





principale detta MAIN

Funzioni Generalità

□Una **funzione** (o sub routine) è una sequenza di istruzioni che esegue un compito definito e che viene usata *come se* fosse una unità di codice □È identificata da un nome, elabora degli argomenti e restituisce un risultato □È una astrazione presente in (quasi) tutti i linguaggi ad alto livello □II suo uso garantisce una maggiore leggibilità del codice

☐L'impiego di sub routine permette il riuso del codice

L'assembly fornisce solo le istruzioni e i registri che consentono di realizzare delle funzioni

L'intero programma assembly è visto come un insieme di sub routine in cui c'è una routine

Una funzione in assembler è più un insieme di convenzioni che una struttura sintattica predefinita



Funzioni

function calcola_media (x,y,z) Esempio Linguaggio alto livello

```
m=(x+y+z)/3;
                                                return m
                                                function calcola_mediano (x,y,z)
Read(a);
                                                for(i=0; i<MAXINT;i++){t[i]=0;}
Read(b);
                                                 t[x]=1;t[y]=1;t[z]=1;
                                                Int mediano=0; int m=0;
Read (c);
                                                for(i=0; i<MAXINT;i++)</pre>
media=calcola_media(a,b,c);
                                                              if (t[i]==1) mediano++;
if (mediano==2) m=i;
mediano=calcola_mediano(a,b,c);
massimo=calcola_massimo(a,b,c);
                                                return m
Print(media);
                                                function calcola_massimo(x,y,z)
Print(mediano);
                                                Int m:
Print(massimo);
                                                If (x>=y)&&(x>=z){m=x;}
                                                If (y>=x)&&(y>=z){m=y;}
                                                If (z>=x)&&(z>=y)\{m=z;\}
                                                return m:
```

int m:



Chiamata di una subroutine

☐ In MIPS/MARS per eseguire (invocare o chiamare) una sub routine si usa l'istruzione jal (jump and link)

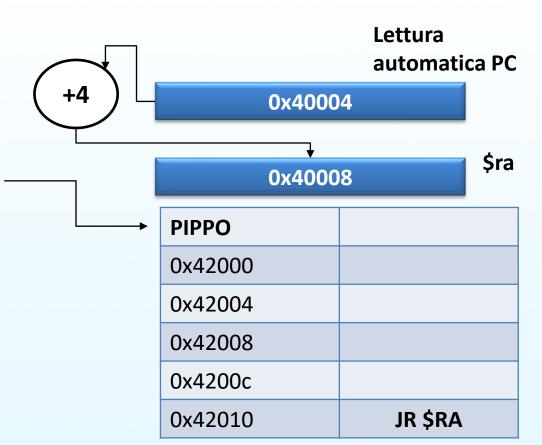
jal function-name

□II MIPS memorizza l'indirizzo dell'istruzione che *segue* jal nel registro \$ra e salta all'etichetta function-name

Il valore di \$ra è copiato al termine della fase di fetch dell'istruzione JAL



PROGRAMMA	
0x40000	
0x40004	JAL PIPPO
0x40008	
0x4000c	
0x40010	





Ritorno da una subroutine

☐Per tornare da una funzione si usa l'istruzione jr (jump to register)
jr \$ra

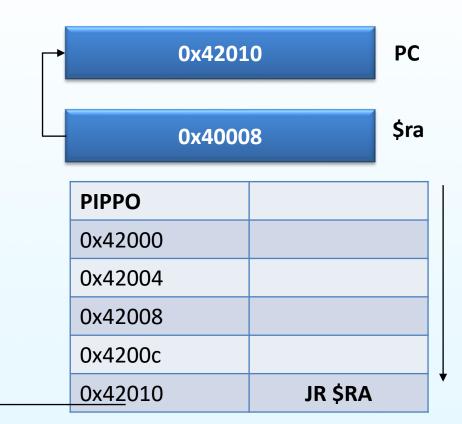
□Salta all'indirizzo contenuto nel registro \$ra

L'istruzione **jr** forza il program counter al valore contenuto nel registro che segue (che può anche non essere \$ra, ma bensì un qualsiasi registro che contenga l'indirizzo del valore di ritorno)



PROGRAMMA 0x40000 ... 0x40004 JAL PIPPO 0x40008 ... 0x4000c ... 0x40010 ...

Funzioni MARS





Argomenti funzione - parametri

□Gli **argomenti** di una sub routine sono convenzionalmente immessi nei registri preservanti **\$a0**, **\$a1**, **\$a2**, **\$a3**

□II **risultato** è riportato in un registro preservante: per convenzione si impiega **\$v0** (se i risultati sono due o c'è la necessita di scambiare il risultato di una funzione annidata una volta si usa anche **\$v1**)

□ La scelta dei registri preservanti è motivata dal fatto che l'istruzione JAL (jump and link) azzera i registri temporanei



Esempio

Calcolo del massimo di due numeri con una funzione

.text .globl main

main:

Iw \$a0,x Iw \$a1,y jal massimo_fra_due move \$a0,\$v0 Ii \$v0,1 syscall Ii \$v0,10 syscall massimo_fra_due:

move \$t0, \$a0

move \$t1, \$a1

move \$v0,\$t0

blt \$t1,\$t0, fine

move \$v0,\$t1

fine:

jr \$ra



Passaggio parametri

□Gli argomenti, nei linguaggi ad alto livello, possono essere passati per valore o per
riferimento
☐Nel passaggio per valore la routine elabora i valori contenuti nelle variabili passate come argomenti
Quando il passaggio dei parametri avviene per valore, alla funzione è in effetti passat
solo una copia dell'argomento. Grazie a questo meccanismo il valore della variabile nel programma chiamante non è modificato.
☐Nel passaggio per riferimento alla routine si passa l'indirizzo in memoria dove risiedono le
variabili (in questo caso le modifiche apportate all'interno delle routine sulle variabili
cambiano i valori al termine della chiamata di funzione)
In passaggio di parametri per riferimento (o reference), alla funzione è passato
l'indirizzo e non il valore dell'argomento. Questo approccio richiede meno memoria
rispetto alla chiamata per valore, e soprattutto consente di modificare il valore delle
variabili che sono ad un livello di visibilità (scope) esterno alla funzione o al metodo



Passaggio per valore

□ Nel **passaggio per valore** la routine elabora i valori contenuti nelle variabili passate come argomenti

```
int main(){
  int pippo=2; int pluto=3;
  int ris;
  ris=scambiaesomma(pippo,pluto);
  cout<<"Il valore di pippo ("<<pippo<<")
  dopo lo scambio è"<<pippo << "e la
  somma è"<<ris;
}</pre>
```

```
int scambiaesomma(int pippo,int pluto){
    int x;
    x=pippo;
    pippo=pluto;
    pluto=x;
    return (pippo+pluto;)
}
```

OUTPUT

Il valore di pippo (2) dopo lo scambio è 2 e la somma è 5



Passaggio per valore in MARS

□Nel **passaggio per valore** la routine elabora i valori contenuti nelle variabili passate come argomenti

lw \$a0,pippo lw \$a1, pluto jal **scambia_e_somma** move \$a0,\$v0 li \$v0,1 syscall scambia_e_somma:

move \$t1,\$a0

move \$t0,\$a1

add\$v0,\$t0,\$t1

jr \$ra

.data

pippo: .word 2

pluto: .word 5

OUTPUT

Il valore di pippo (2) dopo lo scambio è 2 e la somma è 5



Passaggio per riferimento

□Nel **passaggio per valore** la routine elabora i valori contenuti nelle variabili passate come argomenti

```
int main(){
  int pippo=2; int pluto=3;
int ris;
ris=scambiaesomma(&pippo,&pluto);
cout<<"Il valore di pippo ("<<pippo<<")
  dopo lo scambio è"<<pippo << "e la
  somma è"<<ris;
}</pre>
```

```
int scambiaesomma(int *pippo,int *pluto){
    int x;
    x=pippo;
    pippo=pluto;
    pluto=x;
    return (pippo+pluto;)
}
```

OUTPUT

Il valore di pippo (2) dopo lo scambio è 3 e la somma è 5



Passaggio per riferimento

□ Nel passaggio per valore la routine elabora i valori contenuti nelle variabili passate come

argomenti

la \$a0,pippo la \$a1, pluto #passaggio parametro per indirizzo jal scambia_e_somma

move \$a0,\$v0

li \$v0,1

syscall

scambia_e_somma:

lw \$t0,(\$a0) lw \$t1,(\$a1)

move \$t2,\$t0

move \$t0,\$t1

move \$t1,\$t2

sw \$t0,(\$a0) sw \$t1,(\$a1)

#salvataggio valori

add \$v0,\$t0,\$t1

jr \$ra

.data

pippo: .word 2 pluto: .word 5

OUTPUT

Il valore di pippo (2) dopo lo scambio è 3 e la somma è 5



Annidamento funzione problema

□Un annidamento di routine di profondità nota (o annidamento statico) si verifica, almeno, quando all'interno di una sub routine chiamata dal programma principale è richiesta una ulteriore chiamata a sub routine (cioè con profondità 1)



Annidamento funzione problema

□L'annidamento di funzione si può risolvere -quando è nota la profondità - utilizzando dei registri supplementari nei quali memorizzare i valori di \$ra. Ma questa è una soluzione limitante (perché non si possono sfruttare più di 9 registri preservanti: \$s0,...,\$s9)

MAIN:

lw \$a0,pippo lw \$a1, pluto jal **F1** move \$a0,\$v0 li \$v0,1 syscall

F1:

move \$s0,\$ra
lw \$t0,\$a0
lw \$t1, \$a1
div \$a0,\$t1,\$t0
rem \$a1,\$t1,\$t0
jal **F2**move \$ra,\$s0
jr \$ra

F2:

lw \$t0,\$a0 lw \$t1, \$a1 mul \$v0,\$t0,\$t1 jr \$ra



Limiti e soluzione

□Come si gestisce un numero di argomenti immessi o in uscita dalla sub routine se sono molti (es.: più di 4) nel caso del **passaggio per parametri**?

□Come si gestisce un annidamento di routine di profondità nota (o annidamento statico), che si verifica, almeno, quando all'interno di una sub routine chiamata dal programma principale è richiesta una ulteriore chiamata a sub routine (cioè con profondità 1)

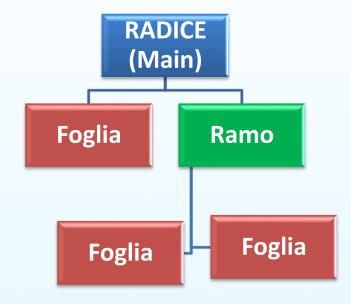
ACTIVATION FRAME





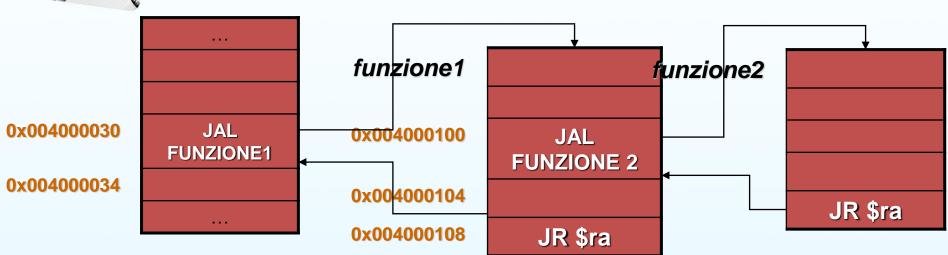
Nomenclatura

- ☐ Una funzione può essere classificata:
 - ☐ Foglia: Se non chiama alcuna altra funzione al suo interno
 - ☐ *Ramo:* Se è sia chiamante che chiamata
- □ La funzione principale, quella primordiale (main) è detta *radice*
- ☐ Un annidamento di funzioni prevede che ci sia almeno una sub routine ramo





Nomenclatura



- 1. Il solo registro \$ra non è sufficiente se la funzione chiamata è a sua volta una funzione chiamante (*vedi figura*)
- 2. Si deve gestire in maniera adeguata il passaggio degli argomenti tra subroutine
- 3. Si devono monitorare le variabili temporanee necessario al calcolo



Generalità

□ La chiamata ad un sub-routine può richiedere uno spazio di memoria per il salvataggio temporaneo degli argomenti di ingresso e quelli di uscita nonché dell'indirizzo di ritorno

☐ Per questo motivo si ricorrere allo **spazio di memoria di attivazione** durante la chiamata di una sub-routine (**activation frame**)



Activation frame MARS Utilità

☐ L'activation frame è utile per: □ Salvare il valore dell'indirizzo di ritorno nel caso di annidamento ☐ Memorizzare i valori passati alla funzione come argomenti di ingresso ☐ Salvare registri i cui valori possono essere modificati da una funzione, ma che la routine chiamante si aspetta che siano preservati ☐ Fornire spazio nel caso debba usare i registri per elaborare molti dati



Esempio

```
Main ()
{
int x,y,z;
x=255;
y=65000;
z= massimo_fra_quadrati(x,y);
stampa (z)
}
```

```
massimo_fra_quadrati(int a, int b)
{
int x,y,c;
  x=a*a;
  y=b*b;
  c=massimo(x,y);
  return c;
}
```

```
massimo(int c, int d)
{
int m;
m=c;
If (d>c){m=d;}
return m;
}
```



Esempio

lw \$t0,valore1 lw \$t1,valore2 move \$a0,\$t0, move \$a1,\$t1 jal MAX_QUAD sw \$v0,z

.data

valore1: .word 2312 valore2:.word 1105

MainActFrame: .space 4 # spazio per \$ra

MAX QUAD:

sw \$ra, MainActFrame
mul\$t0,\$a0,\$a0
mul\$t1,\$a1,\$a1
move \$a0,\$t0
move \$a1,\$t1
jal MAX
lw \$ra,MainActFrame
move \$v0,\$v1
jr \$ra

MAX:

move \$t0,\$a0 move \$t1,\$a1 move \$t2,\$t0 blt \$t1,\$t0, fine move \$t2,\$t1

fine:

move \$v1,\$t2 Jr \$ra



Impiego

■L'activation frame per gestire il ritorno da subroutine deve essere definito per la radice e ogni funzione ramo mentre deve essere usato in ogni subroutine ramo (escluso la radice); ricordandosi che l'uso avviene nella subroutine successiva



Esempio di impiego

```
Main ()
{
Read(x);
Read(y);
z= Batman(x,y);
Print (z)
}
```

```
Batman (int a, int b)
{
  a=a+1; b=b+2;
  c=Robin(a,b);
  return c;
}
```

```
Robin (int c, int d)
{
f=c*2;g=d*5;
z=Joker (f,c);
return z
}
```

```
Joker (int c, int d) {
return c*d;
}
```



Esempio di impiego

Batman:

sw \$ra, MainActFrame add \$a0,\$a0,1 add \$a1,\$a1,2 jal Robin move \$v0,\$v1 lw \$ra, MainActFrame jr \$ra

Robin:

sw \$ra, BatmanFrame mul \$a0,\$a0,2 mul \$a1,\$a1,5 jal Joker move \$v0,\$v1 lw \$ra, BatmanFrame jr \$ra

.data

MainActFrame: .space 4 # spazio per \$ra

BatmanFrame: .space 4 # spazio per \$ra

Joker: mul \$v1,\$a0,\$a1 jr \$ra



Impiego

L'activation frame per il trasferimento dei dati deve essere definito nella subroutine ramo e utilizzata in quella foglia



Esempio di impiego con più 4 argomenti

```
Main ()
{
    leggi x;
    leggi y;
    z= superman(x,y);
}

c=
d=
```

```
Superman (int a, int b)
{
  a=a+1;
  b=b+2;
  c=a*3
  d=b*4
  c=Supergirl(a,b,c,d);
  return c;
}
```

```
Supergirl (int a, int b int c, int d)
{
e=c*2;f=d*5;
z=Luthor (a,b,c,d,e,f);
return z
}
```

```
Luthor(int a, int b,int c, int d,int e, int f)
{
  int temp8= a*b*c;
  int temp9=d*e*f;
  return temp8/temp9;
}
```



Iw \$t0,x Iw \$t1,y move \$a0,\$t0, move \$a1,\$t1 jal Superman sw \$v0,z

Superman:

sw \$ra, MainActFrame add \$a0,\$a0,1 add \$a1,\$a1,2 mul \$a2,\$a0,3 mul \$a3,\$a1,4 jal Supergirl move \$v0,\$v0 lw \$ra, MainActFrame jr \$ra

Activation frame MARS

Esempio di impiego con più 4 argomenti

.data

MainActFrame: .space 4 # spazio per \$ra SupermanFrame: .space 4 # spazio per \$ra

LuthorFrame: . space 8

Supergirl:

sw \$ra, SupermanFrame
mul \$t0,\$a2,2
mul \$t1,\$a3,5
sw \$t0, LuthorFrame
sw \$t1, LuthorFrame+4
jal Luthor
move \$v0,\$v1
lw \$ra, SupermanFrame
jr \$ra

Luthor:

Iw \$t0, LuthorFrame
Iw \$t1, LuthorFrame+4
mul \$a0,\$a0,\$a1
mul \$t9,\$a0,\$a2
mul \$t0,\$a3,\$t0
mul \$t8,\$t1,\$t0
div \$v1,\$t9,\$t8
jr \$ra



Iw \$t0,x Iw \$t1,y move \$a0,\$t0, move \$a1,\$t1 jal Superman sw \$v0,z

Activation frame MARS

Esempio di impiego con più 4 argomenti (variante)

.data

MainActFrame: .space 4 # spazio per \$ra SupermanFrame: .space 4 # spazio per \$ra LuthorFrame: . space 8

Superman:

sw \$ra, MainActFrame add \$a0,\$a0,1 add \$a1,\$a1,2 mul \$a2,\$a0,3 mul \$a3,\$a1,4 jal Supergirl move \$v0,\$v0 lw \$ra, MainActFrame jr \$ra

Supergirl:

sw \$ra, SupermanFrame
mul \$t0,\$a2,2
mul \$t1,\$a3,5
la \$s0, LuthorFrame
sw \$t0, 0(\$s0)
sw \$t1, 4(\$s0)
jal Luthor
move \$v0,\$v1
lw \$ra, SupermanFrame
jr \$ra

Luthor:

la \$s0, LuthorFrame
lw \$t0, (\$s0)
lw \$t1, 4(\$s0)
mul \$a0,\$a0,\$a1
mul \$t9,\$a0,\$a2
mul \$t0,\$a3,\$t0
mul \$t8,\$t1,\$t0
div \$v1,\$t9,\$t8
jr \$ra



□Cosa accade quando c'è un **annidamento dinamico** (cioè ripetuto più volte in relazione ad un numero di volte variabile in accordo a dei parametri immessi in ingresso)?

Calcolo del fattoriale in modalità ricorsiva

$$f(n) = \begin{cases} n \cdot f(n-1) se n > 0 \\ 1 se n = 0 \end{cases}$$



limite

Calcolo del fattoriale in modalità ricorsiva

$$f(n) = \begin{cases} n \cdot f(n-1) \operatorname{se} n > 0 \\ 1 & \operatorname{se} n = 0 \end{cases}$$

```
#include <stdio.h>
int main(void)
{
    int n; printf("Inserire un intero > 0 : ");
    scanf("%d", &n);
    printf("Il fattoriale e' %d\n", fattoriale(n));
    return 0;
}
```

```
int fattoriale(int n)
      {
        if (n == 0) return 1;
        else return n*fattoriale(n-1);
}
```



$f(n) = \begin{cases} n \cdot f(n-1) \operatorname{se} n > 0 \\ 1 & \operatorname{se} n = 0 \end{cases}$

lw \$t0,x

move \$a0,\$t0 ial fact

.data

me: .space 8

Activation frame MARS

limite

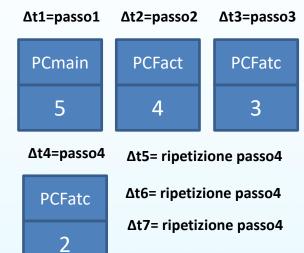
ble \$a0,1,base la \$t9, factFrame sw \$ra,(\$t9) sw \$a0,4(\$t9) subu \$a0,\$a0,1 ial fact la \$t9, factFrame lw \$t0, 4(\$t9) mul \$v0,\$v0,\$t0 j end li \$v0,1

end:

base:

fact:

la \$t9, factFrame lw \$ra,(\$t9) jr \$ra





limite e soluzione

- ☐ Un singolo frame per funzione non è sufficiente nel caso di sub routine con annidamento dinamico (anche note come funzioni ricorsive)
- ☐ Da qui il nome: "frame di attivazione" perché è necessario un frame per ogni attivazione (chiamata) di funzione
- ☐Come si può allocare del nuovo spazio in memoria ogni volta che chiamo una funzione?

STACK

