



# MODOS DE ENDEREÇAMENTO NO MIPS E ENDEREÇOS DE 32 BITS

Arquitetura e Organização de Computadores I

Docente responsável: Dr. Leonardo Bidese de Pinho.

Mestrando: Luciano Moraes da Luz Brum.

Email: <u>lucianobrum18@gmail.com</u>

## Roteiro

- > Constantes.
- > Endereços em desvios condicionais e incondicionais.
- Modos de endereçamento.
- Resumo e revisão geral das instruções do MIPS.
- > Exercícios.

- > Constantes pequenas são usadas muito frequentemente (50% dos operandos).
- > Exemplos:

$$A = A + 1$$
;

$$> B = 0 + 1;$$

- > Soluções? Vale a pena?
  - > Determinar constantes típicas na memória e carrega-las.
  - > Criar registradores "hard-wired" (como \$zero) para constantes como 0 ou 1.
- > Princípio de projeto: agilizar o caso comum. Que formato?

Com instruções do formato I (imediato) podemos utilizar constantes em nossas soluções.

- Qual é a limitação dessa solução?
  - > Formato da instrução.

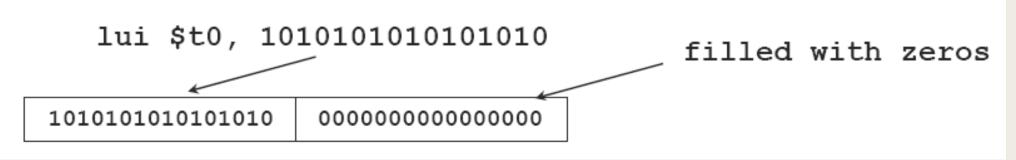
> Como trabalhar com constantes de 32 bits?

> Solução do MIPS: uma nova instrução que permitirá o carregamento de constantes maiores.

➤ Instrução *lui* (*load upper immediate*): carrega uma constante de 16 bits para os 16 bits mais significativos de um registrador.

Estes 16 bits são os mais significativos da constante que desejamos carregar para um registrador.

> Exemplo:



A instrução *lui* deve ser utilizada em conjunto com outra instrução para carregar a constante de 32 bits.

Com qual instrução podemos preencher os 16 bits menos significativos do registrador \$t0?

> Alternativas:

➤ Instrução addi.

➤ Instrução *ori*.

> Ambas funcionam em todos os casos?

ori \$t0, \$t0,01010101010101 ori 

addi \$t0, \$t0,01010101010101

addi

10101010101010	00000000000000
00000000000000	01010101010101

10101010101010 01010101010101

Exemplo no PCSPIM.

## Roteiro

- > Constantes.
- > Endereços em desvios condicionais e incondicionais.
- Modos de endereçamento.
- Resumo e revisão geral das instruções do MIPS.
- > Exercícios.

> Instruções:

```
bne $t4,$t5,Label ##A próxima instrução está em Label se $t4 != $t5
beq $t4,$t5,Label ##A próxima instrução está em Label se $t4 == $t5
j Label ##A próxima instrução está em Label
```

Formato de instruções do tipo I e J:

I	op	rs	rt	endereço de 16 bits
J	op	endereço de 26 bits		

- Problema: se o programa precisasse caber nestes 16/26 bits, o tamanho máximo do programa ficaria limitado  $(2^{16}/2^{26})$ .
- > Solução?

Instruções do MIPS possuem endereço em bytes.

➤ 1 word = 1 instrução = 4 bytes.

Para acessar uma posição de memória (word) do MIPS, o endereço deve ser múltiplo de 4.

> Se os endereços nos *jumps* e *branchs* considera o endereçamento por palavra, podemos aumentar 2 bits para endereçamento (multiplicar por 4 a capacidade de endereçamento).

➤ Porém, ainda não temos 32 bits de endereçamento. Como resolver?

➤ Poderíamos especificar um registrador base (como em *lw* e *sw*) e acrescentá-lo ao endereço.

> Detalhe: a maioria dos desvios é local (princípio da localidade).

Escolha natural: usar o registrador de endereço de instrução (PC = contador do programa)

 $\triangleright$  Endereçamento relativo ao PC ( $\pm 2^{15}$  instruções).

E a solução para a instrução jump?

➤ Se os endereços nos *jumps* e *branchs* considera o endereçamento por palavra, podemos aumentar 2 bits para endereçamento (multiplicar por 4 a capacidade de endereçamento).

➤ 28 bits. Como complementar os outros 4 bits?

Solução: 4 bits mais significativos do PC são usados.

Formato da instrução jump.

J op endereço de 26 bits

- Qual a faixa de endereços acessível pelo jump?
- > Qual a faixa de endereços acessível pelos desvios condicionais?

- > Problema: Como saltar para posições superiores?
  - Solução: Usar *jump register* depois de carregar uma constante de 32 bits no registrador.

- > Problema: Como desviar para um ponto mais distante em relação ao PC?
  - > Solução: Inverter a condição de desvio e acrescentar um *jump*.
  - > Ex: beq \$s0,\$s1, L1 -> bne \$s0,\$s1, L2

J L1

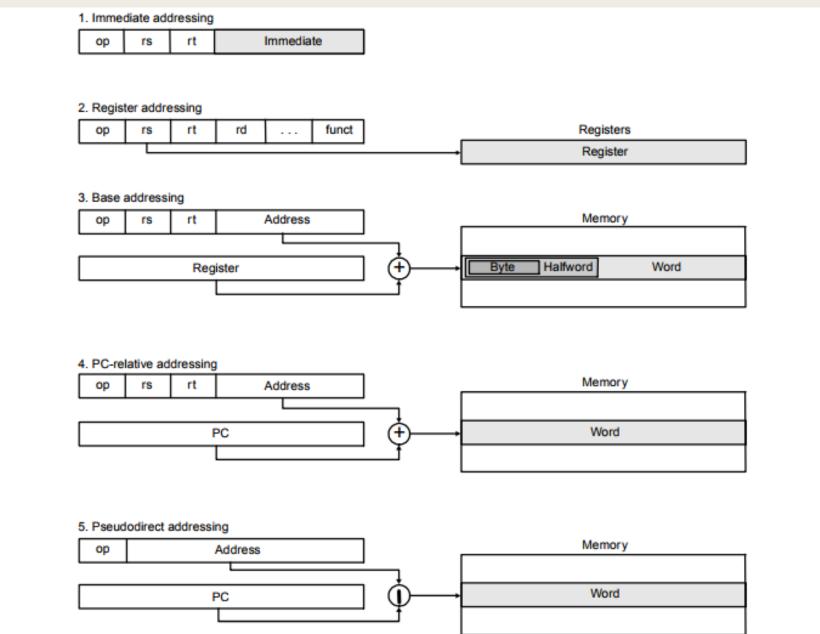
## Roteiro

- > Constantes.
- > Endereços em desvios condicionais e incondicionais.
- Modos de endereçamento.
- Resumo e revisão geral das instruções do MIPS.
- > Exercícios.

## Modos de Endereçamento

- > Endereçamento imediato: Operando é uma constante na instrução.
- Endereçamento em registrador: Operando é um registrador.
- Endereçamento de base ou deslocamento: Registrador base + constante na instrução.
- Endereçamento relativo ao PC: PC + constante na instrução.
- Endereçamento pseudodireto: Constante das instruções de *jump* concatenada com os 4 bits mais altos do PC.

## Modos de Endereçamento



## Roteiro

- > Constantes.
- Endereços em desvios condicionais e incondicionais.
- Modos de endereçamento.
- Resumo e revisão geral das instruções do MIPS.
- > Exercícios.

#### Resumo

- ➤ Instruções de 32 bits.
- > 3 formatos de instrução:

R	op	rs	rt	rd	shamt	funct
I	op	rs	rt	endereço de 16 bits		l6 bits
J	op	endereço de 26 bits				

#### Resumo

Nome	Número do registrador	Uso	
şzero	0	O valor constante 0	
\$v0-\$v1	2-3	Valores para resultados e avaliação de expressões	
\$a0-\$a3	4-7	Argumentos	
\$t0-\$t7	8-15	Temporários	
\$80-\$87	16-23	Valores salvos	
\$t8-\$t9	24-25	Mais temporários	
\$gp	28	Ponteiro global	
\$sp	29	Ponteiro de pilha	
\$fp	30	Pointeiro de quadro	
\$ra	31	Endereço de retorno	

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

Assembly do MIPS					
Categoria	Instrução	Exemplo	Significado	Comentários	
Aritmética	add	add \$s1,\$s2,\$s3	\$81 = \$82 + \$83	Três operandos; dados nos registradores	
	subtract	aub \$a1,\$a2,\$a3	\$a1 = \$a2- \$a3	Três operandos; dados nos registradores	
	add immediate	addi \$81,\$82,10 0	\$81-\$82 + 100	Usada para somar constantes	
Transferência de dados	load word	lw \$s1,100(\$s2)	\$a1 = Memória[\$a2 + 100]	Dados da memória para o registrador	
	store word	sw \$s1,100(\$s2)	Memória[\$s2 + 100] = \$s1	Dados do registrador para a memória	
	load byte	lb \$s1,100(\$s2)	\$s1 = Memória[\$s2 + 100]	Byte da memória para registrador	
	store byte	sb \$81,100(\$82)	Memória[\$s2+100] = \$s1	Byte de um registrador para memória	
	load upper immed.	lui \$81,100	\$s1 = 100 * 216	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 \$s1,8s2,25	if (\$s1 != \$s2) go to PC + 4 + 100	Testa desigualdade; relativo ao PC	
	set on less than	slt \$81,\$82,\$83	if (\$22 < \$23) \$21 - 1; else \$21 - 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	Desvis para endereço de destino	
	jump register	jr Sra	go to \$ra	Para switch e retorno de procedimento	
	jump and link	jal 2500	\$ra = PC + 4. go to 10000	Para chamada de procedimento	

## Roteiro

- > Constantes.
- > Endereços em desvios condicionais e incondicionais.
- Modos de endereçamento.
- Resumo e revisão geral das instruções do MIPS.
- > Exercícios.

#### Lista de Exercícios

- 1. Construa um programa *assembly* MIPS que carregue duas constantes de 32 bits nos registradores \$s1 e \$s2 e realize a soma destes valores. Jogue o resultado no registrador \$s3. Realize no caderno ou utilizando o simulador PCSPIM.
- 2. Realize o exercício anterior com duas instruções adicionais: uma utilizando *addi* e outra com *ori*. Teste as duas versões com as mesmas constantes: 1° caso com constantes positivas e 2° caso com constantes negativas (representação é em complemento de 2). Descreva qual a diferença nos resultados em utilizar *addi* e *ori*.
- 3. Classifique o modo de endereçamento das seguintes instruções e descreva o motivo.
  - add
  - addi
  - $\blacksquare$  lw
  - beq
  - jal
  - jr
  - and

#### Lista de Exercícios

- Entrega por email ou escrito até o dia 2 de outubro (segunda-feira).
- Dúvidas?
  - Email: <u>lucianobrum18@gmail.com</u>
  - Sala: 3143.
- Leitura complementar: Seção 2.9 do livro Organização e Projeto de Computadores Pattersson e Hennessy.
- Vídeo-aulas sobre PCSPIM Canal do professor Sandro Camargo: <a href="https://www.youtube.com/watch?v=1dWhY2brCUs">https://www.youtube.com/watch?v=1dWhY2brCUs</a>

## Referências Bibliográficas

• PATTERSON, D. A., HENNESSY, J, L. Organização e Projeto de Computadores - a interface Hardware/Software. 3. Ed., Campus. 2005.

## Obrigado!