## Linguaggio assembler e linguaggio macchina (caso di studio: processore MIPS)

Salvatore Orlando

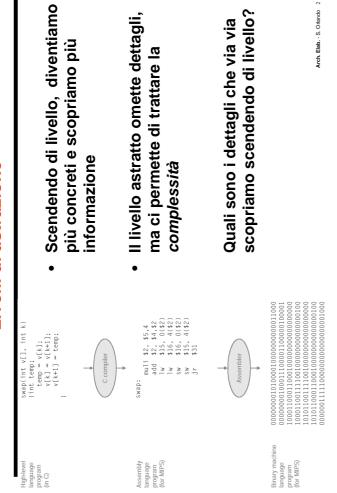
Arch. Elab. - S. Orlando 1

#### Istruzioni Macchina

- Linguaggio della Macchina
- Più primitivo dei Linguaggi ad Alto Livello
- es., controllo del flusso poco sofisticato (non ci sono for, while, if)
- Linguaggio molto restrittivo
- es., istruzioni aritmetiche del MIPS sono solo a 3 operandi
- Studieremo l'ISA del MIPS
- simile ad altre architetture (RISC) sviluppate a partire dagli anni '80
- usato da NEC, Nintendo, Silicon Graphics, Sony

Scopi di progetto dell'ISA: massimizzare le prestazioni - minimizzare i costi, anche riducendo i tempi di progetto

#### Livelli di astrazione



# Struzioni Aritmetiche del MIPS

Arch. Elab. - S. Orlando 2

- Tutte le istruzioni hanno 3 operandi
- L'ordine degli operandi è fisso
- l'operando destinazione in prima posizione

#### Example:

Linguaggio Assembler MIPS code: add \$8, \$9, \$10 ט + ф II ď C code:

(operandi associati con variabili dal compilatore)

## **Struzioni Aritmetiche MIPS**

- Principio di Progetto: semplicità favorisce la regolarità
- Ma la regolarità può complicare le cose....

C code: 
$$A = B + C + E = F - A;$$

- Operandi devono essere registri: solo 32 registri da 4B (1W) - \$0, \$1, \$2, \$3,
- Principio di progetto: più piccolo è anche più veloce

## Instruzioni di load / store

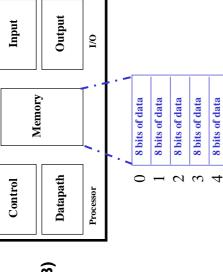
- sw (Store Word):
- word in memoria → reg reg → word in memoria Iw (Load Word):
- Esempio: C code:

- Indirizzo della word in memoria: \$4 + 32
- Nota che sw ha la destinazione come ultimo operando
- Ricorda: gli operandi aritmetici sono registri, non celle di memoria!

Arch. Elab. - S. Orlando 7

#### Registri e Memoria

- Le istruzioni aritmetiche operano su registri
  - solo 32 registri
- ogni registro 1 word (4B)
  - Compilatore associa variabili con registri



- programmi con tanti dati (tante variabili, o array)? Cosa succede con
- contiene anche i programmi Memoria MIPS indirizzata al Usiamo la memoria, che

#### 8 bits of data 8 bits of data 9

#### Riassumendo

- MIPS
- load/store word, con indirizzamento al byte — aritmetica solo su registri
- Significato Instruzioni

### Linguaggio Macchina

- Anche le istruzioni sono rappresentati in memoria con 1 word (4B)
- Esempio: add \$8, \$17, \$18
- Formato istruzione (R-type):

100000	funct
00000	shamt
01000	rd
10001 10010	rt
10001	rs
000000	đo

Arch. Elab. - S. Orlando 9

# Concetto di "Stored Program"

- Istruzioni sono stringhe di bit
- Programmi, costituiti da sequenze di istruzioni, sono memorizzati in memoria
- La CPU legge le istruzioni dalla memoria come i dati



- Ciclo Fetch & Execute
- CPU legge (fetch) istruzione corrente, e la pone in un registro speciale interno
- CPU usa i bit dell'istruzione per "controllare" le azioni susseguenti, e su questa base esegue l'istruzione
- CPU determina "prossima" istruzione e ripete ciclo

Arch. Elab. - S. Orlando 11

### Linguaggio Macchina

- Formato istruzioni Iw e sw
- necessario introdurre un nuovo tipo di formato
- I-type (Immediate)
- diverso dall'R-type (Register) usato per le istruzioni aritmetico-logiche
- Esempio: 1w \$18, 32(\$9)

```
35 | 18 | 9 | 32 | 32 | op | rt | 16 bit number
```

- Compromesso di progetto
- anche lw/sw sono lunghe 4B, con displacement costante
   (operando immediato di 16 b) inserito direttamente
   nell'istruzione

#### **Struzioni di controllo**

- Istruzioni per prendere decisioni sul "futuro"
- alterano il controllo di flusso (sequenziale)
- cambiano quindi la "prossima" istruzione da eseguire
- Istruzioni MIPS di salto condizionato:

```
beq $4, $5, Label # branch if equal bne $6, $5, Label # branch if not equal
```

• Esempio: if (i==j) h = i + j;

bne \$4, \$5, Label add \$19, \$4, \$5

Label: ....

### Istruzioni di controllo

### Salto non condizionato

```
j label
```

#### Esempio:

```
beq $4, $5, Lab1
add $3, $4, $5
                                    Lab1: sub $3, $4, $5
                        j Lab2
                                                 Lab2:
                                 h=i-j;
if (i!=j)
```

Arch. Elab. - S. Orlando 13

### Istruzioni di controllo

- Abbiamo visto: beq, bne
- ma come facciamo per esprimere Branch-if-less-than?
- Nel MIPS c'è un'istruzione aritmetica
- slt: Set-if-Less-Than
- s1t può essere usata in congiunzione con beq e bne

Significato	if \$4 < \$5 \$10 = 1 else	\$10 = 0
<u>Istruzione</u>	slt \$10, \$4, \$5	

then

Arch. Elab. - S. Orlando 15

#### Riassumendo

• <u>Istruzione</u>	Significato
add \$4,\$5,\$6 sub \$4,\$5,\$6 lw \$4,100(\$5) sw \$4,100(\$5) bne \$4,\$5,Label beq \$4,\$5,Label j Label	\$4 = \$5 + \$6 \$4 = \$5 - \$6 \$4 = \$memory[\$5+100]  Memory[\$5+100] = \$4  Prossima istr. letta all'indirizzo Label, ma solo se \$s4 ≠ \$s5  Prossima istr. letta all'indirizzo Label, ma solo se \$s4 = \$s5  Prossima istr. letta all'indirizzo Label, ma solo se \$s4 = \$s5  Prossima istr. letta all'indirizzo Label

Formati:

		address	26 bit		đo	ט
	address	16 bit	rt	rs	đo	н
funct	shamt	rd	rt	rs	đo	ĸ

Arch. Elab. - S. Orlando 14

#### Costanti

Costanti "piccole" sono molto frequenti (50% degli operandi)
 es.: A = A + 5;
 B = B + 1;
 C = C - 18;

- costanti piccole trovano posto all'interno delle istruzioni come operandi immediati

Formato I

ancora istruzioni regolari rappresentabili su 32 bit