

Versione G: pila

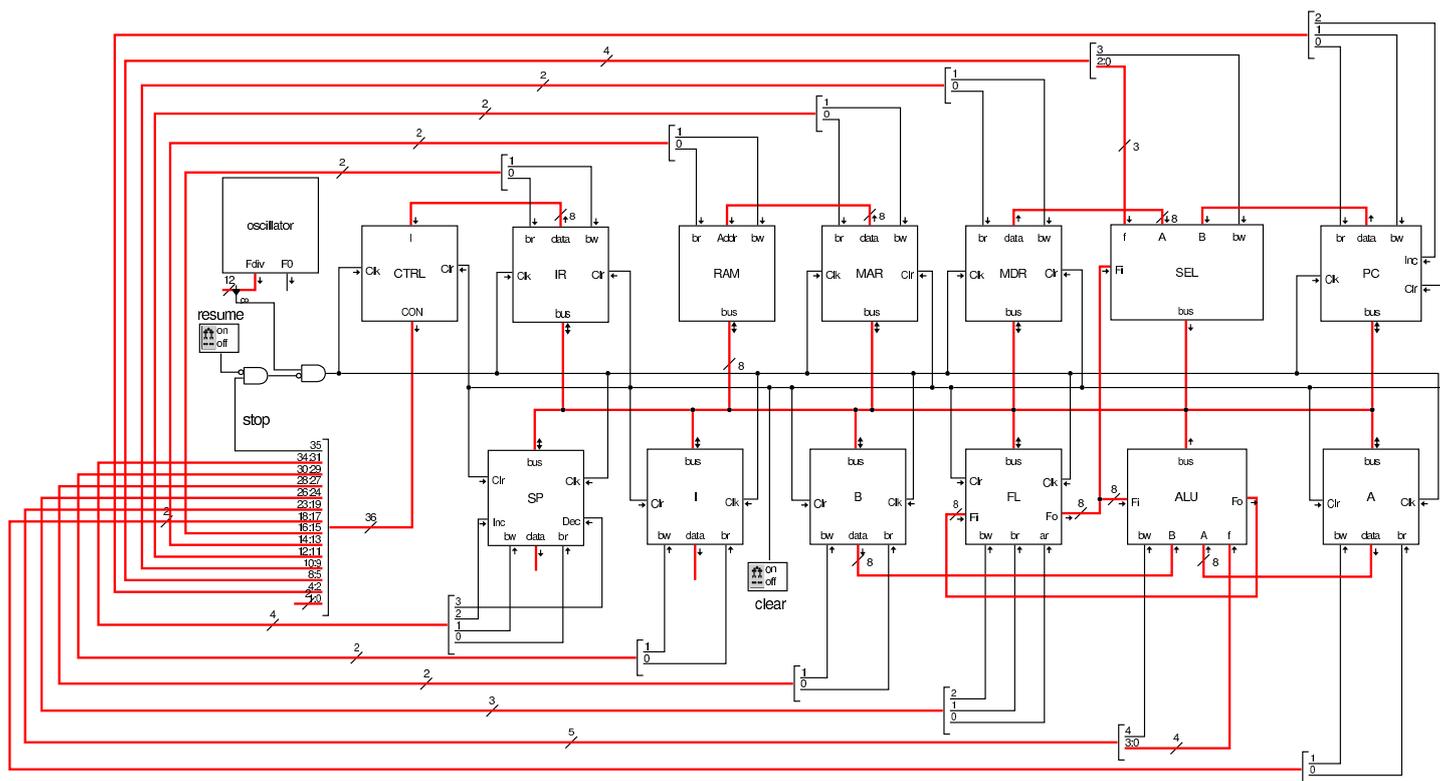


Istruzioni «push» e «pop» 1995

Istruzioni «call» e «return» 1997

Nella settima versione della CPU dimostrativa, viene aggiunto il registro *SP* (*stack pointer*), utilizzato come indice per la pila dei dati. La pila serve principalmente a consentire le chiamate di procedure, tramite istruzioni **call** e **return**, oltre che a poter salvare e recuperare lo stato dei altri registri.

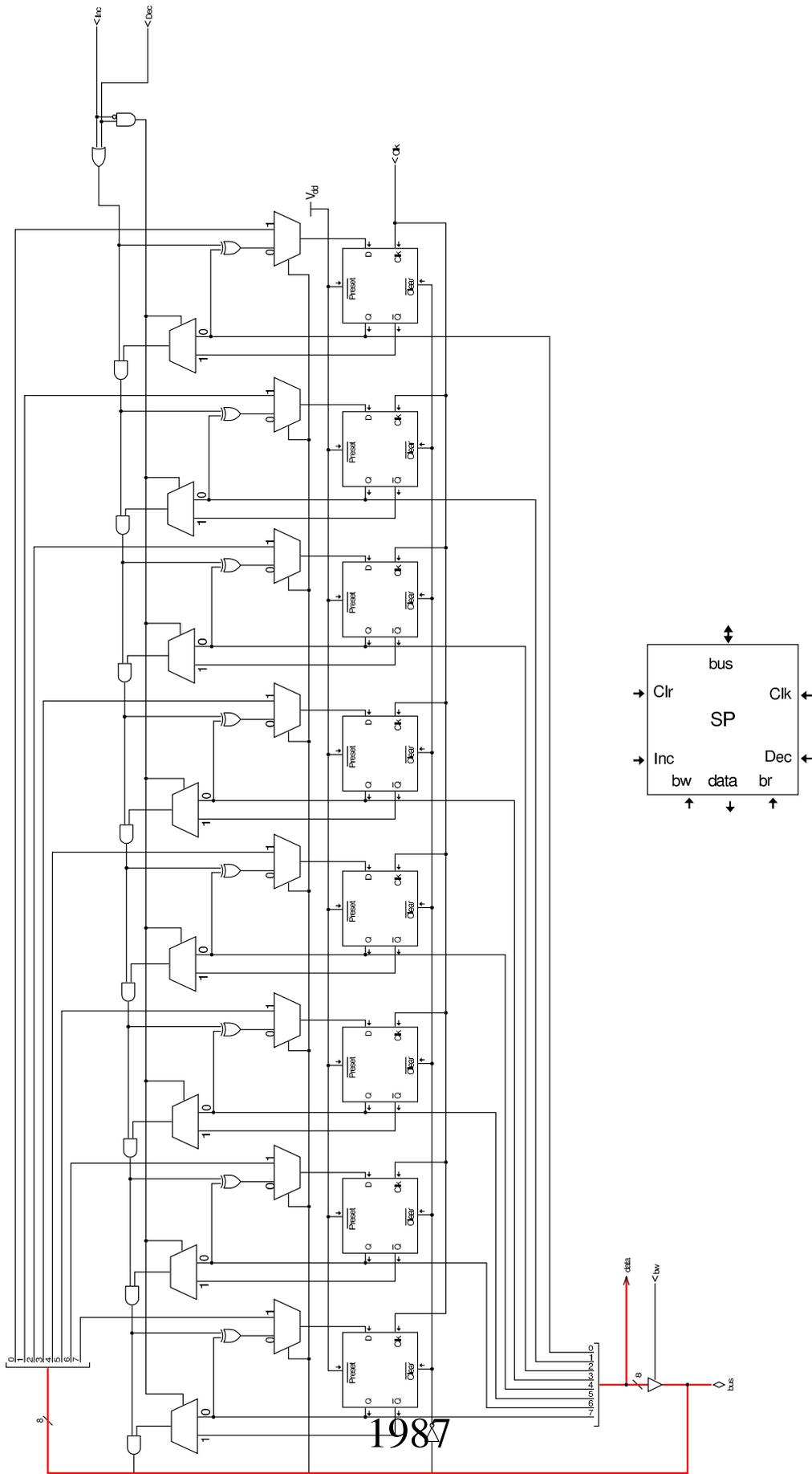
Figura u12.1. Il bus della CPU con l'aggiunta del registro *SP* per la gestione della pila.



Il registro *SP* ha due ingressi supplementari, *Inc* e *Dec*, con lo scopo, rispettivamente, di incrementare o diminuire il valore

memorizzato nel registro stesso, di una unità.

Figura u12.2. La struttura interna del registro SP.



Nel codice che descrive i campi del bus di controllo, si aggiungono quelli seguenti, i quali servono specificatamente a gestire il registro *SP*:

```
field sp_br[31];           // SP <-- bus
field sp_bw[32];           // SP --> bus
field sp_Inc[33];          // SP++
field sp_Dec[34];          // SP--
```

Nell'elenco dei codici operativi si aggiungono istruzioni nuove e lo stesso poi nella descrizione del microcodice:

```
op call_imm {
  map call_imm : 24;           // call #nn
  +0[7:0]=24;
  operands op_1;
};
op call_reg {
  map call_reg : 25;           // call I
  +0[7:0]=25;
  operands op_0;
};
op return {
  map return : 26;            // return
  +0[7:0]=26;
  operands op_0;
};
op push_mdr {
  map push_mdr : 27;          // push MDR
  +0[7:0]=27;
  operands op_0;
};
op push_a {
  map push_a : 28;            // push A
  +0[7:0]=28;
  operands op_0;
```

```

};
op push_b {
    map push_b : 29;           // push B
    +0[7:0]=29;
    operands op_0;
};
op push_fl {
    map push_fl : 30;        // push FL
    +0[7:0]=30;
    operands op_0;
};
op push_i {
    map push_i : 31;        // push I
    +0[7:0]=31;
    operands op_0;
};
op pop_mdr {
    map pop_mdr : 48;       // pop MDR
    +0[7:0]=48;
    operands op_0;
};
op pop_a {
    map pop_a : 49;        // pop A
    +0[7:0]=49;
    operands op_0;
};
op pop_b {
    map pop_b : 50;        // pop B
    +0[7:0]=50;
    operands op_0;
};
op pop_fl {
    map pop_fl : 51;       // pop FL
    +0[7:0]=51;
    operands op_0;
};

```

```

};
op pop_i {
  map pop_i : 52;           // pop I
  +0[7:0]=52;
  operands op_0;
};

```

```

begin microcode @ 0
...
call_imm:
  mar_br pc_bw;           // MAR <-- PC
  pc_Inc;                 // PC++
  mdr_br ram_bw;         // MDR <-- RAM[mar]
  sp_Dec;                 // SC--
  mar_br sp_bw;          // MAR <-- SP
  ram_br pc_bw;          // RAM[mar] <-- PC
  pc_br mdr_bw;          // PC <-- MDR
  ctrl_start ctrl_load;  // CNT <-- 0
//
call_reg:
  sp_Dec;                 // SP--
  mar_br sp_bw;          // MAR <-- SP
  ram_br pc_bw;          // RAM[mar] <-- PC
  pc_br i_bw;            // PC <-- I
  ctrl_start ctrl_load;  // CNT <-- 0
//
return:
  mar_br sp_bw;          // MAR <-- SP
  sp_Inc;                 // SP++;
  pc_br ram_bw;          // PC <-- RAM[mar]
  ctrl_start ctrl_load;  // CNT <-- 0
//
push_mdr:
  sp_Dec;                 // SP--
  mar_br sp_bw;          // MAR <-- SP
  ram_br mdr_bw;         // RAM[mar] <-- MDR
  ctrl_start ctrl_load;  // CNT <-- 0
//
push_a:
  sp_Dec;                 // SP--

```

```

mar_br sp_bw;           // MAR <-- SP
ram_br a_bw;           // RAM[mar] <-- A
ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
push_b:
    sp_Dec;           // SP--
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    ram_br b_bw;     // RAM[mar] <-- B
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
push_fl:
    sp_Dec;           // SP--
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    ram_br fl_bw;    // RAM[mar] <-- FL
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
push_i:
    sp_Dec;           // SP--
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    ram_br i_bw;     // RAM[mar] <-- I
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
pop_mdr:
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    sp_Inc;          // SP++
    mdr_br ram_bw;   // MDR <-- RAM[mar]
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
pop_a:
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    sp_Inc;          // SP++
    a_br ram_bw;     // A <-- RAM[mar]
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
pop_b:
    mar_br sp_bw;    // MAR <-- SP
    sp_Inc;          // SP++
    b_br ram_bw;     // B <-- RAM[mar]
    ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
//
pop_fl:

```

```
mar_br sp_bw;           // MAR <-- SP
sp_Inc;                 // SP++
fl_br ram_bw;          // FL <-- RAM[mar]
ctrl_start ctrl_load;  // CNT <-- 0
//
pop_i:
  mar_br sp_bw;        // MAR <-- SP
  sp_Inc;              // SP++
  i_br ram_bw;         // I <-- RAM[mar]
  ctrl_start ctrl_load; // CNT <-- 0
...
end
```

Figura u12.6. Corrispondenza con il contenuto della memoria che rappresenta il microcodice (la coppia *m1* e *m2* dell'unità di controllo).

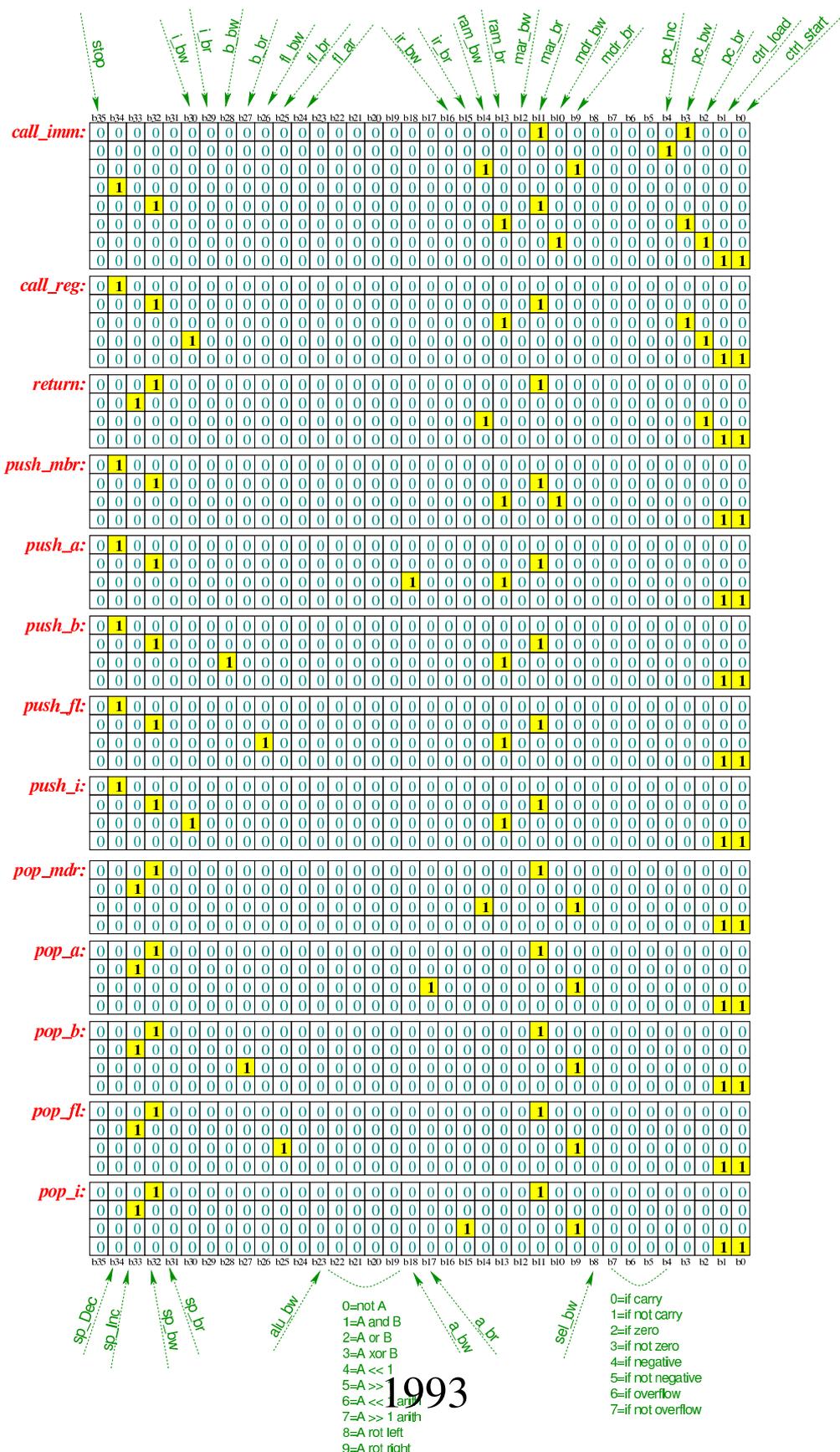


Tabella u112.7. Elenco delle macroistruzioni aggiunte in questa versione della CPU dimostrativa.

Sintassi	Descrizione
<code>call_imm</code> <i>indirizzo</i>	Decrementa il registro <i>SP</i> e annota nella posizione di memoria a cui questo punta l'indirizzo dell'istruzione successiva, quindi aggiorna il registro <i>PC</i> con l'indirizzo indicato come argomento. In pratica esegue la chiamata di una procedura, annotando nella pila dei dati l'indirizzo di ritorno.
<code>call_reg</code>	Decrementa il registro <i>SP</i> e annota nella posizione di memoria a cui questo punta l'indirizzo dell'istruzione successiva, quindi aggiorna il registro <i>PC</i> con l'indirizzo contenuto nel registro <i>I</i> . In pratica esegue la chiamata di una procedura, annotando nella pila dei dati l'indirizzo di ritorno.
<code>return</code>	Incrementa il registro <i>SP</i> e preleva l'indirizzo annotato in memoria, corrispondente all'indice della pila, quindi aggiorna il registro <i>PC</i> con tale valore. In pratica, consente di concludere una chiamata precedente.
<code>push_mdr</code>	Inserisce nella pila il valore del registro <i>MDR</i> .
<code>push_a</code>	Inserisce nella pila il valore del registro <i>A</i> .
<code>push_b</code>	Inserisce nella pila il valore del registro <i>B</i> .
<code>push_fl</code>	Inserisce nella pila il valore del registro <i>FL</i> .

Sintassi	Descrizione
push_i	Inserisce nella pila il valore del registro <i>I</i> .
pop_mdr	Recupera dalla pila il valore del registro <i>MDR</i> .
pop_a	Recupera dalla pila il valore del registro <i>A</i> .
pop_b	Recupera dalla pila il valore del registro <i>B</i> .
pop_fl	Recupera dalla pila il valore del registro <i>FL</i> .
pop_i	Recupera dalla pila il valore del registro <i>I</i> .

Istruzioni «push» e «pop»

Listato u112.8. Macrocodice per sperimentare l'uso delle istruzioni di inserimento ed estrazione di valori dalla pila dei dati: in questo caso, viene inserito nella pila il valore contenuto nel registro *A* e poi ripescato, ma nel registro *B*. Il file completo che descrive le memorie per Tkgate dovrebbe essere disponibile presso allegati/circuiti-logici/scpu-sub-g-push-pop.gm.

```
begin macrocode @ 0
start:
    load_imm #sp_bottom
    move_mdr_sp
    load_imm #data_0
    move_mdr_a
    push_a
    pop_b

stop:
```

```

    stop
sp_bottom:
    .byte 0x10
data_0:
    .byte 0xCC
end

```

Figura u112.9. Contenuto della memoria RAM: la cella nella posizione $0F_{16}$ viene scritta dall'istruzione **push_a**. Le celle indicate con «xx» hanno un valore indifferente.

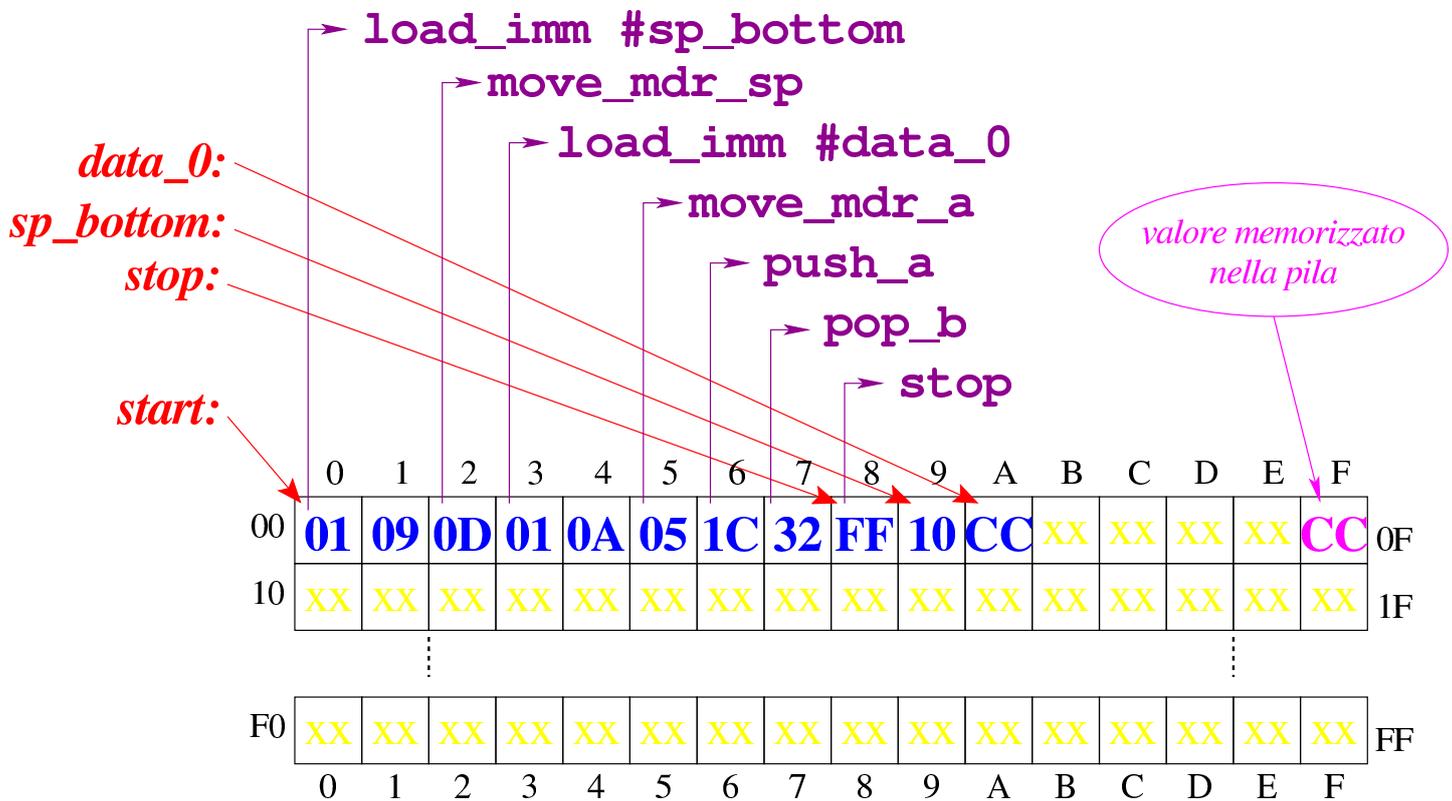
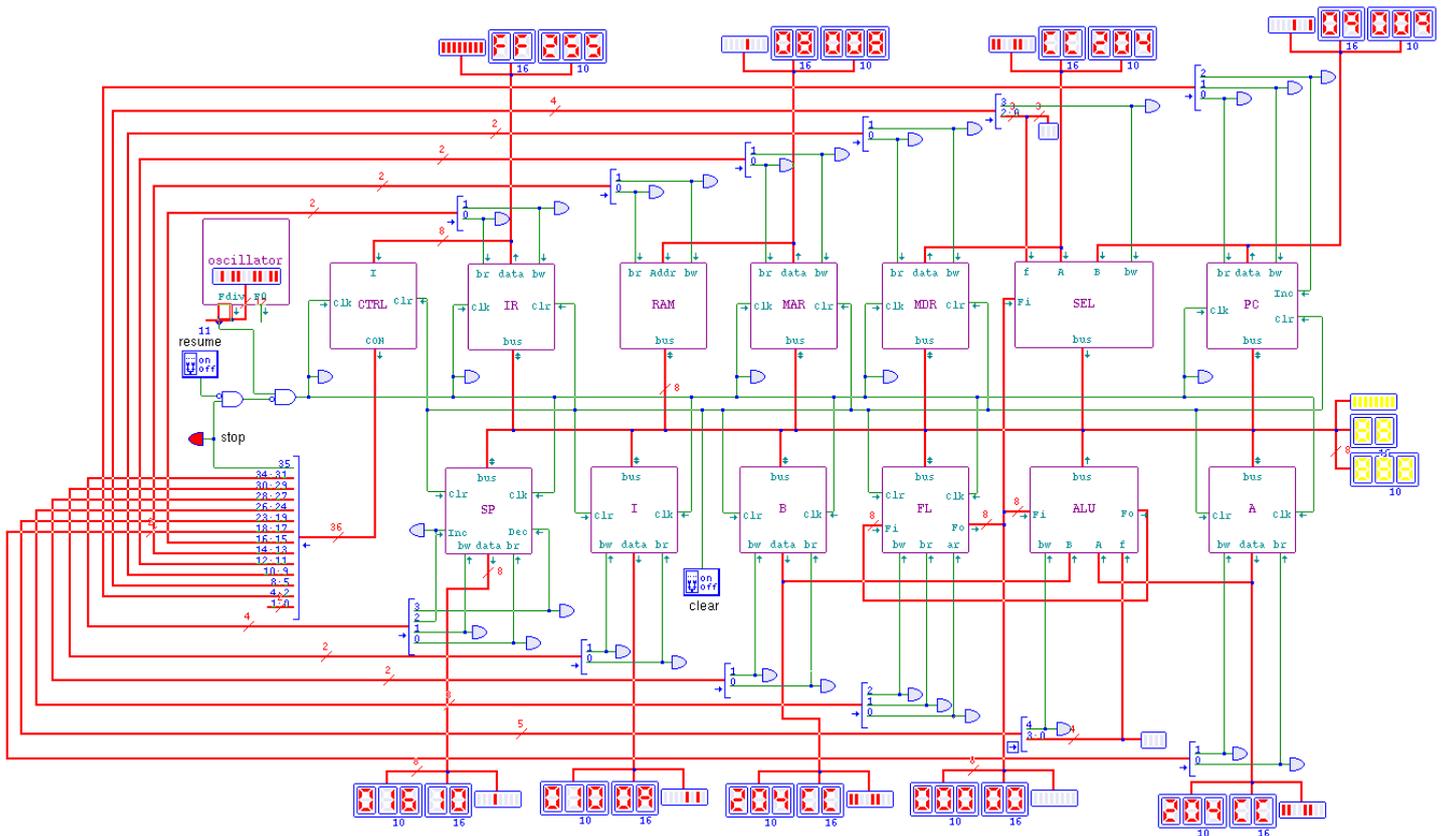


Figura u12.10. Situazione conclusiva del bus dati. Video: <http://www.youtube.com/watch?v=vAdVww3lD7I>



Istruzioni «call» e «return»

Listato u12.11. Macrocodice per sperimentare l'uso delle istruzioni di chiamata e ritorno dalle procedure. Il file completo che descrive le memorie per Tkgate dovrebbe essere disponibile presso allegati/circuiti-logici/scpu-sub-g-call-return.gm.

```
begin macrocode @ 0
start:
    load_imm #sp_bottom
    move_mdr_sp
    call_imm #elabora
    move_a_mdr
    move_mdr_b
    jump #stop
```

```
elabora:
    load_imm #data_0
    move_mdr_a
    load_imm #data_1
    move_mdr_b
    add
    return
stop:
    stop
sp_bottom:
    .byte 0x20
data_0:
    .byte 0x0A
data_1:
    .byte 0x0B
end
```

Figura u112.12. Contenuto della memoria RAM: la cella nella posizione $1F_{16}$ viene scritta dall'istruzione `call_imm`. Le celle indicate con «xx» hanno un valore indifferente.

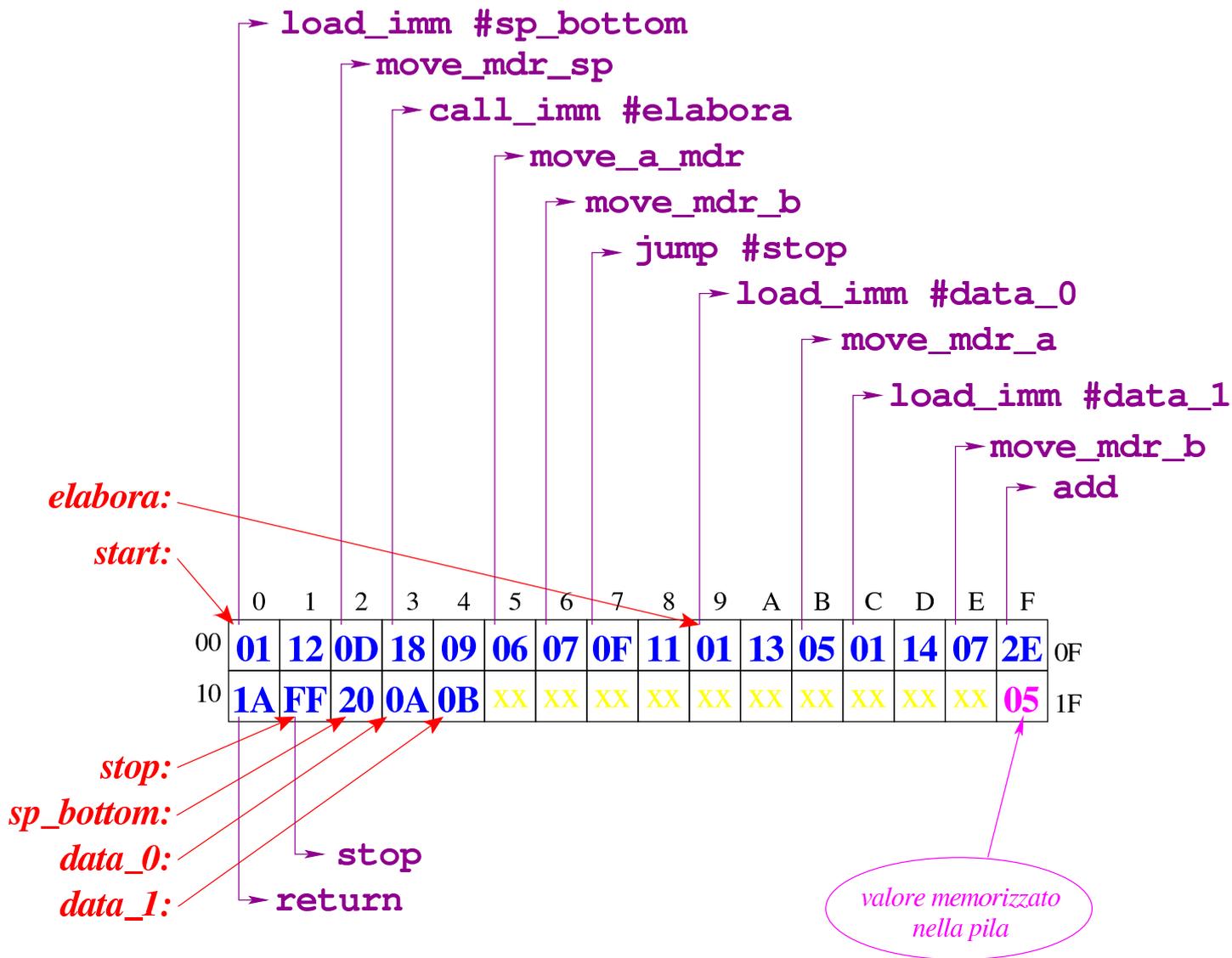


Figura u12.13. Situazione conclusiva del bus dati. Video: <http://www.youtube.com/watch?v=nWdXMvegkjc>

