

Istruzioni di modifica della sequenza di elaborazione

- **Permettono di modificare la sequenza di esecuzione delle istruzioni di un programma, normalmente controllata dal meccanismo automatico di avanzamento del P.C.**

▶▶ *Salti*

- ▶ *Condizionati*

- ▶ *Incondizionati*

▶▶ *Iterazioni o loop*

▶▶ *Chiamate a procedure e Ritorno da procedure*

ISTRUZIONI DI TRASFERIMENTO DEL CONTROLLO

nel processore INTEL 8088

✓ Istruzioni di Salto :

JMP	JNO	
JE	JNE	
JZ	JNZ	JCXZ
JL	JG	
JNGE	JNLE....	

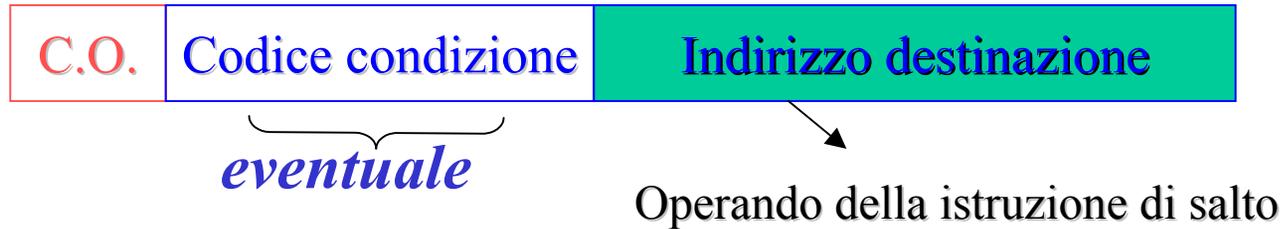
✓ Istruzioni di Ciclo :

LOOP	
LOOPE	LOOPZ
LOOPNE	LOOPNZ

✓ Istruzioni di salto a Procedura :

CALL
RET

Formato di una istruzione di salto



- **L'indirizzo di destinazione può essere specificato con:**
 - *Indirizzamento assoluto*: l'indirizzo è nella istruzione
 - *Indirizzamento a registro indiretto*: l'indirizzo è nel registro specificato nell'istruzione
 - *Indirizzamento relativo*: la distanza (displacement) tra destinazione ed istruzione di salto è nella istruzione
 - Spostamento rispetto al contenuto del contatore di programma (codifica con pochi bits)

Istruzioni di salto

Salto incondizionato

(Jump)

- Effettuano il salto all'indirizzo di destinazione senza condizioni

Salto condizionato

(Jcond)

- Controllano una condizione ed effettuano il salto all'indirizzo di destinazione solo se la condizione è verificata
- Il controllo della condizione è effettuato testando l'informazione presente in bit singoli (flag dei codici di condizione presenti nello Status Word register)

Salto incondizionato nel processore Intel 8088

JMP (*JUMP*)

Trasferisce il controllo all'operando specificato

Sintassi : *JMP etichetta*

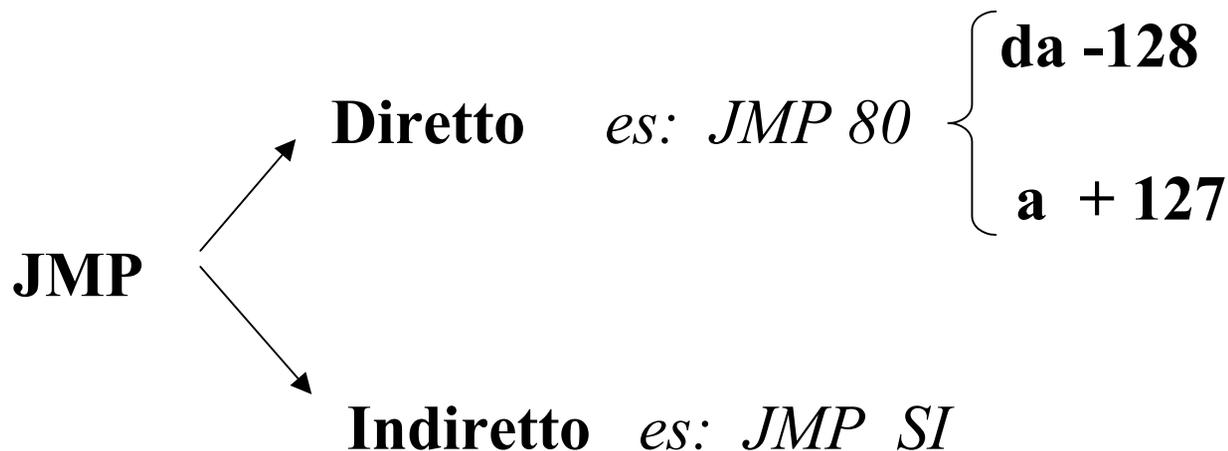
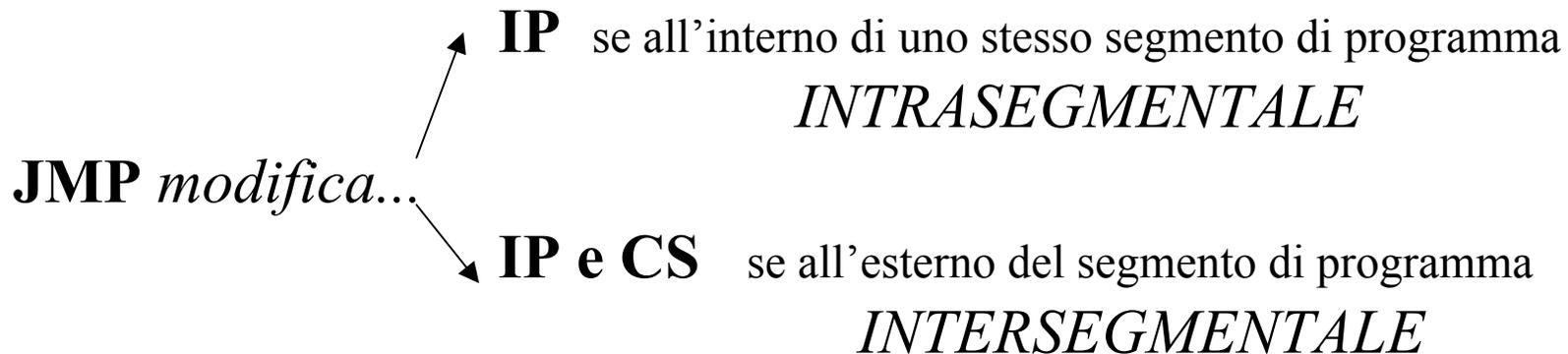
Esempio :

```
JMP  ETICHETTA_NEAR  
JMP  SHORT ETICHETTA  
JMP  ETICHETTA_FAR  
JMP  VET[ DI ]  
JMP  AX
```

Esistono cinque tipi diversi di **JMP** a seconda del tipo di etichetta :

- . **NEAR (STESSO SEGMENTO) diretto**
- . **SHORT diretto**
- . **FAR (DIVERSO SEGMENTO) diretto**
- . **FAR indiretto**
- . **NEAR indiretto**

Salto incondizionato nel processore Intel 8088



SALTI CONDIZIONATI

SI BASANO SUL VALORE DEL FLAG DI CONDIZIONE DELLA STATUS WORD.

Si dividono in 4 categorie :

- ***FLAG SEMPLICE***
- ***RELAZIONI ARITMETICHE TRA NUMERI CON SEGNO***
- ***RELAZIONI ARITMETICHE TRA NUMERI SENZA SEGNO***
- ***COSTANTI BOOLEANE***

IF CC THEN PC = PC + DISPL. ELSE PC = PC + 1

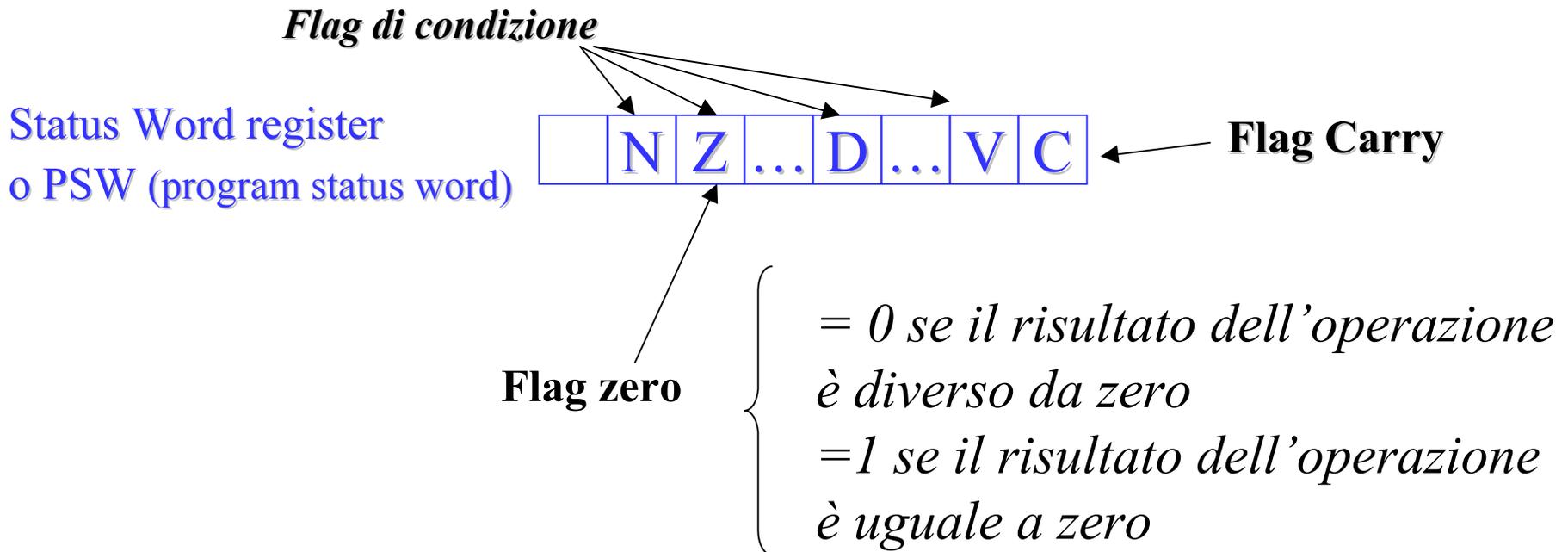
NB : NON ESISTONO ISTRUZIONI DI SELEZIONE.

Istruzioni di salto condizionato

Istruzioni di elaborazione dati
Istruzioni di confronto

*Istruzioni di salto
condizionato*

Modificano il ...



Salto condizionato nel processore Intel 8088

JE / JZ / JCXZ

(JUMP if EQUAL / JUMP if ZERO / JUMP if CX=0)

Trasferiscono il controllo all'operando, in base al risultato della operazione precedente.

Flag coinvolti: ZERO, SEGNO, RIPORTO, OVERFLOW, PARITA'

Sintassi : JE | JZ | JCXZ etichetta

Esempio :

<i>CMP AX, BX</i>	<i>oppure</i>	<i>SUB AX, BX</i>
<i>JE ET2</i>		<i>JZ UGUALI</i>
<i>INC AX</i>		<i>INC AX</i>
<i>ET2: INC BX</i>		<i>UGUALI: INC BX</i>

JCXZ PIPPO > salta a PIPPO se CX = 0 > *CMP CX, 0*
JE PIPPO
.....
PIPPO:

Effetto: PC ← PC + (PIPPO – PC)

ITERAZIONI o LOOP

Necessità di gestire il ciclo mediante:

- ***UN CONTATORE DELLE ITERAZIONI***
- ***UN MECCANISMO DI CONTROLLO DEL CICLO***

SCHEMI GENERALI DELLE ITERAZIONI:

a) COUNT = COUNT - 1

IF COUNT # 0 THEN PC = PC + DISPL. ELSE PC = PC + 1

b) COUNT = COUNT - 1

IF ZFLAG=1 and COUNT # 0 THEN PC = PC + DISPL. ELSE PC = PC + 1

c) IF CC THEN Dn = Dn - 1

NEXT ... IF Dn# 1 THEN PC = PC + DISPL. ELSE PC = PC + 1

Istruzioni di iterazione

- Istruzioni che facilitano la esecuzione di un *gruppo di istruzioni* per un numero fisso di volte
- Comprendono :
 - Operazione di aggiornamento di una variabile (contatore)
 - Operazione di controllo di una condizione
 - A fine ciclo
 - A inizio ciclo
 - Operazione di salto condizionato

Iterazioni nel processore Intel 8088

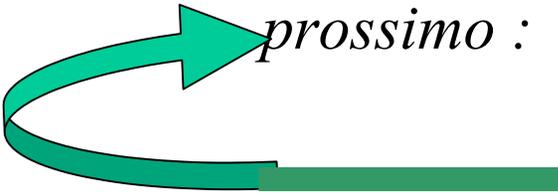
LOOP / LOOPE / LOOPZ / label

Decrementa il contatore CX e trasferisce il controllo all'etichetta se CX non e' zero ed in base al risultato del valore del flag Z.

Sintassi :

LOOP | LOOPE | LOOPZ | LOOPNE | LOOPNZ *etichetta*

Esempio >



```
MOV CX, LENGHT VET
prossimo : INC SI
           CMP VET[ SI], 0
           LOOPE prossimo
           JNE nonzero
           .....
nonzero:  .....
```

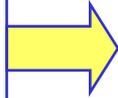
$\left\{ \begin{array}{l} CX=CX-1 \\ \text{se } (CX=0) \text{ and } (ZF=1) \text{ salta a prossimo} \\ \text{altrimenti prosegui} \end{array} \right.$

Nota : L'etichetta deve essere di tipo SHORT

Istruzioni di chiamata a procedura

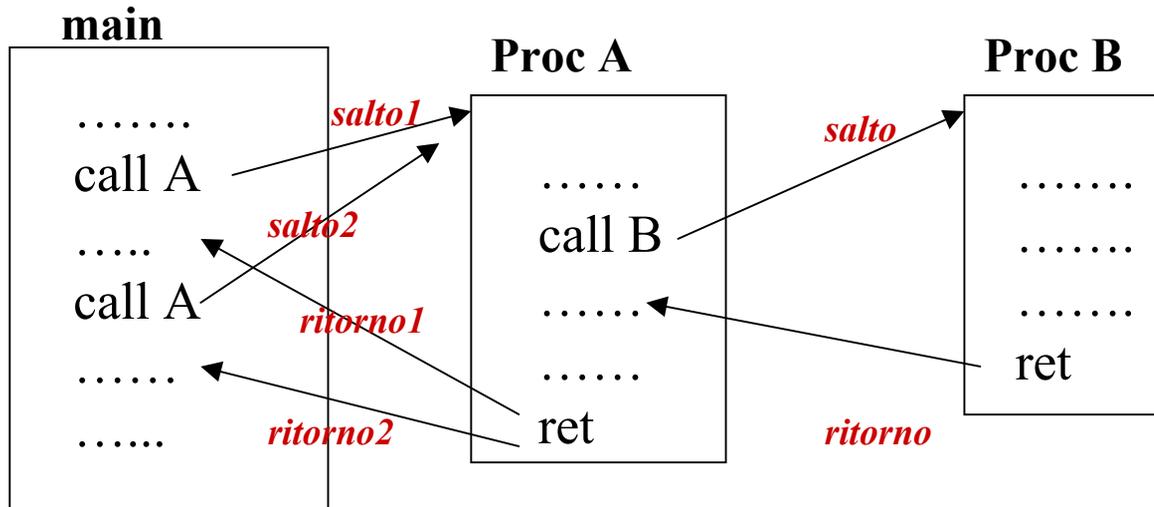
- Un programma può essere organizzato in “*moduli*”, denominati *procedure*

– Procedure
– Subroutine
– Function
– Coroutine



Insieme di istruzioni (definito dal programmatore) richiamabile più volte all'interno del programma

- Una istruzione di chiamata a procedura può essere vista come una *istruzione macchina complessa*



PROCEDURA = UNITA' DI PROGRAMMA

PROGRAMMA

PROC A

.....

.....

.....

.....

END PROC A

PROC B

PROC C

.....

END PROC C

END PROC B

END PROGRAMMA

*Nidificazione di
procedure*

esempio di procedure nidificate

```
MAIN PROC FAR
```

```
.....
```

```
CALL Calcolo
```

```
CALL Output
```

```
RET
```

```
;-----PROCEDURE
```

```
Calcolo PROC NEAR
```

```
  CMP totale,0
```

```
  JE fine ;nulla da sommare!
```

```
  MOV CL,totale ;Iniz. CX per ciclo
```

```
Cicl: ADD AL,vettore[BX]
```

```
  ADC AH,0 ;AL <- AH + (0) + CF
```

```
  INC BX ;Incremento indice
```

```
  LOOP Cicl
```

```
  MOV somma,AX
```

```
  fine: RET
```

```
Calcolo ENDP
```

```
Output PROC NEAR
```

```
  CALL Visual ;Stampa stringa
```

```
.....
```

```
  RET
```

```
Output ENDP
```

```
Visual PROC NEAR
```

```
  PUSH AX
```

```
  MOV AH,9
```

```
  INT 21h
```

```
  POP AX
```

```
  RET
```

```
Visual ENDP
```

```
MAIN ENDP
```

```
CODE ENDS
```

```
END MAIN
```

Istruzioni di chiamata a procedura

- ✓ L'istruzione di chiamata (*Call*) è un'istruzione di salto, il cui operando è l'indirizzo della prima istruzione della procedura, detto “*entry-point address*”
- ✓ L'istruzione di ritorno (*Return*), al termine della esecuzione della procedura chiamata, è una istruzione di salto indietro alla procedura chiamante (alla istruzione che segue immediatamente la istruzione di call):
 - Necessità di conservare l'indirizzo di tale istruzione, detto “*return address*”

Istruzioni di chiamata a procedura

- Il *return address* può essere conservato in:
 - **Registri o locazioni di memoria**
 - Difficoltà di chiamare un'altra procedura all'interno di quella chiamata (procedure nidificate)
 - **Locazione di memoria associata alla procedura**
 - L'istruzione di return è una istruzione di salto alla locazione di memoria che conserva l'address della istruzione della procedura chiamante da eseguire
 - È possibile la nidificazione delle procedure
 - **Stack**
 - È possibile sia la nidificazione delle procedure che la ricorsività (abilità di una procedura a chiamare se stessa)
 - Soluzione adottata in quasi tutte le architetture ISA

Passaggio dei parametri tra procedure (1)

- La procedura chiamante può passare alla procedura chiamata dei valori detti “parametri” o argomenti
- La procedura chiamata fornisce dei “parametri” (risultati) alla procedura chiamante
- I parametri presenti nella lista della procedura chiamata all’atto della sua definizione sono detti *parametri formali o virtuali*
- I parametri presenti nella lista della procedura chiamante all’atto della chiamata sono detti *parametri effettivi o reali*
- I parametri effettivi devono essere in corrispondenza esatta con quelli formali

Metodi di passaggio di parametri (2)

- La procedura chiamante *pone i parametri* in una “parameter list” e trasmette l’address della lista alla procedura chiamata
- La procedura chiamante *pone gli address dei parametri* in una “parameter-address list” e trasmette l’address della lista alla procedura chiamata
- La procedura chiamante *pone i parametri nello stack*, prima di effettuare la chiamata (*trasmissione per valore*)
- La procedura chiamante pone *gli address dei parametri nello stack* (*trasmissione per indirizzo*)

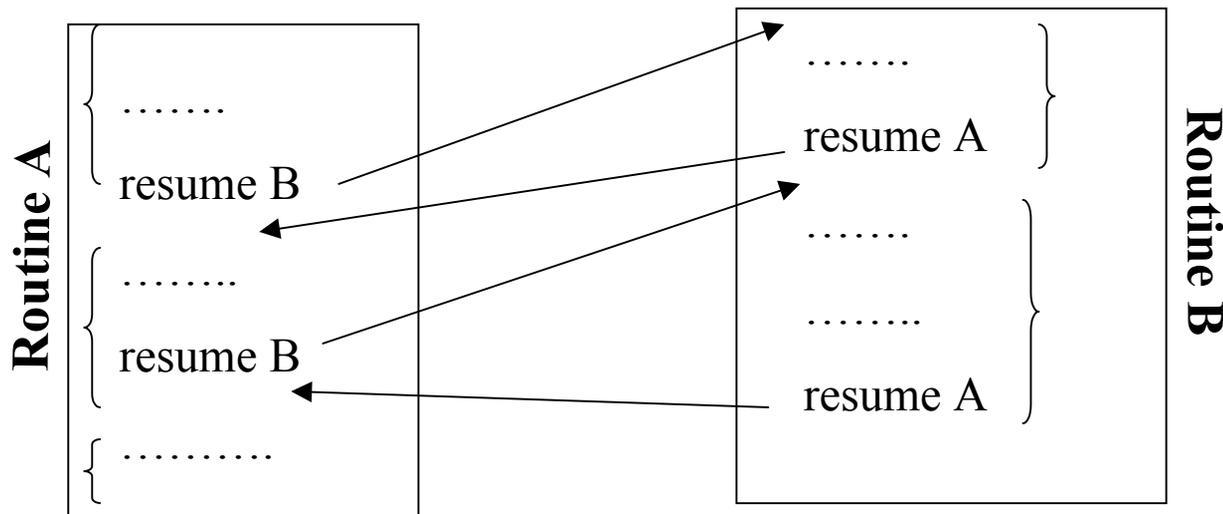
SALTO a CO-ROUTINE

LE COROUTINE SONO PROGRAMMI CHE SI TRASMETTONO IL CONTROLLO ALTERNATIVAMENTE.

✓ L'ISTRUZIONE DI SALTO IN QUESTO CASO CONSISTE IN UNO SCAMBIO TRA IL P.C. E IL TOP DELLO STACK, che contiene l'indirizzo della coroutine. $(SP) < B$

$$tmp < ((SP)), \quad (SP) < (PC), \quad PC < (tmp)$$

✓ NECESSITA' DI SALVARE IL CONTENUTO DELLA STATUS WORD DELLE 2 COROUTINE OGNI VOLTA CHE AVVIENE UN SALTO E RIPRISTINARE TALI INFORMAZIONI AL SALTO SUCCESSIVO



MACRO

(da non confondere con le subroutine)

PSEUDO – OPERATORE per generare una data sequenza in istruzioni, richiamabile più volte all'interno del programma.
NON PROVOCA UN SALTO !! ma una sostituzione in fase di compilazione !

FORMATO : *nome MACRO dummy list*

.....

ENDM

Esempio :

```
GEN MACRO XX, YY, ZZ
  MOV AX, XX
  ADD AX, YY
  MOV ZZ, AX
ENDM
```

*Definizione della
macro nel
programma :*

Uso della macro nel programma :

```
GEN AD, KISER, SUM
```

Che viene tradotto dall'assemblatore in

```
MOV AX, AD
ADD AX, KISER
MOV SUM, AX
```

Istruzioni per elaborare stringhe

- **Stringa**: insieme di caratteri alfanumerici (byte)
- Per elaborare una stringa occorrono:
 - puntatore alla stringa, contatore, istruzioni di ripetizione
- Due categorie:
 - Istruzioni per elaborare un elemento della stringa (un singolo carattere)
 - Orientate al byte
 - Istruzioni per elaborare tutta la stringa (tradotta dall'interprete in una sequenza di passi)

Istruzioni per elaborare stringhe

Tipi di istruzioni:

⇒ *trasferimento (MOVE)*

⇒ *caricamento in aree di memoria (LOAD e STORE)*

⇒ *confronto (COMPARE, SCAN STRING)*

⇒ *ripetizione operazione (REPEAT)*

Gli operandi in queste istruzioni sono in genere impliciti.

Ad es. nel processore Intel808x i registri SI e DI vengono implicitamente usati come puntatori all'inizio della stringa sorgente e destinazione e CX come registro puntatore

Istruzioni per elaborare stringhe nel processore 8088

Utilizzano le locazioni indirizzate dai registri SI (origine) e DI (destinazione) come indirizzo iniziale e finale delle stringhe con un controllo del flag DF per stabilire la direzione dell'operazione e CX come contatore

MOVS

MOVSB

MOVSW

LODS

LODSB

LODSW

STOS

STOSB

STOSW

CMPS

CMPSB

CMPSW

SCAS

SCASB

SCASW

REP

REPE

REPNE

REPZ

REPNZ

Istruzioni per elaborare stringhe nel processore 8088

MOVS str_dest, str_sorg

MOVSB

MOVSW

trasferisce un byte o una parola dalla stringa sorgente alla stringa destinazione

es: *MOV SI, OFFSET SORG* oppure *REP MOVSB* (senza operandi)

MOV DI, OFFSET DEST

REP MOVS DEST, SORG

REP = spostamento effettuato CX volte

LODS stringa

LODSB

LODSW

trasferisce l'operando dall'indirizzo SI all'accumulatore (AX) ed aggiorna SI di 1 o 2 a seconda del tipo di operando

es: *CLD*
LODS STRINGA

oppure *LODSB* (senza operando)

STOS stringa

STOSB

STOSW

trasferisce il byte o la parola dall'accumulatore (AX) nella locazione specificata da DI e lo aggiorna di 1 o 2

es: *STOS STRING*

oppure *STOSB* (senza operando)

Istruzioni per elaborare stringhe nel processore 8088

CMPS destin,origin

CMPSB

CMPSW

sottrae il byte o la parola della stringa sorgente dalla stringa destinazione e setta il flag zero

es: *MOV SI, OFFSET SORG* oppure *CMPSB* (senza operandi)

MOV DI, OFFSET DEST

CMPS DEST, SORG ovvero effettua DEST - SORG da testare con un jump condizionato sul flag zero

SCAS destin

SCASB

SCASW

sottrae il byte o la parola della stringa specificata (in destin) dall'accumulatore (AL) e setta il flag zero

es: *MOV AL, OFFSET SORG* oppure *SCASB* (senza operandi)

MOV DI, OFFSET DEST

SCAS DEST ovvero effettua AL - DEST, da testare con un jump condizionato sul flag zero

REP REPE REPNE REPZ REPNZ

ripete l'istruzione su stringa che segue finchè CX è maggiore di zero

es: *REP MOVS DEST,ORIG* oppure *REPZ SCAS DESTINAZIONE*

Istruzioni per elaborare indirizzi

- **Indirizzo**: dato “intero binario senza segno”

Un indirizzo può essere contenuto in:

- Registri specifici (es. Stack pointer, registri indice)
 - Registri concatenabili
 - Locazioni di memoria
- Istruzioni che accedono all'indirizzo
 - L'indirizzo è prima calcolato secondo le modalità descritte nel campo operandi e poi trasferito