

# Linguaggio dei computer

Thursday, 17 August 2023

09:09

- La parola del linguaggio di un computer è chiamata istruzione
  - o Tutte le istruzioni iniziano con un nome che indica la istruzione, e poi i suoi parametri  
Es: add a, b, c -> a = b+c  
 $F = (g+h)-(i+j)$   
L'istruzione in binario:  
Add t0, g, h  
Add t1, i, j  
Sub f, t0, t1

- In particolare, la struttura di un codice in MIPS è fatta da:

Op	Rs	Rt	Rd	Shamt	Funct
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits

- ☐ Op = operazione
    - ☐ Rs/Rt = Primo/Secondo registro parametri
    - ☐ Rd = Risultato registro
    - ☐ Shamt = Shift
    - ☐ Funct = Selezionare variante della funzione
  - Per motivazione di "e se un parametro occupasse di più?" certe operazioni usano la seguente formattazione:

Op	Rs	Rt	Costant or address
6 bits	5 bits	5 bits	16 bits

- o Questi parametri devono venire da una spazio di memoria chiamat registri
  - Un computer può avere come massimo 32 registri
  - Riscriviamo il codice prima con i registri:  
Add \$t0, \$s1, \$s2  
Add \$t1, \$s3, \$s4  
Sub \$s0, \$t0, \$t1
  - Quando abbiamo un array, i dati vengono gestiti nella memoria e la variabile dell'array contiene in che spazio di memoria si trova.
    - ☐ Noi però non possiamo lavorare con la memoria, quindi dobbiamo trasportare i dati dalla memoria ai registri
    - ☐ Per fare questo esiste l'istruzione load

$G = h + A[8]$

Prima dobbiamo trasformare  $A[8]$  in un registro

`Lw $t0,32($s3)`

32 sta per l'offset dell'array, stiamo andando a supposizione che la memoria funziona a 4 bit e quindi,  $8*4$  offset

$\$s3$  è la parte di memoria

Quindi ora abbiamo nel registro  $\$t0$  il valore  $A[8]$

Quindi per fare la somma `add $s1, $s2, $t0`

- Se invece volessimo togliere un dato dal registro e metterlo nella memoria dobbiamo fare `store -> $sw`

Esempio completo:  $A[12] = h + A[8]$

`Lw $t0,32($s3)` -> Portiamo nel registro  $A[8]$ ,  $32=8*4$

`Add $t0, $s2, $s3` -> Sommiamo  $h$  in  $A[8]$

`Sw $t0,48($s3)` -> Mettiamo in  $A[12]$  la variabile  $\$t0$ ,  $48=12*4$

- Se però ci pensiamo, noi avremo più variabili di quanti spazi di registri. Quindi il computer dovrà continuare a fare Load e Store.

- ◆ Il computer tenta di tenere le variabili più comuni nei registri

- ◆ Questo processo di tenere le variabili più comuni viene chiamato `spilling registers`

- Quando dobbiamo lavorare delle costanti, si può utilizzare `addi`

- $A=b+4$

Normalmente avremmo mosso dalla memoria la variabile che contiene la costante 4

`Lw $t0, AddrCostant4($s1)`

E dopo avremmo sommato

- Però ora si può fare semplicemente

`Addi $s3, $s4, 4`

## ○ IF

In MPSI le decisioni si fanno con `BEQ` e `BNE`

`Bne register1, register2, LI`

Se registro 1 è uguale a registro 2 vai all'operazione LI

`BNE` differenza dal fatto che, anziché "uguale" è "non uguale"

E' possibile "saltare" da un'operazione ad un'altra con l'istruzione `"jump" j POSITION`

E noi in assembly diciamo dov'è questa posizione

I loop si possono fare con BNE:

- While(save[i]==k)  
    i += 1
- Loop: sll \$t1, \$s3, 2 |-> Per prendere save[i], dobbiamo prima trovare i, e questa i ha un offset  
    Add \$t1, \$t1, \$s6 |-> Sommiamo l'offset trovato sopra con l'offset della variabile save  
    Lw \$t0, 0(\$t1) |-> \$t1 contiene save[i], e lo mettiamo nel registro \$t0  
    Bne \$t0, \$s5, Exit |-> Se sono uguali save[i] e k, allora finisci il loop, senò entra  
    Addi \$s3, \$s3, 1 |-> i += 1  
    J loop |-> Rifai il loop
- Se vogliamo testare equality oppure inequality, si usano slt, slti, sltu
  - Slr \$t0, \$s3, \$s4 |-> Se \$s3 < \$s4, setta \$t0 a 1
  - Slti \$t0, \$s2, 10 |-> se \$s2 è < 10, setta \$t0 a 1
  - Sltu |-> come slt ma li controlla come se fossero tutti unsigned
- Le funzioni esistono anche qui, si chiamano procedure

Facciamo la seguente funzione passo per passo:

```
Int leaf_example(int g, int h, int i, int j) {  
    Int f;  
    F = (g+h) - (i+j);  
    Return f;  
}
```

Prima di iniziare con la funzione, dalle nozioni di programmazione sappiamo che i parametri vengono salvati nello stack. In assembly lo stack si chiama \$sp

Iniziamo a creare la procedura

Leaf\_example:

Addi %sp, %sp, -12 |-> Allora, noi stiamo usando una funzione, e le variabili delle funzioni vanno

Dentro lo stack, qui stiamo creando spazio  
lo spazio per esse

Sw \$t1, 8(\$sp) |-> Spazio per \$t1

Sw \$t0, 4(\$sp)

Sw \$s0, 0(\$sp) |-> Differenza tra t ed s è che t non viene preservata in una chiamata di procedure

''' Vari calcoli noiosi che non sto a scrivere '''

Add \$v0, \$s0, \$zero |-> il registro V è il valore di ritorno di una funzione. Qui stiamo copiando s0

Lw \$s0, 0(\$sp) |-> Ripuliamo lo stack