

Suporte a Subrotinas

Universidade Federal de Uberlândia Faculdade de Computação Prof. Dr. rer. nat. Daniel D. Abdala

Na Aula Anterior ...

- Introdução;
- Saída de Dados;
- Entrada de Dados;
- Outros Serviços do Sistema;
- Término do programa;

Nesta Aula

- Revisão acerca das instruções de salto;
- Passos para a execução de um procedimento;
- Registradores para suporte a sub-rotinas;
- Pilha para argumentos e dados;
- Estrutura geral de um procedimento;
- Procedimentos aninhados.

Revisão – Instruções de Salto

- jr \rightarrow jump register
 - Usado para saltos absolutos;
 - Usado em sub-rotinas (retorno da sub-rotina);
 - Endereços de até 32 bits (capacidade do registrador);
 - Ex: jr \$s0
- jal \rightarrow jump and link
 - Usado em sub-rotinas;
 - Seta \$ra para o endereço de PC+4 (prox. instrução);
 - Salta para o endereço especificado;
 - Ex: jal LABEL
- jalr →jump and link register
 - Usado em sub-rotinas;
 - Seta \$ra para PC+4 e salta para a pos. de mem. em \$s0;
 - Ex: jalr \$s0

Passos para a Execução de um Procedimento

- 1. Colocar os parâmetros <u>em algum lugar</u> acessível pelo procedimento;
- 2. Transferir o controle para o procedimento;
- 3. Adquirir os recursos armazenados necessários para a execução do procedimento;
- 4. Executar o código do procedimento;
- 5. Colocar os valores de retorno em algum lugar acessível ao programa chamador;
- 6. Retornar o controle de execução ao ponto de origem.

Estrutura Geral de um Procedimento

Salvar argumentos (\$a0~\$a3)

Saltar par ao end. da função (jal funct_address)

chamada da função

Salvar registradores

Corpo do procedimento

Colocar resultado em (\$v0, \$v1)

Restaurar registradores

jr \$ra

Corpo da função

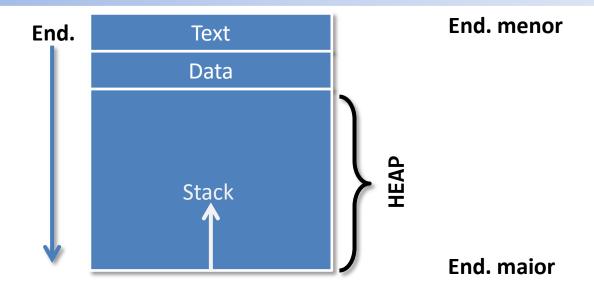
Registradores para Suporte a Sub-rotinas

- \$a0~\$a3 registradores para passagem de argumentos;
- \$v0,\$v1 registradores para retorno de resultados;
- \$ra registrador para endereço de retorno da sub-rotina.

Exemplo

```
int leaf(int g, int h, int i, int j){
       int f;
      f = (g+h)-(i+j);
      return f;
      addi $sp,$sp,-12
leaf:
       sw $t1,8($sp)
                            overhead de suporte a funções
       sw $t0,4($sp)
       $ $ $50,0(\$sp) 
       add $t0,$a0,$a1
                            corpo da função
       add $t1,$a2,$a3
       sub $s0,$t0,$t1
       lw $s0,0($sp)
       lw $t0,4($sp)
       lw $t1,8($sp)
                            overhead de suporte a funções
       addi $sp,$sp,12
       jr
              $ra
```

Pilha para Argumentos e Dados



Mais de 4 Argumentos?

- É comum escrevermos procedimentos em linguagens de alto nível que utilizam mais do que quatro argumentos;
- Possuímos apenas quatro registradores!
- Solução:
 - Utilizamos a pilha para acomodar os argumentos adicionais!

Porque Dois Valores de Retorno?

• Considere o seguinte fragmento de código:

```
addi $t1,$zero,4294967295
addi $t2,$zero,2
mul $t3,$t1,$t2
```

- O resultado é maior que 32 bits
- MIPS utiliza dois registradores especiais, \$hi
 para os 32 bits mais significativos e \$lo para os
 32 menos significativos;
- Como retornar esse valor de uma função?

Procedimentos Aninhados

Problema:

- \$ra contém o endereço de retorno. Se chamarmos um procedimento a partir de outro procedimento, seu valor será sobrescrito e não será possível retornar da chamada original
- O mesmo problema se aplica aos registradores de argumentos;

Solução:

 Salvar os valores de argumentos e endereço de retorno na pilha!

Exemplo

```
int fat(int n) {
        if(n<1) return 1;</pre>
        else return n*fat(n-1);
}
                         $sp,$sp,-8
fat:
        addi
                         $ra,4($sp)
        SW
                         $a0,0($sp)
$t0,$a0,1
        SW
        slti
                         $t0,$zero,L1
        beq
                         $v0,$zero,1
        addi
                         $sp,$sp,8
        addi
        jr
                         $ra
L1:
        addi
                         $a0,$a0,-1
        jal
                         fat
        lw
                         $a0,0($sp)
                         $ra,4($sp)
        lw
                         $sp,$sp,8
        addi
        mul
                         $v0,$a0,$v0
        jr
                         $ra
```

Bibliografia Comentada



 PATTERSON, D. A. e HENNESSY, J. L. 2014.
 Organização e Projeto de Computadores – A Interface Hardware/Software. Elsevier/ Campus 4ª edição.



HENNESSY, J. L. e PATTERSON, D. A. 2012.

Arquitetura de Computadores — Uma

Abordagem Quantitativa. Elsevier/ Campus

5ª edição.

Bibliografia Comentada



 MONTEIRO, M. A. 2001. Introdução à Organização de Computadores. s.l.: LTC, 2001.

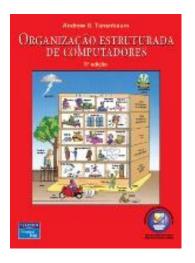


• MURDOCCA, M. J. e HEURING, V. P. 2000. Introdução à Introdução de Computadores. 2000. 85-352-0684-1.

Bibliografia Comentada



• **STALLINGS, W. 2002.** Arquitetura e Organização de Computadores. 2002.



• TANENBAUM, A. S. 2007. Organização Estruturada de Computadores. 2007.