

Linguagem de montagem

5. Procedimentos. Caracteres, formas de endereçamento

Prof. John L. Gardenghi

Adaptado dos slides do livro

Chamada a procedimentos

- Conceitos preliminares
 - *caller*: programa que chama o procedimento
 - *callee*: procedimento chamado
 - *program counter (PC)*: registrador especial que possui o endereço de memória da instrução que o processador está executando
 - *Procedimento folha*: um procedimento que não faz chamada a algum outro (*alusão do nome: chamada de procedimentos como uma árvore*).

Chamada a procedimentos

- Fluxo de chamada e execução de procedimentos
 1. Coloque os parâmetros nos registradores
 2. Desvie a execução para o procedimento
 3. Ajuste o armazenamento para o procedimento
 4. Execute o procedimento
 5. Salve o resultado no registrador de retorno
 6. Retorne ao procedimento chamador

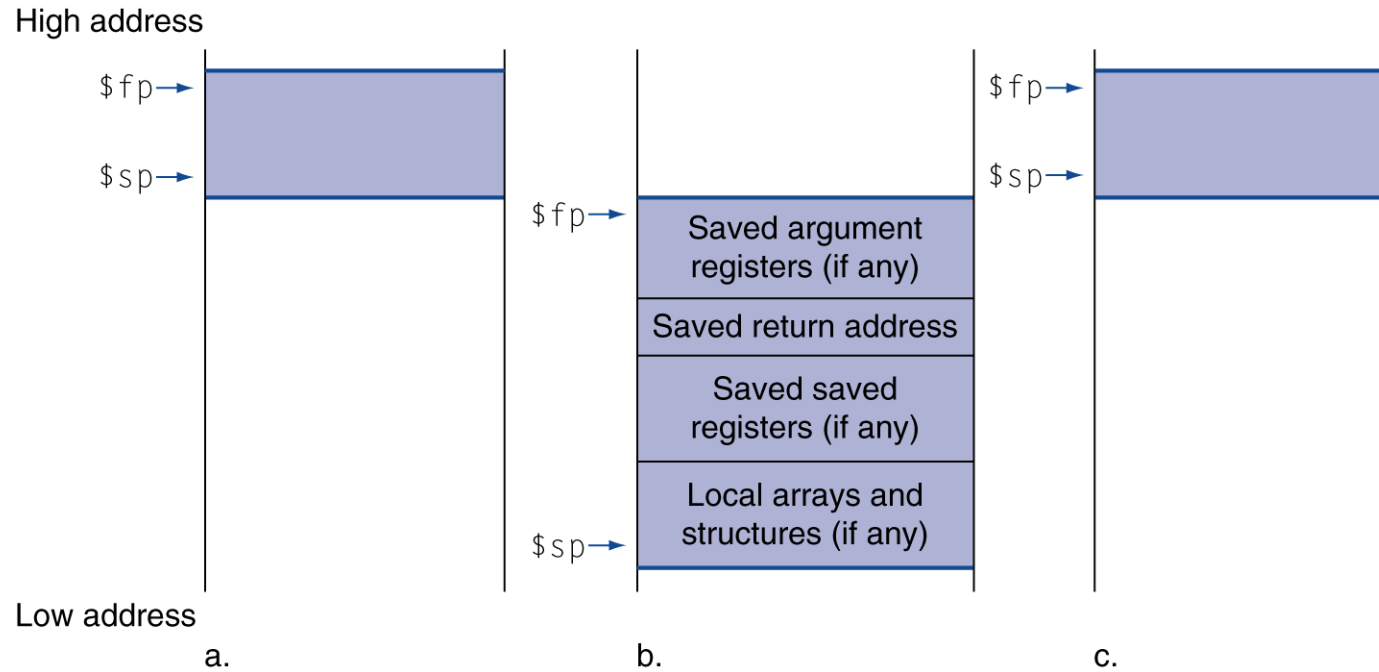
Uso dos registradores

- \$a0 – \$a3: argumentos (reg's 4 – 7)
- \$v0, \$v1: valores de retorno (reg's 2 and 3)
- \$t0 – \$t9: temporários
 - Podem ser sobrescritos pelo *callee*
- \$s0 – \$s7: salvos
 - Devem ser salvos e restaurados pelo *callee*
- \$gp: ponteiro global para dados estáticos (r. 28)
- \$sp: ponteiro para a pilha (reg 29)
- \$fp: ponteiro para o *frame* (reg 30)
- \$ra: endereço de retorno (reg 31)

Instruções para chamadas

- **Chamada a procedimento:** *jump and link*
`jal ProcedureLabel`
 - Endereço da próxima instrução salvo em `$ra`
 - Desvia para `ProcedureLabel`
- **Retorno do procedimento:** *jump register*
`jr $ra`
 - Copia o conteúdo de `$ra` para o PC
 - Desvia o fluxo de volta ao *caller*

A pilha



- Dados locais do *callee*
 - e.g., variáveis automáticas do C
- Frame de procedimento (registro de ativação)
 - Espaço entre \$fp e \$sp
 - Usado por alguns compiladores para gerenciar o armazenamento de um procedimento

Usando a pilha

- Como usar a pilha num procedimento
 1. Alocar espaço na pilha
 2. Salvar os dados
 3. Restaurar os dados
 4. Desalocar espaço na pilha
- Como alocar espaço na pilha
 - Subtrair 4 do registrador `$sp` para cada palavra a ser armazenada
 - Ex: `addi $sp, $sp, -8` aloca espaço para duas palavras na pilha

Usando a pilha

- Como salvar dados na pilha
 - Salvar palavra por palavra em cada posição alocada
 - Deslocar 4 x posição no \$sp
- Exemplo
 - `addi $sp, $sp, -8` # aloca espaço para 2 pal.
 - `sw $s0, 8($sp)` # salva \$s0 na posição 2
 - `sw $s1, 4($sp)` # salva \$s1 na posição 1

Exemplo de proc. folha

- Código C:

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

- Argumentos g, ..., j em \$a0, ..., \$a3
- f em \$s0 (importante: salvar \$s0 na pilha)
- Resultado em \$v0

Exemplo de proc. folha

■ Código MIPS:

exemplo_folha:			
addi	\$sp,	\$sp,	-4
sw	\$s0,	0(\$sp)	
add	\$t0,	\$a0,	\$a1
add	\$t1,	\$a2,	\$a3
sub	\$s0,	\$t0,	\$t1
add	\$v0,	\$s0,	\$zero
lw	\$s0,	0(\$sp)	
addi	\$sp,	\$sp,	4
jr	\$ra		

Aloca 1 posição na pilha

Salva \$s0 na pilha

Operações do procedimento

Resultado

Restaura o valor de \$s0

Desaloca o espaço na pilha

Retorna ao *caller*

Procedimentos não-folha

- Procedimentos que chamam outros
- Antes de chamar outro procedimento, é necessário salvar
 - O endereço de retorno (\$ra)
 - Quaisquer argumentos e temporários necessários após a chamada
- Restaura dados da pilha depois da chamada

Exemplo de proc. não-folha

- Código C:

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

- Argumento n em \$a0
- Resultado no \$v0

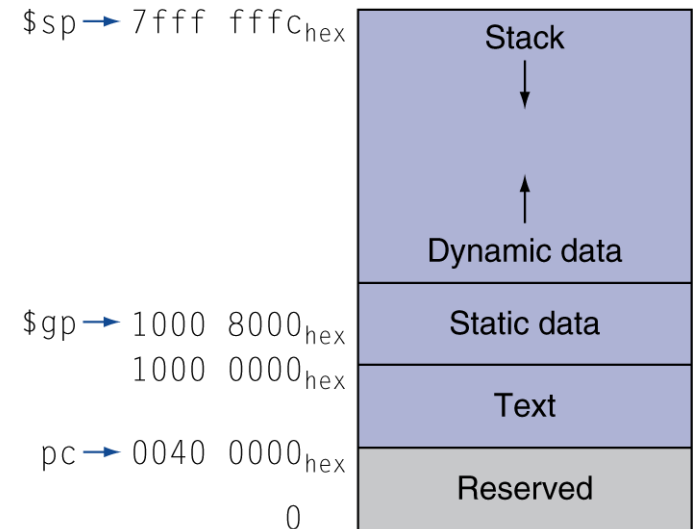
Exemplo de proc. não-folha

■ Código MIPS:

fat:		
addi	\$sp, \$sp, -8	# adjust stack for 2 items
sw	\$ra, 4(\$sp)	# save return address
sw	\$a0, 0(\$sp)	# save argument
slti	\$t0, \$a0, 1	# test for n < 1
beq	\$t0, \$zero, L1	
addi	\$v0, \$zero, 1	# if so, result is 1
addi	\$sp, \$sp, 8	# pop 2 items from stack
jr	\$ra	# and return
L1:	addi \$a0, \$a0, -1	# else decrement n
	jal fact	# recursive call
lw	\$a0, 0(\$sp)	# restore original n
lw	\$ra, 4(\$sp)	# and return address
addi	\$sp, \$sp, 8	# pop 2 items from stack
mul	\$v0, \$a0, \$v0	# multiply to get result
jr	\$ra	# and return

Padrão da memória

- Text: código de programas
- Static data: variáveis globais
 - e.g., variáveis estáticas em C, arrays de tamanho fixo e strings
 - \$gp é inicializado “no meio” para permitir offsets positivos e negativos
- Dados dinâmicos: heap
 - E.g., malloc em C, new no Java
- Stack: pilha



Caracteres

- Conjunto de caracteres byte-encoded
 - ASCII: 128 caracteres
 - 95 gráficos, 33 de controle
 - Latin-1: 256 characters
 - ASCII, +96 caracteres gráficos
- Unicode: conjunto de caracteres de 32-bit
 - Usado no Java, C++, ...
 - Representa a maioria dos alfabetos do mundo, mais os símbolos
 - UTF-8, UTF-16: codificações de tamanho variável

Instruções Byte/Halfword

- Operações bit-a-bit
- MIPS byte/halfword load/store
 - Mais usado no processamento de strings
- Instruções

lb rt, offset(rs) lh rt, offset(rs)

- Extensão de sinal para 32 bits em rt

lbu rt, offset(rs) lhu rt, offset(rs)

- Unsigned int: complete com zero os 32 bits em rt

sb rt, offset(rs) sh rt, offset(rs)

- Armezena o byte/halfword mais à direita no reg.

Exemplo: função strcpy

- Código em C (simplificado):

- String terminada com '\0'.

```
void strcpy (char x[], char y[])  
{ int i;  
  i = 0;  
  while ((x[i]=y[i])!='\0')  
    i += 1;  
}
```

- Endereços de x, y em \$a0, \$a1
- i em \$s0

Exemplo: função strcpy

- MIPS code:

strcpy:		
	addi \$sp, \$sp, -4	# adjust stack for 1 item
	sw \$s0, 0(\$sp)	# save \$s0
	add \$s0, \$zero, \$zero	# i = 0
L1:	add \$t1, \$s0, \$a1	# addr of y[i] in \$t1
	lbu \$t2, 0(\$t1)	# \$t2 = y[i]
	add \$t3, \$s0, \$a0	# addr of x[i] in \$t3
	sb \$t2, 0(\$t3)	# x[i] = y[i]
	beq \$t2, \$zero, L2	# exit loop if y[i] == 0
	addi \$s0, \$s0, 1	# i = i + 1
	j L1	# next iteration of loop
L2:	lw \$s0, 0(\$sp)	# restore saved \$s0
	addi \$sp, \$sp, 4	# pop 1 item from stack
	jr \$ra	# and return

Constantes de 32 bits

- A maioria das constantes são pequenas
 - Os 16 bits de um imediato costuma ser suficiente



- Para carregar uma constante de 32 bits
`lui rt, constant`
 - Copia a constante de 16 bits para os bits à esquerda do registrador rt
 - Define os bits à direita como zero

Constantes de 32 bits

- Exemplo: como carregar o valor 4.000.000 num registrador?

- Em binário:

0000 0000 0011 1101 0000 1001 0000 0000

1. Carrega $61_{10} = 0000\ 0000\ 0011\ 1101_2$ à esquerda:

lui \$s0, 61 0000 0000 0011 1101 0000 0000 0000 0000

2. Carrega $2304_{10} = 0000\ 1001\ 0000\ 0000_2$ à esquerda usando a instrução ori

ori \$s0, \$s0, 2304 0000 0000 0011 1101 0000 1001 0000 0000

Endereçamento de desvio

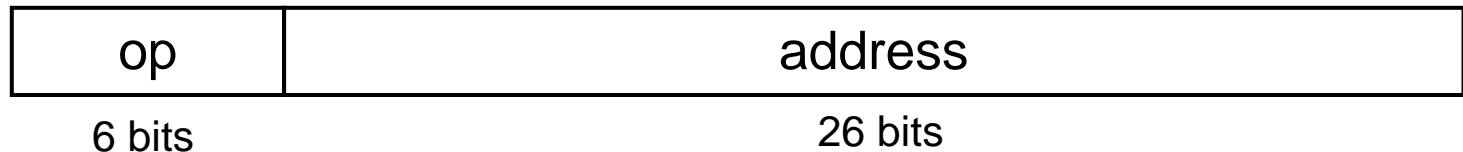
- Nas instruções de desvio especifica-se
 - opcode, dois registradores e destino do desvio
- A maioria dos desvios estão próximos às instruções
 - Para frente ou para trás



- Endereçamento relativo ao PC
 - destino = $PC + \text{offset} \times 4$
- Capacidade de $4 \times (-2^{15} \text{ a } 2^{15} - 1)$

Endereçamento no jump

- Os destinos das instruções Jump (j and jal) podem estar em qualquer lugar no código
 - O endereço é representado no formato tipo J:



- Endereçamento pseudodireto
 - destino = $PC_{31..28} : (\text{address} \times 4)$
- Capacidade de: 0 a $2^{31} - 1$

Exemplo de endereçamento

■ Exemplo:

- Suponha que o Loop está no endereço 80000

Loop: sll	\$t1, \$s3, 2	80000	0	0	19	9	4	0
add	\$t1, \$t1, \$s6	80004	0	9	22	9	0	32
lw	\$t0, 0(\$t1)	80008	35	9	8	0		
bne	\$t0, \$s5, Exit	80012	5	8	21	2		
addi	\$s3, \$s3, 1	80016	8	19	19	1		
j	Loop	80020	2	20000				
Exit: ...		80024						

Um exemplo completo

- Bubble sort implementado em assembly
- Procedimento Swap (troca dois elementos de um vetor - *folha*)

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

- v em \$a0, k em \$a1, temp em \$t0

A função swap

swap: sll \$t1, \$a1, 2	# \$t1 = k * 4
add \$t1, \$a0, \$t1	# \$t1 = v+(k*4)
	# (address of v[k])
lw \$t0, 0(\$t1)	# \$t0 (temp) = v[k]
lw \$t2, 4(\$t1)	# \$t2 = v[k+1]
sw \$t2, 0(\$t1)	# v[k] = \$t2 (v[k+1])
sw \$t0, 4(\$t1)	# v[k+1] = \$t0 (temp)
jr \$ra	# return to calling routine

Bubblesort em C

- Não é folha (faz chamada a swap)

```
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 -= 1) {
            swap(v, j);
        }
    }
}
```

- v em \$a0, k em \$a1, i em \$s0, j em \$s1

A função em assembly MIPS

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

O procedimento completo

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