



SAPIENZA
UNIVERSITÀ DI ROMA

STACK

Dott. Franco Liberati

Argomenti

01

STACK

02

Implementazione in MIPS/MARS



Stack

Generalità



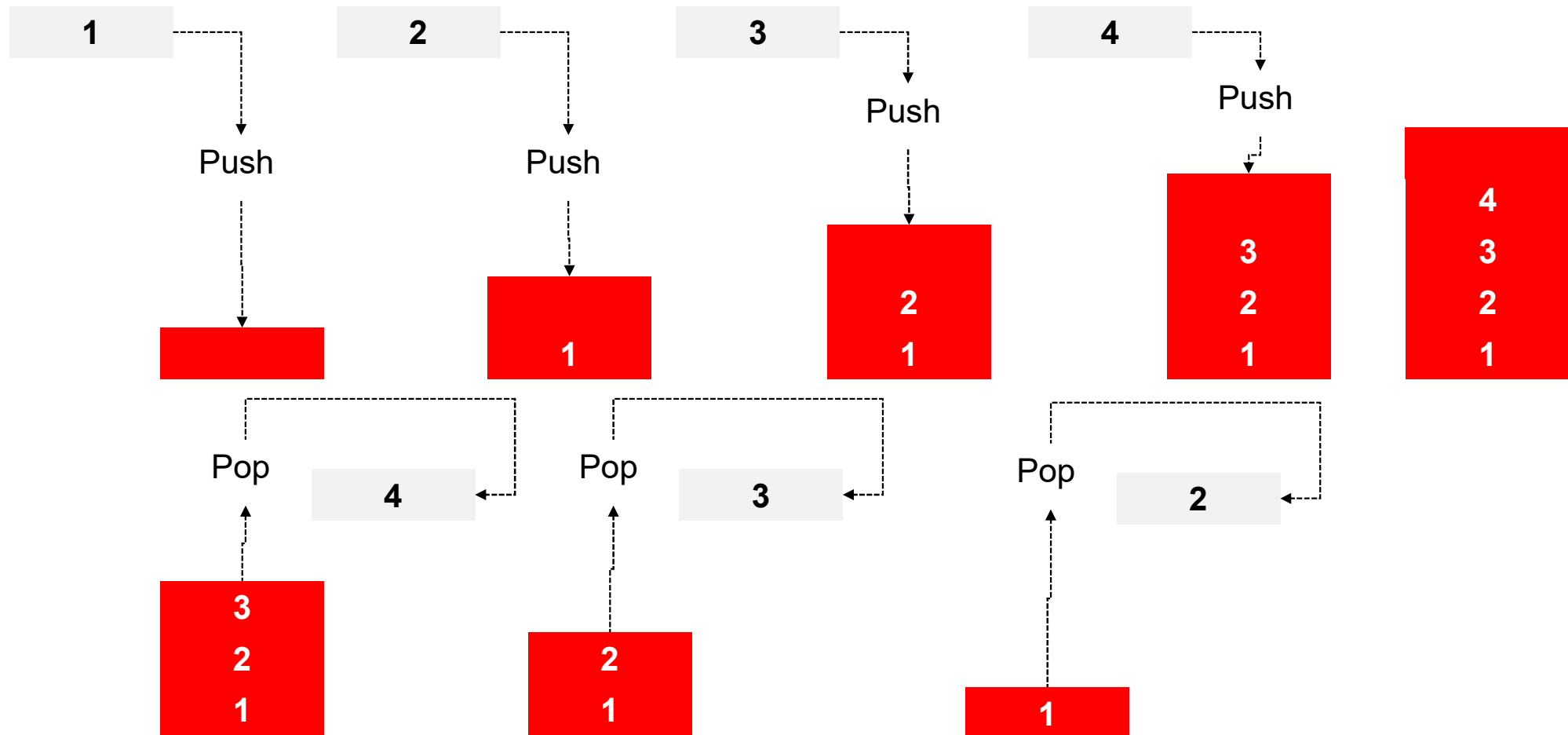
Lo **stack**, o **pila**, indica un tipo di dato astratto la cui modalità d'accesso ai dati in esso contenuti seguono la modalità LIFO (**L**ast **I**n **F**irst **O**ut), ovvero tale per cui i dati sono estratti (letti) in ordine inverso rispetto a quello in cui sono stati inseriti (scritti)

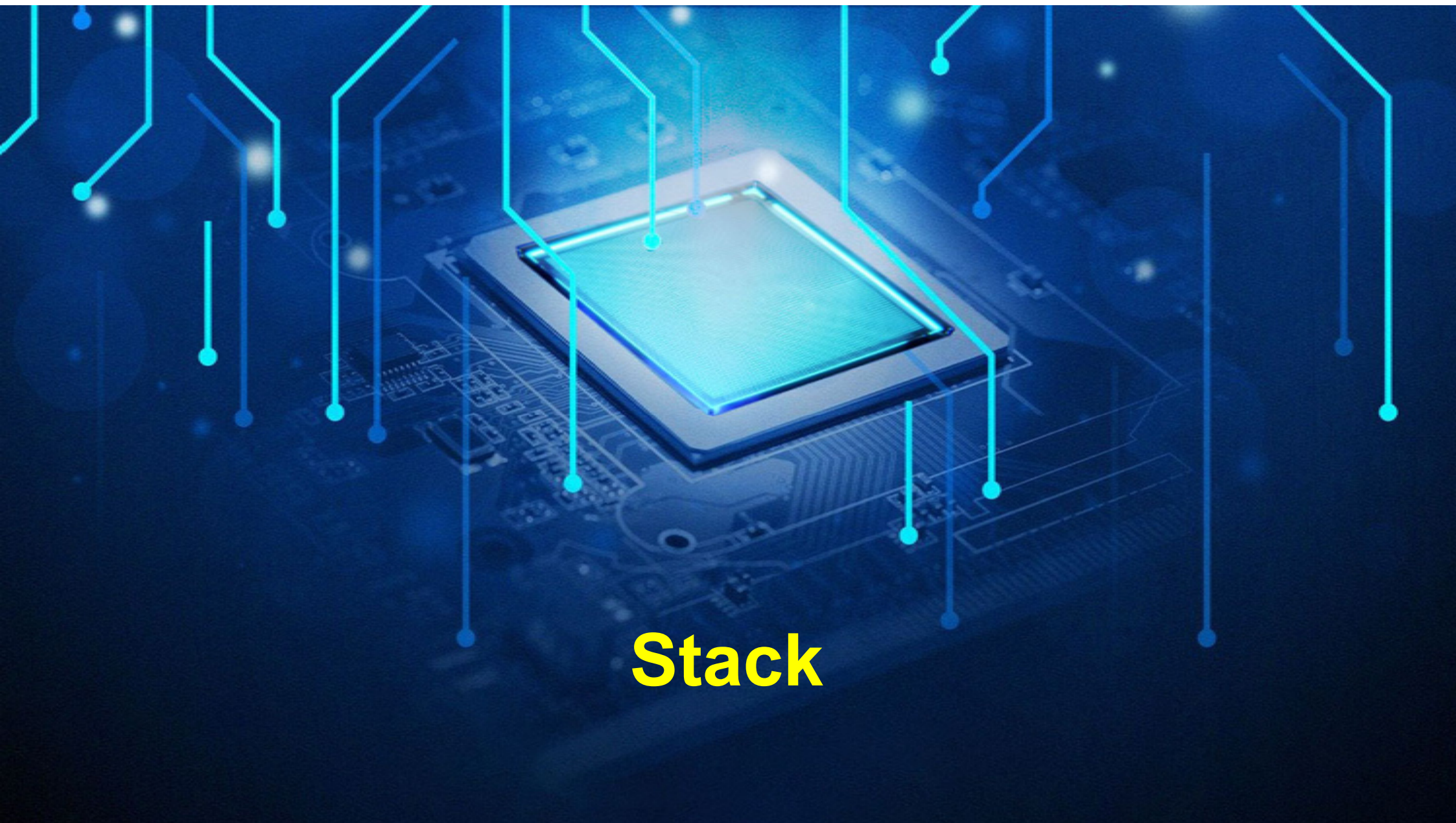
Sullo stack si interviene con tre operazioni:

- ❑ **PUSH**: inserisce un elemento nello stack
- ❑ **POP**: rimuove un elemento nello stack
- ❑ **TOP**: legge l'elemento in cima allo stack

Stack

Funzionamento





Stack



Stack

Stack Memory



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 chiamata a sistema o il passaggio ad un altro processo) o, in generale, quando si devono memorizzare temporaneamente dei dati da dover elaborare in un successivo momento rispettando un ordine di tipo LIFO

Nello stack memory, di solito, si salvano i registri all'interno della CPU, gli indirizzi di ritorno, gli argomenti delle funzioni,...

The background of the slide is a dark blue, high-tech illustration. It features a central, glowing blue microchip or processor mounted on a circuit board. Numerous glowing blue lines, resembling circuit traces or data paths, extend from the chip and across the frame. Small, glowing blue dots are scattered along these lines and in the background, creating a sense of digital connectivity and data flow.

Stack nel MIPS/MARS



Stack MIPS/MARS

Stack Memory



Lo **stack memory** in MARS si usa nel caso di funzioni ricorsive e anche nel cambiamento di stato della macchina (alternanza dei processi, gestione interruzioni)

Di solito non si usano singoli dati ma si agglomerano più informazioni (si creano dei frame di attivazioni dinamici, *dynamic stack frame*) che sono gestite in modalità LIFO

Un dynamic stack frame (la cui dimensione per convenzione è un multiplo di 8) di solito contiene:

- ☐ Indirizzo di ritorno
- ☐ Registri salvati
- ☐ Argomenti di subroutine

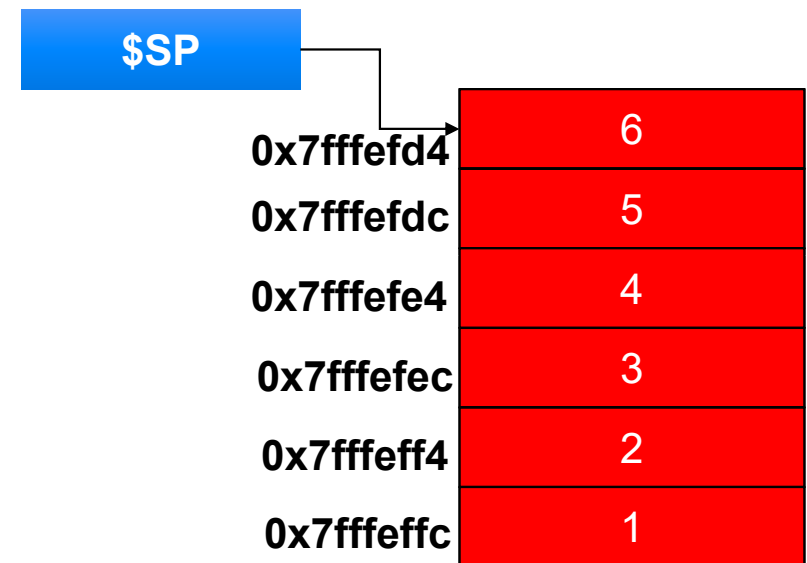
Stack MIPS/MARS

Stack Memory

L'area dello stack è accessibile da:

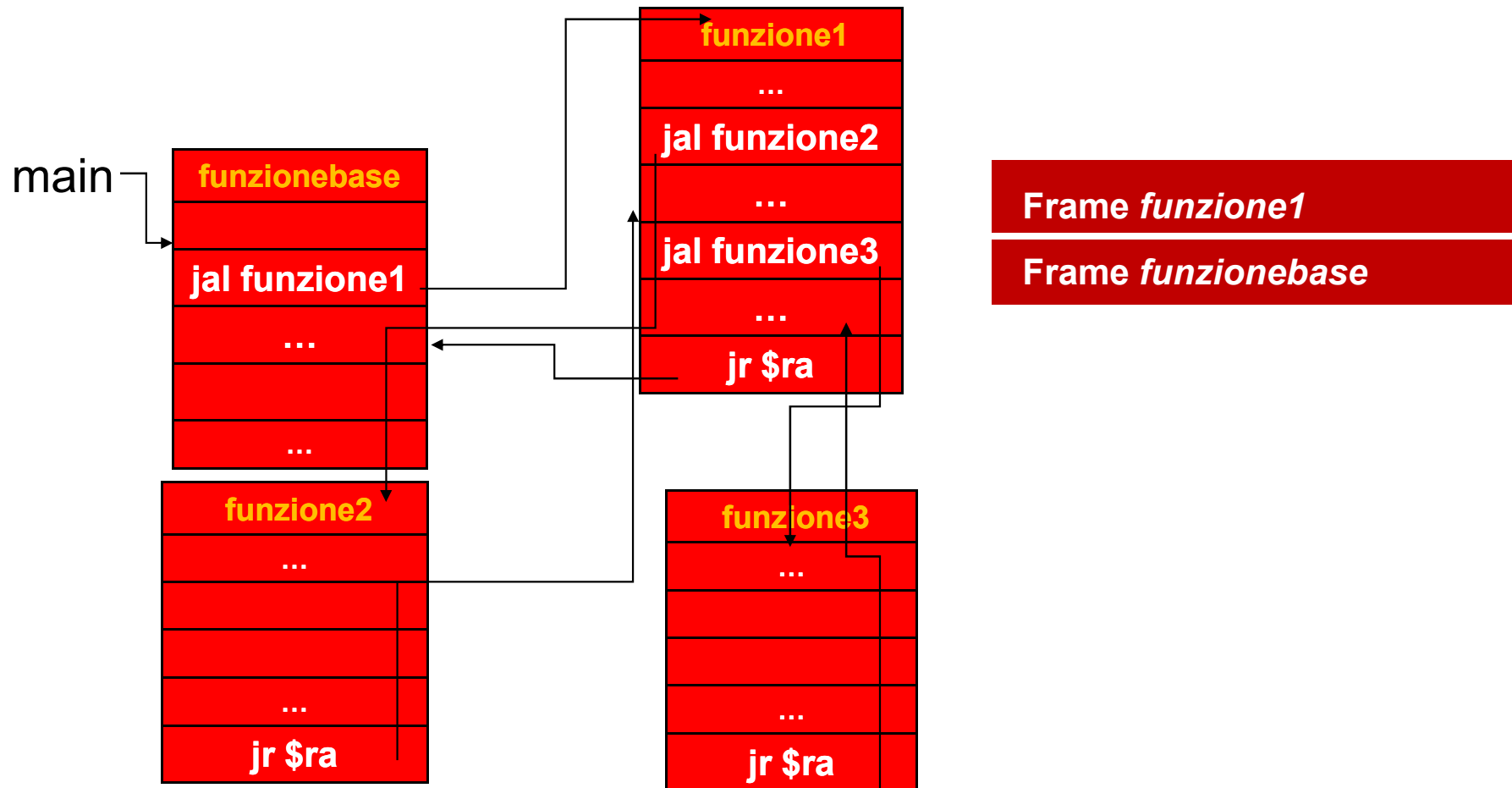
- ❑ Il **registro stack pointer**, **\$sp**, che nel MIPS ha un valore iniziale prefissato a **0x7ffeffc**

- ❑ Lo stack cresce verso gli indirizzi più bassi della memoria (quindi per allocare spazio si deve sottrarre il valore del registro \$sp)



Stack MIPS/MARS

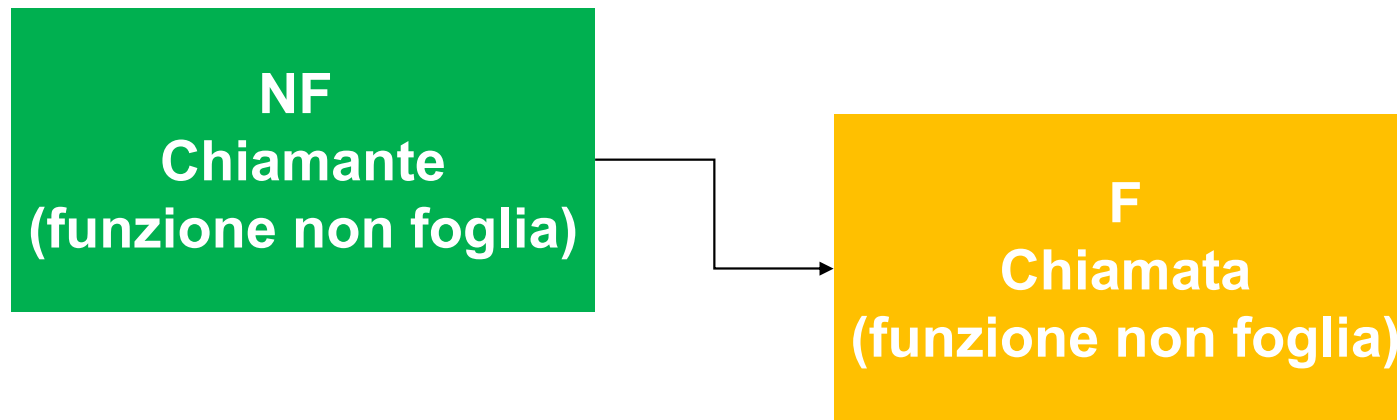
Stack Memory



Stack MIPS/MARS

Implementazione (norme generali)

Di solito si può procedere prendendo in considerazione la tipologia della funzione (se è foglia o non foglia)





Stack MIPS/MARS



Implementazione subroutine NON FOGLIA

Norme generali di implementazione per una subroutine non foglia

1. Si alloca nello stack uno spazio sufficiente (il *dynamic frame stack*) a contenere tutti i registri che devono essere salvati e gli argomenti della subroutine
 - ❑ 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 posso 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 subroutine
4. Si ripristinano i registri salvati **\$ra, \$t0-\$t9**
5. Si libera lo spazio sullo stack allocato all'inizio

Stack MIPS/MARS

Implementazione

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)
```

\$sp

\$t5
\$t4
\$t3
\$t2
\$t1
\$ra

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
```

\$sp

\$t5
\$t4
\$t3
\$t2
\$t1
\$ra



Stack MIPS/MARS

Implementazione subroutine FOGLIA



Norme generali di implementazione per una subroutine foglia

1. Si alloca nello stack uno spazio sufficiente a contenere tutti i registri che devono essere salvati e altre informazioni
 - ❑ 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 MIPS/MARS

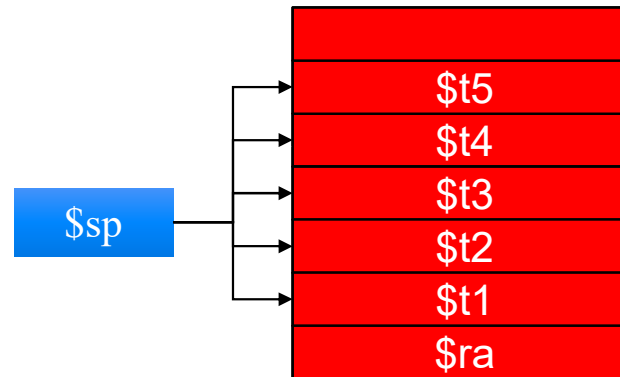
Implementazione

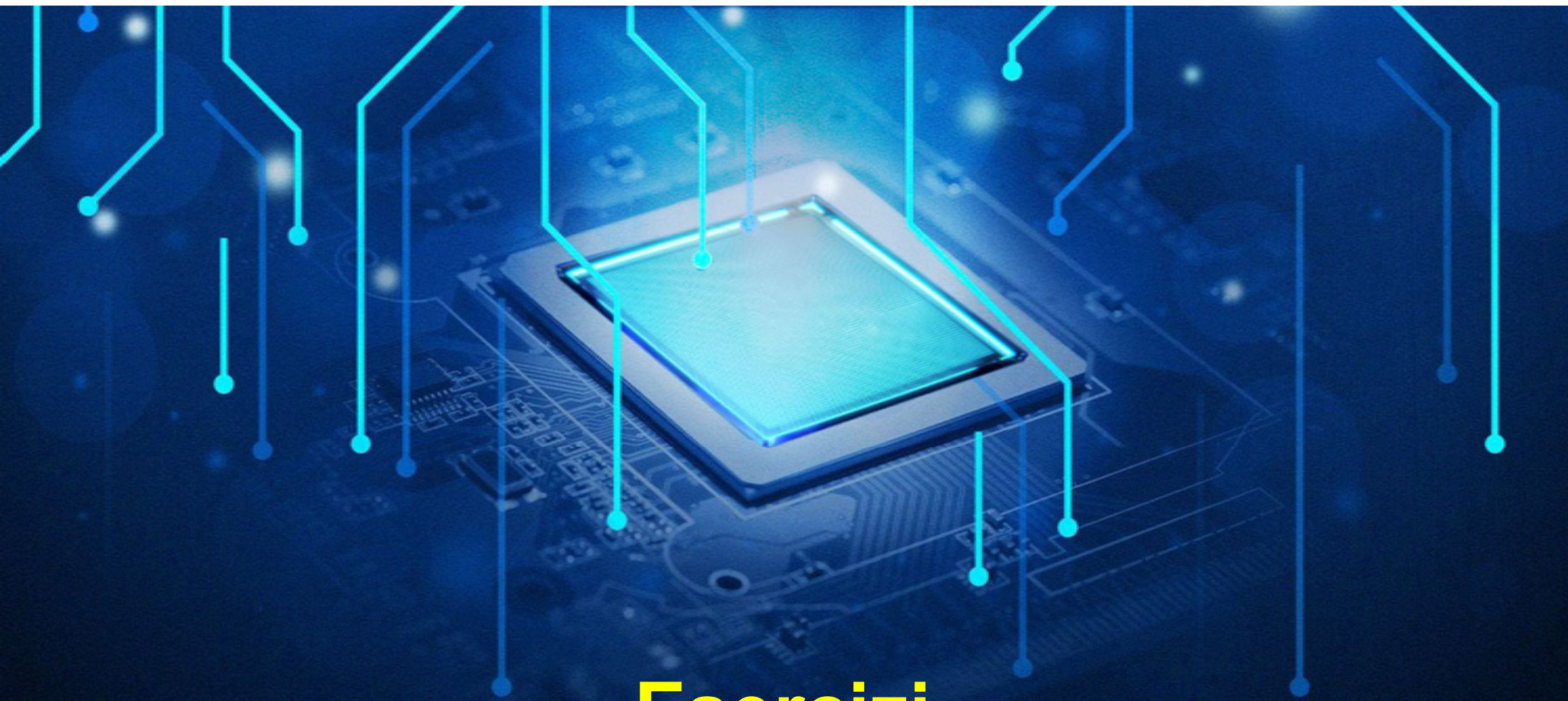
funzione_foglia:

```
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
```





Esercizi



Stack MIPS/MARS

Esercizio



Si consideri la funzione f fattoriale definita per valori interi n

$$FATTORIALE(x) = x * FATTORIALE(x-1)$$

$$FATTORIALE(1) = 1$$

$$FATTORIALE(0) = 1$$

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**

STUDIO

fattoriale(5)=

$5 * \text{fattoriale}(4) = 5 * 4 * \text{fattoriale}(3) = 5 * 4 * 3 * \text{fattoriale}(2) = 5 * 4 * 3 * 2 * \text{fattoriale}(1) =$

$5 * 4 * 3 * 2 * 1 =$

120

Stack MIPS/MARS

Esercizio

```
main:  .text
       .globl main
       li $v0,5
       syscall

       move $a0,$v0
       jal fattoriale

       move $a0,$v0
       li $v0,1
       syscall

       li $v0,10
       syscall
```

```
fattoriale:
       ble $a0,1, 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 MIPS/MARS

Esercizio



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**

STUDIO:

$$\begin{aligned} F(6) &= F(5) - 1 = (F(4) + 1) - 1 = ((F(3) + 1) + 1) - 1 = (((F(2) - 1) + 1) + 1) - 1 = ((((F(1) + 1) - 1) + 1) + 1) - 1 = \\ &= 1 + 1 - 1 + 1 + 1 - 1 = 2 \end{aligned}$$

Stack MIPS/MARS

Esercizio

Funzione:

```
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
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
```

multiplo:

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

fine:

```
jr $ra
```

caso_base:

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

```
.text
.globl main
```

main:

```
li $v0,5
syscall
```

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

```
li $v0,10
syscall
```




Stack MIPS/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**

STUDIO:

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

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

The background is a dark blue gradient with intricate white and yellow circuit board traces and components. The traces are thin lines that branch out and connect various components. The components are represented by small white and yellow shapes, including rectangles, circles, and lines, which are scattered across the background. The word "FINE" is centered in the middle of the image in a bold, yellow, sans-serif font.

FINE