8. Representação de inteiros com e sem sinal (revisão de Sistemas Digitais)

ABF - AC I - MIPS IS_2

1

Inteiros positivos em binário

• Número em binário com n-bits

$$x = x_{n-1}2^{n-1} + x_{n-2}2^{n-2} + \dots + x_12^1 + x_02^0$$

- Gama de representação: 0 a +2ⁿ 1
- Exemplo
 - 0000 0000 0000 0000 0000 0000 0000 1011₂

$$= 0 + ... + 1 \times 2^{3} + 0 \times 2^{2} + 1 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0}$$

= 0 + ... + 8 + 0 + 2 + 1 = 11₁₀

- Gama de representação com 32 bits
 - 0 a +4,294,967,295

ABF - AC I - MIPS IS_2

Representação de números negativos

1. Sinal e módulo

-15
$$10001111 = -(2^3+2^2+2^1+2^0)$$

Bit de sinal sem peso associado

- Inconvenientes da representação em sinal e módulo:
 - Bit de sinal "especial"
 - Exige somador e subtrator distintos
 - Dupla representação de zero: +0 (00000000) e -0 (10000000)

2. Representação em Complemento

- Subtrair é somar o complemento
- Bit de sinal tratado como os outros bits

ABF - AC I - MIPS IS_2

Complemento para 1

Complemento para 1 (complemento falso) obtém-se negando bit a bit, i.e. $-X = (2^{n-1}-1)-|X|$

```
15 = 00001111
-15 = 11110000
             Bit de sinal com peso –(2<sup>n-1</sup>-1)
```

- Vantagens:
 - Fácil de obter o complemento
 - Bit de sinal processado como os outros bits
 - Lógica de soma e subtração idênticas
- Inconvenientes
 - +0 (00000000) e -0 (11111111)
 - End-around carry

 ABF-ACI-MIPS IS_2

Complemento para 1

- Gama de representação: -(2ⁿ⁻¹ 1) a (2ⁿ⁻¹ 1)
- Soma de 2 números negativos:

Quando é necessário somar 1?

Só quando ambos os numeros são negativos, i.e. em ambos o bit de sinal = 1, logo carry-out = 1

Solução: somar o carry-out da posição mais significativa ao resultado da soma – "end-around carry"

ABF - AC I - MIPS IS_2

5

Aritmética em 1's complement

$$-8 = 11110111$$
 $-8 = 11110111$ $+7 = 00000111$ $-7 = 11111000$ $11111111 (-16)$ end-around carry 11110000 (-15)

End-around carry Adição (subtração) lentas

ABF - AC I - MIPS IS_2

Inteiros com sinal: 2s-Complement

• Número com n-bits em 2s-Complement:

$$x = -x_{n-1}2^{n-1} + x_{n-2}2^{n-2} + \dots + x_12^1 + x_02^0$$

- Gama de representação: -2ⁿ⁻¹ a +2ⁿ⁻¹ 1
- Exemplo
- Gama de representação com 32 bits
 - -2,147,483,648 a +2,147,483,647

ABF - AC I - MIPS IS_2

-

Inteiros com sinal: 2s-Complement (2)

- Bit 31 é o bit de sinal:
 - 1 para numeros negativos
 - 0 para numeros positivos e para zero
- Gama de representação assimétrica: (2ⁿ⁻¹) não é representável em n-bits
- Numeros não-negativos têm a mesma representação em unsigned e em 2's-complement
- Exemplos:

0: 0000 0000 ... 0000 (**0** tem representação única)

-1: 1111 1111 ... 1111

Mais-negativo: 1000 0000 ... 0000 Mais-positivo: 0111 1111 ... 1111

ABF - AC I - MIPS IS_2

Obtenção do 2s Complemento

- Negar bit a bit e somar 1
- Exemplo:
 - **+2** = 0000 0000 ... 0010
 - -2 = 1111 1111 ... 1101 + 1 = 1111 1111 ... 1110

ABF - AC I - MIPS IS_2

9

Aritmética em 2's complement

```
-8 = 11111000 -8 = 11111000
+7 = 00000111 -7 = 11111001
11111111 (-1) 111110001 (-15)
```

- Vantagens 2s complement
 - Representação única para 0
 - Soma (e subtração) mais rápidas
- ➤ 2s complement é a representação usada por todos os computadores atuais

ABF - AC I - MIPS IS_2

2s complement: Extensão do sinal

- Representar um numero usando mais bits
- Replicar o bit de sinal para a esquerda n\u00e3o altera o valor representado
- No instruction set do MIPS:
 - addi: valor do imediato extendido a 32-bits
 - 1b, 1h: extende a 32 bits o byte/halfword transferido da memória
 - beq, bne: extende o valor do imediato que indica o deslocamento
- Exemplos: 8-bit para 16-bit

+2: 0000 0010 => 0000 0000 0000 0010

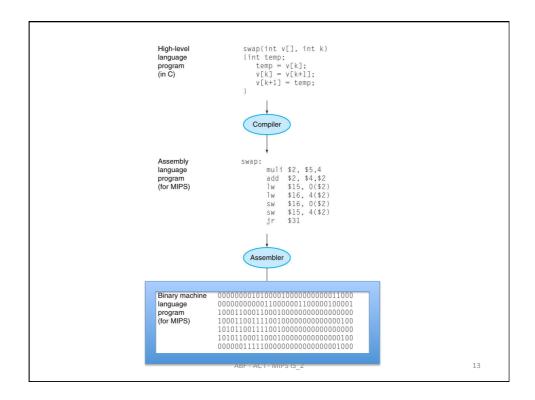
-2: 1111 1110 => 1111 1111 1111 1110

ABF - AC I - MIPS IS_2

11

9. Representação das instruções

ABF - AC I - MIPS IS_2



Codificação das instruções

Instruções codificadas em binário: *código máquina* Instruções MIPS

Codificadas em 32-bits (instruction words)

- comprimento fixo
- Número reduzido de formatos de instrução

Codificam: código de operação (*opcode*), número dos registos, ...

Regularidade!

Número dos registos

\$t0 - \$t7 são os registos r8 - r15

\$t8 – \$t9 são os registos r24 – r25

\$s0 - \$s7 são os registos r16 - r23

ABF - AC I - MIPS IS_2

Formatos de instrução: Tipo R

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

- Campos do código de Instrução:
 - op: operation code (opcode)
 - rs: número do registo do 1º operando
 - rt: número do registo do 2º operando
 - rd: número do registo de destino
 - shamt: shift amount (00000 por agora)
 - funct: function code (extende o opcode)

ABF - AC I - MIPS IS_2

15

Formato Tipo R: exemplo

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

add \$t0, \$s1, \$s2

special	\$s1	\$s2	\$t0	0	add
0	17	18	8	0	32
000000	10001	10010	01000	00000	100000

 $0000001000110010010000000100000_2 = 02324020_{16}$

ABF - AC I - MIPS IS_2