

# Aula 4

**2.4** [5] <§§2.2, 2.3> For the MIPS assembly instructions below, what is the corresponding C statement? Assume that the variables *f*, *g*, *h*, *i*, and *j* are assigned to registers *\$s0*, *\$s1*, *\$s2*, *\$s3*, and *\$s4*, respectively. Assume that the base address of the arrays *A* and *B* are in registers *\$s6* and *\$s7*, respectively.

```
sll    $t0, $s0, 2      # $t0 = f * 4
add    $t0, $s6, $t0    # $t0 = &A[f]
sll    $t1, $s1, 2      # $t1 = g * 4
add    $t1, $s7, $t1    # $t1 = &B[g]
lw     $s0, 0($t0)      # f = A[f]
addi   $t2, $t0, 4
lw     $t0, 0($t2)
add    $t0, $t0, $s0
sw     $t0, 0($t1)
```

Resposta:

$B[g] = A[f + 1] + A[f];$   
 $f = A[f];$

Considere as variáveis  $f$ ,  $g$ ,  $h$ ,  $i$ , and  $j$  associadas aos registradores  $\$s0$ ,  $\$s1$ ,  $\$s2$ ,  $\$s3$ , and  $\$s4$ , respectivamente.

Considere que os vetores  $A$  e  $B$  estão nos registradores  $\$s6$  e  $\$s7$ , respectivamente.

Converta para MIPS

$f = g + A[B[4]-B[3]];$

```
lw $t0, 16($s7)    // $t0 = B[4]
lw $t1, 12($s7)    // $t1 = B[3]
sub $t0, $t0, $t1   // $t0 = B[4] - B[3]
sll $t0, $t0, 2     // $t0 = $t0 * 4
add $t0, $t0, $s6   // $t0 = &A[B[4] - B[3]]
lw $t1, 0($t0)      // $t1 = A[B[4] - B[3]]
add $s0, $s1, $t1   // f = g + A[B[4] - B[3]]
```

MARS

# Funções

# Chamada de funções

- Funções são usadas para organizar o código, permitindo estruturá-lo e reutilizar determinados trechos
- O programador pode concentrar em uma parte da tarefa de cada vez, organizando apenas os parâmetros das funções

# Chamada de funções

1. Os parâmetros são colocados num local onde a função possa acessá-los
2. O controle da execução é transferido para a função
3. Os recursos de memória são alocados para a função
4. O bloco de código é executado
5. O valor de resultado é colocado num local onde quem chamou a função possa buscá-lo
6. Retorna a execução ao ponto exato onde a função parou sua execução



# Chamada de funções

- Convenção do uso de registradores na chamada de funções
  - \$a0 - \$a3: quatro registradores para argumentos das funções
  - \$v0- \$v1: registradores para retorno de valores
  - \$ra: registrador q. salva o local de retorno da função

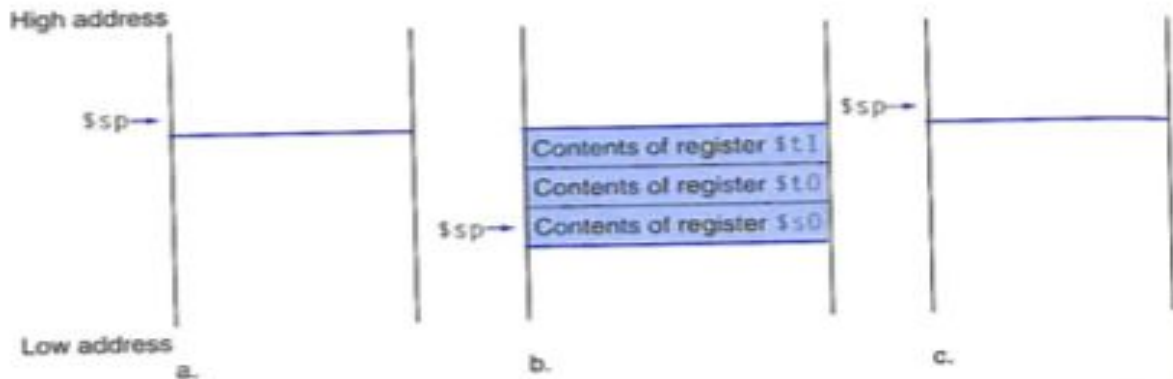
# Chamada de funções

- Instruções
  - Jal → jump and link: efetua o salto incondicional para o endereço indicado, salvando a origem no registrador \$ra
  - Jr → jump register: efetua um salto incondicional para o endereço dentro do registrador. No caso das funções, seria chamado para o registrador \$ra, jr \$ra

# Chamada de funções

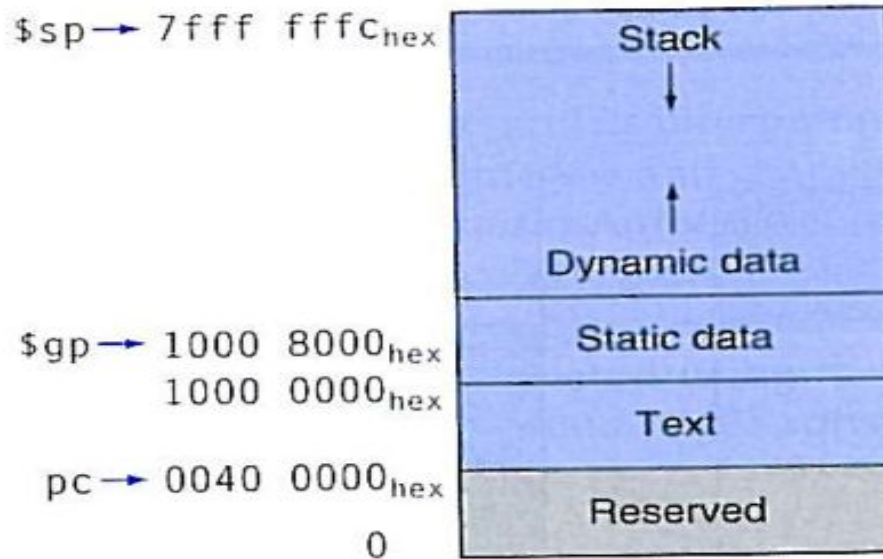
- Caso seja necessário chamar funções com mais parametros, o compilador irá alocar uma região da memória para eles, a pilha (stack)

- A pilha cresce para baixo, ou seja, o endereço de \$sp diminui quando a pilha cresce.

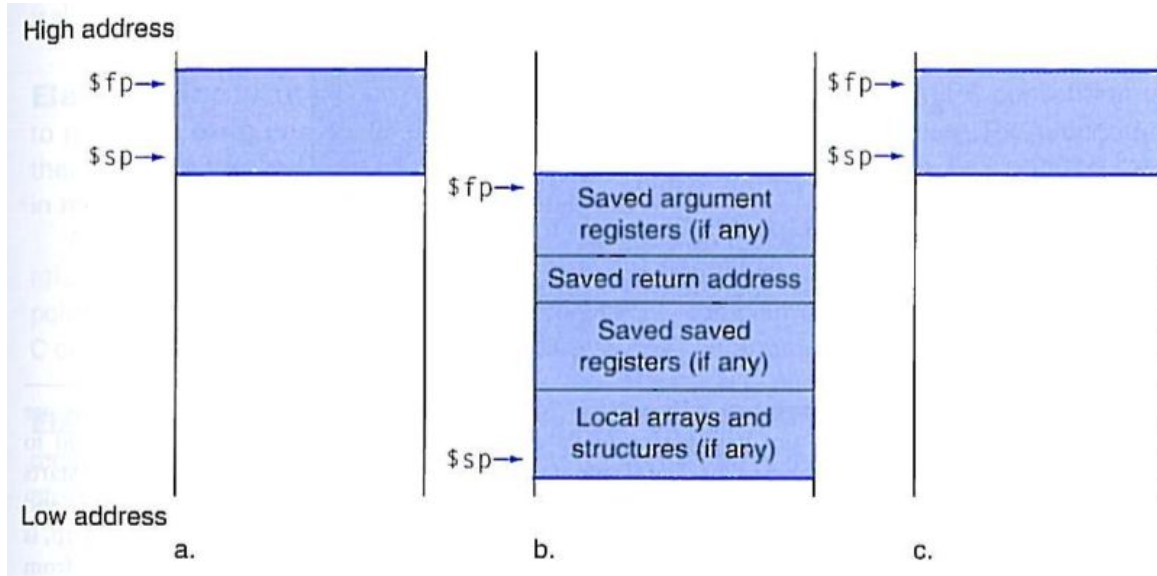


# Chamada de funções

- Organização da memória



# Chamada de funções



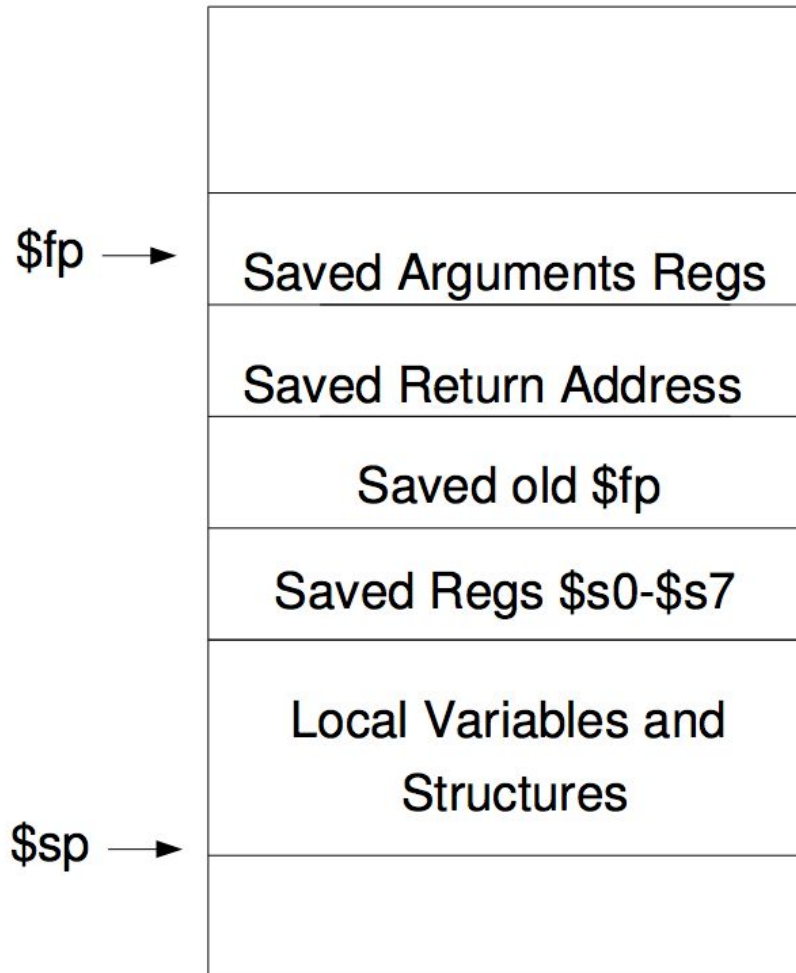
# Chamada de funções

- Colocar um item na pilha:
  - Aloca espaço para o topo. Ex, três itens serão colocados: `addi $sp, $sp, 12`
  - Cada um dos itens se encontra dentro de um registrador e serão colocados um a um:

`sw $s0, 8($sp)`

`sw $s1, 4($sp)`

`sw $s2, 0($sp)`



```
void func_a(void) {  
    int a = 10;  
    int b = 20;  
    return;  
}
```

```
.globl func_a  
func_a:  
sub $sp, $sp, 12  
sw $ra, 8($sp)  
li $t8, 10  
sw $t8, 4($sp)  
li $t8, 20  
sw $t8, 0($sp)  
lw $ra, 8($sp)  
addi $sp, $sp, 12  
jr $ra
```



```
void func_a(void) {
```

```
    int a = 10;
```

```
    int b = 20;
```

```
    return;
```

```
}
```

```
.globl func_a
```

```
func_a:
```

```
sub $sp, $sp, 12
```

```
sw $ra, 8($sp)
```

```
li $t8, 10
```

```
sw $t8, 4($sp)
```

```
li $t8, 20
```

```
sw $t8, 0($sp)
```

```
lw $ra, 8($sp)
```

```
addi $sp, $sp, 12
```

```
jr $ra
```

```
void func_a(void) {
```

```
    int a = 10;
```

```
    int b = 20;
```

```
    return;
```

```
}
```

```
.globl func_a
```

```
func_a:
```

```
sub $sp, $sp, 12
```

```
sw $ra, 8($sp)
```

```
li $t8, 10
```

```
sw $t8, 4($sp)
```

```
li $t8, 20
```

```
sw $t8, 0($sp)
```

```
lw $ra, 8($sp)
```

```
addi $sp, $sp, 12
```

```
jr $ra
```

```
void func_a(void) {  
    int a = 10;  
    int b = 20;  
    return;  
}
```

```
.globl func_a  
func_a:  
sub $sp, $sp, 12  
sw $ra, 8($sp)  
li $t8, 10  
sw $t8, 4($sp)  
li $t8, 20  
sw $t8, 0($sp)  
lw $ra, 8($sp)  
addi $sp, $sp, 12  
jr $ra
```

```
int leaf_example (int g, int h, int i, int j)
{
    int f;

    f = (g + h) - (i + j);
    return f;
}
```

- Aloca espaço na pilha para salvar os registradores que serão alterados

```
addi $sp, $sp, -12    # adjust stack to make room for 3 items
sw   $t1, 8($sp)      # save register $t1 for use afterwards
sw   $t0, 4($sp)      # save register $t0 for use afterwards
sw   $s0, 0($sp)      # save register $s0 for use afterwards
```

- Efetua a soma

```
add $t0,$a0,$a1 # register $t0 contains g + h
add $t1,$a2,$a3 # register $t1 contains i + j
sub $s0,$t0,$t1 # f = $t0 - $t1, which is (g + h)-(i + j)
```

```
add $v0,$s0,$zero # returns f ($v0 = $s0 + 0)
```

~ Salva o resultado no registrador de retorno

- Restaura os registradores com valores anteriores

```
lw  $s0, 0($sp) # restore register $s0 for caller
lw  $t0, 4($sp) # restore register $t0 for caller
lw  $t1, 8($sp) # restore register $t1 for caller
addi $sp,$sp,12 # adjust stack to delete 3 items
```

```
jr  $ra      # jump back to calling routine
```

- Retorna

# Chamada de funções

- Exemplo:

- `int soma(int a, int b)`  
`{ return a+b; }`

Em MIPS:

Soma:

`addi $sp,$sp,8#armazena espaço para dois itens`

`add $v0,$a0,$a1 # registradores $a0 e $a1 contém os parametros a,b`

`Jr $ra`



# Chamada de funções

```
a=0;  
b=1;  
c=soma(a,b);
```

```
-----  
add $a0,$zero,$zero  
addi $a1,$zero,1  
jal soma  
lw $v0,c
```

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

### Procedure body

```
swap:  sll    $t1, $a1, 2           # reg $t1 = k * 4
        add    $t1, $a0, $t1       # reg $t1 = v + (k * 4)
                                           # reg $t1 has the address of v[k]
        lw     $t0, 0($t1)         # reg $t0 (temp) = v[k]
        lw     $t2, 4($t1)         # reg $t2 = v[k + 1]
                                           # refers to next element of v
        sw     $t2, 0($t1)         # v[k] = reg $t2
        sw     $t0, 4($t1)         # v[k+1] = reg $t0 (temp)
```

### Procedure return

```
jr     $ra                          # return to calling routine
```

```
void sort (int v[], int n)
{
    int i, j;
    for (i = 0; i < n; i += 1) {
        for (j = i - 1; j >= 0 && v[j] > v[j + 1]; j = j - 1) {
            swap(v, j, j + 1);
        }
    }
}
```

### Saving registers

```
sort:  addi    $sp,$sp, -20      # make room on stack for 5 registers
        sw     $ra, 16($sp) # save $ra on stack
        sw     $s3, 12($sp)    # save $s3 on stack
        sw     $s2, 8($sp) # save $s2 on stack
        sw     $s1, 4($sp) # save $s1 on stack
        sw     $s0, 0($sp) # save $s0 on stack
```

---

## Procedure body

Move parameters		move	\$s2, \$a0 # copy parameter \$a0 into \$s2 (save \$a0)
		move	\$s3, \$a1 # copy parameter \$a1 into \$s3 (save \$a1)
Outer loop		move	\$s0, \$zero # i = 0
	for1tst:	slt	\$t0, \$s0, \$s3 # reg \$t0 = 0 if \$s0 ≤ \$s3 (i ≤ n)
		beq	\$t0, \$zero, exit1 # go to exit1 if \$s0 ≤ \$s3 (i ≤ n)
Inner loop		addi	\$s1, \$s0, -1 # j = i - 1
	for2tst:	slti	\$t0, \$s1, 0 # reg \$t0 = 1 if \$s1 < 0 (j < 0)
		bne	\$t0, \$zero, exit2 # go to exit2 if \$s1 < 0 (j < 0)
		sll	\$t1, \$s1, 2 # reg \$t1 = j * 4
		add	\$t2, \$s2, \$t1 # reg \$t2 = v + (j * 4)
		lw	\$t3, 0(\$t2) # reg \$t3 = v[j]
		lw	\$t4, 4(\$t2) # reg \$t4 = v[j + 1]
		slt	\$t0, \$t4, \$t3 # reg \$t0 = 0 if \$t4 ≤ \$t3
		beq	\$t0, \$zero, exit2 # go to exit2 if \$t4 ≤ \$t3
Pass parameters and call		move	\$a0, \$s2 # 1st parameter of swap is v (old \$a0)
		move	\$a1, \$s1 # 2nd parameter of swap is j
		jal	swap # swap code shown in Figure 2.25
Inner loop		addi	\$s1, \$s1, -1 # j -- 1
	j	for2tst	# jump to test of inner loop
Outer loop	exit2:	addi	\$s0, \$s0, 1 # i += 1
	j	for1tst	# jump to test of outer loop

### Restoring registers

exit1:	lw	\$s0, 0(\$sp)	# restore \$s0 from stack
	lw	\$s1, 4(\$sp)	# restore \$s1 from stack
	lw	\$s2, 8(\$sp)	# restore \$s2 from stack
	lw	\$s3, 12(\$sp)	# restore \$s3 from stack
	lw	\$ra, 16(\$sp)	# restore \$ra from stack
	addi	\$sp, \$sp, 20	# restore stack pointer

### Procedure return

	jr	\$ra	# return to calling routine
--	----	------	-----------------------------

# Funções Recursivas

```
int fact (int n)
{
    if (n < 1) return (1);
    else return (n * fact(n - 1));
}
```



# Funções Recursivas

- Na recursividade, os parâmetros devem ser salvos na pilha, para permitir restaurar o

```
fact:
(      addi    $sp, $sp, -8  # adjust stack for 2 items
      sw      $ra, 4($sp)   # save the return address
      sw      $a0, 0($sp)   # save the argument n
```

# Funções Recursivas

- Verifica a condição de para da recursividade

```
slti    $t0,$a0,1      # test for n < 1  
beq     $t0,$zero,L1   # if n >= 1, go to L1
```

# Funções Recursivas

- Sai da função recursiva

```
addi    $v0,$zero,1  # return 1
addi    $sp,$sp,8     # pop 2 items off stack
jr      $ra           # return to caller
```

# Funções Recursivas

- Modifica o parâmetro para  $n-1$  e chama a função novamente

```
L1: addi $a0,$a0,-1    # n >= 1: argument gets (n - 1)
    jal  fact          # call fact with (n - 1)
```

- ```
lw    $a0, 0($sp)      # return from jal: restore argument n
lw    $ra, 4($sp)      # restore the return address
addi  $sp, $sp, 8      # adjust stack pointer to pop 2 items
```

```
mul  $v0,$a0,$v0  # return n * fact (n - 1)
```

```
jr   $ra          # return to the caller
```

# Funções

- Nem toda função recursiva precisa ser implementada recursivamente em MIPS

```
int sum (int n, int acc) {  
    if (n > 0)  
        return sum(n - 1, acc + n);  
    else  
        return acc;  
}
```

# Funções

```
sum: slti$a0,1          # test if n <= 0
     beq$a0, $zero, sum_exit # go to sum_exit if n <= 0
     add$a1, $a1, $a0      # add n to acc
     addi$a0, $a0, -1      # subtract 1 from n
     j sum                 # go to sum
sum_exit:
     add$v0, $a1, $zero    # return value acc
     jr $ra               # return to caller
```

# Faça em MIPS

|           |                                                                                                                                                                                             |
|-----------|---------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------------|
| <b>a.</b> | <pre>int compare(int a, int b) {<br/>    if (sub(a, b) &gt;= 0)<br/>        return 1;<br/>    else<br/>        return 0;<br/>}<br/>int sub (int a, int b) {<br/>    return a-b;<br/>}</pre> |
| <b>b.</b> | <pre>int fib_iter(int a, int b, int n){<br/>    if(n == 0)<br/>        return b;<br/>    else<br/>        return fib_iter(a+b, a, n-1);<br/>}</pre>                                         |



```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <stdlib.h>
```

```
int Vetor[10];
int indice, soma = 0, med =0;
int main() {
    soma(Vetor);
    media();
    return 0;
}
```

```
void soma(int Vetor[]){
    for(indice=0; indice<10; indice++) {
        soma = Vetor[indice] + soma;
    }
    printf("\nSoma: %d", soma);
}
```

```
void media(){
    med = soma / 10;
    printf("\nMedia: %d", med);
}
```

main:

# configurações do programa principal

subu \$sp, \$sp, 32 # cria um frame de pilha com 32 bytes

sw \$ra, 20(\$sp) # salva o registrador \$ra

sw \$fp, 16(\$sp) # salva o registrador \$fp

addiu \$sp, \$sp, 28 # alinhamento de memória

la \$a0, vetor # carrega o vetor  
jal soma # chama o procedimento soma

# Move o conteúdo do registrador de retorno (\$v0) para o registrador  
# (\$a1), liberando-o para ser usado novamente  
move \$a1, \$v0

# chama o procedimento media  
jal media

move \$a1, \$v0 # libera \$v0

.text

```
# imprimindo a string  
li $v0, 4  
la $a0, $LS  
syscall
```

```
# imprimindo o inteiro  
li $v0, 1  
move $a0, $s1  
syscall
```

```
# imprimindo a string  
li $v0, 4  
la $a0, $LM  
syscall
```

```
# imprimindo o inteiro  
li $v0, 1  
move $a0, $s2  
syscall
```

```
# configurações do programa principal
lw $ra, 20($sp)    # restaura valor de $ra
lw $fp, 16($sp)    # restaura valor de $fp
addiu $sp, $sp, 32 # remove o frame de pilha
j fim             # encerra o programa
```

# Exercicio

- Faca a funcao Soma e funcao Media do exemplo anterior