

**Laboratório 3** Utilidades, Representação de Constantes**Chamadas de Sistema**

O assembly MIPS possui incorporada a instrução `syscall`, projetada para acessar as funções básicas do sistema (no PC, estaríamos falando das funções da BIOS), tais como acesso a tela, teclado e arquivos. O MARS simula várias funções úteis com `syscalls`. Por exemplo, o trecho a seguir lê um inteiro do teclado e o coloca em `$t0`.

```
li $v0,5          # v0 é carregado para executar a chamada 5
syscall           # faz a chamada (lê o inteiro da interface)
move $t0,$v0      # o inteiro foi colocado em v0; copiamos em t0
```

Veja a lista completa de chamadas de sistema na ajuda do MARS, incluindo um exemplo complexo.

**Constantes String e Lista de Dados**

Para inserirmos constantes no nosso programa de forma elegante, utilizamos *diretivas assembly*, que são código que não é compilado para instruções MIPS.

- `.data` indica que as linhas a seguir são apenas dados (constantes ou espaço reservado);
- `.text` indica as linhas a seguir são instruções MIPS;
- `.asciiz` serve para inserir uma string terminada em zero (caracteres de *um byte cada*);
- `.word` inclui uma lista de valores de 32 bits, a partir do próximo endereço múltiplo de 4.

Por exemplo:

```
.data                                # início segmento (trecho) dados
frase:.asciiz "Frase a imprimir!"   # \0 inserido automaticamente
dados:.word 34,-12,0,0x5FFE0D23     # 4 words de 32 bits

.text                                # início de segmento de programa
la $s1,dados                        # carrega o endereço dos dados em $s1
lw $s2,12($s1)                     # carrega da memória o valor 0x5FFE0D23 em $s2
la $a0,frase
li $v0,4
syscall                             # imprime a frase na tela
```

O comando `la` carrega o endereço de um label no registrador indicado.



Faça um programa que obtém vinte números do teclado e os imprime na tela na ordem inversa à de entrada. Pode usar a diretiva `.space` se quiser, mas `.word` serve também.  
**Entregar semana que vem.**

**Tamanho de Operandos – Constantes de 32 bits**

Uma vez que as instruções têm no máximo 32 bits e às vezes precisamos trabalhar com constantes deste tamanho, um artifício é usado: o montador quebra estas constantes ao meio, utilizando duas instruções para efetivar a carga (*load upper immediate* e *or immediate*):

```
li $s0,0x12345678    =>    lui $s0,0x1234    (carrega parte alta)
(instrução original)    ori $s0,$s0,0x5678    (seta parte baixa)
```

Para labels, é o montador que decide onde colocá-los na memória (etapa de *linkagem* ou *linkedição*), portanto ele sabe o valor final exato, algo difícil para o programador fazer sozinho.

**Codificação de Saltos**

Temos três tipos de saltos no MIPS: com endereço absoluto (*j* e *jal*), com endereço relativo (todos os *branches*) e destino via registrador (*jr*). Notamos que o endereço de destino de um desvio deve ter, obrigatoriamente, 32 bits e não temos isso disponível na instrução para um operando.

Os *branches* são instruções do tipo I, o que nos dá 16 bits para especificar o endereço. Simplesmente iremos *somar* o valor imediato *sinalizado* ao valor do PC (Contador de Programa). Forçando que todas as instruções estejam em endereços múltiplos de 4 (dados alinhados em 32

bits, que é o tamanho das instruções), podemos simplesmente supor os dois bits LSB do destino como 00<sub>2</sub>, totalizando 18 bits.

Já com endereço absoluto usamos o formato J, visto a seguir, simplesmente saltando para o endereço especificado na constante. Infelizmente, temos 26 bits disponíveis; somados aos dois zeros LSB, ficamos com 28 bits para indicar o destino do salto. Os últimos 4 bits (MSB) são copiados do valor atual do PC. O opcode da instrução j é 0x02.

Formato J	opcode (6)	endereço destino (26)
-----------	---------------	--------------------------

Como exemplo, a instrução `addi $s1,$zero,0x45` vai gerar o código de máquina 0x00110045,

Se precisarmos de um salto que cubra necessariamente toda a memória, deveremos carregar o seu destino num registrador de 32 bits e usar a instrução `jr` (jump register), que saltará para o valor especificado pelo registrador em questão.

Uma última complicação: o PC é incrementado logo após a instrução ser lida (*opcode fetch*) e antes dela ser executada (*instruction decode* e *instruction execute*), portanto o valor de referência para ser somado aos *branches* (ou tomados os 4 bits MSB para *jumps*) é  $PC+4$ .

▶	<p>Teste no MARS o programa abaixo e explique <i>cada bit</i> da codificação binária resultante:</p> <pre> start:      j final             beq \$zero,\$zero,final             la \$t6,final             jr \$t6 final:      bne \$0,\$0,final </pre> <p>Assuma que o endereço de <code>start</code> é 0x0040 0000. A codificação de <code>jr</code> está no Lab #2.  <b>Mostrar/entregar até semana que vem.</b></p>
---	---

## Números Sinalizados

Podemos assumir, para todos os efeitos, que todos os números que lidamos no MIPS são sinalizados, o que significa dizer que seus valores são representados em complemento de 2.

Obviamente, é preciso fazer extensão de sinal: `addi $s0,$zero,-1` deve carregar 0xFFFF FFFF em \$s0 (-1 em 32 bits), mas a constante de 16 bits é 0xFFFF; a “extensão de sinal” é apenas repetir o bit MSB para todos os bits à esquerda.

Deve-se notar que a instrução `addiu` (*add immediate unsigned*) na verdade não quer dizer que o número não é sinalizado; apenas está indicando que o processador não deve se preocupar caso haja um estouro de 32 bits na soma. A constante imediata terá seu sinal estendido.

## Exercícios (entregar os ★ até semana que vem)

- ★ Percebe-se que temos limites para o destino de saltos, dados conforme a instrução usada. Quais são estes limites, ou seja, quão longe pode estar nosso destino em relação à instrução de salto? Exprima este valor tanto em *endereços* quanto em *número de instruções*.
- Prove que estender o sinal é equivalente a copiar o bit MSB para todos os bits à esquerda.
- Um assim chamado *modo de endereçamento* indica uma maneira possível para o processador acessar a memória. No MIPS, temos endereçamento imediato (constantes, como em `addi`), endereçamento de registradores (como em `add`) e o indexado de `lw` e `sw`.  
É usual termos, em microprocessadores simples, o modo direto (colocamos o endereço a acessar como constante na instrução), o indireto simples (o endereço está num registrador) e o indexado (uma constante é somada a um valor indireto).  
Tanto o x86 quanto o ARM possuem muitos outros modos. Cite vantagens e desvantagens.
- ★ No 8051, é o programador que decide se o número de 8 bits é sinalizado ou não. Dada a conta:  $11001110_2 + 11000111_2$  com resultado num registrador de 8 bits, quais são os valores decimais envolvidos? Houve estouro da capacidade de 8 bits ou não?
- ★ O comando `addiu $s0,$zero,0x8000` é interpretado como uma pseudoinstrução. Por quê?
- Faça um programa que descobre e imprime x tal que o fatorial de x estoura 31 bits.