

Procedure/Funzioni

- **Molto utili nei linguaggi ad alto livello**
 - astrazione - riusabilità - strutturazione/modularità
- **Chi “gestisce” le chiamate?**
 - il compilatore e il supporto a runtime, nei linguaggi ad alto livello
 - il programmatore in Assembly
- **Passi necessari**
 - passare i parametri al chiamato
 - salvare l’indirizzo di ritorno e passare il controllo alla procedura
 - allocare spazio per variabili locali
 - eseguire il corpo della procedura
 - passare i risultati al chiamante
 - riportare il controllo al punto di partenza

Indirizzo di ritorno

- **Registri riservati da MIPS alle chiamate di procedura:**
 - `$a0, $a1, $a2, $a3` (per il **passaggio** di parametri)
 - `$v0, $v1` (per la **restituzione** dei valori)
 - `$ra` (per **ritornare** al punto di origine del chiamante)

- **E' necessario *salvare* l'indirizzo di ritorno**

Istruzione *jump and link* (*J-type*)

`jal indirizzo`

salta all'istruzione memorizzata ad *indirizzo* e pone in `$ra` l'indirizzo dell'istruzione *successiva* a `jal indirizzo` (indirizzo di ritorno).

- **Istruzione per il ritorno (*R-type*)**

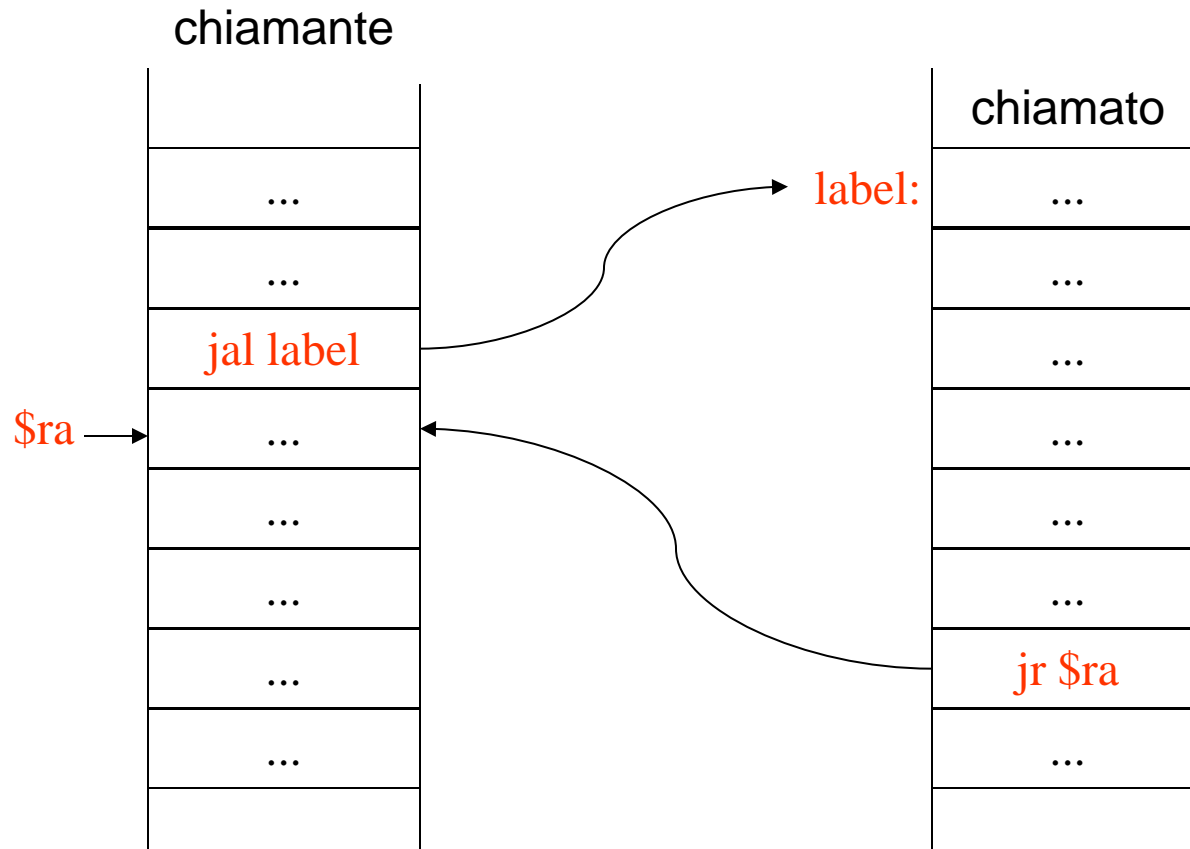
`jr $ra`

esegue l'istruzione il cui *indirizzo* è contenuto in `$ra`

- **L'indirizzo dell'istruzione corrente è contenuto nel registro riservato **PC** (Program Counter)**

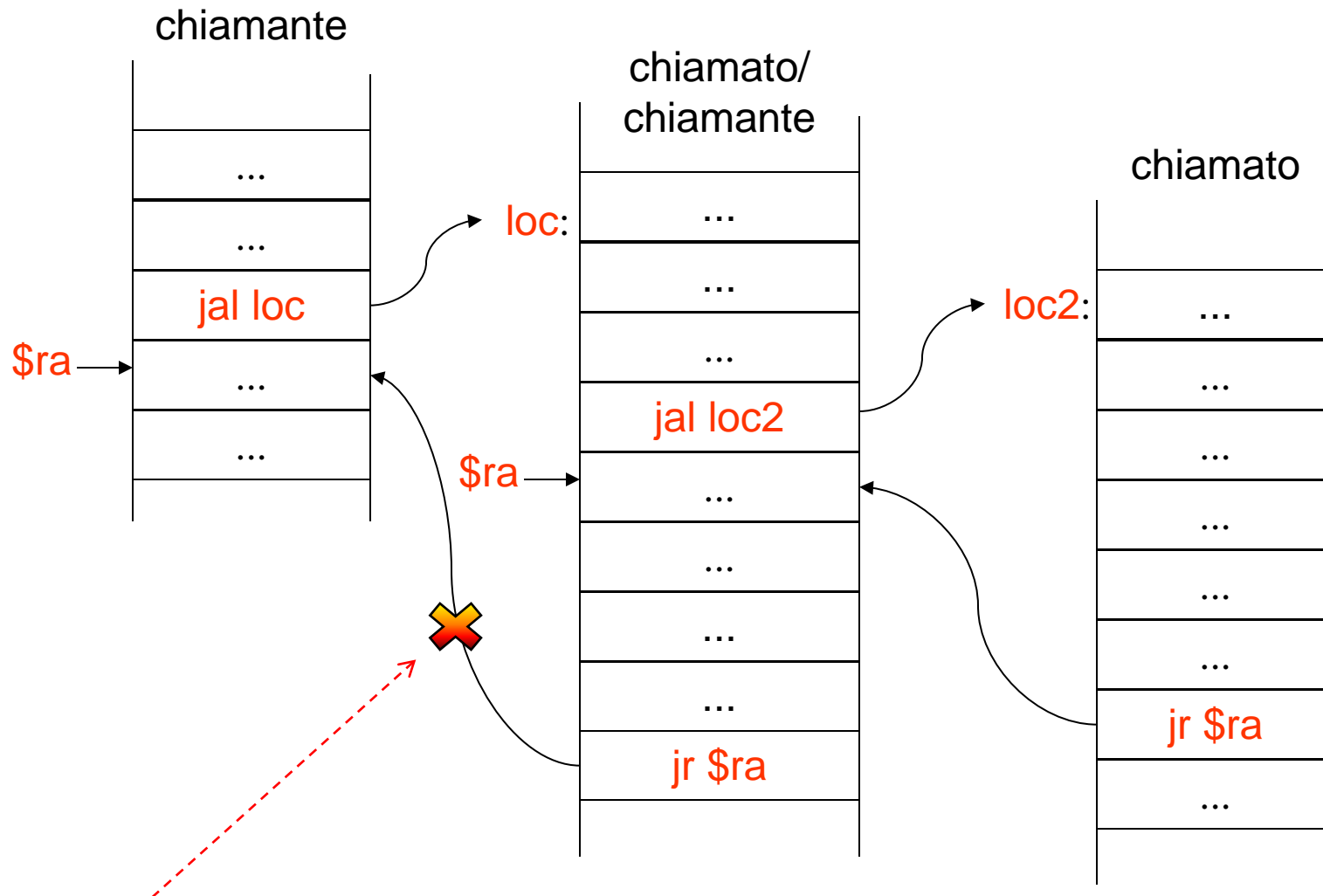
- `jal` mette in `$ra` il valore `(PC)+4`
- `jr $ra` mette in PC `$ra`

Chiamata di una procedura



E se il chiamato chiama un'altra procedura?

Chiamate annidate



Per ritornare al chiamante devo salvare il contenuto di `$ra` prima della `'jal loc2'` e ripristinarlo prima della `jr`

Uso della PILA (STACK)

- Per ogni procedura non ancora terminata esistono dei *dati locali* e un *indirizzo di ritorno* della procedura
- Passaggio dei parametri al chiamato:
 - Si usano i registri **\$a0 . . . \$a3** (4 registri in tutto)
- Se ho più di 4 parametri da passare, o più chiamate innestate?
- Occorre una *struttura dati* per memorizzare le variabili locali del chiamato, gestire le chiamate annidate e i parametri dal 5[^] in poi

PILA (Stack)

Uso della PILA (STACK)

- **Stack Pointer `$sp`**

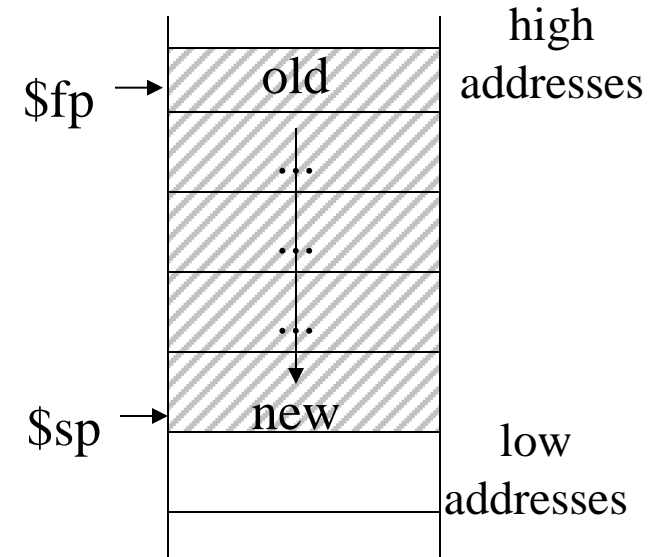
- punta sempre alla cima dello stack
(= *ultima word occupata!*)

- **Struttura dati LIFO**

- **push:** `addi $sp, $sp, -4`
 `sw $t0, 0($sp)`
- **pop:** `lw $t0, 0($sp)`
 `addi $sp, $sp, 4`

- **Frame Pointer `$fp`**

- registro che indirizza la prima parola dello stack allocata dalla procedura attualmente in esecuzione



Stack Frame

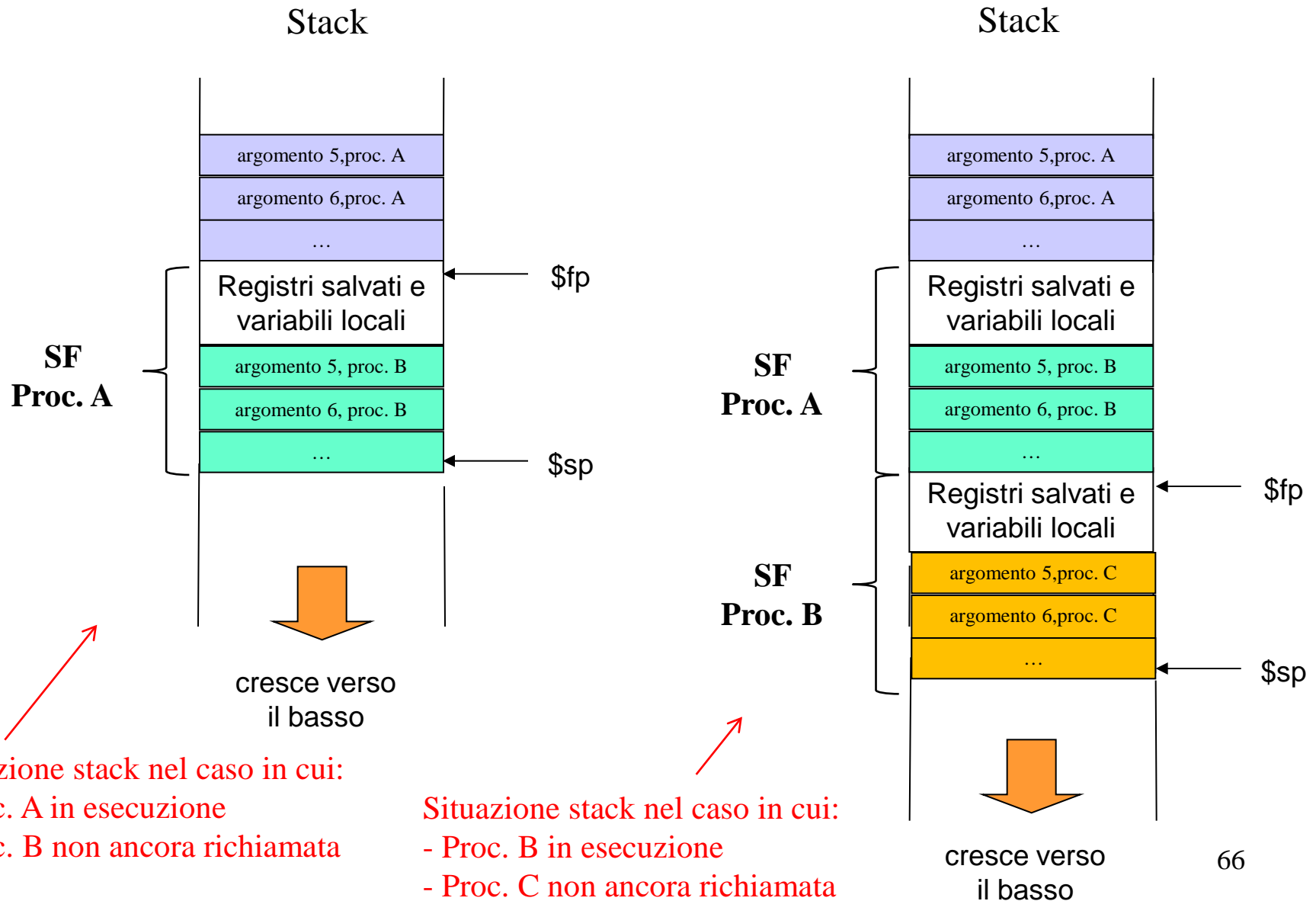
Scopo

- Memorizzare i dati di una procedura **in una struttura singola**
- Si può accedere ai dati usando **\$fp o \$sp come puntatore**

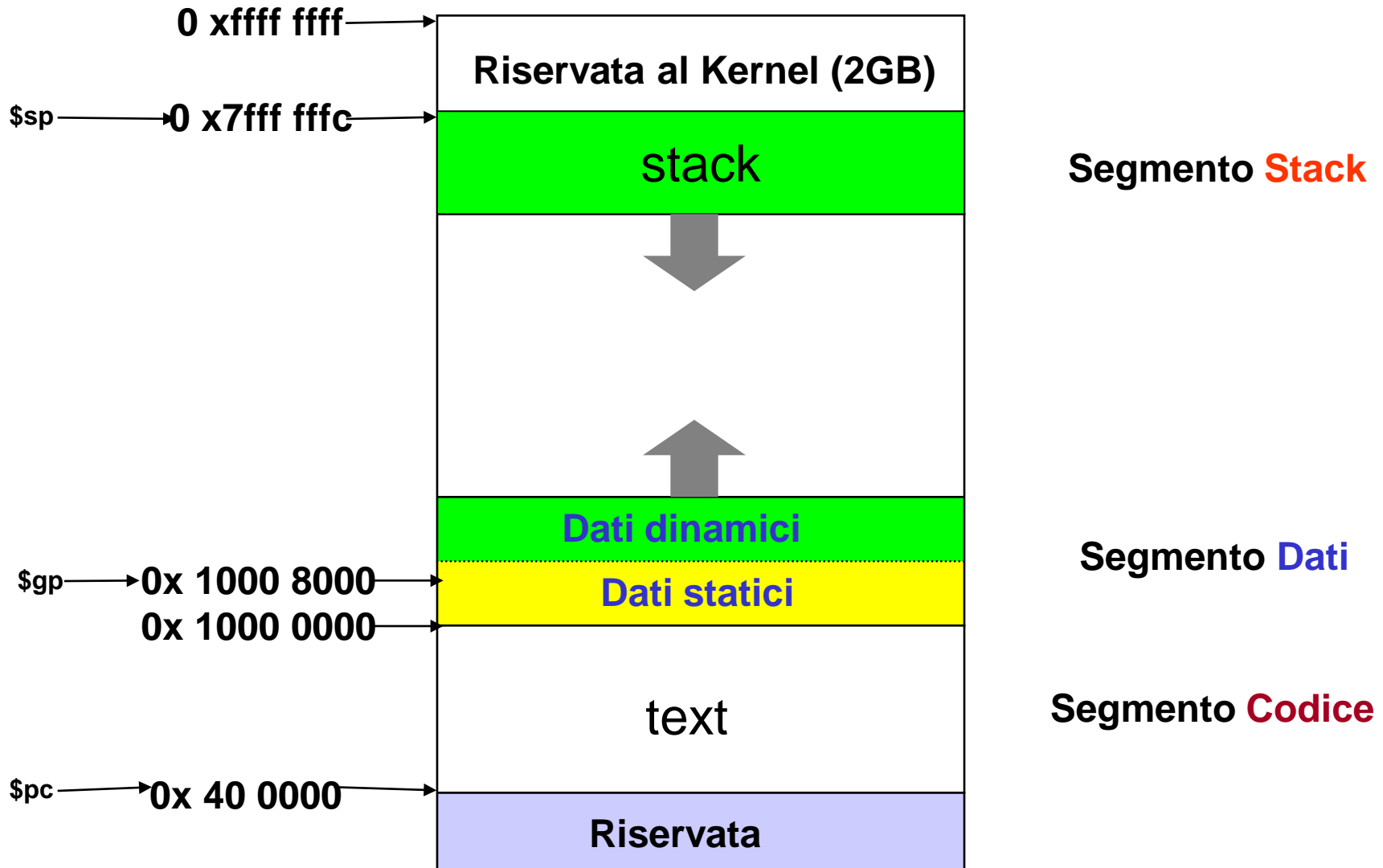
- **Contenuti dello SF**
 - valori di registri salvati
 - variabili locali della procedura
 - argomenti dal 5° in poi per chiamate a procedura

- **E' necessario usare lo SF?**
 - si, per chiamate di procedure complesse
 - no, per programmi semplici
 - I compilatori lo usano!

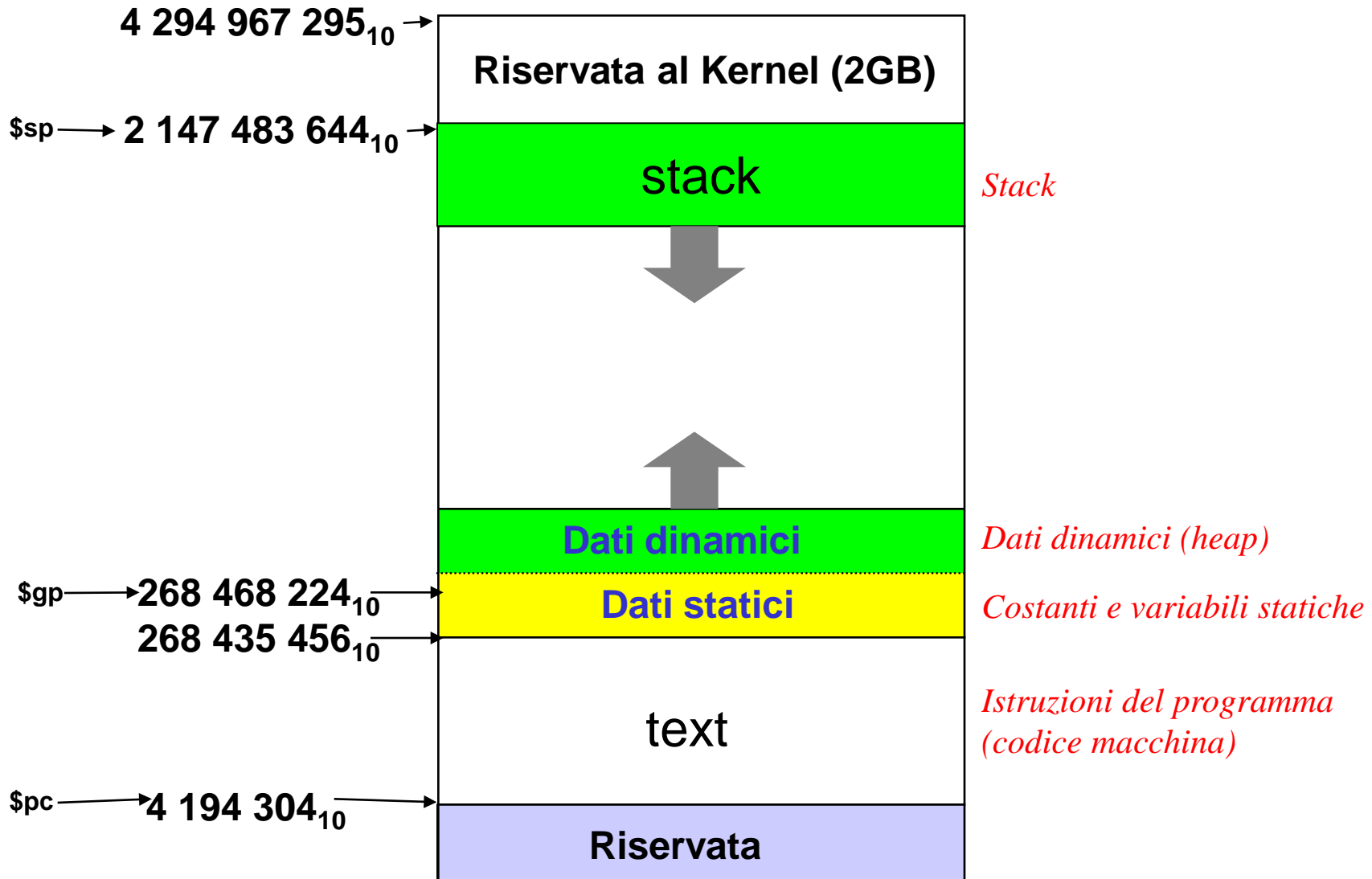
Stack Frame



Organizzazione della memoria



Organizzazione della memoria



Global Pointer

- Il registro Global Pointer (per convenzione `$gp`) viene utilizzato come puntatore globale caricandovi l'indirizzo `0x10008000` (è automatico in QtSpim), in modo da rendere direttamente accessibili tutti i primi 64KB (l'offset è su 16 bit) dei dati statici (da `0x10000000` a `0x1000ffff`, ovvero da $268\,435\,456_{10}$ a $268\,500\,991_{10}$)

```
lw $v0, 0($gp)
```

Convenzioni per la *chiamata* di Procedura

- **Il chiamante (prima della chiamata):**
 - salva nel proprio SF i registri `$a0, ..., $a3, $v0, $v1` e `$t0, ..., $t9` se intende usarli dopo la chiamata (reg. *caller-saved*): questi sono parte dei dati locali
 - passa gli argomenti se ce ne sono. Per i primi 4 si usano i registri `$a0, ..., $a3`. I successivi in pila
 - esegue `jal` (salta alla prima istruzione del chiamato e salva in `$ra` l'indirizzo di ritorno)
- **Il chiamato (prima di eseguire le proprie istruzioni):**
 - alloca memoria per il proprio SF. Es., se lo stack frame è di 32 byte, `$sp = $sp - 32`
 - salva nello SF i registri `$s0, ..., $s7, $fp, $ra` se intende **alterarli** (reg. *callee-saved*)
 - inizializza il frame pointer, Es. `$fp = $sp + 28`

Convenzioni per il *ritorno* da Procedura

- **Il chiamato (dopo avere eseguito le proprie istruzioni):**
 - mette i valori risultato in `$v0` e `$v1` (se esistono)
 - **ripristina** da SF i registri *callee-saved* che aveva salvato prima dell'esecuzione della procedura (compreso, eventualmente, `$ra`)
 - de-alloca lo SF: `$sp = $sp + 32`
 - ritorna al programma chiamante: `jr $ra`
- **Il chiamante (al ritorno della procedura):**
 - usa i valori risultato in `$v0` e `$v1` (se esistono)
 - **ripristina** da SF i registri *caller-saved*

Convenzioni sull'uso dei registri

Nome	Numero	Uso	Preservato in una chiamata a procedura?
\$zero	0	il valore costante 0	n.a.
\$v0-\$v1	2-3	valori per risultati di espressioni	no
\$a0-\$a3	4-7	argomenti	no
\$t0-\$t7	8-15	temporanei	no
\$s0-\$s7	16-23	salvati	si
\$t8-\$t9	24-25	altri temporanei	no
\$gp	28	global pointer	si
\$sp	29	stack pointer	si
\$fp	30	frame pointer	si
\$ra	31	return address	si

Ottimizzazione delle chiamate

- **Tipi di chiamate di procedura**
 - **non-foglia**
 - procedure che chiamano altre procedure
 - procedure ricorsive
 - **foglia**
 - procedure che non effettuano chiamate
 - che richiedono l'uso della pila per variabili locali
 - che non richiedono uso della pila

Compilare una procedura “foglia” (senza pila)

```
void swap(int v[], int k)
{
    int tmp;
    tmp = v[k];
    v[k] = v[k+1];
    v[k+1] = tmp;
}
```

↙ \$s1 ↘ \$s2

```
swap:  add $t0,$a1,$a1 } $t0=4k
       add $t0,$t0,$t0
       add $t0,$t0,$a0
       lw  $t1,0($t0)
       lw  $t2,4($t0)
       sw  $t2,0($t0)
       sw  $t1,4($t0)
       jr  $ra
```

Caller:

```
add $a0,$s1,$zero
add $a1,$s2,$zero
jal swap
```

8 istruzioni, di cui 4
accessi alla memoria

Compilare una procedura “foglia” (con pila, versione corretta ma inefficiente)

```
void swap(int v[], int k)
{
    int tmp;
    tmp = v[k];
    v[k] = v[k+1];
    v[k+1] = tmp;
}
```

Arrows point from `$s1` to `v[]` and from `$s2` to `k`.

```
swap:  addi $sp,$sp,-4
      sw  $s0,0($sp)
      add $s0,$a1,$a1
      add $s0,$s0,$s0 } $s0=4k
      add $s0,$s0,$a0
      lw  $t1,0($s0)
      lw  $t2,4($s0)
      sw  $t2,0($s0)
      sw  $t1,4($s0)
      lw  $s0,0($sp)
      addi $sp,$sp,4
      jr  $ra
```

Rispetto alla versione precedente, si passa da 8 a 12 istruzioni, di cui 6 accessi alla memoria (invece di 4, ovvero +50%).

```
Caller:
add $a0,$s1,$zero
add $a1,$s2,$zero
jal swap
```

Compilare una procedura “non foglia”

```
int square(int a){  
    return a*a;  
}
```

```
int poly(int x){  
    return square(x)+x+1;  
}
```

```
square:      mul    $v0,$a0,$a0  
             jr     $ra  
  
poly:       addi   $sp,$sp,-8  
             sw    $ra,4($sp)  
             sw    $a0,0($sp)  
             jal   square  
             lw    $a0,0($sp)  
             add   $v0,$v0,$a0  
             addi  $v0,$v0,1  
             lw    $ra,4($sp)  
             addi  $sp,$sp,8  
             jr    $ra
```