == 0)
1850321             {
1850322                 proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
1850323                 proc_table[pid].ret = 0;
1850324                 proc_table[pid].wakeup_inode = inode;
1850325                 proc_table[pid].wakeup_events =
1850326                     WAKEUP_EVENT_PIPE_WRITE;
1850327             }
1850328             else
1850329             {
1850330                 proc_wakeup_pipe_read (inode);
1850331             }
1850332         }
1850333     }
1850334     //
1850335     // Return the file descriptor.
1850336     //
1850337     return (fdn);
1850338 }

```

#### 94.8.28 kernel/lib\_s/s\_pipe.c

◀ Si veda la sezione 87.38.

```

1860001 #include <kernel/proc.h>
1860002 #include <kernel/lib_s.h>
1860003 #include <kernel/lib_k.h>
1860004 #include <errno.h>
1860005 #include <fcntl.h>
1860006 //-----
1860007 int
1860008 s_pipe (pid_t pid, int pipefd[2])
1860009 {
1860010     file_t *file;
1860011     fd_t *fd_read;
1860012     fd_t *fd_write;
1860013     int fdn_read;
1860014     int fdn_write;
1860015     //
1860016     // Allocate the file inside the file table and the
1860017     // inode inside

```

```

1860018     // the inode table.
1860019     //
1860020     file = file_pipe_make ();
1860021     if (file == NULL)
1860022     {
1860023         errset (errno);
1860024         return (-1);
1860025     }
1860026     //
1860027     // Prepare file descriptor for read.
1860028     //
1860029     fdn_read = -1;
1860030     fd_read = fd_reference (pid, &fdn_read);
1860031     if (fd_read == NULL)
1860032     {
1860033         //
1860034         // Cannot allocate the file descriptor: remove
1860035         // the item from
1860036         // file table and put the relative inode.
1860037         //
1860038         file->references = 0;
1860039         file->oflags = 0;
1860040         inode_put (file->inode);
1860041         file->inode = NULL;
1860042         //
1860043         // Return an error.
1860044         //
1860045         errset (EMFILE); // Too many open files.
1860046         return (-1);
1860047     }
1860048     //
1860049     // File descriptor allocated: put some data inside
1860050     // the
1860051     // file descriptor item and increment the pipe
1860052     // references
1860053     // for read.
1860054     //
1860055     fd_read->fl_flags = O_RDONLY;
1860056     fd_read->fd_flags = 0;
1860057     fd_read->file = file;
1860058     fd_read->file->offset = 0;
1860059     fd_read->file->inode->pipe_ref_read++;
1860060     //
1860061     // Prepare file descriptor for write.
1860062     //
1860063     fdn_write = -1;
1860064     fd_write = fd_reference (pid, &fdn_write);
1860065     if (fd_write == NULL)
1860066     {
1860067         //
1860068         // Cannot allocate the file descriptor: remove
1860069         // the item from
1860070         // file table and put the relative inode.
1860071         //
1860072         file->references = 0;
1860073         file->oflags = 0;
1860074         inode_put (file->inode);
1860075         file->inode = NULL;
1860076         //
1860077         // Remove file descriptor for read.
1860078         //
1860079         fd_read->file->inode->pipe_ref_read--;
1860080         fd_read->fl_flags = 0;
1860081         fd_read->fd_flags = 0;
1860082         fd_read->file = NULL;
1860083         //
1860084         // Return an error.
1860085         //
1860086         errset (EMFILE); // Too many open files.
1860087         return (-1);
1860088     }
1860089     //
1860090     // File descriptor allocated: put some data inside
1860091     // the
1860092     // file descriptor item.
1860093     //
1860094     fd_write->fl_flags = O_WRONLY;
1860095     fd_write->fd_flags = 0;
1860096     fd_write->file = file;
1860097     fd_write->file->offset = 0;
1860098     fd_write->file->inode->pipe_ref_write++;
1860099     //
1860100     // Save file descriptor numbers inside the
1860101     // 'pipefd[]' array.
1860102     //
1860103     pipefd[0] = fdn_read;
1860104     pipefd[1] = fdn_write;

```

```

1860105 //
1860106 // ok.
1860107 //
1860108 return (0);
1860109 }

```

## 94.8.29 kernel/lib\_s/read.c

«

Si veda la sezione 87.39.

```

1870001 #include <kernel/proc.h>
1870002 #include <kernel/lib_s.h>
1870003 #include <errno.h>
1870004 #include <fcntl.h>
1870005 //-----
1870006 #define DEBUG 0
1870007 //-----
1870008 ssize_t
1870009 s_read(pid_t pid, int fdn, void *buffer, size_t count)
1870010 {
1870011     fd_t *fd;
1870012     ssize_t size_read;
1870013     int eof = 0;
1870014     //
1870015     // Get file descriptor.
1870016     //
1870017     fd = fd_reference(pid, &fdn);
1870018     if (fd == NULL || fd->file == NULL
1870019         || (fd->file->inode == NULL
1870020             && fd->file->sock == NULL))
1870021     {
1870022         errset(EBADF); // Bad file descriptor.
1870023         return ((ssize_t) - 1);
1870024     }
1870025     //
1870026     // Check if it is opened for read.
1870027     //
1870028     if (!(fd->file->oflags & O_RDONLY))
1870029     {
1870030         //
1870031         // The file is not opened for read.
1870032         //
1870033         errset(EINVAL); // Invalid argument.
1870034         return ((ssize_t) - 1);
1870035     }
1870036     //
1870037     // Check the kind of file to be read and read it.
1870038     //
1870039     if (fd->file->sock != NULL)
1870040     {
1870041         //
1870042         // Read from the socket and return.
1870043         //
1870044         return (s_recvfrom
1870045             (pid, fdn, buffer, count, 0, NULL, NULL));
1870046     }
1870047     else if (S_ISBLK(fd->file->inode->mode)
1870048             || S_ISCHR(fd->file->inode->mode))
1870049     {
1870050         //
1870051         // A device is to be read.
1870052         //
1870053         size_read =
1870054             dev_io(pid,
1870055                 (dev_t) fd->file->inode->direct[0],
1870056                 DEV_READ, fd->file->offset, buffer,
1870057                 count, &eof);
1870058         if (size_read < 0
1870059             && (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK))
1870060         {
1870061             if (fd->fl_flags & O_NONBLOCK)
1870062             {
1870063                 //
1870064                 // Non blocking null read.
1870065                 //
1870066                 ;
1870067             }
1870068             else
1870069             {
1870070                 //
1870071                 // Null read: put the process to sleep.
1870072                 //
1870073                 proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
1870074                 proc_table[pid].ret = 0;
1870075                 proc_table[pid].wakeup_events =
1870076                     WAKEUP_EVENT_DEV_READ;
1870077                 proc_table[pid].wakeup_dev =

```

```

1870078         fd->file->inode->direct[0];
1870079         if (DEBUG)
1870080         {
1870081             k_printf
1870082                 ("[%s] PID %i goes to sleep "
1870083                 "waiting to read from a "
1870084                 "device.\n", __FILE__, pid);
1870085         }
1870086     }
1870087 }
1870088 }
1870089 else if (S_ISREG(fd->file->inode->mode))
1870090 {
1870091     //
1870092     // A regular file is to be read.
1870093     //
1870094     size_read =
1870095         inode_file_read(fd->file->inode,
1870096             fd->file->offset, buffer,
1870097             count, &eof);
1870098 }
1870099 else if (S_ISDIR(fd->file->inode->mode))
1870100 {
1870101     //
1870102     // A directory, is to be read.
1870103     //
1870104     size_read =
1870105         inode_file_read(fd->file->inode,
1870106             fd->file->offset, buffer,
1870107             count, &eof);
1870108 }
1870109 else if (S_ISFIFO(fd->file->inode->mode))
1870110 {
1870111     //
1870112     // A pipe, is to be read.
1870113     //
1870114     size_read =
1870115         inode_pipe_read(fd->file->inode, buffer,
1870116             count, &eof);
1870117     //
1870118     if (size_read == 0)
1870119     {
1870120         //
1870121         // Check what to do.
1870122         //
1870123         if (fd->file->inode->pipe_ref_write == 0)
1870124         {
1870125             //
1870126             // EOF, if it is a valid pointer, is
1870127             // already
1870128             // set by 'inode_pipe_read()', if is
1870129             // time to
1870130             // set it.
1870131             //
1870132             // Wake up processes waiting to write.
1870133             //
1870134             proc_wakeup_pipe_write(fd->file->inode);
1870135             //
1870136             return (size_read);
1870137         }
1870138         else
1870139         {
1870140             //
1870141             // Go to sleep.
1870142             //
1870143             proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
1870144             proc_table[pid].ret = 0;
1870145             proc_table[pid].wakeup_inode =
1870146                 fd->file->inode;
1870147             proc_table[pid].wakeup_events =
1870148                 WAKEUP_EVENT_PIPE_READ;
1870149             if (DEBUG)
1870150             {
1870151                 k_printf
1870152                     ("[%s] PID %i goes to sleep "
1870153                     "waiting to read from a pipe.\n",
1870154                     __FILE__, pid);
1870155             }
1870156         }
1870157     }
1870158     else
1870159     {
1870160         //
1870161         // Wake up processes waiting to write.
1870162         //
1870163         proc_wakeup_pipe_write(fd->file->inode);
1870164     }

```



```

1880131 //
1880132 ;
1880133 }
1880134 else
1880135 {
1880136     continue;
1880137 }
1880138 }
1880139 //
1880140 // Packet accepted.
1880141 //
1880142 // This ICMP RAW packet is new for
1880143 // the
1880144 // socket: save the clock time, so
1880145 // that the
1880146 // same packet is not read again.
1880147 //
1880148 sfd->file->sock->read.clock[i]
1880149     = ip_table[i].clock;
1880150 //
1880151 // Copy the packet.
1880152 //
1880153 size_read
1880154     =
1880155     min (ntohs
1880156         (ip_table[i].packet.header.
1880157          tot_len), length);
1880158 //
1880159 memcpy (buffer,
1880160         ip_table[i].packet.octet,
1880161         size_read);
1880162 //
1880163 // Get the source address and
1880164 // return.
1880165 //
1880166 if (addrfrom != NULL && addrrlen != NULL)
1880167 {
1880168     if (*addrrlen >=
1880169         sizeof (struct sockaddr_in))
1880170     {
1880171         addrfrom_in->sin_family = AF_INET;
1880172         addrfrom_in->sin_port = 0;
1880173         addrfrom_in->sin_addr.s_addr
1880174             =
1880175             ip_table[i].packet.header.saddr;
1880176     }
1880177     *addrrlen =
1880178         sizeof (struct sockaddr_in);
1880179 }
1880180 return ((ssize_t) size_read);
1880181 }
1880182 }
1880183 else
1880184 {
1880185     //
1880186     // Unsupported protocol.
1880187     //
1880188     errset (EPROTONOSUPPORT);
1880189     return ((ssize_t) - 1);
1880190 }
1880191 }
1880192 else if (sfd->file->sock->type == SOCK_DGRAM)
1880193 {
1880194     //
1880195     // DGRAM
1880196     //
1880197     if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_UDP)
1880198     {
1880199         //
1880200         // UDP
1880201         //
1880202         // Scan the ip_table[] to find an UDP
1880203         // packet
1880204         // that was not already seen by the
1880205         // socket.
1880206         //
1880207         for (i = 0; i < IP_MAX_PACKETS; i++)
1880208         {
1880209             //
1880210             // Check the protocol.
1880211             //
1880212             if (ip_table[i].packet.header.protocol !=
1880213                 IPPROTO_UDP)
1880214             {
1880215                 //
1880216                 // It is not UDP.
1880217                 //

```

```

1880218         continue;
1880219     }
1880220 }
1880221 //
1880222 // Is the packet new for the socket?
1880223 //
1880224 // Please notice that the kernel
1880225 // might be interrupted
1880226 // also between clock tics; so,
1880227 // during a single clock
1880228 // time, a new packet might be
1880229 // reached.
1880230 //
1880231 if (ip_table[i].clock
1880232     < sfd->file->sock->read.clock[i])
1880233 {
1880234     //
1880235     // Already seen or packet too
1880236     // old.
1880237     //
1880238     continue;
1880239 }
1880240 //
1880241 // Verify the ports.
1880242 //
1880243 udp = (struct udphdr *)
1880244     &ip_table[i].packet.octet
1880245     [sizeof (struct iphdr)];
1880246 //
1880247 if (udp->dest == 0)
1880248 {
1880249     //
1880250     // Cannot accept packets for the
1880251     // port zero!
1880252     //
1880253     continue;
1880254 }
1880255 //
1880256 if (udp->dest !=
1880257     htons (sfd->file->sock->lport))
1880258 {
1880259     //
1880260     // The local port does not
1880261     // match!
1880262     //
1880263     continue;
1880264 }
1880265 //
1880266 if (udp->source !=
1880267     htons (sfd->file->sock->rport)
1880268     && sfd->file->sock->rport != 0)
1880269 {
1880270     //
1880271     // The remote port does not
1880272     // match, and is not
1880273     // zero.
1880274     //
1880275     continue;
1880276 }
1880277 //
1880278 // Verify the IP addresses.
1880279 //
1880280 if (ip_table[i].packet.header.daddr
1880281     != htonl (sfd->file->sock->laddr)
1880282     && sfd->file->sock->laddr != 0)
1880283 {
1880284     //
1880285     // The local address does not
1880286     // match, and is
1880287     // not zero.
1880288     //
1880289     continue;
1880290 }
1880291 //
1880292 if (ip_table[i].packet.header.saddr
1880293     != htonl (sfd->file->sock->raddr)
1880294     && sfd->file->sock->raddr != 0)
1880295 {
1880296     //
1880297     // The remote address does not
1880298     // match, and is
1880299     // not zero.
1880300     //
1880301     continue;
1880302 }
1880303 //
1880304 // The packet is accepted.
1880305 //

```

```

1880305 // This UDP packet is new for the
1880306 // socket:
1880307 // save the clock time, so that the
1880308 // same packet is not read again.
1880309 //
1880310 sfd->file->sock->read_clock[i]
1880311 = ip_table[i].clock;
1880312 //
1880313 // Check the right minimal size to
1880314 // be read, comparing
1880315 // the size of the IP packet, the
1880316 // size of the UDP
1880317 // packet and the size requested.
1880318 //
1880319 size_read =
1880320 ntohs (ip_table[i].packet.header.
1880321 tot_len) -
1880322 (ip_table[i].packet.header.ihl * 4) -
1880323 (sizeof (struct udphdr));
1880324 size_read =
1880325 min (size_read,
1880326 (udp->len -
1880327 sizeof (struct udphdr)));
1880328 size_read = min (size_read, length);
1880329 //
1880330 // Copy the data inside the UDP
1880331 // packet.
1880332 //
1880333 data =
1880334 ((uint8_t *) udp) +
1880335 sizeof (struct udphdr));
1880336 //
1880337 memcpy (buffer, data, size_read);
1880338 //
1880339 // Get the source address and
1880340 // return.
1880341 //
1880342 if (addrfrom != NULL && addrrlen != NULL)
1880343 {
1880344     if (*addrrlen >=
1880345         sizeof (struct sockaddr_in))
1880346     {
1880347         addrfrom_in->sin_family = AF_INET;
1880348         addrfrom_in->sin_port =
1880349             udp->source;
1880350         addrfrom_in->sin_addr.s_addr =
1880351             ip_table[i].packet.header.saddr;
1880352     }
1880353     *addrrlen =
1880354         sizeof (struct sockaddr_in);
1880355 }
1880356 return ((ssize_t) size_read);
1880357 }
1880358 }
1880359 }
1880360 else if (sfd->file->sock->type == SOCK_STREAM)
1880361 {
1880362     //
1880363     // STREAM
1880364     //
1880365     if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_TCP)
1880366     {
1880367         //
1880368         // TCP
1880369         //
1880370         // See if the read side of the stream
1880371         // was closed.
1880372         //
1880373         if (sfd->file->sock->tcp.recv_closed
1880374             || sfd->file->sock->tcp.conn == TCP_CLOSE)
1880375         {
1880376             //
1880377             // If the 'recv_size' is zero, the
1880378             // stream
1880379             // is closed.
1880380             //
1880381             if (sfd->file->sock->tcp.recv_size
1880382                 == 0
1880383                 || sfd->file->sock->tcp.can_read == 0)
1880384             {
1880385                 //
1880386                 // End of file.
1880387                 //
1880388                 return ((ssize_t) 0);
1880389             }
1880390         }
1880391     }

```

```

1880392 // At the moment, nothing was read.
1880393 //
1880394 size_read = 0;
1880395 //
1880396 // See if there is data to be read from
1880397 // the stream.
1880398 //
1880399 if (sfd->file->sock->tcp.can_read)
1880400 {
1880401     size_read =
1880402         min (sfd->file->sock->tcp.recv_size,
1880403             length);
1880404     memcpy (buffer,
1880405             sfd->file->sock->tcp.recv_index,
1880406             size_read);
1880407     //
1880408     sfd->file->sock->tcp.recv_size -=
1880409         size_read;
1880410     sfd->file->sock->tcp.recv_index +=
1880411         size_read;
1880412     //
1880413     if (sfd->file->sock->tcp.recv_size == 0)
1880414     {
1880415         //
1880416         // Nothing to be read at the
1880417         // moment.
1880418         //
1880419         sfd->file->sock->tcp.can_read = 0;
1880420         sfd->file->sock->tcp.can_recv = 1;
1880421     }
1880422     //
1880423     // Get the source address and
1880424     // return.
1880425     //
1880426     if (addrfrom != NULL && addrrlen != NULL)
1880427     {
1880428         if (*addrrlen >=
1880429             sizeof (struct sockaddr_in))
1880430         {
1880431             addrfrom_in->sin_family = AF_INET;
1880432             addrfrom_in->sin_port =
1880433                 htons (sfd->file->sock->rport);
1880434             addrfrom_in->sin_addr.s_addr =
1880435                 htons (sfd->file->sock->raddr);
1880436         }
1880437         *addrrlen =
1880438             sizeof (struct sockaddr_in);
1880439     }
1880440 }
1880441 //
1880442 // Check if something was read.
1880443 //
1880444 if (size_read > 0)
1880445 {
1880446     //
1880447     // Return normally.
1880448     //
1880449     return ((ssize_t) size_read);
1880450 }
1880451 else
1880452 {
1880453     //
1880454     // Nothing to be read at the moment.
1880455     //
1880456     if (sfd->fl_flags & O_NONBLOCK)
1880457     {
1880458         //
1880459         // Try again.
1880460         //
1880461         errset (EAGAIN);
1880462         return ((ssize_t) - 1);
1880463     }
1880464     else
1880465     {
1880466         //
1880467         // Go to sleep and return a
1880468         // temporary error.
1880469         //
1880470         proc_table[pid].status =
1880471             PROC_SLEEPING;
1880472         proc_table[pid].ret = 0;
1880473         proc_table[pid].wakeup_events
1880474             = WAKEUP_EVENT_SOCKET_READ;
1880475         proc_table[pid].wakeup_sock =
1880476             sfd->file->sock;
1880477         if (DEBUG)
1880478         {

```

```

1880479         k_printf
1880480             ("[%s:%i] PID %i goes to "
1880481              "sleep waiting to "
1880482              "receive for a socket.\n",
1880483              __FILE__, __LINE__, pid);
1880484     }
1880485     //
1880486     // Nothing was received.
1880487     //
1880488     errset (EAGAIN);
1880489     return ((ssize_t) - 1);
1880490 }
1880491 }
1880492 }
1880493 else
1880494 {
1880495     //
1880496     // Unsupported protocol.
1880497     //
1880498     errset (EPROTONOSUPPORT);
1880499     return ((ssize_t) - 1);
1880500 }
1880501 }
1880502 else
1880503 {
1880504     //
1880505     // Unsupported type.
1880506     //
1880507     errset (EPROTONOSUPPORT);
1880508     return ((ssize_t) - 1);
1880509 }
1880510 }
1880511 else
1880512 {
1880513     //
1880514     // Unsupported family.
1880515     //
1880516     errset (EAFNOSUPPORT);
1880517     return ((ssize_t) - 1);
1880518 }
1880519 //
1880520 // If we are here, there are no more packets to read
1880521 // at the moment.
1880522 //
1880523 if (sfd->fl_flags & O_NONBLOCK)
1880524 {
1880525     //
1880526     // Try again.
1880527     //
1880528     errset (EAGAIN);
1880529     return (-1);
1880530 }
1880531 else
1880532 {
1880533     //
1880534     // The process should go to sleep.
1880535     //
1880536     proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
1880537     proc_table[pid].ret = 0;
1880538     proc_table[pid].wakeup_events =
1880539         WAKEUP_EVENT_SOCKET_READ;
1880540     proc_table[pid].wakeup_sock = sfd->file->sock;
1880541     if (DEBUG)
1880542     {
1880543         k_printf ("[%s:%i] PID %i goes to sleep "
1880544                  "waiting to receive "
1880545                  "for a socket.\n",
1880546                  __FILE__, __LINE__, pid);
1880547     }
1880548     //
1880549     // Try again.
1880550     //
1880551     errset (EAGAIN);
1880552     return ((ssize_t) - 1);
1880553 }
1880554 }

```

### 94.8.31 kernel/lib\_s/s\_routead.c

Si veda la sezione 87.42.

```

1890001 #include <arpa/inet.h>
1890002 #include <sys/os32.h>
1890003 #include <kernel/net/route.h>
1890004 #include <kernel/lib_k.h>
1890005 #include <errno.h>
1890006 #include <netinet/in.h>

```

```

1890007 #include <kernel/proc.h>
1890008 //-----
1890009 // This syscall is present only inside os32.
1890010 //-----
1890011 int
1890012 s_routead (pid_t pid, in_addr_t dest, int m,
1890013           in_addr_t router, int device)
1890014 {
1890015     int r;
1890016     h_addr_t netmask;
1890017     h_addr_t network;
1890018     //
1890019     // Must be a privileged process.
1890020     //
1890021     if (proc_table[pid].euid != 0)
1890022     {
1890023         errset (EPERM);
1890024         return (-1);
1890025     }
1890026     //
1890027     //
1890028     //
1890029     if (m > 32 || m < 0)
1890030     {
1890031         errset (EINVAL);
1890032         return (-1);
1890033     }
1890034     //
1890035     // Calculate the netmask.
1890036     //
1890037     netmask = ip_mask (m);
1890038     //
1890039     // Fix the destination address, with the mask.
1890040     //
1890041     network = ntohl (dest) & netmask;
1890042     //
1890043     // Check if there is already. If there is: update
1890044     // it.
1890045     //
1890046     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
1890047     {
1890048         if (network == route_table[r].network
1890049             && m == route_table[r].m)
1890050         {
1890051             //
1890052             // Update.
1890053             //
1890054             route_table[r].router = ntohl (router);
1890055             route_table[r].netmask = netmask;
1890056             route_table[r].interface = device;
1890057             return (0);
1890058         }
1890059     }
1890060     //
1890061     // The item is new. Find an empty place.
1890062     //
1890063     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
1890064     {
1890065         if (route_table[r].network == 0xFFFFFFFF)
1890066         {
1890067             //
1890068             // Empty.
1890069             //
1890070             route_table[r].network = network;
1890071             route_table[r].netmask = netmask;
1890072             route_table[r].m = m;
1890073             route_table[r].router = ntohl (router);
1890074             route_table[r].interface = device;
1890075             //
1890076             route_sort ();
1890077             //
1890078             return (0);
1890079         }
1890080     }
1890081     //
1890082     // No free space found.
1890083     //
1890084     errset (ENOMEM);
1890085     return (-1);
1890086 }

```

### 94.8.32 kernel/lib\_s/s\_routedel.c

Si veda la sezione 87.43.

```

1900001 #include <arpa/inet.h>
1900002 #include <sys/os32.h>

```



```

190003 #include <kernel/net/route.h>
190004 #include <kernel/lib_k.h>
190005 #include <errno.h>
190006 #include <netinet/in.h>
190007 #include <kernel/proc.h>
190008 //-----
190009 // This syscall is present only inside os32.
190010 //-----
190011 int
190012 s_routedel (pid_t pid, in_addr_t dest, int m)
190013 {
190014     int r;
190015     h_addr_t network;
190016     //
190017     // Must be a privileged process.
190018     //
190019     if (proc_table[pid].euid != 0)
190020     {
190021         errset (EPERM);
190022         return (-1);
190023     }
190024     //
190025     //
190026     //
190027     if (m > 32 || m < 0)
190028     {
190029         errset (EINVAL);
190030         return (-1);
190031     }
190032     //
190033     // Calculate the destination network with the mask.
190034     //
190035     network = ntohl (dest) & ip_mask (m);
190036     //
190037     // Check if there is already. If there is: remove
190038     // it.
190039     //
190040     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
190041     {
190042         if (network == route_table[r].network
190043             && m == route_table[r].m)
190044         {
190045             //
190046             // Remove.
190047             //
190048             memset (&route_table[m], 0xFF,
190049                 sizeof (route_table[m]));
190050             return (0);
190051         }
190052     }
190053     //
190054     // Not found.
190055     //
190056     errset (EINVAL);
190057     return (-1);
190058 }

```

### 94.8.33 kernel/lib\_s/s\_sbrk.c

« Si veda la sezione 87.5.

```

191001 #include <errno.h>
191002 #include <kernel/proc.h>
191003 #include <kernel/lib_k.h>
191004 #include <kernel/lib_s.h>
191005 //-----
191006 void *
191007 s_sbrk (pid_t pid, intptr_t increment)
191008 {
191009     size_t previous_size;
191010     size_t new_size;
191011     int status;
191012     //
191013     // Get current data segment full size.
191014     //
191015     if (proc_table[pid].domain_data == 0)
191016     {
191017         previous_size = (proc_table[pid].domain_text
191018             + proc_table[pid].extra_data);
191019     }
191020     else
191021     {
191022         previous_size = (proc_table[pid].domain_data
191023             + proc_table[pid].extra_data);
191024     }
191025     //
191026     // Check increment.

```

```

191027 //
191028 if ((increment + proc_table[pid].extra_data) < 0)
191029 {
191030     //
191031     // Cannot reduce too much. Just correct it.
191032     //
191033     increment = -proc_table[pid].extra_data;
191034 }
191035 //
191036 // Calculate the new size.
191037 //
191038 new_size = previous_size + increment;
191039 //
191040 // Call 's_brk()' to do the work. The new size value
191041 // is the
191042 // same of the new requested pointer address.
191043 //
191044 status = s_brk (pid, (void *) new_size);
191045 //
191046 if (status < 0)
191047 {
191048     errset (errno);
191049     return ((void *) -1);
191050 }
191051 //
191052 // Ok: return previous final address.
191053 //
191054 return ((void *) previous_size);
191055 }

```

### 94.8.34 kernel/lib\_s/s\_send.c

« Si veda la sezione 87.45.

```

192001 #include <kernel/proc.h>
192002 #include <kernel/net.h>
192003 #include <kernel/net/route.h>
192004 #include <kernel/net/udp.h>
192005 #include <errno.h>
192006 #include <arpa/inet.h>
192007 #include <fcntl.h>
192008 #include <sys/os32.h>
192009 //-----
192010 #define DEBUG 0
192011 //-----
192012 ssize_t
192013 s_send (pid_t pid, int sfdn, const void *buffer,
192014     size_t size, int flags)
192015 {
192016     fd_t *sfd;
192017     int status;
192018     //
192019     // Get file descriptor and verify that it is a
192020     // socket.
192021     //
192022     sfd = fd_reference (pid, &sfdn);
192023     if (sfd == NULL || sfd->file == NULL)
192024     {
192025         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
192026         return ((ssize_t) - 1);
192027     }
192028     if (sfd->file->sock == NULL)
192029     {
192030         errset (ENOTSOCK); // Not a socket.
192031         return ((ssize_t) - 1);
192032     }
192033     if (sfd->file->sock->unreach_port)
192034     {
192035         errset (ECONNREFUSED); // Connection refused.
192036         return ((ssize_t) - 1);
192037     }
192038     if (sfd->file->sock->unreach_prot)
192039     {
192040         errset (ENOPROTOOPT); // Protocol not
192041         // available.
192042         return ((ssize_t) - 1);
192043     }
192044     if (sfd->file->sock->unreach_host)
192045     {
192046         errset (EHOSTUNREACH); // Host unreachable.
192047         return ((ssize_t) - 1);
192048     }
192049     if (sfd->file->sock->unreach_net)
192050     {
192051         errset (ENETUNREACH); // Net unreachable.
192052         return ((ssize_t) - 1);
192053     }

```

```

1920054 //
1920055 // Verify to have a valid buffer pointer.
1920056 //
1920057 if (buffer == NULL)
1920058 {
1920059     errset (EINVAL);
1920060     return ((ssize_t) - 1);
1920061 }
1920062 //
1920063 //
1920064 //
1920065 if (sfd->file->sock->family == AF_INET)
1920066 {
1920067     //
1920068     // INET
1920069     //
1920070     // AF_INET requires at least the remote address.
1920071     //
1920072     if (sfd->file->sock->raddr == 0)
1920073     {
1920074         errset (EDESTADDRREQ);
1920075         return ((ssize_t) - 1);
1920076     }
1920077     //
1920078     if (sfd->file->sock->type == SOCK_RAW)
1920079     {
1920080         //
1920081         // RAW
1920082         //
1920083         if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_ICMP)
1920084         {
1920085             //
1920086             // ICMP
1920087             //
1920088             status = ip_tx (sfd->file->sock->laddr,
1920089                          sfd->file->sock->raddr,
1920090                          sfd->file->sock->protocol,
1920091                          buffer, size);
1920092             if (status)
1920093             {
1920094                 errset (errno);
1920095                 return ((ssize_t) - 1);
1920096             }
1920097             else
1920098             {
1920099                 return ((ssize_t) size);
1920100             }
1920101         }
1920102         else
1920103         {
1920104             //
1920105             // Unsupported protocol.
1920106             //
1920107             errset (EPROTONOSUPPORT);
1920108             return ((ssize_t) - 1);
1920109         }
1920110     }
1920111     else if (sfd->file->sock->type == SOCK_DGRAM)
1920112     {
1920113         //
1920114         // DGRAM
1920115         //
1920116         if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_UDP)
1920117         {
1920118             //
1920119             // UDP
1920120             //
1920121             status = udp_tx (sfd->file->sock->lport,
1920122                          sfd->file->sock->rport,
1920123                          sfd->file->sock->laddr,
1920124                          sfd->file->sock->raddr,
1920125                          buffer, size);
1920126             if (status)
1920127             {
1920128                 errset (errno);
1920129                 return ((ssize_t) - 1);
1920130             }
1920131             else
1920132             {
1920133                 return ((ssize_t) size);
1920134             }
1920135         }
1920136         else
1920137         {
1920138             //
1920139             // Unsupported protocol.
1920140             //

```

```

1920141     errset (EPROTONOSUPPORT);
1920142     return ((ssize_t) - 1);
1920143 }
1920144 }
1920145 else if (sfd->file->sock->type == SOCK_STREAM)
1920146 {
1920147     //
1920148     // STREAM
1920149     //
1920150     if (sfd->file->sock->protocol == IPPROTO_TCP)
1920151     {
1920152         //
1920153         // TCP
1920154         //
1920155         // See if the send side of the stream
1920156         // was closed.
1920157         //
1920158         if (sfd->file->sock->tcp.send_closed
1920159             || sfd->file->sock->tcp.conn == TCP_CLOSE)
1920160         {
1920161             //
1920162             // End of file.
1920163             //
1920164             if (DEBUG)
1920165             {
1920166                 k_printf ("end of socket write\n");
1920167             }
1920168             s_kill ((pid_t) 0, pid, SIGPIPE);
1920169             errset (EPIPE);
1920170             return ((ssize_t) - 1);
1920171         }
1920172         //
1920173         // Put data to the send buffer, if it is
1920174         // possible.
1920175         //
1920176         if (sfd->file->sock->tcp.can_write)
1920177         {
1920178             size =
1920179                 min (size,
1920180                     (TCP_MSS -
1920181                      sizeof (struct tcphdr)));
1920182             memcpy (sfd->file->sock->tcp.send_data,
1920183                   buffer, size);
1920184             sfd->file->sock->tcp.send_size = size;
1920185             sfd->file->sock->tcp.can_write = 0;
1920186             sfd->file->sock->tcp.can_send = 1;
1920187             //
1920188             sfd->file->sock->tcp.lsq[++sfd->
1920189                               file->sock->tcp.
1920190                               lsqi] =
1920191                 sfd->file->sock->tcp.lsq_ack;
1920192             sfd->file->sock->tcp.send_flags =
1920193                 TCP_FLAG_PSH | TCP_FLAG_ACK;
1920194             tcp_tx_sock (sfd->file->sock);
1920195             //
1920196             return ((ssize_t) size);
1920197         }
1920198     }
1920199     else
1920200     {
1920201         //
1920202         // At the moment, nothing can be
1920203         // written.
1920204         //
1920205         if (sfd->fl_flags & O_NONBLOCK)
1920206         {
1920207             //
1920208             // Cannot block.
1920209             //
1920210             errset (EAGAIN);
1920211             return ((ssize_t) - 1);
1920212         }
1920213         else
1920214         {
1920215             //
1920216             // Go to sleep and return zero.
1920217             //
1920218             proc_table[pid].status =
1920219                 PROC_SLEEPING;
1920220             proc_table[pid].ret = 0;
1920221             proc_table[pid].wakeup_events
1920222                 = WAKEUP_EVENT_SOCKET_WRITE;
1920223             proc_table[pid].wakeup_sock =
1920224                 sfd->file->sock;
1920225             if (DEBUG)
1920226             {
1920227                 k_printf

```

```

1920228         "sleep waiting to write "
1920229         "to a socket.\n",
1920230         __FILE__, pid);
1920231     }
1920232     //
1920233     // Retry.
1920234     //
1920235     errset (EAGAIN);
1920236     return ((ssize_t) - 1);
1920237 }
1920238 }
1920239 }
1920240 else
1920241 {
1920242     //
1920243     // Unsupported protocol.
1920244     //
1920245     errset (EPROTONOSUPPORT);
1920246     return ((ssize_t) - 1);
1920247 }
1920248 }
1920249 else
1920250 {
1920251     //
1920252     // Unsupported type.
1920253     //
1920254     errset (EPROTONOSUPPORT);
1920255     return ((ssize_t) - 1);
1920256 }
1920257 }
1920258 else
1920259 {
1920260     //
1920261     // Unsupported family.
1920262     //
1920263     errset (EAFNOSUPPORT);
1920264     return ((ssize_t) - 1);
1920265 }
1920266 }

```

## 94.8.35 kernel/lib\_s/s\_setegid.c

« Si veda la sezione 87.48.

```

1930001 #include <kernel/proc.h>
1930002 #include <kernel/lib_s.h>
1930003 #include <errno.h>
1930004 //-----
1930005 int
1930006 s_setegid (pid_t pid, gid_t egid)
1930007 {
1930008     if ((proc_table[pid].euid == 0)
1930009         || (proc_table[pid].egid == 0))
1930010     {
1930011         proc_table[pid].egid = egid;
1930012         return (0);
1930013     }
1930014     else if (egid == proc_table[pid].egid)
1930015     {
1930016         return (0);
1930017     }
1930018     else if (egid == proc_table[pid].gid
1930019             || egid == proc_table[pid].sgid)
1930020     {
1930021         proc_table[pid].egid = egid;
1930022         return (0);
1930023     }
1930024     else
1930025     {
1930026         errset (EPERM);
1930027         return (-1);
1930028     }
1930029 }

```

## 94.8.36 kernel/lib\_s/s\_seteuid.c

« Si veda la sezione 87.51.

```

1940001 #include <kernel/proc.h>
1940002 #include <kernel/lib_s.h>
1940003 #include <errno.h>
1940004 //-----
1940005 int
1940006 s_seteuid (pid_t pid, uid_t euid)
1940007 {
1940008     if (proc_table[pid].euid == 0)
1940009     {

```

```

1940010     proc_table[pid].euid = euid;
1940011     return (0);
1940012 }
1940013 else if (euid == proc_table[pid].euid)
1940014 {
1940015     return (0);
1940016 }
1940017 else if (euid == proc_table[pid].uid
1940018         || euid == proc_table[pid].suid)
1940019 {
1940020     proc_table[pid].euid = euid;
1940021     return (0);
1940022 }
1940023 else
1940024 {
1940025     errset (EPERM);
1940026     return (-1);
1940027 }
1940028 }

```

## 94.8.37 kernel/lib\_s/s\_setgid.c

« Si veda la sezione 87.48.

```

1950001 #include <kernel/proc.h>
1950002 #include <kernel/lib_s.h>
1950003 #include <errno.h>
1950004 //-----
1950005 int
1950006 s_setgid (pid_t pid, gid_t gid)
1950007 {
1950008     if ((proc_table[pid].euid == 0)
1950009         || (proc_table[pid].egid == 0))
1950010     {
1950011         proc_table[pid].gid = gid;
1950012         proc_table[pid].egid = gid;
1950013         proc_table[pid].sgid = gid;
1950014         return (0);
1950015     }
1950016     else if (gid == proc_table[pid].egid)
1950017     {
1950018         return (0);
1950019     }
1950020     else if (gid == proc_table[pid].gid
1950021             || gid == proc_table[pid].sgid)
1950022     {
1950023         proc_table[pid].egid = gid;
1950024         return (0);
1950025     }
1950026     else
1950027     {
1950028         errset (EPERM);
1950029         return (-1);
1950030     }
1950031 }

```

## 94.8.38 kernel/lib\_s/s\_setjmp.c

« Si veda la sezione 87.49.

```

1960001 #include <kernel/lib_s.h>
1960002 #include <kernel/proc.h>
1960003 #include <errno.h>
1960004 #include <setjmp.h>
1960005 //-----
1960006 extern uint32_t proc_stack_pointer;
1960007 //-----
1960008 int
1960009 s_setjmp (pid_t pid, jmp_buf env)
1960010 {
1960011     jmp_stack_t *sp;
1960012     jmp_env_t *jmpenv;
1960013     //
1960014     // Find where is the process stack in memory, from
1960015     // the kernel point
1960016     // of view. Please notice that the current stack at
1960017     // 'proc_stack_pointer' will be saved from the
1960018     // scheduler inside
1960019     // the process table, and current stack saved inside
1960020     // the process
1960021     // table is not up to date.
1960022     //
1960023     sp = ptr (pid, (void *) proc_stack_pointer);
1960024     //
1960025     // Translate the pointer 'env', to the kernel point
1960026     // of view.
1960027     //

```

```

1960028     jmpenv = ptr (pid, env);
1960029     //
1960030     // Save the process stack.
1960031     //
1960032     jmpenv->eax0 = sp->eax0;
1960033     jmpenv->ecx0 = sp->ecx0;
1960034     jmpenv->edx0 = sp->edx0;
1960035     jmpenv->ebx0 = sp->ebx0;
1960036     jmpenv->ebp0 = sp->ebp0;
1960037     jmpenv->esi0 = sp->esi0;
1960038     jmpenv->edi0 = sp->edi0;
1960039     jmpenv->ds0 = sp->ds0;
1960040     jmpenv->es0 = sp->es0;
1960041     jmpenv->fs0 = sp->fs0;
1960042     jmpenv->gs0 = sp->gs0;
1960043     jmpenv->eflags0 = sp->eflags0;
1960044     jmpenv->cs0 = sp->cs0;
1960045     jmpenv->eip0 = sp->eip0;
1960046     //
1960047     jmpenv->eipl = sp->eipl;
1960048     jmpenv->syscallnr = sp->syscallnr;
1960049     jmpenv->msg_pointer = sp->msg_pointer;
1960050     jmpenv->msg_size = sp->msg_size;
1960051     jmpenv->env = sp->env;
1960052     jmpenv->ret = sp->ret;
1960053     jmpenv->ebp1 = sp->ebp1;
1960054     jmpenv->eip2 = sp->eip2;
1960055     //
1960056     // Save also the stack pointer!
1960057     //
1960058     jmpenv->esp0 = proc_stack_pointer;
1960059     //
1960060     return 0;
1960061 }

```

#### 94.8.39 kernel/lib\_s/s\_setuid.c

Si veda la sezione 87.51.

```

1970001 #include <kernel/proc.h>
1970002 #include <kernel/lib_s.h>
1970003 #include <errno.h>
1970004 -----
1970005 int
1970006 s_setuid (pid_t pid, uid_t uid)
1970007 {
1970008     if (proc_table[pid].euid == 0)
1970009     {
1970010         proc_table[pid].uid = uid;
1970011         proc_table[pid].euid = uid;
1970012         proc_table[pid].suid = uid;
1970013         return (0);
1970014     }
1970015     else if (uid == proc_table[pid].euid)
1970016     {
1970017         return (0);
1970018     }
1970019     else if (uid == proc_table[pid].uid
1970020             || uid == proc_table[pid].suid)
1970021     {
1970022         proc_table[pid].euid = uid;
1970023         return (0);
1970024     }
1970025     else
1970026     {
1970027         errset (EPERM);
1970028         return (-1);
1970029     }
1970030 }

```

#### 94.8.40 kernel/lib\_s/s\_signal.c

Si veda la sezione 87.52.

```

1980001 #include <kernel/lib_s.h>
1980002 #include <kernel/proc.h>
1980003 #include <errno.h>
1980004 -----
1980005 sighandler_t
1980006 s_signal (pid_t pid, int sig, sighandler_t handler,
1980007          uintptr_t wrapper)
1980008 {
1980009     unsigned long int flag = 1L << (sig - 1);
1980010     sighandler_t previous;
1980011     //
1980012     if (sig <= 0)
1980013     {

```

```

1980014         errset (EINVAL);
1980015         return (SIG_ERR);
1980016     }
1980017     //
1980018     if (proc_table[pid].sig_ignore & flag)
1980019     {
1980020         previous = SIG_IGN;
1980021     }
1980022     else if (proc_table[pid].sig_handler[sig] !=
1980023             (uintptr_t) NULL)
1980024     {
1980025         previous =
1980026             (sighandler_t) proc_table[pid].sig_handler[sig];
1980027     }
1980028     else
1980029     {
1980030         previous = SIG_DFL;
1980031     }
1980032     //
1980033     if (handler == SIG_DFL)
1980034     {
1980035         //
1980036         // Enable signal.
1980037         //
1980038         proc_table[pid].sig_ignore &= ~flag;
1980039         //
1980040         return (previous);
1980041     }
1980042     else if (handler == SIG_IGN)
1980043     {
1980044         //
1980045         // Disable signal.
1980046         //
1980047         proc_table[pid].sig_ignore |= flag;
1980048         //
1980049         return (previous);
1980050     }
1980051     else
1980052     {
1980053         //
1980054         // Enable signal, store the handler address and
1980055         // the
1980056         // handler-wrapper.
1980057         //
1980058         proc_table[pid].sig_ignore &= ~flag;
1980059         proc_table[pid].sig_handler[sig] =
1980060             (uintptr_t) handler;
1980061         proc_table[pid].sig_handler_wrapper = wrapper;
1980062         //
1980063         return (previous);
1980064     }
1980065 }

```

#### 94.8.41 kernel/lib\_s/s\_socket.c

Si veda la sezione 87.54.

```

1990001 #include <kernel/proc.h>
1990002 #include <kernel/lib_s.h>
1990003 #include <kernel/lib_k.h>
1990004 #include <errno.h>
1990005 #include <fcntl.h>
1990006 #include <sys/socket.h>
1990007 #include <arpa/inet.h>
1990008 -----
1990009 int
1990010 s_socket (pid_t pid, int family, int type, int protocol)
1990011 {
1990012     fd_t *fd;
1990013     int sfdn;
1990014     file_t *file;
1990015     sock_t *sock;
1990016     //
1990017     // Check supported family type.
1990018     //
1990019     if (family != AF_INET)
1990020     {
1990021         errset (EAFNOSUPPORT);
1990022         return (-1);
1990023     }
1990024     //
1990025     // Check supported communication type.
1990026     //
1990027     if (type == SOCK_RAW || type == SOCK_DGRAM
1990028         || type == SOCK_STREAM)
1990029     {
1990030         //

```

```

1990031 // Ok.
1990032 //
1990033 ;
1990034 }
1990035 else
1990036 {
1990037     errset (EPROTONOSUPPORT);
1990038     return (-1);
1990039 }
1990040 //
1990041 // Check supported protocol type.
1990042 //
1990043 if (protocol == IPPROTO_ICMP
1990044     || protocol == IPPROTO_UDP || protocol == IPPROTO_TCP)
1990045 {
1990046     //
1990047     // Ok.
1990048     //
1990049     ;
1990050 }
1990051 else
1990052 {
1990053     errset (EPROTONOSUPPORT);
1990054     return (-1);
1990055 }
1990056 //
1990057 // If it is a raw socket, must be a privileged
1990058 // process.
1990059 //
1990060 if (type == SOCK_RAW && proc_table[pid].euid != 0)
1990061 {
1990062     errset (EACCES);
1990063     return (-1);
1990064 }
1990065 //
1990066 // Find a free slot inside the sock_table[].
1990067 //
1990068 sock = sock_reference (-1);
1990069 if (sock == NULL)
1990070 {
1990071     errset (ENFILE);
1990072     return (-1);
1990073 }
1990074 //
1990075 // Find a free slot inside the file table.
1990076 //
1990077 file = file_reference (-1);
1990078 if (file == NULL)
1990079 {
1990080     errset (ENFILE); // Too many files open in
1990081     // system.
1990082     return (-1);
1990083 }
1990084 //
1990085 // Find a free slot inside the file descriptor
1990086 // table.
1990087 // Variable 'sfdn' will be modified by the call to
1990088 // 'fd_reference()'.
1990089 //
1990090 sfdn = -1;
1990091 fd = fd_reference (pid, &sfdn);
1990092 if (fd == NULL)
1990093 {
1990094     errset (EMFILE); // Too many open files.
1990095     return (-1);
1990096 }
1990097 //
1990098 // socket, system file and file descriptor ready;
1990099 // reset and put data
1990100 // inside them. Please notice that the
1990101 // tcp.listen_queue[] array is
1990102 // reset with all 0xFF, because zero is a valid file
1990103 // descriptor
1990104 // number.
1990105 //
1990106 memset (sock, 0, sizeof (sock_t));
1990107 sock->active = 1;
1990108 sock->family = family;
1990109 sock->type = type;
1990110 sock->protocol = protocol;
1990111 sock->lport = 0;
1990112 sock->laddr = 0;
1990113 sock->rport = 0;
1990114 sock->raddr = 0;
1990115 memset (sock->read.clock, 0x00,
1990116         sizeof (sock->read.clock));
1990117 memset (sock->tcp.listen_queue, 0xFF,

```

```

1990118         sizeof (sock->tcp.listen_queue));
1990119 //
1990120 file->references = 1;
1990121 file->oflags = O_RDWR;
1990122 file->inode = NULL;
1990123 file->sock = sock;
1990124 file->offset = 0;
1990125 //
1990126 fd->fl_flags = (O_RDWR | O_APPEND);
1990127 fd->fd_flags = 0;
1990128 fd->file = file;
1990129 //
1990130 // Return the file descriptor.
1990131 //
1990132 return (sfdn);
1990133 }

```

## 94.8.42 kernel/lib\_s/s\_stat.c

Si veda la sezione 87.55.

```

2000001 #include <kernel/fs.h>
2000002 #include <errno.h>
2000003 #include <kernel/proc.h>
2000004 #include <kernel/lib_s.h>
2000005 //-----
2000006 int
2000007 s_stat (pid_t pid, const char *path, struct stat *buffer)
2000008 {
2000009     proc_t *ps;
2000010     inode_t *inode;
2000011 //
2000012 // Check path.
2000013 //
2000014 if (path == NULL || strlen (path) == 0)
2000015 {
2000016     errset (EINVAL);
2000017     return (-1);
2000018 }
2000019 //
2000020 // Get process.
2000021 //
2000022 ps = proc_reference (pid);
2000023 //
2000024 // Try to load the file inode.
2000025 //
2000026 inode = path_inode (pid, path);
2000027 if (inode == NULL)
2000028 {
2000029     //
2000030     // Cannot access the file: it does not exists or
2000031     // permissions are
2000032     // not sufficient. Variable 'errno' is set by
2000033     // function
2000034     // 'path_inode()'.
2000035     //
2000036     errset (errno);
2000037     return (-1);
2000038 }
2000039 //
2000040 // Inode loaded: update the buffer.
2000041 //
2000042 buffer->st_dev = inode->sb->device;
2000043 buffer->st_ino = inode->ino;
2000044 buffer->st_mode = inode->mode;
2000045 buffer->st_nlink = inode->links;
2000046 buffer->st_uid = inode->uid;
2000047 buffer->st_gid = inode->gid;
2000048 if (S_ISBLK (buffer->st_mode)
2000049     || S_ISCHR (buffer->st_mode))
2000050 {
2000051     buffer->st_rdev = inode->direct[0];
2000052 }
2000053 else
2000054 {
2000055     buffer->st_rdev = 0;
2000056 }
2000057 buffer->st_size = inode->size;
2000058 buffer->st_atime = inode->time; // All times
2000059 // are the
2000060 // same for
2000061 buffer->st_mtime = inode->time; // Minix 1
2000062 // file
2000063 // system.
2000064 buffer->st_ctime = inode->time; //
2000065 buffer->st_blksize = inode->sb->blksize;
2000066 buffer->st_blocks = inode->blkcnt;

```

```

200067 //
200068 // If the inode is a device special file, the
200069 // 'st_rdev' value is
200070 // taken from the first direct zone (as of Minix 1
200071 // organization).
200072 //
200073 if (S_ISBLK (inode->mode) || S_ISCHR (inode->mode))
200074 {
200075     buffer->st_rdev = inode->direct[0];
200076 }
200077 else
200078 {
200079     buffer->st_rdev = 0;
200080 }
200081 //
200082 // Release the inode and return.
200083 //
200084 inode_put (inode);
200085 //
200086 // Return.
200087 //
200088 return (0);
200089 }

```

#### 94.8.43 kernel/lib\_s/s\_stime.c

« Si veda la sezione 87.59.

```

200001 #include <kernel/lib_s.h>
200002 #include <kernel/proc.h>
200003 #include <stddef.h>
200004 #include <errno.h>
200005 //-----
200006 extern clock_t _clock_time; // uint64_t
200007 //-----
200008 int
200009 s_stime (pid_t pid, time_t * timer)
200010 {
200011     if (proc_table[pid].euid != 0)
200012     {
200013         errset (EPERM);
200014         return (-1);
200015     }
200016     //
200017     _clock_time = *timer * CLOCKS_PER_SEC;
200018     return (0);
200019 }

```

#### 94.8.44 kernel/lib\_s/s\_tcsetattr.c

« Si veda la sezione 87.58.

```

200001 #include <kernel/fs.h>
200002 #include <errno.h>
200003 #include <kernel/proc.h>
200004 #include <kernel/lib_s.h>
200005 #include <termios.h>
200006 #include <sys/types.h>
200007 //-----
200008 int
200009 s_tcsetattr (pid_t pid, int fdn, struct termios *termios_p)
200010 {
200011     file_t *file;
200012     inode_t *inode;
200013     dev_t device;
200014     int t; // 'tty_table[]' subscript.
200015     int c; // 'c_cc[]' subscript.
200016     //
200017     file = proc_table[pid].fd[fdn].file;
200018     //
200019     if (file == NULL)
200020     {
200021         errset (EBADF);
200022         return (-1);
200023     }
200024     //
200025     inode = proc_table[pid].fd[fdn].file->inode;
200026     //
200027     if (inode == NULL)
200028     {
200029         errset (EBADF);
200030         return (-1);
200031     }
200032     //
200033     if (!S_ISCHR (inode->mode))
200034     {
200035         errset (ENOTTY);

```

```

202006     return (-1);
202007 }
202008 //
202009 device = inode->direct[0];
202010 //
202011 if (major (device) != DEV_CONSOLE_MAJOR)
202012 {
202013     errset (ENOTTY);
202014     return (-1);
202015 }
202016 //
202017 t = minor (device);
202018 if (t >= TTYS_TOTAL)
202019 {
202020     errset (ENOTTY);
202021     return (-1);
202022 }
202023 //
202024 // Ok: copy data.
202025 //
202026 termios_p->c_iflag = tty_table[t].attr.c_iflag;
202027 termios_p->c_oflag = tty_table[t].attr.c_oflag;
202028 termios_p->c_cflag = tty_table[t].attr.c_cflag;
202029 termios_p->c_lflag = tty_table[t].attr.c_lflag;
202030 for (c = 0; c < NCCS; c++)
202031 {
202032     termios_p->c_cc[c] = tty_table[t].attr.c_cc[c];
202033 }
202034 //
202035 // Ok.
202036 //
202037 return (0);
202038 }

```

#### 94.8.45 kernel/lib\_s/s\_tcsetattr.c

« Si veda la sezione 87.58.

```

200001 #include <kernel/fs.h>
200002 #include <errno.h>
200003 #include <kernel/proc.h>
200004 #include <kernel/lib_s.h>
200005 #include <termios.h>
200006 #include <sys/types.h>
200007 //-----
200008 // The following are masks of the implemented
200009 // attributes.
200010 //
200011 #define MASK_C_IFLAG (BRKINT|ICRN|IGNBRK|IGNCR)
200012 #define MASK_C_OFLAG 0
200013 #define MASK_C_CFLAG 0
200014 #define MASK_C_LFLAG \
200015     (ECHO|ECHOE|ECHOK|ECHONL|ICANON|ISIG)
200016 //-----
200017 int
200018 s_tcsetattr (pid_t pid, int fdn, int action,
200019             struct termios *termios_p)
200020 {
200021     file_t *file;
200022     inode_t *inode;
200023     dev_t device;
200024     int t; // 'tty_table[]' subscript.
200025     int c; // 'c_cc[]' subscript.
200026     //
200027     file = proc_table[pid].fd[fdn].file;
200028     //
200029     if (file == NULL)
200030     {
200031         errset (EBADF);
200032         return (-1);
200033     }
200034     //
200035     inode = proc_table[pid].fd[fdn].file->inode;
200036     //
200037     if (inode == NULL)
200038     {
200039         errset (EBADF);
200040         return (-1);
200041     }
200042     //
200043     if (!S_ISCHR (inode->mode))
200044     {
200045         errset (ENOTTY);
200046         return (-1);
200047     }
200048     //
200049     device = inode->direct[0];

```

```

2030050 //
2030051 if (major (device) != DEV_CONSOLE_MAJOR)
2030052 {
2030053     errset (ENOTTY);
2030054     return (-1);
2030055 }
2030056 //
2030057 t = minor (device);
2030058 if (t >= TTYS_TOTAL)
2030059 {
2030060     errset (ENOTTY);
2030061     return (-1);
2030062 }
2030063 //
2030064 // The parameter 'actions' is silently ignored: only
2030065 // immediate update will take place.
2030066 //
2030067 // The function will not notice if at least a
2030068 // successful attribute change is done, so,
2030069 // after this point, the return value is
2030070 // always zero.
2030071 //
2030072 tty_table[t].attr.c_iflag =
2030073     (termios_p->c_iflag & MASK_C_IFLAG);
2030074 tty_table[t].attr.c_oflag =
2030075     (termios_p->c_oflag & MASK_C_OFLAG);
2030076 tty_table[t].attr.c_cflag =
2030077     (termios_p->c_cflag & MASK_C_CFLAG);
2030078 tty_table[t].attr.c_lflag =
2030079     (termios_p->c_lflag & MASK_C_LFLAG);
2030080 for (c = 0; c < NCCS; c++)
2030081 {
2030082     //
2030083     // Should be done some check here?
2030084     //
2030085     tty_table[t].attr.c_cc[c] = termios_p->c_cc[c];
2030086 }
2030087 //
2030088 // Ok.
2030089 //
2030090 return (0);
2030091 }

```

#### 94.8.46 kernel/lib\_s/s\_time.c

&lt;

Si veda la sezione 87.59.

```

2040001 #include <kernel/lib_k.h>
2040002 #include <kernel/lib_s.h>
2040003 #include <stddef.h>
2040004 //-----
2040005 extern clock_t _clock_time; // uint64_t
2040006 //-----
2040007 time_t
2040008 s_time (pid_t pid, time_t * timer)
2040009 {
2040010     time_t time = _clock_time / CLOCKS_PER_SEC;
2040011     if (timer != NULL)
2040012     {
2040013         *timer = time;
2040014     }
2040015     return (time);
2040016 }

```

#### 94.8.47 kernel/lib\_s/s\_umount.c

&lt;

Si veda la sezione 87.36.

```

2050001 #include <kernel/fs.h>
2050002 #include <errno.h>
2050003 #include <kernel/proc.h>
2050004 #include <kernel/lib_s.h>
2050005 //-----
2050006 int
2050007 s_umount (pid_t pid, const char *path_mnt)
2050008 {
2050009     proc_t *ps;
2050010     dev_t device; // Device to mount.
2050011     inode_t *inode_mount_point; // Original mount
2050012     // point.
2050013     inode_t *inode; // Inode table.
2050014     int i; // Inode table index.
2050015     //
2050016     // Get process.
2050017     //
2050018     ps = proc_reference (pid);
2050019     //

```

```

2050020 // Verify to be the super user.
2050021 //
2050022 if (ps->euid != 0)
2050023 {
2050024     errset (EPERM); // Operation not permitted.
2050025     return (-1);
2050026 }
2050027 //
2050028 // Get the directory mount point.
2050029 //
2050030 inode_mount_point = path_inode (pid, path_mnt);
2050031 if (inode_mount_point == NULL)
2050032 {
2050033     errset (ENOENT); // No such file or directory.
2050034     return (-1);
2050035 }
2050036 //
2050037 // Verify that the path is a directory.
2050038 //
2050039 if (!S_ISDIR (inode_mount_point->mode))
2050040 {
2050041     inode_put (inode_mount_point);
2050042     errset (ENOTDIR); // Not a directory.
2050043     return (-1);
2050044 }
2050045 //
2050046 // Verify that there is something attached.
2050047 //
2050048 device = inode_mount_point->sb_attached->device;
2050049 if (device == 0)
2050050 {
2050051     //
2050052     // There is nothing to unmount.
2050053     //
2050054     inode_put (inode_mount_point);
2050055     errset (E_NOT_MOUNTED); // Not mounted.
2050056     return (-1);
2050057 }
2050058 //
2050059 // Are there exactly two internal references? Let's
2050060 // explain:
2050061 // the directory that act as mount point, should
2050062 // have one reference
2050063 // because it is mounting something and another
2050064 // because it was just
2050065 // opened again, a few lines above. If there are
2050066 // more references
2050067 // it is wrong; if there are less, it is also wrong
2050068 // at this point.
2050069 //
2050070 if (inode_mount_point->references != 2)
2050071 {
2050072     inode_put (inode_mount_point);
2050073     errset (EUNKNOWN); // Unknown error.
2050074     return (-1);
2050075 }
2050076 //
2050077 // All data is available: find if there are open
2050078 // file inside
2050079 // the file system to unmount. But first load the
2050080 // inode table
2050081 // pointer.
2050082 //
2050083 inode = inode_reference ((dev_t) 0, (ino_t) 0);
2050084 if (inode == NULL)
2050085 {
2050086     //
2050087     // This error should not happen.
2050088     //
2050089     inode_put (inode_mount_point);
2050090     errset (EUNKNOWN); // Unknown error.
2050091     return (-1);
2050092 }
2050093 //
2050094 // Scan the inode table.
2050095 //
2050096 for (i = 0; i < INODE_MAX_SLOTS; i++)
2050097 {
2050098     if ((inode[i].sb ==
2050099         inode_mount_point->sb_attached)
2050100         && (inode[i].references > 0))
2050101     {
2050102         //
2050103         // At least one file is open inside the
2050104         // super block to
2050105         // release: cannot unmount.
2050106         //

```

```

2050107     inode_put (inode_mount_point);
2050108     errset (EBUSY);      // Device or resource
2050109     // busy.
2050110     return (-1);
2050111 }
2050112 }
2050113 //
2050114 // Can unmount: save and remove the super block
2050115 // memory;
2050116 // clear the mount point reference and put inode.
2050117 //
2050118 inode_mount_point->sb_attached->changed = 1;
2050119 sb_save (inode_mount_point->sb_attached);
2050120 //
2050121 inode_mount_point->sb_attached->device = 0;
2050122 inode_mount_point->sb_attached->inode_mounted_on = NULL;
2050123 inode_mount_point->sb_attached->blksize = 0;
2050124 inode_mount_point->sb_attached->options = 0;
2050125 //
2050126 inode_mount_point->sb_attached = NULL;
2050127 inode_mount_point->references = 0;
2050128 inode_put (inode_mount_point);
2050129 //
2050130 inode_put (inode_mount_point);
2050131 //
2050132 return (0);
2050133 }

```

#### 94.8.48 kernel/lib/s\_unlink.c

Si veda la sezione 87.62.

```

2060001 #include <kernel/fs.h>
2060002 #include <errno.h>
2060003 #include <kernel/proc.h>
2060004 #include <libgen.h>
2060005 #include <kernel/lib_s.h>
2060006 #include <kernel/lib_k.h>
2060007 //-----
2060008 int
2060009 s_unlink (pid_t pid, const char *path)
2060010 {
2060011     proc_t *ps;
2060012     inode_t *inode_unlink;
2060013     inode_t *inode_directory;
2060014     char path_unlink[PATH_MAX];
2060015     char path_copy[PATH_MAX];
2060016     char *path_directory;
2060017     char *name_unlink;
2060018     dev_t device;
2060019     off_t start;
2060020     char buffer[SB_MAX_ZONE_SIZE];
2060021     directory_t *dir = (directory_t *) buffer;
2060022     int status;
2060023     ssize_t size_read;
2060024     ssize_t size_written;
2060025     int d;      // Directory buffer index.
2060026     //
2060027     // Get process.
2060028     //
2060029     ps = proc_reference (pid);
2060030     //
2060031     // Get full paths.
2060032     //
2060033     path_full (path, ps->path_cwd, path_unlink);
2060034     strncpy (path_copy, path_unlink, PATH_MAX);
2060035     path_directory = dirname (path_copy);
2060036     //
2060037     // Get the inode to be unlinked.
2060038     //
2060039     inode_unlink = path_inode (pid, path_unlink);
2060040     if (inode_unlink == NULL)
2060041     {
2060042         return (-1);
2060043     }
2060044     //
2060045     // If it is a directory, verify that it is empty.
2060046     //
2060047     if (S_ISDIR (inode_unlink->mode))
2060048     {
2060049         if (!inode_dir_empty (inode_unlink))
2060050         {
2060051             inode_put (inode_unlink);
2060052             errset (ENOTEMPTY); // Directory not
2060053             // empty.
2060054             return (-1);
2060055         }

```

```

2060056     }
2060057     //
2060058     // Get the inode of the directory containing it.
2060059     //
2060060     inode_directory = path_inode (pid, path_directory);
2060061     if (inode_directory == NULL)
2060062     {
2060063         inode_put (inode_unlink);
2060064         return (-1);
2060065     }
2060066     //
2060067     // Check if something is mounted on the directory.
2060068     //
2060069     if (inode_directory->sb_attached != NULL)
2060070     {
2060071         //
2060072         // Must select the right directory.
2060073         //
2060074         device = inode_directory->sb_attached->device;
2060075         inode_put (inode_directory);
2060076         inode_directory = inode_get (device, 1);
2060077         if (inode_directory == NULL)
2060078         {
2060079             inode_put (inode_unlink);
2060080             return (-1);
2060081         }
2060082     }
2060083     //
2060084     // Check if write is allowed for the file system.
2060085     //
2060086     if (inode_directory->sb->options & MOUNT_RO)
2060087     {
2060088         errset (EROFS); // Read-only file system.
2060089         return (-1);
2060090     }
2060091     //
2060092     // Verify access permissions for the directory. The
2060093     // number "3" means
2060094     // that the user must have access permission and
2060095     // write permission:
2060096     // "-wx" == 2+1 == 3.
2060097     //
2060098     status = inode_check (inode_directory, S_IFDIR, 3,
2060099                          ps->euid, ps->egid);
2060100     if (status != 0)
2060101     {
2060102         errset (EPERM); // Operation not permitted.
2060103         inode_put (inode_unlink);
2060104         inode_put (inode_directory);
2060105         return (-1);
2060106     }
2060107     //
2060108     // Get the base name to be unlinked: this will alter
2060109     // the
2060110     // original path.
2060111     //
2060112     name_unlink = basename (path_unlink);
2060113     //
2060114     // Read the directory content and try to locate the
2060115     // item to unlink.
2060116     //
2060117     for (start = 0;
2060118          start < inode_directory->size;
2060119          start += inode_directory->sb->blksize)
2060120     {
2060121         size_read =
2060122             inode_file_read (inode_directory, start,
2060123                             buffer,
2060124                             inode_directory->sb->blksize,
2060125                             NULL);
2060126         if (size_read < sizeof (directory_t))
2060127         {
2060128             break;
2060129         }
2060130         //
2060131         // Scan the directory portion just read, for the
2060132         // item to unlink.
2060133         //
2060134         dir = (directory_t *) buffer;
2060135         //
2060136         for (d = 0; d < size_read;
2060137              d += (sizeof (directory_t)), dir++)
2060138         {
2060139             if ((dir->ino != 0)
2060140                 &&
2060141                 (strcmp (dir->name, name_unlink, NAME_MAX) == 0))

```



```

2000143 {
2000144     //
2000145     // Found the corresponding item: unlink
2000146     // the inode.
2000147     //
2000148     dir->ino = 0;
2000149     //
2000150     // Update the directory inside the file
2000151     // system.
2000152     //
2000153     size_written =
2000154     inode_file_write (inode_directory,
2000155                       start, buffer, size_read);
2000156     if (size_written != size_read)
2000157     {
2000158         //
2000159         // Write problem: just tell.
2000160         //
2000161         k_printf
2000162         ("kernel alert: directory "
2000163          "write error!\n");
2000164     }
2000165     //
2000166     // Update directory inode and put inode.
2000167     // If the unlinked
2000168     // inode was a directory, the parent
2000169     // directory inode
2000170     // must reduce the file system link
2000171     // count.
2000172     //
2000173     if (S_ISDIR (inode_unlink->mode))
2000174     {
2000175         inode_directory->links--;
2000176     }
2000177     inode_directory->time = s_time (pid, NULL);
2000178     inode_directory->changed = 1;
2000179     inode_put (inode_directory);
2000180     //
2000181     // Reduce link inside unlinked inode and
2000182     // put inode.
2000183     //
2000184     inode_unlink->links--;
2000185     inode_unlink->changed = 1;
2000186     inode_unlink->time = s_time (pid, NULL);
2000187     inode_put (inode_unlink);
2000188     //
2000189     // Just return, as the work is done.
2000190     //
2000191     return (0);
2000192 }
2000193 }
2000194 }
2000195 //
2000196 // At this point, it was not possible to unlink the
2000197 // file.
2000198 //
2000199 inode_put (inode_unlink);
2000200 inode_put (inode_directory);
2000201 errset (EUNKNOWN); // Unknown error.
2000202 return (-1);
2000203 }

```

## 94.8.49 kernel/lib\_s/s\_wait.c

Si veda la sezione 87.63.

```

2070001 #include <kernel/proc.h>
2070002 #include <kernel/lib_s.h>
2070003 #include <errno.h>
2070004 -----
2070005 pid_t
2070006 s_wait (pid_t pid, int *status)
2070007 {
2070008     pid_t parent = pid;
2070009     pid_t child;
2070010     int child_available = 0;
2070011     //
2070012     // Find a dead child process.
2070013     //
2070014     for (child = 1; child < PROCESS_MAX; child++)
2070015     {
2070016         if (proc_table[child].ppid == parent)
2070017         {
2070018             child_available = 1; // Child found!
2070019             if (proc_table[child].status == PROC_ZOMBIE)
2070020             {
2070021                 break; // It is dead!

```

```

2070022     }
2070023     }
2070024     }
2070025     //
2070026     // If the index 'child' is a valid process number,
2070027     // a dead child was found.
2070028     //
2070029     if (child < PROCESS_MAX)
2070030     {
2070031         *status = proc_table[child].ret;
2070032         proc_available (child);
2070033         return (child);
2070034     }
2070035     else
2070036     {
2070037         if (child_available)
2070038         {
2070039             //
2070040             // There are child, but all alive.
2070041             //
2070042             // Go to sleep.
2070043             //
2070044             proc_table[parent].status = PROC_SLEEPING;
2070045             proc_table[parent].wakeuper_events =
2070046             WAKEUP_EVENT_SIGNAL;
2070047             proc_table[parent].wakeuper_signal = SIGCHLD;
2070048             return ((pid_t) 0);
2070049         }
2070050         else
2070051         {
2070052             //
2070053             // There are no child at all.
2070054             //
2070055             errset (ECHILD);
2070056             return ((pid_t) - 1);
2070057         }
2070058     }
2070059 }

```

## 94.8.50 kernel/lib\_s/s\_write.c

Si veda la sezione 87.64.

```

2080001 #include <kernel/proc.h>
2080002 #include <kernel/lib_s.h>
2080003 #include <errno.h>
2080004 #include <fcntl.h>
2080005 -----
2080006 #define DEBUG 0
2080007 -----
2080008 ssize_t
2080009 s_write (pid_t pid, int fdn, const void *buffer,
2080010         size_t count)
2080011 {
2080012     proc_t *ps;
2080013     fd_t *fd;
2080014     ssize_t size_written;
2080015     int status;
2080016     //
2080017     // Get process.
2080018     //
2080019     ps = proc_reference (pid);
2080020     //
2080021     // Get file descriptor.
2080022     //
2080023     fd = fd_reference (pid, &fdn);
2080024     if (fd == NULL || fd->file == NULL
2080025         || (fd->file->inode == NULL
2080026             && fd->file->sock == NULL))
2080027     {
2080028         //
2080029         // The file descriptor pointer is not valid.
2080030         //
2080031         errset (EBADF); // Bad file descriptor.
2080032         return ((ssize_t) - 1);
2080033     }
2080034     //
2080035     // Check if it is opened for write.
2080036     //
2080037     if (!(fd->file->oflags & O_WRONLY))
2080038     {
2080039         //
2080040         // The file is not opened for write.
2080041         //
2080042         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2080043         return ((ssize_t) - 1);
2080044     }

```

```

2080045 //
2080046 // Check if it is a directory inode: a directory can
2080047 // be
2080048 // read as a file descriptor, but cannot be written.
2080049 //
2080050 if (fd->file->inode != NULL
2080051     && (fd->file->inode->mode & S_IFDIR))
2080052 {
2080053     errset (EISDIR); // Is a directory.
2080054     return ((ssize_t) - 1);
2080055 }
2080056 //
2080057 // It should be a valid type of file or socket to be
2080058 // written.
2080059 // Check if it is a file opened in append mode: if
2080060 // so, must move
2080061 // the write offset to the end.
2080062 //
2080063 if (fd->file->inode != NULL && (fd->fl_flags & O_APPEND))
2080064 {
2080065     fd->file->offset = fd->file->inode->size;
2080066 }
2080067 //
2080068 // Check the kind of socket/file to be written and
2080069 // write it.
2080070 //
2080071 if (fd->file->sock != NULL)
2080072 {
2080073     //
2080074     // Send it.
2080075     //
2080076     size_written = s_send (pid, fdn, buffer, count, 0);
2080077 }
2080078 else if (fd->file->inode->mode & S_IFBLK ||
2080079         fd->file->inode->mode & S_IFCHR)
2080080 {
2080081     //
2080082     // A device is to be written.
2080083     //
2080084     size_written =
2080085         dev_io (pid,
2080086                (dev_t) fd->file->inode->direct[0],
2080087                (off_t) fd->file->offset,
2080088                (void *) buffer, count, NULL);
2080089 }
2080090 else if (fd->file->inode->mode & S_IFREG)
2080091 {
2080092     //
2080093     // A regular file is to be written.
2080094     //
2080095     size_written = inode_file_write (fd->file->inode,
2080096                                     fd->file->offset,
2080097                                     buffer, count);
2080098 }
2080099 else if (fd->file->inode->mode & S_IFIFO)
2080100 {
2080101     //
2080102     // A pipe is to be written.
2080103     //
2080104     size_written =
2080105         inode_pipe_write (fd->file->inode, buffer, count);
2080106     if (size_written == 0)
2080107     {
2080108         if (fd->file->inode->pipe_ref_read == 0)
2080109         {
2080110             //
2080111             // No read will be done anymore. Tell to
2080112             // the process.
2080113             //
2080114             status = s_kill ((pid_t) 0, pid, SIGPIPE);
2080115             if (status < 0)
2080116             {
2080117                 errset (EPIPE);
2080118                 return ((ssize_t) - 1);
2080119             }
2080120             else
2080121             {
2080122                 //
2080123                 // Wake up processes waiting to
2080124                 // read.
2080125                 //
2080126                 proc_wakeup_pipe_read (fd->file->inode);
2080127             }
2080128         }
2080129     }
2080130     {
2080131         //

```

```

2080132 // At the moment, nothing can be
2080133 // written.
2080134 //
2080135 if (fd->fl_flags & O_NONBLOCK)
2080136 {
2080137     //
2080138     // Cannot block.
2080139     //
2080140     errset (EAGAIN);
2080141     return ((ssize_t) - 1);
2080142 }
2080143 else
2080144 {
2080145     //
2080146     // Go to sleep.
2080147     //
2080148     proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
2080149     proc_table[pid].ret = 0;
2080150     proc_table[pid].wakeup_inode =
2080151         fd->file->inode;
2080152     proc_table[pid].wakeup_events =
2080153         WAKEUP_EVENT_PIPE_WRITE;
2080154     if (DEBUG)
2080155     {
2080156         k_printf
2080157             ("[%s] PID %i goes to sleep "
2080158              "waiting to write inside "
2080159              "a pipe.\n", __FILE__, pid);
2080160     }
2080161 }
2080162 }
2080163 }
2080164 else
2080165 {
2080166     //
2080167     // Wake up processes waiting to read.
2080168     //
2080169     proc_wakeup_pipe_read (fd->file->inode);
2080170 }
2080171 }
2080172 else
2080173 {
2080174     //
2080175     // Unsupported file type.
2080176     //
2080177     errset (E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED); // File type
2080178     // unsupported.
2080179     return ((ssize_t) - 1);
2080180 }
2080181 //
2080182 // Update the file descriptor internal offset, but
2080183 // only if it
2080184 // is a file.
2080185 //
2080186 if (fd->file->sock == NULL && size_written > 0)
2080187 {
2080188     fd->file->offset += size_written;
2080189 }
2080190 //
2080191 // Just return the size written, even if it is an
2080192 // error.
2080193 //
2080194 return (size_written);
2080195 }

```

## 94.9 os32: «kernel/main.h»

Si veda la sezione 93.13.

```

2090001 #ifndef _KERNEL_MAIN_H
2090002 #define _KERNEL_MAIN_H 1
2090003 //-----
2090004 #include <kernel/multiboot.h>
2090005 #include <stdint.h>
2090006 #include <sys/types.h>
2090007 //-----
2090008 void kmain (uint32_t magic, multiboot_t * mboot_data);
2090009 void menu (void);
2090010 pid_t run (char *path, char *argv[], char *envp[]);
2090011 //-----
2090012 #endif

```

94.9.1	kernel/main/build.h	628
94.9.2	kernel/main/crt0.s	628
94.9.3	kernel/main/kmain.c	629

94.9.4	kernel/main/menu.c	634
94.9.5	kernel/main/run.c	634
94.9.6	kernel/main/stack.s	635

## 94.9.1 kernel/main/build.h

« Si veda la sezione 93.13.

```
210001 #define BUILD_DATE "201108311936"
```

## 94.9.2 kernel/main/crt0.s

« Si veda la sezione 84.2.2.

```
210001 .extern kmain
210002 .extern _k_stack_top
210003 .extern _k_stack_bottom
210004 .global kstartup
210005 #####
210006 #
210007 # The kernel must be compiled as ELF, so that the
210008 # bootloader (GRUB or SYSLINUX) can recognize it.
210009 #
210010 #-----
210011 .section .text
210012 #-----
210013 #
210014 # At the beginning there is the code, but inside the
210015 # code there is also the multiboot header.
210016 # This is why we start with a jump.
210017 #
210018 kstartup:
210019     jmp start
210020 #
210021 # Here is the multiboot header, that must be placed
210022 # near the beginning of the image-file, but aligned at
210023 # a multiple of four bytes.
210024 #
210025 .align 4
210026 multiboot_header:
210027     .int 0x1BADB002          # magic
210028     .int 0x00000007        # flags
210029     .int -(0x1BADB002 + 0x00000007) # checksum
210030 #
210031 # Here starts really the code.
210032 #
210033 start:
210034 #
210035 # Set ESP at the stack bottom.
210036 #
210037 movl $_k_stack_bottom, %esp
210038 #
210039 # Reset flags inside EFLAGS, but must use the stack
210040 # to make it.
210041 #
210042 pushl $0
210043 popf
210044 #
210045 # Call function 'kmain()'. It is not the usual
210046 # 'main()' because we need to pass some data, but
210047 # it is not compatible with the
210048 # standard 'main()' prototype.
210049 #
210050 # void kmain (uint32_t magic, multiboot_t *info);
210051 #
210052 pushl %ebx # Pointer to the structure containing
210053           # data from the boot system.
210054 pushl %eax # Boot system signature.
210055 #
210056 call kmain # Do the call.
210057 #
210058 # Halt procedure.
210059 #
210060 halt:
210061 hlt # If the function 'kmain()' return, this
210062     # instruction will halt the CPU.
210063 jmp halt # If the CPU will resume working, the
210064         # HLT instruction will be repeated.
210065 #-----
210066 .align 4
210067 .section .data
210068 #-----
210069 .align 4
210070 .section .bss
210071 #-----
```

## 94.9.3 kernel/main/kmain.c

« Si veda la sezione 93.13.

```
212001 #include <kernel/main.h>
212002 #include <kernel/main/build.h>
212003 #include <kernel/lib_k.h>
212004 #include <kernel/driver/tty.h>
212005 #include <kernel/memory.h>
212006 #include <stdlib.h>
212007 #include <stdint.h>
212008 #include <kernel/driver/screen.h>
212009 #include <kernel/proc.h>
212010 #include <kernel/lib_s.h>
212011 #include <kernel/fs.h>
212012 #include <unistd.h>
212013 #include <stdint.h>
212014 #include <kernel/driver/kbd.h>
212015 #include <kernel/driver/ata.h>
212016 #include <kernel/dev.h>
212017 #include <kernel/blk.h>
212018 #include <fcntl.h>
212019 #include <string.h>
212020 #include <limits.h>
212021 #include <kernel/driver/pci.h>
212022 #include <kernel/net/icmp.h>
212023 #include <kernel/net/arp.h>
212024 #include <kernel/net/route.h>
212025 #include <kernel/net/tcp.h>
212026 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
212027 #include <errno.h>
212028 //-----
212029 static char command[MAX_CANON];
212030 //-----
212031 void
212032 kmain (uint32_t magic, multiboot_t * mboot_data)
212033 {
212034     int exit;
212035     pid_t pid;
212036     int counter;
212037     char *exec_argv[2];
212038     int status;
212039     ssize_t count;
212040     //
212041     // 0xAC15FEFE == 172.21.254.254
212042     //
212043     h_addr_t ip_to_be_found = 0xAC15FEFE;
212044     //
212045     // Reset video and select the initial console.
212046     //
212047     tty_init ();
212048     //
212049     // Verify 'multiboot' data.
212050     //
212051     if (magic == 0x2BADB002)
212052     {
212053         //
212054         // Save multiboot data.
212055         //
212056         mboot_save (mboot_data);
212057         //
212058         // Show compilation date and time, plus upper
212059         // memory limit.
212060         //
212061         k_printf ("os32 build %s ram %i Kibyte\n",
212062                 BUILD_DATE, (int) multiboot.mem_upper);
212063         //
212064         // Show also the command line.
212065         //
212066         k_printf ("%s\n", multiboot.cmdline);
212067         //
212068         // Set 'mb_max', for memory allocation.
212069         //
212070         mb_size (multiboot.mem_upper * 1024);
212071         //
212072         // keyboard initialization.
212073         //
212074         kbd_load ();
212075         //
212076         // Block cache initialization.
212077         //
212078         blk_cache_init ();
212079         //
212080         // PCI bus initialization.
212081         //
212082         pci_init ();
212083         //
212084         // File system management initialization.
212085         //
```

```

2120086 fs_init ();
2120087 //
2120088 // Set up processes.
2120089 //
2120090 proc_init ();
2120091 //
2120092 // Set up network.
2120093 //
2120094 net_init ();
2120095 }
2120096 else
2120097 {
2120098 //
2120099 // If it is not a multiboot loader, it is an
2120100 // error.
2120101 //
2120102 k_printf
2120103 ("os32 build %s. ERROR. no "
2120104  "\multiboot\" header!\n", BUILD_DATE);
2120105 k_printf ("[%s] system halted\n", __func__);
2120106 k_exit ();
2120107 }
2120108 //
2120109 // The kernel will run interactively.
2120110 //
2120111 k_printf
2120112 ("-----
2120113  "\n
2120114  "| 'h' followed by [Enter] to show a menu |"
2120115  "\n
2120116  "-----
2120117  "\n");
2120118 // menu ();
2120119 //
2120120 //
2120121 //
2120122 for (exit = 0; exit == 0;)
2120123 {
2120124 //
2120125 // While in kernel code, timer interrupt don't
2120126 // start the
2120127 // scheduler. The kernel must leave control to
2120128 // the scheduler
2120129 // via a null system call.
2120130 //
2120131 sys (SYS_0, NULL, 0);
2120132 //
2120133 // Back to work: read the keyboard from the TTY
2120134 // device.
2120135 //
2120136 count =
2120137 dev_io ((pid_t) 0, (dev_t) DEV_TTY, DEV_READ,
2120138         (off_t) 0, command, (size_t) MAX_CANON,
2120139         NULL);
2120140 //
2120141 // Check if there is a command: the kernel does
2120142 // not
2120143 // go to sleep.
2120144 //
2120145 if (count < 0)
2120146 {
2120147     if (errno == EAGAIN)
2120148     {
2120149         //
2120150         // No command is ready in the buffer
2120151         // keyboard.
2120152         //
2120153         continue;
2120154     }
2120155     else
2120156     {
2120157         k_perror (NULL);
2120158         continue;
2120159     }
2120160 }
2120161 if (count == 0)
2120162 {
2120163     //
2120164     // No command is ready in the buffer
2120165     // keyboard.
2120166     //
2120167     continue;
2120168 }
2120169 if (count == 1)
2120170 {
2120171     //
2120172     // Just [Enter] was pressed.

```

```

2120173 //
2120174     continue;
2120175 }
2120176 if (count > MAX_CANON)
2120177 {
2120178     //
2120179     // Something impossible!
2120180     //
2120181     continue;
2120182 }
2120183 //
2120184 // The last character is the "line delimiter"
2120185 // (new line et al.),
2120186 // or zero in case of EOF. The last character is
2120187 // replaced with
2120188 // zero, so that the command becomes a
2120189 // terminated string.
2120190 //
2120191 command[count - 1] = 0;
2120192 //
2120193 // A command was typed: start to check what it
2120194 // was.
2120195 //
2120196 if (strncmp (command, "1", MAX_CANON) == 0)
2120197 {
2120198     //
2120199     // Kill init.
2120200     //
2120201     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 1, SIGKILL);
2120202 }
2120203 else if (strncmp (command, "2", MAX_CANON) == 0)
2120204 {
2120205     //
2120206     // Kill proc. 2
2120207     //
2120208     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 2, SIGTERM);
2120209 }
2120210 else if (strncmp (command, "3", MAX_CANON) == 0)
2120211 {
2120212     //
2120213     // Kill proc. 3
2120214     //
2120215     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 3, SIGTERM);
2120216 }
2120217 else if (strncmp (command, "4", MAX_CANON) == 0)
2120218 {
2120219     //
2120220     // Kill proc. 4
2120221     //
2120222     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 4, SIGTERM);
2120223 }
2120224 else if (strncmp (command, "5", MAX_CANON) == 0)
2120225 {
2120226     //
2120227     // Kill proc. 5
2120228     //
2120229     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 5, SIGTERM);
2120230 }
2120231 else if (strncmp (command, "6", MAX_CANON) == 0)
2120232 {
2120233     //
2120234     // Kill proc. 6
2120235     //
2120236     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 6, SIGTERM);
2120237 }
2120238 else if (strncmp (command, "7", MAX_CANON) == 0)
2120239 {
2120240     //
2120241     // Kill proc. 7
2120242     //
2120243     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 7, SIGTERM);
2120244 }
2120245 else if (strncmp (command, "8", MAX_CANON) == 0)
2120246 {
2120247     //
2120248     // Kill proc. 8
2120249     //
2120250     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 8, SIGTERM);
2120251 }
2120252 else if (strncmp (command, "9", MAX_CANON) == 0)
2120253 {
2120254     //
2120255     // Kill proc. 9
2120256     //
2120257     s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 9, SIGTERM);
2120258 }
2120259 else if (strncmp (command, "A", MAX_CANON) == 0)

```

```

2120260 {
2120261 //
2120262 // Kill proc. 10
2120263 //
2120264 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 10, SIGTERM);
2120265 }
2120266 else if (strcmp (command, "B", MAX_CANON) == 0)
2120267 {
2120268 //
2120269 // Kill proc. 11
2120270 //
2120271 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 11, SIGTERM);
2120272 }
2120273 else if (strcmp (command, "C", MAX_CANON) == 0)
2120274 {
2120275 //
2120276 // Kill proc. 12
2120277 //
2120278 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 12, SIGTERM);
2120279 }
2120280 else if (strcmp (command, "D", MAX_CANON) == 0)
2120281 {
2120282 //
2120283 // Kill proc. 13
2120284 //
2120285 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 13, SIGTERM);
2120286 }
2120287 else if (strcmp (command, "E", MAX_CANON) == 0)
2120288 {
2120289 //
2120290 // Kill proc. 14
2120291 //
2120292 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 14, SIGTERM);
2120293 }
2120294 else if (strcmp (command, "F", MAX_CANON) == 0)
2120295 {
2120296 //
2120297 // Kill proc. 15
2120298 //
2120299 s_kill ((pid_t) 0, (pid_t) 15, SIGTERM);
2120300 }
2120301 else if (strcmp (command, "a", MAX_CANON) == 0)
2120302 {
2120303 run ("/bin/aaa", NULL, NULL);
2120304 }
2120305 else if (strcmp (command, "b", MAX_CANON) == 0)
2120306 {
2120307 run ("/bin/bbb", NULL, NULL);
2120308 }
2120309 else if (strcmp (command, "c", MAX_CANON) == 0)
2120310 {
2120311 run ("/bin/ccc", NULL, NULL);
2120312 }
2120313 else if (strcmp (command, "f", MAX_CANON) == 0)
2120314 {
2120315 pid = fork ();
2120316 if (pid == -1)
2120317 {
2120318 k_perror (NULL);
2120319 }
2120320 else if (pid == 0)
2120321 {
2120322 //
2120323 // Get child real pid.
2120324 //
2120325 pid = getpid ();
2120326 //
2120327 // Please note that the child is no more
2120328 // a kernel, and can access to process
2120329 // system calls.
2120330 //
2120331 for (counter = 0; counter < 60; counter++)
2120332 {
2120333 z_printf ("%lx", (int) pid);
2120334 sleep (1);
2120335 }
2120336 }
2120337 else
2120338 {
2120339 z_printf ("io sono il genitore di %i\n", pid);
2120340 }
2120341 }
2120342 else if (strcmp (command, "g", MAX_CANON) == 0)
2120343 {
2120344 gdt_print (&gdt_register, 0, 20);
2120345 }
2120346 else if (strcmp (command, "G", MAX_CANON) == 0)

```

```

2120347 {
2120348 gdt_print (&gdt_register, 21, 41);
2120349 }
2120350 else if (strcmp (command, "h", MAX_CANON) == 0)
2120351 {
2120352 menu ();
2120353 }
2120354 else if (strcmp (command, "i", MAX_CANON) == 0)
2120355 {
2120356 idt_print (&idt_register, 0, 20);
2120357 }
2120358 else if (strcmp (command, "I", MAX_CANON) == 0)
2120359 {
2120360 idt_print (&idt_register, 21, 41);
2120361 }
2120362 else if (strcmp (command, "m", MAX_CANON) == 0)
2120363 {
2120364 mb_print ();
2120365 }
2120366 else if (strcmp (command, "n", MAX_CANON) == 0)
2120367 {
2120368 inode_print ();
2120369 }
2120370 else if (strcmp (command, "p", MAX_CANON) == 0)
2120371 {
2120372 proc_print ();
2120373 }
2120374 else if (strcmp (command, "s", MAX_CANON) == 0)
2120375 {
2120376 sb_print ();
2120377 }
2120378 else if (strcmp (command, "t", MAX_CANON) == 0)
2120379 {
2120380 k_printf ("clock: %lli time: %i\n",
2120381 (long long int) k_clock (),
2120382 (int) k_time (NULL));
2120383 }
2120384 else if (strcmp (command, "T", MAX_CANON) == 0)
2120385 {
2120386 while (1)
2120387 {
2120388 k_printf ("clock: %lli time: %i\n",
2120389 (long long int) k_clock (),
2120390 (int) k_time (NULL));
2120391 }
2120392 }
2120393 else if (strcmp (command, "w", MAX_CANON) == 0)
2120394 {
2120395 status = s_open ((pid_t) 0, "/tmp/test",
2120396 O_WRONLY | O_CREAT |
2120397 O_TRUNC, 0644);
2120398 //
2120399 if (status >= 0)
2120400 {
2120401 status = s_close ((pid_t) 0, status);
2120402 if (status != 0)
2120403 {
2120404 k_perror (NULL);
2120405 }
2120406 }
2120407 }
2120408 else if (strcmp (command, "x", MAX_CANON) == 0)
2120409 {
2120410 //
2120411 // Load init.
2120412 //
2120413 exec_argv[0] = "/bin/init";
2120414 exec_argv[1] = NULL;
2120415 pid = run ("/bin/init", exec_argv, NULL);
2120416 //
2120417 // Just sleep.
2120418 //
2120419 while (1)
2120420 {
2120421 sys (SYS_0, NULL, 0);
2120422 }
2120423 }
2120424 else if (strcmp (command, "q", MAX_CANON) == 0)
2120425 {
2120426 k_printf ("System halted!\n");
2120427 return;
2120428 }
2120429 else if (strcmp (command, "y", MAX_CANON) == 0)
2120430 {
2120431 // icmp_test3 ();
2120432 // icmp_test2 ();
2120433 // ip_test2 ();

```

```

2120434 // ip_test ();
2120435 tcp_test ();
2120436 }
2120437 else if (strncmp (command, "r", MAX_CANON) == 0)
2120438 {
2120439     arp_print ();
2120440 }
2120441 else if (strncmp (command, "R", MAX_CANON) == 0)
2120442 {
2120443     arp_request (ip_to_be_found);
2120444 }
2120445 }
2120446 }

```

#### 94.9.4 kernel/main/menu.c

« Si veda la sezione 93.13.

```

2130001 #include <kernel/main.h>
2130002 #include <kernel/lib_k.h>
2130003 //-----
2130004 void
2130005 menu (void)
2130006 {
2130007     k_printf
2130008     ("-----
2130009     "\n"
2130010     "| h   show this menu           .-----|"
2130011     "\n"
2130012     "| t   show internal timer values |all   ||"
2130013     "\n"
2130014     "| f   fork the kernel           |commands ||"
2130015     "\n"
2130016     "| m   memory map (HEX)         |followed ||"
2130017     "\n"
2130018     "| g|G show GDT table first 21+21 items|by [Enter] ||"
2130019     "\n"
2130020     "| i|I show IDT table first 21+21 items'-----'"
2130021     "\n"
2130022     "| p   process status list       |"
2130023     "\n"
2130024     "| s   super block list          |"
2130025     "\n"
2130026     "| n   list of active inodes     |"
2130027     "\n"
2130028     "| 1..9 kill process 1 to 9      |"
2130029     "\n"
2130030     "| A..F kill process 10 to 15    |"
2130031     "\n"
2130032     "| a..c run programs '/bin/aaa' to '/bin/ccc'"
2130033     "\n"
2130034     "|           in paralel          |"
2130035     "\n"
2130036     "| r   ARP table                 |"
2130037     "\n"
2130038     "| x   exit kernel interaction, start '/bin/init'"
2130039     "\n"
2130040     "| q   quit kernel               |"
2130041     "\n"
2130042     "-----"
2130043     "\n");
2130044 }

```

#### 94.9.5 kernel/main/run.c

« Si veda la sezione 93.13.

```

2140001 #include <kernel/main.h>
2140002 #include <kernel/proc.h>
2140003 #include <kernel/lib_k.h>
2140004 #include <unistd.h>
2140005 //-----
2140006 pid_t
2140007 run (char *path, char *argv[], char *envp[])
2140008 {
2140009     pid_t pid;
2140010     //
2140011     pid = fork ();
2140012     if (pid == -1)
2140013     {
2140014         k_perror (NULL);
2140015     }
2140016     else if (pid == 0)
2140017     {
2140018         execve (path, argv, envp);
2140019         z_perror (NULL);
2140020         _exit (0);

```

```

2140021     }
2140022     return (pid);
2140023 }

```

#### 94.9.6 kernel/main/stack.s

« Si veda la sezione 93.13.

```

2150001 .global _k_stack_top
2150002 .global _k_stack_bottom
2150003 #####
2150004 #
2150005 # Kernel stack size. The value 0x010000 is equal to
2150006 # 1 Mibyte.
2150007 # Please note that if the kernel stack is too little,
2150008 # there is no way to check it.
2150009 #
2150010 .equ STACK_SIZE, 0x010000
2150011 #-----
2150012 .align 4
2150013 .section .bss
2150014 #-----
2150015 #
2150016 # At the end is placed the space for the kernel stack,
2150017 # with no initialization.
2150018 #
2150019 _k_stack_top:
2150020 .space STACK_SIZE
2150021 _k_stack_bottom:
2150022 #-----

```

#### 94.10 os32: «kernel/memory.h»

« Si veda la sezione 93.14.

```

2160001 #ifndef _KERNEL_MEMORY_H
2160002 #define _KERNEL_MEMORY_H    1
2160003 //-----
2160004 #include <stdint.h>
2160005 #include <stddef.h>
2160006 #include <sys/types.h>
2160007 //-----
2160008 #define MEM_BLOCK_SIZE 0x1000 // 4 Ki/block
2160009 #define MEM_MAX_BLOCKS 0x100000 // 1 Mi blocks
2160010 // = 4 Gibyte
2160011
2160012 extern uint32_t mb_table[MEM_MAX_BLOCKS / 32]; // [1]
2160013 //
2160014 // [1] Memory blocks map.
2160015 //
2160016 extern unsigned int mb_max; // Memory blocks max.
2160017 //-----
2160018 typedef unsigned int addr_t;
2160019 //-----
2160020 uint32_t *mb_reference (void);
2160021 ssize_t mb_alloc (addr_t address, size_t size);
2160022 void mb_free (addr_t address, size_t size);
2160023 int mb_reduce (addr_t address, size_t new, size_t previous);
2160024 void mb_clean (addr_t address, size_t size);
2160025 addr_t mb_alloc_size (size_t size);
2160026 void mb_print (void);
2160027 void mb_size (size_t size);
2160028 //-----
2160029 #endif

```

94.10.1	kernel/memory/mb_alloc.c	636
94.10.2	kernel/memory/mb_alloc_size.c	637
94.10.3	kernel/memory/mb_clean.c	638
94.10.4	kernel/memory/mb_free.c	638
94.10.5	kernel/memory/mb_print.c	639
94.10.6	kernel/memory/mb_public.c	640
94.10.7	kernel/memory/mb_reduce.c	640
94.10.8	kernel/memory/mb_reference.c	641
94.10.9	kernel/memory/mb_size.c	641

## 94.10.1 kernel/memory/mb\_alloc.c

« Si veda la sezione 93.14.

```

2170001 #include <kernel/memory.h>
2170002 #include <kernel/ibm_i386.h>
2170003 #include <sys/os32.h>
2170004 #include <kernel/lib_k.h>
2170005 //-----
2170006 #define DEBUG 0
2170007 //-----
2170008 static int mb_block_set1 (int block);
2170009 //-----
2170010 ssize_t
2170011 mb_alloc (addr_t address, size_t size)
2170012 {
2170013     unsigned int bstart;
2170014     unsigned int bsize;
2170015     unsigned int bend;
2170016     unsigned int i;
2170017     ssize_t allocated = 0;
2170018     addr_t block_address;
2170019     //
2170020     if (size == 0)
2170021     {
2170022         //
2170023         // Zero means nothing.
2170024         //
2170025         allocated = 0;
2170026         return (allocated);
2170027     }
2170028     //
2170029     // Show what was requested.
2170030     //
2170031     if (DEBUG)
2170032     {
2170033         k_printf ("%s(%i, %zi)", __func__,
2170034                 (unsigned int) address, size);
2170035     }
2170036     //
2170037     // Calculate starting block of memory.
2170038     //
2170039     bstart = address / MEM_BLOCK_SIZE;
2170040     //
2170041     // Calculating size in term of blocks.
2170042     //
2170043     if (size % MEM_BLOCK_SIZE)
2170044     {
2170045         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE + 1;
2170046     }
2170047     else
2170048     {
2170049         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE;
2170050     }
2170051     //
2170052     // Calculate the block number after the
2170053     // end of the requested memory area.
2170054     //
2170055     bend = bstart + bsize;
2170056     //
2170057     // Scan the memory map and allocate.
2170058     //
2170059     for (i = bstart; i < bend; i++)
2170060     {
2170061         if (mb_block_set1 (i))
2170062         {
2170063             allocated += MEM_BLOCK_SIZE;
2170064         }
2170065         else
2170066         {
2170067             block_address = i;
2170068             block_address += MEM_BLOCK_SIZE;
2170069             k_printf
2170070             ("[%s] Kernel alert: mem block "
2170071              "%x, at address "
2170072              "%x, already allocated!\n", __FILE__, i,
2170073              (unsigned int) block_address);
2170074             break;
2170075         }
2170076     }
2170077     //
2170078     //
2170079     //
2170080     return (allocated);
2170081 }
2170082 //-----
2170083 static int
2170084 mb_block_set1 (int block)
2170085

```

```

2170086 {
2170087     int i = block / 32;
2170088     int j = block % 32;
2170089     uint32_t mask = 0x80000000 >> j;
2170090     if (mb_table[i] & mask)
2170091     {
2170092         return (0); // The block is already set to
2170093         // 1 inside the map!
2170094     }
2170095     else
2170096     {
2170097         mb_table[i] = mb_table[i] | mask;
2170098         return (1);
2170099     }
2170100 }

```

## 94.10.2 kernel/memory/mb\_alloc\_size.c

« Si veda la sezione 93.14.

```

2180001 #include <kernel/memory.h>
2180002 #include <kernel/ibm_i386.h>
2180003 #include <kernel/lib_k.h>
2180004 #include <sys/os32.h>
2180005 #include <errno.h>
2180006 //-----
2180007 #define DEBUG 0
2180008 //-----
2180009 static int mb_block_status (int block);
2180010 //-----
2180011 addr_t
2180012 mb_alloc_size (size_t size)
2180013 {
2180014     unsigned int bsize;
2180015     unsigned int i;
2180016     unsigned int j;
2180017     unsigned int found = 0;
2180018     addr_t alloc_addr;
2180019     ssize_t alloc_size;
2180020     //
2180021     //
2180022     //
2180023     if (size == 0)
2180024     {
2180025         errset (EINVAL);
2180026         return ((addr_t) 0);
2180027     }
2180028     //
2180029     // Show what was requested.
2180030     //
2180031     if (DEBUG)
2180032     {
2180033         k_printf ("%s(%zi)", __func__, size);
2180034     }
2180035     //
2180036     // Calculate block size.
2180037     //
2180038     if (size % MEM_BLOCK_SIZE)
2180039     {
2180040         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE + 1;
2180041     }
2180042     else
2180043     {
2180044         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE;
2180045     }
2180046     //
2180047     // Scan for a contiguous space in memory.
2180048     //
2180049     for (i = 0; i < (mb_max - bsize) && !found; i++)
2180050     {
2180051         for (j = 0; j < bsize; j++)
2180052         {
2180053             found = !mb_block_status (i + j);
2180054             if (!found)
2180055             {
2180056                 i += j;
2180057                 break;
2180058             }
2180059         }
2180060     }
2180061     //
2180062     // If the space was found, allocate it.
2180063     //
2180064     if (found && (j == bsize))
2180065     {
2180066         alloc_addr = i - 1;
2180067         alloc_addr *= MEM_BLOCK_SIZE;

```

```

2180068     alloc_size = bsize * MEM_BLOCK_SIZE;
2180069     alloc_size =
2180070     mb_alloc (alloc_addr, (size_t) alloc_size);
2180071     //
2180072     if (alloc_size <= 0)
2180073     {
2180074         errset (ENOMEM);
2180075         return ((addr_t) 0);
2180076     }
2180077     else if (alloc_size < size)
2180078     {
2180079         mb_free (alloc_addr, (size_t) alloc_size);
2180080         errset (ENOMEM);
2180081         return ((addr_t) 0);
2180082     }
2180083     else
2180084     {
2180085         //
2180086         // Clean memory before return.
2180087         //
2180088         mb_clean (alloc_addr, (size_t) alloc_size);
2180089         //
2180090         //
2180091         //
2180092         return (alloc_addr);
2180093     }
2180094 }
2180095 else
2180096 {
2180097     errset (ENOMEM);
2180098     return ((addr_t) 0);
2180099 }
2180100 }
2180101 //-----
2180102 static int
2180103 mb_block_status (int block)
2180104 {
2180105     int i = block / 32;
2180106     int j = block % 32;
2180107     uint32_t mask = 0x80000000 >> j;
2180108     return ((int) (mb_table[i] & mask));
2180109 }
2180110 }

```

### 94.10.3 kernel/memory/mb\_clean.c

« Si veda la sezione 93.14.

```

2190001 #include <kernel/memory.h>
2190002 //-----
2190003 void
2190004 mb_clean (addr_t address, size_t size)
2190005 {
2190006     unsigned int i;
2190007     char *mem;
2190008     //
2190009     mem = (char *) address;
2190010     //
2190011     for (i = 0; i < size; i++)
2190012     {
2190013         mem[i] = 0;
2190014     }
2190015 }

```

### 94.10.4 kernel/memory/mb\_free.c

« Si veda la sezione 93.14.

```

2200001 #include <kernel/memory.h>
2200002 #include <kernel/ibm_i386.h>
2200003 #include <sys/os32.h>
2200004 #include <kernel/lib_k.h>
2200005 //-----
2200006 #define DEBUG 0
2200007 //-----
2200008 static int mb_block_set0 (int block);
2200009 //-----
2200010 void
2200011 mb_free (addr_t address, size_t size)
2200012 {
2200013     unsigned int bstart;
2200014     unsigned int bsize;
2200015     unsigned int bend;
2200016     unsigned int i;
2200017     addr_t block_address;
2200018     //
2200019     // k_printf ("releasing 0x%x, size 0x%x\n", (int)

```

```

2200020 // address,
2200021 // (int) size);
2200022 //
2200023 if (size == 0)
2200024 {
2200025     //
2200026     // Zero means nothing.
2200027     //
2200028     return;
2200029 }
2200030 //
2200031 // Show what was requested.
2200032 //
2200033 if (DEBUG)
2200034 {
2200035     k_printf ("%s(%i, %zi)", __func__,
2200036             (unsigned int) address, size);
2200037 }
2200038 //
2200039 // Calculate size in term of blocks.
2200040 //
2200041 if (size % MEM_BLOCK_SIZE)
2200042 {
2200043     bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE + 1;
2200044 }
2200045 else
2200046 {
2200047     bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE;
2200048 }
2200049 //
2200050 // Calculate start address in term of blocks.
2200051 //
2200052 bstart = address / MEM_BLOCK_SIZE;
2200053 //
2200054 // Calculate end address, in term of blocks.
2200055 // This address is after the memory area to
2200056 // be released.
2200057 //
2200058 bend = bstart + bsize;
2200059 //
2200060 // Scan the memory map to free memory blocks.
2200061 //
2200062 for (i = bstart; i < bend; i++)
2200063 {
2200064     if (mb_block_set0 (i))
2200065     {
2200066         ;
2200067     }
2200068     else
2200069     {
2200070         block_address = i;
2200071         block_address *= MEM_BLOCK_SIZE;
2200072         k_printf
2200073             ("[%s] Kernel alert: mem block "
2200074              "0x%x, at address "
2200075              "0x%x, already released!\n", __FILE__, i,
2200076              (unsigned int) block_address);
2200077     }
2200078 }
2200079 }
2200080 //-----
2200081 static int
2200082 mb_block_set0 (int block)
2200083 {
2200084     int i = block / 32;
2200085     int j = block % 32;
2200086     uint32_t mask = 0x80000000 >> j;
2200087     if (mb_table[i] & mask)
2200088     {
2200089         mb_table[i] = mb_table[i] & ~mask;
2200090         return (1);
2200091     }
2200092     else
2200093     {
2200094         return (0); // The block is already set to
2200095                     // 0 inside the map!
2200096     }
2200097 }
2200098 }

```

### 94.10.5 kernel/memory/mb\_print.c

« Si veda la sezione 93.14.

```

2210001 #include <kernel/memory.h>
2210002 #include <kernel/ibm_i386.h>
2210003 #include <sys/os32.h>

```



```

2210004 #include <kernel/lib_k.h>
2210005 #include <kernel/multiboot.h>
2210006 //-----
2210007 void
2210008 mb_print (void)
2210009 {
2210010     unsigned int block;
2210011     unsigned int blocks =
2210012         (multiboot.mem_upper * 1024 / MEM_BLOCK_SIZE);
2210013     int i;
2210014     int j;
2210015     uint32_t mask;
2210016     unsigned int start = 0;
2210017     unsigned int stop = 0;
2210018     unsigned int status = 0;
2210019     //
2210020     k_printf ("Hex mem map, blocks of %x:", MEM_BLOCK_SIZE);
2210021     //
2210022     for (block = 0; block < blocks; block++)
2210023     {
2210024         i = block / 32;
2210025         j = block % 32;
2210026         mask = 0x80000000 >> j;
2210027         if (mb_table[i] & mask)
2210028         {
2210029             //
2210030             // Allocated block
2210031             //
2210032             if (status == 0)
2210033             {
2210034                 status = 1;
2210035                 start = block;
2210036             }
2210037         }
2210038         else
2210039         {
2210040             //
2210041             // Not allocated block.
2210042             //
2210043             if (status == 1)
2210044             {
2210045                 status = 0;
2210046                 stop = block;
2210047             }
2210048         }
2210049         //
2210050         //
2210051         //
2210052         if (stop > 0)
2210053         {
2210054             k_printf (" %x-%x", start, stop);
2210055             start = 0;
2210056             stop = 0;
2210057         }
2210058     }
2210059     k_printf ("\n");
2210060 }

```

#### 94.10.6 kernel/memory/mb\_public.c

«

Si veda la sezione 93.14.

```

2220001 #include <kernel/memory.h>
2220002 #include <stdint.h>
2220003 //-----
2220004 uint32_t mb_table[MEM_MAX_BLOCKS / 32]; // Memory
2220005 // blocks map.
2220006 unsigned int mb_max = MEM_MAX_BLOCKS; // Memory
2220007 // blocks max.
2220008 //-----

```

#### 94.10.7 kernel/memory/mb\_reduce.c

«

Si veda la sezione 93.14.

```

2230001 #include <kernel/memory.h>
2230002 #include <kernel/ibm_i386.h>
2230003 #include <sys/os32.h>
2230004 #include <errno.h>
2230005 //-----
2230006 int
2230007 mb_reduce (addr_t address, size_t new, size_t previous)
2230008 {
2230009     addr_t start;
2230010     addr_t end;
2230011     size_t size;
2230012     //

```

```

2230013 //
2230014 //
2230015 if (new > previous)
2230016 {
2230017     //
2230018     // We are reducing, not extending!
2230019     //
2230020     errset (EINVAL);
2230021     return (-1);
2230022 }
2230023 //
2230024 //
2230025 //
2230026 if (new == previous)
2230027 {
2230028     //
2230029     // Nothing to do.
2230030     //
2230031     return (0);
2230032 }
2230033 //
2230034 // Correct sizes to conform to memory blocks.
2230035 //
2230036 start = address + new;
2230037 if (start % MEM_BLOCK_SIZE)
2230038 {
2230039     start /= MEM_BLOCK_SIZE;
2230040     start++;
2230041     start += MEM_BLOCK_SIZE;
2230042 }
2230043 //
2230044 end = address + previous;
2230045 end /= MEM_BLOCK_SIZE;
2230046 end *= MEM_BLOCK_SIZE;
2230047 //
2230048 size = end - start;
2230049 //
2230050 // Finally release the extra memory, no more used.
2230051 //
2230052 mb_free (start, size);
2230053 //
2230054 // Ok.
2230055 //
2230056 return (0);
2230057 }

```

#### 94.10.8 kernel/memory/mb\_reference.c

«

Si veda la sezione 93.14.

```

2240001 #include <stdint.h>
2240002 #include <kernel/memory.h>
2240003 //-----
2240004 uint32_t *
2240005 mb_reference (void)
2240006 {
2240007     return mb_table;
2240008 }

```

#### 94.10.9 kernel/memory/mb\_size.c

«

Si veda la sezione 93.14.

```

2250001 #include <kernel/memory.h>
2250002 //-----
2250003 void
2250004 mb_size (size_t size)
2250005 {
2250006     mb_max = size / MEM_BLOCK_SIZE;
2250007 }

```

#### 94.11 os32: «kernel/multiboot.h»

«

Si veda la sezione 93.15.

```

2260001 #ifndef _KERNEL_MULTIBOOT_H
2260002 #define _KERNEL_MULTIBOOT_H 1
2260003 //-----
2260004 #include <inttypes.h>
2260005 //-----
2260006 #define MBOOT_CMDLINE_MAX 4096
2260007 #define MBOOT_CMDLINE_OPTION_MAX 1024
2260008 #define MBOOT_CMDLINE_ARGUMENTS_MAX 32
2260009 //-----
2260010 typedef struct
2260011 {

```

```

2260012 uint32_t flags;
2260013 uint32_t mem_lower;
2260014 uint32_t mem_upper;
2260015 uint32_t boot_device;
2260016 char *cmdline;
2260017 } multiboot_t;
2260018 //
2260019 typedef struct
2260020 {
2260021     uint32_t flags;
2260022     uint32_t mem_lower;
2260023     uint32_t mem_upper;
2260024     uint32_t boot_device;
2260025     char cmdline[MBOOT_CMDLINE_MAX];
2260026 } multiboot_save_t;
2260027 //
2260028 extern multiboot_save_t multiboot;
2260029 //-----
2260030 void mboot_save (multiboot_t * mboot_data);
2260031 char **mboot_cmdline_opt (const char *opt,
2260032                          const char *delim);
2260033 //-----
2260034 #endif

```

94.11.1 kernel/multiboot/mboot\_cmdline\_opt.c .....642

94.11.2 kernel/multiboot/mboot\_public.c ..... 643

94.11.3 kernel/multiboot/mboot\_save.c ..... 643

94.11.1 kernel/multiboot/mboot\_cmdline\_opt.c

<

Si veda la sezione 93.15.

```

2270001 #include <stddef.h>
2270002 #include <kernel/multiboot.h>
2270003 #include <kernel/lib_k.h>
2270004 #include <string.h>
2270005 #include <errno.h>
2270006 //-----
2270007 char **
2270008 mboot_cmdline_opt (const char *opt, const char *delim)
2270009 {
2270010     static char option[MBOOT_CMDLINE_OPTION_MAX];
2270011     static char *argument[MBOOT_CMDLINE_ARGUMENTS_MAX];
2270012     char *a;
2270013     char *z;
2270014     char *t;
2270015     int i;
2270016     size_t size;
2270017     //
2270018     // Check input.
2270019     //
2270020     if (opt == NULL)
2270021     {
2270022         errset (EINVAL);
2270023         return (NULL);
2270024     }
2270025     //
2270026     // Find the option.
2270027     //
2270028     a = strstr (multiboot.cmdline, opt);
2270029     if (a == NULL)
2270030     {
2270031         return (NULL);
2270032     }
2270033     //
2270034     // Find the end of the option: might be a space or
2270035     // the end of the
2270036     // string.
2270037     //
2270038     z = strpbrk (a, " \t\n");
2270039     //
2270040     // Copy the option inside the static array
2270041     // 'option[]'.
2270042     //
2270043     if (z == NULL)
2270044     {
2270045         strncpy (option, a, MBOOT_CMDLINE_OPTION_MAX - 1);
2270046         option[MBOOT_CMDLINE_OPTION_MAX - 1] = 0;
2270047     }
2270048     else
2270049     {
2270050         size = (uintptr_t) z - (uintptr_t) a;
2270051         strncpy (option, a, size);
2270052         option[size] = 0;
2270053     }
2270054     //

```

```

2270055 // Find the option name, to be saved as the first
2270056 // argument.
2270057 //
2270058 t = strtok (option, "=");
2270059 if (t == NULL)
2270060 {
2270061     errset (EUNKNOWN);
2270062     return (NULL);
2270063 }
2270064 argument[0] = t;
2270065 //
2270066 // If there is no delimiter, replace it with a
2270067 // string containing
2270068 // just a space.
2270069 //
2270070 if (delim == NULL)
2270071 {
2270072     delim = " ";
2270073 }
2270074 //
2270075 for (i = 1; i < MBOOT_CMDLINE_ARGUMENTS_MAX; i++)
2270076 {
2270077     t = strtok (NULL, delim);
2270078     if (t == NULL)
2270079     {
2270080         //
2270081         // The argument will be an empty string,
2270082         // taken from
2270083         // the end of the option string.
2270084         //
2270085         argument[i] =
2270086             &option[MBOOT_CMDLINE_OPTION_MAX - 1];
2270087     }
2270088     else
2270089     {
2270090         argument[i] = t;
2270091     }
2270092 }
2270093 //
2270094 // Return.
2270095 //
2270096 return (argument);
2270097 }

```

94.11.2 kernel/multiboot/mboot\_public.c

Si veda la sezione 93.15.

<<

```

2280001 #include <kernel/multiboot.h>
2280002 //-----
2280003 multiboot_save_t multiboot;

```

94.11.3 kernel/multiboot/mboot\_save.c

<<

Si veda la sezione 93.15.

```

2280001 #include <kernel/multiboot.h>
2280002 #include <string.h>
2280003 #include <kernel/lib_k.h>
2280004 //-----
2280005 void
2280006 mboot_save (multiboot_t * mboot_data)
2280007 {
2280008     multiboot.flags = mboot_data->flags;
2280009     //
2280010     if ((mboot_data->flags & 1) > 0)
2280011     {
2280012         multiboot.mem_lower = mboot_data->mem_lower;
2280013         multiboot.mem_upper = mboot_data->mem_upper;
2280014     }
2280015     if ((mboot_data->flags & 2) > 0)
2280016     {
2280017         multiboot.boot_device = mboot_data->boot_device;
2280018     }
2280019     if ((mboot_data->flags & 4) > 0)
2280020     {
2280021         strncpy (multiboot.cmdline, mboot_data->cmdline,
2280022                 MBOOT_CMDLINE_MAX);
2280023     }
2280024     else
2280025     {
2280026         memset (multiboot.cmdline, 0, MBOOT_CMDLINE_MAX);
2280027     }
2280028 }

```



```

2300172 //
2300173 extern net_t net_table[NET_MAX_DEVICES];
2300174 //-----
2300175 int net_rx (void);
2300176 int net_tcp (void);
2300177 void net_init (void);
2300178 int net_index (h_addr_t ip);
2300179 int net_index_eth (h_addr_t ip, uint8_t mac[6],
2300180                  uintptr_t io);
2300181
2300182 net_buffer_eth_t *net_buffer_eth (int n);
2300183 net_buffer_lo_t *net_buffer_lo (int n);
2300184 void net_print (void);
2300185
2300186 //void net_eth_init          (int start);
2300187 int net_eth_tx (int dev, void *buffer, size_t size);
2300188 int net_eth_ip_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2300189                  const void *packet, size_t size);
2300190 //-----
2300191 #endif

```

94.12.1	kernel/net/arp.h	647
94.12.2	kernel/net/arp/arp_clean.c	648
94.12.3	kernel/net/arp/arp_index.c	648
94.12.4	kernel/net/arp/arp_init.c	649
94.12.5	kernel/net/arp/arp_print.c	649
94.12.6	kernel/net/arp/arp_public.c	649
94.12.7	kernel/net/arp/arp_reference.c	649
94.12.8	kernel/net/arp/arp_request.c	650
94.12.9	kernel/net/arp/arp_rx.c	651
94.12.10	kernel/net/icmp.h	653
94.12.11	kernel/net/icmp/icmp_rx.c	653
94.12.12	kernel/net/icmp/icmp_tx.c	655
94.12.13	kernel/net/icmp/icmp_tx_echo.c	656
94.12.14	kernel/net/icmp/icmp_tx_unreachable.c	656
94.12.15	kernel/net/ip.h	657
94.12.16	kernel/net/ip/ip_checksum.c	658
94.12.17	kernel/net/ip/ip_header.c	659
94.12.18	kernel/net/ip/ip_mask.c	659
94.12.19	kernel/net/ip/ip_public.c	660
94.12.20	kernel/net/ip/ip_reference.c	660
94.12.21	kernel/net/ip/ip_rx.c	660
94.12.22	kernel/net/ip/ip_tx.c	663
94.12.23	kernel/net/net_buffer_eth.c	665
94.12.24	kernel/net/net_buffer_lo.c	665
94.12.25	kernel/net/net_eth_ip_tx.c	666
94.12.26	kernel/net/net_eth_tx.c	668
94.12.27	kernel/net/net_index.c	668
94.12.28	kernel/net/net_index_eth.c	668
94.12.29	kernel/net/net_init.c	669
94.12.30	kernel/net/net_print.c	672
94.12.31	kernel/net/net_public.c	672
94.12.32	kernel/net/net_rx.c	673
94.12.33	kernel/net/route.h	674
94.12.34	kernel/net/route/route_init.c	674
94.12.35	kernel/net/route/route_print.c	675
94.12.36	kernel/net/route/route_public.c	675
94.12.37	kernel/net/route/route_remote_to_local.c	676
94.12.38	kernel/net/route/route_remote_to_router.c	676

94.12.39	kernel/net/route/route_sort.c	677
94.12.40	kernel/net/tcp.h	679
94.12.41	kernel/net/tcp/tcp.c	679
94.12.42	kernel/net/tcp/tcp_close.c	690
94.12.43	kernel/net/tcp/tcp_connect.c	691
94.12.44	kernel/net/tcp/tcp_rx_ack.c	692
94.12.45	kernel/net/tcp/tcp_rx_data.c	693
94.12.46	kernel/net/tcp/tcp_show.c	695
94.12.47	kernel/net/tcp/tcp_status.c	695
94.12.48	kernel/net/tcp/tcp_test.c	696
94.12.49	kernel/net/tcp/tcp_tx_ack.c	697
94.12.50	kernel/net/tcp/tcp_tx_raw.c	698
94.12.51	kernel/net/tcp/tcp_tx_rst.c	699
94.12.52	kernel/net/tcp/tcp_tx_sock.c	700
94.12.53	kernel/net/udp.h	702
94.12.54	kernel/net/udp/udp_tx.c	702

94.12.1 kernel/net/arp.h

Si veda la sezione 93.1.

```

2310001 #ifndef _KERNEL_NET_ARP_H
2310002 #define _KERNEL_NET_ARP_H 1
2310003 //-----
2310004 #include <stdint.h>
2310005 #include <sys/types.h>
2310006 #include <kernel/net/ip.h>
2310007 #include <arpa/inet.h>
2310008 //-----
2310009 #define ARP_HW_ETHERNET 1
2310010 #define ARP_HW_IEEE802 6 // Example, but not
2310011                          // used.
2310012 //-----
2310013 #define ARP_TYPE_REQUEST 1
2310014 #define ARP_TYPE_REPLY 2
2310015 //-----
2310016 typedef struct
2310017 {
2310018     uint16_t hardware_type;
2310019     uint16_t protocol_type;
2310020     uint8_t hardware_address_length;
2310021     uint8_t protocol_address_length;
2310022     uint16_t opcode;
2310023     uint8_t sender_mac[NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH];
2310024     uint32_t sender_ip; // Network byte order.
2310025     uint8_t target_mac[NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH];
2310026     uint32_t target_ip; // Network byte order.
2310027     uint8_t filler[18]; // [1]
2310028 } __attribute__((packed)) arp_packet_t;
2310029 //
2310030 // [1] The filler is just big enough to get a minimal
2310031 //      Ethernet frame size.
2310032 //
2310033 //-----
2310034 #define ARP_MAX_ITEMS 64
2310035 #define ARP_MAX_TIME 300 // Seconds.
2310036 //
2310037 typedef struct
2310038 {
2310039     time_t time;
2310040     uint8_t mac[NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH];
2310041     h_addr_t ip; // Host byte order.
2310042 } arp_t;
2310043 //
2310044 extern arp_t arp_table[ARP_MAX_ITEMS];
2310045 //-----
2310046 void arp_clean (void);
2310047 int arp_index (unsigned char mac[6], h_addr_t ip);
2310048 void arp_init (void);
2310049 void arp_print (void);
2310050 arp_t *arp_reference (void);
2310051 void arp_request (h_addr_t ip);
2310052 int arp_rx (int n, int f);
2310053 //-----
2310054 #endif

```

## 94.12.2 kernel/net/arp/arp\_clean.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2320001 #include <kernel/net/arp.h>
2320002 #include <kernel/net/ip.h>
2320003 #include <kernel/lib_k.h>
2320004 #include <string.h>
2320005 //-----
2320006 void
2320007 arp_clean (void)
2320008 {
2320009     int a;          // ARP table index.
2320010     //
2320011     time_t time_min = k_time (NULL) - ARP_MAX_TIME;
2320012     //
2320013     //
2320014     //
2320015     for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2320016     {
2320017         if (arp_table[a].time < time_min)
2320018         {
2320019             //
2320020             // Too old: reset the item to all zeroes.
2320021             //
2320022             memset (&arp_table[a], 0x00,
2320023                     sizeof (arp_table[a]));
2320024         }
2320025     }
2320026 }

```

## 94.12.3 kernel/net/arp/arp\_index.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2330001 #include <sys/os32.h>
2330002 #include <kernel/net/arp.h>
2330003 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
2330004 #include <kernel/driver/pci.h>
2330005 #include <kernel/ibm_i386.h>
2330006 #include <errno.h>
2330007 //-----
2330008 extern arp_t arp_table[ARP_MAX_ITEMS];
2330009 //-----
2330010 int
2330011 arp_index (unsigned char mac[6], h_addr_t ip)
2330012 {
2330013     //
2330014     int a;
2330015     //
2330016     // By mac address.
2330017     //
2330018     if (mac != NULL)
2330019     {
2330020         for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2330021         {
2330022             if (arp_table[a].mac[0] == mac[0]
2330023                 && arp_table[a].mac[1] == mac[1]
2330024                 && arp_table[a].mac[2] == mac[2]
2330025                 && arp_table[a].mac[3] == mac[3]
2330026                 && arp_table[a].mac[4] == mac[4]
2330027                 && arp_table[a].mac[5] == mac[5])
2330028             {
2330029                 return (a);
2330030             }
2330031         }
2330032     }
2330033     //
2330034     // By IPv4 address.
2330035     //
2330036     if (ip != 0)
2330037     {
2330038         for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2330039         {
2330040             if (arp_table[a].ip == ip)
2330041             {
2330042                 return (a);
2330043             }
2330044         }
2330045     }
2330046     //
2330047     // Not found!
2330048     //
2330049     errset (ENODEV);
2330050     return (-1);
2330051 }

```

## 94.12.4 kernel/net/arp/arp\_init.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2340001 #include <kernel/net/arp.h>
2340002 #include <string.h>
2340003 //-----
2340004 void
2340005 arp_init (void)
2340006 {
2340007     memset (arp_table, 0x00, sizeof (arp_table));
2340008 }

```

## 94.12.5 kernel/net/arp/arp\_print.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2350001 #include <kernel/net/arp.h>
2350002 #include <kernel/net/ip.h>
2350003 #include <kernel/lib_k.h>
2350004 //-----
2350005 void
2350006 arp_print (void)
2350007 {
2350008     int a;          // ARP table index.
2350009     //
2350010     for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2350011     {
2350012         if (arp_table[a].time > 0)
2350013         {
2350014             k_printf ("%i.%i.%i.%i  ",
2350015                       arp_table[a].ip >> 24 & 0x000000FF,
2350016                       arp_table[a].ip >> 16 & 0x000000FF,
2350017                       arp_table[a].ip >> 8 & 0x000000FF,
2350018                       arp_table[a].ip >> 0 & 0x000000FF);
2350019             //
2350020             k_printf ("%02x:%02x:%02x:%02x:%02x:%02x  ",
2350021                       arp_table[a].mac[0],
2350022                       arp_table[a].mac[1],
2350023                       arp_table[a].mac[2],
2350024                       arp_table[a].mac[3],
2350025                       arp_table[a].mac[4],
2350026                       arp_table[a].mac[5]);
2350027             //
2350028             k_printf ("%3us\n",
2350029                       (unsigned int)
2350030                       (k_time (NULL) - arp_table[a].time));
2350031             //
2350032         }
2350033     }
2350034 }

```

## 94.12.6 kernel/net/arp/arp\_public.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2360001 #include <kernel/net/arp.h>
2360002 //-----
2360003 arp_t arp_table[ARP_MAX_ITEMS];
2360004 //-----

```

## 94.12.7 kernel/net/arp/arp\_reference.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2370001 #include <kernel/net/arp.h>
2370002 #include <kernel/net/ip.h>
2370003 #include <sys/os32.h>
2370004 #include <kernel/lib_k.h>
2370005 //-----
2370006 #define DEBUG 0
2370007 //-----
2370008 arp_t *
2370009 arp_reference (void)
2370010 {
2370011     int a;          // ARP table index.
2370012     time_t older = 0;
2370013     //
2370014     for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2370015     {
2370016         if (arp_table[a].time == 0)
2370017         {
2370018             //
2370019             // Enough.
2370020             //
2370021             return (&arp_table[a]);
2370022         }
2370023     }

```

```

2370024     older = min (arp_table[a].time, older);
2370025     }
2370026     //
2370027     return (&arp_table[a]);
2370028 }

```

## 94.12.8 kernel/net/arp/arp\_request.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2380001 #include <kernel/net.h>
2380002 #include <kernel/net/arp.h>
2380003 #include <kernel/net/ip.h>
2380004 #include <sys/os32.h>
2380005 #include <kernel/lib_k.h>
2380006 #include <errno.h>
2380007 #include <arpa/inet.h>
2380008 //-----
2380009 #define DEBUG 0
2380010 //-----
2380011 void
2380012 arp_request (h_addr_t ip)
2380013 {
2380014     const uint8_t
2380015     ethernet_broadcast[NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH] =
2380016     { 0xFF, 0xFF, 0xFF, 0xFF, 0xFF, 0xFF };
2380017     const uint8_t
2380018     ethernet_null[NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH] =
2380019     { 0x00, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00, 0x00 };
2380020     //
2380021     net_ethernet_frame_t frame;
2380022     arp_packet_t *arp = (arp_packet_t *) &frame.packet;
2380023     int n; // NET table index.
2380024     int i;
2380025     //
2380026     // Send the ARP request to all Ethernet interfaces.
2380027     //
2380028     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
2380029     {
2380030         if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
2380031         {
2380032             //
2380033             // Build the ARP request packet, starting
2380034             // from Ethernet
2380035             // MAC addresses and protocol type.
2380036             //
2380037             memcpy (frame.header.src,
2380038                     net_table[n].ethernet_mac,
2380039                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2380040             memcpy (frame.header.dst, ethernet_broadcast,
2380041                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2380042             frame.header.type = htons (NET_PROT_ARP);
2380043             //
2380044             // Now the ARP packet inside.
2380045             //
2380046             arp->hardware_type = htons (ARP_HW_ETHERNET);
2380047             arp->protocol_type = htons (NET_PROT_IP);
2380048             arp->hardware_address_length
2380049             = NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH;
2380050             arp->protocol_address_length
2380051             = NET_IP_ADDRESS_LENGTH;
2380052             arp->opcode = htons (ARP_TYPE_REQUEST);
2380053             memcpy (arp->sender_mac,
2380054                     net_table[n].ethernet_mac,
2380055                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2380056             arp->sender_ip = htonl (net_table[n].ip);
2380057             memcpy (arp->target_mac, ethernet_null,
2380058                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2380059             //
2380060             arp->target_ip = htonl (ip);
2380061             //
2380062             for (i = 0; i < (sizeof_array (arp->filler)); i++)
2380063             {
2380064                 arp->filler[i] = 0;
2380065             }
2380066             //
2380067             // Send it.
2380068             //
2380069             net_eth_tx (n, &frame,
2380070                       sizeof (arp_packet_t) + 14);
2380071         }
2380072     }
2380073 }

```

## 94.12.9 kernel/net/arp/arp\_rx.c

« Si veda la sezione 93.1.

```

2390001 #include <kernel/net.h>
2390002 #include <kernel/net/arp.h>
2390003 #include <kernel/net/ip.h>
2390004 #include <sys/os32.h>
2390005 #include <kernel/lib_k.h>
2390006 #include <errno.h>
2390007 #include <arpa/inet.h>
2390008 //-----
2390009 #define DEBUG 0
2390010 //-----
2390011 int
2390012 arp_rx (int n, int f)
2390013 {
2390014     net_ethernet_frame_t *frame =
2390015     &net_table[n].ethernet.buffer[f].frame;
2390016     arp_packet_t *arp = (arp_packet_t *) &frame->packet;
2390017     int i;
2390018     int a; // ARP table index.
2390019     arp_t *arp_table_new_item;
2390020     //
2390021     net_ethernet_frame_t ans_frame;
2390022     arp_packet_t *ans_arp =
2390023     (arp_packet_t *) &ans_frame.packet;
2390024     //
2390025     //
2390026     //
2390027     if (n >= NET_MAX_DEVICES || n < 0)
2390028     {
2390029         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2390030         return (-1);
2390031     }
2390032     //
2390033     if (!(net_table[n].type & NET_DEV_ETH))
2390034     {
2390035         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2390036         return (-1);
2390037     }
2390038     //
2390039     if (ntohs (frame->header.type) != NET_PROT_ARP)
2390040     {
2390041         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2390042         return (-1);
2390043     }
2390044     //
2390045     //
2390046     //
2390047     if (ntohs (arp->opcode) == ARP_TYPE_REQUEST)
2390048     {
2390049         //
2390050         // This is an ARP request: we try to answer if
2390051         // the
2390052         // the IP address is owned.
2390053         //
2390054         if (arp->target_ip == htonl (net_table[n].ip))
2390055         {
2390056             //
2390057             // Found IPv4 address. Prepare an answer.
2390058             //
2390059             memcpy (ans_frame.header.dst,
2390060                     arp->sender_mac,
2390061                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2390062             memcpy (ans_frame.header.src,
2390063                     net_table[n].ethernet_mac,
2390064                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2390065             ans_frame.header.type = htons (NET_PROT_ARP);
2390066             ans_arp->hardware_type = htons (ARP_HW_ETHERNET);
2390067             ans_arp->protocol_type = htons (NET_PROT_IP);
2390068             ans_arp->hardware_address_length
2390069             = NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH;
2390070             ans_arp->protocol_address_length
2390071             = NET_IP_ADDRESS_LENGTH;
2390072             ans_arp->opcode = htons (ARP_TYPE_REPLY);
2390073             memcpy (ans_arp->sender_mac,
2390074                     net_table[n].ethernet_mac,
2390075                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2390076             ans_arp->sender_ip = htonl (net_table[n].ip);
2390077             memcpy (ans_arp->target_mac, arp->sender_mac,
2390078                     (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2390079             ans_arp->target_ip = arp->sender_ip;
2390080             for (i = 0;
2390081                  i < (sizeof_array (ans_arp->filler)); i++)
2390082             {
2390083                 ans_arp->filler[i] = 0;
2390084             }
2390085             //

```

```

2390086 // Send it.
2390087 //
2390088 net_eth_tx (n, &ans_frame,
2390089           sizeof (arp_packet_t) + 14);
2390090 }
2390091 //
2390092 // Done.
2390093 //
2390094 return (0);
2390095 }
2390096 //
2390097 //
2390098 //
2390099 if (ntohs (arp->opcode) == ARP_TYPE_REPLY)
2390100 {
2390101 //
2390102 // We should save it inside the ARP table.
2390103 //
2390104 for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
2390105 {
2390106 //
2390107 // Check if we already have the same item.
2390108 //
2390109 if (memcmp
2390110     (arp->sender_mac, arp_table[a].mac,
2390111      (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH) == 0)
2390112 {
2390113     if (arp_table[a].ip == ntohl (arp->sender_ip))
2390114     {
2390115 //
2390116 // Found: update the time.
2390117 //
2390118 arp_table[a].time = k_time (NULL);
2390119 //
2390120 // Done.
2390121 //
2390122 return (0);
2390123 }
2390124 else
2390125 {
2390126 //
2390127 // There is already the Ethernet
2390128 // address,
2390129 // but the IP is different.
2390130 //
2390131 if (DEBUG)
2390132 {
2390133     k_printf
2390134     ("%s:%i: Ethernet address "
2390135      "%x02:%02:%x02:%x02:%02:%x02 "
2390136      "has more than one IP\n",
2390137      __FILE__, __LINE__,
2390138      arp_table[a].mac[0],
2390139      arp_table[a].mac[1],
2390140      arp_table[a].mac[2],
2390141      arp_table[a].mac[3],
2390142      arp_table[a].mac[4],
2390143      arp_table[a].mac[5]);
2390144 //
2390145 // End of scan.
2390146 //
2390147 break;
2390148 }
2390149 }
2390150 }
2390151 }
2390152 //
2390153 // If we are here, the MAC-IP couple is new: get
2390154 // a new ARP item.
2390155 //
2390156 arp_table_new_item = arp_reference ();
2390157 //
2390158 memcpy (arp_table_new_item->mac, arp->sender_mac,
2390159         (size_t) NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
2390160 arp_table_new_item->ip = ntohl (arp->sender_ip);
2390161 arp_table_new_item->time = k_time (NULL);
2390162 //
2390163 // Done.
2390164 //
2390165 return (0);
2390166 }
2390167 //
2390168 // If we are here, we don't know the ARP type.
2390169 //
2390170 if (DEBUG)
2390171 {
2390172     k_printf ("%s:%i: unknown ARP type: %i\n",

```

```

2390173         (int) ntohs (arp->opcode));
2390174     }
2390175 //
2390176 // Done.
2390177 //
2390178 return (0);
2390179 }

```

#### 94.12.10 kernel/net/icmp.h

Si veda la sezione 93.8.

```

2400001 #ifndef _KERNEL_NET_ICMP_H
2400002 #define _KERNEL_NET_ICMP_H 1
2400003 -----
2400004 #include <stdint.h>
2400005 #include <sys/types.h>
2400006 #include <kernel/net/ip.h>
2400007 #include <netinet/icmp.h>
2400008 -----
2400009 #define ICMP_HEADER_SIZE 8
2400010 #define ICMP_MAX_PACKET_SIZE NET_IP_MAX_DATA_SIZE
2400011 #define ICMP_MAX_DATA_SIZE \
2400012     ICMP_MAX_PACKET_SIZE-ICMP_HEADER_SIZE
2400013 -----
2400014 //
2400015 // ICMP packet, for transmission.
2400016 //
2400017 typedef struct
2400018 {
2400019     struct icmp_hdr header;
2400020     uint8_t data[ICMP_MAX_DATA_SIZE];
2400021 } __attribute__ ((packed)) icmp_packet_t;
2400022 -----
2400023 int icmp_rx (int i);
2400024 //
2400025 int icmp_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2400026             int type, int code, icmp_packet_t * icmp,
2400027             size_t size);
2400028 //
2400029 int icmp_tx_echo (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2400030                 int type, int code,
2400031                 int identifier, int sequence,
2400032                 uint8_t * data, size_t size);
2400033 //
2400034 int icmp_tx_unreachable (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2400035                        int type, int code,
2400036                        uint8_t * data, size_t size);
2400037 //
2400038 -----
2400039 #endif
2400040

```

#### 94.12.11 kernel/net/icmp/icmp\_rx.c

Si veda la sezione 93.8.

```

2410001 #include <sys/os32.h>
2410002 #include <kernel/lib_k.h>
2410003 #include <arpa/inet.h>
2410004 #include <kernel/net.h>
2410005 #include <kernel/net/ip.h>
2410006 #include <kernel/net/icmp.h>
2410007 #include <netinet/icmp.h>
2410008 #include <netinet/udp.h>
2410009 #include <kernel/lib_k.h>
2410010 #include <errno.h>
2410011 -----
2410012 #define DEBUG 0
2410013 -----
2410014 int
2410015 icmp_rx (int i)
2410016 {
2410017     icmp_packet_t *icmp;
2410018     size_t size;
2410019     struct ip_hdr *ip;
2410020     struct udphdr *ports;
2410021     h_addr_t dest = 0;
2410022     h_port_t port = 0;
2410023     int s; // Socket table index.
2410024 //
2410025 //
2410026 //
2410027 if ((i >= IP_MAX_PACKETS) || i < 0)
2410028 {
2410029     errset (EINVAL);
2410030     return (-1);

```

```

2410031     }
2410032     //
2410033     // Find the ICMP packet start, and the ICMP packet
2410034     // size (the IP
2410035     // packet size - the IP header size).
2410036     //
2410037     icmp = (icmp_packet_t *) ip_table[i].pdu4;
2410038     size = ntohs (ip_table[i].packet.header.tot_len)
2410039     - (ip_table[i].packet.header.ihl * 4);
2410040     //
2410041     // This function is used by the kernel, to do
2410042     // something automatically,
2410043     // when some ICMP packets arrive. The kernel does
2410044     // not remove the
2410045     // serviced packets, but must remember what it
2410046     // already have seen.
2410047     // If it finds that the packet clock time stamp is
2410048     // the same as
2410049     // the value saved for the kernel, there is nothing
2410050     // more to be done.
2410051     //
2410052     if (ip_table[i].kernel_serviced == ip_table[i].clock)
2410053     {
2410054         return (0);
2410055     }
2410056     //
2410057     //
2410058     //
2410059     if (icmp->header.type == ICMP_ECHO) // ECHO
2410060     // REQUEST
2410061     {
2410062         size -= sizeof (struct icmp_hdr);
2410063         //
2410064         // Reply: please note that source and
2410065         // destination IP addresses
2410066         // are now inverted.
2410067         //
2410068         icmp_tx_echo (ntohl
2410069                     (ip_table[i].packet.header.daddr),
2410070                     ntohl (ip_table[i].packet.header.saddr),
2410071                     ICMP_ECHOREPLY, 0,
2410072                     ntohs (icmp->header.un.echo.id),
2410073                     ntohs (icmp->header.un.echo.sequence),
2410074                     icmp->data, size);
2410075         //
2410076         // ICMP echo request are resolved internally,
2410077         // but the packet
2410078         // might be read from the RAW socket too. So it
2410079         // is not removed
2410080         // from the ip_table[].
2410081         //
2410082         ip_table[i].kernel_serviced = ip_table[i].clock;
2410083     }
2410084     else if (icmp->header.type == ICMP_DEST_UNREACH)
2410085     {
2410086         //
2410087         // UNREACHABLE
2410088         //
2410089         //
2410090         // The code (subtype) is not checked.
2410091         // After the ICMP header there is a copy of the
2410092         // original IP
2410093         // header.
2410094         //
2410095         ip = (struct iphdr *)
2410096             ((uint8_t *) icmp) + sizeof (struct icmp_hdr));
2410097         //
2410098         dest = ntohl (ip->daddr);
2410099         //
2410100         // If the IP protocol is TCP or UDP, there are
2410101         // also ports.
2410102         //
2410103         if (ip->protocol == IPPROTO_TCP
2410104             || ip->protocol == IPPROTO_UDP)
2410105         {
2410106             //
2410107             // After the IP header copy, there is the
2410108             // TCP or UDP header
2410109             // copy. To be able to get the ports, the
2410110             // UDP and TCP headers
2410111             // are the same.
2410112             //
2410113             ports =
2410114                 (struct udphdr *) (((uint8_t *) ip) +
2410115                                 (ip->ihl * 4));
2410116             //
2410117             port = ntohs (ports->dest);

```

```

2410118         //
2410119     }
2410120     //
2410121     // Set corresponding sockets unreachable.
2410122     //
2410123     for (s = 0; s < SOCK_MAX_SLOTS; s++)
2410124     {
2410125         if (sock_table[s].active)
2410126         {
2410127             if (sock_table[s].raddr == dest)
2410128             {
2410129                 if (port == 0
2410130                     || port == sock_table[s].rport)
2410131                 {
2410132                     if (icmp->header.code ==
2410133                         ICMP_NET_UNREACH)
2410134                     {
2410135                         sock_table[s].unreach_net = 1;
2410136                     }
2410137                     else if (icmp->header.code ==
2410138                         ICMP_HOST_UNREACH)
2410139                     {
2410140                         sock_table[s].unreach_host = 1;
2410141                     }
2410142                     else if (icmp->header.code ==
2410143                         ICMP_PROT_UNREACH)
2410144                     {
2410145                         sock_table[s].unreach_prot = 1;
2410146                     }
2410147                     else if (icmp->header.code ==
2410148                         ICMP_PORT_UNREACH)
2410149                     {
2410150                         sock_table[s].unreach_port = 1;
2410151                     }
2410152                     else
2410153                     {
2410154                         sock_table[s].unreach_host = 1;
2410155                     }
2410156                 }
2410157             }
2410158         }
2410159     }
2410160     else if (icmp->header.type == ICMP_ECHOREPLY)
2410161     {
2410162         //
2410163         // ECHO REPLY
2410164         //
2410165         //
2410166         if (DEBUG)
2410167         {
2410168             k_printf ("received an echo reply\n");
2410169         }
2410170     }
2410171     else
2410172     {
2410173         //
2410174         // No other ICMP type is handled at the moment,
2410175         // but keep
2410176         // the packet, because might be read from a RAW
2410177         // ICMP socket.
2410178         //
2410179         ;
2410180     }
2410181     //
2410182     return (0);
2410183 }

```

#### 94.12.12 kernel/net/icmp/icmp\_tx.c

Si veda la sezione 93.8.

```

2420001 #include <sys/os32.h>
2420002 #include <kernel/lib_k.h>
2420003 #include <arpa/inet.h>
2420004 #include <kernel/net.h>
2420005 #include <kernel/net/ip.h>
2420006 #include <kernel/net/icmp.h>
2420007 #include <errno.h>
2420008 //-----
2420009 #define DEBUG 0
2420010 //-----
2420011 int
2420012 icmp_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2420013         int type, int code, icmp_packet_t * icmp,
2420014         size_t size)
2420015 {
2420016     uint16_t checksum;

```



```

2420017 //
2420018 // Fill the ICMP header.
2420019 //
2420020 icmp->header.type = type;
2420021 icmp->header.code = code;
2420022 icmp->header.checksum = 0;
2420023 //
2420024 // Set the header checksum.
2420025 //
2420026 checksum =
2420027 ~(ip_checksum ((void *) icmp, size, NULL, (size_t) 0));
2420028 icmp->header.checksum = htons (checksum);
2420029 //
2420030 // Send to the lower network level.
2420031 //
2420032 return (ip_tx
2420033         (src, dst, IPPROTO_ICMP, (void *) icmp, size));
2420034 }

```

#### 94.12.13 kernel/net/icmp/icmp\_tx\_echo.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 93.8.

```

2430001 #include <sys/os32.h>
2430002 #include <kernel/lib_k.h>
2430003 #include <arpa/inet.h>
2430004 #include <kernel/net.h>
2430005 #include <kernel/net/ip.h>
2430006 #include <kernel/net/icmp.h>
2430007 #include <errno.h>
2430008 //-----
2430009 #define DEBUG 0
2430010 //-----
2430011 int
2430012 icmp_tx_echo (h_addr_t src, h_addr_t dst, int type,
2430013              int code, int identifier, int sequence,
2430014              uint8_t * data, size_t size)
2430015 {
2430016     icmp_packet_t icmp;
2430017 //
2430018 // Check the data size.
2430019 //
2430020 if (size > ICMP_MAX_DATA_SIZE)
2430021 {
2430022     errset (EINVAL);
2430023     return (-1);
2430024 }
2430025 //
2430026 // Prepare the packet.
2430027 //
2430028 icmp.header.un.echo.id = htons (identifier);
2430029 icmp.header.un.echo.sequence = htons (sequence);
2430030 //
2430031 memcpy (icmp.data, data, size);
2430032 //
2430033 // Send to the lower network level.
2430034 //
2430035 return (icmp_tx
2430036         (src, dst, type, code, (void *) &icmp,
2430037         (sizeof (struct icmp_hdr) + size)));
2430038 }

```

#### 94.12.14 kernel/net/icmp/icmp\_tx\_unreachable.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 93.8.

```

2440001 #include <sys/os32.h>
2440002 #include <kernel/lib_k.h>
2440003 #include <arpa/inet.h>
2440004 #include <kernel/net.h>
2440005 #include <kernel/net/ip.h>
2440006 #include <kernel/net/icmp.h>
2440007 #include <errno.h>
2440008 //-----
2440009 #define DEBUG 0
2440010 //-----
2440011 int
2440012 icmp_tx_unreachable (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2440013                    int type, int code,
2440014                    uint8_t * data, size_t size)
2440015 {
2440016     icmp_packet_t icmp;
2440017 //
2440018 // Check the data size and reduce if necessary.
2440019 //
2440020 size = min (size, ICMP_MAX_DATA_SIZE);
2440021 //

```

```

2440022 if (size < 8)
2440023 {
2440024     //
2440025     // The ICMP destination unreachable data must
2440026     // contain
2440027     // at least 64 bits of the original packet.
2440028     //
2440029     errset (EINVAL);
2440030     return (-1);
2440031 }
2440032 //
2440033 // Check the type: must be ICMP_DEST_UNREACH.
2440034 //
2440035 if (type != ICMP_DEST_UNREACH)
2440036 {
2440037     errset (EINVAL);
2440038     return (-1);
2440039 }
2440040 //
2440041 // Must reset the «destination unreachable»
2440042 // header.
2440043 //
2440044 memset (&icmp.header.un, 0, (size_t) 4);
2440045 //
2440046 // Copy the data inside the ICMP packet.
2440047 //
2440048 memcpy (icmp.data, data, size);
2440049 //
2440050 // Send to the lower network level.
2440051 //
2440052 return (icmp_tx
2440053         (src, dst, type, code, (void *) &icmp,
2440054         (sizeof (struct icmp_hdr) + size)));
2440055 }

```

#### 94.12.15 kernel/net/ip.h

&gt;&gt;

Si veda la sezione 93.9.

```

2450001 #ifndef _KERNEL_NET_IP_H
2450002 #define _KERNEL_NET_IP_H 1
2450003 //-----
2450004 #include <stdint.h>
2450005 #include <sys/types.h>
2450006 #include <kernel/net.h>
2450007 #include <netinet/ip.h>
2450008 //-----
2450009 #define IP_VERSION 4
2450010 #define IP_TTL 64
2450011 //-----
2450012 #define IP_MAX_PACKETS 64
2450013 //-----
2450014 //
2450015 // IP packet, for transmission (no options here).
2450016 // It is just the same as 'ip_header_t', with the
2450017 // 'data[]' member addition.
2450018 //
2450019 typedef struct
2450020 {
2450021     struct iphdr header;
2450022     uint8_t data[NET_IP_MAX_DATA_SIZE];
2450023 } __attribute__((packed)) ip_packet_t;
2450024 //
2450025 // IP table for IP packets.
2450026 //
2450027 typedef struct
2450028 {
2450029     clock_t clock; // [1]
2450030     clock_t kernel_serviced; // [2]
2450031     uint8_t *pdu4;
2450032     union
2450033     {
2450034         uint8_t octet[NET_IP_MAX_PACKET_SIZE];
2450035         struct iphdr header;
2450036     } packet;
2450037 } ip_t;
2450038 //
2450039 // [1] This is the arrival packet clock time stamp.
2450040 // When a new packet is to be saved inside the
2450041 // ip_table[], the older packet is replaced, even
2450042 // if it was not used. No packets are removed,
2450043 // because they might be read from a RAW socket,
2450044 // for some reason.
2450045 //
2450046 // [2] This is only for kernel usage, when a connection
2450047 // is established by the kernel, without a socket.
2450048 // The member kernel_serviced is used to remember

```

```

2450049 // to have see a certain packet and that the kernel
2450050 // does not have to try to service it again. For
2450051 // example, when an ECHO REQUEST packet arrive, the
2450052 // kernel answers with an ECHO REPLY, but does not
2450053 // remove the packet that might be read from a true
2450054 // RAW socket. So, the kernel writes inside
2450055 // kernel_serviced the same value found inside
2450056 // clock, so that it know that it was already read.
2450057 //
2450058 //
2450059 // External IP table data.
2450060 //
2450061 extern ip_t ip_table[IP_MAX_PACKETS];
2450062 //-----
2450063 uint16_t ip_checksum (uint16_t * data1, size_t size1,
2450064                     uint16_t * data2, size_t size2);
2450065
2450066 int ip_rx (int n, int f);
2450067 ip_t *ip_reference (void);
2450068 ssize_t ip_header (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2450069                  uint16_t id, uint8_t ttl,
2450070                  uint8_t protocol, void *buffer,
2450071                  size_t length);
2450072
2450073 int ip_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst, int protocol,
2450074           const void *buffer, size_t size);
2450075 h_addr_t ip_mask (int m);
2450076 //-----
2450077 #endif

```

#### 94.12.16 kernel/net/ip/ip\_checksum.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2460001 #include <stdint.h>
2460002 #include <arpa/inet.h>
2460003 #include <kernel/net/ip.h>
2460004 //-----
2460005 uint16_t
2460006 ip_checksum (uint16_t * data1, size_t size1,
2460007             uint16_t * data2, size_t size2)
2460008 {
2460009     int i;
2460010     uint32_t sum;
2460011     uint16_t carry;
2460012     uint16_t checksum;
2460013     uint16_t last;
2460014     uint8_t *octet;
2460015     //
2460016     // 2's complement sum.
2460017     //
2460018     sum = 0;
2460019     //
2460020     if (data1 != NULL)
2460021     {
2460022         for (i = 0; i < (size1 / 2); i++)
2460023         {
2460024             sum += ntohs (data1[i]);
2460025         }
2460026         //
2460027         if (size1 % 2)
2460028         {
2460029             //
2460030             // The size is odd, and the last octet must
2460031             // be accounted too.
2460032             //
2460033             octet = (uint8_t *) data1;
2460034             last = octet[size1 - 1];
2460035             last = last << 8;
2460036             sum += last;
2460037         }
2460038     }
2460039     if (data2 != NULL)
2460040     {
2460041         for (i = 0; i < (size2 / 2); i++)
2460042         {
2460043             sum += ntohs (data2[i]);
2460044         }
2460045         //
2460046         if (size2 % 2)
2460047         {
2460048             //
2460049             // The size is odd, and the last octet must
2460050             // be accounted too.
2460051             //
2460052             octet = (uint8_t *) data2;
2460053             last = octet[size2 - 1];
2460054             last = last << 8;
2460055             sum += last;

```

```

2460056     }
2460057 }
2460058 //
2460059 // Extract the carries and make the checksum.
2460060 //
2460061 carry = sum >> 16;
2460062 checksum = sum & 0x0000FFFF;
2460063 checksum += carry;
2460064 //
2460065 // End of job.
2460066 //
2460067 return (checksum);
2460068 }

```

#### 94.12.17 kernel/net/ip/ip\_header.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2470001 #include <kernel/net.h>
2470002 #include <kernel/net/ip.h>
2470003 #include <sys/os32.h>
2470004 #include <kernel/lib_k.h>
2470005 #include <errno.h>
2470006 #include <arpa/inet.h>
2470007 #include <netinet/ip.h>
2470008 //-----
2470009 #define DEBUG 0
2470010 //-----
2470011 ssize_t
2470012 ip_header (h_addr_t src, h_addr_t dst, uint16_t id,
2470013          uint8_t ttl, uint8_t protocol, void *buffer,
2470014          size_t length)
2470015 {
2470016     struct iphdr header;
2470017     uint16_t checksum;
2470018     //
2470019     // Check size.
2470020     //
2470021     if (length < sizeof (struct iphdr))
2470022     {
2470023         errset (EINVAL);
2470024         return ((ssize_t) - 1);
2470025     }
2470026     //
2470027     // Prepare the header.
2470028     //
2470029     header.version = IP_VERSION;
2470030     header.ihl = sizeof (struct iphdr) / 4;
2470031     header.tos = 0x00; // Routine, normal.
2470032     header.tot_len = htons (length);
2470033     header.id = htons (id);
2470034     header.frag_off = htons (0x4000); // Do not
2470035     // fragment!
2470036     header.ttl = ttl;
2470037     header.protocol = protocol;
2470038     header.check = 0;
2470039     header.saddr = htonl (src);
2470040     header.daddr = htonl (dst);
2470041     //
2470042     // Fix the length.
2470043     //
2470044     length = sizeof (struct iphdr);
2470045     //
2470046     // Now set the header checksum.
2470047     //
2470048     checksum = ~(ip_checksum ((void *) &header, length,
2470049                             NULL, (size_t) 0));
2470050     header.check = htons (checksum);
2470051     //
2470052     // Copy the header to the buffer
2470053     //
2470054     memcpy (buffer, &header, length);
2470055     //
2470056     // Return size written.
2470057     //
2470058     return (length);
2470059 }

```

#### 94.12.18 kernel/net/ip/ip\_mask.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2480001 #include <kernel/net.h>
2480002 #include <kernel/net/route.h>
2480003 #include <kernel/net/arp.h>
2480004 //-----
2480005 h_addr_t

```

```

2480006 ip_mask (int m)
2480007 {
2480008     int i;
2480009     uint32_t mm = 0x80000000;
2480010     h_addr_t mask = 0;
2480011     //
2480012     for (i = 0; i < m; i++)
2480013     {
2480014         mask |= mm;
2480015         mm = mm >> 1;
2480016     }
2480017     //
2480018     return mask;
2480019 }

```

#### 94.12.19 kernel/net/ip/ip\_public.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2490001 #include <kernel/net/ip.h>
2490002 //-----
2490003 ip_t ip_table[IP_MAX_PACKETS];
2490004 //-----

```

#### 94.12.20 kernel/net/ip/ip\_reference.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2500001 #include <kernel/net.h>
2500002 #include <kernel/net/arp.h>
2500003 #include <kernel/lib_k.h>
2500004 #include <kernel/net/ip.h>
2500005 #include <sys/os32.h>
2500006 //-----
2500007 ip_t *
2500008 ip_reference (void)
2500009 {
2500010     int i; // IP table index.
2500011     clock_t older;
2500012     int o; // Older IP table index.
2500013     //
2500014     older = ip_table[0].clock;
2500015     o = 0;
2500016     //
2500017     for (i = 0; i < IP_MAX_PACKETS; i++)
2500018     {
2500019         if (ip_table[i].clock == 0)
2500020         {
2500021             //
2500022             // Enough.
2500023             //
2500024             return (&ip_table[i]);
2500025         }
2500026         //
2500027         if (ip_table[i].clock < older)
2500028         {
2500029             older = ip_table[i].clock;
2500030             o = i;
2500031         }
2500032     }
2500033     //
2500034     return (&ip_table[o]);
2500035 }

```

#### 94.12.21 kernel/net/ip/ip\_rx.c

« Si veda la sezione 93.9.

```

2510001 #include <kernel/net.h>
2510002 #include <kernel/net/arp.h>
2510003 #include <kernel/net/icmp.h>
2510004 #include <kernel/net/ip.h>
2510005 #include <sys/os32.h>
2510006 #include <kernel/lib_k.h>
2510007 #include <errno.h>
2510008 #include <arpa/inet.h>
2510009 #include <netinet/udp.h>
2510010 //-----
2510011 #define DEBUG 0
2510012 //-----
2510013 int
2510014 ip_rx (int n, int f)
2510015 {
2510016     struct iphdr *header;
2510017     net_ip_packet_t *packet;
2510018     uint16_t checksum;
2510019     size_t size_header;

```

```

2510020     ip_t *ip_table_item;
2510021     struct udphdr *udp;
2510022     int i;
2510023     int j; // Net table index.
2510024     int s; // Socket table index.
2510025     //
2510026     //
2510027     //
2510028     if (n >= NET_MAX_DEVICES || n < 0)
2510029     {
2510030         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2510031         return (-1);
2510032     }
2510033     if (f >= NET_MAX_BUFFERS || f < 0)
2510034     {
2510035         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2510036         return (-1);
2510037     }
2510038     //
2510039     // Get the packet link.
2510040     //
2510041     if (net_table[n].type & NET_DEV_LOOP)
2510042     {
2510043         packet = (net_ip_packet_t *)
2510044             & net_table[n].loopback.buffer[f].packet;
2510045     }
2510046     else if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
2510047     {
2510048         //
2510049         // It is Ethernet, but must also have an IP
2510050         // packet inside!
2510051         //
2510052         if (ntohs
2510053             (net_table[n].ethernet.buffer[f].frame.
2510054              header.type) != NET_PROT_IP)
2510055         {
2510056             errset (EINVAL); // Invalid argument.
2510057             return (-1);
2510058         }
2510059         packet = (net_ip_packet_t *)
2510060             & net_table[n].ethernet.buffer[f].frame.packet;
2510061     }
2510062     else
2510063     {
2510064         errset (EINVAL); // Invalid argument.
2510065         return (-1);
2510066     }
2510067     //
2510068     // The beginning of the packet contains the IP
2510069     // header.
2510070     //
2510071     header = (struct iphdr *) packet;
2510072     //
2510073     // Verify IP header checksum: it is also calculated
2510074     // the real header
2510075     // size.
2510076     //
2510077     size_header = header->ihl * 4;
2510078     checksum =
2510079         ip_checksum ((uint16_t *) header, size_header,
2510080                     NULL, (size_t) 0);
2510081     if (checksum == 0xFFFF || checksum == 0x0000)
2510082     {
2510083         // k_printf ("checksum ok\n");
2510084     }
2510085     else
2510086     {
2510087         k_printf ("BAD CHECKSUM: %04x\n", checksum);
2510088         return (0);
2510089     }
2510090     //
2510091     // Is it a fragment? As we are not able to manage
2510092     // fragments,
2510093     // we just check that it is all zero, ignoring the
2510094     // bit 'DF'.
2510095     // That is why we use a mask 0xBFFF.
2510096     //
2510097     if ((ntohs (header->frag_off) & 0xBFFF) != 0)
2510098     {
2510099         //
2510100         // Sorry, we don't manage fragments.
2510101         //
2510102         k_printf
2510103             ("Sorry: we don't manage IP fragments: %04x\n",
2510104              ntohs (header->frag_off));
2510105         return (0);
2510106     }

```

```

2510107 else
2510108 {
2510109 //
2510110 // Find a place inside the IP table.
2510111 //
2510112 ip_table_item = ip_reference ();
2510113 //
2510114 // Copy the packet inside the ip_table[] item,
2510115 // then update
2510116 // the link to the data start inside the packet
2510117 // and the
2510118 // clock_t timestamp.
2510119 //
2510120 memcpy (ip_table_item->packet.octet, packet,
2510121         ntohs (header->tot_len));
2510122 ip_table_item->pdu4 = ip_table_item->packet.octet;
2510123 ip_table_item->pdu4 += (header->ihl * 4);
2510124 ip_table_item->clock = k_clock ();
2510125 }
2510126 //
2510127 // Check for destination unreachable, scanning the
2510128 // interface table,
2510129 // to see if there is such address here.
2510130 //
2510131 for (j = 0; j < NET_MAX_DEVICES; j++)
2510132 {
2510133     if (net_table[j].ip == ntohl (header->daddr))
2510134     {
2510135         //
2510136         // Found a valid local address.
2510137         //
2510138         break;
2510139     }
2510140 }
2510141 if (j >= NET_MAX_DEVICES)
2510142 {
2510143     //
2510144     // Local address not found: host unreachable,
2510145     // but the packet
2510146     // is taken anyway.
2510147     //
2510148     icmp_tx_unreachable (ntohl (header->daddr),
2510149                          ntohl (header->saddr),
2510150                          ICMP_DEST_UNREACH,
2510151                          ICMP_HOST_UNREACH,
2510152                          packet->octet,
2510153                          ntohs (header->tot_len));
2510154 }
2510155 //
2510156 // Check for port unreachable, scanning the socket
2510157 // table.
2510158 //
2510159 if (header->protocol == IPPROTO_UDP
2510160     || header->protocol == IPPROTO_TCP)
2510161 {
2510162     //
2510163     // There are ports.
2510164     //
2510165     udp =
2510166     (struct udphdr *) &(packet->octet[header->ihl * 4]);
2510167     //
2510168     for (s = 0; s < SOCK_MAX_SLOTS; s++)
2510169     {
2510170         if (sock_table[s].active
2510171             && sock_table[s].lport == ntohs (udp->dest))
2510172         {
2510173             //
2510174             // Found a matching local port.
2510175             //
2510176             break;
2510177         }
2510178     }
2510179     if (s >= SOCK_MAX_SLOTS)
2510180     {
2510181         //
2510182         // Local port not found: port unreachable,
2510183         // but the packet
2510184         // is taken anyway.
2510185         //
2510186         icmp_tx_unreachable (ntohl (header->daddr),
2510187                              ntohl (header->saddr),
2510188                              ICMP_DEST_UNREACH,
2510189                              ICMP_PORT_UNREACH,
2510190                              packet->octet,
2510191                              ntohs (header->tot_len));
2510192     }
2510193 }

```

```

2510194 //
2510195 // Now do something with the data inside the
2510196 // 'ip_table[]'.
2510197 //
2510198 for (i = 0; i < IP_MAX_PACKETS; i++)
2510199 {
2510200     if (ip_table[i].clock != 0)
2510201     {
2510202         //
2510203         if (ip_table[i].kernel_served !=
2510204             ip_table[i].clock
2510205             && ip_table[i].packet.header.protocol ==
2510206                 IPPROTO_ICMP)
2510207         {
2510208             icmp_rx (i);
2510209         }
2510210     }
2510211     else
2510212     {
2510213         //
2510214         // At the moment, no other IP protocol
2510215         // managed internally.
2510216         ip_table[i].kernel_served =
2510217             ip_table[i].clock;
2510218     }
2510219 }
2510220 //
2510221 //
2510222 //
2510223 //
2510224 return (0);
2510225 }

```

## 94.12.22 kernel/net/ip/ip\_tx.c

Si veda la sezione 93.9.

```

2520001 #include <kernel/net.h>
2520002 #include <kernel/net/ip.h>
2520003 #include <kernel/net/route.h>
2520004 #include <sys/os32.h>
2520005 #include <kernel/lib_k.h>
2520006 #include <errno.h>
2520007 #include <arpa/inet.h>
2520008 //-----
2520009 #define DEBUG 0
2520010 //-----
2520011 int
2520012 ip_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst, int protocol,
2520013        const void *buffer, size_t size)
2520014 {
2520015     static int id = 0;
2520016     ip_packet_t packet;
2520017     uint16_t checksum;
2520018     int s; // source net interface.
2520019     int d; // destination net interface.
2520020     net_buffer_lo_t *loopback;
2520021     //
2520022     // Verify to have a source address.
2520023     //
2520024     if (src == 0)
2520025     {
2520026         //
2520027         // Default source address: get the source
2520028         // address from the routing
2520029         // table, based on the destination.
2520030         //
2520031         src = route_remote_to_local (dst);
2520032         if (src == ((h_addr_t) - 1))
2520033         {
2520034             errset (errno);
2520035             return (-1);
2520036         }
2520037     }
2520038     //
2520039     // Prepare the packet.
2520040     //
2520041     packet.header.version = IP_VERSION;
2520042     packet.header.ihl = sizeof (struct iphdr) / 4;
2520043     packet.header.tos = 0x0000; // Routine, normal.
2520044     packet.header.tot_len =
2520045     htons (sizeof (struct iphdr) + size);
2520046     packet.header.id = htons (id++);
2520047     //
2520048     // Do not fragment:
2520049     //
2520050     packet.header.frag_off = htons (0x4000);

```

```

2520051 //
2520052 packet.header.ttl = IP_TTL;
2520053 packet.header.protocol = protocol;
2520054 packet.header.check = 0;
2520055 packet.header.saddr = htonl (src);
2520056 packet.header.daddr = htonl (dst);
2520057 //
2520058 // Now set the header checksum.
2520059 //
2520060 checksum =
2520061     ~(ip_checksum
2520062        ((void *) &packet, sizeof (struct iphdr), NULL,
2520063         (size_t) 0));
2520064 packet.header.check = htons (checksum);
2520065 //
2520066 memcpy (packet.data, buffer, size);
2520067 //
2520068 // //////////////////////////////////////
2520069 // Enter here the lower network level.
2520070 // //////////////////////////////////////
2520071 //
2520072 // The new size includes now the IPv4 header
2520073 //
2520074 size = (sizeof (struct iphdr) + size);
2520075 //
2520076 // Check for PDU size.
2520077 //
2520078 if (size > NET_MTU)
2520079     {
2520080         errset (E_PDU_TOO_BIG);
2520081         return (-1);
2520082     }
2520083 //
2520084 // Find the sender interface.
2520085 //
2520086 s = net_index (src);
2520087 if (s < 0)
2520088     {
2520089         errset (errno); // ENODEV.
2520090         return (-1);
2520091     }
2520092 //
2520093 // Check if the destination is a local interface.
2520094 //
2520095 d = net_index (dst);
2520096 if (d >= 0)
2520097     {
2520098         //
2520099         // It is a local interface, so must change the
2520100         // destination
2520101         // to the loopback device: it must be 'net0'.
2520102         //
2520103         d = 0;
2520104     }
2520105 else
2520106     {
2520107         //
2520108         // Should not be necessary, but for coherence
2520109         // with the rest
2520110         // of the code...
2520111         //
2520112         d = s;
2520113     }
2520114 //
2520115 // Check if the destination is the loopback
2520116 // interface.
2520117 //
2520118 if (net_table[d].type & NET_DEV_LOOP)
2520119     {
2520120         loopback = net_buffer_lo (d);
2520121         if (loopback == NULL)
2520122             {
2520123                 errset (errno);
2520124                 return (-1);
2520125             }
2520126         loopback->clock = k_clock ();
2520127         loopback->size = size;
2520128         memcpy (&loopback->packet, (void *) &packet, size);
2520129         return (0);
2520130     }
2520131 //
2520132 // The destination wasn't the loopback interface, so
2520133 // check if the
2520134 // source is an Ethernet device.
2520135 //
2520136 if (net_table[s].type & NET_DEV_ETH)
2520137     {

```

```

2520138 //
2520139 // For Ethernet devices another function is
2520140 // responsible
2520141 // for sending the packet.
2520142 //
2520143 return (net_eth_ip_tx
2520144         (src, dst, (void *) &packet, size));
2520145 }
2520146 //
2520147 // Should never reach the end, but who knows...
2520148 //
2520149 errset (errno); // ENODEV.
2520150 return (-1);
2520151 }

```

## 94.12.23 kernel/net/net\_buffer\_eth.c

Si veda la sezione 93.17.

```

2530001 #include <sys/os32.h>
2530002 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
2530003 #include <kernel/driver/pci.h>
2530004 #include <kernel/ibm_i386.h>
2530005 #include <errno.h>
2530006 //-----
2530007 net_buffer_eth_t *
2530008 net_buffer_eth (int n)
2530009 {
2530010     int b; // Buffer index.
2530011     int ref = -1; // Reference index.
2530012     clock_t clock = k_clock (); // Reference clock
2530013     // value.
2530014     //
2530015     // Check Ethernet index.
2530016     //
2530017     if ((n > NET_MAX_DEVICES) || (n < 0))
2530018     {
2530019         errset (EINVAL);
2530020         return (NULL);
2530021     }
2530022     //
2530023     if (!(net_table[n].type & NET_DEV_ETH))
2530024     {
2530025         errset (EINVAL);
2530026         return (NULL);
2530027     }
2530028     //
2530029     // Ethernet found.
2530030     //
2530031     for (b = 0; b < NET_MAX_BUFFERS; b++)
2530032     {
2530033         if (net_table[n].ethernet.buffer[b].clock == 0)
2530034         {
2530035             //
2530036             // Enough.
2530037             //
2530038             return &net_table[n].ethernet.buffer[b];
2530039         }
2530040         else if (net_table[n].ethernet.buffer[b].clock <
2530041                 clock)
2530042         {
2530043             clock = net_table[n].ethernet.buffer[b].clock;
2530044             ref = b;
2530045         }
2530046     }
2530047     //
2530048     // Return the selected frame structure.
2530049     //
2530050     return &net_table[n].ethernet.buffer[ref];
2530051     //
2530052     // Device not found!
2530053     //
2530054     errset (ENODEV);
2530055     return (NULL);
2530056 }

```

## 94.12.24 kernel/net/net\_buffer\_lo.c

Si veda la sezione 93.17.

```

2540001 #include <sys/os32.h>
2540002 #include <kernel/net.h>
2540003 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
2540004 #include <kernel/driver/pci.h>
2540005 #include <kernel/ibm_i386.h>
2540006 #include <errno.h>
2540007 //-----

```

```

254008 net_buffer_lo_t *
254009 net_buffer_lo (int n)
254010 {
254011     int b;           // Buffer index.
254012     int ref = -1;   // Reference index.
254013     clock_t clock = k_clock (); // Reference clock
254014     // value.
254015     //
254016     // Check NET table index.
254017     //
254018     if ((n > NET_MAX_DEVICES) || (n < 0))
254019     {
254020         errset (EINVAL);
254021         return (NULL);
254022     }
254023     //
254024     if (!(net_table[n].type & NET_DEV_LOOP))
254025     {
254026         errset (EINVAL);
254027         return (NULL);
254028     }
254029     //
254030     // Loopback found.
254031     //
254032     for (b = 0; b < NET_MAX_BUFFERS; b++)
254033     {
254034         if (net_table[n].loopback.buffer[b].clock == 0)
254035         {
254036             //
254037             // Enough.
254038             //
254039             return &net_table[n].loopback.buffer[b];
254040         }
254041         else if (net_table[n].loopback.buffer[b].clock <
254042                 clock)
254043         {
254044             clock = net_table[n].loopback.buffer[b].clock;
254045             ref = b;
254046         }
254047     }
254048     //
254049     // Return the selected frame structure.
254050     //
254051     return &net_table[n].loopback.buffer[ref];
254052     //
254053     // Device not found!
254054     //
254055     errset (ENODEV);
254056     return (NULL);
254057 }

```

#### 94.12.25 kernel/net/net\_eth\_ip\_tx.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

255001 #include <sys/os32.h>
255002 #include <kernel/net/route.h>
255003 #include <kernel/net/ip.h>
255004 #include <kernel/net/arp.h>
255005 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
255006 #include <kernel/driver/pci.h>
255007 #include <kernel/ibm_i386.h>
255008 #include <errno.h>
255009 //-----
255010 int
255011 net_eth_ip_tx (h_addr_t src, h_addr_t dst,
255012               const void *packet, size_t size)
255013 {
255014     net_ethernet_frame_t frame;
255015     int n;           // NET table index.
255016     int a;           // ARP table index.
255017     int i;
255018     h_addr_t router;
255019     //
255020     // Check for PDU size.
255021     //
255022     if (size > NET_ETHERNET_MAX_PACKET_SIZE)
255023     {
255024         errset (E_PDU_TOO_BIG);
255025         return (-1);
255026     }
255027     //
255028     // Find the sender interface address.
255029     //
255030     n = net_index_eth (src, NULL, (uintptr_t) 0);
255031     if (n < 0)
255032     {

```

```

255033         errset (errno); // ENODEV.
255034         return (-1);
255035     }
255036     //
255037     // Copy the Ethernet source address into the
255038     // Ethernet frame
255039     // header.
255040     //
255041     memcpy (frame.header.src, net_table[n].ethernet.mac,
255042            NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
255043     //
255044     // Find if we need a router.
255045     //
255046     router = route_remote_to_router (dst);
255047     //
255048     if (router != 0 && router != ((h_addr_t) - 1))
255049     {
255050         //
255051         // We need to find the router destination MAC
255052         // address.
255053         //
255054         a = arp_index (NULL, router);
255055         if (a < 0)
255056         {
255057             //
255058             // There is not the item inside the ARP
255059             // table. Send a request
255060             // and return.
255061             //
255062             arp_request (router);
255063             errset (E_ARP_MISSING);
255064             return (-1);
255065         }
255066     }
255067     else
255068     {
255069         //
255070         // The destination is inside the local network.
255071         // Find the destination Ethernet address.
255072         //
255073         a = arp_index (NULL, dst);
255074         if (a < 0)
255075         {
255076             //
255077             // There is not the item inside the ARP
255078             // table. Send a request
255079             // and return.
255080             //
255081             arp_request (dst);
255082             errset (E_ARP_MISSING);
255083             return (-1);
255084         }
255085     }
255086     //
255087     // Copy the Ethernet destination address into the
255088     // Ethernet frame
255089     // header: might be the real destination interface,
255090     // or the
255091     // router.
255092     //
255093     memcpy (frame.header.dst, arp_table[a].mac,
255094            NET_ETHERNET_ADDRESS_LENGTH);
255095     //
255096     // Set the frame type.
255097     //
255098     frame.header.type = htons (NET_PROT_IP);
255099     //
255100     // Copy the IP packet.
255101     //
255102     memcpy (&frame.packet, packet, size);
255103     //
255104     // Fill if the size is too little.
255105     //
255106     for (i = size; i < NET_ETHERNET_MIN_PACKET_SIZE; i++)
255107     {
255108         frame.packet.octet[i] = 0;
255109     }
255110     //
255111     size = max (size, NET_ETHERNET_MIN_PACKET_SIZE);
255112     //
255113     // Now, send the Ethernet frame. Index 'n' is the
255114     // network
255115     // device number.
255116     //
255117     return (net_eth_tx
255118            (n, &frame, size + NET_ETHERNET_HEADER_SIZE));
255119 }

```

## 94.12.26 kernel/net/net\_eth\_tx.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

258001 #include <sys/os32.h>
258002 #include <kernel/net.h>
258003 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
258004 #include <kernel/driver/pci.h>
258005 #include <kernel/ibm_i386.h>
258006 #include <errno.h>
258007 //-----
258008 int
258009 net_eth_tx (int n, void *buffer, size_t size)
258010 {
258011     //
258012     if (n >= NET_MAX_DEVICES || n < 0)
258013     {
258014         errset (EINVAL);
258015         return (-1);
258016     }
258017     if (!(net_table[n].type & NET_DEV_ETH))
258018     {
258019         errset (EINVAL);
258020         return (-1);
258021     }
258022     //
258023     if (net_table[n].type == NET_DEV_ETH_NE2K)
258024     {
258025         return (ne2k_tx
258026             (net_table[n].ethernet.base_io, buffer,
258027             size));
258028     }
258029     //
258030     // If we are here, there is not the driver for the
258031     // Ethernet device.
258032     //
258033     errset (ENODEV);
258034     return (-1);
258035 }

```

## 94.12.27 kernel/net/net\_index.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

257001 #include <sys/os32.h>
257002 #include <kernel/net.h>
257003 #include <errno.h>
257004 #include <stdint.h>
257005 #include <arpa/inet.h>
257006 //-----
257007 int
257008 net_index (h_addr_t ip)
257009 {
257010     //
257011     int n;
257012     //
257013     // By IPv4 address.
257014     //
257015     if (ip != 0)
257016     {
257017         for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
257018         {
257019             if (net_table[n].ip == ip)
257020             {
257021                 return (n);
257022             }
257023         }
257024     }
257025     //
257026     // Not found!
257027     //
257028     errset (ENODEV);
257029     return (-1);
257030 }

```

## 94.12.28 kernel/net/net\_index\_eth.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

258001 #include <sys/os32.h>
258002 #include <kernel/net.h>
258003 #include <errno.h>
258004 #include <stdint.h>
258005 #include <arpa/inet.h>
258006 //-----
258007 int
258008 net_index_eth (h_addr_t ip, uint8_t mac[6], uintptr_t io)
258009 {

```

```

258010 //
258011 int n;
258012 //
258013 // If 'ip' is not zero, then find the Ethernet table
258014 // index by that
258015 // value.
258016 //
258017 if (ip != 0)
258018 {
258019     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
258020     {
258021         if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
258022         {
258023             if (net_table[n].ip == ip)
258024             {
258025                 return (n);
258026             }
258027         }
258028     }
258029 }
258030 //
258031 // By mac address.
258032 //
258033 if (mac != NULL)
258034 {
258035     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
258036     {
258037         if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
258038         {
258039             if (net_table[n].ethernet.mac[0] ==
258040                 mac[0]
258041                 && net_table[n].ethernet.mac[1] ==
258042                 mac[1]
258043                 && net_table[n].ethernet.mac[2] ==
258044                 mac[2]
258045                 && net_table[n].ethernet.mac[3] ==
258046                 mac[3]
258047                 && net_table[n].ethernet.mac[4] ==
258048                 mac[4]
258049                 && net_table[n].ethernet.mac[5] == mac[5])
258050             {
258051                 return (n);
258052             }
258053         }
258054     }
258055 }
258056 //
258057 // By hardware I/O address.
258058 //
258059 if (io > 0)
258060 {
258061     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
258062     {
258063         if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
258064         {
258065             if (net_table[n].ethernet.base_io == io)
258066             {
258067                 return (n);
258068             }
258069         }
258070     }
258071 }
258072 //
258073 // Not found!
258074 //
258075 errset (ENODEV);
258076 return (-1);
258077 }

```

## 94.12.29 kernel/net/net\_init.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

259001 #include <kernel/net.h>
259002 #include <kernel/net/route.h>
259003 #include <kernel/net/arp.h>
259004 #include <kernel/lib_s.h>
259005 #include <kernel/proc.h>
259006 #include <kernel/multiboot.h>
259007 #include <stdlib.h>
259008 #include <kernel/lib_k.h>
259009 #include <string.h>
259010 #include <errno.h>
259011 #include <kernel/driver/pci.h>
259012 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
259013 //-----
259014 static void net_eth_init (int start);

```

```

2590015 //-----
2590016 void
2590017 net_init (void)
2590018 {
2590019     int n;          // NET device table index.
2590020     int b;          // Buffer NET device index.
2590021     int i;
2590022     char *net = "net0";
2590023     char *route = "route0";
2590024     char **argument;
2590025     in_addr_t ip_a;
2590026     in_addr_t ip_b;
2590027     int status;
2590028     //
2590029     // Reset the NET device table.
2590030     //
2590031     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
2590032     {
2590033         net_table[n].type = NET_DEV_NULL;
2590034     }
2590035     //
2590036     // Set up the loopback interface.
2590037     //
2590038     net_table[0].type = NET_DEV_LOOPBACK;
2590039     net_table[0].ip = INADDR_LOOPBACK;
2590040     net_table[0].m = 8;
2590041     //
2590042     for (b = 0; b < NET_MAX_BUFFERS; b++)
2590043     {
2590044         net_table[0].loopback.buffer[b].clock = 0;
2590045     }
2590046     //
2590047     // Prepare ARP table
2590048     //
2590049     arp_init ();
2590050     //
2590051     // Add Ethernet devices, but starting from the
2590052     // second interface
2590053     // inside the net_table[].
2590054     //
2590055     net_eth_init (1);
2590056     //
2590057     // Prepare routes.
2590058     //
2590059     route_init ();
2590060     route_sort ();
2590061     //
2590062     // Command line options: counter 'i' is scanned like
2590063     // a character.
2590064     //
2590065     for (i = '0'; i <= '9'; i++)
2590066     {
2590067         net[3] = i;
2590068         argument = mboot_cmdline_opt (net, ",");
2590069         if (argument != NULL)
2590070         {
2590071             //
2590072             status = inet_pton (AF_INET, argument[2], &ip_a);
2590073             if (status != 1)
2590074             {
2590075                 continue;
2590076             }
2590077             //
2590078             s_ipconfig ((pid_t) 0, atoi (argument[1]),
2590079                        ip_a, atoi (argument[3]));
2590080         }
2590081     }
2590082     //
2590083     for (i = '0'; i <= '9'; i++)
2590084     {
2590085         route[5] = i;
2590086         argument = mboot_cmdline_opt (route, ",");
2590087         if (argument != NULL)
2590088         {
2590089             //
2590090             status = inet_pton (AF_INET, argument[1], &ip_a);
2590091             if (status != 1)
2590092             {
2590093                 continue;
2590094             }
2590095             status = inet_pton (AF_INET, argument[3], &ip_b);
2590096             if (status != 1)
2590097             {
2590098                 continue;
2590099             }
2590100             //
2590101             s_routead ((pid_t) 0,

```

```

2590102         ip_a, atoi (argument[2]),
2590103         ip_b, atoi (argument[4]));
2590104     }
2590105 }
2590106 //
2590107 //
2590108 //
2590109 net_print ();
2590110 route_print ();
2590111 }
2590112 //-----
2590113
2590114 static void
2590115 net_eth_init (int start)
2590116 {
2590117     int p;          // PCI table index.
2590118     int n;          // NET devices table index.
2590119     int i;
2590120     int j;
2590121     //
2590122     static const struct
2590123     {
2590124         unsigned short vendor;
2590125         unsigned short device;
2590126     } type_ne2k[] =
2590127     {
2590128         {
2590129             0x10ec, 0x8029}, // RealTek_RTL_8029
2590130         {
2590131             0x1050, 0x0940}, // Winbond_89C940
2590132         {
2590133             0x11f6, 0x1401}, // Compex_RL2000
2590134         {
2590135             0x8e2e, 0x3000}, // KTI_ET32P2
2590136         {
2590137             0x4a14, 0x5000}, // NetVin_NV5000SC
2590138         {
2590139             0x1106, 0x0926}, // Via_86C926
2590140         {
2590141             0x10bd, 0x0e34}, // SureCom_NE34
2590142         {
2590143             0x1050, 0x5a5a}, // Winbond_W89C940F
2590144         {
2590145             0x12c3, 0x0058}, // Holtek_HT80232
2590146         {
2590147             0x12c3, 0x5598}, // Holtek_HT80229
2590148         {
2590149             0x8c4a, 0x1980}, // Winbond_89C940_8c4a
2590150     };
2590151     //
2590152     //
2590153     //
2590154     n = start;
2590155     //
2590156     // Scan the PCI table and find NE2K Ethernet
2590157     // devices.
2590158     //
2590159     for (p = 0;
2590160          p < PCI_MAX_DEVICES && n < NET_MAX_DEVICES; p++)
2590161     {
2590162         for (i = 0; i < sizeof_array (type_ne2k); i++)
2590163         {
2590164             if (pci_table[p].vendor_id ==
2590165                 type_ne2k[i].vendor
2590166                 && pci_table[p].device_id ==
2590167                 type_ne2k[i].device)
2590168             {
2590169                 //
2590170                 // Verify if the NIC is really a NE2K.
2590171                 //
2590172                 if (ne2k_check (pci_table[p].base_io) == 0)
2590173                 {
2590174                     //
2590175                     // Reset the NIC and get the
2590176                     // physical address.
2590177                     //
2590178                     if (ne2k_reset (pci_table[p].base_io,
2590179                                    net_table[n].
2590180                                    ethernet.mac) == 0)
2590181                     {
2590182                         //
2590183                         // New.
2590184                         //
2590185                         net_table[n].type = NET_DEV_ETH_NE2K;
2590186                         net_table[n].ethernet.base_io =
2590187                             pci_table[p].base_io;
2590188                         net_table[n].ethernet.irq =

```



```

2590189         pci_table[p].irq;
2590190         //
2590191         for (j = 0; j < NET_MAX_BUFFERS; j++)
2590192         {
2590193             net_table[n].ethernet.
2590194                 buffer[j].clock = 0;
2590195         }
2590196         //
2590197         // Go to next NET table element.
2590198         //
2590199         n++;
2590200         //
2590201         break;
2590202     }
2590203 }
2590204 }
2590205 }
2590206 }
2590207 }

```

## 94.12.30 kernel/net/net\_print.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

2600001 #include <sys/os32.h>
2600002 #include <kernel/net.h>
2600003 #include <errno.h>
2600004 //-----
2600005 void
2600006 net_print (void)
2600007 {
2600008     int n;          // NET devices table index.
2600009     char string[80];
2600010     //
2600011     //
2600012     //
2600013     k_printf ("dev "
2600014             "address/mask "
2600015             "mac " "io " "irq\n");
2600016     //
2600017     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
2600018     {
2600019         if (net_table[n].type != NET_DEV_NULL)
2600020         {
2600021             sprintf (string, "net%i ", n);
2600022             string[6] = '\0';
2600023             k_printf ("%s", string);
2600024             //
2600025             sprintf (string, "%i.%i.%i.%i/%i "
2600026                     " "
2600027                     " "
2600028                     " "
2600029                     " "
2600030                     " "
2600031                     " "
2600032                     " "
2600033                     " "
2600034                     " "
2600035                     " "
2600036                     " "
2600037                     " "
2600038                     " "
2600039                     " "
2600040                     " "
2600041                     " "
2600042                     " "
2600043                     " "
2600044                     " "
2600045                     " "
2600046                     " "
2600047                     " "
2600048                     " "
2600049                     " "
2600050                     " "
2600051                     " "
2600052                     " "

```

## 94.12.31 kernel/net/net\_public.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

2610001 #include <kernel/net.h>
2610002 //-----
2610003 net_t net_table[NET_MAX_DEVICES];
2610004 //-----

```

## 94.12.32 kernel/net/net\_rx.c

« Si veda la sezione 93.17.

```

2620001 #include <arpa/inet.h>
2620002 #include <kernel/net.h>
2620003 #include <kernel/net/arp.h>
2620004 #include <sys/os32.h>
2620005 #include <kernel/lib_k.h>
2620006 //-----
2620007 #define DEBUG 0
2620008 //-----
2620009 int
2620010 net_rx (void)
2620011 {
2620012     int n;          // NET table index.
2620013     int b;          // Frame index.
2620014     net_ethernet_frame_t *frame;
2620015     int counter = 0;
2620016     //
2620017     // Scan NET table.
2620018     //
2620019     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
2620020     {
2620021         //
2620022         // Ethernet.
2620023         //
2620024         if (net_table[n].type & NET_DEV_ETH)
2620025         {
2620026             for (b = 0; b < NET_MAX_BUFFERS; b++)
2620027             {
2620028                 if (net_table[n].ethernet.buffer[b].clock > 0)
2620029                 {
2620030                     frame = (net_ethernet_frame_t *)
2620031                             & net_table[n].ethernet.buffer[b].frame;
2620032                     //
2620033                     if (ntohs (frame->header.type) ==
2620034                         NET_PROT_ARP)
2620035                     {
2620036                         arp_rx (n, b);
2620037                         //
2620038                         // Remove packet from buffer.
2620039                         //
2620040                         net_table[n].ethernet.buffer[b].
2620041                             clock = 0;
2620042                         //
2620043                         // Increment the packet received
2620044                         // counter.
2620045                         //
2620046                         counter++;
2620047                     }
2620048                     else if (ntohs (frame->header.type)
2620049                             == NET_PROT_IP)
2620050                     {
2620051                         ip_rx (n, b);
2620052                         //
2620053                         // Remove packet from buffer.
2620054                         //
2620055                         net_table[n].ethernet.buffer[b].
2620056                             clock = 0;
2620057                         //
2620058                         // Increment the packet received
2620059                         // counter.
2620060                         //
2620061                         counter++;
2620062                     }
2620063                     else
2620064                     {
2620065                         //
2620066                         // Unknown frame type.
2620067                         //
2620068                         k_printf
2620069                             ("received an unknown frame "
2620070                              "type %04x\n",
2620071                              ntohs (frame->header.type));
2620072                         //
2620073                         // Remove packet from buffer.
2620074                         //
2620075                         net_table[n].ethernet.buffer[b].
2620076                             clock = 0;
2620077                         //
2620078                         // Increment the packet received
2620079                         // counter anyway.
2620080                         //
2620081                         counter++;
2620082                     }
2620083                 }
2620084             }
2620085         }

```

```

262086 //
262087 // Loopback
262088 //
262089 else if (net_table[n].type & NET_DEV_LOOP)
262090 {
262091     for (b = 0; b < NET_MAX_BUFFERS; b++)
262092     {
262093         if (net_table[n].loopback.buffer[b].clock > 0)
262094         {
262095             ip_rx (n, b);
262096             //
262097             // Remove packet from buffer.
262098             //
262099             net_table[n].loopback.buffer[b].clock = 0;
262100             //
262101             // Increment the packet received
262102             // counter.
262103             //
262104             counter++;
262105             //
262106         }
262107     }
262108 }
262109 }
262110 //
262111 // Remove ARP items that are too old.
262112 //
262113 arp_clean ();
262114 //
262115 //
262116 //
262117 return (counter);
262118 }

```

#### 94.12.33 kernel/net/route.h

« Si veda la sezione 93.21.

```

263001 #ifndef _KERNEL_NET_ROUTE_H
263002 #define _KERNEL_NET_ROUTE_H 1
263003 //-----
263004 #include <stdint.h>
263005 #include <sys/types.h>
263006 #include <kernel/net.h>
263007 #include <netinet/in.h>
263008 //-----
263009 #define ROUTE_MAX_ROUTES 16
263010 //
263011 // Route table element.
263012 //
263013 typedef struct
263014 {
263015     h_addr_t network; // 32 bit, host byte order.
263016     h_addr_t netmask; // 32 bit, host byte order.
263017     h_addr_t router; // 32 bit, host byte order.
263018     uint8_t m; // Short netmask.
263019     uint8_t interface;
263020 } route_t;
263021 //
263022 // External routing table data.
263023 //
263024 extern route_t route_table[ROUTE_MAX_ROUTES];
263025 //-----
263026 void route_init (void);
263027 void route_sort (void);
263028 void route_print (void);
263029 h_addr_t route_remote_to_local (h_addr_t remote);
263030 h_addr_t route_remote_to_router (h_addr_t remote);
263031 //-----
263032 //-----
263033 #endif

```

#### 94.12.34 kernel/net/route/route\_init.c

« Si veda la sezione 93.21.

```

264001 #include <arpa/inet.h>
264002 #include <sys/os32.h>
264003 #include <kernel/net/route.h>
264004 #include <errno.h>
264005 #include <netinet/in.h>
264006 //-----
264007 void
264008 route_init (void)
264009 {
264010     //
264011     // Reset the table with 0xFF.

```

```

264012 //
264013 memset (route_table, 0xFF, sizeof (route_table));
264014 //
264015 // Put the loopback routing.
264016 //
264017 route_table[0].netmask = 0xFF000000; // Little
264018 // endian.
264019 route_table[0].m = 8;
264020 route_table[0].network =
264021     INADDR_LOOPBACK & route_table[0].netmask;
264022 route_table[0].router = 0;
264023 route_table[0].interface = 0;
264024 }

```

#### 94.12.35 kernel/net/route/route\_print.c

« Si veda la sezione 93.21.

```

265001 #include <arpa/inet.h>
265002 #include <sys/os32.h>
265003 #include <kernel/net/route.h>
265004 #include <kernel/lib_k.h>
265005 #include <errno.h>
265006 //-----
265007 void
265008 route_print (void)
265009 {
265010     int r; // Routing table index.
265011     char string[80];
265012     //
265013     k_printf ("Destination/mask "
265014             "Router " "Interface\n");
265015     //
265016     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
265017     {
265018         if (route_table[r].network == 0xFFFFFFFF)
265019         {
265020             //
265021             // Empty item.
265022             //
265023             continue;
265024         }
265025         //
265026         sprintf (string, "%i.%i.%i.%i/%i"
265027                 " "
265028                 " "
265029                 " "
265030                 " "
265031                 " "
265032                 " "
265033                 " "
265034                 " "
265035                 " "
265036                 " "
265037                 " "
265038                 " "
265039                 " "
265040                 " "
265041                 " "
265042                 " "
265043                 " "
265044                 " "
265045                 " "
265046                 " "
265047                 " "
265048                 " "
265049                 " "
265050                 " "
265051                 " "
265052                 " "
265053                 " "
265054                 " "
265055                 " "
265056                 " "
265057                 " "
265058                 " "
265059                 " "
265060                 " "
265061                 " "
265062                 " "
265063                 " "
265064                 " "
265065                 " "
265066                 " "
265067                 " "
265068                 " "
265069                 " "
265070                 " "
265071                 " "
265072                 " "
265073                 " "
265074                 " "
265075                 " "
265076                 " "
265077                 " "
265078                 " "
265079                 " "
265080                 " "
265081                 " "
265082                 " "
265083                 " "
265084                 " "
265085                 " "
265086                 " "
265087                 " "
265088                 " "
265089                 " "
265090                 " "
265091                 " "
265092                 " "
265093                 " "
265094                 " "
265095                 " "
265096                 " "
265097                 " "
265098                 " "
265099                 " "
265100                 " "
265101                 " "
265102                 " "
265103                 " "
265104                 " "
265105                 " "
265106                 " "
265107                 " "
265108                 " "
265109                 " "
265110                 " "
265111                 " "
265112                 " "
265113                 " "
265114                 " "
265115                 " "
265116                 " "
265117                 " "
265118                 " "
265119                 " "
265120                 " "
265121                 " "
265122                 " "
265123                 " "
265124                 " "
265125                 " "
265126                 " "
265127                 " "
265128                 " "
265129                 " "
265130                 " "
265131                 " "
265132                 " "
265133                 " "
265134                 " "
265135                 " "
265136                 " "
265137                 " "
265138                 " "
265139                 " "
265140                 " "
265141                 " "
265142                 " "
265143                 " "
265144                 " "
265145                 " "
265146                 " "
265147                 " "
265148                 " "
265149                 " "
265150                 " "
265151                 " "
265152                 " "
265153                 " "
265154                 " "
265155                 " "
265156                 " "
265157                 " "
265158                 " "
265159                 " "
265160                 " "
265161                 " "
265162                 " "
265163                 " "
265164                 " "
265165                 " "
265166                 " "
265167                 " "
265168                 " "
265169                 " "
265170                 " "
265171                 " "
265172                 " "
265173                 " "
265174                 " "
265175                 " "
265176                 " "
265177                 " "
265178                 " "
265179                 " "
265180                 " "
265181                 " "
265182                 " "
265183                 " "
265184                 " "
265185                 " "
265186                 " "
265187                 " "
265188                 " "
265189                 " "
265190                 " "
265191                 " "
265192                 " "
265193                 " "
265194                 " "
265195                 " "
265196                 " "
265197                 " "
265198                 " "
265199                 " "
265200                 " "
265201                 " "
265202                 " "
265203                 " "
265204                 " "
265205                 " "
265206                 " "
265207                 " "
265208                 " "
265209                 " "
265210                 " "
265211                 " "
265212                 " "
265213                 " "
265214                 " "
265215                 " "
265216                 " "
265217                 " "
265218                 " "
265219                 " "
265220                 " "
265221                 " "
265222                 " "
265223                 " "
265224                 " "
265225                 " "
265226                 " "
265227                 " "
265228                 " "
265229                 " "
265230                 " "
265231                 " "
265232                 " "
265233                 " "
265234                 " "
265235                 " "
265236                 " "
265237                 " "
265238                 " "
265239                 " "
265240                 " "
265241                 " "
265242                 " "
265243                 " "
265244                 " "
265245                 " "
265246                 " "
265247                 " "
265248                 " "
265249                 " "
265250                 " "
265251                 " "
265252                 " "
265253                 " "
265254                 " "
265255                 " "
265256                 " "
265257                 " "
265258                 " "
265259                 " "
265260                 " "
265261                 " "
265262                 " "
265263                 " "
265264                 " "
265265                 " "
265266                 " "
265267                 " "
265268                 " "
265269                 " "
265270                 " "
265271                 " "
265272                 " "
265273                 " "
265274                 " "
265275                 " "
265276                 " "
265277                 " "
265278                 " "
265279                 " "
265280                 " "
265281                 " "
265282                 " "
265283                 " "
265284                 " "
265285                 " "
265286                 " "
265287                 " "
265288                 " "
265289                 " "
265290                 " "
265291                 " "
265292                 " "
265293                 " "
265294                 " "
265295                 " "
265296                 " "
265297                 " "
265298                 " "
265299                 " "
265300                 " "
265301                 " "
265302                 " "
265303                 " "
265304                 " "
265305                 " "
265306                 " "
265307                 " "
265308                 " "
265309                 " "
265310                 " "
265311                 " "
265312                 " "
265313                 " "
265314                 " "
265315                 " "
265316                 " "
265317                 " "
265318                 " "
265319                 " "
265320                 " "
265321                 " "
265322                 " "
265323                 " "
265324                 " "
265325                 " "
265326                 " "
265327                 " "
265328                 " "
265329                 " "
265330                 " "
265331                 " "
265332                 " "
265333                 " "
265334                 " "
265335                 " "
265336                 " "
265337                 " "
265338                 " "
265339                 " "
265340                 " "
265341                 " "
265342                 " "
265343                 " "
265344                 " "
265345                 " "
265346                 " "
265347                 " "
265348                 " "
265349                 " "
265350                 " "
265351                 " "
265352                 " "
265353                 " "
265354                 " "
265355                 " "
265356                 " "
265357                 " "
265358                 " "
265359                 " "
265360                 " "
265361                 " "
265362                 " "
265363                 " "
265364                 " "
265365                 " "
265366                 " "
265367                 " "
265368                 " "
265369                 " "
265370                 " "
265371                 " "
265372                 " "
265373                 " "
265374                 " "
265375                 " "
265376                 " "
265377                 " "
265378                 " "
265379                 " "
265380                 " "
265381                 " "
265382                 " "
265383                 " "
265384                 " "
265385                 " "
265386                 " "
265387                 " "
265388                 " "
265389                 " "
265390                 " "
265391                 " "
265392                 " "
265393                 " "
265394                 " "
265395                 " "
265396                 " "
265397                 " "
265398                 " "
265399                 " "
265400                 " "
265401                 " "
265402                 " "
265403                 " "
265404                 " "
265405                 " "
265406                 " "
265407                 " "
265408                 " "
265409                 " "
265410                 " "
265411                 " "
265412                 " "
265413                 " "
265414                 " "
265415                 " "
265416                 " "
265417                 " "
265418                 " "
265419                 " "
265420                 " "
265421                 " "
265422                 " "
265423                 " "
265424                 " "
265425                 " "
265426                 " "
265427                 " "
265428                 " "
265429                 " "
265430                 " "
265431                 " "
265432                 " "
265433                 " "
265434                 " "
265435                 " "
265436                 " "
265437                 " "
265438                 " "
265439                 " "
265440                 " "
265441                 " "
265442                 " "
265443                 " "
265444                 " "
265445                 " "
265446                 " "
265447                 " "
265448                 " "
265449                 " "
265450                 " "
265451                 " "
265452                 " "
265453                 " "
265454                 " "
265455                 " "
265456                 " "
265457                 " "
265458                 " "
265459                 " "
265460                 " "
265461                 " "
265462                 " "
265463                 " "
265464                 " "
265465                 " "
265466                 " "
265467                 " "
265468                 " "
265469                 " "
265470                 " "
265471                 " "
265472                 " "
265473                 " "
265474                 " "
265475                 " "
265476                 " "
265477                 " "
265478                 " "
265479                 " "
265480                 " "
265481                 " "
265482                 " "
265483                 " "
265484                 " "
265485                 " "
265486                 " "
265487                 " "
265488                 " "
265489                 " "
265490                 " "
265491                 " "
265492                 " "
265493                 " "
265494                 " "
265495                 " "
265496                 " "
265497                 " "
265498                 " "
265499                 " "
265500                 " "
265501                 " "
265502                 " "
265503                 " "
265504                 " "
265505                 " "
265506                 " "
265507                 " "
265508                 " "
265509                 " "
265510                 " "
265511                 " "
265512                 " "
265513                 " "
265514                 " "
265515                 " "
265516                 " "
265517                 " "
265518                 " "
265519                 " "
265520                 " "
265521                 " "
265522                 " "
265523                 " "
265524                 " "
265525                 " "
265526                 " "
265527                 " "
265528                 " "
265529                 " "
265530                 " "
265531                 " "
265532                 " "
265533                 " "
265534                 " "
265535                 " "
265536                 " "
265537                 " "
265538                 " "
265539                 " "
265540                 " "
265541                 " "
265542                 " "
265543                 " "
265544                 " "
265545                 " "
265546                 " "
265547                 " "
265548                 " "
265549                 " "
265550                 " "
265551                 " "
265552                 " "
265553                 " "
265554                 " "
265555                 " "
265556                 " "
265557                 " "
265558                 " "
265559                 " "
265560                 " "
265561                 " "
265562                 " "
265563                 " "
265564                 " "
265565                 " "
265566                 " "
265567                 " "
265568                 " "
265569                 " "
265570                 " "
265571                 " "
265572                 " "
265573                 " "
265574                 " "
265575                 " "
265576                 " "
265577                 " "
265578                 " "
265579                 " "
265580                 " "
265581                 " "
265582                 " "
265583                 " "
265584                 " "
265585                 " "
265586                 " "
265587                 " "
265588                 " "
265589                 " "
265590                 " "
265591                 " "
265592                 " "
265593                 " "
265594                 " "
265595                 " "
265596                 " "
265597                 " "
265598                 " "
265599                 " "
265600                 " "
265601                 " "
265602                 " "
265603                 " "
265604                 " "
265605                 " "
265606                 " "
265607                 " "
265608                 " "
265609                 " "
265610                 " "
265611                 " "
265612                 " "
265613                 " "
265614                 " "
265615                 " "
265616                 " "
265617                 " "
265618                 " "
265619                 " "
265620                 " "
265621                 " "
265622                 " "
265623                 " "
265624                 " "
265625                 " "
265626                 " "
265627                 " "
265628                 " "
265629                 " "
265630                 " "
265631                 " "
265632                 " "
265633                 " "
265634                 " "
265635                 " "
265636                 " "
265637                 " "
265638                 " "
265639                 " "
265640                 " "
265641                 " "
265642                 " "
265643                 " "
265644                 " "
265645                 " "
265646                 " "
265647                 " "
265648                 " "
265649                 " "
265650                 " "
265651                 " "
265652                 " "
265653                 " "
265654                 " "
265655                 " "
265656                 " "
265657                 " "
265658                 " "
265659                 " "
265660                 " "
265661                 " "
265662                 " "
265663                 " "
265664                 " "
265665                 " "
265666                 " "
265667                 " "
265668                 " "
265669                 " "
265670                 " "
265671                 " "
265672                 " "
265673                 " "
265674                 " "
265675                 " "
265676                 " "
265677                 " "
265678                 " "
265679                 " "
265680                 " "
265681                 " "
265682                 " "
265683                 " "
265684                 " "
265685                 " "
265686                 " "
265687                 " "
265688                 " "
265689                 " "
265690                 " "
265691                 " "
265692                 " "
265693                 " "
265694                 " "
265695                 " "
265696                 " "
265697                 " "
265698                 " "
265699                 " "
265700                 " "
265701                 " "
265702                 " "
265703                 " "
265704                 " "
265705                 " "
265706                 " "
265707                 " "
265708                 " "
265709                 " "
265710                 " "
265711                 " "
265712                 " "
265713                 " "
265714                 " "
265715                 " "
265716                 " "
265717                 " "
265718                 " "
265719                 " "
265720                 " "
265721                 " "
265722                 " "
265723                 " "
265724                 " "
265725                 " "
265726                 " "
265727                 " "
265728                 " "
265729                 " "
265730                 " "
265731                 " "
265732                 " "
265733                 " "
265734                 " "
265735                 " "
265736                 " "
265737                 " "
265738                 " "
265739                 " "
265740                 " "
265741                 " "
265742                 " "
265743                 " "
265744                 " "
265745                 " "
265746                 " "
265747                 " "
265748                 " "
265749                 " "
265750                 " "
265751                 " "
265752                 " "
265753                 " "
265754                 " "
265755                 " "
265756                 " "
265757                 " "
265758                 " "
265759                 " "
265760                 " "
265761                 " "
265762                 " "
265763                 " "
265764                 " "
265765                 " "
265766                 " "
265767                 " "
265768                 " "
265769                 " "
265770                 " "
265771                 " "
265772                 " "
265773                 " "
265774                 " "
265775                 " "
265776                 " "
265777                 " "
265778                 " "
265779                 " "
265780                 " "
265781                 " "
265782                 " "
265783                 " "
265784                 " "
265785                 " "
265786                 " "
265787                 " "
265788                 " "
265789                 " "
265790                 " "
265791                 " "
265792                 " "
265793                 " "
265794                 " "
265795                 " "
265796                 " "
265797                 " "
265798                 " "
265799                 " "
265800                 " "
265801                 " "
265802                 " "
265803                 " "
265804                 " "
265805                 " "
265806                 " "
265807                 " "
265808                 " "
265809                 " "
265810                 " "
265811                 " "
265812                 " "
265813                 " "
265814                 " "
265815                 " "
265816                 " "
265817                 " "
265818                 " "
265819                 " "
265820                 " "
265821                 " "
265822                 " "
265823                 " "
265824                 " "
265825                 " "
265826                 " "
265827                 " "
265828                 " "
265829                 " "
265830                 " "
265831                 " "
265832                 " "
265833                 " "
265834                 " "
265835                 " "
265836                 " "
265837                 " "
265838                 " "
265839                 " "
265840                 " "
265841                 " "
265842                 " "
265843                 " "
265844                 " "
265845                 " "
265846                 " "
265847                 " "
265848                 " "
265849                 " "
265850                 " "
265851                 " "
265852                 " "
265853                 " "
265854                 " "
265855                 " "
265856                 " "
265857                 " "
265858                 " "
265859                 " "
265860                 " "
265861                 " "
265862                 " "
265863                 " "
265864                 " "
265865                 " "
265866                 " "
265867                 " "
265868                 " "
265869                 " "
265870                 " "
265871                 " "
265872                 " "
265873                 " "
265874                 " "
265875                 " "
265876                 " "
265877                 " "
265878                 " "
265879                 " "
265880                 " "
265881                 " "
265882                 " "
265883                 " "
265884                 " "
265885                 " "
265886                 " "
265887                 " "
265888                 " "
265889                 " "
265890                 " "
265891                 " "
265892                 " "
265893                 " "
265894                 " "
265895                 " "
265896                 " "
265897                 " "
265898                 " "
265899                 " "
265900                 " "
265901                 " "
265902                 " "
265903                 " "
265904                 " "
265905                 " "
265906                 " "
265907                 " "
265908                 " "
265909                 " "
265910                 " "
265911                 " "
265912                 " "
265913                 " "
265914                 " "
265915                 " "
265916                 " "
265917                 " "
265918                 " "
265919                 " "
265920                 " "
265921                 " "
265922                 " "
265923                 " "
265924                 " "
265925                 " "
265926                 " "
265927                 " "
265928                 " "
265929                 " "
265930                 " "
265931                 " "
265932                 " "
265933                 " "
265934                 " "
265935                 " "
265936                 " "
265937                 " "
265938                 " "
265939                 " "
265940                 " "
265941                 " "
265942                 " "
265943                 " "
265944                 " "
265945                 " "
265946                 " "
265947                 " "
265948                 " "
265949                 " "
265950                 " "
265951                 " "
265952                 " "
265953                 " "
265954                 " "
265955                 " "
265956                 " "
265957                 " "
265958                 " "
265959                 " "
265960                 " "
265961                 " "
265962                 " "
265963                 " "
265964                 " "
265965                 " "
265966                 " "
265967                 " "
265968                 " "
265969                 " "
265970                 " "
265971                 " "
265972                 " "
265973                 " "
265974                 " "
265975                 " "
265976                 " "
265977                 " "
265978                 " "
265979                 " "
265980                 " "
265981                 " "
265982                 " "
265983                 " "
265984                 " "
265985                 " "
265986                 " "
265987                 " "
265988                 " "
265989                 " "
265990                 " "
265991                 " "
265992                 " "
265993                 " "
265994                 " "
265995                 " "
265996                 " "
265997                 " "
265998                 " "
265999                 " "
266000                 " "

```

#### 94.12.36 kernel/net/route/route\_public.c

« Si veda la sezione 93.21.

```

266001 #include <kernel/net/route.h>
266002 //-----
266003 route_t route_table[ROUTE_MAX_ROUTES];
266004 //-----

```

## 94.12.37 kernel/net/route/route\_remote\_to\_local.c

Si veda la sezione 93.21.

```

2670001 #include <arpa/inet.h>
2670002 #include <sys/os32.h>
2670003 #include <kernel/net/route.h>
2670004 #include <kernel/lib_k.h>
2670005 #include <errno.h>
2670006 -----
2670007 h_addr_t
2670008 route_remote_to_local (h_addr_t remote)
2670009 {
2670010     int r;        // Routing table index.
2670011     int d;        // Network interface number.
2670012     h_addr_t network;
2670013     //
2670014     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
2670015     {
2670016         //
2670017         // Calculate the remote network address based on
2670018         // the current
2670019         // router item netmask.
2670020         //
2670021         network = remote & route_table[r].netmask;
2670022         //
2670023         // Compare the calculated network address with
2670024         // the remote
2670025         // network.
2670026         //
2670027         if (route_table[r].network == network)
2670028         {
2670029             //
2670030             // Found.
2670031             //
2670032             d = route_table[r].interface;
2670033             //
2670034             // Check inside the network interfaces.
2670035             //
2670036             if (net_table[d].ip == 0)
2670037             {
2670038                 errset (ENODEV);
2670039                 return ((h_addr_t) - 1);
2670040             }
2670041             else
2670042             {
2670043                 return (net_table[d].ip);
2670044             }
2670045         }
2670046     }
2670047     //
2670048     // Sorry: destination not found.
2670049     //
2670050     errset (EADDRNOTAVAIL);
2670051     return ((h_addr_t) - 1);
2670052 }

```

## 94.12.38 kernel/net/route/route\_remote\_to\_router.c

Si veda la sezione 93.21.

```

2680001 #include <arpa/inet.h>
2680002 #include <sys/os32.h>
2680003 #include <kernel/net/route.h>
2680004 #include <kernel/lib_k.h>
2680005 #include <errno.h>
2680006 -----
2680007 h_addr_t
2680008 route_remote_to_router (h_addr_t remote)
2680009 {
2680010     int r;        // Routing table index.
2680011     h_addr_t network;
2680012     //
2680013     for (r = 0; r < ROUTE_MAX_ROUTES; r++)
2680014     {
2680015         //
2680016         // Calculate the remote network address based on
2680017         // the current
2680018         // router item netmask.
2680019         //
2680020         network = remote & route_table[r].netmask;
2680021         //
2680022         // Compare the calculated network address with
2680023         // the remote
2680024         // network: routes are sorted, from the most
2680025         // detailed to the
2680026         // less one.
2680027         //

```

```

2680028         if (route_table[r].network == network)
2680029         {
2680030             //
2680031             // Found.
2680032             //
2680033             return (route_table[r].router);
2680034         }
2680035     }
2680036     //
2680037     // Sorry: destination not found.
2680038     //
2680039     errset (EADDRNOTAVAIL);
2680040     return ((h_addr_t) - 1);
2680041 }

```

## 94.12.39 kernel/net/route/route\_sort.c

Si veda la sezione 93.21.

```

2690001 #include <sys/os32.h>
2690002 #include <kernel/net/route.h>
2690003 #include <errno.h>
2690004 -----
2690005 static int part (char *array, size_t size, int a,
2690006                 int z, int (*compare) (void *, void *));
2690007 static void sort (char *array, size_t size, int a,
2690008                  int z, int (*compare) (void *, void *));
2690009 static void qsort (void *base, size_t nmemb,
2690010                   size_t size, int (*compare) (void *,
2690011                                                    void *));
2690012 //
2690013 static uint8_t swap[sizeof (route_t)];
2690014 static int comp (void *a, void *b);
2690015 -----
2690016 void
2690017 route_sort (void)
2690018 {
2690019     qsort (route_table, ROUTE_MAX_ROUTES,
2690020           sizeof (route_t), comp);
2690021 }
2690022 //-----
2690023 static int
2690024 comp (void *a, void *b)
2690025 {
2690026     route_t *route_a = a;
2690027     route_t *route_b = b;
2690028     uint8_t m_a = route_a->m;
2690029     uint8_t m_b = route_b->m;
2690030     //
2690031     if (m_a > m_b)
2690032         return (-1);
2690033     if (m_a < m_b)
2690034         return (1);
2690035     return (0);
2690036 }
2690037 //-----
2690038 static void
2690039 qsort (void *base, size_t nmemb, size_t size,
2690040        int (*compare) (void *, void *))
2690041 {
2690042     if (size <= 1)
2690043     {
2690044         //
2690045         // There is nothing to sort!
2690046         //
2690047         return;
2690048     }
2690049     else
2690050     {
2690051         sort ((char *) base, size, 0, (int) (nmemb - 1),
2690052              compare);
2690053     }
2690054 }
2690055 //-----
2690056 static void
2690057 sort (char *array, size_t size, int a, int z,
2690058        int (*compare) (void *, void *))
2690059 {
2690060     int loc;
2690061     //
2690062     if (z > a)
2690063     {
2690064         loc = part (array, size, a, z, compare);
2690065         if (loc >= 0)

```

```

260069      {
260070          sort (array, size, a, loc - 1, compare);
260071          sort (array, size, loc + 1, z, compare);
260072      }
260073  }
260074 }
260075
260076 //-----
260077 static int
260078 part (char *array, size_t size, int a, int z,
260079      int (*compare) (void *, void *))
260080 {
260081     int i;
260082     int loc;
260083     //
260084     if (z <= a)
260085     {
260086         errset (EUNKNOWN);          // Should never
260087         // happen.
260088         return (-1);
260089     }
260090     //
260091     // Index 'i' after the first element; index 'loc' at
260092     // the last
260093     // position.
260094     //
260095     i = a + 1;
260096     loc = z;
260097     //
260098     // Loop as long as index 'loc' is higher than index
260099     // 'i'.
260100     // When index 'loc' is less or equal to index 'i',
260101     // then, index 'loc' is the right position for the
260102     // first element of the current piece of array.
260103     //
260104     for (;;)
260105     {
260106         //
260107         // Index 'i' goes up...
260108         //
260109         for (; i < loc; i++)
260110             {
260111                 if (compare
260112                     (&array[i * size], &array[a * size]) > 0)
260113                 {
260114                     break;
260115                 }
260116             }
260117         //
260118         // Index 'loc' goes down...
260119         //
260120         for (; loc-- > i)
260121             {
260122                 if (compare
260123                     (&array[loc * size], &array[a * size]) <= 0)
260124                 {
260125                     break;
260126                 }
260127             }
260128         //
260129         // Swap elements related to index 'i' and 'loc'.
260130         //
260131         if (loc <= i)
260132             {
260133                 //
260134                 // The array is completely scanned.
260135                 //
260136                 break;
260137             }
260138         else
260139             {
260140                 memcpy (swap, &array[loc * size], size);
260141                 memcpy (&array[loc * size], &array[i * size],
260142                         size);
260143                 memcpy (&array[i * size], swap, size);
260144             }
260145     }
260146     //
260147     // Swap the first element with the one related to
260148     // the
260149     // index 'loc'.
260150     //
260151     memcpy (swap, &array[loc * size], size);
260152     memcpy (&array[loc * size], &array[a * size], size);
260153     memcpy (&array[a * size], swap, size);
260154     //
260155     // Return the index 'loc'.

```

```

260156 //
260157     return (loc);
260158 }

```

## 94.12.40 kernel/net/tcp.h

Si veda la sezione 93.23.

```

270001 #ifndef _KERNEL_NET_TCP_H
270002 #define _KERNEL_NET_TCP_H 1
270003 //-----
270004 #include <netinet/tcp.h>
270005 #include <kernel/net.h>
270006 //-----
270007 #define TCP_HEADER_SIZE 20
270008 #define TCP_MAX_PACKET_SIZE NET_IP_MAX_DATA_SIZE
270009 #define TCP_MAX_DATA_SIZE \
270010     TCP_MAX_PACKET_SIZE-TCP_HEADER_SIZE
270011 //
270012 #define TCP_MAX_DELAY (CLOCKS_PER_SEC*2)
270013 //-----
270014 //
270015 // TCP packet, for transmission.
270016 //
270017 typedef struct
270018 {
270019     struct tcphdr header;
270020     uint8_t data[TCP_MAX_DATA_SIZE];
270021 } __attribute__((packed)) tcp_packet_t;
270022 //
270023 // TCP pseudo header for checksum calculation.
270024 //
270025 typedef struct
270026 {
270027     in_addr_t saddr;
270028     in_addr_t daddr;
270029     uint8_t zero;
270030     uint8_t protocol;
270031     uint16_t length;
270032 } __attribute__((packed)) tcp_pseudo_header_t;
270033 //-----
270034 #define TCP_FLAG_NULL 0
270035 #define TCP_FLAG_ACK 1
270036 #define TCP_FLAG_PSH 2
270037 #define TCP_FLAG_RST 4
270038 #define TCP_FLAG_SYN 8
270039 #define TCP_FLAG_FIN 16
270040 //-----
270041 #define TCP_TRY_READ 1 // 2^0 Wake up reading
270042 // TCP process.
270043 #define TCP_TRY_WRITE 2 // 2^1 Wake up writing
270044 // TCP process.
270045 //-----
270046 int tcp_tx_raw (h_port_t sport, h_port_t dport,
270047                uint32_t seq, uint32_t ack_seq,
270048                int flags,
270049                h_addr_t saddr, h_addr_t daddr,
270050                const void *buffer, size_t size);
270051 int tcp_tx_sock (void *sock_item);
270052 int tcp_tx_ack (void *sock_item);
270053 int tcp_rx_ack (void *sock_item, void *packet);
270054 int tcp (void);
270055 int tcp_connect (void *sock_item);
270056 int tcp_tx_rst (void *ip_packet);
270057 void tcp_test (void);
270058 void tcp_show (h_addr_t src, h_addr_t dst,
270059               const struct tcphdr *tcphdr);
270060 int tcp_close (void *sock_item);
270061 int tcp_rx_data (void *sock_item, void *packet);
270062 int tcp_status (void *ip_packet);
270063 //-----
270064 #endif

```

## 94.12.41 kernel/net/tcp/tcp.c

Si veda la sezione 93.23.

```

271001 #include <stdlib.h>
271002 #include <string.h>
271003 #include <netinet/ip.h>
271004 #include <netinet/tcp.h>
271005 #include <kernel/net.h>
271006 #include <kernel/net/tcp.h>
271007 #include <kernel/fs.h>
271008 #include <kernel/lib_s.h>
271009 #include <kernel/lib_k.h>
271010 #include <errno.h>

```

```

2710011 //-----
2710012 #define DEBUG 0
2710013 //-----
2710014 int
2710015 tcp (void)
2710016 {
2710017     int s;           // Socket table index.
2710018     int p;           // IP table index.
2710019     int q;           // Queue index.
2710020     int status;
2710021     struct tcphdr *tcp;
2710022     struct iphdr *ip;
2710023     int sfdn;       // New socket.
2710024     fd_t *sfd;
2710025     sock_t *sock;
2710026     struct sockaddr_in sa;
2710027     clock_t delay;
2710028     uint8_t *recv_data;
2710029     size_t recv_size;
2710030     int ret = 0;
2710031     unsigned int lseq;
2710032     //
2710033     // Scan local sockets.
2710034     //
2710035     for (s = 0; s < SOCK_MAX_SLOTS; s++)
2710036     {
2710037         if (!sock_table[s].active)
2710038             continue;
2710039         if (sock_table[s].family != AF_INET)
2710040             continue;
2710041         if (sock_table[s].protocol != IPPROTO_TCP)
2710042             continue;
2710043         if (sock_table[s].unreach_port)
2710044             continue;
2710045         if (sock_table[s].unreach_host)
2710046             continue;
2710047         //
2710048         // Calculate the delay from the last send.
2710049         //
2710050         delay = s_clock ((pid_t) 0) - sock_table[s].tcp.clock;
2710051         //
2710052         // Have we received something? Scan the
2710053         // ip_table[] to find a
2710054         // TCP packet that was not already seen by the
2710055         // socket.
2710056         //
2710057         for (p = 0; p < IP_MAX_PACKETS; p++)
2710058         {
2710059             // //////////////////////////////////////
2710060             // PACKET CHECK
2710061             // //////////////////////////////////////
2710062             //
2710063             // Check the protocol.
2710064             //
2710065             if (ip_table[p].packet.header.protocol !=
2710066                 IPPROTO_TCP)
2710067             {
2710068                 //
2710069                 // It is not TCP.
2710070                 //
2710071                 continue;
2710072             }
2710073             //
2710074             // Is the packet new for the socket?
2710075             //
2710076             if (ip_table[p].clock <=
2710077                 sock_table[s].read.clock[p])
2710078             {
2710079                 //
2710080                 // Already seen or packet too old.
2710081                 //
2710082                 continue;
2710083             }
2710084             //
2710085             // Get a pointer to IP and TCP headers.
2710086             //
2710087             ip = (struct iphdr *) &ip_table[p].packet.header;
2710088             tcp =
2710089                 (struct tcphdr *) &ip_table[p].packet.
2710090                 octet[ip->ihl * 4];
2710091             //
2710092             // Verify the ports.
2710093             //
2710094             if (tcp->dest != htons (sock_table[s].lport))
2710095             {
2710096                 //
2710097                 // The local port does not match!

```

```

2710098         //
2710099         continue;
2710100     }
2710101     //
2710102     if (tcp->source != htons (sock_table[s].rport))
2710103     {
2710104         //
2710105         // The remote port does not match, but
2710106         // might be
2710107         // listening and the packet might be a
2710108         // SYN.
2710109         //
2710110         if (sock_table[s].rport == 0
2710111             && sock_table[s].tcp.conn ==
2710112                 TCP_LISTEN && tcp->syn && !tcp->ack)
2710113         {
2710114             //
2710115             // We hope that it is the first SYN.
2710116             //
2710117             ;
2710118         }
2710119         else
2710120         {
2710121             continue;
2710122         }
2710123     }
2710124     //
2710125     // Verify the IP addresses.
2710126     //
2710127     if (ip_table[p].packet.header.daddr
2710128         != htonl (sock_table[s].laddr))
2710129     {
2710130         //
2710131         // The local address does not match, but
2710132         // might be zero.
2710133         //
2710134         if (sock_table[s].laddr != 0)
2710135         {
2710136             //
2710137             // The local address is not zero, so
2710138             // the match fails.
2710139             //
2710140             continue;
2710141         }
2710142     }
2710143     //
2710144     if (ip_table[p].packet.header.saddr
2710145         != htonl (sock_table[s].raddr))
2710146     {
2710147         //
2710148         // The remote address does not match,
2710149         // but the socket
2710150         // might be listening and the packet
2710151         // might be a SYN.
2710152         //
2710153         if (sock_table[s].raddr == 0
2710154             && sock_table[s].tcp.conn ==
2710155                 TCP_LISTEN && tcp->syn && !tcp->ack)
2710156         {
2710157             //
2710158             // We hope that it is the first SYN.
2710159             //
2710160             ;
2710161         }
2710162         else
2710163         {
2710164             continue;
2710165         }
2710166     }
2710167     //
2710168     // This TCP packet is new for the socket:
2710169     // save the clock time, so that the
2710170     // same packet is not read again.
2710171     //
2710172     sock_table[s].read.clock[p] = ip_table[p].clock;
2710173     //
2710174     // //////////////////////////////////////
2710175     // TCP PROTOCOL
2710176     // //////////////////////////////////////
2710177     //
2710178     if (DEBUG)
2710179     {
2710180         tcp_show (ntohl (ip->saddr),
2710181                 ntohl (ip->daddr), tcp);
2710182     }
2710183     //
2710184     recv_data = &(uint8_t *) tcp[tcp->doff + 4];

```

```

2710185     recv_size =
2710186     ntohs (ip->tot_len) - (ip->ihl * 4) -
2710187     (tcp->doff * 4);
2710188     //
2710189     // Now we have received a TCP packet for the
2710190     // current
2710191     // socket, and we should do something with
2710192     // it...
2710193     //
2710194     if (tcp->rst)
2710195     {
2710196         //
2710197         // We have received a reset... What is
2710198         // resetting?
2710199         //
2710200         if ((sock_table[s].tcp.
2710201             rsq[sock_table[s].tcp.rsqi] ==
2710202             ntohs (tcp->seq) || (tcp->ack
2710203                 &&
2710204                 (sock_table[s].tcp.
2710205                     lsq_ack ==
2710206                     ntohs (tcp->
2710207                         ack_seq))))
2710208         {
2710209             sock_table[s].tcp.recv_closed = 1;
2710210             sock_table[s].tcp.send_closed = 1;
2710211             sock_table[s].tcp.conn = TCP_RESET;
2710212             if (DEBUG)
2710213             {
2710214                 k_printf ("%s] TCP_RESET\n",
2710215                     __func__);
2710216             }
2710217         }
2710218         else
2710219         {
2710220             k_printf ("lsq_ack=%3, rsq=%3\n",
2710221                 sock_table[s].tcp.lsq_ack,
2710222                 sock_table[s].tcp.
2710223                 rsq[sock_table[s].tcp.rsqi]);
2710224         }
2710225     }
2710226     else if (sock_table[s].tcp.conn == 0
2710227             || sock_table[s].tcp.conn ==
2710228             TCP_CLOSE
2710229             || sock_table[s].tcp.conn == TCP_RESET)
2710230     {
2710231         //
2710232         // The connection is not yet ready or it
2710233         // is closed.
2710234         // We are not waiting any packet, so we
2710235         // just reject it.
2710236         //
2710237         tcp_tx_rst (ip);
2710238     }
2710239     else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_LISTEN)
2710240     {
2710241         //
2710242         // It should be a first SYN packet.
2710243         //
2710244         if (tcp->syn && !tcp->ack)
2710245         {
2710246             //
2710247             // Should be a new connection
2710248             // attempt. Can we queue
2710249             // it?
2710250             //
2710251             for (q = 0;
2710252                 q <
2710253                 sock_table[s].tcp.listen_max; q++)
2710254             {
2710255                 if (sock_table[s].tcp.
2710256                     listen_queue[q] == -1)
2710257                 {
2710258                     break;
2710259                 }
2710260             }
2710261             if (q >= sock_table[s].tcp.listen_max)
2710262             {
2710263                 //
2710264                 // The queue is full.
2710265                 //
2710266                 tcp_tx_rst (ip);
2710267                 //
2710268                 // Next packet.
2710269                 //
2710270                 continue;
2710271             }

```

```

2710272     //
2710273     // Is this connection attempt
2710274     // already done?
2710275     //
2710276     status = tcp_status (ip);
2710277     //
2710278     if (status < 0)
2710279     {
2710280         //
2710281         // Should not happen.
2710282         //
2710283         errset (errno);
2710284         perror (NULL);
2710285         //
2710286         // Ignore the packet?!
2710287         //
2710288         continue;
2710289     }
2710290     else if (status == TCP_SYN_SENT)
2710291     {
2710292         //
2710293         // The same SYN was already
2710294         // received and serviced:
2710295         // just ignore the packet.
2710296         //
2710297         continue;
2710298     }
2710299     else if (status > 0)
2710300     {
2710301         //
2710302         // There is already a connection
2710303         // with the same
2710304         // addresses: ignore the SYN.
2710305         //
2710306         continue;
2710307     }
2710308     //
2710309     // The SYN is new!
2710310     // Can we open a new socket?
2710311     //
2710312     sfdn =
2710313         s_socket (sock_table[s].tcp.listen_pid,
2710314             AF_INET, SOCK_STREAM,
2710315             IPPROTO_TCP);
2710316     if (sfdn < 0)
2710317     {
2710318         //
2710319         // No, sorry.
2710320         //
2710321         tcp_tx_rst (ip);
2710322         //
2710323         // Next packet.
2710324         //
2710325         continue;
2710326     }
2710327     //
2710328     // Can we bind it to the same
2710329     // destination of the
2710330     // received packet?
2710331     //
2710332     sa.sin_family = AF_INET;
2710333     sa.sin_port = tcp->dest;
2710334     sa.sin_addr.s_addr = ip->daddr;
2710335     status =
2710336         s_bind (sock_table[s].tcp.listen_pid,
2710337             sfdn, (struct sockaddr *) &sa,
2710338             sizeof (sa));
2710339     if (status < 0)
2710340     {
2710341         //
2710342         // No, sorry.
2710343         //
2710344         tcp_tx_rst (ip);
2710345         close (sfdn);
2710346         //
2710347         // Next packet.
2710348         //
2710349         continue;
2710350     }
2710351     //
2710352     // Ok. Save the new socket number in
2710353     // queue.
2710354     //
2710355     sock_table[s].tcp.listen_queue[q] = sfdn;
2710356     //
2710357     // Prepare some pointers to reach
2710358     // the new socket

```

```

2710359 // easily.
2710360 //
2710361 sfd =
2710362     fd_reference (sock_table[s].tcp.
2710363                 listen_pid, &sfdn);
2710364 sock = sfd->file->sock;
2710365 //
2710366 // Connect the new socket with the
2710367 // remote node.
2710368 //
2710369 sock->raddr = ntohl (ip->saddr);
2710370 sock->rport = ntohs (tcp->source);
2710371 //
2710372 // The new socket has seen this SYN
2710373 // packet.
2710374 //
2710375 sock->read.clock[p] = ip_table[p].clock;
2710376 //
2710377 // Make the new socket answare with
2710378 // a second
2710379 // SYN.
2710380 //
2710381 memset (sock->tcp.lsq, 0x00,
2710382         sizeof (sock->tcp.lsq));
2710383 memset (sock->tcp.rsq, 0x00,
2710384         sizeof (sock->tcp.rsq));
2710385 srand ((unsigned int)
2710386        s_clock ((pid_t) 0));
2710387 lseq = rand ();
2710388 sock->tcp.lsq_ack = lseq + 1;
2710389 sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsqi] = lseq;
2710390 sock->tcp.rsq[++sock->tcp.rsqi] =
2710391     ntohl (tcp->seq);
2710392 sock->tcp.rsq[++sock->tcp.rsqi] =
2710393     ntohl (tcp->seq) + 1;
2710394 //
2710395 sock->tcp.can_send = 1;
2710396 sock->tcp.send_flags =
2710397     TCP_FLAG_SYN | TCP_FLAG_ACK;
2710398 if (DEBUG)
2710399     {
2710400         k_printf
2710401             ("%s] New conn. seq=%3u, "
2710402             "lsq_ack=%3u\n",
2710403             __func__, lseq, sock->tcp.lsq_ack);
2710404     }
2710405 tcp_tx_sock (sock);
2710406 //
2710407 // Put the new socket to
2710408 // TCP_SYN_RECV status.
2710409 //
2710410 sock->tcp.conn = TCP_SYN_RECV;
2710411 }
2710412 else
2710413 {
2710414     //
2710415     // We are listening: cannot accept
2710416     // other type of
2710417     // packets.
2710418     //
2710419     tcp_tx_rst (ip);
2710420 }
2710421 }
2710422 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_SYN_SENT)
2710423 {
2710424     //
2710425     // It should be a second SYN packet with
2710426     // ACK.
2710427     //
2710428     if (tcp->syn
2710429         && tcp->ack
2710430         && tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710431     {
2710432         //
2710433         // SYN + ACK.
2710434         //
2710435         // Save the initial remote sequence,
2710436         // because it
2710437         // is the first one, and save also
2710438         // the remote
2710439         // sequence that we will expect next
2710440         // time.
2710441         //
2710442         sock_table[s].tcp.rsq[++sock_table[s].
2710443                             tcp.rsqi] =
2710444             ntohl (tcp->seq);
2710445         sock_table[s].tcp.rsq[++sock_table[s].

```

```

2710446             tcp.rsqi] =
2710447                 ntohl (tcp->seq) + 1;
2710448         //
2710449         // The received SYN is to be
2710450         // confirmed with ACK.
2710451         // The expected next local sequence
2710452         // does not change,
2710453         // and in effect, we don't expect
2710454         // any other ACK back.
2710455         //
2710456         sock_table[s].tcp.lsq[++sock_table[s].
2710457                             tcp.lsqi] =
2710458             sock_table[s].tcp.lsq_ack;
2710459         tcp_tx_ack (&sock_table[s]);
2710460         //
2710461         // We are now in TCP_ESTABLISHED.
2710462         //
2710463         sock_table[s].tcp.conn = TCP_ESTABLISHED;
2710464         //
2710465         // Now the process can write and can
2710466         // receive
2710467         // data (can write --but cannot
2710468         // send-- and can
2710469         // receive --but cannot read--).
2710470         //
2710471         sock_table[s].tcp.can_write = 1;
2710472         sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710473         //
2710474         sock_table[s].tcp.can_rcv = 1;
2710475         sock_table[s].tcp.can_read = 0;
2710476         //
2710477         ret |= TCP_TRY_WRITE;
2710478     }
2710479     //
2710480     // The case of a single ACK and a single
2710481     // SYN is not
2710482     // taken into consideration!
2710483     //
2710484     // No other type of packet is expected
2710485     // here.
2710486     //
2710487 }
2710488 }
2710489 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_SYN_RECV)
2710490 {
2710491     //
2710492     // We are waiting an ACK for our second
2710493     // SYN.
2710494     //
2710495     if (tcp->ack
2710496         && tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710497     {
2710498         //
2710499         // ACK ok.
2710500         // The connection is ready.
2710501         //
2710502         sock_table[s].tcp.conn = TCP_ESTABLISHED;
2710503         //
2710504         // Now the process can write and can
2710505         // receive
2710506         // data (can write --but cannot
2710507         // send-- and can
2710508         // receive --but cannot read--).
2710509         //
2710510         sock_table[s].tcp.can_write = 1;
2710511         sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710512         //
2710513         sock_table[s].tcp.can_rcv = 1;
2710514         sock_table[s].tcp.can_read = 0;
2710515         //
2710516         ret |= TCP_TRY_WRITE;
2710517     }
2710518     //
2710519     // No other type of packet is expected
2710520     // here.
2710521     //
2710522 }
2710523 }
2710524 else if (sock_table[s].tcp.conn ==
2710525         TCP_ESTABLISHED)
2710526 {
2710527     //
2710528     // Might be a repeated SYN + ACK,
2710529     // because the other
2710530     // side don't have received our ACK.
2710531     // Just resend.
2710532     //
2710533     if (tcp->syn && tcp->ack)
2710534     {

```

```

2710533         tcp_tx_ack (&sock_table[s]);
2710534         //
2710535         // Next packet.
2710536         //
2710537         continue;
2710538     }
2710539     //
2710540     // It might be a normal ACK.
2710541     //
2710542     if (tcp->ack)
2710543     {
2710544         //
2710545         // Verify if the packet contains
2710546         // data: if there is
2710547         // data, before sending the ACK,
2710548         // must verify to be
2710549         // able to receive such data.
2710550         //
2710551         if (recv_size > 0)
2710552         {
2710553             // k_printf ("%i", (int)
2710554             // recv_size);
2710555             //
2710556             // There is data.
2710557             //
2710558             if (!sock_table[s].tcp.can_recv)
2710559             {
2710560                 //
2710561                 // At the moment, cannot
2710562                 // receive: the packet
2710563                 // is currently ignored and
2710564                 // no ACK is sent.
2710565                 //
2710566                 continue;
2710567             }
2710568         }
2710569         //
2710570         // The received packet is empty or
2710571         // it can be received.
2710572         //
2710573         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710574         {
2710575             //
2710576             // ACK ok.
2710577             // The process can continue to
2710578             // write and the packet
2710579             // don't have to be resent.
2710580             //
2710581             sock_table[s].tcp.can_write = 1;
2710582             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710583             //
2710584             ret |= TCP_TRY_WRITE;
2710585         }
2710586         else
2710587         {
2710588             //
2710589             // Next packet.
2710590             //
2710591             continue;
2710592         }
2710593     }
2710594     //
2710595     // It might be a FIN.
2710596     //
2710597     if (tcp->fin)
2710598     {
2710599         //
2710600         // Is the FIN in the right sequence?
2710601         //
2710602         if (sock_table[s].tcp.
2710603             rsq[sock_table[s].tcp.rsqi] ==
2710604             ntohs (tcp->seq))
2710605         {
2710606             //
2710607             // Yes, it is: close receiving.
2710608             //
2710609             sock_table[s].tcp.recv_closed = 1;
2710610             //
2710611             // ACK.
2710612             //
2710613             sock_table[s].tcp.
2710614             rsq[++sock_table[s].tcp.rsqi] =
2710615             ntohs (tcp->seq) + 1;
2710616             sock_table[s].tcp.
2710617             lsq[++sock_table[s].tcp.lsqi] =
2710618             sock_table[s].tcp.lsq_ack;
2710619             tcp_tx_ack (&sock_table[s]);

```

```

2710620         //
2710621         // Change status.
2710622         //
2710623         if (DEBUG)
2710624         {
2710625             k_printf
2710626             ("%s] TCP_CLOSE_WAIT\n",
2710627             __func__);
2710628         }
2710629         sock_table[s].tcp.conn =
2710630         TCP_CLOSE_WAIT;
2710631     }
2710632     else
2710633     {
2710634         //
2710635         // Just ignore it and jump to
2710636         // the next packet.
2710637         //
2710638         continue;
2710639     }
2710640     }
2710641     //
2710642     // The received packet might contain
2710643     // some data, but can
2710644     // accept data only if the receiving
2710645     // buffer is empty
2710646     // (was already read from the reading
2710647     // process).
2710648     //
2710649     tcp_rx_data (&sock_table[s], ip);
2710650     //
2710651     ret |= TCP_TRY_READ;
2710652 }
2710653 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_CLOSE_WAIT)
2710654 {
2710655     //
2710656     // It might be an ACK.
2710657     //
2710658     if (tcp->ack)
2710659     {
2710660         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710661         {
2710662             //
2710663             // ACK ok.
2710664             // The process can continue to
2710665             // write and the packet
2710666             // don't have to be resent.
2710667             //
2710668             sock_table[s].tcp.can_write = 1;
2710669             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710670             //
2710671             ret |= TCP_TRY_WRITE;
2710672         }
2710673         else
2710674         {
2710675             //
2710676             // Next packet.
2710677             //
2710678             continue;
2710679         }
2710680     }
2710681     //
2710682     // The data coming from the outside is
2710683     // not taken anymore.
2710684     //
2710685 }
2710686 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_LAST_ACK)
2710687 {
2710688     //
2710689     // It might be the final ACK.
2710690     //
2710691     if (tcp->ack)
2710692     {
2710693         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710694         {
2710695             //
2710696             // ACK ok. The two directions
2710697             // are closed and
2710698             // the packet confirmed don't
2710699             // have to be resent.
2710700             //
2710701             sock_table[s].tcp.recv_closed = 1;
2710702             sock_table[s].tcp.send_closed = 1;
2710703             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710704             //
2710705             // Change status.
2710706             //

```



```

2710707         if (DEBUG)
2710708             {
2710709                 k_printf ("%s] TCP_CLOSE\n",
2710710                             __func__);
2710711             }
2710712         sock_table[s].tcp.conn = TCP_CLOSE;
2710713     }
2710714     else
2710715     {
2710716         //
2710717         // Next packet.
2710718         //
2710719         continue;
2710720     }
2710721 }
2710722 //
2710723 // The data coming from the outside is
2710724 // not taken anymore.
2710725 //
2710726 }
2710727 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_FIN_WAIT1)
2710728 {
2710729     if (tcp->ack && tcp->fin)
2710730     {
2710731         //
2710732         // ACK and FIN
2710733         //
2710734         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710735         {
2710736             //
2710737             // ACK ok: the confirmed packet
2710738             // don't have to
2710739             // be resent.
2710740             //
2710741             sock_table[s].tcp.conn =
2710742                 TCP_FIN_WAIT2;
2710743             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710744         }
2710745     }
2710746     else
2710747     {
2710748         //
2710749         // Next packet.
2710750         //
2710751         continue;
2710752     }
2710753     //
2710754     // Is the FIN in the right sequence?
2710755     //
2710756     if (sock_table[s].tcp.
2710757         rsq[sock_table[s].tcp.rsqi] ==
2710758         ntohl (tcp->seq))
2710759     {
2710760         //
2710761         // Yes, it is: close receiving.
2710762         //
2710763         sock_table[s].tcp.recv_closed = 1;
2710764         //
2710765         // ACK.
2710766         //
2710767         sock_table[s].tcp.
2710768             rsq[++sock_table[s].tcp.rsqi] =
2710769             ntohl (tcp->seq) + 1;
2710770         sock_table[s].tcp.
2710771             lsq[++sock_table[s].tcp.lsqi] =
2710772             sock_table[s].tcp.lsq_ack;
2710773         tcp_tx_ack (&sock_table[s]);
2710774         //
2710775         // Change status.
2710776         //
2710777         if (DEBUG)
2710778             {
2710779                 k_printf
2710780                     ("%s] TCP_TIME_WAIT\n",
2710781                         __func__);
2710782             }
2710783         sock_table[s].tcp.conn =
2710784             TCP_TIME_WAIT;
2710785     }
2710786     else
2710787     {
2710788         //
2710789         // Just ignore it and jump to
2710790         // the next packet.
2710791         //
2710792         continue;
2710793     }
2710794 }

```

```

2710794     else if (tcp->ack)
2710795     {
2710796         //
2710797         // ACK only.
2710798         //
2710799         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710800         {
2710801             //
2710802             // ACK ok: the confirmed packet
2710803             // don't have to
2710804             // be resent.
2710805             //
2710806             sock_table[s].tcp.conn =
2710807                 TCP_FIN_WAIT2;
2710808             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710809         }
2710810     }
2710811     else
2710812     {
2710813         //
2710814         // Next packet.
2710815         //
2710816         continue;
2710817     }
2710818     //
2710819     // The received packet might contain
2710820     // some data, but can
2710821     // accept data only if the receive
2710822     // channel is open and
2710823     // if the receiving buffer is empty.
2710824     //
2710825     tcp_rx_data (&sock_table[s], ip);
2710826     //
2710827     ret |= TCP_TRY_READ;
2710828 }
2710829 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_FIN_WAIT2)
2710830 {
2710831     //
2710832     // It might be the final ACK.
2710833     //
2710834     if (tcp->fin && tcp->ack)
2710835     {
2710836         if (tcp_rx_ack (&sock_table[s], ip) == 0)
2710837         {
2710838             //
2710839             // ACK ok: the packet don't have
2710840             // to be resent.
2710841             //
2710842             sock_table[s].tcp.conn =
2710843                 TCP_TIME_WAIT;
2710844             sock_table[s].tcp.can_send = 0;
2710845             //
2710846             // Next packet.
2710847             //
2710848             continue;
2710849         }
2710850     }
2710851     else
2710852     {
2710853         //
2710854         // Next packet.
2710855         //
2710856         continue;
2710857     }
2710858     //
2710859     // The received packet might contain
2710860     // some data, but can
2710861     // accept data only if the receiving
2710862     // buffer is empty
2710863     // (was already read from the reading
2710864     // process).
2710865     //
2710866     tcp_rx_data (&sock_table[s], ip);
2710867     //
2710868     ret |= TCP_TRY_READ;
2710869 }
2710870 else if (sock_table[s].tcp.conn == TCP_TIME_WAIT)
2710871 {
2710872     //
2710873     // It might be duplicate final ACK.
2710874     //
2710875     if (tcp->fin && tcp->ack)
2710876     {
2710877         //
2710878         // Just resend the ACK.
2710879         //
2710880         tcp_tx_ack (&sock_table[s]);

```

```

2710881     }
2710882     //
2710883     // Close receiving too, if it is not
2710884     // already done.
2710885     //
2710886     sock_table[s].tcp.recv_closed = 1;
2710887     //
2710888     // Change status, without waiting
2710889     // anymore.
2710890     //
2710891     if (DEBUG)
2710892     {
2710893         k_printf ("%s] TCP_CLOSE\n", __func__);
2710894     }
2710895     sock_table[s].tcp.conn = TCP_CLOSE;
2710896     }
2710897 }
2710898 //
2710899 // See if there is something to be re-sent (if
2710900 // the flag
2710901 // 'tcp.can_send' is set).
2710902 //
2710903 if (sock_table[s].tcp.can_send
2710904     && delay > TCP_MAX_DELAY)
2710905 {
2710906     tcp_tx_sock (&sock_table[s]);
2710907 }
2710908 }
2710909 //
2710910 // Return.
2710911 //
2710912 return (ret);
2710913 }

```

#### 94.12.42 kernel/net/tcp/tcp\_close.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2730001 #include <stdlib.h>
2730002 #include <netinet/ip.h>
2730003 #include <netinet/tcp.h>
2730004 #include <errno.h>
2730005 #include <kernel/net.h>
2730006 #include <kernel/net/tcp.h>
2730007 #include <kernel/fs.h>
2730008 #include <kernel/lib_k.h>
2730009 //-----
2730010 #define DEBUG 0
2730011 //-----
2730012 int
2730013 tcp_close (void *sock_item)
2730014 {
2730015     sock_t *sock = sock_item;
2730016     //
2730017     // Is there already a connection?
2730018     //
2730019     if (sock->tcp.conn == 0 || sock->tcp.conn == TCP_CLOSE)
2730020     {
2730021         //
2730022         // Done or never opened.
2730023         //
2730024         return (0);
2730025     }
2730026     else if (sock->tcp.conn == TCP_RESET)
2730027     {
2730028         //
2730029         // Change to closed.
2730030         //
2730031         if (DEBUG)
2730032         {
2730033             k_printf ("%s] TCP_CLOSE\n", __func__);
2730034         }
2730035         sock->tcp.conn = TCP_CLOSE;
2730036         return (0);
2730037     }
2730038     else if (sock->tcp.conn == TCP_TIME_WAIT)
2730039     {
2730040         //
2730041         // Assume that the time is elapsed.
2730042         //
2730043         sock->tcp.conn = TCP_CLOSE;
2730044         if (DEBUG)
2730045         {
2730046             k_printf ("%s] TCP_CLOSE\n", __func__);
2730047         }
2730048         sock->tcp.conn = TCP_CLOSE;
2730049         return (0);

```

```

2720050     }
2720051     else if (sock->tcp.conn == TCP_FIN_WAIT1)
2720052     {
2720053         errset (EALREADY);
2720054         return (-1);
2720055     }
2720056     else if (sock->tcp.conn == TCP_FIN_WAIT2)
2720057     {
2720058         errset (EALREADY);
2720059         return (-1);
2720060     }
2720061     else if (sock->tcp.conn == TCP_ESTABLISHED)
2720062     {
2720063         sock->tcp.can_send = 1;
2720064         sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsqi] = sock->tcp.lsq_ack;
2720065         sock->tcp.send_flags = TCP_FLAG_FIN | TCP_FLAG_ACK;
2720066         tcp_tx_sock (sock);
2720067         sock->tcp.conn = TCP_FIN_WAIT1;
2720068         if (DEBUG)
2720069             k_printf ("%s] TCP_FIN_WAIT1\n", __func__);
2720070         errset (EINPROGRESS);
2720071         return (-1);
2720072     }
2720073     else if (sock->tcp.conn == TCP_CLOSE_WAIT)
2720074     {
2720075         sock->tcp.can_send = 1;
2720076         sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsqi] = sock->tcp.lsq_ack;
2720077         sock->tcp.send_flags = TCP_FLAG_FIN | TCP_FLAG_ACK;
2720078         tcp_tx_sock (sock);
2720079         sock->tcp.conn = TCP_LAST_ACK;
2720080         if (DEBUG)
2720081             k_printf ("%s] TCP_LAST_ACK\n", __func__);
2720082         errset (EINPROGRESS);
2720083         return (-1);
2720084     }
2720085     else
2720086     {
2720087         sock->tcp.can_send = 1;
2720088         sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsqi] = sock->tcp.lsq_ack;
2720089         sock->tcp.send_flags = TCP_FLAG_FIN | TCP_FLAG_ACK;
2720090         tcp_tx_sock (sock);
2720091         sock->tcp.conn = TCP_CLOSE;
2720092         if (DEBUG)
2720093             k_printf ("%s] TCP_CLOSE\n", __func__);
2720094         return (0);
2720095     }
2720096 }

```

#### 94.12.43 kernel/net/tcp/tcp\_connect.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2730001 #include <stdlib.h>
2730002 #include <netinet/ip.h>
2730003 #include <netinet/tcp.h>
2730004 #include <errno.h>
2730005 #include <kernel/net.h>
2730006 #include <kernel/net/tcp.h>
2730007 #include <kernel/fs.h>
2730008 #include <kernel/lib_k.h>
2730009 //-----
2730010 #define DEBUG 0
2730011 //-----
2730012 int
2730013 tcp_connect (void *sock_item)
2730014 {
2730015     sock_t *sock = sock_item;
2730016     unsigned int lseq;
2730017     //
2730018     // Is there already a connection?
2730019     //
2730020     if (sock->tcp.conn == 0 || sock->tcp.conn == TCP_CLOSE)
2730021     {
2730022         //
2730023         // There isn't.
2730024         //
2730025         memset (sock->tcp.lsq, 0x00, sizeof (sock->tcp.lsq));
2730026         memset (sock->tcp.rsq, 0x00, sizeof (sock->tcp.rsq));
2730027         srand ((unsigned int) s_clock ((pid_t) 0));
2730028         lseq = rand ();
2730029         sock->tcp.lsq_ack = lseq + 1;
2730030         sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsqi] = lseq;
2730031         //
2730032         sock->tcp.can_send = 1;
2730033         sock->tcp.send_size = 0;
2730034         sock->tcp.send_flags = TCP_FLAG_SYN;
2730035         tcp_tx_sock (sock);

```

```

2730036 //
2730037 sock->tcp.conn = TCP_SYN_SENT;
2730038 //
2730039 // The operation has begun and will take some
2730040 // time.
2730041 //
2730042 errset (EINPROGRESS);
2730043 return (-1);
2730044 }
2730045 else if (sock->tcp.conn == TCP_RESET)
2730046 {
2730047 //
2730048 // Cannot connect: the socket status is reset to
2730049 // closed, to let
2730050 // the process retry, if it is really willing to
2730051 // do it.
2730052 //
2730053 sock->tcp.conn = TCP_CLOSE;
2730054 errset (ECONNREFUSED);
2730055 return (-1);
2730056 }
2730057 else if (sock->tcp.conn == TCP_SYN_SENT
2730058         || sock->tcp.conn == TCP_SYN_RECV)
2730059 {
2730060 //
2730061 // Already in progress.
2730062 //
2730063 errset (EALREADY);
2730064 return (-1);
2730065 }
2730066 else if (sock->tcp.conn == TCP_ESTABLISHED)
2730067 {
2730068 //
2730069 // Connection established.
2730070 //
2730071 return (0);
2730072 }
2730073 else
2730074 {
2730075 //
2730076 // Cannot reconnect.
2730077 //
2730078 errset (EISCONN);
2730079 return (-1);
2730080 }
2730081 }

```

#### 94.12.44 kernel/net/tcp/tcp\_rx\_ack.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2740001 #include <kernel/net.h>
2740002 #include <kernel/net/ip.h>
2740003 #include <kernel/net/route.h>
2740004 #include <kernel/net/tcp.h>
2740005 #include <sys/os32.h>
2740006 #include <kernel/lib_k.h>
2740007 #include <kernel/fs.h>
2740008 #include <errno.h>
2740009 #include <arpa/inet.h>
2740010 #include <netinet/in.h>
2740011 #include <netinet/tcp.h>
2740012 //-----
2740013 #define DEBUG 0
2740014 //-----
2740015 int
2740016 tcp_rx_ack (void *sock_item, void *packet)
2740017 {
2740018     sock_t *sock = sock_item;
2740019     struct iphdr *iphdr = packet;
2740020     struct tcphdr *tcphdr = (struct tcphdr *)
2740021         &((uint8_t *) packet)[iphdr->ihl * 4];
2740022     int i;
2740023 //
2740024 // Is the ACK sequence right?
2740025 //
2740026 if (sock->tcp.lsq_ack != ntohl (tcphdr->ack_seq))
2740027 {
2740028 //
2740029 // If it is a previous sequence, just ignore
2740030 // the packet.
2740031 //
2740032 for (i = 0; i < 16; i++)
2740033 {
2740034     if (sock->tcp.lsq[i] == ntohl (tcphdr->ack_seq))
2740035     {
2740036         break;

```

```

2740037     }
2740038     if (i >= 16)
2740039     {
2740040         if (DEBUG)
2740041         {
2740042             k_printf ("ERR loc seq: ");
2740043             tcp_show (ntohl (iphdr->saddr),
2740044                     ntohl (iphdr->daddr), tcphdr);
2740045         }
2740046         int j;
2740047         for (j = 0; j < 16; j++)
2740048         {
2740049             if (sock->tcp.lsq[j] != 0)
2740050             {
2740051                 k_printf ("%3u ", sock->tcp.lsq[j]);
2740052             }
2740053             k_printf ("lsq_ack=%3u ", sock->tcp.lsq_ack);
2740054             k_printf ("\n");
2740055         }
2740056         //
2740057         // The ACK is out of sequence: sorry.
2740058         //
2740059         tcp_tx_rst (iphdr);
2740060     }
2740061     return (-1);
2740062 }
2740063 //
2740064 // Is the TCP sequence what we expected? But notice
2740065 // that, if our
2740066 // remote expected sequence is zero, this is the
2740067 // first time that
2740068 // get it, so it is right.
2740069 //
2740070 if (sock->tcp.rsq[sock->tcp.rsqi] != 0
2740071     && sock->tcp.rsq[sock->tcp.rsqi] !=
2740072     ntohl (tcphdr->seq))
2740073 {
2740074 //
2740075 // If it is a previous sequence, just ignore
2740076 // the packet.
2740077 //
2740078 for (i = 0; i < 16; i++)
2740079 {
2740080     if (sock->tcp.rsq[i] == ntohl (tcphdr->seq))
2740081     {
2740082         break;
2740083     }
2740084 }
2740085 if (i >= 16)
2740086 {
2740087 //
2740088 // The packet is out of sequence: sorry.
2740089 //
2740090 if (DEBUG)
2740091 {
2740092     k_printf ("ERR rem seq: ");
2740093     tcp_show (ntohl (iphdr->saddr),
2740094             ntohl (iphdr->daddr), tcphdr);
2740095 }
2740096 int j;
2740097 for (j = 0; j < 16; j++)
2740098 {
2740099     if (sock->tcp.rsq[j] != 0)
2740100     {
2740101         k_printf ("%3u ", sock->tcp.rsq[j]);
2740102     }
2740103     k_printf ("\n");
2740104 }
2740105     tcp_tx_rst (iphdr);
2740106 }
2740107 return (-1);
2740108 }
2740109 return (0);
2740110 }
2740111 }
2740112 }
2740113 }

```

#### 94.12.45 kernel/net/tcp/tcp\_rx\_data.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2750001 #include <kernel/net.h>
2750002 #include <kernel/net/ip.h>
2750003 #include <kernel/net/route.h>
2750004 #include <kernel/net/tcp.h>
2750005 #include <sys/os32.h>

```

```

2750006 #include <kernel/lib_k.h>
2750007 #include <kernel/fs.h>
2750008 #include <errno.h>
2750009 #include <arpa/inet.h>
2750010 #include <netinet/in.h>
2750011 #include <netinet/tcp.h>
2750012 //-----
2750013 #define DEBUG 0
2750014 //-----
2750015 int
2750016 tcp_rx_data (void *sock_item, void *packet)
2750017 {
2750018     sock_t *sock = sock_item;
2750019     struct iphdr *iphdr = packet;
2750020     struct tcphdr *tcphdr = (struct tcphdr *)
2750021         &((uint8_t *) packet)[iphdr->ihl * 4];
2750022     uint8_t *recv_data;
2750023     size_t recv_size;
2750024     //
2750025     recv_data = &((uint8_t *) tcphdr)[tcphdr->doff * 4];
2750026     recv_size = ntohs (iphdr->tot_len) - (iphdr->ihl * 4)
2750027         - (tcphdr->doff * 4);
2750028     //
2750029     if (DEBUG)
2750030     {
2750031         if (recv_size > 0 && !sock->tcp.can_recv)
2750032         {
2750033             k_printf ("[%s] not ready to get data\n",
2750034                 __func__);
2750035         }
2750036     }
2750037     //
2750038     // If we receive zero data, it is ok.
2750039     //
2750040     if (recv_size == 0)
2750041     {
2750042         //
2750043         // Nothing to do, but there is no error.
2750044         //
2750045         return (0);
2750046     }
2750047     if (recv_size < 0)
2750048     {
2750049         return (-1);
2750050     }
2750051     if (recv_size > 0 && !sock->tcp.can_recv)
2750052     {
2750053         return (-1);
2750054     }
2750055     //
2750056     // Check the size.
2750057     //
2750058     if (recv_size > sizeof (sock->tcp.recv_data))
2750059     {
2750060         k_printf ("[%s] cannot accept a packet "
2750061             "payload of %u bytes; packet "
2750062             "truncated at %u bytes!\n",
2750063             __func__, recv_size,
2750064             sizeof (sock->tcp.recv_data));
2750065         //
2750066         recv_size = sizeof (sock->tcp.recv_data);
2750067     }
2750068     //
2750069     memcpy (sock->tcp.recv_data, recv_data, recv_size);
2750070     sock->tcp.recv_size = recv_size;
2750071     sock->tcp.recv_index = sock->tcp.recv_data;
2750072     //
2750073     // Must ACK back for the data received.
2750074     //
2750075     // The remote sequence that we will expect next time
2750076     // and the local sequence, expected from the other
2750077     // side.
2750078     //
2750079     sock->tcp.rsq[++sock->tcp.rsq] =
2750080         ntohl (tcphdr->seq) + recv_size;
2750081     sock->tcp.lsq[++sock->tcp.lsq] = sock->tcp.lsq_ack;
2750082     //
2750083     tcp_tx_ack (sock);
2750084     //
2750085     // Now the received data, if any, is to be read.
2750086     //
2750087     sock->tcp.can_recv = 0;
2750088     sock->tcp.can_read = 1;
2750089     //
2750090     //
2750091     //
2750092     return (0);

```

```

2750093 }

```

## 94.12.46 kernel/net/tcp/tcp\_show.c

Si veda la sezione 93.23.

```

2760001 #include <kernel/net.h>
2760002 #include <kernel/net/ip.h>
2760003 #include <kernel/net/route.h>
2760004 #include <kernel/net/tcp.h>
2760005 #include <sys/os32.h>
2760006 #include <kernel/lib_k.h>
2760007 #include <kernel/fs.h>
2760008 #include <errno.h>
2760009 #include <arpa/inet.h>
2760010 #include <netinet/in.h>
2760011 #include <netinet/tcp.h>
2760012 //-----
2760013 void
2760014 tcp_show (h_addr_t src, h_addr_t dst,
2760015     const struct tcphdr *tcphdr)
2760016 {
2760017     struct in_addr addr_1;
2760018     struct in_addr addr_2;
2760019     char addr_string_1[INET_ADDRSTRLEN];
2760020     char addr_string_2[INET_ADDRSTRLEN];
2760021     //
2760022     if (tcphdr == NULL)
2760023     {
2760024         return;
2760025     }
2760026     //
2760027     addr_1.s_addr = htonl (src);
2760028     addr_2.s_addr = htonl (dst);
2760029     inet_ntop (AF_INET, &addr_1, addr_string_1,
2760030         (socklen_t) sizeof (addr_string_1));
2760031     inet_ntop (AF_INET, &addr_2, addr_string_2,
2760032         (socklen_t) sizeof (addr_string_2));
2760033     k_printf ("TCP %s:%i > %s:%i ", addr_string_1,
2760034         (unsigned int) ntohs (tcphdr->source),
2760035         addr_string_2,
2760036         (unsigned int) ntohs (tcphdr->dest));
2760037     k_printf ("s=%3u ", ntohl (tcphdr->seq));
2760038     k_printf ("k=%3u ", ntohl (tcphdr->ack_seq));
2760039     //
2760040     if (tcphdr->ack)
2760041         k_printf ("ack ");
2760042     if (tcphdr->psh)
2760043         k_printf ("psh ");
2760044     if (tcphdr->rst)
2760045         k_printf ("rst ");
2760046     if (tcphdr->syn)
2760047         k_printf ("syn ");
2760048     if (tcphdr->fin)
2760049         k_printf ("fin ");
2760050     //
2760051     k_printf ("\n");
2760052 }

```

## 94.12.47 kernel/net/tcp/tcp\_status.c

Si veda la sezione 93.23.

```

2770001 #include <kernel/net.h>
2770002 #include <kernel/net/ip.h>
2770003 #include <kernel/net/route.h>
2770004 #include <kernel/net/tcp.h>
2770005 #include <sys/os32.h>
2770006 #include <kernel/lib_k.h>
2770007 #include <kernel/fs.h>
2770008 #include <errno.h>
2770009 #include <stdlib.h>
2770010 #include <arpa/inet.h>
2770011 #include <netinet/in.h>
2770012 #include <netinet/tcp.h>
2770013 //-----
2770014 int
2770015 tcp_status (void *ip_packet)
2770016 {
2770017     struct iphdr *iphdr;
2770018     struct tcphdr *tcphdr;
2770019     int s;
2770020     //
2770021     if (ip_packet == NULL)
2770022     {
2770023         errset (EINVAL);
2770024         return (-1);

```

```

2770025 }
2770026 //
2770027 iphdr = ip_packet;
2770028 tcphdr = (struct tcphdr *)
2770029 &(((uint8_t *) ip_packet)[iphdr->ihl * 4]);
2770030 //
2770031 if (iphdr->saddr == 0 || iphdr->daddr == 0)
2770032 {
2770033     errset (EINVAL);
2770034     return (-1);
2770035 }
2770036 //
2770037 if (tcphdr->source == 0 || tcphdr->dest == 0)
2770038 {
2770039     errset (EINVAL);
2770040     return (-1);
2770041 }
2770042 //
2770043 // Find a connection with the same IPs and ports.
2770044 //
2770045 for (s = 0; s < SOCK_MAX_SLOTS; s++)
2770046 {
2770047     if (!sock_table[s].active)
2770048         continue;
2770049     if (sock_table[s].family != AF_INET)
2770050         continue;
2770051     if (sock_table[s].protocol != IPPROTO_TCP)
2770052         continue;
2770053     if (sock_table[s].unreach_port)
2770054         continue;
2770055     if (sock_table[s].unreach_host)
2770056         continue;
2770057     if (sock_table[s].laddr != ntohl (iphdr->daddr))
2770058         continue;
2770059     if (sock_table[s].lport != ntohs (tcphdr->dest))
2770060         continue;
2770061     if (sock_table[s].raddr != ntohl (iphdr->saddr))
2770062         continue;
2770063     if (sock_table[s].rport != ntohs (tcphdr->source))
2770064         continue;
2770065     //
2770066     // A corresponding socket was found.
2770067     //
2770068     return ((int) sock_table[s].tcp.conn);
2770069 }
2770070 //
2770071 // Socket not found.
2770072 //
2770073 return (0);
2770074 }

```

## 94.12.48 kernel/net/tcp/tcp\_test.c

Si veda la sezione 93.23.

```

2780001 #include <kernel/driver/pci.h>
2780002 #include <kernel/net/ip.h>
2780003 #include <kernel/net/tcp.h>
2780004 #include <kernel/net.h>
2780005 #include <kernel/ibm_i386.h>
2780006 #include <errno.h>
2780007 #include <kernel/lib_k.h>
2780008 #include <kernel/lib_s.h>
2780009 #include <stdint.h>
2780010 //-----
2780011 void
2780012 tcp_test (void)
2780013 {
2780014
2780015     h_addr_t src = 0xAC150B10; // 172, 21, 11, 16
2780016     h_addr_t dst = 0xAC150B0F; // 172, 21, 11, 15
2780017
2780018     int status;
2780019     //
2780020     //
2780021     //
2780022     status = tcp_tx_raw (12345, 1234, 100000, 0,
2780023                         TCP_FLAG_SYN,
2780024                         src, dst, "SYN", (size_t) 4);
2780025
2780026     if (status)
2780027     {
2780028         k_perror (NULL);
2780029     }
2780030 }

```

## 94.12.49 kernel/net/tcp/tcp\_tx\_ack.c

Si veda la sezione 93.23.

```

2790001 #include <kernel/net.h>
2790002 #include <kernel/net/ip.h>
2790003 #include <kernel/net/route.h>
2790004 #include <kernel/net/tcp.h>
2790005 #include <sys/os32.h>
2790006 #include <kernel/lib_k.h>
2790007 #include <kernel/fs.h>
2790008 #include <errno.h>
2790009 #include <arpa/inet.h>
2790010 #include <netinet/in.h>
2790011 #include <netinet/tcp.h>
2790012 //-----
2790013 #define DEBUG 0
2790014 //-----
2790015 int
2790016 tcp_tx_ack (void *sock_item)
2790017 {
2790018     sock_t *sock = sock_item;
2790019     tcp_packet_t packet;
2790020     tcp_pseudo_header_t pseudo;
2790021     uint16_t checksum;
2790022     //
2790023     if (sock == NULL)
2790024     {
2790025         errset (EINVAL);
2790026         return (-1);
2790027     }
2790028     if (sock->laddr == 0 || sock->raddr == 0)
2790029     {
2790030         errset (EINVAL);
2790031         return (-1);
2790032     }
2790033     if (sock->lport == 0 || sock->rport == 0)
2790034     {
2790035         errset (EINVAL);
2790036         return (-1);
2790037     }
2790038     //
2790039     // Prepare the TCP packet.
2790040     //
2790041     memset (&packet.header, 0, sizeof (struct tcphdr));
2790042     //
2790043     packet.header.source = htons (sock->lport);
2790044     packet.header.dest = htons (sock->rport);
2790045     packet.header.seq = htonl (sock->tcp.lsq[sock->tcp.lsqi]);
2790046     packet.header.ack_seq =
2790047         htonl (sock->tcp.rsq[sock->tcp.rsqi]);
2790048     packet.header.doff = (sizeof (struct tcphdr) / 4);
2790049     packet.header.ack = 1;
2790050     packet.header.window = htons (TCP_MSS); // Minimal
2790051     // window
2790052     packet.header.check = 0;
2790053     //
2790054     // Prepare the pseudo header.
2790055     //
2790056     pseudo.saddr = htonl (sock->laddr);
2790057     pseudo.daddr = htonl (sock->raddr);
2790058     pseudo.zero = 0;
2790059     pseudo.protocol = IPPROTO_TCP;
2790060     pseudo.length = htons (sizeof (struct tcphdr));
2790061     //
2790062     // Now set the header checksum.
2790063     //
2790064     checksum =
2790065         ~(ip_checksum
2790066           ((void *) &packet, sizeof (struct tcphdr),
2790067            (void *) &pseudo, sizeof (tcp_pseudo_header_t)));
2790068     if (checksum == 0)
2790069     {
2790070         checksum = 0xFFFF;
2790071     }
2790072     packet.header.check = htons (checksum);
2790073     //
2790074     // Send to the lower network level.
2790075     //
2790076     if (DEBUG)
2790077     {
2790078         tcp_show (sock->laddr, sock->raddr,
2790079                 (struct tcphdr *) &packet);
2790080     }
2790081     return (ip_tx
2790082           (sock->laddr, sock->raddr, (int) IPPROTO_TCP,
2790083            &packet, sizeof (struct tcphdr)));
2790084 }

```

## 94.12.50 kernel/net/tcp/tcp\_tx\_raw.c

Si veda la sezione 93.23.

```

280001 #include <kernel/net.h>
280002 #include <kernel/net/ip.h>
280003 #include <kernel/net/route.h>
280004 #include <kernel/net/tcp.h>
280005 #include <sys/os32.h>
280006 #include <kernel/lib_k.h>
280007 #include <errno.h>
280008 #include <arpa/inet.h>
280009 #include <netinet/tcp.h>
280010 //-----
280011 #define DEBUG 0
280012 //-----
280013 int
280014 tcp_tx_raw (h_port_t sport, h_port_t dport,
280015             uint32_t seq, uint32_t ack_seq, int flags,
280016             h_addr_t saddr, h_addr_t daddr,
280017             const void *buffer, size_t size)
280018 {
280019     tcp_packet_t packet;
280020     tcp_pseudo_header_t pseudo;
280021     uint16_t checksum;
280022     size_t tcp_size = size + sizeof (struct tcphdr);
280023     //
280024     // Verify to have the source address: it is
280025     // necessary here for
280026     // the checksum calculation.
280027     //
280028     if (saddr == 0)
280029     {
280030         //
280031         // Default source address: get the source
280032         // address from the routing
280033         // table, based on the destination.
280034         //
280035         saddr = route_remote_to_local (daddr);
280036         if (saddr == ((h_addr_t) - 1))
280037         {
280038             errset (errno);
280039             return (-1);
280040         }
280041     }
280042     //
280043     // Prepare the TCP packet.
280044     //
280045     memset (&packet.header, 0, sizeof (struct tcphdr));
280046     //
280047     packet.header.source = htons (sport);
280048     packet.header.dest = htons (dport);
280049     packet.header.seq = htonl (seq);
280050     packet.header.ack_seq = htonl (ack_seq);
280051     packet.header.doff = (sizeof (struct tcphdr) / 4);
280052     if (flags & TCP_FLAG_ACK)
280053         packet.header.ack = 1;
280054     if (flags & TCP_FLAG_PSH)
280055         packet.header.psh = 1;
280056     if (flags & TCP_FLAG_RST)
280057         packet.header.rst = 1;
280058     if (flags & TCP_FLAG_SYN)
280059         packet.header.syn = 1;
280060     if (flags & TCP_FLAG_FIN)
280061         packet.header.fin = 1;
280062     if (flags & TCP_FLAG_RST)
280063     {
280064         packet.header.window = htons (0);
280065     }
280066     else
280067     {
280068         //
280069         // Minimal window.
280070         //
280071         packet.header.window = htons (TCP_MSS);
280072     }
280073     packet.header.check = 0;
280074     //
280075     memcpy (packet.data, buffer, size);
280076     //
280077     // Prepare the pseudo header.
280078     //
280079     pseudo.saddr = htonl (saddr);
280080     pseudo.daddr = htonl (daddr);
280081     pseudo.zero = 0;
280082     pseudo.protocol = IPPROTO_TCP;
280083     pseudo.length = htons (tcp_size);
280084     //
280085     // Now set the header checksum.

```

```

280086 //
280087     checksum = ~(ip_checksum ((void *) &packet, tcp_size,
280088                             (void *) &pseudo,
280089                             sizeof (tcp_pseudo_header_t)));
280090     if (checksum == 0)
280091     {
280092         checksum = 0xFFFF;
280093     }
280094     packet.header.check = htons (checksum);
280095     //
280096     // Send to the lower network level.
280097     //
280098     return (ip_tx
280099             (saddr, daddr, (int) IPPROTO_TCP, &packet,
280100             tcp_size));
280101 }

```

## 94.12.51 kernel/net/tcp/tcp\_tx\_rst.c

Si veda la sezione 93.23.

```

281001 #include <kernel/net.h>
281002 #include <kernel/net/ip.h>
281003 #include <kernel/net/route.h>
281004 #include <kernel/net/tcp.h>
281005 #include <sys/os32.h>
281006 #include <kernel/lib_k.h>
281007 #include <kernel/fs.h>
281008 #include <errno.h>
281009 #include <stdlib.h>
281010 #include <arpa/inet.h>
281011 #include <netinet/in.h>
281012 #include <netinet/tcp.h>
281013 //-----
281014 #define DEBUG 0
281015 //-----
281016 int
281017 tcp_tx_rst (void *ip_packet)
281018 {
281019     struct iphdr *iphdr = ip_packet;
281020     struct tcphdr *tcphdr;
281021     uint32_t seq;
281022     uint32_t ack_seq;
281023     tcp_packet_t packet;
281024     tcp_pseudo_header_t pseudo;
281025     uint16_t checksum;
281026     //
281027     if (ip_packet == NULL)
281028     {
281029         errset (EINVAL);
281030         return (-1);
281031     }
281032     //
281033     iphdr = ip_packet;
281034     tcphdr = (struct tcphdr *)
281035             &(((uint8_t *) ip_packet)[iphdr->ihl * 4]);
281036     //
281037     if (iphdr->saddr == 0 || iphdr->daddr == 0)
281038     {
281039         errset (EINVAL);
281040         return (-1);
281041     }
281042     //
281043     if (tcphdr->source == 0 || tcphdr->dest == 0)
281044     {
281045         errset (EINVAL);
281046         return (-1);
281047     }
281048     //
281049     // If the bad TCP packet has a ACK sequence, we
281050     // replay with
281051     // the same sequence (the one that the other side
281052     // expects).
281053     //
281054     if (tcphdr->ack)
281055     {
281056         seq = ntohl (tcphdr->ack_seq);
281057     }
281058     else
281059     {
281060         seq = rand ();
281061     }
281062     //
281063     // Our reset ACK has the same sequence received.
281064     //
281065     ack_seq = ntohl (tcphdr->seq);
281066     //

```

```

2810067 // Prepare the TCP packet.
2810068 //
2810069 memset (&packet.header, 0, sizeof (struct tcphdr));
2810070 //
2810071 packet.header.source = tcphdr->dest;
2810072 packet.header.dest = tcphdr->source;
2810073 packet.header.seq = htonl (seq);
2810074 packet.header.ack_seq = htonl (ack_seq);
2810075 packet.header.doff = (sizeof (struct tcphdr) / 4);
2810076 packet.header.ack = 1;
2810077 packet.header.rst = 1;
2810078 packet.header.window = 0;
2810079 packet.header.check = 0;
2810080 //
2810081 // Prepare the pseudo header.
2810082 //
2810083 pseudo.saddr = iphdr->saddr;
2810084 pseudo.daddr = iphdr->daddr;
2810085 pseudo.zero = 0;
2810086 pseudo.protocol = IPPROTO_TCP;
2810087 pseudo.length = htons (sizeof (struct tcphdr));
2810088 //
2810089 // Now set the header checksum.
2810090 //
2810091 checksum =
2810092     ~(ip_checksum
2810093        ((void *) &packet, sizeof (struct tcphdr),
2810094         (void *) &pseudo, sizeof (tcp_pseudo_header_t)));
2810095 if (checksum == 0)
2810096     {
2810097         checksum = 0xFFFF;
2810098     }
2810099 packet.header.check = htons (checksum);
2810100 //
2810101 // Send to the lower network level.
2810102 //
2810103 if (DEBUG)
2810104     {
2810105         tcp_show (ntohl (iphdr->saddr),
2810106                  ntohl (iphdr->daddr),
2810107                  (struct tcphdr *) &packet);
2810108     }
2810109 return (ip_tx
2810110         (ntohl (iphdr->saddr), ntohl (iphdr->daddr),
2810111          IPPROTO_TCP, &packet, sizeof (struct tcphdr)));
2810112 }

```

#### 94.12.52 kernel/net/tcp/tcp\_tx\_sock.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2820001 #include <kernel/net.h>
2820002 #include <kernel/net/ip.h>
2820003 #include <kernel/net/route.h>
2820004 #include <kernel/net/tcp.h>
2820005 #include <sys/os32.h>
2820006 #include <kernel/lib_k.h>
2820007 #include <kernel/fs.h>
2820008 #include <errno.h>
2820009 #include <arpa/inet.h>
2820010 #include <netinet/in.h>
2820011 #include <netinet/tcp.h>
2820012 //-----
2820013 #define DEBUG 0
2820014 //-----
2820015 int
2820016 tcp_tx_sock (void *sock_item)
2820017 {
2820018     sock_t *sock = sock_item;
2820019     tcp_packet_t packet;
2820020     tcp_pseudo_header_t pseudo;
2820021     uint16_t checksum;
2820022     size_t tcp_size;
2820023     uint32_t seq;
2820024     uint32_t ack_seq;
2820025     size_t send_size;
2820026 //
2820027 if (sock == NULL)
2820028     {
2820029         errset (EINVAL);
2820030         return (-1);
2820031     }
2820032 if (!sock->tcp.can_send)
2820033     {
2820034         errset (EINVAL);
2820035         return (-1);
2820036     }

```

```

2820037 if (sock->laddr == 0 || sock->raddr == 0)
2820038     {
2820039         errset (EINVAL);
2820040         return (-1);
2820041     }
2820042 if (sock->lport == 0 || sock->rport == 0)
2820043     {
2820044         errset (EINVAL);
2820045         return (-1);
2820046     }
2820047 //
2820048 // Sequences and size.
2820049 //
2820050 seq = sock->tcp.lsq[sock->tcp.lsqi];
2820051 if ((sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_SYN)
2820052     || (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_FIN))
2820053     {
2820054         //
2820055         // A SYN or FIN packet cannot load data.
2820056         //
2820057         send_size = 0;
2820058         //
2820059         // The next expected ACK from the other side is
2820060         // just
2820061         // +1.
2820062         //
2820063         sock->tcp.lsq_ack = seq + 1;
2820064     }
2820065 else
2820066     {
2820067         send_size = sock->tcp.send_size;
2820068         //
2820069         // The next expected ACK from the other side is
2820070         // + size of the sent data.
2820071         //
2820072         sock->tcp.lsq_ack = seq + send_size;
2820073     }
2820074 //
2820075 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_ACK)
2820076     {
2820077         ack_seq = sock->tcp.rsq[sock->tcp.rsqi];
2820078     }
2820079 else
2820080     {
2820081         ack_seq = 0;
2820082     }
2820083 //
2820084 // Prepare the TCP packet.
2820085 //
2820086 memset (&packet.header, 0, sizeof (struct tcphdr));
2820087 //
2820088 packet.header.source = htons (sock->lport);
2820089 packet.header.dest = htons (sock->rport);
2820090 packet.header.seq = htonl (seq);
2820091 packet.header.ack_seq = htonl (ack_seq);
2820092 packet.header.doff = (sizeof (struct tcphdr) / 4);
2820093 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_ACK)
2820094     packet.header.ack = 1;
2820095 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_PSH)
2820096     packet.header.psh = 1;
2820097 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_RST)
2820098     packet.header.rst = 1;
2820099 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_SYN)
2821000     packet.header.syn = 1;
2821001 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_FIN)
2821002     packet.header.fin = 1;
2821003 if (sock->tcp.send_flags & TCP_FLAG_RST)
2821004     {
2821005         packet.header.window = htons (0);
2821006     }
2821007 else
2821008     {
2821009         //
2821010         // Minimal window.
2821011         //
2821012         packet.header.window = htons (TCP_MSS);
2821013     }
2821014 packet.header.check = 0;
2821015 //
2821016 memcpy (packet.data, sock->tcp.send_data, send_size);
2821017 //
2821018 tcp_size = sizeof (struct tcphdr) + send_size;
2821019 //
2821020 // Prepare the pseudo header.
2821021 //
2821022 pseudo.saddr = htonl (sock->laddr);
2821023 pseudo.daddr = htonl (sock->raddr);

```

```

2820124 pseudo.zero = 0;
2820125 pseudo.protocol = IPPROTO_TCP;
2820126 pseudo.length = htons (tcp_size);
2820127 //
2820128 // Now set the header checksum.
2820129 //
2820130 checksum = ~(ip_checksum ((void *) &packet, tcp_size,
2820131 (void *) &pseudo,
2820132 sizeof (tcp_pseudo_header_t)));
2820133 if (checksum == 0)
2820134 {
2820135     checksum = 0xFFFF;
2820136 }
2820137 packet.header.check = htons (checksum);
2820138 //
2820139 // Send to the lower network level.
2820140 //
2820141 if (DEBUG)
2820142 {
2820143     tcp_show (sock->laddr, sock->raddr,
2820144 (struct tcp_hdr *) &packet);
2820145 }
2820146 sock->tcp.clock = s_clock (pid_t) 0;
2820147 return (ip_tx
2820148 (sock->laddr, sock->raddr, (int) IPPROTO_TCP,
2820149 &packet, tcp_size));
2820150 }

```

### 94.12.53 kernel/net/udp.h

« Si veda la sezione 93.23.

```

2830001 #ifndef _KERNEL_NET_UDP_H
2830002 #define _KERNEL_NET_UDP_H 1
2830003 //-----
2830004 #include <netinet/udp.h>
2830005 #include <kernel/net.h>
2830006 //-----
2830007 #define UDP_HEADER_SIZE 8
2830008 #define UDP_MAX_PACKET_SIZE NET_IP_MAX_DATA_SIZE
2830009 #define UDP_MAX_DATA_SIZE \
2830010     UDP_MAX_PACKET_SIZE-UDP_HEADER_SIZE
2830011 //-----
2830012 //
2830013 // UDP packet, for transmission.
2830014 //
2830015 typedef struct
2830016 {
2830017     struct udphdr header;
2830018     uint8_t data[UDP_MAX_DATA_SIZE];
2830019 } __attribute__ ((packed)) udp_packet_t;
2830020 //
2830021 // UDP pseudo header for checksum calculation.
2830022 //
2830023 typedef struct
2830024 {
2830025     in_addr_t saddr;
2830026     in_addr_t daddr;
2830027     uint8_t zero;
2830028     uint8_t protocol;
2830029     uint16_t length;
2830030 } __attribute__ ((packed)) udp_pseudo_header_t;
2830031 //-----
2830032 int udp_tx (h_port_t sport, h_port_t dport,
2830033 h_addr_t saddr, h_addr_t daddr,
2830034 const void *buffer, size_t size);
2830035 //-----
2830036 #endif

```

### 94.12.54 kernel/net/udp/udp\_tx.c

« Si veda la sezione 93.23.

```

2840001 #include <kernel/net.h>
2840002 #include <kernel/net/ip.h>
2840003 #include <kernel/net/route.h>
2840004 #include <kernel/net/udp.h>
2840005 #include <sys/os32.h>
2840006 #include <kernel/lib_k.h>
2840007 #include <errno.h>
2840008 #include <arpa/inet.h>
2840009 #include <netinet/udp.h>
2840010 //-----
2840011 #define DEBUG 0
2840012 //-----
2840013 int
2840014 udp_tx (h_port_t sport, h_port_t dport, h_addr_t saddr,

```

```

2840015     h_addr_t daddr, const void *buffer, size_t size)
2840016 {
2840017     udp_packet_t packet;
2840018     udp_pseudo_header_t pseudo;
2840019     uint16_t checksum;
2840020     size_t udp_size = size + sizeof (struct udphdr);
2840021 //
2840022 // Verify to have the source address: it is
2840023 // necessary here for
2840024 // the checksum calculation.
2840025 //
2840026 if (saddr == 0)
2840027 {
2840028     //
2840029     // Default source address: get the source
2840030     // address from the routing
2840031     // table, based on the destination.
2840032     //
2840033     saddr = route_remote_to_local (daddr);
2840034     if (saddr == ((h_addr_t) - 1))
2840035     {
2840036         errset (errno);
2840037         return (-1);
2840038     }
2840039 }
2840040 //
2840041 // Prepare the UDP packet.
2840042 //
2840043 packet.header.source = htons (sport);
2840044 packet.header.dest = htons (dport);
2840045 packet.header.len = htons (udp_size);
2840046 packet.header.check = 0;
2840047 memcpy (packet.data, buffer, size);
2840048 //
2840049 // Prepare the pseudo header.
2840050 //
2840051 pseudo.saddr = htonl (saddr);
2840052 pseudo.daddr = htonl (daddr);
2840053 pseudo.zero = 0;
2840054 pseudo.protocol = IPPROTO_UDP;
2840055 pseudo.length = htons (udp_size);
2840056 //
2840057 // Now set the header checksum.
2840058 //
2840059 checksum = ~(ip_checksum ((void *) &packet, udp_size,
2840060 (void *) &pseudo,
2840061 sizeof (udp_pseudo_header_t)));
2840062 if (checksum == 0)
2840063 {
2840064     checksum = 0xFFFF;
2840065 }
2840066 packet.header.check = htons (checksum);
2840067 //
2840068 // Send to the lower network level.
2840069 //
2840070 return (ip_tx
2840071 (saddr, daddr, (int) IPPROTO_UDP, &packet,
2840072 udp_size));
2840073 }

```

### 94.13 os32: «kernel/part.h»

« Si veda la sezione 93.18.

```

2850001 #ifndef _KERNEL_PART_H
2850002 #define _KERNEL_PART_H 1
2850003
2850004
2850005 typedef struct
2850006 {
2850007     uint8_t active; // boot indicator 0 or
2850008 // PART_ACTIVE
2850009     uint8_t h_start; // head value for first sector
2850010     uint8_t s_start; // sector value + cyl bits for
2850011 // first sector
2850012     uint8_t c_start; // track value for first
2850013 // sector
2850014     uint8_t type; // partition type
2850015     uint8_t h_last; // head value for last sector
2850016     uint8_t s_last; // sector value + cyl bits for
2850017 // last sector
2850018     uint8_t c_last; // track value for last sector
2850019     uint32_t l_start; // logical first sector
2850020     uint32_t size; // size of partition in
2850021 // sectors
2850022 } part_t;
2850023

```



```

2850024 #define PART_ACTIVE      0x80 // value for active
2850025 // partition
2850026 #define PART_MAX        4 // number of entries
2850027 // in partition table
2850028 #define PART_TABLE_OFF  0x1BE // offset of part.
2850029 // table in boot
2850030 // sector
2850031
2850032 //
2850033 // Partition types.
2850034 //
2850035 #define PART_TYPE_NONE   0x00 // unused
2850036 // entry
2850037 #define PART_TYPE_NO_PART 0xFF // full device
2850038 #define PART_TYPE_MINIX  0x81 // Minix
2850039 // partition
2850040 // type
2850041 #define PART_TYPE_OLDMINIX 0x80 // Minix 1 old
2850042 // partition
2850043 // type
2850044 #define PART_TYPE_EXT     0x05 // extended
2850045 // partition
2850046
2850047
2850048 #endif

```

## 94.14 os32: «kernel/proc.h»

« Si veda la sezione 93.20.

```

2860001 #ifndef _KERNEL_PROC_H
2860002 #define _KERNEL_PROC_H 1
2860003 //-----
2860004 #include <kernel/ibm_i386.h>
2860005 #include <kernel/dev.h>
2860006 #include <kernel/driver/tty.h>
2860007 #include <sys/types.h>
2860008 #include <sys/stat.h>
2860009 #include <kernel/fs.h>
2860010 #include <sys/os32.h>
2860011 #include <stddef.h>
2860012 #include <stdint.h>
2860013 #include <time.h>
2860014 //-----
2860015 #define CLOCK_FREQUENCY_DIVISOR \
2860016     (3579545/3/CLOCKS_PER_SEC) // [1]
2860017 //
2860018 // [1] Internal clock frequency is (3579545/3) Hz.
2860019 // This value is divided by
2860020 // CLOCK_FREQUENCY_DIVISOR, giving 100 Hz.
2860021 // The divisor value is fixed, because the code
2860022 // suppose that the clock frequency is 100 Hz!
2860023 //
2860024 //-----
2860025 #define PROC_EMPTY      0
2860026 #define PROC_CREATED    1
2860027 #define PROC_READY      2
2860028 #define PROC_RUNNING    3
2860029 #define PROC_SLEEPING   4
2860030 #define PROC_ZOMBIE     5
2860031 //-----
2860032 #define MAGIC_OS32_APPL 0x6F7333326170706CCLL // [2]
2860033 //
2860034 // [2] os32appl
2860035 //
2860036 //-----
2860037 #define PROCESS_MAX ((GDT_ITEMS/2)-1) // Process
2860038 // slots.
2860039 #define MAX_SIGNALS 31 // Max signal number.
2860040 //
2860041 typedef struct
2860042 {
2860043     pid_t ppid; // Parent PID.
2860044     pid_t pgrp; // Process group ID.
2860045     uid_t uid; // Real user ID
2860046     uid_t euid; // Effective user ID.
2860047     uid_t suid; // Saved user ID.
2860048     gid_t gid; // Real group ID
2860049     gid_t egid; // Effective group ID.
2860050     gid_t sgid; // Saved group ID.
2860051     dev_t device_tty; // Controlling terminal.
2860052     char path_cwd[PATH_MAX];
2860053     // Working directory path.
2860054     inode_t *inode_cwd; // Working directory inode.
2860055     int umask; // File creation mask.

```

```

2860056     unsigned long int sig_status; // Active signals.
2860057     unsigned long int sig_ignore; // Signals to be
2860058     // ignored.
2860059     uintptr_t sig_handler[MAX_SIGNALS]; // Opt. sig.
2860060     // handlers.
2860061     uintptr_t sig_handler_wrapper; // Special
2860062     // wrapper.
2860063     clock_t usage; // Clock ticks CPU time usage.
2860064     unsigned int status;
2860065     int wakeup_events; // Wake up for something.
2860066     int wakeup_signal; // Signal waited.
2860067     unsigned int wakeup_timer; // Seconds to wait
2860068     // for.
2860069     inode_t *wakeup_inode; // Inode waited.
2860070     sock_t *wakeup_sock; // Socket waited.
2860071     dev_t wakeup_dev; // Device waited.
2860072     addr_t address_text;
2860073     size_t domain_text;
2860074     addr_t address_data;
2860075     size_t domain_data;
2860076     size_t domain_stack; // Included inside the data.
2860077     size_t extra_data; // Extra data for 'brk()'.
2860078     uint32_t sp;
2860079     int ret;
2860080     char name[PATH_MAX];
2860081     fd_t fd[FOPEN_MAX];
2860082 } proc_t;
2860083 //
2860084 extern proc_t proc_table[PROCESS_MAX];
2860085 //
2860086 // ATTENTION: THERE IS NO WAY TO KEEP THE STACK DOMAIN
2860087 // IN A DIFFERENT ADDRESS SPACE THAN THE
2860088 // OTHER DATA. There is a simple explanation
2860089 // for such limitation: A POINTER TO DATA
2860090 // INSIDE THE STACK, CANNOT BE REACHED IF IT
2860091 // IS NOT INSIDE THE SAME ADDRESS SPACE!
2860092 //
2860093 // For the same reason, data or stack,
2860094 // cannot be moved (shifted) down, when more
2860095 // space is needed, because previous
2860096 // pointers would not work! So, to develop
2860097 // an extensible 'malloc' area, such memory
2860098 // is to be placed *after* the stack, moving
2860099 // *all* the data segment if necessary.
2860100 //-----
2860101 extern pid_t proc_current;
2860102 extern uint32_t proc_stack_pointer;
2860103 extern uint16_t proc_stack_segment_selector;
2860104 extern unsigned int proc_loops_per_clock;
2860105 //-----
2860106 typedef struct
2860107 {
2860108     uint32_t filler0;
2860109     uint64_t magic;
2860110     uint32_t data_offset;
2860111     uint32_t etext;
2860112     uint32_t edata;
2860113     uint32_t ebss;
2860114     uint32_t ssize;
2860115 } header_t;
2860116 //-----
2860117 typedef struct
2860118 {
2860119     uint32_t eax;
2860120     uint32_t ecx;
2860121     uint32_t edx;
2860122     uint32_t ebx;
2860123     uint32_t ebp;
2860124     uint32_t esi;
2860125     uint32_t edi;
2860126     uint32_t ds;
2860127     uint32_t es;
2860128     uint32_t fs;
2860129     uint32_t gs;
2860130     uint32_t eip;
2860131     uint32_t cs;
2860132     uint32_t eflags;
2860133 } stack_t;
2860134 //-----
2860135 void proc_init (void);
2860136 void proc_timer_init (clock_t freq);
2860137 void proc_delay (void);
2860138 void proc_scheduler (void);
2860139 void sysroutine (uint32_t syscallnr, uint32_t msg_off,
2860140                 uint32_t msg_size);
2860141 //-----
2860142 void *ptr (pid_t pid, void *p);

```

```

2860143 proc_t *proc_reference (pid_t pid);
2860144 void proc_print (void);
2860145 //-----
2860146 int proc_sys_exec (pid_t pid, const char *path,
2860147                  unsigned int argc, char *arg_data,
2860148                  unsigned int envc, char *env_data);
2860149 //-----
2860150 void proc_dump_memory (pid_t pid, addr_t address,
2860151                      size_t size, char *name);
2860152 void proc_available (pid_t pid);
2860153 void proc_sch_net (void);
2860154 void proc_sch_signals (void);
2860155 void proc_sch_terminals (void);
2860156 void proc_sch_timers (void);
2860157 void proc_sig_chld (pid_t parent, int sig);
2860158 void proc_sig_cont (pid_t pid, int sig);
2860159 void proc_sig_core (pid_t pid, int sig);
2860160 void proc_sig_handler (pid_t pid, int sig);
2860161 int proc_sig_ignore (pid_t pid, int sig);
2860162 void proc_sig_off (pid_t pid, int sig);
2860163 void proc_sig_on (pid_t pid, int sig);
2860164 int proc_sig_status (pid_t pid, int sig);
2860165 void proc_sig_stop (pid_t pid, int sig);
2860166 void proc_sig_term (pid_t pid, int sig);
2860167
2860168 void proc_wakeup_pipe_read (inode_t * inode);
2860169 void proc_wakeup_pipe_write (inode_t * inode);
2860170 void proc_wakeup_terminal (void);
2860171
2860172 #endif

```

94.14.1	kernel/proc/proc_available.c	706
94.14.2	kernel/proc/proc_dump_memory.c	707
94.14.3	kernel/proc/proc_init.c	708
94.14.4	kernel/proc/proc_print.c	710
94.14.5	kernel/proc/proc_public.c	712
94.14.6	kernel/proc/proc_reference.c	712
94.14.7	kernel/proc/proc_sch_net.c	712
94.14.8	kernel/proc/proc_sch_signals.c	713
94.14.9	kernel/proc/proc_sch_terminals.c	714
94.14.10	kernel/proc/proc_sch_timers.c	719
94.14.11	kernel/proc/proc_scheduler.c	719
94.14.12	kernel/proc/proc_sig_chld.c	722
94.14.13	kernel/proc/proc_sig_cont.c	722
94.14.14	kernel/proc/proc_sig_core.c	723
94.14.15	kernel/proc/proc_sig_handler.c	724
94.14.16	kernel/proc/proc_sig_ignore.c	727
94.14.17	kernel/proc/proc_sig_off.c	727
94.14.18	kernel/proc/proc_sig_on.c	727
94.14.19	kernel/proc/proc_sig_status.c	727
94.14.20	kernel/proc/proc_sig_stop.c	727
94.14.21	kernel/proc/proc_sig_term.c	728
94.14.22	kernel/proc/proc_sys_exec.c	728
94.14.23	kernel/proc/proc_timer_init.c	738
94.14.24	kernel/proc/proc_wakeup_pipe_read.c	739
94.14.25	kernel/proc/proc_wakeup_pipe_write.c	739
94.14.26	kernel/proc/proc_wakeup_terminal.c	739
94.14.27	kernel/proc/ptr.c	740
94.14.28	kernel/proc/sysroutine.c	740

94.14.1 kernel/proc/proc\_available.c

« Si veda la sezione 93.20.1.

```

2870001 #include <kernel/proc.h>
2870002 //-----
2870003 void

```

```

2870004 proc_available (pid_t pid)
2870005 {
2870006     proc_table[pid].ppid = (pid_t) - 1;
2870007     proc_table[pid].pgrp = (pid_t) - 1;
2870008     proc_table[pid].uid = (uid_t) - 1;
2870009     proc_table[pid].euid = (uid_t) - 1;
2870010     proc_table[pid].suid = (uid_t) - 1;
2870011     proc_table[pid].gid = (gid_t) - 1;
2870012     proc_table[pid].egid = (gid_t) - 1;
2870013     proc_table[pid].sgid = (gid_t) - 1;
2870014     proc_table[pid].sig_status = 0;
2870015     proc_table[pid].sig_ignore = 0;
2870016     proc_table[pid].usage = (clock_t) 0;
2870017     proc_table[pid].status = PROC_EMPTY;
2870018     proc_table[pid].wakeup_events = 0;
2870019     proc_table[pid].wakeup_signal = 0;
2870020     proc_table[pid].wakeup_timer = 0;
2870021     proc_table[pid].wakeup_inode = NULL;
2870022     proc_table[pid].address_text = (addr_t) 0;
2870023     proc_table[pid].domain_text = (size_t) 0;
2870024     proc_table[pid].address_data = (addr_t) 0;
2870025     proc_table[pid].domain_data = (size_t) 0;
2870026     proc_table[pid].domain_stack = (size_t) 0;
2870027     proc_table[pid].extra_data = (size_t) 0;
2870028     proc_table[pid].sp = (uint32_t) 0;
2870029     proc_table[pid].ret = 0;
2870030     proc_table[pid].inode_cwd = NULL;
2870031     proc_table[pid].path_cwd[0] = 0;
2870032     proc_table[pid].umask = 0;
2870033     proc_table[pid].name[0] = 0;
2870034 }

```

94.14.2 kernel/proc/proc\_dump\_memory.c

« Si veda la sezione 93.20.2.

```

2880001 #include <kernel/proc.h>
2880002 #include <fcntl.h>
2880003 #include <kernel/lib_s.h>
2880004 #include <kernel/lib_k.h>
2880005 //-----
2880006 void
2880007 proc_dump_memory (pid_t pid, addr_t address,
2880008                 size_t size, char *name)
2880009 {
2880010     int fdn;
2880011     char buffer[BUFSIZ];
2880012     ssize_t size_written;
2880013     ssize_t size_written_total;
2880014     ssize_t size_read;
2880015     ssize_t size_read_total;
2880016     ssize_t size_total = 0;
2880017     //
2880018     // Dump the code segment to disk.
2880019     //
2880020     fdn =
2880021         s_open (pid, name, (O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC),
2880022              (mode_t) (S_IFREG | 00644));
2880023     if (fdn < 0)
2880024     {
2880025         //
2880026         // There is a problem: just let it go.
2880027         //
2880028         k_perror (NULL);
2880029         return;
2880030     }
2880031     //
2880032     // Read the memory and write it to disk.
2880033     //
2880034     for (size_read = 0, size_read_total = 0;
2880035          size_read_total < size_total;
2880036          size_read_total += size_read, address += size_read)
2880037     {
2880038         size_read = dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_READ,
2880039                          (off_t) address, buffer,
2880040                          (size_t) BUFSIZ, NULL);
2880041         //
2880042         for (size_written = 0, size_written_total = 0;
2880043              size_written_total < size_read;
2880044              size_written_total += size_written)
2880045         {
2880046             size_written = s_write
2880047                 (pid, fdn,
2880048                  &buffer
2880049                   [size_written_total],
2880050                  (size_t) (size_read - size_written_total));
2880051             //

```

```

288052     if (size_written < 0)
288053     {
288054         s_close (pid, fdn);
288055         return;
288056     }
288057     }
288058     }
288059     s_close (pid, fdn);
288060 }

```

### 94.14.3 kernel/proc/proc\_init.c

« Si veda la sezione 93.20.3.

```

289001 #include <kernel/ibm_i386.h>
289002 #include <kernel/proc.h>
289003 #include <kernel/lib_k.h>
289004 #include <kernel/lib_s.h>
289005 #include <string.h>
289006 #include <kernel/multiboot.h>
289007 #include <kernel/dm.h>
289008 //-----
289009 extern uint32_t _k_start;
289010 extern uint32_t _k_end;
289011 extern uint32_t _k_text_end;
289012 extern uint32_t _k_data_end;
289013 extern uint32_t _k_bss_end;
289014 extern uint32_t _k_stack_top;
289015 extern uint32_t _k_stack_bottom;
289016 //-----
289017 void
289018 proc_init (void)
289019 {
289020     pid_t pid;
289021     int fdn; // File descriptor index;
289022     inode_t *inode;
289023     sb_t *sb;
289024     clock_t time_start;
289025     clock_t time_now;
289026     clock_t time_elapsed;
289027     unsigned long long int count;
289028     uintptr_t stack_top = (uintptr_t) &_k_stack_top;
289029     uintptr_t stack_bottom = (uintptr_t) &_k_stack_bottom;
289030     int sig;
289031     //
289032     // Set up the GDT table.
289033     //
289034     gdt ();
289035     //
289036     // Set up timer.
289037     //
289038     proc_timer_init (CLOCKS_PER_SEC);
289039     //
289040     // Disable external interrupt.
289041     //
289042     cli ();
289043     //
289044     // Set up the IDT table.
289045     //
289046     idt ();
289047     //
289048     // Set all memory reference to some invalid data.
289049     //
289050     for (pid = 0; pid < PROCESS_MAX; pid++)
289051     {
289052         proc_available (pid);
289053     }
289054     //
289055     // Set up the process table with the kernel.
289056     //
289057     proc_table[0].ppid = 0;
289058     proc_table[0].pgroup = 0;
289059     proc_table[0].uid = 0;
289060     proc_table[0].euid = 0;
289061     proc_table[0].suid = 0;
289062     proc_table[0].gid = 0;
289063     proc_table[0].egid = 0;
289064     proc_table[0].sgid = 0;
289065     proc_table[0].device_tty = DEV_UNDEFINED;
289066     proc_table[0].sig_status = 0;
289067     proc_table[0].sig_ignore = 0;
289068     proc_table[0].usage = 0;
289069     proc_table[0].status = PROC_RUNNING;
289070     proc_table[0].wakeuper_events = 0;
289071     proc_table[0].wakeuper_signal = 0;
289072     proc_table[0].wakeuper_timer = 0;
289073     proc_table[0].wakeuper_inode = NULL;

```

```

290074     proc_table[0].address_text = 0; // [1]
290075     proc_table[0].domain_text = (size_t) (&k_end); // [2]
290076     proc_table[0].address_data = 0; // [2]
290077     proc_table[0].domain_data = (size_t) 0; // [2]
290078     proc_table[0].domain_stack =
290079     (size_t) (stack_bottom - stack_top);
290080     proc_table[0].extra_data = (size_t) 0;
290081     proc_table[0].sp = 0; // [3]
290082     proc_table[0].ret = 0;
290083     proc_table[0].umask = 0022; // Default umask.
290084     strncpy (proc_table[0].path_cwd, "/", PATH_MAX);
290085     strncpy (proc_table[0].name, "os32 kernel", PATH_MAX);
290086     //
290087     // [1] The kernel text starts at 0x100000, that is,
290088     // 1 MiByte,
290089     // but the code expect to start at that address,
290090     // just like
290091     // the space from address 0 to 0xFFFF is anyway
290092     // part
290093     // of the kernel. If the kernel is forked, as it
290094     // happens
290095     // when the 'init' process is to be run, it is
290096     // necessary
290097     // to consider part of the kernel all the addresses
290098     // starting
290099     // from zero.
290100     //
290101     // [2] The kernel is a unique block, where text and
290102     // data live
290103     // together.
290104     //
290105     // [3] The saved stack pointer location will be set
290106     // at the
290107     // next interrupt, or system call. That is why the
290108     // kernel
290109     // must send a null system call at the beginning of
290110     // its
290111     // work.
290112     //-----
290113     //
290114     // Ensure to have a terminated string.
290115     //
290116     proc_table[0].name[PATH_MAX - 1] = 0;
290117     //
290118     // Reset file descriptors.
290119     //
290120     for (fdn = 0; fdn < OPEN_MAX; fdn++)
290121     {
290122         proc_table[0].fd[fdn].fl_flags = 0;
290123         proc_table[0].fd[fdn].fd_flags = 0;
290124         proc_table[0].fd[fdn].file = NULL;
290125     }
290126     //
290127     // Reset 'sig_handler[]'.
290128     //
290129     for (sig = 0; sig < MAX_SIGNALS; sig++)
290130     {
290131         proc_table[0].sig_handler[sig] = (uintptr_t) NULL;
290132     }
290133     //
290134     // Allocate memory for the kernel.
290135     //
290136     // The BIOS data area (BDA) and extra BIOS at the
290137     // bottom
290138     // of 640 Kibyte, is already, formally, included
290139     // inside the
290140     // kernel.
290141     //
290142     // The allocation for data has no effect here,
290143     // because it is
290144     // the same as the text.
290145     //
290146     mb_alloc (proc_table[0].address_text,
290147             proc_table[0].domain_text);
290148     mb_alloc (proc_table[0].address_data,
290149             proc_table[0].domain_data);
290150     //
290151     // Enable and disable hardware interrupts (IRQ).
290152     //
290153     irq_on (0); // timer.
290154     irq_on (1); // keyboard
290155     irq_on (2); // PIC2: keep it ON! [4]
290156     irq_on (3); //
290157     irq_on (4); //
290158     irq_on (5); //
290159     irq_on (6); //
290160     irq_on (7); //

```



```

290009         / MEM_BLOCK_SIZE,
290010         (unsigned int) proc_table[pid].address_data
290011         / MEM_BLOCK_SIZE,
290012         (unsigned int) proc_table[pid].domain_data
290013         / MEM_BLOCK_SIZE,
290014         (unsigned int) proc_table[pid].sp,
290015         proc_table[pid].name);
290016     }
290017 }
290018 }
290019 }

```

#### 94.14.5 kernel/proc/proc\_public.c

« Si veda la sezione 93.20.5.

```

290001 #include <kernel/proc.h>
290002 //-----
290003 proc_t proc_table[PROCESS_MAX];
290004 pid_t proc_current = 0;
290005 uint16_t proc_stack_segment_selector = 24;
290006 uint32_t proc_stack_pointer;
290007 unsigned int proc_loops_per_clock;

```

#### 94.14.6 kernel/proc/proc\_reference.c

« Si veda la sezione 93.20.5.

```

290001 #include <kernel/proc.h>
290002 //-----
290003 proc_t *
290004 proc_reference (pid_t pid)
290005 {
290006     if (pid >= 0 && pid < PROCESS_MAX)
290007     {
290008         return (&proc_table[pid]);
290009     }
290010     else
290011     {
290012         return (NULL);
290013     }
290014 }

```

#### 94.14.7 kernel/proc/proc\_sch\_net.c

« Si veda la sezione 93.20.6.

```

290001 #include <kernel/proc.h>
290002 #include <kernel/lib_k.h>
290003 #include <kernel/lib_s.h>
290004 #include <kernel/driver/nic/ne2k.h>
290005 #include <kernel/net.h>
290006 #include <kernel/driver/pci.h>
290007 //-----
290008 #define DEBUG 0
290009 //-----
290010 void
290011 proc_sch_net (void)
290012 {
290013     int n; // NET table index.
290014     int counter = 0;
290015     int pid;
290016     int tcp_wake_up;
290017     //
290018     // Do what there is to do with network interfaces,
290019     // in particular get
290020     // received frames, into the
290021     // 'net_table[n]...buffer[f]' table.
290022     //
290023     for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
290024     {
290025         if (net_table[n].type == NET_DEV_ETH_NE2K)
290026         {
290027             //
290028             // The function 'ne2k_isr()' will call also
290029             // 'ne2k_rx()'
290030             // that is responsible for placing Ethernet
290031             // frames inside
290032             // 'ethernet_table[eth].frame_info[f]'.
290033             //
290034             ne2k_isr (net_table[n].ethernet.base_io);
290035         }
290036         else if (net_table[n].type == NET_DEV_LOOPBACK)
290037         {
290038             //
290039             // Packets should be already inside the
290040             // packet buffer table.

```

```

290041         //
290042         ;
290043     }
290044 }
290045 //
290046 // Do something with received Ethernet frames.
290047 //
290048 counter = net_rx ();
290049 //
290050 if (DEBUG)
290051 {
290052     if (counter)
290053     {
290054         k_printf ("%i packet(s) received\n", counter);
290055     }
290056 }
290057 //
290058 // Do something with TCP connections.
290059 //
290060 tcp_wake_up = tcp ();
290061 //
290062 // Wake up sleeping processes.
290063 //
290064 if (counter || tcp_wake_up == TCP_TRY_READ)
290065 {
290066     //
290067     // Wake up sleeping processes, waiting to read
290068     // from a socket.
290069     //
290070     if (DEBUG)
290071     {
290072         k_printf
290073         ("wake up processes, waiting "
290074          "for a socket!\n");
290075     }
290076     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
290077     {
290078         if (proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING
290079             && (proc_table[pid].wakeup_events
290080                 & WAKEUP_EVENT_SOCKET_READ))
290081         {
290082             proc_table[pid].wakeup_events = 0;
290083             proc_table[pid].status = PROC_READY;
290084         }
290085     }
290086 }
290087 //
290088 if (tcp_wake_up == TCP_TRY_WRITE)
290089 {
290090     //
290091     // Wake up sleeping processes, waiting to write
290092     // to a socket.
290093     //
290094     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
290095     {
290096         if (proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING
290097             && (proc_table[pid].wakeup_events
290098                 & WAKEUP_EVENT_SOCKET_WRITE))
290099         {
290100             proc_table[pid].wakeup_events = 0;
290101             proc_table[pid].status = PROC_READY;
290102         }
290103     }
290104 }
290105 }

```

#### 94.14.8 kernel/proc/proc\_sch\_signals.c

« Si veda la sezione 93.20.7.

```

294001 #include <kernel/proc.h>
294002 //-----
294003 void
294004 proc_sch_signals (void)
294005 {
294006     pid_t pid;
294007     //
294008     // The PID scan starts from 1: you will not send
294009     // signals to the
294010     // kernel!
294011     //
294012     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
294013     {
294014         proc_sig_term (pid, SIGHUP);
294015         proc_sig_term (pid, SIGINT);
294016         proc_sig_core (pid, SIGQUIT);
294017         proc_sig_core (pid, SIGILL);

```

```

2940018     proc_sig_core (pid, SIGABRT);
2940019     proc_sig_core (pid, SIGFPE);
2940020     proc_sig_term (pid, SIGKILL);
2940021     proc_sig_core (pid, SIGSEGV);
2940022     proc_sig_term (pid, SIGPIPE);
2940023     proc_sig_term (pid, SIGALRM);
2940024     proc_sig_term (pid, SIGTERM);
2940025     proc_sig_term (pid, SIGUSR1);
2940026     proc_sig_term (pid, SIGUSR2);
2940027     proc_sig_chld (pid, SIGCHLD);
2940028     proc_sig_cont (pid, SIGCONT);
2940029     proc_sig_stop (pid, SIGSTOP);
2940030     proc_sig_stop (pid, SIGTSTP);
2940031     proc_sig_stop (pid, SIGTTIN);
2940032     proc_sig_stop (pid, SIGTTOU);
2940033     }
2940034 }

```

#### 94.14.9 kernel/proc/proc\_sch\_terminals.c

« Si veda la sezione [93.20.8](#).

```

2950001 #include <kernel/proc.h>
2950002 #include <kernel/lib_k.h>
2950003 #include <kernel/lib_s.h>
2950004 #include <kernel/driver/kbd.h>
2950005 #include <termios.h>
2950006 #include <limits.h>
2950007 //-----
2950008 void
2950009 proc_sch_terminals (void)
2950010 {
2950011     pid_t pid;
2950012     pid_t pid_sub;
2950013     unsigned char key;
2950014     tty_t *tty;
2950015     dev_t device;
2950016     int k; // Reverse count killed character.
2950017     int overflow = 0; // True if input is too much.
2950018     //
2950019     // Try to read a key from console keyboard buffer
2950020     // (only consoles
2950021     // are available). Variable 'kbd' is external and
2950022     // comes from
2950023     // 'kernel/kbd.h'.
2950024     //
2950025     key = kbd.key;
2950026     if (key == 0)
2950027     {
2950028         //
2950029         // No key is ready on the keyboard buffer: just
2950030         // return.
2950031         //
2950032         return;
2950033     }
2950034     else
2950035     {
2950036         //
2950037         // A key was pressed and it will be processed.
2950038         // Currently, just remove from the keyboard
2950039         // buffer.
2950040         kbd.key = 0;
2950041     }
2950042     //
2950043     // A key is available. Find the currently active
2950044     // console.
2950045     //
2950046     device = tty_console ((dev_t) 0);
2950047     tty = tty_reference (device);
2950048     if (tty == NULL)
2950049     {
2950050         k_printf
2950051             ("kernel alert: console device "
2950052              "0x%04x not found!\n", device);
2950053         //
2950054         // Will send the typed character to the first
2950055         // terminal!
2950056         //
2950057         tty = tty_reference ((dev_t) 0);
2950058     }
2950059     //
2950060     // Verify if it is a control key that must be
2950061     // handled before
2950062     // entering the canonical input line.
2950063     //
2950064     // Check for a console switch key combination.
2950065     //

```

```

2950066     if (key == 0x11) // [Ctrl Q] -> DC1 ->
2950067         // console0.
2950068     {
2950069         tty_console (DEV_CONSOLE0); // Switch.
2950070         return;
2950071     }
2950072     else if (key == 0x12) // [Ctrl R] -> DC2 ->
2950073         // console1.
2950074     {
2950075         tty_console (DEV_CONSOLE1); // Switch.
2950076         return;
2950077     }
2950078     else if (key == 0x13) // [Ctrl S] -> DC3 ->
2950079         // console2.
2950080     {
2950081         tty_console (DEV_CONSOLE2); // Switch.
2950082         return;
2950083     }
2950084     else if (key == 0x14) // [Ctrl T] -> DC4 ->
2950085         // console3.
2950086     {
2950087         tty_console (DEV_CONSOLE3); // Switch.
2950088         return;
2950089     }
2950090     //-----
2950091     // Only canonical input line is available: ICANON!
2950092     //-----
2950093     //
2950094     // Might be necessary to send a signal to all
2950095     // processes with the
2950096     // same control terminal, excluded the kernel (0)
2950097     // and 'init' (1).
2950098     // Such control keys are not passed to the
2950099     // applications, or are
2950100     // replaced with zero.
2950101     //
2950102     // Please note that this a simplified solution,
2950103     // because the signal
2950104     // should reach only the foreground process of the
2950105     // group. For that
2950106     // reason, only che [Ctrl C] is taken into
2950107     // consideration, because
2950108     // processes can ignore the signal 'SIGINT'.
2950109     //
2950110     if (tty->pgrp != 0)
2950111     {
2950112         //
2950113         // There is a process group for that terminal.
2950114         //
2950115         if (tty->attr.c_cc[VINTR]
2950116             && key == tty->attr.c_cc[VINTR])
2950117         {
2950118             if (tty->attr.c_iflag & IGNBRK)
2950119             {
2950120                 //
2950121                 // No break!
2950122                 //
2950123                 return;
2950124             }
2950125             //
2950126             if (tty->attr.c_iflag & BRKINT)
2950127             {
2950128                 if (tty->attr.c_lflag & ISIG)
2950129                 {
2950130                     for (pid = 2; pid < PROCESS_MAX; pid++)
2950131                     {
2950132                         if (proc_table[pid].pgrp == tty->pgrp)
2950133                         {
2950134                             //
2950135                             // Should find only final
2950136                             // process/processes.
2950137                             // So, if there is a son
2950138                             // process with the
2950139                             // same process group, the
2950140                             // signal is not
2950141                             // sent!
2950142                             //
2950143                             for (pid_sub = 2;
2950144                                  pid_sub < PROCESS_MAX;
2950145                                  pid_sub++)
2950146                             {
2950147                                 if ((proc_table[pid_sub].ppid
2950148                                     == pid)
2950149                                     &&
2950150                                     (proc_table[pid_sub].pgrp
2950151                                     == tty->pgrp))
2950152                                 {

```

```

290153 //
290154 // 'pid_sub' is a
290155 // son of
290156 // 'pid' and is part
290157 // of the
290158 // same process
290159 // group. 'pid_sub'
290160 // is candidate for
290161 // kill.
290162 //
290163 break;
290164 }
290165 }
290166 //
290167 if (pid_sub >= PROCESS_MAX)
290168 {
290169 //
290170 // There is no son for
290171 // 'pid', sorry.
290172 //
290173 s_kill ((pid_t) 0, pid,
290174 SIGINT);
290175 //
290176 // No more scan.
290177 //
290178 break;
290179 }
290180 }
290181 }
290182 }
290183 //
290184 // Just reset input line and return.
290185 //
290186 tty->status = TTY_INPUT_LINE_EDITING;
290187 tty->lpr = 0;
290188 tty->lpw = 0;
290189 tty->line[0] = 0;
290190 //
290191 return;
290192 }
290193 //
290194 // Replace the INTR character with zero.
290195 //
290196 key = 0;
290197 }
290198 }
290199 //
290200 // Check if something is to be ignored.
290201 //
290202 if (key == '\r' && (tty->attr.c_iflag & IGNCR))
290203 {
290204 return;
290205 }
290206 //
290207 // Check if something is to be replaced, before
290208 // editing.
290209 //
290210 if (key == '\n' && (tty->attr.c_iflag & INLCR))
290211 {
290212 key = '\r';
290213 }
290214 //
290215 if (key == '\r' && (tty->attr.c_iflag & ICRNL))
290216 {
290217 key = '\n';
290218 }
290219 //
290220 // Edit the canonical input line.
290221 // Input is accepted only if status is ok.
290222 //
290223 if (tty->status == TTY_INPUT_LINE_EDITING)
290224 {
290225 //
290226 // Fix internal line positions.
290227 //
290228 if (tty->lpw < 0)
290229 {
290230 tty->lpw = 0;
290231 }
290232 if (tty->lpw >= MAX_CANON)
290233 {
290234 tty->lpw = MAX_CANON - 1;
290235 overflow = 1; // Too much input!
290236 }
290237 if (tty->lpr < 0)
290238 {
290239 tty->lpr = 0;

```

```

290240 }
290241 if (tty->lpr > tty->lpw)
290242 {
290243 tty->lpr = tty->lpw;
290244 }
290245 //
290246 // Check input key.
290247 //
290248 if (key == '\0')
290249 {
290250 //
290251 // A INTR replaced into zero.
290252 //
290253 tty->line[tty->lpw] = key;
290254 tty->status = TTY_INPUT_LINE_CLOSED;
290255 proc_wakeup_terminal ();
290256 }
290257 else if (key == '\n')
290258 {
290259 tty->line[tty->lpw] = key;
290260 tty->status = TTY_INPUT_LINE_CLOSED;
290261 proc_wakeup_terminal ();
290262 }
290263 else if (tty->attr.c_cc[VEOF]
290264 && key == tty->attr.c_cc[VEOF])
290265 {
290266 //
290267 // EOF is not included inside the line: just
290268 // replace the
290269 // with zero.
290270 //
290271 key = 0;
290272 tty->line[tty->lpw] = key;
290273 tty->status = TTY_INPUT_LINE_CLOSED;
290274 proc_wakeup_terminal ();
290275 }
290276 else if (tty->attr.c_cc[VEOL]
290277 && key == tty->attr.c_cc[VEOL])
290278 {
290279 tty->line[tty->lpw] = key;
290280 tty->status = TTY_INPUT_LINE_CLOSED;
290281 proc_wakeup_terminal ();
290282 }
290283 else if (tty->attr.c_cc[VERASE]
290284 && key == tty->attr.c_cc[VERASE])
290285 {
290286 //
290287 // Save how many characters to be killed, if
290288 // echo is
290289 // enabled.
290290 //
290291 if (overflow)
290292 {
290293 k = tty->lpw + 1;
290294 //
290295 // The 'tty->lpw' was already reduced.
290296 //
290297 }
290298 else
290299 {
290300 k = tty->lpw;
290301 //
290302 // Reduce write index: if it is less
290303 // than zero, it will
290304 // be fixed.
290305 //
290306 tty->lpw--;
290307 }
290308 }
290309 else if (tty->attr.c_cc[VKILL]
290310 && key == tty->attr.c_cc[VKILL])
290311 {
290312 //
290313 // Save how many characters to be killed, if
290314 // echo is
290315 // enabled.
290316 //
290317 if (overflow)
290318 {
290319 k = tty->lpw + 1;
290320 }
290321 else
290322 {
290323 k = tty->lpw;
290324 }
290325 //
290326 // Reset input line.

```

```

290027 //
290028 tty->lpw = 0;
290029 tty->lpr = 0;
290030 tty->line[0] = 0;
290031 }
290032 else
290033 {
290034     tty->line[tty->lpw] = key;
290035     tty->lpw++;
290036 }
290037 //
290038 // Echo.
290039 //
290040 if (!(tty->attr.c_lflag & ECHO))
290041 {
290042     //
290043     // No echo. But NL might be echoed anyway.
290044     //
290045     if (key == '\n' && (tty->attr.c_lflag & ECHONL))
290046     {
290047         dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290048                 DEV_WRITE, (off_t) 0, &key,
290049                 (size_t) 1, NULL);
290050     }
290051     //
290052     return;
290053 }
290054 //
290055 // The echo is requested.
290056 //
290057 if (key == 0)
290058 {
290059     //
290060     // There is nothing to echo.
290061     //
290062     ;
290063 }
290064 else if (tty->attr.c_cc[VERASE]
290065         && key == tty->attr.c_cc[VERASE])
290066 {
290067     if (tty->attr.c_lflag & ECHOE)
290068     {
290069         if (k > 0)
290070         {
290071             dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290072                     DEV_WRITE, (off_t) 0,
290073                     "\b \b", (size_t) 3, NULL);
290074         }
290075     }
290076     else
290077     {
290078         dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290079                 DEV_WRITE, (off_t) 0, &key,
290080                 (size_t) 1, NULL);
290081     }
290082 }
290083 else if (tty->attr.c_cc[VKILL]
290084         && key == tty->attr.c_cc[VKILL])
290085 {
290086     if (tty->attr.c_lflag & ECHOK)
290087     {
290088         for (; k > 0; k--)
290089         {
290090             dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290091                     DEV_WRITE, (off_t) 0,
290092                     "\b \b", (size_t) 3, NULL);
290093         }
290094     }
290095 }
290096 else if (key == '\n')
290097 {
290098     if (tty->attr.c_lflag & ECHONL)
290099     {
290100         dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290101                 DEV_WRITE, (off_t) 0, &key,
290102                 (size_t) 1, NULL);
290103     }
290104 }
290105 else
290106 {
290107     //
290108     // If there was an overflow, the last
290109     // character is
290110     // overwriting the last position, so a back
290111     // space
290112     // is printed.
290113     //

```

```

290414         if (overflow)
290415         {
290416             dev_io ((pid_t) 0, tty->device,
290417                     DEV_WRITE, (off_t) 0, "\b",
290418                     (size_t) 1, NULL);
290419         }
290420         //
290421         // Now show the input character.
290422         //
290423         dev_io ((pid_t) 0, tty->device, DEV_WRITE,
290424                 (off_t) 0, &key, (size_t) 1, NULL);
290425     }
290426 }
290427 }

```

#### 94.14.10 kernel/proc/proc\_sch\_timers.c

Si veda la sezione 93.20.9.

```

296001 #include <kernel/proc.h>
296002 #include <kernel/lib_k.h>
296003 #include <kernel/lib_s.h>
296004 //-----
296005 void
296006 proc_sch_timers (void)
296007 {
296008     static unsigned long long int previous_time;
296009     unsigned long long int current_time;
296010     unsigned int pid;
296011     current_time = s_time ((pid_t) 0, NULL);
296012     if (previous_time != current_time)
296013     {
296014         for (pid = 0; pid < PROCESS_MAX; pid++)
296015         {
296016             if ((proc_table[pid].wakeup_events &
296017                 WAKEUP_EVENT_TIMER)
296018                 && (proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING)
296019                 && (proc_table[pid].wakeup_timer > 0))
296020             {
296021                 proc_table[pid].wakeup_timer--;
296022                 if (proc_table[pid].wakeup_timer == 0)
296023                 {
296024                     proc_table[pid].status = PROC_READY;
296025                 }
296026             }
296027         }
296028     }
296029     previous_time = current_time;
296030 }

```

#### 94.14.11 kernel/proc/proc\_scheduler.c

Si veda la sezione 93.20.10.

```

297001 #include <kernel/proc.h>
297002 #include <kernel/lib_k.h>
297003 #include <kernel/lib_s.h>
297004 #include <kernel/net.h>
297005 #include <stdint.h>
297006 //-----
297007 #define DEBUG 1
297008 //-----
297009 extern uint32_t _ksp;
297010 extern uint32_t proc_stack_pointer;
297011 extern uint16_t proc_stack_segment_selector;
297012 extern pid_t proc_current;
297013 //-----
297014 void
297015 proc_scheduler (void)
297016 {
297017     pid_t prev;
297018     pid_t next;
297019     addr_t stack_top;
297020     addr_t stack_bottom;
297021     uint32_t saved_stack_pointer = proc_stack_pointer;
297022     //
297023     static unsigned long long int previous_clock;
297024     unsigned long long int current_clock;
297025     //
297026     // Check the current stack size.
297027     //
297028     if (proc_table[proc_current].domain_data == 0)
297029     {
297030         stack_bottom = proc_table[proc_current].domain_text;
297031     }
297032     else
297033     {

```



```

2970034     stack_bottom = proc_table[proc_current].domain_data;
2970035     }
2970036     //
2970037     stack_top =
2970038     stack_bottom - proc_table[proc_current].domain_stack;
2970039     //
2970040     // Check if the process has broken data with the
2970041     // stack,
2970042     // or if it is near the end of its domain.
2970043     //
2970044     if (proc_stack_pointer <= stack_top)
2970045     {
2970046         //
2970047         // The stack overlaped the other data!
2970048         //
2970049         k_printf
2970050         ("[%s] Kernel alert: the stack of process %i "
2970051          "is grown beyond the allowed space! "
2970052          "The process "
2970053          "is closed. Stack top is %i, "
2970054          "stack pointer is %i.\n",
2970055          __FILE__, (int) proc_current, (int) stack_top,
2970056          (int) proc_stack_pointer);
2970057         //
2970058         // The process is terminated badly.
2970059         //
2970060         s__exit (proc_current, -1);
2970061     }
2970062     else if (proc_stack_pointer < (stack_top + 1024))
2970063     {
2970064         //
2970065         // There is only 1 Kibyte and the stack is
2970066         // finished!
2970067         //
2970068         k_printf
2970069         ("[%s] Kernel alert: the stack of process %i "
2970070          "is near the end of the allowed space! "
2970071          "It remains only %i byte and it will "
2970072          "overwrite other data!\n", __FILE__,
2970073          (int) proc_current,
2970074          (int) (proc_stack_pointer - stack_top));
2970075     }
2970076     //
2970077     // Save previous PID. Variable 'proc_current' is
2970078     // extern.
2970079     //
2970080     prev = proc_current;
2970081     //
2970082     // Take care of networking.
2970083     //
2970084     proc_sch_net ();
2970085     //
2970086     // Take care of sleeping processes: wake up if
2970087     // sleeping time
2970088     // elapsed.
2970089     //
2970090     proc_sch_timers ();
2970091     //
2970092     // Take care of pending signals.
2970093     //
2970094     proc_sch_signals ();
2970095     //
2970096     // Take care input from terminals.
2970097     //
2970098     proc_sch_terminals ();
2970099     //
2970100     // Update the CPU time usage.
2970101     //
2970102     current_clock = s_clock ((pid_t) 0);
2970103     proc_table[prev].usage += current_clock - previous_clock;
2970104     previous_clock = current_clock;
2970105     //
2970106     // Check stack pointer changes, made probably by
2970107     // 'proc_sig_handler()' called from
2970108     // 'proc_sch_signals()'.
2970109     //
2970110     if (DEBUG)
2970111     {
2970112         if (saved_stack_pointer != proc_stack_pointer)
2970113         {
2970114             k_printf
2970115             ("[%s] pid %i, ESP from %i to %i.\n",
2970116              __FILE__, proc_current,
2970117              saved_stack_pointer, proc_stack_pointer);
2970118         }
2970119     }
2970120     //

```

```

2970121     // Scan for a next process.
2970122     //
2970123     for (next = prev + 1; next != prev; next++)
2970124     {
2970125         if (next >= PROCESS_MAX)
2970126         {
2970127             next = -1; // At the next loop, 'next'
2970128             // will be zero.
2970129             continue;
2970130         }
2970131         //
2970132         if (proc_table[next].status == PROC_EMPTY)
2970133         {
2970134             continue;
2970135         }
2970136         else if (proc_table[next].status == PROC_CREATED)
2970137         {
2970138             continue;
2970139         }
2970140         else if (proc_table[next].status == PROC_READY)
2970141         {
2970142             if (proc_table[prev].status == PROC_RUNNING)
2970143             {
2970144                 proc_table[prev].status = PROC_READY;
2970145             }
2970146             //
2970147             proc_table[prev].sp = proc_stack_pointer;
2970148             proc_table[next].status = PROC_RUNNING;
2970149             proc_table[next].ret = 0;
2970150             //
2970151             proc_current = next;
2970152             proc_stack_segment_selector
2970153             = gdt_pid_to_segment_data (next) * 8;
2970154             proc_stack_pointer = proc_table[next].sp;
2970155             break;
2970156         }
2970157         else if (proc_table[next].status == PROC_RUNNING)
2970158         {
2970159             if (proc_table[prev].status == PROC_RUNNING)
2970160             {
2970161                 k_printf ("Kernel alert: process %i "
2970162                  "and %i \"running\"!\n",
2970163                  prev, next);
2970164                 proc_table[prev].status = PROC_READY;
2970165             }
2970166             //
2970167             proc_table[prev].sp = proc_stack_pointer;
2970168             proc_table[next].status = PROC_RUNNING;
2970169             proc_table[next].ret = 0;
2970170             //
2970171             proc_current = next;
2970172             proc_stack_segment_selector
2970173             = gdt_pid_to_segment_data (next) * 8;
2970174             proc_stack_pointer = proc_table[next].sp;
2970175             break;
2970176         }
2970177         else if (proc_table[next].status == PROC_SLEEPING)
2970178         {
2970179             continue;
2970180         }
2970181         else if (proc_table[next].status == PROC_ZOMBIE)
2970182         {
2970183             continue;
2970184         }
2970185     }
2970186     //
2970187     // Check again if the next process is set to
2970188     // running, otherwise set
2970189     // the kernel to such value!
2970190     //
2970191     if (proc_table[next].status != PROC_RUNNING)
2970192     {
2970193         proc_table[0].status = PROC_RUNNING;
2970194         proc_current = 0;
2970195         proc_stack_segment_selector
2970196         = gdt_pid_to_segment_data (0) * 8;
2970197         proc_stack_pointer = proc_table[0].sp;
2970198     }
2970199     //
2970200     // Save kernel stack pointer.
2970201     //
2970202     _ksp = proc_table[0].sp;
2970203 }

```

## 94.14.12 kernel/proc/proc\_sig\_chld.c

« Si veda la sezione 93.20.11.

```

298001 #include <kernel/proc.h>
298002 //-----
298003 // At the moment, the SIGCHLD is handled only per
298004 // default: no other handler is taken into
298005 // consideration.
298006 //-----
298007 void
298008 proc_sig_chld (pid_t parent, int sig)
298009 {
298010     pid_t child;
298011     //
298012     // Please note that 'sig' should be SIGCHLD and
298013     // nothing else.
298014     // So, the following test, means to verify if the
298015     // parent process
298016     // has received a SIGCHLD already.
298017     //
298018     if (proc_sig_status (parent, sig))
298019     {
298020         if ((!proc_sig_ignore (parent, sig))
298021             && (proc_table[parent].status ==
298022                 PROC_SLEEPING)
298023             && (proc_table[parent].wakeup_events &
298024                 WAKEUP_EVENT_SIGNAL)
298025             && (proc_table[parent].wakeup_signal == sig))
298026         {
298027             //
298028             // The signal is not ignored from the parent
298029             // process;
298030             // the parent process is sleeping;
298031             // the parent process is waiting for a
298032             // signal;
298033             // the parent process is waiting for current
298034             // signal.
298035             // So, just wake it up.
298036             //
298037             proc_table[parent].status = PROC_READY;
298038             proc_table[parent].wakeup_events = 0;
298039             proc_table[parent].wakeup_signal = 0;
298040         }
298041         else
298042         {
298043             //
298044             // All other cases, means to remove all dead
298045             // children.
298046             //
298047             for (child = 1; child < PROCESS_MAX; child++)
298048             {
298049                 if (proc_table[child].ppid == parent
298050                     && proc_table[child].status ==
298051                         PROC_ZOMBIE)
298052                 {
298053                     proc_available (child);
298054                 }
298055             }
298056         }
298057         proc_sig_off (parent, sig);
298058     }
298059 }

```

## 94.14.13 kernel/proc/proc\_sig\_cont.c

« Si veda la sezione 93.20.12.

```

299001 #include <kernel/proc.h>
299002 //-----
299003 void
299004 proc_sig_cont (pid_t pid, int sig)
299005 {
299006     //
299007     // The value for argument 'sig' should be SIGCONT.
299008     //
299009     if (proc_sig_status (pid, sig))
299010     {
299011         if (proc_sig_ignore (pid, sig))
299012         {
299013             proc_sig_off (pid, sig);
299014         }
299015         else
299016         {
299017             if (proc_table[pid].sig_handler[sig] !=
299018                 (uintptr_t) NULL)
299019             {
299020                 proc_sig_handler (pid, sig);

```

```

299021     }
299022     else
299023     {
299024         proc_table[pid].status = PROC_READY;
299025         proc_sig_off (pid, sig);
299026     }
299027 }
299028 }
299029 }

```

## 94.14.14 kernel/proc/proc\_sig\_core.c

« Si veda la sezione 93.20.13.

```

300001 #include <kernel/proc.h>
300002 #include <kernel/lib_s.h>
300003 //-----
300004 void
300005 proc_sig_core (pid_t pid, int sig)
300006 {
300007     addr_t address_text;
300008     addr_t address_data;
300009     size_t domain_text;
300010     size_t domain_data;
300011     size_t extra_data;
300012     //
300013     if (proc_sig_status (pid, sig))
300014     {
300015         if (proc_sig_ignore (pid, sig))
300016         {
300017             proc_sig_off (pid, sig);
300018         }
300019         else
300020         {
300021             if (proc_table[pid].sig_handler[sig] !=
300022                 (uintptr_t) NULL)
300023             {
300024                 proc_sig_handler (pid, sig);
300025             }
300026             else
300027             {
300028                 //
300029                 // Save process addresses and sizes
300030                 // (might be useful if
300031                 // we want to try to exit the process
300032                 // before core dump.
300033                 //
300034                 address_text = proc_table[pid].address_text;
300035                 address_data = proc_table[pid].address_data;
300036                 domain_text = proc_table[pid].domain_text;
300037                 domain_data = proc_table[pid].domain_data;
300038                 extra_data = proc_table[pid].extra_data;
300039                 //
300040                 // Core dump: the process who formally
300041                 // writes the file
300042                 // is the terminating one.
300043                 //
300044                 if (domain_data == 0)
300045                 {
300046                     proc_dump_memory (pid, address_text,
300047                                     domain_text +
300048                                     extra_data, "core");
300049                 }
300050                 else
300051                 {
300052                     proc_dump_memory (pid, address_text,
300053                                     domain_text,
300054                                     "core.text");
300055                     proc_dump_memory (pid, address_data,
300056                                     domain_data +
300057                                     extra_data,
300058                                     "core.data");
300059                 }
300060                 //
300061                 // The signal, translated to negative,
300062                 // is returned (but
300063                 // the effective value received by the
300064                 // application will
300065                 // be cutted, leaving only the low 8
300066                 // bit).
300067                 //
300068                 s_exit (pid, -sig);
300069             }
300070         }
300071     }
300072 }

```

## 94.14.15 kernel/proc/proc\_sig\_handler.c

Si veda la sezione 93.20.14.

```

3010001 #include <kernel/proc.h>
3010002 #include <kernel/lib_s.h>
3010003 #include <kernel/lib_k.h>
3010004 #include <stdint.h>
3010005 //-----
3010006 #define DEBUG 0
3010007 //-----
3010008 void
3010009 proc_sig_handler (pid_t pid, int sig)
3010010 {
3010011     addr_t addr_data_top;
3010012     addr_t addr_stack_pointer;
3010013     uint32_t old_eip;
3010014     uint32_t old_cs;
3010015     uint32_t old_eflags;
3010016     //
3010017     // Stack frames.
3010018     //
3010019     struct
3010020     {
3010021         uint32_t eax;
3010022         uint32_t ecx;
3010023         uint32_t edx;
3010024         uint32_t ebx;
3010025         uint32_t ebp;
3010026         uint32_t esi;
3010027         uint32_t edi;
3010028         uint32_t ds;
3010029         uint32_t es;
3010030         uint32_t fs;
3010031         uint32_t gs;
3010032         uint32_t eip;
3010033         uint32_t cs;
3010034         uint32_t eflags;
3010035     } *old;
3010036     //
3010037     struct
3010038     {
3010039         uint32_t eax;
3010040         uint32_t ecx;
3010041         uint32_t edx;
3010042         uint32_t ebx;
3010043         uint32_t ebp;
3010044         uint32_t esi;
3010045         uint32_t edi;
3010046         uint32_t ds;
3010047         uint32_t es;
3010048         uint32_t fs;
3010049         uint32_t gs;
3010050         uint32_t wrapper;
3010051         uint32_t cs;
3010052         uint32_t eflags;
3010053         uint32_t handler;
3010054         uint32_t signal;
3010055         uint32_t eip;
3010056     } *new;
3010057     //
3010058     // First of all, this function can act only for a
3010059     // process that
3010060     // is not *just* interrupted. That is, if
3010061     // 'proc_current' is
3010062     // equal to 'pid', nothing is to be done yet: it
3010063     // will be done
3010064     // only when it will be in pause.
3010065     //
3010066     if (pid == proc_current)
3010067     {
3010068         //
3010069         // Nothing to do yet.
3010070         //
3010071         return;
3010072     }
3010073     //
3010074     // Check if there is a function to run.
3010075     //
3010076     if (proc_table[pid].sig_handler[sig] == (uintptr_t) NULL)
3010077     {
3010078         //
3010079         // Nothing to do.
3010080         //
3010081         return;
3010082     }
3010083     //
3010084     // Tell something for debugging.
3010085     //

```

```

3010086     if (DEBUG)
3010087     {
3010088         k_printf ("%s(%i, %i)", __func__, (int) pid, sig);
3010089     }
3010090     //
3010091     // Calculate the absolute stack section address,
3010092     // from the
3010093     // kernel point of view.
3010094     //
3010095     if (proc_table[pid].domain_data == 0)
3010096     {
3010097         addr_data_top = proc_table[pid].address_text;
3010098     }
3010099     else
3010100     {
3010101         addr_data_top = proc_table[pid].address_data;
3010102     }
3010103     //
3010104     // Then calculate the effective stack pointer
3010105     // address.
3010106     // We are considering only process that are not
3010107     // currently interrupted, so the stack pointer is
3010108     // taken from 'proc_table[pid].sp'.
3010109     //
3010110     addr_stack_pointer = addr_data_top + proc_table[pid].sp;
3010111     //
3010112     // Currently the process stack is as it follows.
3010113     // The address inside 'addr_stack_pointer' is
3010114     // corresponding
3010115     // to the saved EAX value.
3010116     //
3010117     // pushl %eflags #
3010118     // pushl %cs # from the interrupt
3010119     // pushl %eip #
3010120     // -----
3010121     // pushl %gs
3010122     // pushl %fs
3010123     // pushl %es
3010124     // pushl %ds
3010125     // pushl %edi
3010126     // pushl %esi
3010127     // pushl %ebp
3010128     // pushl %ebx
3010129     // pushl %edx
3010130     // pushl %ecx
3010131     // pushl %eax
3010132     //
3010133     // Need to insert the call to the handler function.
3010134     // The process stack should become this way:
3010135     //
3010136     // pushl %eip [0]
3010137     // pushl <signal> [1]
3010138     // pushl <handler> [1]
3010139     // pushl %eflags [2]
3010140     // pushl %cs [2]
3010141     // pushl <wrapper> [2]
3010142     // -----
3010143     // pushl %gs
3010144     // pushl %fs
3010145     // pushl %es
3010146     // pushl %ds
3010147     // pushl %edi
3010148     // pushl %esi
3010149     // pushl %ebp
3010150     // pushl %ebx
3010151     // pushl %edx
3010152     // pushl %ecx
3010153     // pushl %eax
3010154     //
3010155     // [0] Back from the original interrupt.
3010156     //
3010157     // [1] Arguments of the wrapper functions, that will
3010158     // call the
3010159     // signal handler, and then will return to the
3010160     // address at
3010161     // [1].
3010162     //
3010163     // [2] Modified so that the IRET instruction will
3010164     // return
3010165     // to the begin of the wrapper function, that will
3010166     // call the true signal handler, and will return
3010167     // at [1].
3010168     //
3010169     // Now set the pointer to the old and new frame,
3010170     // updating the stack pointer address.
3010171     //
3010172     old = (void *) addr_stack_pointer;

```

```

300173 addr_stack_pointer -= 12; // Three more
300174 // elements.
300175 new = (void *) addr_stack_pointer;
300176 //
300177 // Verify if the code segment was correctly found.
300178 //
300179 if (DEBUG)
300180 {
300181     k_printf
300182     ("[%s] EAX:%04x ECX:%04x EDX:%04x "
300183      "EBX:%04x EBP:%04x "
300184      "ESI:%04x EDI:%04x DS:%04x ES:%04x "
300185      "FS:%04x GS:%04x "
300186      "EIP:%04x CS:%04x EFLAGS:%04x\n", __FILE__,
300187      (int) old->eax, (int) old->ecx,
300188      (int) old->edx, (int) old->ebx,
300189      (int) old->ebp, (int) old->esi,
300190      (int) old->edi, (int) old->ds, (int) old->es,
300191      (int) old->fs, (int) old->gs, (int) old->eip,
300192      (int) old->cs, (int) old->eflags);
300193 }
300194 //
300195 // Move data, to arrange the new stack. The order
300196 // does
300197 // matter, as the new frame overwrites the old one.
300198 //
300199 new->eax = old->eax;
300200 new->ecx = old->ecx;
300201 new->edx = old->edx;
300202 new->ebx = old->ebx;
300203 new->ebp = old->ebp;
300204 new->esi = old->esi;
300205 new->edi = old->edi;
300206 new->ds = old->ds;
300207 new->es = old->es;
300208 new->fs = old->fs;
300209 new->gs = old->gs;
300210 //
300211 old_eflags = old->eflags;
300212 old_cs = old->cs;
300213 old_eip = old->eip;
300214 //
300215 new->wrapper = proc_table[pid].sig_handler_wrapper;
300216 new->cs = old_cs;
300217 new->eflags = old_eflags;
300218 new->handler = proc_table[pid].sig_handler[sig];
300219 new->signal = sig;
300220 new->eip = old_eip;
300221 //
300222 // Tell what is changed inside the stack.
300223 //
300224 if (DEBUG)
300225 {
300226     k_printf
300227     ("[%s] EAX:%04x ECX:%04x EDX:%04x "
300228      "EBX:%04x EBP:%04x "
300229      "ESI:%04x EDI:%04x DS:%04x ES:%04x "
300230      "FS:%04x GS:%04x "
300231      "wrapper:%04x CS:%04x EFLAGS:%04x "
300232      "handler:%04x "
300233      "signal:%04x EIP:%04x\n", __FILE__,
300234      (int) new->eax, (int) new->ecx,
300235      (int) new->edx, (int) new->ebx,
300236      (int) new->ebp, (int) new->esi,
300237      (int) new->edi, (int) new->ds, (int) new->es,
300238      (int) new->fs, (int) new->gs,
300239      (int) new->wrapper, (int) new->cs,
300240      (int) new->eflags, (int) new->handler,
300241      (int) new->signal, (int) new->eip);
300242 }
300243 //
300244 // Change the stack pointer of the process, as it
300245 // was increased.
300246 //
300247 proc_table[pid].sp = addr_stack_pointer - addr_data_top;
300248 //
300249 // Reset the signal handler, as in traditional Unix,
300250 // with
300251 // all the consequences that such implementation
300252 // will give.
300253 //
300254 proc_table[pid].sig_handler[sig] = (uintptr_t) NULL;
300255 proc_sig_off (pid, sig);
300256 //
300257 // Wake up the process if it is sleeping.
300258 //
300259 proc_table[pid].wakeup_events = 0;

```

```

300260 proc_table[pid].status = PROC_READY;
300261 }

```

## 94.14.16 kernel/proc/proc\_sig\_ignore.c

Si veda la sezione 93.20.15.

```

302001 #include <kernel/proc.h>
302002 //-----
302003 int
302004 proc_sig_ignore (pid_t pid, int sig)
302005 {
302006     unsigned long int flag = 1L << (sig - 1);
302007     if (proc_table[pid].sig_ignore & flag)
302008     {
302009         return (1);
302010     }
302011     else
302012     {
302013         return (0);
302014     }
302015 }

```

## 94.14.17 kernel/proc/proc\_sig\_off.c

Si veda la sezione 93.20.17.

```

300001 #include <kernel/proc.h>
300002 //-----
300003 void
300004 proc_sig_off (pid_t pid, int sig)
300005 {
300006     unsigned long int flag = 1L << (sig - 1);
300007     proc_table[pid].sig_status ^= flag;
300008 }

```

## 94.14.18 kernel/proc/proc\_sig\_on.c

Si veda la sezione 93.20.17.

```

300001 #include <kernel/proc.h>
300002 //-----
300003 void
300004 proc_sig_on (pid_t pid, int sig)
300005 {
300006     unsigned long int flag = 1L << (sig - 1);
300007     proc_table[pid].sig_status |= flag;
300008 }

```

## 94.14.19 kernel/proc/proc\_sig\_status.c

Si veda la sezione 93.20.18.

```

300001 #include <kernel/proc.h>
300002 //-----
300003 int
300004 proc_sig_status (pid_t pid, int sig)
300005 {
300006     unsigned long int flag = 1L << (sig - 1);
300007     if (proc_table[pid].sig_status & flag)
300008     {
300009         return (1);
300010     }
300011     else
300012     {
300013         return (0);
300014     }
300015 }

```

## 94.14.20 kernel/proc/proc\_sig\_stop.c

Si veda la sezione 93.20.19.

```

306001 #include <kernel/proc.h>
306002 //-----
306003 void
306004 proc_sig_stop (pid_t pid, int sig)
306005 {
306006     if (proc_sig_status (pid, sig))
306007     {
306008         if (proc_sig_ignore (pid, sig) && !(sig == SIGSTOP))
306009         {
306010             proc_sig_off (pid, sig);
306011         }
306012         else
306013         {

```

```

3060014     if ((proc_table[pid].sig_handler[sig] !=
3060015         (uintptr_t) NULL) && (sig != SIGSTOP))
3060016     {
3060017         proc_sig_handler (pid, sig);
3060018     }
3060019     else
3060020     {
3060021         proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;
3060022         proc_table[pid].ret = -sig;
3060023         proc_sig_off (pid, sig);
3060024     }
3060025 }
3060026 }
3060027 }

```

#### 94.14.21 kernel/proc/proc\_sig\_term.c

&lt;

Si veda la sezione 93.20.20.

```

3070001 #include <kernel/proc.h>
3070002 #include <kernel/lib_s.h>
3070003 #include <kernel/lib_k.h>
3070004 //-----
3070005 void
3070006 proc_sig_term (pid_t pid, int sig)
3070007 {
3070008     if (proc_sig_status (pid, sig))
3070009     {
3070010         if (proc_sig_ignore (pid, sig) && !(sig == SIGKILL))
3070011         {
3070012             proc_sig_off (pid, sig);
3070013         }
3070014         else
3070015         {
3070016             if ((proc_table[pid].sig_handler[sig] !=
3070017                 (uintptr_t) NULL) && (sig != SIGKILL))
3070018             {
3070019                 proc_sig_handler (pid, sig);
3070020             }
3070021             else
3070022             {
3070023                 //
3070024                 // The signal, translated to negative,
3070025                 // is returned (but
3070026                 // the effective value received by the
3070027                 // application will
3070028                 // be cutted, leaving only the low 8
3070029                 // bit).
3070030                 //
3070031                 s_exit (pid, -sig);
3070032             }
3070033         }
3070034     }
3070035 }

```

#### 94.14.22 kernel/proc/proc\_sys\_exec.c

&lt;

Si veda la sezione 93.20.21.

```

3080001 #include <kernel/ibm_i386.h>
3080002 #include <kernel/proc.h>
3080003 #include <errno.h>
3080004 #include <fcntl.h>
3080005 #include <kernel/lib_s.h>
3080006 #include <kernel/lib_k.h>
3080007 //-----
3080008 #define DEBUG 0
3080009 //-----
3080010 int
3080011 proc_sys_exec (pid_t pid, const char *path,
3080012               unsigned int argc, char *arg_data,
3080013               unsigned int envc, char *env_data)
3080014 {
3080015     unsigned int i;
3080016     unsigned int j;
3080017     char *arg;
3080018     char *env;
3080019     char *envp[ARG_MAX / 16];
3080020     char *argv[ARG_MAX / 16];
3080021     size_t size;
3080022     size_t arg_data_size;
3080023     size_t env_data_size;
3080024     unsigned int p_off;
3080025     inode_t *inode;
3080026     ssize_t size_read;
3080027     header_t header;
3080028     uint32_t new_sp;

```

```

3080029     uint32_t envp_address;
3080030     uint32_t argv_address;
3080031     addr_t allocated_text;
3080032     addr_t allocated_data;
3080033     addr_t stack_location; // real stack
3080034     // location.
3080035     size_t process_domain_text;
3080036     size_t process_domain_data;
3080037     size_t process_domain_stack;
3080038     addr_t previous_address_text;
3080039     addr_t previous_address_data;
3080040     size_t previous_domain_text;
3080041     size_t previous_domain_data;
3080042     size_t previous_domain_stack;
3080043     size_t previous_extra_data;
3080044     uint32_t segment_text; // Segment descriptors
3080045     uint32_t segment_data; // inside 32 bit int.
3080046     char buffer[MEM_BLOCK_SIZE];
3080047     uint32_t stack_element;
3080048     off_t off_inode;
3080049     addr_t memory_start;
3080050     int status;
3080051     pid_t extra;
3080052     int proc_count;
3080053     file_t *file;
3080054     int fdn;
3080055     dev_t device;
3080056     int eof;
3080057     int sig;
3080058     //
3080059     // Check for limits.
3080060     //
3080061     if (argc > (ARG_MAX / 16) || envc > (ARG_MAX / 16))
3080062     {
3080063         errset (ENOMEM);
3080064         return (-1);
3080065     }
3080066     //
3080067     // Scan arguments to calculate the full size and the
3080068     // relative
3080069     // pointers. The final size is rounded to 4, for the
3080070     // stack.
3080071     //
3080072     arg = arg_data;
3080073     for (i = 0, j = 0; i < argc; i++)
3080074     {
3080075         argv[i] = (char *) j; // Relative pointer
3080076         // inside the
3080077         // 'arg_data'.
3080078         size = strlen (arg);
3080079         arg += size + 1;
3080080         j += size + 1;
3080081     }
3080082     arg_data_size = j;
3080083     if (arg_data_size % 2)
3080084     {
3080085         arg_data_size++;
3080086     }
3080087     if (arg_data_size % 4)
3080088     {
3080089         arg_data_size += 2;
3080090     }
3080091     //
3080092     // Scan environment variables to calculate the full
3080093     // size and the
3080094     // relative pointers. The final size is rounded to
3080095     // 4, for the stack.
3080096     //
3080097     env = env_data;
3080098     for (i = 0, j = 0; i < envc; i++)
3080099     {
3080100         envp[i] = (char *) j; // Relative pointer
3080101         // inside the
3080102         // 'env_data'.
3080103         size = strlen (env);
3080104         env += size + 1;
3080105         j += size + 1;
3080106     }
3080107     env_data_size = j;
3080108     if (env_data_size % 2)
3080109     {
3080110         env_data_size++;
3080111     }
3080112     if (env_data_size % 4)
3080113     {
3080114         env_data_size += 2;
3080115     }

```

```

3080116 //
3080117 // Read the inode related to the executable file
3080118 // name.
3080119 // Function path_inode() includes the inode get
3080120 // procedure.
3080121 //
3080122 inode = path_inode (pid, path);
3080123 if (inode == NULL)
3080124 {
3080125     errset (ENOENT); // No such file or directory.
3080126     return (-1);
3080127 }
3080128 //
3080129 // Check for permissions.
3080130 //
3080131 status =
3080132     inode_check (inode, S_IFREG, 5,
3080133                 proc_table[pid].euid,
3080134                 proc_table[pid].egid);
3080135 if (status != 0)
3080136 {
3080137     //
3080138     // File is not of a valid type or permission are
3080139     // not
3080140     // sufficient: release the executable file inode
3080141     // and return with an error.
3080142     //
3080143     inode_put (inode);
3080144     errset (EACCESS); // Permission denied.
3080145     return (-1);
3080146 }
3080147 //
3080148 // Read the header from the executable file.
3080149 //
3080150 size_read =
3080151     inode_file_read (inode, (off_t) 0, &header,
3080152                     (sizeof header), &eof);
3080153 if (size_read != (sizeof header))
3080154 {
3080155     //
3080156     // The file is shorter than the executable
3080157     // header, so, it isn't
3080158     // an executable: release the file inode and
3080159     // return with an
3080160     // error.
3080161     //
3080162     inode_put (inode);
3080163     errset (ENOEXEC);
3080164     return (-1);
3080165 }
3080166 //
3080167 // Size read is ok.
3080168 //
3080169 if (header.magic != MAGIC_OS32_APPL)
3080170 {
3080171     //
3080172     // The header does not have the expected magic
3080173     // numbers, so,
3080174     // it isn't a valid executable: release the file
3080175     // inode and
3080176     // return with an error.
3080177     //
3080178     inode_put (inode);
3080179     errset (ENOEXEC);
3080180     return (-1); // This is not a valid
3080181     // executable!
3080182 }
3080183 //
3080184 // Calculate code size.
3080185 //
3080186 if (header.data_offset == 0)
3080187 {
3080188     process_domain_text = header.ebss + header.ssize;
3080189 }
3080190 else
3080191 {
3080192     process_domain_text = header.data_offset;
3080193 }
3080194 //
3080195 if (process_domain_text % 4096)
3080196 {
3080197     process_domain_text =
3080198         (((process_domain_text / 4096) + 1) * 4096);
3080199 }
3080200 //
3080201 // Calculate data size, including stack, that cannot
3080202 // stay alone!

```

```

3080203 //
3080204 process_domain_stack = header.ssize;
3080205 //
3080206 if (header.data_offset == 0)
3080207 {
3080208     process_domain_data = 0;
3080209 }
3080210 else
3080211 {
3080212     process_domain_data = (header.ebss + header.ssize);
3080213 }
3080214 //
3080215 if (process_domain_data % 4096)
3080216 {
3080217     process_domain_data =
3080218         (((process_domain_data / 4096) + 1) * 4096);
3080219 }
3080220 //
3080221 // Place the new stack pointer to the bottom of the
3080222 // data area:
3080223 // the stack pointer is relative to the data area,
3080224 // so the last
3080225 // relative position is equal to the size.
3080226 //
3080227 if (header.data_offset == 0)
3080228 {
3080229     new_sp = process_domain_text;
3080230 }
3080231 else
3080232 {
3080233     new_sp = process_domain_data;
3080234 }
3080235 //
3080236 // Allocate memory: code and data.
3080237 //
3080238 allocated_text = mb_alloc_size (process_domain_text);
3080239 //
3080240 if (allocated_text == 0)
3080241 {
3080242     //
3080243     // The program instructions (code segment)
3080244     // cannot be loaded
3080245     // into memory: release the executable file
3080246     // inode and return
3080247     // with an error.
3080248     //
3080249     inode_put (inode);
3080250     errset (ENOMEM); // Not enough space.
3080251     return (-1);
3080252 }
3080253 else if (DEBUG)
3080254 {
3080255     k_printf ("%s:%i:mb_alloc_size(%zi)", __FILE__,
3080256             __LINE__,
3080257             (unsigned int) process_domain_text);
3080258 }
3080259 //
3080260 //
3080261 //
3080262 if (header.data_offset == 0)
3080263 {
3080264     //
3080265     // Code and data segments are the same: no need
3080266     // to allocate more memory for the data segment.
3080267     //
3080268     allocated_data = 0;
3080269     process_domain_data = 0;
3080270 }
3080271 else
3080272 {
3080273     //
3080274     // Code and data segments are different: the
3080275     // data
3080276     // segment memory is allocated.
3080277     //
3080278     allocated_data = mb_alloc_size (process_domain_data);
3080279     if (allocated_data == 0)
3080280     {
3080281         //
3080282         // The separated program data (data segment)
3080283         // cannot be
3080284         // loaded into memory: free the already
3080285         // allocated memory
3080286         // for the program instructions, release the
3080287         // executable
3080288         // file inode and return with an error.
3080289         //

```

```

3080290     mb_free (allocated_text, process_domain_text);
3080291     if (DEBUG)
3080292     {
3080293         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080294                 __FILE__, __LINE__,
3080295                 (unsigned int) allocated_text,
3080296                 process_domain_data);
3080297     }
3080298     inode_put (inode);
3080299     errset (ENOMEM);    // Not enough space.
3080300     return (-1);
3080301 }
3080302 else if (DEBUG)
3080303 {
3080304     k_printf ("%s:%i:mb_alloc_size(%zi)",
3080305             __FILE__, __LINE__,
3080306             process_domain_data);
3080307 }
3080308 }
3080309 //
3080310 // Load executable in memory.
3080311 //
3080312 if (header.data_offset == 0)
3080313 {
3080314     //
3080315     // Code and data share the same segment.
3080316     //
3080317     for (eof = 0, memory_start = allocated_text,
3080318         off_inode = 0, size_read = 0;
3080319         off_inode < inode->size && !eof;
3080320         off_inode += size_read)
3080321     {
3080322         memory_start += size_read;
3080323         //
3080324         // Read a block of memory.
3080325         //
3080326         size_read =
3080327             inode_file_read (inode, off_inode, buffer,
3080328                             MEM_BLOCK_SIZE, &eof);
3080329         if (size_read < 0)
3080330         {
3080331             //
3080332             // Free memory and inode.
3080333             //
3080334             mb_free (allocated_text, process_domain_text);
3080335             if (DEBUG)
3080336             {
3080337                 k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080338                         __FILE__, __LINE__,
3080339                         (unsigned int)
3080340                         allocated_text,
3080341                         process_domain_text);
3080342             }
3080343             inode_put (inode);
3080344             errset (EIO);
3080345             return (-1);
3080346         }
3080347         //
3080348         // Copy inside the right position to be
3080349         // executed.
3080350         //
3080351         dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
3080352               memory_start, buffer,
3080353               (size_t) size_read, NULL);
3080354     }
3080355 }
3080356 else
3080357 {
3080358     //
3080359     // Code and data with different segments.
3080360     //
3080361     for (eof = 0, memory_start = allocated_text,
3080362         off_inode = 0, size_read = 0;
3080363         off_inode < process_domain_text && !eof;
3080364         off_inode += size_read)
3080365     {
3080366         memory_start += size_read;
3080367         //
3080368         // Read a block of memory
3080369         //
3080370         size_read =
3080371             inode_file_read (inode, off_inode, buffer,
3080372                             MEM_BLOCK_SIZE, &eof);
3080373         if (size_read < 0)
3080374         {
3080375             //
3080376             // Free memory and inode.

```

```

3080377     //
3080378     mb_free (allocated_text, process_domain_text);
3080379     if (DEBUG)
3080380     {
3080381         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080382                 __FILE__, __LINE__,
3080383                 (unsigned int)
3080384                 allocated_text,
3080385                 process_domain_text);
3080386     }
3080387     mb_free (allocated_data, process_domain_data);
3080388     if (DEBUG)
3080389     {
3080390         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080391                 __FILE__, __LINE__,
3080392                 (unsigned int)
3080393                 allocated_data,
3080394                 process_domain_data);
3080395     }
3080396     inode_put (inode);
3080397     errset (EIO);
3080398     return (-1);
3080399 }
3080400 //
3080401 // Copy inside the right position to be
3080402 // executed.
3080403 //
3080404     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
3080405           memory_start, buffer,
3080406           (size_t) size_read, NULL);
3080407 }
3080408 for (eof = 0, memory_start = allocated_data,
3080409     off_inode = header.data_offset, size_read =
3080410     0; off_inode < inode->size && !eof;
3080411     off_inode += size_read)
3080412 {
3080413     memory_start += size_read;
3080414     //
3080415     // Read a block of memory
3080416     //
3080417     size_read =
3080418         inode_file_read (inode, off_inode, buffer,
3080419                         MEM_BLOCK_SIZE, &eof);
3080420     if (size_read < 0)
3080421     {
3080422         //
3080423         // Free memory and inode.
3080424         //
3080425         mb_free (allocated_text, process_domain_text);
3080426         if (DEBUG)
3080427         {
3080428             k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080429                     __FILE__, __LINE__,
3080430                     (unsigned int)
3080431                     allocated_text,
3080432                     process_domain_text);
3080433         }
3080434         mb_free (allocated_data, process_domain_data);
3080435         if (DEBUG)
3080436         {
3080437             k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
3080438                     __FILE__, __LINE__,
3080439                     (unsigned int)
3080440                     allocated_data,
3080441                     process_domain_data);
3080442         }
3080443         inode_put (inode);
3080444         errset (EIO);
3080445         return (-1);
3080446     }
3080447     dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
3080448           memory_start, buffer,
3080449           (size_t) size_read, NULL);
3080450 }
3080451 }
3080452 //
3080453 // The executable file was successfully loaded in
3080454 // memory:
3080455 // release the executable file inode.
3080456 //
3080457     inode_put (inode);
3080458     //
3080459     // Update process TEXT segment inside the GDT table.
3080460     //
3080461     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_text (pid),
3080462                 (uint32_t) allocated_text,
3080463                 (uint32_t) (process_domain_text / 4096),

```

```

308464         1, 1, 0);
308465 //
308466 // Update process DATA segment inside the GDT table.
308467 //
308468 if (process_domain_data > 0)
308469 {
308470     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
308471                 (uint32_t) allocated_data,
308472                 (uint32_t) (process_domain_data /
308473                             4096), 1, 0, 0);
308474 }
308475 else
308476 {
308477     gdt_segment (gdt_pid_to_segment_data (pid),
308478                 (uint32_t) allocated_text,
308479                 (uint32_t) (process_domain_text /
308480                             4096), 1, 0, 0);
308481 }
308482 //
308483 // Calculate segment descriptors.
308484 //
308485 segment_text = (gdt_pid_to_segment_text (pid) << 3) + 0;
308486 segment_data = (gdt_pid_to_segment_data (pid) << 3) + 0;
308487 //
308488 // Where is the stack?
308489 //
308490 if (process_domain_data > 0)
308491 {
308492     stack_location = allocated_data;
308493 }
308494 else
308495 {
308496     stack_location = allocated_text;
308497 }
308498 //
308499 // Put environment data inside the stack.
308500 //
308501 new_sp -= env_data_size; // -----
308502 // ENVIRONMENT
308503 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308504         (off_t) (stack_location + new_sp),
308505         env_data, env_data_size, NULL);
308506 //
308507 // Put arguments data inside the stack.
308508 //
308509 new_sp -= arg_data_size; // -----
308510 // ARGUMENTS
308511 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308512         (off_t) (stack_location + new_sp),
308513         arg_data, arg_data_size, NULL);
308514 //
308515 // Put envp[] inside the stack, updating all the
308516 // pointers.
308517 //
308518 new_sp -= 4; // ----- NULL
308519 stack_element = (uint32_t) NULL;
308520 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308521         (off_t) (stack_location + new_sp),
308522         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308523 //
308524 // Calculate memory pointers from original relative
308525 // pointers, inside the environment array of
308526 // pointers.
308527 //
308528 p_off = new_sp;
308529 p_off += 4;
308530 p_off += arg_data_size;
308531 for (i = 0; i < envc; i++)
308532 {
308533     envp[i] += p_off;
308534 }
308535 //
308536 new_sp -= (envc * (sizeof (char *))); // ---- *envp[]
308537 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308538         (off_t) (stack_location + new_sp),
308539         envp, (envc * (sizeof (char *))), NULL);
308540 //
308541 // Save the envp[] location, needed in the
308542 // following.
308543 //
308544 envp_address = new_sp;
308545 //
308546 // Put argv[] inside the stack, updating all the
308547 // pointers.
308548 //
308549 new_sp -= 4; // ----- NULL
308550 stack_element = (uint32_t) NULL;

```

```

308551 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308552         (off_t) (stack_location + new_sp),
308553         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308554 //
308555 // Calculate memory pointers from original relative
308556 // pointers, inside the arguments array of pointers.
308557 //
308558 p_off = new_sp;
308559 p_off += 4;
308560 p_off += (envc * (sizeof (char *)));
308561 p_off += 4;
308562 for (i = 0; i < argc; i++)
308563 {
308564     argv[i] += p_off;
308565 }
308566 //
308567 new_sp -= (argc * (sizeof (char *))); // ---- *argv[]
308568 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308569         (off_t) (stack_location + new_sp),
308570         argv, (argc * (sizeof (char *))), NULL);
308571 //
308572 // Save the argv[] location, needed in the
308573 // following.
308574 //
308575 argv_address = new_sp;
308576 //
308577 // Put the pointer to the array envp[].
308578 //
308579 new_sp -= 4; // ----- argc
308580 stack_element = envp_address;
308581 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308582         (off_t) (stack_location + new_sp),
308583         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308584 //
308585 // Put the pointer to the array argv[].
308586 //
308587 new_sp -= 4; // ----- argc
308588 stack_element = argv_address;
308589 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308590         (off_t) (stack_location + new_sp),
308591         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308592 //
308593 // Put argc inside the stack.
308594 //
308595 new_sp -= 4; // ----- argc
308596 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308597         (off_t) (stack_location + new_sp),
308598         &argc, (sizeof argc), NULL);
308599 //
308600 // Set the rest of the stack.
308601 //
308602 new_sp -= 4; // ----- EFLAGS
308603 stack_element = 0x0200;
308604 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308605         (off_t) (stack_location + new_sp),
308606         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308607 new_sp -= 4; // ----- CS
308608 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308609         (off_t) (stack_location + new_sp),
308610         &segment_text, (sizeof segment_text), NULL);
308611 new_sp -= 4; // ----- EIP
308612 stack_element = 0;
308613 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308614         (off_t) (stack_location + new_sp),
308615         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308616 new_sp -= 4; // ----- GS
308617 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308618         (off_t) (stack_location + new_sp),
308619         &segment_data, (sizeof segment_data), NULL);
308620 new_sp -= 4; // ----- FS
308621 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308622         (off_t) (stack_location + new_sp),
308623         &segment_data, (sizeof segment_data), NULL);
308624 new_sp -= 4; // ----- ES
308625 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308626         (off_t) (stack_location + new_sp),
308627         &segment_data, (sizeof segment_data), NULL);
308628 new_sp -= 4; // ----- DS
308629 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308630         (off_t) (stack_location + new_sp),
308631         &segment_data, (sizeof segment_data), NULL);
308632 new_sp -= 4; // ----- EDI
308633 stack_element = 0;
308634 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308635         (off_t) (stack_location + new_sp),
308636         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308637 new_sp -= 4; // ----- ESI

```



```

308638 stack_element = 0;
308639 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308640         (off_t) (stack_location + new_sp),
308641         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308642 new_sp -= 4; // ----- EBP
308643 stack_element = 0;
308644 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308645         (off_t) (stack_location + new_sp),
308646         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308647 new_sp -= 4; // ----- EBX
308648 stack_element = 0;
308649 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308650         (off_t) (stack_location + new_sp),
308651         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308652 new_sp -= 4; // ----- EDX
308653 stack_element = 0;
308654 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308655         (off_t) (stack_location + new_sp),
308656         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308657 new_sp -= 4; // ----- ECX
308658 stack_element = 0;
308659 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308660         (off_t) (stack_location + new_sp),
308661         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308662 new_sp -= 4; // ----- EAX
308663 stack_element = 0;
308664 dev_io ((pid_t) 0, DEV_MEM, DEV_WRITE,
308665         (off_t) (stack_location + new_sp),
308666         &stack_element, (sizeof stack_element), NULL);
308667 //
308668 // Close process file descriptors, if the
308669 // 'FD_CLOEXEC' flag
308670 // is present.
308671 //
308672 for (fdn = 0; fdn < OPEN_MAX; fdn++)
308673 {
308674     if (proc_table[pid].fd[0].file != NULL)
308675     {
308676         if (proc_table[pid].fd[0].fd_flags & FD_CLOEXEC)
308677         {
308678             s_close (pid, fdn);
308679         }
308680     }
308681 }
308682 //
308683 // Select device for standard I/O, if a standard I/O
308684 // stream must be
308685 // opened.
308686 //
308687 if (proc_table[pid].device_tty != 0)
308688 {
308689     device = proc_table[pid].device_tty;
308690 }
308691 else
308692 {
308693     device = DEV_TTY;
308694 }
308695 //
308696 // Prepare missing standard file descriptors. The
308697 // function
308698 // 'file_stdio_dev_make()' arranges the value for
308699 // 'errno' if
308700 // necessary. If a standard file descriptor cannot
308701 // be allocated,
308702 // the program is left without it.
308703 //
308704 if (proc_table[pid].fd[0].file == NULL)
308705 {
308706     file =
308707     file_stdio_dev_make (device, S_IFCHR, O_RDONLY);
308708     if (file != NULL) // stdin
308709     {
308710         proc_table[pid].fd[0].fl_flags = O_RDONLY;
308711         proc_table[pid].fd[0].fd_flags = 0;
308712         proc_table[pid].fd[0].file = file;
308713         proc_table[pid].fd[0].file->offset = 0;
308714     }
308715 }
308716 if (proc_table[pid].fd[1].file == NULL)
308717 {
308718     file =
308719     file_stdio_dev_make (device, S_IFCHR, O_WRONLY);
308720     if (file != NULL) // stdout
308721     {
308722         proc_table[pid].fd[1].fl_flags = O_WRONLY;
308723         proc_table[pid].fd[1].fd_flags = 0;
308724         proc_table[pid].fd[1].file = file;

```

```

308725         proc_table[pid].fd[1].file->offset = 0;
308726     }
308727 }
308728 if (proc_table[pid].fd[2].file == NULL)
308729 {
308730     file =
308731     file_stdio_dev_make (device, S_IFCHR, O_WRONLY);
308732     if (file != NULL) // stderr
308733     {
308734         proc_table[pid].fd[2].fl_flags = O_WRONLY;
308735         proc_table[pid].fd[2].fd_flags = 0;
308736         proc_table[pid].fd[2].file = file;
308737         proc_table[pid].fd[2].file->offset = 0;
308738     }
308739 }
308740 //
308741 // Prepare to switch
308742 //
308743 previous_address_text = proc_table[pid].address_text;
308744 previous_domain_text = proc_table[pid].domain_text;
308745 previous_address_data = proc_table[pid].address_data;
308746 previous_domain_data = proc_table[pid].domain_data;
308747 previous_domain_stack = proc_table[pid].domain_stack;
308748 previous_extra_data = proc_table[pid].extra_data;
308749 //
308750 proc_table[pid].address_text = allocated_text;
308751 proc_table[pid].domain_text = process_domain_text;
308752 proc_table[pid].address_data = allocated_data;
308753 proc_table[pid].domain_data = process_domain_data;
308754 proc_table[pid].domain_stack = process_domain_stack;
308755 proc_table[pid].extra_data = (size_t) 0;
308756 proc_table[pid].sp = new_sp;
308757 strncpy (proc_table[pid].name, path, PATH_MAX);
308758 //
308759 // Ensure to have a terminated string.
308760 //
308761 proc_table[pid].name[PATH_MAX - 1] = 0;
308762 //
308763 // Reset 'sig_handler[]'.
308764 //
308765 for (sig = 0; sig < MAX_SIGNALS; sig++)
308766 {
308767     proc_table[pid].sig_handler[sig] = (uintptr_t) NULL;
308768 }
308769 //
308770 // Free previous data memory (included stack).
308771 //
308772 if (previous_domain_data > 0)
308773 {
308774     mb_free (previous_address_data,
308775             previous_domain_data + previous_extra_data);
308776     if (DEBUG)
308777     {
308778         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
308779                 __FILE__, __LINE__,
308780                 (unsigned int)
308781                 previous_address_data,
308782                 previous_domain_data +
308783                 previous_extra_data);
308784     }
308785 }
308786 //
308787 // Free code memory if not shared.
308788 //
308789 for (proc_count = 0, extra = 0; extra < PROCESS_MAX;
308790      extra++)
308791 {
308792     if (proc_table[extra].status == PROC_EMPTY ||
308793         proc_table[extra].status == PROC_ZOMBIE)
308794     {
308795         continue;
308796     }
308797     if (previous_address_text ==
308798         proc_table[extra].address_text)
308799     {
308800         proc_count++;
308801     }
308802 }
308803 if (proc_count == 0)
308804 {
308805     //
308806     // The code segment can be released, because no
308807     // other
308808     // process is using it.
308809     //
308810     if (previous_domain_data > 0)
308811     {

```

```

308812     mb_free (previous_address_text,
308813             previous_domain_text +
308814             previous_extra_data);
308815     if (DEBUG)
308816     {
308817         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
308818                 __FILE__, __LINE__,
308819                 (unsigned int)
308820                 previous_address_text,
308821                 previous_domain_text +
308822                 previous_extra_data);
308823     }
308824 }
308825 else
308826 {
308827     mb_free (previous_address_text,
308828             previous_domain_text);
308829     if (DEBUG)
308830     {
308831         k_printf ("%s:%i:mb_free(%i, %zi)",
308832                 __FILE__, __LINE__,
308833                 (unsigned int)
308834                 previous_address_text,
308835                 previous_domain_text);
308836     }
308837 }
308838 }
308839 //
308840 // Change the segment and the stack pointer, from
308841 // the interrupt.
308842 // [1] Anyway, the stack segment selector does not
308843 // change.
308844 //
308845 proc_stack_segment_selector = segment_data; // [1]
308846 proc_stack_pointer = proc_table[pid].sp;
308847 //
308848 //
308849 //
308850 return (0);
308851 }

```

#### 94.14.23 kernel/proc/proc\_timer\_init.c

« Si veda la sezione 93.20.22.

```

309001 #include <kernel/proc.h>
309002 #include <stdint.h>
309003 #include <kernel/lib_k.h>
309004 #include <kernel/ibm_i386.h>
309005 #include <stdint.h>
309006 //-----
309007 void
309008 proc_timer_init (clock_t freq)
309009 {
309010     int input_freq = 1193180;
309011     //
309012     // La frequenza di riferimento è 1,19318 MHz, la
309013     // quale va
309014     // divisa per la frequenza che si intende avere
309015     // effettivamente.
309016     //
309017     int divisor = input_freq / freq;
309018     //
309019     // Il risultato deve essere un valore intero
309020     // maggiore di zero
309021     // e inferiore di UINT16_MAX, altrimenti è stata
309022     // chiesta una
309023     // frequenza troppo elevata o troppo bassa.
309024     //
309025     if (divisor == 0 || divisor > UINT16_MAX)
309026     {
309027         k_printf
309028         ("[%s] ERROR: IRQ 0 frequency wrong: %i Hz!\n"
309029          "[%s] The min allowed frequency \n"
309030          "[%s] is 18.22 Hz.\n",
309031          "[%s] The max allowed frequency \n"
309032          "[%s] is 1.19 MHz.\n",
309033          __func__, freq, __func__, __func__, __func__,
309034          __func__);
309035         return;
309036     }
309037     //
309038     // Il valore che si ottiene, ovvero il «divisore»,
309039     // va
309040     // comunicato al PIT (programmable interval timer),
309041     // spezzandolo in due parti.
309042     //

```

```

309043     out_8 ((uint32_t) 0x43, (uint32_t) 0x36);
309044     //
309045     // Lower byte.
309046     //
309047     out_8 ((uint32_t) 0x40, (uint32_t) (divisor & 0x0F));
309048     //
309049     // Higher byte.
309050     //
309051     out_8 ((uint32_t) 0x40, (uint32_t) (divisor / 0x10));
309052 }

```

#### 94.14.24 kernel/proc/proc\_wakeup\_pipe\_read.c

« Si veda la sezione 93.20.23.

```

310001 #include <kernel/proc.h>
310002 //-----
310003 void
310004 proc_wakeup_pipe_read (inode_t * inode)
310005 {
310006     pid_t pid;
310007
310008     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
310009     {
310010         if ((proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING)
310011             && (proc_table[pid].wakeup_events
310012                & WAKEUP_EVENT_PIPE_READ)
310013             && (proc_table[pid].wakeup_inode == inode))
310014         {
310015             proc_table[pid].wakeup_events = 0;
310016             proc_table[pid].wakeup_inode = NULL;
310017             proc_table[pid].status = PROC_READY;
310018         }
310019     }
310020 }

```

#### 94.14.25 kernel/proc/proc\_wakeup\_pipe\_write.c

« Si veda la sezione 93.20.23.

```

311001 #include <kernel/proc.h>
311002 //-----
311003 void
311004 proc_wakeup_pipe_write (inode_t * inode)
311005 {
311006     pid_t pid;
311007
311008     for (pid = 1; pid < PROCESS_MAX; pid++)
311009     {
311010         if ((proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING)
311011             && (proc_table[pid].wakeup_events
311012                & WAKEUP_EVENT_PIPE_WRITE)
311013             && (proc_table[pid].wakeup_inode == inode))
311014         {
311015             proc_table[pid].wakeup_events = 0;
311016             proc_table[pid].wakeup_inode = NULL;
311017             proc_table[pid].status = PROC_READY;
311018         }
311019     }
311020 }

```

#### 94.14.26 kernel/proc/proc\_wakeup\_terminal.c

« Si veda la sezione 93.20.23.

```

312001 #include <kernel/proc.h>
312002 #include <kernel/lib_k.h>
312003 #include <sys/types.h>
312004 //-----
312005 void
312006 proc_wakeup_terminal (void)
312007 {
312008     pid_t pid;
312009     int maj;
312010     //
312011     // At the moment, all processes waiting for reading
312012     // a terminal
312013     // or the console are reactivated.
312014     //
312015     for (pid = 0; pid < PROCESS_MAX; pid++)
312016     {
312017         if ((proc_table[pid].status == PROC_SLEEPING)
312018             && (proc_table[pid].wakeup_events &
312019                WAKEUP_EVENT_DEV_READ))
312020         {
312021             maj = major (proc_table[pid].wakeup_dev);
312022             if (maj == DEV_TTY_MAJOR

```

```

312021     || maj == DEV_CONSOLE_MAJOR)
312022     {
312023     //
312024     // A process waiting for that terminal
312025     // was found:
312026     // remove the waiting event and set it
312027     // ready.
312028     //
312029     proc_table[pid].wakeup_events &=
312030     ~WAKEUP_EVENT_DEV_READ;
312031     proc_table[pid].wakeup_dev = 0;
312032     proc_table[pid].status = PROC_READY;
312033     }
312034 }
312035 }
312036 }
312037 }
312038 }

```

#### 94.14.27 kernel/proc/ptr.c

«

Si veda la sezione 93.20.27.

```

313001 #include <kernel/proc.h>
313002 #include <kernel/lib_s.h>
313003 #include <kernel/lib_k.h>
313004 #include <stdint.h>
313005 //-----
313006 #define DEBUG 0
313007 //-----
313008 void *
313009 ptr (pid_t pid, void *p)
313010 {
313011     uintptr_t start;
313012     //
313013     if (p == NULL)
313014     {
313015         return (NULL);
313016     }
313017     else if (proc_table[pid].domain_data == 0)
313018     {
313019         start = proc_table[pid].address_text;
313020     }
313021     else
313022     {
313023         start = proc_table[pid].address_data;
313024     }
313025     //
313026     return ((void *) (start + (uintptr_t) p));
313027 }

```

#### 94.14.28 kernel/proc/sysroutine.c

«

Si veda la sezione 93.20.28.

```

314001 #include <kernel/proc.h>
314002 #include <errno.h>
314003 #include <kernel/lib_k.h>
314004 #include <kernel/lib_s.h>
314005 #include <stdint.h>
314006 //-----
314007 static void sysroutine_error_back (int *number,
314008                                   int *line,
314009                                   char *file_name);
314010 //-----
314011 void
314012 sysroutine (uint32_t syscallnr, uint32_t msg_off,
314013            uint32_t msg_size)
314014 {
314015     pid_t pid = proc_current;
314016     //
314017     // Inbox.
314018     //
314019     union
314020     {
314021         sysmsg_accept_t accept;
314022         sysmsg_bind_t bind;
314023         sysmsg_brk_t brk;
314024         sysmsg_chdir_t chdir;
314025         sysmsg_chmod_t chmod;
314026         sysmsg_chown_t chown;
314027         sysmsg_clock_t clock;
314028         sysmsg_close_t close;
314029         sysmsg_connect_t connect;
314030         sysmsg_dup_t dup;
314031         sysmsg_dup2_t dup2;
314032         sysmsg_exec_t exec;
314033         sysmsg_exit_t exit;
314034         sysmsg_fchmod_t fchmod;

```

```

314035         sysmsg_fchown_t fchown;
314036         sysmsg_fcntl_t fcntl;
314037         sysmsg_fork_t fork;
314038         sysmsg_fstat_t fstat;
314039         sysmsg_ipconfig_t ipconfig;
314040         sysmsg_jmp_t jmp;
314041         sysmsg_kill_t kill;
314042         sysmsg_link_t link;
314043         sysmsg_listen_t listen;
314044         sysmsg_lseek_t lseek;
314045         sysmsg_mkdir_t mkdir;
314046         sysmsg_mknod_t mknod;
314047         sysmsg_mount_t mount;
314048         sysmsg_open_t open;
314049         sysmsg_pipe_t pipe;
314050         sysmsg_read_t read;
314051         sysmsg_recvfrom_t recvfrom;
314052         sysmsg_route_t route;
314053         sysmsg_send_t send;
314054         sysmsg_sbrk_t sbrk;
314055         sysmsg_seteuid_t seteuid;
314056         sysmsg_setuid_t setuid;
314057         sysmsg_setegid_t setegid;
314058         sysmsg_setgid_t setgid;
314059         sysmsg_signal_t signal;
314060         sysmsg_sleep_t sleep;
314061         sysmsg_socket_t socket;
314062         sysmsg_stat_t stat;
314063         sysmsg_stime_t stime;
314064         sysmsg_tcattr_t tcattr;
314065         sysmsg_time_t time;
314066         sysmsg_uarea_t uarea;
314067         sysmsg_umask_t umask;
314068         sysmsg_umount_t umount;
314069         sysmsg_unlink_t unlink;
314070         sysmsg_wait_t wait;
314071         sysmsg_write_t write;
314072         sysmsg_zpchar_t zpchar;
314073         sysmsg_zpstring_t zpstring;
314074     } *msg;
314075     //
314076     // Align the message address pointer to the source
314077     // message.
314078     //
314079     msg = ptr (pid, (void *) msg_off);
314080     //
314081     // Verify if the system call was emitted from kernel
314082     // code.
314083     // The kernel can emit only some particular system
314084     // call:
314085     // SYS_NULL, to let other processes run;
314086     // SYS_FORK, to let fork itself;
314087     // SYS_EXEC, to replace a forked copy of itself.
314088     //
314089     if (pid == 0)
314090     {
314091         //
314092         // This is the kernel code!
314093         //
314094         if (syscallnr != SYS_0
314095             && syscallnr != SYS_FORK
314096             && syscallnr != SYS_EXEC
314097             && syscallnr != SYS_ZPSTRING)
314098         {
314099             k_printf
314100             ("kernel panic: the system call %i ",
314101              syscallnr);
314102             k_printf
314103             ("was received while running "
314104              "in kernel space!\n");
314105         }
314106     }
314107     //
314108     // Entering a system call, the kernel variable
314109     // 'errno' must be
314110     // reset, otherwise, a previous kernel code error
314111     // might be returned
314112     // to the applications.
314113     //
314114     errno = 0;
314115     errln = 0;
314116     errfn[0] = 0;
314117     //
314118     // Do the request from the received system call.
314119     //
314120     switch (syscallnr)
314121     {

```

```

3140122 case SYS_0:
3140123     break;
3140124 case SYS_ACCEPT:
3140125     msg->accept.ret =
3140126         s_accept (pid, msg->accept.sfdn,
3140127                 &msg->accept.addr, &msg->accept.addrlen);
3140128     msg->accept.fl_flags =
3140129         proc_table[pid].fd[msg->accept.sfdn].fl_flags;
3140130     sysroutine_error_back (&msg->accept.errno,
3140131                          &msg->accept.errln,
3140132                          msg->accept.errfn);
3140133     break;
3140134 case SYS_BIND:
3140135     msg->bind.ret = s_bind (pid, msg->bind.sfdn,
3140136                          &msg->bind.addr,
3140137                          msg->bind.addrlen);
3140138     sysroutine_error_back (&msg->bind.errno,
3140139                          &msg->bind.errln,
3140140                          msg->bind.errfn);
3140141     break;
3140142 case SYS_BRK:
3140143     msg->brk.ret = s_brk (pid, msg->brk.address);
3140144     sysroutine_error_back (&msg->brk.errno,
3140145                          &msg->brk.errln,
3140146                          msg->brk.errfn);
3140147     break;
3140148 case SYS_CHDIR:
3140149     msg->chdir.ret =
3140150         s_chdir (pid, ptr (pid, (void *) msg->chdir.path));
3140151     sysroutine_error_back (&msg->chdir.errno,
3140152                          &msg->chdir.errln,
3140153                          msg->chdir.errfn);
3140154     break;
3140155 case SYS_CHMOD:
3140156     msg->chmod.ret = s_chmod (pid,
3140157                             ptr (pid,
3140158                                 (void *) msg->
3140159                                 chmod.path),
3140160                             msg->chmod.mode);
3140161     sysroutine_error_back (&msg->chmod.errno,
3140162                          &msg->chmod.errln,
3140163                          msg->chmod.errfn);
3140164     break;
3140165 case SYS_CHOWN:
3140166     msg->chown.ret = s_chown (pid,
3140167                             ptr (pid,
3140168                                 (void *) msg->
3140169                                 chown.path),
3140170                             msg->chown.uid,
3140171                             msg->chown.gid);
3140172     sysroutine_error_back (&msg->chown.errno,
3140173                          &msg->chown.errln,
3140174                          msg->chown.errfn);
3140175     break;
3140176 case SYS_CLOCK:
3140177     msg->clock.ret = s_clock (pid);
3140178     break;
3140179 case SYS_CLOSE:
3140180     msg->close.ret = s_close (pid, msg->close.fdn);
3140181     sysroutine_error_back (&msg->close.errno,
3140182                          &msg->close.errln,
3140183                          msg->close.errfn);
3140184     break;
3140185 case SYS_CONNECT:
3140186     msg->connect.ret =
3140187         s_connect (pid, msg->connect.sfdn,
3140188                  &msg->connect.addr,
3140189                  msg->connect.addrlen);
3140190     sysroutine_error_back (&msg->connect.errno,
3140191                          &msg->connect.errln,
3140192                          msg->connect.errfn);
3140193     break;
3140194 case SYS_DUP:
3140195     msg->dup.ret = s_dup (pid, msg->dup.fdn_old);
3140196     sysroutine_error_back (&msg->dup.errno,
3140197                          &msg->dup.errln,
3140198                          msg->dup.errfn);
3140199     break;
3140200 case SYS_DUP2:
3140201     msg->dup2.ret = s_dup2 (pid, msg->dup2.fdn_old,
3140202                          msg->dup2.fdn_new);
3140203     sysroutine_error_back (&msg->dup2.errno,
3140204                          &msg->dup2.errln,
3140205                          msg->dup2.errfn);
3140206     break;
3140207 case SYS_EXEC:
3140208     msg->exec.ret = proc_sys_exec (pid,

```

```

3140209         ptr (pid,
3140210             (void *)
3140211             msg->exec.path),
3140212         msg->exec.argc,
3140213         msg->exec.arg_data,
3140214         msg->exec.envc,
3140215         msg->exec.env_data);
3140216     msg->exec.uid = proc_table[pid].uid;
3140217     msg->exec.euid = proc_table[pid].euid;
3140218     sysroutine_error_back (&msg->exec.errno,
3140219                          &msg->exec.errln,
3140220                          msg->exec.errfn);
3140221     break;
3140222 case SYS_EXIT:
3140223     if (pid == 0)
3140224     {
3140225         k_printf ("kernel alert: "
3140226                 "the kernel cannot exit!\n");
3140227     }
3140228     else
3140229     {
3140230         s_exit (pid, msg->exit.status);
3140231     }
3140232     break;
3140233 case SYS_FCHMOD:
3140234     msg->fchmod.ret = s_fchmod (pid, msg->fchmod.fdn,
3140235                              msg->fchmod.mode);
3140236     sysroutine_error_back (&msg->fchmod.errno,
3140237                          &msg->fchmod.errln,
3140238                          msg->fchmod.errfn);
3140239     break;
3140240 case SYS_FCHOWN:
3140241     msg->fchown.ret = s_fchown (pid, msg->fchown.fdn,
3140242                              msg->fchown.uid,
3140243                              msg->fchown.gid);
3140244     sysroutine_error_back (&msg->fchown.errno,
3140245                          &msg->fchown.errln,
3140246                          msg->fchown.errfn);
3140247     break;
3140248 case SYS_FCNTL:
3140249     msg->fcntl.ret = s_fcntl (pid, msg->fcntl.fdn,
3140250                             msg->fcntl.cmd,
3140251                             msg->fcntl.arg);
3140252     sysroutine_error_back (&msg->fcntl.errno,
3140253                          &msg->fcntl.errln,
3140254                          msg->fcntl.errfn);
3140255     break;
3140256 case SYS_FORK:
3140257     msg->fork.ret = s_fork (pid);
3140258     sysroutine_error_back (&msg->fork.errno,
3140259                          &msg->fork.errln,
3140260                          msg->fork.errfn);
3140261     break;
3140262 case SYS_FSTAT:
3140263     msg->fstat.ret =
3140264         s_fstat (pid, msg->fstat.fdn, &msg->fstat.stat);
3140265     sysroutine_error_back (&msg->fstat.errno,
3140266                          &msg->fstat.errln,
3140267                          msg->fstat.errfn);
3140268     break;
3140269 case SYS_IPCONFIG:
3140270     msg->ipconfig.ret =
3140271         s_ipconfig (pid, msg->ipconfig.n,
3140272                   msg->ipconfig.address, msg->ipconfig.m);
3140273     sysroutine_error_back (&msg->ipconfig.errno,
3140274                          &msg->ipconfig.errln,
3140275                          msg->ipconfig.errfn);
3140276     break;
3140277 case SYS_KILL:
3140278     msg->kill.ret =
3140279         s_kill (pid, msg->kill.pid, msg->kill.signal);
3140280     sysroutine_error_back (&msg->kill.errno,
3140281                          &msg->kill.errln,
3140282                          msg->kill.errfn);
3140283     break;
3140284 case SYS_LINK:
3140285     msg->link.ret
3140286         = s_link (pid,
3140287                 ptr (pid,
3140288                     (void *) msg->link.path_old),
3140289                 ptr (pid, (void *) msg->link.path_new));
3140290     sysroutine_error_back (&msg->link.errno,
3140291                          &msg->link.errln,
3140292                          msg->link.errfn);
3140293     break;
3140294 case SYS_LISTEN:
3140295     msg->listen.ret =

```

```

3140296     s_listen (pid, msg->listen.sfdn,
3140297             msg->listen.backlog);
3140298     sysroutine_error_back (&msg->listen.errno,
3140299                          &msg->listen.errln,
3140300                          msg->listen.errfn);
3140301     break;
3140302 case SYS_LONGJMP:
3140303     s_longjmp (pid, msg->jmp.env, msg->jmp.ret);
3140304     break;
3140305 case SYS_LSEEK:
3140306     msg->lseek.ret = s_lseek (pid, msg->lseek.fdn,
3140307                             msg->lseek.offset,
3140308                             msg->lseek.whence);
3140309     sysroutine_error_back (&msg->lseek.errno,
3140310                          &msg->lseek.errln,
3140311                          msg->lseek.errfn);
3140312     break;
3140313 case SYS_MKDIR:
3140314     msg->mkdir.ret = s_mkdir (pid,
3140315                             ptr (pid,
3140316                                 (void *) msg->
3140317                                 mkdir.path),
3140318                             msg->mkdir.mode);
3140319     sysroutine_error_back (&msg->mkdir.errno,
3140320                          &msg->mkdir.errln,
3140321                          msg->mkdir.errfn);
3140322     break;
3140323 case SYS_MKNOD:
3140324     msg->mknod.ret = s_mknod (pid,
3140325                             ptr (pid,
3140326                                 (void *) msg->
3140327                                 mknod.path),
3140328                             msg->mknod.mode,
3140329                             msg->mknod.device);
3140330     sysroutine_error_back (&msg->mknod.errno,
3140331                          &msg->mknod.errln,
3140332                          msg->mknod.errfn);
3140333     break;
3140334 case SYS_MOUNT:
3140335     msg->mount.ret = s_mount (pid,
3140336                             ptr (pid,
3140337                                 (void *) msg->
3140338                                 mount.path_dev),
3140339                             ptr (pid,
3140340                                 (void *) msg->
3140341                                 mount.path_mnt),
3140342                             msg->mount.options);
3140343     sysroutine_error_back (&msg->mount.errno,
3140344                          &msg->mount.errln,
3140345                          msg->mount.errfn);
3140346     break;
3140347 case SYS_OPEN:
3140348     msg->open.ret = s_open (pid,
3140349                             ptr (pid,
3140350                                 (void *) msg->open.path),
3140351                             msg->open.flags,
3140352                             msg->open.mode);
3140353     sysroutine_error_back (&msg->open.errno,
3140354                          &msg->open.errln,
3140355                          msg->open.errfn);
3140356     break;
3140357 case SYS_PIPE:
3140358     msg->pipe.ret = s_pipe (pid, msg->pipe.pipefd);
3140359     sysroutine_error_back (&msg->pipe.errno,
3140360                          &msg->pipe.errln,
3140361                          msg->pipe.errfn);
3140362     break;
3140363 case SYS_PGRP:
3140364     proc_table[pid].pgrp = pid;
3140365     break;
3140366 case SYS_READ:
3140367     msg->read.ret = s_read (pid, msg->read.fdn,
3140368                             ptr (pid,
3140369                                 msg->read.buffer),
3140370                             msg->read.count);
3140371     msg->read.fl_flags =
3140372     proc_table[pid].fd[msg->read.fdn].fl_flags;
3140373     sysroutine_error_back (&msg->read.errno,
3140374                          &msg->read.errln,
3140375                          msg->read.errfn);
3140376     break;
3140377 case SYS_RECVFROM:
3140378     msg->recvfrom.ret =
3140379     s_recvfrom
3140380     (pid, msg->recvfrom.sfdn,
3140381      ptr (pid, msg->recvfrom.buffer),
3140382      msg->recvfrom.count,

```

```

3140383     msg->recvfrom.flags, ptr (pid,
3140384                             msg->recvfrom.addrfrom),
3140385     ptr (pid, msg->recvfrom.addrsize));
3140386     msg->recvfrom.fl_flags =
3140387     proc_table[pid].fd[msg->recvfrom.sfdn].fl_flags;
3140388     sysroutine_error_back (&msg->recvfrom.errno,
3140389                          &msg->recvfrom.errln,
3140390                          msg->recvfrom.errfn);
3140391     break;
3140392 case SYS_ROUTEADD:
3140393     msg->route.ret =
3140394     s_routeadd (pid, msg->route.destination,
3140395               msg->route.m, msg->route.router,
3140396               msg->route.device);
3140397     sysroutine_error_back (&msg->route.errno,
3140398                          &msg->route.errln,
3140399                          msg->route.errfn);
3140400     break;
3140401 case SYS_ROUTEDEL:
3140402     msg->route.ret =
3140403     s_routedel (pid, msg->route.destination,
3140404               msg->route.m);
3140405     sysroutine_error_back (&msg->route.errno,
3140406                          &msg->route.errln,
3140407                          msg->route.errfn);
3140408     break;
3140409 case SYS_SBRK:
3140410     msg->sbrk.ret = s_sbrk (pid, msg->sbrk.increment);
3140411     sysroutine_error_back (&msg->sbrk.errno,
3140412                          &msg->sbrk.errln,
3140413                          msg->sbrk.errfn);
3140414     break;
3140415 case SYS_SEND:
3140416     msg->send.ret = s_send (pid, msg->send.sfdn,
3140417                             ptr (pid,
3140418                                 (void *) msg->send.
3140419                                 buffer), msg->send.count,
3140420                             msg->send.flags);
3140421     sysroutine_error_back (&msg->send.errno,
3140422                          &msg->send.errln,
3140423                          msg->send.errfn);
3140424     break;
3140425 case SYS_SETEUID:
3140426     msg->seteuid.ret = s_seteuid (pid, msg->seteuid.euid);
3140427     msg->seteuid.euid = proc_table[pid].euid;
3140428     sysroutine_error_back (&msg->seteuid.errno,
3140429                          &msg->seteuid.errln,
3140430                          msg->seteuid.errfn);
3140431     break;
3140432 case SYS_SETUID:
3140433     msg->setuid.ret = s_setuid (pid, msg->setuid.euid);
3140434     msg->setuid.uid = proc_table[pid].uid;
3140435     msg->setuid.euid = proc_table[pid].euid;
3140436     msg->setuid.suid = proc_table[pid].suid;
3140437     sysroutine_error_back (&msg->setuid.errno,
3140438                          &msg->setuid.errln,
3140439                          msg->setuid.errfn);
3140440     break;
3140441 case SYS_SETEGID:
3140442     msg->setegid.ret = s_setegid (pid, msg->setegid.egid);
3140443     msg->setegid.egid = proc_table[pid].egid;
3140444     sysroutine_error_back (&msg->setegid.errno,
3140445                          &msg->setegid.errln,
3140446                          msg->setegid.errfn);
3140447     break;
3140448 case SYS_SETGID:
3140449     msg->setgid.ret = s_setgid (pid, msg->setgid.egid);
3140450     msg->setgid.gid = proc_table[pid].gid;
3140451     msg->setgid.egid = proc_table[pid].egid;
3140452     msg->setgid.sgid = proc_table[pid].sgid;
3140453     sysroutine_error_back (&msg->setgid.errno,
3140454                          &msg->setgid.errln,
3140455                          msg->setgid.errfn);
3140456     break;
3140457 case SYS_SETJMP:
3140458     msg->jmp.ret = s_setjmp (pid, msg->jmp.env);
3140459     break;
3140460 case SYS_SIGNAL:
3140461     msg->signal.ret =
3140462     s_signal (pid, msg->signal.signal,
3140463             msg->signal.handler, msg->signal.wrapper);
3140464     sysroutine_error_back (&msg->signal.errno,
3140465                          &msg->signal.errln,
3140466                          msg->signal.errfn);
3140467     break;
3140468 case SYS_SLEEP:
3140469     proc_table[pid].status = PROC_SLEEPING;

```

```

3140470 proc_table[pid].ret = 0;
3140471 proc_table[pid].wakeup_events = msg->sleep.events;
3140472 proc_table[pid].wakeup_timer = msg->sleep.seconds;
3140473 break;
3140474 case SYS_STAT:
3140475 msg->stat.ret = s_stat (pid,
3140476 ptr (pid,
3140477 (void *) msg->stat.path),
3140478 &msg->stat.stat);
3140479 sysroutine_error_back (&msg->stat.errno,
3140480 &msg->stat.errln,
3140481 msg->stat.errfn);
3140482 break;
3140483 case SYS_STIME:
3140484 msg->stime.ret = s_stime (pid, &msg->stime.timer);
3140485 break;
3140486 case SYS_TCGETATTR:
3140487 msg->tcattr.ret =
3140488 s_tcgetattr (pid, msg->tcattr.fdn,
3140489 ptr (pid, msg->tcattr.attr));
3140490 sysroutine_error_back (&msg->tcattr.errno,
3140491 &msg->tcattr.errln,
3140492 msg->tcattr.errfn);
3140493 break;
3140494 case SYS_TCSETATTR:
3140495 msg->tcattr.ret =
3140496 s_tcsetattr (pid, msg->tcattr.fdn,
3140497 msg->tcattr.action, ptr (pid,
3140498 msg->tcattr.
3140499 attr));
3140500 sysroutine_error_back (&msg->tcattr.errno,
3140501 &msg->tcattr.errln,
3140502 msg->tcattr.errfn);
3140503 break;
3140504 case SYS_TIME:
3140505 msg->time.ret = s_time (pid, NULL);
3140506 break;
3140507 case SYS_UAREA:
3140508 msg->uarea.uid = proc_table[pid].uid;
3140509 msg->uarea.suid = proc_table[pid].suid;
3140510 msg->uarea.euid = proc_table[pid].euid;
3140511 msg->uarea.gid = proc_table[pid].gid;
3140512 msg->uarea.sgid = proc_table[pid].sgid;
3140513 msg->uarea.egid = proc_table[pid].egid;
3140514 msg->uarea.pid = pid;
3140515 msg->uarea.ppid = proc_table[pid].ppid;
3140516 msg->uarea.pgrp = proc_table[pid].pgrp;
3140517 msg->uarea.umask = proc_table[pid].umask;
3140518 strncpy (ptr (pid, msg->uarea.path_cwd),
3140519 proc_table[pid].path_cwd,
3140520 msg->uarea.path_cwd_size);
3140521 break;
3140522 case SYS_UMASK:
3140523 msg->umask.ret = proc_table[pid].umask;
3140524 proc_table[pid].umask = (msg->umask.umask & 00777);
3140525 break;
3140526 case SYS_UMOUNT:
3140527 msg->umount.ret = s_umount (pid,
3140528 ptr (pid,
3140529 (void *)
3140530 msg->umount.
3140531 path_mnt));
3140532 sysroutine_error_back (&msg->umount.errno,
3140533 &msg->umount.errln,
3140534 msg->umount.errfn);
3140535 break;
3140536 case SYS_UNLINK:
3140537 msg->unlink.ret = s_unlink (pid,
3140538 ptr (pid,
3140539 (void *) msg->
3140540 unlink.path));
3140541 sysroutine_error_back (&msg->unlink.errno,
3140542 &msg->unlink.errln,
3140543 msg->unlink.errfn);
3140544 break;
3140545 case SYS_WAIT:
3140546 msg->wait.ret = s_wait (pid, &msg->wait.status);
3140547 sysroutine_error_back (&msg->wait.errno,
3140548 &msg->wait.errln,
3140549 msg->wait.errfn);
3140550 break;
3140551 case SYS_WRITE:
3140552 msg->write.ret = s_write (pid, msg->write.fdn,
3140553 ptr (pid,
3140554 (void *) msg->
3140555 write.buffer),
3140556 msg->write.count);

```

```

3140557 sysroutine_error_back (&msg->write.errno,
3140558 &msg->write.errln,
3140559 msg->write.errfn);
3140560 break;
3140561 case SYS_SOCKET:
3140562 msg->socket.ret =
3140563 s_socket (pid, msg->socket.family,
3140564 msg->socket.type, msg->socket.protocol);
3140565 sysroutine_error_back (&msg->socket.errno,
3140566 &msg->socket.errln,
3140567 msg->socket.errfn);
3140568 break;
3140569 case SYS_ZPCHAR:
3140570 dev_io (pid, DEV_TTY, DEV_WRITE, 0L,
3140571 &msg->zpchar.c, 1, NULL);
3140572 break;
3140573 case SYS_ZPSTRING:
3140574 dev_io (pid, DEV_TTY, DEV_WRITE, (off_t) 0,
3140575 msg->zpstring.string,
3140576 strlen (msg->zpstring.string), NULL);
3140577 break;
3140578 default:
3140579 k_printf
3140580 ("kernel alert: unknown system call %i\n",
3140581 syscallnr);
3140582 break;
3140583 }
3140584 //
3140585 // Continue with the scheduler.
3140586 //
3140587 proc_scheduler ();
3140588 }
3140589 //-----
3140590 static void
3140591 sysroutine_error_back (int *number, int *line,
3140592 char *file_name)
3140593 {
3140594 *number = errno;
3140595 *line = errln;
3140596 strncpy (file_name, errfn, PATH_MAX);
3140597 file_name[PATH_MAX - 1] = 0;
3140598 }

```

## Sorgenti della libreria generale

95.1	os32: file isolati della directory «lib/»	753
95.1.1	lib/NULL.h	753
95.1.2	lib/SEEK.h	753
95.1.3	lib/assert.h	753
95.1.4	lib/clock_t.h	754
95.1.5	lib/ctype.h	754
95.1.6	lib/limits.h	754
95.1.7	lib/ptrdiff_t.h	755
95.1.8	lib/restrict.h	755
95.1.9	lib/size_t.h	756
95.1.10	lib/stdarg.h	756
95.1.11	lib/stdbool.h	756
95.1.12	lib/stddef.h	756
95.1.13	lib/stdint.h	756
95.1.14	lib/time_t.h	758
95.1.15	lib/wchar_t.h	758
95.2	os32: «lib/_gcc.h»	758
95.2.1	lib/_gcc/_divdi3.c	759
95.2.2	lib/_gcc/_moddi3.c	759
95.2.3	lib/_gcc/_udivdi3.c	759
95.2.4	lib/_gcc/_umoddi3.c	759
95.2.5	lib/_gcc/_lldiv.c	759
95.2.6	lib/_gcc/_ulldiv.c	760
95.3	os32: «lib/arpa/inet.h»	761
95.3.1	lib/arpa/inet/htonl.c	761
95.3.2	lib/arpa/inet/htons.c	762
95.3.3	lib/arpa/inet/inet_ntop.c	762
95.3.4	lib/arpa/inet/inet_pton.c	762
95.3.5	lib/arpa/inet/ntohl.c	764
95.3.6	lib/arpa/inet/ntohs.c	764
95.4	os32: «lib/dirent.h»	764
95.4.1	lib/dirent/DIR.c	765
95.4.2	lib/dirent/closedir.c	765
95.4.3	lib/dirent/opendir.c	766
95.4.4	lib/dirent/readdir.c	767
95.4.5	lib/dirent/rewinddir.c	768
95.5	os32: «lib/errno.h»	768
95.5.1	lib/errno/errno.c	773
95.6	os32: «lib/fcntl.h»	773
95.6.1	lib/fcntl/creat.c	774
95.6.2	lib/fcntl/fcntl.c	775
95.6.3	lib/fcntl/open.c	775
95.7	os32: «lib/grp.h»	776
95.7.1	lib/grp/grent.c	776
95.8	os32: «lib/inttypes.h»	777
95.8.1	lib/inttypes/imaxabs.c	781
95.8.2	lib/inttypes/imaxdiv.c	781
95.9	os32: «lib/libgen.h»	781
95.9.1	lib/libgen/basename.c	781
95.9.2	lib/libgen/dirname.c	782
95.10	os32: «lib/netinet/icmp.h»	783
95.11	os32: «lib/netinet/in.h»	785

95.12	os32: «lib/netinet/ip.h»	786
95.13	os32: «lib/netinet/tcp.h»	787
95.14	os32: «lib/netinet/udp.h»	788
95.15	os32: «lib/pwd.h»	788
95.15.1	lib/pwd/pwent.c	789
95.16	os32: «lib/setjmp.h»	790
95.16.1	lib/setjmp/longjmp.c	791
95.16.2	lib/setjmp/setjmp.s	791
95.17	os32: «lib/signal.h»	792
95.17.1	lib/signal/_sighandler_wrapper.s	793
95.17.2	lib/signal/kill.c	794
95.17.3	lib/signal/signal.c	794
95.18	os32: «lib/stdio.h»	794
95.18.1	lib/stdio/FILE.c	796
95.18.2	lib/stdio/clearerr.c	797
95.18.3	lib/stdio/fclose.c	797
95.18.4	lib/stdio/feof.c	797
95.18.5	lib/stdio/ferror.c	797
95.18.6	lib/stdio/fflush.c	798
95.18.7	lib/stdio/fgetc.c	798
95.18.8	lib/stdio/fgetpos.c	798
95.18.9	lib/stdio/fgets.c	798
95.18.10	lib/stdio/fileno.c	799
95.18.11	lib/stdio/fopen.c	799
95.18.12	lib/stdio/fprintf.c	800
95.18.13	lib/stdio/fputc.c	800
95.18.14	lib/stdio/fputs.c	801
95.18.15	lib/stdio/fread.c	801
95.18.16	lib/stdio/freopen.c	801
95.18.17	lib/stdio/fscanf.c	802
95.18.18	lib/stdio/fseek.c	802
95.18.19	lib/stdio/fseeko.c	802
95.18.20	lib/stdio/fsetpos.c	802
95.18.21	lib/stdio/ftell.c	803
95.18.22	lib/stdio/ftello.c	803
95.18.23	lib/stdio/fwrite.c	803
95.18.24	lib/stdio/getchar.c	803
95.18.25	lib/stdio/gets.c	804
95.18.26	lib/stdio/perror.c	804
95.18.27	lib/stdio/printf.c	805
95.18.28	lib/stdio/putchar.c	805
95.18.29	lib/stdio/puts.c	805
95.18.30	lib/stdio/rewind.c	806
95.18.31	lib/stdio/scanf.c	806
95.18.32	lib/stdio/setbuf.c	806
95.18.33	lib/stdio/setvbuf.c	806
95.18.34	lib/stdio/snprintf.c	806
95.18.35	lib/stdio/sprintf.c	806
95.18.36	lib/stdio/sscanf.c	807
95.18.37	lib/stdio/vfprintf.c	807
95.18.38	lib/stdio/vfscanf.c	807
95.18.39	lib/stdio/vfscanf.c	807
95.18.40	lib/stdio/vprintf.c	827
95.18.41	lib/stdio/vscanf.c	827
95.18.42	lib/stdio/vsnprintf.c	828
95.18.43	lib/stdio/vsprintf.c	843

95.18.44	lib/stdio/vsscanf.c	844
95.19	os32: «lib/stdlib.h»	844
95.19.1	lib/stdlib/_Exit.c	846
95.19.2	lib/stdlib/abort.c	846
95.19.3	lib/stdlib/abs.c	846
95.19.4	lib/stdlib/atexit.c	847
95.19.5	lib/stdlib/atoi.c	847
95.19.6	lib/stdlib/atol.c	848
95.19.7	lib/stdlib/div.c	848
95.19.8	lib/stdlib/environment.c	848
95.19.9	lib/stdlib/exit.c	849
95.19.10	lib/stdlib/getenv.c	850
95.19.11	lib/stdlib/labs.c	851
95.19.12	lib/stdlib/ldiv.c	851
95.19.13	lib/stdlib/labs.c	851
95.19.14	lib/stdlib/lldiv.c	851
95.19.15	lib/stdlib/putenv.c	851
95.19.16	lib/stdlib/qsrt.c	853
95.19.17	lib/stdlib/rand.c	854
95.19.18	lib/stdlib/setenv.c	855
95.19.19	lib/stdlib/strtol.c	856
95.19.20	lib/stdlib/strtoul.c	859
95.19.21	lib/stdlib/unsetenv.c	859
95.19.22	lib/stdlib/_alloc/_alloc_list.c	860
95.19.23	lib/stdlib/_alloc/free.c	861
95.19.24	lib/stdlib/_alloc/malloc.c	862
95.19.25	lib/stdlib/_alloc/realloc.c	865
95.20	os32: «lib/string.h»	866
95.20.1	lib/string/memccpy.c	867
95.20.2	lib/string/memchr.c	868
95.20.3	lib/string/memcmp.c	868
95.20.4	lib/string/memcpy.c	868
95.20.5	lib/string/memmove.c	868
95.20.6	lib/string/memset.c	869
95.20.7	lib/string/streat.c	869
95.20.8	lib/string/strchr.c	869
95.20.9	lib/string/stremp.c	870
95.20.10	lib/string/strcoll.c	870
95.20.11	lib/string/strcpy.c	870
95.20.12	lib/string/strespn.c	870
95.20.13	lib/string/strdup.c	871
95.20.14	lib/string/strerror.c	871
95.20.15	lib/string/strlen.c	873
95.20.16	lib/string/strncat.c	873
95.20.17	lib/string/strncpy.c	873
95.20.18	lib/string/strncpy.c	873
95.20.19	lib/string/strpbrk.c	874
95.20.20	lib/string/strrchr.c	874
95.20.21	lib/string/strspn.c	874
95.20.22	lib/string/strstr.c	875
95.20.23	lib/string/strtok.c	875
95.20.24	lib/string/strxfrm.c	877
95.21	os32: «lib/sys/os32.h»	877
95.21.1	lib/sys/os32/input_line.c	885
95.21.2	lib/sys/os32/ipconfig.c	887
95.21.3	lib/sys/os32/mount.c	888
95.21.4	lib/sys/os32/namep.c	888



95.21.5	lib/sys/os32/routeadd.c	890
95.21.6	lib/sys/os32/routedel.c	891
95.21.7	lib/sys/os32/sys.s	891
95.21.8	lib/sys/os32/umount.c	891
95.21.9	lib/sys/os32/z_perror.c	892
95.21.10	lib/sys/os32/z_printf.c	892
95.21.11	lib/sys/os32/z_vprintf.c	892
95.22	os32: «lib/sys/sa_family_t.h»	893
95.23	os32: «lib/sys/socket.h»	893
95.23.1	lib/sys/socket/accept.c	894
95.23.2	lib/sys/socket/bind.c	895
95.23.3	lib/sys/socket/connect.c	895
95.23.4	lib/sys/socket/listen.c	896
95.23.5	lib/sys/socket/recvfrom.c	896
95.23.6	lib/sys/socket/send.c	898
95.23.7	lib/sys/socket/socket.c	899
95.24	os32: «lib/sys/socklen_t.h»	899
95.25	os32: «lib/sys/stat.h»	899
95.25.1	lib/sys/stat/chmod.c	901
95.25.2	lib/sys/stat/fchmod.c	901
95.25.3	lib/sys/stat/fstat.c	902
95.25.4	lib/sys/stat/mkdir.c	902
95.25.5	lib/sys/stat/mknod.c	903
95.25.6	lib/sys/stat/stat.c	903
95.25.7	lib/sys/stat/umask.c	903
95.26	os32: «lib/sys/types.h»	904
95.26.1	lib/sys/types/major.c	904
95.26.2	lib/sys/types/makedev.c	904
95.26.3	lib/sys/types/minor.c	904
95.27	os32: «lib/sys/wait.h»	905
95.27.1	lib/sys/wait/wait.c	905
95.28	os32: «lib/termios.h»	905
95.28.1	lib/termios/tcgetattr.c	906
95.28.2	lib/termios/tcsetattr.c	907
95.29	os32: «lib/time.h»	907
95.29.1	lib/time/asctime.c	908
95.29.2	lib/time/clock.c	909
95.29.3	lib/time/gmtime.c	909
95.29.4	lib/time/mktime.c	911
95.29.5	lib/time/stime.c	913
95.29.6	lib/time/time.c	913
95.30	os32: «lib/unistd.h»	913
95.30.1	lib/unistd/_exit.c	915
95.30.2	lib/unistd/access.c	916
95.30.3	lib/unistd/brk.c	916
95.30.4	lib/unistd/chdir.c	917
95.30.5	lib/unistd/chown.c	917
95.30.6	lib/unistd/close.c	917
95.30.7	lib/unistd/dup.c	918
95.30.8	lib/unistd/dup2.c	918
95.30.9	lib/unistd/environ.c	918
95.30.10	lib/unistd/exec1.c	918
95.30.11	lib/unistd/execl.c	919
95.30.12	lib/unistd/execlp.c	919
95.30.13	lib/unistd/execv.c	920

95.30.14	lib/unistd/execve.c	920
95.30.15	lib/unistd/execvp.c	921
95.30.16	lib/unistd/fchdir.c	922
95.30.17	lib/unistd/fchown.c	922
95.30.18	lib/unistd/fork.c	922
95.30.19	lib/unistd/getcwd.c	923
95.30.20	lib/unistd/getegid.c	923
95.30.21	lib/unistd/geteuid.c	924
95.30.22	lib/unistd/getgid.c	924
95.30.23	lib/unistd/getopt.c	924
95.30.24	lib/unistd/getpgrp.c	927
95.30.25	lib/unistd/getpid.c	927
95.30.26	lib/unistd/getppid.c	928
95.30.27	lib/unistd/getuid.c	928
95.30.28	lib/unistd/isatty.c	928
95.30.29	lib/unistd/link.c	929
95.30.30	lib/unistd/lseek.c	929
95.30.31	lib/unistd/pipe.c	929
95.30.32	lib/unistd/read.c	930
95.30.33	lib/unistd/rmdir.c	931
95.30.34	lib/unistd/sbrk.c	931
95.30.35	lib/unistd/setegid.c	932
95.30.36	lib/unistd/seteuid.c	932
95.30.37	lib/unistd/setgid.c	932
95.30.38	lib/unistd/setpgrp.c	932
95.30.39	lib/unistd/setuid.c	933
95.30.40	lib/unistd/sleep.c	933
95.30.41	lib/unistd/ttyname.c	933
95.30.42	lib/unistd/unlink.c	934
95.30.43	lib/unistd/write.c	934
95.31	os32: «lib/utime.h»	935
95.31.1	lib/utime/utime.c	935

## 95.1 os32: file isolati della directory «lib/»

### 95.1.1 lib/NULL.h

Si veda la sezione 91.3.

```

3150001 #ifndef _NULL_H
3150002 #define _NULL_H 1
3150003 //-----
3150004 #define NULL ((void *) 0)
3150005 //-----
3150006 #endif

```

### 95.1.2 lib/SEEK.h

Si veda la sezione 91.3.

```

3160001 #ifndef _SEEK_H
3160002 #define _SEEK_H 1
3160003 //-----
3160004 // These values are used inside 'stdio.h' and
3160005 // 'unistd.h'.
3160006 //-----
3160007 #define SEEK_SET 0 // From the start.
3160008 #define SEEK_CUR 1 // From current
3160009 // position.
3160010 #define SEEK_END 2 // From the end.
3160011 //-----
3160012 #endif

```

### 95.1.3 lib/assert.h

Si veda la sezione 88.6.

```

3170001 #ifndef _ASSERT_H
3170002 #define _ASSERT_H 1
3170003 //-----

```

```

3170004 #include <stdio.h>
3170005 //-----
3170006 #ifdef NDEBUG
3170007 #define assert(ignore) ((void)0)
3170008 #else
3170009 #define assert(ASSERTION) \
3170010     ((if ((ASSERTION)==0) \
3170011         fprintf (stderr, \
3170012             "Assertion failed: " # ASSERTION \
3170013             ", function %s, file %s, line %u.\n", \
3170014             __func__, __FILE__, __LINE__);))
3170015 #endif
3170016 //-----
3170017 #endif

```

### 95.1.4 lib/clock\_t.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3180001 #ifndef _CLOCK_T_H
3180002 #define _CLOCK_T_H 1
3180003 //-----
3180004 #include <stdint.h>
3180005 //-----
3180006 typedef uint64_t clock_t;
3180007 //-----
3180008 #endif

```

### 95.1.5 lib/ctype.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3190001 #ifndef _CTYPE_H
3190002 #define _CTYPE_H 1
3190003 //-----
3190004 #include <NULL.h>
3190005 //-----
3190006 #define isblank(C) ((int) (C == ' ' || C == '\t'))
3190007 #define isspace(C) ((int) (C == ' ' \
3190008     || C == '\f' \
3190009     || C == '\n' \
3190010     || C == '\r' \
3190011     || C == '\t' \
3190012     || C == '\v'))
3190013 #define isdigit(C) ((int) (C >= '0' && C <= '9'))
3190014 #define isxdigit(C) \
3190015     ((int) ((C >= '0' && C <= '9') \
3190016     || (C >= 'A' && C <= 'F') \
3190017     || (C >= 'a' && C <= 'f')))
3190018 #define isupper(C) ((int) (C >= 'A' && C <= 'Z'))
3190019 #define islower(C) ((int) (C >= 'a' && C <= 'z'))
3190020 #define iscntrl(C) ((int) ((C >= 0x00 && C <= 0x1F) \
3190021     || C == 0x7F))
3190022 #define isgraph(C) ((int) (C >= 0x21 && C <= 0x7E))
3190023 #define isprint(C) ((int) (C >= 0x20 && C <= 0x7E))
3190024 #define isalpha(C) (isupper(C) || islower(C))
3190025 #define isalnum(C) (isalpha(C) || isdigit(C))
3190026 #define ispunct(C) (isgraph(C) && (!isspace(C)) \
3190027     && (!isalnum(C)))
3190028 #define tolower(C) (isupper(C) ? ((C) + 0x20) : (C))
3190029 #define toupper(C) (islower(C) ? ((C) - 0x20) : (C))
3190030 #define toascii(C) (C & 0x7F)
3190031 #define _tolower(C) (isupper(C) ? ((C) + 0x20) : (C))
3190032 #define _toupper(C) (islower(C) ? ((C) - 0x20) : (C))
3190033 //-----
3190034 #endif

```

### 95.1.6 lib/limits.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3200001 #ifndef _LIMITS_H
3200002 #define _LIMITS_H 1
3200003 //-----
3200004 #define CHAR_UNSIGNED 0
3200005 //-----
3200006 #define CHAR_BIT (8)
3200007 //
3200008 #define SCHAR_MIN (-0x80)
3200009 #define SCHAR_MAX (0x7F)
3200010 #define UCHAR_MAX (0xFF)
3200011 //
3200012 #ifdef CHAR_UNSIGNED
3200013 #define CHAR_MIN (0)
3200014 #define CHAR_MAX UCHAR_MAX
3200015 #else

```

```

3200016 #define CHAR_MIN SCHAR_MIN
3200017 #define CHAR_MAX SCHAR_MAX
3200018 #endif
3200019 //
3200020 #define MB_LEN_MAX (16)
3200021 //
3200022 #define SHRT_MIN (-0x8000)
3200023 #define SHRT_MAX (0x7FFF)
3200024 #define USHRT_MAX (0xFFFF)
3200025 //
3200026 #define INT_MIN (-0x80000000)
3200027 #define INT_MAX (0x7FFFFFFF)
3200028 #define UINT_MAX (0xFFFFFFFF)
3200029 //
3200030 #define LONG_MIN (-0x80000000L)
3200031 #define LONG_MAX (0x7FFFFFFFL)
3200032 #define ULONG_MAX (0xFFFFFFFFUL)
3200033 //
3200034 #define LLONG_MIN (-0x8000000000000000LL)
3200035 #define LLONG_MAX (0x7FFFFFFFFFFFFFFFL)
3200036 #define ULLONG_MAX (0xFFFFFFFFFFFFFFFFULL)
3200037 #define WORD_BIT (32)
3200038 #define LONG_BIT (32)
3200039 #define SSIZE_MAX (0x7FFFFFFFL)
3200040 //-----
3200041 #define ARG_MAX 8192 // Arguments+environment
3200042 // max length.
3200043 #define ATEXIT_MAX 32 // Max "at exit"
3200044 // functions.
3200045 #define FILESIZEBITS 32 // File size needs integer
3200046 // size...
3200047 #define LINK_MAX 254 // Max links per file.
3200048 #define NAME_MAX 14 // File name max
3200049 // (Minix 1 fs).
3200050 #define OPEN_MAX 128 // Max open files per
3200051 // process.
3200052 #define PATH_MAX 1024 // Path, including
3200053 // final '\0'.
3200054 #define MAX_CANON 256 // Max bytes in
3200055 // canonical tty queue.
3200056 #define MAX_INPUT 1 // Max bytes in tty
3200057 // input queue.
3200058 //-----
3200059 #define CHLD_MAX INT_MAX // Not used.
3200060 #define HOST_NAME_MAX INT_MAX // Not used.
3200061 #define LOGIN_NAME_MAX INT_MAX // Not used.
3200062 #define PAGE_SIZE INT_MAX // Not used.
3200063 #define RE_DUP_MAX INT_MAX // Not used.
3200064 #define STREAM_MAX INT_MAX // Not used.
3200065 #define SYMLOOP_MAX INT_MAX // Not used.
3200066 #define TTY_NAME_MAX INT_MAX // Not used.
3200067 #define TZNAME_MAX INT_MAX // Not used.
3200068 #define PIPE_MAX INT_MAX // Not used.
3200069 #define SYMLINK_MAX INT_MAX // Not used.
3200070 //-----
3200071 #endif

```

### 95.1.7 lib/ptrdiff\_t.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3210001 #ifndef _PTRDIFF_T_H
3210002 #define _PTRDIFF_T_H 1
3210003 //-----
3210004 typedef int ptrdiff_t;
3210005 //-----
3210006 #endif

```

### 95.1.8 lib/restrict.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3220001 #ifndef _RESTRICT_H
3220002 #define _RESTRICT_H 1
3220003 //-----
3220004 // At the moment, the GCC compiler does not support
3220005 // the 'restrict' keyword.
3220006 //-----
3220007 #define restrict /**/
3220008 //-----
3220009 #endif

```

## 95.1.9 lib/size\_t.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3230001 #ifndef _SIZE_T_H
3230002 #define _SIZE_T_H      1
3230003 //-----
3230004 // The type 'size_t' *must* be equal to an 'int'.
3230005 //-----
3230006 typedef unsigned int size_t;
3230007 //-----
3230008 #endif

```

## 95.1.10 lib/stdarg.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3240001 #ifndef _STDARG_H
3240002 #define _STDARG_H      1
3240003 //-----
3240004 typedef unsigned char *va_list;
3240005 //-----
3240006 #define va_start(ap, last) \
3240007     ((void)((ap) = \
3240008         ((va_list) &(last)) + (sizeof(last))))
3240009 #define va_end(ap) ((void)((ap) = 0))
3240010 #define va_copy(dest, src) \
3240011     ((void)((dest) = (va_list)(src)))
3240012 #define va_arg(ap, type) \
3240013     (((ap) = (ap) + (sizeof(type))), \
3240014     *((type *) ((ap) - (sizeof(type)))))
3240015 //-----
3240016 #endif

```

## 95.1.11 lib/stdbool.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3250001 #ifndef _STDBOOL_H
3250002 #define _STDBOOL_H      1
3250003 //-----
3250004 #define bool      _Bool
3250005 #define true      1
3250006 #define false     0
3250007 #define __bool_true_false_are_defined 1
3250008 //-----
3250009 #endif

```

## 95.1.12 lib/stddef.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3260001 #ifndef _STDDEF_H
3260002 #define _STDDEF_H      1
3260003 //-----
3260004 #include <ptrdiff_t.h>
3260005 #include <size_t.h>
3260006 #include <wchar_t.h>
3260007 #include <NULL.h>
3260008 //-----
3260009 #define offsetof(type, member) \
3260010     ((size_t) &((type *)0)-member)
3260011 //-----
3260012 #endif

```

## 95.1.13 lib/stdint.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3270001 #ifndef _STDINT_H
3270002 #define _STDINT_H      1
3270003 //-----
3270004 typedef signed char int8_t;
3270005 typedef short int int16_t;
3270006 typedef int int32_t;
3270007 typedef long long int int64_t;
3270008 //
3270009 typedef unsigned char uint8_t;
3270010 typedef unsigned short int uint16_t;
3270011 typedef unsigned int uint32_t;
3270012 typedef unsigned long long int uint64_t;
3270013 //
3270014 #define INT8_MIN      (-0x80)
3270015 #define INT16_MIN     (-0x8000)
3270016 #define INT32_MIN     (-0x80000000)
3270017 #define INT64_MIN     (-0x8000000000000000LL)
3270018 //

```

```

3270019 #define INT8_MAX      0x7F
3270020 #define INT16_MAX     0x7FFF
3270021 #define INT32_MAX     0x7FFFFFFF
3270022 #define INT64_MAX     0x7FFFFFFFFFFFFFFFLL
3270023 //
3270024 #define UINT8_MAX     0xFF
3270025 #define UINT16_MAX    0xFFFF
3270026 #define UINT32_MAX    0xFFFFFFFFU
3270027 #define UINT64_MAX    0xFFFFFFFFFFFFFFFFULL
3270028 //-----
3270029 typedef signed char int_least8_t;
3270030 typedef short int int_least16_t;
3270031 typedef int int_least32_t;
3270032 typedef long long int int_least64_t;
3270033 //
3270034 typedef unsigned char uint_least8_t;
3270035 typedef unsigned short int uint_least16_t;
3270036 typedef unsigned int uint_least32_t;
3270037 typedef unsigned long long int uint_least64_t;
3270038 //
3270039 #define INT_LEAST8_MIN      (-0x80)
3270040 #define INT_LEAST16_MIN    (-0x8000)
3270041 #define INT_LEAST32_MIN    (-0x80000000)
3270042 #define INT_LEAST64_MIN    (-0x8000000000000000LL)
3270043 //
3270044 #define INT_LEAST8_MAX     0x7F
3270045 #define INT_LEAST16_MAX    0x7FFF
3270046 #define INT_LEAST32_MAX    0x7FFFFFFF
3270047 #define INT_LEAST64_MAX    0x7FFFFFFFFFFFFFFFLL
3270048 //
3270049 #define UINT_LEAST8_MAX    0xFF
3270050 #define UINT_LEAST16_MAX   0xFFFF
3270051 #define UINT_LEAST32_MAX   0xFFFFFFFFU
3270052 #define UINT_LEAST64_MAX   0xFFFFFFFFFFFFFFFFULL
3270053 //-----
3270054 #define INT8_C(VAL)      VAL
3270055 #define INT16_C(VAL)     VAL
3270056 #define INT32_C(VAL)     VAL
3270057 #define INT64_C(VAL)     VAL ## LL
3270058 //
3270059 #define UINT8_C(VAL)     VAL
3270060 #define UINT16_C(VAL)    VAL
3270061 #define UINT32_C(VAL)    VAL ## U
3270062 #define UINT64_C(VAL)    VAL ## ULL
3270063 //-----
3270064 typedef signed char int_fast8_t;
3270065 typedef int int_fast16_t;
3270066 typedef int int_fast32_t;
3270067 typedef long long int int_fast64_t;
3270068 //
3270069 typedef unsigned char uint_fast8_t;
3270070 typedef unsigned int uint_fast16_t;
3270071 typedef unsigned int uint_fast32_t;
3270072 typedef unsigned long long int uint_fast64_t;
3270073 //
3270074 #define INT_FAST8_MIN     (-0x80)
3270075 #define INT_FAST16_MIN    (-0x80000000)
3270076 #define INT_FAST32_MIN    (-0x80000000)
3270077 #define INT_FAST64_MIN    (-0x8000000000000000LL)
3270078 //
3270079 #define INT_FAST8_MAX     0x7F
3270080 #define INT_FAST16_MAX    0x7FFFFFFF
3270081 #define INT_FAST32_MAX    0x7FFFFFFF
3270082 #define INT_FAST64_MAX    0x7FFFFFFFFFFFFFFFLL
3270083 //
3270084 #define UINT_FAST8_MAX    0xFF
3270085 #define UINT_FAST16_MAX   0xFFFFFFFFU
3270086 #define UINT_FAST32_MAX   0xFFFFFFFFU
3270087 #define UINT_FAST64_MAX   0xFFFFFFFFFFFFFFFFULL
3270088 //-----
3270089 typedef int intptr_t;
3270090 typedef unsigned int uintptr_t;
3270091 //
3270092 #define INTPTR_MIN        (-0x80000000)
3270093 #define INTPTR_MAX        0x7FFFFFFF
3270094 #define UINTPTR_MAX       0xFFFFFFFFU
3270095 //
3270096 typedef long long int intmax_t;
3270097 typedef unsigned long long int uintmax_t;
3270098 //
3270099 #define INTMAX_C(VAL)     VAL ## LL
3270100 #define UINTMAX_C(VAL)    VAL ## ULL
3270101 #define INTMAX_MIN        (-INTMAX_C(0x8000000000000000))
3270102 #define INTMAX_MAX        (INTMAX_C(0x7FFFFFFFFFFFFFFF))
3270103 #define UINTMAX_MAX       (UINTMAX_C(0xFFFFFFFFFFFFFFFF))
3270104 //-----
3270105 #define PTRDIFF_MIN      (-0x80000000)

```

```

3270106 #define PTRDIFF_MAX      0x7FFFFFFF
3270107 //
3270108 #define SIG_ATOMIC_MIN    (-0x80000000)
3270109 #define SIG_ATOMIC_MAX    0x7FFFFFFF
3270110 //
3270111 #define SIZE_MAX          0xFFFFFFFFU
3270112 //
3270113 #define WCHAR_MIN         0x00000000
3270114 #define WCHAR_MAX         0xFFFFFFFFU
3270115 //
3270116 #define WINT_MIN          (-0x8000000000000000LL)
3270117 #define WINT_MAX          0x7FFFFFFFFFFFFFFFL
3270118 //-----
3270119 #endif

```

## 95.1.14 lib/time\_t.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3280001 #ifndef _TIME_T_H
3280002 #define _TIME_T_H      1
3280003 //-----
3280004 typedef long long int time_t;
3280005 //-----
3280006 #endif

```

## 95.1.15 lib/wchar\_t.h

« Si veda la sezione 91.3.

```

3290001 #ifndef _WCHAR_T_H
3290002 #define _WCHAR_T_H      1
3290003 //-----
3290004 typedef unsigned int wchar_t;
3290005 //-----
3290006 #endif

```

## 95.2 os32: «lib/\_gcc.h»

« Si veda la sezione 88.1.

```

3300001 #ifndef __GCC_H
3300002 #define __GCC_H      1
3300003 //-----
3300004 #include <stdlib.h>
3300005 //-----
3300006 typedef struct
3300007 {
3300008     unsigned long long int quot;
3300009     unsigned long long int rem;
3300010 } ulldiv_t;
3300011 //-----
3300012 lldiv_t _lldiv (long long int dividend,
3300013                long long int divisor);
3300014 ulldiv_t _ulldiv (unsigned long long int dividend,
3300015                  unsigned long long int divisor);
3300016 //-----
3300017 unsigned long long int __udivdi3 (unsigned long long
3300018                                   int dividend,
3300019                                   unsigned long long
3300020                                   int divisor);
3300021 unsigned long long int __umoddi3 (unsigned long long
3300022                                   int dividend,
3300023                                   unsigned long long
3300024                                   int divisor);
3300025 long long int __divdi3 (long long int dividend,
3300026                        long long int divisor);
3300027 long long int __moddi3 (long long int dividend,
3300028                        long long int divisor);
3300029 //-----
3300030 #endif

```

95.2.1	lib/_gcc/_divdi3.c	759
95.2.2	lib/_gcc/_moddi3.c	759
95.2.3	lib/_gcc/_udivdi3.c	759
95.2.4	lib/_gcc/_umoddi3.c	759
95.2.5	lib/_gcc/_lldiv.c	759
95.2.6	lib/_gcc/_ulldiv.c	760

## 95.2.1 lib/\_gcc/\_divdi3.c

Si veda la sezione 88.1.

```

3310001 #include <_gcc.h>
3310002 //-----
3310003 long long int
3310004 __divdi3 (long long int dividend, long long int divisor)
3310005 {
3310006     lldiv_t result;
3310007     result = _lldiv (dividend, divisor);
3310008     return result.quot;
3310009 }

```

## 95.2.2 lib/\_gcc/\_moddi3.c

Si veda la sezione 88.1.

```

3320001 #include <_gcc.h>
3320002 //-----
3320003 long long int
3320004 __moddi3 (long long int dividend, long long int divisor)
3320005 {
3320006     lldiv_t result;
3320007     result = _lldiv (dividend, divisor);
3320008     return result.rem;
3320009 }

```

## 95.2.3 lib/\_gcc/\_udivdi3.c

Si veda la sezione 88.1.

```

3330001 #include <_gcc.h>
3330002 //-----
3330003 unsigned long long int
3330004 __udivdi3 (unsigned long long int dividend,
3330005            unsigned long long int divisor)
3330006 {
3330007     ulldiv_t result;
3330008     result = _ulldiv (dividend, divisor);
3330009     return result.quot;
3330010 }

```

## 95.2.4 lib/\_gcc/\_umoddi3.c

Si veda la sezione 88.1.

```

3340001 #include <_gcc.h>
3340002 //-----
3340003 unsigned long long int
3340004 __umoddi3 (unsigned long long int dividend,
3340005            unsigned long long int divisor)
3340006 {
3340007     ulldiv_t result;
3340008     result = _ulldiv (dividend, divisor);
3340009     return result.rem;
3340010 }

```

## 95.2.5 lib/\_gcc/\_lldiv.c

Si veda la sezione 88.1.

```

3350001 #include <_gcc.h>
3350002 //-----
3350003 // If DIVIDEND and DIVISOR have different sign,
3350004 // the QUOTIENT is negative.
3350005 //
3350006 // The REMINDER has the same sign as the DIVISOR.
3350007 //-----
3350008 lldiv_t
3350009 _lldiv (long long int dividend, long long int divisor)
3350010 {
3350011     ulldiv_t uresult;
3350012     lldiv_t result;
3350013     //
3350014     // Check for sign.
3350015     //
3350016     if (dividend >= 0 && divisor >= 0)
3350017     {
3350018         uresult = _ulldiv ((unsigned long long) dividend,
3350019                          (unsigned long long) divisor);
3350020         result.quot = uresult.quot;
3350021         result.rem = uresult.rem;
3350022     }
3350023     else if (dividend < 0 && divisor < 0)
3350024     {
3350025         uresult =
3350026             _ulldiv ((unsigned long long) -dividend,

```

```

3350027         (unsigned long long) -divisor);
3350028     result.quot = uresult.quot;
3350029     result.rem = -uresult.rem;
3350030 }
3350031 else if (dividend < 0 && divisor >= 0)
3350032 {
3350033     uresult =
3350034     _udiv ((unsigned long long) -dividend,
3350035           (unsigned long long) divisor);
3350036     result.quot = -uresult.quot;
3350037     result.rem = uresult.rem;
3350038 }
3350039 else if (dividend >= 0 && divisor < 0)
3350040 {
3350041     uresult = _udiv ((unsigned long long) dividend,
3350042                    (unsigned long long) -divisor);
3350043     result.quot = uresult.quot;
3350044     result.rem = -uresult.rem;
3350045 }
3350046 //
3350047 return (result);
3350048 }

```

## 95.2.6 lib/\_gcc/\_udiv.c

«

Si veda la sezione 88.1.

```

3360001 #include <_gcc.h>
3360002 //-----
3360003 // DIVIDEND = DIVISOR * QUOTIENT + REMINDER
3360004 //
3360005 // If DIVISOR == 0,
3360006 // then QUOTIENT == 0 and REMINDER == DIVIDEND
3360007 //-----
3360008 udiv_t
3360009 _udiv (unsigned long long int dividend,
3360010        unsigned long long int divisor)
3360011 {
3360012     unsigned long long int sign;
3360013     unsigned long long int mask;
3360014     udiv_t result;
3360015     int scroll;
3360016     unsigned int size; // Bits of a long long.
3360017 //
3360018 // Division of zero will return zero.
3360019 //
3360020 if (dividend == 0)
3360021 {
3360022     result.quot = 0;
3360023     result.rem = 0;
3360024     return (result);
3360025 }
3360026 //
3360027 // Division by zero will return zero and all
3360028 // reminder.
3360029 //
3360030 if (divisor == 0)
3360031 {
3360032     result.quot = 0;
3360033     result.rem = dividend;
3360034     return (result);
3360035 }
3360036 //
3360037 // Calculate how much bits does have the type 'long
3360038 // long'.
3360039 //
3360040 size = 0;
3360041 mask = ~0LL;
3360042 //
3360043 while (mask > 0)
3360044 {
3360045     size += 8;
3360046     mask >>= 8;
3360047 }
3360048 //
3360049 // Calculate the value for 'sign' that needs to have
3360050 // the most
3360051 // significant bit to one.
3360052 //
3360053 mask = ~0LL;
3360054 mask >>= 1;
3360055 sign = ~mask;
3360056 //
3360057 // Scroll divisor to the left, as long as the first
3360058 // bit is zero.
3360059 //
3360060 for (scroll = 0; scroll < size; scroll++)

```

```

3360061 {
3360062     if (divisor & sign)
3360063     {
3360064         //
3360065         // The most significant bit is one.
3360066         //
3360067         break;
3360068     }
3360069     //
3360070     // The most significant bit is zero: scroll
3360071     // left.
3360072     //
3360073     divisor <<= 1;
3360074 }
3360075 //
3360076 //
3360077 //
3360078 result.quot = 0;
3360079 result.rem = 0;
3360080 //
3360081 for (; scroll >= 0 && divisor > 0; scroll--)
3360082 {
3360083     result.quot <<= 1;
3360084     if (dividend >= divisor)
3360085     {
3360086         result.quot |= 1LL;
3360087         dividend -= divisor;
3360088     }
3360089     divisor >>= 1;
3360090 }
3360091 //
3360092 result.rem = dividend;
3360093 //
3360094 return (result);
3360095 }

```

## 95.3 os32: «lib/arpa/inet.h»

Si veda la sezione 91.3.

«

```

3370001 #ifndef _ARPA_INET_H
3370002 #define _ARPA_INET_H 1
3370003 //-----
3370004 #include <stdint.h>
3370005 #include <sys/socket.h>
3370006 //-----
3370007 uint32_t htonl (uint32_t host32);
3370008 uint16_t htons (uint16_t host16);
3370009 uint32_t ntohl (uint32_t net32);
3370010 uint16_t ntohs (uint16_t net16);
3370011 //-----
3370012 const char *inet_ntop (int family, const void *src,
3370013                       char *dst, socklen_t size);
3370014 int inet_pton (int family, const char *src, void *dst);
3370015 //-----
3370016 #endif

```

95.3.1	lib/arpa/inet/htonl.c	761
95.3.2	lib/arpa/inet/htons.c	762
95.3.3	lib/arpa/inet/inet_ntop.c	762
95.3.4	lib/arpa/inet/inet_pton.c	762
95.3.5	lib/arpa/inet/ntohl.c	764
95.3.6	lib/arpa/inet/ntohs.c	764

### 95.3.1 lib/arpa/inet/htonl.c

«

Si veda la sezione 88.11.

```

3380001 #include <arpa/inet.h>
3380002 //-----
3380003 uint32_t
3380004 htonl (uint32_t host32)
3380005 {
3380006     uint8_t *orig = (void *) &host32;
3380007     union
3380008     {
3380009         uint32_t value;
3380010         uint8_t b[4];
3380011     } dest;
3380012 //
3380013 // Convert: must revert byte order.
3380014 //
3380015 dest.b[0] = orig[3];

```

```

3380016 dest.b[1] = orig[2];
3380017 dest.b[2] = orig[1];
3380018 dest.b[3] = orig[0];
3380019 //
3380020 return (dest.value);
3380021 }

```

### 95.3.2 lib/arpa/inet/htons.c

« Si veda la sezione 88.11.

```

3390001 #include <arpa/inet.h>
3390002 //-----
3390003 uint16_t
3390004 htons (uint16_t host16)
3390005 {
3390006     uint8_t *orig = (void *) &host16;
3390007     union
3390008     {
3390009         uint16_t value;
3390010         uint8_t b[2];
3390011     } dest;
3390012 //
3390013 // Convert: must revert byte order.
3390014 //
3390015 dest.b[0] = orig[1];
3390016 dest.b[1] = orig[0];
3390017 //
3390018 return (dest.value);
3390019 }

```

### 95.3.3 lib/arpa/inet/inet\_ntop.c

« Si veda la sezione 88.66.

```

3400001 #include <arpa/inet.h>
3400002 #include <stdint.h>
3400003 #include <errno.h>
3400004 #include <string.h>
3400005 #include <stdlib.h>
3400006 //-----
3400007 const char *
3400008 inet_ntop (int family, const void *src, char *dst,
3400009           socklen_t size)
3400010 {
3400011 //
3400012 // Check family type: only IPv4 is available here.
3400013 //
3400014 if (family != AF_INET)
3400015 {
3400016     errset (EAFNOSUPPORT);
3400017     return (NULL);
3400018 }
3400019 //
3400020 // Check for NULL pointers.
3400021 //
3400022 if (src == NULL || dst == NULL)
3400023 {
3400024     errset (EINVAL);
3400025     return (NULL);
3400026 }
3400027 //
3400028 snprintf (dst, (size_t) size, "%i.%i.%i.%i",
3400029          *((in_addr_t *) src) >> 0 & 0x000000FF,
3400030          *((in_addr_t *) src) >> 8 & 0x000000FF,
3400031          *((in_addr_t *) src) >> 16 & 0x000000FF,
3400032          *((in_addr_t *) src) >> 24 & 0x000000FF);
3400033 //
3400034 // Return ok.
3400035 //
3400036 return (dst);
3400037 }

```

### 95.3.4 lib/arpa/inet/inet\_pton.c

« Si veda la sezione 88.67.

```

3410001 #include <arpa/inet.h>
3410002 #include <stdint.h>
3410003 #include <errno.h>
3410004 #include <string.h>
3410005 #include <stdlib.h>
3410006 //-----
3410007 #define INET_PTON_MAX_STRING_SIZE 31
3410008 //-----
3410009 int
3410010 inet_pton (int family, const char *src, void *dst)

```

```

3410011 {
3410012     char *t;
3410013     int ipv4[4];
3410014     int i;
3410015     in_addr_t result;
3410016     char source[INET_PTON_MAX_STRING_SIZE + 1];
3410017 //
3410018 // Check family type: only IPv4 is available here.
3410019 //
3410020 if (family != AF_INET)
3410021 {
3410022     errset (EAFNOSUPPORT);
3410023     return (-1);
3410024 }
3410025 //
3410026 // Check for NULL pointers.
3410027 //
3410028 if (src == NULL || dst == NULL)
3410029 {
3410030     errset (EINVAL);
3410031     return (-1);
3410032 }
3410033 //
3410034 // Check the source string size.
3410035 //
3410036 if (strlen (src) > INET_PTON_MAX_STRING_SIZE)
3410037 {
3410038 //
3410039 // The IPv4 address scan is finished
3410040 // prematurely:
3410041 // return zero to tell that the address string
3410042 // is
3410043 // not correct.
3410044 //
3410045     return (0);
3410046 }
3410047 //
3410048 // Copy the source address, to be able to modify
3410049 // the string.
3410050 //
3410051 strcpy (source, src);
3410052 //
3410053 // Start 'tokenize' the string: it is here
3410054 // accepted also
3410055 // the space as a delimiter.
3410056 //
3410057 t = strtok (source, ". ");
3410058 //
3410059 for (i = 0; i < 4 && t != NULL; i++)
3410060 {
3410061     ipv4[i] = atoi (t);
3410062     if (ipv4[i] > 255 || ipv4[i] < 0)
3410063     {
3410064 //
3410065 // An octet cannot have a value greater than
3410066 // 255,
3410067 // and cannot be negative.
3410068 //
3410069         break;
3410070     }
3410071     t = strtok (NULL, ". ");
3410072 }
3410073 //
3410074 if (i < 4)
3410075 {
3410076 //
3410077 // The IPv4 address scan is finished
3410078 // prematurely:
3410079 // return zero to tell that the address string
3410080 // is
3410081 // not correct.
3410082 //
3410083     return (0);
3410084 }
3410085 //
3410086 // Translate into a network byte order IPv4 address:
3410087 // the architecture is little-endian.
3410088 //
3410089 result = 0;
3410090 result += (ipv4[0] << 0) & 0x000000FF;
3410091 result += (ipv4[1] << 8) & 0x0000FF00;
3410092 result += (ipv4[2] << 16) & 0x00FF0000;
3410093 result += (ipv4[3] << 24) & 0xFF000000;
3410094 //
3410095 // Update the destination.
3410096 //
3410097 *((in_addr_t *) dst) = result;

```

```

3440098 //
3440099 // Return ok.
3440100 //
3440101 return (1);
3440102 }

```

### 95.3.5 lib/arpa/inet/ntohl.c

« Si veda la sezione 88.11.

```

3420001 #include <arpa/inet.h>
3420002 //-----
3420003 uint32_t
3420004 ntohl (uint32_t net32)
3420005 {
3420006     uint8_t *orig = (void *) &net32;
3420007     union
3420008     {
3420009         uint32_t value;
3420010         uint8_t b[4];
3420011     } dest;
3420012     //
3420013     // Convert: must revert byte order.
3420014     //
3420015     dest.b[0] = orig[3];
3420016     dest.b[1] = orig[2];
3420017     dest.b[2] = orig[1];
3420018     dest.b[3] = orig[0];
3420019     //
3420020     return (dest.value);
3420021 }

```

### 95.3.6 lib/arpa/inet/ntohs.c

« Si veda la sezione 88.11.

```

3430001 #include <arpa/inet.h>
3430002 //-----
3430003 uint16_t
3430004 ntohs (uint16_t net16)
3430005 {
3430006     uint8_t *orig = (void *) &net16;
3430007     union
3430008     {
3430009         uint16_t value;
3430010         uint8_t b[2];
3430011     } dest;
3430012     //
3430013     // Convert: must revert byte order.
3430014     //
3430015     dest.b[0] = orig[1];
3430016     dest.b[1] = orig[0];
3430017     //
3430018     return (dest.value);
3430019 }

```

### 95.4 os32: «lib/dirent.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

3440001 #ifndef _DIRENT_H
3440002 #define _DIRENT_H      1
3440003
3440004 #include <sys/types.h> // ino_t
3440005 #include <limits.h>   // NAME_MAX
3440006
3440007 //-----
3440008 struct dirent
3440009 {
3440010     ino_t d_ino; // I-node number [1]
3440011     char d_name[NAME_MAX + 1]; // NAME_MAX + Null
3440012     // termination
3440013     __attribute__((packed));
3440014     //
3440015     // [1] The type 'ino_t' must be equal to 'uint16_t',
3440016     // because the directory inside the Minix 1 file
3440017     // system has exactly such size.
3440018     //
3440019     //-----
3440020 #define DOPEN_MAX OPEN_MAX/2 // <limits.h> [1]
3440021 //
3440022 // [1] DOPEN_MAX is not standard, but it is used to
3440023 // define how many directory slot to keep for open
3440024 // directories. As directory streams are opened as
3440025 // file descriptors, the sum of all kind of file
3440026 // open cannot be more than OPEN_MAX.
3440027 //-----

```

```

3440028 typedef struct
3440029 {
3440030     int fdn; // File descriptor number.
3440031     struct dirent dir; // Last directory item read.
3440032 } DIR;
3440033
3440034 extern DIR _directory_stream[]; // Defined inside
3440035 // 'lib/dirent/DIR.c'.
3440036 //-----
3440037 // Function prototypes.
3440038 //-----
3440039 int closedir (DIR * dp);
3440040 DIR *opendir (const char *name);
3440041 struct dirent *readdir (DIR * dp);
3440042 void rewinddir (DIR * dp);
3440043 //-----
3440044 #endif

```

95.4.1 lib/dirent/DIR.c ..... 765

95.4.2 lib/dirent/closedir.c ..... 765

95.4.3 lib/dirent/opendir.c ..... 766

95.4.4 lib/dirent/readdir.c ..... 767

95.4.5 lib/dirent/rewinddir.c ..... 768

### 95.4.1 lib/dirent/DIR.c

« Si veda la sezione 91.3.

```

3450001 #include <dirent.h>
3450002 //
3450003 // There must be room for at least 'DOPEN_MAX'
3450004 // elements.
3450005 //
3450006 DIR _directory_stream[DOPEN_MAX];
3450007
3450008 void
3450009 _dirent_directory_stream_setup (void)
3450010 {
3450011     int d;
3450012     //
3450013     for (d = 0; d < DOPEN_MAX; d++)
3450014     {
3450015         _directory_stream[d].fdn = -1;
3450016     }
3450017 }

```

### 95.4.2 lib/dirent/closedir.c

« Si veda la sezione 88.13.

```

3460001 #include <dirent.h>
3460002 #include <fcntl.h>
3460003 #include <sys/types.h>
3460004 #include <sys/stat.h>
3460005 #include <unistd.h>
3460006 #include <errno.h>
3460007 #include <stddef.h>
3460008 //-----
3460009 int
3460010 closedir (DIR * dp)
3460011 {
3460012     //
3460013     // Check for a valid argument
3460014     //
3460015     if (dp == NULL)
3460016     {
3460017         //
3460018         // Not a valid pointer.
3460019         //
3460020         errset (EBADF); // Invalid directory.
3460021         return (-1);
3460022     }
3460023     //
3460024     // Check if it is an open directory stream.
3460025     //
3460026     if (dp->fdn < 0)
3460027     {
3460028         //
3460029         // The stream is closed.
3460030         //
3460031         errset (EBADF); // Invalid directory.
3460032         return (-1);
3460033     }

```

```

3460034 //
3460035 // Close the file descriptor. If there is an error,
3460036 // the 'errno' variable will be set by 'close()'.
3460037 //
3460038 return (close (dp->fdn));
3460039 }

```

### 95.4.3 lib/dirent/ opendir.c

« Si veda la sezione 88.89.

```

3470001 #include <dirent.h>
3470002 #include <fcntl.h>
3470003 #include <stdio.h>
3470004 #include <sys/types.h>
3470005 #include <sys/stat.h>
3470006 #include <unistd.h>
3470007 #include <errno.h>
3470008 #include <stddef.h>
3470009 //-----
3470010 DIR *
3470011 opendir (const char *path)
3470012 {
3470013     int fdn;
3470014     int d;
3470015     DIR *dp;
3470016     struct stat file_status;
3470017 //
3470018 // Function 'opendir()' is used only for reading.
3470019 //
3470020 fdn = open (path, O_RDONLY);
3470021 //
3470022 // Check the file descriptor returned.
3470023 //
3470024 if (fdn < 0)
3470025 {
3470026 //
3470027 // The variable 'errno' is already set:
3470028 // EINVAL
3470029 // EMFILE
3470030 // ENFILE
3470031 //
3470032 errset (errno);
3470033 return (NULL);
3470034 }
3470035 //
3470036 // Set the 'FD_CLOEXEC' flag for that file
3470037 // descriptor.
3470038 //
3470039 if (fcntl (fdn, F_SETFD, FD_CLOEXEC) != 0)
3470040 {
3470041 //
3470042 // The variable 'errno' is already set:
3470043 // EBADF
3470044 //
3470045 errset (errno);
3470046 close (fdn);
3470047 return (NULL);
3470048 }
3470049 //
3470050 //
3470051 //
3470052 if (fstat (fdn, &file_status) != 0)
3470053 {
3470054 //
3470055 // Error should be already set.
3470056 //
3470057 errset (errno);
3470058 close (fdn);
3470059 return (NULL);
3470060 }
3470061 //
3470062 // Verify it is a directory
3470063 //
3470064 if (!S_ISDIR (file_status.st_mode))
3470065 {
3470066 //
3470067 // It is not a directory!
3470068 //
3470069 close (fdn);
3470070 errset (ENOTDIR); // Is not a directory.
3470071 return (NULL);
3470072 }
3470073 //
3470074 // A valid file descriptor is available: must find a
3470075 // free
3470076 // '_directory_stream[]' slot.

```

```

3470077 //
3470078 for (d = 0; d < DOPEN_MAX; d++)
3470079 {
3470080     if (_directory_stream[d].fdn < 0)
3470081     {
3470082 //
3470083 // Found a free slot: set it up.
3470084 //
3470085 dp = &(_directory_stream[d]);
3470086 dp->fdn = fdn;
3470087 //
3470088 // Return the directory pointer.
3470089 //
3470090 return (dp);
3470091 }
3470092 }
3470093 //
3470094 // If we are here, there was no free directory slot
3470095 // available.
3470096 //
3470097 close (fdn);
3470098 errset (EMFILE); // Too many file open.
3470099 return (NULL);
3470100 }

```

### 95.4.4 lib/dirent/ readdir.c

« Si veda la sezione 88.98.

```

3480001 #include <dirent.h>
3480002 #include <fcntl.h>
3480003 #include <sys/types.h>
3480004 #include <sys/stat.h>
3480005 #include <unistd.h>
3480006 #include <errno.h>
3480007 #include <stddef.h>
3480008 //-----
3480009 struct dirent *
3480010 readdir (DIR * dp)
3480011 {
3480012     ssize_t size;
3480013 //
3480014 // Check for a valid argument.
3480015 //
3480016 if (dp == NULL)
3480017 {
3480018 //
3480019 // Not a valid pointer.
3480020 //
3480021 errset (EBADF); // Invalid directory.
3480022 return (NULL);
3480023 }
3480024 //
3480025 // Check if it is an open directory stream.
3480026 //
3480027 if (dp->fdn < 0)
3480028 {
3480029 //
3480030 // The stream is closed.
3480031 //
3480032 errset (EBADF); // Invalid directory.
3480033 return (NULL);
3480034 }
3480035 //
3480036 // Read the directory.
3480037 //
3480038 size = read (dp->fdn, &(dp->dir), (size_t) 16);
3480039 //
3480040 // Fix the null termination, if the name is very
3480041 // long.
3480042 //
3480043 dp->dir.d_name[NAME_MAX] = '\0';
3480044 //
3480045 // Check what was read.
3480046 //
3480047 if (size == 0)
3480048 {
3480049 //
3480050 // End of directory, but it is not an error.
3480051 //
3480052 return (NULL);
3480053 }
3480054 //
3480055 if (size < 0)
3480056 {
3480057 //
3480058 // This is an error. The variable 'errno' is

```



```

3480059 // already set.
3480060 //
3480061 errset (errno);
3480062 return (NULL);
3480063 }
3480064 //
3480065 if (dp->dir.d_ino == 0)
3480066 {
3480067 //
3480068 // This is a null directory record.
3480069 // Should try to read the next one.
3480070 //
3480071 return (readdir (dp));
3480072 }
3480073 //
3480074 if (strlen (dp->dir.d_name) == 0)
3480075 {
3480076 //
3480077 // This is a bad directory record: try to read
3480078 // next.
3480079 //
3480080 return (readdir (dp));
3480081 }
3480082 //
3480083 // A valid directory record should be available now.
3480084 //
3480085 return (&(dp->dir));
3480086 }

```

### 95.4.5 lib/dirent/rewinddir.c

« Si veda la sezione 88.101.

```

3490001 #include <dirent.h>
3490002 #include <fcntl.h>
3490003 #include <sys/types.h>
3490004 #include <sys/stat.h>
3490005 #include <unistd.h>
3490006 #include <errno.h>
3490007 #include <stddef.h>
3490008 #include <stdio.h>
3490009 //-----
3490010 void
3490011 rewinddir (DIR * dp)
3490012 {
3490013 FILE *fp;
3490014 //
3490015 // Check for a valid argument.
3490016 //
3490017 if (dp == NULL)
3490018 {
3490019 //
3490020 // Nothing to rewind, and no error to set.
3490021 //
3490022 return;
3490023 }
3490024 //
3490025 // Check if it is an open directory stream.
3490026 //
3490027 if (dp->fdn < 0)
3490028 {
3490029 //
3490030 // The stream is closed.
3490031 // Nothing to rewind, and no error to set.
3490032 //
3490033 return;
3490034 }
3490035 //
3490036 //
3490037 //
3490038 fp = &_stream[dp->fdn];
3490039 //
3490040 rewind (fp);
3490041 }

```

### 95.5 os32: «lib/errno.h»

« Si veda la sezione 88.20.

```

3500001 #ifndef _ERRNO_H
3500002 #define _ERRNO_H 1
3500003 //-----
3500004 #include <limits.h>
3500005 #include <string.h>
3500006 #include <sys/os32.h>
3500007 #include <kernel/lib_k.h>
3500008

```

```

3500009 //-----
3500010 // The variable 'errno' is standard, but 'errln' and
3500011 // 'errfn' are added to keep track of the error source.
3500012 // Variable 'errln' is used to save the source file
3500013 // line number; variable 'errfn' is used to save the
3500014 // source file name. To set these variable in a
3500015 // consistent way it is also added a macroinstruction:
3500016 // 'errset'.
3500017 //-----
3500018 extern int errno;
3500019 extern int errln;
3500020 extern char errfn[PATH_MAX];
3500021 //
3500022 #define errset(e) \
3500023 (errln = __LINE__, \
3500024  strncpy (errfn, __FILE__, PATH_MAX), \
3500025  errno = e)
3500026 //-----
3500027 // Standard POSIX 'errno' macro variables.
3500028 //-----
3500029 #define E2BIG 1 // Argument list too
3500030 // long.
3500031 #define EACCES 2 // Permission denied.
3500032 #define EADDRINUSE 3 // Address in use.
3500033 #define EADDRNOTAVAIL 4 // Address not
3500034 // available.
3500035 #define EAFNOSUPPORT 5 // Address family not
3500036 // supported.
3500037 #define EAGAIN 6 // Resource
3500038 // unavailable, try
3500039 // again.
3500040 #define EALREADY 7 // Connection already
3500041 // in progress.
3500042 #define EBADF 8 // Bad file
3500043 // descriptor.
3500044 #define EBADMSG 9 // Bad message.
3500045 #define EBUSY 10 // Device or resource
3500046 // busy.
3500047 #define ECANCELED 11 // Operation canceled.
3500048 #define ECHILD 12 // No child processes.
3500049 #define ECONNABORTED 13 // Connection aborted.
3500050 #define ECONNREFUSED 14 // Connection refused.
3500051 #define ECONNRESET 15 // Connection reset.
3500052 #define EDEADLK 16 // Resource deadlock
3500053 // would occur.
3500054 #define EDESTADDRREQ 17 // Destination address
3500055 // required.
3500056 #define EDOM 18 // Mathematics
3500057 // argument out of
3500058 // domain of
3500059 // function.
3500060 #define EDQUOT 19 // Reserved.
3500061 #define EEXIST 20 // File exists.
3500062 #define EFAULT 21 // Bad address.
3500063 #define EFBIG 22 // File too large.
3500064 #define EHOSTUNREACH 23 // Host is
3500065 // unreachable.
3500066 #define EIDRM 24 // Identifier removed.
3500067 #define EILSEQ 25 // Illegal byte
3500068 // sequence.
3500069 #define EINPROGRESS 26 // Operation in
3500070 // progress.
3500071 #define EINTR 27 // Interrupted
3500072 // function.
3500073 #define EINVAL 28 // Invalid argument.
3500074 #define EIO 29 // I/O error.
3500075 #define EISCONN 30 // Socket is
3500076 // connected.
3500077 #define EISDIR 31 // Is a directory.
3500078 #define ELOOP 32 // Too many levels of
3500079 // symbolic links.
3500080 #define EMFILE 33 // Too many open
3500081 // files.
3500082 #define EMLINK 34 // Too many links.
3500083 #define EMSGSIZE 35 // Message too large.
3500084 #define EMULTIHOP 36 // Reserved.
3500085 #define ENAMETOOLONG 37 // Filename too long.
3500086 #define ENETDOWN 38 // Network is down.
3500087 #define ENETRESET 39 // Connection aborted
3500088 // by network.
3500089 #define ENETUNREACH 40 // Network
3500090 // unreachable.
3500091 #define ENFILE 41 // Too many files open
3500092 // in system.
3500093 #define ENOBUFS 42 // No buffer space
3500094 // available.
3500095 #define ENODATA 43 // No message is

```

```

350096 // available on the
350097 // stream head
350098 // read queue.
350099 #define ENODEV 44 // No such device.
350100 #define ENOENT 45 // No such file or
350101 // directory.
350102 #define ENOEXEC 46 // Executable file
350103 // format error.
350104 #define ENOLCK 47 // No locks available.
350105 #define ENOLINK 48 // Reserved.
350106 #define ENOMEM 49 // Not enough space.
350107 #define ENOMSG 50 // No message of the
350108 // desired type.
350109 #define ENOPROTOPT 51 // Protocol not
350110 // available.
350111 #define ENOSPC 52 // No space left on
350112 // device.
350113 #define ENOSR 53 // No stream
350114 // resources.
350115 #define ENOSTR 54 // Not a stream.
350116 #define ENOSYS 55 // Function not
350117 // supported.
350118 #define ENOTCONN 56 // The socket is not
350119 // connected.
350120 #define ENOTDIR 57 // Not a directory.
350121 #define ENOTEMPTY 58 // Directory not
350122 // empty.
350123 #define ENOTSOCK 59 // Not a socket.
350124 #define ENOTSUP 60 // Not supported.
350125 #define ENOTTY 61 // Inappropriate I/O
350126 // control operation.
350127 #define ENXIO 62 // No such device or
350128 // address.
350129 #define EOPNOTSUPP 63 // Operation not
350130 // supported on
350131 // socket.
350132 #define EOVERFLOW 64 // Value too large to
350133 // be stored in data
350134 // type.
350135 #define EPERM 65 // Operation not
350136 // permitted.
350137 #define EPIPE 66 // Broken pipe.
350138 #define EPROTO 67 // Protocol error.
350139 #define EPROTONOSUPPORT 68 // Protocol not
350140 // supported.
350141 #define EPROTOTYPE 69 // Protocol wrong type
350142 // for socket.
350143 #define ERANGE 70 // Result too large.
350144 #define EROFS 71 // Read-only file
350145 // system.
350146 #define ESPIPE 72 // Invalid seek.
350147 #define ESRCH 73 // No such process.
350148 #define ESTALE 74 // Reserved.
350149 #define ETIME 75 // Stream ioctl()
350150 // timeout.
350151 #define ETIMEDOUT 76 // Connection timed
350152 // out.
350153 #define ETXTBSY 77 // Text file busy.
350154 #define EWOULDBLOCK 78 // Operation would
350155 // block (may be the
350156 // same as EAGAIN).
350157 #define EXDEV 79 // Cross-device link.
350158 //-----
350159 // Added os32 errors.
350160 //-----
350161 #define EUNKNOWN (-1) // Unknown
350162 // error.
350163 #define E_NO_MEDIUM 80 // No medium
350164 // found.
350165 #define E_MEDIUM 81 // Medium
350166 // reported
350167 // error.
350168 #define E_FILE_TYPE 82 // File type
350169 // not
350170 // compatible.
350171 #define E_ROOT_INODE_NOT_CACHED 83 // The root
350172 // directory
350173 // inode is
350174 // not cached.
350175 #define E_CANNOT_READ_SUPERBLOCK 84 // Cannot read
350176 // super
350177 // block.
350178 #define E_MAP_INODE_TOO_BIG 85 // Map inode
350179 // too big.
350180 #define E_MAP_ZONE_TOO_BIG 86 // Map zone
350181 // too big.
350182 #define E_DATA_ZONE_TOO_BIG 87 // Data zone

```

```

350183 // too big.
350184 #define E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE 88 // Cannot find
350185 // root
350186 // device.
350187 #define E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE 89 // Cannot find
350188 // root inode.
350189 #define E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED 90 // File type
350190 // unsupported.
350191 #define E_ENV_TOO_BIG 91 // Environment
350192 // too big.
350193 #define E_LIMIT 92 // Exceeded
350194 // implementa-
350195 // tion limits.
350196 #define E_NOT_MOUNTED 93 // Not
350197 // mounted.
350198 #define E_NOT_IMPLEMENTED 94 // Not
350199 // implemented.
350200 #define E_HARDWARE_FAULT 95 // Hardware
350201 // fault.
350202 #define E_DRIVER_FAULT 96 // Driver
350203 // fault.
350204 #define E_PIPE_FULL 97 // Pipe full.
350205 #define E_PIPE_EMPTY 98 // Pipe empty.
350206 #define E_PART_TYPE_NOT_MINIX 99 // Not a Minix
350207 // partition
350208 // type.
350209 #define E_FS_TYPE_NOT_SUPPORTED 100 // File system
350210 // type not
350211 // supported.
350212 #define E_PDU_TOO_BIG 101 // PDU too
350213 // big.
350214 #define E_ARP_MISSING 102 // ARP missing
350215 // address.
350216 //-----
350217 // Default descriptions for errors.
350218 //-----
350219 #define TEXT_E2BIG "Argument list too long."
350220 #define TEXT_EACCES "Permission denied."
350221 #define TEXT_EADDRINUSE "Address in use."
350222 #define TEXT_EADDRNOTAVAIL "Address not available."
350223 #define TEXT_EAFNOSUPPORT "Address family not " \
350224 "supported."
350225 #define TEXT_EAGAIN "Resource unavailable, " \
350226 "try again."
350227 #define TEXT_EALREADY "Connection already in " \
350228 "progress."
350229 #define TEXT_EBADF "Bad file descriptor."
350230 #define TEXT_EBADMSG "Bad message."
350231 #define TEXT_EBUSY "Device or resource busy."
350232 #define TEXT_ECANCELED "Operation canceled."
350233 #define TEXT_ECHILD "No child processes."
350234 #define TEXT_ECONNABORTED "Connection aborted."
350235 #define TEXT_ECONNREFUSED "Connection refused."
350236 #define TEXT_ECONNRESET "Connection reset."
350237 #define TEXT_EDEADLK "Resource deadlock " \
350238 "would occur."
350239 #define TEXT_EDESTADDRREQ "Destination address " \
350240 "required."
350241 #define TEXT_EDOM "Mathematics argument " \
350242 "out of " \
350243 "domain of function."
350244 #define TEXT_EDQUOT "Reserved error: EDQUOT"
350245 #define TEXT_EEXIST "File exists."
350246 #define TEXT_EFAULT "Bad address."
350247 #define TEXT_EFBIG "File too large."
350248 #define TEXT_EHOSTUNREACH "Host is unreachable."
350249 #define TEXT_EIDRM "Identifier removed."
350250 #define TEXT_EILSEQ "Illegal byte sequence."
350251 #define TEXT_EINPROGRESS "Operation in progress."
350252 #define TEXT_EINTR "Interrupted function."
350253 #define TEXT_EINVAL "Invalid argument."
350254 #define TEXT_EIO "I/O error."
350255 #define TEXT_EISCONN "Socket is connected."
350256 #define TEXT_EISDIR "Is a directory."
350257 #define TEXT_ELOOP "Too many levels of " \
350258 "symbolic links."
350259 #define TEXT_EMFILE "Too many open files."
350260 #define TEXT_EMLINK "Too many links."
350261 #define TEXT_EMSGSIZE "Message too large."
350262 #define TEXT_EMULTIHOP "Reserved error: " \
350263 "EMULTIHOP"
350264 #define TEXT_ENAMETOOLONG "Filename too long."
350265 #define TEXT_ENETDOWN "Network is down."
350266 #define TEXT_ENETRESET "Connection aborted by " \
350267 "network."
350268 #define TEXT_ENETUNREACH "Network unreachable."
350269 #define TEXT_ENFILE "Too many files open " \

```

```

3500270 "in system."
3500271 #define TEXT_ENOBUFFS "No buffer space " \
3500272 "available."
3500273 #define TEXT_ENODATA "No message is " \
3500274 "available on the " \
3500275 "stream head read queue."
3500276 #define TEXT_ENODEV "No such device."
3500277 #define TEXT_ENOENT "No such file or " \
3500278 "directory."
3500279 #define TEXT_ENOEXEC "Executable file " \
3500280 "format error."
3500281 #define TEXT_ENOLCK "No locks available."
3500282 #define TEXT_ENOLINK "Reserved error: ENOLINK"
3500283 #define TEXT_ENOMEM "Not enough space."
3500284 #define TEXT_ENOMSG "No message of the " \
3500285 "desired type."
3500286 #define TEXT_ENOPROTOOPT "Protocol not available."
3500287 #define TEXT_ENOSPC "No space left on device."
3500288 #define TEXT_ENOSR "No stream resources."
3500289 #define TEXT_ENOSTR "Not a stream."
3500290 #define TEXT_ENOSYS "Function not supported."
3500291 #define TEXT_ENOTCONN "The socket is not " \
3500292 "connected."
3500293 #define TEXT_ENOTDIR "Not a directory."
3500294 #define TEXT_ENOTEMPTY "Directory not empty."
3500295 #define TEXT_ENOTSOCK "Not a socket."
3500296 #define TEXT_ENOTSUP "Not supported."
3500297 #define TEXT_ENOTTY "Inappropriate I/O " \
3500298 "control operation."
3500299 #define TEXT_ENXIO "No such device or " \
3500300 "address."
3500301 #define TEXT_EOPNOTSUPP "Operation not " \
3500302 "supported on socket."
3500303 #define TEXT_EOVERFLOW "Value too large to be " \
3500304 "stored in data type."
3500305 #define TEXT_EPERM "Operation not permitted."
3500306 #define TEXT_EPIPE "Broken pipe."
3500307 #define TEXT_EPROTO "Protocol error."
3500308 #define TEXT_EPROTONOSUPPORT "Protocol not supported."
3500309 #define TEXT_EPROTOTYPE "Protocol wrong type " \
3500310 "for socket."
3500311 #define TEXT_ERANGE "Result too large."
3500312 #define TEXT_EROFS "Read-only file system."
3500313 #define TEXT_ESPIPE "Invalid seek."
3500314 #define TEXT_ESRCH "No such process."
3500315 #define TEXT_ESTALE "Reserved error: ESTALE"
3500316 #define TEXT_ETIME "Stream ioctl() timeout."
3500317 #define TEXT_ETIMEDOUT "Connection timed out."
3500318 #define TEXT_ETXTBSY "Text file busy."
3500319 #define TEXT_EWOULDBLOCK "Operation would block."
3500320 #define TEXT_EXDEV "Cross-device link."
3500321 //-----
3500322 #define TEXT_EUNKNOWN \
3500323 "Unknown error."
3500324 #define TEXT_E_NO_MEDIUM \
3500325 "No medium found."
3500326 #define TEXT_E_MEDIUM \
3500327 "Medium reported error"
3500328 #define TEXT_E_FILE_TYPE \
3500329 "File type not compatible."
3500330 #define TEXT_E_ROOT_INODE_NOT_CACHED \
3500331 "The root directory inode is not cached."
3500332 #define TEXT_E_CANNOT_READ_SUPERBLOCK \
3500333 "Cannot read super block."
3500334 #define TEXT_E_MAP_INODE_TOO_BIG \
3500335 "Map inode too big."
3500336 #define TEXT_E_MAP_ZONE_TOO_BIG \
3500337 "Map zone too big."
3500338 #define TEXT_E_DATA_ZONE_TOO_BIG \
3500339 "Data zone too big."
3500340 #define TEXT_E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE \
3500341 "Cannot find root device."
3500342 #define TEXT_E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE \
3500343 "Cannot find root inode."
3500344 #define TEXT_E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED \
3500345 "File type unsupported."
3500346 #define TEXT_E_ENV_TOO_BIG \
3500347 "Environment too big."
3500348 #define TEXT_E_LIMIT \
3500349 "Exceeded implementation limits."
3500350 #define TEXT_E_NOT_MOUNTED \
3500351 "Not mounted."
3500352 #define TEXT_E_NOT_IMPLEMENTED \
3500353 "Not implemented."
3500354 #define TEXT_E_HARDWARE_FAULT \
3500355 "Hardware fault."
3500356 #define TEXT_E_DRIVER_FAULT \

```

```

3500357 "Driver fault."
3500358 #define TEXT_E_PIPE_FULL \
3500359 "Pipe full."
3500360 #define TEXT_E_PIPE_EMPTY \
3500361 "Pipe empty."
3500362 #define TEXT_E_PART_TYPE_NOT_MINIX \
3500363 "Not a Minix partition type."
3500364 #define TEXT_E_FS_TYPE_NOT_SUPPORTED \
3500365 "File system type not supported."
3500366 #define TEXT_E_PDU_TOO_BIG \
3500367 "PDU too big."
3500368 #define TEXT_E_ARP_MISSING \
3500369 "ARP missing address."
3500370 //-----
3500371 #endif

```

95.5.1 lib/errno/errno.c ..... 773

95.5.1 lib/errno/errno.c

Si veda la sezione 88.20.

```

3510001 //-----
3510002 // This file does not include the 'errno.h' header,
3510003 // because here 'errno' should not be declared as an
3510004 // extern variable!
3510005 //-----
3510006 #include <limits.h>
3510007 //-----
3510008 // The variable 'errno' is standard, but 'errln' and
3510009 // 'errfn' are added to keep track of the error source.
3510010 // Variable 'errln' is used to save the source file
3510011 // line number; variable 'errfn' is used to save the
3510012 // source file name.
3510013 // To set these variable in a consistent way it is
3510014 // also added a macroinstruction: 'errset'.
3510015 //-----
3510016 int errno;
3510017 int errln;
3510018 char errfn[PATH_MAX];
3510019 //-----

```

95.6 os32: «lib/fcntl.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

3520001 #ifndef _FCNTL_H
3520002 #define _FCNTL_H 1
3520003
3520004 #include <sys/types.h> // mode_t
3520005 // off_t
3520006 // pid_t
3520007 //-----
3520008 // Values for the second parameter of function
3520009 // 'fcntl()'.
3520010 //-----
3520011 #define F_DUPFD 0 // Duplicate file
3520012 // descriptor.
3520013 #define F_GETFD 1 // Get file descriptor
3520014 // flags.
3520015 #define F_SETFD 2 // Set file descriptor
3520016 // flags.
3520017 #define F_GETFL 3 // Get file status
3520018 // flags.
3520019 #define F_SETFL 4 // Set file status
3520020 // flags.
3520021 #define F_GETLK 5 // Get record locking
3520022 // information.
3520023 #define F_SETLK 6 // Set record locking
3520024 // information.
3520025 #define F_SETLKW 7 // Set record locking
3520026 // information;
3520027 // wait if blocked.
3520028 #define F_GETOWN 8 // Set owner of
3520029 // socket.
3520030 #define F_SETOWN 9 // Get owner of
3520031 // socket.
3520032 //-----
3520033 // Flags to be set with:
3520034 // fcntl (fd, F_SETFD, ...);
3520035 //-----
3520036 #define FD_CLOEXEC 1 // Close the file
3520037 // descriptor upon
3520038 // execution of an
3520039 // exec() family
3520040 // function.
3520041 //-----

```

```

352042 // Values for type 'l_type', used for record locking
352043 // with 'fcntl()'.
352044 //-----
352045 #define F_RDLCK      0      // Read lock.
352046 #define F_WRLCK     1      // Write lock.
352047 #define F_UNLCK     2      // Remove lock.
352048 //-----
352049 // Flags for file creation, in place of 'oflag'
352050 // parameter for function 'open()'.
352051 //-----
352052 #define O_CREAT      000010 // Create file if it
352053 // does not exist.
352054 #define O_EXCL      000020 // Exclusive use flag.
352055 #define O_NOCTTY    000040 // Do not assign a
352056 // controlling
352057 // terminal.
352058 #define O_TRUNC     000100 // Truncation flag.
352059 //-----
352060 // Flags for the file status, used with 'open()' and
352061 // 'fcntl()'.
352062 //-----
352063 #define O_APPEND    000200 // Write append.
352064 #define O_DSYNC    000400 // Synchronized write
352065 // operations.
352066 #define O_NONBLOCK  001000 // Non-blocking mode.
352067 #define O_RSYNC    002000 // Synchronized read
352068 // operations.
352069 #define O_SYNC      004000 // Synchronized read
352070 // and write.
352071 //-----
352072 // File access mask selection.
352073 //-----
352074 #define O_ACCMODE   000003 // Mask to select the
352075 // last three bits,
352076 // used to specify the
352077 // main access
352078 // modes: read, write
352079 // and both.
352080 //-----
352081 // Main access modes.
352082 //-----
352083 #define O_RDONLY    000001 // Read.
352084 #define O_WRONLY    000002 // Write.
352085 #define O_RDWR     (O_RDONLY | O_WRONLY) // [1]
352086 //
352087 // [1] Both read and write.
352088 //
352089 //-----
352090 // Structure 'flock', used to file lock for POSIX
352091 // standard. It is not used inside os32.
352092 //-----
352093 struct flock
352094 {
352095     short int l_type; // Type of lock: F_RDLCK,
352096 // F_WRLCK, or F_UNLCK.
352097     short int l_whence; // Start reference point.
352098     off_t l_start; // Offset, from 'l_whence',
352099 // for the area start.
352100     off_t l_len; // Locked area size. Zero means up to
352101 // the end of the file.
352102     pid_t l_pid; // The process id blocking the area.
352103 };
352104 //-----
352105 // Function prototypes.
352106 //-----
352107 int creat (const char *path, mode_t mode);
352108 int fcntl (int fdn, int cmd, ...);
352109 int open (const char *path, int oflags, ...);
352110 //-----
352111
352112 #endif

```

95.6.1 lib/fcntl/creat.c ..... 774

95.6.2 lib/fcntl/fcntl.c ..... 775

95.6.3 lib/fcntl/open.c ..... 775

### 95.6.1 lib/fcntl/creat.c

«

Si veda la sezione 88.14.

```

353000 #include <fcntl.h>
353001 #include <sys/types.h>
353002 //-----
353003 int
353004 creat (const char *path, mode_t mode)
353005 {

```

```

353007     return (open (path, O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, mode));
353008 }

```

### 95.6.2 lib/fcntl/fcntl.c

Si veda la sezione 87.18.

«

```

354001 #include <fcntl.h>
354002 #include <stdarg.h>
354003 #include <stddef.h>
354004 #include <string.h>
354005 #include <errno.h>
354006 #include <sys/os32.h>
354007 #include <limits.h>
354008 //-----
354009 int
354010 fcntl (int fdn, int cmd, ...)
354011 {
354012     va_list ap;
354013     sysmsg_fcntl_t msg;
354014     va_start (ap, cmd);
354015     //
354016     // Well known arguments.
354017     //
354018     msg.fdn = fdn;
354019     msg.cmd = cmd;
354020     //
354021     // Select other arguments.
354022     //
354023     switch (cmd)
354024     {
354025     case F_DUPFD:
354026     case F_SETFD:
354027     case F_SETFL:
354028         msg.arg = va_arg (ap, int);
354029         break;
354030     case F_GETFD:
354031     case F_GETFL:
354032         break;
354033     case F_GETOWN:
354034     case F_SETOWN:
354035     case F_GETLK:
354036     case F_SETLK:
354037     case F_SETLKW:
354038         errset (E_NOT_IMPLEMENTED); // Not
354039         // implemented.
354040         return (-1);
354041     default:
354042         errset (EINVAL); // Not implemented.
354043         return (-1);
354044     }
354045     //
354046     // Do the system call.
354047     //
354048     sys (SYS_FCNTL, &msg, (sizeof msg));
354049     errno = msg.errno;
354050     errln = msg.errln;
354051     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
354052     return (msg.ret);
354053 }

```

### 95.6.3 lib/fcntl/open.c

Si veda la sezione 87.37.

«

```

355001 #include <fcntl.h>
355002 #include <stdarg.h>
355003 #include <stddef.h>
355004 #include <string.h>
355005 #include <errno.h>
355006 #include <sys/os32.h>
355007 #include <limits.h>
355008 //-----
355009 int
355010 open (const char *path, int oflags, ...)
355011 {
355012     va_list ap;
355013     sysmsg_open_t msg;
355014     va_start (ap, oflags);
355015     msg.path = path;
355016     msg.flags = oflags;
355017     msg.mode = va_arg (ap, mode_t);
355018     sys (SYS_OPEN, &msg, (sizeof msg));
355019     errno = msg.errno;
355020     errln = msg.errln;
355021     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
355022     return (msg.ret);

```

```
350021 }
350022 }
```

## 95.7 os32: «lib/grp.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```
350001 #ifndef _GRP_H
350002 #define _GRP_H 1
350003 //-----
350004 #include <restrict.h>
350005 #include <sys/types.h> // gid_t, uid_t
350006 //-----
350007 #define GR_MEM_MAX 32
350008 struct group
350009 {
350010     char *gr_name;
350011     char *gr_passwd;
350012     gid_t gr_gid;
350013     char *gr_mem[GR_MEM_MAX];
350014 };
350015 //-----
350016 struct group *getgrnt (void);
350017 void setgrnt (void);
350018 void endgrnt (void);
350019 struct group *getgrnam (const char *name);
350020 struct group *getgrgid (gid_t gid);
350021 //-----
350022 #endif
```

### 95.7.1 lib/grp/grent.c ..... 776

#### 95.7.1 lib/grp/grent.c

« Si veda la sezione 88.53.

```
357001 #include <grp.h>
357002 #include <stdio.h>
357003 #include <string.h>
357004 #include <stdlib.h>
357005 //-----
357006 static char buffer[BUFSIZ];
357007 static struct group gr;
357008 static FILE *fp = NULL;
357009 //-----
357010 struct group *
357011 getgrnt (void)
357012 {
357013     void *pstatus;
357014     char *char_gid;
357015     int i;
357016     //
357017     if (fp == NULL)
357018     {
357019         fp = fopen ("/etc/group", "r");
357020         if (fp == NULL)
357021         {
357022             return NULL;
357023         }
357024     }
357025     //
357026     pstatus = fgets (buffer, BUFSIZ, fp);
357027     if (pstatus == NULL)
357028     {
357029         return (NULL);
357030     }
357031     //
357032     // The parse is made with 'strtok()'. Please notice
357033     // that
357034     // 'strtok()' will not parse a line like the
357035     // following:
357036     // user:233:
357037     // The password field *must* have something,
357038     // otherwise the
357039     // GID will take the password place.
357040     // 'strtok()' will consider ':' the same as ':'!
357041     //
357042     gr.gr_name = strtok (buffer, ":");
357043     gr.gr_passwd = strtok (NULL, ":");
357044     char_gid = strtok (NULL, ":");
357045     for (i = 0; i < GR_MEM_MAX; i++)
357046     {
357047         gr.gr_mem[i] = strtok (NULL, "\n");
357048     }
357049     gr.gr_gid = (gid_t) atoi (char_gid);
357050     //
357051     return (&gr);
357052 }
```

```
357053 //-----
357054 void
357055 endgrnt (void)
357056 {
357057     int status;
357058     //
357059     if (fp != NULL)
357060     {
357061         status = fclose (fp);
357062         if (status != 0)
357063         {
357064             perror (NULL);
357065             fp = NULL;
357066         }
357067     }
357068 }
357069 //-----
357070 void
357071 setgrnt (void)
357072 {
357073     if (fp != NULL)
357074     {
357075         rewind (fp);
357076     }
357077 }
357078 //-----
357079 struct group *
357080 getgrnam (const char *name)
357081 {
357082     struct group *gr;
357083     //
357084     setgrnt ();
357085     //
357086     for (;;)
357087     {
357088         gr = getgrnt ();
357089         if (gr == NULL)
357090         {
357091             return (NULL);
357092         }
357093         if (strcmp (gr->gr_name, name) == 0)
357094         {
357095             return (gr);
357096         }
357097     }
357098 }
357099 //-----
357100 struct group *
357101 getgrgid (gid_t gid)
357102 {
357103     struct group *gr;
357104     //
357105     setgrnt ();
357106     //
357107     for (;;)
357108     {
357109         gr = getgrnt ();
357110         if (gr == NULL)
357111         {
357112             return (NULL);
357113         }
357114         if (gr->gr_gid == gid)
357115         {
357116             return (gr);
357117         }
357118     }
357119 }
357120 //-----
357121 }
357122 }
```

## 95.8 os32: «lib/inttypes.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```
358001 #ifndef _INTTYPES_H
358002 #define _INTTYPES_H 1
358003 //-----
358004 #include <stdint.h>
358005 #include <wchar_t.h>
358006 #include <restrict.h>
358007 //-----
358008 typedef struct
358009 {
358010     intmax_t quot;
358011     intmax_t rem;
```

«

```

3580012 } imaxdiv_t;
3580013 //
3580014 imaxdiv_t imaxdiv (intmax_t numer, intmax_t denom);
3580015 //-----
3580016 // Output typesetting.
3580017 //-----
3580018 #define PRId8      "d"
3580019 #define PRId16     "d"
3580020 #define PRId32     "d"
3580021 #define PRId64     "lld"
3580022 //
3580023 #define PRIdLEAST8 "d"
3580024 #define PRIdLEAST16 "d"
3580025 #define PRIdLEAST32 "d"
3580026 #define PRIdLEAST64 "lld"
3580027 //
3580028 #define PRIdFAST8  "d"
3580029 #define PRIdFAST16 "d"
3580030 #define PRIdFAST32 "d"
3580031 #define PRIdFAST64 "lld"
3580032 //
3580033 #define PRIdMAX    "lld"
3580034 #define PRIdPTR    "d"
3580035 //
3580036 #define PRIi8      "i"
3580037 #define PRIi16     "i"
3580038 #define PRIi32     "i"
3580039 #define PRIi64     "lli"
3580040 //
3580041 #define PRIiLEAST8 "i"
3580042 #define PRIiLEAST16 "i"
3580043 #define PRIiLEAST32 "i"
3580044 #define PRIiLEAST64 "lli"
3580045 //
3580046 #define PRIiFAST8  "i"
3580047 #define PRIiFAST16 "i"
3580048 #define PRIiFAST32 "i"
3580049 #define PRIiFAST64 "lli"
3580050 //
3580051 #define PRIiMAX    "lli"
3580052 #define PRIiPTR    "i"
3580053 //
3580054 #define PRId8      "b" // PRId... is not
3580055 // standard!
3580056 #define PRId16     "b" //
3580057 #define PRId32     "b" //
3580058 #define PRId64     "llb" //
3580059 //
3580060 #define PRIdLEAST8 "b" //
3580061 #define PRIdLEAST16 "b" //
3580062 #define PRIdLEAST32 "b" //
3580063 #define PRIdLEAST64 "llb" //
3580064 //
3580065 #define PRIdFAST8  "b" //
3580066 #define PRIdFAST16 "b" //
3580067 #define PRIdFAST32 "b" //
3580068 #define PRIdFAST64 "llb" //
3580069 //
3580070 #define PRIdMAX    "llb" //
3580071 #define PRIdPTR    "b" //
3580072 //
3580073 #define PRIo8      "o"
3580074 #define PRIo16     "o"
3580075 #define PRIo32     "o"
3580076 #define PRIo64     "llo"
3580077 //
3580078 #define PRIoLEAST8 "o"
3580079 #define PRIoLEAST16 "o"
3580080 #define PRIoLEAST32 "o"
3580081 #define PRIoLEAST64 "llo"
3580082 //
3580083 #define PRIoFAST8  "o"
3580084 #define PRIoFAST16 "o"
3580085 #define PRIoFAST32 "o"
3580086 #define PRIoFAST64 "llo"
3580087 //
3580088 #define PRIoMAX    "llo"
3580089 #define PRIoPTR    "o"
3580090 //
3580091 #define PRIu8      "u"
3580092 #define PRIu16     "u"
3580093 #define PRIu32     "u"
3580094 #define PRIu64     "llu"
3580095 //
3580096 #define PRIuLEAST8 "u"
3580097 #define PRIuLEAST16 "u"
3580098 #define PRIuLEAST32 "u"

```

```

3580099 #define PRIuLEAST64 "llu"
3580100 //
3580101 #define PRIuFAST8  "u"
3580102 #define PRIuFAST16 "u"
3580103 #define PRIuFAST32 "u"
3580104 #define PRIuFAST64 "llu"
3580105 //
3580106 #define PRIuMAX    "llu"
3580107 #define PRIuPTR    "u"
3580108 //
3580109 #define PRIx8      "x"
3580110 #define PRIx16     "x"
3580111 #define PRIx32     "x"
3580112 #define PRIx64     "llx"
3580113 //
3580114 #define PRIxLEAST8 "x"
3580115 #define PRIxLEAST16 "x"
3580116 #define PRIxLEAST32 "x"
3580117 #define PRIxLEAST64 "llx"
3580118 //
3580119 #define PRIxFAST8  "x"
3580120 #define PRIxFAST16 "x"
3580121 #define PRIxFAST32 "x"
3580122 #define PRIxFAST64 "llx"
3580123 //
3580124 #define PRIxMAX    "llx"
3580125 #define PRIxPTR    "x"
3580126 //
3580127 #define PRIX8      "X"
3580128 #define PRIX16     "X"
3580129 #define PRIX32     "X"
3580130 #define PRIX64     "llX"
3580131 //
3580132 #define PRIXLEAST8 "X"
3580133 #define PRIXLEAST16 "X"
3580134 #define PRIXLEAST32 "X"
3580135 #define PRIXLEAST64 "llX"
3580136 //
3580137 #define PRIXFAST8  "X"
3580138 #define PRIXFAST16 "X"
3580139 #define PRIXFAST32 "X"
3580140 #define PRIXFAST64 "llX"
3580141 //
3580142 #define PRIXMAX    "llX"
3580143 #define PRIXPTR    "X"
3580144 //-----
3580145 // Input scan and evaluation.
3580146 //-----
3580147 #define SCNd8      "hhd"
3580148 #define SCNd16     "hd"
3580149 #define SCNd32     "d"
3580150 #define SCNd64     "lld"
3580151 //
3580152 #define SCNdLEAST8 "hhd"
3580153 #define SCNdLEAST16 "hd"
3580154 #define SCNdLEAST32 "d"
3580155 #define SCNdLEAST64 "lld"
3580156 //
3580157 #define SCNdFAST8  "hhd"
3580158 #define SCNdFAST16 "d"
3580159 #define SCNdFAST32 "d"
3580160 #define SCNdFAST64 "lld"
3580161 //
3580162 #define SCNdMAX    "lld"
3580163 #define SCNdPTR    "d"
3580164 //
3580165 #define SCNi8      "hhi"
3580166 #define SCNi16     "hi"
3580167 #define SCNi32     "i"
3580168 #define SCNi64     "lli"
3580169 //
3580170 #define SCNiLEAST8 "hhi"
3580171 #define SCNiLEAST16 "hi"
3580172 #define SCNiLEAST32 "i"
3580173 #define SCNiLEAST64 "lli"
3580174 //
3580175 #define SCNiFAST8  "hhi"
3580176 #define SCNiFAST16 "i"
3580177 #define SCNiFAST32 "i"
3580178 #define SCNiFAST64 "lli"
3580179 //
3580180 #define SCNiMAX    "lli"
3580181 #define SCNiPTR    "i"
3580182 //
3580183 #define SCNb8      "hhb" // SCNb... is not
3580184 // standard!
3580185 #define SCNb16     "hb" //

```

```

3580186 #define SCNb32      "b" //
3580187 #define SCNb64      "llb" //
3580188 //
3580189 #define SCNbLEAST8   "hbb" //
3580190 #define SCNbLEAST16  "hb" //
3580191 #define SCNbLEAST32  "b" //
3580192 #define SCNbLEAST64  "llb" //
3580193 //
3580194 #define SCNbFAST8    "hbb" //
3580195 #define SCNbFAST16   "b" //
3580196 #define SCNbFAST32   "b" //
3580197 #define SCNbFAST64   "llb" //
3580198 //
3580199 #define SCNbMAX       "llb" //
3580200 #define SCNbPTR       "b" //
3580201 //
3580202 #define SCNo8         "hho"
3580203 #define SCNo16        "ho"
3580204 #define SCNo32        "o"
3580205 #define SCNo64        "llo"
3580206 //
3580207 #define SCNoLEAST8    "hho"
3580208 #define SCNoLEAST16   "ho"
3580209 #define SCNoLEAST32   "o"
3580210 #define SCNoLEAST64   "llo"
3580211 //
3580212 #define SCNoFAST8     "hho"
3580213 #define SCNoFAST16    "o"
3580214 #define SCNoFAST32    "o"
3580215 #define SCNoFAST64    "llo"
3580216 //
3580217 #define SCNoMAX       "llo"
3580218 #define SCNoPTR       "o"
3580219 //
3580220 #define SCNu8         "hhu"
3580221 #define SCNu16        "hu"
3580222 #define SCNu32        "u"
3580223 #define SCNu64        "llu"
3580224 //
3580225 #define SCNuLEAST8    "hhu"
3580226 #define SCNuLEAST16   "hu"
3580227 #define SCNuLEAST32   "u"
3580228 #define SCNuLEAST64   "llu"
3580229 //
3580230 #define SCNuFAST8     "hhu"
3580231 #define SCNuFAST16    "u"
3580232 #define SCNuFAST32    "u"
3580233 #define SCNuFAST64    "llu"
3580234 //
3580235 #define SCNuMAX       "llu"
3580236 #define SCNuPTR       "u"
3580237 //
3580238 #define SCNx8         "hhx"
3580239 #define SCNx16        "hx"
3580240 #define SCNx32        "x"
3580241 #define SCNx64        "llx"
3580242 //
3580243 #define SCNxLEAST8    "hhx"
3580244 #define SCNxLEAST16   "hx"
3580245 #define SCNxLEAST32   "x"
3580246 #define SCNxLEAST64   "llx"
3580247 //
3580248 #define SCNxFAST8     "hhx"
3580249 #define SCNxFAST16    "x"
3580250 #define SCNxFAST32    "x"
3580251 #define SCNxFAST64    "llx"
3580252 //
3580253 #define SCNxMAX       "llx"
3580254 #define SCNxPTR       "x"
3580255 //-----
3580256 intmax_t imaxabs (intmax_t j);
3580257 intmax_t strtouimax (const char *restrict nptr,
3580258                     char **restrict endptr, int base);
3580259 uintmax_t strtouimax (const char *restrict nptr,
3580260                      char **restrict endptr, int base);
3580261 intmax_t wcstouimax (const wchar_t * restrict nptr,
3580262                    wchar_t ** restrict endptr, int base);
3580263 uintmax_t wcstouimax (const wchar_t * restrict nptr,
3580264                    wchar_t ** restrict endptr, int base);
3580265 //-----
3580266 #endif

```

95.8.1 lib/inttypes/imaxabs.c ..... 781

95.8.2 lib/inttypes/imaxdiv.c ..... 781

## 95.8.1 lib/inttypes/imaxabs.c

Si veda la sezione 88.3.

```

3590001 #include <inttypes.h>
3590002 //-----
3590003 intmax_t
3590004 imaxabs (intmax_t j)
3590005 {
3590006     if (j < 0)
3590007     {
3590008         return -j;
3590009     }
3590010     else
3590011     {
3590012         return j;
3590013     }
3590014 }

```

## 95.8.2 lib/inttypes/imaxdiv.c

Si veda la sezione 88.17.

```

3600001 #include <inttypes.h>
3600002 //-----
3600003 imaxdiv_t
3600004 imaxdiv (intmax_t numer, intmax_t denom)
3600005 {
3600006     imaxdiv_t d;
3600007     d.quot = numer / denom;
3600008     d.rem = numer % denom;
3600009     return d;
3600010 }

```

## 95.9 os32: «lib/libgen.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

3610001 #ifndef _LIBGEN_H
3610002 #define _LIBGEN_H      1
3610003
3610004 //-----
3610005 char *basename (char *path);
3610006 char *dirname (char *path);
3610007 //-----
3610008
3610009 #endif

```

95.9.1 lib/libgen/basename.c ..... 781

95.9.2 lib/libgen/dirname.c ..... 782

## 95.9.1 lib/libgen/basename.c

Si veda la sezione 88.10.

```

3620001 #include <libgen.h>
3620002 #include <limits.h>
3620003 #include <stddef.h>
3620004 #include <string.h>
3620005 //-----
3620006 char *
3620007 basename (char *path)
3620008 {
3620009     {
3620010         static char *point = "."; // When 'path' is
3620011         // NULL.
3620012         char *p; // Pointer inside 'path'.
3620013         int i; // Scan index inside 'path'.
3620014         //
3620015         // Empty path.
3620016         if (path == NULL || strlen (path) == 0)
3620017         {
3620018             return (point);
3620019         }
3620020         //
3620021         // Remove all final '/' if it exists, excluded the
3620022         // first character:
3620023         // 'i' is kept greater than zero.
3620024         //
3620025         for (i = (strlen (path) - 1);
3620026              i > 0 && path[i] == '/'; i--)
3620027         {
3620028             path[i] = 0;
3620029         }
3620030         //
3620031         // After removal of extra final '/', if there is
3620032         // only one '/', this

```

```

3620033 // is to be returned.
3620034 //
3620035 if (strncmp (path, "/", PATH_MAX) == 0)
3620036 {
3620037     return (path);
3620038 }
3620039 //
3620040 // If there are no '/'.
3620041 //
3620042 if (strchr (path, '/') == NULL)
3620043 {
3620044     return (path);
3620045 }
3620046 //
3620047 // Find the last '/' and calculate a pointer to the
3620048 // base name.
3620049 //
3620050 p = strrchr (path, (unsigned int) '/');
3620051 p++;
3620052 //
3620053 // Return the pointer to the base name.
3620054 //
3620055 return (p);
3620056 }

```

## 95.9.2 lib/libgen/dirname.c

« Si veda la sezione 88.10.

```

3630001 #include <libgen.h>
3630002 #include <limits.h>
3630003 #include <stddef.h>
3630004 #include <string.h>
3630005 //-----
3630006 char *
3630007 dirname (char *path)
3630008 {
3630009     static char *point = "."; // When 'path' is
3630010 // NULL.
3630011     char *p; // Pointer inside 'path'.
3630012     int i; // Scan index inside 'path'.
3630013 //
3630014 // Empty path.
3630015 //
3630016 if (path == NULL || strlen (path) == 0)
3630017 {
3630018     return (point);
3630019 }
3630020 //
3630021 // Simple cases.
3630022 //
3630023 if (strncmp (path, "/", PATH_MAX) == 0 ||
3630024     strncmp (path, ".", PATH_MAX) == 0 ||
3630025     strncmp (path, "..", PATH_MAX) == 0)
3630026 {
3630027     return (path);
3630028 }
3630029 //
3630030 // Remove all final '/' if it exists, excluded the
3630031 // first character:
3630032 // 'i' is kept greater than zero.
3630033 //
3630034 for (i = (strlen (path) - 1);
3630035     i > 0 && path[i] == '/'; i--)
3630036 {
3630037     path[i] = 0;
3630038 }
3630039 //
3630040 // After removal of extra final '/', if there is
3630041 // only one '/', this
3630042 // is to be returned.
3630043 //
3630044 if (strncmp (path, "/", PATH_MAX) == 0)
3630045 {
3630046     return (path);
3630047 }
3630048 //
3630049 // If there are no '/'
3630050 //
3630051 if (strchr (path, '/') == NULL)
3630052 {
3630053     return (point);
3630054 }
3630055 //
3630056 // If there is only a '/' a the beginning.
3630057 //
3630058 if (path[0] == '/' &&

```

```

3630059     strchr (&path[1], (unsigned int) '/') == NULL)
3630060 {
3630061     path[1] = 0;
3630062     return (path);
3630063 }
3630064 //
3630065 // Replace the last '/' with zero.
3630066 //
3630067 p = strrchr (path, (unsigned int) '/');
3630068 *p = 0;
3630069 //
3630070 // Now remove extra duplicated final '/', except the
3630071 // very first
3630072 // character: 'i' is kept greater than zero.
3630073 //
3630074 for (i = (strlen (path) - 1);
3630075     i > 0 && path[i] == '/'; i--)
3630076 {
3630077     path[i] = 0;
3630078 }
3630079 //
3630080 // Now 'path' appears as a reduced string: the
3630081 // original path string
3630082 // is modified.
3630083 //
3630084 return (path);
3630085 }

```

## 95.10 os32: «lib/netinet/icmp.h»

Si veda la sezione 91.3. »

```

3640001 #ifndef __NETINET_ICMP_H
3640002 #define __NETINET_ICMP_H 1
3640003 //-----
3640004 // GNU C compatible ICMPv4 header and definitions
3640005 //-----
3640006 #include <sys/types.h>
3640007 #include <netinet/in.h>
3640008 #include <netinet/ip.h>
3640009 //-----
3640010 struct icmp_hdr
3640011 {
3640012     uint8_t type; // message type [1]
3640013     uint8_t code; // type sub-code [2]
3640014     uint16_t checksum;
3640015     union
3640016     {
3640017         struct
3640018         {
3640019             uint16_t id;
3640020             uint16_t sequence;
3640021         } __attribute__ ((packed)) echo; // echo
3640022         // datagram
3640023         uint32_t gateway; // gateway address
3640024         struct
3640025         {
3640026             uint16_t unused;
3640027             uint16_t mtu;
3640028         } __attribute__ ((packed)) frag; // path mtu
3640029         // discovery
3640030     } un;
3640031 } __attribute__ ((packed));
3640032 //
3640033 // [1] message type:
3640034 //
3640035 #define ICMP_ECHOREPLY 0 // echo reply
3640036 #define ICMP_DEST_UNREACH 3 // destination
3640037 // unreachable
3640038 #define ICMP_SOURCE_QUENCH 4 // source
3640039 // quench
3640040 #define ICMP_REDIRECT 5 // redirect
3640041 // (change
3640042 // route)
3640043 #define ICMP_ECHO 8 // echo
3640044 // request
3640045 #define ICMP_TIME_EXCEEDED 11 // time
3640046 // exceeded
3640047 #define ICMP_PARAMETERPROB 12 // parameter
3640048 // problem
3640049 #define ICMP_TIMESTAMP 13 // timestamp
3640050 // request
3640051 #define ICMP_TIMESTAMPREPLY 14 // timestamp
3640052 // reply
3640053 #define ICMP_INFO_REQUEST 15 // information
3640054 // request
3640055 #define ICMP_INFO_REPLY 16 // information

```



```

3640056 // reply
3640057 #define ICMP_ADDRESS 17 // address
3640058 // mask
3640059 // request
3640060 #define ICMP_ADDRESSREPLY 18 // address
3640061 // mask reply
3640062 #define NR_ICMP_TYPES 18
3640063 //
3640064 // [2] type ICMP_DEST_UNREACH, code:
3640065 //
3640066 #define ICMP_NET_UNREACH 0 // network
3640067 // unreachable
3640068 #define ICMP_HOST_UNREACH 1 // host
3640069 // unreachable
3640070 #define ICMP_PROT_UNREACH 2 // protocol
3640071 // unreachable
3640072 #define ICMP_PORT_UNREACH 3 // port
3640073 // unreachable
3640074 #define ICMP_FRAG_NEEDED 4 // fragmentation
3640075 // needed/DF
3640076 // set
3640077 #define ICMP_SR_FAILED 5 // source
3640078 // route
3640079 // failed
3640080 #define ICMP_NET_UNKOWN 6 // destination
3640081 // network
3640082 // unknown
3640083 #define ICMP_HOST_UNKOWN 7 // destination
3640084 // host
3640085 // unknown
3640086 #define ICMP_HOST_ISOLATED 8 // source host
3640087 // isolated
3640088 #define ICMP_NET_ANO 9 // destination
3640089 // network
3640090 // administratively
3640091 // prohibited
3640092 #define ICMP_HOST_ANO 10 // destination
3640093 // host
3640094 // administratively
3640095 // prohibited
3640096 #define ICMP_NET_UNR_TOS 11 // network
3640097 // unreachable
3640098 // for this
3640099 // type of
3640100 // service
3640101 #define ICMP_HOST_UNR_TOS 12 // host
3640102 // unreachable
3640103 // for this
3640104 // type of
3640105 // service
3640106 #define ICMP_PKT_FILTERED 13 // packet
3640107 // filtered
3640108 #define ICMP_PREC_VIOLATION 14 // precedence
3640109 // violation
3640110 #define ICMP_PREC_CUTOFF 15 // precedence
3640111 // cut off
3640112 #define NR_ICMP_UNREACH 15 // instead of
3640113 // hardcoding
3640114 // immediate
3640115 // value
3640116 //
3640117 // [2] type ICMP_REDIRECT, code:
3640118 //
3640119 #define ICMP_REDIRECT_NET 0 // redirect
3640120 // net
3640121 #define ICMP_REDIRECT_HOST 1 // redirect
3640122 // host
3640123 #define ICMP_REDIRECT_NETTOS 2 // redirect
3640124 // net for TOS
3640125 #define ICMP_REDIRECT_HOSTTOS 3 // redirect
3640126 // host for
3640127 // TOS
3640128 //
3640129 // [2] type ICMP_TIME_EXCEEDED, code:
3640130 //
3640131 #define ICMP_EXC_TTL 0 // TTL count
3640132 // exceeded
3640133 #define ICMP_EXC_FRAGTIME 1 // fragment
3640134 // reasm time
3640135 // exceeded
3640136 //-----
3640137 #endif

```

## 95.11 os32: «lib/netinet/in.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

3600001 #ifndef _NETINET_IN_H
3600002 #define _NETINET_IN_H 1
3600003 //-----
3600004 #include <stdint.h>
3600005 #include <sys/sa_family_t.h>
3600006 //-----
3600007 typedef uint16_t in_port_t; // Port number. [1]
3600008 typedef uint32_t in_addr_t; // IPv4 address.
3600009 //
3600010 // [1] Types 'in_port_t' and 'in_addr_t' are to be
3600011 // intended for network byte order IPv4 integer
3600012 // address, at least because this type is
3600013 // used inside the type 'struct in_addr', that is
3600014 // surely in network byte order. But attention must
3600015 // be made to mistakes: for example,
3600016 // inside the file <netinet/in.h> from GNU sources,
3600017 // there are some macro defining default netmask
3600018 // like this:
3600019 //
3600020 // #define IN_CLASSA(a)
3600021 // (((in_addr_t)(a) & 0x80000000) == 0)
3600022 // #define IN_CLASSB(a)
3600023 // (((in_addr_t)(a) & 0xc0000000) == 0x80000000)
3600024 // #define IN_CLASSC(a)
3600025 // (((in_addr_t)(a) & 0xe0000000) == 0xc0000000)
3600026 //
3600027 // Such macro can work only if the architecture is
3600028 // big-endian.
3600029 //
3600030 //-----
3600031 //
3600032 // IPv4 address.
3600033 //
3600034 struct in_addr
3600035 {
3600036     in_addr_t s_addr;
3600037 };
3600038 //
3600039 // struct sockaddr_in, members in *network*byte*order*.
3600040 //
3600041 struct sockaddr_in
3600042 {
3600043     sa_family_t sin_family; // AF_INET.
3600044     in_port_t sin_port; // Port number.
3600045     struct in_addr sin_addr; // IP address.
3600046     uint8_t sin_zero[8]; // [2]
3600047 };
3600048 //
3600049 // [2] The type 'struct sockaddr_in' must be
3600050 // replaceable with the type 'struct sockaddr',
3600051 // with a cast. So it is necessary to fill the
3600052 // unused space with a filler.
3600053 //
3600054 //-----
3600055 //
3600056 // IPv6 address, network byte order.
3600057 //
3600058 struct in6_addr
3600059 {
3600060     uint8_t s6_addr[16];
3600061 };
3600062 //
3600063 // struct sockaddr_in6, members in network byte order.
3600064 //
3600065 struct sockaddr_in6
3600066 {
3600067     sa_family_t sin6_family; // AF_INET6.
3600068     in_port_t sin6_port; // Port number.
3600069     uint32_t sin6_flowinfo; // IPv6 traffic class
3600070 // and flow info.
3600071     struct in6_addr sin6_addr; // IPv6 address.
3600072     uint32_t sin6_scope_id; // Set of interfaces
3600073 // for a scope.
3600074 };
3600075 //-----
3600076 //external in6_addr in6addr_any;
3600077 // #define IN6ADDR_ANY_INIT ...
3600078 //external struct in6_addr in6addr_loopback;
3600079 // #define IN6ADDR_LOOPBACK_INIT ...
3600080 //-----
3600081 //
3600082 //
3600083 //
3600084 struct ipv6_mreq

```

```

3650085 {
3650086     struct in6_addr ipv6mr_multiaddr;    // IPv6
3650087     // multicast
3650088     // address.
3650089     unsigned int ipv6mr_interface;      // Interface
3650090     // index.
3650091 };
3650092 //-----
3650093 #define IPPROTO_IP      0      // Internet protocol.
3650094 #define IPPROTO_ICMP    1      // Contro message
3650095     // protocol.
3650096 #define IPPROTO_TCP     6      // Transmission
3650097     // control protocol.
3650098 #define IPPROTO_UDP     17     // User datagram
3650099     // protocol.
3650100 #define IPPROTO_IPV6    41     // Internet protocol
3650101     // version 6.
3650102 #define IPPROTO_RAW     255    // Raw IP packets
3650103     // protocol
3650104 //-----
3650105 //
3650106 // 0.0.0.0
3650107 //
3650108 #define INADDR_ANY      ((in_addr_t) 0x00000000)
3650109 //
3650110 // 255.255.255.255
3650111 //
3650112 #define INADDR_BROADCAST ((in_addr_t) 0xffffffff)
3650113 //
3650114 // 127.0.0.1
3650115 //
3650116 #define INADDR_LOOPBACK ((in_addr_t) 0x7f000001)
3650117 //
3650118 //
3650119 //
3650120 #define INET_ADDRSTRLEN 16     // IPv4 address string
3650121     // size.
3650122 #define INET6_ADDRSTRLEN 46    // IPv6 address string
3650123     // size.
3650124 //-----
3650125 #endif

```

## 95.12 os32: «lib/netinet/ip.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

3660001 #ifndef _NETINET_IP_H
3660002 #define _NETINET_IP_H      1
3660003 //-----
3660004 // GNU C compatible IPv4 header.
3660005 //-----
3660006 #include <netinet/in.h>
3660007 //-----
3660008 struct iphdr
3660009 {
3660010     uint16_t ihl:4,          // header length / 4
3660011     version:4;             // IP version
3660012     uint8_t  tos;           // type of service
3660013     uint16_t tot_len;       // total packet length
3660014     uint16_t id;            // identification
3660015     uint16_t frag_off;      // fragment offset field
3660016     uint8_t  ttl;           // time to live
3660017     uint8_t  protocol;      // contained protocol
3660018     uint16_t check;         // header checksum
3660019     in_addr_t saddr;        // source IP address
3660020     in_addr_t daddr;        // destination IP address
3660021     //
3660022     // Options after this point.
3660023     //
3660024 };
3660025 //-----
3660026 #define IPVERSION      4      // IP version number
3660027 #define IP_MAXPACKET   65535  // maximum packet size
3660028 //
3660029 #define MAXTTL         255     // maximum time to
3660030     // live (seconds)
3660031 #define IPDEFTTL      64      // default ttl, from
3660032     // RFC 1340
3660033 #define IPFRAGTTL     60      // time to live for
3660034     // fragments
3660035 #define IPTTLDEC       1      // subtracted when
3660036     // forwarding
3660037 //
3660038 #define IP_MSS         576     // default maximum
3660039     // segment size

```

```

3660040 //-----
3660041 #endif

```

## 95.13 os32: «lib/netinet/tcp.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

3670001 #ifndef _NETINET_TCP_H
3670002 #define _NETINET_TCP_H    1
3670003 //-----
3670004 // GNU C compatible UDP header.
3670005 //-----
3670006 #include <sys/types.h>
3670007 //-----
3670008 struct tcphdr
3670009 {
3670010     uint16_t source;
3670011     uint16_t dest;
3670012     uint32_t seq;
3670013     uint32_t ack_seq;
3670014     uint16_t resl:4,
3670015     doff:4,
3670016     fin:1, syn:1, rst:1, psh:1, ack:1, urg:1, res2:2;
3670017     uint16_t window;
3670018     uint16_t check;
3670019     uint16_t urg_ptr;
3670020 };
3670021 //-----
3670022 // ATTENZIONE: per dare un significato allo stato di
3670023 // una connessione, occorre distinguere in che modo si
3670024 // trova inizialmente il socket:
3670025 // attivo o passivo (passivo quando rimane in ascolto
3670026 // per una connessione).
3670027 //
3670028 enum
3670029 {
3670030     TCP_LISTEN = 1,         // waiting a connection
3670031     // request
3670032     TCP_SYN_SENT,         // SYN was sent, waiting from the
3670033     // response SYN
3670034     TCP_SYN_RECV,         // SYN received, waiting for ACK
3670035     TCP_ESTABLISHED,      // SYN sent, SYN received and
3670036     // ACK sent
3670037     TCP_FIN_WAIT1,        // local close, FIN sent,
3670038     // waiting ACK or FIN
3670039     TCP_FIN_WAIT2,        // FIN sent, ACK received,
3670040     // waiting FIN
3670041     TCP_CLOSE_WAIT,       // FIN received, ACK sent,
3670042     // waiting local close
3670043     TCP_CLOSING,          // FIN sent, FIN received, ACK sent,
3670044     // waiting ACK
3670045     TCP_LAST_ACK,         // FIN received, ACK and FIN sent,
3670046     // waiting ACK
3670047     TCP_TIME_WAIT,        // after TCP_LAST_ACK, wait a
3670048     // little and remove
3670049     TCP_CLOSE,            // connection removed
3670050     TCP_RESET              // connection reset (not standard)
3670051 };
3670052 //-----
3670053 #define TCPOPT_EOL        0
3670054 #define TCPOPT_NOP        1
3670055 #define TCPOPT_MAXSEG     2
3670056 #define TCPOLEN_MAXSEG   4
3670057 #define TCPOPT_WINDOW     3
3670058 #define TCPOLEN_WINDOW   3
3670059 #define TCPOPT_SACK_PERMITTED 4
3670060 #define TCPOLEN_SACK_PERMITTED 2
3670061 #define TCPOPT_SACK       5
3670062 #define TCPOPT_TIMESTAMP  8
3670063 #define TCPOLEN_TIMESTAMP 10
3670064 //-----
3670065 //
3670066 // TCP max segment size: IP_MSS - IP header size.
3670067 // Suppose to have a max IP header of 56 bytes,
3670068 // TCP_MSS == 520.
3670069 //
3670070 #define TCP_MSS           520
3670071 //-----
3670072 // LA STRUTTURA SEGUENTE È DA VALUTARE, forse conviene
3670073 // fare una tabella a parte per le connessioni TCP.
3670074 //
3670075 struct tcp_info
3670076 {
3670077     uint8_t tcpi_state;
3670078     uint8_t tcpi_ca_state;

```

```

3670079 uint8_t tcpi_retransmits;
3670080 uint8_t tcpi_probes;
3670081 uint8_t tcpi_backoff;
3670082 uint8_t tcpi_options;
3670083 uint8_t tcpi_snd_wscale:4, tcpi_rcv_wscale:4;
3670084
3670085 uint32_t tcpi_rto;
3670086 uint32_t tcpi_ato;
3670087 uint32_t tcpi_snd_mss;
3670088 uint32_t tcpi_rcv_mss;
3670089
3670090 uint32_t tcpi_unacked;
3670091 uint32_t tcpi_sacked;
3670092 uint32_t tcpi_lost;
3670093 uint32_t tcpi_retrans;
3670094 uint32_t tcpi_fackets;
3670095
3670096 /* Times. */
3670097 uint32_t tcpi_last_data_sent;
3670098
3670099 /* Not remembered, sorry. */
3670100 uint32_t tcpi_last_ack_sent;
3670101
3670102 uint32_t tcpi_last_data_rcv;
3670103 uint32_t tcpi_last_ack_rcv;
3670104
3670105 /* Metrics. */
3670106 uint32_t tcpi_pmtu;
3670107 uint32_t tcpi_rcv_ssthresh;
3670108 uint32_t tcpi_rtt;
3670109 uint32_t tcpi_rttvar;
3670110 uint32_t tcpi_snd_ssthresh;
3670111 uint32_t tcpi_snd_cwnd;
3670112 uint32_t tcpi_advms;
3670113 uint32_t tcpi_reordering;
3670114
3670115 uint32_t tcpi_rcv_rtt;
3670116 uint32_t tcpi_rcv_space;
3670117
3670118 uint32_t tcpi_total_retrans;
3670119 };
3670120
3670121 //-----
3670122 #endif
3670123

```

## 95.14 os32: «lib/netinet/udp.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

3680001 #ifndef __NETINET_UDP_H
3680002 #define __NETINET_UDP_H 1
3680003 //-----
3680004 // GNU C compatible UDP header.
3680005 //-----
3680006 #include <sys/types.h>
3680007 //-----
3680008 struct udphdr
3680009 {
3680010     uint16_t source; // source port
3680011     uint16_t dest; // destination port
3680012     uint16_t len; // length
3680013     uint16_t check; // checksum
3680014 } __attribute__((packed));
3680015 //-----
3680016 #endif

```

## 95.15 os32: «lib/pwd.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

3690001 #ifndef _PWD_H
3690002 #define _PWD_H 1
3690003 //-----
3690004 #include <restrict.h>
3690005 #include <sys/types.h> // gid_t, uid_t
3690006 //-----
3690007 struct passwd
3690008 {
3690009     char *pw_name;
3690010     char *pw_passwd;
3690011     uid_t pw_uid;

```

```

3690012     gid_t pw_gid;
3690013     char *pw_gecos;
3690014     char *pw_dir;
3690015     char *pw_shell;
3690016 };
3690017 //-----
3690018 struct passwd *getpwent (void);
3690019 void setpwent (void);
3690020 void endpwent (void);
3690021 struct passwd *getpwnam (const char *name);
3690022 struct passwd *getpwuid (uid_t uid);
3690023 //-----
3690024
3690025 #endif

```

## 95.15.1 lib/pwd/pwent.c ..... 789

### 95.15.1 lib/pwd/pwent.c

« Si veda la sezione 88.57.

```

3700001 #include <pwd.h>
3700002 #include <stdio.h>
3700003 #include <string.h>
3700004 #include <stdlib.h>
3700005 //-----
3700006 static char buffer[BUFSIZ];
3700007 static struct passwd pw;
3700008 static FILE *fp = NULL;
3700009 //-----
3700010 struct passwd *
3700011 getpwent (void)
3700012 {
3700013     void *pstatus;
3700014     char *char_uid;
3700015     char *char_gid;
3700016     //
3700017     if (fp == NULL)
3700018     {
3700019         fp = fopen ("/etc/passwd", "r");
3700020         if (fp == NULL)
3700021         {
3700022             return NULL;
3700023         }
3700024     }
3700025     //
3700026     pstatus = fgets (buffer, BUFSIZ, fp);
3700027     if (pstatus == NULL)
3700028     {
3700029         return (NULL);
3700030     }
3700031     //
3700032     // The parse is made with 'strtok()'. Please notice
3700033     // that
3700034     // 'strtok()' will not parse a line like the
3700035     // following:
3700036     // user::1001:233:...
3700037     // The password field *must* have something,
3700038     // otherwise the
3700039     // UID will take the password place.
3700040     // 'strtok()' will consider ':' the same as ':'!
3700041     //
3700042     pw.pw_name = strtok (buffer, ":");
3700043     pw.pw_passwd = strtok (NULL, ":");
3700044     char_uid = strtok (NULL, ":");
3700045     char_gid = strtok (NULL, ":");
3700046     pw.pw_gecos = strtok (NULL, ":");
3700047     pw.pw_dir = strtok (NULL, ":");
3700048     pw.pw_shell = strtok (NULL, "\n");
3700049     pw.pw_uid = (uid_t) atoi (char_uid);
3700050     pw.pw_gid = (gid_t) atoi (char_gid);
3700051     //
3700052     return (&pw);
3700053 }
3700054 //-----
3700055 void
3700056 endpwent (void)
3700057 {
3700058     int status;
3700059     //
3700060     if (fp != NULL)
3700061     {
3700062         status = fclose (fp);
3700063         if (status != 0)
3700064         {
3700065             perror (NULL);

```

```

370067     fp = NULL;
370068     }
370069     else
370070     {
370071         ; // printf ("%s] fclose (fp)\n",
370072         // __func__);
370073     }
370074     }
370075 }
370076
370077 //-----
370078 void
370079 setpwent (void)
370080 {
370081     if (fp != NULL)
370082     {
370083         rewind (fp);
370084     }
370085 }
370086
370087 //-----
370088 struct passwd *
370089 getpwnam (const char *name)
370090 {
370091     struct passwd *pw;
370092     //
370093     setpwent ();
370094     //
370095     for (;;)
370096     {
370097         pw = getpwent ();
370098         if (pw == NULL)
370099         {
370100             return (NULL);
370101         }
370102         if (strcmp (pw->pw_name, name) == 0)
370103         {
370104             return (pw);
370105         }
370106     }
370107 }
370108
370109 //-----
370110 struct passwd *
370111 getpwuid (uid_t uid)
370112 {
370113     struct passwd *pw;
370114     //
370115     setpwent ();
370116     //
370117     for (;;)
370118     {
370119         pw = getpwent ();
370120         if (pw == NULL)
370121         {
370122             return (NULL);
370123         }
370124         if (pw->pw_uid == uid)
370125         {
370126             return (pw);
370127         }
370128     }
370129 }

```

## 95.16 os32: «lib/setjmp.h»

« Si veda la sezione 87.49.

```

3710001 #ifndef _SETJMP_H
3710002 #define _SETJMP_H 1
3710003 //-----
3710004 #include <sys/os32.h>
3710005 #include <NULL.h>
3710006 //-----
3710007 typedef struct
3710008 {
3710009     uint32_t eax0;
3710010     uint32_t ecx0;
3710011     uint32_t edx0;
3710012     uint32_t ebx0;
3710013     uint32_t ebp0;
3710014     uint32_t esi0;
3710015     uint32_t edi0;
3710016     uint32_t ds0;
3710017     uint32_t es0;
3710018     uint32_t fs0;
3710019     uint32_t gs0;

```

```

3710020     uint32_t eip0;
3710021     uint32_t cs0;
3710022     uint32_t eflags0;
3710023     //
3710024     uint32_t eip1;
3710025     uint32_t syscallnr;
3710026     uint32_t msg_pointer;
3710027     uint32_t msg_size;
3710028     //
3710029     uint32_t env;
3710030     uint32_t ret;
3710031     uint32_t ebp1;
3710032     uint32_t eip2;
3710033     //
3710034 } jmp_stack_t;
3710035
3710036 typedef struct
3710037 {
3710038     uint32_t esp0;
3710039     uint32_t eax0;
3710040     uint32_t ecx0;
3710041     uint32_t edx0;
3710042     uint32_t ebx0;
3710043     uint32_t ebp0;
3710044     uint32_t esi0;
3710045     uint32_t edi0;
3710046     uint32_t ds0;
3710047     uint32_t es0;
3710048     uint32_t fs0;
3710049     uint32_t gs0;
3710050     uint32_t eip0;
3710051     uint32_t cs0;
3710052     uint32_t eflags0;
3710053     //
3710054     uint32_t eip1;
3710055     uint32_t syscallnr;
3710056     uint32_t msg_pointer;
3710057     uint32_t msg_size;
3710058     //
3710059     uint32_t env;
3710060     uint32_t ret;
3710061     uint32_t ebp1;
3710062     uint32_t eip2;
3710063     //
3710064 } jmp_env_t;
3710065 //
3710066 typedef char jmp_buf[sizeof (jmp_env_t)];
3710067 //-----
3710068 int setjmp (jmp_buf env);
3710069 void longjmp (jmp_buf env, int val);
3710070 //-----
3710071 #endif

```

95.16.1 lib/setjmp/longjmp.c ..... 791

95.16.2 lib/setjmp/setjmp.s ..... 791

95.16.1 lib/setjmp/longjmp.c

« Si veda la sezione 87.49.

```

3720001 #include <sys/os32.h>
3720002 #include <setjmp.h>
3720003 //-----
3720004 void
3720005 longjmp (jmp_buf env, int val)
3720006 {
3720007     sysmsg_jmp_t msg;
3720008     msg.env = env;
3720009     msg.ret = val;
3720010     sys (SYS_LONGJMP, &msg, sizeof msg);
3720011 }

```

95.16.2 lib/setjmp/setjmp.s

« Si veda la sezione 87.49.

```

3730001 .global setjmp
3730002 .extern sys
3730003 #-----
3730004 .text
3730005 #-----
3730006 .align 4
3730007 setjmp:
3730008     #
3730009     # Previous pushes:
3730010     #

```

```

3730011 # push &env
3730012 # push back_address # made by a call to
3730013 # # setjmp() function
3730014 #
3730015 enter $8, $0
3730016 #
3730017 # sysmsg_jmp_t msg;
3730018 #
3730019 movl $0, -4(%ebp) # msg.ret = 0;
3730020 #
3730021 movl 8(%ebp), %eax # msg.env = env;
3730022 movl %eax, -8(%ebp)
3730023 #
3730024 # sys (SYS_SETJMP, &msg, sizeof msg);
3730025 #
3730026 lea -8(%ebp), %eax
3730027 pushl $8 # sizeof msg
3730028 pushl %eax # &msg
3730029 pushl $47 # SYS_SETJMP
3730030 call sys
3730031 add $4, %esp
3730032 add $4, %esp
3730033 add $4, %esp
3730034 #
3730035 # return (msg.ret);
3730036 #
3730037 movl -4(%ebp), %eax
3730038 leave
3730039 ret

```

## 95.17 os32: «lib/signal.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

3740001 #ifndef _SIGNAL_H
3740002 #define _SIGNAL_H 1
3740003 //-----
3740004 #include <sys/types.h>
3740005 //-----
3740006 #define SIGHUP 1
3740007 #define SIGINT 2
3740008 #define SIGQUIT 3
3740009 #define SIGILL 4
3740010 #define SIGABRT 6
3740011 #define SIGFPE 8
3740012 #define SIGKILL 9
3740013 #define SIGSEGV 11
3740014 #define SIGPIPE 13
3740015 #define SIGALRM 14
3740016 #define SIGTERM 15
3740017 #define SIGSTOP 17
3740018 #define SIGTSTP 18
3740019 #define SIGCONT 19
3740020 #define SIGCHLD 20
3740021 #define SIGTTIN 21
3740022 #define SIGTTOU 22
3740023 #define SIGUSR1 30
3740024 #define SIGUSR2 31
3740025 //-----
3740026 typedef int sig_atomic_t;
3740027 typedef void (*sighandler_t) (int); // [1]
3740028 //
3740029 // [1] The type 'sighandler_t' is a pointer to a
3740030 // function for the signal handling, with a parameter
3740031 // of type 'int', returning 'void'.
3740032 //
3740033 //-----
3740034 // Special function used to call the real signal
3740035 // handler. This function will return to the 'back'
3740036 // address, instead where it was called.
3740037 //
3740038 void _sighandler_wrapper (uint32_t handler,
3740039 uint32_t signal, uint32_t back);
3740040 //-----
3740041 // Special undeclarable functions.
3740042 //
3740043 #define SIG_ERR ((sighandler_t) -1) // [2]
3740044 #define SIG_DFL ((sighandler_t) 0) // [2]
3740045 #define SIG_IGN ((sighandler_t) 1) // [2]
3740046 //
3740047 // [2] It transforms an integer number into a
3740048 // 'sighandler_t' type, that is, a pointer
3740049 // to a function that does not exists really.
3740050 //
3740051 //-----
3740052 sighandler_t signal (int sig, sighandler_t handler);
3740053 int kill (pid_t pid, int sig);

```

```

3740054 int raise (int sig);
3740055 //-----
3740056 #endif

```

95.17.1 lib/signal/\_sighandler\_wrapper.s ..... 793  
 95.17.2 lib/signal/kill.c ..... 794  
 95.17.3 lib/signal/signal.c ..... 794

95.17.1 lib/signal/\_sighandler\_wrapper.s

Si veda la sezione 87.52.

```

3750001 .global _sighandler_wrapper
3750002 #-----
3750003 .section .text
3750004 #-----
3750005 # Port input byte.
3750006 #-----
3750007 _sighandler_wrapper:
3750008 #
3750009 # Current stack is:
3750010 #
3750011 # push %eip # Back from interrupted code.
3750012 # push <sig_num> # Signal number.
3750013 # push <sig_handler> # Signal handler address
3750014 #
3750015 # Please note that THERE IS NO RETURN ADDRESS!
3750016 # Instead you find the signal handler address
3750017 # there.
3750018 #
3750019 # This routine should have to call the signal
3750020 # handler function, and then return back to the
3750021 # interrupted code.
3750022 #
3750023 enter $0, $0 # No local variables.
3750024 pushf
3750025 pusha
3750026 .equ SIG_HAND, 4 # First argument. [1]
3750027 .equ SIG_NUM, 8 # Second argument. [1]
3750028 #
3750029 # [1] This function is called without the return
3750030 # address inside the stack. So the arguments
3750031 # are 4 bytes nearer than the usual.
3750032 #
3750033 mov SIG_NUM(%ebp), %edx # Copy the signal
3750034 # number into EDX.
3750035 mov SIG_HAND(%ebp), %eax # Copy the signal
3750036 # handler function
3750037 # address into EAX.
3750038 push %edx # Prepare argument for
3750039 # the signal
3750040 # handler function.
3750041 call *%eax # Call the signal
3750042 # handler function.
3750043 add $4, %esp # Pop the signal
3750044 # number argument.
3750045 popa
3750046 popf
3750047 leave
3750048 #
3750049 # Now we are back to the same stack as the
3750050 # beginning:
3750051 #
3750052 # push %eip # back from interrupted code.
3750053 # push <sig_num>
3750054 # push <sig_handler>
3750055 # push %eip # back from
3750056 # # _sighandler_wrapper()
3750057 #
3750058 # The stack pointer must be modified before
3750059 # returning, so that the address to the original
3750060 # interrupted instruction is used for return.
3750061 # Without such modification, the RET
3750062 # instruction would find the signal handler address
3750063 # instead!
3750064 #
3750065 add $4, %esp
3750066 add $4, %esp
3750067 #
3750068 # Now we are ready to return to the original
3750069 # interrupted address!
3750070 #
3750071 ret
3750072

```

## 95.17.2 lib/signal/kill.c

« Si veda la sezione 87.29.

```

3760001 #include <sys/os32.h>
3760002 #include <sys/types.h>
3760003 #include <signal.h>
3760004 #include <errno.h>
3760005 #include <string.h>
3760006 //-----
3760007 int
3760008 kill (pid_t pid, int sig)
3760009 {
3760010     sysmsg_kill_t msg;
3760011     if (pid < -1) // Currently unsupported.
3760012     {
3760013         errset (ESRCH);
3760014         return (-1);
3760015     }
3760016     msg.pid = pid;
3760017     msg.signal = sig;
3760018     msg.ret = 0;
3760019     msg.errno = 0;
3760020     sys (SYS_KILL, &msg, (sizeof msg));
3760021     errno = msg.errno;
3760022     errln = msg.errln;
3760023     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
3760024     return (msg.ret);
3760025 }

```

## 95.17.3 lib/signal/signal.c

« Si veda la sezione 87.52.

```

3770001 #include <sys/os32.h>
3770002 #include <sys/types.h>
3770003 #include <signal.h>
3770004 #include <errno.h>
3770005 #include <string.h>
3770006 //-----
3770007 sighandler_t
3770008 signal (int sig, sighandler_t handler)
3770009 {
3770010     sysmsg_signal_t msg;
3770011
3770012     msg.signal = sig;
3770013     msg.handler = handler;
3770014     msg.wrapper = (uintptr_t) _sighandler_wrapper;
3770015     msg.ret = SIG_DFL;
3770016     msg.errno = 0;
3770017     sys (SYS_SIGNAL, &msg, (sizeof msg));
3770018     errno = msg.errno;
3770019     errln = msg.errln;
3770020     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
3770021     return (msg.ret);
3770022 }

```

## 95.18 os32: «lib/stdio.h»

« Si veda la sezione 88.112.

```

3780001 #ifndef _STDIO_H
3780002 #define _STDIO_H      1
3780003 //-----
3780004 #include <restrict.h>
3780005 #include <stdarg.h>
3780006 #include <stdint.h>
3780007 #include <limits.h>
3780008 #include <NULL.h>
3780009 #include <size_t.h>
3780010 #include <sys/types.h>
3780011 #include <SEEK.h> // SEEK_CUR, SEEK_SET,
3780012 //                // SEEK_END
3780013 //-----
3780014 #define BUFSIZ      8192 // At least the
3780015 //                        // file
3780016 //                        // system max zone
3780017 //                        // size.
3780018 #define _IOFBF      0 // Input-output
3780019 //                        // fully
3780020 //                        // buffered.
3780021 #define _IOLBF      1 // Input-output
3780022 //                        // line
3780023 //                        // buffered.
3780024 #define _IONBF      2 // Input-output
3780025 //                        // with
3780026 //                        // no buffering.
3780027

```

```

3780028 #define L_tmpnam     FILENAME_MAX // <limits.h>
3780029
3780030 #define FOPEN_MAX    OPEN_MAX // <limits.h>
3780031 #define FILENAME_MAX NAME_MAX // <limits.h>
3780032 #define TMP_MAX      0x7FFF
3780033
3780034 #define EOF          (-1) // Must be a
3780035 //                        // negative
3780036 //                        // value.
3780037 //-----
3780038 typedef off_t fpos_t; // 'off_t' defined in
3780039 // <sys/types.h>.
3780040
3780041 typedef struct
3780042 {
3780043     int fdn; // File descriptor number.
3780044     char error; // Error indicator.
3780045     char eof; // End of file indicator.
3780046 } FILE;
3780047
3780048 extern FILE _stream[]; // Defined inside
3780049 // 'lib/stdio/FILE.c'.
3780050
3780051 #define stdin (&_stream[0])
3780052 #define stdout (&_stream[1])
3780053 #define stderr (&_stream[2])
3780054 //-----
3780055 void clearerr (FILE * fp);
3780056 int fclose (FILE * fp);
3780057 int feof (FILE * fp);
3780058 int ferror (FILE * fp);
3780059 int fflush (FILE * fp);
3780060 int fgetc (FILE * fp);
3780061 int fgetpos (FILE * restrict fp, fpos_t * restrict pos);
3780062 char *fgets (char *restrict string, int n,
3780063             FILE * restrict fp);
3780064 int fileno (FILE * fp);
3780065 FILE *fopen (const char *path, const char *mode);
3780066 int fprintf (FILE * fp, char *restrict format, ...);
3780067 int fputc (int c, FILE * fp);
3780068 int fputs (const char *restrict string, FILE * restrict fp);
3780069 size_t fread (void *restrict buffer, size_t size,
3780070             size_t nmemb, FILE * restrict fp);
3780071 FILE *freopen (const char *restrict path,
3780072              const char *restrict mode,
3780073              FILE * restrict fp);
3780074 int fscanf (FILE * restrict fp,
3780075           const char *restrict format, ...);
3780076 int fseek (FILE * fp, long int offset, int whence);
3780077 int fsetpos (FILE * fp, fpos_t * pos);
3780078 long int ftell (FILE * fp);
3780079 off_t ftello (FILE * fp);
3780080 size_t fwrite (const void *restrict buffer,
3780081             size_t size, size_t nmemb,
3780082             FILE * restrict fp);
3780083 #define getc(p) (fgetc (p))
3780084 int getchar (void);
3780085 char *gets (char *string);
3780086 void perror (const char *string);
3780087 int printf (const char *restrict format, ...);
3780088 #define putc(c, p) (fputc ((c), (p)))
3780089 int putchar (int c);
3780090 int puts (const char *string);
3780091 void rewind (FILE * fp);
3780092 int scanf (const char *restrict format, ...);
3780093 void setbuf (FILE * restrict fp, char *restrict buffer);
3780094 int setvbuf (FILE * restrict fp, char *restrict buffer,
3780095            int buf_mode, size_t size);
3780096 int snprintf (char *restrict string, size_t size,
3780097            const char *restrict format, ...);
3780098 int sprintf (char *restrict string,
3780099            const char *restrict format, ...);
3780100 int sscanf (char *restrict string,
3780101            const char *restrict format, ...);
3780102 int vfprintf (FILE * fp, char *restrict format,
3780103            va_list arg);
3780104 int vfscanf (FILE * restrict fp,
3780105            const char *restrict format, va_list arg);
3780106 int vprintf (const char *restrict format, va_list arg);
3780107 int vscanf (const char *restrict format, va_list ap);
3780108 int vsnprintf (char *restrict string, size_t size,
3780109            const char *restrict format, va_list arg);
3780110 int vsprintf (char *restrict string,
3780111            const char *restrict format, va_list arg);
3780112 int vsscanf (const char *string, const char *format,
3780113            va_list ap);
3780114 //-----

```

3780115	#endif	
95.18.1	lib/stdio/FILE.c	796
95.18.2	lib/stdio/clearerr.c	797
95.18.3	lib/stdio/fclose.c	797
95.18.4	lib/stdio/feof.c	797
95.18.5	lib/stdio/ferror.c	797
95.18.6	lib/stdio/fflush.c	798
95.18.7	lib/stdio/fgetc.c	798
95.18.8	lib/stdio/fgetpos.c	798
95.18.9	lib/stdio/fgets.c	798
95.18.10	lib/stdio/fileno.c	799
95.18.11	lib/stdio/fopen.c	799
95.18.12	lib/stdio/fprintf.c	800
95.18.13	lib/stdio/fputc.c	800
95.18.14	lib/stdio/fputs.c	801
95.18.15	lib/stdio/fread.c	801
95.18.16	lib/stdio/freopen.c	801
95.18.17	lib/stdio/fscanf.c	802
95.18.18	lib/stdio/fseek.c	802
95.18.19	lib/stdio/fseeko.c	802
95.18.20	lib/stdio/fsetpos.c	802
95.18.21	lib/stdio/ftell.c	803
95.18.22	lib/stdio/ftello.c	803
95.18.23	lib/stdio/fwrite.c	803
95.18.24	lib/stdio/getchar.c	803
95.18.25	lib/stdio/gets.c	804
95.18.26	lib/stdio/perror.c	804
95.18.27	lib/stdio/printf.c	805
95.18.28	lib/stdio/putchar.c	805
95.18.29	lib/stdio/puts.c	805
95.18.30	lib/stdio/rewind.c	806
95.18.31	lib/stdio/scanf.c	806
95.18.32	lib/stdio/setbuf.c	806
95.18.33	lib/stdio/setvbuf.c	806
95.18.34	lib/stdio/snprintf.c	806
95.18.35	lib/stdio/sprintf.c	806
95.18.36	lib/stdio/sscanf.c	807
95.18.37	lib/stdio/vfprintf.c	807
95.18.38	lib/stdio/vfscanf.c	807
95.18.39	lib/stdio/vfsscanf.c	807
95.18.40	lib/stdio/vprintf.c	827
95.18.41	lib/stdio/vscanf.c	827
95.18.42	lib/stdio/vsnprintf.c	828
95.18.43	lib/stdio/vsprintf.c	843
95.18.44	lib/stdio/vsscanf.c	844

95.18.1 lib/stdio/FILE.c

« Si veda la sezione 91.3.

```

3780001 #include <stdio.h>
3780002 //
3780003 // There must be room for at least 'FOPEN_MAX'
3780004 // elements.
3780005 //
3780006 FILE _stream[FOPEN_MAX];
3780007 //-----
3780008 void
3780009 _stdio_stream_setup (void)
3780010 {
3780011     _stream[0].fdn = 0;
3780012     _stream[0].error = 0;
3780013     _stream[0].eof = 0;
3780014
3780015     _stream[1].fdn = 1;
3780016     _stream[1].error = 0;
3780017     _stream[1].eof = 0;
3780018
3780019     _stream[2].fdn = 2;
3780020     _stream[2].error = 0;
3780021     _stream[2].eof = 0;
3780022 }

```

95.18.2 lib/stdio/clearerr.c

« Si veda la sezione 88.12.

```

3800001 #include <stdio.h>
3800002 //-----
3800003 void
3800004 clearerr (FILE * fp)
3800005 {
3800006     if (fp != NULL)
3800007     {
3800008         fp->error = 0;
3800009         fp->eof = 0;
3800010     }
3800011 }

```

95.18.3 lib/stdio/fclose.c

« Si veda la sezione 88.28.

```

3810001 #include <stdio.h>
3810002 #include <unistd.h>
3810003 //-----
3810004 int
3810005 fclose (FILE * fp)
3810006 {
3810007     return (close (fp->fdn));
3810008 }

```

95.18.4 lib/stdio/feof.c

« Si veda la sezione 88.29.

```

3820001 #include <stdio.h>
3820002 //-----
3820003 int
3820004 feof (FILE * fp)
3820005 {
3820006     if (fp != NULL)
3820007     {
3820008         return (fp->eof);
3820009     }
3820010     return (0);
3820011 }

```

95.18.5 lib/stdio/ferror.c

« Si veda la sezione 88.30.

```

3830001 #include <stdio.h>
3830002 //-----
3830003 int
3830004 ferror (FILE * fp)
3830005 {
3830006     if (fp != NULL)
3830007     {
3830008         return (fp->error);
3830009     }
3830010     return (0);
3830011 }

```

## 95.18.6 lib/stdio/fflush.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.31.

```

3840001 #include <stdio.h>
3840002 //-----
3840003 int
3840004 fflush (FILE * fp)
3840005 {
3840006     //
3840007     // The os32 library does not have any buffered data.
3840008     //
3840009     return (0);
3840010 }

```

## 95.18.7 lib/stdio/fgetc.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.32.

```

3850001 #include <stdio.h>
3850002 #include <sys/types.h>
3850003 #include <unistd.h>
3850004 //-----
3850005 int
3850006 fgetc (FILE * fp)
3850007 {
3850008     ssize_t size_read;
3850009     int c; // Character read.
3850010     //
3850011     for (c = 0;;)
3850012     {
3850013         size_read = read (fp->fdn, &c, (size_t) 1);
3850014         //
3850015         if (size_read <= 0)
3850016         {
3850017             //
3850018             // It is the end of file (zero) otherwise
3850019             // there is a
3850020             // problem (a negative value): return 'EOF'.
3850021             //
3850022             return (EOF);
3850023         }
3850024         //
3850025         // Valid read: end of scan.
3850026         //
3850027         return (c);
3850028     }
3850029 }

```

## 95.18.8 lib/stdio/fgetpos.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.33.

```

3860001 #include <stdio.h>
3860002 //-----
3860003 int
3860004 fgetpos (FILE * restrict fp, fpos_t * restrict pos)
3860005 {
3860006     long int position;
3860007     //
3860008     if (fp != NULL)
3860009     {
3860010         position = ftell (fp);
3860011         if (position >= 0)
3860012         {
3860013             *pos = position;
3860014             return (0);
3860015         }
3860016     }
3860017     return (-1);
3860018 }

```

## 95.18.9 lib/stdio/fgets.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.34.

```

3870001 #include <stdio.h>
3870002 #include <sys/types.h>
3870003 #include <unistd.h>
3870004 #include <stddef.h>
3870005 //-----
3870006 char *
3870007 fgets (char *restrict string, int n, FILE * restrict fp)
3870008 {
3870009     ssize_t size_read;
3870010     int b; // Index inside the string buffer.
3870011     //
3870012     for (b = 0; b < (n - 1); b++, string[b] = 0)

```

```

3870013     {
3870014         size_read = read (fp->fdn, &string[b], (size_t) 1);
3870015         //
3870016         if (size_read <= 0)
3870017         {
3870018             //
3870019             // It is the end of file (zero) otherwise
3870020             // there is a
3870021             // problem (a negative value).
3870022             //
3870023             string[b] = 0;
3870024             break;
3870025         }
3870026         //
3870027         if (string[b] == '\n')
3870028         {
3870029             b++;
3870030             string[b] = 0;
3870031             break;
3870032         }
3870033     }
3870034     //
3870035     // If 'b' is zero, nothing was read and 'NULL' is
3870036     // returned.
3870037     //
3870038     if (b == 0)
3870039     {
3870040         return (NULL);
3870041     }
3870042     else
3870043     {
3870044         return (string);
3870045     }
3870046 }

```

## 95.18.10 lib/stdio/fileno.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.35.

```

3880001 #include <stdio.h>
3880002 #include <errno.h>
3880003 //-----
3880004 int
3880005 fileno (FILE * fp)
3880006 {
3880007     if (fp != NULL)
3880008     {
3880009         return (fp->fdn);
3880010     }
3880011     errset (EBADF); // Bad file descriptor.
3880012     return (-1);
3880013 }

```

## 95.18.11 lib/stdio/fopen.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.36.

```

3890001 #include <fcntl.h>
3890002 #include <stdarg.h>
3890003 #include <stddef.h>
3890004 #include <string.h>
3890005 #include <errno.h>
3890006 #include <sys/os32.h>
3890007 #include <limits.h>
3890008 #include <stdio.h>
3890009 //-----
3890010 FILE *
3890011 fopen (const char *path, const char *mode)
3890012 {
3890013     int fdn;
3890014     //
3890015     if (strcmp (mode, "r") || strcmp (mode, "rb"))
3890016     {
3890017         fdn = open (path, O_RDONLY);
3890018     }
3890019     else if (strcmp (mode, "r+") ||
3890020             strcmp (mode, "r+b") || strcmp (mode, "rb+"))
3890021     {
3890022         fdn = open (path, O_RDWR);
3890023     }
3890024     else if (strcmp (mode, "w") || strcmp (mode, "wb"))
3890025     {
3890026         fdn = open (path, O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0666);
3890027     }
3890028     else if (strcmp (mode, "w+") ||
3890029             strcmp (mode, "w+b") || strcmp (mode, "wb+"))
3890030     {

```



```

389001     fdn = open (path, O_RDWR | O_CREAT | O_TRUNC, 0666);
389002     }
389003     else if (strcmp (mode, "a") || strcmp (mode, "ab"))
389004     {
389005         fdn =
389006             open (path,
389007                 O_WRONLY | O_APPEND | O_CREAT | O_TRUNC,
389008                 0666);
389009     }
389010     else if (strcmp (mode, "a+") ||
389011             strcmp (mode, "a+b") || strcmp (mode, "ab+"))
389012     {
389013         fdn =
389014             open (path,
389015                 O_RDWR | O_APPEND | O_CREAT | O_TRUNC, 0666);
389016     }
389017     else
389018     {
389019         errset (EINVAL); // Invalid argument.
389020         return (NULL);
389021     }
389022     //
389023     // Check the file descriptor returned.
389024     //
389025     if (fdn < 0)
389026     {
389027         //
389028         // The variable 'errno' is already set.
389029         //
389030         errset (errno);
389031         return (NULL);
389032     }
389033     //
389034     // A valid file descriptor is available: convert it
389035     // into a file
389036     // stream. Please note that the file descriptor
389037     // number must be
389038     // saved inside the corresponding '_stream[]' array,
389039     // because the
389040     // file pointer do not have knowledge of the
389041     // relative position
389042     // inside the array.
389043     //
389044     _stream[fdn].fdn = fdn; // Saved the file
389045     // descriptor number.
389046     //
389047     return (&_stream[fdn]); // Returned the file
389048     // stream pointer.
389049 }

```

## 95.18.12 lib/stdio/fprintf.c

« Si veda la sezione 88.91.

```

390001 #include <stdio.h>
390002 //-----
390003 int
390004 fprintf (FILE * fp, char *restrict format, ...)
390005 {
390006     va_list ap;
390007     va_start (ap, format);
390008     return (vfprintf (fp, format, ap));
390009 }

```

## 95.18.13 lib/stdio/fputc.c

« Si veda la sezione 88.38.

```

391001 #include <stdio.h>
391002 #include <sys/types.h>
391003 #include <sys/os32.h>
391004 #include <string.h>
391005 #include <unistd.h>
391006 //-----
391007 int
391008 fputc (int c, FILE * fp)
391009 {
391010     ssize_t size_written;
391011     char character = (char) c;
391012     size_written = write (fp->fdn, &character, (size_t) 1);
391013     if (size_written < 0)
391014     {
391015         fp->eof = 1;
391016         return (EOF);
391017     }
391018     return (c);
391019 }

```

## 95.18.14 lib/stdio/fputs.c

« Si veda la sezione 88.39.

```

392001 #include <stdio.h>
392002 #include <string.h>
392003 //-----
392004 int
392005 fputs (const char *restrict string, FILE * restrict fp)
392006 {
392007     int i; // Index inside the string to be
392008     // printed.
392009     int status;
392010
392011     for (i = 0; i < strlen (string); i++)
392012     {
392013         status = fputc (string[i], fp);
392014         if (status == EOF)
392015         {
392016             fp->eof = 1;
392017             return (EOF);
392018         }
392019     }
392020     return (0);
392021 }

```

## 95.18.15 lib/stdio/fread.c

« Si veda la sezione 88.40.

```

393001 #include <unistd.h>
393002 #include <stdio.h>
393003 //-----
393004 size_t
393005 fread (void *restrict buffer, size_t size,
393006        size_t nmemb, FILE * restrict fp)
393007 {
393008     ssize_t size_read;
393009     size_read =
393010         read (fp->fdn, buffer, (size_t) (size * nmemb));
393011     if (size_read == 0)
393012     {
393013         fp->eof = 1;
393014         return ((size_t) 0);
393015     }
393016     else if (size_read < 0)
393017     {
393018         fp->error = 1;
393019         return ((size_t) 0);
393020     }
393021     else
393022     {
393023         return ((size_t) (size_read / size));
393024     }
393025 }

```

## 95.18.16 lib/stdio/freopen.c

« Si veda la sezione 88.36.

```

394001 #include <fcntl.h>
394002 #include <stdarg.h>
394003 #include <stddef.h>
394004 #include <string.h>
394005 #include <errno.h>
394006 #include <sys/os32.h>
394007 #include <limits.h>
394008 #include <stdio.h>
394009 //-----
394010 FILE *
394011 freopen (const char *restrict path,
394012        const char *restrict mode, FILE * restrict fp)
394013 {
394014     int status;
394015     FILE *fp_new;
394016     //
394017     if (fp == NULL)
394018     {
394019         return (NULL);
394020     }
394021     //
394022     status = fclose (fp);
394023     if (status != 0)
394024     {
394025         fp->error = 1;
394026         return (NULL);
394027     }
394028     //

```

```

3940029     fp_new = fopen (path, mode);
3940030     //
3940031     if (fp_new == NULL)
3940032     {
3940033         return (NULL);
3940034     }
3940035     //
3940036     if (fp_new != fp)
3940037     {
3940038         fclose (fp_new);
3940039         return (NULL);
3940040     }
3940041     //
3940042     return (fp_new);
3940043 }

```

## 95.18.17 lib/stdio/fscanf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.102.

```

3950001 #include <stdio.h>
3950002 //-----
3950003 int
3950004 fscanf (FILE * restrict fp,
3950005         const char * restrict format, ...)
3950006 {
3950007     va_list ap;
3950008     va_start (ap, format);
3950009     return vfscanf (fp, format, ap);
3950010 }

```

## 95.18.18 lib/stdio/fseek.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.44.

```

3960001 #include <stdio.h>
3960002 #include <unistd.h>
3960003 //-----
3960004 int
3960005 fseek (FILE * fp, long int offset, int whence)
3960006 {
3960007     off_t off_new;
3960008     off_new = lseek (fp->fdn, (off_t) offset, whence);
3960009     if (off_new < 0)
3960010     {
3960011         fp->error = 1;
3960012         return (-1);
3960013     }
3960014     else
3960015     {
3960016         fp->eof = 0;
3960017         return (0);
3960018     }
3960019 }

```

## 95.18.19 lib/stdio/fseeko.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.44.

```

3970001 #include <stdio.h>
3970002 #include <unistd.h>
3970003 //-----
3970004 int
3970005 fseeko (FILE * fp, off_t offset, int whence)
3970006 {
3970007     off_t off_new;
3970008     off_new = lseek (fp->fdn, offset, whence);
3970009     if (off_new < 0)
3970010     {
3970011         fp->error = 1;
3970012         return (-1);
3970013     }
3970014     else
3970015     {
3970016         return (0);
3970017     }
3970018 }

```

## 95.18.20 lib/stdio/fsetpos.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.33.

```

3980001 #include <stdio.h>
3980002 //-----
3980003 int
3980004 fsetpos (FILE * fp, fpos_t * pos)

```

```

3980005 {
3980006     long int position;
3980007     //
3980008     if (fp != NULL)
3980009     {
3980010         position = fseek (fp, (long int) *pos, SEEK_SET);
3980011         if (position >= 0)
3980012         {
3980013             *pos = position;
3980014             return (0);
3980015         }
3980016     }
3980017     return (-1);
3980018 }

```

## 95.18.21 lib/stdio/ftell.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.47.

```

3990001 #include <stdio.h>
3990002 #include <unistd.h>
3990003 //-----
3990004 long int
3990005 ftell (FILE * fp)
3990006 {
3990007     return ((long int) lseek (fp->fdn, (off_t) 0, SEEK_CUR));
3990008 }

```

## 95.18.22 lib/stdio/ftello.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.47.

```

4000001 #include <stdio.h>
4000002 #include <unistd.h>
4000003 //-----
4000004 off_t
4000005 ftello (FILE * fp)
4000006 {
4000007     return (lseek (fp->fdn, (off_t) 0, SEEK_CUR));
4000008 }

```

## 95.18.23 lib/stdio/fwrite.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.49.

```

4010001 #include <unistd.h>
4010002 #include <stdio.h>
4010003 //-----
4010004 size_t
4010005 fwrite (const void * restrict buffer, size_t size,
4010006        size_t nmemb, FILE * restrict fp)
4010007 {
4010008     ssize_t size_written;
4010009     size_written =
4010010     write (fp->fdn, buffer, (size_t) (size * nmemb));
4010011     if (size_written < 0)
4010012     {
4010013         fp->error = 1;
4010014         return ((size_t) 0);
4010015     }
4010016     else
4010017     {
4010018         return ((size_t) (size_written / size));
4010019     }
4010020 }

```

## 95.18.24 lib/stdio/getchar.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.32.

```

4020001 #include <stdio.h>
4020002 #include <sys/types.h>
4020003 #include <unistd.h>
4020004 //-----
4020005 int
4020006 getchar (void)
4020007 {
4020008     ssize_t size_read;
4020009     int c; // Character read.
4020010     //
4020011     for (c = 0;;)
4020012     {
4020013         size_read = read (STDIN_FILENO, &c, (size_t) 1);
4020014         //
4020015         if (size_read <= 0)
4020016         {

```

```

402017 //
402018 // It is the end of file (zero) otherwise
402019 // there is a
402020 // problem (a negative value): return 'EOF'.
402021 //
402022 _stream[STDIN_FILENO].eof = 1;
402023 return (EOF);
402024 }
402025 //
402026 // Valid read.
402027 //
402028 if (size_read == 0)
402029 {
402030 //
402031 // If no character is ready inside the
402032 // keyboard buffer, just
402033 // retry.
402034 //
402035 continue;
402036 }
402037 //
402038 // End of scan.
402039 //
402040 return (c);
402041 }
402042 }

```

## 95.18.25 lib/stdio/get.c

&lt;

Si veda la sezione 88.34.

```

403001 #include <stdio.h>
403002 #include <sys/types.h>
403003 #include <unistd.h>
403004 #include <stddef.h>
403005 //-----
403006 char *
403007 gets (char *string)
403008 {
403009     ssize_t size_read;
403010     int b; // Index inside the string buffer.
403011     //
403012     for (b = 0;; b++, string[b] = 0)
403013     {
403014         size_read =
403015             read (STDIN_FILENO, &string[b], (size_t) 1);
403016         //
403017         if (size_read <= 0)
403018         {
403019             //
403020             // It is the end of file (zero) otherwise
403021             // there is a
403022             // problem (a negative value).
403023             //
403024             _stream[STDIN_FILENO].eof = 1;
403025             string[b] = 0;
403026             break;
403027         }
403028         //
403029         if (string[b] == '\n')
403030         {
403031             b++;
403032             string[b] = 0;
403033             break;
403034         }
403035     }
403036     //
403037     // If 'b' is zero, nothing was read and 'NULL' is
403038     // returned.
403039     //
403040     if (b == 0)
403041     {
403042         return (NULL);
403043     }
403044     else
403045     {
403046         return (string);
403047     }
403048 }

```

## 95.18.26 lib/stdio/perror.c

&lt;

Si veda la sezione 88.90.

```

404001 #include <stdio.h>
404002 #include <errno.h>
404003 #include <stddef.h>

```

```

404004 #include <string.h>
404005 //-----
404006 void
404007 perror (const char *string)
404008 {
404009     //
404010     // If errno is zero, there is nothing to show.
404011     //
404012     if (errno == 0)
404013     {
404014         return;
404015     }
404016     //
404017     // Show the string if there is one.
404018     //
404019     if (string != NULL && strlen (string) > 0)
404020     {
404021         printf ("%s: ", string);
404022     }
404023     //
404024     // Show the translated error.
404025     //
404026     if (errfn[0] != 0 && errln != 0)
404027     {
404028         printf ("[%s:%u:%i] %s\n",
404029             errfn, errln, errno, strerror (errno));
404030     }
404031     else
404032     {
404033         printf ("[%i] %s\n", errno, strerror (errno));
404034     }
404035 }

```

## 95.18.27 lib/stdio/printf.c

Si veda la sezione 88.91.

&gt;

```

405001 #include <stdio.h>
405002 //-----
405003 int
405004 printf (const char *restrict format, ...)
405005 {
405006     va_list ap;
405007     va_start (ap, format);
405008     return (vprintf (format, ap));
405009 }

```

## 95.18.28 lib/stdio/putchar.c

Si veda la sezione 88.38.

&gt;

```

406001 #include <stdio.h>
406002 #include <sys/types.h>
406003 #include <sys/os32.h>
406004 #include <string.h>
406005 #include <unistd.h>
406006 //-----
406007 int
406008 putchar (int c)
406009 {
406010     return (fputc (c, stdout));
406011 }

```

## 95.18.29 lib/stdio/puts.c

Si veda la sezione 88.39.

&gt;

```

407001 #include <stdio.h>
407002 //-----
407003 int
407004 puts (const char *string)
407005 {
407006     int status;
407007     status = printf ("%s\n", string);
407008     if (status < 0)
407009     {
407010         return (EOF);
407011     }
407012     else
407013     {
407014         return (status);
407015     }
407016 }

```

## 95.18.30 lib/stdio/rewind.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.100.

```

408001 #include <stdio.h>
408002 //-----
408003 void
408004 rewind (FILE * fp)
408005 {
408006     (void) fseek (fp, 0L, SEEK_SET);
408007     fp->error = 0;
408008 }

```

## 95.18.31 lib/stdio/scanf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.102.

```

409001 #include <stdio.h>
409002 //-----
409003 int
409004 scanf (const char *restrict format, ...)
409005 {
409006     va_list ap;
409007     va_start (ap, format);
409008     return vfscanf (stdin, format, ap);
409009 }

```

## 95.18.32 lib/stdio/setbuf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.103.

```

410001 #include <stdio.h>
410002 //-----
410003 void
410004 setbuf (FILE * restrict fp, char *restrict buffer)
410005 {
410006     //
410007     // The os32 library does not have any buffered data.
410008     //
410009     return;
410010 }

```

## 95.18.33 lib/stdio/setvbuf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.103.

```

411001 #include <stdio.h>
411002 //-----
411003 int
411004 setvbuf (FILE * restrict fp, char *restrict buffer,
411005         int buf_mode, size_t size)
411006 {
411007     //
411008     // The os32 library does not have any buffered data.
411009     //
411010     return (0);
411011 }

```

## 95.18.34 lib/stdio/snprintf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.91.

```

412001 #include <stdio.h>
412002 #include <stdarg.h>
412003 //-----
412004 int
412005 snprintf (char *restrict string, size_t size,
412006          const char *restrict format, ...)
412007 {
412008     va_list ap;
412009     va_start (ap, format);
412010     return vsnprintf (string, size, format, ap);
412011 }

```

## 95.18.35 lib/stdio/sprintf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.91.

```

413001 #include <stdio.h>
413002 #include <stdarg.h>
413003 //-----
413004 int
413005 sprintf (char *restrict string,
413006         const char *restrict format, ...)
413007 {
413008     va_list ap;
413009     va_start (ap, format);

```

```

413001     return vsnprintf (string, (size_t) BUFSIZ, format, ap);
413002 }

```

## 95.18.36 lib/stdio/sscanf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.102.

```

414001 #include <stdio.h>
414002 //-----
414003 int
414004 sscanf (char *restrict string,
414005         const char *restrict format, ...)
414006 {
414007     va_list ap;
414008     va_start (ap, format);
414009     return vsscanf (string, format, ap);
414010 }

```

## 95.18.37 lib/stdio/vfprintf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.137.

```

415001 #include <stdio.h>
415002 #include <sys/types.h>
415003 #include <sys/os32.h>
415004 #include <string.h>
415005 #include <unistd.h>
415006 //-----
415007 int
415008 vfprintf (FILE * fp, char *restrict format, va_list arg)
415009 {
415010     ssize_t size_written;
415011     size_t size;
415012     size_t size_total;
415013     int status;
415014     char string[BUFSIZ];
415015     char *buffer = string;
415016     //
415017     buffer[0] = 0;
415018     status = vsprintf (buffer, format, arg);
415019     //
415020     size = strlen (buffer);
415021     if (size >= BUFSIZ)
415022     {
415023         size = BUFSIZ;
415024     }
415025     //
415026     for (size_total = 0, size_written = 0;
415027         size_total < size;
415028         size_total += size_written, buffer += size_written)
415029     {
415030         size_written =
415031             write (fp->fdn, buffer, size - size_total);
415032         if (size_written < 0)
415033         {
415034             return (size_total);
415035         }
415036     }
415037     return (size);
415038 }

```

## 95.18.38 lib/stdio/vfscanf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.138.

```

416001 #include <stdio.h>
416002 //-----
416003 int vfscanf (FILE * restrict fp, const char *string,
416004             const char *restrict format, va_list ap);
416005 //-----
416006 int
416007 vfscanf (FILE * restrict fp,
416008         const char *restrict format, va_list ap)
416009 {
416010     return (vfscanf (fp, NULL, format, ap));
416011 }
416012 }
416013 }
416014 //-----

```

## 95.18.39 lib/stdio/vfsscanf.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.138.

```

417001 #include <stdint.h>
417002 #include <stdbool.h>

```



```

4170177     }
4170178     }
4170179     if (format[f] == '%' && format[f + 1] == '%')
4170180     {
4170181         // ----- Matching a literal '%'.
4170182         f++;
4170183         if (format[f] == *input)
4170184         {
4170185             input++;
4170186             f++;
4170187             continue;
4170188         }
4170189         else
4170190         {
4170191             return (ass_or_eof
4170192                 (consumed, assigned));
4170193         }
4170194     }
4170195     if (format[f] == '%')
4170196     {
4170197         // ----- Percent of a specifier.
4170198         f++;
4170199         specifier = 1;
4170200         specifier_flags = 1;
4170201         continue;
4170202     }
4170203 }
4170204 //
4170205 if (specifier && specifier_flags)
4170206 {
4170207     // -----
4170208     // The context is inside
4170209     // specifier flags.
4170210     // -----
4170211     if (format[f] == '*')
4170212     {
4170213         // ---- Assignment suppression star.
4170214         flag_star = 1;
4170215         f++;
4170216     }
4170217     else
4170218     {
4170219         // -----
4170220         // End of flags and begin of
4170221         // specifier length.
4170222         // -----
4170223         specifier_flags = 0;
4170224         specifier_width = 1;
4170225     }
4170226 }
4170227 //
4170228 if (specifier && specifier_width)
4170229 {
4170230     // -----
4170231     // The context is inside a
4170232     // specifier width.
4170233     // -----
4170234     for (w = 0;
4170235          format[f] >= '0'
4170236          && format[f] <= '9'
4170237          && w < WIDTH_MAX; w++)
4170238     {
4170239         width_string[w] = format[f];
4170240         f++;
4170241     }
4170242     width_string[w] = '\0';
4170243     width = atoi (width_string);
4170244     if (width > WIDTH_MAX)
4170245     {
4170246         width = WIDTH_MAX;
4170247     }
4170248     //
4170249     // -----
4170250     // A zero width means an unspecified
4170251     // limit for the field
4170252     // length.
4170253     // -----
4170254     // End of spec. width and
4170255     // begin of spec. type.
4170256     // -----
4170257     specifier_width = 0;
4170258     specifier_type = 1;
4170259 }
4170260 //
4170261 if (specifier && specifier_type)
4170262 {
4170263     //

```

```

4170264     // Specifiers with length modifier.
4170265     //
4170266     if (format[f] == 'h' && format[f + 1] == 'h')
4170267     {
4170268         // ----- char.
4170269         if (format[f + 2] == 'd')
4170270         {
4170271             // ----- signed char, base 10.
4170272             value_i =
4170273                 strtointmax (input, &next, 10,
4170274                             width);
4170275             if (input == next)
4170276             {
4170277                 return (ass_or_eof
4170278                     (consumed, assigned));
4170279             }
4170280             consumed++;
4170281             if (!flag_star)
4170282             {
4170283                 ptr_schar =
4170284                     va_arg (ap, signed char *);
4170285                 *ptr_schar = value_i;
4170286                 assigned++;
4170287             }
4170288             f += 3;
4170289             input = next;
4170290         }
4170291         else if (format[f + 2] == 'i')
4170292         {
4170293             // -----
4170294             // signed char, base unknown.
4170295             // -----
4170296             value_i =
4170297                 strtointmax (input, &next, 0,
4170298                             width);
4170299             if (input == next)
4170300             {
4170301                 return (ass_or_eof
4170302                     (consumed, assigned));
4170303             }
4170304             consumed++;
4170305             if (!flag_star)
4170306             {
4170307                 ptr_schar =
4170308                     va_arg (ap, signed char *);
4170309                 *ptr_schar = value_i;
4170310                 assigned++;
4170311             }
4170312             f += 3;
4170313             input = next;
4170314         }
4170315         else if (format[f + 2] == 'o')
4170316         {
4170317             // -----
4170318             // signed char, base 8.
4170319             // -----
4170320             value_i =
4170321                 strtointmax (input, &next, 8,
4170322                             width);
4170323             if (input == next)
4170324             {
4170325                 return (ass_or_eof
4170326                     (consumed, assigned));
4170327             }
4170328             consumed++;
4170329             if (!flag_star)
4170330             {
4170331                 ptr_schar =
4170332                     va_arg (ap, signed char *);
4170333                 *ptr_schar = value_i;
4170334                 assigned++;
4170335             }
4170336             f += 3;
4170337             input = next;
4170338         }
4170339         else if (format[f + 2] == 'u')
4170340         {
4170341             // -----
4170342             // unsigned char, base 10.
4170343             // -----
4170344             value_u =
4170345                 strtointmax (input, &next, 10,
4170346                             width);
4170347             if (input == next)
4170348             {
4170349                 return (ass_or_eof
4170350                     (consumed, assigned));

```

```

4170351     }
4170352     consumed++;
4170353     if (!flag_star)
4170354     {
4170355         ptr_uchar =
4170356             va_arg (ap, unsigned char *);
4170357         *ptr_uchar = value_u;
4170358         assigned++;
4170359     }
4170360     f += 3;
4170361     input = next;
4170362 }
4170363 else if (format[f + 2] == 'x'
4170364         || format[f + 2] == 'X')
4170365 {
4170366     // -----
4170367     // signed char, base 16.
4170368     // -----
4170369     value_i =
4170370         strtointmax (input, &next, 16,
4170371                     width);
4170372     if (input == next)
4170373     {
4170374         return (ass_or_eof
4170375                 (consumed, assigned));
4170376     }
4170377     consumed++;
4170378     if (!flag_star)
4170379     {
4170380         ptr_schar =
4170381             va_arg (ap, signed char *);
4170382         *ptr_schar = value_i;
4170383         assigned++;
4170384     }
4170385     f += 3;
4170386     input = next;
4170387 }
4170388 else if (format[f + 2] == 'n')
4170389 {
4170390     // -----
4170391     // signed char,
4170392     // string index counter.
4170393     // -----
4170394     ptr_schar =
4170395         va_arg (ap, signed char *);
4170396     *ptr_schar =
4170397         (signed char) (input - start +
4170398                       scanned);
4170399     f += 3;
4170400 }
4170401 else
4170402 {
4170403     // -----
4170404     // unsupported or
4170405     // unknown specifier.
4170406     // -----
4170407     f += 2;
4170408 }
4170409 }
4170410 else if (format[f] == 'h')
4170411 {
4170412     // ----- short.
4170413     if (format[f + 1] == 'd')
4170414     {
4170415         // -----
4170416         // signed short, base 10.
4170417         // -----
4170418         value_i =
4170419             strtointmax (input, &next, 10,
4170420                         width);
4170421         if (input == next)
4170422         {
4170423             return (ass_or_eof
4170424                     (consumed, assigned));
4170425         }
4170426         consumed++;
4170427         if (!flag_star)
4170428         {
4170429             ptr_sshort =
4170430                 va_arg (ap, signed short *);
4170431             *ptr_sshort = value_i;
4170432             assigned++;
4170433         }
4170434         f += 2;
4170435         input = next;
4170436     }
4170437     else if (format[f + 1] == 'i')

```

```

4170438     {
4170439         // -----
4170440         // signed
4170441         // short, base unknown.
4170442         // -----
4170443         value_i =
4170444             strtointmax (input, &next, 0,
4170445                         width);
4170446         if (input == next)
4170447         {
4170448             return (ass_or_eof
4170449                     (consumed, assigned));
4170450         }
4170451         consumed++;
4170452         if (!flag_star)
4170453         {
4170454             ptr_sshort =
4170455                 va_arg (ap, signed short *);
4170456             *ptr_sshort = value_i;
4170457             assigned++;
4170458         }
4170459         f += 2;
4170460         input = next;
4170461     }
4170462     else if (format[f + 1] == 'o')
4170463     {
4170464         // -----
4170465         // signed short, base 8.
4170466         // -----
4170467         value_i =
4170468             strtointmax (input, &next, 8,
4170469                         width);
4170470         if (input == next)
4170471         {
4170472             return (ass_or_eof
4170473                     (consumed, assigned));
4170474         }
4170475         consumed++;
4170476         if (!flag_star)
4170477         {
4170478             ptr_sshort =
4170479                 va_arg (ap, signed short *);
4170480             *ptr_sshort = value_i;
4170481             assigned++;
4170482         }
4170483         f += 2;
4170484         input = next;
4170485     }
4170486     else if (format[f + 1] == 'u')
4170487     {
4170488         // -----
4170489         // unsigned short, base 10.
4170490         // -----
4170491         value_u =
4170492             strtointmax (input, &next, 10,
4170493                         width);
4170494         if (input == next)
4170495         {
4170496             return (ass_or_eof
4170497                     (consumed, assigned));
4170498         }
4170499         consumed++;
4170500         if (!flag_star)
4170501         {
4170502             ptr_ushort =
4170503                 va_arg (ap, unsigned short *);
4170504             *ptr_ushort = value_u;
4170505             assigned++;
4170506         }
4170507         f += 2;
4170508         input = next;
4170509     }
4170510     else if (format[f + 1] == 'x'
4170511             || format[f + 2] == 'X')
4170512     {
4170513         // -----
4170514         // signed short, base 16.
4170515         // -----
4170516         value_i =
4170517             strtointmax (input, &next, 16,
4170518                         width);
4170519         if (input == next)
4170520         {
4170521             return (ass_or_eof
4170522                     (consumed, assigned));
4170523         }
4170524         consumed++;

```

```

4170525         if (!flag_star)
4170526         {
4170527             ptr_sshort =
4170528                 va_arg (ap, signed short *);
4170529             *ptr_sshort = value_i;
4170530             assigned++;
4170531         }
4170532         f += 2;
4170533         input = next;
4170534     }
4170535     else if (format[f + 1] == 'n')
4170536     {
4170537         // -----
4170538         // signed char,
4170539         // string index counter.
4170540         // -----
4170541         ptr_sshort =
4170542             va_arg (ap, signed short *);
4170543         *ptr_sshort =
4170544             (signed short) (input - start +
4170545                             scanned);
4170546
4170547         f += 2;
4170548     }
4170549     else
4170550     {
4170551         // -----
4170552         // unsupported or
4170553         // unknown specifier.
4170554         // -----
4170555         f += 1;
4170556     }
4170557     // ----- There is no 'long long int'.
4170558     else if (format[f] == 'l')
4170559     {
4170560         // ----- long int.
4170561         if (format[f + 1] == 'd')
4170562         {
4170563             // -----
4170564             // signed long, base 10.
4170565             // -----
4170566             value_i =
4170567                 strtointmax (input, &next, 10,
4170568                             width);
4170569
4170570             if (input == next)
4170571             {
4170572                 return (ass_or_eof
4170573                         (consumed, assigned));
4170574             }
4170575             consumed++;
4170576             if (!flag_star)
4170577             {
4170578                 ptr_slong =
4170579                     va_arg (ap, signed long *);
4170580                 *ptr_slong = value_i;
4170581                 assigned++;
4170582             }
4170583             f += 2;
4170584             input = next;
4170585         }
4170586         else if (format[f + 1] == 'i')
4170587         {
4170588             // -----
4170589             // signed
4170590             // long, base unknown.
4170591             // -----
4170592             value_i =
4170593                 strtointmax (input, &next, 0,
4170594                             width);
4170595             if (input == next)
4170596             {
4170597                 return (ass_or_eof
4170598                         (consumed, assigned));
4170599             }
4170600             consumed++;
4170601             if (!flag_star)
4170602             {
4170603                 ptr_slong =
4170604                     va_arg (ap, signed long *);
4170605                 *ptr_slong = value_i;
4170606                 assigned++;
4170607             }
4170608             f += 2;
4170609             input = next;
4170610         }
4170611         else if (format[f + 1] == 'o')
4170612         {

```

```

4170612         // -----
4170613         // signed long, base 8.
4170614         // -----
4170615         value_i =
4170616             strtointmax (input, &next, 8,
4170617                             width);
4170618         if (input == next)
4170619         {
4170620             return (ass_or_eof
4170621                     (consumed, assigned));
4170622         }
4170623         consumed++;
4170624         if (!flag_star)
4170625         {
4170626             ptr_slong =
4170627                 va_arg (ap, signed long *);
4170628             *ptr_slong = value_i;
4170629             assigned++;
4170630         }
4170631         f += 2;
4170632         input = next;
4170633     }
4170634     else if (format[f + 1] == 'u')
4170635     {
4170636         // -----
4170637         // unsigned long, base 10.
4170638         // -----
4170639         value_u =
4170640             strtointmax (input, &next, 10,
4170641                             width);
4170642         if (input == next)
4170643         {
4170644             return (ass_or_eof
4170645                     (consumed, assigned));
4170646         }
4170647         consumed++;
4170648         if (!flag_star)
4170649         {
4170650             ptr_ulong =
4170651                 va_arg (ap, unsigned long *);
4170652             *ptr_ulong = value_u;
4170653             assigned++;
4170654         }
4170655         f += 2;
4170656         input = next;
4170657     }
4170658     else if (format[f + 1] == 'x'
4170659              || format[f + 2] == 'X')
4170660     {
4170661         // -----
4170662         // signed long, base 16.
4170663         // -----
4170664         value_i =
4170665             strtointmax (input, &next, 16,
4170666                             width);
4170667         if (input == next)
4170668         {
4170669             return (ass_or_eof
4170670                     (consumed, assigned));
4170671         }
4170672         consumed++;
4170673         if (!flag_star)
4170674         {
4170675             ptr_slong =
4170676                 va_arg (ap, signed long *);
4170677             *ptr_slong = value_i;
4170678             assigned++;
4170679         }
4170680         f += 2;
4170681         input = next;
4170682     }
4170683     else if (format[f + 1] == 'n')
4170684     {
4170685         // -----
4170686         // signed char,
4170687         // string index counter.
4170688         // -----
4170689         ptr_slong =
4170690             va_arg (ap, signed long *);
4170691         *ptr_slong =
4170692             (signed long) (input - start +
4170693                             scanned);
4170694         f += 2;
4170695     }
4170696     else
4170697     {
4170698         // -----

```



```

417099 // unsupported or
417099 // unknown specifier.
417099 // -----
417099 f += 1;
417099 }
417099 }
417099 else if (format[f] == 'j')
417099 {
417099 // ----- intmax_t.
417099 if (format[f + 1] == 'd')
417099 {
417099 // ----- intmax_t, base 10.
417099 value_i =
417099 strtointmax (input, &next, 10,
417099 width);
417099 if (input == next)
417099 {
417099 return (ass_or_eof
417099 (consumed, assigned));
417099 }
417099 consumed++;
417099 if (!flag_star)
417099 {
417099 ptr_simax =
417099 va_arg (ap, intmax_t *);
417099 *ptr_simax = value_i;
417099 assigned++;
417099 }
417099 f += 2;
417099 input = next;
417099 }
417099 else if (format[f + 1] == 'i')
417099 {
417099 // -----
417099 // intmax_t, base unknown.
417099 // -----
417099 value_i =
417099 strtointmax (input, &next, 0,
417099 width);
417099 if (input == next)
417099 {
417099 return (ass_or_eof
417099 (consumed, assigned));
417099 }
417099 consumed++;
417099 if (!flag_star)
417099 {
417099 ptr_simax =
417099 va_arg (ap, intmax_t *);
417099 *ptr_simax = value_i;
417099 assigned++;
417099 }
417099 f += 2;
417099 input = next;
417099 }
417099 else if (format[f + 1] == 'o')
417099 {
417099 // -----
417099 // intmax_t, base 8.
417099 // -----
417099 value_i =
417099 strtointmax (input, &next, 8,
417099 width);
417099 if (input == next)
417099 {
417099 return (ass_or_eof
417099 (consumed, assigned));
417099 }
417099 consumed++;
417099 if (!flag_star)
417099 {
417099 ptr_simax =
417099 va_arg (ap, intmax_t *);
417099 *ptr_simax = value_i;
417099 assigned++;
417099 }
417099 f += 2;
417099 input = next;
417099 }
417099 else if (format[f + 1] == 'u')
417099 {
417099 // -----
417099 // uintmax_t, base 10.
417099 // -----
417099 value_u =
417099 strtointmax (input, &next, 10,
417099 width);

```

```

417086 if (input == next)
417086 {
417086 return (ass_or_eof
417086 (consumed, assigned));
417086 }
417086 consumed++;
417086 if (!flag_star)
417086 {
417086 ptr_uimax =
417086 va_arg (ap, uintmax_t *);
417086 *ptr_uimax = value_u;
417086 assigned++;
417086 }
417086 f += 2;
417086 input = next;
417086 }
417086 else if (format[f + 1] == 'x'
417086 || format[f + 2] == 'X')
417086 {
417086 // -----
417086 // intmax_t, base 16.
417086 // -----
417086 value_i =
417086 strtointmax (input, &next, 16,
417086 width);
417086 if (input == next)
417086 {
417086 return (ass_or_eof
417086 (consumed, assigned));
417086 }
417086 consumed++;
417086 if (!flag_star)
417086 {
417086 ptr_simax =
417086 va_arg (ap, intmax_t *);
417086 *ptr_simax = value_i;
417086 assigned++;
417086 }
417086 f += 2;
417086 input = next;
417086 }
417086 else if (format[f + 1] == 'n')
417086 {
417086 // -----
417086 // signed char,
417086 // string index counter.
417086 // -----
417086 ptr_simax = va_arg (ap, intmax_t *);
417086 *ptr_simax =
417086 (intmax_t) (input - start +
417086 scanned);
417086 f += 2;
417086 }
417086 else
417086 {
417086 // -----
417086 // unsupported or
417086 // unknown specifier.
417086 // -----
417086 f += 1;
417086 }
417086 }
417086 else if (format[f] == 'z')
417086 {
417086 // ----- size_t.
417086 if (format[f + 1] == 'd')
417086 {
417086 // -----
417086 // size_t, base 10.
417086 // -----
417086 value_i =
417086 strtointmax (input, &next, 10,
417086 width);
417086 if (input == next)
417086 {
417086 return (ass_or_eof
417086 (consumed, assigned));
417086 }
417086 consumed++;
417086 if (!flag_star)
417086 {
417086 ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
417086 *ptr_size = value_i;
417086 assigned++;
417086 }
417086 f += 2;
417086 input = next;

```

```

4170873     }
4170874     else if (format[f + 1] == 'i')
4170875     {
4170876         // -----
4170877         // size_t, base unknown.
4170878         // -----
4170879         value_i =
4170880             strtointmax (input, &next, 0,
4170881                         width);
4170882         if (input == next)
4170883         {
4170884             return (ass_or_eof
4170885                     (consumed, assigned));
4170886         }
4170887         consumed++;
4170888         if (!flag_star)
4170889         {
4170890             ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
4170891             *ptr_size = value_i;
4170892             assigned++;
4170893         }
4170894         f += 2;
4170895         input = next;
4170896     }
4170897     else if (format[f + 1] == 'o')
4170898     {
4170899         // -----
4170900         // size_t, base 8.
4170901         // -----
4170902         value_i =
4170903             strtointmax (input, &next, 8,
4170904                         width);
4170905         if (input == next)
4170906         {
4170907             return (ass_or_eof
4170908                     (consumed, assigned));
4170909         }
4170910         consumed++;
4170911         if (!flag_star)
4170912         {
4170913             ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
4170914             *ptr_size = value_i;
4170915             assigned++;
4170916         }
4170917         f += 2;
4170918         input = next;
4170919     }
4170920     else if (format[f + 1] == 'u')
4170921     {
4170922         // -----
4170923         // size_t, base 10.
4170924         // -----
4170925         value_u =
4170926             strtointmax (input, &next, 10,
4170927                         width);
4170928         if (input == next)
4170929         {
4170930             return (ass_or_eof
4170931                     (consumed, assigned));
4170932         }
4170933         consumed++;
4170934         if (!flag_star)
4170935         {
4170936             ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
4170937             *ptr_size = value_u;
4170938             assigned++;
4170939         }
4170940         f += 2;
4170941         input = next;
4170942     }
4170943     else if (format[f + 1] == 'x'
4170944             || format[f + 2] == 'X')
4170945     {
4170946         // -----
4170947         // size_t, base 16.
4170948         // -----
4170949         value_i =
4170950             strtointmax (input, &next, 16,
4170951                         width);
4170952         if (input == next)
4170953         {
4170954             return (ass_or_eof
4170955                     (consumed, assigned));
4170956         }
4170957         consumed++;
4170958         if (!flag_star)
4170959         {

```

```

4170960         ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
4170961         *ptr_size = value_i;
4170962         assigned++;
4170963     }
4170964     f += 2;
4170965     input = next;
4170966 }
4170967 else if (format[f + 1] == 'n')
4170968 {
4170969     // -----
4170970     // signed char,
4170971     // string index counter.
4170972     // -----
4170973     ptr_size = va_arg (ap, size_t *);
4170974     *ptr_size =
4170975         (size_t) (input - start + scanned);
4170976     f += 2;
4170977 }
4170978 else
4170979 {
4170980     // -----
4170981     // unsupported or
4170982     // unknown specifier.
4170983     // -----
4170984     f += 1;
4170985 }
4170986 }
4170987 else if (format[f] == 't')
4170988 {
4170989     // ----- ptrdiff_t.
4170990     if (format[f + 1] == 'd')
4170991     {
4170992         // -----
4170993         // ptrdiff_t, base 10.
4170994         // -----
4170995         value_i =
4170996             strtointmax (input, &next, 10,
4170997                         width);
4170998         if (input == next)
4170999         {
4171000             return (ass_or_eof
4171001                     (consumed, assigned));
4171002         }
4171003         consumed++;
4171004         if (!flag_star)
4171005         {
4171006             ptr_ptrdiff =
4171007                 va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171008             *ptr_ptrdiff = value_i;
4171009             assigned++;
4171010         }
4171011         f += 2;
4171012         input = next;
4171013     }
4171014     else if (format[f + 1] == 'i')
4171015     {
4171016         // -----
4171017         // ptrdiff_t, base unknown.
4171018         // -----
4171019         value_i =
4171020             strtointmax (input, &next, 0,
4171021                         width);
4171022         if (input == next)
4171023         {
4171024             return (ass_or_eof
4171025                     (consumed, assigned));
4171026         }
4171027         consumed++;
4171028         if (!flag_star)
4171029         {
4171030             ptr_ptrdiff =
4171031                 va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171032             *ptr_ptrdiff = value_i;
4171033             assigned++;
4171034         }
4171035         f += 2;
4171036         input = next;
4171037     }
4171038     else if (format[f + 1] == 'o')
4171039     {
4171040         // -----
4171041         // ptrdiff_t, base 8.
4171042         // -----
4171043         value_i =
4171044             strtointmax (input, &next, 8,
4171045                         width);
4171046         if (input == next)

```

```

4171047     {
4171048         return (ass_or_eof
4171049             (consumed, assigned));
4171050     }
4171051     consumed++;
4171052     if (!flag_star)
4171053     {
4171054         ptr_ptrdiff =
4171055             va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171056         *ptr_ptrdiff = value_i;
4171057         assigned++;
4171058     }
4171059     f += 2;
4171060     input = next;
4171061 }
4171062 else if (format[f + 1] == 'u')
4171063 {
4171064     // -----
4171065     // ptrdiff_t, base 10.
4171066     // -----
4171067     value_u =
4171068         strtointmax (input, &next, 10,
4171069             width);
4171070     if (input == next)
4171071     {
4171072         return (ass_or_eof
4171073             (consumed, assigned));
4171074     }
4171075     consumed++;
4171076     if (!flag_star)
4171077     {
4171078         ptr_ptrdiff =
4171079             va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171080         *ptr_ptrdiff = value_u;
4171081         assigned++;
4171082     }
4171083     f += 2;
4171084     input = next;
4171085 }
4171086 else if (format[f + 1] == 'x'
4171087     || format[f + 2] == 'X')
4171088 {
4171089     // -----
4171090     // ptrdiff_t, base 16.
4171091     // -----
4171092     value_i =
4171093         strtointmax (input, &next, 16,
4171094             width);
4171095     if (input == next)
4171096     {
4171097         return (ass_or_eof
4171098             (consumed, assigned));
4171099     }
4171100     consumed++;
4171101     if (!flag_star)
4171102     {
4171103         ptr_ptrdiff =
4171104             va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171105         *ptr_ptrdiff = value_i;
4171106         assigned++;
4171107     }
4171108     f += 2;
4171109     input = next;
4171110 }
4171111 else if (format[f + 1] == 'n')
4171112 {
4171113     // -----
4171114     // signed char,
4171115     // string index counter.
4171116     // -----
4171117     ptr_ptrdiff =
4171118         va_arg (ap, ptrdiff_t *);
4171119     *ptr_ptrdiff =
4171120         (ptrdiff_t) (input - start +
4171121             scanned);
4171122     f += 2;
4171123 }
4171124 else
4171125 {
4171126     // -----
4171127     // unsupported or
4171128     // unknown specifier.
4171129     // -----
4171130     f += 1;
4171131 }
4171132 }
4171133 //

```

```

4171134 // Specifiers with no length modifier.
4171135 //
4171136 if (format[f] == 'd')
4171137 {
4171138     // ----- signed short, base 10.
4171139     value_i =
4171140         strtointmax (input, &next, 10, width);
4171141     if (input == next)
4171142     {
4171143         return (ass_or_eof
4171144             (consumed, assigned));
4171145     }
4171146     consumed++;
4171147     if (!flag_star)
4171148     {
4171149         ptr_sshort =
4171150             va_arg (ap, signed short *);
4171151         *ptr_sshort = value_i;
4171152         assigned++;
4171153     }
4171154     f += 1;
4171155     input = next;
4171156 }
4171157 else if (format[f] == 'i')
4171158 {
4171159     // -----
4171160     // signed
4171161     // int, base unknown.
4171162     // -----
4171163     value_i =
4171164         strtointmax (input, &next, 0, width);
4171165     if (input == next)
4171166     {
4171167         return (ass_or_eof
4171168             (consumed, assigned));
4171169     }
4171170     consumed++;
4171171     if (!flag_star)
4171172     {
4171173         ptr_sint = va_arg (ap, signed int *);
4171174         *ptr_sint = value_i;
4171175         assigned++;
4171176     }
4171177     f += 1;
4171178     input = next;
4171179 }
4171180 else if (format[f] == 'o')
4171181 {
4171182     // -----
4171183     // signed int, base 8.
4171184     // -----
4171185     value_i =
4171186         strtointmax (input, &next, 8, width);
4171187     if (input == next)
4171188     {
4171189         return (ass_or_eof
4171190             (consumed, assigned));
4171191     }
4171192     consumed++;
4171193     if (!flag_star)
4171194     {
4171195         ptr_sint = va_arg (ap, signed int *);
4171196         *ptr_sint = value_i;
4171197         assigned++;
4171198     }
4171199     f += 1;
4171200     input = next;
4171201 }
4171202 else if (format[f] == 'u')
4171203 {
4171204     // -----
4171205     // unsigned short, base 10.
4171206     // -----
4171207     value_u =
4171208         strtointmax (input, &next, 10, width);
4171209     if (input == next)
4171210     {
4171211         return (ass_or_eof
4171212             (consumed, assigned));
4171213     }
4171214     consumed++;
4171215     if (!flag_star)
4171216     {
4171217         ptr_uint =
4171218             va_arg (ap, unsigned int *);
4171219         *ptr_uint = value_u;
4171220         assigned++;

```

```

4171221     }
4171222     f += 1;
4171223     input = next;
4171224 }
4171225 else if (format[f] == 'x' || format[f] == 'X')
4171226 {
4171227     // -----
4171228     // signed short, base 16.
4171229     // -----
4171230     value_i =
4171231     strtointmax (input, &next, 16, width);
4171232     if (input == next)
4171233     {
4171234         return (ass_or_eof
4171235             (consumed, assigned));
4171236     }
4171237     consumed++;
4171238     if (!flag_star)
4171239     {
4171240         ptr_sint = va_arg (ap, signed int *);
4171241         *ptr_sint = value_i;
4171242         assigned++;
4171243     }
4171244     f += 1;
4171245     input = next;
4171246 }
4171247 else if (format[f] == 'c')
4171248 {
4171249     // ----- char[].
4171250     if (width == 0)
4171251         width = 1;
4171252     //
4171253     if (!flag_star)
4171254         ptr_char = va_arg (ap, char *);
4171255     //
4171256     for (count = 0;
4171257         width > 0 && *input != 0;
4171258         width--, ptr_char++, input++)
4171259     {
4171260         if (!flag_star)
4171261             *ptr_char = *input;
4171262         //
4171263         count++;
4171264     }
4171265     //
4171266     if (count)
4171267         consumed++;
4171268     if (count && !flag_star)
4171269         assigned++;
4171270     //
4171271     f += 1;
4171272 }
4171273 else if (format[f] == 's')
4171274 {
4171275     // ----- string.
4171276     if (!flag_star)
4171277         ptr_char = va_arg (ap, char *);
4171278     //
4171279     for (count = 0;
4171280         !isspace (*input)
4171281         && *input != 0; ptr_char++, input++)
4171282     {
4171283         if (!flag_star)
4171284             *ptr_char = *input;
4171285         //
4171286         count++;
4171287     }
4171288     if (!flag_star)
4171289         *ptr_char = 0;
4171290     //
4171291     if (count)
4171292         consumed++;
4171293     if (count && !flag_star)
4171294         assigned++;
4171295     //
4171296     f += 1;
4171297 }
4171298 else if (format[f] == '[')
4171299 {
4171300     //
4171301     f++;
4171302     //
4171303     if (format[f] == '^')
4171304     {
4171305         inverted = 1;
4171306         f++;
4171307     }

```

```

4171308     else
4171309     {
4171310         inverted = 0;
4171311     }
4171312     //
4171313     // Reset ascii array.
4171314     //
4171315     for (index = 0; index < 128; index++)
4171316     {
4171317         ascii[index] = inverted;
4171318     }
4171319     //
4171320     //
4171321     //
4171322     for (count = 0;
4171323         &format[f] < end_format; count++)
4171324     {
4171325         if (format[f] == ')' && count > 0)
4171326         {
4171327             break;
4171328         }
4171329         //
4171330         // Check for an interval.
4171331         //
4171332         if (format[f + 1] == '-'
4171333             && format[f + 2] != ')'
4171334             && format[f + 2] != 0)
4171335         {
4171336             //
4171337             // Interval.
4171338             //
4171339             for (index = format[f];
4171340                 index <= format[f + 2];
4171341                 index++)
4171342             {
4171343                 ascii[index] = !inverted;
4171344             }
4171345             f += 3;
4171346             continue;
4171347         }
4171348         //
4171349         // Single character.
4171350         //
4171351         index = format[f];
4171352         ascii[index] = !inverted;
4171353         f++;
4171354     }
4171355     //
4171356     // Is the scan correctly finished?.
4171357     //
4171358     if (format[f] != ']')
4171359     {
4171360         return (ass_or_eof
4171361             (consumed, assigned));
4171362     }
4171363     //
4171364     // The ascii table is populated.
4171365     //
4171366     if (width == 0)
4171367         width = SIZE_MAX;
4171368     //
4171369     // Scan the input string.
4171370     //
4171371     if (!flag_star)
4171372         ptr_char = va_arg (ap, char *);
4171373     //
4171374     for (count = 0;
4171375         width > 0 && *input != 0;
4171376         width--, ptr_char++, input++)
4171377     {
4171378         index = *input;
4171379         if (ascii[index])
4171380         {
4171381             if (!flag_star)
4171382                 *ptr_char = *input;
4171383             count++;
4171384         }
4171385         else
4171386         {
4171387             break;
4171388         }
4171389     }
4171390     //
4171391     if (count)
4171392         consumed++;
4171393     if (count && !flag_star)
4171394         assigned++;

```

```

4171395 //
4171396     f += 1;
4171397 }
4171398 else if (format[f] == 'p')
4171399 {
4171400     // ----- void *.
4171401     value_i =
4171402     strtointmax (input, &next, 16, width);
4171403     if (input == next)
4171404     {
4171405         return (ass_or_eof
4171406             (consumed, assigned));
4171407     }
4171408     consumed++;
4171409     if (!flag_star)
4171410     {
4171411         ptr_void = va_arg (ap, void **);
4171412         *ptr_void = (void *) ((int) value_i);
4171413         assigned++;
4171414     }
4171415     f += 1;
4171416     input = next;
4171417 }
4171418 else if (format[f] == 'n')
4171419 {
4171420     // -----
4171421     // signed char,
4171422     // string index counter.
4171423     // -----
4171424     ptr_sint = va_arg (ap, signed int *);
4171425     *ptr_sint =
4171426     (signed char) (input - start + scanned);
4171427     f += 1;
4171428 }
4171429 else
4171430 {
4171431     // -----
4171432     // unsupported or
4171433     // unknown specifier.
4171434     // -----
4171435     ;
4171436 }
4171437
4171438 // -----
4171439 // End of specifier.
4171440 // -----
4171441
4171442 width_string[0] = '\0';
4171443 specifier = 0;
4171444 specifier_flags = 0;
4171445 specifier_width = 0;
4171446 specifier_type = 0;
4171447 flag_star = 0;
4171448 }
4171449 }
4171450 }
4171451 //
4171452 // The format or the input string is terminated.
4171453 //
4171454 if (&format[f] < end_format && stream)
4171455 {
4171456     //
4171457     // Only the input string is finished, and
4171458     // the input comes
4171459     // from a stream, so another read will be
4171460     // done.
4171461     //
4171462     scanned += (int) (input - start);
4171463     continue;
4171464 }
4171465 //
4171466 // The format string is terminated.
4171467 //
4171468 return (ass_or_eof (consumed, assigned));
4171469 }
4171470 }
4171471
4171472 //-----
4171473 static intmax_t
4171474 strtointmax (const char *restrict string,
4171475             const char **restrict endptr, int base,
4171476             size_t max_width)
4171477 {
4171478     int i;
4171479     int d; // Digits counter.
4171480     int sign = +1;
4171481     intmax_t number;

```

```

4171482     intmax_t previous;
4171483     int digit;
4171484     //
4171485     bool flag_prefix_oct = 0;
4171486     bool flag_prefix_exa = 0;
4171487     bool flag_prefix_dec = 0;
4171488     //
4171489     // If the 'max_width' value is zero, fix it to the
4171490     // maximum
4171491     // that it can represent.
4171492     //
4171493     if (max_width == 0)
4171494     {
4171495         max_width = SIZE_MAX;
4171496     }
4171497     //
4171498     // Eat initial spaces, but if there are spaces,
4171499     // there is an
4171500     // error inside the calling function!
4171501     //
4171502     for (i = 0; isspace (string[i]); i++)
4171503     {
4171504         fprintf (stderr,
4171505             "libc error: file \"%s\", line %i\n",
4171506             __FILE__, __LINE__);
4171507     }
4171508     //
4171509     //
4171510     // Check sign. The 'max_width' counts also the sign,
4171511     // if there is
4171512     // one.
4171513     //
4171514     if (string[i] == '+')
4171515     {
4171516         sign = +1;
4171517         i++;
4171518         max_width--;
4171519     }
4171520     else if (string[i] == '-')
4171521     {
4171522         sign = -1;
4171523         i++;
4171524         max_width--;
4171525     }
4171526     //
4171527     // Check for prefix.
4171528     //
4171529     if (string[i] == '0')
4171530     {
4171531         if (string[i + 1] == 'x' || string[i + 1] == 'X')
4171532         {
4171533             flag_prefix_exa = 1;
4171534         }
4171535         if (isdigit (string[i + 1]))
4171536         {
4171537             flag_prefix_oct = 1;
4171538         }
4171539     }
4171540     //
4171541     if (string[i] > '0' && string[i] <= '9')
4171542     {
4171543         flag_prefix_dec = 1;
4171544     }
4171545     //
4171546     // Check compatibility with requested base.
4171547     //
4171548     if (flag_prefix_exa)
4171549     {
4171550         if (base == 0)
4171551         {
4171552             base = 16;
4171553         }
4171554         else if (base == 16)
4171555         {
4171556             ; // Ok.
4171557         }
4171558         else
4171559         {
4171560             //
4171561             // Incompatible sequence: only the initial
4171562             // zero is reported.
4171563             //
4171564             *endptr = &string[i + 1];
4171565             return ((intmax_t) 0);
4171566         }
4171567     }
4171568     //
4171569     // Move on, after the '0x' prefix.

```

```

4171569 //
4171570 i += 2;
4171571 }
4171572 //
4171573 if (flag_prefix_oct)
4171574 {
4171575     if (base == 0)
4171576     {
4171577         base = 8;
4171578     }
4171579     //
4171580     // Move on, after the '0' prefix.
4171581     //
4171582     i += 1;
4171583 }
4171584 //
4171585 if (flag_prefix_dec)
4171586 {
4171587     if (base == 0)
4171588     {
4171589         base = 10;
4171590     }
4171591 }
4171592 //
4171593 // Scan the string.
4171594 //
4171595 for (d = 0, number = 0;
4171596      d < max_width && string[i] != 0; i++, d++)
4171597 {
4171598     if (string[i] >= '0' && string[i] <= '9')
4171599     {
4171600         digit = string[i] - '0';
4171601     }
4171602     else if (string[i] >= 'A' && string[i] <= 'F')
4171603     {
4171604         digit = string[i] - 'A' + 10;
4171605     }
4171606     else if (string[i] >= 'a' && string[i] <= 'f')
4171607     {
4171608         digit = string[i] - 'a' + 10;
4171609     }
4171610     else
4171611     {
4171612         digit = 999;
4171613     }
4171614     //
4171615     // Give a sign to the digit.
4171616     //
4171617     digit *= sign;
4171618     //
4171619     // Compare with the base.
4171620     //
4171621     if (base > (digit * sign))
4171622     {
4171623         //
4171624         // Check if the current digit can be safely
4171625         // computed.
4171626         //
4171627         previous = number;
4171628         number *= base;
4171629         number += digit;
4171630         if (number / base != previous)
4171631         {
4171632             //
4171633             // Out of range.
4171634             //
4171635             *endpnr = &string[i + 1];
4171636             errset (ERANGE); // Result too large.
4171637             if (sign > 0)
4171638             {
4171639                 return (INTMAX_MAX);
4171640             }
4171641             else
4171642             {
4171643                 return (INTMAX_MIN);
4171644             }
4171645         }
4171646     }
4171647     else
4171648     {
4171649         *endpnr = &string[i];
4171650         return (number);
4171651     }
4171652 }
4171653 //
4171654 // The string is finished or the max digits length
4171655 // is reached.

```

```

4171656 //
4171657 *endpnr = &string[i];
4171658 //
4171659 return (number);
4171660 }
4171661 //-----
4171662 static int
4171663 ass_or_eof (int consumed, int assigned)
4171664 {
4171665     if (consumed == 0)
4171666     {
4171667         return (EOF);
4171668     }
4171669     else
4171670     {
4171671         return (assigned);
4171672     }
4171673 }
4171674 //-----
4171675 //-----

```

## 95.18.40 lib/stdio/vprintf.c

Si veda la sezione 88.137.

```

4180001 #include <stdio.h>
4180002 #include <sys/types.h>
4180003 #include <sys/os32.h>
4180004 #include <string.h>
4180005 #include <unistd.h>
4180006 //-----
4180007 int
4180008 vprintf (const char *restrict format, va_list arg)
4180009 {
4180010     ssize_t size_written;
4180011     size_t size;
4180012     size_t size_total;
4180013     int status;
4180014     char string[BUFSIZ];
4180015     char *buffer = string;
4180016
4180017     buffer[0] = 0;
4180018     status = vsprintf (buffer, format, arg);
4180019
4180020     size = strlen (buffer);
4180021     if (size >= BUFSIZ)
4180022     {
4180023         size = BUFSIZ;
4180024     }
4180025
4180026     for (size_total = 0, size_written = 0;
4180027         size_total < size;
4180028         size_total += size_written, buffer += size_written)
4180029     {
4180030         //
4180031         // Write to the standard output: file descriptor
4180032         // n. 1.
4180033         //
4180034         size_written =
4180035             write (STDOUT_FILENO, buffer, size - size_total);
4180036         if (size_written < 0)
4180037         {
4180038             return (size_total);
4180039         }
4180040     }
4180041     return (size);
4180042 }

```

## 95.18.41 lib/stdio/vscanf.c

Si veda la sezione 88.138.

```

4190001 #include <stdio.h>
4190002 //-----
4190003 int
4190004 vscanf (const char *restrict format, va_list ap)
4190005 {
4190006     return (vfscanf (stdin, format, ap));
4190007 }
4190008 //-----
4190009 //-----

```

95.18.42 lib/stdio/vsnprintf.c

Si veda la sezione 88.137.

```

420001 #include <stdint.h>
420002 #include <stdbool.h>
420003 #include <stdlib.h>
420004 #include <string.h>
420005 #include <stdio.h>
420006 //-----
420007 static size_t uimaxtoa (uintmax_t integer,
420008                        char *buffer, int base,
420009                        int uppercase, size_t size);
420010 static size_t imaxtoa (intmax_t integer, char *buffer,
420011                      int base, int uppercase,
420012                      size_t size);
420013 static size_t simaxtoa (intmax_t integer, char *buffer,
420014                       int base, int uppercase,
420015                       size_t size);
420016 static size_t uimaxtoa_fill (uintmax_t integer,
420017                             char *buffer, int base,
420018                             int uppercase, int width,
420019                             int filler, int max);
420020 static size_t imaxtoa_fill (intmax_t integer,
420021                             char *buffer, int base,
420022                             int uppercase, int width,
420023                             int filler, int max);
420024 static size_t simaxtoa_fill (intmax_t integer,
420025                              char *buffer, int base,
420026                              int uppercase, int width,
420027                              int filler, int max);
420028 static size_t strtostri_fill (char *string,
420029                               char *buffer, int width,
420030                               int filler, int max);
420031 //-----
420032 int
420033 vsnprintf (char *restrict string, size_t size,
420034            const char *restrict format, va_list ap)
420035 {
420036     //
420037     // We produce at most 'size-1' characters, + '\0'.
420038     // 'size' is used also as the max size for internal
420039     // strings, but only if it is not too big.
420040     //
420041     int f = 0;
420042     int s = 0;
420043     int remain = size - 1;
420044     //
420045     bool specifier = 0;
420046     bool specifier_flags = 0;
420047     bool specifier_width = 0;
420048     bool specifier_precision = 0;
420049     bool specifier_type = 0;
420050     //
420051     bool flag_plus = 0;
420052     bool flag_minus = 0;
420053     bool flag_space = 0;
420054     bool flag_alternate = 0;
420055     bool flag_zero = 0;
420056     //
420057     int alignment;
420058     int filler;
420059     //
420060     intmax_t value_i;
420061     uintmax_t value_ui;
420062     char *value_cp;
420063     //
420064     size_t width;
420065     size_t precision;
420066     size_t str_size =
420067         (size > (BUFSIZ / 2) ? (BUFSIZ / 2) : size);
420068     char width_string[str_size];
420069     char precision_string[str_size];
420070     int w;
420071     int p;
420072     //
420073     width_string[0] = '\0';
420074     precision_string[0] = '\0';
420075     //
420076     while (format[f] != 0 && s < (size - 1))
420077     {
420078         if (!specifier)
420079         {
420080             // ----- The context is not
420081             // inside a specifier.
420082             if (format[f] != '%')
420083             {
420084                 string[s] = format[f];
420085                 s++;

```

```

420086         remain--;
420087         f++;
420088         continue;
420089     }
420090     if (format[f] == '%' && format[f + 1] == '%')
420091     {
420092         string[s] = '%';
420093         f++;
420094         f++;
420095         s++;
420096         remain--;
420097         continue;
420098     }
420099     if (format[f] == '%')
420100     {
420101         f++;
420102         specifier = 1;
420103         specifier_flags = 1;
420104         continue;
420105     }
420106 }
420107 //
420108 if (specifier && specifier_flags)
420109 {
420110     // ----- The context is inside
420111     // specifier flags.
420112     if (format[f] == '+')
420113     {
420114         flag_plus = 1;
420115         f++;
420116         continue;
420117     }
420118     else if (format[f] == '-')
420119     {
420120         flag_minus = 1;
420121         f++;
420122         continue;
420123     }
420124     else if (format[f] == ' ')
420125     {
420126         flag_space = 1;
420127         f++;
420128         continue;
420129     }
420130     else if (format[f] == '#')
420131     {
420132         flag_alternate = 1;
420133         f++;
420134         continue;
420135     }
420136     else if (format[f] == '0')
420137     {
420138         flag_zero = 1;
420139         f++;
420140         continue;
420141     }
420142     else
420143     {
420144         specifier_flags = 0;
420145         specifier_width = 1;
420146     }
420147 }
420148 //
420149 if (specifier && specifier_width)
420150 {
420151     // ----- The context is inside
420152     // specifier width.
420153     for (w = 0;
420154          format[f] >= '0' && format[f] <= '9'
420155          && w < str_size; w++)
420156     {
420157         width_string[w] = format[f];
420158         f++;
420159     }
420160     width_string[w] = '\0';
420161
420162     specifier_width = 0;
420163
420164     if (format[f] == '.')
420165     {
420166         specifier_precision = 1;
420167         f++;
420168     }
420169     else
420170     {
420171         specifier_precision = 0;
420172         specifier_type = 1;

```

```

4200173     }
4200174     }
4200175     //
4200176     if (specifier && specifier_precision)
4200177     {
4200178         // ----- The context is inside
4200179         // specifier precision.
4200180         for (p = 0;
4200181             format[f] >= '0' && format[f] <= '9'
4200182             && p < str_size; p++)
4200183         {
4200184             precision_string[p] = format[f];
4200185             p++;
4200186         }
4200187         precision_string[p] = '\0';
4200188
4200189         specifier_precision = 0;
4200190         specifier_type = 1;
4200191     }
4200192     //
4200193     if (specifier && specifier_type)
4200194     {
4200195         // ----- The context is
4200196         // inside specifier type.
4200197         width = atoi (width_string);
4200198         precision = atoi (precision_string);
4200199         filler = ' ';
4200200         if (flag_zero)
4200201             filler = '0';
4200202         if (flag_space)
4200203             filler = ' ';
4200204         alignment = width;
4200205         if (flag_minus)
4200206         {
4200207             alignment = -alignment;
4200208             filler = ' '; // The filler
4200209             // character cannot
4200210             // be zero, so it is black.
4200211         }
4200212         //
4200213         if (format[f] == 'h' && format[f + 1] == 'h')
4200214         {
4200215             if (format[f + 2] == 'd'
4200216                 || format[f + 2] == 'i')
4200217             {
4200218                 // -----
4200219                 // signed char, base 10.
4200220                 value_i = va_arg (ap, int);
4200221                 if (flag_plus)
4200222                 {
4200223                     s +=
4200224                         simaxtoa_fill (value_i,
4200225                                     &string[s], 10,
4200226                                     0, alignment,
4200227                                     filler, remain);
4200228                 }
4200229                 else
4200230                 {
4200231                     s +=
4200232                         imaxtoa_fill (value_i,
4200233                                     &string[s], 10,
4200234                                     0, alignment,
4200235                                     filler, remain);
4200236                 }
4200237                 f += 3;
4200238             }
4200239             else if (format[f + 2] == 'u')
4200240             {
4200241                 // -----
4200242                 // unsigned char, base 10.
4200243                 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200244                 s +=
4200245                     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200246                                   &string[s], 10, 0,
4200247                                   alignment, filler,
4200248                                   remain);
4200249                 f += 3;
4200250             }
4200251             else if (format[f + 2] == 'o')
4200252             {
4200253                 // -----
4200254                 // unsigned char, base 8.
4200255                 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200256                 s +=
4200257                     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200258                                   &string[s], 8, 0,
4200259                                   alignment, filler,

```

```

4200260                                     remain);
4200261                 f += 3;
4200262             }
4200263             else if (format[f + 2] == 'x')
4200264             {
4200265                 // -----
4200266                 // unsigned char, base 16.
4200267                 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200268                 s +=
4200269                     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200270                                   &string[s], 16, 0,
4200271                                   alignment, filler,
4200272                                   remain);
4200273                 f += 3;
4200274             }
4200275             else if (format[f + 2] == 'X')
4200276             {
4200277                 // -----
4200278                 // unsigned char, base 16.
4200279                 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200280                 s +=
4200281                     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200282                                   &string[s], 16, 1,
4200283                                   alignment, filler,
4200284                                   remain);
4200285                 f += 3;
4200286             }
4200287             else if (format[f + 2] == 'b')
4200288             {
4200289                 // ----- unsigned char,
4200290                 // base 2 (extention).
4200291                 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200292                 s +=
4200293                     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200294                                   &string[s], 2, 0,
4200295                                   alignment, filler,
4200296                                   remain);
4200297                 f += 3;
4200298             }
4200299             else
4200300             {
4200301                 // ----- unsupported or
4200302                 // unknown specifier.
4200303                 f += 2;
4200304             }
4200305         }
4200306     }
4200307     else if (format[f] == 'h')
4200308     {
4200309         if (format[f + 1] == 'd'
4200310             || format[f + 1] == 'i')
4200311         {
4200312             // -----
4200313             // short int, base 10.
4200314             value_i = va_arg (ap, int);
4200315             if (flag_plus)
4200316             {
4200317                 s +=
4200318                     simaxtoa_fill (value_i,
4200319                                   &string[s], 10,
4200320                                   0, alignment,
4200321                                   filler, remain);
4200322             }
4200323             else
4200324             {
4200325                 s +=
4200326                     imaxtoa_fill (value_i,
4200327                                   &string[s], 10,
4200328                                   0, alignment,
4200329                                   filler, remain);
4200330             }
4200331             f += 2;
4200332         }
4200333         else if (format[f + 1] == 'u')
4200334         {
4200335             // ----- unsigned
4200336             // short int, base 10.
4200337             value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200338             s +=
4200339                 uimaxtoa_fill (value_ui,
4200340                               &string[s], 10, 0,
4200341                               alignment, filler,
4200342                               remain);
4200343             f += 2;
4200344         }
4200345         else if (format[f + 1] == 'o')
4200346         {
4200347             // ----- unsigned

```



```

4200347 // short int, base 8.
4200348 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200349 s +=
4200350     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200351                   &string[s], 8, 0,
4200352                   alignment, filler,
4200353                   remain);
4200354     f += 2;
4200355 }
4200356 else if (format[f + 1] == 'x')
4200357 {
4200358 // ----- unsigned
4200359 // short int, base 16.
4200360 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200361 s +=
4200362     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200363                   &string[s], 16, 0,
4200364                   alignment, filler,
4200365                   remain);
4200366     f += 2;
4200367 }
4200368 else if (format[f + 1] == 'X')
4200369 {
4200370 // ----- unsigned
4200371 // short int, base 16.
4200372 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200373 s +=
4200374     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200375                   &string[s], 16, 1,
4200376                   alignment, filler,
4200377                   remain);
4200378     f += 2;
4200379 }
4200380 else if (format[f + 1] == 'b')
4200381 {
4200382 // ----- unsigned short int,
4200383 // base 2 (extention).
4200384 value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200385 s +=
4200386     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200387                   &string[s], 2, 0,
4200388                   alignment, filler,
4200389                   remain);
4200390     f += 2;
4200391 }
4200392 else
4200393 {
4200394 // ----- unsupported or
4200395 // unknown specifier.
4200396     f += 1;
4200397 }
4200398 }
4200399 else if (format[f] == 'l' && format[f + 1] != 'l')
4200400 {
4200401     if (format[f + 1] == 'd'
4200402         || format[f + 1] == 'i')
4200403     {
4200404 // -----
4200405 // long int base 10.
4200406 value_i = va_arg (ap, long int);
4200407 if (flag_plus)
4200408     {
4200409         s +=
4200410             simaxtoa_fill (value_i,
4200411                           &string[s], 10,
4200412                           0, alignment,
4200413                           filler, remain);
4200414     }
4200415     else
4200416     {
4200417         s +=
4200418             imaxtoa_fill (value_i,
4200419                           &string[s], 10,
4200420                           0, alignment,
4200421                           filler, remain);
4200422     }
4200423     f += 2;
4200424 }
4200425 else if (format[f + 1] == 'u')
4200426 {
4200427 // ----- Unsigned
4200428 // long int base 10.
4200429 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200430 s +=
4200431     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200432                   &string[s], 10, 0,
4200433                   alignment, filler,

```

```

4200434         remain);
4200435     f += 2;
4200436 }
4200437 else if (format[f + 1] == 'o')
4200438 {
4200439 // ----- Unsigned
4200440 // long int base 8.
4200441 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200442 s +=
4200443     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200444                   &string[s], 8, 0,
4200445                   alignment, filler,
4200446                   remain);
4200447     f += 2;
4200448 }
4200449 else if (format[f + 1] == 'x')
4200450 {
4200451 // ----- Unsigned
4200452 // long int base 16.
4200453 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200454 s +=
4200455     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200456                   &string[s], 16, 0,
4200457                   alignment, filler,
4200458                   remain);
4200459     f += 2;
4200460 }
4200461 else if (format[f + 1] == 'X')
4200462 {
4200463 // ----- Unsigned
4200464 // long int base 16.
4200465 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200466 s +=
4200467     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200468                   &string[s], 16, 1,
4200469                   alignment, filler,
4200470                   remain);
4200471     f += 2;
4200472 }
4200473 else if (format[f + 1] == 'b')
4200474 {
4200475 // ----- Unsigned long int
4200476 // base 2 (extention).
4200477 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200478 s +=
4200479     uimaxtoa_fill (value_ui,
4200480                   &string[s], 2, 0,
4200481                   alignment, filler,
4200482                   remain);
4200483     f += 2;
4200484 }
4200485 else
4200486 {
4200487 // ----- unsupported or
4200488 // unknown specifier.
4200489     f += 1;
4200490 }
4200491 }
4200492 else if (format[f] == 'l' && format[f + 1] == 'l')
4200493 {
4200494     if (format[f + 2] == 'd'
4200495         || format[f + 2] == 'i')
4200496     {
4200497 // -----
4200498 // long int base 10.
4200499 value_i = va_arg (ap, long long int);
4200500 if (flag_plus)
4200501     {
4200502         s +=
4200503             simaxtoa_fill (value_i,
4200504                           &string[s], 10,
4200505                           0, alignment,
4200506                           filler, remain);
4200507     }
4200508     else
4200509     {
4200510         s +=
4200511             imaxtoa_fill (value_i,
4200512                           &string[s], 10,
4200513                           0, alignment,
4200514                           filler, remain);
4200515     }
4200516     f += 3;
4200517 }
4200518 else if (format[f + 2] == 'u')
4200519 {
4200520 // ----- Unsigned

```

```

420021 // long int base 10.
420022 value_ui =
420023 va_arg (ap, unsigned long long int);
420024 s +=
420025 uimaxtoa_fill (value_ui,
420026                &string[s], 10, 0,
420027                alignment, filler,
420028                remain);
420029
420030 f += 3;
420031 }
420032 else if (format[f + 2] == 'o')
420033 {
420034 // ----- Unsigned
420035 // long int base 8.
420036 value_ui =
420037 va_arg (ap, unsigned long long int);
420038 s +=
420039 uimaxtoa_fill (value_ui,
420040                &string[s], 8, 0,
420041                alignment, filler,
420042                remain);
420043
420044 f += 3;
420045 }
420046 else if (format[f + 2] == 'x')
420047 {
420048 // ----- Unsigned
420049 // long int base 16.
420050 value_ui =
420051 va_arg (ap, unsigned long long int);
420052 s +=
420053 uimaxtoa_fill (value_ui,
420054                &string[s], 16, 0,
420055                alignment, filler,
420056                remain);
420057
420058 f += 3;
420059 }
420060 else if (format[f + 2] == 'X')
420061 {
420062 // ----- Unsigned
420063 // long int base 16.
420064 value_ui =
420065 va_arg (ap, unsigned long long int);
420066 s +=
420067 uimaxtoa_fill (value_ui,
420068                &string[s], 16, 1,
420069                alignment, filler,
420070                remain);
420071
420072 f += 3;
420073 }
420074 else
420075 {
420076 // ----- unsupported or
420077 // unknown specifier.
420078 f += 2;
420079 }
420080 }
420081 else if (format[f] == 'j')
420082 {
420083 if (format[f + 1] == 'd'
420084     || format[f + 1] == 'i')
420085 {
420086 // -----
420087 // intmax_t base 10.
420088 value_i = va_arg (ap, intmax_t);
420089 if (flag_plus)
420090 {
420091 s +=
420092 simaxtoa_fill (value_i,
420093                &string[s], 10,
420094                0, alignment,
420095                filler, remain);
420096 }
420097 else
420098 {

```

```

420099 s +=
420100 imaxtoa_fill (value_i,
420101                &string[s], 10,
420102                0, alignment,
420103                filler, remain);
420104 }
420105 f += 2;
420106 }
420107 else if (format[f + 1] == 'u')
420108 {
420109 // -----
420110 // uintmax_t base 10.
420111 value_ui = va_arg (ap, uintmax_t);
420112 s +=
420113 uimaxtoa_fill (value_ui,
420114                &string[s], 10, 0,
420115                alignment, filler,
420116                remain);
420117
420118 f += 2;
420119 }
420120 else if (format[f + 1] == 'o')
420121 {
420122 // -----
420123 // uintmax_t base 8.
420124 value_ui = va_arg (ap, uintmax_t);
420125 s +=
420126 uimaxtoa_fill (value_ui,
420127                &string[s], 8, 0,
420128                alignment, filler,
420129                remain);
420130
420131 f += 2;
420132 }
420133 else if (format[f + 1] == 'x')
420134 {
420135 // -----
420136 // uintmax_t base 16.
420137 value_ui = va_arg (ap, uintmax_t);
420138 s +=
420139 uimaxtoa_fill (value_ui,
420140                &string[s], 16, 0,
420141                alignment, filler,
420142                remain);
420143
420144 f += 2;
420145 }
420146 else if (format[f + 1] == 'X')
420147 {
420148 // -----
420149 // uintmax_t base 16.
420150 value_ui = va_arg (ap, uintmax_t);
420151 s +=
420152 uimaxtoa_fill (value_ui,
420153                &string[s], 16, 1,
420154                alignment, filler,
420155                remain);
420156
420157 f += 2;
420158 }
420159 else if (format[f + 1] == 'b')
420160 {
420161 // ----- uintmax_t
420162 // base 2 (extention).
420163 value_ui = va_arg (ap, uintmax_t);
420164 s +=
420165 uimaxtoa_fill (value_ui,
420166                &string[s], 2, 0,
420167                alignment, filler,
420168                remain);
420169
420170 f += 2;
420171 }
420172 else
420173 {
420174 // ----- unsupported or
420175 // unknown specifier.
420176 f += 1;
420177 }
420178 }
420179 }
420180 else if (format[f] == 'z')
420181 {
420182 if (format[f + 1] == 'd'
420183     || format[f + 1] == 'i'
420184     || format[f + 1] == 'i')
420185 {
420186 // ----- size_t base 10.
420187 value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
420188 s +=
420189 uimaxtoa_fill (value_ui,
420190                &string[s], 10, 0,
420191                alignment, filler,

```

```

4200695         remain);
4200696     f += 2;
4200697 }
4200698 else if (format[f + 1] == 'o')
4200699 {
4200700     // ----- size_t base 8.
4200701     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200702     s +=
4200703         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200704                       &string[s], 8, 0,
4200705                       alignment, filler,
4200706                       remain);
4200707     f += 2;
4200708 }
4200709 else if (format[f + 1] == 'x')
4200710 {
4200711     // ----- size_t base 16.
4200712     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200713     s +=
4200714         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200715                       &string[s], 16, 0,
4200716                       alignment, filler,
4200717                       remain);
4200718     f += 2;
4200719 }
4200720 else if (format[f + 1] == 'X')
4200721 {
4200722     // ----- size_t base 16.
4200723     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200724     s +=
4200725         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200726                       &string[s], 16, 1,
4200727                       alignment, filler,
4200728                       remain);
4200729     f += 2;
4200730 }
4200731 else if (format[f + 1] == 'b')
4200732 {
4200733     // ----- size_t
4200734     // base 2 (extension).
4200735     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200736     s +=
4200737         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200738                       &string[s], 2, 0,
4200739                       alignment, filler,
4200740                       remain);
4200741     f += 2;
4200742 }
4200743 else
4200744 {
4200745     // ----- unsupported or
4200746     // unknown specifier.
4200747     f += 1;
4200748 }
4200749 }
4200750 else if (format[f] == 't')
4200751 {
4200752     if (format[f + 1] == 'd'
4200753         || format[f + 1] == 'i')
4200754     {
4200755         // -----
4200756         // ptrdiff_t base 10.
4200757         value_i = va_arg (ap, long int);
4200758         if (flag_plus)
4200759         {
4200760             s +=
4200761                 simaxtoa_fill (value_i,
4200762                               &string[s], 10,
4200763                               0, alignment,
4200764                               filler, remain);
4200765         }
4200766         else
4200767         {
4200768             s +=
4200769                 imaxtoa_fill (value_i,
4200770                              &string[s], 10,
4200771                              0, alignment,
4200772                              filler, remain);
4200773         }
4200774         f += 2;
4200775     }
4200776     else if (format[f + 1] == 'u')
4200777     {
4200778         // ----- ptrdiff_t base
4200779         // 10, without sign.
4200780         value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200781         s +=

```

```

4200782         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200783                       &string[s], 10, 0,
4200784                       alignment, filler,
4200785                       remain);
4200786     f += 2;
4200787 }
4200788 else if (format[f + 1] == 'o')
4200789 {
4200790     // ----- ptrdiff_t base
4200791     // 8, without sign.
4200792     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200793     s +=
4200794         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200795                       &string[s], 8, 0,
4200796                       alignment, filler,
4200797                       remain);
4200798     f += 2;
4200799 }
4200800 else if (format[f + 1] == 'x')
4200801 {
4200802     // ----- ptrdiff_t base
4200803     // 16, without sign.
4200804     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200805     s +=
4200806         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200807                       &string[s], 16, 0,
4200808                       alignment, filler,
4200809                       remain);
4200810     f += 2;
4200811 }
4200812 else if (format[f + 1] == 'X')
4200813 {
4200814     // ----- ptrdiff_t base
4200815     // 16, without sign.
4200816     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200817     s +=
4200818         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200819                       &string[s], 16, 1,
4200820                       alignment, filler,
4200821                       remain);
4200822     f += 2;
4200823 }
4200824 else if (format[f + 1] == 'b')
4200825 {
4200826     // ----- ptrdiff_t base 2, without
4200827     // sign (extension).
4200828     value_ui = va_arg (ap, unsigned long int);
4200829     s +=
4200830         uimaxtoa_fill (value_ui,
4200831                       &string[s], 2, 0,
4200832                       alignment, filler,
4200833                       remain);
4200834     f += 2;
4200835 }
4200836 else
4200837 {
4200838     // ----- unsupported or
4200839     // unknown specifier.
4200840     f += 1;
4200841 }
4200842 }
4200843 if (format[f] == 'd' || format[f] == 'i')
4200844 {
4200845     // ----- int base 10.
4200846     value_i = va_arg (ap, int);
4200847     if (flag_plus)
4200848     {
4200849         s +=
4200850             simaxtoa_fill (value_i, &string[s],
4200851                           10, 0, alignment,
4200852                           filler, remain);
4200853     }
4200854     else
4200855     {
4200856         s +=
4200857             imaxtoa_fill (value_i, &string[s],
4200858                          10, 0, alignment,
4200859                          filler, remain);
4200860     }
4200861     f += 1;
4200862 }
4200863 else if (format[f] == 'u')
4200864 {
4200865     // -----
4200866     // unsigned int base 10.
4200867     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
4200868     s +=

```

```

420069     uimaxtoa_fill (value_ui, &string[s],
420070                  10, 0, alignment,
420071                  filler, remain);
420072
420073     f += 1;
420074 }
420075 else if (format[f] == 'o')
420076 {
420077     // ----- unsigned int base 8.
420078     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
420079     s +=
420080         uimaxtoa_fill (value_ui, &string[s], 8,
420081                       0, alignment, filler,
420082                       remain);
420083     f += 1;
420084 }
420085 else if (format[f] == 'x')
420086 {
420087     // -----
420088     // unsigned int base 16.
420089     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
420090     s +=
420091         uimaxtoa_fill (value_ui, &string[s],
420092                       16, 0, alignment,
420093                       filler, remain);
420094     f += 1;
420095 }
420096 else if (format[f] == 'X')
420097 {
420098     // -----
420099     // unsigned int base 16.
420100     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
420101     s +=
420102         uimaxtoa_fill (value_ui, &string[s],
420103                       16, 1, alignment,
420104                       filler, remain);
420105     f += 1;
420106 }
420107 else if (format[f] == 'b')
420108 {
420109     // ----- unsigned int
420110     // base 2 (extention).
420111     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
420112     s +=
420113         uimaxtoa_fill (value_ui, &string[s], 2,
420114                       0, alignment, filler,
420115                       remain);
420116     f += 1;
420117 }
420118 else if (format[f] == 'c')
420119 {
420120     // ----- unsigned char.
420121     value_ui = va_arg (ap, unsigned int);
420122     string[s] = (char) value_ui;
420123     s += 1;
420124     f += 1;
420125 }
420126 else if (format[f] == 's')
420127 {
420128     // ----- string.
420129     value_cp = va_arg (ap, char *);
420130     filler = ' ';
420131
420132     s +=
420133         strtostr_fill (value_cp, &string[s],
420134                      alignment, filler, remain);
420135     f += 1;
420136 }
420137 else
420138 {
420139     // ----- unsupported or
420140     // unknown specifier.
420141     ;
420142 }
420143 // -----
420144 // End of specifier.
420145 // -----
420146 width_string[0] = '\0';
420147 precision_string[0] = '\0';
420148
420149 specifier = 0;
420150 specifier_flags = 0;
420151 specifier_width = 0;
420152 specifier_precision = 0;
420153 specifier_type = 0;
420154
420155 flag_plus = 0;
420156 flag_minus = 0;

```

```

420056     flag_space = 0;
420057     flag_alternate = 0;
420058     flag_zero = 0;
420059 }
420060 }
420061 string[s] = '\0';
420062 return s;
420063 }
420064
420065 //-----
420066 // Static functions.
420067 //-----
420068 static size_t
420069 uimaxtoa (uintmax_t integer, char *buffer, int base,
420070           int uppercase, size_t size)
420071 {
420072     // -----
420073     // Convert a maximum rank integer into a string.
420074     // -----
420075
420076     uintmax_t integer_copy = integer;
420077     size_t digits;
420078     int b;
420079     unsigned char remainder;
420080
420081     for (digits = 0; integer_copy > 0; digits++)
420082     {
420083         integer_copy = integer_copy / base;
420084     }
420085
420086     if (buffer == NULL && integer == 0)
420087         return 1;
420088     if (buffer == NULL && integer > 0)
420089         return digits;
420090
420091     if (integer == 0)
420092     {
420093         buffer[0] = '0';
420094         buffer[1] = '\0';
420095         return 1;
420096     }
420097     //
420098     // Fix the maximum number of digits.
420099     //
420100     if (size > 0 && digits > size)
420101         digits = size;
420102     //
420103     *(buffer + digits) = '\0'; // End of string.
420104
420105     for (b = digits - 1; integer != 0 && b >= 0; b--)
420106     {
420107         remainder = integer % base;
420108         integer = integer / base;
420109
420110         if (remainder <= 9)
420111         {
420112             *(buffer + b) = remainder + '0';
420113         }
420114         else
420115         {
420116             if (uppercase)
420117             {
420118                 *(buffer + b) = remainder - 10 + 'A';
420119             }
420120             else
420121             {
420122                 *(buffer + b) = remainder - 10 + 'a';
420123             }
420124         }
420125     }
420126     return digits;
420127 }
420128 //-----
420129 static size_t
420130 imaxtoa (intmax_t integer, char *buffer, int base,
420131         int uppercase, size_t size)
420132 {
420133     // -----
420134     // Convert a maximum rank integer with sign into a
420135     // string.
420136     // -----
420137
420138     if (integer >= 0)
420139     {
420140         return uimaxtoa (integer, buffer, base,
420141                         uppercase, size);

```

```

420043     }
420044     //
420045     // At this point, there is a negative number, less
420046     // than zero.
420047     //
420048     if (buffer == NULL)
420049     {
420050         return uimaxtoa (-integer, NULL, base, uppercase,
420051             size) + 1;
420052     }
420053
420054     *buffer = '-';           // The minus sign is needed at
420055     // the beginning.
420056     if (size == 1)
420057     {
420058         *(buffer + 1) = '\0';
420059         return 1;
420060     }
420061     else
420062     {
420063         return uimaxtoa (-integer, buffer + 1, base,
420064             uppercase, size - 1) + 1;
420065     }
420066 }
420067
420068 //-----
420069 static size_t
420070 simaxtoa (intmax_t integer, char *buffer, int base,
420071     int uppercase, size_t size)
420072 {
420073     // -----
420074     // Convert a maximum rank integer with sign into a
420075     // string, placing
420076     // the sign also if it is positive.
420077     // -----
420078
420079     if (buffer == NULL && integer >= 0)
420080     {
420081         return uimaxtoa (integer, NULL, base, uppercase,
420082             size) + 1;
420083     }
420084
420085     if (buffer == NULL && integer < 0)
420086     {
420087         return uimaxtoa (-integer, NULL, base, uppercase,
420088             size) + 1;
420089     }
420090     //
420091     // At this point, 'buffer' is different from NULL.
420092     //
420093     if (integer >= 0)
420094     {
420095         *buffer = '+';
420096     }
420097     else
420098     {
420099         *buffer = '-';
420100     }
420101
420102     if (size == 1)
420103     {
420104         *(buffer + 1) = '\0';
420105         return 1;
420106     }
420107
420108     if (integer >= 0)
420109     {
420110         return uimaxtoa (integer, buffer + 1, base,
420111             uppercase, size - 1) + 1;
420112     }
420113     else
420114     {
420115         return uimaxtoa (-integer, buffer + 1, base,
420116             uppercase, size - 1) + 1;
420117     }
420118 }
420119
420120 //-----
420121 static size_t
420122 uimaxtoa_fill (uintmax_t integer, char *buffer,
420123     int base, int uppercase, int width,
420124     int filler, int max)
420125 {
420126     // -----
420127     // Convert a maximum rank integer without sign into
420128     // a string,
420129     // taking care of the alignment.

```

```

420130     // -----
420131
420132     size_t size_i;
420133     size_t size_f;
420134
420135     if (max < 0)
420136         return 0; // «max» deve essere un valore
420137     // positivo.
420138
420139     size_i = uimaxtoa (integer, NULL, base, uppercase, 0);
420140
420141     if (width > 0 && max > 0 && width > max)
420142         width = max;
420143     if (width < 0 && -max < 0 && width < -max)
420144         width = -max;
420145
420146     if (size_i > abs (width))
420147     {
420148         return uimaxtoa (integer, buffer, base,
420149             uppercase, abs (width));
420150     }
420151
420152     if (width == 0 && max > 0)
420153     {
420154         return uimaxtoa (integer, buffer, base,
420155             uppercase, max);
420156     }
420157
420158     if (width == 0)
420159     {
420160         return uimaxtoa (integer, buffer, base,
420161             uppercase, abs (width));
420162     }
420163     //
420164     // size_i <= abs (width).
420165     //
420166     size_f = abs (width) - size_i;
420167
420168     if (width < 0)
420169     {
420170         // Left alignment.
420171         uimaxtoa (integer, buffer, base, uppercase, 0);
420172         memset (buffer + size_i, filler, size_f);
420173     }
420174     else
420175     {
420176         // Right alignment.
420177         memset (buffer, filler, size_f);
420178         uimaxtoa (integer, buffer + size_f, base,
420179             uppercase, 0);
420180     }
420181     *(buffer + abs (width)) = '\0';
420182
420183     return abs (width);
420184 }
420185
420186 //-----
420187 static size_t
420188 imaxtoa_fill (intmax_t integer, char *buffer, int base,
420189     int uppercase, int width, int filler, int max)
420190 {
420191     // -----
420192     // Convert a maximum rank integer with sign into a
420193     // string,
420194     // taking care of the alignment.
420195     // -----
420196
420197     size_t size_i;
420198     size_t size_f;
420199
420200     if (max < 0)
420201         return 0; // 'max' must be a positive value.
420202
420203     size_i = imaxtoa (integer, NULL, base, uppercase, 0);
420204
420205     if (width > 0 && max > 0 && width > max)
420206         width = max;
420207     if (width < 0 && -max < 0 && width < -max)
420208         width = -max;
420209
420210     if (size_i > abs (width))
420211     {
420212         return imaxtoa (integer, buffer, base, uppercase,
420213             abs (width));
420214     }
420215
420216     if (width == 0 && max > 0)

```

```

4201217 {
4201218     return imaxtoa (integer, buffer, base, uppercase,
4201219                   max);
4201220 }
4201221
4201222 if (width == 0)
4201223 {
4201224     return imaxtoa (integer, buffer, base, uppercase,
4201225                   abs (width));
4201226 }
4201227
4201228 // size_i <= abs (width).
4201229
4201230 size_f = abs (width) - size_i;
4201231
4201232 if (width < 0)
4201233 {
4201234     // Left alignment.
4201235     imaxtoa (integer, buffer, base, uppercase, 0);
4201236     memset (buffer + size_i, filler, size_f);
4201237 }
4201238 else
4201239 {
4201240     // Right alignment.
4201241     memset (buffer, filler, size_f);
4201242     imaxtoa (integer, buffer + size_f, base,
4201243             uppercase, 0);
4201244 }
4201245 *(buffer + abs (width)) = '\0';
4201246
4201247 return abs (width);
4201248 }
4201249
4201250 //-----
4201251 static size_t
4201252 simaxtoa_fill (intmax_t integer, char *buffer,
4201253               int base, int uppercase, int width,
4201254               int filler, int max)
4201255 {
4201256     // -----
4201257     // Convert a maximum rank integer with sign into a
4201258     // string,
4201259     // placing the sign also if it is positive and
4201260     // taking care of the
4201261     // alignment.
4201262     // -----
4201263
4201264     size_t size_i;
4201265     size_t size_f;
4201266
4201267     if (max < 0)
4201268         return 0; // 'max' must be a positive value.
4201269
4201270     size_i = simaxtoa (integer, NULL, base, uppercase, 0);
4201271
4201272     if (width > 0 && max > 0 && width > max)
4201273         width = max;
4201274     if (width < 0 && -max < 0 && width < -max)
4201275         width = -max;
4201276
4201277     if (size_i > abs (width))
4201278     {
4201279         return simaxtoa (integer, buffer, base,
4201280                         uppercase, abs (width));
4201281     }
4201282
4201283     if (width == 0 && max > 0)
4201284     {
4201285         return simaxtoa (integer, buffer, base,
4201286                         uppercase, max);
4201287     }
4201288
4201289     if (width == 0)
4201290     {
4201291         return simaxtoa (integer, buffer, base,
4201292                         uppercase, abs (width));
4201293     }
4201294     //
4201295     // size_i <= abs (width).
4201296     //
4201297     size_f = abs (width) - size_i;
4201298
4201299     if (width < 0)
4201300     {
4201301         // Left alignment.
4201302         simaxtoa (integer, buffer, base, uppercase, 0);
4201303         memset (buffer + size_i, filler, size_f);

```

```

4201304     }
4201305     else
4201306     {
4201307         // Right alignment.
4201308         memset (buffer, filler, size_f);
4201309         simaxtoa (integer, buffer + size_f, base,
4201310                 uppercase, 0);
4201311     }
4201312     *(buffer + abs (width)) = '\0';
4201313
4201314     return abs (width);
4201315 }
4201316
4201317 //-----
4201318 static size_t
4201319 strtost_r_fill (char *string, char *buffer, int width,
4201320                int filler, int max)
4201321 {
4201322     // -----
4201323     // Transfer a string with care for the alignment.
4201324     // -----
4201325
4201326     size_t size_s;
4201327     size_t size_f;
4201328
4201329     if (max < 0)
4201330         return 0; // 'max' must be a positive value.
4201331
4201332     size_s = strlen (string);
4201333
4201334     if (width > 0 && max > 0 && width > max)
4201335         width = max;
4201336     if (width < 0 && -max < 0 && width < -max)
4201337         width = -max;
4201338
4201339     if (width != 0 && size_s > abs (width))
4201340     {
4201341         memcpy (buffer, string, abs (width));
4201342         buffer[width] = '\0';
4201343         return width;
4201344     }
4201345
4201346     if (width == 0 && max > 0 && size_s > max)
4201347     {
4201348         memcpy (buffer, string, max);
4201349         buffer[max] = '\0';
4201350         return max;
4201351     }
4201352
4201353     if (width == 0 && max > 0 && size_s < max)
4201354     {
4201355         memcpy (buffer, string, size_s);
4201356         buffer[size_s] = '\0';
4201357         return size_s;
4201358     }
4201359     //
4201360     // width != 0
4201361     // size_s <= abs (width)
4201362     //
4201363     size_f = abs (width) - size_s;
4201364
4201365     if (width < 0)
4201366     {
4201367         // Right alignment.
4201368         memset (buffer, filler, size_f);
4201369         strncpy (buffer + size_f, string, size_s);
4201370     }
4201371     else
4201372     {
4201373         // Left alignment.
4201374         strncpy (buffer, string, size_s);
4201375         memset (buffer + size_s, filler, size_f);
4201376     }
4201377     *(buffer + abs (width)) = '\0';
4201378
4201379     return abs (width);
4201380 }

```

95.18.43 lib/stdio/vsprintf.c

Si veda la sezione 88.137.

```

4210001 #include <stdio.h>
4210002 //-----
4210003 int
4210004 vsprintf (char *restrict string,
4210005          const char *restrict format, va_list arg)

```

```

421006 {
421007     return (vsnprintf (string, BUFSIZ, format, arg));
421008 }

```

## 95.18.44 lib/stdio/vsscanf.c

« Si veda la sezione 88.138.

```

422001 #include <stdio.h>
422002
422003 //-----
422004 int vfscanf (FILE * restrict fp, const char *string,
422005             const char *restrict format, va_list ap);
422006 //-----
422007 int
422008 vsscanf (const char *string,
422009         const char *restrict format, va_list ap)
422010 {
422011     return (vfscanf (NULL, string, format, ap));
422012 }
422013 //-----
422014

```

## 95.19 os32: «lib/stdlib.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

423001 #ifndef _STDLIB_H
423002 #define _STDLIB_H    1
423003 //-----
423004 #include <size_t.h>
423005 #include <wchar_t.h>
423006 #include <NULL.h>
423007 #include <limits.h>
423008 #include <restrict.h>
423009 #include <stdint.h>
423010 //-----
423011 typedef struct
423012 {
423013     int quot;
423014     int rem;
423015 } div_t;
423016 //-----
423017 typedef struct
423018 {
423019     long int quot;
423020     long int rem;
423021 } ldiv_t;
423022 //-----
423023 typedef struct
423024 {
423025     long long int quot;
423026     long long int rem;
423027 } lldiv_t;
423028 //-----
423029 typedef void (*atexit_t) (void);    // Non standard.
423030 // [1]
423031 //
423032 // [1] The type 'atexit_t' is a pointer to a function
423033 // for the "at exit" procedure, with no parameters
423034 // and returning void. With the declaration of type
423035 // 'atexit_t', the function prototype of 'atexit()'
423036 // is easier to declare and to understand. Original
423037 // declaration is:
423038 //
423039 //     int atexit (void (*function) (void));
423040 //
423041 //-----
423042 typedef struct
423043 {
423044     uintptr_t allocated:1, filler:1, next:30;
423045 } _alloc_head_t;    // Non standard [2]
423046 //
423047 // [2] This is used for the 'malloc()' management, as
423048 // the pointer to the following element of memory,
423049 // that might be free or allocated.
423050 //
423051 // La dimensione di «uintptr_t» condiziona la struttura
423052 // «mm_head_t» e la dimensione delle unità minime di
423053 // memoria allocata. «uintptr_t» è da 32 bit, così
423054 // l'immagine del kernel è allineata a blocchi da
423055 // 32 bit e così deve essere anche per gli altri
423056 // blocchi di memoria.
423057 // Essendo i blocchi di memoria multipli di 32 bit, gli
423058 // indirizzi sono sempre multipli di 4 (4 byte);
423059 // pertanto, servono solo 30 bit per rappresentare
423060 // l'indirizzo, che poi viene ottenuto moltiplicandolo

```

```

423061 // per quattro. Di conseguenza, il bit meno
423062 // significativo viene usato per annotare se il blocco
423063 // di memoria è libero e il bit successivo non viene
423064 // usato. Questo meccanismo potrebbe essere usato anche
423065 // con un indirizzamento a 16 bit, dove servirebbero 15
423066 // bit per indirizzi multipli di due byte.
423067 //-----
423068 #define EXIT_FAILURE    1
423069 #define EXIT_SUCCESS    0
423070 #define RAND_MAX        INT_MAX
423071 #define MB_CUR_MAX      ((size_t) MB_LEN_MAX)
423072 //-----
423073 void _Exit (int status);
423074 void abort (void);
423075 int abs (int j);
423076 int atexit (atexit_t function);
423077 int atoi (const char *string);
423078 long int atol (const char *string);
423079 #define calloc(b, s) (malloc ((b) * (s)))
423080 div_t div (int numer, int denom);
423081 void exit (int status);
423082 void free (void *ptr);
423083 char *getenv (const char *name);
423084 long int labs (long int j);
423085 long long int llabs (long long int j);
423086 ldiv_t ldiv (long int numer, long int denom);
423087 lldiv_t lldiv (long long int numer, long long int denom);
423088 void *malloc (size_t size);
423089 int putenv (const char *string);
423090 void qsort (void *base, size_t nmemb, size_t size,
423091           int (*compare) (const void *, const void *));
423092 int rand (void);
423093 void *realloc (void *ptr, size_t size);
423094 int setenv (const char *name, const char *value,
423095           int overwrite);
423096 void srand (unsigned int seed);
423097 long int strtol (const char *restrict string,
423098                char **restrict endptr, int base);
423099 unsigned long int strtoul (const char *restrict string,
423100                           char **restrict endptr,
423101                           int base);
423102 //int          system (const char *string);
423103 int unsetenv (const char *name);
423104 //-----
423105 #endif

```

95.19.1	lib/stdlib/_Exit.c	846
95.19.2	lib/stdlib/abort.c	846
95.19.3	lib/stdlib/abs.c	846
95.19.4	lib/stdlib/atexit.c	847
95.19.5	lib/stdlib/atoi.c	847
95.19.6	lib/stdlib/atol.c	848
95.19.7	lib/stdlib/div.c	848
95.19.8	lib/stdlib/environment.c	848
95.19.9	lib/stdlib/exit.c	849
95.19.10	lib/stdlib/getenv.c	850
95.19.11	lib/stdlib/labs.c	851
95.19.12	lib/stdlib/ldiv.c	851
95.19.13	lib/stdlib/llabs.c	851
95.19.14	lib/stdlib/lldiv.c	851
95.19.15	lib/stdlib/putenv.c	851
95.19.16	lib/stdlib/qsort.c	853
95.19.17	lib/stdlib/rand.c	854
95.19.18	lib/stdlib/setenv.c	855
95.19.19	lib/stdlib/strtoul.c	856
95.19.20	lib/stdlib/strtoul.c	859
95.19.21	lib/stdlib/unsetenv.c	859
95.19.22	lib/stdlib/_alloc/_alloc_list.c	860
95.19.23	lib/stdlib/_alloc/free.c	861

95.19.24	lib/stdlib_alloc/malloc.c	862
95.19.25	lib/stdlib_alloc/realloc.c	865

## 95.19.1 lib/stdlib/\_Exit.c

« Si veda la sezione 87.2.

```

4240001 #include <stdlib.h>
4240002 #include <sys/os32.h>
4240003 //-----
4240004 void
4240005 _Exit (int status)
4240006 {
4240007     sysmsg_exit_t msg;
4240008     //
4240009     // Only the low eight bit are returned.
4240010     //
4240011     msg.status = (status & 0xFF);
4240012     //
4240013     //
4240014     //
4240015     sys (SYS_EXIT, &msg, (sizeof msg));
4240016     //
4240017     // Should not return from system call, but if it
4240018     // does, loop
4240019     // forever:
4240020     //
4240021     while (1);
4240022 }

```

## 95.19.2 lib/stdlib/abort.c

« Si veda la sezione 88.2.

```

4250001 #include <stdlib.h>
4250002 #include <sys/types.h>
4250003 #include <signal.h>
4250004 #include <unistd.h>
4250005 //-----
4250006 void
4250007 abort (void)
4250008 {
4250009     pid_t pid;
4250010     sighandler_t sig_previous;
4250011     //
4250012     // Set 'SIGABRT' to a default action.
4250013     //
4250014     sig_previous = signal (SIGABRT, SIG_DFL);
4250015     //
4250016     // If the previous action was something different
4250017     // than symbolic
4250018     // ones, configure again the previous action.
4250019     //
4250020     if (sig_previous != SIG_DFL &&
4250021         sig_previous != SIG_IGN && sig_previous != SIG_ERR)
4250022     {
4250023         signal (SIGABRT, sig_previous);
4250024     }
4250025     //
4250026     // Get current process ID and sent the signal.
4250027     //
4250028     pid = getpid ();
4250029     kill (pid, SIGABRT);
4250030     //
4250031     // Second chance
4250032     //
4250033     for (;;)
4250034     {
4250035         signal (SIGABRT, SIG_DFL);
4250036         pid = getpid ();
4250037         kill (pid, SIGABRT);
4250038     }
4250039 }

```

## 95.19.3 lib/stdlib/abs.c

« Si veda la sezione 88.3.

```

4260001 #include <stdlib.h>
4260002 //-----
4260003 int
4260004 abs (int j)
4260005 {
4260006     if (j < 0)
4260007     {
4260008         return -j;
4260009     }

```

```

4260010     else
4260011     {
4260012         return j;
4260013     }
4260014 }

```

## 95.19.4 lib/stdlib/atexit.c

« Si veda la sezione 88.7.

```

4270001 #include <stdlib.h>
4270002 //-----
4270003 atexit_t _atexit_table[ATEXIT_MAX];
4270004 //-----
4270005 void
4270006 _atexit_setup (void)
4270007 {
4270008     int a;
4270009     //
4270010     for (a = 0; a < ATEXTIT_MAX; a++)
4270011     {
4270012         _atexit_table[a] = NULL;
4270013     }
4270014 }
4270015 //-----
4270016 int
4270017 atexit (atexit_t function)
4270018 {
4270019     int a;
4270020     //
4270021     if (function == NULL)
4270022     {
4270023         return (-1);
4270024     }
4270025     //
4270026     for (a = 0; a < ATEXTIT_MAX; a++)
4270027     {
4270028         if (_atexit_table[a] == NULL)
4270029         {
4270030             _atexit_table[a] = function;
4270031             return (0);
4270032         }
4270033     }
4270034     //
4270035     return (-1);
4270036 }
4270037 }

```

## 95.19.5 lib/stdlib/atoi.c

« Si veda la sezione 88.8.

```

4280001 #include <stdlib.h>
4280002 #include <ctype.h>
4280003 //-----
4280004 int
4280005 atoi (const char *string)
4280006 {
4280007     int i;
4280008     int sign = +1;
4280009     int number;
4280010     //
4280011     for (i = 0; isspace (string[i]); i++)
4280012     {
4280013         ;
4280014     }
4280015     //
4280016     if (string[i] == '+')
4280017     {
4280018         sign = +1;
4280019         i++;
4280020     }
4280021     else if (string[i] == '-')
4280022     {
4280023         sign = -1;
4280024         i++;
4280025     }
4280026     //
4280027     for (number = 0; isdigit (string[i]); i++)
4280028     {
4280029         number *= 10;
4280030         number += (string[i] - '0');
4280031     }
4280032     //
4280033     number *= sign;
4280034     //
4280035     return number;

```



```
428036 }
```

## 95.19.6 lib/stdlib/atol.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.8.

```
428001 #include <stdlib.h>
428002 #include <ctype.h>
428003 //-----
428004 long int
428005 atol (const char *string)
428006 {
428007     int i;
428008     int sign = +1;
428009     long int number;
428010     //
428011     for (i = 0; isspace (string[i]); i++)
428012     {
428013         ;
428014     }
428015     //
428016     if (string[i] == '+')
428017     {
428018         sign = +1;
428019         i++;
428020     }
428021     else if (string[i] == '-')
428022     {
428023         sign = -1;
428024         i++;
428025     }
428026     //
428027     for (number = 0; isdigit (string[i]); i++)
428028     {
428029         number *= 10;
428030         number += (string[i] - '0');
428031     }
428032     //
428033     number *= sign;
428034     //
428035     return number;
428036 }
```

## 95.19.7 lib/stdlib/div.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.17.

```
430001 #include <stdlib.h>
430002 //-----
430003 div_t
430004 div (int numer, int denom)
430005 {
430006     div_t d;
430007     d.quot = numer / denom;
430008     d.rem = numer % denom;
430009     return d;
430010 }
```

## 95.19.8 lib/stdlib/environment.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 91.1.

```
431001 #include <stdlib.h>
431002 #include <string.h>
431003 //-----
431004 // This file contains a non standard definition,
431005 // related to the environment handling.
431006 //
431007 // The file 'crt0.s', before calling the main function,
431008 // calls the function '_environment_setup()', that is
431009 // responsible for initializing the array
431010 // '_environment_table[]' and for copying the content
431011 // of the environment, as it comes from the 'exec()'
431012 // system call.
431013 //
431014 // The pointers to the environment strings organised
431015 // inside the array '_environment_table[]', are also
431016 // copied inside the array of pointers
431017 // '_environment[]'.
431018 //
431019 // After all that is done, inside 'crt0.s', the pointer
431020 // to 'environment[]' is copied to the traditional
431021 // variable 'environ' and also to the previous value of
431022 // the pointer variable 'envp'.
431023 //
431024 // This way, applications will get the environment, but
431025 // organised inside the table '_environment_table[]'.
```

```
431026 // So, functions like 'getenv()' and 'setenv()' do know
431027 // where to look for.
431028 //
431029 // It is useful to notice that there is no prototype
431030 // and no extern declaration inside the file
431031 // <stdlib.h>, about this function and these arrays,
431032 // because applications do not have to know about it.
431033 //
431034 // Please notice that 'environ' could be just the same
431035 // as '_environment' here, but the common use puts
431036 // 'environ' inside <unistd.h>, although for this
431037 // implementation it should be better placed inside
431038 // <stdlib.h>.
431039 //
431040 //-----
431041 char _environment_table[ARG_MAX / 32][ARG_MAX / 16];
431042 char *_environment[ARG_MAX / 32 + 1];
431043 //-----
431044 void
431045 _environment_setup (char *envp[])
431046 {
431047     int e;
431048     int s;
431049     //
431050     // Reset the '_environment_table[]' array.
431051     //
431052     for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
431053     {
431054         for (s = 0; s < ARG_MAX / 16; s++)
431055         {
431056             _environment_table[e][s] = 0;
431057         }
431058     }
431059     //
431060     // Set the '_environment[]' pointers. The final
431061     // extra element must
431062     // be a NULL pointer.
431063     //
431064     for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
431065     {
431066         _environment[e] = _environment_table[e];
431067     }
431068     _environment[ARG_MAX / 32] = NULL;
431069     //
431070     // Copy the environment inside the array, but only
431071     // if 'envp' is
431072     // not NULL.
431073     //
431074     if (envp != NULL)
431075     {
431076         for (e = 0; envp[e] != NULL && e < ARG_MAX / 32; e++)
431077         {
431078             strncpy (_environment_table[e], envp[e],
431079                 (ARG_MAX / 16) - 1);
431080         }
431081     }
431082 }
```

## 95.19.9 lib/stdlib/exit.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.7.

```
432001 #include <stdlib.h>
432002 #include <stdio.h>
432003 //-----
432004 extern atexit_t _atexit_table[];
432005 //-----
432006 void
432007 exit (int status)
432008 {
432009     int a;
432010     //
432011     // The "at exit" functions must be called in reverse
432012     // order.
432013     //
432014     for (a = (ATEXIT_MAX - 1); a >= 0; a--)
432015     {
432016         if (_atexit_table[a] != NULL)
432017         {
432018             (*_atexit_table[a]) ();
432019         }
432020     }
432021     //
432022     // Now: really exit.
432023     //
432024     _Exit (status);
432025     //
```

```

432026 // Should not return from system call, but if it
432027 // does, loop
432028 // forever:
432029 //
432030 while (1);
432031 }

```

## 95.19.10 lib/stdlib/getenv.c

« Si veda la sezione 88.52.

```

433001 #include <stdlib.h>
433002 #include <string.h>
433003 //-----
433004 extern char *_environment[];
433005 //-----
433006 char *
433007 getenv (const char *name)
433008 {
433009     int e; // First index: environment table
433010 // items.
433011 int f; // Second index: environment string
433012 // scan.
433013 char *value; // Pointer to the environment value
433014 // found.
433015 //
433016 // Check if the input is valid. No error is
433017 // reported.
433018 //
433019 if (name == NULL || strlen (name) == 0)
433020 {
433021     return (NULL);
433022 }
433023 //
433024 // Scan the environment table items, with index 'e'.
433025 // The pointer
433026 // 'value' is initialized to NULL. If the pointer
433027 // 'value' gets a
433028 // valid pointer, the environment variable was found
433029 // and a
433030 // pointer to the beginning of its value is
433031 // available.
433032 //
433033 for (value = NULL, e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
433034 {
433035     //
433036     // Scan the string of the environment item, with
433037     // index 'f'.
433038     // The scan continue until 'name[f]' and
433039     // '_environment[e][f]'
433040     // are equal.
433041     //
433042     for (f = 0;
433043          f < ARG_MAX / 16 - 1
433044          && name[f] == _environment[e][f]; f++)
433045     {
433046         // Just scan.
433047     }
433048     //
433049     // At this point, 'name[f]' and
433050     // '_environment[e][f]' are
433051     // different: if 'name[f]' is zero the name
433052     // string is
433053     // terminated; if '_environment[e][f]' is also
433054     // equal to '=',
433055     // the environment item is corresponding to the
433056     // requested name.
433057     //
433058     if (name[f] == 0 && _environment[e][f] == '=')
433059     {
433060         //
433061         // The pointer to the beginning of the
433062         // environment value is
433063         // calculated, and the external loop exit.
433064         //
433065         value = &_environment[e][f + 1];
433066         break;
433067     }
433068 }
433069 //
433070 // The 'value' is returned: if it is still NULL,
433071 // then, no
433072 // environment variable with the requested name was
433073 // found.
433074 //
433075 return (value);
433076 }

```

## 95.19.11 lib/stdlib/labs.c

« Si veda la sezione 88.3.

```

434001 #include <stdlib.h>
434002 //-----
434003 long int
434004 labs (long int j)
434005 {
434006     if (j < 0)
434007     {
434008         return -j;
434009     }
434010     else
434011     {
434012         return j;
434013     }
434014 }

```

## 95.19.12 lib/stdlib/ldiv.c

« Si veda la sezione 88.17.

```

435001 #include <stdlib.h>
435002 //-----
435003 ldiv_t
435004 ldiv (long int numer, long int denom)
435005 {
435006     ldiv_t d;
435007     d.quot = numer / denom;
435008     d.rem = numer % denom;
435009     return d;
435010 }

```

## 95.19.13 lib/stdlib/llabs.c

« Si veda la sezione 88.3.

```

436001 #include <stdlib.h>
436002 //-----
436003 long long int
436004 llabs (long long int j)
436005 {
436006     if (j < 0)
436007     {
436008         return -j;
436009     }
436010     else
436011     {
436012         return j;
436013     }
436014 }

```

## 95.19.14 lib/stdlib/lldiv.c

« Si veda la sezione 88.17.

```

437001 #include <stdlib.h>
437002 //-----
437003 lldiv_t
437004 lldiv (long long int numer, long long int denom)
437005 {
437006     lldiv_t d;
437007     d.quot = numer / denom;
437008     d.rem = numer % denom;
437009     return d;
437010 }

```

## 95.19.15 lib/stdlib/putenv.c

« Si veda la sezione 88.94.

```

438001 #include <stdlib.h>
438002 #include <string.h>
438003 #include <errno.h>
438004 //-----
438005 extern char *_environment[];
438006 //-----
438007 int
438008 putenv (const char *string)
438009 {
438010     int e; // First index: environment table
438011 // items.
438012 int f; // Second index: environment string
438013 // scan.
438014 //
438015 // Check if the input is empty. No error is
438016 // reported.

```

```

438017 //
438018 if (string == NULL || strlen (string) == 0)
438019 {
438020     return (0);
438021 }
438022 //
438023 // Check if the input is valid: there must be a '='
438024 // sign.
438025 // Error here is reported.
438026 //
438027 if (strchr (string, '=') == NULL)
438028 {
438029     errset (EINVAL); // Invalid argument.
438030     return (-1);
438031 }
438032 //
438033 // Scan the environment table items, with index 'e'.
438034 // The intent is
438035 // to find a previous environment variable with the
438036 // same name.
438037 //
438038 for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
438039 {
438040     //
438041     // Scan the string of the environment item, with
438042     // index 'f'.
438043     // The scan continue until 'string[f]' and
438044     // '_environment[e][f]'
438045     // are equal.
438046     //
438047     for (f = 0;
438048          f < ARG_MAX / 16 - 1
438049          && string[f] == _environment[e][f]; f++)
438050     {
438051         ; // Just scan.
438052     }
438053     //
438054     // At this point, 'string[f-1]' and
438055     // '_environment[e][f-1]'
438056     // should contain '='. If it is so, the
438057     // environment is replaced.
438058     //
438059     if (string[f - 1] == '='
438060         && _environment[e][f - 1] == '=')
438061     {
438062         //
438063         // The environment item was found: now
438064         // replace the pointer.
438065         //
438066         _environment[e] = (char *) string;
438067         //
438068         // Return.
438069         //
438070         return (0);
438071     }
438072 }
438073 //
438074 // The item was not found. Scan again for a free
438075 // slot.
438076 //
438077 for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
438078 {
438079     if (_environment[e] == NULL
438080         || _environment[e][0] == 0)
438081     {
438082         //
438083         // An empty item was found and the pointer
438084         // will be
438085         // replaced.
438086         //
438087         _environment[e] = (char *) string;
438088         //
438089         // Return.
438090         //
438091         return (0);
438092     }
438093 }
438094 //
438095 // Sorry: the empty slot was not found!
438096 //
438097 errset (ENOMEM); // Not enough space.
438098 return (-1);
438099 }

```

95.19.16 lib/stalib/qsort.c

Si veda la sezione 88.96.

```

490001 #include <stdlib.h>
490002 #include <string.h>
490003 #include <errno.h>
490004 //-----
490005 static int part (char *array, size_t size, int a,
490006                int z, int (*compare) (const void *,
490007                                       const void *));
490008 static void sort (char *array, size_t size, int a,
490009                 int z, int (*compare) (const void *,
490010                                       const void *));
490011 //-----
490012 void
490013 qsort (void *base, size_t nmemb, size_t size,
490014       int (*compare) (const void *, const void *))
490015 {
490016     if (size <= 1)
490017     {
490018         //
490019         // There is nothing to sort!
490020         //
490021         return;
490022     }
490023     else
490024     {
490025         sort ((char *) base, size, 0, (int) (nmemb - 1),
490026             compare);
490027     }
490028 }
490029 //-----
490030 static void
490031 sort (char *array, size_t size, int a, int z,
490032      int (*compare) (const void *, const void *))
490033 {
490034     int loc;
490035     //
490036     // if (z > a)
490037     {
490038         {
490039             loc = part (array, size, a, z, compare);
490040             if (loc >= 0)
490041             {
490042                 sort (array, size, a, loc - 1, compare);
490043                 sort (array, size, loc + 1, z, compare);
490044             }
490045         }
490046     }
490047 }
490048 //-----
490049 static int
490050 part (char *array, size_t size, int a, int z,
490051      int (*compare) (const void *, const void *))
490052 {
490053     int i;
490054     int loc;
490055     char *swap;
490056     //
490057     if (z <= a)
490058     {
490059         errset (EUNKNOWN); // Should never
490060                             // happen.
490061         return (-1);
490062     }
490063     //
490064     // Index 'i' after the first element; index 'loc' at
490065     // the last
490066     // position.
490067     //
490068     i = a + 1;
490069     loc = z;
490070     //
490071     // Prepare space in memory for element swap.
490072     //
490073     swap = malloc (size);
490074     if (swap == NULL)
490075     {
490076         errset (ENOMEM);
490077         return (-1);
490078     }
490079     //
490080     // Loop as long as index 'loc' is higher than index
490081     // 'i'.
490082     // When index 'loc' is less or equal to index 'i',
490083     // then, index 'loc' is the right position for the
490084     // first element of the current piece of array.
490085     //

```

```

439086 for (;;)
439087 {
439088     //
439089     // Index 'i' goes up...
439090     //
439091     for (; i < loc; i++)
439092     {
439093         if (compare
439094             (&array[i * size], &array[a * size]) > 0)
439095         {
439096             break;
439097         }
439098     }
439099     //
439100     // Index 'loc' goes down...
439101     //
439102     for (; loc-- > 0)
439103     {
439104         if (compare
439105             (&array[loc * size], &array[a * size]) <= 0)
439106         {
439107             break;
439108         }
439109     }
439110     //
439111     // Swap elements related to index 'i' and 'loc'.
439112     //
439113     if (loc <= i)
439114     {
439115         //
439116         // The array is completely scanned.
439117         //
439118         break;
439119     }
439120     else
439121     {
439122         memcpy (swap, &array[loc * size], size);
439123         memcpy (&array[loc * size], &array[i * size],
439124             size);
439125         memcpy (&array[i * size], swap, size);
439126     }
439127 }
439128 //
439129 // Swap the first element with the one related to
439130 // the
439131 // index 'loc'.
439132 //
439133 memcpy (swap, &array[loc * size], size);
439134 memcpy (&array[loc * size], &array[a * size], size);
439135 memcpy (&array[a * size], swap, size);
439136 //
439137 // Free the swap memory.
439138 //
439139 free (swap);
439140 //
439141 // Return the index 'loc'.
439142 //
439143 return (loc);
439144 }

```

## 95.19.17 lib/stdlib/rand.c

« Si veda la sezione 88.97.

```

440001 #include <stdlib.h>
440002 //-----
440003 static unsigned int _srand = 1; // The '_srand' rank
440004 // must be at least
440005 // 'unsigned int' and
440006 // must be able to
440007 // represent the value
440008 // 'RAND_MAX'.
440009 //-----
440010 int
440011 rand (void)
440012 {
440013     _srand = _srand * 12345 + 123;
440014     return _srand % ((unsigned int) RAND_MAX + 1);
440015 }
440016 //-----
440017 void
440018 srand (unsigned int seed)
440019 {
440020     _srand = seed;
440021 }
440022 }

```

## 95.19.18 lib/stdlib/setenv.c

« Si veda la sezione 88.104.

```

441001 #include <stdlib.h>
441002 #include <string.h>
441003 #include <errno.h>
441004 //-----
441005 extern char *_environment[];
441006 extern char *_environment_table[];
441007 //-----
441008 int
441009 setenv (const char *name, const char *value, int overwrite)
441010 {
441011     int e; // First index: environment table
441012 // items.
441013     int f; // Second index: environment string
441014 // scan.
441015 //
441016 // Check if the input is empty. No error is
441017 // reported.
441018 //
441019 if (name == NULL || strlen (name) == 0)
441020 {
441021     return (0);
441022 }
441023 //
441024 // Check if the input is valid: error here is
441025 // reported.
441026 //
441027 if (strchr (name, '=') != NULL)
441028 {
441029     errset (EINVAL); // Invalid argument.
441030     return (-1);
441031 }
441032 //
441033 // Check if the input is too big.
441034 //
441035 if ((strlen (name) + strlen (value) + 2) > ARG_MAX / 16)
441036 {
441037     //
441038     // The environment to be saved is bigger than
441039     // the
441040     // available string size, inside
441041     // '_environment_table[]'.
441042     //
441043     errset (ENOMEM); // Not enough space.
441044     return (-1);
441045 }
441046 //
441047 // Scan the environment table items, with index 'e'.
441048 // The intent is
441049 // to find a previous environment variable with the
441050 // same name.
441051 //
441052 for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
441053 {
441054     //
441055     // Scan the string of the environment item, with
441056     // index 'f'.
441057     // The scan continue until 'name[f]' and
441058     // '_environment[e][f]'
441059     // are equal.
441060     //
441061     for (f = 0;
441062          f < ARG_MAX / 16 - 1
441063          && name[f] == _environment[e][f]; f++)
441064     {
441065         // Just scan.
441066     }
441067 //
441068 // At this point, 'name[f]' and
441069 // '_environment[e][f]' are
441070 // different: if 'name[f]' is zero the name
441071 // string is
441072 // terminated; if '_environment[e][f]' is also
441073 // equal to '=',
441074 // the environment item is corresponding to the
441075 // requested name.
441076 //
441077 if (name[f] == 0 && _environment[e][f] == '=')
441078 {
441079     //
441080     // The environment item was found; if it can
441081     // be overwritten,
441082     // the write is done.
441083     //
441084     if (overwrite)
441085     {

```

```

441086 //
441087 // To be able to handle both 'setenv()'
441088 // and 'putenv()',
441089 // before removing the item, it is fixed
441090 // the pointer to
441091 // the global environment table.
441092 //
441093 // _environment[e] = _environment_table[e];
441094 //
441095 // Now copy the new environment. The
441096 // string size was
441097 // already checked.
441098 //
441099 strcpy (_environment[e], name);
441100 strcat (_environment[e], "=");
441101 strcat (_environment[e], value);
441102 //
441103 // Return.
441104 //
441105 return (0);
441106 }
441107 //
441108 // Cannot overwrite!
441109 //
441110 errset (EUNKNOWN);
441111 return (-1);
441112 }
441113 }
441114 //
441115 // The item was not found. Scan again for a free
441116 // slot.
441117 //
441118 for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
441119 {
441120     if (_environment[e] == NULL
441121         || _environment[e][0] == 0)
441122     {
441123         //
441124         // An empty item was found. To be able to
441125         // handle both
441126         // 'setenv()' and 'putenv()', it is fixed
441127         // the pointer to
441128         // the global environment table.
441129         //
441130         _environment[e] = _environment_table[e];
441131         //
441132         // Now copy the new environment. The string
441133         // size was
441134         // already checked.
441135         //
441136         strcpy (_environment[e], name);
441137         strcat (_environment[e], "=");
441138         strcat (_environment[e], value);
441139         //
441140         // Return.
441141         //
441142         return (0);
441143     }
441144 }
441145 //
441146 // Sorry: the empty slot was not found!
441147 //
441148 errset (ENOMEM); // Not enough space.
441149 return (-1);
441150 }

```

## 95.19.19 lib/stdlib/strtol.c

◀

Si veda la sezione 88.130.

```

442001 #include <stdlib.h>
442002 #include <ctype.h>
442003 #include <errno.h>
442004 #include <limits.h>
442005 #include <stdbool.h>
442006 //-----
442007 #define isoctal(C) ((int) (C >= '0' && C <= '7'))
442008 //-----
442009 long int
442010 strtol (const char *restrict string,
442011         char **restrict endptr, int base)
442012 {
442013     int i;
442014     int sign = +1;
442015     long int number;
442016     long int previous;
442017     int digit;

```

```

442018 //
442019 bool flag_prefix_oct = 0;
442020 bool flag_prefix_exa = 0;
442021 bool flag_prefix_dec = 0;
442022 //
442023 // Check base and string.
442024 //
442025 // With base 1 cannot do anything.
442026 //
442027 if (base < 0 || base > 36 || base == 1
442028     || string == NULL || string[0] == 0)
442029 {
442030     if (endptr != NULL)
442031         *endptr = (char *) string;
442032     errset (EINVAL); // Invalid argument.
442033     return ((long int) 0);
442034 }
442035 //
442036 // Eat initial spaces.
442037 //
442038 for (i = 0; isspace (string[i]); i++)
442039 {
442040     ;
442041 }
442042 //
442043 // Check sign.
442044 //
442045 if (string[i] == '+')
442046 {
442047     sign = +1;
442048     i++;
442049 }
442050 else if (string[i] == '-')
442051 {
442052     sign = -1;
442053     i++;
442054 }
442055 //
442056 // Check for prefix.
442057 //
442058 if (string[i] == '0')
442059 {
442060     if (string[i + 1] == 'x' || string[i + 1] == 'X')
442061     {
442062         flag_prefix_exa = 1;
442063     }
442064     else if (isoctal (string[i + 1]))
442065     {
442066         flag_prefix_oct = 1;
442067     }
442068     else
442069     {
442070         flag_prefix_dec = 1;
442071     }
442072 }
442073 else if (isdigit (string[i]))
442074 {
442075     flag_prefix_dec = 1;
442076 }
442077 //
442078 // Check compatibility with requested base.
442079 //
442080 if (flag_prefix_exa)
442081 {
442082     //
442083     // At the moment, there is a zero and a 'x'.
442084     // Might be
442085     // hexadecimal, or might be a number base 33 or
442086     // more.
442087     //
442088     if (base == 0)
442089     {
442090         base = 16;
442091     }
442092     else if (base == 16)
442093     {
442094         ; // Ok.
442095     }
442096     else if (base >= 33)
442097     {
442098         ; // Ok.
442099     }
442100     else
442101     {
442102         //
442103         // Incompatible sequence: only the initial
442104         // zero is reported.

```

```

4420105 //
4420106 if (endptr != NULL)
4420107     *endptr = (char *) &string[i + 1];
4420108 return ((long int) 0);
4420109 }
4420110 //
4420111 // Move on, after the '0x' prefix.
4420112 //
4420113 i += 2;
4420114 }
4420115 //
4420116 if (flag_prefix_oct)
4420117 {
4420118 //
4420119 // There is a zero and a digit.
4420120 //
4420121 if (base == 0)
4420122 {
4420123     base = 8;
4420124 }
4420125 //
4420126 // Move on, after the '0' prefix.
4420127 //
4420128 i += 1;
4420129 }
4420130 //
4420131 if (flag_prefix_dec)
4420132 {
4420133     if (base == 0)
4420134     {
4420135         base = 10;
4420136     }
4420137 }
4420138 //
4420139 // Scan the string.
4420140 //
4420141 for (number = 0; string[i] != 0; i++)
4420142 {
4420143     if (string[i] >= '0' && string[i] <= '9')
4420144     {
4420145         digit = string[i] - '0';
4420146     }
4420147     else if (string[i] >= 'A' && string[i] <= 'Z')
4420148     {
4420149         digit = string[i] - 'A' + 10;
4420150     }
4420151     else if (string[i] >= 'a' && string[i] <= 'z')
4420152     {
4420153         digit = string[i] - 'a' + 10;
4420154     }
4420155     else
4420156     {
4420157         //
4420158         // This is an out of range digit.
4420159         //
4420160         digit = 999;
4420161     }
4420162 //
4420163 // Give a sign to the digit.
4420164 //
4420165 digit *= sign;
4420166 //
4420167 // Compare with the base.
4420168 //
4420169 if (base > (digit * sign))
4420170 {
4420171 //
4420172 // Check if the current digit can be safely
4420173 // computed.
4420174 //
4420175 previous = number;
4420176 number *= base;
4420177 number += digit;
4420178 if (number / base != previous)
4420179 {
4420180 //
4420181 // Out of range.
4420182 //
4420183 if (endptr != NULL)
4420184     *endptr = (char *) &string[i + 1];
4420185 errset (ERANGE); // Result too large.
4420186 if (sign > 0)
4420187 {
4420188     return (LONG_MAX);
4420189 }
4420190 else
4420191 {

```

```

4420192         return (LONG_MIN);
4420193     }
4420194 }
4420195 }
4420196 else
4420197 {
4420198     if (endptr != NULL)
4420199         *endptr = (char *) &string[i];
4420200     return (number);
4420201 }
4420202 }
4420203 //
4420204 // The string is finished.
4420205 //
4420206 if (endptr != NULL)
4420207     *endptr = (char *) &string[i];
4420208 //
4420209 return (number);
4420210 }

```

## 95.19.20 lib/stdlib/strtoul.c

Si veda la sezione 88.130.

```

4430001 #include <stdlib.h>
4430002 #include <ctype.h>
4430003 #include <errno.h>
4430004 #include <limits.h>
4430005 //-----
4430006 // A really poor implementation. ,-(
4430007 //
4430008 unsigned long int
4430009 strtoul (const char *restrict string,
4430010         char **restrict endptr, int base)
4430011 {
4430012     return ((unsigned long int)
4430013         strtol (string, endptr, base));
4430014 }

```

## 95.19.21 lib/stdlib/unsetenv.c

Si veda la sezione 88.104.

```

4440001 #include <stdlib.h>
4440002 #include <string.h>
4440003 #include <errno.h>
4440004 //-----
4440005 extern char *_environment[];
4440006 extern char *_environment_table[];
4440007 //-----
4440008 int
4440009 unsetenv (const char *name)
4440010 {
4440011     int e; // First index: environment table
4440012     // items.
4440013     int f; // Second index: environment string
4440014     // scan.
4440015 //
4440016 // Check if the input is empty. No error is
4440017 // reported.
4440018 //
4440019 if (name == NULL || strlen (name) == 0)
4440020 {
4440021     return (0);
4440022 }
4440023 //
4440024 // Check if the input is valid: error here is
4440025 // reported.
4440026 //
4440027 if (strchr (name, '=') != NULL)
4440028 {
4440029     errset (EINVAL); // Invalid argument.
4440030     return (-1);
4440031 }
4440032 //
4440033 // Scan the environment table items, with index 'e'.
4440034 //
4440035 for (e = 0; e < ARG_MAX / 32; e++)
4440036 {
4440037     //
4440038     // Scan the string of the environment item, with
4440039     // index 'f'.
4440040     // The scan continue until 'name[f]' and
4440041     // '_environment[e][f]'
4440042     // are equal.
4440043     //
4440044     for (f = 0;

```

```

4440045     f < ARG_MAX / 16 - 1
4440046     && name[f] == _environment[e][f]; f++)
4440047     {
4440048         ; // Just scan.
4440049     }
4440050     //
4440051     // At this point, 'name[f]' and
4440052     // '_environment[e][f]' are
4440053     // different: if 'name[f]' is zero the name
4440054     // string is
4440055     // terminated; if '_environment[e][f]' is also
4440056     // equal to '=',
4440057     // the environment item is corresponding to the
4440058     // requested name.
4440059     //
4440060     if (name[f] == 0 && _environment[e][f] == '=')
4440061     {
4440062         //
4440063         // The environment item was found and it
4440064         // have to be removed.
4440065         // To be able to handle both 'setenv()' and
4440066         // 'putenv()',
4440067         // before removing the item, it is fixed the
4440068         // pointer to
4440069         // the global environment table.
4440070         //
4440071         _environment[e] = _environment_table[e];
4440072         //
4440073         // Now remove the environment item.
4440074         //
4440075         _environment[e][0] = 0;
4440076         break;
4440077     }
4440078     }
4440079     //
4440080     // Work done fine.
4440081     //
4440082     return (0);
4440083 }

```

## 95.19.22 lib/stdlib\_alloc/\_alloc\_list.c

Si veda la sezione 88.76.

```

4450001 #include <stdlib.h>
4450002 #include <stdio.h>
4450003 #include <unistd.h>
4450004 #include <stdint.h>
4450005 //-----
4450006 extern uintptr_t _alloc_start;
4450007 //-----
4450008 void
4450009 _alloc_list (void)
4450010 {
4450011     uintptr_t start = _alloc_start;
4450012     uintptr_t end = (uintptr_t) sbrk (0);
4450013     _alloc_head_t *head = (void *) start;
4450014     size_t actual_size;
4450015     uintptr_t current;
4450016     uintptr_t next;
4450017     uintptr_t up_to;
4450018     int counter;
4450019     //
4450020     // Scandisce la lista di blocchi di memoria.
4450021     //
4450022     counter = 2;
4450023     while (counter)
4450024     {
4450025         //
4450026         // Annota la posizione attuale e quella
4450027         // successiva.
4450028         //
4450029         current = (uintptr_t) head;
4450030         next = head->next * (sizeof (_alloc_head_t));
4450031         if (next == start)
4450032         {
4450033             up_to = end;
4450034         }
4450035         else
4450036         {
4450037             up_to = next;
4450038         }
4450039         //
4450040         // Se è stato raggiunto il primo elemento,
4450041         // decrementa il
4450042         // contatore di una unità. Se è già a zero,
4450043         // esce.

```

```

4450044     //
4450045     if (current == start)
4450046     {
4450047         counter--;
4450048         if (counter == 0)
4450049             break;
4450050     }
4450051     //
4450052     // Determina la dimensione del blocco attuale.
4450053     //
4450054     if (current == start && next == start)
4450055     {
4450056         //
4450057         // Si tratta del primo e unico elemento
4450058         // della lista.
4450059         //
4450060         actual_size =
4450061             end - start - (sizeof (_alloc_head_t));
4450062     }
4450063     else
4450064     {
4450065         actual_size =
4450066             up_to - current - (sizeof (_alloc_head_t));
4450067     }
4450068     //
4450069     // Si mostra lo stato del blocco di memoria.
4450070     //
4450071     if (head->allocated)
4450072     {
4450073         printf ("[%s] used %08X..%08X size %08zX\n",
4450074             __func__,
4450075             current + (sizeof (_alloc_head_t)),
4450076             up_to, actual_size);
4450077     }
4450078     else
4450079     {
4450080         printf ("[%s] free %08X..%08X size %08zX\n",
4450081             __func__,
4450082             current + (sizeof (_alloc_head_t)),
4450083             up_to, actual_size);
4450084     }
4450085     //
4450086     // Si passa alla posizione successiva.
4450087     //
4450088     head = (void *) next;
4450089 }
4450090 }

```

## 95.19.23 lib/stdlib\_alloc/free.c

Si veda la sezione 88.76.

```

4460001 #include <stdlib.h>
4460002 #include <stdio.h>
4460003 #include <unistd.h>
4460004 //-----
4460005 extern uintptr_t _alloc_start;
4460006 //-----
4460007 void
4460008 free (void *ptr)
4460009 {
4460010     _alloc_head_t *start = (_alloc_head_t *) _alloc_start;
4460011     _alloc_head_t *head_current = ((_alloc_head_t *) ptr) - 1;
4460012     _alloc_head_t *head_next;
4460013     //
4460014     // Verifica il blocco attuale e, se è possibile, lo
4460015     // libera.
4460016     //
4460017     if (head_current->allocated == 1)
4460018     {
4460019         head_current->allocated = 0;
4460020     }
4460021     else
4460022     {
4460023         printf ("[%s] ERROR: cannot free %08X!\n",
4460024             __func__,
4460025             (uintptr_t) head_current +
4460026             (sizeof (_alloc_head_t)));
4460027     }
4460028     //
4460029     // Scandisce i blocchi liberi, cercando quelli
4460030     // adiacenti per
4460031     // allungarli. Se il blocco successivo è il primo,
4460032     // termina,
4460033     // perché non può avvenire alcuna fusione con
4460034     // quello precedente.
4460035     //

```

```

4460036 head_current = start;
4460037 while (1)
4460038 {
4460039     //
4460040     // Individua il blocco successivo.
4460041     //
4460042     head_next =
4460043     (_alloc_head_t *) (head_current->next
4460044                       * (sizeof (_alloc_head_t)));
4460045     //
4460046     // Controlla se è il primo.
4460047     //
4460048     if (head_next == start)
4460049     {
4460050         break;
4460051     }
4460052     //
4460053     //
4460054     //
4460055     if (head_current->allocated == 0)
4460056     {
4460057         //
4460058         // Controlla se si può espandere.
4460059         //
4460060         if (head_next->allocated == 0)
4460061         {
4460062             head_current->next = head_next->next;
4460063         }
4460064         else
4460065         {
4460066             head_current = head_next;
4460067         }
4460068     }
4460069     else
4460070     {
4460071         head_current = (_alloc_head_t *)
4460072         (head_current->next * (sizeof (_alloc_head_t)));
4460073     }
4460074 }
4460075 }

```

## 95.19.24 lib/stdlib\_alloc/malloc.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.76.

```

4470001 #include <stdlib.h>
4470002 #include <unistd.h>
4470003 #include <errno.h>
4470004 //-----
4470005 uintptr_t _alloc_start = 0;
4470006 //-----
4470007 static int _alloc_init (void);
4470008 static void *_malloc (size_t size);
4470009 //-----
4470010 void *
4470011 malloc (size_t size)
4470012 {
4470013     void *pstatus;
4470014     int status;
4470015     //
4470016     // Verify to have initialized the allocation memory.
4470017     //
4470018     if (_alloc_start == 0)
4470019     {
4470020         status = _alloc_init ();
4470021         if (status < 0)
4470022         {
4470023             errset (ENOMEM);
4470024             return (NULL);
4470025         }
4470026     }
4470027     //
4470028     // Try to allocate as usual.
4470029     //
4470030     pstatus = _malloc (size);
4470031     //
4470032     if (pstatus == NULL)
4470033     {
4470034         //
4470035         // Try to increase memory for the process.
4470036         //
4470037         pstatus = sbrk (size);
4470038         if (pstatus == NULL)
4470039         {
4470040             //
4470041             // Sorry: no way to get memory.
4470042             //

```

```

4470043         errset (ENOMEM);
4470044         return (NULL);
4470045     }
4470046     //
4470047     // Ok. Now try again to allocate memory.
4470048     //
4470049     return (_malloc (size));
4470050 }
4470051 else
4470052 {
4470053     //
4470054     // The first allocation was successful.
4470055     //
4470056     return (pstatus);
4470057 }
4470058 }
4470059 }
4470060 //-----
4470061 static int
4470062 _alloc_init (void)
4470063 {
4470064     uintptr_t start;
4470065     uintptr_t end;
4470066     _alloc_head_t *head;
4470067     size_t available;
4470068     //
4470069     // Get size.
4470070     //
4470071     if (_alloc_start == 0)
4470072     {
4470073         _alloc_start = (uintptr_t) sbrk (0);
4470074     }
4470075     //
4470076     start = _alloc_start;
4470077     end = (uintptr_t) sbrk (0);
4470078     available = end - start;
4470079     //
4470080     // Check available space.
4470081     //
4470082     if (available < ((sizeof (_alloc_head_t)) * 2))
4470083     {
4470084         //
4470085         // Try to get a little memory.
4470086         //
4470087         sbrk ((sizeof (_alloc_head_t)) * 2);
4470088         end = (uintptr_t) sbrk (0);
4470089         available = end - start;
4470090         if (available < ((sizeof (_alloc_head_t)) * 2))
4470091         {
4470092             //
4470093             // Sorry!
4470094             //
4470095             return (-1);
4470096         }
4470097     }
4470098     //
4470099     // Prepare the list main node.
4470100     //
4470101     head = (_alloc_head_t *) start;
4470102     //
4470103     // Init the first free block, that points to itself,
4470104     // as it is
4470105     // the only one.
4470106     //
4470107     head->allocated = 0;
4470108     head->next = (start / (sizeof (_alloc_head_t)));
4470109     //
4470110     // Ok.
4470111     //
4470112     return (0);
4470113 }
4470114 }
4470115 //-----
4470116 static void *
4470117 _malloc (size_t size)
4470118 {
4470119     uintptr_t start = _alloc_start;
4470120     uintptr_t end = (uintptr_t) sbrk (0);
4470121     _alloc_head_t *head = (void *) start;
4470122     size_t actual_size;
4470123     uintptr_t current;
4470124     uintptr_t next;
4470125     uintptr_t new;
4470126     uintptr_t up_to;
4470127     int counter;
4470128     //
4470129     // Arrotonda in eccesso il valore di «size», in

```



```

4470130 // modo che sia un
4470131 // multiplo della dimensione di «_alloc_head_t».
4470132 // Altrimenti, la
4470133 // collocazione dei blocchi successivi può avvenire
4470134 // in modo
4470135 // non allineato.
4470136 //
4470137 size = (size + (sizeof (_alloc_head_t) - 1);
4470138 size = size / (sizeof (_alloc_head_t));
4470139 size = size * (sizeof (_alloc_head_t));
4470140 //
4470141 // Cerca un blocco libero di dimensione sufficiente.
4470142 //
4470143 counter = 2;
4470144 while (counter)
4470145 {
4470146 //
4470147 // Annota la posizione attuale e quella
4470148 // successiva.
4470149 //
4470150 current = (uintptr_t) head;
4470151 next = head->next * (sizeof (_alloc_head_t));
4470152 //
4470153 if (next == start)
4470154 {
4470155     up_to = end;
4470156 }
4470157 else
4470158 {
4470159     up_to = next;
4470160 }
4470161 //
4470162 // Se è stato raggiunto il primo elemento,
4470163 // decrementa il
4470164 // contatore di una unità. Se è già a zero,
4470165 // esce.
4470166 //
4470167 if (current == start)
4470168 {
4470169     counter--;
4470170     if (counter == 0)
4470171         break;
4470172 }
4470173 //
4470174 // Controlla se si tratta di un blocco libero.
4470175 //
4470176
4470177 if (!head->allocated)
4470178 {
4470179 //
4470180 // Il blocco è libero: si deve determinarne
4470181 // la dimensione.
4470182 //
4470183 if (current == start && next == start)
4470184 {
4470185 //
4470186 // Si tratta del primo e unico elemento
4470187 // della lista.
4470188 //
4470189     actual_size =
4470190         end - start - (sizeof (_alloc_head_t));
4470191 }
4470192 else
4470193 {
4470194     actual_size =
4470195         up_to - current - (sizeof (_alloc_head_t));
4470196 }
4470197 //
4470198 // Si verifica che sia capiente.
4470199 //
4470200 if (actual_size >=
4470201     size + ((sizeof (_alloc_head_t) * 2))
4470202 {
4470203 //
4470204 // C'è spazio per dividere il blocco.
4470205 //
4470206     new =
4470207         current + size + (sizeof (_alloc_head_t));
4470208 //
4470209 // Aggiorna l'intestazione attuale.
4470210 //
4470211 head->allocated = 1;
4470212 head->next = new / (sizeof (_alloc_head_t));
4470213 //
4470214 // Predispone l'intestazione successiva.
4470215 //
4470216 head = (void *) new;

```

```

4470217     head->allocated = 0;
4470218     head->next = next / (sizeof (_alloc_head_t));
4470219 //
4470220 // Restituisce l'indirizzo iniziale
4470221 // dello spazio libero,
4470222 // successivo all'intestazione.
4470223 //
4470224     return (void *) (current +
4470225         (sizeof (_alloc_head_t)));
4470226 }
4470227 else if (actual_size >= size)
4470228 {
4470229 //
4470230 // Il blocco va usato per intero.
4470231 //
4470232     head->allocated = 1;
4470233 //
4470234 // Restituisce l'indirizzo iniziale
4470235 // dello spazio libero,
4470236 // successivo all'intestazione.
4470237 //
4470238     return (void *) (current +
4470239         (sizeof (_alloc_head_t)));
4470240 }
4470241 }
4470242 //
4470243 // Il blocco è allocato, oppure è di
4470244 // dimensione insufficiente;
4470245 // pertanto occorre passare alla posizione
4470246 // successiva.
4470247 //
4470248     head = (void *) next;
4470249 }
4470250 //
4470251 // Essendo terminato il ciclo precedente, vuol dire
4470252 // che non ci sono spazi disponibili.
4470253 //
4470254     errset (ENOMEM);
4470255     return NULL;
4470256 }

```

## 95.19.25 lib/stdlib\_alloc/realloc.c

Si veda la sezione 88.76.

```

4480001 #include <stdlib.h>
4480002 #include <stdio.h>
4480003 #include <unistd.h>
4480004 #include <string.h>
4480005 //-----
4480006 extern uintptr_t _alloc_start;
4480007 //-----
4480008 void *
4480009 realloc (void *ptr, size_t size)
4480010 {
4480011     uintptr_t start = _alloc_start;
4480012     uintptr_t end = (uintptr_t) sbrk (0);
4480013     size_t actual_size;
4480014     _alloc_head_t *head = ((_alloc_head_t *) ptr) - 1;
4480015     _alloc_head_t *head_new;
4480016     void *ptr_new;
4480017 //
4480018 // Verifica che il puntatore riguardi effettivamente
4480019 // un'area occupata.
4480020 //
4480021 if (!head->allocated)
4480022 {
4480023     printf
4480024         ("%s] ERROR: cannot re-allocate %08X that is "
4480025          "not already allocated!", __func__,
4480026          (uintptr_t) ptr);
4480027 }
4480028 //
4480029 // Arrotonda in eccesso il valore di «size», in
4480030 // modo che sia un
4480031 // multiplo della dimensione di «_alloc_head_t».
4480032 // Altrimenti, la
4480033 // collocazione dei blocchi successivi può avvenire
4480034 // in modo
4480035 // non allineato.
4480036 //
4480037     size = (size + (sizeof (_alloc_head_t) - 1);
4480038     size = size / (sizeof (_alloc_head_t));
4480039     size = size * (sizeof (_alloc_head_t));
4480040 //
4480041 // Determina la dimensione attuale.
4480042 //

```

```

4480043 if ((head->next * (sizeof (_alloc_head_t))) == start)
4480044 {
4480045     actual_size = end - ((uintptr_t) ptr);
4480046 }
4480047 else
4480048 {
4480049     actual_size =
4480050     (head->next * (sizeof (_alloc_head_t))) -
4480051     ((uintptr_t) ptr);
4480052 }
4480053 //
4480054 // Se la dimensione richiesta è inferiore, può
4480055 // ridurre
4480056 // l'estensione del blocco.
4480057 //
4480058 if (size == actual_size)
4480059 {
4480060     return ptr;
4480061 }
4480062 else if (size <=
4480063     (actual_size - (sizeof (_alloc_head_t)) * 2))
4480064 {
4480065     //
4480066     // Si può ricavare lo spazio libero rimanente.
4480067     //
4480068     head_new = (_alloc_head_t *) (((char *) ptr) + size);
4480069     //
4480070     head_new->next = head->next;
4480071     head_new->allocated = 0;
4480072     //
4480073     head->next =
4480074     ((uintptr_t) head_new) / (sizeof (_alloc_head_t));
4480075     //
4480076     return ptr;
4480077 }
4480078 else if (size < actual_size)
4480079 {
4480080     //
4480081     // Anche se è minore, non si può ridurre lo
4480082     // spazio usato
4480083     // effettivamente.
4480084     //
4480085     return ptr;
4480086 }
4480087 else
4480088 {
4480089     //
4480090     // La dimensione richiesta è maggiore.
4480091     //
4480092     ptr_new = malloc (size);
4480093     //
4480094     if (ptr_new)
4480095     {
4480096         //
4480097         // Ricopia i dati nella nuova collocazione.
4480098         //
4480099         memcpy (ptr_new, ptr, actual_size);
4480100         //
4480101         // Libera la collocazione vecchia.
4480102         //
4480103         free (ptr);
4480104         //
4480105         return ptr_new;
4480106     }
4480107     else
4480108     {
4480109         return NULL;
4480110     }
4480111 }
4480112 }

```

## 95.20 os32: «lib/string.h»

«

Si veda la sezione 91.3.

```

4490001 #ifndef _STRING_H
4490002 #define _STRING_H    1
4490003 //-----
4490004 #include <size_t.h>
4490005 #include <NULL.h>
4490006 #include <restrict.h>
4490007 //-----
4490008 void *memcpy (void *restrict dst,
4490009     const void *restrict org, int c, size_t n);
4490010 void *memchr (const void *memory, int c, size_t n);
4490011 int memcmp (const void *memory1, const void *memory2,
4490012     size_t n);

```

```

4490013 void *memcpy (void *restrict dst,
4490014     const void *restrict org, size_t n);
4490015 void *memmove (void *dst, const void *org, size_t n);
4490016 void *memset (void *memory, int c, size_t n);
4490017 char *strcat (char *restrict dst, const char *restrict org);
4490018 char *strchr (const char *string, int c);
4490019 int strcmp (const char *string1, const char *string2);
4490020 int strcoll (const char *string1, const char *string2);
4490021 char *strcpy (char *restrict dst, const char *restrict org);
4490022 size_t strcspn (const char *string, const char *reject);
4490023 char *strdup (const char *string);
4490024 char *strerror (int errnum);
4490025 size_t strlen (const char *string);
4490026 char *strncat (char *restrict dst,
4490027     const char *restrict org, size_t n);
4490028 int strncmp (const char *string1, const char *string2,
4490029     size_t n);
4490030 char *strncpy (char *restrict dst,
4490031     const char *restrict org, size_t n);
4490032 char *strpbrk (const char *string, const char *accept);
4490033 char *strrchr (const char *string, int c);
4490034 size_t strspn (const char *string, const char *accept);
4490035 char *strstr (const char *string, const char *substring);
4490036 char *strtok (char *restrict string,
4490037     const char *restrict delim);
4490038 size_t strxfrm (char *restrict dst,
4490039     const char *restrict org, size_t n);
4490040 //-----
4490041
4490042 #endif

```

95.20.1	lib/string/memccpy.c	867
95.20.2	lib/string/memchr.c	868
95.20.3	lib/string/memcmp.c	868
95.20.4	lib/string/memcpy.c	868
95.20.5	lib/string/memmove.c	868
95.20.6	lib/string/memset.c	869
95.20.7	lib/string/strcat.c	869
95.20.8	lib/string/strchr.c	869
95.20.9	lib/string/strcmp.c	870
95.20.10	lib/string/strcoll.c	870
95.20.11	lib/string/strcpy.c	870
95.20.12	lib/string/strcspn.c	870
95.20.13	lib/string/strdup.c	871
95.20.14	lib/string/strerror.c	871
95.20.15	lib/string/strlen.c	873
95.20.16	lib/string/strncat.c	873
95.20.17	lib/string/strncmp.c	873
95.20.18	lib/string/strncpy.c	873
95.20.19	lib/string/strpbrk.c	874
95.20.20	lib/string/strrchr.c	874
95.20.21	lib/string/strspn.c	874
95.20.22	lib/string/strstr.c	875
95.20.23	lib/string/strtok.c	875
95.20.24	lib/string/strxfrm.c	877

## 95.20.1 lib/string/memccpy.c

«

Si veda la sezione 88.77.

```

4500001 #include <string.h>
4500002 //-----
4500003 void *
4500004 memcpy (void *restrict dst, const void *restrict org,
4500005     int c, size_t n)
4500006 {
4500007     char *d = (char *) dst;
4500008     char *o = (char *) org;
4500009     size_t i;
4500010     for (i = 0; n > 0 && i < n; i++)

```

```

450011 {
450012     d[i] = o[i];
450013     if (d[i] == (char) c)
450014     {
450015         return ((void *) &d[i + 1]);
450016     }
450017 }
450018 return (NULL);
450019 }

```

### 95.20.2 lib/string/memchr.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.78.

```

451001 #include <string.h>
451002 //-----
451003 void *
451004 memchr (const void *memory, int c, size_t n)
451005 {
451006     char *m = (char *) memory;
451007     size_t i;
451008     for (i = 0; n > 0 && i < n; i++)
451009     {
451010         if (m[i] == (char) c)
451011         {
451012             return (void *) (m + i);
451013         }
451014     }
451015     return NULL;
451016 }

```

### 95.20.3 lib/string/memcmp.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.79.

```

452001 #include <string.h>
452002 //-----
452003 int
452004 memcmp (const void *memory1, const void *memory2, size_t n)
452005 {
452006     char *a = (char *) memory1;
452007     char *b = (char *) memory2;
452008     size_t i;
452009     for (i = 0; n > 0 && i < n; i++)
452010     {
452011         if (a[i] > b[i])
452012         {
452013             return 1;
452014         }
452015         else if (a[i] < b[i])
452016         {
452017             return -1;
452018         }
452019     }
452020     return 0;
452021 }

```

### 95.20.4 lib/string/memcpy.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.80.

```

453001 #include <string.h>
453002 //-----
453003 void *
453004 memcpy (void *restrict dst, const void *restrict org,
453005         size_t n)
453006 {
453007     char *d = (char *) dst;
453008     char *o = (char *) org;
453009     size_t i;
453010     for (i = 0; n > 0 && i < n; i++)
453011     {
453012         d[i] = o[i];
453013     }
453014     return dst;
453015 }

```

### 95.20.5 lib/string/memmove.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.81.

```

454001 #include <string.h>
454002 //-----
454003 void *
454004 memmove (void *dst, const void *org, size_t n)
454005 {

```

```

454006     char *d = (char *) dst;
454007     char *o = (char *) org;
454008     size_t i;
454009     //
454010     // Depending on the memory start locations, copy may
454011     // be direct or
454012     // reverse, to avoid overwriting before the
454013     // relocation is done.
454014     //
454015     if (d < o)
454016     {
454017         for (i = 0; i < n; i++)
454018         {
454019             d[i] = o[i];
454020         }
454021     }
454022     else if (d == o)
454023     {
454024         //
454025         // Memory locations are already the same.
454026         //
454027         ;
454028     }
454029     else
454030     {
454031         for (i = n - 1; i >= 0; i--)
454032         {
454033             d[i] = o[i];
454034         }
454035     }
454036     return dst;
454037 }

```

### 95.20.6 lib/string/memset.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.82.

```

455001 #include <string.h>
455002 //-----
455003 void *
455004 memset (void *memory, int c, size_t n)
455005 {
455006     char *m = (char *) memory;
455007     size_t i;
455008     for (i = 0; n > 0 && i < n; i++)
455009     {
455010         m[i] = (char) c;
455011     }
455012     return memory;
455013 }

```

### 95.20.7 lib/string/strcat.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.113.

```

456001 #include <string.h>
456002 //-----
456003 char *
456004 strcat (char *restrict dst, const char *restrict org)
456005 {
456006     size_t i;
456007     size_t j;
456008     for (i = 0; dst[i] != 0; i++)
456009     {
456010         ; // Just look for the null character.
456011     }
456012     for (j = 0; org[j] != 0; j++)
456013     {
456014         dst[i] = org[j];
456015     }
456016     dst[i] = 0;
456017     return dst;
456018 }

```

### 95.20.8 lib/string/strchr.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.114.

```

457001 #include <string.h>
457002 //-----
457003 char *
457004 strchr (const char *string, int c)
457005 {
457006     size_t i;
457007     for (i = 0; i++)
457008     {
457009         if (string[i] == (char) c)

```

```

4570010     {
4570011         return (char *) (string + i);
4570012     }
4570013     else if (string[i] == 0)
4570014     {
4570015         return NULL;
4570016     }
4570017 }
4570018 }

```

## 95.20.9 lib/string/stricmp.c

« Si veda la sezione 88.115.

```

4580001 #include <string.h>
4580002 //-----
4580003 int
4580004 strcmp (const char *string1, const char *string2)
4580005 {
4580006     char *a = (char *) string1;
4580007     char *b = (char *) string2;
4580008     size_t i;
4580009     for (i = 0;; i++)
4580010     {
4580011         if (a[i] > b[i])
4580012         {
4580013             return 1;
4580014         }
4580015         else if (a[i] < b[i])
4580016         {
4580017             return -1;
4580018         }
4580019         else if (a[i] == 0 && b[i] == 0)
4580020         {
4580021             return 0;
4580022         }
4580023     }
4580024 }

```

## 95.20.10 lib/string/strcoll.c

« Si veda la sezione 88.115.

```

4590001 #include <string.h>
4590002 //-----
4590003 int
4590004 strcoll (const char *string1, const char *string2)
4590005 {
4590006     return (strcmp (string1, string2));
4590007 }

```

## 95.20.11 lib/string/strcpy.c

« Si veda la sezione 88.117.

```

4600001 #include <string.h>
4600002 //-----
4600003 char *
4600004 strcpy (char *restrict dst, const char *restrict org)
4600005 {
4600006     size_t i;
4600007     for (i = 0; org[i] != 0; i++)
4600008     {
4600009         dst[i] = org[i];
4600010     }
4600011     dst[i] = 0;
4600012     return dst;
4600013 }

```

## 95.20.12 lib/string/strcspn.c

« Si veda la sezione 88.127.

```

4610001 #include <string.h>
4610002 //-----
4610003 size_t
4610004 strcspn (const char *string, const char *reject)
4610005 {
4610006     size_t i;
4610007     size_t j;
4610008     int found;
4610009     for (i = 0; string[i] != 0; i++)
4610010     {
4610011         for (j = 0, found = 0; reject[j] != 0 || found; j++)
4610012         {
4610013             if (string[i] == reject[j])

```

```

4610014         {
4610015             found = 1;
4610016             break;
4610017         }
4610018     }
4610019     if (found)
4610020     {
4610021         break;
4610022     }
4610023 }
4610024 return i;
4610025 }

```

## 95.20.13 lib/string/strdup.c

« Si veda la sezione 88.119.

```

4620001 #include <string.h>
4620002 #include <stdlib.h>
4620003 #include <errno.h>
4620004 //-----
4620005 char *
4620006 strdup (const char *string)
4620007 {
4620008     size_t size;
4620009     char *copy;
4620010     //
4620011     // Get string size: must be added 1, to count the
4620012     // termination null
4620013     // character.
4620014     //
4620015     size = strlen (string) + 1;
4620016     //
4620017     copy = malloc (size);
4620018     //
4620019     if (copy == NULL)
4620020     {
4620021         errset (ENOMEM); // Not enough memory.
4620022         return (NULL);
4620023     }
4620024     //
4620025     strcpy (copy, string);
4620026     //
4620027     return (copy);
4620028 }

```

## 95.20.14 lib/string/strerror.c

« Si veda la sezione 88.120.

```

4630001 #include <string.h>
4630002 #include <errno.h>
4630003 //-----
4630004 #define ERROR_MAX 120
4630005 //-----
4630006 char *
4630007 strerror (int errnum)
4630008 {
4630009     static char *err[ERROR_MAX];
4630010     //
4630011     err[0] = "No error";
4630012     err[E2BIG] = TEXT_E2BIG;
4630013     err[EACCES] = TEXT_EACCES;
4630014     err[EADDRINUSE] = TEXT_EADDRINUSE;
4630015     err[EADDRNOTAVAIL] = TEXT_EADDRNOTAVAIL;
4630016     err[EAFNOSUPPORT] = TEXT_EAFNOSUPPORT;
4630017     err[EAGAIN] = TEXT_EAGAIN;
4630018     err[EALREADY] = TEXT_EALREADY;
4630019     err[EBADF] = TEXT_EBADF;
4630020     err[EBADMSG] = TEXT_EBADMSG;
4630021     err[EBUSY] = TEXT_EBUSY;
4630022     err[ECANCELED] = TEXT_ECANCELED;
4630023     err[ECHILD] = TEXT_ECHILD;
4630024     err[ECONNABORTED] = TEXT_ECONNABORTED;
4630025     err[ECONNREFUSED] = TEXT_ECONNREFUSED;
4630026     err[ECONNRESET] = TEXT_ECONNRESET;
4630027     err[EDEADLK] = TEXT_EDEADLK;
4630028     err[EDESTADDRREQ] = TEXT_EDESTADDRREQ;
4630029     err[EDOM] = TEXT_EDOM;
4630030     err[EDQUOT] = TEXT_EDQUOT;
4630031     err[EEXIST] = TEXT_EEXIST;
4630032     err[EFAULT] = TEXT_EFAULT;
4630033     err[EFBIG] = TEXT_EFBIG;
4630034     err[EHOSTUNREACH] = TEXT_EHOSTUNREACH;
4630035     err[EIDRM] = TEXT_EIDRM;
4630036     err[EILSEQ] = TEXT_EILSEQ;
4630037     err[EINPROGRESS] = TEXT_EINPROGRESS;

```

```

4630038 err[EINTR] = TEXT_EINTR;
4630039 err[EINVAL] = TEXT_EINVAL;
4630040 err[EIO] = TEXT_EIO;
4630041 err[EISCONN] = TEXT_EISCONN;
4630042 err[EISDIR] = TEXT_EISDIR;
4630043 err[ELOOP] = TEXT_ELOOP;
4630044 err[EMFILE] = TEXT_EMFILE;
4630045 err[EMLINK] = TEXT_EMLINK;
4630046 err[EMSGSIZE] = TEXT_EMSGSIZE;
4630047 err[EMULTIHOP] = TEXT_EMULTIHOP;
4630048 err[ENAMETOOLONG] = TEXT_ENAMETOOLONG;
4630049 err[ENETDOWN] = TEXT_ENETDOWN;
4630050 err[ENETRESET] = TEXT_ENETRESET;
4630051 err[ENETUNREACH] = TEXT_ENETUNREACH;
4630052 err[ENFILE] = TEXT_ENFILE;
4630053 err[ENOBUFFS] = TEXT_ENOBUFFS;
4630054 err[ENODATA] = TEXT_ENODATA;
4630055 err[ENODEV] = TEXT_ENODEV;
4630056 err[ENOENT] = TEXT_ENOENT;
4630057 err[ENOEXEC] = TEXT_ENOEXEC;
4630058 err[ENOLCK] = TEXT_ENOLCK;
4630059 err[ENOLINK] = TEXT_ENOLINK;
4630060 err[ENOMEM] = TEXT_ENOMEM;
4630061 err[ENOMSG] = TEXT_ENOMSG;
4630062 err[ENOPROTOOPT] = TEXT_ENOPROTOOPT;
4630063 err[ENOSPC] = TEXT_ENOSPC;
4630064 err[ENOSR] = TEXT_ENOSR;
4630065 err[ENOSTR] = TEXT_ENOSTR;
4630066 err[ENOSYS] = TEXT_ENOSYS;
4630067 err[ENOTCONN] = TEXT_ENOTCONN;
4630068 err[ENOTDIR] = TEXT_ENOTDIR;
4630069 err[ENOTEMPTY] = TEXT_ENOTEMPTY;
4630070 err[ENOTSOCK] = TEXT_ENOTSOCK;
4630071 err[ENOTSUP] = TEXT_ENOTSUP;
4630072 err[ENOTTY] = TEXT_ENOTTY;
4630073 err[ENXIO] = TEXT_ENXIO;
4630074 err[EOPNOTSUPP] = TEXT_EOPNOTSUPP;
4630075 err[E_OVERFLOW] = TEXT_E_OVERFLOW;
4630076 err[EPERM] = TEXT_EPERM;
4630077 err[EPIPE] = TEXT_EPIPE;
4630078 err[EPROTO] = TEXT_EPROTO;
4630079 err[EPROTONOSUPPORT] = TEXT_EPROTONOSUPPORT;
4630080 err[EPROTOTYPE] = TEXT_EPROTOTYPE;
4630081 err[ERANGE] = TEXT_ERANGE;
4630082 err[EROFS] = TEXT_EROFS;
4630083 err[ESPIPE] = TEXT_ESPIPE;
4630084 err[ESRCH] = TEXT_ESRCH;
4630085 err[ESTALE] = TEXT_ESTALE;
4630086 err[ETIME] = TEXT_ETIME;
4630087 err[ETIMEDOUT] = TEXT_ETIMEDOUT;
4630088 err[ETXTBSY] = TEXT_ETXTBSY;
4630089 err[EWOULDBLOCK] = TEXT_EWOULDBLOCK;
4630090 err[EXDEV] = TEXT_EXDEV;
4630091 err[E_NO_MEDIUM] = TEXT_E_NO_MEDIUM;
4630092 err[E_MEDIUM] = TEXT_E_MEDIUM;
4630093 err[E_FILE_TYPE] = TEXT_E_FILE_TYPE;
4630094 err[E_ROOT_INODE_NOT_CACHED] =
4630095     TEXT_E_ROOT_INODE_NOT_CACHED;
4630096 err[E_CANNOT_READ_SUPERBLOCK] =
4630097     TEXT_E_CANNOT_READ_SUPERBLOCK;
4630098 err[E_MAP_INODE_TOO_BIG] = TEXT_E_MAP_INODE_TOO_BIG;
4630099 err[E_MAP_ZONE_TOO_BIG] = TEXT_E_MAP_ZONE_TOO_BIG;
4630100 err[E_DATA_ZONE_TOO_BIG] = TEXT_E_DATA_ZONE_TOO_BIG;
4630101 err[E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE] =
4630102     TEXT_E_CANNOT_FIND_ROOT_DEVICE;
4630103 err[E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE] =
4630104     TEXT_E_CANNOT_FIND_ROOT_INODE;
4630105 err[E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED] =
4630106     TEXT_E_FILE_TYPE_UNSUPPORTED;
4630107 err[E_ENV_TOO_BIG] = TEXT_E_ENV_TOO_BIG;
4630108 err[E_LIMIT] = TEXT_E_LIMIT;
4630109 err[E_NOT_MOUNTED] = TEXT_E_NOT_MOUNTED;
4630110 err[E_NOT_IMPLEMENTED] = TEXT_E_NOT_IMPLEMENTED;
4630111 err[E_HARDWARE_FAULT] = TEXT_E_HARDWARE_FAULT;
4630112 err[E_DRIVER_FAULT] = TEXT_E_DRIVER_FAULT;
4630113 err[E_PIPE_FULL] = TEXT_E_PIPE_FULL;
4630114 err[E_PIPE_EMPTY] = TEXT_E_PIPE_EMPTY;
4630115 err[E_PART_TYPE_NOT_MINIX] = TEXT_E_PART_TYPE_NOT_MINIX;
4630116 err[E_FS_TYPE_NOT_SUPPORTED] =
4630117     TEXT_E_FS_TYPE_NOT_SUPPORTED;
4630118 err[E_PDU_TOO_BIG] = TEXT_E_PDU_TOO_BIG;
4630119 err[E_ARP_MISSING] = TEXT_E_ARP_MISSING;
4630120 //
4630121 if (errno >= ERROR_MAX || errno < 0)
4630122 {
4630123     return ("Unknown error");
4630124 }

```

```

4630125 //
4630126     return (err[errno]);
4630127 }

```

## 95.20.15 lib/string/strlen.c

Si veda la sezione 88.121. «

```

4640001 #include <string.h>
4640002 //-----
4640003 size_t
4640004 strlen (const char *string)
4640005 {
4640006     size_t i;
4640007     for (i = 0; string[i] != 0; i++)
4640008     {
4640009         ; // Just count.
4640010     }
4640011     return i;
4640012 }

```

## 95.20.16 lib/string/strncat.c

Si veda la sezione 88.113. «

```

4650001 #include <string.h>
4650002 //-----
4650003 char *
4650004 strncat (char *restrict dst, const char *restrict org,
4650005          size_t n)
4650006 {
4650007     size_t i;
4650008     size_t j;
4650009     for (i = 0; n > 0 && dst[i] != 0; i++)
4650010     {
4650011         ; // Just seek the null character.
4650012     }
4650013     for (j = 0; n > 0 && j < n && org[j] != 0; j++)
4650014     {
4650015         dst[i] = org[j];
4650016     }
4650017     dst[i] = 0;
4650018     return dst;
4650019 }

```

## 95.20.17 lib/string/strncmp.c

Si veda la sezione 88.115. «

```

4660001 #include <string.h>
4660002 //-----
4660003 int
4660004 strncmp (const char *string1, const char *string2, size_t n)
4660005 {
4660006     size_t i;
4660007     for (i = 0; i < n; i++)
4660008     {
4660009         if (string1[i] > string2[i])
4660010         {
4660011             return 1;
4660012         }
4660013         else if (string1[i] < string2[i])
4660014         {
4660015             return -1;
4660016         }
4660017         else if (string1[i] == 0 && string2[i] == 0)
4660018         {
4660019             return 0;
4660020         }
4660021     }
4660022     return 0;
4660023 }

```

## 95.20.18 lib/string/strncpy.c

Si veda la sezione 88.117. «

```

4670001 #include <string.h>
4670002 //-----
4670003 char *
4670004 strncpy (char *restrict dst, const char *restrict org,
4670005          size_t n)
4670006 {
4670007     size_t i;
4670008     for (i = 0; n > 0 && i < n && org[i] != 0; i++)
4670009     {

```

```

4670010     dst[i] = org[i];
4670011     }
4670012     for (; n > 0 && i < n; i++)
4670013     {
4670014         dst[i] = 0;
4670015     }
4670016     return dst;
4670017 }

```

## 95.20.19 lib/string/strpbrk.c

«

Si veda la sezione 88.125.

```

4680001 #include <string.h>
4680002 //-----
4680003 char *
4680004 strpbrk (const char *string, const char *accept)
4680005 {
4680006     //
4680007     // The first parameter not 'const char *' because
4680008     // otherwise
4680009     // the return value should be 'const char *' too!
4680010     //
4680011     size_t i;
4680012     size_t j;
4680013     //
4680014     for (i = 0; string[i] != 0; i++)
4680015     {
4680016         for (j = 0; accept[j] != 0; j++)
4680017         {
4680018             if (string[i] == accept[j])
4680019             {
4680020                 return (char *) (string + i);
4680021             }
4680022         }
4680023     }
4680024     return NULL;
4680025 }

```

## 95.20.20 lib/string/strchr.c

«

Si veda la sezione 88.114.

```

4690001 #include <string.h>
4690002 //-----
4690003 char *
4690004 strchr (const char *string, int c)
4690005 {
4690006     int i;
4690007     for (i = strlen (string); i >= 0; i--)
4690008     {
4690009         if (string[i] == (char) c)
4690010         {
4690011             break;
4690012         }
4690013     }
4690014     if (i < 0)
4690015     {
4690016         return NULL;
4690017     }
4690018     else
4690019     {
4690020         return (char *) (string + i);
4690021     }
4690022 }

```

## 95.20.21 lib/string/strspn.c

«

Si veda la sezione 88.127.

```

4700001 #include <string.h>
4700002 //-----
4700003 size_t
4700004 strspn (const char *string, const char *accept)
4700005 {
4700006     size_t i;
4700007     size_t j;
4700008     int found;
4700009     for (i = 0; string[i] != 0; i++)
4700010     {
4700011         for (j = 0, found = 0; accept[j] != 0; j++)
4700012         {
4700013             if (string[i] == accept[j])
4700014             {
4700015                 found = 1;
4700016                 break;
4700017             }

```

```

4700018     }
4700019     if (!found)
4700020     {
4700021         break;
4700022     }
4700023     }
4700024     return i;
4700025 }

```

## 95.20.22 lib/string/strstr.c

»

Si veda la sezione 88.128.

```

4710001 #include <string.h>
4710002 //-----
4710003 char *
4710004 strstr (const char *string, const char *substring)
4710005 {
4710006     size_t i;
4710007     size_t j;
4710008     size_t k;
4710009     int found;
4710010     if (substring[0] == 0)
4710011     {
4710012         return (char *) string;
4710013     }
4710014     for (i = 0, j = 0, found = 0; string[i] != 0; i++)
4710015     {
4710016         if (string[i] == substring[0])
4710017         {
4710018             for (k = i, j = 0;
4710019                  string[k] == substring[j] &&
4710020                  string[k] != 0 &&
4710021                  substring[j] != 0; j++, k++)
4710022             {
4710023                 ;
4710024             }
4710025             if (substring[j] == 0)
4710026             {
4710027                 found = 1;
4710028             }
4710029         }
4710030         if (found)
4710031         {
4710032             return (char *) (string + i);
4710033         }
4710034     }
4710035     return NULL;
4710036 }

```

## 95.20.23 lib/string/strtok.c

»

Si veda la sezione 88.129.

```

4720001 #include <string.h>
4720002 //-----
4720003 char *
4720004 strtok (char *restrict string, const char *restrict delim)
4720005 {
4720006     static char *next = NULL;
4720007     size_t i = 0;
4720008     size_t j;
4720009     int found_token;
4720010     int found_delim;
4720011     //
4720012     // If the string received a the first parameter is a
4720013     // null pointer,
4720014     // the static pointer is used. But if it is already
4720015     // NULL,
4720016     // the scan cannot start.
4720017     //
4720018     if (string == NULL)
4720019     {
4720020         if (next == NULL)
4720021         {
4720022             return NULL;
4720023         }
4720024         else
4720025         {
4720026             string = next;
4720027         }
4720028     }
4720029     //
4720030     // If the string received as the first parameter is
4720031     // empty, the scan
4720032     // cannot start.
4720033     //

```

```

472034 if (string[0] == 0)
472035 {
472036     next = NULL;
472037     return NULL;
472038 }
472039 else
472040 {
472041     if (delim[0] == 0)
472042     {
472043         return string;
472044     }
472045 }
472046 //
472047 // Find the next token.
472048 //
472049 for (i = 0, found_token = 0, j = 0;
472050      string[i] != 0 && (!found_token); i++)
472051 {
472052     //
472053     // Look inside delimiters.
472054     //
472055     for (j = 0, found_delim = 0; delim[j] != 0; j++)
472056     {
472057         if (string[i] == delim[j])
472058         {
472059             found_delim = 1;
472060         }
472061     }
472062     //
472063     // If current character inside the string is not
472064     // a delimiter,
472065     // it is the start of a new token.
472066     //
472067     if (!found_delim)
472068     {
472069         found_token = 1;
472070         break;
472071     }
472072 }
472073 //
472074 // If a token was found, the pointer is updated.
472075 // If otherwise the token is not found, this means
472076 // that
472077 // there are no more.
472078 //
472079 if (found_token)
472080 {
472081     string += i;
472082 }
472083 else
472084 {
472085     next = NULL;
472086     return NULL;
472087 }
472088 //
472089 // Find the end of the token.
472090 //
472091 for (i = 0, found_delim = 0; string[i] != 0; i++)
472092 {
472093     for (j = 0; delim[j] != 0; j++)
472094     {
472095         if (string[i] == delim[j])
472096         {
472097             found_delim = 1;
472098             break;
472099         }
472100     }
472101     if (found_delim)
472102     {
472103         break;
472104     }
472105 }
472106 //
472107 // If a delimiter was found, the corresponding
472108 // character must be
472109 // reset to zero. If otherwise the string is
472110 // terminated, the
472111 // scan is terminated.
472112 //
472113 if (found_delim)
472114 {
472115     string[i] = 0;
472116     next = &string[i + 1];
472117 }
472118 else
472119 {
472120     next = NULL;

```

```

472021     }
472022     //
472023     // At this point, the current string represent the
472024     // token found.
472025     //
472026     return string;
472027 }

```

## 95.20.24 lib/string/strxfrm.c

Si veda la sezione 88.132.

```

473001 #include <string.h>
473002 //-----
473003 size_t
473004 strxfrm (char *restrict dst, const char *restrict org,
473005          size_t n)
473006 {
473007     size_t i;
473008     if (n == 0 && dst == NULL)
473009     {
473010         return strlen (org);
473011     }
473012     else
473013     {
473014         for (i = 0; i < n; i++)
473015         {
473016             dst[i] = org[i];
473017             if (org[i] == 0)
473018             {
473019                 break;
473020             }
473021         }
473022         return i;
473023     }
473024 }

```

## 95.21 os32: «lib/sys/os32.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

474001 #ifndef _SYS_OS32_H
474002 #define _SYS_OS32_H    1
474003 //-----
474004 // This file contains all the declarations that don't
474005 // have a better place inside standard headers files.
474006 // Even declarations related to device numbers and
474007 // system calls is contained here.
474008 //-----
474009 #include <sys/types.h>
474010 #include <sys/stat.h>
474011 #include <sys/socket.h>
474012 #include <arpa/inet.h>
474013 #include <netinet/in.h>
474014 #include <stdint.h>
474015 #include <signal.h>
474016 #include <limits.h>
474017 #include <stdio.h>
474018 #include <stddef.h>
474019 #include <restrict.h>
474020 #include <stdarg.h>
474021 #include <termios.h>
474022 //-----
474023 typedef uint16_t h_port_t;    // Port number in host
474024                               // byte order.
474025 typedef uint32_t h_addr_t;    // IPv4 address in
474026                               // host byte order.
474027 //-----
474028 // Please remember that system calls should never be
474029 // used (called) inside the kernel code, because system
474030 // calls cannot be nested for the os32 simple
474031 // architecture!
474032 // If a particular function is necessary inside the
474033 // kernel, that usually is made by a system call, an
474034 // appropriate k_...() function must be
474035 // made, to avoid the problem.
474036 //-----
474037 // Device numbers.
474038 //-----
474039 #define DEV_UNDEFINED_MAJOR ((dev_t) 0x00)
474040 #define DEV_UNDEFINED      ((dev_t) 0x0000)
474041 #define DEV_MEM_MAJOR      ((dev_t) 0x01)
474042 #define DEV_MEM            ((dev_t) 0x0101)
474043 #define DEV_NULL           ((dev_t) 0x0102)
474044 #define DEV_PORT           ((dev_t) 0x0103)
474045 #define DEV_ZERO           ((dev_t) 0x0104)
474046 #define DEV_TTY_MAJOR     ((dev_t) 0x02)

```

```

4740047 #define DEV_TTY ((dev_t) 0x0200)
4740048 //
4740049 #define DEV_KMEM_MAJOR ((dev_t) 0x04)
4740050 #define DEV_KMEM_PS ((dev_t) 0x0401)
4740051 #define DEV_KMEM_MMP ((dev_t) 0x0402)
4740052 #define DEV_KMEM_SB ((dev_t) 0x0403)
4740053 #define DEV_KMEM_INODE ((dev_t) 0x0404)
4740054 #define DEV_KMEM_FILE ((dev_t) 0x0405)
4740055 #define DEV_KMEM_ARP ((dev_t) 0x0406)
4740056 #define DEV_KMEM_NET ((dev_t) 0x0407)
4740057 #define DEV_KMEM_ROUTE ((dev_t) 0x0408)
4740058 //
4740059 #define DEV_CONSOLE_MAJOR ((dev_t) 0x05)
4740060 #define DEV_CONSOLE ((dev_t) 0x05FF)
4740061 #define DEV_CONSOLE0 ((dev_t) 0x0500)
4740062 #define DEV_CONSOLE1 ((dev_t) 0x0501)
4740063 #define DEV_CONSOLE2 ((dev_t) 0x0502)
4740064 #define DEV_CONSOLE3 ((dev_t) 0x0503)
4740065 #define DEV_CONSOLE4 ((dev_t) 0x0504)
4740066 //
4740067 #define DEV_DM_MAJOR ((dev_t) 0x08)
4740068 #define DEV_DM00 ((dev_t) 0x0800)
4740069 #define DEV_DM01 ((dev_t) 0x0801)
4740070 #define DEV_DM02 ((dev_t) 0x0802)
4740071 #define DEV_DM03 ((dev_t) 0x0803)
4740072 #define DEV_DM04 ((dev_t) 0x0804)
4740073 #define DEV_DM10 ((dev_t) 0x0810)
4740074 #define DEV_DM11 ((dev_t) 0x0811)
4740075 #define DEV_DM12 ((dev_t) 0x0812)
4740076 #define DEV_DM13 ((dev_t) 0x0813)
4740077 #define DEV_DM14 ((dev_t) 0x0814)
4740078 #define DEV_DM20 ((dev_t) 0x0820)
4740079 #define DEV_DM21 ((dev_t) 0x0821)
4740080 #define DEV_DM22 ((dev_t) 0x0822)
4740081 #define DEV_DM23 ((dev_t) 0x0823)
4740082 #define DEV_DM24 ((dev_t) 0x0824)
4740083 #define DEV_DM30 ((dev_t) 0x0830)
4740084 #define DEV_DM31 ((dev_t) 0x0831)
4740085 #define DEV_DM32 ((dev_t) 0x0832)
4740086 #define DEV_DM33 ((dev_t) 0x0833)
4740087 #define DEV_DM34 ((dev_t) 0x0834)
4740088 //
4740089 //-----
4740090 #define min(a, b) (a < b ? a : b)
4740091 #define max(a, b) (a > b ? a : b)
4740092 #define sizeof_array(x) (sizeof(x) / sizeof((x)[0]))
4740093 #define sizeof_field(t, f) (sizeof(((t*)0)->f))
4740094 //-----
4740095 #define INPUT_LINE_HIDDEN 0
4740096 #define INPUT_LINE_ECHO 1
4740097 //-----
4740098 #define MOUNT_DEFAULT 0 // Default mount
4740099 // options.
4740100 #define MOUNT_RO 1 // Read only mount
4740101 // option.
4740102 //-----
4740103 #define SYS_0 0 // Nothing to
4740104 // do.
4740105 #define SYS_CHDIR 1
4740106 #define SYS_CHMOD 2
4740107 #define SYS_CLOCK 3
4740108 #define SYS_CLOSE 4
4740109 #define SYS_EXEC 5
4740110 #define SYS_EXIT 6 // [1] see
4740111 // below.
4740112 #define SYS_FCHMOD 7
4740113 #define SYS_FORK 8
4740114 #define SYS_FSTAT 9
4740115 #define SYS_KILL 10
4740116 #define SYS_LSEEK 11
4740117 #define SYS_MKDIR 12
4740118 #define SYS_MKNOD 13
4740119 #define SYS_MOUNT 14
4740120 #define SYS_OPEN 15
4740121 #define SYS_PGRP 16
4740122 #define SYS_READ 17
4740123 #define SYS_SETEUID 18
4740124 #define SYS_SETUID 19
4740125 #define SYS_SIGNAL 20
4740126 #define SYS_SLEEP 21
4740127 #define SYS_STAT 22
4740128 #define SYS_TIME 23
4740129 #define SYS_UAREA 24
4740130 #define SYS_UMASK 25
4740131 #define SYS_UMOUNT 26
4740132 #define SYS_WAIT 27
4740133 #define SYS_WRITE 28

```

```

4740134 #define SYS_ZPCHAR 29 // [2]
4740135 #define SYS_ZPSTRING 30 // [2]
4740136 #define SYS_CHOWN 31
4740137 #define SYS_DUP 33
4740138 #define SYS_DUP2 34
4740139 #define SYS_LINK 35
4740140 #define SYS_UNLINK 36
4740141 #define SYS_FCNTL 37
4740142 #define SYS_STIME 38
4740143 #define SYS_FCHOWN 39
4740144 #define SYS_BRK 40
4740145 #define SYS_SBRK 41
4740146 #define SYS_PIPE 42
4740147 #define SYS_TCGETATTR 43
4740148 #define SYS_TCSETATTR 44
4740149 #define SYS_SETEGID 45
4740150 #define SYS_SETGID 46
4740151 #define SYS_SETJMP 47
4740152 #define SYS_LONGJMP 48
4740153 #define SYS_RECVFROM 49
4740154 #define SYS_SOCKET 50
4740155 #define SYS_CONNECT 51
4740156 #define SYS_SEND 52
4740157 #define SYS_IPCONFIG 53
4740158 #define SYS_ROUTEADD 54
4740159 #define SYS_ROUTEDEL 55
4740160 #define SYS_BIND 56
4740161 #define SYS_LISTEN 57
4740162 #define SYS_ACCEPT 58
4740163 //
4740164 // [1] The files 'crt0...' need to know the value used
4740165 // for the exit system call. If this value is
4740166 // modified, all the file 'crt0...' have also to be
4740167 // modified the same way.
4740168 //
4740169 // [2] These system calls were developed at the
4740170 // beginning, when no standard I/O was available.
4740171 // They are to be considered as a last resort for
4740172 // debugging purposes.
4740173 //
4740174 //-----
4740175 // The following values must be: 1, 2, 4, 8, 16, 32,...
4740176 // so that can be 'OR' combined.
4740177 //
4740178 #define WAKEUP_EVENT_SIGNAL 0x0001
4740179 #define WAKEUP_EVENT_TIMER 0x0002
4740180 #define WAKEUP_EVENT_DEV_READ 0x0004
4740181 #define WAKEUP_EVENT_DEV_WRITE 0x0008
4740182 #define WAKEUP_EVENT_PIPE_READ 0x0010
4740183 #define WAKEUP_EVENT_PIPE_WRITE 0x0020
4740184 #define WAKEUP_EVENT_SOCK_READ 0x0040
4740185 #define WAKEUP_EVENT_SOCK_WRITE 0x0080
4740186 //-----
4740187 typedef struct
4740188 {
4740189     int sfdn;
4740190     struct sockaddr addr;
4740191     socklen_t addrlen;
4740192     int fl_flags;
4740193     int ret;
4740194     int errno;
4740195     int errln;
4740196     char errfn[PATH_MAX];
4740197 } sysmsg_accept_t;
4740198 //-----
4740199 typedef struct
4740200 {
4740201     int sfdn;
4740202     struct sockaddr addr;
4740203     socklen_t addrlen;
4740204     int ret;
4740205     int errno;
4740206     int errln;
4740207     char errfn[PATH_MAX];
4740208 } sysmsg_bind_t;
4740209 //-----
4740210 typedef struct
4740211 {
4740212     void *address;
4740213     int ret;
4740214     int errno;
4740215     int errln;
4740216     char errfn[PATH_MAX];
4740217 } sysmsg_brk_t;
4740218 //-----
4740219 typedef struct
4740220 {

```



```

4740221 const char *path;
4740222 int ret;
4740223 int errno;
4740224 int errln;
4740225 char errfn[PATH_MAX];
4740226 } sysmsg_chdir_t;
4740227 //-----
4740228 typedef struct
4740229 {
4740230     const char *path;
4740231     mode_t mode;
4740232 int ret;
4740233 int errno;
4740234 int errln;
4740235 char errfn[PATH_MAX];
4740236 } sysmsg_chmod_t;
4740237 //-----
4740238 typedef struct
4740239 {
4740240     const char *path;
4740241     uid_t uid;
4740242     uid_t gid;
4740243 int ret;
4740244 int errno;
4740245 int errln;
4740246 char errfn[PATH_MAX];
4740247 } sysmsg_chown_t;
4740248 //-----
4740249 typedef struct
4740250 {
4740251     clock_t ret;
4740252 } sysmsg_clock_t;
4740253 //-----
4740254 typedef struct
4740255 {
4740256     int fdn;
4740257 int ret;
4740258 int errno;
4740259 int errln;
4740260 char errfn[PATH_MAX];
4740261 } sysmsg_close_t;
4740262 //-----
4740263 typedef struct
4740264 {
4740265     int sfdn;
4740266 struct sockaddr addr;
4740267 socklen_t addrlen;
4740268 int ret;
4740269 int errno;
4740270 int errln;
4740271 char errfn[PATH_MAX];
4740272 } sysmsg_connect_t;
4740273 //-----
4740274 typedef struct
4740275 {
4740276     int fdn_old;
4740277 int ret;
4740278 int errno;
4740279 int errln;
4740280 char errfn[PATH_MAX];
4740281 } sysmsg_dup_t;
4740282 //-----
4740283 typedef struct
4740284 {
4740285     int fdn_old;
4740286 int fdn_new;
4740287 int ret;
4740288 int errno;
4740289 int errln;
4740290 char errfn[PATH_MAX];
4740291 } sysmsg_dup2_t;
4740292 //-----
4740293 typedef struct
4740294 {
4740295     const char *path;
4740296 int argc;
4740297 int envc;
4740298 char arg_data[ARG_MAX / 2];
4740299 char env_data[ARG_MAX / 2];
4740300 uid_t uid;
4740301 uid_t euid;
4740302 int ret;
4740303 int errno;
4740304 int errln;
4740305 char errfn[PATH_MAX];
4740306 } sysmsg_exec_t;
4740307 //-----

```

```

4740308 typedef struct
4740309 {
4740310     int status;
4740311 } sysmsg_exit_t;
4740312 //-----
4740313 typedef struct
4740314 {
4740315     int fdn;
4740316 mode_t mode;
4740317 int ret;
4740318 int errno;
4740319 int errln;
4740320 char errfn[PATH_MAX];
4740321 } sysmsg_fchmod_t;
4740322 //-----
4740323 typedef struct
4740324 {
4740325     int fdn;
4740326 uid_t uid;
4740327 uid_t gid;
4740328 int ret;
4740329 int errno;
4740330 int errln;
4740331 char errfn[PATH_MAX];
4740332 } sysmsg_fchown_t;
4740333 //-----
4740334 typedef struct
4740335 {
4740336     int fdn;
4740337 int cmd;
4740338 int arg;
4740339 int ret;
4740340 int errno;
4740341 int errln;
4740342 char errfn[PATH_MAX];
4740343 } sysmsg_fcntl_t;
4740344 //-----
4740345 typedef struct
4740346 {
4740347     pid_t ret;
4740348 int errno;
4740349 int errln;
4740350 char errfn[PATH_MAX];
4740351 } sysmsg_fork_t;
4740352 //-----
4740353 typedef struct
4740354 {
4740355     int fdn;
4740356 struct stat stat;
4740357 int ret;
4740358 int errno;
4740359 int errln;
4740360 char errfn[PATH_MAX];
4740361 } sysmsg_fstat_t;
4740362 //-----
4740363 typedef struct
4740364 {
4740365     int n;
4740366 in_addr_t address;
4740367 int m;
4740368 int ret;
4740369 int errno;
4740370 int errln;
4740371 char errfn[PATH_MAX];
4740372 } sysmsg_ipconfig_t;
4740373 //-----
4740374 typedef struct
4740375 {
4740376     void *env;
4740377 int ret;
4740378 //
4740379 // This structure is intentionally reduced.
4740380 //
4740381 } sysmsg_jmp_t;
4740382 //-----
4740383 typedef struct
4740384 {
4740385     pid_t pid;
4740386 int signal;
4740387 int ret;
4740388 int errno;
4740389 int errln;
4740390 char errfn[PATH_MAX];
4740391 } sysmsg_kill_t;
4740392 //-----
4740393 typedef struct
4740394 {

```

```

4740395 const char *path_old;
4740396 const char *path_new;
4740397 int ret;
4740398 int errno;
4740399 int errln;
4740400 char errfn[PATH_MAX];
4740401 } sysmsg_link_t;
4740402 //-----
4740403 typedef struct
4740404 {
4740405     int sfdn;
4740406     int backlog;
4740407     int ret;
4740408     int errno;
4740409     int errln;
4740410     char errfn[PATH_MAX];
4740411 } sysmsg_listen_t;
4740412 //-----
4740413 typedef struct
4740414 {
4740415     int fdn;
4740416     off_t offset;
4740417     int whence;
4740418     int ret;
4740419     int errno;
4740420     int errln;
4740421     char errfn[PATH_MAX];
4740422 } sysmsg_lseek_t;
4740423 //-----
4740424 typedef struct
4740425 {
4740426     const char *path;
4740427     mode_t mode;
4740428     int ret;
4740429     int errno;
4740430     int errln;
4740431     char errfn[PATH_MAX];
4740432 } sysmsg_mkdir_t;
4740433 //-----
4740434 typedef struct
4740435 {
4740436     const char *path;
4740437     mode_t mode;
4740438     dev_t device;
4740439     int ret;
4740440     int errno;
4740441     int errln;
4740442     char errfn[PATH_MAX];
4740443 } sysmsg_mknod_t;
4740444 //-----
4740445 typedef struct
4740446 {
4740447     const char *path_dev;
4740448     const char *path_mnt;
4740449     int options;
4740450     int ret;
4740451     int errno;
4740452     int errln;
4740453     char errfn[PATH_MAX];
4740454 } sysmsg_mount_t;
4740455 //-----
4740456 typedef struct
4740457 {
4740458     const char *path;
4740459     int flags;
4740460     mode_t mode;
4740461     int ret;
4740462     int errno;
4740463     int errln;
4740464     char errfn[PATH_MAX];
4740465 } sysmsg_open_t;
4740466 //-----
4740467 typedef struct
4740468 {
4740469     int pipefd[2];
4740470     int ret;
4740471     int errno;
4740472     int errln;
4740473     char errfn[PATH_MAX];
4740474 } sysmsg_pipe_t;
4740475 //-----
4740476 typedef struct
4740477 {
4740478     int fdn;
4740479     void *buffer;
4740480     size_t count;
4740481     int fl_flags;

```

```

4740482     ssize_t ret;
4740483     int errno;
4740484     int errln;
4740485     char errfn[PATH_MAX];
4740486 } sysmsg_read_t;
4740487 //-----
4740488 typedef struct
4740489 {
4740490     int sfdn;
4740491     void *buffer;
4740492     size_t count;
4740493     int flags;
4740494     void *addrfrom;
4740495     void *addrsz;
4740496     int fl_flags;
4740497     ssize_t ret;
4740498     int errno;
4740499     int errln;
4740500     char errfn[PATH_MAX];
4740501 } sysmsg_recvfrom_t;
4740502 //-----
4740503 typedef struct
4740504 {
4740505     in_addr_t destination;
4740506     int m;
4740507     in_addr_t router;
4740508     int device;
4740509     int ret;
4740510     int errno;
4740511     int errln;
4740512     char errfn[PATH_MAX];
4740513 } sysmsg_route_t;
4740514 //-----
4740515 typedef struct
4740516 {
4740517     intptr_t increment;
4740518     void *ret;
4740519     int errno;
4740520     int errln;
4740521     char errfn[PATH_MAX];
4740522 } sysmsg_sbrk_t;
4740523 //-----
4740524 typedef struct
4740525 {
4740526     int sfdn;
4740527     const void *buffer;
4740528     size_t count;
4740529     int flags;
4740530     ssize_t ret;
4740531     int errno;
4740532     int errln;
4740533     char errfn[PATH_MAX];
4740534 } sysmsg_send_t;
4740535 //-----
4740536 typedef struct
4740537 {
4740538     gid_t egid;
4740539     int ret;
4740540     int errno;
4740541     int errln;
4740542     char errfn[PATH_MAX];
4740543 } sysmsg_setegid_t;
4740544 //-----
4740545 typedef struct
4740546 {
4740547     uid_t euid;
4740548     int ret;
4740549     int errno;
4740550     int errln;
4740551     char errfn[PATH_MAX];
4740552 } sysmsg_seteuid_t;
4740553 //-----
4740554 typedef struct
4740555 {
4740556     gid_t gid;
4740557     gid_t egid;
4740558     gid_t sgid;
4740559     int ret;
4740560     int errno;
4740561     int errln;
4740562     char errfn[PATH_MAX];
4740563 } sysmsg_setgid_t;
4740564 //-----
4740565 typedef struct
4740566 {
4740567     uid_t uid;
4740568     uid_t euid;

```

```

4740569 uid_t suid;
4740570 int ret;
4740571 int errno;
4740572 int errln;
4740573 char errfn[PATH_MAX];
4740574 } sysmsg_setuid_t;
4740575 //-----
4740576 typedef struct
4740577 {
4740578     uintptr_t wrapper;
4740579     sighandler_t handler;
4740580     int signal;
4740581     sighandler_t ret;
4740582     int errno;
4740583     int errln;
4740584     char errfn[PATH_MAX];
4740585 } sysmsg_signal_t;
4740586 //-----
4740587 typedef struct
4740588 {
4740589     int family;
4740590     int type;
4740591     int protocol;
4740592     int ret;
4740593     int errno;
4740594     int errln;
4740595     char errfn[PATH_MAX];
4740596 } sysmsg_socket_t;
4740597 //-----
4740598 typedef struct
4740599 {
4740600     int events;
4740601     int signal;
4740602     unsigned int seconds;
4740603     time_t ret;
4740604 } sysmsg_sleep_t;
4740605 //-----
4740606 typedef struct
4740607 {
4740608     const char *path;
4740609     struct stat stat;
4740610     int ret;
4740611     int errno;
4740612     int errln;
4740613     char errfn[PATH_MAX];
4740614 } sysmsg_stat_t;
4740615 //-----
4740616 typedef struct
4740617 {
4740618     time_t ret;
4740619 } sysmsg_time_t;
4740620 //-----
4740621 typedef struct
4740622 {
4740623     time_t timer;
4740624     int ret;
4740625 } sysmsg_stime_t;
4740626 //-----
4740627 typedef struct
4740628 {
4740629     int fdn;
4740630     int action;
4740631     struct termios *attr;
4740632     int ret;
4740633     int errno;
4740634     int errln;
4740635     char errfn[PATH_MAX];
4740636 } sysmsg_tcatrt_t;
4740637 //-----
4740638 typedef struct
4740639 {
4740640     uid_t uid; // Read user ID.
4740641     uid_t euid; // Effective user ID.
4740642     uid_t suid; // Saved user ID.
4740643     gid_t gid; // Read group ID.
4740644     gid_t egid; // Effective group ID.
4740645     gid_t sgid; // Saved group ID.
4740646     pid_t pid; // Process ID.
4740647     pid_t ppid; // Parent PID.
4740648     pid_t pgrp; // Process group.
4740649     mode_t umask; // Access permission mask.
4740650     char *path_cwd;
4740651     size_t path_cwd_size; // Max path size.
4740652 } sysmsg_uarea_t;
4740653 //-----
4740654 typedef struct
4740655 {

```

```

4740656     mode_t umask;
4740657     mode_t ret;
4740658 } sysmsg_umask_t;
4740659 //-----
4740660 typedef struct
4740661 {
4740662     const char *path_mnt;
4740663     int ret;
4740664     int errno;
4740665     int errln;
4740666     char errfn[PATH_MAX];
4740667 } sysmsg_umount_t;
4740668 //-----
4740669 typedef struct
4740670 {
4740671     const char *path;
4740672     int ret;
4740673     int errno;
4740674     int errln;
4740675     char errfn[PATH_MAX];
4740676 } sysmsg_unlink_t;
4740677 //-----
4740678 typedef struct
4740679 {
4740680     int status;
4740681     pid_t ret;
4740682     int errno;
4740683     int errln;
4740684     char errfn[PATH_MAX];
4740685 } sysmsg_wait_t;
4740686 //-----
4740687 typedef struct
4740688 {
4740689     int fdn;
4740690     const void *buffer;
4740691     size_t count;
4740692     ssize_t ret;
4740693     int errno;
4740694     int errln;
4740695     char errfn[PATH_MAX];
4740696 } sysmsg_write_t;
4740697 //-----
4740698 typedef struct
4740699 {
4740700     char c;
4740701 } sysmsg_zpchar_t;
4740702 //-----
4740703 typedef struct
4740704 {
4740705     char string[BUFSIZ];
4740706 } sysmsg_zpstring_t;
4740707 //-----
4740708 void input_line (char *line, char *prompt, size_t size,
4740709                 int type);
4740710 int mount (const char *path_dev, const char *path_mnt,
4740711           int options);
4740712 int namep (const char *name, char *path, size_t size);
4740713 void sys (int syscallnr, void *message, size_t size);
4740714 int umount (const char *path_mnt);
4740715 void z_perror (const char *string);
4740716 int z_printf (const char *restrict format, ...);
4740717 int z_vprintf (const char *restrict format, va_list arg);
4740718 int ipconfig (int n, h_addr_t address, int m);
4740719 int routedel (h_addr_t destination, int m);
4740720 int routeadd (h_addr_t destination, int m,
4740721              h_addr_t router, int device);
4740722 //-----
4740723 #endif

```

95.21.1	lib/sys/os32/input_line.c	885
95.21.2	lib/sys/os32/ipconfig.c	887
95.21.3	lib/sys/os32/mount.c	888
95.21.4	lib/sys/os32/namep.c	888
95.21.5	lib/sys/os32/routeadd.c	890
95.21.6	lib/sys/os32/routedel.c	891
95.21.7	lib/sys/os32/sys.s	891
95.21.8	lib/sys/os32/umount.c	891
95.21.9	lib/sys/os32/z_perror.c	892
95.21.10	lib/sys/os32/z_printf.c	892
95.21.11	lib/sys/os32/z_vprintf.c	892

## 95.21.1 lib/sys/os32/input\_line.c

« Si veda la sezione 88.68.

```

4750001 #include <sys/os32.h>
4750002 #include <string.h>
4750003 #include <stdio.h>
4750004 #include <errno.h>
4750005 #include <unistd.h>
4750006 //-----
4750007 static int terminal_echo (struct termios *orig);
4750008 static int terminal_noecho (struct termios *orig);
4750009 static int terminal_restore (struct termios *orig);
4750010 //-----
4750011 void
4750012 input_line (char *line, char *prompt, size_t size, int type)
4750013 {
4750014     void *pstatus;
4750015     int i;
4750016     struct termios attr;
4750017     //
4750018     // Set terminal configuration.
4750019     //
4750020     if (type == INPUT_LINE_HIDDEN)
4750021     {
4750022         terminal_noecho (&attr);
4750023     }
4750024     else
4750025     {
4750026         terminal_echo (&attr);
4750027     }
4750028     //
4750029     if (prompt != NULL || strlen (prompt) > 0)
4750030     {
4750031         printf ("%s", prompt);
4750032     }
4750033     //
4750034     errno = 0;
4750035     pstatus = fgets (line, (int) size, stdin);
4750036     if (pstatus == NULL)
4750037     {
4750038         if (errno)
4750039         {
4750040             perror (NULL);
4750041         }
4750042         line[0] = 0;
4750043         //
4750044         // Reset terminal mode.
4750045         //
4750046         terminal_restore (&attr);
4750047         return;
4750048     }
4750049     //
4750050     // Find the last position and, if there is a new
4750051     // line code,
4750052     // replace it with zero. If the string is empty, a
4750053     // ^D was
4750054     // received.
4750055     //
4750056     i = strlen (line);
4750057     if (i > 0 && line[i - 1] == '\n')
4750058     {
4750059         line[i - 1] = '\0';
4750060     }
4750061     //
4750062     // Restore terminal mode.
4750063     //
4750064     terminal_restore (&attr);
4750065 }
4750066 //-----
4750067 static int
4750068 terminal_echo (struct termios *orig)
4750069 {
4750070     int status;
4750071     struct termios attr;
4750072     //
4750073     // Save previous.
4750074     //
4750075     //
4750076     status = tcgetattr (STDIN_FILENO, orig);
4750077     if (status < 0)
4750078     {
4750079         return (-1);
4750080     }
4750081     //
4750082     // Get again.
4750083     //
4750084     status = tcgetattr (STDIN_FILENO, &attr);
4750085     if (status < 0)

```

```

4750086     {
4750087         return (-1);
4750088     }
4750089     //
4750090     attr.c_iflag |= (BRKINT | ICRNL);
4750091     attr.c_iflag &= ~(IGNBRK | INLCR);
4750092     //
4750093     attr.c_lflag |=
4750094     (ECHO | ECHOE | ECHOK | ECHONL | ICANON | ISIG);
4750095     attr.c_lflag &= ~(IEXTEN);
4750096     //
4750097     status = tcsetattr (STDIN_FILENO, TCSANOW, &attr);
4750098     //
4750099     return (status);
4750100 }
4750101 //-----
4750102 static int
4750103 terminal_noecho (struct termios *orig)
4750104 {
4750105     int status;
4750106     struct termios attr;
4750107     //
4750108     // Save previous.
4750109     //
4750110     //
4750111     status = tcgetattr (STDIN_FILENO, orig);
4750112     if (status < 0)
4750113     {
4750114         return (-1);
4750115     }
4750116     //
4750117     // Get again.
4750118     //
4750119     status = tcgetattr (STDIN_FILENO, &attr);
4750120     if (status < 0)
4750121     {
4750122         return (-1);
4750123     }
4750124     //
4750125     attr.c_iflag |= (BRKINT | ICRNL);
4750126     attr.c_iflag &= ~(IGNBRK | INLCR);
4750127     //
4750128     attr.c_lflag |= (ICANON | ISIG);
4750129     attr.c_lflag &= ~(ECHO | IEXTEN);
4750130     //
4750131     status = tcsetattr (STDIN_FILENO, TCSANOW, &attr);
4750132     //
4750133     return (status);
4750134 }
4750135 //-----
4750136 static int
4750137 terminal_restore (struct termios *orig)
4750138 {
4750139     int status;
4750140     //
4750141     //
4750142     // For an unknown reason, when running with Bochs,
4750143     // before
4750144     // restoring the termios configuration, the previous
4750145     // one
4750146     // is to be read. Here, 'attr' is just a placeholder
4750147     // and
4750148     // the updated content is not used for anything
4750149     // else.
4750150     //
4750151     struct termios attr;
4750152     status = tcgetattr (STDIN_FILENO, &attr);
4750153     if (status < 0)
4750154     {
4750155         return (-1);
4750156     }
4750157     //
4750158     //
4750159     //
4750160     status = tcsetattr (STDIN_FILENO, TCSANOW, orig);
4750161     //
4750162     return (status);
4750163 }

```

## 95.21.2 lib/sys/os32/ipconfig.c

« Si veda la sezione 87.28.

```

4760001 #include <sys/os32.h>
4760002 #include <errno.h>
4760003 #include <string.h>
4760004 #include <stdio.h>

```

```

4760005 //-----
4760006 int
4760007 ipconfig (int n, in_addr_t address, int m)
4760008 {
4760009     sysmsg_ipconfig_t msg;
4760010     //
4760011     // Fill the message.
4760012     //
4760013     msg.n = n;
4760014     msg.address = address;
4760015     msg.m = m;
4760016     msg.ret = 0;
4760017     //
4760018     // Syscall.
4760019     //
4760020     sys (SYS_IPCONFIG, &msg, (sizeof msg));
4760021     //
4760022     // Check return value.
4760023     //
4760024     if (msg.ret < 0)
4760025     {
4760026         //
4760027         // Something wrong.
4760028         //
4760029         errno = msg.errno;
4760030         errln = msg.errln;
4760031         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4760032     }
4760033     //
4760034     // Return.
4760035     //
4760036     return (msg.ret);
4760037 }

```

### 95.21.3 lib/sys/os32/mount.c

« Si veda la sezione 87.36.

```

4770001 #include <sys/types.h>
4770002 #include <errno.h>
4770003 #include <sys/os32.h>
4770004 #include <stddef.h>
4770005 #include <string.h>
4770006 //-----
4770007 int
4770008 mount (const char *path_dev, const char *path_mnt,
4770009        int options)
4770010 {
4770011     sysmsg_mount_t msg;
4770012     //
4770013     msg.path_dev = path_dev;
4770014     msg.path_mnt = path_mnt;
4770015     msg.options = options;
4770016     msg.ret = 0;
4770017     msg.errno = 0;
4770018     //
4770019     sys (SYS_MOUNT, &msg, (sizeof msg));
4770020     //
4770021     errno = msg.errno;
4770022     errln = msg.errln;
4770023     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4770024     return (msg.ret);
4770025 }

```

### 95.21.4 lib/sys/os32/namep.c

« Si veda la sezione 88.85.

```

4780001 #include <sys/os32.h>
4780002 #include <stdlib.h>
4780003 #include <errno.h>
4780004 #include <unistd.h>
4780005 //-----
4780006 int
4780007 namep (const char *name, char *path, size_t size)
4780008 {
4780009     char command[PATH_MAX];
4780010     char *env_path;
4780011     int p; // Index used inside the path
4780012     // environment.
4780013     int c; // Index used inside the command
4780014     // string.
4780015     int status;
4780016     //
4780017     // Check for valid input.
4780018     //
4780019     if (name == NULL || name[0] == 0 || path == NULL

```

```

4780020     || name == path)
4780021     {
4780022         errset (EINVAL); // Invalid argument.
4780023         return (-1);
4780024     }
4780025     //
4780026     // Check if the original command contains at least a
4780027     // '/'. Otherwise
4780028     // a scan for the environment variable 'PATH' must
4780029     // be done.
4780030     //
4780031     if (strchr (name, '/') == NULL)
4780032     {
4780033         //
4780034         // Ok: no '/' there. Get the environment
4780035         // variable 'PATH'.
4780036         //
4780037         env_path = getenv ("PATH");
4780038         if (env_path == NULL)
4780039         {
4780040             //
4780041             // There is no 'PATH' environment value.
4780042             //
4780043             errset (ENOENT); // No such file or
4780044             // directory.
4780045             return (-1);
4780046         }
4780047         //
4780048         // Scan paths and try to find a file with that
4780049         // name.
4780050         //
4780051         for (p = 0; env_path[p] != 0;)
4780052         {
4780053             for (c = 0;
4780054                  c < (PATH_MAX - strlen (name) - 2) &&
4780055                     env_path[p] != 0 &&
4780056                     env_path[p] != ':'; c++, p++)
4780057             {
4780058                 command[c] = env_path[p];
4780059             }
4780060             //
4780061             // If the loop is ended because the command
4780062             // array does not
4780063             // have enough room for the full path, then
4780064             // must return an
4780065             // error.
4780066             //
4780067             if (env_path[p] != ':' && env_path[p] != 0)
4780068             {
4780069                 errset (ENAMETOOLONG); // Filename
4780070                 // too long.
4780071                 return (-1);
4780072             }
4780073             //
4780074             // The command array has enough space. At
4780075             // index 'c' must
4780076             // place a zero, to terminate current
4780077             // string.
4780078             //
4780079             command[c] = 0;
4780080             //
4780081             // Add the rest of the path.
4780082             //
4780083             strcat (command, "/");
4780084             strcat (command, name);
4780085             //
4780086             // Verify to have something with that full
4780087             // path name.
4780088             //
4780089             status = access (command, F_OK);
4780090             if (status == 0)
4780091             {
4780092                 //
4780093                 // Verify to have enough room inside the
4780094                 // destination
4780095                 // path.
4780096                 //
4780097                 if (strlen (command) >= size)
4780098                 {
4780099                     //
4780100                     // Sorry: too big. There must be
4780101                     // room also for
4780102                     // the string termination null
4780103                     // character.
4780104                     //
4780105                     errset (ENAMETOOLONG); // Filename
4780106                     // too long.

```

```

4780107         return (-1);
4780108     }
4780109     //
4780110     // Copy the path and return.
4780111     //
4780112     strncpy (path, command, size);
4780113     return (0);
4780114 }
4780115 //
4780116 // That path was not good: try again. But
4780117 // before returning
4780118 // to the external loop, must verify if 'p'
4780119 // is to be
4780120 // incremented, after a ':', because the
4780121 // external loop
4780122 // does not touch the index 'p',
4780123 //
4780124     if (env_path[p] == ':')
4780125     {
4780126         p++;
4780127     }
4780128 }
4780129 //
4780130 // At this point, there is no match with the
4780131 // paths.
4780132 //
4780133     errset (ENOENT); // No such file or directory.
4780134     return (-1);
4780135 }
4780136 //
4780137 // At this point, a path was given and the
4780138 // environment variable
4780139 // 'PATH' was not scanned. Just copy the same path.
4780140 // But must verify
4780141 // that the receiving path has enough room for it.
4780142 //
4780143     if (strlen (name) >= size)
4780144     {
4780145         //
4780146         // Sorry: too big.
4780147         //
4780148         errset (ENAMETOOLONG); // Filename too long.
4780149         return (-1);
4780150     }
4780151 //
4780152 // Ok: copy and return.
4780153 //
4780154     strncpy (path, name, size);
4780155     return (0);
4780156 }

```

## 95.21.5 lib/sys/os32/routeadd.c

« Si veda la sezione 87.42.

```

4790001 #include <sys/os32.h>
4790002 #include <errno.h>
4790003 #include <string.h>
4790004 #include <stdio.h>
4790005 //-----
4790006 int
4790007 routeadd (in_addr_t destination, int m,
4790008           in_addr_t router, int device)
4790009 {
4790010     sysmsg_route_t msg;
4790011     //
4790012     // Fill the message.
4790013     //
4790014     msg.destination = destination;
4790015     msg.m = m;
4790016     msg.router = router;
4790017     msg.device = device;
4790018     //
4790019     // Syscall.
4790020     //
4790021     sys (SYS_ROUTEADD, &msg, (sizeof msg));
4790022     //
4790023     // Check return value.
4790024     //
4790025     if (msg.ret < 0)
4790026     {
4790027         //
4790028         // Something wrong.
4790029         //
4790030         errno = msg.errno;
4790031         errln = msg.errln;
4790032         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4790033     }

```

```

4790033     }
4790034     //
4790035     // Return.
4790036     //
4790037     return (msg.ret);
4790038 }

```

## 95.21.6 lib/sys/os32/routedel.c

« Si veda la sezione 87.43.

```

4800001 #include <sys/os32.h>
4800002 #include <errno.h>
4800003 #include <string.h>
4800004 #include <stdio.h>
4800005 //-----
4800006 int
4800007 routedel (in_addr_t destination, int m)
4800008 {
4800009     sysmsg_route_t msg;
4800010     //
4800011     // Fill the message.
4800012     //
4800013     msg.destination = destination;
4800014     msg.m = m;
4800015     //
4800016     // Syscall.
4800017     //
4800018     sys (SYS_ROUTEDEL, &msg, (sizeof msg));
4800019     //
4800020     // Check return value.
4800021     //
4800022     if (msg.ret < 0)
4800023     {
4800024         //
4800025         // Something wrong.
4800026         //
4800027         errno = msg.errno;
4800028         errln = msg.errln;
4800029         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4800030     }
4800031     //
4800032     // Return.
4800033     //
4800034     return (msg.ret);
4800035 }

```

## 95.21.7 lib/sys/os32/sys.s

« Si veda la sezione 87.56.

```

4810001 .global sys
4810002 #-----
4810003 .text
4810004 #-----
4810005 # Call a system call.
4810006 #
4810007 # Please remember that system calls should never be
4810008 # used (called) inside the kernel code, because system
4810009 # calls cannot be nested for the os32 simple
4810010 # architecture!
4810011 # If a particular function is necessary inside the
4810012 # kernel, that usually is made by a system call, an
4810013 # appropriate k...() function must be made, to avoid
4810014 # the problem.
4810015 #
4810016 #-----
4810017 .align 4
4810018 sys:
4810019     int $128 # 0x80
4810020     ret

```

## 95.21.8 lib/sys/os32/umount.c

« Si veda la sezione 87.36.

```

4820001 #include <sys/types.h>
4820002 #include <errno.h>
4820003 #include <sys/os32.h>
4820004 #include <stddef.h>
4820005 #include <string.h>
4820006 //-----
4820007 int
4820008 umount (const char *path_mnt)
4820009 {
4820010     sysmsg_umount_t msg;
4820011     //

```

```

482012 msg.path_mnt = path_mnt;
482013 msg.ret = 0;
482014 msg.errno = 0;
482015 //
482016 sys (SYS_UMOUNT, &msg, (sizeof msg));
482017 //
482018 errno = msg.errno;
482019 errln = msg.errln;
482020 strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
482021 return (msg.ret);
482022 }

```

## 95.21.9 lib/sys/os32/z\_perror.c

Si veda la sezione 87.65.

```

483001 #include <sys/os32.h>
483002 #include <errno.h>
483003 #include <stddef.h>
483004 #include <string.h>
483005 //-----
483006 void
483007 z_perror (const char *string)
483008 {
483009 //
483010 // If errno is zero, there is nothing to show.
483011 //
483012 if (errno == 0)
483013 {
483014 return;
483015 }
483016 //
483017 // Show the string if there is one.
483018 //
483019 if (string != NULL && strlen (string) > 0)
483020 {
483021 z_printf ("%s: ", string);
483022 }
483023 //
483024 // Show the translated error.
483025 //
483026 if (errfn[0] != 0 && errln != 0)
483027 {
483028 z_printf ("[%s:%u:%i] %s\n",
483029 errfn, errln, errno, strerror (errno));
483030 }
483031 else
483032 {
483033 z_printf ("[%i] %s\n", errno, strerror (errno));
483034 }
483035 }

```

## 95.21.10 lib/sys/os32/z\_printf.c

Si veda la sezione 87.65.

```

484001 #include <sys/os32.h>
484002 #include <restrict.h>
484003 //-----
484004 int
484005 z_printf (const char *restrict format, ...)
484006 {
484007 va_list ap;
484008 va_start (ap, format);
484009 return z_vprintf (format, ap);
484010 }

```

## 95.21.11 lib/sys/os32/z\_vprintf.c

Si veda la sezione 87.65.

```

485001 #include <sys/os32.h>
485002 #include <restrict.h>
485003 //-----
485004 int
485005 z_vprintf (const char *restrict format, va_list arg)
485006 {
485007 int ret;
485008 sysmsg_zpstring_t msg;
485009 msg.string[0] = 0;
485010 ret = vsprintf (msg.string, format, arg);
485011 sys (SYS_ZPSTRING, &msg, (sizeof msg));
485012 return ret;
485013 }

```

## 95.22 os32: «lib/sys/sa\_family\_t.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

486001 #ifndef _SYS_SA_FAMILY_T_H
486002 #define _SYS_SA_FAMILY_T_H 1
486003 //-----
486004 #include <inttypes.h>
486005 //-----
486006 typedef uint16_t sa_family_t; // Address family.
486007 //-----
486008 #endif

```

## 95.23 os32: «lib/sys/socket.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

487001 #ifndef _SYS_SOCKET_H
487002 #define _SYS_SOCKET_H 1
487003 //-----
487004 #include <stdint.h>
487005 #include <unistd.h>
487006 #include <sys/socklen_t.h>
487007 #include <sys/sa_family_t.h>
487008 //-----
487009 struct sockaddr
487010 {
487011 sa_family_t sa_family; // Address family.
487012 char sa_data[14]; // Socket address.
487013 };
487014 //
487015 //
487016 //
487017 struct sockaddr_storage
487018 {
487019 sa_family_t ss_family; // Socket storage
487020 // family.
487021 uint8_t ss_zero[14]; // Filler.
487022 };
487023 //
487024 //
487025 //
487026 #define SOCK_STREAM 1 // Byte-stream socket.
487027 #define SOCK_DGRAM 2 // Datagram socket.
487028 #define SOCK_RAW 3 // Raw protocol
487029 // interface.
487030 #define SOCK_SEQPACKET 5 // Sequenced-packet
487031 // socket.
487032 //
487033 // Protocol families:
487034 //
487035 #define PF_UNSPEC 0 // Unspecified.
487036 #define PF_UNIX 1 // Unix domain socket.
487037 #define PF_INET 2 // IPv4 protocol
487038 // family.
487039 #define PF_INET6 10 // IPv6 protocol
487040 // family.
487041 //
487042 // Address families.
487043 //
487044 #define AF_UNSPEC PF_UNSPEC // Unspecified.
487045 #define AF_UNIX PF_UNIX // Unix domain socket.
487046 #define AF_INET PF_INET // IPv4 address
487047 // family.
487048 #define AF_INET6 PF_INET6 // IPv6 address
487049 // family.
487050 //-----
487051 int accept (int sfdn, struct sockaddr *addr,
487052 socklen_t * addrln);
487053 int bind (int sfdn, const struct sockaddr *addr,
487054 socklen_t addrln);
487055 int connect (int sfdn, const struct sockaddr *addr,
487056 socklen_t addrln);
487057 int listen (int sfdn, int backlog);
487058 ssize_t send (int sfdn, const void *buffer,
487059 size_t count, int flags);
487060 ssize_t recvfrom (int sfdn, void *buffer, size_t count,
487061 int flags, struct sockaddr *addrfrom,
487062 socklen_t * addrln);
487063 int socket (int family, int type, int protocol);
487064 //
487065 #define recv(sfdn, buffer, count, flags) \
487066 recvfrom (sfdn, buffer, count, flags, NULL, NULL)
487067 //-----
487068 #endif

```

95.23.1	lib/sys/socket/accept.c	894
95.23.2	lib/sys/socket/bind.c	895
95.23.3	lib/sys/socket/connect.c	895
95.23.4	lib/sys/socket/listen.c	896
95.23.5	lib/sys/socket/recvfrom.c	896
95.23.6	lib/sys/socket/send.c	898
95.23.7	lib/sys/socket/socket.c	899

## 95.23.1 lib/sys/socket/accept.c

« Si veda la sezione 87.3.

```

488001 #include <sys/os32.h>
488002 #include <errno.h>
488003 #include <string.h>
488004 #include <stdio.h>
488005 #include <fcntl.h>
488006 //-----
488007 int
488008 accept (int sfdn, struct sockaddr *addr,
488009         socklen_t *addrlen)
488010 {
488011     sysmsg_accept_t msg;
488012     //
488013     // Fill the message.
488014     //
488015     msg.sfdn = sfdn;
488016     memset (&msg.addr, 0x00, sizeof (msg.addr));
488017     msg.addrlen = *addrlen;
488018     msg.fl_flags = 0; // Not necessary.
488019     msg.ret = 0;
488020     //
488021     // Syscall.
488022     //
488023     while (1)
488024     {
488025         sys (SYS_ACCEPT, &msg, (sizeof msg));
488026         //
488027         if (msg.ret < 0
488028             && (msg.errno == EAGAIN
488029                 || msg.errno == EWOULDBLOCK))
488030         {
488031             //
488032             // No request at the moment.
488033             //
488034             if (msg.fl_flags & O_NONBLOCK)
488035             {
488036                 //
488037                 // Don't block.
488038                 //
488039                 break;
488040             }
488041             else
488042             {
488043                 //
488044                 // Keep trying.
488045                 //
488046                 continue;
488047             }
488048         }
488049         else
488050         {
488051             break;
488052         }
488053     }
488054     //
488055     // Check return value.
488056     //
488057     if (msg.ret < 0)
488058     {
488059         //
488060         // Something wrong.
488061         //
488062         errno = msg.errno;
488063         errln = msg.errln;
488064         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
488065     }
488066     else
488067     {
488068         //
488069         // Update the socket address and the address
488070         // length.
488071         //

```

```

488072         if (addrlen != NULL && addr != NULL && *addrlen > 0)
488073         {
488074             memcpy (addr, &msg.addr,
488075                   min (msg.addrlen, *addrlen));
488076             *addrlen = msg.addrlen;
488077         }
488078     }
488079     //
488080     // Return.
488081     //
488082     return (msg.ret);
488083 }

```

## 95.23.2 lib/sys/socket/bind.c

« Si veda la sezione 87.4.

```

489001 #include <sys/os32.h>
489002 #include <errno.h>
489003 #include <string.h>
489004 #include <stdio.h>
489005 //-----
489006 int
489007 bind (int sfdn, const struct sockaddr *addr,
489008       socklen_t addrlen)
489009 {
489010     sysmsg_bind_t msg;
489011     //
489012     // Fill the message.
489013     //
489014     msg.sfdn = sfdn;
489015     memcpy (&msg.addr, addr, (size_t) addrlen);
489016     msg.addrlen = addrlen;
489017     msg.ret = 0;
489018     //
489019     // Syscall.
489020     //
489021     sys (SYS_BIND, &msg, (sizeof msg));
489022     //
489023     // Check return value.
489024     //
489025     if (msg.ret < 0)
489026     {
489027         //
489028         // Something wrong.
489029         //
489030         errno = msg.errno;
489031         errln = msg.errln;
489032         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
489033     }
489034     //
489035     // Return.
489036     //
489037     return (msg.ret);
489038 }

```

## 95.23.3 lib/sys/socket/connect.c

« Si veda la sezione 87.11.

```

490001 #include <sys/os32.h>
490002 #include <errno.h>
490003 #include <string.h>
490004 #include <stdio.h>
490005 //-----
490006 int
490007 connect (int sfdn, const struct sockaddr *addr,
490008         socklen_t addrlen)
490009 {
490010     sysmsg_connect_t msg;
490011     //
490012     // Fill the message.
490013     //
490014     msg.sfdn = sfdn;
490015     memcpy (&msg.addr, addr, (size_t) addrlen);
490016     msg.addrlen = addrlen;
490017     msg.ret = 0;
490018     //
490019     // Syscall.
490020     //
490021     while (1)
490022     {
490023         sys (SYS_CONNECT, &msg, (sizeof msg));
490024         //
490025         if (msg.ret < 0)
490026         {
490027             if (msg.errno == EINPROGRESS

```



```

490028     || msg.errno == EALREADY)
490029     {
490030         //
490031         // Loop until the connection is
490032         // established, or a
490033         // different error comes.
490034         //
490035         continue;
490036     }
490037     else
490038     {
490039         break;
490040     }
490041 }
490042 else
490043 {
490044     break;
490045 }
490046 }
490047 //
490048 // Check return value.
490049 //
490050 if (msg.ret < 0)
490051 {
490052     //
490053     // Something wrong.
490054     //
490055     errno = msg.errno;
490056     errln = msg.errln;
490057     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
490058 }
490059 //
490060 // Return.
490061 //
490062 return (msg.ret);
490063 }

```

#### 95.23.4 lib/sys/socket/listen.c

« Si veda la sezione 87.31.

```

491001 #include <sys/os32.h>
491002 #include <errno.h>
491003 #include <string.h>
491004 #include <stdio.h>
491005 -----
491006 int
491007 listen (int sfdn, int backlog)
491008 {
491009     sysmsg_listen_t msg;
491010     //
491011     // Fill the message.
491012     //
491013     msg.sfdn = sfdn;
491014     msg.backlog = backlog;
491015     msg.ret = 0;
491016     //
491017     // Syscall.
491018     //
491019     sys (SYS_LISTEN, &msg, (sizeof msg));
491020     //
491021     // Check return value.
491022     //
491023     if (msg.ret < 0)
491024     {
491025         //
491026         // Something wrong.
491027         //
491028         errno = msg.errno;
491029         errln = msg.errln;
491030         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
491031     }
491032     //
491033     // Return.
491034     //
491035     return (msg.ret);
491036 }

```

#### 95.23.5 lib/sys/socket/recvfrom.c

« Si veda la sezione 87.40.

```

492001 #include <sys/os32.h>
492002 #include <errno.h>
492003 #include <string.h>
492004 #include <stdio.h>
492005 #include <fcntl.h>

```

```

492006 -----
492007 ssize_t
492008 recvfrom (int sfdn, void *buffer, size_t count,
492009           int flags, struct sockaddr *addrfrom,
492010           socklen_t * addrlen)
492011 {
492012     sysmsg_recvfrom_t msg;
492013     //
492014     // Reduce size of read if necessary.
492015     //
492016     if (count > BUFSIZ)
492017     {
492018         count = BUFSIZ;
492019     }
492020     //
492021     // Fill the message.
492022     //
492023     msg.sfdn = sfdn;
492024     msg.buffer = buffer;
492025     msg.count = count;
492026     msg.flags = flags;
492027     msg.addrfrom = addrfrom;
492028     msg.addrlen = addrlen;
492029     msg.fl_flags = 0; // Not necessary.
492030     msg.ret = 0;
492031     //
492032     // Repeat syscall, until something is received or
492033     // end of file is
492034     // reached.
492035     //
492036     while (1)
492037     {
492038         sys (SYS_RECVFROM, &msg, (sizeof msg));
492039         if (msg.ret == 0)
492040         {
492041             //
492042             // Stream closed from the other side.
492043             //
492044             break;
492045         }
492046         if (msg.ret < 0
492047             && (msg.errno == EAGAIN
492048                 || msg.errno == EWOULDBLOCK))
492049         {
492050             //
492051             // No data at the moment.
492052             //
492053             if (msg.fl_flags & O_NONBLOCK)
492054             {
492055                 //
492056                 // Don't block.
492057                 //
492058                 break;
492059             }
492060             else
492061             {
492062                 //
492063                 // Keep trying.
492064                 //
492065                 continue;
492066             }
492067         }
492068         //
492069         // Otherwise, we have received something.
492070         //
492071         break;
492072     }
492073     //
492074     //
492075     //
492076     if (msg.ret < 0)
492077     {
492078         //
492079         // No valid read.
492080         //
492081         errno = msg.errno;
492082         errln = msg.errln;
492083         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
492084         return (msg.ret);
492085     }
492086     //
492087     if (msg.ret > count)
492088     {
492089         //
492090         // A strange value was returned. Considering it
492091         // a read error.
492092         //

```

```

4920991     errset (EIO);    // I/O error.
4920994     return (-1);
4920995 }
4920996 //
4920997 // A valid read: return.
4920998 //
4920999     return (msg.ret);
4921000 }

```

## 95.23.6 lib/sys/socket/send.c

« Si veda la sezione 87.45.

```

4930001 #include <unistd.h>
4930002 #include <sys/os32.h>
4930003 #include <errno.h>
4930004 #include <string.h>
4930005 #include <stdio.h>
4930006 //-----
4930007 ssize_t
4930008 send (int sfdn, const void *buffer, size_t count, int flags)
4930009 {
4930010     sysmsg_send_t msg;
4930011     int retry = 3;
4930012     //
4930013     // Reduce size of write if necessary.
4930014     //
4930015     if (count > BUFSIZ)
4930016     {
4930017         count = BUFSIZ;
4930018     }
4930019     //
4930020     // Fill the message.
4930021     //
4930022     msg.sfdn = sfdn;
4930023     msg.buffer = buffer;
4930024     msg.count = count;
4930025     msg.flags = flags;
4930026     //
4930027     // Syscall.
4930028     //
4930029     for (; retry > 0; retry--)
4930030     {
4930031         sys (SYS_SEND, &msg, (sizeof msg));
4930032         //
4930033         // Check.
4930034         //
4930035         if ((msg.ret < 0) && (msg.errno == E_ARP_MISSING))
4930036         {
4930037             sleep (1);
4930038             continue;    // Retry.
4930039         }
4930040         else
4930041         {
4930042             break;
4930043         }
4930044     }
4930045     //
4930046     // Check the final result and return.
4930047     //
4930048     if (msg.ret < 0)
4930049     {
4930050         //
4930051         // No valid write.
4930052         //
4930053         errno = msg.errno;
4930054         errln = msg.errln;
4930055         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4930056         return (msg.ret);
4930057     }
4930058     //
4930059     if (msg.ret > count)
4930060     {
4930061         //
4930062         // A strange value was returned. Considering it
4930063         // a read error.
4930064         //
4930065         errset (EIO);    // I/O error.
4930066         return (-1);
4930067     }
4930068     //
4930069     // A valid write return.
4930070     //
4930071     return (msg.ret);
4930072 }

```

## 95.23.7 lib/sys/socket/socket.c

« Si veda la sezione 87.54.

```

4940001 #include <sys/os32.h>
4940002 #include <errno.h>
4940003 #include <string.h>
4940004 #include <stdio.h>
4940005 //-----
4940006 int
4940007 socket (int family, int type, int protocol)
4940008 {
4940009     sysmsg_socket_t msg;
4940010     //
4940011     // Fill the message.
4940012     //
4940013     msg.family = family;
4940014     msg.type = type;
4940015     msg.protocol = protocol;
4940016     msg.ret = 0;
4940017     //
4940018     // Syscall.
4940019     //
4940020     sys (SYS_SOCKET, &msg, (sizeof msg));
4940021     //
4940022     // Check return value.
4940023     //
4940024     if (msg.ret < 0)
4940025     {
4940026         //
4940027         // Something wrong.
4940028         //
4940029         errno = msg.errno;
4940030         errln = msg.errln;
4940031         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4940032     }
4940033     //
4940034     // Return.
4940035     //
4940036     return (msg.ret);
4940037 }

```

## 95.24 os32: «lib/sys/socklen\_t.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

4950001 #ifndef _SYS_SOCKLEN_T_H
4950002 #define _SYS_SOCKLEN_T_H    1
4950003 //-----
4950004 #include <stdint.h>
4950005 //-----
4950006 typedef uint32_t socklen_t;
4950007 //-----
4950008 #endif

```

## 95.25 os32: «lib/sys/stat.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

4960001 #ifndef _SYS_STAT_H
4960002 #define _SYS_STAT_H    1
4960003 //-----
4960004 #include <restrict.h>
4960005 #include <sys/types.h>    // dev_t
4960006                             // off_t
4960007                             // blkcnt_t
4960008                             // blksize_t
4960009                             // ino_t
4960010                             // mode_t
4960011                             // nlink_t
4960012                             // uid_t
4960013                             // gid_t
4960014                             // time_t
4960015 //-----
4960016 // File type.
4960017 //-----
4960018 #define S_IFMT    0170000    // File type mask.
4960019 //
4960020 #define S_IFBLK    0060000    // Block device file.
4960021 #define S_IFCHR    0020000    // Character device
4960022                             // file.
4960023 #define S_IFIFO    0010000    // Pipe (FIFO) file.
4960024 #define S_IFREG    0100000    // Regular file.
4960025 #define S_IFDIR    0040000    // Directory.
4960026 #define S_IFLNK    0120000    // Symbolic link.
4960027 #define S_IFSOCK    0140000    // Unix domain socket.

```

```

4960028 //-----
4960029 // Owner user access permissions.
4960030 //-----
4960031 #define S_IRWXU 0000700 // Owner user access
4960032 // permissions mask.
4960033 //
4960034 #define S_IRUSR 0000400 // Owner user read
4960035 // access permission.
4960036 #define S_IWUSR 0000200 // Owner user write
4960037 // access permission.
4960038 #define S_IXUSR 0000100 // Owner user
4960039 // execution or cross
4960040 // perm.
4960041 //-----
4960042 // Group owner access permissions.
4960043 //-----
4960044 #define S_IRWXG 0000070 // Owner group access
4960045 // permissions mask.
4960046 //
4960047 #define S_IRGRP 0000040 // Owner group read
4960048 // access permission.
4960049 #define S_IWGRP 0000020 // Owner group write
4960050 // access permission.
4960051 #define S_IXGRP 0000010 // Owner group
4960052 // execution or cross
4960053 // perm.
4960054 //-----
4960055 // Other users access permissions.
4960056 //-----
4960057 #define S_IRWXO 0000007 // Other users access
4960058 // permissions mask.
4960059 //
4960060 #define S_IROTH 0000004 // Other users read
4960061 // access permission.
4960062 #define S_IWOTH 0000002 // Other users write
4960063 // access permissions.
4960064 #define S_IXOTH 0000001 // Other users
4960065 // execution or cross
4960066 // perm.
4960067 //-----
4960068 // S-bit: in this case there is no mask to select all
4960069 // of them.
4960070 //-----
4960071 #define S_ISUID 0004000 // S-UID.
4960072 #define S_ISGID 0002000 // S-GID.
4960073 #define S_ISVTX 0001000 // Sticky.
4960074 //-----
4960075 // Macroinstructions to verify the type of file.
4960076 //-----
4960077 //
4960078 // Block device:
4960079 //
4960080 #define S_ISBLK(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFBLK)
4960081 //
4960082 // Character device:
4960083 //
4960084 #define S_ISCHR(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFCHR)
4960085 //
4960086 // FIFO.
4960087 //
4960088 #define S_ISFIFO(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFIFO)
4960089 //
4960090 // Regular file.
4960091 //
4960092 #define S_ISREG(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFREG)
4960093 //
4960094 // Directory.
4960095 //
4960096 #define S_ISDIR(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFDIR)
4960097 //
4960098 // Symbolic link.
4960099 //
4960100 #define S_ISLNK(m) (((m) & S_IFMT) == S_IFLNK)
4960101 //
4960102 // Socket (Unix domain socket).
4960103 //
4960104 #define S_ISSOCK(m) (((m) & S_IFMT) == S_ISSOCK)
4960105 //-----
4960106 // Structure 'stat'.
4960107 //-----
4960108 struct stat
4960109 {
4960110     dev_t st_dev; // Device containing the file.
4960111     ino_t st_ino; // File serial number (inode number).
4960112     mode_t st_mode; // File type and permissions.
4960113     nlink_t st_nlink; // Links to the file.
4960114     uid_t st_uid; // Owner user id.

```

```

4960115     gid_t st_gid; // Owner group id.
4960116     dev_t st_rdev; // Device number if it is a
4960117 // device file.
4960118     off_t st_size; // File size.
4960119     time_t st_atime; // Last access time.
4960120     time_t st_mtime; // Last modification time.
4960121     time_t st_ctime; // Last inode modification.
4960122     blksize_t st_blksize; // Block size for I/O
4960123 // operations.
4960124     blkcnt_t st_blocks; // File size / block size.
4960125 };
4960126 //-----
4960127 // Function prototypes.
4960128 //-----
4960129 int chmod (const char *path, mode_t mode);
4960130 int fchmod (int fdn, mode_t mode);
4960131 int fstat (int fdn, struct stat *buffer);
4960132 int lstat (const char *restrict path,
4960133           struct stat *restrict buffer);
4960134 int mkdir (const char *path, mode_t mode);
4960135 int mkfifo (const char *path, mode_t mode);
4960136 int mknod (const char *path, mode_t mode, dev_t dev);
4960137 int stat (const char *restrict path,
4960138         struct stat *restrict buffer);
4960139 mode_t umask (mode_t mask);
4960140
4960141 #endif // _SYS_STAT_H

```

95.25.1	lib/sys/stat/chmod.c	901
95.25.2	lib/sys/stat/fchmod.c	901
95.25.3	lib/sys/stat/fstat.c	902
95.25.4	lib/sys/stat/mkdir.c	902
95.25.5	lib/sys/stat/mknod.c	903
95.25.6	lib/sys/stat/stat.c	903
95.25.7	lib/sys/stat/umask.c	903

95.25.1 lib/sys/stat/chmod.c

Si veda la sezione 87.7. »

```

4970001 #include <sys/stat.h>
4970002 #include <string.h>
4970003 #include <sys/os32.h>
4970004 #include <errno.h>
4970005 #include <limits.h>
4970006 //-----
4970007 int
4970008 chmod (const char *path, mode_t mode)
4970009 {
4970010     sysmsg_chmod_t msg;
4970011     //
4970012     msg.path = path;
4970013     msg.mode = mode;
4970014     //
4970015     sys (SYS_CHMOD, &msg, (sizeof msg));
4970016     //
4970017     errno = msg.errno;
4970018     errln = msg.errln;
4970019     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
4970020     return (msg.ret);
4970021 }

```

95.25.2 lib/sys/stat/fchmod.c »

Si veda la sezione 87.7.

```

4980001 #include <sys/stat.h>
4980002 #include <string.h>
4980003 #include <sys/os32.h>
4980004 #include <errno.h>
4980005 #include <limits.h>
4980006 //-----
4980007 int
4980008 fchmod (int fdn, mode_t mode)
4980009 {
4980010     sysmsg_fchmod_t msg;
4980011     //
4980012     msg.fdn = fdn;
4980013     msg.mode = mode;
4980014     //
4980015     sys (SYS_FCHMOD, &msg, (sizeof msg));
4980016     //

```

```

498017     errno = msg.errno;
498018     errln = msg.errln;
498019     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
498020     return (msg.ret);
498021 }

```

### 95.25.3 lib/sys/stat/fstat.c

« Si veda la sezione 87.55.

```

499001 #include <unistd.h>
499002 #include <errno.h>
499003 #include <sys/os32.h>
499004 #include <string.h>
499005 //-----
499006 int
499007 fstat (int fdn, struct stat *buffer)
499008 {
499009     sysmsg_fstat_t msg;
499010     //
499011     msg.fdn = fdn;
499012     msg.stat.st_dev = buffer->st_dev;
499013     msg.stat.st_ino = buffer->st_ino;
499014     msg.stat.st_mode = buffer->st_mode;
499015     msg.stat.st_nlink = buffer->st_nlink;
499016     msg.stat.st_uid = buffer->st_uid;
499017     msg.stat.st_gid = buffer->st_gid;
499018     msg.stat.st_rdev = buffer->st_rdev;
499019     msg.stat.st_size = buffer->st_size;
499020     msg.stat.st_atime = buffer->st_atime;
499021     msg.stat.st_mtime = buffer->st_mtime;
499022     msg.stat.st_ctime = buffer->st_ctime;
499023     msg.stat.st_blksize = buffer->st_blksize;
499024     msg.stat.st_blocks = buffer->st_blocks;
499025     //
499026     sys (SYS_FSTAT, &msg, (sizeof msg));
499027     //
499028     buffer->st_dev = msg.stat.st_dev;
499029     buffer->st_ino = msg.stat.st_ino;
499030     buffer->st_mode = msg.stat.st_mode;
499031     buffer->st_nlink = msg.stat.st_nlink;
499032     buffer->st_uid = msg.stat.st_uid;
499033     buffer->st_gid = msg.stat.st_gid;
499034     buffer->st_rdev = msg.stat.st_rdev;
499035     buffer->st_size = msg.stat.st_size;
499036     buffer->st_atime = msg.stat.st_atime;
499037     buffer->st_mtime = msg.stat.st_mtime;
499038     buffer->st_ctime = msg.stat.st_ctime;
499039     buffer->st_blksize = msg.stat.st_blksize;
499040     buffer->st_blocks = msg.stat.st_blocks;
499041     //
499042     errno = msg.errno;
499043     errln = msg.errln;
499044     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
499045     return (msg.ret);
499046 }

```

### 95.25.4 lib/sys/stat/mkdir.c

« Si veda la sezione 87.34.

```

500001 #include <sys/stat.h>
500002 #include <string.h>
500003 #include <sys/os32.h>
500004 #include <errno.h>
500005 #include <limits.h>
500006 //-----
500007 int
500008 mkdir (const char *path, mode_t mode)
500009 {
500010     sysmsg_mkdir_t msg;
500011     //
500012     msg.path = path;
500013     msg.mode = mode;
500014     //
500015     sys (SYS_MKDIR, &msg, (sizeof msg));
500016     //
500017     errno = msg.errno;
500018     errln = msg.errln;
500019     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
500020     return (msg.ret);
500021 }

```

### 95.25.5 lib/sys/stat/mknod.c

« Si veda la sezione 87.35.

```

501001 #include <unistd.h>
501002 #include <errno.h>
501003 #include <sys/os32.h>
501004 #include <string.h>
501005 //-----
501006 int
501007 mknod (const char *path, mode_t mode, dev_t device)
501008 {
501009     sysmsg_mknod_t msg;
501010     //
501011     msg.path = path;
501012     msg.mode = mode;
501013     msg.device = device;
501014     //
501015     sys (SYS_MKNOD, &msg, (sizeof msg));
501016     //
501017     errno = msg.errno;
501018     errln = msg.errln;
501019     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
501020     return (msg.ret);
501021 }

```

### 95.25.6 lib/sys/stat/stat.c

« Si veda la sezione 87.55.

```

502001 #include <unistd.h>
502002 #include <errno.h>
502003 #include <sys/os32.h>
502004 #include <string.h>
502005 //-----
502006 int
502007 stat (const char *path, struct stat *buffer)
502008 {
502009     sysmsg_stat_t msg;
502010     //
502011     msg.path = path;
502012     //
502013     msg.stat.st_dev = buffer->st_dev;
502014     msg.stat.st_ino = buffer->st_ino;
502015     msg.stat.st_mode = buffer->st_mode;
502016     msg.stat.st_nlink = buffer->st_nlink;
502017     msg.stat.st_uid = buffer->st_uid;
502018     msg.stat.st_gid = buffer->st_gid;
502019     msg.stat.st_rdev = buffer->st_rdev;
502020     msg.stat.st_size = buffer->st_size;
502021     msg.stat.st_atime = buffer->st_atime;
502022     msg.stat.st_mtime = buffer->st_mtime;
502023     msg.stat.st_ctime = buffer->st_ctime;
502024     msg.stat.st_blksize = buffer->st_blksize;
502025     msg.stat.st_blocks = buffer->st_blocks;
502026     //
502027     sys (SYS_STAT, &msg, (sizeof msg));
502028     //
502029     buffer->st_dev = msg.stat.st_dev;
502030     buffer->st_ino = msg.stat.st_ino;
502031     buffer->st_mode = msg.stat.st_mode;
502032     buffer->st_nlink = msg.stat.st_nlink;
502033     buffer->st_uid = msg.stat.st_uid;
502034     buffer->st_gid = msg.stat.st_gid;
502035     buffer->st_rdev = msg.stat.st_rdev;
502036     buffer->st_size = msg.stat.st_size;
502037     buffer->st_atime = msg.stat.st_atime;
502038     buffer->st_mtime = msg.stat.st_mtime;
502039     buffer->st_ctime = msg.stat.st_ctime;
502040     buffer->st_blksize = msg.stat.st_blksize;
502041     buffer->st_blocks = msg.stat.st_blocks;
502042     //
502043     errno = msg.errno;
502044     errln = msg.errln;
502045     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
502046     return (msg.ret);
502047 }

```

### 95.25.7 lib/sys/stat/umask.c

« Si veda la sezione 87.60.

```

503001 #include <sys/stat.h>
503002 #include <string.h>
503003 #include <sys/os32.h>
503004 #include <errno.h>
503005 #include <limits.h>
503006 //-----

```

```

5030007 mode_t
5030008 umask (mode_t mask)
5030009 {
5030010     sysmsg_umask_t msg;
5030011     msg.umask = mask;
5030012     sys (SYS_UMASK, &msg, (sizeof msg));
5030013     return (msg.ret);
5030014 }

```

## 95.26 os32: «lib/sys/types.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

5040001 #ifndef _SYS_TYPES_H
5040002 #define _SYS_TYPES_H 1
5040003 //-----
5040004 #include <clock_t.h>
5040005 #include <time_t.h>
5040006 #include <size_t.h>
5040007 //-----
5040008 typedef long int blkcnt_t;
5040009 typedef long int blksize_t;
5040010 typedef uint16_t dev_t; // Traditional device size.
5040011 typedef unsigned int id_t;
5040012 typedef unsigned int gid_t;
5040013 typedef unsigned int uid_t;
5040014 typedef uint16_t ino_t; // Minix 1 file system inode
5040015 // size.
5040016 typedef uint16_t mode_t; // Minix 1 file system
5040017 // mode size.
5040018 typedef unsigned int nlink_t;
5040019 typedef long long int off_t;
5040020 typedef int pid_t;
5040021 typedef unsigned long int pthread_t;
5040022 typedef int ssize_t;
5040023 //-----
5040024 // Common extentions.
5040025 //
5040026 dev_t makedev (int major, int minor);
5040027 int major (dev_t device);
5040028 int minor (dev_t device);
5040029 //-----
5040030 #endif

```

95.26.1 lib/sys/types/major.c ..... 904

95.26.2 lib/sys/types/makedev.c ..... 904

95.26.3 lib/sys/types/minor.c ..... 904

## 95.26.1 lib/sys/types/major.c

« Si veda la sezione 88.75.

```

5050001 #include <sys/types.h>
5050002 //-----
5050003 int
5050004 major (dev_t device)
5050005 {
5050006     return ((int) (device / 256));
5050007 }

```

## 95.26.2 lib/sys/types/makedev.c

« Si veda la sezione 88.75.

```

5060001 #include <sys/types.h>
5060002 //-----
5060003 dev_t
5060004 makedev (int major, int minor)
5060005 {
5060006     return ((dev_t) (major * 256 + minor));
5060007 }

```

## 95.26.3 lib/sys/types/minor.c

« Si veda la sezione 88.75.

```

5070001 #include <sys/types.h>
5070002 //-----
5070003 int
5070004 minor (dev_t device)
5070005 {
5070006     return ((dev_t) (device & 0x00FF));
5070007 }

```

## 95.27 os32: «lib/sys/wait.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

5080001 #ifndef _SYS_WAIT_H
5080002 #define _SYS_WAIT_H 1
5080003 //-----
5080004 #include <sys/types.h>
5080005 //-----
5080006 //-----
5080007 pid_t wait (int *status);
5080008 //-----
5080009 //-----
5080010 #endif

```

95.27.1 lib/sys/wait/wait.c ..... 905

## 95.27.1 lib/sys/wait/wait.c

« Si veda la sezione 87.63.

```

5090001 #include <sys/types.h>
5090002 #include <errno.h>
5090003 #include <sys/os32.h>
5090004 #include <stddef.h>
5090005 #include <string.h>
5090006 //-----
5090007 pid_t
5090008 wait (int *status)
5090009 {
5090010     sysmsg_wait_t msg;
5090011     msg.ret = 0;
5090012     msg.errno = 0;
5090013     msg.status = 0;
5090014     while (msg.ret == 0)
5090015     {
5090016         //
5090017         // Loop as long as there are children, an none
5090018         // is dead.
5090019         //
5090020         sys (SYS_WAIT, &msg, (sizeof msg));
5090021     }
5090022     errno = msg.errno;
5090023     errln = msg.errln;
5090024     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5090025     //
5090026     if (status != NULL)
5090027     {
5090028         //
5090029         // Only the low eight bits are returned.
5090030         //
5090031         *status = (msg.status & 0x00FF);
5090032     }
5090033     return (msg.ret);
5090034 }

```

## 95.28 os32: «lib/termios.h»

« Si veda la sezione 87.58.

```

5100001 #ifndef _TERMIOS_H
5100002 #define _TERMIOS_H 1
5100003 //-----
5100004 #include <stdint.h>
5100005 //-----
5100006 typedef uint16_t tcfld_t;
5100007 typedef unsigned char cc_t;
5100008 //-----
5100009 #define NCCS 11 // 'c_cc[]' size.
5100010 //
5100011 struct termios
5100012 {
5100013     tcfld_t c_iflag;
5100014     tcfld_t c_oflag;
5100015     tcfld_t c_cflag;
5100016     tcfld_t c_lflag;
5100017     cc_t c_cc[NCCS];
5100018 };
5100019 //
5100020 // Subscript names for 'c_cc[]' array, inside the
5100021 // 'termios' structure:
5100022 //
5100023 #define VEOF 0 // EOF character
5100024 #define VEOL 1 // EOL character
5100025 #define VERASE 2 // ERASE character
5100026 #define VINTR 3 // INTR character
5100027 #define VKILL 4 // KILL character
5100028 #define VMIN 5 // MIN value

```

```

510029 #define VQUIT 6 // QUIT character
510030 #define VSTART 7 // START character
510031 #define VSTOP 8 // STOP character
510032 #define VSUSP 9 // SUSP character
510033 #define VTIME 10 // TIME value
510034 //
510035 // Input modes, for 'c_iflag' inside the 'termios'
510036 // structure:
510037 //
510038 #define BRKINT 1 // signal interrupt on break
510039 #define ICRNL 2 // map CR to NL on input
510040 #define IGNBRK 4 // ignore break condition
510041 #define IGNCR 8 // ignore CR
510042 #define IGNPAR 16 // ignore characters with
510043 // parity errors
510044 #define INLCR 32 // map NL to CR on input
510045 #define INPCK 64 // enable input parity check
510046 #define ISTRIP 128 // strip off eighth bit
510047 #define IXOFF 256 // enable start/stop input
510048 // control
510049 #define IXON 512 // enable start/stop output
510050 // control
510051 #define PARMRK 1024 // mark parity errors
510052 //
510053 // Output modes, for 'c_oflag' inside the 'termios'
510054 // structure:
510055 //
510056 #define OPOST 1 // post-process output
510057 //
510058 // Control modes, for 'c_cflag' inside the 'termios'
510059 // structure:
510060 // not implemented.
510061 //
510062 //
510063 // Local modes, for 'c_iflag' inside the 'termios'
510064 // structure:
510065 //
510066 #define ECHO 1 // enable echo
510067 #define ECHOE 2 // echo erase character as
510068 // backspace
510069 #define ECHOK 4 // echo KILL
510070 #define ECHONL 8 // echo NL
510071 #define ICANON 16 // canonical input mode
510072 #define IEXTEN 32 // extended input mode
510073 #define ISIG 64 // enable signals
510074 #define NOFLSH 128 // disable flush after
510075 // interrupt or quit
510076 #define TOSTOP 256 // send SIGTTOU for background
510077 // output
510078 //-----
510079 // Optional action for use with 'tcsetattr()':
510080 //
510081 #define TCSANOW 1 // change attributes
510082 // immediately
510083 #define TCSADRAIN 2 // change attributes when
510084 // output has drained
510085 #define TCSAFLUSH 3 // change attributes when
510086 // output has drained,
510087 // and also flush pending
510088 // input
510089 //-----
510090 int tcgetattr (int fdn, struct termios *termios_p);
510091 int tcsetattr (int fdn, int action,
510092 struct termios *termios_p);
510093 //-----
510094 #endif

```

95.28.1 lib/termios/tcgetattr.c .....906

95.28.2 lib/termios/tcsetattr.c ..... 907

### 95.28.1 lib/termios/tcgetattr.c

« Si veda la sezione 87.58.

```

510001 #include <termios.h>
510002 #include <sys/os32.h>
510003 #include <errno.h>
510004 //-----
510005 #define DEBUG 0
510006 //-----
510007 int
510008 tcgetattr (int fdn, struct termios *termios_p)
510009 {
510010     sysmsg_tcattr_t msg;
510011     msg.fdn = fdn;
510012     msg.attr = termios_p;

```

```

510013     sys (SYS_TCGETATTR, &msg, (sizeof msg));
510014     errno = msg.errno;
510015     errln = msg.errln;
510016     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
510017     return (msg.ret);
510018 }

```

### 95.28.2 lib/termios/tcsetattr.c

« Si veda la sezione 87.58.

```

512001 #include <termios.h>
512002 #include <sys/os32.h>
512003 #include <errno.h>
512004 //-----
512005 #define DEBUG 0
512006 //-----
512007 int
512008 tcsetattr (int fdn, int action, struct termios *termios_p)
512009 {
512010     sysmsg_tcattr_t msg;
512011     msg.fdn = fdn;
512012     msg.action = action;
512013     msg.attr = termios_p;
512014     sys (SYS_TCSETATTR, &msg, (sizeof msg));
512015     errno = msg.errno;
512016     errln = msg.errln;
512017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
512018     return (msg.ret);
512019 }

```

### 95.29 os32: «lib/time.h»

« Si veda la sezione 91.3.

```

513001 #ifndef _TIME_H
513002 #define _TIME_H 1
513003 //-----
513004 #include <restrict.h>
513005 #include <size_t.h>
513006 #include <time_t.h>
513007 #include <clock_t.h>
513008 #include <NULL.h>
513009 #include <stdint.h>
513010 //-----
513011 #define CLOCKS_PER_SEC ((clock_t) 100)
513012 //-----
513013 struct tm
513014 {
513015     int tm_sec;
513016     int tm_min;
513017     int tm_hour;
513018     int tm_mday;
513019     int tm_mon;
513020     int tm_year;
513021     int tm_wday;
513022     int tm_yday;
513023     int tm_isdst;
513024 };
513025 //-----
513026 clock_t clock (void);
513027 time_t time (time_t * timer);
513028 int stime (time_t * timer);
513029 double difftime (time_t time1, time_t time0);
513030 time_t mktime (const struct tm *timeptr);
513031 struct tm *gmtime (const time_t * timer);
513032 struct tm *localtime (const time_t * timer);
513033 char *asctime (const struct tm *timeptr);
513034 char *ctime (const time_t * timer);
513035 size_t strftime (char *restrict s, size_t maxsize,
513036 const char *restrict format,
513037 const struct tm *restrict timeptr);
513038 //-----
513039 #define difftime(t1,t0) ((double)((t1)-(t0)))
513040 #define ctime(t) (asctime (localtime (t)))
513041 #define localtime(t) (gmtime (t))
513042 //-----
513043 #endif

```

95.29.1 lib/time/asctime.c ..... 908

95.29.2 lib/time/clock.c ..... 909

95.29.3 lib/time/gmtime.c ..... 909

95.29.4 lib/time/mktime.c ..... 911

95.29.5	lib/time/stime.c	913
95.29.6	lib/time/time.c	913

## 95.29.1 lib/time/asctime.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.15.

```

5140001 #include <time.h>
5140002 #include <string.h>
5140003 #include <stdio.h>
5140004 -----
5140005 char *
5140006 asctime (const struct tm *timeptr)
5140007 {
5140008     static char time_string[25]; // 'Sun Jan 30
5140009     // 24:00:00 2111'
5140010     //
5140011     // Check argument.
5140012     //
5140013     if (timeptr == NULL)
5140014     {
5140015         return (NULL);
5140016     }
5140017     //
5140018     // Set week day.
5140019     //
5140020     switch (timeptr->tm_wday)
5140021     {
5140022     case 0:
5140023         strcpy (&time_string[0], "Sun");
5140024         break;
5140025     case 1:
5140026         strcpy (&time_string[0], "Mon");
5140027         break;
5140028     case 2:
5140029         strcpy (&time_string[0], "Tue");
5140030         break;
5140031     case 3:
5140032         strcpy (&time_string[0], "Wed");
5140033         break;
5140034     case 4:
5140035         strcpy (&time_string[0], "Thu");
5140036         break;
5140037     case 5:
5140038         strcpy (&time_string[0], "Fri");
5140039         break;
5140040     case 6:
5140041         strcpy (&time_string[0], "Sat");
5140042         break;
5140043     default:
5140044         strcpy (&time_string[0], "Err");
5140045     }
5140046     //
5140047     // Set month.
5140048     //
5140049     switch (timeptr->tm_mon)
5140050     {
5140051     case 1:
5140052         strcpy (&time_string[3], " Jan");
5140053         break;
5140054     case 2:
5140055         strcpy (&time_string[3], " Feb");
5140056         break;
5140057     case 3:
5140058         strcpy (&time_string[3], " Mar");
5140059         break;
5140060     case 4:
5140061         strcpy (&time_string[3], " Apr");
5140062         break;
5140063     case 5:
5140064         strcpy (&time_string[3], " May");
5140065         break;
5140066     case 6:
5140067         strcpy (&time_string[3], " Jun");
5140068         break;
5140069     case 7:
5140070         strcpy (&time_string[3], " Jul");
5140071         break;
5140072     case 8:
5140073         strcpy (&time_string[3], " Aug");
5140074         break;
5140075     case 9:
5140076         strcpy (&time_string[3], " Sep");
5140077         break;
5140078     case 10:
5140079         strcpy (&time_string[3], " Oct");
5140080         break;

```

```

5140081     case 11:
5140082         strcpy (&time_string[3], " Nov");
5140083         break;
5140084     case 12:
5140085         strcpy (&time_string[3], " Dec");
5140086         break;
5140087     default:
5140088         strcpy (&time_string[3], " Err");
5140089     }
5140090     //
5140091     // Set day of month, hour, minute, second and year.
5140092     //
5140093     sprintf (&time_string[7], " %2i %2i:%2i:%2i %4i",
5140094             timeptr->tm_mday, timeptr->tm_hour,
5140095             timeptr->tm_min, timeptr->tm_sec,
5140096             timeptr->tm_year);
5140097     //
5140098     //
5140099     //
5140100     return (&time_string[0]);
5140101 }

```

## 95.29.2 lib/time/clock.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 87.9.

```

5150001 #include <time.h>
5150002 #include <sys/os32.h>
5150003 -----
5150004 clock_t
5150005 clock (void)
5150006 {
5150007     sysmsg_clock_t msg;
5150008     msg.ret = 0;
5150009     sys (SYS_CLOCK, &msg, (sizeof msg));
5150010     return (msg.ret);
5150011 }

```

## 95.29.3 lib/time/gmtime.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.15.

```

5160001 #include <time.h>
5160002 -----
5160003 static int leap_year (int year);
5160004 -----
5160005 struct tm *
5160006 gmtime (const time_t * timer)
5160007 {
5160008     static struct tm tms;
5160009     int loop;
5160010     unsigned int remainder;
5160011     unsigned int days;
5160012     //
5160013     // Check argument.
5160014     //
5160015     if (timer == NULL)
5160016     {
5160017         return (NULL);
5160018     }
5160019     //
5160020     // Days since epoch. There are 86400 seconds per
5160021     // day.
5160022     // At the moment, the field 'tm_yday' will contain
5160023     // all days since epoch.
5160024     //
5160025     days = *timer / 86400L;
5160026     remainder = *timer % 86400L;
5160027     //
5160028     // Minutes, after full days.
5160029     //
5160030     tms.tm_min = remainder / 60U;
5160031     //
5160032     // Seconds, after full minutes.
5160033     //
5160034     tms.tm_sec = remainder % 60U;
5160035     //
5160036     // Hours, after full days.
5160037     //
5160038     tms.tm_hour = tms.tm_min / 60;
5160039     //
5160040     // Minutes, after full hours.
5160041     //
5160042     tms.tm_min = tms.tm_min % 60;
5160043     //
5160044     // Find the week day. Must remove some days to align
5160045     // the

```

```

510046 // calculation. So: the week days of the first week
510047 // of 1970
510048 // are not valid! After 1970-01-04 calculations are
510049 // right.
510050 //
510051 tms.tm_wday = (days - 3) % 7;
510052 //
510053 // Find the year: the field 'tm_yday' will be
510054 // reduced to the days
510055 // of current year.
510056 //
510057 for (tms.tm_year = 1970; days > 0; tms.tm_year++)
510058 {
510059     if (leap_year (tms.tm_year))
510060     {
510061         if (days >= 366)
510062         {
510063             days -= 366;
510064             continue;
510065         }
510066         else
510067         {
510068             break;
510069         }
510070     }
510071     else
510072     {
510073         if (days >= 365)
510074         {
510075             days -= 365;
510076             continue;
510077         }
510078         else
510079         {
510080             break;
510081         }
510082     }
510083 }
510084 //
510085 // Day of the year.
510086 //
510087 tms.tm_yday = days + 1;
510088 //
510089 // Find the month.
510090 //
510091 tms.tm_mday = days + 1;
510092 //
510093 for (tms.tm_mon = 0, loop = 1; tms.tm_mon <= 12 && loop;)
510094 {
510095     tms.tm_mon++;
510096     //
510097     switch (tms.tm_mon)
510098     {
510099         case 1:
510100         case 3:
510101         case 5:
510102         case 7:
510103         case 8:
510104         case 10:
510105         case 12:
510106             if (tms.tm_mday >= 31)
510107             {
510108                 tms.tm_mday -= 31;
510109             }
510110             else
510111             {
510112                 loop = 0;
510113             }
510114             break;
510115         case 4:
510116         case 6:
510117         case 9:
510118         case 11:
510119             if (tms.tm_mday >= 30)
510120             {
510121                 tms.tm_mday -= 30;
510122             }
510123             else
510124             {
510125                 loop = 0;
510126             }
510127             break;
510128         case 2:
510129             if (leap_year (tms.tm_year))
510130             {
510131                 if (tms.tm_mday >= 29)
510132                 {

```

```

510033         tms.tm_mday -= 29;
510034     }
510035     else
510036     {
510037         loop = 0;
510038     }
510039 }
510040 else
510041 {
510042     if (tms.tm_mday >= 28)
510043     {
510044         tms.tm_mday -= 28;
510045     }
510046     else
510047     {
510048         loop = 0;
510049     }
510050 }
510051 break;
510052 }
510053 }
510054 //
510055 // No check for day light saving time.
510056 //
510057 tms.tm_isdst = 0;
510058 //
510059 // Return.
510060 //
510061 return (&tms);
510062 }
510063 }
510064 //-----
510065 static int
510066 leap_year (int year)
510067 {
510068     if ((year & 4) == 0)
510069     {
510070         if ((year & 100) == 0)
510071         {
510072             if ((year & 400) == 0)
510073             {
510074                 return (1);
510075             }
510076             else
510077             {
510078                 return (0);
510079             }
510080         }
510081         else
510082         {
510083             return (1);
510084         }
510085     }
510086     else
510087     {
510088         return (0);
510089     }
510090 }

```

## 95.29.4 lib/time/mktime.c

Si veda la sezione 88.15.

```

517001 #include <time.h>
517002 #include <string.h>
517003 #include <stdio.h>
517004 //-----
517005 static int leap_year (int year);
517006 //-----
517007 time_t
517008 mktime (const struct tm *timeptr)
517009 {
517010     time_t timer_total;
517011     time_t timer_aux;
517012     int days;
517013     int month;
517014     int year;
517015     //
517016     // From seconds to days.
517017     //
517018     timer_total = timeptr->tm_sec;
517019     //
517020     timer_aux = timeptr->tm_min;
517021     timer_aux *= 60;
517022     timer_total += timer_aux;
517023     //
517024     timer_aux = timeptr->tm_hour;

```



```

5170025 timer_aux *= (60 * 60);
5170026 timer_total += timer_aux;
5170027 //
5170028 timer_aux = timeptr->tm_mday;
5170029 timer_aux *= 24;
5170030 timer_aux *= (60 * 60);
5170031 timer_total += timer_aux;
5170032 //
5170033 // Month: add the days of months.
5170034 // Will scan the months, from the first, but before
5170035 // the
5170036 // months of the value inside field 'tm_mon'.
5170037 //
5170038 for (month = 1, days = 0; month < timeptr->tm_mon;
5170039 month++)
5170040 {
5170041     switch (month)
5170042     {
5170043     case 1:
5170044     case 3:
5170045     case 5:
5170046     case 7:
5170047     case 8:
5170048     case 10:
5170049         //
5170050         // There is no December, because the scan
5170051         // can go up to
5170052         // the month before the value inside field
5170053         // 'tm_mon'.
5170054         //
5170055         days += 31;
5170056         break;
5170057     case 4:
5170058     case 6:
5170059     case 9:
5170060     case 11:
5170061         days += 30;
5170062         break;
5170063     case 2:
5170064         if (leap_year (timeptr->tm_year))
5170065             {
5170066                 days += 29;
5170067             }
5170068         else
5170069             {
5170070                 days += 28;
5170071             }
5170072         break;
5170073     }
5170074 }
5170075 //
5170076 timer_aux = days;
5170077 timer_aux *= 24;
5170078 timer_aux *= (60 * 60);
5170079 timer_total += timer_aux;
5170080 //
5170081 // Year. The work is similar to the one of months:
5170082 // days of
5170083 // years are counted, up to the year before the one
5170084 // reported
5170085 // by the field 'tm_year'.
5170086 //
5170087 for (year = 1970, days = 0; year < timeptr->tm_year;
5170088 year++)
5170089 {
5170090     if (leap_year (year))
5170091     {
5170092         days += 366;
5170093     }
5170094     else
5170095     {
5170096         days += 365;
5170097     }
5170098 }
5170099 //
5170100 // After all, must subtract a day from the total.
5170101 //
5170102 days--;
5170103 //
5170104 timer_aux = days;
5170105 timer_aux *= 24;
5170106 timer_aux *= (60 * 60);
5170107 timer_total += timer_aux;
5170108 //
5170109 // That's all.
5170110 //
5170111 return (timer_total);

```

```

5170112 }
5170113 //-----
5170114 //-----
5170115 int
5170116 leap_year (int year)
5170117 {
5170118     if ((year % 4) == 0)
5170119     {
5170120         if ((year % 100) == 0)
5170121         {
5170122             if ((year % 400) == 0)
5170123                 {
5170124                     return (1);
5170125                 }
5170126             else
5170127                 {
5170128                     return (0);
5170129                 }
5170130         }
5170131         else
5170132         {
5170133             return (1);
5170134         }
5170135     }
5170136     else
5170137     {
5170138         return (0);
5170139     }
5170140 }

```

## 95.29.5 lib/time/stime.c

Si veda la sezione 87.59.

```

5180001 #include <time.h>
5180002 #include <sys/os32.h>
5180003 #include <errno.h>
5180004 //-----
5180005 int
5180006 stime (time_t * timer)
5180007 {
5180008     sysmsg_stime_t msg;
5180009     //
5180010     if (timer == NULL)
5180011     {
5180012         errset (EINVAL);
5180013         return (-1);
5180014     }
5180015     //
5180016     msg.timer = *timer;
5180017     msg.ret = 0;
5180018     sys (SYS_STIME, &msg, (sizeof msg));
5180019     return (msg.ret);
5180020 }

```

## 95.29.6 lib/time/time.c

Si veda la sezione 87.59.

```

5190001 #include <time.h>
5190002 #include <sys/os32.h>
5190003 //-----
5190004 time_t
5190005 time (time_t * timer)
5190006 {
5190007     sysmsg_time_t msg;
5190008     msg.ret = ((time_t) 0);
5190009     sys (SYS_TIME, &msg, (sizeof msg));
5190010     if (timer != NULL)
5190011     {
5190012         *timer = msg.ret;
5190013     }
5190014     return (msg.ret);
5190015 }

```

## 95.30 os32: «lib/unistd.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

5200001 #ifndef _UNISTD_H
5200002 #define _UNISTD_H    1
5200003 //-----
5200004 #include <sys/stat.h>
5200005 #include <sys/types.h> // size_t, ssize_t, uid_t,
5200006 // gid_t, off_t, pid_t
5200007 #include <inttypes.h> // intptr_t

```

```

520008 #include <SEEK.h> // SEEK_CUR, SEEK_SET,
520009 // SEEK_END
520010
520011 //-----
520011 typedef unsigned int useconds_t; // This type
520012 // should be
520013 // used for
520014 // the
520015 // obsolete function
520016 // 'usleep()', that
520017 // is only
520018 // implemented inside
520019 // the
520020 // kernel, as
520021 // 'k_usleep()', for
520022 // the
520023 // drivers
520024 // management.
520025 //-----
520026 extern char **environ; // Variable 'environ' is used
520027 // by functions like
520028 // 'execv()' in replacement
520029 // for 'envp[][]'.
520030 //-----
520031 extern char *optarg; // Used by 'optarg()'.
520032 extern int optind; //
520033 extern int opterr; //
520034 extern int optopt; //
520035 //-----
520036 #define STDIN_FILENO 0 //
520037 #define STDOUT_FILENO 1 // Standard file
520038 // descriptors.
520039 #define STDERR_FILENO 2 //
520040 //-----
520041 #define R_OK 4 // Read permission.
520042 #define W_OK 2 // Write permission.
520043 #define X_OK 1 // Execute or traverse
520044 // permission.
520045 #define F_OK 0 // File exists.
520046 //-----
520047
520048 int access (const char *path, int mode);
520049 int brk (void *address);
520050 int chdir (const char *path);
520051 int chown (const char *path, uid_t uid, gid_t gid);
520052 int close (int fdn);
520053 int dup (int fdn_old);
520054 int dup2 (int fdn_old, int fdn_new);
520055 int execl (const char *path, char *arg, ...);
520056 int execlp (const char *path, char *arg, ...);
520057 int execlp (const char *path, char *arg, ...);
520058 int execv (const char *path, char *const argv[]);
520059 int execve (const char *path, char *const argv[],
520060 char *const envp[]);
520061 int execvp (const char *path, char *const argv[]);
520062 void _exit (int status);
520063 int fchown (int fdn, uid_t uid, gid_t gid);
520064 pid_t fork (void);
520065 char *getcwd (char *buffer, size_t size);
520066 gid_t getegid (void);
520067 uid_t geteuid (void);
520068 gid_t getgid (void);
520069 int getopt (int argc, char *const argv[],
520070 const char *optstring);
520071 pid_t getpgrp (void);
520072 pid_t getppid (void);
520073 pid_t getpid (void);
520074 uid_t getuid (void);
520075 int isatty (int fdn);
520076 int link (const char *path_old, const char *path_new);
520077 off_t lseek (int fdn, off_t offset, int whence);
520078 #define nice(n) (0)
520079 int pipe (int pipefd[2]);
520080 ssize_t read (int fdn, void *buffer, size_t count);
520081 #define readlink(p,b,s) ((ssize_t) -1)
520082 int rmdir (const char *path);
520083 void *sbrk (intptr_t increment);
520084 int setegid (gid_t gid);
520085 int seteuid (uid_t uid);
520086 int setgid (gid_t gid);
520087 int setpgrp (void);
520088 int setuid (uid_t uid);
520089 unsigned int sleep (unsigned int s);
520090 #define sync() /**/
520091 char *ttyname (int fdn);
520092 int unlink (const char *path);
520093 ssize_t write (int fdn, const void *buffer, size_t count);
520094 //-----

```

520095	#endif		
95.30.1	lib/unistd/_exit.c	.....	915
95.30.2	lib/unistd/access.c	.....	916
95.30.3	lib/unistd/brk.c	.....	916
95.30.4	lib/unistd/chdir.c	.....	917
95.30.5	lib/unistd/chown.c	.....	917
95.30.6	lib/unistd/close.c	.....	917
95.30.7	lib/unistd/dup.c	.....	918
95.30.8	lib/unistd/dup2.c	.....	918
95.30.9	lib/unistd/envIRON.c	.....	918
95.30.10	lib/unistd/execle.c	.....	918
95.30.11	lib/unistd/execl.c	.....	919
95.30.12	lib/unistd/execlp.c	.....	919
95.30.13	lib/unistd/execv.c	.....	920
95.30.14	lib/unistd/execve.c	.....	920
95.30.15	lib/unistd/execvp.c	.....	921
95.30.16	lib/unistd/fchdir.c	.....	922
95.30.17	lib/unistd/fchown.c	.....	922
95.30.18	lib/unistd/fork.c	.....	922
95.30.19	lib/unistd/getcwd.c	.....	923
95.30.20	lib/unistd/getegid.c	.....	923
95.30.21	lib/unistd/geteuid.c	.....	924
95.30.22	lib/unistd/getgid.c	.....	924
95.30.23	lib/unistd/getopt.c	.....	924
95.30.24	lib/unistd/getpgrp.c	.....	927
95.30.25	lib/unistd/getpid.c	.....	927
95.30.26	lib/unistd/getppid.c	.....	928
95.30.27	lib/unistd/getuid.c	.....	928
95.30.28	lib/unistd/isatty.c	.....	928
95.30.29	lib/unistd/link.c	.....	929
95.30.30	lib/unistd/lseek.c	.....	929
95.30.31	lib/unistd/pipe.c	.....	929
95.30.32	lib/unistd/read.c	.....	930
95.30.33	lib/unistd/rmdir.c	.....	931
95.30.34	lib/unistd/sbrk.c	.....	931
95.30.35	lib/unistd/setegid.c	.....	932
95.30.36	lib/unistd/seteuid.c	.....	932
95.30.37	lib/unistd/setgid.c	.....	932
95.30.38	lib/unistd/setpgrp.c	.....	932
95.30.39	lib/unistd/setuid.c	.....	933
95.30.40	lib/unistd/sleep.c	.....	933
95.30.41	lib/unistd/ttyname.c	.....	933
95.30.42	lib/unistd/unlink.c	.....	934
95.30.43	lib/unistd/write.c	.....	934

95.30.1 lib/unistd/\_exit.c

Si veda la sezione 87.2.

```

521001 #include <unistd.h>
521002 #include <sys/os32.h>
521003 //-----
521004 void
521005 _exit (int status)
521006 {
521007     sysmsg_exit_t msg;

```

```

521008 //
521009 // Only the low eight bit are returned.
521010 //
521011 msg.status = (status & 0xFF);
521012 //
521013 //
521014 //
521015 sys (SYS_EXIT, &msg, (sizeof msg));
521016 //
521017 // Should not return from system call, but if it
521018 // does, loop
521019 // forever:
521020 //
521021 while (1);
521022 }

```

### 95.30.2 lib/unistd/access.c

Si veda la sezione 88.4.

```

522001 #include <unistd.h>
522002 #include <sys/stat.h>
522003 #include <errno.h>
522004 -----
522005 int
522006 access (const char *path, int mode)
522007 {
522008     struct stat st;
522009     int status;
522010     uid_t euid;
522011 //
522012 status = stat (path, &st);
522013 if (status != 0)
522014 {
522015     return (-1);
522016 }
522017 //
522018 // File exists?
522019 //
522020 if (mode == F_OK)
522021 {
522022     return (0);
522023 }
522024 //
522025 // Some access permissions are requested: get
522026 // effective user id.
522027 //
522028 euid = geteuid ();
522029 //
522030 // Check owner access permissions.
522031 //
522032 if (st.st_uid == euid
522033     && ((st.st_mode & S_IRWXU) == (mode << 6)))
522034 {
522035     return (0);
522036 }
522037 //
522038 // Check others access permissions.
522039 //
522040 if ((st.st_mode & S_IRWXO) == (mode))
522041 {
522042     return (0);
522043 }
522044 //
522045 // Otherwise there are no access permissions.
522046 //
522047 errset (EACCES); // Permission denied.
522048 return (-1);
522049 }

```

### 95.30.3 lib/unistd/brk.c

Si veda la sezione 87.5.

```

523001 #include <unistd.h>
523002 #include <string.h>
523003 #include <sys/os32.h>
523004 #include <errno.h>
523005 #include <limits.h>
523006 -----
523007 int
523008 brk (void *address)
523009 {
523010     sysmsg_brk_t msg;
523011 //
523012 if (address == NULL)
523013 {

```

```

523014     errset (EINVAL);
523015     return (-1);
523016 }
523017 //
523018 msg.address = address;
523019 //
523020 sys (SYS_BRK, &msg, (sizeof msg));
523021 //
523022 errno = msg.errno;
523023 errln = msg.errln;
523024 strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
523025 return (msg.ret);
523026 }

```

### 95.30.4 lib/unistd/chdir.c

Si veda la sezione 87.6.

```

524001 #include <unistd.h>
524002 #include <string.h>
524003 #include <sys/os32.h>
524004 #include <errno.h>
524005 #include <limits.h>
524006 -----
524007 int
524008 chdir (const char *path)
524009 {
524010     sysmsg_chdir_t msg;
524011 //
524012 msg.path = path;
524013 msg.ret = 0;
524014 msg.errno = 0;
524015 //
524016 sys (SYS_CHDIR, &msg, (sizeof msg));
524017 //
524018 errno = msg.errno;
524019 errln = msg.errln;
524020 strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
524021 return (msg.ret);
524022 }

```

### 95.30.5 lib/unistd/chown.c

Si veda la sezione 87.8.

```

525001 #include <unistd.h>
525002 #include <string.h>
525003 #include <sys/os32.h>
525004 #include <errno.h>
525005 #include <limits.h>
525006 -----
525007 int
525008 chown (const char *path, uid_t uid, gid_t gid)
525009 {
525010     sysmsg_chown_t msg;
525011 //
525012 msg.path = path;
525013 msg.uid = uid;
525014 msg.gid = gid;
525015 //
525016 sys (SYS_CHOWN, &msg, (sizeof msg));
525017 //
525018 errno = msg.errno;
525019 errln = msg.errln;
525020 strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
525021 return (msg.ret);
525022 }

```

### 95.30.6 lib/unistd/close.c

Si veda la sezione 87.10.

```

526001 #include <unistd.h>
526002 #include <errno.h>
526003 #include <sys/os32.h>
526004 #include <string.h>
526005 -----
526006 int
526007 close (int fdn)
526008 {
526009     sysmsg_close_t msg;
526010     msg.fdn = fdn;
526011 //
526012 while (1)
526013 {
526014     sys (SYS_CLOSE, &msg, (sizeof msg));
526015     if (msg.ret < 0 && (msg.errno == EINPROGRESS

```

```

5260016         || msg.errno == EALREADY))
5260017     {
5260018         continue;
5260019     }
5260020     //
5260021     break;
5260022 }
5260023 errno = msg.errno;
5260024 errln = msg.errln;
5260025 strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5260026 return (msg.ret);
5260027 }

```

### 95.30.7 lib/unistd/dup.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 87.12.

```

5270001 #include <unistd.h>
5270002 #include <sys/os32.h>
5270003 #include <string.h>
5270004 #include <errno.h>
5270005 //-----
5270006 int
5270007 dup (int fdn_old)
5270008 {
5270009     sysmsg_dup_t msg;
5270010     //
5270011     msg.fdn_old = fdn_old;
5270012     //
5270013     sys (SYS_DUP, &msg, (sizeof msg));
5270014     //
5270015     errno = msg.errno;
5270016     errln = msg.errln;
5270017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5270018     return (msg.ret);
5270019 }

```

### 95.30.8 lib/unistd/dup2.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 87.12.

```

5280001 #include <unistd.h>
5280002 #include <sys/os32.h>
5280003 #include <string.h>
5280004 #include <errno.h>
5280005 //-----
5280006 int
5280007 dup2 (int fdn_old, int fdn_new)
5280008 {
5280009     sysmsg_dup2_t msg;
5280010     //
5280011     msg.fdn_old = fdn_old;
5280012     msg.fdn_new = fdn_new;
5280013     //
5280014     sys (SYS_DUP2, &msg, (sizeof msg));
5280015     //
5280016     errno = msg.errno;
5280017     errln = msg.errln;
5280018     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5280019     return (msg.ret);
5280020 }

```

### 95.30.9 lib/unistd/environ.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 91.1.

```

5290001 #include <unistd.h>
5290002 //-----
5290003 char **environ;

```

### 95.30.10 lib/unistd/execl.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.21.

```

5300001 #include <unistd.h>
5300002 #include <limits.h>
5300003 #include <stdarg.h>
5300004 #include <stddef.h>
5300005 //-----
5300006 int
5300007 execl (const char *path, char *arg, ...)
5300008 {
5300009     int argc;
5300010     char *arg_next;
5300011     char *argv[ARG_MAX / 2];
5300012     //

```

```

5300013     va_list ap;
5300014     va_start (ap, arg);
5300015     //
5300016     arg_next = arg;
5300017     //
5300018     for (argc = 0; argc < ARG_MAX / 2; argc++)
5300019     {
5300020         argv[argc] = arg_next;
5300021         if (argv[argc] == NULL)
5300022         {
5300023             break;           // End of arguments.
5300024         }
5300025         arg_next = va_arg (ap, char *);
5300026     }
5300027     //
5300028     return (execve (path, argv, environ)); // [1]
5300029 }
5300030 //
5300031 //
5300032 // The variable 'environ' is declared as
5300033 // 'char **environ' and is
5300034 // included from <unistd.h>.
5300035 //

```

### 95.30.11 lib/unistd/execl.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.21.

```

5310001 #include <unistd.h>
5310002 #include <limits.h>
5310003 #include <stdarg.h>
5310004 #include <stddef.h>
5310005 //-----
5310006 int
5310007 execl (const char *path, char *arg, ...)
5310008 {
5310009     int argc;
5310010     char *arg_next;
5310011     char *argv[ARG_MAX / 2];
5310012     char **envp;
5310013     //
5310014     va_list ap;
5310015     va_start (ap, arg);
5310016     //
5310017     arg_next = arg;
5310018     //
5310019     for (argc = 0; argc < ARG_MAX / 2; argc++)
5310020     {
5310021         argv[argc] = arg_next;
5310022         if (argv[argc] == NULL)
5310023         {
5310024             break;           // End of arguments.
5310025         }
5310026         arg_next = va_arg (ap, char *);
5310027     }
5310028     //
5310029     envp = va_arg (ap, char **);
5310030     //
5310031     return (execve (path, argv, envp));
5310032 }

```

### 95.30.12 lib/unistd/execlp.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.21.

```

5320001 #include <unistd.h>
5320002 #include <string.h>
5320003 #include <stdlib.h>
5320004 #include <errno.h>
5320005 #include <sys/os32.h>
5320006 //-----
5320007 int
5320008 execlp (const char *path, char *arg, ...)
5320009 {
5320010     int argc;
5320011     char *arg_next;
5320012     char *argv[ARG_MAX / 2];
5320013     char command[PATH_MAX];
5320014     int status;
5320015     //
5320016     va_list ap;
5320017     va_start (ap, arg);
5320018     //
5320019     arg_next = arg;
5320020     //
5320021     for (argc = 0; argc < ARG_MAX / 2; argc++)
5320022     {

```

```

532023     argv[argc] = arg_next;
532024     if (argv[argc] == NULL)
532025     {
532026         break;           // End of arguments.
532027     }
532028     arg_next = va_arg (ap, char *);
532029 }
532030 //
532031 // Get a full command path if necessary.
532032 //
532033 status = namep (path, command, (size_t) PATH_MAX);
532034 if (status != 0)
532035 {
532036     //
532037     // Variable 'errno' is already set by
532038     // 'commandp()'.
532039     //
532040     return (-1);
532041 }
532042 //
532043 // Return calling 'execve()'
532044 //
532045 return (execve (command, argv, environ)); // [1]
532046 }
532047 //
532048 // The variable 'environ' is declared as
532049 // 'char **environ' and is
532050 // included from <unistd.h>.
532051 //
532052 //

```

## 95.30.13 lib/unistd/execvc

&lt;&lt;

Si veda la sezione 88.21.

```

533001 #include <unistd.h>
533002 //-----
533003 int
533004 execv (const char *path, char *const argv[])
533005 {
533006     return (execve (path, argv, environ)); // [1]
533007 }
533008 //
533009 // The variable 'environ' is declared as
533010 // 'char **environ' and is
533011 // included from <unistd.h>.
533012 //
533013 //

```

## 95.30.14 lib/unistd/execve.c

&lt;&lt;

Si veda la sezione 87.14.

```

534001 #include <unistd.h>
534002 #include <sys/types.h>
534003 #include <sys/os32.h>
534004 #include <errno.h>
534005 #include <string.h>
534006 #include <string.h>
534007 //-----
534008 int
534009 execve (const char *path, char *const argv[],
534010        char *const envp[])
534011 {
534012     sysmsg_exec_t msg;
534013     size_t size;
534014     size_t arg_size;
534015     int argc;
534016     size_t env_size;
534017     int envc;
534018     char *arg_data = msg.arg_data;
534019     char *env_data = msg.env_data;
534020     //
534021     msg.path = path;
534022     msg.ret = 0;
534023     msg.errno = 0;
534024     //
534025     // Copy 'argv[]' inside a the message buffer
534026     // 'msg.arg_data',
534027     // separating each string with a null character and
534028     // counting the
534029     // number of strings inside 'argv'.
534030     //
534031     for (argc = 0, arg_size = 0, size = 0;
534032          argv != NULL &&
534033          argc < (ARG_MAX / 16) &&
534034          arg_size < ARG_MAX / 2 &&

```

```

534035     argv[argc] != NULL; argc++, arg_size += size)
534036     {
534037         size = strlen (argv[argc]);
534038         size++; // Count also the final null
534039         // character.
534040         if (size > (ARG_MAX / 2 - arg_size))
534041         {
534042             errset (E2BIG); // Argument list too
534043             // long.
534044             return (-1);
534045         }
534046         strncpy (arg_data, argv[argc], size);
534047         arg_data += size;
534048     }
534049     msg.argc = argc;
534050     //
534051     // Copy 'envp[]' inside a the message buffer
534052     // 'msg.env_data',
534053     // separating each string with a null character and
534054     // counting the
534055     // number of strings inside 'envc'.
534056     //
534057     for (envc = 0, env_size = 0, size = 0;
534058          envp != NULL &&
534059          envc < (ARG_MAX / 16) &&
534060          env_size < ARG_MAX / 2 &&
534061          envp[envc] != NULL; envc++, env_size += size)
534062     {
534063         size = strlen (envp[envc]);
534064         size++; // Count also the final null
534065         // character.
534066         if (size > (ARG_MAX / 2 - env_size))
534067         {
534068             errset (E2BIG); // Argument list too
534069             // long.
534070             return (-1);
534071         }
534072         strncpy (env_data, envp[envc], size);
534073         env_data += size;
534074     }
534075     msg.envc = envc;
534076     //
534077     // System call.
534078     //
534079     sys (SYS_EXEC, &msg, (sizeof msg));
534080     //
534081     // Should not return, but if it does, then there is
534082     // an error.
534083     //
534084     errno = msg.errno;
534085     errln = msg.errln;
534086     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
534087     return (msg.ret);
534088 }

```

## 95.30.15 lib/unistd/execvp.c

&gt;&gt;

Si veda la sezione 88.21.

```

535001 #include <unistd.h>
535002 #include <string.h>
535003 #include <stdlib.h>
535004 #include <errno.h>
535005 #include <sys/os32.h>
535006 //-----
535007 int
535008 execvp (const char *path, char *const argv[])
535009 {
535010     char command[PATH_MAX];
535011     int status;
535012     //
535013     // Get a full command path if necessary.
535014     //
535015     status = namep (path, command, (size_t) PATH_MAX);
535016     if (status != 0)
535017     {
535018         //
535019         // Variable 'errno' is already set by 'namep()'.
535020         //
535021         return (-1);
535022     }
535023     //
535024     // Return calling 'execve()'
535025     //
535026     return (execve (command, argv, environ)); // [1]
535027 }
535028 //

```

```

5350029 //
5350030 // The variable 'environ' is declared as
5350031 // 'char **environ' and is
5350032 // included from <unistd.h>.
5350033 //

```

## 95.30.16 lib/unistd/fchdir.c

&lt;

Si veda la sezione 87.6.

```

5360001 #include <unistd.h>
5360002 #include <errno.h>
5360003 //-----
5360004 int
5360005 fchdir (int fdn)
5360006 {
5360007 //
5360008 // os32 requires to keep track of the path for the
5360009 // current working
5360010 // directory. The standard function 'fchdir()' is
5360011 // not applicable.
5360012 //
5360013 errset (E_NOT_IMPLEMENTED);
5360014 return (-1);
5360015 }

```

## 95.30.17 lib/unistd/fchown.c

&lt;

Si veda la sezione 87.8.

```

5370001 #include <unistd.h>
5370002 #include <string.h>
5370003 #include <sys/os32.h>
5370004 #include <errno.h>
5370005 #include <limits.h>
5370006 //-----
5370007 int
5370008 fchown (int fdn, uid_t uid, gid_t gid)
5370009 {
5370010     sysmsg_fchown_t msg;
5370011 //
5370012     msg.fdn = fdn;
5370013     msg.uid = uid;
5370014     msg.gid = gid;
5370015 //
5370016     sys (SYS_FCHOWN, &msg, (sizeof msg));
5370017 //
5370018     errno = msg.errno;
5370019     errln = msg.errln;
5370020     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5370021     return (msg.ret);
5370022 }

```

## 95.30.18 lib/unistd/fork.c

&lt;

Si veda la sezione 87.19.

```

5380001 #include <unistd.h>
5380002 #include <sys/types.h>
5380003 #include <sys/os32.h>
5380004 #include <errno.h>
5380005 #include <string.h>
5380006 //-----
5380007 pid_t
5380008 fork (void)
5380009 {
5380010     sysmsg_fork_t msg;
5380011 //
5380012     // Set the return value for the child process.
5380013 //
5380014     msg.ret = 0;
5380015 //
5380016     // Do the system call.
5380017 //
5380018     sys (SYS_FORK, &msg, (sizeof msg));
5380019 //
5380020     // If the system call has successfully generated a
5380021     // copy of
5380022     // the original process, the following code is
5380023     // executed from
5380024     // the parent and the child. But the child has the
5380025     // 'msg'
5380026     // structure untouched, while the parent has, at
5380027     // least, the
5380028     // pid number inside 'msg.ret'.
5380029     // If the system call fails, there is no child, and
5380030     // the

```

```

5380031 // parent finds the return value equal to -1, with
5380032 // an
5380033 // error number.
5380034 //
5380035     errno = msg.errno;
5380036     errln = msg.errln;
5380037     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5380038     return (msg.ret);
5380039 }

```

## 95.30.19 lib/unistd/getcwd.c

&lt;

Si veda la sezione 87.21.

```

5390001 #include <unistd.h>
5390002 #include <sys/types.h>
5390003 #include <sys/os32.h>
5390004 #include <errno.h>
5390005 #include <stddef.h>
5390006 #include <string.h>
5390007 //-----
5390008 char *
5390009 getcwd (char *buffer, size_t size)
5390010 {
5390011     sysmsg_uarea_t msg;
5390012 //
5390013     // Check arguments: the buffer must be given.
5390014 //
5390015     if (buffer == NULL)
5390016     {
5390017         errset (EINVAL);
5390018         return (NULL);
5390019     }
5390020 //
5390021     msg.path_cwd = buffer;
5390022     msg.path_cwd_size = size;
5390023 //
5390024     // Set the last buffer element to zero, for later
5390025     // verification.
5390026 //
5390027     buffer[size - 1] = 0;
5390028 //
5390029     // Just get the user area data.
5390030 //
5390031     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5390032 //
5390033     // Check that the path is still correctly
5390034     // terminated. If it isn't,
5390035     // the path is longer than the buffer size, because
5390036     // the last null
5390037     // character was overwritten.
5390038 //
5390039     if (buffer[size - 1] != 0)
5390040     {
5390041         errset (ERANGE);
5390042         return (NULL);
5390043     }
5390044 //
5390045     // Everything is fine.
5390046 //
5390047     return (buffer);
5390048 }

```

## 95.30.20 lib/unistd/getegid.c

&lt;

Si veda la sezione 87.22.

```

5400001 #include <unistd.h>
5400002 #include <sys/types.h>
5400003 #include <sys/os32.h>
5400004 #include <errno.h>
5400005 //-----
5400006 gid_t
5400007 getegid (void)
5400008 {
5400009     sysmsg_uarea_t msg;
5400010     msg.path_cwd = NULL;
5400011     msg.path_cwd_size = 0;
5400012     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5400013     return (msg.egid);
5400014 }

```



```

5430134 //
5430135 // 'optind' is left untouched.
5430136 //
5430137 }
5430138 else
5430139 {
5430140 //
5430141 // The argument is found: 'optind'
5430142 // is to be
5430143 // incremented and 'o' is reset.
5430144 //
5430145 optarg = &argv[optind][o];
5430146 optind++;
5430147 o = 0;
5430148 }
5430149 //
5430150 // Return the option, or ':', or '?'.
5430151 //
5430152 return (opt);
5430153 }
5430154 else
5430155 {
5430156 //
5430157 // It should be an option: 'optstring[]'
5430158 // must be
5430159 // scanned.
5430160 //
5430161 opt = argv[optind][o];
5430162 //
5430163 for (s = 0, optopt = 0;
5430164      s < strlen (optstring); s++)
5430165 {
5430166 //
5430167 // If 'optstring[0]' is equal to ':',
5430168 // index 's' must
5430169 // start at 1.
5430170 //
5430171 if ((s == 0) && (optstring[0] == ':'))
5430172 {
5430173     continue;
5430174 }
5430175 //
5430176 if (opt == optstring[s])
5430177 {
5430178     //
5430179     if (optstring[s + 1] == ':')
5430180     {
5430181         //
5430182         // There is an argument.
5430183         //
5430184         flag_argument = 1;
5430185         break;
5430186     }
5430187     else
5430188     {
5430189         //
5430190         // There is no argument.
5430191         //
5430192         o++;
5430193         return (opt);
5430194     }
5430195 }
5430196 }
5430197 //
5430198 if (s >= strlen (optstring))
5430199 {
5430200 //
5430201 // The 'optstring' scan is concluded
5430202 // with no
5430203 // match.
5430204 //
5430205 o++;
5430206 optopt = opt;
5430207 return ('?');
5430208 }
5430209 //
5430210 // Otherwise the loop was broken.
5430211 //
5430212 }
5430213 }
5430214 //
5430215 // Check index 'o'.
5430216 //
5430217 if (o >= strlen (argv[optind]))
5430218 {
5430219     //
5430220     // There are no more options or there is no

```

```

5430221 // argument
5430222 // inside current 'argv[optind]' string.
5430223 // Index 'o' is
5430224 // reset before the next loop.
5430225 //
5430226 o = 0;
5430227 }
5430228 }
5430229 //
5430230 // No more elements inside 'argv' or loop broken:
5430231 // there might be a
5430232 // missing argument.
5430233 //
5430234 if (flag_argument)
5430235 {
5430236 //
5430237 // Missing option argument.
5430238 //
5430239 optarg = NULL;
5430240 //
5430241 if (optstring[0] == ':')
5430242 {
5430243     return (':');
5430244 }
5430245 else
5430246 {
5430247     getopt_no_argument (opt);
5430248     return ('?');
5430249 }
5430250 }
5430251 //
5430252 return (-1);
5430253 }
5430254 }
5430255 //-----
5430256 static void
5430257 getopt_no_argument (int opt)
5430258 {
5430259     if (opterr)
5430260     {
5430261         fprintf (stderr,
5430262                 "Missing argument for option '-%c'\n", opt);
5430263     }
5430264 }

```

## 95.30.24 lib/unistd/getpgrp.c

Si veda la sezione 87.25.

```

5440001 #include <unistd.h>
5440002 #include <sys/types.h>
5440003 #include <sys/os32.h>
5440004 #include <errno.h>
5440005 //-----
5440006 pid_t
5440007 getpgrp (void)
5440008 {
5440009     sysmsg_uarea_t msg;
5440010     msg.path_cwd = NULL;
5440011     msg.path_cwd_size = 0;
5440012     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5440013     return (msg.pgrp);
5440014 }

```

## 95.30.25 lib/unistd/getpid.c

Si veda la sezione 87.25.

```

5450001 #include <unistd.h>
5450002 #include <sys/types.h>
5450003 #include <sys/os32.h>
5450004 #include <errno.h>
5450005 //-----
5450006 pid_t
5450007 getpid (void)
5450008 {
5450009     sysmsg_uarea_t msg;
5450010     msg.path_cwd = NULL;
5450011     msg.path_cwd_size = 0;
5450012     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5450013     return (msg.pid);
5450014 }

```



## 95.30.26 lib/unistd/getppid.c

« Si veda la sezione 87.25.

```

5460001 #include <unistd.h>
5460002 #include <sys/types.h>
5460003 #include <sys/os32.h>
5460004 #include <errno.h>
5460005 //-----
5460006 pid_t
5460007 getppid (void)
5460008 {
5460009     sysmsg_uarea_t msg;
5460010     msg.path_cwd = NULL;
5460011     msg.path_cwd_size = 0;
5460012     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5460013     return (msg.ppid);
5460014 }

```

## 95.30.27 lib/unistd/getuid.c

« Si veda la sezione 87.27.

```

5470001 #include <unistd.h>
5470002 #include <sys/types.h>
5470003 #include <sys/os32.h>
5470004 #include <errno.h>
5470005 //-----
5470006 uid_t
5470007 getuid (void)
5470008 {
5470009     sysmsg_uarea_t msg;
5470010     msg.path_cwd = NULL;
5470011     msg.path_cwd_size = 0;
5470012     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5470013     return (msg.uid);
5470014 }

```

## 95.30.28 lib/unistd/isatty.c

« Si veda la sezione 88.69.

```

5480001 #include <sys/stat.h>
5480002 #include <sys/os32.h>
5480003 #include <unistd.h>
5480004 #include <sys/types.h>
5480005 #include <errno.h>
5480006 //-----
5480007 int
5480008 isatty (int fdn)
5480009 {
5480010     struct stat file_status;
5480011     //
5480012     // Verify to have valid input data.
5480013     //
5480014     if (fdn < 0)
5480015     {
5480016         errset (EBADF);
5480017         return (0);
5480018     }
5480019     //
5480020     // Verify the standard input.
5480021     //
5480022     if (fstat (fdn, &file_status) == 0)
5480023     {
5480024         if (major (file_status.st_rdev) == DEV_CONSOLE_MAJOR)
5480025         {
5480026             return (1); // Meaning it is ok!
5480027         }
5480028         if (major (file_status.st_rdev) == DEV_TTY_MAJOR)
5480029         {
5480030             return (1); // Meaning it is ok!
5480031         }
5480032     }
5480033     else
5480034     {
5480035         errset (errno);
5480036         return (0);
5480037     }
5480038     //
5480039     // If here, it is not a terminal of any kind.
5480040     //
5480041     errset (EINVAL);
5480042     return (0);
5480043 }

```

## 95.30.29 lib/unistd/link.c

« Si veda la sezione 87.30.

```

5490001 #include <unistd.h>
5490002 #include <string.h>
5490003 #include <sys/os32.h>
5490004 #include <errno.h>
5490005 #include <limits.h>
5490006 //-----
5490007 int
5490008 link (const char *path_old, const char *path_new)
5490009 {
5490010     sysmsg_link_t msg;
5490011     //
5490012     msg.path_old = path_old;
5490013     msg.path_new = path_new;
5490014     //
5490015     sys (SYS_LINK, &msg, (sizeof msg));
5490016     //
5490017     errno = msg.errno;
5490018     errln = msg.errln;
5490019     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5490020     return (msg.ret);
5490021 }

```

## 95.30.30 lib/unistd/lseek.c

« Si veda la sezione 87.33.

```

5500001 #include <unistd.h>
5500002 #include <sys/types.h>
5500003 #include <sys/os32.h>
5500004 #include <errno.h>
5500005 #include <string.h>
5500006 //-----
5500007 off_t
5500008 lseek (int fdn, off_t offset, int whence)
5500009 {
5500010     sysmsg_lseek_t msg;
5500011     msg.fdn = fdn;
5500012     msg.offset = offset;
5500013     msg.whence = whence;
5500014     sys (SYS_LSEEK, &msg, (sizeof msg));
5500015     errno = msg.errno;
5500016     errln = msg.errln;
5500017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5500018     return (msg.ret);
5500019 }

```

## 95.30.31 lib/unistd/pipe.c

« Si veda la sezione 87.38.

```

5510001 #include <unistd.h>
5510002 #include <string.h>
5510003 #include <sys/os32.h>
5510004 #include <errno.h>
5510005 #include <limits.h>
5510006 //-----
5510007 int
5510008 pipe (int pipefd[2])
5510009 {
5510010     sysmsg_pipe_t msg;
5510011     //
5510012     if (pipefd == NULL)
5510013     {
5510014         errset (EINVAL);
5510015         return (-1);
5510016     }
5510017     //
5510018     sys (SYS_PIPE, &msg, (sizeof msg));
5510019     //
5510020     errno = msg.errno;
5510021     errln = msg.errln;
5510022     //
5510023     pipefd[0] = msg.pipefd[0];
5510024     pipefd[1] = msg.pipefd[1];
5510025     //
5510026     return (msg.ret);
5510027 }

```

« Si veda la sezione 87.39.

```

552001 #include <unistd.h>
552002 #include <sys/os32.h>
552003 #include <errno.h>
552004 #include <string.h>
552005 #include <stdio.h>
552006 #include <fcntl.h>
552007 -----
552008 ssize_t
552009 read (int fdn, void *buffer, size_t count)
552010 {
552011     sysmsg_read_t msg;
552012     //
552013     // Reduce size of read if necessary.
552014     //
552015     if (count > BUFSIZ)
552016     {
552017         count = BUFSIZ;
552018     }
552019     //
552020     // Fill the message.
552021     //
552022     msg.fdn = fdn;
552023     msg.buffer = buffer;
552024     msg.count = count;
552025     msg.fl_flags = 0; // Not necessary.
552026     msg.ret = 0;
552027     //
552028     // Repeat syscall, until something is received or
552029     // end of file is
552030     // reached.
552031     //
552032     while (1)
552033     {
552034         sys (SYS_READ, &msg, (sizeof msg));
552035         if (msg.ret == 0)
552036         {
552037             //
552038             // End of file.
552039             //
552040             break;
552041         }
552042         if (msg.ret < 0
552043             && (msg.errno == EAGAIN
552044                || msg.errno == EWOULDBLOCK))
552045         {
552046             //
552047             // No data at the moment.
552048             //
552049             if (msg.fl_flags & O_NONBLOCK)
552050             {
552051                 //
552052                 // Don't block.
552053                 //
552054                 break;
552055             }
552056             else
552057             {
552058                 //
552059                 // Keep trying.
552060                 //
552061                 continue;
552062             }
552063         }
552064         //
552065         // Otherwise, we have read something.
552066         //
552067         break;
552068     }
552069     //
552070     //
552071     //
552072     if (msg.ret < 0)
552073     {
552074         //
552075         // No valid read.
552076         //
552077         errno = msg.errno;
552078         errln = msg.errln;
552079         strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
552080         return (msg.ret);
552081     }
552082     //
552083     if (msg.ret > count)
552084     {
552085         //

```

```

552086         // A strange value was returned. Considering it
552087         // a read error.
552088         //
552089         errset (EIO); // I/O error.
552090         return (-1);
552091     }
552092     //
552093     // A valid read: return.
552094     //
552095     return (msg.ret);
552096 }

```

## 95.30.33 lib/unistd/rmdir.c

« Si veda la sezione 87.41.

```

553001 #include <unistd.h>
553002 #include <string.h>
553003 #include <sys/os32.h>
553004 #include <errno.h>
553005 #include <limits.h>
553006 -----
553007 int
553008 rmdir (const char *path)
553009 {
553010     sysmsg_stat_t msg_stat;
553011     sysmsg_unlink_t msg_unlink;
553012     //
553013     msg_stat.path = path;
553014     //
553015     sys (SYS_STAT, &msg_stat, (sizeof msg_stat));
553016     //
553017     if (msg_stat.ret != 0)
553018     {
553019         errno = msg_stat.errno;
553020         errln = msg_stat.errln;
553021         strncpy (errfn, msg_stat.errfn, PATH_MAX);
553022         return (msg_stat.ret);
553023     }
553024     //
553025     if (!S_ISDIR (msg_stat.stat.st_mode))
553026     {
553027         errset (ENOTDIR); // Not a directory.
553028         return (-1);
553029     }
553030     //
553031     msg_unlink.path = path;
553032     //
553033     sys (SYS_UNLINK, &msg_unlink, (sizeof msg_unlink));
553034     //
553035     errno = msg_unlink.errno;
553036     errln = msg_unlink.errln;
553037     strncpy (errfn, msg_unlink.errfn, PATH_MAX);
553038     return (msg_unlink.ret);
553039 }

```

## 95.30.34 lib/unistd/sbrk.c

« Si veda la sezione 87.5.

```

554001 #include <unistd.h>
554002 #include <string.h>
554003 #include <sys/os32.h>
554004 #include <errno.h>
554005 #include <limits.h>
554006 -----
554007 void *
554008 sbrk (intptr_t increment)
554009 {
554010     sysmsg_sbrk_t msg_sbrk;
554011     //
554012     msg_sbrk.increment = increment;
554013     //
554014     sys (SYS_SBRK, &msg_sbrk, (sizeof msg_sbrk));
554015     //
554016     errno = msg_sbrk.errno;
554017     errln = msg_sbrk.errln;
554018     strncpy (errfn, msg_sbrk.errfn, PATH_MAX);
554019     return (msg_sbrk.ret);
554020 }

```

## 95.30.35 lib/unistd/setegid.c

« Si veda la sezione 87.48.

```

3550001 #include <unistd.h>
3550002 #include <sys/types.h>
3550003 #include <sys/os32.h>
3550004 #include <errno.h>
3550005 #include <string.h>
3550006 //-----
3550007 int
3550008 setegid (gid_t gid)
3550009 {
3550010     sysmsg_setegid_t msg;
3550011     msg.ret = 0;
3550012     msg.errno = 0;
3550013     msg.egid = gid;
3550014     sys (SYS_SETEGID, &msg, (sizeof msg));
3550015     errno = msg.errno;
3550016     errln = msg.errln;
3550017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
3550018     return (msg.ret);
3550019 }

```

## 95.30.36 lib/unistd/seteuid.c

« Si veda la sezione 87.51.

```

3560001 #include <unistd.h>
3560002 #include <sys/types.h>
3560003 #include <sys/os32.h>
3560004 #include <errno.h>
3560005 #include <string.h>
3560006 //-----
3560007 int
3560008 seteuid (uid_t uid)
3560009 {
3560010     sysmsg_seteuid_t msg;
3560011     msg.ret = 0;
3560012     msg.errno = 0;
3560013     msg.euid = uid;
3560014     sys (SYS_SETEUID, &msg, (sizeof msg));
3560015     errno = msg.errno;
3560016     errln = msg.errln;
3560017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
3560018     return (msg.ret);
3560019 }

```

## 95.30.37 lib/unistd/setgid.c

« Si veda la sezione 87.48.

```

3570001 #include <unistd.h>
3570002 #include <sys/types.h>
3570003 #include <sys/os32.h>
3570004 #include <errno.h>
3570005 #include <string.h>
3570006 //-----
3570007 int
3570008 setgid (gid_t gid)
3570009 {
3570010     sysmsg_setgid_t msg;
3570011     msg.ret = 0;
3570012     msg.errno = 0;
3570013     msg.egid = gid;
3570014     sys (SYS_SETGID, &msg, (sizeof msg));
3570015     errno = msg.errno;
3570016     errln = msg.errln;
3570017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
3570018     return (msg.ret);
3570019 }

```

## 95.30.38 lib/unistd/setpgrp.c

« Si veda la sezione 87.50.

```

3580001 #include <unistd.h>
3580002 #include <sys/os32.h>
3580003 #include <stddef.h>
3580004 //-----
3580005 int
3580006 setpgrp (void)
3580007 {
3580008     sys (SYS_PGRP, NULL, (size_t) 0);
3580009     return (0);
3580010 }

```

## 95.30.39 lib/unistd/setuid.c

« Si veda la sezione 87.51.

```

5590001 #include <unistd.h>
5590002 #include <sys/types.h>
5590003 #include <sys/os32.h>
5590004 #include <errno.h>
5590005 #include <string.h>
5590006 //-----
5590007 int
5590008 setuid (uid_t uid)
5590009 {
5590010     sysmsg_setuid_t msg;
5590011     msg.ret = 0;
5590012     msg.errno = 0;
5590013     msg.euid = uid;
5590014     sys (SYS_SETUID, &msg, (sizeof msg));
5590015     errno = msg.errno;
5590016     errln = msg.errln;
5590017     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5590018     return (msg.ret);
5590019 }

```

## 95.30.40 lib/unistd/sleep.c

« Si veda la sezione 87.53.

```

5600001 #include <unistd.h>
5600002 #include <sys/types.h>
5600003 #include <sys/os32.h>
5600004 #include <errno.h>
5600005 #include <time.h>
5600006 //-----
5600007 unsigned int
5600008 sleep (unsigned int seconds)
5600009 {
5600010     sysmsg_sleep_t msg;
5600011     time_t start;
5600012     time_t end;
5600013     int slept;
5600014     //
5600015     if (seconds == 0)
5600016     {
5600017         return (0);
5600018     }
5600019     //
5600020     msg.events = WAKEUP_EVENT_TIMER;
5600021     msg.seconds = seconds;
5600022     sys (SYS_SLEEP, &msg, (sizeof msg));
5600023     start = msg.ret;
5600024     end = time (NULL);
5600025     slept = end - msg.ret;
5600026     //
5600027     if (slept < 0)
5600028     {
5600029         return (seconds);
5600030     }
5600031     else if (slept < seconds)
5600032     {
5600033         return (seconds - slept);
5600034     }
5600035     else
5600036     {
5600037         return (0);
5600038     }
5600039 }

```

## 95.30.41 lib/unistd/ttyname.c

« Si veda la sezione 88.133.

```

5610001 #include <sys/os32.h>
5610002 #include <sys/stat.h>
5610003 #include <unistd.h>
5610004 #include <sys/types.h>
5610005 #include <errno.h>
5610006 #include <limits.h>
5610007 //-----
5610008 char *
5610009 ttyname (int fdn)
5610010 {
5610011     dev_t dev_minor;
5610012     struct stat file_status;
5610013     static char name[PATH_MAX];
5610014     //
5610015     // Verify to have valid input data.
5610016     //

```

```

5610017 if (fdn < 0)
5610018 {
5610019     errset (EBADF);
5610020     return (NULL);
5610021 }
5610022 //
5610023 // Verify the file descriptor.
5610024 //
5610025 if (fstat (fdn, &file_status) == 0)
5610026 {
5610027     if (major (file_status.st_rdev) == DEV_CONSOLE_MAJOR)
5610028     {
5610029         dev_minor = minor (file_status.st_rdev);
5610030         //
5610031         // If minor is equal to 0xFF, it is
5610032         // '/dev/console'.
5610033         //
5610034         if (dev_minor < 0xFF)
5610035         {
5610036             sprintf (name, "/dev/console%i", dev_minor);
5610037         }
5610038         else
5610039         {
5610040             strcpy (name, "/dev/console");
5610041         }
5610042         return (name);
5610043     }
5610044     else if (file_status.st_rdev == DEV_TTY)
5610045     {
5610046         strcpy (name, "/dev/tty");
5610047         return (name);
5610048     }
5610049     else
5610050     {
5610051         errset (ENOTTY);
5610052         return (NULL);
5610053     }
5610054 }
5610055 else
5610056 {
5610057     errset (errno);
5610058     return (NULL);
5610059 }
5610060 }

```

## 95.30.42 lib/unistd/unlink.c

Si veda la sezione 87.62.

```

5620001 #include <unistd.h>
5620002 #include <string.h>
5620003 #include <sys/os32.h>
5620004 #include <errno.h>
5620005 #include <limits.h>
5620006 //-----
5620007 int
5620008 unlink (const char *path)
5620009 {
5620010     sysmsg_unlink_t msg;
5620011     //
5620012     msg.path = path;
5620013     //
5620014     sys (SYS_UNLINK, &msg, (sizeof msg));
5620015     //
5620016     errno = msg.errno;
5620017     errln = msg.errln;
5620018     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5620019     return (msg.ret);
5620020 }

```

## 95.30.43 lib/unistd/write.c

Si veda la sezione 87.64.

```

5630001 #include <unistd.h>
5630002 #include <sys/os32.h>
5630003 #include <errno.h>
5630004 #include <string.h>
5630005 #include <stdio.h>
5630006 //-----
5630007 ssize_t
5630008 write (int fdn, const void *buffer, size_t count)
5630009 {
5630010     sysmsg_write_t msg;
5630011     //
5630012     // Reduce size of write if necessary.
5630013     //

```

```

5600014 if (count > BUFSIZ)
5600015 {
5600016     count = BUFSIZ;
5600017 }
5600018 //
5600019 // Fill the message.
5600020 //
5600021 msg.fdn = fdn;
5600022 msg.buffer = buffer;
5600023 msg.count = count;
5600024 //
5600025 // Syscall.
5600026 //
5600027 sys (SYS_WRITE, &msg, (sizeof msg));
5600028 //
5600029 // Check result and return.
5600030 //
5600031 if (msg.ret < 0)
5600032 {
5600033     //
5600034     // No valid write.
5600035     //
5600036     errno = msg.errno;
5600037     errln = msg.errln;
5600038     strncpy (errfn, msg.errfn, PATH_MAX);
5600039     return (msg.ret);
5600040 }
5600041 //
5600042 if (msg.ret > count)
5600043 {
5600044     //
5600045     // A strange value was returned. Considering it
5600046     // a read error.
5600047     //
5600048     errset (EIO); // I/O error.
5600049     return (-1);
5600050 }
5600051 //
5600052 // A valid write return.
5600053 //
5600054 return (msg.ret);
5600055 }

```

## 95.31 os32: «lib/utime.h»

Si veda la sezione 91.3.

```

5640001 #ifndef _UTIME_H
5640002 #define _UTIME_H 1
5640003 //-----
5640004 #include <restrict.h>
5640005 #include <sys/types.h> // time_t
5640006 //-----
5640007 struct utimbuf
5640008 {
5640009     time_t actime;
5640010     time_t modtime;
5640011 };
5640012 //-----
5640013 int utime (const char *path, const struct utimbuf *times);
5640014 //-----
5640015 #endif
5640016

```

## 95.31.1 lib/utime/utime.c ..... 935

## 95.31.1 lib/utime/utime.c

Si veda la sezione 91.3.

```

5650001 #include <utime.h>
5650002 #include <errno.h>
5650003 //-----
5650004 int
5650005 utime (const char *path, const struct utimbuf *times)
5650006 {
5650007     //
5650008     // Currently not implemented.
5650009     //
5650010     return (0);
5650011 }

```

## Sorgenti delle applicazioni

96.1	os32: directory «applic/»	938
96.1.1	applic/MAKEDEV.c	938
96.1.2	applic/aaa.c	940
96.1.3	applic/allocated.c	940
96.1.4	applic/arp.c	941
96.1.5	applic/bbb.c	942
96.1.6	applic/cat.c	942
96.1.7	applic/ccc.c	943
96.1.8	applic/chgrp.c	944
96.1.9	applic/chmod.c	945
96.1.10	applic/chown.c	946
96.1.11	applic/cp.c	947
96.1.12	applic/crt0.mer.s	949
96.1.13	applic/crt0.sep.s	951
96.1.14	applic/date.c	953
96.1.15	applic/ed.c	955
96.1.16	applic/getty.c	972
96.1.17	applic/http.c	973
96.1.18	applic/init.c	980
96.1.19	applic/ipconfig.c	983
96.1.20	applic/kill.c	984
96.1.21	applic/ln.c	987
96.1.22	applic/login.c	989
96.1.23	applic/ls.c	991
96.1.24	applic/man.c	995
96.1.25	applic/mkdir.c	999
96.1.26	applic/mmcheck.c	1002
96.1.27	applic/more.c	1004
96.1.28	applic/mount.c	1007
96.1.29	applic/nc.c	1008
96.1.30	applic/ping.c	1012
96.1.31	applic/ps.c	1015
96.1.32	applic/rm.c	1018
96.1.33	applic/rmdir.c	1019
96.1.34	applic/route.c	1020
96.1.35	applic/shell.c	1021
96.1.36	applic/t_fcntl.c	1024
96.1.37	applic/t_fifo.c	1024
96.1.38	applic/t_grp.c	1026
96.1.39	applic/t_nc.c	1026
96.1.40	applic/t_ping2.c	1030
96.1.41	applic/t_pipe.c	1031
96.1.42	applic/t_read.c	1032
96.1.43	applic/t_ret.c	1033
96.1.44	applic/t_rx_udp.c	1033
96.1.45	applic/t_scr.c	1034
96.1.46	applic/t_setjmp.c	1035
96.1.47	applic/t_sig.c	1035
96.1.48	applic/t_sig2.c	1036
96.1.49	applic/t_tx_tcp.c	1037
96.1.50	applic/t_tx_udp.c	1038
96.1.51	applic/touch.c	1039
96.1.52	applic/tty.c	1041
96.1.53	applic/umount.c	1041
96.1.54	applic/yes.c	1042

## 96.1 os32: directory «applic/»

## 96.1.1 applic/MAKEDEV.c

Si veda la sezione 92.6.

```

560001 #include <unistd.h>
560002 #include <stdlib.h>
560003 #include <sys/stat.h>
560004 #include <fcntl.h>
560005 #include <kernel/dev.h>
560006 #include <stdio.h>
560007 //-----
560008 int
560009 main (void)
560010 {
560011     int status;
560012     //
560013     status =
560014         mknod ("mem", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560015             (dev_t) DEV_MEM);
560016     if (status)
560017         perror (NULL);
560018     status =
560019         mknod ("null", (mode_t) (S_IFCHR | 0666),
560020             (dev_t) DEV_NULL);
560021     if (status)
560022         perror (NULL);
560023     status =
560024         mknod ("port", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560025             (dev_t) DEV_PORT);
560026     if (status)
560027         perror (NULL);
560028     status =
560029         mknod ("zero", (mode_t) (S_IFCHR | 0666),
560030             (dev_t) DEV_ZERO);
560031     if (status)
560032         perror (NULL);
560033     status =
560034         mknod ("tty", (mode_t) (S_IFCHR | 0666),
560035             (dev_t) DEV_TTY);
560036     if (status)
560037         perror (NULL);
560038     status = mknod ("kmem_ps", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560039                 (dev_t) DEV_KMEM_PS);
560040     if (status)
560041         perror (NULL);
560042     status =
560043         mknod ("kmem_mmp", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560044             (dev_t) DEV_KMEM_MMP);
560045     if (status)
560046         perror (NULL);
560047     status = mknod ("kmem_sb", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560048                 (dev_t) DEV_KMEM_SB);
560049     if (status)
560050         perror (NULL);
560051     status =
560052         mknod ("kmem_inode", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560053             (dev_t) DEV_KMEM_INODE);
560054     if (status)
560055         perror (NULL);
560056     status =
560057         mknod ("kmem_file", (mode_t) (S_IFCHR | 0444),
560058             (dev_t) DEV_KMEM_FILE);
560059     if (status)
560060         perror (NULL);
560061     status = mknod ("console", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560062                 (dev_t) DEV_CONSOLE);
560063     if (status)
560064         perror (NULL);
560065     status =
560066         mknod ("console0", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560067             (dev_t) DEV_CONSOLE0);
560068     if (status)
560069         perror (NULL);
560070     status =
560071         mknod ("console1", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560072             (dev_t) DEV_CONSOLE1);
560073     if (status)
560074         perror (NULL);
560075     status =
560076         mknod ("console2", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560077             (dev_t) DEV_CONSOLE2);
560078     if (status)
560079         perror (NULL);
560080     status =
560081         mknod ("console3", (mode_t) (S_IFCHR | 0644),
560082             (dev_t) DEV_CONSOLE3);

```

```

560083     if (status)
560084         perror (NULL);
560085
560086     status =
560087         mknod ("dm0", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560088             (dev_t) DEV_DM0);
560089     if (status)
560090         perror (NULL);
560091     status =
560092         mknod ("dm01", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560093             (dev_t) DEV_DM01);
560094     if (status)
560095         perror (NULL);
560096     status =
560097         mknod ("dm02", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560098             (dev_t) DEV_DM02);
560099     if (status)
560100         perror (NULL);
560101     status =
560102         mknod ("dm03", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560103             (dev_t) DEV_DM03);
560104     if (status)
560105         perror (NULL);
560106     status =
560107         mknod ("dm04", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560108             (dev_t) DEV_DM04);
560109     if (status)
560110         perror (NULL);
560111     status =
560112         mknod ("dm10", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560113             (dev_t) DEV_DM10);
560114     if (status)
560115         perror (NULL);
560116     status =
560117         mknod ("dm11", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560118             (dev_t) DEV_DM11);
560119     if (status)
560120         perror (NULL);
560121     status =
560122         mknod ("dm12", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560123             (dev_t) DEV_DM12);
560124     if (status)
560125         perror (NULL);
560126     status =
560127         mknod ("dm13", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560128             (dev_t) DEV_DM13);
560129     if (status)
560130         perror (NULL);
560131     status =
560132         mknod ("dm14", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560133             (dev_t) DEV_DM14);
560134     if (status)
560135         perror (NULL);
560136     status =
560137         mknod ("dm20", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560138             (dev_t) DEV_DM20);
560139     if (status)
560140         perror (NULL);
560141     status =
560142         mknod ("dm21", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560143             (dev_t) DEV_DM21);
560144     if (status)
560145         perror (NULL);
560146     status =
560147         mknod ("dm22", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560148             (dev_t) DEV_DM22);
560149     if (status)
560150         perror (NULL);
560151     status =
560152         mknod ("dm23", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560153             (dev_t) DEV_DM23);
560154     if (status)
560155         perror (NULL);
560156     status =
560157         mknod ("dm24", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560158             (dev_t) DEV_DM24);
560159     if (status)
560160         perror (NULL);
560161     status =
560162         mknod ("dm30", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560163             (dev_t) DEV_DM30);
560164     if (status)
560165         perror (NULL);
560166     status =
560167         mknod ("dm31", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
560168             (dev_t) DEV_DM31);
560169     if (status)

```

```

5600170     perror (NULL);
5600171     status =
5600172     mknod ("dm32", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
5600173           (dev_t) DEV_DM32);
5600174     if (status)
5600175         perror (NULL);
5600176     status =
5600177     mknod ("dm33", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
5600178           (dev_t) DEV_DM33);
5600179     if (status)
5600180         perror (NULL);
5600181     status =
5600182     mknod ("dm34", (mode_t) (S_IFBLK | 0644),
5600183           (dev_t) DEV_DM34);
5600184     if (status)
5600185         perror (NULL);
5600186     //
5600187     return (0);
5600188 }

```

## 96.1.2 applic/aaa.c

«

Si veda la sezione 86.1.

```

5670001 #include <unistd.h>
5670002 #include <stdio.h>
5670003 //-----
5670004 int
5670005 main (void)
5670006 {
5670007     unsigned int count;
5670008     for (count = 0; count < 60; count++)
5670009     {
5670010         printf ("a");
5670011         sleep (1);
5670012     }
5670013     return (8);
5670014 }

```

## 96.1.3 applic/allocated.c

«

Si veda la sezione 86.2.

```

5680001 #include <sys/os32.h>
5680002 #include <kernel/memory.h>
5680003 #include <unistd.h>
5680004 #include <stdio.h>
5680005 #include <fcntl.h>
5680006 #include <unistd.h>
5680007 #include <stdlib.h>
5680008 //-----
5680009 uint32_t mb_table[MEM_MAX_BLOCKS / 32]; // Memory
5680010                                         // blocks map.
5680011 unsigned int mb_max = MEM_MAX_BLOCKS; // Memory
5680012                                         // blocks max.
5680013 //-----
5680014 int
5680015 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5680016 {
5680017     unsigned int block;
5680018     unsigned int blocks = MEM_MAX_BLOCKS;
5680019     int i;
5680020     int j;
5680021     uint32_t mask;
5680022     unsigned int start = 0;
5680023     unsigned int stop = 0;
5680024     unsigned int status = 0;
5680025     int fd;
5680026     ssize_t size_read;
5680027     char *buffer = (char *) mb_table;
5680028     //
5680029     fd = open ("/dev/kmem_map", O_RDONLY);
5680030     if (fd < 0)
5680031     {
5680032         printf ("[%s] Cannot open \"/dev/kmem_map\" ",
5680033               argv[0]);
5680034         perror (NULL);
5680035         return (0);
5680036     }
5680037     //
5680038     lseek (fd, (off_t) 0, SEEK_SET);
5680039     for (i = 0; i < (MEM_MAX_BLOCKS / 8); i += size_read)
5680040     {
5680041         size_read = read (fd, &buffer[i], BUFSIZ);
5680042         if (size_read < 0)
5680043         {
5680044             printf

```

```

5680045         ("[%s] Cannot read "
5680046          "\"/dev/kmem_map\" %i %i ",
5680047          argv[0], size_read, sizeof (mb_table));
5680048         perror (NULL);
5680049         return (0);
5680050     }
5680051 }
5680052 //
5680053 printf ("Hex mem map, blocks of %x:", MEM_BLOCK_SIZE);
5680054 //
5680055 for (block = 0; block < blocks; block++)
5680056 {
5680057     i = block / 32;
5680058     j = block % 32;
5680059     mask = 0x80000000 >> j;
5680060     if (mb_table[i] & mask)
5680061     {
5680062         //
5680063         // Allocated block
5680064         //
5680065         if (status == 0)
5680066         {
5680067             status = 1;
5680068             start = block;
5680069         }
5680070     }
5680071     else
5680072     {
5680073         //
5680074         // Not allocated block.
5680075         //
5680076         if (status == 1)
5680077         {
5680078             status = 0;
5680079             stop = block;
5680080         }
5680081     }
5680082     //
5680083     //
5680084     //
5680085     if (stop > 0)
5680086     {
5680087         printf (" %x-%x", start, stop);
5680088         start = 0;
5680089         stop = 0;
5680090     }
5680091 }
5680092 printf ("\n");
5680093 //
5680094 return (0);
5680095 }

```

## 96.1.4 applic/arp.c

Si veda la sezione 92.1.

»

```

5690001 #include <sys/os32.h>
5690002 #include <kernel/net/arp.h>
5690003 #include <unistd.h>
5690004 #include <stdio.h>
5690005 #include <fcntl.h>
5690006 #include <unistd.h>
5690007 #include <stdlib.h>
5690008 #include <time.h>
5690009 //-----
5690010 int
5690011 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5690012 {
5690013     int fd;
5690014     ssize_t size_read;
5690015     char buffer[sizeof (arp_t)];
5690016     int a;
5690017     arp_t *arp_table_item;
5690018     //
5690019     // All options are ignored.
5690020     //
5690021     // Open '/dev/kmem_arp', to get the ARP table.
5690022     //
5690023     fd = open ("/dev/kmem_arp", O_RDONLY);
5690024     if (fd < 0)
5690025     {
5690026         printf ("[%s] Cannot open \"/dev/kmem_arp\" ",
5690027               argv[0]);
5690028         perror (NULL);
5690029         exit (0);
5690030     }
5690031     //

```

```

5690032 // Scan ARP items and then print body.
5690033 //
5690034 for (a = 0; a < ARP_MAX_ITEMS; a++)
5690035 {
5690036     lseek (fd, (off_t) a, SEEK_SET);
5690037     size_read = read (fd, buffer, sizeof (arp_t));
5690038     if (size_read < sizeof (arp_t))
5690039     {
5690040         printf
5690041             ("[%s] Cannot read "
5690042              "\"/dev/kmem_arp\" item %i ", argv[0], a);
5690043         perror (NULL);
5690044         continue;
5690045     }
5690046     arp_table_item = (arp_t *) buffer;
5690047     if (arp_table_item->time > 0)
5690048     {
5690049         printf ("%i.%i.%i.%i ",
5690050                arp_table_item->ip >> 24 & 0x000000FF,
5690051                arp_table_item->ip >> 16 & 0x000000FF,
5690052                arp_table_item->ip >> 8 & 0x000000FF,
5690053                arp_table_item->ip >> 0 & 0x000000FF);
5690054         //
5690055         printf ("%02x:%02x:%02x:%02x:%02x:%02x  ",
5690056                arp_table_item->mac[0],
5690057                arp_table_item->mac[1],
5690058                arp_table_item->mac[2],
5690059                arp_table_item->mac[3],
5690060                arp_table_item->mac[4],
5690061                arp_table_item->mac[5]);
5690062         //
5690063         printf ("%3us\n",
5690064                 (unsigned int) (time (NULL) -
5690065                                arp_table_item->time));
5690066     }
5690067 }
5690068 close (fd);
5690069 return (0);
5690070 }

```

### 96.1.5 applic/bbb.c

«

Si veda la sezione 86.1.

```

5700001 #include <unistd.h>
5700002 #include <stdio.h>
5700003 #include <stdlib.h>
5700004 //-----
5700005 int
5700006 main (void)
5700007 {
5700008     unsigned int count;
5700009     for (count = 0; count < 30; count++)
5700010     {
5700011         printf ("b");
5700012         sleep (2);
5700013     }
5700014     exit (0);
5700015     return (0);
5700016 }

```

### 96.1.6 applic/cat.c

«

Si veda la sezione 86.4.

```

5710001 #include <fcntl.h>
5710002 #include <sys/stat.h>
5710003 #include <stddef.h>
5710004 #include <unistd.h>
5710005 #include <stdio.h>
5710006 #include <stdlib.h>
5710007 #include <errno.h>
5710008 //-----
5710009 static void cat_file_descriptor (int fd);
5710010 //-----
5710011 int
5710012 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5710013 {
5710014     int i;
5710015     int fd;
5710016     struct stat file_status;
5710017     //
5710018     // Check if the input comes from standard input.
5710019     //
5710020     if (argc < 2)
5710021     {
5710022         cat_file_descriptor (STDIN_FILENO);

```

```

5710023         exit (0);
5710024     }
5710025     //
5710026     // There is at least an argument: scan them.
5710027     //
5710028     for (i = 1; i < argc; i++)
5710029     {
5710030         //
5710031         // Verify if the file exists.
5710032         //
5710033         if (stat (argv[i], &file_status) != 0)
5710034         {
5710035             fprintf (stderr,
5710036                     "File \"%s\" does not exist!\n",
5710037                     argv[i]);
5710038             continue;
5710039         }
5710040         //
5710041         // File exists: check the file type.
5710042         //
5710043         if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5710044         {
5710045             fprintf (stderr, "Cannot \"cat\" "
5710046                     "\"%s\": it is a directory!\n", argv[i]);
5710047             continue;
5710048         }
5710049         //
5710050         // File exists and can be "cat"ed.
5710051         //
5710052         fd = open (argv[i], O_RDONLY);
5710053         if (fd >= 0)
5710054         {
5710055             cat_file_descriptor (fd);
5710056             close (fd);
5710057         }
5710058         else
5710059         {
5710060             perror (NULL);
5710061             exit (1);
5710062         }
5710063     }
5710064     return (0);
5710065 }
5710066 //-----
5710067 //-----
5710068 static void
5710069 cat_file_descriptor (int fd)
5710070 {
5710071     ssize_t count;
5710072     char buffer[BUFSIZ];
5710073
5710074     for (;;)
5710075     {
5710076         count = read (fd, buffer, (size_t) BUFSIZ);
5710077         if (count > 0)
5710078         {
5710079             write (STDOUT_FILENO, buffer, (size_t) count);
5710080         }
5710081         else
5710082         {
5710083             break;
5710084         }
5710085     }
5710086 }

```

### 96.1.7 applic/coc.c

«

Si veda la sezione 86.1.

```

5720001 #include <unistd.h>
5720002 #include <stdlib.h>
5720003 #include <signal.h>
5720004 //-----
5720005 int
5720006 main (void)
5720007 {
5720008     pid_t pid;
5720009     //-----
5720010     pid = fork ();
5720011     if (pid == 0)
5720012     {
5720013         setuid ((uid_t) 10);
5720014         execve ("/bin/aaa", NULL, NULL);
5720015         exit (0);
5720016     }
5720017     //-----
5720018     pid = fork ();

```



```

5720019   if (pid == 0)
5720020   {
5720021       setuid ((uid_t) 11);
5720022       execve ("/bin/bbb", NULL, NULL);
5720023       exit (0);
5720024   }
5720025   // -----
5720026   while (1)
5720027   {
5720028       ; // Just loop, to consume CPU time: it must be
5720029       // killed manually.
5720030   }
5720031   return (0);
5720032 }

```

## 96.1.8 applic/chgrp.c

« Si veda la sezione 86.6.

```

5730001 #include <unistd.h>
5730002 #include <stdlib.h>
5730003 #include <sys/stat.h>
5730004 #include <sys/types.h>
5730005 #include <fcntl.h>
5730006 #include <errno.h>
5730007 #include <stdio.h>
5730008 #include <ctype.h>
5730009 #include <grp.h>
5730010 // -----
5730011 static void usage (void);
5730012 // -----
5730013 int
5730014 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5730015 {
5730016     char *group;
5730017     int gid;
5730018     struct group *grs;
5730019     struct stat file_status;
5730020     int a; // Argument index.
5730021     int status;
5730022     //
5730023     //
5730024     //
5730025     if (argc < 3)
5730026     {
5730027         usage ();
5730028         return (1);
5730029     }
5730030     //
5730031     // Get group id number.
5730032     //
5730033     group = argv[1];
5730034     if (isdigit (*group))
5730035     {
5730036         gid = atoi (group);
5730037     }
5730038     else
5730039     {
5730040         grs = getgrnam (group);
5730041         if (grs == NULL)
5730042         {
5730043             fprintf (stderr, "Unknown group \"%s\"\n",
5730044                     group);
5730045             return (2);
5730046         }
5730047         gid = grs->gr_gid;
5730048     }
5730049     //
5730050     // Now we have the group id. Start scanning file
5730051     // names.
5730052     //
5730053     for (a = 2; a < argc; a++)
5730054     {
5730055         //
5730056         // Verify if the file exists, through the return
5730057         // value of
5730058         // 'stat()'. No other checks are made.
5730059         //
5730060         if (stat (argv[a], &file_status) == 0)
5730061         {
5730062             //
5730063             // Try to change ownership.
5730064             //
5730065             status = chown (argv[a], file_status.st_uid, gid);
5730066             if (status != 0)
5730067             {
5730068                 perror (NULL);

```

```

5730069         return (3);
5730070     }
5730071   }
5730072   else
5730073   {
5730074       fprintf (stderr,
5730075               "File \"%s\" does not exist!\n",
5730076               argv[a]);
5730077       continue;
5730078   }
5730079   }
5730080   //
5730081   // All done.
5730082   //
5730083   return (0);
5730084 }
5730085 // -----
5730086 static void
5730087 usage (void)
5730088 {
5730089     fprintf (stderr, "Usage:  chown GROUP|UID FILE...\n");
5730090     fprintf (stderr, "Example: chown group my_file\n");
5730091 }

```

## 96.1.9 applic/chmod.c

« Si veda la sezione 86.7.

```

5740001 #include <unistd.h>
5740002 #include <stdlib.h>
5740003 #include <sys/stat.h>
5740004 #include <sys/types.h>
5740005 #include <fcntl.h>
5740006 #include <errno.h>
5740007 #include <signal.h>
5740008 #include <stdio.h>
5740009 #include <sys/wait.h>
5740010 #include <stdio.h>
5740011 #include <string.h>
5740012 #include <limits.h>
5740013 #include <sys/os32.h>
5740014 // -----
5740015 static void usage (void);
5740016 // -----
5740017 int
5740018 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5740019 {
5740020     int status;
5740021     mode_t mode;
5740022     char *m; // Pointer inside the octal mode
5740023     // string.
5740024     int digit;
5740025     int a; // Argument index.
5740026     //
5740027     //
5740028     //
5740029     if (argc < 3)
5740030     {
5740031         usage ();
5740032         return (1);
5740033     }
5740034     //
5740035     // Get mode: must be the first argument.
5740036     //
5740037     for (m = argv[1]; *m != 0; m++)
5740038     {
5740039         digit = (*m - '0');
5740040         if (digit < 0 || digit > 7)
5740041         {
5740042             usage ();
5740043             return (2);
5740044         }
5740045         mode = mode * 8 + digit;
5740046     }
5740047     //
5740048     // System call for all the remaining arguments.
5740049     //
5740050     for (a = 2; a < argc; a++)
5740051     {
5740052         status = chmod (argv[a], mode);
5740053         if (status != 0)
5740054         {
5740055             perror (argv[a]);
5740056             return (3);
5740057         }
5740058     }

```

```

5740059 //
5740060 // All done.
5740061 //
5740062 return (0);
5740063 }
5740064
5740065 //-----
5740066 static void
5740067 usage (void)
5740068 {
5740069     fprintf (stderr, "Usage:  chmod OCTAL_MODE FILE...\n");
5740070     fprintf (stderr, "Example: chmod 0640 my_file\n");
5740071 }

```

### 96.1.10 applic/chown.c

« Si veda la sezione 86.8.

```

5750001 #include <unistd.h>
5750002 #include <stdlib.h>
5750003 #include <sys/stat.h>
5750004 #include <sys/types.h>
5750005 #include <fcntl.h>
5750006 #include <errno.h>
5750007 #include <stdio.h>
5750008 #include <ctype.h>
5750009 #include <pwd.h>
5750010 //-----
5750011 static void usage (void);
5750012 //-----
5750013 int
5750014 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5750015 {
5750016     char *user;
5750017     int uid;
5750018     struct passwd *pws;
5750019     struct stat file_status;
5750020     int a; // Argument index.
5750021     int status;
5750022     //
5750023     //
5750024     //
5750025     if (argc < 3)
5750026     {
5750027         usage ();
5750028         return (1);
5750029     }
5750030     //
5750031     // Get user id number.
5750032     //
5750033     user = argv[1];
5750034     if (isdigit (*user))
5750035     {
5750036         uid = atoi (user);
5750037     }
5750038     else
5750039     {
5750040         pws = getpwnam (user);
5750041         if (pws == NULL)
5750042         {
5750043             fprintf (stderr, "Unknown user \"%s\"\n", user);
5750044             return (2);
5750045         }
5750046         uid = pws->pw_uid;
5750047     }
5750048     //
5750049     // Now we have the user id. Start scanning file
5750050     // names.
5750051     //
5750052     for (a = 2; a < argc; a++)
5750053     {
5750054         //
5750055         // Verify if the file exists, through the return
5750056         // value of
5750057         // 'stat()'. No other checks are made.
5750058         //
5750059         if (stat (argv[a], &file_status) == 0)
5750060         {
5750061             //
5750062             // Try to change ownership.
5750063             //
5750064             status = chown (argv[a], uid, file_status.st_gid);
5750065             if (status != 0)
5750066             {
5750067                 perror (NULL);
5750068                 return (3);
5750069             }

```

```

5750070     }
5750071     else
5750072     {
5750073         fprintf (stderr,
5750074             "File \"%s\" does not exist!\n",
5750075             argv[a]);
5750076         continue;
5750077     }
5750078 }
5750079 //
5750080 // All done.
5750081 //
5750082 return (0);
5750083 }
5750084
5750085 //-----
5750086 static void
5750087 usage (void)
5750088 {
5750089     fprintf (stderr, "Usage:  chown USER|UID FILE...\n");
5750090     fprintf (stderr, "Example: chown user my_file\n");
5750091 }

```

### 96.1.11 applic/cp.c

« Si veda la sezione 86.9.

```

5760001 #include <sys/os32.h>
5760002 #include <sys/stat.h>
5760003 #include <sys/types.h>
5760004 #include <unistd.h>
5760005 #include <stdlib.h>
5760006 #include <fcntl.h>
5760007 #include <errno.h>
5760008 #include <signal.h>
5760009 #include <stdio.h>
5760010 #include <string.h>
5760011 #include <limits.h>
5760012 #include <libgen.h>
5760013 //-----
5760014 static void usage (void);
5760015 //-----
5760016 int
5760017 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5760018 {
5760019     char *source;
5760020     char *destination;
5760021     char *destination_full;
5760022     struct stat file_status;
5760023     int dest_is_a_dir = 0;
5760024     int a; // Argument index.
5760025     char path[PATH_MAX];
5760026     int fd_source = -1;
5760027     int fd_destination = -1;
5760028     char buffer_in[BUFSIZ];
5760029     char *buffer_out;
5760030     ssize_t count_in; // Read counter.
5760031     ssize_t count_out; // Write counter.
5760032     //
5760033     // There must be at least two arguments, plus the
5760034     // program name.
5760035     //
5760036     if (argc < 3)
5760037     {
5760038         usage ();
5760039         return (1);
5760040     }
5760041     //
5760042     // Select the last argument as the destination.
5760043     //
5760044     destination = argv[argc - 1];
5760045     //
5760046     // Check if it is a directory and save it in a flag.
5760047     //
5760048     if (stat (destination, &file_status) == 0)
5760049     {
5760050         if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5760051         {
5760052             dest_is_a_dir = 1;
5760053         }
5760054     }
5760055     //
5760056     // If there are more than two arguments, verify that
5760057     // the last
5760058     // one is a directory.
5760059     //
5760060     if (argc > 3)

```

```

5760061 {
5760062     if (!dest_is_a_dir)
5760063     {
5760064         usage ();
5760065         fprintf (stderr, "The destination \"%s\" ",
5760066                 destination);
5760067         fprintf (stderr, "is not a directory!\n");
5760068         return (1);
5760069     }
5760070 }
5760071 //
5760072 // Scan the arguments, excluded the last, that is
5760073 // the destination.
5760074 //
5760075 for (a = 1; a < (argc - 1); a++)
5760076 {
5760077     //
5760078     // Source.
5760079     //
5760080     source = argv[a];
5760081     //
5760082     // Verify access permissions.
5760083     //
5760084     if (access (source, R_OK) < 0)
5760085     {
5760086         perror (source);
5760087         continue;
5760088     }
5760089     //
5760090     // Destination.
5760091     //
5760092     // If it is a directory, the destination path
5760093     // must be corrected.
5760094     //
5760095     if (dest_is_a_dir)
5760096     {
5760097         path[0] = 0;
5760098         strcat (path, destination);
5760099         strcat (path, "/");
5760100         strcat (path, basename (source));
5760101         //
5760102         // Update the destination path.
5760103         //
5760104         destination_full = path;
5760105     }
5760106     else
5760107     {
5760108         destination_full = destination;
5760109     }
5760110     //
5760111     // Check if destination file exists.
5760112     //
5760113     if (stat (destination_full, &file_status) == 0)
5760114     {
5760115         fprintf (stderr,
5760116                 "The destination file, \"%s\", ",
5760117                 destination_full);
5760118         fprintf (stderr, "already exists!\n");
5760119         continue;
5760120     }
5760121     //
5760122     // Everything is ready for the copy.
5760123     //
5760124     fd_source = open (source, O_RDONLY);
5760125     if (fd_source < 0)
5760126     {
5760127         perror (source);
5760128         //
5760129         // Continue with the next file.
5760130         //
5760131         continue;
5760132     }
5760133     //
5760134     fd_destination = creat (destination_full, 0777);
5760135     if (fd_destination < 0)
5760136     {
5760137         perror (destination);
5760138         close (fd_source);
5760139         //
5760140         // Continue with the next file.
5760141         //
5760142         continue;
5760143     }
5760144     //
5760145     // Copy the data.
5760146     //
5760147     while (1)

```

```

5760148     {
5760149         count_in =
5760150         read (fd_source, buffer_in, (size_t) BUFSIZ);
5760151         if (count_in > 0)
5760152         {
5760153             for (buffer_out = buffer_in; count_in > 0; )
5760154             {
5760155                 count_out =
5760156                 write (fd_destination, buffer_out,
5760157                       (size_t) count_in);
5760158                 if (count_out < 0)
5760159                 {
5760160                     perror (destination);
5760161                     close (fd_source);
5760162                     close (fd_destination);
5760163                     return (3);
5760164                 }
5760165                 //
5760166                 // If not all data is written,
5760167                 // continue writing,
5760168                 // but change the buffer start
5760169                 // position and the
5760170                 // amount to be written.
5760171                 //
5760172                 buffer_out += count_out;
5760173                 count_in -= count_out;
5760174             }
5760175         }
5760176         else if (count_in < 0)
5760177         {
5760178             perror (source);
5760179             close (fd_source);
5760180             close (fd_destination);
5760181         }
5760182         else
5760183         {
5760184             break;
5760185         }
5760186     }
5760187     //
5760188     if (close (fd_source))
5760189     {
5760190         perror (source);
5760191     }
5760192     if (close (fd_destination))
5760193     {
5760194         perror (destination);
5760195         return (4);
5760196     }
5760197 }
5760198 //
5760199 // All done.
5760200 //
5760201 return (0);
5760202 }
5760203 //-----
5760204 static void
5760205 usage (void)
5760206 {
5760207     fprintf (stderr, "Usage: cp OLD_NAME NEW_NAME\n");
5760208     fprintf (stderr, "        cp FILE... DIRECTORY\n");
5760209 }
5760210 }

```

## 96.1.12 applic/crt0.mer.s

Si veda la sezione 84.5.2.

```

5770001 .extern main
5770002 .extern _stdio_stream_setup
5770003 .extern _dirent_directory_stream_setup
5770004 .extern _atexit_setup
5770005 .extern _environment_setup
5770006 .global startup
5770007 .global _data_end
5770008 #-----
5770009 # Please note that, all segment descriptors are already
5770010 # set from the scheduler, and there is also data inside
5770011 # the stack, so that the call to 'main()' function will
5770012 # result as expected.
5770013 #-----
5770014 # The following statement says that the code will start
5770015 # at "startup" label.
5770016 #-----
5770017 .section .text
5770018 #-----
5770019 startup:

```

```

5770020 #
5770021 # Jump after initial data.
5770022 #
5770023 jmp startup_code
5770024 #
5770025 filler:
5770026 #
5770027 # After four bytes, from the start, there is the
5770028 # magic number and other data.
5770029 #
5770030 .space (0x0004 - (filler - startup))
5770031 #
5770032 magic:
5770033 .quad 0x6F7333326170706C # os32appl
5770034 ;
5770035 doffset: #
5770036 .int _text_start # Data offset from start.
5770037 etext: #
5770038 .int _text_end # End of code
5770039 edata: #
5770040 .int _data_end # End of initialized data.
5770041 ebss: #
5770042 .int _bss_end # End of not initialized data.
5770043 stack_size: #
5770044 .int 0x8000 # Requested stack size. Every
5770045 # single application
5770046 # might change this value.
5770047 #
5770048 # At the next label, the work begins.
5770049 #
5770050 .align 4
5770051 startup_code:
5770052 #
5770053 # Before the call to the main function, it is
5770054 # necessary to extract the value to assign to the
5770055 # global variable 'environ'. It is described as
5770056 # 'char **environ' and should contain the same
5770057 # address pointed by 'envp'. To get this value,
5770058 # the stack is popped and then pushed again.
5770059 # Please recall that the stack was prepared from
5770060 # the process management, at the 'exec()' system
5770061 # call.
5770062 #
5770063 pop %eax # argc
5770064 pop %ebx # argv
5770065 pop %ecx # envp
5770066 mov %ecx, environ # Variable 'environ' comes from
5770067 # <unistd.h>.
5770068
5770069 push %ecx
5770070 push %ebx
5770071 push %eax
5770072 #
5770073 # Could it be enough? Of course not!
5770074 # To be able to handle the
5770075 # environment, it must be copied inside the table
5770076 # '_environment_table[[]]', that is defined inside
5770077 # <stdlib.h>.
5770078 # To copy the environment it is used the function
5770079 # '_environment_setup()', passing the 'envp'
5770080 # pointer.
5770081 #
5770082 push %ecx
5770083 call _environment_setup
5770084 add $4, %esp
5770085 #
5770086 # After the environment copy is done, the value for
5770087 # the traditional variable 'environ' is updated, to
5770088 # point to the new array of pointer.
5770089 # The updated value comes from variable
5770090 # '_environment', defined inside <stdlib.h>.
5770091 # Then, also the 'argv' contained inside
5770092 # the stack is replaced with the new value.
5770093 #
5770094 mov $_environment, %eax
5770095 mov %eax, environ
5770096 #
5770097 pop %eax # argc
5770098 pop %ebx # argv[[]]
5770099 pop %ecx # envp[[]]
5770100 mov $_environment, %ecx
5770101 push %ecx
5770102 push %ebx
5770103 push %eax
5770104 #
5770105 # Setup standard I/O streams and at-exit table.
5770106 #
5770107 call _stdio_stream_setup

```

```

5770107 call _dirent_directory_stream_setup
5770108 call _atexit_setup
5770109 #
5770110 # Call the main function. The arguments are
5770111 # already pushed inside the stack.
5770112 #
5770113 call main
5770114 #
5770115 # Save the return value at the symbol 'exit_value'.
5770116 #
5770117 mov %eax, exit_value
5770118 #
5770119 .align 4
5770120 halt:
5770121 #
5770122 pushl $2 # Size of message.
5770123 pushl %exit_value # Pointer to the message.
5770124 pushl $6 # SYS_EXIT
5770125 call sys
5770126 add $4, %esp
5770127 add $4, %esp
5770128 add $4, %esp
5770129 #
5770130 jmp halt
5770131 #
5770132 #-----
5770133 .align 4
5770134 .section .rodata
5770135 #
5770136 data_magic:
5770137 .quad 0x6F73333264617461 # os32data [1]
5770138 #
5770139 _data_end:
5770140 .int _bss_end
5770141 #
5770142 # [1] This is placed here just to be the same as the
5770143 # other file 'crt0.sep.s'.
5770144 # See the other file for an explanation.
5770145 #-----
5770146 .align 4
5770147 .section .data
5770148 #
5770149 exit_value:
5770150 .int 0x00000000
5770151 #-----
5770152 .align 4
5770153 .section .bss

```

### 96.1.13 applic/crt0.sep.s

Si veda la sezione [84.5.2](#).

```

5780001 .extern main
5780002 .extern _stdio_stream_setup
5780003 .extern _dirent_directory_stream_setup
5780004 .extern _atexit_setup
5780005 .extern _environment_setup
5780006 .global startup
5780007 .global _data_end
5780008 #-----
5780009 # Please note that, all segment descriptors are already
5780010 # set from the scheduler, and there is also data inside
5780011 # the stack, so that the call to 'main()' function will
5780012 # result as expected.
5780013 #-----
5780014 # The following statement says that the code will start
5780015 # at "startup" label.
5780016 #-----
5780017 .section .text
5780018 #-----
5780019 startup:
5780020 #
5780021 # Jump after initial data.
5780022 #
5780023 jmp startup_code
5780024 #
5780025 filler:
5780026 #
5780027 # After four bytes, from the start, there is the
5780028 # magic number and other data.
5780029 #
5780030 .space (0x0004 - (filler - startup))
5780031 #
5780032 magic:
5780033 .quad 0x6F7333326170706C # os32appl
5780034 ;
5780035 doffset: #

```

```

5780036 .int _text_end # Data offset from start: at
5780037 # the end of TEXT.
5780038 etext: #
5780039 .int _text_end # End of code
5780040 edata: #
5780041 .int _data_end # End of initialized data.
5780042 ebss: #
5780043 .int _bss_end # End of not initialized data.
5780044 stack_size: #
5780045 .int 0x8000 # Requested stack size. Every
5780046 # single application
5780047 # might change this value.
5780048 #
5780049 # At the next label, the work begins.
5780050 #
5780051 .align 4
5780052 startup_code:
5780053 #
5780054 # Before the call to the main function, it is
5780055 # necessary to extract the value to assign to the
5780056 # global variable 'environ'. It is described as
5780057 # 'char **environ' and should contain the same
5780058 # address pointed by 'envp'. To get this value, the
5780059 # stack is popped and then pushed again.
5780060 # Please recall that the stack was prepared from
5780061 # the process management, at the 'exec()' system
5780062 # call.
5780063 #
5780064 pop %eax # argc
5780065 pop %ebx # argv
5780066 pop %ecx # envp
5780067 mov %ecx, environ # Variable 'environ' comes from
5780068 # <unistd.h>.
5780069 push %ecx
5780070 push %ebx
5780071 push %eax
5780072 #
5780073 # Could it be enough? Of course not! To be able to
5780074 # handle the environment, it must be copied inside
5780075 # the table '_environment_table[]', that is
5780076 # defined inside <stdlib.h>.
5780077 # To copy the environment it is used the function
5780078 # '_environment_setup()', passing the 'envp'
5780079 # pointer.
5780080 #
5780081 push %ecx
5780082 call _environment_setup
5780083 add $4, %esp
5780084 #
5780085 # After the environment copy is done, the value for
5780086 # the traditional variable 'environ' is updated,
5780087 # to point to the new array of pointer.
5780088 # The updated value comes from variable
5780089 # '_environment', defined inside <stdlib.h>.
5780090 # Then, also the 'argv' contained inside
5780091 # the stack is replaced with the new value.
5780092 #
5780093 mov $_environment, %eax
5780094 mov %eax, environ
5780095 #
5780096 pop %eax # argc
5780097 pop %ebx # argv[]
5780098 pop %ecx # envp[]
5780099 mov $_environment, %ecx
5780100 push %ecx
5780101 push %ebx
5780102 push %eax
5780103 #
5780104 # Setup standard I/O streams and at-exit table.
5780105 #
5780106 call _stdio_stream_setup
5780107 call _dirent_directory_stream_setup
5780108 call _atexit_setup
5780109 #
5780110 # Call the main function. The arguments are already
5780111 # pushed inside the stack.
5780112 #
5780113 call main
5780114 #
5780115 # Save the return value at the symbol 'exit_value'.
5780116 #
5780117 mov %eax, exit_value
5780118 #
5780119 .align 4
5780120 halt:
5780121 #
5780122 pushl $2 # Size of message.

```

```

5780123 pushl $exit_value # Pointer to the message.
5780124 pushl $6 # SYS_EXIT
5780125 call sys
5780126 add $4, %esp
5780127 add $4, %esp
5780128 add $4, %esp
5780129 #
5780130 jmp halt
5780131 #
5780132 #-----
5780133 .align 4
5780134 .section .rodata
5780135 #
5780136 data_magic:
5780137 .quad 0x6F7333264617461 # os32data [1]
5780138 #
5780139 _data_end:
5780140 .int _bss_end
5780141 #
5780142 # [1] This signature is just a place holder, at the
5780143 # beginning of the data segment, which starts at
5780144 # address 0x00000000. This is to avoid constant
5780145 # strings to be placed exactly at the beginning
5780146 # (and it happened so), where the address is
5780147 # equal to 'NULL'.
5780148 #-----
5780149 .align 4
5780150 .section .data
5780151 #
5780152 exit_value:
5780153 .int 0x00000000
5780154 #-----
5780155 .align 4
5780156 .section .bss

```

## 96.1.14 applic/date.c

## Si veda la sezione 86.10.

```

5780001 #include <unistd.h>
5780002 #include <stdlib.h>
5780003 #include <errno.h>
5780004 #include <time.h>
5780005 #include <ctype.h>
5780006 //-----
5780007 static void usage (void);
5780008 //-----
5780009 int
5780010 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5780011 {
5780012     struct tm *timeptr;
5780013     char string[5];
5780014     time_t timer;
5780015     int length;
5780016     char *input;
5780017     int i;
5780018     int status;
5780019     //
5780020     // There can be at most an argument.
5780021     //
5780022     if (argc > 2)
5780023     {
5780024         usage ();
5780025         return (1);
5780026     }
5780027     //
5780028     // Check if there is no argument: must show the
5780029     // date.
5780030     //
5780031     if (argc == 1)
5780032     {
5780033         timer = time (NULL);
5780034         printf ("%s\n", ctime (&timer));
5780035         return (0);
5780036     }
5780037     //
5780038     // There is one argument and must be the date do
5780039     // set.
5780040     //
5780041     input = argv[1];
5780042     //
5780043     // First get current date, for default values.
5780044     //
5780045     timer = time (NULL);
5780046     timeptr = gmtime (&timer);
5780047     //
5780048     // Verify to have a correct input.

```

```

5790049 //
5790050 length = (int) strlen (input);
5790051 if (length == 8 || length == 10 || length == 12)
5790052 {
5790053     for (i = 0; i < length; i++)
5790054     {
5790055         if (!isdigit (input[i]))
5790056         {
5790057             usage ();
5790058             return (2);
5790059         }
5790060     }
5790061 }
5790062 else
5790063 {
5790064     printf ("input: \"%s\": length: %i\n", input, length);
5790065     usage ();
5790066     return (3);
5790067 }
5790068 //
5790069 // Select the month.
5790070 //
5790071 string[0] = input[0];
5790072 string[1] = input[1];
5790073 string[2] = '\0';
5790074 timeptr->tm_mon = atoi (string);
5790075 //
5790076 // Select the day.
5790077 //
5790078 string[0] = input[2];
5790079 string[1] = input[3];
5790080 string[2] = '\0';
5790081 timeptr->tm_mday = atoi (string);
5790082 //
5790083 // Select the hour.
5790084 //
5790085 string[0] = input[4];
5790086 string[1] = input[5];
5790087 string[2] = '\0';
5790088 timeptr->tm_hour = atoi (string);
5790089 //
5790090 // Select the minute.
5790091 //
5790092 string[0] = input[6];
5790093 string[1] = input[7];
5790094 string[2] = '\0';
5790095 timeptr->tm_min = atoi (string);
5790096 //
5790097 // Select the year: must verify if there is a
5790098 // century.
5790099 //
5790100 if (length == 12)
5790101 {
5790102     string[0] = input[8];
5790103     string[1] = input[9];
5790104     string[2] = input[10];
5790105     string[3] = input[11];
5790106     string[4] = '\0';
5790107     timeptr->tm_year = atoi (string);
5790108 }
5790109 else if (length == 10)
5790110 {
5790111     sprintf (string, "%04i", timeptr->tm_year);
5790112     string[2] = input[8];
5790113     string[3] = input[9];
5790114     string[4] = '\0';
5790115     timeptr->tm_year = atoi (string);
5790116 }
5790117 //
5790118 // Now convert to 'time_t'.
5790119 //
5790120 timer = mktime (timeptr);
5790121 //
5790122 // Save to the system.
5790123 //
5790124 status = stime (&timer);
5790125 if (status != 0)
5790126 {
5790127     perror (NULL);
5790128 }
5790129 //
5790130 return (0);
5790131 }
5790132 //-----
5790133 static void
5790134 usage (void)
5790135

```

```

5790136 {
5790137     fprintf (stderr, "Usage: date [MMDDHHMM[[CC]YY]]\n");
5790138 }

```

## 96.1.15 applic/ed.c

Si veda la sezione 86.11. «

```

5800001 //-----
5800002 // 2009.08.18
5800003 // Modified by Daniele Giacomini for 'os16', to
5800004 // harmonize with it, even, when possible, on coding
5800005 // style.
5800006 //
5800007 // The original was taken form ELKS sources:
5800008 // 'elkscmd/misc_utils/ed.c'.
5800009 //-----
5800010 //
5800011 // Copyright (c) 1993 by David I. Bell
5800012 // Permission is granted to use, distribute, or modify
5800013 // this source, provided that this copyright notice
5800014 // remains intact.
5800015 //
5800016 // The "ed" built-in command (much simplified)
5800017 //
5800018 //-----
5800019
5800020 #include <stdio.h>
5800021 #include <ctype.h>
5800022 #include <unistd.h>
5800023 #include <stdbool.h>
5800024 #include <string.h>
5800025 #include <stdlib.h>
5800026 #include <fcntl.h>
5800027 //-----
5800028 #define isoctal(ch) (((ch) >= '0') && ((ch) <= '7'))
5800029 #define USERSIZE 1024 /* max line length typed in
5800030 by user */
5800031 #define INITBUFSIZE 1024 /* initial buffer size */
5800032 //-----
5800033 typedef int num_t;
5800034 typedef int len_t;
5800035 //
5800036 // The following is the type definition of structure
5800037 // 'line_t', but the structure contains pointers to the
5800038 // same kind of type. With the compiler Bcc, it is the
5800039 // only way to declare it.
5800040 //
5800041 typedef struct line line_t;
5800042 //
5800043 struct line
5800044 {
5800045     line_t *next;
5800046     line_t *prev;
5800047     len_t len;
5800048     char data[1];
5800049 };
5800050 //
5800051 static line_t lines;
5800052 static line_t *curline;
5800053 static num_t curnum;
5800054 static num_t lastnum;
5800055 static num_t marks[26];
5800056 static bool dirty;
5800057 static char *filename;
5800058 static char searchstring[USERSIZE];
5800059 //
5800060 static char *bufbase;
5800061 static char *bufptr;
5800062 static len_t bufused;
5800063 static len_t bufsize;
5800064 //-----
5800065 static void docommands (void);
5800066 static void subcommand (char *cp, num_t num1, num_t num2);
5800067 static bool getnum (char **retcp, bool * rethavenum,
5800068 num_t * retnum);
5800069 static bool setcurnum (num_t num);
5800070 static bool initedit (void);
5800071 static void termedit (void);
5800072 static void adlines (num_t num);
5800073 static bool insertline (num_t num, char *data, len_t len);
5800074 static bool deletelines (num_t num1, num_t num2);
5800075 static bool printlines (num_t num1, num_t num2,
5800076 bool expandflag);
5800077 static bool writelines (char *file, num_t num1, num_t num2);
5800078 static bool readlines (char *file, num_t num);
5800079 static num_t searchlines (char *str, num_t num1,

```

```

580080         num_t num2);
580081 static len_t findstring (line_t * lp, char *str,
580082                        len_t len, len_t offset);
580083 static line_t *findline (num_t num);
580084 //-----
580085 // Main.
580086 //-----
580087 int
580088 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
580089 {
580090     if (!litedit ())
580091         return (2);
580092     //
580093     if (argc > 1)
580094     {
580095         filename = strdup (argv[1]);
580096         if (filename == NULL)
580097         {
580098             fprintf (stderr, "No memory\n");
580099             termit ();
580100             return (1);
580101         }
580102         //
580103         if (!readlines (filename, 1))
580104         {
580105             termit ();
580106             return (0);
580107         }
580108         //
580109         if (lastnum)
580110             setcurnum (1);
580111         //
580112         dirty = false;
580113     }
580114     //
580115     docommands ();
580116     //
580117     termit ();
580118     return (0);
580119 }
580120
580121 //-----
580122 // Read commands until we are told to stop.
580123 //-----
580124 void
580125 docommands (void)
580126 {
580127     char *cp;
580128     int len;
580129     num_t num1;
580130     num_t num2;
580131     bool havel;
580132     bool have2;
580133     char buf[USERSIZE];
580134     //
580135     while (true)
580136     {
580137         printf (": ");
580138         fflush (stdout);
580139         //
580140         if (fgets (buf, sizeof (buf), stdin) == NULL)
580141         {
580142             return;
580143         }
580144         //
580145         len = strlen (buf);
580146         if (len == 0)
580147         {
580148             return;
580149         }
580150         //
580151         cp = &buf[len - 1];
580152         if (*cp != '\n')
580153         {
580154             fprintf (stderr, "Command line too long\n");
580155             do
580156             {
580157                 len = fgetc (stdin);
580158             }
580159             while ((len != EOF) && (len != '\n'));
580160             //
580161             continue;
580162         }
580163         //
580164         while ((cp > buf) && isblank (cp[-1]))
580165         {
580166             cp--;

```

```

580167     }
580168     //
580169     *cp = '\0';
580170     //
580171     cp = buf;
580172     //
580173     while (isblank (*cp))
580174     {
580175         // *cp++;
580176         cp++;
580177     }
580178     //
580179     havel = false;
580180     have2 = false;
580181     //
580182     if ((curnum == 0) && (lastnum > 0))
580183     {
580184         curnum = 1;
580185         curline = lines.next;
580186     }
580187     //
580188     if (!getnum (&cp, &havel, &num1))
580189     {
580190         continue;
580191     }
580192     //
580193     while (isblank (*cp))
580194     {
580195         cp++;
580196     }
580197     //
580198     if (*cp == ',')
580199     {
580200         cp++;
580201         if (!getnum (&cp, &have2, &num2))
580202         {
580203             continue;
580204         }
580205         //
580206         if (!havel)
580207         {
580208             num1 = 1;
580209         }
580210         if (!have2)
580211         {
580212             num2 = lastnum;
580213         }
580214         havel = true;
580215         have2 = true;
580216     }
580217     //
580218     if (!havel)
580219     {
580220         num1 = curnum;
580221     }
580222     if (!have2)
580223     {
580224         num2 = num1;
580225     }
580226     //
580227     // Command interpretation switch.
580228     //
580229     switch (*cp++)
580230     {
580231     case 'a':
580232         addlines (num1 + 1);
580233         break;
580234         //
580235     case 'c':
580236         deletelines (num1, num2);
580237         addlines (num1);
580238         break;
580239         //
580240     case 'd':
580241         deletelines (num1, num2);
580242         break;
580243         //
580244     case 'f':
580245         if (*cp && !isblank (*cp))
580246         {
580247             fprintf (stderr, "Bad file command\n");
580248             break;
580249         }
580250         //
580251         while (isblank (*cp))
580252         {
580253             cp++;

```

```

5800254     }
5800255     if (*cp == '\0')
5800256     {
5800257         if (filename)
5800258         {
5800259             printf ("%s\n", filename);
5800260         }
5800261         else
5800262         {
5800263             printf ("No filename\n");
5800264         }
5800265         break;
5800266     }
5800267     //
5800268     cp = strdup (cp);
5800269     //
5800270     if (cp == NULL)
5800271     {
5800272         fprintf (stderr, "No memory for filename\n");
5800273         break;
5800274     }
5800275     //
5800276     if (filename)
5800277     {
5800278         free (filename);
5800279     }
5800280     //
5800281     filename = cp;
5800282     break;
5800283     //
5800284     case 'i':
5800285         addlines (num1);
5800286         break;
5800287     //
5800288     case 'k':
5800289         while (isblank (*cp))
5800290         {
5800291             cp++;
5800292         }
5800293         //
5800294         if ((*cp < 'a' || *cp > 'a') || cp[1])
5800295         {
5800296             fprintf (stderr, "Bad mark name\n");
5800297             break;
5800298         }
5800299         //
5800300         marks[*cp - 'a'] = num2;
5800301         break;
5800302         //
5800303     case 'l':
5800304         printlines (num1, num2, true);
5800305         break;
5800306         //
5800307     case 'p':
5800308         printlines (num1, num2, false);
5800309         break;
5800310         //
5800311     case 'q':
5800312         while (isblank (*cp))
5800313         {
5800314             cp++;
5800315         }
5800316         //
5800317         if (havel || *cp)
5800318         {
5800319             fprintf (stderr, "Bad quit command\n");
5800320             break;
5800321         }
5800322         //
5800323         if (!dirty)
5800324         {
5800325             return;
5800326         }
5800327         //
5800328         printf ("Really quit? ");
5800329         fflush (stdout);
5800330         //
5800331         buf[0] = '\0';
5800332         fgets (buf, sizeof (buf), stdin);
5800333         cp = buf;
5800334         //
5800335         while (isblank (*cp))
5800336         {
5800337             cp++;
5800338         }
5800339         //
5800340         if ((*cp == 'y') || (*cp == 'Y'))

```

```

5800341     {
5800342         return;
5800343     }
5800344     //
5800345     break;
5800346     //
5800347     case 'r':
5800348         if (*cp && !isblank (*cp))
5800349         {
5800350             fprintf (stderr, "Bad read command\n");
5800351             break;
5800352         }
5800353         //
5800354         while (isblank (*cp))
5800355         {
5800356             cp++;
5800357         }
5800358         //
5800359         if (*cp == '\0')
5800360         {
5800361             fprintf (stderr, "No filename\n");
5800362             break;
5800363         }
5800364         //
5800365         if (!havel)
5800366         {
5800367             num1 = lastnum;
5800368         }
5800369         //
5800370         // Open the file and add to the buffer
5800371         // at the next line.
5800372         //
5800373         if (readlines (cp, num1 + 1))
5800374         {
5800375             //
5800376             // If the file open fails, just
5800377             // break the command.
5800378             //
5800379             break;
5800380         }
5800381         //
5800382         // Set the default file name, if no
5800383         // previous name is available.
5800384         //
5800385         if (filename == NULL)
5800386         {
5800387             filename = strdup (cp);
5800388         }
5800389         //
5800390         break;
5800391         //
5800392     case 's':
5800393         subcommand (cp, num1, num2);
5800394         break;
5800395         //
5800396     case 'w':
5800397         if (*cp && !isblank (*cp))
5800398         {
5800399             fprintf (stderr, "Bad write command\n");
5800400             break;
5800401         }
5800402         //
5800403         while (isblank (*cp))
5800404         {
5800405             cp++;
5800406         }
5800407         //
5800408         if (!havel)
5800409         {
5800410             num1 = 1;
5800411             num2 = lastnum;
5800412         }
5800413         //
5800414         // If the file name is not specified, use
5800415         // the
5800416         // default one.
5800417         //
5800418         if (*cp == '\0')
5800419         {
5800420             cp = filename;
5800421         }
5800422         //
5800423         // If even the default file name is not
5800424         // specified,
5800425         // tell it.
5800426         //
5800427         if (cp == NULL)

```



```

5800428     {
5800429         fprintf (stderr, "No file name specified\n");
5800430         break;
5800431     }
5800432     //
5800433     // Write the file.
5800434     //
5800435     writelines (cp, num1, num2);
5800436     //
5800437     break;
5800438     //
5800439     case 'z':
5800440         switch (*cp)
5800441         {
5800442             case '-':
5800443                 printlines (curnum - 21, curnum, false);
5800444                 break;
5800445             case '.':
5800446                 printlines (curnum - 11, curnum + 10, false);
5800447                 break;
5800448             default:
5800449                 printlines (curnum, curnum + 21, false);
5800450                 break;
5800451         }
5800452         break;
5800453     //
5800454     case '.':
5800455         if (havel)
5800456         {
5800457             fprintf (stderr, "No arguments allowed\n");
5800458             break;
5800459         }
5800460         printlines (curnum, curnum, false);
5800461         break;
5800462         //
5800463     case '-':
5800464         if (setcurnum (curnum - 1))
5800465         {
5800466             printlines (curnum, curnum, false);
5800467         }
5800468         break;
5800469         //
5800470     case '=':
5800471         printf ("%d\n", num1);
5800472         break;
5800473         //
5800474     case '\0':
5800475         if (havel)
5800476         {
5800477             printlines (num2, num2, false);
5800478             break;
5800479         }
5800480         //
5800481         if (setcurnum (curnum + 1))
5800482         {
5800483             printlines (curnum, curnum, false);
5800484         }
5800485         break;
5800486         //
5800487     default:
5800488         fprintf (stderr, "Unimplemented command\n");
5800489         break;
5800490     }
5800491 }
5800492 }
5800493
5800494 //-----
5800495 // Do the substitute command.
5800496 // The current line is set to the last substitution
5800497 // done.
5800498 //-----
5800499 void
5800500 subcommand (char *cp, num_t num1, num_t num2)
5800501 {
5800502     int delim;
5800503     char *oldstr;
5800504     char *newstr;
5800505     len_t oldlen;
5800506     len_t newlen;
5800507     len_t deltalen;
5800508     len_t offset;
5800509     line_t *lp;
5800510     line_t *nlp;
5800511     bool globalflag;
5800512     bool printflag;
5800513     bool didsub;
5800514     bool needprint;

```

```

5800515     if ((num1 < 1) || (num2 > lastnum) || (num1 > num2))
5800516     {
5800517         fprintf (stderr, "Bad line range for substitute\n");
5800518         return;
5800519     }
5800520     //
5800521     //
5800522     globalflag = false;
5800523     printflag = false;
5800524     didsub = false;
5800525     needprint = false;
5800526     //
5800527     if (isblank (*cp) || (*cp == '\0'))
5800528     {
5800529         fprintf (stderr, "Bad delimiter for substitute\n");
5800530         return;
5800531     }
5800532     //
5800533     delim = *cp++;
5800534     oldstr = cp;
5800535     //
5800536     cp = strchr (cp, delim);
5800537     //
5800538     if (cp == NULL)
5800539     {
5800540         fprintf (stderr,
5800541             "Missing 2nd delimiter for " "substitute\n");
5800542         return;
5800543     }
5800544     //
5800545     *cp++ = '\0';
5800546     //
5800547     newstr = cp;
5800548     cp = strchr (cp, delim);
5800549     //
5800550     if (cp)
5800551     {
5800552         *cp++ = '\0';
5800553     }
5800554     else
5800555     {
5800556         cp = "";
5800557     }
5800558     while (*cp)
5800559     {
5800560         switch (*cp++)
5800561         {
5800562             case 'g':
5800563                 globalflag = true;
5800564                 break;
5800565                 //
5800566             case 'p':
5800567                 printflag = true;
5800568                 break;
5800569                 //
5800570             default:
5800571                 fprintf (stderr,
5800572                     "Unknown option for substitute\n");
5800573                 return;
5800574         }
5800575     }
5800576     //
5800577     if (*oldstr == '\0')
5800578     {
5800579         if (searchstring[0] == '\0')
5800580         {
5800581             fprintf (stderr, "No previous search string\n");
5800582             return;
5800583         }
5800584         oldstr = searchstring;
5800585     }
5800586     //
5800587     if (oldstr != searchstring)
5800588     {
5800589         strcpy (searchstring, oldstr);
5800590     }
5800591     //
5800592     lp = findline (num1);
5800593     if (lp == NULL)
5800594     {
5800595         return;
5800596     }
5800597     //
5800598     oldlen = strlen (oldstr);
5800599     newlen = strlen (newstr);
5800600     deltalen = newlen - oldlen;
5800601     offset = 0;

```

```

5800602 //
5800603 while (num1 <= num2)
5800604 {
5800605     offset = findstring (lp, oldstr, oldlen, offset);
5800606     if (offset < 0)
5800607     {
5800608         if (needprint)
5800609         {
5800610             printlines (num1, num1, false);
5800611             needprint = false;
5800612         }
5800613         //
5800614         offset = 0;
5800615         lp = lp->next;
5800616         num1++;
5800617         continue;
5800618     }
5800619     //
5800620     needprint = printflag;
5800621     didsub = true;
5800622     dirty = true;
5800623
5800624     // -----
5800625     // If the replacement string is the same size or
5800626     // shorter
5800627     // than the old string, then the substitution is
5800628     // easy.
5800629     // -----
5800630
5800631     if (deltalen <= 0)
5800632     {
5800633         memcpy (&lp->data[offset], newstr, newlen);
5800634         //
5800635         if (deltalen)
5800636         {
5800637             memcpy (&lp->data[offset + newlen],
5800638                     &lp->data[offset + oldlen],
5800639                     lp->len - offset - oldlen);
5800640             //
5800641             lp->len += deltalen;
5800642         }
5800643         //
5800644         offset += newlen;
5800645         //
5800646         if (globalflag)
5800647         {
5800648             continue;
5800649         }
5800650         //
5800651         if (needprint)
5800652         {
5800653             printlines (num1, num1, false);
5800654             needprint = false;
5800655         }
5800656         //
5800657         lp = lp->next;
5800658         num1++;
5800659         continue;
5800660     }
5800661
5800662     // -----
5800663     // The new string is larger, so allocate a new
5800664     // line structure and use that.
5800665     // Link it in place of the old line structure.
5800666     // -----
5800667
5800668     nlp =
5800669         (line_t *) malloc (sizeof (line_t) + lp->len +
5800670                           deltalen);
5800671     //
5800672     if (nlp == NULL)
5800673     {
5800674         fprintf (stderr, "Cannot get memory for line\n");
5800675         return;
5800676     }
5800677     //
5800678     nlp->len = lp->len + deltalen;
5800679     //
5800680     memcpy (nlp->data, lp->data, offset);
5800681     //
5800682     memcpy (&nlp->data[offset], newstr, newlen);
5800683     //
5800684     memcpy (&nlp->data[offset + newlen],
5800685             &lp->data[offset + oldlen],
5800686             lp->len - offset - oldlen);
5800687     //
5800688     nlp->next = lp->next;

```

```

5800689     nlp->prev = lp->prev;
5800690     nlp->prev->next = nlp;
5800691     nlp->next->prev = nlp;
5800692     //
5800693     if (curline == lp)
5800694     {
5800695         curline = nlp;
5800696     }
5800697     //
5800698     free (lp);
5800699     lp = nlp;
5800700     //
5800701     offset += newlen;
5800702     //
5800703     if (globalflag)
5800704     {
5800705         continue;
5800706     }
5800707     //
5800708     if (needprint)
5800709     {
5800710         printlines (num1, num1, false);
5800711         needprint = false;
5800712     }
5800713     //
5800714     lp = lp->next;
5800715     num1++;
5800716     }
5800717     //
5800718     if (!didsub)
5800719     {
5800720         fprintf (stderr,
5800721                 "No substitutions found for \"%s\"\n",
5800722                 oldstr);
5800723     }
5800724 }
5800725
5800726 //-----
5800727 // Search a line for the specified string starting at
5800728 // the specified offset in the line. Returns the
5800729 // offset of the found string, or -1.
5800730 //-----
5800731 len_t
5800732 findstring (line_t * lp, char *str, len_t len, len_t offset)
5800733 {
5800734     len_t left;
5800735     char *cp;
5800736     char *ncp;
5800737     //
5800738     cp = &lp->data[offset];
5800739     left = lp->len - offset;
5800740     //
5800741     while (left >= len)
5800742     {
5800743         ncp = memchr (cp, *str, left);
5800744         if (ncp == NULL)
5800745         {
5800746             return (len_t) - 1;
5800747         }
5800748         //
5800749         left -= (ncp - cp);
5800750         if (left < len)
5800751         {
5800752             return (len_t) - 1;
5800753         }
5800754         //
5800755         cp = ncp;
5800756         if (memcmp (cp, str, len) == 0)
5800757         {
5800758             return (len_t) (cp - lp->data);
5800759         }
5800760         //
5800761         cp++;
5800762         left--;
5800763     }
5800764     //
5800765     return (len_t) - 1;
5800766 }
5800767
5800768 //-----
5800769 // Add lines which are typed in by the user.
5800770 // The lines are inserted just before the specified
5800771 // line number.
5800772 // The lines are terminated by a line containing a
5800773 // single dot (ugly!), or by an end of file.
5800774 //-----
5800775 void

```

```

5800776 addlines (num_t num)
5800777 {
5800778     int len;
5800779     char buf[USERSIZE + 1];
5800780     //
5800781     while (fgets (buf, sizeof (buf), stdin))
5800782     {
5800783         if ((buf[0] == '.' && (buf[1] == '\n')
5800784             && (buf[2] == '\0'))
5800785         {
5800786             return;
5800787         }
5800788         //
5800789         len = strlen (buf);
5800790         //
5800791         if (len == 0)
5800792         {
5800793             return;
5800794         }
5800795         //
5800796         if (buf[len - 1] != '\n')
5800797         {
5800798             fprintf (stderr, "Line too long\n");
5800799             //
5800800             do
5800801             {
5800802                 len = fgetc (stdin);
5800803             }
5800804             while ((len != EOF) && (len != '\n'));
5800805             //
5800806             return;
5800807         }
5800808         //
5800809         if (!insertline (num++, buf, len))
5800810         {
5800811             return;
5800812         }
5800813     }
5800814 }
5800815
5800816 //-----
5800817 // Parse a line number argument if it is present. This
5800818 // is a sum or difference of numbers, '.', '$', 'x, or
5800819 // a search string.
5800820 // Returns true if successful (whether or not there was
5800821 // a number).
5800822 // Returns false if there was a parsing error, with a
5800823 // message output.
5800824 // Whether there was a number is returned indirectly,
5800825 // as is the number.
5800826 // The character pointer which stopped the scan is also
5800827 // returned.
5800828 //-----
5800829 static bool
5800830 getnum (char **retcp, bool * rethavenum, num_t * retnum)
5800831 {
5800832     char *cp;
5800833     char *str;
5800834     bool havenum;
5800835     num_t value;
5800836     num_t num;
5800837     num_t sign;
5800838     //
5800839     cp = *retcp;
5800840     havenum = false;
5800841     value = 0;
5800842     sign = 1;
5800843     //
5800844     while (true)
5800845     {
5800846         while (isblank (*cp))
5800847         {
5800848             cp++;
5800849         }
5800850         //
5800851         switch (*cp)
5800852         {
5800853             case '.':
5800854                 havenum = true;
5800855                 num = curnum;
5800856                 cp++;
5800857                 break;
5800858             //
5800859             case '$':
5800860                 havenum = true;
5800861                 num = lastnum;
5800862                 cp++;

```

```

5800863         break;
5800864         //
5800865         case '\':
5800866             cp++;
5800867             if ((*cp < 'a') || (*cp > 'z'))
5800868             {
5800869                 fprintf (stderr, "Bad mark name\n");
5800870                 return false;
5800871             }
5800872             //
5800873             havenum = true;
5800874             num = marks[*cp++ - 'a'];
5800875             break;
5800876             //
5800877         case '/':
5800878             str = ++cp;
5800879             cp = strchr (str, '/');
5800880             if (cp)
5800881             {
5800882                 *cp++ = '\0';
5800883             }
5800884             else
5800885             {
5800886                 cp = "";
5800887             }
5800888             num = searchlines (str, curnum, lastnum);
5800889             if (num == 0)
5800890             {
5800891                 return false;
5800892             }
5800893             //
5800894             havenum = true;
5800895             break;
5800896             //
5800897         default:
5800898             if (!isdigit (*cp))
5800899             {
5800900                 *retcp = cp;
5800901                 *rethavenum = havenum;
5800902                 *retnum = value;
5800903                 return true;
5800904             }
5800905             //
5800906             num = 0;
5800907             while (isdigit (*cp))
5800908             {
5800909                 num = num * 10 + *cp++ - '0';
5800910             }
5800911             havenum = true;
5800912             break;
5800913         }
5800914         //
5800915         value += num * sign;
5800916         //
5800917         while (isblank (*cp))
5800918         {
5800919             cp++;
5800920         }
5800921         //
5800922         switch (*cp)
5800923         {
5800924             case '-':
5800925                 sign = -1;
5800926                 cp++;
5800927                 break;
5800928             //
5800929             case '+':
5800930                 sign = 1;
5800931                 cp++;
5800932                 break;
5800933             //
5800934             default:
5800935                 *retcp = cp;
5800936                 *rethavenum = havenum;
5800937                 *retnum = value;
5800938                 return true;
5800939         }
5800940     }
5800941 }
5800942
5800943 //-----
5800944 // Initialize everything for editing.
5800945 //-----
5800946 bool
5800947 initedit (void)
5800948 {
5800949     int i;

```

```

580050 //
580051 bufsize = INITBUFSIZE;
580052 bufbase = malloc (bufsize);
580053 //
580054 if (bufbase == NULL)
580055 {
580056     fprintf (stderr, "No memory for buffer\n");
580057     return false;
580058 }
580059 //
580060 bufptr = bufbase;
580061 bufused = 0;
580062 //
580063 lines.next = &lines;
580064 lines.prev = &lines;
580065 //
580066 curline = NULL;
580067 curnum = 0;
580068 lastnum = 0;
580069 dirty = false;
580070 filename = NULL;
580071 searchstring[0] = '\0';
580072 //
580073 for (i = 0; i < 26; i++)
580074 {
580075     marks[i] = 0;
580076 }
580077 //
580078 return true;
580079 }
580080
580081 //-----
580082 // Finish editing.
580083 //-----
580084 void
580085 termedit (void)
580086 {
580087     if (bufbase)
580088         free (bufbase);
580089     bufbase = NULL;
580090 //
580091     bufptr = NULL;
580092     bufsize = 0;
580093     bufused = 0;
580094 //
580095     if (filename)
580096         free (filename);
580097     filename = NULL;
580098 //
580099     searchstring[0] = '\0';
580100 //
580101     if (lastnum)
580102         deletelines (1, lastnum);
580103 //
580104     lastnum = 0;
580105     curnum = 0;
580106     curline = NULL;
580107 }
580108
580109 //-----
580110 // Read lines from a file at the specified line number.
580111 // Returns true if the file was successfully read.
580112 //-----
580113 bool
580114 readlines (char *file, num_t num)
580115 {
580116     int fd;
580117     int cc;
580118     len_t len;
580119     len_t linecount;
580120     len_t charcount;
580121     char *cp;
580122 //
580123     if ((num < 1) || (num > lastnum + 1))
580124     {
580125         fprintf (stderr, "Bad line for read\n");
580126         return false;
580127     }
580128 //
580129     fd = open (file, O_RDONLY);
580130     if (fd < 0)
580131     {
580132         perror (file);
580133         return false;
580134     }
580135 //
580136     bufptr = bufbase;

```

```

580137     bufused = 0;
580138     linecount = 0;
580139     charcount = 0;
580140 //
580141     printf ("\n%s\n", ", file);
580142     fflush (stdout);
580143 //
580144     do
580145     {
580146         cp = memchr (bufptr, '\n', bufused);
580147         if (cp)
580148         {
580149             len = (cp - bufptr) + 1;
580150             //
580151             if (!insertline (num, bufptr, len))
580152             {
580153                 close (fd);
580154                 return false;
580155             }
580156             //
580157             bufptr += len;
580158             bufused -= len;
580159             charcount += len;
580160             linecount++;
580161             num++;
580162             continue;
580163         }
580164         //
580165         if (bufptr != bufbase)
580166         {
580167             memcpy (bufbase, bufptr, bufused);
580168             bufptr = bufbase + bufused;
580169         }
580170         //
580171         if (bufused >= bufsize)
580172         {
580173             len = (bufsize + 3) / 2;
580174             cp = realloc (bufbase, len);
580175             if (cp == NULL)
580176             {
580177                 fprintf (stderr, "No memory for buffer\n");
580178                 close (fd);
580179                 return false;
580180             }
580181             //
580182             bufbase = cp;
580183             bufptr = bufbase + bufused;
580184             bufsize = len;
580185         }
580186         //
580187         cc = read (fd, bufptr, bufsize - bufused);
580188         bufused += cc;
580189         bufptr = bufbase;
580190     }
580191     while (cc > 0);
580192 //
580193     if (cc < 0)
580194     {
580195         perror (file);
580196         close (fd);
580197         return false;
580198     }
580199 //
580200     if (bufused)
580201     {
580202         if (!insertline (num, bufptr, bufused))
580203         {
580204             close (fd);
580205             return -1;
580206         }
580207         linecount++;
580208         charcount += bufused;
580209     }
580210 //
580211     close (fd);
580212 //
580213     printf ("%d lines%s, %d chars\n",
580214             linecount, (bufused ? " (incomplete)" : ""),
580215             charcount);
580216 //
580217     return true;
580218 }
580219
580220 //-----
580221 // Write the specified lines out to the specified file.
580222 // Returns true if successful, or false on an error
580223 // with a message output.

```

```

580124 //-----
580125 bool
580126 writelines (char *file, num_t num1, num_t num2)
580127 {
580128     int fd;
580129     line_t *lp;
580130     len_t linecount;
580131     len_t charcount;
580132     //
580133     if ((num1 < 1) || (num2 > lastnum) || (num1 > num2))
580134     {
580135         fprintf (stderr, "Bad line range for write\n");
580136         return false;
580137     }
580138     //
580139     linecount = 0;
580140     charcount = 0;
580141     //
580142     fd = creat (file, 0666);
580143     if (fd < 0)
580144     {
580145         perror (file);
580146         return false;
580147     }
580148     //
580149     printf ("\n%s", ", file);
580150     fflush (stdout);
580151     //
580152     lp = findline (num1);
580153     if (lp == NULL)
580154     {
580155         close (fd);
580156         return false;
580157     }
580158     //
580159     while (num1++ <= num2)
580160     {
580161         if (write (fd, lp->data, lp->len) != lp->len)
580162         {
580163             perror (file);
580164             close (fd);
580165             return false;
580166         }
580167         //
580168         charcount += lp->len;
580169         linecount++;
580170         lp = lp->next;
580171     }
580172     //
580173     if (close (fd) < 0)
580174     {
580175         perror (file);
580176         return false;
580177     }
580178     //
580179     printf ("%d lines, %d chars\n", linecount, charcount);
580180     //
580181     return true;
580182 }
580183 //-----
580184 // Print lines in a specified range.
580185 // The last line printed becomes the current line.
580186 // If expandflag is true, then the line is printed
580187 // specially to show magic characters.
580188 //-----
580189 bool
580190 printlines (num_t num1, num_t num2, bool expandflag)
580191 {
580192     line_t *lp;
580193     unsigned char *cp;
580194     int ch;
580195     len_t count;
580196     //
580197     if ((num1 < 1) || (num2 > lastnum) || (num1 > num2))
580198     {
580199         fprintf (stderr, "Bad line range for print\n");
580200         return false;
580201     }
580202     //
580203     lp = findline (num1);
580204     if (lp == NULL)
580205     {
580206         return false;
580207     }
580208     //
580209     while (num1 <= num2)

```

```

580211 {
580212     if (!expandflag)
580213     {
580214         write (STDOUT_FILENO, lp->data, lp->len);
580215         setcurnum (num1++);
580216         lp = lp->next;
580217         continue;
580218     }
580219     //-----
580220     // Show control characters and characters with
580221     // the high bit set specially.
580222     //-----
580223     cp = (unsigned char *) lp->data;
580224     count = lp->len;
580225     //
580226     if ((count > 0) && (cp[count - 1] == '\n'))
580227     {
580228         count--;
580229     }
580230     //
580231     while (count-- > 0)
580232     {
580233         ch = *cp++;
580234         if (ch & 0x80)
580235         {
580236             fputs ("M-", stdout);
580237             ch &= 0x7F;
580238         }
580239         if (ch < ' ')
580240         {
580241             fputc ('^', stdout);
580242             ch += '@';
580243         }
580244         if (ch == 0x7E)
580245         {
580246             fputc ('^', stdout);
580247             ch = '?';
580248         }
580249         fputc (ch, stdout);
580250     }
580251     //
580252     fputs ("$\n", stdout);
580253     //
580254     setcurnum (num1++);
580255     lp = lp->next;
580256 }
580257 //
580258 return true;
580259 }
580260 //-----
580261 // Insert a new line with the specified text.
580262 // The line is inserted so as to become the specified
580263 // line, thus pushing any existing and further lines
580264 // down one.
580265 // The inserted line is also set to become the current
580266 // line.
580267 // Returns true if successful.
580268 //-----
580269 bool
580270 insertline (num_t num, char *data, len_t len)
580271 {
580272     line_t *newlp;
580273     line_t *lp;
580274     //
580275     if ((num < 1) || (num > lastnum + 1))
580276     {
580277         fprintf (stderr, "Inserting at bad line number\n");
580278         return false;
580279     }
580280     //
580281     newlp = (line_t *) malloc (sizeof (line_t) + len - 1);
580282     if (newlp == NULL)
580283     {
580284         fprintf (stderr,
580285             "Failed to allocate memory for line\n");
580286         return false;
580287     }
580288     //
580289     memcpy (newlp->data, data, len);
580290     newlp->len = len;
580291     //
580292     if (num > lastnum)
580293     {
580294         lp = &lines;

```

```

5801298     }
5801299     else
5801300     {
5801301         lp = findline (num);
5801302         if (lp == NULL)
5801303         {
5801304             free ((char *) newlp);
5801305             return false;
5801306         }
5801307     }
5801308     //
5801309     newlp->next = lp;
5801310     newlp->prev = lp->prev;
5801311     lp->prev->next = newlp;
5801312     lp->prev = newlp;
5801313     //
5801314     lastnum++;
5801315     dirty = true;
5801316     //
5801317     return setcurnum (num);
5801318 }
5801319
5801320 //-----
5801321 // Delete lines from the given range.
5801322 //-----
5801323 bool
5801324 deletelines (num_t num1, num_t num2)
5801325 {
5801326     line_t *lp;
5801327     line_t *nlp;
5801328     line_t *plp;
5801329     num_t count;
5801330     //
5801331     if ((num1 < 1) || (num2 > lastnum) || (num1 > num2))
5801332     {
5801333         fprintf (stderr, "Bad line numbers for delete\n");
5801334         return false;
5801335     }
5801336     //
5801337     lp = findline (num1);
5801338     if (lp == NULL)
5801339     {
5801340         return false;
5801341     }
5801342     //
5801343     if ((curnum >= num1) && (curnum <= num2))
5801344     {
5801345         if (num2 < lastnum)
5801346         {
5801347             setcurnum (num2 + 1);
5801348         }
5801349         else if (num1 > 1)
5801350         {
5801351             setcurnum (num1 - 1);
5801352         }
5801353         else
5801354         {
5801355             curnum = 0;
5801356         }
5801357     }
5801358     //
5801359     count = num2 - num1 + 1;
5801360     //
5801361     if (curnum > num2)
5801362     {
5801363         curnum -= count;
5801364     }
5801365     //
5801366     lastnum -= count;
5801367     //
5801368     while (count-- > 0)
5801369     {
5801370         nlp = lp->next;
5801371         plp = lp->prev;
5801372         plp->next = nlp;
5801373         nlp->prev = plp;
5801374         lp->next = NULL;
5801375         lp->prev = NULL;
5801376         lp->len = 0;
5801377         free (lp);
5801378         lp = nlp;
5801379     }
5801380     //
5801381     dirty = true;
5801382     //
5801383     return true;
5801384 }

```

```

5801385
5801386 //-----
5801387 // Search for a line which contains the specified
5801388 // string.
5801389 // If the string is NULL, then the previously searched
5801390 // for string is used. The currently searched for
5801391 // string is saved for future use.
5801392 // Returns the line number which matches, or 0 if there
5801393 // was no match with an error printed.
5801394 //-----
5801395 num_t
5801396 searchlines (char *str, num_t num1, num_t num2)
5801397 {
5801398     line_t *lp;
5801399     int len;
5801400     //
5801401     if ((num1 < 1) || (num2 > lastnum) || (num1 > num2))
5801402     {
5801403         fprintf (stderr, "Bad line numbers for search\n");
5801404         return 0;
5801405     }
5801406     //
5801407     if (*str == '\0')
5801408     {
5801409         if (searchstring[0] == '\0')
5801410         {
5801411             fprintf (stderr, "No previous search string\n");
5801412             return 0;
5801413         }
5801414         str = searchstring;
5801415     }
5801416     //
5801417     if (str != searchstring)
5801418     {
5801419         strcpy (searchstring, str);
5801420     }
5801421     //
5801422     len = strlen (str);
5801423     //
5801424     lp = findline (num1);
5801425     if (lp == NULL)
5801426     {
5801427         return 0;
5801428     }
5801429     //
5801430     while (num1 <= num2)
5801431     {
5801432         if (findstring (lp, str, len, 0) >= 0)
5801433         {
5801434             return num1;
5801435         }
5801436         //
5801437         num1++;
5801438         lp = lp->next;
5801439     }
5801440     //
5801441     fprintf (stderr, "Cannot find string \"%s\"\n", str);
5801442     //
5801443     return 0;
5801444 }
5801445
5801446 //-----
5801447 // Return a pointer to the specified line number.
5801448 //-----
5801449 line_t *
5801450 findline (num_t num)
5801451 {
5801452     line_t *lp;
5801453     num_t lnum;
5801454     //
5801455     if ((num < 1) || (num > lastnum))
5801456     {
5801457         fprintf (stderr,
5801458                 "Line number %d does not exist\n", num);
5801459         return NULL;
5801460     }
5801461     //
5801462     if (curnum <= 0)
5801463     {
5801464         curnum = 1;
5801465         curline = lines.next;
5801466     }
5801467     //
5801468     if (num == curnum)
5801469     {
5801470         return curline;
5801471     }

```

```

580472 //
580473 lp = curline;
580474 lnum = curnum;
580475 //
580476 if (num < (curnum / 2))
580477 {
580478     lp = lines.next;
580479     lnum = 1;
580480 }
580481 else if (num > ((curnum + lastnum) / 2))
580482 {
580483     lp = lines.prev;
580484     lnum = lastnum;
580485 }
580486 //
580487 while (lnum < num)
580488 {
580489     lp = lp->next;
580490     lnum++;
580491 }
580492 //
580493 while (lnum > num)
580494 {
580495     lp = lp->prev;
580496     lnum--;
580497 }
580498 //
580499 return lp;
580500 }
580501
580502 -----
580503 // Set the current line number.
580504 // Returns true if successful.
580505 -----
580506 bool
580507 setcurnum (num_t num)
580508 {
580509     line_t *lp;
580510     //
580511     lp = findline (num);
580512     if (lp == NULL)
580513     {
580514         return false;
580515     }
580516     //
580517     curnum = num;
580518     curline = lp;
580519     //
580520     return true;
580521 }
580522
580523 /* END CODE */

```

### 96.1.16 applic/getty.c

« Si veda la sezione 92.2.

```

581001 #include <unistd.h>
581002 #include <stdio.h>
581003 #include <stdlib.h>
581004 #include <signal.h>
581005 #include <sys/wait.h>
581006 #include <limits.h>
581007 #include <sys/os32.h>
581008 #include <fcntl.h>
581009 #include <stdio.h>
581010 -----
581011 int
581012 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
581013 {
581014     char *device_name;
581015     int fdn;
581016     char *exec_argv[2];
581017     char **exec_envp;
581018     char buffer[BUFSIZ];
581019     ssize_t size_read;
581020     int status;
581021     //
581022     // The first argument is mandatory and must be a
581023     // console terminal.
581024     //
581025     device_name = argv[1];
581026     //
581027     // A console terminal is correctly selected (but it
581028     // is not checked
581029     // if it is a really available one).
581030     // Set as a process group leader.

```

```

581031 //
581032 setpgrp ();
581033 //
581034 // Open the terminal, that should become the
581035 // controlling terminal:
581036 // close the standard input and open the new
581037 // terminal (r/w).
581038 //
581039 close (0);
581040 fdn = open (device_name, O_RDWR);
581041 if (fdn < 0)
581042 {
581043     //
581044     // Cannot open terminal. A message should
581045     // appear, at least
581046     // to the current console.
581047     //
581048     perror (NULL);
581049     return (-1);
581050 }
581051 //
581052 // Reset terminal device permissions and ownership.
581053 //
581054 status = fchown (fdn, (uid_t) 0, (gid_t) 0);
581055 if (status != 0)
581056 {
581057     perror (NULL);
581058 }
581059 status = fchmod (fdn, 0644);
581060 if (status != 0)
581061 {
581062     perror (NULL);
581063 }
581064 //
581065 // The terminal is open and it should be already the
581066 // controlling
581067 // one: show '/etc/issue'. The same variable 'fdn'
581068 // is used, because
581069 // the controlling terminal will never be closed
581070 // (the exit syscall
581071 // will do it).
581072 //
581073 fdn = open ("/etc/issue", O_RDONLY);
581074 if (fdn > 0)
581075 {
581076     //
581077     // The file is present and is shown.
581078     //
581079     for (size_read = 1; size_read > 0;)
581080     {
581081         size_read =
581082             read (fdn, buffer, (size_t) (BUFSIZ - 1));
581083         if (size_read < 0)
581084         {
581085             break;
581086         }
581087         buffer[size_read] = '\0';
581088         printf ("%s", buffer);
581089     }
581090     close (fdn);
581091 }
581092 //
581093 // Show the terminal.
581094 //
581095 printf ("This is terminal %s\n", device_name);
581096 //
581097 // It is time to exec login: the environment is
581098 // inherited directly
581099 // from 'init'.
581100 //
581101 exec_argv[0] = "login";
581102 exec_argv[1] = NULL;
581103 exec_envp = envp;
581104 execve ("/bin/login", exec_argv, exec_envp);
581105 //
581106 // If 'execve()' returns, it is an error.
581107 //
581108 exit (-1);
581109 }

```

### 96.1.17 applic/http.c

« Si veda la sezione 92.3.

```

582001 #include <sys/stat.h>
582002 #include <sys/types.h>
582003 #include <unistd.h>

```

```

582004 #include <stdlib.h>
582005 #include <fcntl.h>
582006 #include <errno.h>
582007 #include <signal.h>
582008 #include <stdio.h>
582009 #include <string.h>
582010 #include <limits.h>
582011 #include <libgen.h>
582012 #include <arpa/inet.h>
582013 #include <sys/socket.h>
582014 #include <stdint.h>
582015 #include <stdbool.h>
582016 -----
582017 #define DEBUG 0
582018 static void usage (void);
582019 static int send_file (int sfdn2, const char *path);
582020 static int send_line (int sfdn2, const char *line);
582021 char buffer[BUFSIZ];
582022 char path_absolute[PATH_MAX];
582023 -----
582024 int
582025 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
582026 {
582027     int opt;
582028     //extern char *optarg;           // not used.
582029     extern int optind;
582030     extern int optopt;
582031     //
582032     int status;
582033     int sfdn;
582034     int sfdn2;
582035     struct sockaddr_in sa_local;
582036     struct sockaddr_in sa_remote;
582037     socklen_t sa_remote_size = sizeof (struct sockaddr_in);
582038     ssize_t rcv_size;
582039     char *addr = "0.0.0.0";
582040     char *www = NULL;
582041     char *path = NULL;
582042     int port;
582043     bool request_read;
582044     int b;           // index inside the buffer string
582045     // buffer
582046     char *string = NULL;
582047     struct stat file_status;
582048     //
582049     // Check for options: no options at the moment.
582050     //
582051     while ((opt = getopt (argc, argv, ":")) != -1)
582052     {
582053         switch (opt)
582054         {
582055             case '?':
582056                 fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
582057                 usage ();
582058                 return (1);
582059                 break;
582060             case ':':
582061                 fprintf (stderr,
582062                     "Missing argument for option -%c\n",
582063                     optopt);
582064                 usage ();
582065                 return (1);
582066                 break;
582067             default:
582068                 fprintf (stderr,
582069                     "Getopt problem: "
582070                     "unknown option %c\n", opt);
582071                 usage ();
582072                 return (1);
582073         }
582074     }
582075     //
582076     // Arguments.
582077     //
582078     if (optind == (argc - 2))
582079     {
582080         //
582081         // There are exactly two arguments: the port and
582082         // the www root path.
582083         //
582084         port = atoi (argv[argc - 2]);
582085         www = argv[argc - 1];
582086     }
582087     else
582088     {
582089         //
582090         // Arguments wrong!

```

```

582091     //
582092     printf ("optind = %i = %s, argc = %i\n", optind,
582093         argv[optind], argc);
582094     usage ();
582095     return (2);
582096 }
582097 //
582098 // Set the local address.
582099 //
582100 sa_local.sin_family = AF_INET;
582101 sa_local.sin_port = htons (port);
582102 inet_pton (AF_INET, addr, &sa_local.sin_addr.s_addr);
582103 //
582104 // Open the socket.
582105 //
582106 sfdn = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP);
582107 if (sfdn < 0)
582108 {
582109     perror (NULL);
582110     return (3);
582111 }
582112 if (DEBUG)
582113 {
582114     printf ("HTTP: listening socket number "
582115         "is %i.\n", sfdn);
582116 }
582117 //
582118 // Set it listening: bind the local 'sa' location.
582119 //
582120 status = bind (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_local,
582121     sizeof (sa_local));
582122 if (status < 0)
582123 {
582124     perror (NULL);
582125     close (sfdn);
582126     return (4);
582127 }
582128 //
582129 // Listen (TCP).
582130 //
582131 status = listen (sfdn, 1);
582132 if (status < 0)
582133 {
582134     perror (NULL);
582135     close (sfdn);
582136     return (5);
582137 }
582138 //
582139 // Accept connections, inside a loop.
582140 //
582141 while (1)
582142 {
582143     //
582144     // Accept.
582145     //
582146     if (DEBUG)
582147     {
582148         printf
582149             ("HTTP: listening socket number is %i.\n",
582150             sfdn);
582151     }
582152     //
582153     sfdn2 =
582154         accept (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_remote,
582155             &sa_remote_size);
582156     //
582157     if (sfdn2 < 0)
582158     {
582159         perror (NULL);
582160         close (sfdn2);
582161         continue;
582162     }
582163     if (DEBUG)
582164     {
582165         printf
582166             ("HTTP: new connection with socket "
582167             "number %i.\n", sfdn2);
582168     }
582169     //
582170     // Define the socket non blocking.
582171     //
582172     status = fcntl (sfdn2, F_SETFL, O_NONBLOCK);
582173     if (status < 0)
582174     {
582175         perror (NULL);
582176         return (9);
582177     }

```



```

5820178 //
5820179 // Will read from the remote.
5820180 //
5820181 path_absolute[0] = 0;
5820182 request_read = 1;
5820183 while (request_read)
5820184 {
5820185 //
5820186 // Read a line from the remote side.
5820187 //
5820188 for (b = 0; b < (BUFSIZ - 2); b++, buffer[b] = 0)
5820189 {
5820190 //
5820191 // Read a single character from the
5820192 // remote side.
5820193 //
5820194 //
5820195 recv_size =
5820196 recv (sfdn2, &buffer[b], (size_t) 1, 0);
5820197 //
5820198 if (recv_size < 0)
5820199 {
5820200 if (errno == EAGAIN
5820201 || errno == EWOULDBLOCK)
5820202 {
5820203 b--;
5820204 continue;
5820205 }
5820206 else
5820207 {
5820208 perror (NULL);
5820209 close (sfdn2);
5820210 continue;
5820211 }
5820212 if (recv_size == 0)
5820213 {
5820214 //
5820215 // It is the end of stream, but
5820216 // should not happen.
5820217 //
5820218 buffer[b] = 0;
5820219 request_read = 0;
5820220 if (DEBUG)
5820221 {
5820222 printf ("HTTP: end of stream, "
5820223 "but should not "
5820224 "happen here! "
5820225 "%s\n", buffer);
5820226 }
5820227 break;
5820228 }
5820229 //
5820230 if (buffer[b] == '\r')
5820231 {
5820232 //
5820233 // Ignore CR.
5820234 //
5820235 b--;
5820236 continue;
5820237 }
5820238 //
5820239 if (buffer[b] == '\n')
5820240 {
5820241 //
5820242 // End of line.
5820243 //
5820244 buffer[b] = 0;
5820245 if (DEBUG)
5820246 {
5820247 printf ("HTTP: %s\n", buffer);
5820248 }
5820249 break;
5820250 }
5820251 }
5820252 //
5820253 // Was it the end of the header?
5820254 //
5820255 if (strlen (buffer) == 0)
5820256 {
5820257 //
5820258 // End of header.
5820259 //
5820260 request_read = 0;
5820261 break;
5820262 }
5820263 //
5820264 // We are reading the header: was it the GET

```

```

5820265 // command?
5820266 //
5820267 string = strtok (buffer, " ");
5820268 if (strncmp (string, "GET", 4) == 0)
5820269 {
5820270 //
5820271 // It is a GET: find the path.
5820272 //
5820273 path = strtok (NULL, " ");
5820274 strcat (path_absolute, www, PATH_MAX - 1);
5820275 strcat (path_absolute, path,
5820276 (PATH_MAX -
5820277 strlen (path_absolute) - 1));
5820278 }
5820279 }
5820280 //
5820281 // Verify to have received a 'GET' request.
5820282 //
5820283 if (strlen (path_absolute) == 0)
5820284 {
5820285 //
5820286 // There is no path inside the GET command;
5820287 // maybe there is
5820288 // no GET command either: 400
5820289 //
5820290 if (DEBUG)
5820291 {
5820292 printf ("HTTP: 400 Bad Request: "
5820293 "no path inside the GET "
5820294 "command.\n");
5820295 }
5820296 send_line (sfdn2, "HTTP/1.0 400 Bad Request\r\n");
5820297 send_line (sfdn2, "Content-Type: text/html\r\n");
5820298 send_line (sfdn2, "Content-Length: 26\r\n");
5820299 send_line (sfdn2, "\r\n");
5820300 send_line (sfdn2, "<H1>400 Bad Request</H1>\r\n");
5820301 }
5820302 //
5820303 // Verify the path.
5820304 //
5820305 if (stat (path_absolute, &file_status) != 0)
5820306 {
5820307 //
5820308 // The path inside the GET command does not
5820309 // exists: 404
5820310 //
5820311 if (DEBUG)
5820312 {
5820313 printf ("HTTP: 404 Not Found: "
5820314 "the path \"%s\" does not "
5820315 "exists.\n", path_absolute);
5820316 }
5820317 send_line (sfdn2, "HTTP/1.0 404 Not Found\r\n");
5820318 send_line (sfdn2, "Content-Type: text/html\r\n");
5820319 send_line (sfdn2, "Content-Length: 24\r\n");
5820320 send_line (sfdn2, "\r\n");
5820321 send_line (sfdn2, "<H1>404 Not Found</H1>\r\n");
5820322 }
5820323 else
5820324 {
5820325 //
5820326 // File exists: check the file type.
5820327 //
5820328 if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5820329 {
5820330 //
5820331 // Test to find 'index.html'.
5820332 //
5820333 strcat (path_absolute, "index.html",
5820334 (PATH_MAX -
5820335 strlen (path_absolute) - 1));
5820336 //
5820337 if (stat (path_absolute, &file_status) != 0)
5820338 {
5820339 //
5820340 // The index file inside the path
5820341 // requested
5820342 // does not exists: 404
5820343 //
5820344 if (DEBUG)
5820345 {
5820346 printf ("HTTP: 404 Not Found: "
5820347 "the path \"%s\" does "
5820348 "not exists.\n",
5820349 path_absolute);
5820350 }
5820351 send_line (sfdn2,

```

```

5820352         "HTTP/1.0 404 Not "
5820353         "Found\r\n");
5820354     send_line (sfdn2,
5820355         "Content-Type: "
5820356         "text/html\r\n");
5820357     send_line (sfdn2,
5820358         "Content-Length: 24\r\n");
5820359     send_line (sfdn2, "\r\n");
5820360     send_line (sfdn2,
5820361         "<H1>404 Not Found"
5820362         "<\/H1>\r\n");
5820363     }
5820364     }
5820365     //
5820366     // There is a file to send.
5820367     //
5820368     send_file (sfdn2, path_absolute);
5820369     }
5820370     //
5820371     // The socket 'sfdn2' might be already closed;
5820372     // if so, the variable was reset to zero.
5820373     //
5820374     if (sfdn2 != 0)
5820375         close (sfdn2);
5820376     buffer[0] = 0;
5820377     if (DEBUG)
5820378     {
5820379         printf
5820380         ("HTTP: connection closed: continue "
5820381         "listening.\n");
5820382     }
5820383     continue;
5820384     }
5820385     //
5820386     // All done.
5820387     //
5820388     close (sfdn);
5820389     return (0);
5820390 }
5820391 }
5820392 //-----
5820393 static int
5820394 send_file (int sfdn2, const char *path)
5820395 {
5820396     // size_t sent_size;
5820397     size_t file_size;
5820398     struct stat file_status;
5820399     char ascii_size[32];
5820400     int fdn;
5820401     char *buffer_in = buffer;
5820402     char *buffer_out;
5820403     ssize_t count_in;    // Read counter.
5820404     ssize_t count_out;  // Write counter.
5820405     //
5820406     if (sfdn2 == 0)
5820407         return (-1);
5820408     //
5820409     if (stat (path, &file_status) != 0)
5820410     {
5820411         perror (NULL);
5820412         close (sfdn2);
5820413         sfdn2 = 0;
5820414         return (-1);
5820415     }
5820416     //
5820417     file_size = file_status.st_size;
5820418     sprintf (ascii_size, "%i", file_size);
5820419     //
5820420     fdn = open (path, O_RDONLY);
5820421     if (fdn < 0)
5820422     {
5820423         if (DEBUG)
5820424         {
5820425             printf ("HTTP: 403 Forbidden: %s ", path);
5820426         }
5820427         perror (path);
5820428         send_line (sfdn2, "HTTP/1.0 403 Forbidden\r\n");
5820429         send_line (sfdn2, "Content-Type: text/html\r\n");
5820430         send_line (sfdn2, "Content-Length: 24\r\n");
5820431         send_line (sfdn2, "\r\n");
5820432         send_line (sfdn2, "<H1>404 Forbidden<\/H1>\r\n");
5820433         close (sfdn2);
5820434         sfdn2 = 0;
5820435         return (-1);
5820436     }
5820437     //
5820438     send_line (sfdn2, "HTTP/1.0 200 OK\r\n");

```

```

5820439     send_line (sfdn2, "Content-Type: text/html\r\n");
5820440     send_line (sfdn2, "Content-Length: ");
5820441     send_line (sfdn2, ascii_size);
5820442     send_line (sfdn2, "\r\n");
5820443     send_line (sfdn2, "\r\n");
5820444     //
5820445     // Copy the data.
5820446     //
5820447     while (1)
5820448     {
5820449         count_in = read (fdn, buffer_in, (size_t) BUFSIZ);
5820450         if (count_in > 0)
5820451         {
5820452             for (buffer_out = buffer_in; count_in > 0; )
5820453             {
5820454                 count_out = send (sfdn2, buffer_out,
5820455                     (size_t) count_in, 0);
5820456                 if (count_out < 0)
5820457                 {
5820458                     if (errno == EAGAIN
5820459                         || errno == EWOULDBLOCK)
5820460                     {
5820461                         continue;
5820462                     }
5820463                     else
5820464                     {
5820465                         fprintf (stderr,
5820466                             "[HTTP] cannot "
5820467                             "send 1!\n");
5820468                         perror (NULL);
5820469                         close (fdn);
5820470                         close (sfdn2);
5820471                         sfdn2 = 0;
5820472                         return (-1);
5820473                     }
5820474                 }
5820475                 //
5820476                 // If not all data is written, continue
5820477                 // writing, but change the buffer start
5820478                 // position and the
5820479                 // amount to be written.
5820480                 //
5820481                 buffer_out += count_out;
5820482                 count_in -= count_out;
5820483             }
5820484         }
5820485         else if (count_in < 0)
5820486         {
5820487             perror (path);
5820488             close (fdn);
5820489             close (sfdn2);
5820490             sfdn2 = 0;
5820491             return (-1);
5820492         }
5820493         else
5820494         {
5820495             break;
5820496         }
5820497     }
5820498     //
5820499     return (0);
5820500 }
5820501 }
5820502 //-----
5820503 static int
5820504 send_line (int sfdn2, const char *line)
5820505 {
5820506     size_t sent_size;
5820507     size_t line_size = strlen (line);
5820508     const char *start = line;
5820509     //
5820510     if (sfdn2 == 0)
5820511         return (-1);
5820512     //
5820513     while (1)
5820514     {
5820515         errno = 0;
5820516         sent_size =
5820517             send (sfdn2, start, (size_t) line_size, 0);
5820518         //
5820519         //
5820520         //
5820521         if (DEBUG)
5820522         {
5820523             printf
5820524             ("[HTTP] line_size=%i, sent_size=%i, "
5820525             "error=%i\n",

```

```

582026         (int) line_size, (int) sent_size, errno);
582027     }
582028     if (sent_size < 0)
582029     {
582030         if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)
582031         {
582032             continue;
582033         }
582034         else
582035         {
582036             fprintf(stderr, "[HTTP] cannot send 2!\n");
582037             perror(NULL);
582038             close(sfdn2);
582039             sfdn2 = 0;
582040             return (-1);
582041         }
582042     }
582043     //
582044     //
582045     //
582046     if (sent_size < line_size)
582047     {
582048         start = &start[sent_size];
582049         line_size -= sent_size;
582050         //
582051         continue;
582052     }
582053     return (0);
582054 }
582055 }
582056
582057 //-----
582058 static void
582059 usage (void)
582060 {
582061     fprintf (stderr,
582062             "os32 http usage:\n"
582063             "\n"
582064             "http PORT WWW_ROOT_PATH\n"
582065             "\n"
582066             "PORT port number listening for "
582067             "connections"
582068             "\n"
582069             "WWW_ROOT_PATH root for the published "
582070             "documents." "\n");
582071 }

```

## 96.1.18 applic/init.c

&lt;

Si veda la sezione 92.4.

```

583001 #include <unistd.h>
583002 #include <stdio.h>
583003 #include <stdlib.h>
583004 #include <signal.h>
583005 #include <sys/wait.h>
583006 #include <limits.h>
583007 #include <sys/os32.h>
583008 #include <fcntl.h>
583009 #include <string.h>
583010 //-----
583011 #define RESPAWN_MAX      7
583012 #define COMMAND_MAX     100
583013 #define ARGUMENTS_MAX   32
583014 #define LINE_MAX        1024
583015 //-----
583016 int
583017 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
583018 {
583019     //
583020     // 'init.c' has its own 'init.ort0.s' with a very
583021     // small stack
583022     // size. Remember to verify to have enough room for
583023     // the stack.
583024     //
583025     pid_t pid;
583026     int status;
583027     char *exec_argv[ARGUMENTS_MAX];
583028     int count;
583029     char *exec_envp[3];
583030     char buffer[LINE_MAX];
583031     int r;          // Respawn table index.
583032     int b;          // Buffer index.
583033     size_t size_read;
583034     char *inittab_id;
583035     char *inittab_runlevels;
583036     char *inittab_action;

```

```

583037 char *inittab_process;
583038 int eof;
583039 int fd;
583040 //
583041 // It follows a table for commands to be respawn.
583042 //
583043 struct
583044 {
583045     pid_t pid;
583046     char command[COMMAND_MAX];
583047     respawn[RESPAWN_MAX];
583048 }
583049 //-----
583050 signal (SIGHUP, SIG_IGN);
583051 signal (SIGINT, SIG_IGN);
583052 signal (SIGQUIT, SIG_IGN);
583053 signal (SIGILL, SIG_IGN);
583054 signal (SIGABRT, SIG_IGN);
583055 signal (SIGFPE, SIG_IGN);
583056 // signal (SIGKILL, SIG_IGN); Cannot ignore SIGKILL.
583057 signal (SIGSEGV, SIG_IGN);
583058 signal (SIGPIPE, SIG_IGN);
583059 signal (SIGALRM, SIG_IGN);
583060 signal (SIGTERM, SIG_IGN);
583061 // signal (SIGSTOP, SIG_IGN); Cannot ignore SIGSTOP.
583062 signal (SIGTSTP, SIG_IGN);
583063 signal (SIGCONT, SIG_IGN);
583064 signal (SIGTTIN, SIG_IGN);
583065 signal (SIGTTOU, SIG_IGN);
583066 signal (SIGUSR1, SIG_IGN);
583067 signal (SIGUSR2, SIG_IGN);
583068 //-----
583069 printf ("init\n");
583070 // heap_clear ();
583071 // process_info ();
583072 //-----
583073 //
583074 // Reset the 'respawn' table.
583075 //
583076 for (r = 0; r < RESPAWN_MAX; r++)
583077 {
583078     respawn[r].pid = 0;
583079     respawn[r].command[0] = 0;
583080     respawn[r].command[COMMAND_MAX - 1] = 0;
583081 }
583082 //
583083 // Read the '/etc/inittab' file.
583084 //
583085 fd = open ("/etc/inittab", O_RDONLY);
583086 //
583087 if (fd < 0)
583088 {
583089     perror ("Cannot open file '/etc/inittab'");
583090     exit (-1);
583091 }
583092 //
583093 //
583094 //
583095 for (eof = 0, r = 0; !eof && r < RESPAWN_MAX; r++)
583096 {
583097     for (b = 0; b < LINE_MAX; b++)
583098     {
583099         size_read = read (fd, &buffer[b], (size_t) 1);
583100         if (size_read <= 0)
583101         {
583102             buffer[b] = 0;
583103             eof = 1; // Close the read loop.
583104             break;
583105         }
583106         if (buffer[b] == '\n')
583107         {
583108             buffer[b] = 0;
583109             break;
583110         }
583111     }
583112     //
583113     // Remove comments: just replace '#' with '\0'.
583114     //
583115     for (b = 0; b < LINE_MAX; b++)
583116     {
583117         if (buffer[b] == '#')
583118         {
583119             buffer[b] = 0;
583120             break;
583121         }
583122     }
583123     //

```

```

5830124 // If the buffer is an empty string, just loop
5830125 // to next
5830126 // record.
5830127 //
5830128 if (strlen (buffer) == 0)
5830129 {
5830130     r--;
5830131     continue;
5830132 }
5830133 //
5830134 //
5830135 //
5830136 inittab_id = strtok (buffer, ":");
5830137 inittab_runlevels = strtok (NULL, ":");
5830138 inittab_action = strtok (NULL, ":");
5830139 inittab_process = strtok (NULL, ":");
5830140 //
5830141 // Only action 'respawn' is used.
5830142 //
5830143 if (strcmp (inittab_action, "respawn") == 0)
5830144 {
5830145     strncpy (respawn[r].command, inittab_process,
5830146             COMMAND_MAX);
5830147 }
5830148 else
5830149 {
5830150     r--;
5830151 }
5830152 }
5830153 //
5830154 //
5830155 //
5830156 close (fd);
5830157 //
5830158 // Define common environment.
5830159 //
5830160 exec_envp[0] = "PATH=/bin:/usr/bin:/sbin:/usr/sbin";
5830161 exec_envp[1] = "CONSOLE=/dev/console";
5830162 exec_envp[2] = NULL;
5830163 //
5830164 // Start processes.
5830165 //
5830166 for (r = 0; r < RESPAWN_MAX; r++)
5830167 {
5830168     if (strlen (respawn[r].command) > 0)
5830169     {
5830170         respawn[r].pid = fork ();
5830171         if (respawn[r].pid == 0)
5830172         {
5830173             exec_argv[0] =
5830174                 strtok (respawn[r].command, " \\t");
5830175             for (count = 1;
5830176                 count < (ARGUMENTS_MAX - 2); count++)
5830177             {
5830178                 exec_argv[count] = strtok (NULL, " \\t");
5830179                 if (exec_argv[count] == NULL)
5830180                 {
5830181                     break;
5830182                 }
5830183             }
5830184             //
5830185             // Last element must be NULL, even if
5830186             // there are more
5830187             // arguments than allowed.
5830188             //
5830189             exec_argv[count] = NULL;
5830190             //
5830191             // Run!
5830192             //
5830193             execve (exec_argv[0], exec_argv, exec_envp);
5830194             perror (NULL);
5830195             exit (0);
5830196         }
5830197     }
5830198 }
5830199 //
5830200 // Wait for the death of child.
5830201 //
5830202 while (1)
5830203 {
5830204     pid = wait (&status);
5830205     for (r = 0; r < RESPAWN_MAX; r++)
5830206     {
5830207         if (pid == respawn[r].pid)
5830208         {
5830209             //
5830210             // Run it again.

```

```

5830211 //
5830212 respawn[r].pid = fork ();
5830213 if (respawn[r].pid == 0)
5830214 {
5830215     exec_argv[0] =
5830216         strtok (respawn[r].command, " \\t");
5830217     for (count = 1;
5830218         count < (ARGUMENTS_MAX - 2); count++)
5830219     {
5830220         exec_argv[count] =
5830221             strtok (NULL, " \\t");
5830222         if (exec_argv[count] == NULL)
5830223         {
5830224             break;
5830225         }
5830226     }
5830227     //
5830228     // Last element must be NULL, even
5830229     // if there are more
5830230     // arguments than allowed.
5830231     //
5830232     exec_argv[count] = NULL;
5830233     //
5830234     // Run!
5830235     //
5830236     execve (exec_argv[0], exec_argv,
5830237            exec_envp);
5830238     exit (0);
5830239 }
5830240 break;
5830241 }
5830242 }
5830243 }
5830244 }

```

## 96.1.19 applic/ipconfig.c

Si veda la sezione 92.5.

```

5840001 #include <sys/os32.h>
5840002 #include <kernel/net.h>
5840003 #include <unistd.h>
5840004 #include <stdio.h>
5840005 #include <fcntl.h>
5840006 #include <unistd.h>
5840007 #include <stdlib.h>
5840008 -----
5840009 #define NET_BUFFER_MAX 1024 // [1]
5840010 //
5840011 // [1] Enough to be able to read important data from
5840012 // the 'net_table[]', without stack overflow.
5840013 // In fact, the table 'net_table[]' contains
5840014 // also the interface frames, and there is no sense
5840015 // to read a full item.
5840016 -----
5840017 int
5840018 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5840019 {
5840020     int fd;
5840021     ssize_t size_read;
5840022     char buffer[NET_BUFFER_MAX];
5840023     int n;
5840024     net_t *net_table_item;
5840025     char string[80];
5840026     //
5840027     //
5840028     // All options are ignored, at the moment.
5840029     //
5840030     //
5840031     //
5840032     // Open '/dev/kmem_net', to get the network
5840033     // interface table.
5840034     //
5840035     //
5840036     fd = open ("/dev/kmem_net", O_RDONLY);
5840037     if (fd < 0)
5840038     {
5840039         printf ("[%s] Cannot open \"/dev/kmem_net\" ",
5840040                argv[0]);
5840041         perror (NULL);
5840042         exit (0);
5840043     }
5840044     //
5840045     // Print header.
5840046     //
5840047     printf ("dev "
5840048            "address/mask "

```

```

584049      "mac          " "io      irq\n");
584050      //
584051      // Scan NET items and then print body.
584052      //
584053      for (n = 0; n < NET_MAX_DEVICES; n++)
584054          {
584055              lseek (fd, (off_t) n, SEEK_SET);
584056              size_read = read (fd, buffer, NET_BUFFER_MAX);
584057              if (size_read < NET_BUFFER_MAX)
584058                  {
584059                      printf
584060                      ("%s] Cannot read \"dev/kmem_net\" "
584061                       "item %i ", argv[0], n);
584062                      perror (NULL);
584063                      continue;
584064                  }
584065              net_table_item = (net_t *) buffer;
584066              if (net_table_item->type != NET_DEV_NULL)
584067                  {
584068                      sprintf (string, "net%i      ", n);
584069                      string[6] = '\0';
584070                      printf ("%s", string);
584071                      //
584072                      sprintf (string, "%i.%i.%i.%i/%i "
584073                               "
584074                               "
584075                               "
584076                               "
584077                               "
584078                               "
584079                               "
584080                               "
584081                               "
584082                               "
584083                               "
584084                               "
584085                               "%02x:%02x:%02x:%02x:%02x "
584086                               "%04x %i",
584087                               net_table_item->ethernet.mac[0],
584088                               net_table_item->ethernet.mac[1],
584089                               net_table_item->ethernet.mac[2],
584090                               net_table_item->ethernet.mac[3],
584091                               net_table_item->ethernet.mac[4],
584092                               net_table_item->ethernet.mac[5],
584093                               net_table_item->ethernet.base_io,
584094                               net_table_item->ethernet.irq);
584095                      }
584096                      printf ("\n");
584097                  }
584098          }
584099      close (fd);
584100      return (0);
584101      }

```

### 96.1.20 applic/kill.c

Si veda la sezione 86.12.

```

585001 #include <sys/os32.h>
585002 #include <sys/stat.h>
585003 #include <sys/types.h>
585004 #include <unistd.h>
585005 #include <stdlib.h>
585006 #include <fcntl.h>
585007 #include <errno.h>
585008 #include <signal.h>
585009 #include <stdio.h>
585010 #include <string.h>
585011 #include <limits.h>
585012 #include <libgen.h>
585013 //-----
585014 static void usage (void);
585015 //-----
585016 int
585017 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
585018 {
585019     int signal;
585020     int pid;
585021     int a;          // Index inside arguments.
585022     int option_s = 0;
585023     int option_l = 0;
585024     int opt;
585025     extern char *optarg;
585026     extern int optopt;
585027     //
585028     // There must be at least an option, plus the
585029     // program name.

```

```

585030 //
585031 if (argc < 2)
585032     {
585033         usage ();
585034         return (1);
585035     }
585036 //
585037 // Check for options.
585038 //
585039 while ((opt = getopt (argc, argv, ":ls:")) != -1)
585040     {
585041         switch (opt)
585042             {
585043             case 'l':
585044                 option_l = 1;
585045                 break;
585046             case 's':
585047                 option_s = 1;
585048                 //
585049                 // In that case, there must be at least
585050                 // three arguments:
585051                 // the option, the signal and the process
585052                 // id.
585053                 //
585054                 if (argc < 4)
585055                     {
585056                         usage ();
585057                         return (1);
585058                     }
585059                 //
585060                 // Argument numbers are ok. Check the
585061                 // signal.
585062                 //
585063                 if (strcmp (optarg, "HUP") == 0)
585064                     {
585065                         signal = SIGHUP;
585066                     }
585067                 else if (strcmp (optarg, "INT") == 0)
585068                     {
585069                         signal = SIGINT;
585070                     }
585071                 else if (strcmp (optarg, "QUIT") == 0)
585072                     {
585073                         signal = SIGQUIT;
585074                     }
585075                 else if (strcmp (optarg, "ILL") == 0)
585076                     {
585077                         signal = SIGILL;
585078                     }
585079                 else if (strcmp (optarg, "ABRT") == 0)
585080                     {
585081                         signal = SIGABRT;
585082                     }
585083                 else if (strcmp (optarg, "FPE") == 0)
585084                     {
585085                         signal = SIGFPE;
585086                     }
585087                 else if (strcmp (optarg, "KILL") == 0)
585088                     {
585089                         signal = SIGKILL;
585090                     }
585091                 else if (strcmp (optarg, "SEGV") == 0)
585092                     {
585093                         signal = SIGSEGV;
585094                     }
585095                 else if (strcmp (optarg, "PIPE") == 0)
585096                     {
585097                         signal = SIGPIPE;
585098                     }
585099                 else if (strcmp (optarg, "ALRM") == 0)
585100                     {
585101                         signal = SIGALRM;
585102                     }
585103                 else if (strcmp (optarg, "TERM") == 0)
585104                     {
585105                         signal = SIGTERM;
585106                     }
585107                 else if (strcmp (optarg, "STOP") == 0)
585108                     {
585109                         signal = SIGSTOP;
585110                     }
585111                 else if (strcmp (optarg, "TSTP") == 0)
585112                     {
585113                         signal = SIGTSTP;
585114                     }
585115                 else if (strcmp (optarg, "CONT") == 0)
585116                     {

```

```

5850117         signal = SIGCONT;
5850118     }
5850119     else if (strcmp (optarg, "CHLD") == 0)
5850120     {
5850121         signal = SIGCHLD;
5850122     }
5850123     else if (strcmp (optarg, "TTIN") == 0)
5850124     {
5850125         signal = SIGTTIN;
5850126     }
5850127     else if (strcmp (optarg, "TTOU") == 0)
5850128     {
5850129         signal = SIGTTOU;
5850130     }
5850131     else if (strcmp (optarg, "USR1") == 0)
5850132     {
5850133         signal = SIGUSR1;
5850134     }
5850135     else if (strcmp (optarg, "USR2") == 0)
5850136     {
5850137         signal = SIGUSR2;
5850138     }
5850139     else
5850140     {
5850141         fprintf (stderr, "Unknown signal %s.\n",
5850142             optarg);
5850143         return (1);
5850144     }
5850145     break;
5850146 case '?':
5850147     fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
5850148     usage ();
5850149     return (1);
5850150     break;
5850151 case ':':
5850152     fprintf (stderr,
5850153         "Missing argument for option -%c\n",
5850154         optopt);
5850155     usage ();
5850156     return (1);
5850157     break;
5850158 default:
5850159     fprintf (stderr,
5850160         "Getopt problem: unknown option "
5850161         "%c\n", opt);
5850162     return (1);
5850163 }
5850164 }
5850165 //
5850166 //
5850167 //
5850168 if (option_l && option_s)
5850169 {
5850170     fprintf (stderr,
5850171         "Options \"-l\" and \"-s\" together ");
5850172     fprintf (stderr, "are incompatible.\n");
5850173     usage ();
5850174     return (1);
5850175 }
5850176 //
5850177 // Option "-l".
5850178 //
5850179 if (option_l)
5850180 {
5850181     printf ("HUP ");
5850182     printf ("INT ");
5850183     printf ("QUIT ");
5850184     printf ("ILL ");
5850185     printf ("ABRT ");
5850186     printf ("FPE ");
5850187     printf ("KILL ");
5850188     printf ("SEGV ");
5850189     printf ("PIPE ");
5850190     printf ("ALRM ");
5850191     printf ("TERM ");
5850192     printf ("STOP ");
5850193     printf ("TSTP ");
5850194     printf ("CONT ");
5850195     printf ("CHLD ");
5850196     printf ("TTIN ");
5850197     printf ("TTOU ");
5850198     printf ("USR1 ");
5850199     printf ("USR2 ");
5850200     printf ("\n");
5850201 }
5850202 //
5850203 // Option "-s".

```

```

5850204 //
5850205 if (option_s)
5850206 {
5850207     //
5850208     // Scan arguments.
5850209     //
5850210     for (a = 3; a < argc; a++)
5850211     {
5850212         //
5850213         // Get PID.
5850214         //
5850215         pid = atoi (argv[a]);
5850216         if (pid > 0)
5850217         {
5850218             //
5850219             // Kill.
5850220             //
5850221             if (kill (pid, signal) < 0)
5850222             {
5850223                 perror (argv[a]);
5850224             }
5850225         }
5850226     }
5850227     else
5850228     {
5850229         fprintf (stderr, "Invalid PID %s.", argv[a]);
5850230     }
5850231 }
5850232 //
5850233 // All done.
5850234 //
5850235 return (0);
5850236 }
5850237
5850238 -----
5850239 static void
5850240 usage (void)
5850241 {
5850242     fprintf (stderr, "Usage: kill -s SIGNAL_NAME PID...\n");
5850243     fprintf (stderr, "        kill -l\n");
5850244 }

```

## 96.1.21 applic/ln.c

Si veda la sezione 86.13.

«

```

5860001 #include <sys/os32.h>
5860002 #include <sys/stat.h>
5860003 #include <sys/types.h>
5860004 #include <unistd.h>
5860005 #include <stdlib.h>
5860006 #include <fcntl.h>
5860007 #include <errno.h>
5860008 #include <signal.h>
5860009 #include <stdio.h>
5860010 #include <string.h>
5860011 #include <limits.h>
5860012 #include <libgen.h>
5860013 -----
5860014 static void usage (void);
5860015 -----
5860016 int
5860017 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5860018 {
5860019     char *source;
5860020     char *destination;
5860021     char *new_destination;
5860022     struct stat file_status;
5860023     int dest_is_a_dir = 0;
5860024     int a; // Argument index.
5860025     char path[PATH_MAX];
5860026     //
5860027     // There must be at least two arguments, plus the
5860028     // program name.
5860029     //
5860030     if (argc < 3)
5860031     {
5860032         usage ();
5860033         return (1);
5860034     }
5860035     //
5860036     // Select the last argument as the destination.
5860037     //
5860038     destination = argv[argc - 1];
5860039     //
5860040     // Check if it is a directory and save it in a flag.
5860041     //

```

```

5860042 if (stat (destination, &file_status) == 0)
5860043 {
5860044     if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5860045     {
5860046         dest_is_a_dir = 1;
5860047     }
5860048 }
5860049 //
5860050 // If there are more than two arguments, verify that
5860051 // the last
5860052 // one is a directory.
5860053 //
5860054 if (argc > 3)
5860055 {
5860056     if (!dest_is_a_dir)
5860057     {
5860058         usage ();
5860059         fprintf (stderr, "The destination \"%s\" ",
5860060                 destination);
5860061         fprintf (stderr, "is not a directory!\n");
5860062         return (1);
5860063     }
5860064 }
5860065 //
5860066 // Scan the arguments, excluded the last, that is
5860067 // the destination.
5860068 //
5860069 for (a = 1; a < (argc - 1); a++)
5860070 {
5860071     //
5860072     // Source.
5860073     //
5860074     source = argv[a];
5860075     //
5860076     // Verify access permissions.
5860077     //
5860078     if (access (source, R_OK) < 0)
5860079     {
5860080         perror (source);
5860081         continue;
5860082     }
5860083     //
5860084     // Destination.
5860085     //
5860086     // If it is a directory, the destination path
5860087     // must be corrected.
5860088     //
5860089     if (dest_is_a_dir)
5860090     {
5860091         path[0] = 0;
5860092         strcat (path, destination);
5860093         strcat (path, "/");
5860094         strcat (path, basename (source));
5860095         //
5860096         // Update the destination path.
5860097         //
5860098         new_destination = path;
5860099     }
5860100     else
5860101     {
5860102         new_destination = destination;
5860103     }
5860104     //
5860105     // Check if destination file exists.
5860106     //
5860107     if (stat (new_destination, &file_status) == 0)
5860108     {
5860109         fprintf (stderr,
5860110                 "The destination file, \"%s\", ",
5860111                 new_destination);
5860112         fprintf (stderr, "already exists!\n");
5860113         continue;
5860114     }
5860115     //
5860116     // Everything is ready for the link.
5860117     //
5860118     if (link (source, new_destination) < 0)
5860119     {
5860120         perror (new_destination);
5860121         continue;
5860122     }
5860123 }
5860124 //
5860125 // All done.
5860126 //
5860127 return (0);
5860128 }

```

```

5860129 //-----
5860130 static void
5860131 usage (void)
5860132 {
5860133     fprintf (stderr, "Usage: ln OLD_NAME NEW_NAME\n");
5860134     fprintf (stderr, "       ln FILE... DIRECTORY\n");
5860135 }
5860136 //-----

```

## 96.1.22 applic/login.c

Si veda la sezione 86.14.

```

5870001 #include <unistd.h>
5870002 #include <stdlib.h>
5870003 #include <sys/stat.h>
5870004 #include <sys/types.h>
5870005 #include <fcntl.h>
5870006 #include <errno.h>
5870007 #include <unistd.h>
5870008 #include <signal.h>
5870009 #include <stdio.h>
5870010 #include <sys/wait.h>
5870011 #include <stdio.h>
5870012 #include <string.h>
5870013 #include <limits.h>
5870014 #include <stdint.h>
5870015 #include <sys/os32.h>
5870016 //-----
5870017 #define LOGIN_MAX      64
5870018 #define PASSWORD_MAX   64
5870019 #define HOME_MAX       64
5870020 #define LINE_MAX       1024
5870021 //-----
5870022 int
5870023 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5870024 {
5870025     char login[LOGIN_MAX];
5870026     char password[PASSWORD_MAX];
5870027     char buffer[LINE_MAX];
5870028     char *user_name;
5870029     char *user_password;
5870030     char *user_uid;
5870031     char *user_gid;
5870032     char *user_description;
5870033     char *user_home;
5870034     char *user_shell;
5870035     uid_t uid;
5870036     uid_t euid;
5870037     gid_t gid;
5870038     gid_t egid;
5870039     int fd;
5870040     ssize_t size_read;
5870041     int b; // Index inside buffer.
5870042     int loop;
5870043     char *exec_argv[2];
5870044     int status;
5870045     char *tty_path;
5870046     //
5870047     // Check if login is running correctly.
5870048     //
5870049     euid = geteuid ();
5870050     uid = getuid ();
5870051     //
5870052     // Check privileges.
5870053     //
5870054     if (!(uid == 0 && euid == 0))
5870055     {
5870056         printf
5870057             ("%s: can only run with root privileges!\n",
5870058              argv[0]);
5870059         exit (-1);
5870060     }
5870061     //
5870062     // Prepare arguments for the shell call.
5870063     //
5870064     exec_argv[0] = "--";
5870065     exec_argv[1] = NULL;
5870066     //
5870067     // Login.
5870068     //
5870069     while (1)
5870070     {
5870071         fd = open ("/etc/passwd", O_RDONLY);
5870072         //
5870073         if (fd < 0)
5870074         {

```

```

587075     perror ("Cannot open file '/etc/passwd'");
587076     exit (-1);
587077 }
587078 //
587079 printf ("Log in as \"root\" or \"user\" "
587080        "with password \"ciao\" :-)\n");
587081 input_line (login, "login: ", LOGIN_MAX,
587082            INPUT_LINE_ECHO);
587083 //
587084 //
587085 //
587086 loop = 1;
587087 while (loop)
587088 {
587089     for (b = 0; b < LINE_MAX; b++)
587090     {
587091         size_read = read (fd, &buffer[b], (size_t) 1);
587092         if (size_read <= 0)
587093         {
587094             buffer[b] = 0;
587095             loop = 0; // Close the middle
587096                 // loop.
587097             break;
587098         }
587099         if (buffer[b] == '\n')
587100         {
587101             buffer[b] = 0;
587102             break;
587103         }
587104     }
587105 //
587106 // Please notice that 'strtok()' does not
587107 // allow to have empty fields! If it finds
587108 // a ':', it will treat it as a single ':'.
587109 //
587110 user_name = strtok (buffer, ":");
587111 user_password = strtok (NULL, ":");
587112 user_uid = strtok (NULL, ":");
587113 user_gid = strtok (NULL, ":");
587114 user_description = strtok (NULL, ":");
587115 user_home = strtok (NULL, ":");
587116 user_shell = strtok (NULL, ":");
587117 //
587118 if (strcmp (user_name, login) == 0)
587119 {
587120     input_line (password, "password: ",
587121               PASSWORD_MAX, INPUT_LINE_HIDDEN);
587122 //
587123 // Compare passwords: empty passwords
587124 // are not allowed.
587125 //
587126 if (strcmp (user_password, password) == 0)
587127 {
587128     uid = atoi (user_uid);
587129     euid = uid;
587130     gid = atoi (user_gid);
587131     egid = gid;
587132 //
587133 // Find the controlling terminal and
587134 // change
587135 // property and access permissions.
587136 //
587137 tty_path = ttyname (STDIN_FILENO);
587138 if (tty_path != NULL)
587139 {
587140     status = chown (tty_path, uid, 0);
587141     if (status != 0)
587142     {
587143         perror (NULL);
587144     }
587145     status = chmod (tty_path, 0600);
587146     if (status != 0)
587147     {
587148         perror (NULL);
587149     }
587150 }
587151 //
587152 // Cd to the home directory, if
587153 // present.
587154 //
587155 status = chdir (user_home);
587156 if (status != 0)
587157 {
587158     perror (NULL);
587159 }
587160 //
587161 // Now change personality: first the

```

```

587062 // group,
587063 // otherwise, it would be not
587064 // possible to do
587065 // after changing the UID to an
587066 // unprivileged
587067 // one.
587068 //
587069 setgid (gid);
587070 setegid (egid);
587071 //
587072 setuid (uid);
587073 seteuid (euid);
587074 //
587075 // Run the shell, replacing the
587076 // login process; the
587077 // environment is taken from 'init'.
587078 //
587079 execve (user_shell, exec_argv, envp);
587080 exit (0);
587081 }
587082 //
587083 // Login failed: will try again.
587084 //
587085 loop = 0; // Close the middle loop.
587086 break;
587087 }
587088 }
587089 close (fd);
587090 }
587091 }

```

## 96.1.23 applic/ls.c

Si veda la sezione 86.15.

```

588001 #include <sys/stat.h>
588002 #include <sys/types.h>
588003 #include <unistd.h>
588004 #include <stdlib.h>
588005 #include <fcntl.h>
588006 #include <errno.h>
588007 #include <signal.h>
588008 #include <stdio.h>
588009 #include <string.h>
588010 #include <limits.h>
588011 #include <libgen.h>
588012 #include <dirent.h>
588013 #include <pwd.h>
588014 #include <grp.h>
588015 #include <time.h>
588016 //-----
588017 #define BUFFER_SIZE    131072
588018 #define LIST_SIZE      8000
588019 //-----
588020 static void usage (void);
588021 static int compare (const void *p1, const void *p2);
588022 //-----
588023 //
588024 // Static variables to avoid stack overflow.
588025 //
588026 static char buffer[BUFFER_SIZE];
588027 static char *list[LIST_SIZE];
588028 //-----
588029 int
588030 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
588031 {
588032     int option_a = 0;
588033     int option_l = 0;
588034     int opt;
588035     // extern char *optarg; // not used.
588036     extern int optind;
588037     extern int optopt;
588038     struct stat file_status;
588039     DIR *dp;
588040     struct dirent *dir;
588041     int b; // Buffer index.
588042     int l; // List index.
588043     int len; // Name length.
588044     char *path = NULL;
588045     char pathname[PATH_MAX];
588046     struct passwd *pws;
588047     struct group *grs;
588048     struct tm *tms;
588049 //
588050 // Check for options.
588051 //
588052 while ((opt = getopt (argc, argv, "al")) != -1)

```



```

5880053 {
5880054     switch (opt)
5880055     {
5880056         case 'l':
5880057             option_l = 1;
5880058             break;
5880059         case 'a':
5880060             option_a = 1;
5880061             break;
5880062         case '?':
5880063             fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
5880064             usage ();
5880065             return (1);
5880066             break;
5880067         case ':':
5880068             fprintf (stderr,
5880069                     "Missing argument for option -%c\n",
5880070                     optopt);
5880071             usage ();
5880072             return (1);
5880073             break;
5880074         default:
5880075             fprintf (stderr,
5880076                     "Getopt problem: unknown option "
5880077                     "%c\n", opt);
5880078             return (1);
5880079     }
5880080 }
5880081 //
5880082 // If no arguments are present, at least the current
5880083 // directory is
5880084 // read.
5880085 //
5880086 if (optind == argc)
5880087 {
5880088     //
5880089     // There are no more arguments. Replace the
5880090     // program name,
5880091     // corresponding to 'argv[0]', with the current
5880092     // directory
5880093     // path string.
5880094     //
5880095     argv[0] = ".";
5880096     argc = 1;
5880097     optind = 0;
5880098 }
5880099 //
5880100 // This is a very simplified 'ls': if there is only
5880101 // a name
5880102 // and it is a directory, the directory content is
5880103 // taken as
5880104 // the new 'argv[]' array.
5880105 //
5880106 if (optind == (argc - 1))
5880107 {
5880108     //
5880109     // There is a request for a single name. Test if
5880110     // it exists
5880111     // and if it is a directory.
5880112     //
5880113     if (stat (argv[optind], &file_status) != 0)
5880114     {
5880115         fprintf (stderr,
5880116                 "File \"%s\" does not exist!\n",
5880117                 argv[optind]);
5880118         return (2);
5880119     }
5880120     //
5880121     if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5880122     {
5880123         //
5880124         // Save the directory inside the 'path'
5880125         // pointer.
5880126         //
5880127         path = argv[optind];
5880128         //
5880129         // Open the directory.
5880130         //
5880131         dp = opendir (argv[optind]);
5880132         if (dp == NULL)
5880133         {
5880134             perror (argv[optind]);
5880135             return (3);
5880136         }
5880137         //
5880138         // Read the directory and fill the buffer
5880139         // with names.

```

```

5880140     //
5880141     b = 0;
5880142     l = 0;
5880143     while ((dir = readdir (dp)) != NULL)
5880144     {
5880145         len = strlen (dir->d_name);
5880146         //
5880147         // Check if the buffer can hold it.
5880148         //
5880149         if ((b + len + 1) > BUFFER_SIZE)
5880150         {
5880151             fprintf (stderr, "not enough memory\n");
5880152             break;
5880153         }
5880154         //
5880155         // Consider the directory item only if
5880156         // there is
5880157         // a valid name. If it is empty, just
5880158         // ignore it.
5880159         //
5880160         if (len > 0)
5880161         {
5880162             strcpy (&buffer[b], dir->d_name);
5880163             list[l] = &buffer[b];
5880164             b += len + 1;
5880165             l++;
5880166         }
5880167     }
5880168     //
5880169     // Close the directory.
5880170     //
5880171     closedir (dp);
5880172     //
5880173     // Sort the list.
5880174     //
5880175     qsort (list, (size_t) l, sizeof (char *),
5880176           compare);
5880177     //
5880178     // Convert the directory list into a new
5880179     // 'argv[]' array,
5880180     // with a valid 'argc'. The variable
5880181     // 'optind' must be
5880182     // reset to the first element index, because
5880183     // there is
5880184     // no program name inside the new 'argv[]'
5880185     // at index zero.
5880186     //
5880187     argv = list;
5880188     argc = l;
5880189     optind = 0;
5880190 }
5880191 }
5880192 //
5880193 // Scan arguments, or list converted into 'argv[]'.
5880194 //
5880195 for (; optind < argc; optind++)
5880196 {
5880197     if (argv[optind][0] == '.')
5880198     {
5880199         //
5880200         // Current name starts with '.'.
5880201         //
5880202         if (!option_a)
5880203         {
5880204             //
5880205             // Do not show name starting with '.'.
5880206             //
5880207             continue;
5880208         }
5880209     }
5880210     //
5880211     // Build the pathname.
5880212     //
5880213     if (path == NULL)
5880214     {
5880215         strcpy (&pathname[0], argv[optind]);
5880216     }
5880217     else
5880218     {
5880219         strcpy (pathname, path);
5880220         strcat (pathname, "/");
5880221         strcat (pathname, argv[optind]);
5880222     }
5880223     //
5880224     // Check if file exists, reading status.
5880225     //
5880226     if (stat (pathname, &file_status) != 0)

```

```

5880227 {
5880228     fprintf (stderr,
5880229             "File \"%s\" does not exist!\n",
5880230             pathname);
5880231     return (2);
5880232 }
5880233 //
5880234 // Show file name.
5880235 //
5880236 if (option_l)
5880237 {
5880238     //
5880239     // Print the file type.
5880240     //
5880241     if (S_ISBLK (file_status.st_mode))
5880242         printf ("b");
5880243     else if (S_ISCHR (file_status.st_mode))
5880244         printf ("c");
5880245     else if (S_ISFIFO (file_status.st_mode))
5880246         printf ("p");
5880247     else if (S_ISREG (file_status.st_mode))
5880248         printf ("-");
5880249     else if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5880250         printf ("d");
5880251     else if (S_ISLNK (file_status.st_mode))
5880252         printf ("l");
5880253     else if (S_ISSOCK (file_status.st_mode))
5880254         printf ("s");
5880255     else
5880256         printf ("?");
5880257     //
5880258     // Print permissions.
5880259     //
5880260     if (S_IRUSR & file_status.st_mode)
5880261         printf ("r");
5880262     else
5880263         printf ("-");
5880264     if (S_IWUSR & file_status.st_mode)
5880265         printf ("w");
5880266     else
5880267         printf ("-");
5880268     if (S_IXUSR & file_status.st_mode)
5880269         printf ("x");
5880270     else
5880271         printf ("-");
5880272     if (S_IRGRP & file_status.st_mode)
5880273         printf ("r");
5880274     else
5880275         printf ("-");
5880276     if (S_IWGRP & file_status.st_mode)
5880277         printf ("w");
5880278     else
5880279         printf ("-");
5880280     if (S_IXGRP & file_status.st_mode)
5880281         printf ("x");
5880282     else
5880283         printf ("-");
5880284     if (S_IROTH & file_status.st_mode)
5880285         printf ("r");
5880286     else
5880287         printf ("-");
5880288     if (S_IWOTH & file_status.st_mode)
5880289         printf ("w");
5880290     else
5880291         printf ("-");
5880292     if (S_IXOTH & file_status.st_mode)
5880293         printf ("x");
5880294     else
5880295         printf ("-");
5880296     //
5880297     // Print links.
5880298     //
5880299     printf (" %3i", (int) file_status.st_nlink);
5880300     //
5880301     // Print owner.
5880302     //
5880303     pws = getpwuid (file_status.st_uid);
5880304     if (pws == NULL)
5880305     {
5880306         printf (" %i", (int) file_status.st_uid);
5880307     }
5880308     else
5880309     {
5880310         printf (" %s", pws->pw_name);
5880311     }
5880312     //
5880313     // Print group.

```

```

5880314     //
5880315     grs = getgrgid (file_status.st_gid);
5880316     if (grs == NULL)
5880317     {
5880318         printf (" %i", (int) file_status.st_gid);
5880319     }
5880320     else
5880321     {
5880322         printf (" %s", grs->gr_name);
5880323     }
5880324     //
5880325     // Print file size or device major-minor.
5880326     //
5880327     if (S_ISBLK (file_status.st_mode)
5880328         || S_ISCHR (file_status.st_mode))
5880329     {
5880330         printf (" %3i",
5880331             (int) major (file_status.st_rdev));
5880332         printf (" %3i",
5880333             (int) minor (file_status.st_rdev));
5880334     }
5880335     else
5880336     {
5880337         printf (" %8i", (int) file_status.st_size);
5880338     }
5880339     //
5880340     // Print modification date and time.
5880341     //
5880342     tms = localtime (&(file_status.st_mtime));
5880343     printf (" %4u-%02u-%02u %02u:%02u",
5880344         tms->tm_year, tms->tm_mon,
5880345         tms->tm_mday, tms->tm_hour, tms->tm_min);
5880346     //
5880347     // Print file name, but with no additional
5880348     // path.
5880349     //
5880350     printf (" %s\n", argv[optind]);
5880351     }
5880352     else
5880353     {
5880354         //
5880355         // Just show the file name and go to the
5880356         // next line.
5880357         //
5880358         printf ("%s\n", argv[optind]);
5880359     }
5880360     }
5880361     //
5880362     // All done.
5880363     //
5880364     return (0);
5880365 }
5880366
5880367 -----
5880368 static void
5880369 usage (void)
5880370 {
5880371     fprintf (stderr, "Usage: ls [OPTION] [FILE]...\n");
5880372 }
5880373
5880374 -----
5880375 static int
5880376 compare (const void *p1, const void *p2)
5880377 {
5880378     return (strcmp (*(char **) p1, *(char **) p2));
5880379 }

```

## 96.1.24 applic/man.c

Si veda la sezione 86.16.

```

5890001 #include <unistd.h>
5890002 #include <stdlib.h>
5890003 #include <errno.h>
5890004
5890005 -----
5890006 #define MAX_LINES 20
5890007 #define MAX_COLUMNS 80
5890008
5890009 -----
5890010 static char *man_page_directory = "/usr/share/man";
5890011
5890012 static void usage (void);
5890013 static FILE *open_man_page (int section, char *name);
5890014 static void build_path_name (int section, char *name,
5890015                             char *path);
5890016
5890017 -----
5890018 int
5890019 main (int argc, char *argv[], char *envp[])

```



```

5890191         fclose (fp);
5890192         return (0);
5890193     }
5890194     //
5890195     // Backspace to overwrite '--More--' and the
5890196     // character
5890197     // pressed.
5890198     //
5890199     printf
5890200     (" \b \b\b \b\b \b\b \b\b "
5890201      "\b\b \b\b \b\b \b\b \b\b");
5890202     //
5890203     // Reset line/column counters.
5890204     //
5890205     column = 1;
5890206     line = 1;
5890207 }
5890208 //
5890209 // Close the file pointer if it is still open.
5890210 //
5890211 if (fp != NULL)
5890212 {
5890213     fclose (fp);
5890214 }
5890215 //
5890216 return (0);
5890217 }
5890218
5890219 -----
5890220 static void
5890221 usage (void)
5890222 {
5890223     fprintf (stderr, "Usage: man [SECTION] NAME\n");
5890224 }
5890225
5890226 -----
5890227 FILE *
5890228 open_man_page (int section, char *name)
5890229 {
5890230     FILE *fp;
5890231     char path[PATH_MAX];
5890232     struct stat file_status;
5890233     //
5890234     //
5890235     //
5890236     if (section > 0)
5890237     {
5890238         build_path_name (section, name, path);
5890239         //
5890240         // Check if file exists.
5890241         //
5890242         if (stat (path, &file_status) != 0)
5890243         {
5890244             fprintf (stderr,
5890245                      "Man page %s(%i) does not exist!\n",
5890246                      name, section);
5890247             return (NULL);
5890248         }
5890249     }
5890250     else
5890251     {
5890252         //
5890253         // Must try a section.
5890254         //
5890255         for (section = 1; section < 9; section++)
5890256         {
5890257             build_path_name (section, name, path);
5890258             //
5890259             // Check if file exists.
5890260             //
5890261             if (stat (path, &file_status) == 0)
5890262             {
5890263                 //
5890264                 // Found.
5890265                 //
5890266                 break;
5890267             }
5890268         }
5890269     }
5890270     //
5890271     // Check if a file was found.
5890272     //
5890273     if (section < 9)
5890274     {
5890275         fp = fopen (path, "r");
5890276         //
5890277         if (fp == NULL)

```

```

5890278     {
5890279         //
5890280         // Error opening file.
5890281         //
5890282         perror (path);
5890283         return (NULL);
5890284     }
5890285     else
5890286     {
5890287         //
5890288         // Opened right.
5890289         //
5890290         return (fp);
5890291     }
5890292 }
5890293 else
5890294 {
5890295     fprintf (stderr, "Man page %s does not exist!\n",
5890296             name);
5890297     return (NULL);
5890298 }
5890299 }
5890300
5890301 -----
5890302 void
5890303 build_path_name (int section, char *name, char *path)
5890304 {
5890305     char string_section[10];
5890306     //
5890307     // Convert the section number into a string.
5890308     //
5890309     sprintf (string_section, "%i", section);
5890310     //
5890311     // Prepare the path to the man file.
5890312     //
5890313     path[0] = 0;
5890314     strcat (path, man_page_directory);
5890315     strcat (path, "/");
5890316     strcat (path, name);
5890317     strcat (path, ".");
5890318     strcat (path, string_section);
5890319 }

```

### 96.1.25 applic/mkdir.c

Si veda la sezione 86.17.

```

5900001 #include <sys/os32.h>
5900002 #include <sys/stat.h>
5900003 #include <sys/types.h>
5900004 #include <unistd.h>
5900005 #include <stdlib.h>
5900006 #include <fcntl.h>
5900007 #include <errno.h>
5900008 #include <signal.h>
5900009 #include <stdio.h>
5900010 #include <string.h>
5900011 #include <limits.h>
5900012 #include <libgen.h>
5900013 -----
5900014 static int mkdir_parents (const char *path, mode_t mode);
5900015 static void usage (void);
5900016 -----
5900017 int
5900018 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5900019 {
5900020     sysmsg_uarea_t msg;
5900021     int status;
5900022     mode_t mode = 0;
5900023     int m; // Index inside mode argument.
5900024     int digit;
5900025     char **dir;
5900026     int d; // Directory index.
5900027     int option_p = 0;
5900028     int option_m = 0;
5900029     int opt;
5900030     extern char *optarg;
5900031     extern int optind;
5900032     extern int optopt;
5900033     //
5900034     // There must be at least an argument, plus the
5900035     // program name.
5900036     //
5900037     if (argc < 2)
5900038     {
5900039         usage ();
5900040         return (1);

```

```

5900041     }
5900042     //
5900043     // Check for options, starting from 'p'. The 'dir'
5900044     // pointer is used
5900045     // to calculate the argument pointer to the first
5900046     // directory [1].
5900047     // The macroinstruction 'max()' is declared inside
5900048     // <sys/os32.h>
5900049     // and does the expected thing.
5900050     //
5900051     while ((opt = getopt (argc, argv, ":pm:")) != -1)
5900052     {
5900053         switch (opt)
5900054         {
5900055             case 'm':
5900056                 option_m = 1;
5900057                 for (m = 0; m < strlen (optarg); m++)
5900058                 {
5900059                     digit = (optarg[m] - '0');
5900060                     if (digit < 0 || digit > 7)
5900061                     {
5900062                         usage ();
5900063                         return (2);
5900064                     }
5900065                     mode = mode * 8 + digit;
5900066                 }
5900067                 break;
5900068             case 'p':
5900069                 option_p = 1;
5900070                 break;
5900071             case '?':
5900072                 printf ("Unknown option -%c.\n", optopt);
5900073                 usage ();
5900074                 return (1);
5900075                 break;
5900076             case ':':
5900077                 printf ("Missing argument for option -%c\n",
5900078                     optopt);
5900079                 usage ();
5900080                 return (2);
5900081                 break;
5900082             default:
5900083                 printf
5900084                     ("Getopt problem: unknown option %c\n", opt);
5900085                 return (3);
5900086         }
5900087     }
5900088     //
5900089     dir = argv + optind;
5900090     //
5900091     // Check if the mode is to be set to a default
5900092     // value.
5900093     //
5900094     if (!option_m)
5900095     {
5900096         //
5900097         // Default mode.
5900098         //
5900099         sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
5900100         mode = 0777 & ~msg.umask;
5900101     }
5900102     //
5900103     // Directory creation.
5900104     //
5900105     for (d = 0; dir[d] != NULL; d++)
5900106     {
5900107         if (option_p)
5900108         {
5900109             status = mkdir_parents (dir[d], mode);
5900110             if (status != 0)
5900111             {
5900112                 perror (dir[d]);
5900113                 return (3);
5900114             }
5900115         }
5900116         else
5900117         {
5900118             status = mkdir (dir[d], mode);
5900119             if (status != 0)
5900120             {
5900121                 perror (dir[d]);
5900122                 return (4);
5900123             }
5900124         }
5900125     }
5900126     //
5900127     // All done.

```

```

5900128     //
5900129     return (0);
5900130 }
5900131
5900132 -----
5900133 static int
5900134 mkdir_parents (const char *path, mode_t mode)
5900135 {
5900136     char path_copy[PATH_MAX];
5900137     char *path_parent;
5900138     struct stat fst;
5900139     int status;
5900140     //
5900141     // Check if the path is empty.
5900142     //
5900143     if (path == NULL || strlen (path) == 0)
5900144     {
5900145         //
5900146         // Recursion ends here.
5900147         //
5900148         return (0);
5900149     }
5900150     //
5900151     // Check if it does already exists.
5900152     //
5900153     status = stat (path, &fst);
5900154     if (status == 0 && fst.st_mode & S_IFDIR)
5900155     {
5900156         //
5900157         // The path exists and is a directory.
5900158         //
5900159         return (0);
5900160     }
5900161     else if (status == 0 && !(fst.st_mode & S_IFDIR))
5900162     {
5900163         //
5900164         // The path exists but is not a directory.
5900165         //
5900166         errno = ENOTDIR; // Not a directory.
5900167         return (-1);
5900168     }
5900169     //
5900170     // Get the directory path.
5900171     //
5900172     strncpy (path_copy, path, PATH_MAX);
5900173     path_parent = dirname (path_copy);
5900174     //
5900175     // If it is '.', or '/', the recursion is
5900176     // terminated.
5900177     //
5900178     if (strcmp (path_parent, ".", PATH_MAX) == 0 ||
5900179         strcmp (path_parent, "/", PATH_MAX) == 0)
5900180     {
5900181         return (0);
5900182     }
5900183     //
5900184     // Otherwise, continue the recursion.
5900185     //
5900186     status = mkdir_parents (path_parent, mode);
5900187     if (status != 0)
5900188     {
5900189         return (-1);
5900190     }
5900191     //
5900192     // Previous directories are there: create the
5900193     // current one.
5900194     //
5900195     status = mkdir (path, mode);
5900196     if (status)
5900197     {
5900198         perror (path);
5900199         return (-1);
5900200     }
5900201
5900202     return (0);
5900203 }
5900204
5900205 -----
5900206 static void
5900207 usage (void)
5900208 {
5900209     fprintf
5900210         (stderr, "Usage: mkdir [-p] [-m OCTAL_MODE] DIR...\n");
5900211 }

```

## 96.1.26 applic/mmcheck.c

Si veda la sezione 86.18.

```

5910001 #include <sys/os32.h>
5910002 #include <kernel/memory.h>
5910003 #include <kernel/proc.h>
5910004 #include <unistd.h>
5910005 #include <stdio.h>
5910006 #include <fcntl.h>
5910007 #include <unistd.h>
5910008 #include <stdlib.h>
5910009 //-----
5910010 uint32_t mb_table[MEM_MAX_BLOCKS / 32]; // Memory
5910011 // blocks map.
5910012 unsigned int mb_max = MEM_MAX_BLOCKS; // Memory
5910013 // blocks max.
5910014 proc_t process;
5910015 //-----
5910016 static int mb_block_set0 (int block);
5910017 static void mb_check (pid_t pid, addr_t address,
5910018 size_t size);
5910019 static void mb_residual (void);
5910020 //-----
5910021 int
5910022 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5910023 {
5910024     int i;
5910025     int fd;
5910026     ssize_t size_read;
5910027     char *buffer;
5910028     pid_t pid;
5910029     proc_t *ps;
5910030     //
5910031     // Get memory map.
5910032     //
5910033     fd = open ("/dev/kmem_map", O_RDONLY);
5910034     if (fd < 0)
5910035     {
5910036         printf ("%s] Cannot open \"/dev/kmem_map\" ",
5910037             argv[0]);
5910038         perror (NULL);
5910039         return (0);
5910040     }
5910041     //
5910042     buffer = (char *) mb_table;
5910043     lseek (fd, (off_t) 0, SEEK_SET);
5910044     for (i = 0; i < (MEM_MAX_BLOCKS / 8); i += size_read)
5910045     {
5910046         size_read = read (fd, &buffer[i], BUFSIZ);
5910047         if (size_read < 0)
5910048         {
5910049             printf
5910050                 ("%s] Cannot read "
5910051                 "\"/dev/kmem_map\" %i %i ",
5910052                 argv[0], size_read, sizeof (mb_table));
5910053             perror (NULL);
5910054             return (0);
5910055         }
5910056     }
5910057     //
5910058     close (fd);
5910059     //
5910060     // Scan processes
5910061     //
5910062     buffer = (char *) &process;
5910063     //
5910064     fd = open ("/dev/kmem_ps", O_RDONLY);
5910065     if (fd < 0)
5910066     {
5910067         printf ("%s] Cannot open \"/dev/kmem_ps\" ",
5910068             argv[0]);
5910069         perror (NULL);
5910070         exit (0);
5910071     }
5910072     //
5910073     // Scan processes.
5910074     //
5910075     for (pid = 0; pid < PROCESS_MAX; pid++)
5910076     {
5910077         lseek (fd, (off_t) pid, SEEK_SET);
5910078         size_read = read (fd, buffer, sizeof (proc_t));
5910079         if (size_read < sizeof (proc_t))
5910080         {
5910081             printf
5910082                 ("%s] Cannot read "
5910083                 "\"/dev/kmem_ps\" pid %i ", argv[0], pid);
5910084             perror (NULL);
5910085             continue;

```

```

5910086     }
5910087     ps = (proc_t *) buffer;
5910088     if (ps->status > 0)
5910089     {
5910090         //
5910091         //
5910092         //
5910093         if (ps->domain_data == 0)
5910094         {
5910095             mb_check (pid, ps->address_text,
5910096                 ps->domain_text + ps->extra_data);
5910097         }
5910098         else
5910099         {
5910100             mb_check (pid, ps->address_text,
5910101                 ps->domain_text);
5910102             mb_check (pid, ps->address_data,
5910103                 ps->domain_data + ps->extra_data);
5910104         }
5910105     }
5910106     }
5910107     close (fd);
5910108     //
5910109     // Check residual allocation, if any.
5910110     //
5910111     mb_residual ();
5910112     //
5910113     return (0);
5910114 }
5910115 //-----
5910116 static void
5910117 mb_check (pid_t pid, addr_t address, size_t size)
5910118 {
5910119     unsigned int bstart;
5910120     unsigned int bsize;
5910121     unsigned int bend;
5910122     unsigned int i;
5910123     addr_t block_address;
5910124     //
5910125     // k_printf ("releasing 0x%x, size 0x%x\n", (int)
5910126     // address,
5910127     // (int) size);
5910128     //
5910129     //
5910130     if (size == 0)
5910131     {
5910132         //
5910133         // Zero means nothing.
5910134         //
5910135         return;
5910136     }
5910137     //
5910138     if (size % MEM_BLOCK_SIZE)
5910139     {
5910140         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE + 1;
5910141     }
5910142     else
5910143     {
5910144         bsize = size / MEM_BLOCK_SIZE;
5910145     }
5910146     //
5910147     bstart = address / MEM_BLOCK_SIZE;
5910148     bend = bstart + bsize;
5910149     //
5910150     //
5910151     //
5910152     for (i = bstart; i < bend; i++)
5910153     {
5910154         if (mb_block_set0 (i))
5910155         {
5910156             ;
5910157         }
5910158         else
5910159         {
5910160             block_address = i;
5910161             block_address *= MEM_BLOCK_SIZE;
5910162             printf
5910163                 ("PID %i is using memory address 0x%x, "
5910164                 "but it is reported free or "
5910165                 "already used by "
5910166                 "another process!\n", (int) pid,
5910167                 (unsigned int) block_address);
5910168         }
5910169     }
5910170     }
5910171 //-----
5910172

```

```

590173 static int
590174 mb_block_set0 (int block)
590175 {
590176     int i = block / 32;
590177     int j = block % 32;
590178     uint32_t mask = 0x80000000 >> j;
590179     if (mb_table[i] & mask)
590180     {
590181         mb_table[i] = mb_table[i] & ~mask;
590182         return (1);
590183     }
590184     else
590185     {
590186         return (0); // The block is already set to
590187                     // 0 inside the map!
590188     }
590189 }
590190
590191 //-----
590192 static void
590193 mb_residual (void)
590194 {
590195     unsigned int block;
590196     unsigned int blocks = MEM_MAX_BLOCKS;
590197     int i;
590198     int j;
590199     uint32_t mask;
590200     unsigned int start = 0;
590201     unsigned int stop = 0;
590202     unsigned int status = 0;
590203     //
590204     // Show residual allocated memory.
590205     //
590206     for (block = 0; block < blocks; block++)
590207     {
590208         i = block / 32;
590209         j = block % 32;
590210         mask = 0x80000000 >> j;
590211         if (mb_table[i] & mask)
590212         {
590213             //
590214             // Allocated block
590215             //
590216             if (status == 0)
590217             {
590218                 status = 1;
590219                 start = block;
590220             }
590221         }
590222         else
590223         {
590224             //
590225             // Not allocated block.
590226             //
590227             if (status == 1)
590228             {
590229                 status = 0;
590230                 stop = block;
590231             }
590232         }
590233         //
590234         //
590235         //
590236         if (stop > 0)
590237         {
590238             printf ("residual allocation: %x-%x ",
590239                 start, stop);
590240             start = 0;
590241             stop = 0;
590242         }
590243     }
590244     printf ("\n");
590245 }

```

## 96.1.27 applic/more.c

◀

Si veda la sezione 86.19.

```

592001 #include <unistd.h>
592002 #include <errno.h>
592003 //-----
592004 #define MAX_LINES 20
592005 #define MAX_COLUMNS 80
592006 //-----
592007 static void usage (void);
592008 //-----
592009 int

```

```

592010 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
592011 {
592012     FILE *fp;
592013     char *name;
592014     int c;
592015     int line = 1; // Line internal counter.
592016     int column = 1; // Column internal counter.
592017     int a; // Index inside arguments.
592018     int loop;
592019     //
592020     // There must be at least an argument, plus the
592021     // program name.
592022     //
592023     if (argc < 2)
592024     {
592025         usage ();
592026         return (1);
592027     }
592028     //
592029     // No options are allowed.
592030     //
592031     for (a = 1; a < argc; a++)
592032     {
592033         //
592034         // Get next name from arguments.
592035         //
592036         name = argv[a];
592037         //
592038         // Try to open the file, read only.
592039         //
592040         fp = fopen (name, "r");
592041         //
592042         if (fp == NULL)
592043         {
592044             //
592045             // Error opening file.
592046             //
592047             perror (name);
592048             return (1);
592049         }
592050         //
592051         // Print the file name to be displayed.
592052         //
592053         printf ("== %s ==\n", name);
592054         line++;
592055         //
592056         // The following loop continues while the file
592057         // gives characters, or when a command to change
592058         // file or to quit is given.
592059         //
592060         for (loop = 1; loop;)
592061         {
592062             //
592063             // Read a single character.
592064             //
592065             c = getc (fp);
592066             //
592067             if (c == EOF)
592068             {
592069                 loop = 0;
592070                 break;
592071             }
592072             //
592073             // If the character read is a special one,
592074             // the line/column calculation is modified,
592075             // so that it is known when to stop
592076             // scrolling.
592077             //
592078             switch (c)
592079             {
592080                 case '\r':
592081                     //
592082                     // Displaying this character, the cursor
592083                     // should go
592084                     // back to the first column. So the
592085                     // column counter
592086                     // is reset.
592087                     //
592088                     column = 1;
592089                     break;
592090                 case '\n':
592091                     //
592092                     // Displaying this character, the cursor
592093                     // should go
592094                     // back to the next line, at the first
592095                     // column.
592096                     // So the column counter is reset and

```

```

5920097 // the line
5920098 // counter is incremented.
5920099 //
5920100 line++;
5920101 column = 1;
5920102 break;
5920103 case '\b':
5920104 //
5920105 // Displaying this character, the cursor
5920106 // should go
5920107 // back one position, unless it is
5920108 // already at the
5920109 // beginning.
5920110 //
5920111 if (column > 1)
5920112 {
5920113     column--;
5920114 }
5920115 break;
5920116 default:
5920117 //
5920118 // Any other character must increase the
5920119 // column
5920120 // counter.
5920121 //
5920122 column++;
5920123 }
5920124 //
5920125 // Display the character, even if it is a
5920126 // special one:
5920127 // it is responsibility of the screen device
5920128 // management
5920129 // to do something good with special
5920130 // characters.
5920131 //
5920132 putchar (c);
5920133 //
5920134 // If the column counter is gone beyond the
5920135 // screen columns,
5920136 // then adjust the column counter and
5920137 // increment the line
5920138 // counter.
5920139 //
5920140 if (column > MAX_COLUMNS)
5920141 {
5920142     column -= MAX_COLUMNS;
5920143     line++;
5920144 }
5920145 //
5920146 // Check if there is space for scrolling.
5920147 //
5920148 if (line < MAX_LINES)
5920149 {
5920150     continue;
5920151 }
5920152 //
5920153 // Here, displayed lines are MAX_LINES.
5920154 //
5920155 if (column > 1)
5920156 {
5920157     //
5920158     // Something was printed at the current
5920159     // line: must
5920160     // do a new line.
5920161     //
5920162     putchar ('\n');
5920163 }
5920164 //
5920165 // Show the more prompt.
5920166 //
5920167 printf ("--More--");
5920168 fflush (stdout);
5920169 //
5920170 // Read a character from standard input.
5920171 //
5920172 c = getchar ();
5920173 //
5920174 // Consider commands 'n' and 'q', but any
5920175 // other character
5920176 // can be introduced, to let show the next
5920177 // page.
5920178 //
5920179 switch (c)
5920180 {
5920181     case 'N':
5920182     case 'n':
5920183         //

```

```

5920184 // Go to the next file, if any.
5920185 //
5920186 fclose (fp);
5920187 fp = NULL;
5920188 loop = 0;
5920189 break;
5920190 case 'Q':
5920191 case 'q':
5920192 // //
5920193 // // Quit. But must erase the
5920194 // // "--More--" prompt.
5920195 // //
5920196 // printf ("%b %b %b %b %b %b %b");
5920197 // printf ("%b %b %b %b %b %b");
5920198 fclose (fp);
5920199 return (0);
5920200 }
5920201 //
5920202 // Backspace to overwrite "--More--" and the
5920203 // character
5920204 // pressed.
5920205 //
5920206 // printf ("%b %b %b %b %b %b %b %b %b");
5920207 // printf ("%b %b %b %b");
5920208 //
5920209 // Reset line/column counters.
5920210 //
5920211 column = 1;
5920212 line = 1;
5920213 }
5920214 //
5920215 // Close the file pointer if it is still open.
5920216 //
5920217 if (fp != NULL)
5920218 {
5920219     fclose (fp);
5920220 }
5920221 }
5920222 //
5920223 return (0);
5920224 }
5920225 //-----
5920226 static void
5920227 usage (void)
5920228 {
5920229     fprintf (stderr, "Usage: more FILE...\n");
5920230 }
5920231 }

```

## 96.1.28 applic/mount.c

Si veda la sezione 92.7.

```

5930001 #include <unistd.h>
5930002 #include <stdlib.h>
5930003 #include <sys/stat.h>
5930004 #include <sys/types.h>
5930005 #include <fcntl.h>
5930006 #include <errno.h>
5930007 #include <signal.h>
5930008 #include <stdio.h>
5930009 #include <sys/wait.h>
5930010 #include <stdio.h>
5930011 #include <string.h>
5930012 #include <limits.h>
5930013 #include <sys/os32.h>
5930014 //-----
5930015 static void usage (void);
5930016 //-----
5930017 int
5930018 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5930019 {
5930020     int options;
5930021     int status;
5930022     //
5930023     //
5930024     //
5930025     if (argc < 3 || argc > 4)
5930026     {
5930027         usage ();
5930028         return (1);
5930029     }
5930030     //
5930031     // Set options.
5930032     //
5930033     if (argc == 4)
5930034     {

```



```

5930035     if (strcmp (argv[3], "rw") == 0)
5930036     {
5930037         options = MOUNT_DEFAULT;
5930038     }
5930039     else if (strcmp (argv[3], "ro") == 0)
5930040     {
5930041         options = MOUNT_RO;
5930042     }
5930043     else
5930044     {
5930045         printf
5930046         ("Invalid mount option: "
5930047          "only \"ro\" or \"rw\" " "are allowed\n");
5930048         return (2);
5930049     }
5930050 }
5930051 else
5930052 {
5930053     options = MOUNT_DEFAULT;
5930054 }
5930055 //
5930056 // System call.
5930057 //
5930058 status = mount (argv[1], argv[2], options);
5930059 if (status != 0)
5930060 {
5930061     perror (NULL);
5930062     return (2);
5930063 }
5930064 //
5930065 return (0);
5930066 }
5930067
5930068 //-----
5930069 static void
5930070 usage (void)
5930071 {
5930072     fprintf (stderr, "Usage: mount DEVICE MOUNT_POINT "
5930073             "[MOUNT_OPTIONS]\n");
5930074 }

```

### 96.1.29 applic/nc.c

«

Si veda la sezione 86.20.

```

5940001 #include <sys/stat.h>
5940002 #include <sys/types.h>
5940003 #include <unistd.h>
5940004 #include <stdlib.h>
5940005 #include <fcntl.h>
5940006 #include <errno.h>
5940007 #include <signal.h>
5940008 #include <stdio.h>
5940009 #include <string.h>
5940010 #include <limits.h>
5940011 #include <libgen.h>
5940012 #include <arpa/inet.h>
5940013 #include <sys/socket.h>
5940014 #include <stdint.h>
5940015 #include <stdbool.h>
5940016 #include <fcntl.h>
5940017 //-----
5940018 static void usage (void);
5940019 char buffer[BUFSIZ];
5940020 //-----
5940021 int
5940022 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5940023 {
5940024     bool option_l = 0;
5940025     bool option_u = 0;
5940026     int opt;
5940027 //extern char *optarg; // not used.
5940028 extern int optind;
5940029 extern int optopt;
5940030 //
5940031 int status;
5940032 int sfdn;
5940033 int sfdn2;
5940034 struct sockaddr_in sa_local;
5940035 struct sockaddr_in sa_remote;
5940036 socklen_t sa_remote_size = sizeof (struct sockaddr_in);
5940037 ssize_t read_size;
5940038 ssize_t sent_size;
5940039 ssize_t recv_size;
5940040 char *addr = NULL;
5940041 char *port = NULL;
5940042 bool can_rx = 1;

```

```

5940043 bool can_tx = 1;
5940044 //
5940045 // Check for options.
5940046 //
5940047 while ((opt = getopt (argc, argv, ":ul")) != -1)
5940048 {
5940049     switch (opt)
5940050     {
5940051         case 'l':
5940052             option_l = 1;
5940053             break;
5940054         case 'u':
5940055             option_u = 1;
5940056             break;
5940057         case '?':
5940058             fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
5940059             usage ();
5940060             return (1);
5940061             break;
5940062         case ':':
5940063             fprintf (stderr,
5940064                     "Missing argument for option -%c\n",
5940065                     optopt);
5940066             usage ();
5940067             return (1);
5940068             break;
5940069         default:
5940070             fprintf (stderr,
5940071                     "Getopt problem: "
5940072                     "unknown option %c\n", opt);
5940073             usage ();
5940074             return (1);
5940075     }
5940076 }
5940077 //
5940078 // Arguments.
5940079 //
5940080 if (optind == (argc - 2))
5940081 {
5940082     //
5940083     // There are exactly two arguments: destination
5940084     // address and port.
5940085     //
5940086     addr = argv[argc - 2];
5940087     port = argv[argc - 1];
5940088 }
5940089 else
5940090 {
5940091     //
5940092     // Arguments wrong!
5940093     //
5940094     usage ();
5940095     return (2);
5940096 }
5940097 //
5940098 // Set the local or the remote address.
5940099 //
5940100 if (option_l)
5940101 {
5940102     //
5940103     // Address and port are local.
5940104     //
5940105     sa_local.sin_family = AF_INET;
5940106     sa_local.sin_port = htons (atoi (port));
5940107     inet_pton (AF_INET, addr, &sa_local.sin_addr.s_addr);
5940108 }
5940109 else
5940110 {
5940111     //
5940112     // Address and port are remote.
5940113     //
5940114     sa_remote.sin_family = AF_INET;
5940115     sa_remote.sin_port = htons (atoi (port));
5940116     inet_pton (AF_INET, addr, &sa_remote.sin_addr.s_addr);
5940117 }
5940118 //
5940119 // Open the socket.
5940120 //
5940121 if (option_u)
5940122 {
5940123     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP);
5940124 }
5940125 else
5940126 {
5940127     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP);
5940128 }
5940129 if (sfdn < 0)

```

```

5940130 {
5940131     perror (NULL);
5940132     return (3);
5940133 }
5940134 //
5940135 // Set it listening or connect.
5940136 //
5940137 if (option_1)
5940138 {
5940139     //
5940140     // Bind the local 'sa' location.
5940141     //
5940142     status =
5940143         bind (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_local,
5940144              sizeof (sa_local));
5940145     if (status < 0)
5940146     {
5940147         perror (NULL);
5940148         close (sfdn);
5940149         return (4);
5940150     }
5940151     //
5940152     // Listen (TCP) or wait the first packet (UDP).
5940153     //
5940154     if (option_u)
5940155     {
5940156         //
5940157         // Instead of listening, we use the function
5940158         // 'recvfrom()',
5940159         // to get the remote address and port.
5940160         //
5940161         recv_size =
5940162             recvfrom (sfdn, &buffer,
5940163                      (size_t) BUFSIZ - 1, 0,
5940164                      (struct sockaddr *) &sa_remote,
5940165                      &sa_remote_size);
5940166         if (recv_size < 0)
5940167         {
5940168             perror (NULL);
5940169             close (sfdn);
5940170             return (4);
5940171         }
5940172         //
5940173         // Now connect the remote destination
5940174         //
5940175         status =
5940176             connect (sfdn,
5940177                     (struct sockaddr *) &sa_remote,
5940178                     sizeof (sa_remote));
5940179         if (status < 0)
5940180         {
5940181             perror (NULL);
5940182             close (sfdn);
5940183             return (7);
5940184         }
5940185         //
5940186         // And show what was received as a first
5940187         // packet.
5940188         //
5940189         buffer[recv_size] = 0;
5940190         printf ("%s", buffer);
5940191     }
5940192     else
5940193     {
5940194         //
5940195         // TCP: listen.
5940196         //
5940197         status = listen (sfdn, 1);
5940198         if (status < 0)
5940199         {
5940200             perror (NULL);
5940201             close (sfdn);
5940202             return (5);
5940203         }
5940204         //
5940205         // Accept.
5940206         //
5940207         sfdn2 =
5940208             accept (sfdn,
5940209                    (struct sockaddr *) &sa_remote,
5940210                    &sa_remote_size);
5940211         if (sfdn2 < 0)
5940212         {
5940213             perror (NULL);
5940214             close (sfdn);
5940215             return (6);
5940216         }

```

```

5940217     //
5940218     // Close listening socket.
5940219     //
5940220     close (sfdn);
5940221     //
5940222     // Variable 'sfdn' will be the new socket.
5940223     //
5940224     sfdn = sfdn2;
5940225     }
5940226 }
5940227 else
5940228 {
5940229     //
5940230     // Connect the remote destination.
5940231     //
5940232     status =
5940233         connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_remote,
5940234                 sizeof (sa_remote));
5940235     if (status < 0)
5940236     {
5940237         perror (NULL);
5940238         close (sfdn);
5940239         return (7);
5940240     }
5940241     }
5940242     //
5940243     // Define the standard input non blocking.
5940244     //
5940245     status = fcntl (STDIN_FILENO, F_SETFL, O_NONBLOCK);
5940246     if (status < 0)
5940247     {
5940248         perror (NULL);
5940249         return (8);
5940250     }
5940251     //
5940252     // Define the socket non blocking.
5940253     //
5940254     status = fcntl (sfdn, F_SETFL, O_NONBLOCK);
5940255     if (status < 0)
5940256     {
5940257         perror (NULL);
5940258         return (9);
5940259     }
5940260     //
5940261     // Will read from the remote and show to the screen.
5940262     //
5940263     while (can_rx || can_tx)
5940264     {
5940265         if (can_rx)
5940266         {
5940267             recv_size =
5940268                 recv (sfdn, &buffer, (size_t) BUFSIZ - 1, 0);
5940269             //
5940270             // recv_size = read (sfdn, &buffer,
5940271                               // (size_t) BUFSIZ-1);
5940272             if (recv_size < 0)
5940273             {
5940274                 if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)
5940275                 {
5940276                     ;
5940277                 }
5940278                 else
5940279                 {
5940280                     perror (NULL);
5940281                     close (sfdn);
5940282                     return (10);
5940283                 }
5940284             }
5940285             else if (recv_size == 0)
5940286             {
5940287                 //
5940288                 // End of stream.
5940289                 //
5940290                 can_rx = 0;
5940291                 printf ("--end of receive stream--\n");
5940292             }
5940293             else
5940294             {
5940295                 buffer[recv_size] = 0;
5940296                 printf ("%s", buffer);
5940297             }
5940298         }
5940299         if (can_tx)
5940300         {
5940301             read_size = read (STDIN_FILENO, buffer, BUFSIZ);
5940302             if (read_size < 0)
5940303             {
5940304                 if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)

```

```

5940304     {
5940305     ;
5940306     }
5940307     else
5940308     {
5940309         perror (NULL);
5940310         close (sfdn);
5940311         return (11);
5940312     }
5940313     }
5940314     else if (read_size == 0)
5940315     {
5940316         //
5940317         // End of input.
5940318         //
5940319         printf ("--closing send stream--\n");
5940320         can_tx = 0;
5940321     }
5940322     else
5940323     {
5940324         //
5940325         // Send it.
5940326         //
5940327         sent_size =
5940328             send (sfdn, &buffer, (size_t) read_size, 0);
5940329         if (sent_size < 0)
5940330         {
5940331             if (errno == EAGAIN
5940332                 || errno == EWOULDBLOCK)
5940333             {
5940334                 ;
5940335             }
5940336             else
5940337             {
5940338                 perror (NULL);
5940339                 close (sfdn);
5940340                 return (12);
5940341             }
5940342         }
5940343     }
5940344     }
5940345     }
5940346     //
5940347     // All done.
5940348     //
5940349     close (sfdn);
5940350     return (0);
5940351 }
5940352
5940353 //-----
5940354 static void
5940355 usage (void)
5940356 {
5940357     fprintf
5940358         (stderr,
5940359          "os32 netcat usage:\n"
5940360          "\n"
5940361          "nc [-u][-l] ADDRESS PORT\n"
5940362          "\n"
5940363          "-u      Use UDP protocol instead of TCP.\n"
5940364          "-l      Listen for incoming connection \n"
5940365          "requests.\n"
5940366          "ADDRESS IPv4 numeric address; if option -l is\n"
5940367          "used, this\n"
5940368          "is the local address, otherwise it is\n"
5940369          "the remote address.\n"
5940370          "PORT   TCP or UDP port; if option -l is used,\n"
5940371          "this is local address, otherwise it is\n"
5940372          "the remote address.\n");
5940373 }

```

### 96.1.30 applic/ping.c

« Si veda la sezione 92.8.

```

5950001 #include <stdio.h>
5950002 #include <sys/types.h>
5950003 #include <arpa/inet.h>
5950004 #include <sys/socket.h>
5950005 #include <netinet/icmp.h>
5950006 #include <unistd.h>
5950007 #include <stdlib.h>
5950008 #include <stdint.h>
5950009 #include <errno.h>
5950010 //-----
5950011 struct ip_pkt
5950012 {

```

```

5950013 struct iphdr ip; // <netinet/ip.h>
5950014 struct icmp_hdr icmp; // <netinet/icmp.h>
5950015 char data[60];
5950016 } __attribute__ ((packed));
5950017
5950018 struct icmp_pkt
5950019 {
5950020     struct icmp_hdr icmp; // <netinet/icmp.h>
5950021     char data[60];
5950022 } __attribute__ ((packed));
5950023 //-----
5950024 static uint16_t ip_chk (uint16_t * data, size_t size);
5950025 static void usage (void);
5950026 //-----
5950027 int
5950028 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5950029 {
5950030     int sfdn;
5950031     struct sockaddr_in sa;
5950032     ssize_t sent;
5950033     ssize_t received;
5950034     int status;
5950035     char *destination;
5950036     uint16_t checksum;
5950037     struct icmp_pkt icmp_pkt_send;
5950038     struct ip_pkt ip_pkt_receive;
5950039     //int retry = 3; // Max send retry.
5950040     clock_t clock_ping;
5950041     clock_t clock_pong;
5950042     clock_t clock_time;
5950043     //
5950044     // No options are known, but an argument must be
5950045     // given.
5950046     //
5950047     if (argc < 2)
5950048     {
5950049         usage ();
5950050         return (1);
5950051     }
5950052     destination = argv[1];
5950053     //
5950054     // Define the destination 'sa'
5950055     //
5950056     sa.sin_family = AF_INET;
5950057     sa.sin_port = 0;
5950058     inet_pton (AF_INET, destination, &sa.sin_addr.s_addr);
5950059     //
5950060     // Put some data inside the packet header.
5950061     //
5950062     icmp_pkt_send.icmp.un.echo.id = (uint16_t) rand ();
5950063     icmp_pkt_send.icmp.un.echo.sequence = 0;
5950064     icmp_pkt_send.icmp.type = 8; // Echo request.
5950065     icmp_pkt_send.icmp.code = 0;
5950066     icmp_pkt_send.icmp.checksum = 0;
5950067     //
5950068     // Calculate the ICMP checksum.
5950069     //
5950070     checksum = ~(ip_chk ((void *) &icmp_pkt_send,
5950071                          sizeof (struct icmp_pkt)));
5950072     icmp_pkt_send.icmp.checksum = htons (checksum);
5950073     //
5950074     // Open the socket.
5950075     //
5950076     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);
5950077     if (sfdn < 0)
5950078     {
5950079         perror (NULL);
5950080         return (0);
5950081     }
5950082     //
5950083     // Connect the 'sa' destination
5950084     //
5950085     status =
5950086         connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa, sizeof (sa));
5950087     if (status < 0)
5950088     {
5950089         perror (NULL);
5950090         close (sfdn);
5950091         return (0);
5950092     }
5950093     //
5950094     // Send one single packet: please notice that we
5950095     // send an ICMP,
5950096     // but we receive a full IP.
5950097     //
5950098     clock_ping = clock ();
5950099     sent = send (sfdn, &icmp_pkt_send,

```

```

590100         sizeof (struct icmp_pkt), 0);
590101     if (sent < 0)
590102     {
590103         perror (NULL);
590104         return (1);
590105     }
590106     //
590107     // Packet sent.
590108     //
590109     printf ("ping: ");
590110     //
590111     // Now receive all ICMP raw packets, and select the
590112     // one with the same
590113     // identifier.
590114     //
590115     while (1)
590116     {
590117         received =
590118             read (sfdn, &ip_pkt_receive,
590119                 sizeof (struct ip_pkt));
590120         clock_pong = clock ();
590121
590122         if (ip_pkt_receive.icmp.un.echo.id
590123             == icmp_pkt_send.icmp.un.echo.id)
590124         {
590125             clock_time = (clock_pong - clock_ping);
590126             printf ("pong %llu.%03llu s\n",
590127                 clock_time / CLOCKS_PER_SEC,
590128                 (clock_time % CLOCKS_PER_SEC) *
590129                 1000 / CLOCKS_PER_SEC);
590130             break;
590131         }
590132     }
590133
590134     close (sfdn);
590135     return (0);
590136 }
590137
590138 //-----
590139 static uint16_t
590140 ip_chk (uint16_t * data, size_t size)
590141 {
590142     int i;
590143     uint32_t sum;
590144     uint16_t carry;
590145     uint16_t checksum;
590146     uint16_t last;
590147     uint8_t *octet = (uint8_t *) data;
590148     //
590149     // 2's complement sum.
590150     //
590151     for (i = 0, sum = 0; i < (size / 2); i++)
590152     {
590153         sum += ntohs (data[i]);
590154     }
590155     //
590156     if (size % 2)
590157     {
590158         //
590159         // The size is odd, and the last octet must be
590160         // accounted too.
590161         //
590162         last = octet[size - 1];
590163         last = last << 8;
590164         //
590165         sum += last;
590166     }
590167     //
590168     // Extract the carries and make the checksum.
590169     //
590170     carry = sum >> 16;
590171     checksum = sum & 0x0000FFFF;
590172     checksum += carry;
590173     //
590174     // End of job.
590175     //
590176     return (checksum);
590177 }
590178
590179 //-----
590180 static void
590181 usage (void)
590182 {
590183     fprintf (stderr, "Usage: ping IPv4\n");
590184 }

```

## 96.1.31 applic/ps.c

Si veda la sezione 86.21.

```

5960001 #include <sys/os32.h>
5960002 #include <kernel/proc.h>
5960003 #include <unistd.h>
5960004 #include <stdio.h>
5960005 #include <fcntl.h>
5960006 #include <unistd.h>
5960007 #include <stdlib.h>
5960008 //-----
5960009 static void usage (void);
5960010 //-----
5960011 int
5960012 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5960013 {
5960014     pid_t pid;
5960015     proc_t *ps;
5960016     int fd;
5960017     char stat;
5960018     ssize_t size_read;
5960019     char buffer[sizeof (proc_t)];
5960020     unsigned int min;
5960021     unsigned int sec;
5960022     size_t stack_size;
5960023     addr_t stack_bottom;
5960024     int stack_usage;
5960025     //
5960026     int opt;
5960027     // extern char *optarg;           // not used.
5960028     // extern int optind;
5960029     extern int optopt;
5960030     int option_u = 0;
5960031     int option_g = 0;
5960032     //
5960033     // Check for options.
5960034     //
5960035     while ((opt = getopt (argc, argv, "ug")) != -1)
5960036     {
5960037         switch (opt)
5960038         {
5960039             case 'u':
5960040                 option_u = 1;
5960041                 break;
5960042             case 'g':
5960043                 option_g = 1;
5960044                 break;
5960045             case '?':
5960046                 fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
5960047                 usage ();
5960048                 return (1);
5960049             case ':':
5960050                 fprintf (stderr,
5960051                     "Missing argument for option -%c\n",
5960052                     optopt);
5960053                 usage ();
5960054                 return (1);
5960055             case ':':
5960056                 break;
5960057             default:
5960058                 fprintf (stderr,
5960059                     "Getopt problem: "
5960060                     "unknown option %c\n", opt);
5960061                 return (1);
5960062         }
5960063     }
5960064     //
5960065     // Fix options '-u' or '-g'.
5960066     //
5960067     if (option_u)
5960068         option_g = 0;
5960069     if (!option_g)
5960070         option_u = 1;
5960071     //
5960072     // Open '/dev/kmem_ps', to get the process table.
5960073     //
5960074     fd = open ("/dev/kmem_ps", O_RDONLY);
5960075     if (fd < 0)
5960076     {
5960077         printf ("[%s] Cannot open \"/dev/kmem_ps\" ",
5960078             argv[0]);
5960079         perror (NULL);
5960080         exit (0);
5960081     }
5960082     //
5960083     // Print head.
5960084     //
5960085     if (option_u)

```

```

5960086 {
5960087     printf ("pp p pg                "
5960088            "T * 0x1000 D * 0x1000 stack      \n"
5960089            "id id rp tty uid euid suid usage s "
5960090            "addr size addr size usage   name\n");
5960091 }
5960092 else
5960093 {
5960094     printf ("pp p pg                "
5960095            "T * 0x1000 D * 0x1000 stack      \n"
5960096            "id id rp tty gid egid sgid usage s "
5960097            "addr size addr size usage   name\n");
5960098 }
5960099 //
5960100 // Scan processes and then print body.
5960101 //
5960102 for (pid = 0; pid < PROCESS_MAX; pid++)
5960103 {
5960104     lseek (fd, (off_t) pid, SEEK_SET);
5960105     size_read = read (fd, buffer, sizeof (proc_t));
5960106     if (size_read < sizeof (proc_t))
5960107     {
5960108         printf
5960109             ("[%s] Cannot read "
5960110              "\"/dev/kmem_ps\" pid %i ", argv[0], pid);
5960111         perror (NULL);
5960112         continue;
5960113     }
5960114     ps = (proc_t *) buffer;
5960115     if (ps->status > 0)
5960116     {
5960117         ps->name[PATH_MAX - 1] = 0; // Terminated
5960118         // string.
5960119         //
5960120         // Check the current stack size.
5960121         //
5960122         if (ps->domain_data == 0)
5960123         {
5960124             stack_bottom = ps->domain_text;
5960125         }
5960126         else
5960127         {
5960128             stack_bottom = ps->domain_data;
5960129         }
5960130         //
5960131         stack_size = stack_bottom - ps->sp;
5960132         //
5960133         stack_usage = 100 * stack_size / ps->domain_stack;
5960134         //
5960135         switch (ps->status)
5960136         {
5960137             case PROC_EMPTY:
5960138                 stat = '-';
5960139                 break;
5960140             case PROC_CREATED:
5960141                 stat = 'c';
5960142                 break;
5960143             case PROC_READY:
5960144                 stat = 'r';
5960145                 break;
5960146             case PROC_RUNNING:
5960147                 stat = 'R';
5960148                 break;
5960149             case PROC_SLEEPING:
5960150                 stat = 's';
5960151                 break;
5960152             case PROC_ZOMBIE:
5960153                 stat = 'z';
5960154                 break;
5960155             default:
5960156                 stat = '?';
5960157                 break;
5960158         }
5960159         //
5960160         min = ((ps->usage / CLOCKS_PER_SEC) / 60);
5960161         sec = ((ps->usage / CLOCKS_PER_SEC) % 60);
5960162         //
5960163         // Print the line.
5960164         //
5960165         //
5960166         // Addresses and sizes are multiple of 4096
5960167         // (0x1000);
5960168         // For the stack pointer is shown only the
5960169         // last five
5960170         // hexadecimal digits.
5960171         //
5960172         if (ps->domain_data > 0)

```

```

5960173     {
5960174         if (option_u)
5960175         {
5960176             printf
5960177                 ("%2i %2i %2i %04x %4i %4i %4i "
5960178                  "%02i.%02i %c %05x %04x %05x "
5960179                  "%04x % 3i%% %15s\n",
5960180                  (unsigned int) ps->ppid,
5960181                  (unsigned int) pid,
5960182                  (unsigned int) ps->pgrp,
5960183                  (unsigned int) ps->device_tty,
5960184                  (unsigned int) ps->uid,
5960185                  (unsigned int) ps->euid,
5960186                  (unsigned int) ps->suid, min, sec,
5960187                  stat,
5960188                  (unsigned int) ps->address_text /
5960189                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960190                  (unsigned int) ps->domain_text /
5960191                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960192                  (unsigned int) ps->address_data /
5960193                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960194                  (unsigned int) (ps->domain_data +
5960195                               ps->extra_data) /
5960196                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960197                  (unsigned int) stack_usage, ps->name);
5960198         }
5960199     }
5960200     else
5960201     {
5960202         printf
5960203             ("%2i %2i %2i %04x %4i %4i "
5960204              "%4i %02i.%02i %c %05x %04x "
5960205              "%05x %04x % 3i%% %15s\n",
5960206              (unsigned int) ps->ppid,
5960207              (unsigned int) pid,
5960208              (unsigned int) ps->pgrp,
5960209              (unsigned int) ps->device_tty,
5960210              (unsigned int) ps->gid,
5960211              (unsigned int) ps->egid,
5960212              (unsigned int) ps->sgid, min, sec,
5960213              stat,
5960214              (unsigned int) ps->address_text /
5960215              MEM_BLOCK_SIZE,
5960216              (unsigned int) ps->domain_text /
5960217              MEM_BLOCK_SIZE,
5960218              (unsigned int) ps->address_data /
5960219              MEM_BLOCK_SIZE,
5960220              (unsigned int) (ps->domain_data +
5960221                           ps->extra_data) /
5960222              MEM_BLOCK_SIZE,
5960223              (unsigned int) stack_usage, ps->name);
5960224     }
5960225     }
5960226     else
5960227     {
5960228         if (option_u)
5960229         {
5960230             printf
5960231                 ("%2i %2i %2i %04x %4i %4i %4i "
5960232                  "%02i.%02i %c %05x %04x %05x "
5960233                  "%04x % 3i%% %15s\n",
5960234                  (unsigned int) ps->ppid,
5960235                  (unsigned int) pid,
5960236                  (unsigned int) ps->pgrp,
5960237                  (unsigned int) ps->device_tty,
5960238                  (unsigned int) ps->uid,
5960239                  (unsigned int) ps->euid,
5960240                  (unsigned int) ps->suid, min, sec,
5960241                  stat,
5960242                  (unsigned int) ps->address_text /
5960243                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960244                  (unsigned int) (ps->domain_text +
5960245                               ps->extra_data) /
5960246                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960247                  (unsigned int) ps->address_data /
5960248                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960249                  (unsigned int) ps->domain_data /
5960250                  MEM_BLOCK_SIZE,
5960251                  (unsigned int) stack_usage, ps->name);
5960252         }
5960253     }
5960254     else
5960255     {
5960256         printf
5960257             ("%2i %2i %2i %04x %4i %4i %4i "
5960258              "%02i.%02i %c %05x %04x %05x "
5960259              "%04x % 3i%% %15s\n",
5960260              (unsigned int) ps->ppid,
5960261              (unsigned int) pid,

```

```

5960260 (unsigned int) ps->pgrp,
5960261 (unsigned int) ps->device_tty,
5960262 (unsigned int) ps->gid,
5960263 (unsigned int) ps->egid,
5960264 (unsigned int) ps->sgid, min, sec,
5960265 stat,
5960266 (unsigned int) ps->address_text /
5960267 MEM_BLOCK_SIZE,
5960268 (unsigned int) (ps->domain_text +
5960269 ps->extra_data) /
5960270 MEM_BLOCK_SIZE,
5960271 (unsigned int) ps->address_data /
5960272 MEM_BLOCK_SIZE,
5960273 (unsigned int) ps->domain_data /
5960274 MEM_BLOCK_SIZE,
5960275 (unsigned int) stack_usage, ps->name);
5960276 }
5960277 }
5960278 }
5960279 }
5960280 close (fd);
5960281 return (0);
5960282 }
5960283 }
5960284 //-----
5960285 static void
5960286 usage (void)
5960287 {
5960288     fprintf (stderr, "Usage: ps [-u|g]\n");
5960289 }

```

### 96.1.32 applic/rm.c

« Si veda la sezione 86.22.

```

5970001 #include <fcntl.h>
5970002 #include <sys/stat.h>
5970003 #include <stddef.h>
5970004 #include <unistd.h>
5970005 #include <errno.h>
5970006 //-----
5970007 static void usage (void);
5970008 //-----
5970009 int
5970010 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5970011 {
5970012     int a;          // Argument index.
5970013     int status;
5970014     struct stat file_status;
5970015     //
5970016     // No options are known, but at least an argument
5970017     // must be given.
5970018     //
5970019     if (argc < 2)
5970020     {
5970021         usage ();
5970022         return (1);
5970023     }
5970024     //
5970025     // Scan arguments.
5970026     //
5970027     for (a = 1; a < argc; a++)
5970028     {
5970029         //
5970030         // Verify if the file exists.
5970031         //
5970032         if (stat (argv[a], &file_status) != 0)
5970033         {
5970034             fprintf (stderr,
5970035                 "File \"%s\" does not exist!\n",
5970036                 argv[a]);
5970037             continue;
5970038         }
5970039         //
5970040         // File exists: check the file type.
5970041         //
5970042         if (S_ISDIR (file_status.st_mode))
5970043         {
5970044             fprintf (stderr,
5970045                 "Cannot remove directory \"%s\"!\n",
5970046                 argv[a]);
5970047             continue;
5970048         }
5970049         //
5970050         // Can remove it.
5970051         //
5970052         status = unlink (argv[a]);

```

```

5970053     if (status != 0)
5970054     {
5970055         perror (NULL);
5970056         return (2);
5970057     }
5970058 }
5970059 return (0);
5970060 }
5970061 //-----
5970062 static void
5970063 usage (void)
5970064 {
5970065     fprintf (stderr, "Usage: rm FILE...\n");
5970066 }
5970067 }

```

### 96.1.33 applic/rmdir.c

« Si veda la sezione 86.23.

```

5980001 #include <fcntl.h>
5980002 #include <sys/stat.h>
5980003 #include <stddef.h>
5980004 #include <unistd.h>
5980005 #include <errno.h>
5980006 //-----
5980007 static void usage (void);
5980008 //-----
5980009 int
5980010 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
5980011 {
5980012     int a;          // Argument index.
5980013     int status;
5980014     struct stat file_status;
5980015     //
5980016     // No options are known, but at least an argument
5980017     // must be given.
5980018     //
5980019     if (argc < 2)
5980020     {
5980021         usage ();
5980022         return (1);
5980023     }
5980024     //
5980025     // Scan arguments.
5980026     //
5980027     for (a = 1; a < argc; a++)
5980028     {
5980029         //
5980030         // Verify if the file exists.
5980031         //
5980032         if (stat (argv[a], &file_status) != 0)
5980033         {
5980034             fprintf (stderr,
5980035                 "File \"%s\" does not exist!\n",
5980036                 argv[a]);
5980037             continue;
5980038         }
5980039         //
5980040         // File exists: check the file type.
5980041         //
5980042         if (!S_ISDIR (file_status.st_mode))
5980043         {
5980044             fprintf (stderr,
5980045                 "Cannot remove file \"%s\"!\n",
5980046                 argv[a]);
5980047             continue;
5980048         }
5980049         //
5980050         // Can try to remove it.
5980051         //
5980052         status = rmdir (argv[a]);
5980053         if (status != 0)
5980054         {
5980055             perror (NULL);
5980056             return (2);
5980057         }
5980058     }
5980059 return (0);
5980060 }
5980061 //-----
5980062 static void
5980063 usage (void)
5980064 {
5980065     fprintf (stderr, "Usage: rmdir DIR...\n");
5980066 }

```



```

600068     }
600069     //
600070     i = strlen (buffer_cmd);
600071     if (i > 0 && buffer_cmd[i - 1] == '\n')
600072     {
600073         buffer_cmd[i - 1] = '\0';
600074     }
600075     //
600076     // Clear 'argv_cmd[]';
600077     //
600078     for (argc_cmd = 0; argc_cmd < (ARG_MAX / 16);
600079         argc_cmd++)
600080     {
600081         argv_cmd[argc_cmd] = NULL;
600082     }
600083     //
600084     // Initialize the command scan.
600085     //
600086     argv_cmd[0] = strtok (buffer_cmd, " \t");
600087     //
600088     // Verify: if the input is not valid, loop
600089     // again.
600090     //
600091     if (argv_cmd[0] == NULL)
600092     {
600093         continue;
600094     }
600095     //
600096     // Find the arguments.
600097     //
600098     for (argc_cmd = 1;
600099         argc_cmd < ((ARG_MAX / 16) - 1)
600100         && argv_cmd[argc_cmd - 1] != NULL; argc_cmd++)
600101     {
600102         argv_cmd[argc_cmd] = strtok (NULL, " \t");
600103     }
600104     //
600105     // If there are too many arguments, show a
600106     // message and continue.
600107     //
600108     if (argv_cmd[argc_cmd - 1] != NULL)
600109     {
600110         errset (E2BIG); // Argument list too
600111         // long.
600112         perror (NULL);
600113         continue;
600114     }
600115     //
600116     // Correct the value for 'argc_cmd', because
600117     // actually
600118     // it counts also the NULL element.
600119     //
600120     argc_cmd--;
600121     //
600122     // Verify if it is an internal command.
600123     //
600124     if (strcmp (argv_cmd[0], "exit") == 0)
600125     {
600126         return (0);
600127     }
600128     else if (strcmp (argv_cmd[0], "cd") == 0)
600129     {
600130         sh_cd (argc_cmd, argv_cmd);
600131         continue;
600132     }
600133     else if (strcmp (argv_cmd[0], "pwd") == 0)
600134     {
600135         sh_pwd (argc_cmd, argv_cmd);
600136         continue;
600137     }
600138     else if (strcmp (argv_cmd[0], "umask") == 0)
600139     {
600140         sh_umask (argc_cmd, argv_cmd);
600141         continue;
600142     }
600143     //
600144     // It should be a program to run.
600145     //
600146     pid_cmd = fork ();
600147     if (pid_cmd == -1)
600148     {
600149         printf ("%s: cannot run command", argv[0]);
600150         perror (NULL);
600151     }
600152     else if (pid_cmd == 0)
600153     {
600154         execvp (argv_cmd[0], argv_cmd);

```

```

600155         perror (NULL);
600156         exit (0);
600157     }
600158     while (1)
600159     {
600160         pid_dead = wait (&status);
600161         if (pid_dead == pid_cmd)
600162         {
600163             break;
600164         }
600165     }
600166     printf ("pid %i terminated with status %i.\n",
600167           (int) pid_dead, status);
600168     }
600169 }
600170
600171 //-----
600172 static void
600173 sh_cd (int argc, char *argv[])
600174 {
600175     int status;
600176     //
600177     if (argc != 2)
600178     {
600179         errset (EINVAL); // Invalid argument.
600180         perror (NULL);
600181         return;
600182     }
600183     //
600184     status = chdir (argv[1]);
600185     if (status != 0)
600186     {
600187         perror (NULL);
600188     }
600189     return;
600190 }
600191
600192 //-----
600193 static void
600194 sh_pwd (int argc, char *argv[])
600195 {
600196     char path[PATH_MAX];
600197     void *pstatus;
600198     //
600199     if (argc != 1)
600200     {
600201         errset (EINVAL); // Invalid argument.
600202         perror (NULL);
600203         return;
600204     }
600205     //
600206     // Get the current directory.
600207     //
600208     pstatus = getcwd (path, (size_t) PATH_MAX);
600209     if (pstatus == NULL)
600210     {
600211         perror (NULL);
600212     }
600213     else
600214     {
600215         printf ("%s\n", path);
600216     }
600217     return;
600218 }
600219
600220 //-----
600221 static void
600222 sh_umask (int argc, char *argv[])
600223 {
600224     sysmsg_uarea_t msg;
600225     char *m; // Index inside the umask octal
600226     // string.
600227     int mask;
600228     int digit;
600229     //
600230     if (argc > 2)
600231     {
600232         errset (EINVAL); // Invalid argument.
600233         perror (NULL);
600234         return;
600235     }
600236     //
600237     // If no argument is available, the umask is shown,
600238     // with a direct
600239     // system call.
600240     //
600241     if (argc == 1)

```



```

6000242 {
6000243     sys (SYS_UAREA, &msg, (sizeof msg));
6000244     printf ("%04o\n", msg.umask);
6000245     return;
6000246 }
6000247 //
6000248 // Get the mask: must be the first argument.
6000249 //
6000250 for (mask = 0, m = argv[1]; *m != 0; m++)
6000251 {
6000252     digit = (*m - '0');
6000253     if (digit < 0 || digit > 7)
6000254     {
6000255         errset (EINVAL); // Invalid argument.
6000256         perror (NULL);
6000257         return;
6000258     }
6000259     mask = mask * 8 + digit;
6000260 }
6000261 //
6000262 // Set the umask and return.
6000263 //
6000264 umask (mask);
6000265 return;
6000266 }

```

### 96.1.36 applic/t\_fcntl.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

6010001 #include <stdio.h>
6010002 #include <unistd.h>
6010003 #include <stdlib.h>
6010004 #include <sys/wait.h>
6010005 #include <fcntl.h>
6010006 //-----
6010007 int
6010008 main (void)
6010009 {
6010010     int status;
6010011
6010012
6010013     printf ("opzione O_NONBLOCK=%08x\n", O_NONBLOCK);
6010014
6010015     fcntl (STDIN_FILENO, F_SETFL, O_NONBLOCK);
6010016
6010017     status = fcntl (STDIN_FILENO, F_GETFL);
6010018
6010019
6010020
6010021     printf ("fcntl (STDIN_FILENO, F_GETFL) == %08x\n",
6010022           status);
6010023
6010024     return (0);
6010025 }
6010026 }

```

### 96.1.37 applic/t\_fifo.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

6020001 #include <stdio.h>
6020002 #include <unistd.h>
6020003 #include <stdlib.h>
6020004 #include <sys/wait.h>
6020005 #include <signal.h>
6020006 #include <sys/wait.h>
6020007 #include <string.h>
6020008 #include <fcntl.h>
6020009 #include <sys/stat.h>
6020010 //-----
6020011 int
6020012 main (void)
6020013 {
6020014     int fd;
6020015     pid_t child;
6020016     char buffer;
6020017     char *message =
6020018         "ciao a tutti voi amici vicini e lontani\n";
6020019     int i;
6020020     size_t size;
6020021     ssize_t written;
6020022     int status;
6020023     //
6020024     //
6020025     //
6020026     unlink ("/tmp/fifo");

```

```

6020027 //
6020028     status =
6020029         mknod ("/tmp/fifo", S_IFIFO | S_IRUSR | S_IWUSR, 0);
6020030     if (status != 0)
6020031     {
6020032         perror ("mknod fifo");
6020033         exit (EXIT_FAILURE);
6020034     }
6020035     //
6020036     //
6020037     //
6020038     child = fork ();
6020039     if (child == -1)
6020040     {
6020041         perror ("fork");
6020042         exit (EXIT_FAILURE);
6020043     }
6020044     //
6020045     //
6020046     //
6020047     if (child == 0)
6020048     {
6020049         //
6020050         // This is the child and it have to read the
6020051         // fifo.
6020052         //
6020053         fd = open ("/tmp/fifo", O_RDONLY);
6020054         if (fd < 0)
6020055         {
6020056             perror ("fifo read open");
6020057             exit (EXIT_FAILURE);
6020058         }
6020059         //
6020060         // Read one byte at the time, as long as there
6020061         // is
6020062         // something to read.
6020063         //
6020064         while (read (fd, &buffer, 1) > 0)
6020065         {
6020066             write (STDOUT_FILENO, &buffer, 1);
6020067         }
6020068         //
6020069         // Close the fifo and exit the child.
6020070         //
6020071         close (fd);
6020072         //
6020073         exit (EXIT_SUCCESS);
6020074     }
6020075     else
6020076     {
6020077         //
6020078         // This is the parent process and it writes to
6020079         // the FIFO.
6020080         //
6020081         fd = open ("/tmp/fifo", O_WRONLY);
6020082         if (fd < 0)
6020083         {
6020084             perror ("fifo write open");
6020085             exit (EXIT_FAILURE);
6020086         }
6020087         //
6020088         while (1)
6020089         {
6020090             for (i = 0, written = 0, size =
6020091                  strlen (message); i < strlen (message);
6020092                  i += written, size -= written)
6020093             {
6020094                 written = write (fd, &message[i], size);
6020095                 if (written < 0)
6020096                 {
6020097                     perror ("pipe");
6020098                     close (fd);
6020099                     wait (NULL); // Wait for child.
6020100                     exit (EXIT_FAILURE);
6020101                 }
6020102             }
6020103         }
6020104         close (fd); // Reader will see EOF */
6020105         wait (NULL); // Wait for child */
6020106         exit (EXIT_SUCCESS);
6020107     }
6020108     //
6020109     return (0);
6020110 }

```

## 96.1.38 applic/t\_grp.c

Si veda la sezione 86.25.

```

603001 #include <stdio.h>
603002 #include <grp.h>
603003 #include <pwd.h>
603004 #include <unistd.h>
603005 #include <stdlib.h>
603006 #include <sys/wait.h>
603007 #include <signal.h>
603008 #include <sys/wait.h>
603009 #include <string.h>
603010 #include <fcntl.h>
603011 #include <sys/stat.h>
603012 //-----
603013 int
603014 main (void)
603015 {
603016     struct passwd *pw;
603017     struct group *gr;
603018     int i;
603019
603020     pw = getpwuid ((uid_t) 1001);
603021
603022     if (pw == NULL)
603023     {
603024         perror (NULL);
603025         exit (0);
603026     }
603027
603028     printf ("%s:%s:%i:\n", pw->pw_name, pw->pw_passwd,
603029            pw->pw_uid, pw->pw_gid);
603030
603031     gr = getgrgid ((gid_t) 233);
603032
603033     if (gr == NULL)
603034     {
603035         perror (NULL);
603036         exit (0);
603037     }
603038
603039     printf ("%s:%s:%i:", gr->gr_name, gr->gr_passwd,
603040            gr->gr_gid);
603041     for (i = 0; i < 32 && gr->gr_mem[i] != NULL; i++)
603042     {
603043         printf ("%s,", gr->gr_mem[i]);
603044     }
603045
603046     return (0);
603047 }

```

## 96.1.39 applic/t\_nc.c

Si veda la sezione 86.25.

```

604001 #include <sys/stat.h>
604002 #include <sys/types.h>
604003 #include <unistd.h>
604004 #include <stdlib.h>
604005 #include <fcntl.h>
604006 #include <errno.h>
604007 #include <signal.h>
604008 #include <stdio.h>
604009 #include <string.h>
604010 #include <limits.h>
604011 #include <libgen.h>
604012 #include <arpa/inet.h>
604013 #include <sys/socket.h>
604014 #include <stdint.h>
604015 #include <stdbool.h>
604016 #include <fcntl.h>
604017 //-----
604018 static void usage (void);
604019 char buffer[BUFSIZ];
604020 //-----
604021 int
604022 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
604023 {
604024     bool option_l = 0;
604025     bool option_u = 0;
604026     int opt;
604027     //extern char *optarg;           // not used.
604028     extern int optind;
604029     extern int optopt;
604030     //
604031     int status;
604032     int sfdn;

```

```

604033     int sfdn2;
604034     struct sockaddr_in sa_local;
604035     struct sockaddr_in sa_remote;
604036     socklen_t sa_remote_size = sizeof (struct sockaddr_in);
604037     ssize_t read_size;
604038     ssize_t sent_size;
604039     ssize_t recv_size;
604040     char *addr = NULL;
604041     char *port = NULL;
604042     bool can_rx = 1;
604043     bool can_tx = 1;
604044     //
604045     // Check for options.
604046     //
604047     while ((opt = getopt (argc, argv, "ul")) != -1)
604048     {
604049         switch (opt)
604050         {
604051             case 'l':
604052                 option_l = 1;
604053                 break;
604054             case 'u':
604055                 option_u = 1;
604056                 break;
604057             case '?':
604058                 fprintf (stderr, "Unknown option -%c.\n", optopt);
604059                 usage ();
604060                 return (1);
604061                 break;
604062             case ':':
604063                 fprintf (stderr,
604064                        "Missing argument for option -%c\n",
604065                        optopt);
604066                 usage ();
604067                 return (1);
604068                 break;
604069             default:
604070                 fprintf (stderr,
604071                        "Getopt problem: unknown option %c\n",
604072                        opt);
604073                 usage ();
604074                 return (1);
604075         }
604076     }
604077     //
604078     // Arguments.
604079     //
604080     if (optind == (argc - 2))
604081     {
604082         //
604083         // There are exactly two arguments: destination
604084         // address and port.
604085         //
604086         addr = argv[argc - 2];
604087         port = argv[argc - 1];
604088     }
604089     else
604090     {
604091         //
604092         // Arguments wrong!
604093         //
604094         usage ();
604095         return (2);
604096     }
604097     //
604098     // Set the local or the remote address.
604099     //
604100     if (option_l)
604101     {
604102         //
604103         // Address and port are local.
604104         //
604105         sa_local.sin_family = AF_INET;
604106         sa_local.sin_port = htons (atoi (port));
604107         inet_pton (AF_INET, addr, &sa_local.sin_addr.s_addr);
604108     }
604109     else
604110     {
604111         //
604112         // Address and port are remote.
604113         //
604114         sa_remote.sin_family = AF_INET;
604115         sa_remote.sin_port = htons (atoi (port));
604116         inet_pton (AF_INET, addr, &sa_remote.sin_addr.s_addr);
604117     }
604118     //
604119     // Open the socket.

```

```

6040120 //
6040121 if (option_u)
6040122 {
6040123     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP);
6040124 }
6040125 else
6040126 {
6040127     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP);
6040128 }
6040129 if (sfdn < 0)
6040130 {
6040131     perror (NULL);
6040132     return (3);
6040133 }
6040134 //
6040135 // Set it listening or connect.
6040136 //
6040137 if (option_l)
6040138 {
6040139     //
6040140     // Bind the local 'sa' location.
6040141     //
6040142     status =
6040143         bind (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_local,
6040144             sizeof (sa_local));
6040145     if (status < 0)
6040146     {
6040147         perror (NULL);
6040148         close (sfdn);
6040149         return (4);
6040150     }
6040151     //
6040152     // Listen (TCP) or wait the first packet (UDP).
6040153     //
6040154     if (option_u)
6040155     {
6040156         //
6040157         // Instead of listening, we use the function
6040158         // 'recvfrom()',
6040159         // to get the remote address and port.
6040160         //
6040161         recv_size =
6040162             recvfrom (sfdn, &buffer,
6040163                     (size_t) BUFSIZ - 1, 0,
6040164                     (struct sockaddr *) &sa_remote,
6040165                     &sa_remote_size);
6040166         if (recv_size < 0)
6040167         {
6040168             perror (NULL);
6040169             close (sfdn);
6040170             return (4);
6040171         }
6040172         //
6040173         // Now connect the remote destination
6040174         //
6040175         status =
6040176             connect (sfdn,
6040177                     (struct sockaddr *) &sa_remote,
6040178                     sizeof (sa_remote));
6040179         if (status < 0)
6040180         {
6040181             perror (NULL);
6040182             close (sfdn);
6040183             return (7);
6040184         }
6040185         //
6040186         // And show what was received as a first
6040187         // packet.
6040188         //
6040189         buffer[recv_size] = 0;
6040190         printf ("%s", buffer);
6040191     }
6040192     else
6040193     {
6040194         //
6040195         // TCP: listen.
6040196         //
6040197         status = listen (sfdn, 1);
6040198         if (status < 0)
6040199         {
6040200             perror (NULL);
6040201             close (sfdn);
6040202             return (5);
6040203         }
6040204         //
6040205         // Accept.
6040206         //

```

```

6040207     sfdn2 =
6040208         accept (sfdn,
6040209                (struct sockaddr *) &sa_remote,
6040210                &sa_remote_size);
6040211     if (sfdn2 < 0)
6040212     {
6040213         perror (NULL);
6040214         close (sfdn);
6040215         return (6);
6040216     }
6040217     //
6040218     // Close listening socket.
6040219     //
6040220     close (sfdn);
6040221     //
6040222     // Variable 'sfdn' will be the new socket.
6040223     //
6040224     sfdn = sfdn2;
6040225 }
6040226 }
6040227 else
6040228 {
6040229     //
6040230     // Connect the remote destination.
6040231     //
6040232     status =
6040233         connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_remote,
6040234                 sizeof (sa_remote));
6040235     if (status < 0)
6040236     {
6040237         perror (NULL);
6040238         close (sfdn);
6040239         return (7);
6040240     }
6040241 }
6040242 //
6040243 // Define the standard input non blocking.
6040244 //
6040245 status = fcntl (STDIN_FILENO, F_SETFL, O_NONBLOCK);
6040246 if (status < 0)
6040247 {
6040248     perror (NULL);
6040249     return (8);
6040250 }
6040251 //
6040252 // Will read from the remote and show to the screen.
6040253 //
6040254 while (can_rx || can_tx)
6040255 {
6040256     if (can_rx)
6040257     {
6040258         recv_size =
6040259             recv (sfdn, &buffer, (size_t) BUFSIZ - 1, 0);
6040260         //
6040261         // recv_size = read (sfdn, &buffer, (size_t) BUFSIZ-1);
6040262         if (recv_size < 0)
6040263         {
6040264             if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)
6040265             {
6040266                 ;
6040267             }
6040268             else
6040269             {
6040270                 perror (NULL);
6040271                 close (sfdn);
6040272                 return (10);
6040273             }
6040274         }
6040275         else if (recv_size == 0)
6040276         {
6040277             //
6040278             // End of stream.
6040279             //
6040280             can_rx = 0;
6040281             printf ("--end of receive stream--\n");
6040282         }
6040283         else
6040284         {
6040285             buffer[recv_size] = 0;
6040286             printf ("%s", buffer);
6040287         }
6040288     }
6040289     if (can_tx)
6040290     {
6040291         read_size = read (STDIN_FILENO, buffer, BUFSIZ);
6040292         if (read_size < 0)
6040293         {
6040294             if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)

```

```

6040294     {
6040295     ;
6040296     }
6040297     else
6040298     {
6040299         perror (NULL);
6040300         close (sfdn);
6040301         return (11);
6040302     }
6040303     }
6040304     else if (read_size == 0)
6040305     {
6040306         //
6040307         // End of input.
6040308         //
6040309         printf ("--closing send stream--\n");
6040310         can_tx = 0;
6040311     }
6040312     else
6040313     {
6040314         //
6040315         // Send it.
6040316         //
6040317         sent_size =
6040318             send (sfdn, &buffer, (size_t) read_size, 0);
6040319         if (sent_size < 0)
6040320         {
6040321             if (errno == EAGAIN
6040322                 || errno == EWOULDBLOCK)
6040323             {
6040324                 ;
6040325             }
6040326             else
6040327             {
6040328                 perror (NULL);
6040329                 close (sfdn);
6040330                 return (12);
6040331             }
6040332         }
6040333     }
6040334     }
6040335     }
6040336     //
6040337     // All done.
6040338     //
6040339     close (sfdn);
6040340     return (0);
6040341 }
6040342
6040343 //-----
6040344 static void
6040345 usage (void)
6040346 {
6040347     fprintf (stderr,
6040348             "os32 netcat usage:\n"
6040349             "\n"
6040350             "nc [-u][-l] ADDRESS PORT\n"
6040351             "\n"
6040352             "-u      Use UDP protocol instead of TCP.\n"
6040353             "-l      Listen for incoming connection requests.\n"
6040354             "ADDRESS IPv4 numeric address; if option -l is used, this
6040355             " is the local address, otherwise it is the remote
6040356             " address.\n"
6040357             "PORT   TCP or UDP port; if option -l is used, this is\
6040358             " local address, otherwise it is the remote\n"
6040359             " address.\n");
6040360 }

```

### 96.1.40 applic/t\_ping2.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

6050001 #include <stdio.h>
6050002 #include <sys/types.h>
6050003 // #include <arpa/inet.h>
6050004 #include <sys/socket.h>
6050005 #include <unistd.h>
6050006 #include <errno.h>
6050007 //-----
6050008 int
6050009 main (void)
6050010 {
6050011     int i;
6050012     int sfdn;
6050013     struct sockaddr_in sa;
6050014     ssize_t spediti;
6050015     ssize_t ricevuti;

```

```

6050016     int status;
6050017     uint8_t buffer[100];
6050018     uint8_t packet[] =
6050019         { 0x45, 0x00, 0x00, 0x22, 0x00, 0x00, 0x00, 0x40, 0x00,
6050020           0x40, 0x01, 0x3c, 0xd9, 0x7f, 0x00, 0x00, 0x01,
6050021           0x7f, 0x00, 0x00, 0x01, 'c', 'i', 'a', 'o', ' ',
6050022           'a', 'm', 'o', 'r', 'e', ' ', 'm', 'i', 'o'
6050023         };
6050024
6050025     sa.sin_family = AF_INET;
6050026     sa.sin_port = 0;
6050027     // sa.sin_addr.s_addr=htonl (0xAC15FEFE); //172.21.254.254
6050028     sa.sin_addr.s_addr = htonl (0xAC150B12); // 172.21.11.18
6050029
6050030     errno = 0;
6050031     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_RAW, IPPROTO_ICMP);
6050032     perror (NULL);
6050033
6050034     errno = 0;
6050035     status =
6050036         connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa, sizeof (sa));
6050037     perror (NULL);
6050038
6050039     errno = 0;
6050040     spediti = send (sfdn, packet, 34, 0);
6050041     printf ("scritti %i\n", spediti);
6050042     perror (NULL);
6050043
6050044     ricevuti = 10;
6050045     while (ricevuti > 0)
6050046     {
6050047         errno = 0;
6050048         ricevuti = recv (sfdn, buffer, (size_t) 30, 0);
6050049         printf ("ricevuti=%i\n", (int) ricevuti);
6050050         perror (NULL);
6050051
6050052         if (ricevuti > 0)
6050053         {
6050054             for (i = 0; i < ricevuti; i++)
6050055             {
6050056                 printf ("%02x", (unsigned int) buffer[i]);
6050057             }
6050058         }
6050059     }
6050060
6050061     close (sfdn);
6050062     return (0);
6050063 }

```

### 96.1.41 applic/t\_pipe.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

6060001 #include <stdio.h>
6060002 #include <unistd.h>
6060003 #include <stdlib.h>
6060004 #include <sys/wait.h>
6060005 #include <signal.h>
6060006 #include <sys/wait.h>
6060007 #include <stdio.h>
6060008 #include <stdlib.h>
6060009 #include <string.h>
6060010 //-----
6060011 int
6060012 main (void)
6060013 {
6060014     int pipefd[2];
6060015     pid_t child;
6060016     char buffer;
6060017     char *message =
6060018         "ciao a tutti voi amici vicini e lontani\n";
6060019     int i;
6060020     size_t size;
6060021     ssize_t written;
6060022     //
6060023     //
6060024     //
6060025     if (pipe (pipefd) == -1)
6060026     {
6060027         perror ("pipe");
6060028         exit (EXIT_FAILURE);
6060029     }
6060030     //
6060031     //
6060032     //
6060033     child = fork ();
6060034     if (child == -1)

```

```

600035 {
600036     perror ("fork");
600037     exit (EXIT_FAILURE);
600038 }
600039 //
600040 //
600041 //
600042 if (child == 0)
600043 {
600044     //
600045     // This is the child and it have to read the
600046     // pipe:
600047     // close the write end of the pipe.
600048     //
600049     close (pipefd[1]);
600050     //
600051     // Read one byte at the time, as long as there
600052     // is
600053     // something to read.
600054     //
600055     while (read (pipefd[0], &buffer, 1) > 0)
600056     {
600057         write (STDOUT_FILENO, &buffer, 1);
600058     }
600059     //
600060     // Close the pipe and exit the child.
600061     //
600062     close (pipefd[0]);
600063     //
600064     exit (EXIT_SUCCESS);
600065 }
600066 else
600067 {
600068     //
600069     // This is the parent process, and the read end
600070     // of
600071     // pipe is closed.
600072     //
600073     close (pipefd[0]);
600074     //
600075     while (1)
600076     {
600077         for (i = 0, written = 0, size =
600078             strlen (message); i < strlen (message);
600079              i += written, size -= written)
600080         {
600081             written =
600082                 write (pipefd[1], &message[i], size);
600083             if (written < 0)
600084             {
600085                 perror ("pipe");
600086                 close (pipefd[1]);
600087                 wait (NULL); // Wait for child.
600088                 exit (EXIT_FAILURE);
600089             }
600090         }
600091     }
600092     close (pipefd[1]); // Reader will see EOF */
600093     wait (NULL); // Wait for child */
600094     exit (EXIT_SUCCESS);
600095 }
600096 //
600097 return (0);
600098 }

```

### 96.1.42 applic/t\_read.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

607001 #include <sys/stat.h>
607002 #include <sys/types.h>
607003 #include <unistd.h>
607004 #include <stdlib.h>
607005 #include <fcntl.h>
607006 #include <errno.h>
607007 #include <signal.h>
607008 #include <stdio.h>
607009 #include <string.h>
607010 #include <limits.h>
607011 #include <libgen.h>
607012 #include <arpa/inet.h>
607013 #include <sys/socket.h>
607014 #include <stdint.h>
607015 #include <stdbool.h>
607016 #include <fcntl.h>
607017
607018 char buffer[BUFSIZ];

```

```

607019
607020 //-----
607021 int
607022 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
607023 {
607024     int status;
607025     ssize_t read_size;
607026
607027
607028     //
607029     // Define the standard input non blocking.
607030     //
607031     status = fcntl (STDIN_FILENO, F_SETFL, O_NONBLOCK);
607032     if (status < 0)
607033     {
607034         perror (NULL);
607035         return (2);
607036     }
607037
607038
607039     read_size = read (STDIN_FILENO, buffer, BUFSIZ);
607040     if (read_size < 0)
607041     {
607042         if (errno == EAGAIN || errno == EWOULDBLOCK)
607043         {
607044             printf ("nulla da leggere per ora\n");
607045         }
607046         else
607047         {
607048             perror (NULL);
607049             return (0);
607050         }
607051     }
607052     else
607053     {
607054         buffer[read_size] = 0;
607055         printf ("letto: %s\n", buffer);
607056     }
607057     printf ("finito\n");
607058     return (0);
607059 }

```

### 96.1.43 applic/t\_ret.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

608001 #include <stdlib.h>
608002 //-----
608003 int
608004 main (void)
608005 {
608006     // exit (1);
608007     return (1);
608008 }

```

### 96.1.44 applic/t\_rx\_udp.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

609001 #include <sys/stat.h>
609002 #include <sys/types.h>
609003 #include <unistd.h>
609004 #include <stdlib.h>
609005 #include <fcntl.h>
609006 #include <errno.h>
609007 #include <signal.h>
609008 #include <stdio.h>
609009 #include <string.h>
609010 #include <limits.h>
609011 #include <libgen.h>
609012 #include <arpa/inet.h>
609013 #include <sys/socket.h>
609014 #include <stdint.h>
609015 #include <stdbool.h>
609016 //-----
609017 static void usage (void);
609018 //-----
609019 int
609020 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
609021 {
609022     int status;
609023     int sfdn;
609024     struct sockaddr_in sa_local;
609025     ssize_t recv_size;
609026     char buffer[BUFSIZ];
609027     char *addr = NULL;
609028     char *port = NULL;

```

```

609029 //
609030 // Arguments.
609031 //
609032 if (argc == 3)
609033 {
609034 //
609035 // There are exactly two arguments: destination
609036 // address and port.
609037 //
609038 addr = argv[1];
609039 port = argv[2];
609040 }
609041 else
609042 {
609043 //
609044 // Arguments wrong!
609045 //
609046 usage ();
609047 return (4);
609048 }
609049 //
609050 // Define the destination 'sa_local'
609051 //
609052 sa_local.sin_family = AF_INET;
609053 sa_local.sin_port = htons (atoi (port));
609054 inet_pton (AF_INET, addr, &sa_local.sin_addr.s_addr);
609055 //
609056 // Open the socket.
609057 //
609058 sfdn = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP);
609059 if (sfdn < 0)
609060 {
609061 perror (NULL);
609062 return (5);
609063 }
609064 //
609065 // Bind the local 'sa' location.
609066 //
609067 status = bind (sfdn, (struct sockaddr *) &sa_local,
609068 sizeof (sa_local));
609069 if (status < 0)
609070 {
609071 perror (NULL);
609072 close (sfdn);
609073 return (7);
609074 }
609075 //
609076 // Will read from the remote and show to the screen.
609077 //
609078 while (1)
609079 {
609080 recv_size = read (sfdn, &buffer, (size_t) BUFSIZ - 1);
609081 if (recv_size < 0)
609082 {
609083 perror (NULL);
609084 close (sfdn);
609085 return (10);
609086 }
609087 buffer[recv_size] = 0;
609088 printf ("%s", buffer);
609089 }
609090 //
609091 // All done.
609092 //
609093 return (0);
609094 }
609095 //-----
609096 static void
609097 usage (void)
609098 {
609099 fprintf (stderr, "Usage: rx_udp LOCAL_ADDR LOCAL_PORT\n");
609100 }

```

## 96.1.45 applic/t\_scr.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

610001 #include <unistd.h>
610002 #include <stdio.h>
610003 #include <fcntl.h>
610004 #include <unistd.h>
610005 #include <stdlib.h>
610006 //-----
610007 int
610008 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
610009 {

```

```

610010 FILE *screen;
610011 int status;
610012
610013 screen = fopen ("/dev/tty", "w");
610014 if (screen == NULL)
610015 {
610016 printf ("[%s] Cannot open \"/dev/tty\" ", argv[0]);
610017 perror (NULL);
610018 exit (0);
610019 }
610020
610021 status = fseek (screen, (long) 1000, SEEK_SET);
610022
610023 fprintf (screen, "ciao status: %i ciao", status);
610024 perror (NULL);
610025
610026 fclose (screen);
610027 return (0);
610028 }

```

## 96.1.46 applic/t\_setjmp.c

Si veda la sezione 86.25.

```

610001 #include <stdio.h>
610002 #include <setjmp.h>
610003 //-----
610004 jmp_buf env;
610005
610006 void
610007 prova3 (void)
610008 {
610009 printf ("funzione prova3\n");
610010 longjmp (env, 1);
610011 printf ("funzione prova3 post\n");
610012 }
610013
610014 void
610015 prova2 (void)
610016 {
610017 printf ("funzione prova2\n");
610018 prova3 ();
610019 printf ("funzione prova2 post\n");
610020 }
610021
610022 void
610023 proval (void)
610024 {
610025 printf ("funzione proval\n");
610026 prova2 ();
610027 printf ("funzione proval post\n");
610028 }
610029
610030 int
610031 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
610032 {
610033 int val;
610034 //
610035 printf ("prima\n");
610036 //
610037 val = setjmp (env);
610038 //
610039 printf ("dopo setjmp val=%i\n", val);
610040 //
610041 if (val != 0)
610042 return (0);
610043
610044 proval ();
610045
610046 return (0);
610047 }

```

## 96.1.47 applic/t\_sig.c

Si veda la sezione 86.25.

```

612001 #include <stdio.h>
612002 #include <unistd.h>
612003 #include <stdlib.h>
612004 #include <sys/wait.h>
612005 #include <signal.h>
612006 //-----
612007 void
612008 signal_handler (int signal)
612009 {
612010 printf ("Hello! I have caught the signal %i.\n", signal);

```

```

6120011 }
6120012
6120013 //-----
6120014 int
6120015 main (void)
6120016 {
6120017     signal (SIGHUP, signal_handler);
6120018     signal (SIGINT, signal_handler);
6120019     signal (SIGQUIT, signal_handler);
6120020     signal (SIGILL, signal_handler);
6120021     signal (SIGABRT, signal_handler);
6120022     signal (SIGFPE, signal_handler);
6120023     signal (SIGKILL, signal_handler);
6120024     signal (SIGSEGV, signal_handler);
6120025     signal (SIGPIPE, signal_handler);
6120026     signal (SIGALRM, signal_handler);
6120027     signal (SIGTERM, signal_handler);
6120028     signal (SIGSTOP, signal_handler);
6120029     signal (SIGTSTP, signal_handler);
6120030     signal (SIGCONT, signal_handler);
6120031     signal (SIGCHLD, signal_handler);
6120032     signal (SIGTTIN, signal_handler);
6120033     signal (SIGTTOU, signal_handler);
6120034     signal (SIGUSR1, signal_handler);
6120035     signal (SIGUSR2, signal_handler);
6120036     //
6120037     while (1)
6120038     {
6120039         sleep (1);
6120040         printf ("ciao!\n");
6120041     }
6120042     //
6120043     return (0);
6120044 }

```

## 96.1.48 applic/t\_sig2.c

Si veda la sezione 86.25.

```

6130001 #include <stdio.h>
6130002 #include <unistd.h>
6130003 #include <stdlib.h>
6130004 #include <sys/wait.h>
6130005 #include <signal.h>
6130006 //-----
6130007 void
6130008 signal_handler (int signal)
6130009 {
6130010     printf ("Hello! I have caught the signal %i.\n", signal);
6130011 }
6130012 //-----
6130013 int
6130014 main (void)
6130015 {
6130016     //
6130017     while (1)
6130018     {
6130019         signal (SIGHUP, signal_handler);
6130020         signal (SIGINT, signal_handler);
6130021         signal (SIGQUIT, signal_handler);
6130022         signal (SIGILL, signal_handler);
6130023         signal (SIGABRT, signal_handler);
6130024         signal (SIGFPE, signal_handler);
6130025         signal (SIGKILL, signal_handler);
6130026         signal (SIGSEGV, signal_handler);
6130027         signal (SIGPIPE, signal_handler);
6130028         signal (SIGALRM, signal_handler);
6130029         signal (SIGTERM, signal_handler);
6130030         signal (SIGSTOP, signal_handler);
6130031         signal (SIGTSTP, signal_handler);
6130032         signal (SIGCONT, signal_handler);
6130033         signal (SIGCHLD, signal_handler);
6130034         signal (SIGTTIN, signal_handler);
6130035         signal (SIGTTOU, signal_handler);
6130036         signal (SIGUSR1, signal_handler);
6130037         signal (SIGUSR2, signal_handler);
6130038         printf ("ciao!\n");
6130039         sleep (1);
6130040     }
6130041     //
6130042     return (0);
6130043 }

```

## 96.1.49 applic/t\_tx\_tcp.c

Si veda la sezione 86.25.

```

6140001 #include <sys/stat.h>
6140002 #include <sys/types.h>
6140003 #include <unistd.h>
6140004 #include <stdlib.h>
6140005 #include <fcntl.h>
6140006 #include <errno.h>
6140007 #include <signal.h>
6140008 #include <stdio.h>
6140009 #include <string.h>
6140010 #include <limits.h>
6140011 #include <libgen.h>
6140012 #include <arpa/inet.h>
6140013 #include <sys/socket.h>
6140014 #include <stdint.h>
6140015 #include <stdbool.h>
6140016 //-----
6140017 static void usage (void);
6140018 //-----
6140019 int
6140020 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
6140021 {
6140022     int status;
6140023     int sfdn;
6140024     struct sockaddr_in sa;
6140025     ssize_t read_size;
6140026     ssize_t sent_size;
6140027     char buffer[BUFSIZ];
6140028     char *addr = NULL;
6140029     char *port = NULL;
6140030     //
6140031     // Arguments.
6140032     //
6140033     if (argc == 3)
6140034     {
6140035         //
6140036         // There are exactly two arguments: destination
6140037         // address and port.
6140038         //
6140039         addr = argv[1];
6140040         port = argv[2];
6140041     }
6140042     else
6140043     {
6140044         //
6140045         // Arguments wrong!
6140046         //
6140047         usage ();
6140048         return (4);
6140049     }
6140050     //
6140051     // Define the destination 'sa'
6140052     //
6140053     sa.sin_family = AF_INET;
6140054     sa.sin_port = htons (atoi (port));
6140055     inet_pton (AF_INET, addr, &sa.sin_addr.s_addr);
6140056     //
6140057     //
6140058     // Open the socket.
6140059     //
6140060     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_STREAM, IPPROTO_TCP);
6140061     if (sfdn < 0)
6140062     {
6140063         perror (NULL);
6140064         return (5);
6140065     }
6140066     //
6140067     // Connect the 'sa' destination
6140068     //
6140069     status =
6140070     connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa, sizeof (sa));
6140071     if (status < 0)
6140072     {
6140073         perror (NULL);
6140074         close (sfdn);
6140075         return (7);
6140076     }
6140077     //
6140078     // Will read from the standard input and send to the
6140079     // other
6140080     // side.
6140081     //
6140082     while (1)
6140083     {
6140084         read_size = read (STDIN_FILENO, buffer, BUFSIZ);
6140085         if (read_size < 0)

```

```

6140086     {
6140087         perror (NULL);
6140088         close (sfdn);
6140089         return (8);
6140090     }
6140091     if (read_size == 0)
6140092     {
6140093         close (sfdn);
6140094         return (0);
6140095     }
6140096     //
6140097     // Verify the 'stop' command.
6140098     //
6140099     if (strncmp (buffer, "stop\n", read_size) == 0)
6140100     {
6140101         printf ("closing send...\n");
6140102         close (sfdn);
6140103         return (0);
6140104     }
6140105     //
6140106     sent_size =
6140107     send (sfdn, &buffer, (size_t) read_size, 0);
6140108     if (sent_size < 0)
6140109     {
6140110         perror (NULL);
6140111         close (sfdn);
6140112         return (9);
6140113     }
6140114     printf ("sent %i bytes\n", (int) sent_size);
6140115 }
6140116 //
6140117 // All done.
6140118 //
6140119 return (0);
6140120 }
6140121
6140122 -----
6140123 static void
6140124 usage (void)
6140125 {
6140126     fprintf (stderr, "Usage: tx_tcp DEST_ADDR DEST_PORT\n");
6140127 }

```

### 96.1.50 applic/t\_tx\_udp.c

« Si veda la sezione 86.25.

```

6150001 #include <sys/stat.h>
6150002 #include <sys/types.h>
6150003 #include <unistd.h>
6150004 #include <stdlib.h>
6150005 #include <fcntl.h>
6150006 #include <errno.h>
6150007 #include <signal.h>
6150008 #include <stdio.h>
6150009 #include <string.h>
6150010 #include <limits.h>
6150011 #include <libgen.h>
6150012 #include <arpa/inet.h>
6150013 #include <sys/socket.h>
6150014 #include <stdint.h>
6150015 #include <stdbool.h>
6150016 -----
6150017 static void usage (void);
6150018 -----
6150019 int
6150020 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
6150021 {
6150022     int status;
6150023     int sfdn;
6150024     struct sockaddr_in sa;
6150025     ssize_t read_size;
6150026     ssize_t sent_size;
6150027     char buffer[BUFSIZ];
6150028     char *addr = NULL;
6150029     char *port = NULL;
6150030     //
6150031     // Arguments.
6150032     //
6150033     if (argc == 3)
6150034     {
6150035         //
6150036         // There are exactly two arguments: destination
6150037         // address and port.
6150038         //
6150039         addr = argv[1];
6150040         port = argv[2];

```

```

6150041     }
6150042     else
6150043     {
6150044         //
6150045         // Arguments wrong!
6150046         //
6150047         usage ();
6150048         return (4);
6150049     }
6150050     //
6150051     // Define the destination 'sa'
6150052     //
6150053     sa.sin_family = AF_INET;
6150054     sa.sin_port = htons (atoi (port));
6150055     inet_pton (AF_INET, addr, &sa.sin_addr.s_addr);
6150056     //
6150057     //
6150058     // Open the socket.
6150059     //
6150060     sfdn = socket (AF_INET, SOCK_DGRAM, IPPROTO_UDP);
6150061     if (sfdn < 0)
6150062     {
6150063         perror (NULL);
6150064         return (5);
6150065     }
6150066     //
6150067     // Connect the 'sa' destination
6150068     //
6150069     status =
6150070     connect (sfdn, (struct sockaddr *) &sa, sizeof (sa));
6150071     if (status < 0)
6150072     {
6150073         perror (NULL);
6150074         close (sfdn);
6150075         return (7);
6150076     }
6150077     //
6150078     // Will read from the standard input and send to the
6150079     // other
6150080     // side.
6150081     //
6150082     while (1)
6150083     {
6150084         read_size = read (STDIN_FILENO, buffer, BUFSIZ);
6150085         if (read_size < 0)
6150086         {
6150087             perror (NULL);
6150088             close (sfdn);
6150089             return (8);
6150090         }
6150091         if (read_size == 0)
6150092         {
6150093             close (sfdn);
6150094             return (0);
6150095         }
6150096         //
6150097         sent_size =
6150098         send (sfdn, &buffer, (size_t) read_size, 0);
6150099         if (sent_size < 0)
6150100         {
6150101             perror (NULL);
6150102             close (sfdn);
6150103             return (9);
6150104         }
6150105         printf ("sent %i bytes\n", (int) sent_size);
6150106     }
6150107     //
6150108     // All done.
6150109     //
6150110     return (0);
6150111 }
6150112
6150113 -----
6150114 static void
6150115 usage (void)
6150116 {
6150117     fprintf (stderr, "Usage: tx_udp DEST_ADDR DEST_PORT\n");
6150118 }

```

### 96.1.51 applic/touch.c

« Si veda la sezione 86.26.

```

6160001 #include <fcntl.h>
6160002 #include <sys/stat.h>
6160003 #include <utime.h>
6160004 #include <stddef.h>

```



```

610005 #include <unistd.h>
610006 #include <errno.h>
610007 //-----
610008 static void usage (void);
610009 //-----
610010 int
610011 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
610012 {
610013     int a;          // Argument index.
610014     int status;
610015     struct stat file_status;
610016     //
610017     // No options are known, but at least an argument
610018     // must be given.
610019     //
610020     if (argc < 2)
610021     {
610022         usage ();
610023         return (1);
610024     }
610025     //
610026     // Scan arguments.
610027     //
610028     for (a = 1; a < argc; a++)
610029     {
610030         //
610031         // Verify if the file exists, through the return
610032         // value of
610033         // 'stat()'. No other checks are made.
610034         //
610035         if (stat (argv[a], &file_status) == 0)
610036         {
610037             //
610038             // File exists: should be updated the times.
610039             //
610040             status = utime (argv[a], NULL);
610041             if (status != 0)
610042             {
610043                 perror (NULL);
610044                 return (2);
610045             }
610046         }
610047         else
610048         {
610049             //
610050             // File does not exist: should be created.
610051             //
610052             status =
610053                 open (argv[a],
610054                     O_WRONLY | O_CREAT | O_TRUNC, 0666);
610055             //
610056             if (status >= 0)
610057             {
610058                 //
610059                 // Here, the variable 'status' is the
610060                 // file
610061                 // descriptor to be closed.
610062                 //
610063                 status = close (status);
610064                 if (status != 0)
610065                 {
610066                     perror (NULL);
610067                     return (3);
610068                 }
610069             }
610070             else
610071             {
610072                 perror (NULL);
610073                 return (4);
610074             }
610075         }
610076     }
610077     return (0);
610078 }
610079 //-----
610080 static void
610081 usage (void)
610082 {
610083     fprintf (stderr, "Usage: touch FILE...\n");
610084 }
610085

```

## 96.1.52 applic/tty.c

Si veda la sezione 86.27.

```

617001 #include <fcntl.h>
617002 #include <sys/stat.h>
617003 #include <utime.h>
617004 #include <stddef.h>
617005 #include <unistd.h>
617006 #include <errno.h>
617007 #include <sys/os32.h>
617008 #include <sys/types.h>
617009 //-----
617010 static void usage (void);
617011 //-----
617012 int
617013 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
617014 {
617015     int dev_minor;
617016     struct stat file_status;
617017     //
617018     // No options and no arguments.
617019     //
617020     if (argc > 1)
617021     {
617022         usage ();
617023         return (1);
617024     }
617025     //
617026     // Verify the standard input.
617027     //
617028     if (fstat (STDIN_FILENO, &file_status) == 0)
617029     {
617030         if (major (file_status.st_rdev) == DEV_CONSOLE_MAJOR)
617031         {
617032             dev_minor = minor (file_status.st_rdev);
617033             //
617034             // If minor is equal to 0xFF, it is
617035             // '/dev/console'
617036             // that is not a controlling terminal, but
617037             // just
617038             // a reference for the current virtual
617039             // console.
617040             //
617041             if (dev_minor < 0xFF)
617042             {
617043                 printf ("/dev/console%i\n", dev_minor);
617044             }
617045         }
617046     }
617047     else
617048     {
617049         perror ("Cannot get standard input file status");
617050         return (2);
617051     }
617052     //
617053     return (0);
617054 }
617055 //-----
617056 static void
617057 usage (void)
617058 {
617059     fprintf (stderr, "Usage: tty\n");
617060 }
617061

```

## 96.1.53 applic/umount.c

Si veda la sezione 92.7.

```

618001 #include <unistd.h>
618002 #include <stdlib.h>
618003 #include <sys/stat.h>
618004 #include <sys/types.h>
618005 #include <fcntl.h>
618006 #include <errno.h>
618007 #include <signal.h>
618008 #include <stdio.h>
618009 #include <sys/wait.h>
618010 #include <stdio.h>
618011 #include <string.h>
618012 #include <limits.h>
618013 #include <sys/os32.h>
618014 //-----
618015 static void usage (void);
618016 //-----
618017 int
618018 main (int argc, char *argv[], char *envp[])

```

```

6180019 {
6180020     int status;
6180021     //
6180022     // One argument is mandatory.
6180023     //
6180024     if (argc != 2)
6180025     {
6180026         usage ();
6180027         return (1);
6180028     }
6180029     //
6180030     // System call.
6180031     //
6180032     status = umount (argv[1]);
6180033     if (status != 0)
6180034     {
6180035         perror (argv[1]);
6180036         return (2);
6180037     }
6180038     //
6180039     return (0);
6180040 }
6180041 //-----
6180042 static void
6180043 usage (void)
6180044 {
6180045     fprintf (stderr, "Usage: umount MOUNT_POINT\n");
6180046 }
6180047 }

```

### 96.1.54 applic/yes.c

« Si veda la sezione 86.28.

```

6190001 #include <stdio.h>
6190002 //-----
6190003 int
6190004 main (int argc, char *argv[], char *envp[])
6190005 {
6190006     int i;
6190007     //
6190008     if (argc > 1)
6190009     {
6190010         while (1)
6190011         {
6190012             printf ("%s", argv[1]);
6190013             for (i = 2; i < argc; i++)
6190014             {
6190015                 printf (" %s", argv[i]);
6190016             }
6190017             printf ("\n");
6190018         }
6190019     }
6190020     else
6190021     {
6190022         while (1)
6190023         {
6190024             printf ("y\n");
6190025         }
6190026     }
6190027     return (0);
6190028 }

```



## Indice analitico del volume

«

aaa 191 aaa.c 940 abort() 247 abort.c 846 abs() 247  
abs.c 846 accept() 203 accept.c 894 access() 248  
access.c 916 address resolution protocol 77 addr\_t 104 135  
allocated 191 allocated.c 940 applic.sep.ld 404  
arp 321 ARP 77 arp.c 941 arp.h 167 329 647  
arp\_clean() 168 arp\_clean.c 648 arp\_index() 168  
arp\_index.c 648 arp\_init() 168 arp\_init.c 649  
arp\_print.c 649 arp\_public.c 649 arp\_reference() 168  
arp\_reference.c 649 arp\_request() 168  
arp\_request.c 650 arp\_rx() 168 arp\_rx.c 651  
asctime() 252 asctime.c 908 assert() 248 assert.h  
753 ATA 35 ata.h 330 431 ata0 311 ata1 311 ata2 311  
ata3 311 ata4 311 ata5 311 ata6 311 ata7  
311 ata\_cmd\_identify\_device() 148  
ata\_cmd\_identify\_device.c 434  
ata\_cmd\_read\_sectors() 148  
ata\_cmd\_read\_sectors.c 434  
ata\_cmd\_write\_sectors() 148  
ata\_cmd\_write\_sectors.c 435 ata\_device() 148  
ata\_device.c 436 ata\_drq() 148 ata\_drq.c 437  
ata\_init() 147 ata\_init.c 438 ata\_lba28() 148  
ata\_lba28.c 441 ata\_public.c 441 ata\_rdy() 148  
ata\_rdy.c 442 ata\_read\_sector() 149 ata\_reset() 147  
ata\_reset.c 442 ata\_sector\_t 104 147 ata\_t 104  
147 ata\_valid() 147 ata\_valid.c 443  
ata\_write\_sector() 149 atexit() 249 atexit.c 847  
atoi() 250 atoi.c 847 atol() 250 atol.c 848 avvio 185  
basename() 250 basename.c 781 bbb.c 942 bind() 204  
bind.c 895 blk.h 138 332 416 blk\_ata() 332 blk\_ata.c  
138 417 blk\_cache\_check() 332 blk\_cache\_check.c  
418 blk\_cache\_init() 333 blk\_cache\_init.c 138 419  
blk\_cache\_read() 333 blk\_cache\_read.c 138 419  
blk\_cache\_save() 333 blk\_cache\_save.c 138 419  
blk\_cache\_t 104 blk\_public.c 420 bochs 405 brk() 205  
brk.c 916 build.h 628 cat 192 cat.c 942 ccc.c 943  
chdir() 206 chdir.c 917 chgrp 192 chgrp.c 944 chiamata  
di sistema 124 chmod 192 chmod() 207 chmod.c 901 945  
chown 193 chown() 208 chown.c 917 946 clearerr() 251  
clearerr.c 797 CLI 12 cli() 113 cli.s 535 clock() 208  
clock.c 909 clock\_t.h 754 close() 209 close.c 917  
closedir() 252 closedir.c 765 conclusione 185  
condotto 157 connect() 209 connect.c 895 console 311  
console0 311 console1 311 console2 311 console3 311  
cp 193 cp.c 947 CPL 9 creat() 252 creat.c 774  
crt0.mer.s 949 crt0.s 108 628 crt0.sep.s 951  
ctime() 252 ctype.h 754 date 193 date.c 953 dev.h 137  
334 420 dev\_ata() 338 dev\_ata.c 421 DEV\_CONSOLE 139  
DEV\_CONSOLEn 139 dev\_dm() 337 dev\_dm.c 137 422  
DEV\_DMmn 139 dev\_io() 137 337 dev\_io.c 137 423  
dev\_kmem() 338 dev\_kmem.c 137 423 DEV\_KMEM\_ARP 139  
DEV\_KMEM\_FILE 139 DEV\_KMEM\_INODE 139  
DEV\_KMEM\_MMP 139 DEV\_KMEM\_NET 139 DEV\_KMEM\_PS 139  
DEV\_KMEM\_ROUTE 139 DEV\_KMEM\_SB 139 DEV\_MEM 139  
dev\_mem() 339 dev\_mem.c 426 DEV\_NULL 139 DEV\_PORT  
139 DEV\_TTY 139 dev\_tty() 339 dev\_tty.c 137 427  
DEV\_ZERO 139 DIR.c 765 directory\_t 104 dirent.h 764  
dirname() 250 dirname.c 782 div() 254 div.c 848 dm.h  
340 429 dm\_init.c 430 dm\_public.c 431 dm\_t 147 DPL 9  
dup() 210 dup.c 918 dup2() 210 dup2.c 918 eccezione 29  
ed 194 ed.c 955 elf-to-os32 405 endgrent() 270  
endpwent() 275 environ 319 environ.c 918  
environment.c 848 errfn 255 errln 255 errno 255  
errno.c 773 errno.h 768 errset() 255 execl() 259  
execl.c 918 execl() 259 execl.c 919 execlp() 259  
execlp.c 919 execv() 259 execv.c 920 execve() 211

execve.c 920 execvp() 259 execvp.c 921 exit() 249  
 exit.c 849 fchdir() 206 fchdir.c 922 fchmod() 207  
 fchmod.c 901 fchown() 208 fchown.c 922 fclose() 260  
 fclose.c 797 fcntl() 212 fcntl.c 775 fcntl.h 773  
 fdisk 406 fd\_dup() 163 343 fd\_dup.c 480  
 fd\_reference() 163 344 fd\_reference.c 481 fd\_t 104  
 feof() 261 feof.c 797 ferrord() 261 ferrord.c 797  
 fflush() 262 fflush.c 798 fgetc() 262 fgetc.c 798  
 fgetpos() 263 fgetpos.c 798 fgets() 263 fgets.c 798  
 FILE.c 796 fileno() 264 fileno.c 799  
 file\_image\_functions 407 file\_pipe\_make() 345  
 file\_pipe\_make.c 482 file\_reference() 159 345  
 file\_reference.c 482 file\_stdio\_dev\_make() 159  
 346 file\_stdio\_dev\_make.c 483 file\_t 104 159  
 fopen() 264 fopen.c 799 fork() 214 fork.c 922 format  
 410 fprintf() 286 fprintf.c 800 fputc() 266 fputc.c  
 800 fputs() 266 fputs.c 801 fread() 267 fread.c 801  
 free() 280 free.c 861 freopen() 264 freopen.c 801  
 fs.h 149 340 475 fsconf() 292 fsconf.c 802 fseek() 267  
 fseek.c 802 fseeko() 267 fseeko.c 802 fsetpos() 263  
 fsetpos.c 802 fstat() 236 fstat.c 902 fs\_init() 344  
 fs\_init.c 483 fs\_public.c 484 ftell() 268  
 ftell.c 803 ftello() 268 ftello.c 803 fwrite() 269  
 fwrite.c 803 GDT 14 gdt() 114 gdt.c 536 gdt\_load() 114  
 gdt\_load.s 536 gdt\_print() 114 gdt\_print.c 537  
 gdt\_public.c 537 gdt\_segment() 114 gdt\_segment.c 537  
 gdt\_t 104 getc() 262 getchar() 262 getchar.c 803  
 getcwd() 214 getcwd.c 923 getegid() 215 getegid.c  
 923 getenv() 269 getenv.c 850 geteuid() 216  
 geteuid.c 924 getgid() 215 getgid.c 924 getgrent() 270  
 getgrgid() 271 getgrnam() 271 getopt() 272  
 getopt.c 924 getpgrp() 216 getpgrp.c 927 getpid() 216  
 getpid.c 927 getppid() 216 getppid.c 928  
 getpwent() 275 getpwnam() 276 getpwuid() 276  
 gets() 263 gets.c 804 getty 321 getty.c 972 getuid() 216  
 getuid.c 928 *global descriptor table* 14 gmtime() 252  
 gmtime.c 909 grent.c 776 group 317 grp.h 776  
 header\_t 104 htonl() 251 htonl.c 761 htons() 251  
 htons.c 762 http 322 http.c 973 h\_addr\_t 104 168  
 ibm\_i386.h 112 368 530 ICMP 83 icmp.h 371 653 783  
 icmp\_rx() 172 icmp\_rx.c 653 icmp\_tx() 172  
 icmp\_tx.c 655 icmp\_tx\_echo() 172 icmp\_tx\_echo.c  
 656 icmp\_tx\_unreachable() 172  
 icmp\_tx\_unreachable.c 656 IDE 35 IDT 21 idt() 115  
 idt.c 538 idtr\_t 104 idt\_descriptor() 115  
 idt\_descriptor.c 539 idt\_irq\_remap() 115  
 idt\_irq\_remap.c 539 idt\_load() 115 idt\_load.s 540  
 idt\_print() 115 idt\_print.c 540 idt\_public.c 541  
 idt\_t 104 imaxabs() 247 imaxabs.c 781 imaxdiv() 254  
 imaxdiv.c 781 in.h 785 INB 11 inet.h 761 inet\_ntop() 277  
 inet\_ntop.c 762 inet\_pton() 278 inet\_pton.c 762  
 init 322 init.c 980 inittab 317 inode\_alloc() 154 346  
 inode\_alloc.c 484 inode\_check() 154 347  
 inode\_check.c 486 inode\_dir\_empty() 154 348  
 inode\_dir\_empty.c 487 inode\_file\_read() 154 349  
 inode\_file\_read.c 488 inode\_file\_write() 154 350  
 inode\_file\_write.c 490 inode\_free() 154 350  
 inode\_free.c 491 inode\_fzones\_read() 154 351  
 inode\_fzones\_read.c 492 inode\_fzones\_write() 154  
 351 inode\_fzones\_write.c 492 inode\_get() 154 352  
 inode\_get.c 493 inode\_pipe\_make() 154 353  
 inode\_pipe\_make.c 496 inode\_pipe\_read() 154 353  
 inode\_pipe\_read.c 497 inode\_pipe\_write() 154 354  
 inode\_pipe\_write.c 498 inode\_print() 154 354  
 inode\_print.c 499 inode\_put() 154 355 inode\_put.c  
 500 inode\_reference() 154 355 inode\_reference.c  
 501 inode\_save() 154 356 inode\_save.c

503 inode\_stdio\_dev\_make() 154 357  
 inode\_stdio\_dev\_make.c 503 inode\_t 104 152  
 inode\_truncate() 154 357 inode\_truncate.c 504  
 inode\_zone() 154 358 inode\_zone.c 506  
 input\_line() 278 input\_line.c 885 interfaccia di rete 56  
*interrupt descriptor table* 21 interruzione 24 inttypes.h 777  
 in\_16() 112 in\_8() 112 ip.h 168 371 657 786 ipconfig  
 323 ipconfig() 217 ipconfig.c 887 983 IPv4 76 79  
 ip\_checksum() 168 ip\_checksum.c 658 ip\_header() 168  
 ip\_header.c 659 ip\_mask() 168 ip\_mask.c 659  
 ip\_public.c 660 ip\_reference() 168  
 ip\_reference.c 660 ip\_rx() 168 ip\_rx.c 660  
 ip\_table[] 169 ip\_tx() 168 ip\_tx.c 663 IRET 24  
 irq\_off() 113 irq\_off.c 541 irq\_on() 113 irq\_on.c  
 541 isatty() 279 isatty.c 928 isr.s 117 542  
 isr\_exception\_name() 116 isr\_exception\_name.c  
 552 isr\_exception\_unrecoverable() 116  
 isr\_exception\_unrecoverable.c 552  
 isr\_irq\_clear() 116 isr\_irq\_clear.c 553  
 isr\_irq\_clear\_pic1() 116 isr\_irq\_clear\_pic1.c  
 553 isr\_irq\_clear\_pic2() 116  
 isr\_irq\_clear\_pic2.c 553 isr\_n() 116 issue 317 I&D  
 100 kbd.h 372 443 kbd\_isr() 144 kbd\_isr.c 443  
 kbd\_load() 144 kbd\_load.c 445 kbd\_public.c 447  
 kbd\_t 104 kernel.ld 108 410 kill 195 kill() 217  
 kill.c 794 984 kmain.c 629 kmem\_arp 312 kmem\_file  
 312 kmem\_inode 312 kmem\_mmp 312 kmem\_net 313  
 kmem\_ps 313 kmem\_route 313 kmem\_sb 314 k\_exit.s 554  
 k\_gets.c 554 k\_perror.c 555 k\_printf.c 555  
 k\_sleep.c 555 k\_stime.c 556 k\_usleep.c 556  
 k\_vprintf.c 557 k\_vsprintf.c 557 labs() 247 labs.c  
 851 ldiv() 254 ldiv.c 851 LGDT 20 libgen.h 781  
 lib\_k.h 372 554 lib\_s.h 372 558 LIDT 23 limits.h 754  
 link() 218 link.c 929 listen() 219 listen.c 896  
 llabs() 247 llabs.c 851 lldiv() 254 lldiv.c 851 ln  
 195 ln.c 987 localtime() 252 login 196 login.c 989  
 longjmp() 129 231 longjmp.c 791 ls 196 ls.c 991  
 lseek() 220 lseek.c 929 main() 109 main.h 373 627  
 major() 280 major.c 904 MAKEDEV 323 makedev() 280  
 makedev.c 904 MAKEDEV.c 938 makeit.sep 411  
 malloc() 280 malloc.c 862 man 197 man.c 995  
 mboot\_cmdline\_opt() 107 mboot\_cmdline\_opt.c 642  
 mboot\_public.c 643 mboot\_save() 107 mboot\_save.c  
 643 mb\_alloc() 135 mb\_alloc.c 636 mb\_alloc\_size() 135  
 mb\_alloc\_size.c 637 mb\_clean() 135 mb\_clean.c  
 638 mb\_free() 135 mb\_free.c 638 mb\_print() 135  
 mb\_print.c 639 mb\_public.c 640 mb\_reduce() 135  
 mb\_reduce.c 640 mb\_reference() 135  
 mb\_reference.c 641 mb\_size() 135 mb\_size.c 641 mem  
 314 memccpy() 281 memccpy.c 867 memchr() 281  
 memchr.c 868 memcmp() 282 memcmp.c 868 memcpy() 282  
 memcpy.c 868 memmove() 283 memmove.c 868 memory.c  
 135 memory.h 135 373 635 memset() 283 memset.c 869  
 MEM\_BLOCK\_SIZE 135 MEM\_MAX\_BLOCKS 135 menu.c 634  
 minor() 280 minor.c 904 mkdir 197 mkdir() 220  
 mkdir.c 902 999 mknod() 221 mknod.c 903 mktime() 252  
 mktime.c 911 mmcheck 198 mmcheck.c 1002 more 198  
 more.c 1004 mount 324 mount() 222 mount.c 888 1007  
 multiboot.h 374 641 multiboot\_t 104 *multiboot  
 specification* 105 namep() 283 namep.c 888 nc 199 nc.c  
 1008 NE2000 56 ne2k.h 374 447 ne2k\_check() 164  
 ne2k\_check.c 449 ne2k\_isr() 164 ne2k\_isr.c 450  
 ne2k\_isr\_expect() 164 ne2k\_isr\_expect.c 451  
 ne2k\_reset() 164 ne2k\_reset.c 452 ne2k\_rx() 164  
 ne2k\_rx.c 457 ne2k\_rx\_reset() 164  
 ne2k\_rx\_reset.c 461 ne2k\_tx() 164 ne2k\_tx.c 462  
 net.h 164 375 644 net\_buffer\_eth() 166

net\_buffer\_eth.c 665 net\_buffer\_lo() 166  
net\_buffer\_lo.c 665 net\_eth\_ip\_tx() 166  
net\_eth\_ip\_tx.c 666 net\_eth\_tx() 166  
net\_eth\_tx.c 668 net\_index() 166 net\_index.c 668  
net\_index\_eth() 166 net\_index\_eth.c 668  
net\_init() 166 net\_init.c 669 net\_print.c 672  
net\_public.c 672 net\_rx() 166 net\_rx.c 673 NIC 56  
ntohl() 251 ntohl.c 764 ntohs() 251 ntohs.c 764 null  
315 NULL.h 753 offsetof() 284 open() 223 open.c 775  
opendir() 285 opendir.c 766 os32 97 os32.h 137 877  
OUTB 11 out\_16() 112 out\_8() 112 part.h 376 703  
passwd 318 PATA 35 path\_device() 161 365  
path\_device.c 512 path\_fix() 161 365 path\_fix.c  
513 path\_full() 161 366 path\_full.c 514  
path\_inode() 161 366 path\_inode.c 514  
path\_inode\_link() 161 367 path\_inode\_link.c 517  
PCI 48 pci.h 376 463 pci\_init.c 465 pci\_public.c 466  
*peripheral component interconnect* 48 perror() 285 perror.c  
804 PIC 30 ping 324 ping.c 1012 pipe 157 pipe() 225  
pipe.c 929 PIT 33 port 315 printf() 286 printf.c 805  
proc.h 117 377 704 proc\_available() 377  
proc\_available.c 706 proc\_dump\_memory() 377  
proc\_dump\_memory.c 707 proc\_init() 125 378  
proc\_init.c 708 proc\_print() 379 proc\_print.c 710  
proc\_public.c 712 proc\_reference() 379  
proc\_reference.c 712 proc\_scheduler() 126 381  
proc\_scheduler.c 719 proc\_sch\_net() 379  
proc\_sch\_net.c 712 proc\_sch\_signals() 380  
proc\_sch\_signals.c 713 proc\_sch\_terminals() 380  
proc\_sch\_terminals.c 714 proc\_sch\_timers() 381  
proc\_sch\_timers.c 719 proc\_sig\_chld() 383  
proc\_sig\_chld.c 722 proc\_sig\_cont() 383  
proc\_sig\_cont.c 722 proc\_sig\_core() 384  
proc\_sig\_core.c 723 proc\_sig\_handler() 127 384  
proc\_sig\_handler.c 724 proc\_sig\_ignore() 385  
proc\_sig\_ignore.c 727 proc\_sig\_off() 386  
proc\_sig\_off.c 727 proc\_sig\_on() 386  
proc\_sig\_on.c 727 proc\_sig\_status() 386  
proc\_sig\_status.c 727 proc\_sig\_stop() 387  
proc\_sig\_stop.c 727 proc\_sig\_term() 387  
proc\_sig\_term.c 728 proc\_sys\_exec() 388  
proc\_sys\_exec.c 728 proc\_t 104 121  
proc\_timer\_init() 389 proc\_timer\_init.c  
738 proc\_wakeup\_pipe\_read()  
390 proc\_wakeup\_pipe\_read.c  
739 proc\_wakeup\_pipe\_write()  
390 proc\_wakeup\_pipe\_write.c  
739 proc\_wakeup\_terminal() 390  
proc\_wakeup\_terminal.c 739 *programmable interrupt  
controller* 30 *programmable interval timer* 33 ps 199 ps.c 1015  
PS/2 34 ptr() 391 ptr.c 740 ptrdiff\_t.h 755 putc() 266  
putc() 266 putchar.c 805 putenv() 289  
putenv.c 851 puts() 266 puts.c 805 pwd.h 788 pwent.c  
789 qemu 415 qsort() 289 qsort.c 853 rand() 290  
rand.c 854 read() 226 read.c 930 readdir() 291  
readdir.c 767 realloc() 280 realloc.c 865  
recvfrom() 226 recvfrom.c 896 restrict.h 755  
rewind() 291 rewind.c 806 rewinddir() 292  
rewinddir.c 768 rm 200 rm.c 1018 rmdir 201 rmdir()  
227 rmdir.c 931 1019 route 325 route.c 1020 route.h  
392 674 routeadd() 228 routeadd.c 890 routedel()  
229 routedel.c 891 route\_init() 171 route\_init.c  
674 route\_print.c 675 route\_public.c  
675 route\_remote\_to\_local()  
171 route\_remote\_to\_local.c  
676 route\_remote\_to\_router() 171  
route\_remote\_to\_router.c 676 route\_sort() 171

route\_sort.c 677 RPL 9 run.c 634 sa\_family\_t.h 893  
sbrk() 205 sbrk.c 931 sb\_inode\_status() 150 359  
sb\_inode\_status.c 521 sb\_mount() 150 359  
sb\_mount.c 521 sb\_print() 150 360 sb\_print.c 524  
sb\_reference() 150 360 sb\_reference.c 524  
sb\_save() 150 361 sb\_save.c 525 sb\_t 104 149  
sb\_zone\_status() 150 359 sb\_zone\_status.c 526  
scanf() 292 scanf.c 806 screen.h 393 466  
screen\_cell() 145 screen\_clear() 145  
screen\_clear.c 467 screen\_current() 145  
screen\_current.c 467 screen\_init() 145  
screen\_init.c 467 screen\_newline() 145  
screen\_new\_line.c 468 screen\_number() 145  
screen\_number.c 468 screen\_pointer() 145  
screen\_pointer.c 469 screen\_public.c 469  
screen\_putc() 145 screen\_putc.c 469  
screen\_scroll() 145 screen\_scroll.c 470  
screen\_select() 145 screen\_select.c 470 screen\_t  
104 screen\_update() 145 screen\_update.c 471  
SEEK.h 753 *selector* 10 *selettore* 10 send() 229 send.c 898  
setbuf() 296 setbuf.c 806 setegid() 230 setegid.c  
932 setenv() 296 setenv.c 855 seteuid() 233  
seteuid.c 932 setgid() 230 setgid.c 932 setgrent()  
270 setjmp() 129 231 setjmp.h 790 setjmp.s 791  
setpgrp() 233 setpgrp.c 932 setpwnent() 275  
setuid() 233 setuid.c 933 setvbuf() 296 setvbuf.c  
806 shell 201 shell.c 1021 signal() 234 signal.c 794  
signal.h 792 size\_t.h 756 sleep() 235 sleep.c 933  
snprintf() 286 snprintf.c 806 socket 319 socket()  
236 socket.c 899 socket.h 893 socklen\_t.h 899  
sock\_free\_port() 362 sock\_free\_port.c 526  
sock\_reference() 362 sock\_reference.c 526 *specifiche  
multiboot* 105 sprintf() 286 sprintf.c 806 srand() 290  
sscanf() 292 sscanf.c 807 stack.s 108 635 stat() 236  
stat.c 903 stat.h 899 stdarg.h 756 stdbool.h 756  
stddef.h 756 stdint.h 756 stdio.h 297 794 stdlib.h  
844 STI 12 sti() 113 sti.s 553 stime() 241 stime.c 913  
strcat() 298 strcat.c 869 strchr() 299 strchr.c 869  
strcmp() 299 strcmp.c 870 strcoll() 299 strcoll.c  
870 strcpy() 300 strcpy.c 870 strcspn() 302  
strcspn.c 870 strdup() 300 strdup.c 871 strerror()  
301 strerror.c 871 string.h 866 strlen() 301  
strlen.c 873 strncat() 298 strncat.c 873 strncmp()  
299 strncmp.c 873 strncpy() 300 strncpy.c 873  
strpbrk() 302 strpbrk.c 874 strrchr() 299  
strchr.c 874 strspn() 302 strspn.c 874 strstr()  
303 strstr.c 875 strtok() 303 strtok.c 875 strtol()  
304 strtol.c 856 strtoul() 304 strtoul.c 859  
strxfrm() 305 strxfrm.c 877 sys() 239 sys.s 891  
syslinux 416 sysroutine() 124 125 391 sysroutine.c  
740 s\_accept.c 562 s\_bind.c 564 s\_brk() 372 s\_brk.c  
565 s\_chdir() 162 372 s\_chdir.c 569 s\_chmod() 162 372  
s\_chmod.c 569 s\_chown() 162 163 372 s\_chown.c 570  
s\_clock() 372 s\_clock.c 571 s\_close() 372  
s\_close.c 571 s\_connect.c 572 s\_dup() 163 372  
s\_dup.c 575 s\_dup2() 163 372 s\_dup2.c 575  
s\_fchmod() 163 372 s\_fchmod.c 575 s\_fchown() 372  
s\_fchown.c 576 s\_fcntl() 163 372 s\_fcntl.c 577  
s\_fork() 372 s\_fork.c 578 s\_fstat() 163 372  
s\_fstat.c 582 s\_ipconfig.c 583 s\_kill() 372  
s\_kill.c 584 s\_link() 162 372 s\_link.c 585  
s\_listen.c 586 s\_longjmp() 129 372 s\_longjmp.c 587  
s\_lseek() 163 372 s\_lseek.c 588 s\_mkdir() 162 372  
s\_mkdir.c 589 s\_mknod() 162 372 s\_mknod.c 591  
s\_mount() 162 372 s\_mount.c 592 s\_open() 162 372  
s\_open.c 592 s\_pipe() 163 372 s\_pipe.c 596 s\_read()  
163 372 s\_read.c 598 s\_recvfrom.c 600 s\_routeadd.c

[606 s\\_routedel.c](#) [607 s\\_sbrk\(\)](#) [372 s\\_sbrk.c](#) [608 s\\_send.c](#) [609 s\\_setegid\(\)](#) [372 s\\_setegid.c](#) [612 s\\_seteuid\(\)](#) [372 s\\_seteuid.c](#) [612 s\\_setgid\(\)](#) [372 s\\_setgid.c](#) [613 s\\_setjmp\(\)](#) [129](#) [372 s\\_setjmp.c](#) [613 s\\_setuid\(\)](#) [372 s\\_setuid.c](#) [614 s\\_signal\(\)](#) [372 s\\_signal.c](#) [614 s\\_socket.c](#) [615 s\\_stat\(\)](#) [162](#) [372 s\\_stat.c](#) [617 s\\_stime\(\)](#) [372 s\\_stime.c](#) [618 s\\_tcgetattr\(\)](#) [372 s\\_tcgetattr.c](#) [618 s\\_tcsetattr\(\)](#) [372 s\\_tcsetattr.c](#) [619 s\\_time\(\)](#) [372 s\\_time.c](#) [620 s\\_umount\(\)](#) [162](#) [372 s\\_umount.c](#) [620 s\\_unlink\(\)](#) [162](#) [372 s\\_unlink.c](#) [622 s\\_wait\(\)](#) [372 s\\_wait.c](#) [624 s\\_write\(\)](#) [163](#) [372 s\\_write.c](#) [625 s\\_\\_exit\(\)](#) [372 s\\_\\_exit.c](#) [560 tap0](#) [416 tastiera](#) [34 tcgetattr\(\)](#) [239 tcgetattr.c](#) [906 TCP](#) [87 tcp\(\)](#) [174 tcp.c](#) [679 tcp.h](#) [394](#) [679](#) [787 tcp\\_close\(\)](#) [174 tcp\\_close.c](#) [690 tcp\\_connect\(\)](#) [174 tcp\\_connect.c](#) [691 tcp\\_rx\\_ack\(\)](#) [174 tcp\\_rx\\_ack.c](#) [692 tcp\\_rx\\_data\(\)](#) [174 tcp\\_rx\\_data.c](#) [693 tcp\\_show\(\)](#) [174 tcp\\_show.c](#) [695 tcp\\_status.c](#) [695 tcp\\_test.c](#) [696 tcp\\_tx\\_ack\(\)](#) [174 tcp\\_tx\\_ack.c](#) [697 tcp\\_tx\\_raw\(\)](#) [174 tcp\\_tx\\_raw.c](#) [698 tcp\\_tx\\_rst\(\)](#) [174 tcp\\_tx\\_rst.c](#) [699 tcp\\_tx\\_sock\(\)](#) [174 tcp\\_tx\\_sock.c](#) [700 tcsetattr\(\)](#) [239 tcsetattr.c](#) [907 termios.h](#) [905 time\(\)](#) [241 time.c](#) [913 time.h](#) [907 time\\_t.h](#) [758 touch](#) [202 touch.c](#) [1039 tty](#) [202](#) [315 tty.c](#) [1041 tty.h](#) [396](#) [472 ttyname\(\)](#) [306 ttyname.c](#) [933 tty\\_console\(\)](#) [142 tty\\_console.c](#) [472 tty\\_init\(\)](#) [142 tty\\_init.c](#) [473 tty\\_public.c](#) [474 tty\\_read\(\)](#) [142 tty\\_read.c](#) [474 tty\\_reference\(\)](#) [142 tty\\_reference.c](#) [475 tty\\_t](#) [104 tty\\_write\(\)](#) [142 tty\\_write.c](#) [475 types.h](#) [904 t\\_fcntl.c](#) [1024 t\\_fifo.c](#) [1024 t\\_grp.c](#) [1026 t\\_nc.c](#) [1026 t\\_ping2.c](#) [1030 t\\_pipe.c](#) [1031 t\\_read.c](#) [1032 t\\_ret.c](#) [1033 t\\_rx\\_udp.c](#) [1033 t\\_scr.c](#) [1034 t\\_setjmp.c](#) [1035 t\\_sig.c](#) [1035 t\\_sig2.c](#) [1036 t\\_tx\\_tcp.c](#) [1037 t\\_tx\\_udp.c](#) [1038 UDP](#) [85 udp.h](#) [702](#) [788 udp\\_tx\(\)](#) [174 udp\\_tx.c](#) [702 umask\(\)](#) [242 umask.c](#) [903 umount](#) [324 umount\(\)](#) [222 umount.c](#) [891](#) [1041 unistd.h](#) [913 unlink\(\)](#) [243 unlink.c](#) [934 unsetenv\(\)](#) [296 unsetenv.c](#) [859 utime.c](#) [935 utime.h](#) [935 u-area](#) [121 vfprintf\(\)](#) [307 vfprintf.c](#) [807 vfscanf\(\)](#) [308 vfscanf.c](#) [807 vfscanf.c](#) [807 VGA](#) [13 vprintf\(\)](#) [307 vprintf.c](#) [827 vscanf\(\)](#) [308 vscanf.c](#) [827 vsnprintf\(\)](#) [307 vsnprintf.c](#) [828 vsprintf\(\)](#) [307 vsprintf.c](#) [843 vsscanf\(\)](#) [308 vsscanf.c](#) [844 wait\(\)](#) [243 wait.c](#) [905 wait.h](#) [905 wchar\\_t.h](#) [758 write\(\)](#) [244 write.c](#) [934 yes](#) [202 yes.c](#) [1042 zero](#) [315 zno\\_t](#) [104 zone\\_alloc\(\)](#) [152](#) [363 zone\\_alloc.c](#) [527 zone\\_free\(\)](#) [152](#) [363 zone\\_free.c](#) [528 zone\\_print\(\)](#) [152](#) [364 zone\\_print.c](#) [529 zone\\_read\(\)](#) [152](#) [364 zone\\_read.c](#) [529 zone\\_write\(\)](#) [152](#) [364 zone\\_write.c](#) [530 z\\_perror\(\)](#) [244 z\\_perror.c](#) [892 z\\_printf\(\)](#) [244 z\\_printf.c](#) [892 z\\_vprintf\(\)](#) [244 z\\_vprintf.c](#) [892 \\_alloc\\_list.c](#) [860 \\_Exit\(\)](#) [203 \\_exit\(\)](#) [203 \\_exit.c](#) [915 \\_Exit.c](#) [846 gcc.h](#) [758 \\_in\\_16\(\)](#) [112\\_in\\_16.s](#) [533 \\_in\\_32.s](#) [534 \\_in\\_8\(\)](#) [112\\_in\\_8.s](#) [534 \\_lldiv.c](#) [759 \\_out\\_16\(\)](#) [112\\_out\\_16.s](#) [534\\_out\\_32.s](#) [535\\_out\\_8\(\)](#) [112\\_out\\_8.s](#) [535 \\_sighandler\\_wrapper.s](#) [793 \\_ulldiv.c](#) [760 \\_\\_divdi3.c](#) [759 \\_\\_moddi3.c](#) [759 \\_\\_udivdi3.c](#) [759 \\_\\_umoddi3.c](#) [759](#)