

Fundamentos de Arquitetura de Computadores

Tiago Alves

Faculdade UnB Gama
Universidade de Brasília



Revisão...

Operandos MIPS		
Nome	Exemplo	Comentários
32 Registradores	\$s0-\$s7, \$t0-\$t9, \$zero, \$a0-\$a3, \$v0-\$v1, \$gp, \$fp, \$sp, \$ra, \$at	<p>Locais rápidos para dados: No MIPS, os dados precisam estar em registradores para a realização de operações aritméticas.</p> <p>0 registrador MIPS \$zero sempre é igual a 0.</p> <p>0 registrador \$at é reservado para o montador.</p>



Assembly do MIPS				
Categoria	Instrução	Exemplo	Significado	Comentários
Aritmética	add	add \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 + \$s3$	Três operandos; dados nos registradores
	subtract	sub \$s1,\$s2,\$s3	$\$s1 = \$s2 - \$s3$	Três operandos; dados nos registradores
	add immediate	addi \$s1,\$s2,100	$\$s1 = \$s2 + 100$	Usada para somar constantes
Transferência de dados	load word	lw \$s1,100(\$s2)	$\$s1 = \text{Memória}[\$s2 + 100]$	Dados da memória para o registrador
	store word	sw \$s1,100(\$s2)	$\text{Memória}[\$s2 + 100] = \$s1$	Dados do registrador para a memória
	load byte	lb \$s1,100(\$s2)	$\$s1 = \text{Memória}[\$s2 + 100]$	Byte da memória para registrador
	store byte	sb \$s1,100(\$s2)	$\text{Memória}[\$s2 + 100] = \$s1$	Byte de um registrador para memória
	load upper immed.	lui \$s1,100	$\$s1 = 100 * 2^{16}$	Carrega constante nos 16 bits mais altos
Desvio condicional	branch on equal	beq \$s1,\$s2,25	if ($\$s1 == \$s2$) go to PC + 4 + 100	Testa igualdade; desvio relativo ao PC
	branch on not equal	bne \$s1,\$s2,25	if ($\$s1 != \$s2$) go to PC + 4 + 100	Testa desigualdade; relativo ao PC
	set on less than	slt \$s1,\$s2,\$s3	if ($\$s2 < \$s3$) $\$s1 = 1$; else $\$s1 = 0$	Compara menor que; usado com beq, bne
	set less than immediate	slti \$s1,\$s2,100	if ($\$s2 < 100$) $\$s1 = 1$; else $\$s1 = 0$	Compara menor que constante
Desvio incondicional	jump	j 2500	go to 10000	Desvia para endereço de destino
	jump register	jrr \$ra	go to \$ra	Para switch e retorno de procedimento
	jump and link	jal 2500	$\$ra = PC + 4$. go to 10000	Para chamada de procedimento

Instruções de suporte a procedimentos

Também conhecido como funções (com retorno ou tipo void)

Passos em um procedimento:

- 1 Colocar os parâmetros em um lugar onde o procedimento possa acessá-los;
- 2 Transferir o controle para o procedimento;
- 3 Adquirir recursos de armazenamento necessários para o procedimento;
- 4 Realizar a tarefa desejada;
- 5 Colocar o valor de retorno em um lugar onde o programa que o chamou possa acessá-lo;
- 6 Retornar o controle para o ponto de origem.



Instruções de suporte a procedimentos

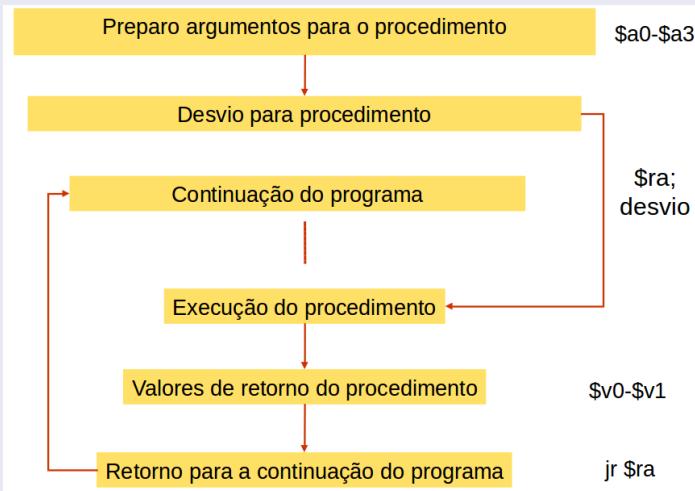
Qual o lugar mais rápido em que se pode armazenar/manipular dados em um sistema eletrônico?

Registradores MIPS:

- \$a0 - \$a3: parâmetros para os procedimentos;
- \$v0 - \$v1: valores de retorno do procedimento;
- \$ra: registrador de endereço de retorno ao ponto de origem (ra = return address).



Instruções de suporte a procedimentos



Instruções de suporte a procedimentos: jal (jump and link)

Link, neste caso, quer dizer que é armazenada, no registrador \$ra, o endereço da instrução que vem logo após a instrução jal Label:

Código equivalente:

```
addi $ra, $PC, 4  
j Label
```

Por que existe a instrução jal?



Instruções de suporte a procedimentos

```
C  main()
   { ...
     c=soma(a,b);... /* a:=$s0; b:=$s1; c:=$v0 */
     ...
   }
```

```
int soma(int x, int y) /* x:=$a0; y:=$a1 */
{ return x+y; }
```

```
M  1000 add $a0,$s0,$zero # x = a
I  1004 add $a1,$s1,$zero # y = b
P  1008 jal soma          # prepara $ra e j soma
S  1012 ...

...
2000 soma: add $v0,$a0,$a1
2004 jr  $ra              # volte p/ origem, 1012
```

10



Usando mais registradores

Q: Se precisar mais de 4 argumentos e 2 valores de retorno?.

Q: Se o procedimento necessitar utilizar registradores salvos \$sx?

A: Processo conhecido por *register spilling*:

- Uso de uma pilha;
- Temos um apontador para o topo da pilha;
- Este apontador é ajustado em uma palavra para cada registrador que é colocado na pilha (push), ou retirado da pilha (pop).
- Em MIPS, o registrador \$29 é utilizado somente para indicar o topo da pilha: \$sp (stack pointer).



A Pilha

- Por razões históricas, a pilha “cresce” do maior endereço para o menor endereço.
- Para colocar um valor na pilha (`push`), devemos decrementar `$sp` em uma palavra e mover o valor desejado para a posição de memória apontada por `$sp`;
- Para retirar um valor da pilha (`pop`), devemos ler este valor da posição de memória apontado por `$sp`, e então incrementar `$sp` em uma palavra.



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

Suponha que tenhamos o seguinte código:

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

Vamos gerar o código correspondente em assembly MIPS.



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

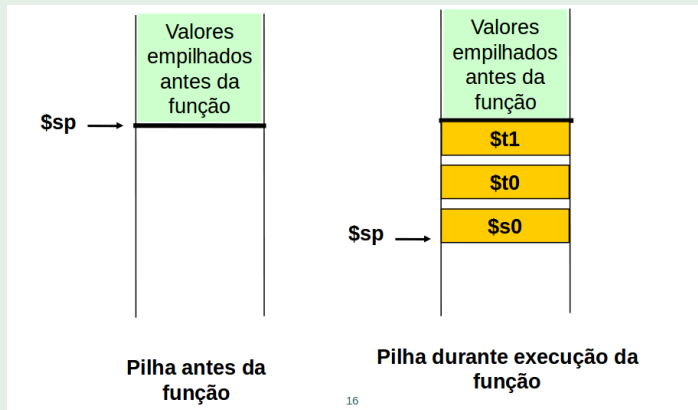
- Definição: Os argumentos g, h ,i e j correspondem aos registradores \$a0, \$a1, \$a2 e \$a3, e f corresponde a \$s0.
- Definir o rótulo do procedimento: exemplo_folha:
- Devemos então armazenar na pilha os registradores que serão utilizados pelo procedimento:

```
addi $sp, $sp, -12 # cria espaço para 3 itens na pilha
sw $t1, 8($sp) # empilha $t1
sw $t0, 4($sp) # empilha $t0
sw $s0, 0($sp) # empilha $s0
```



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

Comportamento da pilha:



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

- Corpo do procedimento:

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

- Resultado armazenado no registrador \$v0:

```
add $v0, $s0, $zero          # retorna f em $v0
```



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

- Antes de sair do procedimento, restaurar os valores dos registradores salvos na pilha:

```
lw $s0, 0($sp) # desempilha $s0
lw $t0, 4($sp) # desempilha $t0
lw $t1, 8($sp) # desempilha $t1
addi $sp, $sp, 12 # remove 3 itens da pilha
```

- Voltar o fluxo do programa para a instrução seguinte ao ponto em que a função exemplo_folha foi chamada:

```
jr $ra # retorna para a subrotina que chamou
```



Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

Versão didática:

exemplo_folha:

```
addi $sp, $sp, -12 # cria espaço para 3 itens na pilha
sw $t1, 8($sp) # empilha $t1
sw $t0, 4($sp) # empilha $t0
sw $s0, 0($sp) # empilha $s0
add $t0, $a0, $a1 # $t0 = g + h
add $t1, $a2, $a3 # $t1 = i + j
sub $s0, $t0, $t1 # f = $s0 = (g+h) - (i+j)
add $v0, $s0, $zero # retorna f em $v0
lw $s0, 0($sp) # desempilha $s0
lw $t0, 4($sp) # desempilha $t0
lw $t1, 8($sp) # desempilha $t1
addi $sp, $sp, 12 # remove 3 itens da pilha
jr $ra # retorna para a subrotina que chamou
```


Exemplo de procedimentos folha (que não chamam outros procedimentos).

Versão não-didática:

- Salvar o que realmente necessitar ser salvo
- **Registradores \$tx não precisam ser preservados.**
- Utilizar registradores \$sx **onde realmente forem necessários.**
- **Ponderar uso de registradores com análise de desempenho.**

```
exemplo_folha:
```

```
add $v0, $a0, $a1 # $v0 = g + h
```

```
sub $v0, $v0, $a2 # $v0 = g+h-i
```

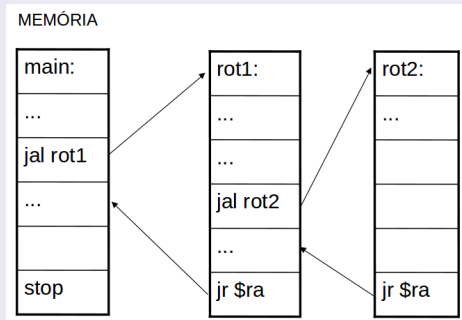
```
sub $v0, $v0, $a3 # f = $v0 = g+h-i-j
```

```
jr $ra # retorna para a subrotina que chamou
```



Procedimentos aninhados

- Suponha o seguinte procedimento aninhado:



- **Problema:** conflito com registradores \$ax e \$ra!
- Como resolver?



Procedimentos aninhados

Convenção sobre registradores:

- Uma solução é empilhar todos os registradores que precisam ser preservados.
- Estabelecer uma convenção entre subrotinas chamada e chamadora sobre a preservação dos registradores (uso eficiente da pilha).
- Definições:
 - Chamadora(Caller): função que faz a chamada, utilizando jal;
 - Chamada(Callee): função sendo chamada/receptora.



Procedimentos aninhados

Benefícios:

- programadores podem escrever funções que funcionam juntas;
- funções que chamam outras funções – como as recursivas – funcionam corretamente.



Exemplo: soma_recursiva

- Suponha que tenhamos o seguinte código, que calcula a soma $n + (n-1) + \dots + 2 + 1$ de forma recursiva:

```
int soma_recursiva (int n)
{
    if (n < 1)
        return 0;
    else
        return n + soma_recursiva(n-1)
}
```

- Vamos gerar o código correspondente em assembly MIPS.



Exemplo: soma_recursiva

- O parâmetro n corresponde ao registrador \$a0.
- Devemos inicialmente colocar um rótulo para a função, e salvar o endereço de retorno \$ra e o parâmetro \$a0:

```
Soma_recursiva:
```

```
    addi $sp, $sp, -8 # prepara a pilha para receber 2 itens  
    sw $ra, 4($sp) # empilha $ra (End. Retorno)  
    sw $a0, 0($sp) # empilha $a0 (n)
```

- Na primeira vez que soma_recursiva é chamada, o valor de \$ra que é armazenado corresponde ao endereço que está na rotina chamadora.



Exemplo: soma_recursiva

- Vamos agora compilar o corpo da função. Inicialmente, testamos se $n < 1$:

```
    slti $t0, $a0, 1    # testa se  $n < 1$   
    beq $t0, $zero, L1  # se  $n \geq 1$ , vá para L1
```

- Se $n < 1$, a função deve retornar o valor 0. Não podemos nos esquecer de restaurar a pilha.

```
    add $v0, $zero, $zero    # valor de retorno é 0  
    addi $sp, $sp, 8          # remove 2 itens da pilha  
    jr $ra                   # retorne para depois de jal
```

- Por que não carregamos os valores de \$a0 e \$ra antes de ajustar \$sp?



Exemplo: soma_recursiva

- Se $n \geq 1$, decrementamos n e chamamos novamente a função `soma_recursiva` com o novo valor de n .

```
L1: addi $a0, $a0, -1    # argumento passa a ser (n-1)
    jal soma_recursiva    # calcula a soma para (n-1)
```

- Quando a soma para $(n-1)$ é calculada, o programa volta a executar na próxima instrução. Restauramos o endereço de retorno e o argumento anteriores, e incrementamos o apontador de topo de pilha:

```
lw $a0, 0($sp)    # restaura o valor de n
lw $ra, 4($sp)     # restaura o endereço de retorno
addi $sp, $sp, 8   # retira 2 itens da pilha.
```



Exemplo: soma_recursiva

- Agora o registrador \$v0 recebe a soma do argumento antigo \$a0 com o valor atual em \$v0 (soma_recursiva para n-1):

```
add $v0, $a0, $v0 # retorne n + soma_recursiva(n-1)
```

- Por último, voltamos para a instrução seguinte à que chamou o procedimento:

```
jr $ra # retorne para a chamadora
```



Exemplo: soma_recursiva

Soma_recursiva:

```
addi $sp, $sp, -8 # prepara a pilha para receber 2 itens
sw $ra, 4($sp) # empilha $ra (End. Retorno)
sw $a0, 0($sp) # empilha $a0 (n)
slti $t0, $a0, 1 # testa se n < 1
beq $t0, $zero, L1 # se n >= 1, vá para L1
add $v0, $zero, $zero # valor de retorno é 0
addi $sp, $sp, 8 # remove 2 itens da pilha
jr $ra # retorne para depois de jal
```

L1:

```
addi $a0, $a0, -1 # argumento passa a ser (n-1)
jal Soma_recursiva # calcula a soma para (n-1)
lw $a0, 0($sp) # restaura o valor de n
lw $ra, 4($sp) # restaura o endereço de retorno
addi $sp, $sp, 8 # retira 2 itens da pilha.
add $v0, $a0, $v0 # retorne n + soma_recursiva(n-1)
jr $ra # retorne para a chamadora
```

O que deve ser preservado?

Preservado	Não Preservado
Registradores \$s0-\$s7	Registradores \$t0-\$t9
Stack Pointer \$sp	Registradores \$a0-\$a3
Pilha acima do \$sp	Pilha abaixo do \$sp
Registrador de retorno \$ra	Registradores \$v0-\$v1
Frame Pointer (\$fp) Global Pointer (\$gp) se utilizados	

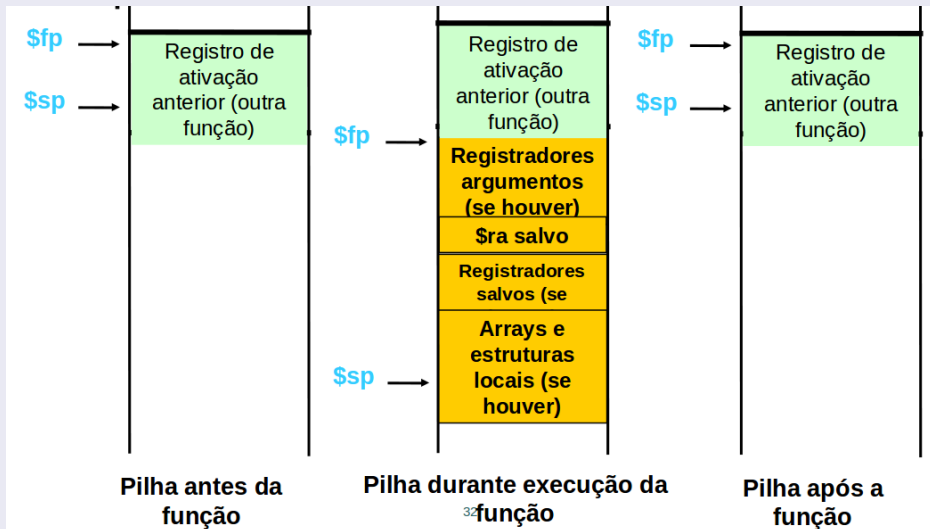
Alocando espaço para novos dados (locais) na pilha

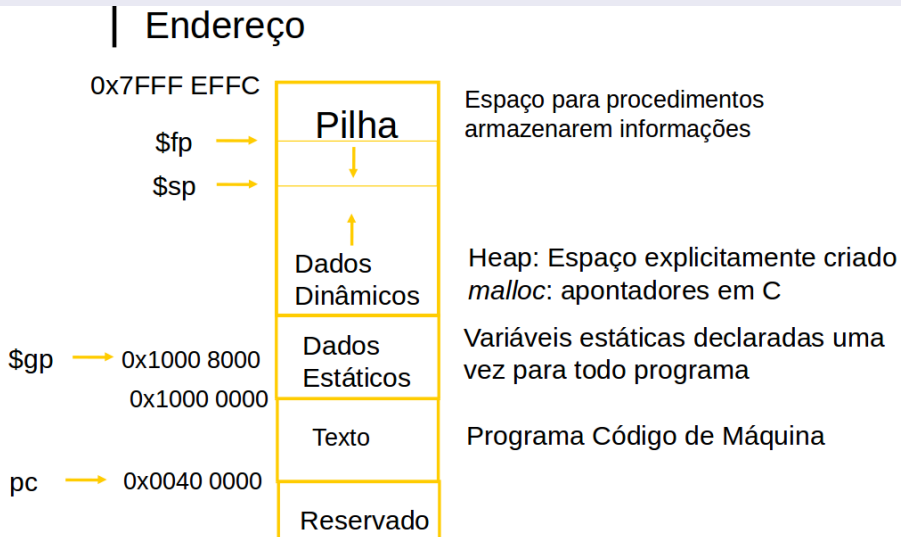
Frame de procedimento (Registro de ativação)

- Armazenar variáveis locais a um procedimento
- Facilita o acesso a essas variáveis locais ter um apontador estável \$fp



Frame de procedimento





Política de Convenção de Uso dos Registradores

Nome	Número do registrador	Uso
\$zero	0	0 valor constante 0
\$v0-\$v1	02/03	Valores para resultados e avaliação de expressões
\$a0-\$a3	04/07	Argumentos
\$t0-\$t7	08/15	Temporários
\$s0-\$s7	16-23	Valores salvos
\$t8-\$t9	24-25	Mais temporários
\$gp	28	Ponteiro global
\$sp	29	Ponteiro de pilha
\$fp	30	Ponteiro de quadro
\$ra	31	Endereço de retorno

Registrador 1 (\$at) reservado para o assembler, 26-27 para o sistema operacional

Exercício 1

Implemente uma rotina que calcule o enésimo valor da Série de Fibonacci

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55, ...

Fibonacci: # \$a0=n \$v0=Fibonacci(n)

.... onde Fibonacci(0)=1, Fibonacci(1)=1

Uma solução recursiva e uma não-recursiva.

Qual possui melhor desempenho?



Exercício 2

Cálculo matricial:

Implemente os seguintes procedimentos:

- ❶ `void Soma_Matriz(int destino[], int origem1[], int origem2[], int n);`
- ❷ `void Mult_Matriz(int destino[], int origem1[], int origem2[], int n);`
- ❸ `int Det_Matriz(int origem[], int n);` `/* n<4 */`
- ❹ `void Show_Matriz(int origem[], int n);`

Onde `int mat[]={1,2,3,4,5,6,7,8,9};` `n=3;`

$$mat = \begin{bmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{bmatrix}$$

Exercício 3

N-ésimo número primo:

Implemente os seguintes procedimentos:

- Implemente um procedimento em Assembly MIPS que dado o argumento de entrada N, retorne o Nésimo número primo, e compile o programa principal abaixo.

```
void main()
{
    int n,np;
    printf("n=");
    scanf("%d",&n);
    np=primo(n);
    printf("o %d-esimo primo e: %d\n",n,np);
}
```

