

Architettura Elaboratori Elettronici ESERCITAZIONI STACK

Franco Liberati
liberati@di.uniroma1.it



Argomenti

- ☐ STACK

- ☐ STACK NEL MARS





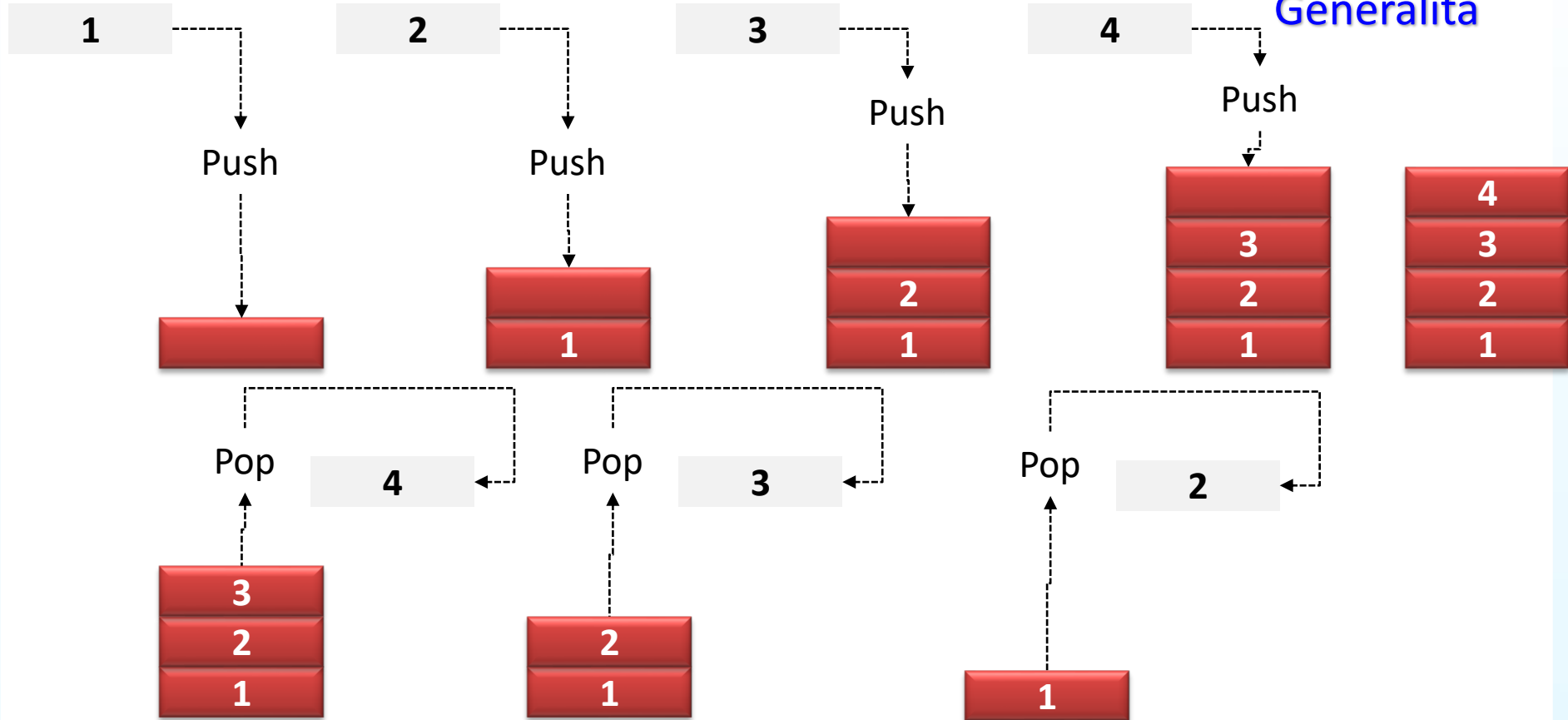
STACK

Generalità

- ❑ Lo **stack** (o **pila**) indica un tipo di dato astratto la cui modalità d'accesso ai dati in esso contenuti seguono la modalità LIFO (Last In First Out), ovvero tale per cui i dati sono estratti (letti) in ordine inverso rispetto a quello in cui sono stati inseriti (scritti)
- ❑ Sullo **stack** si interviene con tre operazioni:
 - ❑ **PUSH**: inserisce un elemento nello stack
 - ❑ **POP**: rimuove un elemento nello stack
 - ❑ **TOP**: legge l'elemento in cima allo stack (ma non lo rimuove)

STACK

Generalità





STACK

Generalità

- ❑ Lo **stack memory** è un'area di memoria contigua - di lunghezza predefinita - usata quando, ad esempio, si ha un cambio di stato dell'elaboratore (es.: una interruzione o nella multiprogrammazione) o, in generale, quando si devono memorizzare temporaneamente dei dati da dover elaborare in un successivo momento rispettando un ordine di tipo LIFO
- ❑ Nella stack memory di solito si salvano i registri all'interno della CPU, gli indirizzi di ritorno, gli argomenti delle funzioni,...

STACK NEL MARS





STACK nel MARS

Generalità

- ❑ Lo **stack memory in MARS** si usa nel caso del cambiamento di stato della macchina come anche nell'uso di funzioni ricorsive
- ❑ Di solito non si inseriscono nella pila dei singoli dati ma si agglomerano più informazioni (si creano dei frame di attivazioni dinamicamente, *stack frame*) che sono gestite in modalità LIFO

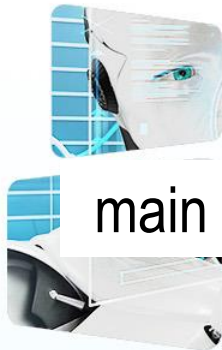


STACK nel MARS

Generalità

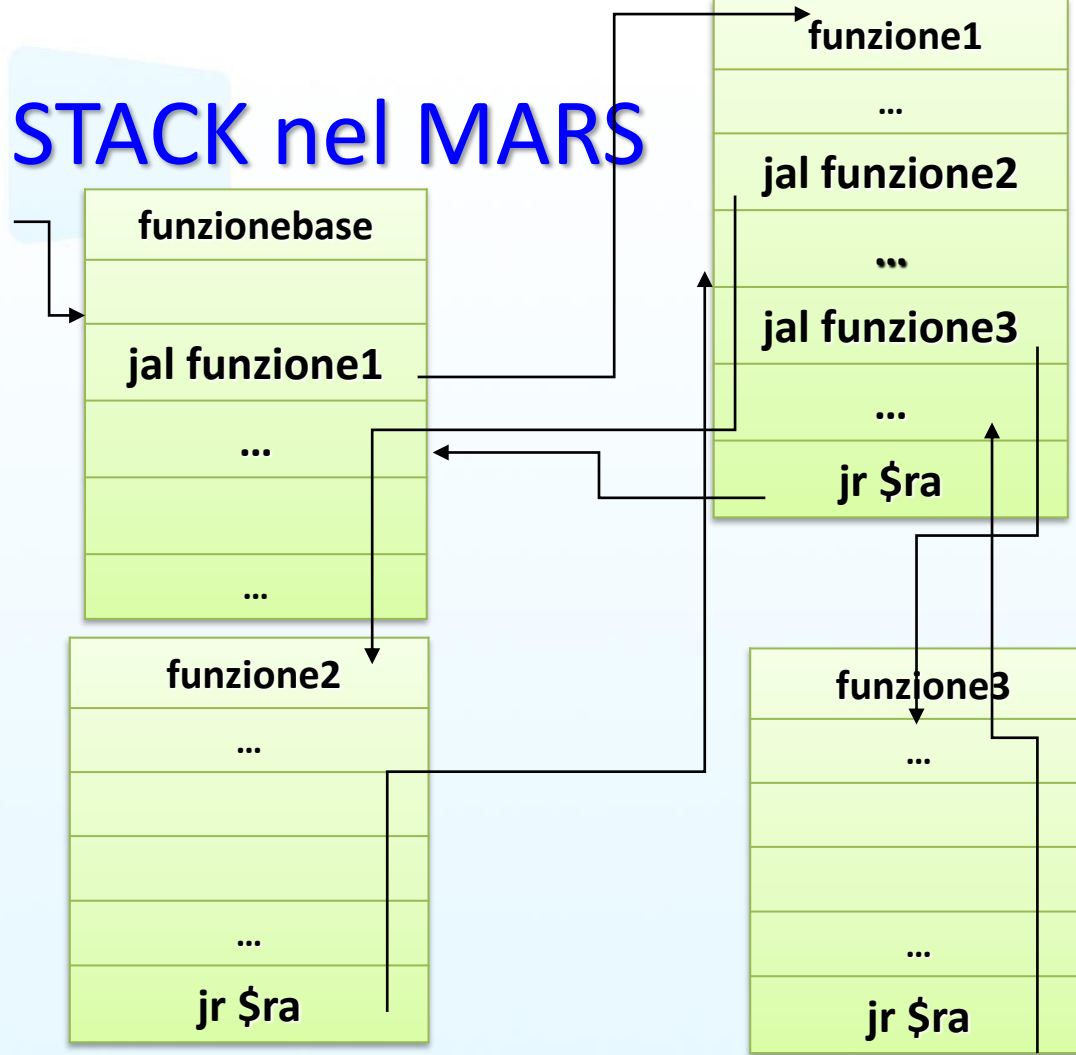
- ❑ Lo stack è accessibile da:
 - ❑ Il registro **stack pointer**, **\$sp**, che nel MIPS ha un valore iniziale prefissato a 0x7ffeffc
 - ❑ Lo stack cresce verso gli indirizzi più bassi della memoria (quindi per allocare spazio si deve sottrarre il valore del registro \$sp)





main

STACK nel MARS



Frame *funzione1*

Frame *funzionebase*



STACK nel MARS

Norme generali per implementarlo

- ❑ Per implementare lo stack, di solito, si può procedere prendendo in considerazione la tipologia della funzione (se è foglia o ramo)

Chiamante
(funzione ramo)



Chiamata
(funzione foglia)



STACK nel MARS

Norme generali per implementarlo (ramo)

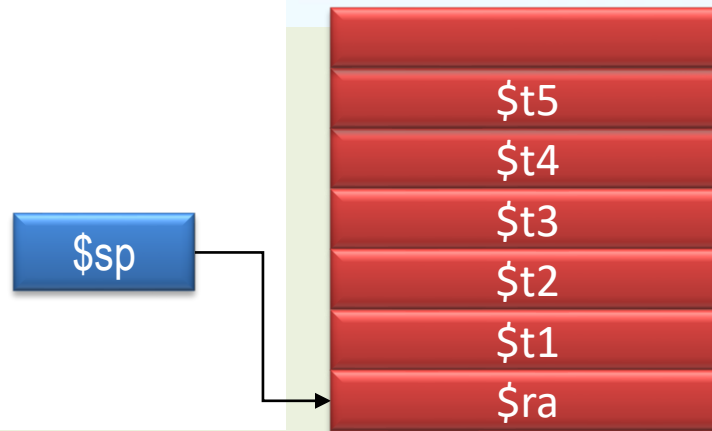
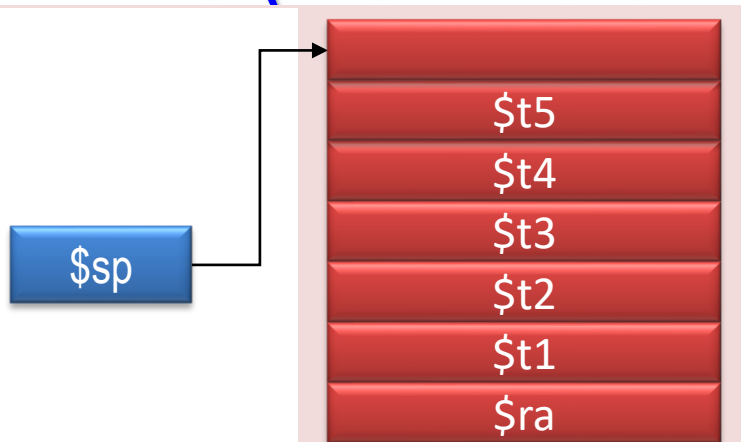
1. Si alloca nello stack uno spazio sufficiente (il *frame stack*) a contenere tutti i registri che devono essere salvati, le variabili locali e i parametri della funzione
 - ☐ Se si vogliono preservare i registri $\$t0-\$t9$, devono essere salvati prima della chiamata a funzione e devono essere ripristinati dopo
 - ☐ Se la funzione chiamata richiede più di 4 argomenti si può salvare 4 argomenti in $\$a0, \$a1, \$a2, \$a3$ e i rimanenti nello stack (o salvarli tutti nello stack)
2. Si salva $\$ra$
3. Si chiama la funzione
4. Si ripristinano i registri salvati $\$ra, \$t0-\$t9$
5. Si libera lo spazio sullo stack allocato all'inizio



STACK nel MARS (NON FOGLIA)

funzione_nonfoglia:

```
subu $sp,$sp,24  
sw $ra,20($sp)  
sw $t1,16($sp)  
sw $t2,12($sp)  
sw $t3,8($sp)  
sw $t4,4($sp)  
sw $t5,0($sp)  
jal funzione_foglia  
lw $t5,0($sp)  
lw $t4,4($sp)  
lw $t3,8($sp)  
lw $t2,12($sp)  
lw $t1,16($sp)  
lw $ra,20($sp)  
addu $sp,$sp,24  
jr $ra
```



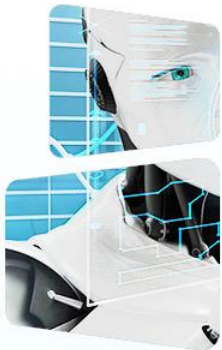


STACK nel MARS

Norme generali per implementarlo (foglia)

1. Si alloca nello stack uno spazio sufficiente a contenere tutti i registri che devo salvare e le eventuali variabili locali
 - ☐ Se si vogliono preservare i registri $\$t0-\$t9$, devono essere salvati prima della chiamata a funzione e ripristinati dopo
2. Si ripristinano i registri salvati $\$t0-\$t9$.
3. Si libera lo spazio sullo stack allocato all'inizio

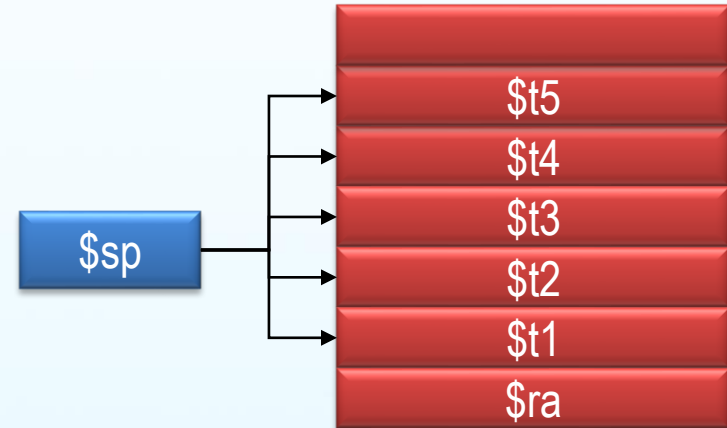
Se non ci sono registri da memorizzare (che possono essere cambiati e rinviati alla funzione chiamante) non c'è bisogno di fare nulla e si può fare una normale chiamata a funzione

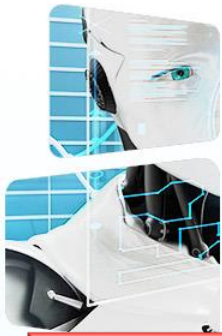


STACK nel MARS (FOGLIA)

funzione_foglia:

```
lw $t5,0($sp)
lw $t4,4($sp)
lw $t3,8($sp)
lw $t2,12($sp)
lw $t1,16($sp)
...
sw $t5,0($sp)
sw $t4,4($sp)
sw $t3,8($sp)
sw $t2,12($sp)
sw $t1,16($sp)
jr $ra
```





STACK nel MARS

Esempio

Si consideri la funzione f fattoriale definita per valori interi n

$$FATTORIALE(x) = x \cdot FATTORIALE(x-1)$$

$$FATTORIALE(1) = 1$$

$$FATTORIALE(0) = 1$$

Si realizzi un programma in assembly MIPS che, definito un intero positivo $x \geq 2$, calcola il corrispondente valore di $FATTORIALE(x)$ in modo ricorsivo

Esempio

$$\begin{aligned} \text{fattoriale}(5) &= 5 \cdot \text{fattoriale}(4) = 5 \cdot 4 \cdot \text{fattoriale}(3) = 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot \text{fattoriale}(2) = 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot \text{fattoriale}(1) \\ &= 5 \cdot 4 \cdot 3 \cdot 2 \cdot 1 = 120 \end{aligned}$$



1 se $x \leq 1$

$F(x) = x \cdot F(x-1)$ altrimenti

STACK nel MARS

Esempio

```
li $v0,5
syscall
move $a0,$v0
jal FATTORIALE
move $a0,$v0
li $v0,1
syscall
li $v0,10
syscall
```

FATTORIALE:

```
li $t0,1
ble $a0,$t0, caso_base
subu $sp,$sp,8
sw $ra,0($sp)
sw $a0,4($sp)
sub $a0,$a0,1
jal FATTORIALE
lw $ra,0($sp)
lw $a0,4($sp)
addi $sp,$sp,8
mul $v0,$v0,$a0
jr $ra
```

```
caso_base:
    li $v0,1
    jr $ra
```




STACK nel MARS

Esempio

Si consideri la funzione f definita su interi

$$f(x) = f(x-1) - 1 \text{ se } x \text{ è multiplo di } 3$$

$$f(x) = f(x-1) + 1 \text{ se } x \text{ non è multiplo di } 3$$

$$f(1) = 1$$

Si realizzi un programma in assembler MIPS che, definito un intero positivo $x \geq 2$, calcola il corrispondente valore di $f(x)$ in modo ricorsivo

$$f(5) = f(4) + 1 = f(3) + 1 + 1 = f(2) - 1 + 1 + 1 = f(1) + 1 - 1 + 1 + 1 = 1 + 1 - 1 + 1 + 1 = 3$$

$$f(6) = f(5) - 1 = f(4) + 1 - 1 = f(3) - 1 + 1 - 1 = f(2) + 1 - 1 + 1 - 1 = f(1) + 1 + 1 - 1 + 1 - 1 = 1 + 1 + 1 - 1 + 1 - 1 = 2$$



1 se $x \leq 1$

$F(x) = F(x-1) - 1$ se x multiplo di 3

$F(x) = F(x-1) + 1$ altrimenti

Funzione:

```
li $v0,5
syscall
move $a0,$v0
jal Funzione
move $a0,$v0
li $v0,1
syscall
li $v0,10
syscall
```

```
li $t1,1
beq $a0, $t1, caso_base
subu $sp, $sp, 8
sw $a0, 0($sp)
sw $ra, 4($sp)
sub $a0, $a0, 1
jal Funzione
```

multiplo:

fine:

STACK nel MARS

Esempio

```
lw $a0, 0($sp)
lw $ra, 4($sp)
addi $sp, $sp, 8
li $t0, 3
rem $t1, $a0, $t0
beqz $t1, multiplo
add $v0,$v0,1
j fine
```

```
sub $v0, $v0, 1
```

jr \$ra

caso_base:

```
li $v0,1
jr $ra
```



STACK nel MARS

Esercizio proposto per casa

Si consideri la funzione f definita su interi

$$f(x) = f(x-2) - 2$$

$$f(1) = 14$$

$$f(0) = 10$$

Si realizzi un programma in assembler MIPS che, definito un intero positivo $x \geq 2$, calcola il corrispondente valore di $f(x)$ in modo ricorsivo

ESEMPIO:

$$f(6) = f(4) - 2 = f(2) - 2 - 2 = f(0) - 2 - 2 - 2 = 10 - 2 - 2 - 2 = 4$$

$$f(5) = f(3) - 2 = f(1) - 2 - 2 = 14 - 2 - 2 = 10$$

FINE

