

“O tutorial do *Hello World* em Java tem 17 páginas. Ainda estou na parte de criar a Interface pro Facade...”

Chamadas de Função

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida



Funções

- O que é uma função?

Funções

- **O que é uma função?**
 - Um trecho contendo instruções, que recebe alguns parâmetros, e pode ou não retornar uma resposta ao “chamador”

Funções

- **O que é uma função?**
 - Segundo Patterson e Henessy (2017)
 - Uma função é um espião que sai com um plano secreto
 - Adquire recursos, realiza a tarefa, cobre seus rastros e retorna ao ponto de origem com o resultado solicitado
 - Nada mais é perturbado depois da “missão” terminar
 - Um espião opera apenas com o que ele precisa saber
 - Não sabe nada sobre quem o chamou

Funções

- Como podemos imaginar uma função com as instruções do MIPS?

Funções

- Como podemos imaginar uma função com as instruções do MIPS?
 - Podemos imaginar como um grupo de instruções que realiza uma tarefa
 - Saltamos para esse grupo
 - No final, temos que elaborar alguma forma para inserir no contador de programa o endereço da instrução posterior à instrução que saltou para a função
 - Retornar ao “chamador”

Exemplo

- Vamos criar uma função que faz o seguinte (exemplo de Patterson e Henessy; 2017):

```
int leaf_example(int g, int h, int i, int j){  
    int f;  
    f = (g+h) - (i+j);  
    return f;  
}
```

Etapas para chamar a função

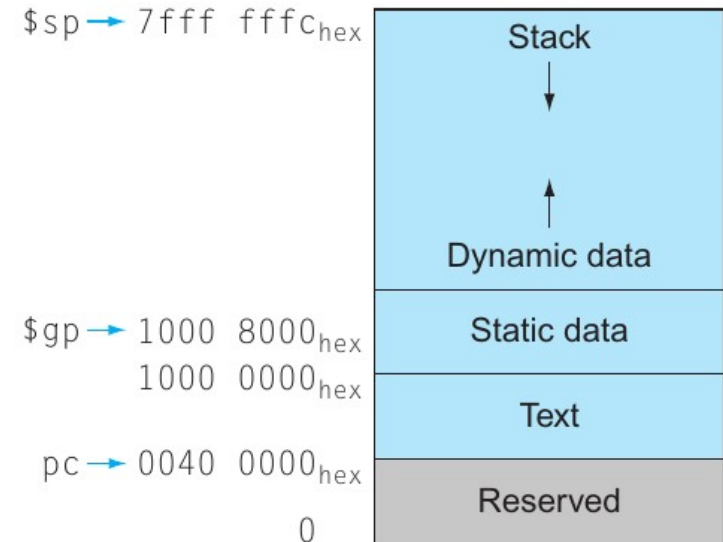
1. Colocar os parâmetros em algum lugar que a função possa acessar.
 - Onde?

Etapas para chamar a função

1. Colocar os parâmetros em algum lugar que a função possa acessar.
 - No MIPS, temos os registradores de argumento \$a0, \$a1, \$a2 e \$a3
 - E se precisarmos de mais argumentos?

Etapas para chamar a função

1. Colocar os parâmetros em algum lugar que a função possa acessar.
 - No MIPS, temos os registradores de argumento \$a0, \$a1, \$a2 e \$a3
 - E se precisarmos de mais argumentos?
 - Salvamos na pilha (memória)



Etapas para chamar a função

1. Colocar os parâmetros em algum lugar que a função possa acessar.
 - No MIPS, temos os registradores de argumento \$a0, \$a1, \$a2 e \$a3
 - E se precisarmos de mais argumentos?
 - Salvamos na pilha (memória)
- **Arquiteturas diferentes possuem formas diferentes para se passar os parâmetros**
 - Em x86-64
 - No modo 64 bits, os primeiros 6 parâmetros vão em rdi, rsi, rdx, rcx, r8, e r9.
 - Pode diferir ainda se programamos para Windows ou UNIX Like
 - Demais parâmetros na pilha
 - No modo 32 bits, todos parâmetros são passados via pilha
 - PIC 16F6x
 - Passamos via registrador W, pilha ou endereços fixos na memória

Etapas para chamar a função

1. Colocar os parâmetros em algum lugar que a função possa acessar.
 - No MIPS, temos os registradores de argumento \$a0, \$a1, \$a2 e \$a3
 - No exemplo, vamos considerar que precisamos chamar nossa função passando os seguintes argumentos: g=1,h=2,i=3,j=4

```
int leaf_example(int g, int h, int i, int j){  
    int f;  
    f = (g+h) - (i+j);  
    return f;  
}
```

```
.text  
.globl main  
main:  
    ori $a0, $zero, 1 #argumento g  
    ori $a1, $zero, 2 #argumento h  
    ori $a2, $zero, 3 #argumento i  
    ori $a3, $zero, 4 #argumento j  
  
end:  
    li $v0, 10  
    syscall  
  
leaf_example:  
    #vamos escrever nossa função aqui
```

Etapas para chamar a função

2. Transferir o controle para a função

- Como?

```
.text
    .globl main
main:
    ori $a0, $zero, 1    #argumento g
    ori $a1, $zero, 2    #argumento h
    ori $a2, $zero, 3    #argumento i
    ori $a3, $zero, 4    #argumento j

end:
    li $v0, 10
    syscall

leaf_example:
    #vamos escrever nossa função aqui
```

Etapas para chamar a função

2. Transferir o controle para a função

- Poderíamos fazer um jump simples
 - O problema é que não saberemos o endereço para retornar posteriormente!
- O MIPS inclui uma instrução especial chamada jump-and-link
 - **jal EndereçoFunção**
- Salva o endereço da próxima instrução no registrador **\$ra** (return adress) e só então salta para o endereço especificado

```
.text
.globl main
main:
    ori $a0, $zero, 1 #argumento g
    ori $a1, $zero, 2 #argumento h
    ori $a2, $zero, 3 #argumento i
    ori $a3, $zero, 4 #argumento j
    jal leaf_example
    #próximas instruções ...
```

```
end:
    li $v0, 10
    syscall
```

```
leaf_example:
    #vamos escrever nossa função aqui
```

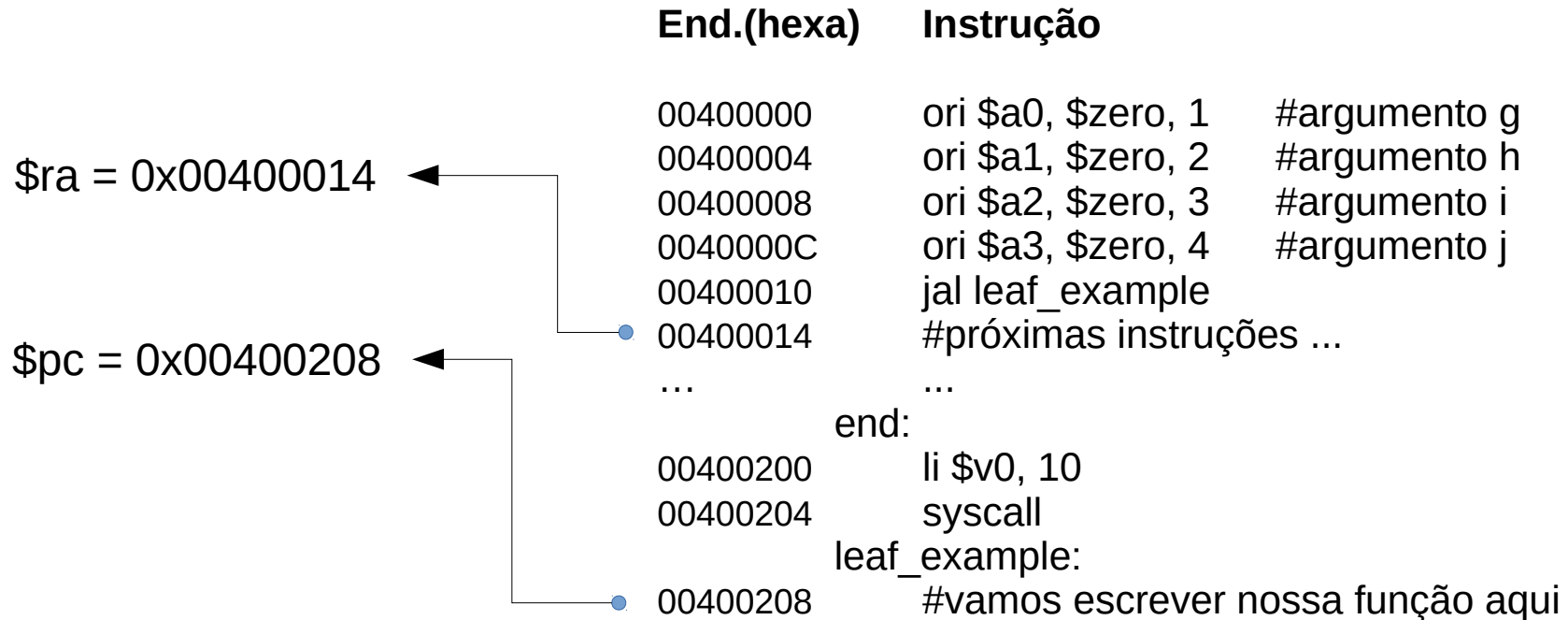
Exercício

- Qual o endereço em \$ra e em \$pc quando o *jal* é executado?

End.(hexa)	Instrução
00400000	ori \$a0, \$zero, 1 #argumento g
00400004	ori \$a1, \$zero, 2 #argumento h
00400008	ori \$a2, \$zero, 3 #argumento i
0040000C	ori \$a3, \$zero, 4 #argumento j
00400010	jal leaf_example
00400014	#próximas instruções ...
...	...
	end:
00400200	li \$v0, 10
00400204	syscall
	leaf_example:
00400208	#vamos escrever nossa função aqui

Exercício

- Qual o endereço em \$ra e em \$pc quando o jal é executado?



Etapas para chamar a função

3. Adquirir os recursos de armazenamento necessários

- Vamos assumir que no nosso exemplo, os registradores \$s0 e \$s1 serão utilizados para realizar a operação da função
- Qual o problema?

```
...  
leaf_example:  
    add $s0,$a0,$a1  
    add $s1,$a2,$a3  
    sub $v0,$s0,$s1
```

```
int leaf_example(int g, int h, int i, int j){  
    int f;  
    f = (g+h) - (i+j);  
    return f;  
}
```

Etapas para chamar a função

3. Adquirir os recursos de armazenamento necessários

- Vamos assumir que no nosso exemplo, os registradores \$s0 e \$s1 serão utilizados para realizar a operação da função
- Qual o problema?
 - Esses registradores podem conter valores que estão sendo utilizados pelo chamador
 - **“O espião não pode assumir nada quanto ao seu contratante”**
 - **“O espião deve limpar seus rastros após a missão”**
 - Retornar tudo para a forma que estava anteriormente
 - Como podemos resolver?

```
...  
leaf_example:  
    add $s0,$a0,$a1  
    add $s1,$a2,$a3  
    sub $v0,$s0,$s1
```

```
int leaf_example(int g, int h, int i, int j){  
    int f;  
    f = (g+h) - (i+j);  
    return f;  
}
```

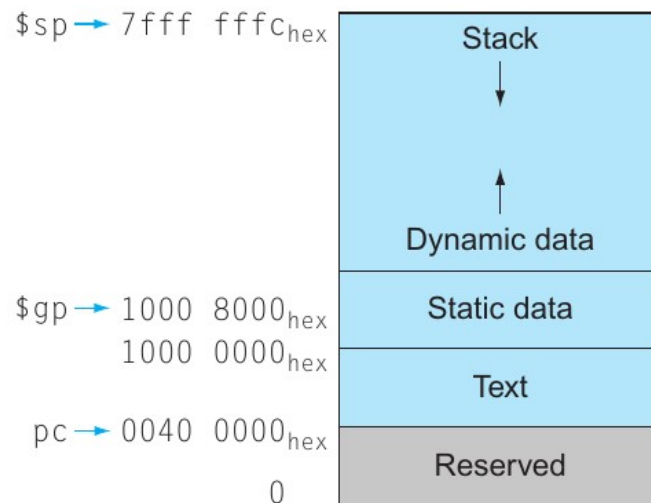
Etapas para chamar a função

3. Adquirir os recursos de armazenamento necessários

- Vamos salvar \$s0 e \$s1 na pilha
- Registrador **\$sp** contém o endereço atual do topo da pilha
 - SP → *Stack Pointer* (Ponteiro de Pilha)

leaf_example:

```
addi $sp,$sp,-8      #deslocando o topo da pilha 8 bytes
sw $s0, 0($sp)       #armazenando $s0 nos últimos 4 bytes da pilha
sw $s1, 4($sp)       #armazenando $s1 nos 4 bytes após $s0
add $s0,$a0,$a1
add $s1,$a2,$a3
sub $v0,$s0,$s1
```



Etapas para chamar a função

4. Realizar a tarefa

- Já fizemos isso na nossa função

leaf_example:

```
addi $sp,$sp,-8  
sw $s0, 0($sp)  
sw $s1, 4($sp)
```

```
add $s0,$a0,$a1  
add $s1,$a2,$a3  
sub $v0,$s0,$s1
```

```
#deslocando o topo da pilha 8 bytes  
#armazenando $s0 nos últimos 4 bytes da pilha  
#armazenando $s1 nos 4 bytes após $s0
```

Etapas para chamar a função

5. Colocar o valor de retorno em um lugar visível ao chamador

- No MIPS temos os registradores **\$v0** e **\$v1** para valores de retorno
- Se precisarmos de mais valores de retorno, podemos mais uma vez utilizar a pilha
- Mais uma vez, pode depender da arquitetura e do S.O.

leaf_example:

```
addi $sp,$sp,-8      #deslocando o topo da pilha 8 bytes
sw $s0, 0($sp)       #armazenando $s0 nos últimos 4 bytes da pilha
sw $s1, 4($sp)       #armazenando $s1 nos 4 bytes após $s0
add $s0,$a0,$a1
add $s1,$a2,$a3
sub $v0,$s0,$s1      #o resultado final está sendo armazenado em $v0
```

Etapas para chamar a função

6. Liberar os recursos e limpar os rastros

- Exemplos:
 - Restauramos os valores salvos para os registradores
 - Ajustamos a pilha

leaf_example:

<code>addi \$sp,\$sp,-8</code>	<code>#deslocando o topo da pilha 8 bytes</code>
<code>sw \$s0, 0(\$sp)</code>	<code>#armazenando \$s0 nos últimos 4 bytes da pilha</code>
<code>sw \$s1, 4(\$sp)</code>	<code>#armazenando \$s1 nos 4 bytes após \$s0</code>
<code>add \$s0,\$a0,\$a1</code>	
<code>add \$s1,\$a2,\$a3</code>	
<code>sub \$v0,\$s0,\$s1</code>	
<code>lw \$s0, 0(\$sp)</code>	<code>#restaurando o valor de \$s0</code>
<code>lw \$s1, 4(\$sp)</code>	<code>#restaurando o valor de \$s1</code>
<code>addi \$sp,\$sp,8</code>	<code>#ajustando o topo da pilha para “excluir” os itens</code>

Etapas para chamar a função

- Retornamos o controle ao chamador
 - Instrução especial jump register
 - **jr REGISTRADOR**
 - Salta para o endereço armazenado no REGISTRADOR
 - Qual registrador?

Etapas para chamar a função

- Retornamos o controle ao chamador
 - Instrução especial jump register
 - **jr REGISTRADOR**
 - Salta para o endereço armazenado no REGISTRADOR
 - O endereço de retorno foi salvo em \$ra pela instrução jr

leaf_example:

```
addi $sp,$sp,-8      #deslocando o topo da pilha 8 bytes
sw $s0, 0($sp)       #armazenando $s0 nos últimos 4 bytes da pilha
sw $s1, 4($sp)       #armazenando $s1 nos 4 bytes após $s0
add $s0,$a0,$a1
add $s1,$a2,$a3
sub $v0,$s0,$s1
lw $s0, 0($sp)       #restaurando o valor de $s0
lw $s1, 4($sp)       #restaurando o valor de $s1
addi $sp,$sp,8       #ajustando o topo da pilha para "excluir" os itens
jr $ra               #saltando para o endereço armazenado em $ra
```



```
.text
.globl main
```

main:

```
ori $s0, $zero 1
ori $s1, $zero 2
```

Carregando valores para \$0 e \$s1 para
testar se eles serão restaurados

```
ori $a0, $zero, 1 #argumento g
ori $a1, $zero, 2 #argumento h
ori $a2, $zero, 3 #argumento i
ori $a3, $zero, 4 #argumento j
jal leaf_example
```

Preparando argumentos e fazendo a
chamada para a função

```
or $a0,$v0,$zero
ori $v0,$zero,1
syscall
```

O resultado é retornado em \$v0.
Transferindo para \$a0 e chamando o S.O.
para imprimir o valor na tela

end:

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

leaf_example:

```
addi $sp,$sp,-8 #deslocando o topo da pilha 8 bytes
sw $s0, 0($sp) # $s0 nos últimos 4 bytes da pilha
sw $s1, 4($sp) # $s1 nos 4 bytes após $s0
add $s0,$a0,$a1
add $s1,$a2,$a3
sub $v0,$s0,$s1
lw $s0, 0($sp) #restaurando o valor de $s0
lw $s1, 4($sp) #restaurando o valor de $s1
addi $sp,$sp,8 #ajustando o topo da pilha para excluir itens
jr $ra
```

```
int leaf_example(int g, int h, int i, int j){
    int f;
    f = (g+h) - (i+j);
    return f;
}
```

Salvar ou não salvar, eis a questão

- No exemplo salvamos os registradores $\$s$ para recuperá-los posteriormente
 - por **convenção**, Isso não é necessário para todos os registradores
 - Veja na tabela o que sua função deve ou não preservar
 - Note que **o processador não salva sozinho**. Você é quem deve garantir que os conteúdos são salvos

Isso significa que, por exemplo:

- Quem chamar sua função espera que $\$s0-\$s7$ sejam devolvidos intactos ao término da função
- O conteúdo de $\$t0-\$t9$ não é garantido de se manter intacto após a chamada

Preservado	Não preservado
$\$s0-\$s7$	$\$t0-\$t9$
$\$sp$	$\$a0-\$a3$
$\$ra$	$\$v0-\$v1$
Pilha acima de $\$sp$	Pilha abaixo de $\$sp$

Exercícios

1. Execute o programa de exemplo no MARS passo a passo, verificando os conteúdos dos registradores sendo modificados e os conteúdos da memória.
2. Crie uma função que retorna o n -ésimo número da sequência de Fibonacci. Considere que n é passado como parâmetro.
 - O seu programa principal deve ser um loop que pede o valor de n para o usuário repetidas vezes, e chama a função de Fibonacci passando esse valor de n .
 - O programa deve exibir o número retornado pela função na tela.
 - O programa termina quando o usuário digitar um valor negativo
3. Crie uma função que recebe um valor inteiro N , e retorna quantos dígitos N possui
 - Exemplo: 12345 possui 5 dígitos
 - Dica: utilize sucessivas divisões por 10 para obter o valor
4. Considere os polinômios de terceiro grau, que são da seguinte forma:
 - $ax^3 + bx^2 + cx + d$
 - Crie uma função que recebe como parâmetro os coeficientes a , b , c e d , e também um ponto x , e devolve o valor de x no ponto especificado
 - Considere que todos os valores são inteiros

Referências

- D. Patterson; J. Henessy. **Organização e Projeto de Computadores: A Interface Hardware / Software**. 5a Edição. Elsevier Brasil, 2017.
- STALLINGS, William. **Arquitetura e organização de computadores**. 10. ed. São Paulo: Pearson Education do Brasil, 2018.
- Bob Plantz. **Introduction to Computer Organization: A Guide to X86-64 Assembly Language and GNU/Linux**. 2019.