



Prof. André Breda Carneiro
Prof. Rafael R. da Paz

Organização Básica de Computadores

FACENS
Sorocaba/2020

Sistemas de numeração

Revisão dos Sistemas Numéricos

Decimal:

baseado em 10 dígitos (0,1,2,3,4,5,6,7,8,9)

Exemplo:

$$5264_{(10)} = (5 \times 1000) + (2 \times 100) + (6 \times 10) + 4 \times 1$$

$$5264_{(10)} = (5 \times 10^3) + (2 \times 10^2) + (6 \times 10^1) + (4 \times 10^0)$$



Base ou raiz

Arquitetura de computadores

Decimal:

Valores fracionários:

$$75,32 = (7 \times 10^1) + (5 \times 10^0) + (3 \times 10^{-1}) + (2 \times 10^{-2})$$

De uma forma geral:

$$X = \sum_i x_i 10^i$$

onde: $x_i \in (0,1,2,3,4,5,6,7,8,9)$ e i corresponde a posição do dígito.

Arquitetura de computadores

Hexadecimal:

baseado em 16 dígitos

(0,1,2,3,4,5,6,7,8,9,A,B,C,D,E,F)

Onde “A” tem valor 10... e “F” valor 15

Exemplo:

$$7C1_{(16)} = (7 \times 16^2) + (12 \times 16^1) + (1 \times 16^0)$$

$$7C1_{(16)} = (7 \times 256) + (12 \times 16) + (1 \times 1)$$

$$7C1_{(16)} = 1985$$

Ou seja conversão de hexadecimal em decimal

Arquitetura de computadores

Binário:

baseado em 2 dígitos (0,1)

Exemplo:

$$1101_{(2)} = (1 \times 2^3) + (1 \times 2^2) + (0 \times 2^1) + (1 \times 2^0)$$

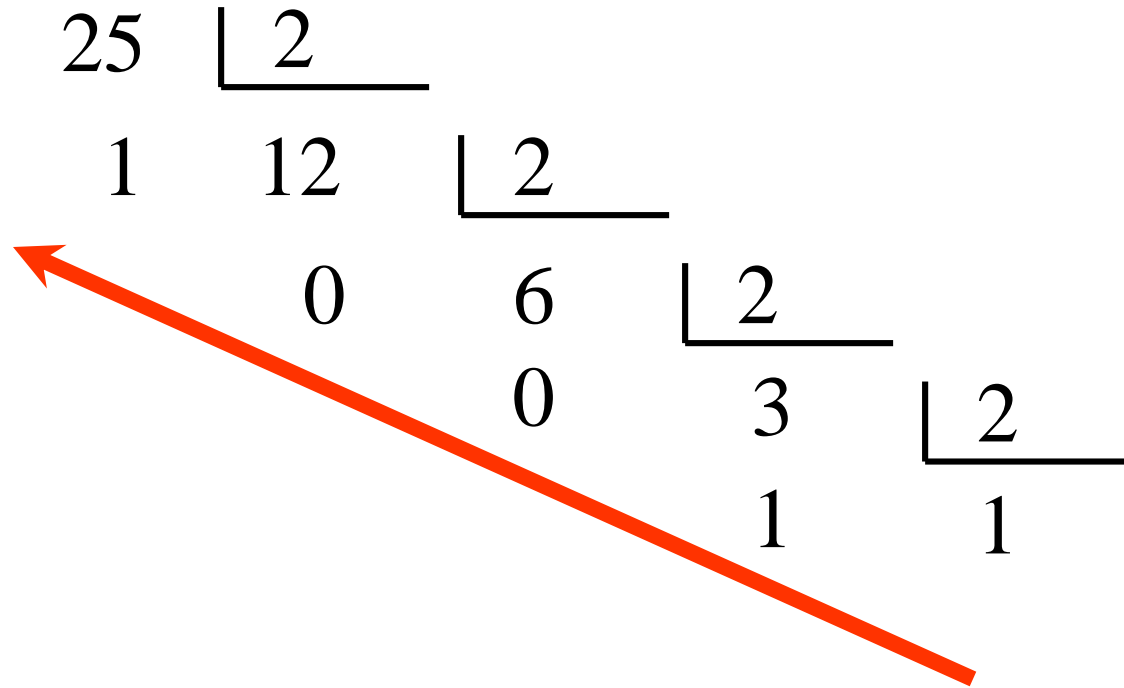
$$1101_{(2)} = (8) + (4) + (0) + (1)$$

$$1101_{(2)} = 13$$

Ou seja conversão de binário em decimal

Arquitetura de computadores

Conversão de decimal para binário

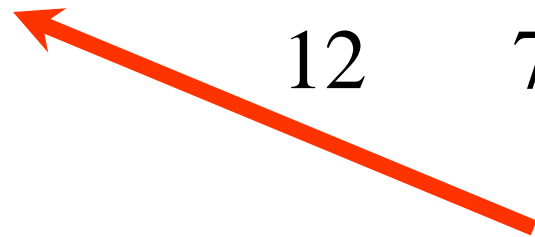


$$25 = 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0$$

1 1 0 0 1

Arquitetura de computadores

Conversão de decimal para Hexadecimal

$$\begin{array}{r} 1985 \overline{) 16} \\ 1 \quad 124 \overline{) 16} \\ \quad 12 \quad 7 \end{array}$$


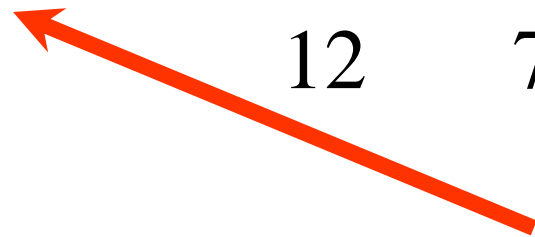
7C1 , pois 12 em hexa é “C”

$$7C1_{(16)} = (7 \times 16^2) + (12 \times 16^1) + (1 \times 16^0)$$

$$7C1_{(16)} = 1985_{(10)}$$

Arquitetura de computadores

Conversão de decimal para Hexadecimal

$$\begin{array}{r} 1985 \overline{) 16} \\ 1 \quad 124 \overline{) 16} \\ \quad 12 \quad 7 \end{array}$$


7C1 , pois 12 em hexa é “C”

$$7C1_{(16)} = (7 \times 16^2) + (12 \times 16^1) + (1 \times 16^0)$$

$$7C1_{(16)} = 1985_{(10)}$$

Representação de Inteiros

Arquitetura de computadores

Na representação de binária podem ser representados com 0 e 1, o sinal de negativo e ponto:

-101.01010

Ao se trabalhar com números binários no computador não é possível se usar o sinal de negativo e o ponto. Com números positivos e inteiros a representação é direta:

$$00110001 = 49$$

$$00010101 = 21$$

usando-se 8 bits

Representação de sinal

O bit de maior significância (mais a esquerda) é tratado com o bit de sinal. Se o bit de sinal for 0, o número é positivo, se for 1 é negativo.

Arquitetura de computadores

Representação Sinal-Magnitude

A forma mais simples é tal que os $n-1$ bits representam a magnitude do número. Assim:

$$A = \begin{cases} \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i & \text{se } a_{n-1} = 0 \\ - \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i & \text{se } a_{n-1} = 1 \end{cases}$$

Exemplo:

$$+18 = 00010010$$

$$-18 = 10010010$$

Arquitetura de computadores

Desvantagens

- As operações aritméticas se tornam mais complicadas;
- Existem duas representações para o zero:

$$+0 = 00000000$$

$$-0 = 10000000$$

Representação de Complemento de Dois

- Números inteiros:

$$A = \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i \quad (1)$$

- Números negativos:

$$A = -a_{n-1} 2^{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} a_i 2^i \quad (2)$$

Note que (1) está contido em (2) uma vez que para números positivos, $a_{n-1} = 0$

O zero é identificado como sendo positivo assim em sua representação o bit de sinal é 0.

Arquitetura de computadores

7	6	5	4	3	2	1	0
---	---	---	---	---	---	---	---

-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
--------	-------	-------	-------	-------	-------	-------	-------

-128	64	32	16	8	4	2	1
------	----	----	----	---	---	---	---

1	0	0	1	0	1	0	1
---	---	---	---	---	---	---	---

$$\begin{array}{ccccccc} -128 & & & 16 & & 4 & & 1 \end{array} = -107$$

1	1	1	0	1	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

$$\begin{array}{ccccccc} -128 & 64 & 32 & & 8 & & & \end{array} = -24$$

Conversão do número de bits de representação

- representação sinal-magnitude:

+18 = 00010010 (8 bits)

+18 = 000000000000010010 (16 bits)

-18 = 10010010 (8 bits)

-18 = 100000000000010010 (16 bits)

Arquitetura de computadores

- representação de complemento de 2, forma correta de aumentar o número de bits:

+18 = 00010010 (8 bits)

+18 = 00000000000010010 (16 bits)

-18 = 11101110 (8 bits)

-18 = 11111111111101110 (16 bits)

completa-se com o mesmo valor do bit de sinal

Aritmética de Inteiros (Representação de Complemento de Dois)

- Negação

1. Tome o complemento booleano de cada bit (inclusive o bit de sinal).
2. Tratando o resultado como um binário inteiro não sinalizado, acrescente 1

Exemplo

$$\begin{array}{r} +18 = 00010010 \\ \text{complemento} = 11101101 \\ \quad \quad \quad + \quad \quad \quad 1 \\ \hline 11101110 = -18 \end{array}$$

Mostre que: $(-18) = +18$

Arquitetura de computadores

$$\begin{array}{r} +0 = 00000000 \\ \text{complemento} = 11111111 \\ + 1 \\ \hline 1 = 0 \end{array}$$

“carry in” ou
“vai um”

$$\begin{array}{r} -128 = 10000000 \\ \text{complemento} = 01111111 \\ + 1 \\ \hline 10000000 = -128 \end{array}$$

não existe uma representação para 2^n

Arquitetura de computadores

Portanto para 8 bits temos:

7	6	5	4	3	2	1	0
-2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
-128	64	32	16	8	4	2	1

O menor número -128 passado por zero e até 127

1	0	0	0	0	0	0	0
---	---	---	---	---	---	---	---

-128

= -128

0	1	1	1	1	1	1	1
---	---	---	---	---	---	---	---

0 64 32 16 8 4 2 1

= 127

Arquitetura de computadores

Tipo da ling. C	Número bits	<limits.h> Constant	Valores Faixa
signed char	8	SCHAR_MIN	-128
		SCHAR_MAX	127
unsigned char	8		0
		UCHAR_MAX	255
signed short	16	SHRT_MIN	-32768
		SHRT_MAX	32767
unsigned short	16		0
		USHRT_MAX	65535
signed int	16	INT_MIN	-32768
		INT_MAX	32767
unsigned int	16		0
		UNIT_MAX	65535
signed long	32	LONG_MIN	-2147483647
		LONG_MAX	2147483647
unsigned long	32		0
		ULONG_MAX	4294967295
signed long long	64	LLONG_MIN	-9,22337E+18
		LLONG_MAX	9223372036854775807
unsigned long long	64		0
		ULLONG_MAX	1,84467E+19

Arquitetura de computadores

Considere um número inteiro de 8 bits

a) Faixa do número para inteiro não sinalizado

$2^8 = 256$ \therefore Faixa de número é de 0 .. 255

b) Faixa do número para inteiro sinalizado

(perco bit para sinal)

$2^7 = 128$ \therefore Faixa de número é de -128 .. 127

Arquitetura de computadores

Adição

$$\begin{array}{r} 1001 \\ +0101 \\ \hline 1110 \end{array} = -2$$

(a) $(-7) + (+5)$

$$\begin{array}{r} 1100 \\ +0100 \\ \hline 10000 \end{array} = 0$$

(b) $(-4) + (+4)$

$$\begin{array}{r} 0011 \\ +0100 \\ \hline 0111 \end{array} = 7$$

(c) $(+3) + (+4)$

$$\begin{array}{r} 1100 \\ +1111 \\ \hline 11011 \end{array} = -5$$

(d) $(-4) + (-1)$

$$\begin{array}{r} 0101 \\ +0100 \\ \hline 1001 \end{array} = \text{Overflow}$$

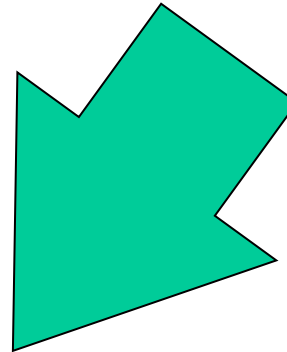
(e) $(+5) + (+4)$

$$\begin{array}{r} 1001 \\ +1010 \\ \hline 10011 \end{array} = \text{Overflow}$$

(f) $(-7) + (-6)$

Quando ocorre um overflow a ALU deve sinalizar para que este resultado não seja usado.

Um overflow pode ocorrer mesmo que não exista um carry.



Regra: se dois números são somados, e têm o mesmo sinal, ocorre um overflow se o resultado tiver sinal oposto.1

Figure 8.4 Addition of Numbers in Twos Complement Representation

Subtração

Para subtrair um número (subtraendo) de outro (minuendo), deve-se tomar o complemento de dois (negação) do subtraendo e soma-lo ao minuendo.

Exemplo:

The diagram illustrates the two's complement subtraction process for the example $0100 - 0010$. Red boxes highlight the numbers involved, and red arrows show the flow of the calculation.

Initial subtraction:

$$\begin{array}{r} 0100 \\ - 0010 \\ \hline \end{array}$$

Since the minuend is smaller than the subtrahend, the two's complement of the subtrahend is added to the minuend:

$$\begin{array}{r} + 1110 \\ \hline 1\ 0010 \end{array}$$

The two's complement of the subtrahend (0010) is derived by first inverting the bits to get 1101, and then adding 1:

$$\begin{array}{r} 1101 \\ + 1 \\ \hline 1110 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 0010 \\ +1001 \\ \hline 1011 = -5 \end{array}$$

(a) $M = 2 = 0010$
 $S = 7 = 0111$
 $-S = 1001$

$$\begin{array}{r} 0101 \\ +1110 \\ \hline 10011 = 3 \end{array}$$

(b) $M = 5 = 0101$
 $S = 2 = 0010$
 $-S = 1110$

$$\begin{array}{r} 1011 \\ +1110 \\ \hline 11001 = -7 \end{array}$$

(c) $M = -5 = 1011$
 $S = 2 = 0010$
 $-S = 1110$

$$\begin{array}{r} 0101 \\ +0010 \\ \hline 0111 = 7 \end{array}$$

(d) $M = 5 = 0101$
 $S = -2 = 1110$
 $-S = 0010$

$$\begin{array}{r} 0111 \\ +0111 \\ \hline 1110 = \text{Overflow} \end{array}$$

(e) $M = 7 = 0111$
 $S = -7 = 1001$
 $-S = 0111$

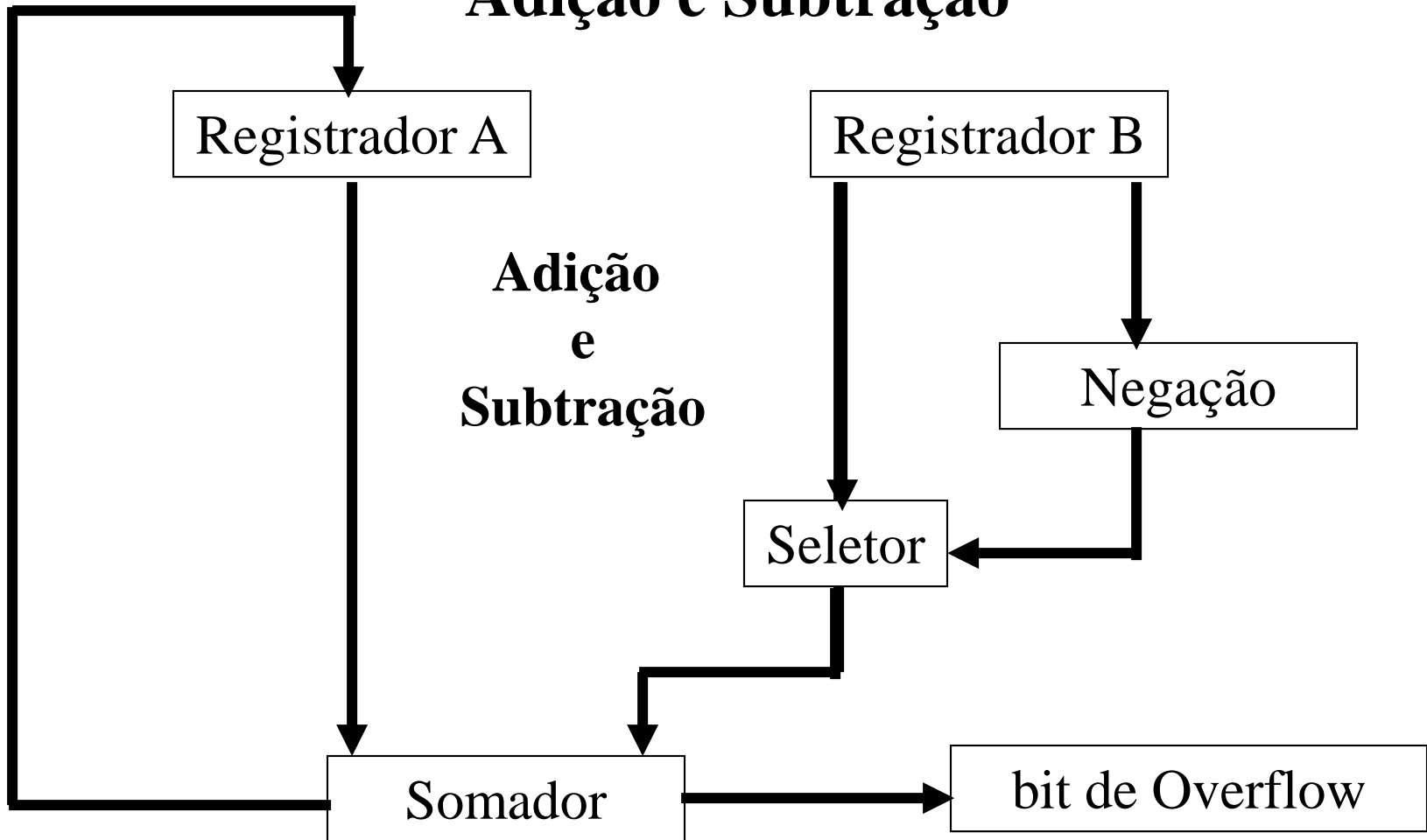
$$\begin{array}{r} 1010 \\ +1100 \\ \hline 10110 = \text{Overflow} \end{array}$$

(f) $M = -6 = 1010$
 $S = 4 = 0100$
 $-S = 1100$

Exemplos de subtração em completo de dois (m-s)

Arquitetura de computadores

Diagrama de blocos de um Hardware para Adição e Subtração



Arquitetura de computadores

Exercícios

- 1) Converta os números de binário para decimal:
a) 10011 b) 111011 c) 1110 1111 d) 0110 1110 1111
- 2) Qual é a melhor forma de representação números inteiros: sinal de magnitude ou complemento de dois.
- 3) Demonstre a faixa de funcionamento dos números inteiros sendo sinalizado e não sinalizado com:
a) 12 bits b) 20 bits c) 24 bits
- 4) Demonstre os complemento de dois dos números:
a) 23 (para 8 bits)
b) 127 (para 8 bits)
c) 0 (para 8 bits)
d) 128 (para 8 bits)
e) 3000 (para 16 bits)

Arquitetura de computadores

Exercícios

5) Converta os números da base decimal para: hexa e binário.

- a)10 b)64 b)121 c)1255 d)512 e)497

6) Converta os números da base hexadecimal para decimal e binário.

- a) 36 b)2000 c)ABCD d) 1204 e)3333

7) Considere o números decimal apresentados nas letras abaixo:

- a) 36 e 40 b)20 e 20 c)123 e 100 d) 240 e 204

Efetue a soma em binário e indique carry e overflow. Usar operações em 8 bits

8) Considere o números decimal apresentados nas letras abaixo:

- a) 36 e 40 b)20 e 20 c)123 e 100 d) 240 e 204

Efetue a subtração em binário e indique carry e overflow. Usar operações em 8 bits