#### Representação em ponto flutante em binário

Algoritmos Numéricos - Topico 1 3 Representação em ponto flutante em binário Prof. Cláudia G. Varassin DI/UFES emails:claudia.varassin@ufes.br e galarda@inf.ufes.br

Setembro 2020

#### Sumário

- Sistemas de numeração
- 2 Representação dos números no computador, com os bits
- Precisão da máquina

#### Representação das informações no computador

O computador armazena informações BEM SIMPLES:

0 ou 1 Ligado ou desligado Energizado ou NÃO Energizado

Assim, o computador representa tadas as informações usando apenas 0s ou 1s, isto é, emprega a base binária.

Toda informação é uma sequencia de dígitos binários, uma sequencia de Blnary digiTS: de BITS.

Base 10	Base 2
0	
1	
2	
3	
4	
2 3 4 5 6	
6	
7	
8	
9	
10	
11	

Base 10	Base 2
0	0
1	1

Base 10	Base 2
0	0
1	1
2	10
3	11

Base 10	Base 2
0	0
1	1
2	10
3	11
4	100
5	101
6	110
7	111

Base 10	Base 2
0	0
1	1
2	10
3	11
4	100
5	101
6	110
7	111
8	1000
9	1001
10	1010
11	1011
12	

$$347 = 3 \times 10^2 + 4 \times 10^1 + \frac{7}{10^2} \times 10^0$$

$$347 = 3 \times 10^{2} + 4 \times 10^{1} + 7 \times 10^{0}$$

$$d_{2}d_{1}d_{0}.d_{-1}d_{-2}... = d_{2}10^{2} + d_{1}10^{1} + d_{0}10^{0} + d_{-1}10^{-1} + d_{-2}10^{-2}...$$

$$347 = 3 \times 10^{2} + 4 \times 10^{1} + 7 \times 10^{0}$$

$$d_{2}d_{1}d_{0}.d_{-1}d_{-2}... = d_{2}10^{2} + d_{1}10^{1} + d_{0}10^{0} + d_{-1}10^{-1} + d_{-2}10^{-2}...$$
Base binária
$$(101)_{2} = 1 \times 2^{2} + 0 \times 2^{1} + 1 \times 2^{0}$$

$$d_{2}d_{1}d_{0}.d_{-1}d_{-2}... = d_{2}2^{2} + d_{1}2^{1} + d_{0}2^{0} + d_{-1}2^{-1} + d_{-2}2^{-2}...$$

#### Mais exemplos

$$d_2d_1d_0.d_{-1}d_{-2}... = d_210^2 + d_110^1 + d_010^0 + d_{-1}10^{-1} + d_{-2}10^{-2}...$$

$$-8.25 = -(8 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1} + 5 \times 10^{-2})$$

#### Mais exemplos

Base decimal

$$d_2 d_1 d_0 \cdot d_{-1} d_{-2} \dots = d_2 10^2 + d_1 10^1 + d_0 10^0 + d_{-1} 10^{-1} + d_{-2} 10^{-2} \dots$$

$$-8.25 = -(8 \times 10^0 + 2 \times 10^{-1} + 5 \times 10^{-2})$$

Base binária

$$d_2d_1d_0.d_{-1}d_{-2}... = d_22^2 + d_12^1 + d_02^0 + d_{-1}2^{-1} + d_{-2}2^{-2} + ...$$

$$(0.11)_2 = 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2}$$

Todo valor dado na base decimal é convertido em base binária e seu registro na memória é feito empregando a representação em sistema de ponto flutuante normalizado, isto é, em cada posição da palavra haverá 0s ou 1s.

Um número  $x \in \mathbb{R}$  armazenado neste sistema tem seguinte formato:

$$x = \pm 0.d_1d_2\cdots d_p \times 2^{\mathsf{e}}$$

Um sistema de ponto flutuante é representado por

$$F = F(2, p, e_1, e_2),$$

onde p= é a quantidade de dígitos da mantissa. onde  $e_1,e_2=$  menor e maior expoente possíveis de serem armazenados.

#### Representação dos números reais

Versão simplificada, acadêmica (\*)

Haverá "espaço" reservado para o sinal, para o expoente do número, com o seu sinal e o restante para para armazenar os dígitos do número.

inal Expoente (com o sinal) Dígitos do valor

Ex:

$$x = (5)_{10} = (101)_2 = \rightarrow + 0.10100...0 *2^{(11)}$$

- (\*) Na verdade:
- (i) para representar o expoente e o seu sinal a estratégia é levemente diferente: usa-se o expoente deslocado.
- (ii) na mantissa pode-se ganhar mais um bit, já que o primeiro bit (o mais significativo) da mantissa, em binário, **é sempre 1**.

#### Representação dos números reais

#### Versão simplificada, acadêmica (\*)

Sinal Expoente (com o sinal) Dígitos do valor

$$z = -(0.75)_{10} = (0.11)_2 \rightarrow -0.1100...0 *2^{(0)}$$

$$- |+|0|0|0|0|0|0|0| |1|1|0|0|0|0|0|... ... |0|0$$

- (\*) Na verdade:
- (i) para representar o expoente e o seu sinal a estratégia é levemente diferente: usa-se o expoente deslocado.
- (ii) na mantissa pode-se ganhar mais um bit, já que o primeiro bit (o mais significativo) da mantissa, em binário, **é sempre 1**.

## Conversão de Binário para Decimal

$$(101)_2 = 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 4 + 1 = 5$$

### Conversão de Binário para Decimal

$$(101)_2 = 1 \times 2^2 + 0 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 4 + 1 = 5$$
  

$$(1010.1)_2 = 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1}$$
  

$$= 8 + 2 + 0.5 = 10.5$$

## Conversão de Decimal para Binário

Exemplo:  $21.78125 = (10101.11001)_2 = +.1010111001 \times 2^5$ Parte inteira:

$$\begin{array}{rcl} 21/2 & = & 10 \times 2 + 1 \\ 10/2 & = & 5 \times 2 + 0 \\ 5/2 & = & 2 \times 2 + 1 \\ 2/2 & = & 1 \times 2 + 0 \\ & \rightarrow & (10101.)_2 \\ & \text{verificando} \\ & = & 1 \times 2^0 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^4 \\ & = & 1 + 4 + 16 = 21 \end{array}$$

#### Conversão de Decimal para Binário

Exemplo:  $21.78125 = (10101.11001)_2 = +.1010111001 \times 2^5$ Parte fracionária:

$$\begin{array}{rcl} 0.78125 \times 2 & = & 1.56250 \\ 0.56250 \times 2 & = & 1.12500 \\ 0.12500 \times 2 & = & 0.25000 \\ 0.25000 \times 2 & = & 0.50000 \\ 0.50000 \times 2 & = & 1.00000 \\ & & \rightarrow & (.11001)_2 \\ & & \text{verificando} \\ & = & 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} + 1 \times 2^{-5} \\ & = & \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{32} = \frac{25}{32} = .78125 \end{array}$$

#### Formato proposto pela IEEE

Formato proposto pela IEEE (Institute of Electrical and Electronics Engineers) para uma palavra com 32 bits Um número  $x \in \mathbb{R}$  armazenado neste sistema tem seguinte formato:

$$x = \pm 1.d_1d_2\cdots d_p \times 2^e$$

- 1 bit é reservado para o sinal do número
- 23 bits são reservados para a mantissa como o primeiro bit não precisa ser armazenado porque é sempre 1 ⇒ temos 24 dígitos na mantissa
- 8 bits são reservados para o expoente.

$$\rightarrow$$
 como (11111111.)<sub>2</sub> = 255,  $\Rightarrow$  0  $\leq$  e  $\leq$  255

$$\rightarrow -127 \le e - 127 \le 128$$

expoente máximo: 127

expoente minimo: -126

#### Exemplo e Formatos da IEEE 754-1985

Exemplos: como o número  $(10.5)_{10}$  é armazenado em uma palavra de 32 *bits* 

$$10.5 = (1010.1)_2 = (+.10101000)_2 \times 2^{(4)}$$

$$= +1.0101000 \times 2^{(3)}$$

$$e - 127 = 3 \Rightarrow e = 130 = (10000010.)_2$$

$$\Rightarrow [0|10000010|0101000...]$$

#### Exemplo e Formatos da IEEE 754-1985

Exemplos: como o número  $(10.5)_{10}$  é armazenado em uma palavra de 32 *bits* 

$$10.5 = (1010.1)_2 = (+.10101000)_2 \times 2^{(4)}$$

$$= +1.0101000 \times 2^{(3)}$$

$$e - 127 = 3 \Rightarrow e = 130 = (10000010.)_2$$

$$\Rightarrow [0|10000010|0101000...]$$

$$21.78125 = (10101.11001)_2 = (+.1010111001)_2 \times 2^5$$

$$= +1.010111001 \times 2^4$$

$$e - 127 = 4 \Rightarrow e = 131 = (10000011.)_2$$

$$\Rightarrow [0|10000011|010111001 \cdots]$$

Tabela: Formatos da IEEE 754-1985.

bits	intervalo	precisão (em digitos decimais)
32 64	$\pm 1.18  imes 10^{-38}$ a $\pm 3.4  imes 10^{38}$ $\pm 2.23  imes 10^{-308}$ a $\pm 1.80  imes 10^{308}$	$\simeq 7 \ \simeq 16$

### Conversão de Decimal para Binário

Ao fazer a conversão pode haver infinitos digitos na base binária (e na base 10 era finita)! Exemplos: 0.6 e 0.1

$$0.6 = (0.1001100110011 \cdots)_2$$

$$0.1 = (0.0001100110011 \cdots)_2$$

#### RESUMINDO:

- Toda valor numerico é armazenazado usando a base binária (ao fornecer o número na base 10 ele é convertido para a base binária)
- Os valores reais s\u00e3\u00f3 representados usando o sistema de ponto flutuante normalizado.
- Ao converter um número na base binária ele pode ter infintos dígitos (e na base decimal tinha poucos dígitos)

#### Bibliografia

- Algoritmos Numéricos, Frederico F. Campos, Filho 2<sup>a</sup> Ed., Rio de Janeiro, LTC, 2018.
- https://ufsj.edu.br/portal2repositorio/File/nepomuceno/compieee.pdf
- Material disponível na web: www.ufrgs.br/reamat/CalculoNumerico/livro-oct/main.html