

esercizi

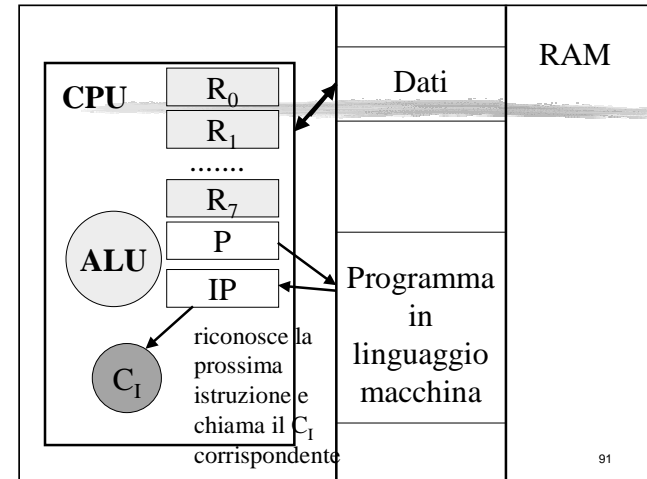
- dare la rappresentazione in virgola mobile normalizzata dei valori 0.5, 1.5 e 10.543 avendo 8 bits per l'esponente e 8 per la mantissa.

89

LINGUAGGIO MACCHINA e ASSEMBLER

Useremo il linguaggio macchina di una CPU "MINIMA" ed il corrispondente linguaggio Assembler "MINIMO".

90



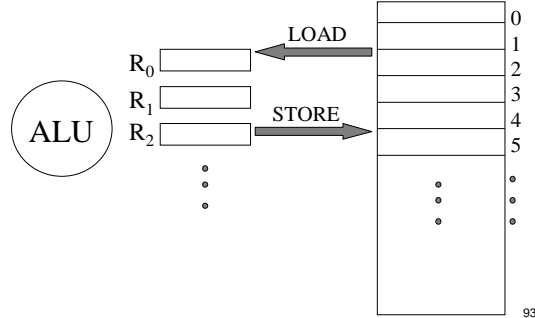
91

4 tipi di istruzioni macchina:

- 1) di trasferimento tra RAM e registri della CPU
- 2) aritmetiche: somma, differenza, moltiplicazione, e divisione
- 3) di input/output
- 4) di confronto e salto e di stop

92

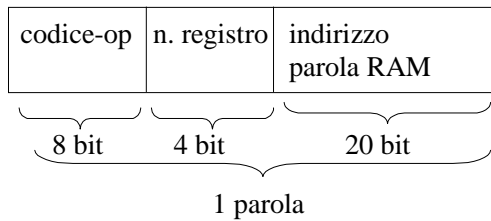
Istruzioni di trasferimento: registri \leftrightarrow RAM



93

Formato:

in binario!

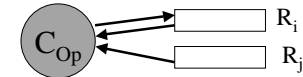


Codici: LOAD 00000000
 STORE 00000001

94

ARITMETICHE

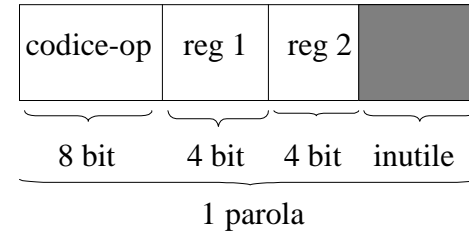
e eseguono somma, differenza, moltiplicazione e divisione usando i registri come operandi



ADD	00000010	FADD	00000011
SUB	00000100	FSUB	00000101
MULT	00000110	FMULT	00000111
DIV	00001000	FDIV	00001001
MOD	00001010		

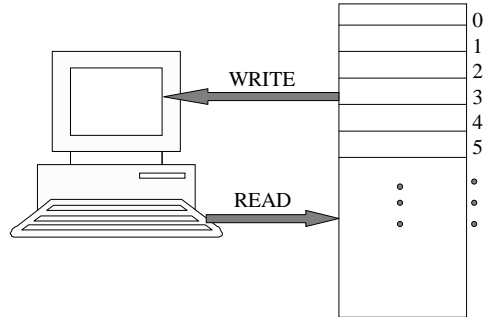
95

FORMATO:



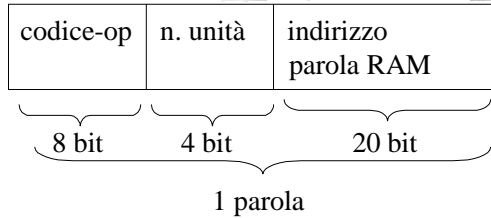
96

Istruzioni di input/output: unità I/O ↔ RAM



97

Formato: in binario!



Codici:

READ 00010000
WRITE 00010001

Unità:

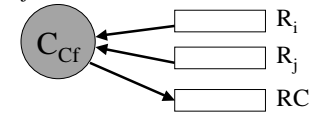
STINP 0000 (tastiera)
STOUT 0001 (video)

98

Confronto

paragona il contenuto di 2 registri R_i ed R_j e:

- se $R_i < R_j$ mette -1 nel registro RC
- se $R_i = R_j$ mette 0 in RC
- se $R_i > R_j$ mette 1 in RC

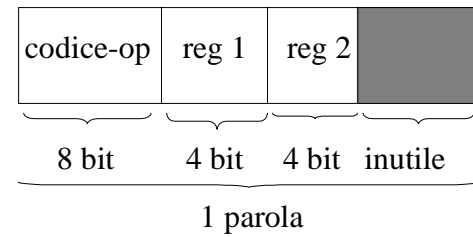


Codici:

COMP 00100000
FCOMP 00100001

99

FORMATO:



100

Salto

istruzioni che permettono di saltare ad un'altra istruzione del programma a seconda del contenuto di RC (cioè a seconda del risultato di un confronto)

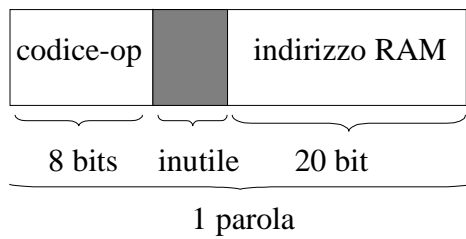
```

BRLT  01000001   BRNE  01000100
BRLE  01000010   BRGE  01000110
BREQ  01000011   BRGT  01000101
      BRANCH  10000000
    
```

Anche salto incondizionato!

101

FORMATO:



102

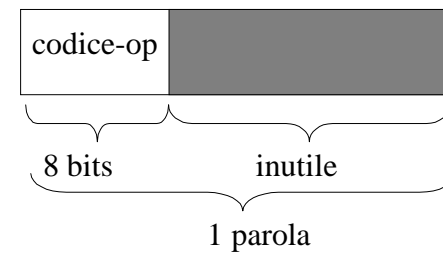
STOP

termina il programma

Codice: STOP 10000001

103

FORMATO:



104

esempio

scriviamo un programma macchina che:

- trasferisce il contenuto di 2 parole di indirizzo 64 e 68 della RAM nei registri R₀ ed R₁
- li somma
- trasferisce la somma nella parola di indirizzo 60 della RAM

105

codici delle operazioni

- trasferimento RAM → CPU: **00000000**
- trasferimento CPU → RAM: **00000001**
- somma : **00000010**

106

	• • •		• • •
60		111100	
64	38	1000000	..0100110
68	8	1000100	..01000
	• • •		• • •
1024	Porta 64 in R0	10000000000	000000000000..001111
1028	Porta 68 in R1	10000000100	000000000001..010000
1032	Somma R0 e R1	10000001000	0000001000000001....
1036	Porta R0 in 60	10000001100	000000010000..010001
	• • •		• • •

107

svantaggi del linguaggio macchina:

- programmi in binario sono difficili da scrivere, capire e cambiare
- il programmatore deve occuparsi di gestire la RAM: difficile ed inefficiente

primo passo → Assembler

108

Novità dell'Assembler

- codici mnemonici per le operazioni
- nomi mnemonici (identificatori) al posto degli indirizzi RAM per i dati (e indirizzi RAM delle istruzioni usate nei salti)
- avanzate: tipi dei dati **INT** e **FLOAT**

109

codice-op mnemonici:

- trasferimento: **LOAD** (RAM → CPU) e **STORE** (CPU → RAM)
- aritmetiche: **ADD, SUB, DIV, MULT, MOD, FADD, FSUB, FDIV, FMULT**
- input/output: **READ** (U-INP → CPU), **WRITE** (CPU → U-OUT)
- test: **COMP, FCOMP**
- salto: **BREQ, BRGT, BRLT, BRGE, BRLE, BRANCH**
- terminazione: **STOP**

110

stesso esempio del linguaggio macchina

```
Z : INT ;
X : INT 38;
Y : INT 8;
LOAD R0 X;
LOAD R1 Y;
ADD R0 R1;
STORE R0 Z;
```

dichiarazioni degli
identificatori dei dati

istruzioni assembler

111

esempio

carica due valori dalla RAM, li somma e mette il risultato al posto del maggiore dei 2 numeri sommati (nel caso siano uguali, non importa in quale dei due si mette la somma)

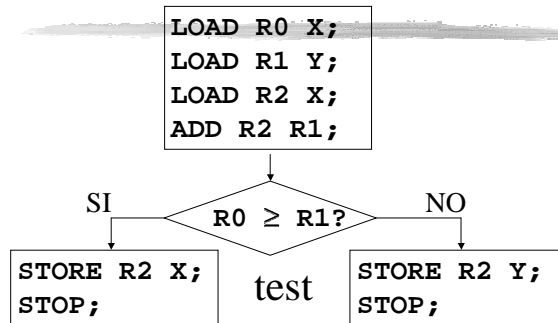
112

```

X: INT 38;
Y: INT 8;
LOAD R0 X;
LOAD R1 Y;
LOAD R2 X;
ADD R2 R1;
COMP R0 R1;
BRGE pippo;
STORE R2 Y;
STOP;
pippo: STORE R2 X;
STOP;
    
```

113

flowchart



114

esempio

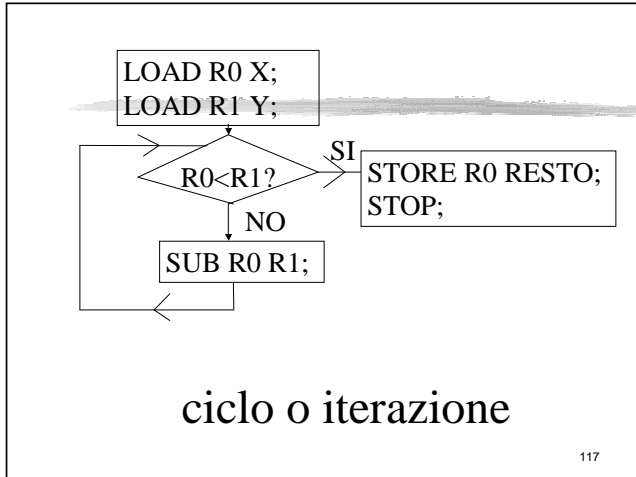
calcolare il resto di due numeri usando solo la sottrazione

115

```

X: int 356;
Y: int 23;
RESTO: int ;
LOAD R0 X;
LOAD R1 Y;
ciclo: COMP R0 R1;
BRLT fine;
SUB R0 R1;
BRANCH ciclo;
fine: STORE R0 RESTO;
STOP;
    
```

116



117

Esempio

Leggere un reale x ed un intero positivo n e calcolare la potenza x^n

Esempio potenza

118

<pre> X: FLOAT ; N: INT ; Ris: FLOAT ; Uno : INT 1; Unofl: FLOAT 1.0; READ STINP X; READ STINP N; LOAD R0 Uno; SUB R0 R0; LOAD R1 Uno; LOAD R2 X; LOAD R3 N; LOAD R4 Unofl; </pre>	<p>R0 = 0 intero R1 = 1 intero R2 = X reale R3 = N intero R4 = 1 reale</p>
--	--

119

R0 = 0 intero R2 = X reale R4 = 1 reale
R1 = 1 intero R3 = N intero

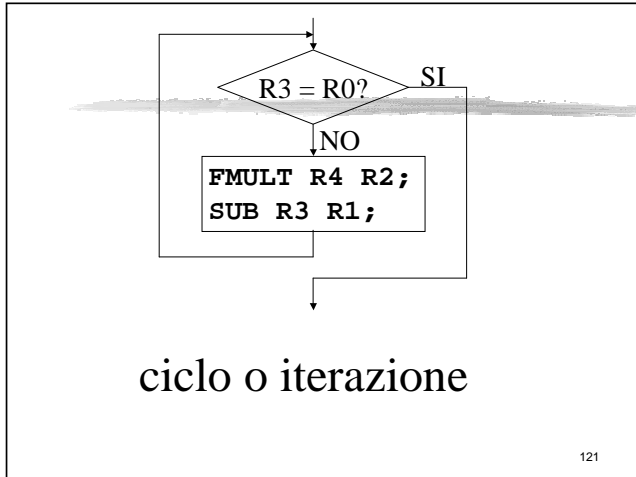
```

Ciclo: COMP R3 R0;
      BREQ Esci;
      FMULT R4 R2;
      SUB R3 R1;
      BRANCH Ciclo;
Esci: STORE R4 Ris;
      WRITE STOUT Ris;
      STOP;
  
```

$R4 = X^{N-R3}$

$R4 = X^N$

120



121

Nel programma precedente, per calcolare x^n , il ciclo viene ripetuto n volte.

Il tempo calcolo richiesto aumenterà proporzionalmente con l'aumentare di n .

Diciamo che il programma ha complessità tempo $O(n)$.

Vediamo un altro modo per calcolare x^n .

122

Esempio potenza 1

```

X: FLOAT ;
N: INT ;
Ris: COMP ;
Due : INT 2;
Unofl: FLOAT 1.0;
READ STINP X;
READ STINP N;
LOAD R0 Due;
SUB R0 R0;
LOAD R1 Due;
LOAD R2 X;
LOAD R3 N;
LOAD R4 Unofl;
LOAD R5 Due;
    
```

R0 = 0 intero
R1 = 2 intero
R2 = X reale
R3 = N intero
R4 = 1 reale
R5 = 2 intero

123

R0 = 0 intero R2 = X reale R4 = 1 reale
R1 = 2 intero R3 = N intero R5 = 1 reale

```

Ciclo: COMP R3 R0;
BREQ Esci;
SUB R5 R5;
ADD R5 R3;
MOD R5 R1;
COMP R5 R0;
BREQ Pari;
FMULT R4 R2;
Pari: FMULT R2 R2;
DIV R3 R1;
BRANCH Ciclo;
    
```

$$R4 \cdot R2^{R3} = X^N$$

$$R4 = X^N$$

124

$$R4 = X^N$$

```
Esci: STORE R4 Ris;
      WRITE STOUT Ris;
      STOP;
```

125

Quante volte viene ripetuto il ciclo nel programma precedente?

All'inizio $R3 = n$, ad ogni iterazione $R3$ è diviso per 2, ci si ferma quando $R3 = 0$.

Quindi il ciclo viene ripetuto $\log_2 n$ volte.

Il tempo calcolo richiesto aumenterà proporzionalmente a $\log_2 n$. Il programma ha complessità tempo $O(\log_2 n)$.

126

Come aumenta il tempo al variare di n .

$f(n)$	$n=10$	$n=100$	$n=1000$	$n=10^6$	$n=10^9$
$\log_2 n$	3 μ s	6 μ s	9 μ s	18 μ s	27 μ s
n	10 μ s	100 μ s	1 ms	1 s	17 m
n^2	100 μ s	10 ms	1 s	278 ore	>3·10 ⁴ anni
n^3	1 ms	1 s	17 m	>3·10 ⁷ anni	
2^n	1 ms	>10 ¹⁶ anni			
10^n	17 min	>10 ⁹² anni			

127

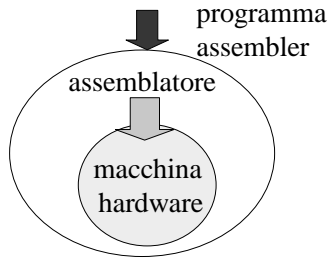
Massimo N che richiede tempo ≤ 1 sec.

$f(n)$	A	B
$\log_2 n$	$N=2^{10000000}$	$N=2^{1000000000}$
n	$N=10^6$	$N=10^9$
n^2	$N=1000$	$N=3 \cdot 10^4$
n^3	$N=100$	$N=1000$
2^n	$N=20$	$N=30$
10^n	$N=6$	$N=9$

128

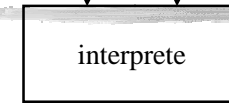
La CPU non "capisce" l'assembler !!

il programma assembler deve essere tradotto in un programma macchina



129

Programma P Dati D per P

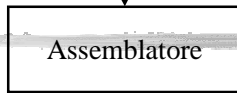


Gli stessi risultati che si otterrebbero eseguendo il programma P con i dati D

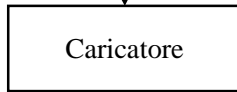
131

Assemblatore e caricatore

Programma in assembler



Programma in linguaggio macchina (senza indirizzi)



Programma in linguaggio macchina con indirizzi

RAM

130

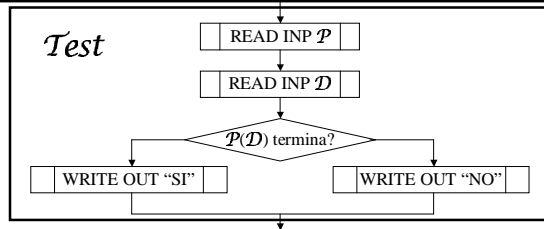
OSSERVAZIONE

Il programma *assemblatore* legge un programma in assembler e il programma *interprete* legge sia un programma che i dati per tale programma.

Esistono quindi programmi che hanno dei programmi come dati.

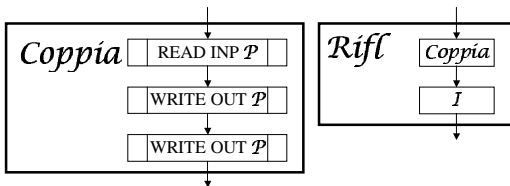
132

Ha senso quindi cercare un programma *Test* che sia in grado di leggere un qualsiasi programma \mathcal{P} e i relativi dati \mathcal{D} e dire se, eseguendo il programma \mathcal{P} con i dati \mathcal{D} , esso termina oppure entra in un ciclo infinito e quindi non termina?



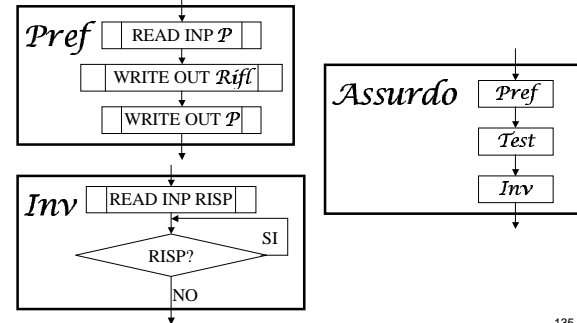
133

Il programma *Coppia* legge un programma \mathcal{P} e stampa due copie dello stesso programma \mathcal{P} .
Componendolo con un interprete I otteniamo il programma *Riff* che con input un programma \mathcal{P} lo esegue con dati il programma stesso \mathcal{P} .



134

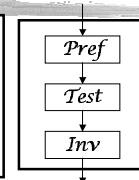
Usando il programma ipotetico *Test* ed il programma *Riff* costruiamo un programma *Assurdo* nel modo seguente.



135

Il programma *Assurdo*, con input un qualsiasi programma \mathcal{P} , si comporta nel modo seguente:

Se \mathcal{P} con input \mathcal{P} non termina allora *Assurdo* con input \mathcal{P} termina.
Se \mathcal{P} con input \mathcal{P} termina allora *Assurdo* con input \mathcal{P} non termina.



Se *Assurdo* con input *Assurdo* non termina allora *Assurdo* con input *Assurdo* termina.
Se *Assurdo* con input *Assurdo* termina allora *Assurdo* con input *Assurdo* non termina.

136

domande d'esame:

- quali sono le novità principali dell'Assembler rispetto al linguaggio macchina?
- in un programma assembler, perchè si attaccano etichette a certe istruzioni?

137

- come si chiama in Assembler l'istruzione che trasferisce una parola dalla RAM ad un registro della CPU? E quella che compie il trasferimento inverso?

- In assembler a cosa servono gli identificatori o variabili?

138

Informatica di base - 2a parte A.A. 2002/2003

Sistemi operativi ed applicativi

Sommario degli argomenti

- Sistemi operativi: DOS, Unix/Linux,Windows
- Word processors: Word
- Fogli elettronici: Excel
- Sistemi per la gestione di basi di dati: Access
- Reti: TCP/IP, Internet, ftp, telnet, posta elettronica
- WWW: http, Netscape, HTML, motori di ricerca

140