Fundamentos de Arquitetura de Computadores

Tiago Alves

Faculdade UnB Gama Universidade de Brasília





Revisão

Componentes:

- Carrega words mas endereça bytes
- Aritmética somente entre registradores ou imediato
- Tamanho padrão 32 bits

Instrução:

```
add $s1, $s2, $s3

sub $s1, $s2, $s3

addi $s1,$s2,imm

muli $s1,$s2,imm

lw $s1, imm($s2)

sw $s1, imm($s2)
```

Significado:

```
$s1 = $s2 + $s3
$s1 = $s2 - $s3
$s1=$s2+imm
$s1=$s2 x imm # (pseudo-instrução)
$s1 = Memory[$s2+imm]
Memory[$s2+imm] = $s1
```

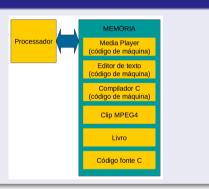




Introdução

Programa armazenado

- Instruções são compostas por bits.
- Programas são armazenados na memória para serem lidos da mesma forma que os dados.







Programa armazenado

Ciclos de busca e execução:

- Instruções são **buscadas** e colocadas num registrador especial (IR: Instruction Register).
- Bits neste registrador "controlam" as ações subsequentes necessárias a execução da instrução.
- Busca a próxima instrução e continua...





Formato de Instruções MIPS

Instruções, assim como registradores e words de dados, também têm 32 bits de comprimento

ор	rs	rt	rd	shamt	funct
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits

Campos (fields):

- op: operação básica da instrução: opcode
- rs: primeiro registrador de operando origem (source)
- rt: segundo registrador de operando origem (source)
- rd: registrador de operando destino: resultado (destination)
- shamt: shift amount
- funct: variação da operação: function code





Formato de Instruções MIPS

Exemplo: add \$t0, \$s1, \$s2

• registradores são identificados por seus números (vide tabelas): \$t0=8, \$s1=17, \$s2=18

Formato de Instrução Tipo-R (add: op=0 funct=32)

Campo
decimal
binário
Tamanho

ор	rs	rt	rd	shamt	funct
0	17	18	8	0	32
000000	10001	10010	01000	00000	100000
6 bits	5 bits	5 bits	5 bits	5 bits	6 bits





Formato de Instruções MIPS

O que acontece quando uma instrução necessita de campos maiores?

Usa o imediato.

addi \$t0,\$t1,Imm lw \$t0,Imm(\$t1)





Formato de Instruções MIPS

Quarto Princípio de Projeto:

• Um bom projeto exige bons compromissos.

Compromisso do MIPS: Manter todas as instruções com o mesmo comprimento de bits, independente do tipo de formato da instrução!





Formato de Instruções MIPS

Novo tipo de formato de instrução para instruções com dados Imediatos.

Exemplo: lw \$t0, 32(\$s3)

O comprimento do quarto campo do Tipo-I é a soma dos comprimentos dos últimos três campos do Tipo-R.

Formato de Instrução Tipo-I

ор	rs	rt	Imm
35	19	8	32
100011	10011	01000	000000000100000
6 bits	5 bits	5 bits	16 bits





Compilação manual...

 Suponha que \$t1 tenha o endereço base de A e que \$s2 corresponda a h, traduza a seguinte linha em C para código de máquina MIPS:

```
A[300] = h + A[300];
```

• Primeiro, temos que o código em assembly correspondente é:

```
lw $t0,1200($t1) # $t0 = A[300]
add $t0, $s2, $t0 # $t0 = h + A[300]
sw $t0, 1200($t1) # A[300] = h + A[300]
```

Qual o código em linguagem de máquina destas 3 instruções?





Compilação manual...

	ор	rs	rt	rd	endereço /shamt	funct
lw \$t0,1200(\$t1)	35	9	8	1200		
add \$t0, \$s2, \$t0	0	18	8	8	0	32
sw \$t0, 1200(\$t1)	43	9	8		1200	

ор	rs	rt	rd	endereço /shamt	funct	
100011	01001	01000	0000 0100 1011 0000			
000000	10010	01000	01000	00000	100000	
101011	01001	01000	0000 0100 1011 0000			

Na Memória: 0x00400000 8D 28 04 B0 0x00400004 02 48 40 20 0x00400008 AD 28 04 B0





Operações Lógicas

Operação	С	Instrução MIPS	Opcode / Funct
Shift à esquerda	<<	sll	0 / 0
Shift à direita	>>	srl	0 / 2
AND	&	and	0 / 36
AND	, a	andi	12
OR	1	or	0 / 37
OK	'	ori	13
XOR	^	xor	0 / 38
XOR		xori	14
NOR		nor	0 / 39

E as outras? Ex.: not?





Operações Lógicas

NOT

- Realizado utilizando o NOR.
- Utiliza-se o \$zero (Hardwired) de preferência!
- Expressão Booleana: A NOR B = NOT (A OR B).
- Se B = 0: NOT (A OR 0) = NOT(A).



Operações Lógicas

sll e srl (deslocamentos lógicos ou logical shifts)

- Instrução do Tipo-R.
- Utiliza o campo shamt (shift amount)
 - Quantidade de Deslocamento (de acordo com a direção!)
 - Ex.: sll \$t2, \$s0, 4 # \$t2 = \$s0 << 4 bits

ор	rs	rt	rd	shamt	funct
0	0	16	10	4	0



Operações Lógicas

AND e OR

- Mesma atribuição do AND e OR booleanos
- Realizados Bit-a-bit

AND: Operação de "mascaramento" (ocultar bits) e "chave lógica".

OR: "Junção de sinais lógicos"

MIPS: Existem os equivalentes para AND e OR com Imediatos (ori e andi).





Controle de Fluxo

Desvio Incondicional

- Registrador Especial PC (Program Counter): indica qual o endereço da próxima instrução a ser buscada na memória
- Instruções MIPS

jal Label # Jump and Link: \$ra=PC+4; PC=Label

Formato de instrução Tipo-J: Ex.: j 1200

ор	Endereço
2	1200
000010	000000000000010010110000
6 bits	26 bits

Controle de Fluxo

```
Desvio Condicional:

bne $t0, $t1, Label  # Branch if Not Equal: $t0!=$t1 ? PC=Label
beq $t0, $t1, Label  # Branch if Equal: $t0==$t1 ? PC=Label

C:

Assembly:

beq $s4, $s5, Label1
add $s3, $s4, $s5
j Label2
Label1: sub $s3, $s4, $s5
Label2: ...
```

Exercício: Implementar um Loop: for(i=0;i!=10;i++) {....}





Comparações

No MIPS, são implementadas as comparações: == e != Como implementar: <, >, <=, >=?

Instrução MIPS: Set on Less Than

- slt \$t0,\$t1,\$t2 # \$t0=1 se \$t1<\$t2; \$t0=0 caso contrário
- Apenas com estas instruções podemos montar várias estruturas de controle.
- Ao montador, é reservado o registrador \$1 (\$at) para essa tarefa

Ex.: Construa a pseudo-instrução Branch If Less Than : blt \$t0,\$t1,Label

```
slt $at, $t0, $t1
bne $at, $zero, Label
```





Constantes

Constantes pequenas são usadas muito frequentemente (50% dos operandos).

```
A = A + 5;

B = B + 1;

C = C - 18;
```

Como tratar constantes no MIPS?

- coloque constantes típicas na memória e carregue-as.
- crie registradores hardwired (como \$zero) para constantes como um (1).

Instruções com imediato MIPS:

```
addi $29, $29, 4
slti $8, $18, 10
andi $29, $29, 6
ori $29, $29, 4;
```

Ex.: Implemente a pseudo instrução: li \$t0, Imm #(Load Immediate)

Princípio de Projeto

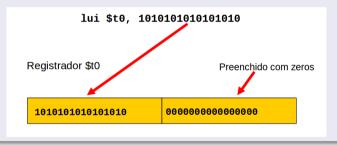
Agilizar o caso mais comum!





Constantes (maiores)

Para carregar uma constante de 32 bits num registrador são necessárias duas instruções. Nova instrução: load upper immediate







Constantes (maiores) Carga dos bits menos significativos... ori \$t0, \$t0, 1010101010101010 1010101010101010 0000000000000000 1010101010101010 00000000000000000 ori 1010101010101010 1010101010101010





Linguagem Assembly vs. Linguagem de Máquina

O assembly fornece uma representação simbólica conveniente

- muito mais fácil do que escrever números binários
- por exemplo, destino primeiro
- Pode-se usar Labels em vez de endereços numéricos

A linguagem de máquina é realidade subjacente

- Por exemplo, o destino não é mais o primeiro
- Labels são convertidos em números apropriados

O assembly pode fornecer "pseudo-instruções"

- por exemplo, move \$t0, \$t1 existe apenas no assembly
- pode ser implementada usando add \$t0,\$t1,\$zero

Ao considerar o desempenho, você deve contar as instruções reais.



Outras questões

Abordadas no Livro e Apêndices do Livro texto:

- suporte para procedimentos;
- linkers, carregadores, layout da memória;
- pilhas, frames, recursão;
- manipulação de strings e ponteiros;
- interrupções e exceções;
- chamadas de sistema e convenções.





Resumo...

Instruções simples, todas de 32 bits

Bastante estruturada

Somente três formatos de instruções

R	ор	rs	rt	rd shamt fun		funct				
ı	ор	rs	rt	16 bits imediato						
J	ор		26 <i>bits</i> endereço							

Contar com o compilador para obter desempenho

Auxiliar o compilador onde for possível



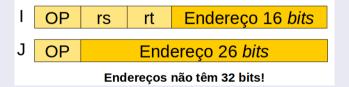


Endereços (do Contador de Programa PC) em desvios

```
Instruções
```

```
bne $t4, $t5, Label  # Próxima instrução em Label se $t4 != $t5 beq $t4, $t5, Label  # Próxima instrução em Label se $t4 == $t5 j Label  # Próxima instrução em Label jal Label  # $ra=PC+4; Próxima Instrução em Label
```

Formatos







Linguagem Assembly vs. Linguagem de Máquina

Pode-se especificar um registrador (como lw e sw) e adicioná-lo ao endereço (Endereço Relativo)

- utilizar Instruction Address Register (PC = program counter)
- maioria dos desvios são locais (Princípio da Localidade)

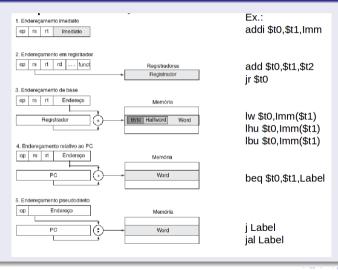
Instruções tipo-J, j e jal , utilizam os 4 bits de alta ordem do PC e concatenam ao endereço do (Label (26)<<2)(28) totalizando os 32 bits:

- limites de endereço de 256 MB (64M instruções).
- O montador e o linker precisam cuidar disso!





Endereços (do Contador de Programa PC) em desvios



Endereços (do Contador de Programa PC) em desvios

Exemplo: while(save[i] == k) i++;

Loop: sll \$t1,\$s3,2

add \$t1,\$t1,\$s6 lw \$t0,0(\$t1)

bne \$t0,\$s5, Exit addi \$s3,\$s3,1

addi \$53,\$53, j Loop

Exit:

80000	U	U	19	9	2	U
80004	0	9	22	9	0	32
80008	35	9	8	0		
80012	5	8	21	2		
80016	8	19	19	1		
80020	2	20000				
80024						





Endereços (do Contador de Programa PC) em desvios

Exemplo: while(save[i] == k) i++;

- MIPS: Possuem endereços em bytes, diferenciando em 4 bytes (word);
- A instrução bne acrescenta 2 words (8 bytes) na instrução seguinte, especificando o endereço de desvio (8 + 80016) e não em relação à instrução atual (12 + 80012), ou ao endereço completo/absoluto (80024).
- ullet O jump utiliza o endereço completo (20000 x 4 = 80000)

Loop: sll \$t1,\$s3,2 add \$t1,\$t1,\$s6 lw \$t0,0(\$t1) bne \$t0,\$s5, Exit addi \$s3,\$s3,1 i Loop

Exit:

80000	0	0	19	9	2	0
80004	0	9	22	9	0	32
80008	35	9	8	0		
80012	5	8	21	2		
80016	8	19	19		1	
80020	2	20000				
80024						



