

# Struttura di programmi MAL

## Elementi lessicali

- Ogni microistruzione è definita su una linea di programma
- Le linee vuote vengono ignorate
- Le linee con solo commenti vengono ignorate
- Il carattere di fine linea (RETURN | ENTER | INVIO) *deve* terminare una linea

# Struttura di programmi MAL

## Elementi lessicali

- MAL è una notazione *case-sensitive* cioè, lo scrivere in maiuscolo o minuscolo differenzia gli elementi di un programma:  
**esempio:**

OR è una parola riservata (indica la funzione dell'ALU corrispondente) ma si può usare or (minuscolo) come etichetta.

# Struttura di programmi MAL

## Commenti

- I commenti iniziano con due slash “//” e continuano fino alla fine della linea
- Le linee di commento sono ignorate dal micro-assemblatore

# Struttura di programmi MAL

## Direttive

- Si possono impartire delle speciali direttive (comandi) per il micro-assemblatore (sono comandi per il micro-assemblatore e NON determinano la generazione di parole di 36 bit da caricare nel control store). Iniziano con il carattere punto “.” e possono contenere caratteri alfanumerici.

# Struttura di programmi MAL

## Direttive

- *.default*

Dato che non tutte le 512 parole del control store contengono istruzioni si può specificare un'istruzione di default da inserire in ogni locazione non in uso in modo da controllare eventuali errori di esecuzione (vedremo l'esempio d'uso per il codice del micro-interprete). Obbligatoria ed è consigliabile consista di un goto.

ESEMPIO:

*.default goto errorlabel*

# Struttura di programmi MAL

## Direttive

- *.label*

Associa ad un'etichetta un indirizzo nel control store in modo da determinare a partire da quale indirizzo caricare le micro-istruzioni associate all'etichetta.

ESEMPIO:

.label ciclo *0x3A*

# Struttura di programmi MAL

## Parole riservate

- Alcuni nomi sono riservati, ovvero non possono essere usati come etichette.
- Registri:  
*MAR; MDR; PC; MBR; MBRU; SP; LV; CPP; TOS; OPC; H*
- Pseudo-registri  
*Z; N*
- Linee di controllo della memoria  
*rd; wr; fetch*
- Statement del linguaggio (*nop* è una micro-istruzione che fa nulla e passa alla micro-istruzione successiva)  
*if; else; goto; nop*
- Operazioni dell'ALU  
*AND; OR; NOT*

# Struttura di programmi MAL

## Costanti

- Una sequenza di caratteri composta da cifre (caratteri da “0” a “9”) viene interpretata come una costante numerica in notazione decimale
- Per usare la notazione esadecimale si deve fa precedere la stringa (che ora può comprendere I caratteri da “a” ad “f” maiuscole o minuscole) dalla coppia di caratteri “0x”

Esempio

32 denota il valore decimale 32

0x32 denota il valore decimale 50



# Struttura di programmi MAL

## Caratteri speciali

- Alcuni caratteri hanno un significato speciale in MAL:
  - (      Servono per le istruzioni di *if* e *goto(MBR)*  
 )      “      “
  - +      Denota l'operazione di somma dell'ALU
  - Denota l'operazione di sottrazione dell'ALU
  - =      Indica la copia in uno o più registri del contenuto del bus C
  - ;      Separa le varie componenti di una istruzione su una linea
  - <      Denota l'operazione di shift a sinistra dell'ALU (<<8)
  - >      Denota l'operazione di shift a destra dell'ALU (>>1)

# Struttura di programmi MAL

## Terminazione programmi

Non esiste una (pseudo)microistruzione che ci permetta di fermare l'esecuzione (ad esempio, halt o stop).

Il modo di terminare i programmi MAL sarà l'esecuzione di un ciclo inoperoso del tipo

.....

.....

halt goto halt

# Problema numero 1

- Supponiamo che in memoria centrale siano memorizzate due sequenze di  $K$  elementi ognuna  $V1$  e  $V2$ .
- Vogliamo scrivere in memoria centrale una sequenza di  $K$  elementi ( $V3$ ) ognuno dei quali è la somma dei corrispondenti elementi delle due sequenze, cioè il primo elemento di  $V3$  è pari alla somma del primo elemento di  $V1$  con il primo di  $V2$ , e così via.

# Problema numero 1

- Supponiamo che:
  - SP contenga l'indirizzo di partenza di V1.
  - LV contenga l'indirizzo di partenza di V2.
  - CPP contenga l'indirizzo di partenza di V3.
  - TOS contenga K.

# Problema numero 1

## soluzione

- Scriviamo la direttiva `.default`  
`.default goto errore`
- Decidiamo a quale indirizzo nel control store caricare il nostro programma MAL con una direttiva `.label`  
`.label inizio 0x0`

# Problema numero 1

## soluzione

- Dobbiamo analizzare  $K$  elementi di  $V1$  e  $K$  elementi di  $V2$  con  $K$  memorizzato in TOS. Bisogna controllare il contenuto di TOS diminuirlo di uno ciclando per sommare gli elementi e memorizzarli in  $V3$  fino a quando TOS (cioè  $K$ ) non si azzerà segnalando la fine degli elementi da sommare.

# Problema numero 1

## soluzione

```
.label inizio 0x0          // definiamo dove caricare il micro-programma
.label errore 0xFF         // definiamo dove caricare la micro-istruzione per l'errore
.default goto errore      // ovunque nel control store carica l'istruzione goto errore

inizio  Z = TOS; if (Z) goto fine; else goto somma // controllo di TOS (K) se > esegui la somma
somma  MAR = SP; rd        // leggi l'elemento puntato da SP (V1)
      TOS = TOS - 1        // decrementa TOS
      OPC = MDR            // salva in OPC l'elemento di V1
      MAR = LV; rd        // leggi l'elemento puntato da LV (V2)
      SP = SP + 1         // aumenta il puntatore SP (posizionati per leggere il prossimo in V1)
      H = MDR             // salva in H l'elemento di V2
      MAR = CPP           // usa CPP per puntare alla parola dove scrivere la somma
      MDR = OPC + H; wr    // effettua la somma e scrivi il risultato (MDR contiene la somma)
      LV = LV + 1         // aumenta il puntatore LV (posizionati per leggere il prossimo in V2)
      CPP = CPP + 1; goto inizio // aumenta il puntatore al prossimo elemento di V3 e cicla
fine   goto fine // quando TOS (K) vale 0 si cicla qui indefinitamente
errore goto errore // se per caso si salta qui allora si cicla indefinitamente in errore
```