

Arquitetura de Computadores I

Cap. 02 – Instruções Básicas: A Linguagem da
Máquina
(Aula 03)

Plano de aula

- Exercícios
- Loops

Exercícios

- Considerando que as variáveis a, b, c e d estão relacionadas aos registradores \$s1 a \$s4 (\$s6 possui 4), e que o endereço base do vetor V está em \$s5, traduza o seguintes trechos de código em linguagem C para a linguagem de montagem do MIPS.

```
a) if (v[0] != a) {  
    v[0] = b;  
}else {  
    v[0] = c;  
}
```

```
b) if (v[b] != v[b+1]) {  
    v[b] = v[b+1];  
}
```

```
c) if (a == b) {  
    if (c != (a+d)) {  
        a = a + b;  
    }else {  
        a = a - b;  
    }  
    c = c + c;  
} else {  
    d = d + d;  
}
```

Loops

- Loops podem ser construídos com as mesmas instruções que constroem IF.
 - Ex. Suponha que `A` seja um vetor de 100 elementos e que o compilador associe as variáveis `g`, `h`, `i` e `j` aos registradores `$s1`, `$s2`, `$s3` e `$s4` respectivamente. Vamos admitir que o endereço base do vetor `A` esteja em `$s5`.

```
Loop:   g = g + A[i];  
        i = i + j;  
        if (i != h) go to Loop;
```

```
Loop:   add $t1, $s3, $s3    #Reg. Temp. $t1 recebe 2 * i  
        add $t1, $t1, $t1    #Reg. Temp. $t1 recebe 4 * i  
        add $t1, $t1, $s5    #$t1 recebe endereço de A[i]  
        lw $t0, 0($t1)      #Reg. Temp. $t0 recebe A[i]  
        add $s1, $s1, $t0    #g recebe = g + A[i]  
        add $s3, $s3, $s4    #i recebe = i + j  
        bne $s3, $s2, Loop  #desvia para Loop se i != h
```

Loop

- Blocos básicos
 - São sequências de instruções sem desvio, exceto possivelmente no final, e sem labels-alvo de desvios, exceto possivelmente no início.

Loop

- Exemplo 2:

```
while (save[i] == k)
    i = i + j
```

```
Loop:    add $t1, $s3, $s3      #Reg. Temp. $t1 recebe 2 * i
         add $t1, $t1, $t1      #Reg. Temp. $t1 recebe 4 * i
         add $t1, $t1, $s6      #$t1, recebe endereço de save[i]
         lw $t0, 0($t1)         #Reg. Temp. $t0 recebe save[i]
         bne $t0, $s5, Exit     #desvia para Exit se save[i] != k
         add $s3, $s3, $s4      #i recebe i + j
         j Loop                 #desvia para Loop
Exit:
```

Outros operadores de comparação

Ok! Mas como realizar comparações do tipo >, <, >= e <= ?

- Tais comparações, no código do MIPS, são realizadas com uma instrução que compara os valores de dois registradores e atribui 1 a um terceiro registrador se:
 - Se o valor do primeiro registrador fonte é menor que o valor do segundo
 - Caso contrário, ela atribui 0 ao terceiro registrador
- Esta instrução no MIPS é chamada “*set on less than*” ou *slt*.
 - Exemplo

```
slt $t0, $s3, $s4    # $t0 recebe 1 se $s3 < $s4
```

Outros operadores de comparação

- Além disso, existe um registrador chamado `$zero`, que é “read only” (somente leitura) e mantem o valor 0.
- Portanto, o uso combinado de `slt`, `bne`, `beq` e o registrador `$zero` é possível construir qualquer operador de comparação
- Ex.
 - Qual o código MIPS para testar se uma variável `a`, correspondente ao registrador `$s0`, é menor que outra variável `b` (registrador `$s1`) e desviar para o label `Less` se a condição for verdadeira?

```
slt $t0, $s0, $s1 #reg. $t0 recebe 1 se $s0 < $s1 (a < b)
bne $t0, $zero, Less #desvia para Less se $t0 != 0.
```


Outros operadores de comparação

- Construa o código MIPS para cada comparação abaixo.
- Se $\$s1 == \$s2$ vá para L
- Se $\$s1 \neq \$s2$ vá para L
- Se $\$s1 > \$s2$ vá para L
- Se $\$s1 \geq \$s2$ vá para L
- Se $\$s1 < \$s2$ vá para L
- Se $\$s1 \leq \$s2$ vá para L

Outros operadores de comparação

- Se $\$s1 == \$s2$ vá para L

```
beq $s1, $s2, L
```

- Se $\$s1 != \$s2$ vá para L

```
bne $s1, $s2, L
```

- Se $\$s1 > \$s2$ vá para L

```
slt $t0, $s2, $s1  
bne $t0, $zero, L
```

- Se $\$s1 \geq \$s2$ vá para L

- Equivale a saber se $!(\$s1 < \$s2)$

```
slt $t0, $s1, $s2  
beq $t0, $zero, L
```

- Se $\$s1 < \$s2$ vá para L

```
slt $t0, $s1, $s2  
bne $t0, $zero, L
```

- Se $\$s1 \leq \$s2$ vá para L

- Equivale a saber se $!(\$s2 < \$s1)$

```
slt $t0, $s2, $s1  
beq $t0, $zero, L
```

Atividade

- Traduza o código C em linguagem de montagem do MIPS.
Considere que as variáveis a, b, c e d estão relacionadas aos registradores \$s1, \$s2, \$s3 e \$s4.

```
a) if (a < b) {  
    if (c > d) {  
        a = a - a;  
    }  
}  
b = b + b;
```

```
c) if (a <= b) {  
    if (c >= d) {  
        a = a - a;  
    }else {  
        c = d;  
    }  
}
```

```
b) while (a <= b)  
    a = a + c;
```

Outro desvio incondicional

- A instrução `jr` (`jump register`) realiza um “salto” para o endereço especificado por um registrador qualquer.
 - Registradores podem armazenar endereços de instruções?
 - Ora, cada registrador pode armazenar uma palavra de dado e os endereços (tanto de instruções quanto de dados) no MIPS cabem em uma palavra. Portanto, a resposta é sim.
 - Ex.

`jr $s0` #salta para a instrução especificada pelo reg. `$s0`

Loops

Operandos do MIPS

Nome	Exemplo	Comentários
32 registradores	\$s0, \$s1, ..., \$s7 \$t0, \$t1, ..., \$t7, \$zero	Posições de acesso rápido para armazenamento de dados. No MIPS, os dados devem estar em registradores para que as operações aritméticas possam ser realizadas. Os registradores \$s0-\$s7 são mapeados nos registradores reais de número 16-23 e os registradores \$t0-\$t7 nos de número 8-15. O registrador \$zero do MIPS sempre tem o valor 0 armazenado nele.
2 ³⁰ palavras de memória	Memória[0], Memória[4], ..., Memória[4294967292]	No MIPS, estas posições só são acessadas por instruções de transferência de dados. O MIPS endereça byte, de modo que endereços de palavras consecutivas diferem de 4 unidades. A memória armazena estruturas de dados, como arrays, além dos registradores "derramados".

Linguagem de montagem do MIPS

Categoria	Instrução	Exemplo	Significado	Comentários
Aritmética	add	add \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 + \$s3	Três operandos; dados em registradores
	subtract	sub \$s1, \$s2, \$s3	\$s1 = \$s2 - \$s3	Três operandos; dados em registradores
Transferência de dados	load word	lw \$s1, 100(\$s2)	\$s1 = Memória[\$s2 + 100]	Dados transferidos da memória para registradores
	store word	sw \$s1, 100(\$s2)	Memória[\$s2 + 100] = \$s1	Dados transferidos de registradores para a memória
Desvio condicional	branch on equal	beq \$s1, \$s2, L	se (\$s1 == \$s2) desvia para L	Testar a igualdade e desviar se verdadeira
	branch on not equal	bne \$s1, \$s2, L	se (\$s1 != \$s2) desvia para L	Testar a desigualdade e desviar se verdadeira
	set on less than	slt \$s1, \$s2, \$s3	se (\$s2 < \$s3) \$s1 = 1; senão \$s1 = 0	Compare se menor ou igual; usada junto a beq e a bne
Desvio incondicional	jump	j 2500	desvia para 10000	Desviar para o endereço-alvo
	jump register	jr \$t1	desvia para \$t1	Para comandos switch

Loops

Linguagem de máquina do MIPS								
Nome	Formato	Exemplo						Comentários
add	R	0	18	19	17	0	32	add \$s1, \$s2, \$s3
sub	R	0	18	19	17	0	34	sub \$s1, \$s2, \$s3
lw	I	35	18	17	100			lw \$s1, 100(\$s2)
sw	I	43	18	17	100			sw \$s1, 100(\$s2)
beq	I	4	17	18	25			beq \$s1, \$s2, 100
bne	I	5	17	18	25			bne \$s1, \$s2, 100
slt	R	0	18	19	17	0	42	slt \$s1, \$s2, \$s3
j	J	2	2500					j 10000 (veja Seção 3.8)
jr	R	0	9	0	0	0	8	jr \$t1
Tamanho do campo		6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits	Todas as instruções do MIPS têm 32 bits
Formato R	R	op	rs	rt	rd	shamt	funct	Formato das instruções aritméticas
Formato I	I	op	rs	rt	endereço			Formato das instruções de transferência de dados

Figura 3.9 Arquitetura do MIPS introduzida na Seção 3.5. As partes em negrito mostram as estruturas da linguagem de montagem do MIPS introduzidas na Seção 3.5. O formato J, usado nas instruções de desvio incondicional, é explicado na Seção 3.8. A Seção 3.8 também explica os valores do campo de endereço das instruções de desvio condicional.

Reflexão

"A única coisa mais cara do que a educação é a ignorância."

Benjamin Franklin
inventor norte americano

Referências

- Hennessy, J. L., Patterson, D. A. *Organização e projeto de computadores: A Interface hardware/software*. 2 ed, Rio de Janeiro, LTC, 2000.