

Programmazione Assembly: procedure (2)

Convenzioni di uso dei registri
Utilizzo della memoria
Procedure innestate
Uso dello stack

Convenzioni assembly: nomi e usi dei registri

| Nome Simbolico | Numero | Uso |
|----------------|--------|--------------------------------------|
| \$zero | 0 | Costante 0 |
| \$at | 1 | Assembler temporary |
| \$v0-\$v1 | 2-3 | Functions and expressions evaluation |
| \$a0-\$a3 | 4-7 | Arguments |
| \$t0-\$t7 | 8-15 | Temporaries |
| \$s0-\$s7 | 16-23 | Saved Temporaries |
| \$t8-\$t9 | 24-25 | Temporaries |
| \$k0-\$k1 | 26-27 | Reserved for OS kernel |
| \$gp | 28 | Global pointer |
| \$sp | 29 | Stack pointer |
| \$fp | 30 | Frame pointer |
| \$ra | 31 | Return address |

- Appendice A Hennessy-Patterson Sez. A.6
- Usati da assembler, compilatore, sistema operativo
- Secondo specifiche convenzioni
- ...da trattare con cautela se si programma in assembly!!!

Registri temporanei “salvati” e “non salvati”

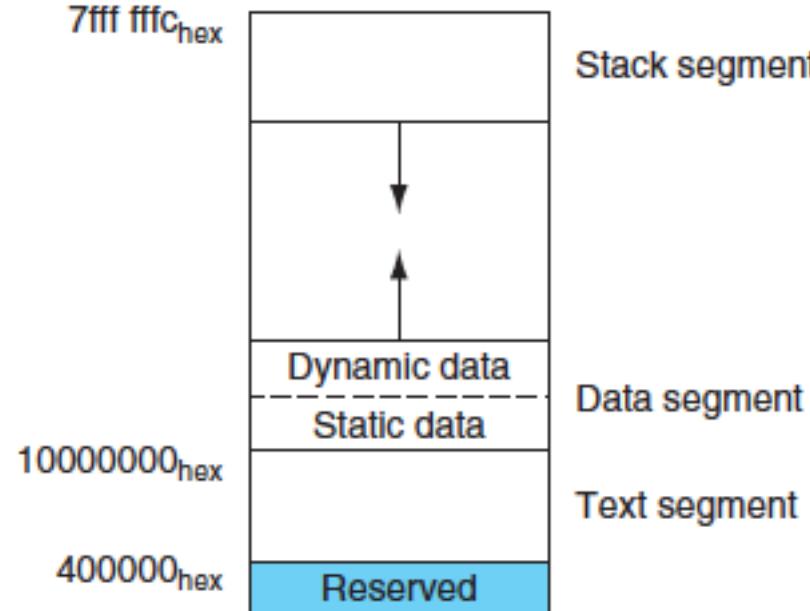
- **Se una procedura usa registri, cosa succede del contenuto lasciato nei registri dal chiamante?**
 - Convenzioni: registri \$s e \$t
- **CONVENZIONI su uso dei registri \$t e \$s**
- **I registri \$t (“temporary”) non sono salvati dalla procedura**
 - Il chiamante non si può aspettare di trovare immutati i contenuti dei registri \$t dopo una chiamata a procedura
 - I contenuti dei registri \$t devono essere salvati dal chiamante prima della chiamata a procedura
- **I registri \$s (“saved”) sono salvati dalla procedura**
 - Il chiamante ha il diritto di aspettarsi che i contenuti dei registri \$s siano immutati dopo una chiamata a procedura
 - Se la procedura usa i registri \$s deve salvarne il contenuto all'inizio e ripristinarlo prima del ritorno
- **Dove salvare il contenuto dei registri \$s?**
 - Uso dello stack

Procedure innestate

- **Procedure “foglia” e “non foglia”**
 - Una procedura foglia NON chiama altre procedure
 - Una procedura non foglia chiama altre procedure
- **Cosa succede se una procedura ne chiama un’altra?**
 - Si perde il contenuto di \$ra della prima chiamata??
 - Procedure recursive??
 - Bisogna che una procedura “non foglia” salvi il contenuto di \$ra e lo ripristini prima del ritorno
- **Dove salvare il contenuto dei registri \$s?**
 - Uso dello stack

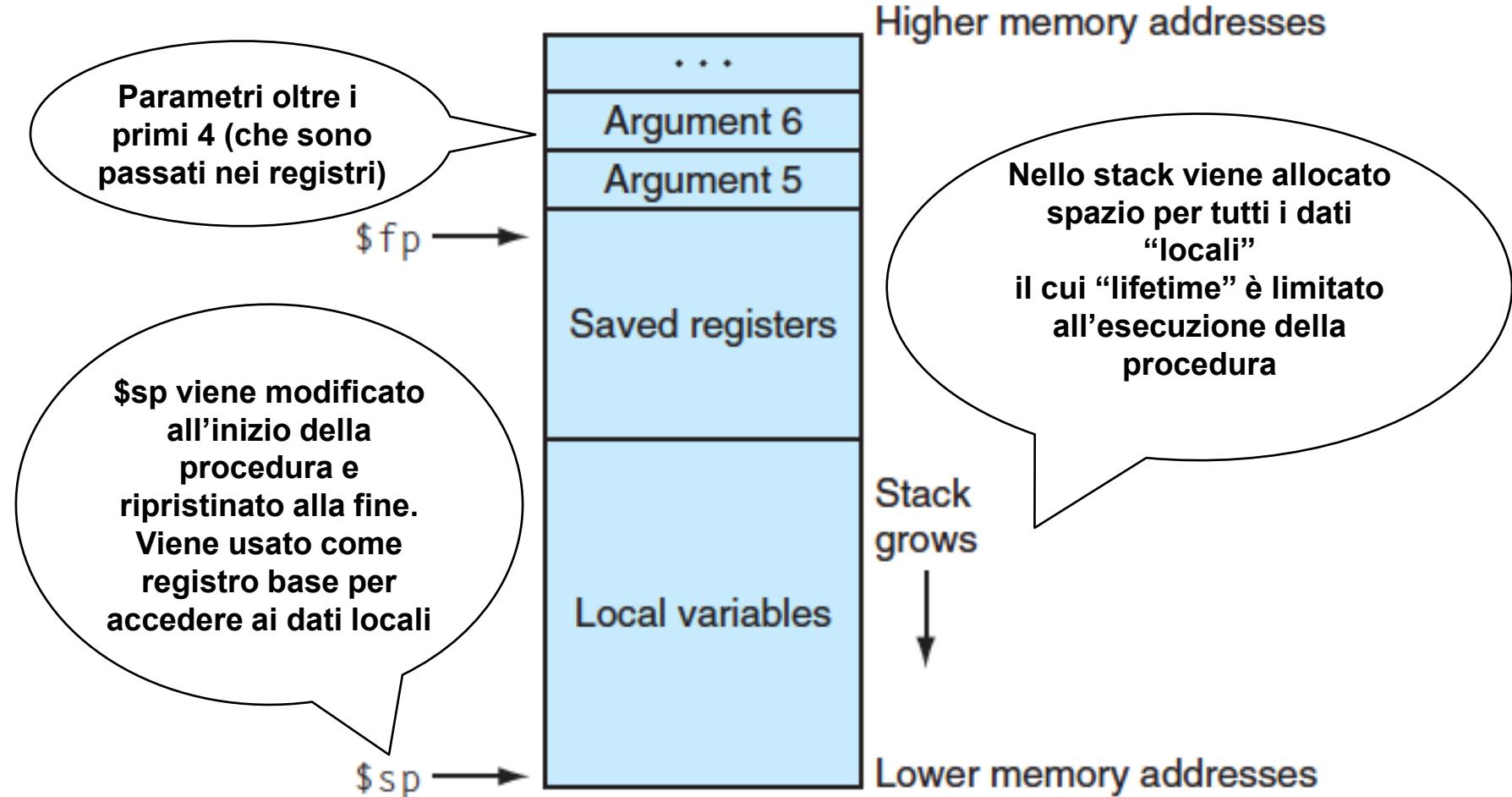
Convenzioni di uso della memoria

- Convenzioni standard utilizzate da compilatori, assemblatori, linker...e programmatori
- Appendice A Hennessy-Patterson sez. A5 Fig. A.5.1



Uso dello stack (complessivo)

- Appendice A Hennessy-Patterson sez. A5 Fig. A.5.1



Uso dello stack (solo salvataggio registri)

- **Cosa fa la procedura?**
- **“Allocà” spazio nello stack**
 - Decrementa \$sp per lasciare in stack lo spazio necessario al salvataggio (1 word per ciascun registro da salvare)
 - (ricordare che lo stack cresce “verso il basso”)
 - Salva \$ra
 - Salva eventuali altri registri usando \$sp come registro base
 -
 - Ripristina i registri
 - Incrementa \$sp per riportarlo alla situazione iniziale
 - Jr \$ra (ritorno dalla procedura)
- **Approfondimenti:**
 - Parametri passati in stack
 - “Procedure frame”: l’insieme dei dati locali (\$fp)
 - Come indirizzare variabili locali? (per fortuna ci pensa il compilatore...)
- **Per capire bene: procedure recursive**

\$sp e \$fp - osservazioni

- Frame di stack (oppure di chiamata a procedura) – un blocco di memoria associato alla procedura
- \$sp – punta alla prima parola del frame
- \$fp – punta all'ultima parola del frame
- Un frame di solito e' multiplo della parola doppia (8 byte)
- Esempio: un frame di 32 byte
- addi \$sp, \$sp. -32 # frame di stack di 32 byte
- addi \$fp, \$sp, 28 # imposta il frame pointer
- sw \$ra, 0(\$fp) # salva l'indirizzo di ritorno come primo # word nel frame sullo stack
- Appendice A – Sezione A.6

Procedura chiamante deve ...

- ... eseguire i seguenti passi prima di chiamare una procedura:
- Impostare gli argomenti da passare alla procedura in \$a0-\$a3; eventuali altri argomenti sono nella memoria o nello stack
- Salvare eventualmente i registri \$a0-\$a3 e \$t0-\$t9 in quanto la procedura chiamata puo' usare liberamente questi registri
- Chiamare la procedura tramite l'istruzione jal nome_procedura

Procedura chiamata deve ...

- ... eseguire i seguenti passi appena e' stata chiamata:
- Allocare il suo stack frame ($\$sp = \$sp - \text{dimensione frame procedura}$)
- Salvare i valori disponibili nei registri $\$s0-\$s7$, $\$fp$, $\$ra$ se intende usarle tali registri per la sua esecuzione; se per esempio la procedura non chiama un'altra procedura non e' necessario salvare il registro $\$ra$
- Settare il frame pointer (che indica l'indirizzo dell'ultima parola del frame): $\$fp = \$sp - \text{dimensione frame procedura} + 4$

Procedura chiamata deve ...

- ... eseguire i seguenti passi quando ha finito la sua esecuzione:
- Mettere il valore di ritorno nel registri \$v0, \$v1
- Ripristinare i valori dei registri salvati sullo stack (\$s0–\$s7, \$fp, \$ra)
- Liberare lo spazio sullo stack: \$sp = \$sp + dimensione frame procedura
- Eseguire l'istruzione jr \$ra

Esercizio

- Si chiede di scrivere un programma assembly che identifica il minimo dei valori di un array di numeri interi.
- Si chiede di scrivere un main che chiama una procedura: `min_array` che riceve come parametri in input l'indirizzo di un array di interi e la sua dimensione e ritorna il valore minimo tra gli elementi dell'array.
- La procedura `min_array` chiama una procedura: `min2numeri` che riceve come parametri in input due interi e ritorna il valore minimo tra i due numeri.

Soluzione – Procedura min2numeri

min2numeri:

```
# riceve in input 2 interi passati per valore in $a0 e $a1
slt $t0, $a0, $a1          # $t0 = 1 se $a0 < $a1, $t0 = 0 altrimenti
beq $t0, $0, then
move $v0, $a0
j fine_min2numeri
then:    move $v0, $a1
fine_min2numeri: jr $ra
```

Soluzione – Procedura min_array

min_array:

```

#salvare a0, a1, fp e ra sullo stack
#in un frame di 24 byte (6 word)
addi $sp, $sp, -24
sw $fp, 0($sp)
sw $ra, 4($sp)
sw $a0, 8($sp)
addi $fp, $sp, 20
sw $a1, 0($fp)
# fine del set di passi che la procedura
#deve fare prima di eseguire il suo compito
#consideriamo che l'array abbia più di un elemento
#altrimenti si deve considerare il caso con l'array vuoto
#e con l'array di 1 elemento
move $t0, $a0
move $t1, $a1
lw $a0, 0($t0)
lw $a1, 4($t0)
addi $t1, $t1, -2
addi $t0, $t0, 8
ciclo:    jal min2numeri
            addi $t1, $t1, -1
            bltz $t1, fine_array
            lw $a0, 0($t0)
            addi $t0, $t0, 4
            move $a1, $v0
            j ciclo

```

fine_array:

```

#ripristino registri
#salvati sullo stack
lw $ra, 4($sp)
lw $a0, 8($sp)
lw $a1, 0($fp)
lw $fp, 0($sp)
#libera lo stack
addi $sp, $sp, 24
jr $ra

```

Soluzione – main (I)

```
.data
    array:           .word -1, 10, 3, 57, -100, 7, 9, -10, 9, 0
    dim_array:      .word 10

.globl main
.text
main:   #anche il main è una procedura
        #bisogna salvare almeno lo stack pointer e il return address e i parametri in ingresso
        #sullo stack in un frame di 40 byte
        addi $sp, $sp, -40
        sw $fp, 0($sp)
        sw $ra, 4($sp)
        sw $a0, 8($sp)
        sw $a1, 12($sp)
        sw $a2, 16($sp)
        sw $a3, 20($sp)
        addi $fp, $sp, 36
        # fine del set di passi che la procedura deve fare prima di eseguire il suo compito
        la $a0, array
        la $t0, dim_array
        lw $a1, 0($t0)
        jal min_array
        #continua ...
```

Soluzione – main (II)

```
#continua ...
#scrivo il min sullo schermo
move $a0, $v0
li $v0, 1
syscall
```

```
#rispristino registri dallo stack
```

```
lw $ra, 4($sp)
lw $a0, 8($sp)
lw $a1, 12($sp)
lw $a2, 16($sp)
lw $a3, 20($sp)
lw $fp, 0($sp)
addi $sp, $sp, 40
```

```
jr $ra
```