

Corso di Calcolatori Elettronici I
A.A. 2010-2011

**Strutture di controllo del
flusso di esecuzione in
assembler**

Lezione 25

Prof. Roberto Canonico



Università degli Studi di Napoli Federico II
Facoltà di Ingegneria
Corso di Laurea in Ingegneria Informatica (allievi A-DE+Q-Z)
Corso di Laurea in Ingegneria dell'Automazione

MC68000: Status Register

- Contiene:
 - I codici di condizione (CCR – *Condition Code Register* da 8 bit) :
 - oVerflow (V), Zero (Z), Negative (N), Carry (C), eXtend (X)
 - Altri bit di stato - Trace (T), Supervisor (S)
 - La interrupt mask (8 livelli)
- I bit 5, 6, 7, 11, 12, e 14 sono riservati per espansioni future

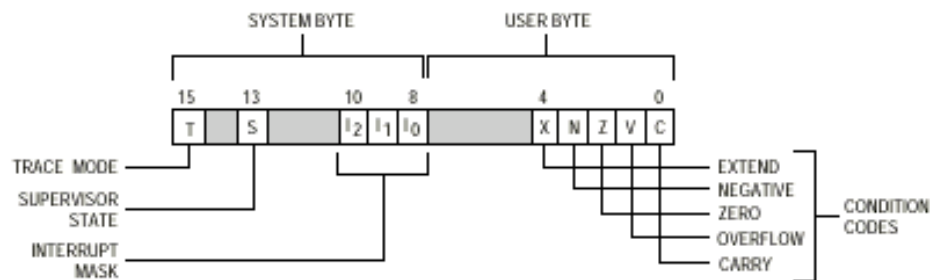


Figure 2-4. Status Register

L'istruzione Compare

Operation: [destination] - [source]
Syntax: CMP <ea>, Dn
Sample syntax: CMP (A6), D2
Attributes: Size = byte, word, longword

Description:
 Subtract the source operand from the destination operand and set the condition codes accordingly. The destination must be a data register. The destination is not modified by this instruction.

Condition codes:

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| X | N | Z | V | C |
| - | * | * | * | * |

Compare memory with memory

Operation: [destination] - [source]
Syntax: CMPM (Ay)+, (Ax)+
Attributes: Size = byte, word, longword

Description:
 Subtract the source operand from the destination operand and set the condition codes accordingly. The destination is not modified by this instruction. The only permitted addressing mode is address register indirect with post-incrementing for both source and destination operands.

Application:
 Used to compare the contents of two blocks of memory.

Condition codes:

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| X | N | Z | V | C |
| - | * | * | * | * |

L'istruzione Branch on condition

Operation: IF $cc = 1$ THEN $[PC] \leftarrow [PC] + d$
 Syntax: Bcc <label>
 Attributes: Bcc takes an 8-bit or 16-bit offset (displacement)

Description:
 If the specified logical condition is met, program execution continues at location $[PC] + \text{displacement}, d$.
 The displacement is a two's complement value.

L'istruzione Branch on condition

| = | Bcc | Branch on condition cc | = |
|----------------|------------|---|----------------------------|
| Operation: | | If $cc = 1$ THEN $[PC] \leftarrow [PC] + d$ | |
| Syntax: | | Bcc <label> | |
| Sample syntax: | | BEQ Loop_4 BVC ++8 | |
| Attributes: | | BEQ takes an 8-bit or a 16-bit offset (i.e., displacement). | |
| Description: | | If the specified logical condition is met, program execution continues at location $[PC] + \text{displacement}, d$. The displacement is a two's complement value. The value in the PC corresponds to the current location plus two. The range of the branch is -126 to +126 bytes with an 8-bit offset, and -32K to +32K bytes with a 16-bit offset. A short branch to the next instruction is impossible, since the branch code 0 indicates a long branch with a 16-bit offset. The assembly language form BCC ++8 means branch to the point eight bytes from the current PC if the carry bit is clear. | |
| | BCC | branch on carry clear | \overline{C} |
| | BCS | branch on carry set | C |
| | BEQ | branch on equal | Z |
| | BGE | branch on greater than or equal | $N.V + \overline{N.V}$ |
| | BGT | branch on greater than | $N.V.Z + \overline{N.V.Z}$ |
| | BHI | branch on higher than | $\overline{C.Z}$ |
| | BLE | branch on less than or equal | $Z + N.V + \overline{N.V}$ |
| | BLS | branch on lower than or same | $C + Z$ |
| | BLT | branch on less than | $N.V + \overline{N.V}$ |
| | BMI | branch on minus (i.e., negative) | N |
| | BNE | branch on not equal | \overline{Z} |
| | BPL | branch on plus (i.e., positive) | \overline{N} |
| | BVC | branch on overflow clear | \overline{V} |
| | BVS | branch on overflow set | V |

Condizioni cc da cui dipende Bcc

Single bit

| | |
|--------------------------------------|---------|
| BCS branch on carry set | $C = 1$ |
| BCC branch on carry clear | $C = 0$ |
| BVS branch on overflow set | $V = 1$ |
| BVC branch on overflow clear | $V = 0$ |
| BEQ branch on equal (zero) | $Z = 1$ |
| BNE branch on not equal | $Z = 0$ |
| BMI branch on minus (i.e., negative) | $N = 1$ |
| BPL branch on plus (i.e., positive) | $N = 0$ |

Signed

| | |
|-------------------------------------|------------------------|
| BLT branch on less than (zero) | $N \oplus V = 1$ |
| BGE branch on greater than or equal | $N \oplus V = 0$ |
| BLE branch on less than or equal | $(N \oplus V) + Z = 1$ |
| BGT branch on greater than | $(N \oplus V) + Z = 0$ |

Unsigned

| | |
|----------------------------------|-------------|
| BLS branch on lower than or same | $C + Z = 1$ |
| BHI branch on higher than | $C + Z = 0$ |

Condizioni cc da cui dipende Bcc

- Da utilizzare per numeri unsigned:

| | | |
|-----|-----|-------------------------------|
| BHS | BCC | branch on higher than or same |
| BHI | | branch on higher than |
| BLS | | branch on lower than or same |
| BLO | BCS | branch on less than |

- Da utilizzare per numeri signed

| | |
|-----|---------------------------------|
| BGE | branch on greater than or equal |
| BGT | branch on greater than |
| BLE | branch on lower than or equal |
| BLT | branch on less than |

Esempio esito del confronto

\$FF è maggiore di \$10 se i numeri sono interpretati come unsigned, in quanto 255 è maggiore di 16

Tuttavia se i numeri sono interpretati come signed, \$FF è minore di \$10, in quanto -1 è minore di 16.

IL PROCESSORE NON TIENE CONTO DEL TIPO DI RAPPRESENTAZIONE QUANDO SETTA I FLAG DI CONDIZIONE

Istruzioni di selezione in assembler: if-then

Linguaggio di alto livello:

```
if (espressione)
    istruzione
istruzione_successiva
```

NOTA: istruzione può essere un *compound statement*

Linguaggio assembler (processore MC 68000):

```
B(NOT condizione) labelA
istruzione
...
labelA istruzione_successiva
```

Esempio:

| | |
|--------------|--------------------|
| if (D0 == 5) | CMPI.L #5, D0 |
| D1++; | BNE SKIP |
| D2 = D0; | ADDQ.L #1, D1 |
| | SKIP MOVE.L D0, D2 |

Istruzioni di selezione in assembler: if-then-else

Linguaggio di alto livello:

```

if (espressione)
    istruzione1
else
    istruzione2
istruzione_successiva

```

Linguaggio assembler (processore MC 68000):

```

        B(NOT condizione) labelA
        istruzione1
        ...
        BRA labelB
labelA  istruzione2
        ...
labelB  istruzione_successiva

```

Strutture iterative in assembler: do-while

Linguaggio di alto livello:

```

do
    istruzione
while (condizione == TRUE);
istruzione_successiva

```

Linguaggio assembler (processore MC 68000):

```

labelA  istruzione
        ...
        Bcc labelA
        istruzione_successiva

```

Esempio: calcola 3^N (N>0)

| | |
|--|---|
| <pre> D0 = 1; D1 = 1; do { D0 = D0 * 3; D1++; } while (D1 <= N); </pre> | <pre> MOVE.B #N,D2 MOVE.B #1,D1 MOVE.W #1,D0 LOOP MULU.W #3,D0 ADDQ.B #1,D1 CMP.B D2,D1 BLE LOOP </pre> |
|--|---|

Strutture iterative in assembler: while

Linguaggio di alto livello:

```
while (condizione == TRUE)
    istruzione;
istruzione_successiva
```

Linguaggio assembler (processore MC 68000):

```
                BRA labelB
labelA          istruzione
                ...
labelB          Bcc labelA
                istruzione_successiva
```

Esempio: calcola 3^N (N >= 0)

| | |
|---|---|
| <pre>D0 = 1; D1 = 1; while (D1 <= N) { D0 = D0 * 3; D1++; };</pre> | <pre>MOVE.B #N, D2 MOVE.B #1, D1 MOVE.W #1, D0 BRA TEST LOOP MULU.W #3, D0 ADDQ.B #1, D1 TEST CMP.B D2, D1 BLE LOOP</pre> |
|---|---|

DBcc: Test condition, decrement, and branch

Operazione: IF (cc false) THEN
 [Dn] ← [Dn] - 1
 IF [Dn] = -1 THEN [PC] ← [PC] + 2
 ELSE [PC] ← [PC] + d

ELSE [PC] ← [PC] + 2

Sintassi: DBcc Dn, <label>

Attributi: Size = word

Descrizione:

Fintantoché la condizione *cc* rimane falsa, decrementa il registro *Dn*, e se questo non era zero prima del decremento (ovvero se non vale -1) salta all'istruzione a distanza *d*. Negli altri casi, passa all'istruzione seguente.

Fornisce un modo sintetico per gestire i cicli, sostituendo con un'unica istruzione il decremento di un registro di conteggio e la verifica di una condizione normalmente fatti con istruzioni separate.

Supporta tutti i cc usati in Bcc. Inoltre, ammette anche le forme DBF e DBT (F = false, e T = true) per ignorare la condizione ed usare solo il registro di conteggio

NOTA: DBRA = DBF.

Cicli for mediante DBRA

NOTA: DBRA equivale a DBF - caso particolare di DBcc con cc=FALSE

| <u>Esempio:</u> | | equivale a: | | | |
|-----------------|---------|-------------|---------|----------|-----------|
| | MOVE.L | #N, D1 | MOVE.L | #N, D1 | |
| | SUBQ.L | #1, D1 | SUBQ.L | #1, D1 | |
| | MOVEA.L | #NUM, A2 | MOVEA.L | #NUM, A2 | |
| | CLR.L | D0 | CLR.L | D0 | |
| LOOP | ADD.W | (A2)+, D0 | LOOP | ADD.W | (A2)+, D0 |
| | DBRA | D1, LOOP | | SUBQ | #1, D1 |
| | MOVE.L | D0, SOMMA | | BGE | LOOP |
| | | | | MOVE.L | D0, SOMMA |
