

# Ponto Flutuante

Paulo Ricardo Lisboa de Almeida

2021

## 1 Conteúdo da Aula

- Representação de Números reais em computadores

- Overflow
- Underflow

Erros em operações aritméticas de Ponto Flutuante

- Realização de operações de soma em ponto flutuante

## 2 Representação de Números Reais em Computadores

Computadores representam números reais através de *pontos flutuantes*, onde um número  $r_\beta$  é representado na forma:

$$\pm(d_1d_2\dots d_t) \times \beta^e$$

onde:

$\beta$  - base que a máquina opera (quase sempre base binária)

$t$  - número de dígitos na mantissa,  $0 \leq d_j \leq (\beta - 1), j = 1, \dots, t, d_1 \neq 0$ ;

$e$  - expoente no intervalo  $[i, u]$

Considere o exemplo no sistema decimal

$$\beta = 10; t = 3; e \in [-5, 5]$$

Os números são representados na forma:

$$0.d_1d_2d_3 \times 10^e, 0 \leq d_j \leq 9, e \in [-5, 5], d_1 \neq 0$$

Ao representar os seguintes números:

$$x = 235.89 = 0.23589 \times 10^3$$

O número possui 5 dígitos na mantissa, porém a arquitetura especificada suporta somente 3. Logo:

- O número pode ser representado como  $0.235 \times 10^3$  se utilizarmos truncamento.
- O número pode ser representado como  $0.236 \times 10^3$  se utilizarmos arredondamento

Truncamento e arredondamento de dígitos **são fontes de erro.**

Considere agora o seguinte exemplo, ainda para uma máquina onde  $\beta = 10; t = 3; e \in [-5, 5]$ :

$$x = 0.00345 \times 10^{-5}$$

Ao representar o valor em ponto flutuante, temos:

$$x = 0.00345 \times 10^{-5} = 0.345 \times 10^{-7}$$

Não podemos representar o valor na máquina de exemplo, onde  $e \in [-5, 5]$  (note que o expoente  $-7$  é menor que o menor expoente que a máquina comporta).

Quando isso acontece, temos um **underflow**.

Considere agora o seguinte valor:

$$x = 875 \times 10^6$$

Normalizando em ponto flutuante:

$$x = 875 \times 10^6 = 0.875 \times 10^9$$

O valor não pode ser representado na máquina, pois seu expoente é maior que 5.

Nesse caso, tivemos um **overflow**

Outro exemplo, agora com números binários:

Considere o número  $3.5_{10}$

Primeiro, convertendo para binário utilizando os métodos discutidos nas aulas passadas:

$$3.5_{10} = 11.1_2$$

Sabemos que  $2^0 = 1$ , então podemos escrever:

$$11.1_2 = 11.1_2 \times 2^0$$

Na base 10, ao multiplicar um número por  $10^n$ , estamos “deslocando a vírgula” para a esquerda ou direita  $n$  vezes, dependendo se  $n$  é positivo ou negativo. O mesmo ocorre na base 2 ao se multiplicar por  $2^n$  – ou em qualquer outra base  $\beta$  ao se multiplicar o valor por  $\beta^n$ . Sendo assim, normalizar o número binário em ponto flutuante é trivial:

$$11.1_2 \times 2^0 = 1.11_2 \times 2^1 = 0.111_2 \times 2^2$$

Considerando uma máquina  $\beta = 2; t = 4; e \in [-3, 3]$ , o valor armazenado será:

$$0.111 \times 2^2$$

Considerando uma máquina  $\beta = 2; t = 2; e \in [-3, 3]$ , o valor armazenado será:

$$0.111 \times 2^2 \approx 0.11 \times 2^2 - \text{precisamos truncar o valor (ou arredondar)}$$

### 3 Erros Nas Operações Aritméticas de Ponto Flutuante

Considere  $A, a, B, b$  como valores exatos e aproximados, respectivamente, e  $E_a$  e  $E_b$  os erros dos operandos.

$$A + B = (a + E_a) + (b + E_b) = a + b + E_a + E_b \quad \therefore EA_{A+B} = E_a + E_b$$

$$A - B = (a + E_a) - (b + E_b) = a - b + E_a - E_b \quad \therefore EA_{A-B} = E_a - E_b$$

$$A \times B = (a + E_a)(b + E_b) = ab + aE_b + bE_a + E_b * E_a \quad \therefore EA_{A*B} = aE_b + bE_a + E_b \times E_a$$

Devido aos erros na aritmética de ponto flutuante, a ordem que realizamos as operações pode mudar seu resultado.

### Exemplo.

Suponto uma máquina  $\beta = 10, t = 4, e \in [-4, 4]$ , realizar os cálculos considerando  $x_1 = 0,3491 \times 10^4$  e  $x_2 = 0,2345 \times 10^0$ .

$$(x_2 + x_1) - x_1 = ?$$

$$x_2 + (x_1 - x_1) = ?$$

Para realizar somas em ponto flutuante, devemos igualar o expoente do número de menor expoente com o de maior. Depois disso podemos somar as mantissas, mantendo os expoentes.

$$x_2 = 0,2345 \times 10^0 = 0,00002345 \times 10^4$$

Porém, a máquina possui  $t = 4$ , logo  $0,00002345 \times 10^4$  será representado como  $0,0000 \times 10^4$ , considerando que o número foi truncado. Então:

$$(x_2 + x_1) - x_1 = (0,2345 \times 10^0 + 0,3491 \times 10^4) - 0,3491 \times 10^4 \approx (0,0000 \times 10^4 + 0,3491 \times 10^4) - 0,3491 \times 10^4 = (0,3491 \times 10^4) - 0,3491 \times 10^4 = 0,0000 \times 10^0$$

Fazendo agora  $x_2 + (x_1 - x_1)$

$$x_2 + (x_1 - x_1) = 0,2345 \times 10^0 + (0,3491 \times 10^4 - 0,3491 \times 10^4) = (0,2345 \times 10^0) + 0,0000 \times 10^0 = 0,2345 \times 10^0$$

### DICA

Multiplicações e divisões envolvem a multiplicação/divisão das mantissas, a soma/-subtração dos expoentes (da mesma forma que fazemos para valores em notação científica) e alguns passos extras de normalização que não serão vistos na disciplina introdutória de Cálculo Numérico. Você pode pesquisar esses detalhes em [Patterson e Hennessy \(2017\)](#).

### TESTE VOCÊ MESMO

Volte na seção “Teste Você Mesmo” da aula inaugural, onde era pedido um programa que somava  $0,1 \times 10^x$ . Coloque parêntesis em cada par de  $0,1$  sendo somado e note que o resultado muda. Isso se dá pelo mesmo motivo que acabamos de estudar.

### CURIOSIDADE

A maioria das linguagens de programação utilizam a palavra chave *float* para identificar uma variável que pode receber um número fracionário. Isso por que a máquina utiliza o sistema de ponto flutuante (*floating-point*) discutido na aula de hoje.

O número de bits na mantissa e expoente das nossas máquinas é definido pelo padrão IEEE 754 (pesquise na internet ou em [Patterson e Hennessy \(2017\)](#)), e independe da

linguagem de programação que você está usando – está tudo embutido no hardware.  
Por que temos variáveis que chamamos de *double*? O que significa *double*? Pesquise!

---

## 4 Exercícios

1) Considerando uma máquina  $\beta = 10; t = 4; e \in [-3, 3]$ , represente os números abaixo. Caso necessário, utilize o truncamento dos números, e caso não seja possível representá-los, indique um overflow ou underflow.

a) 2146

b) 0.00001

c) 890

d) 5.712389

2) Para uma máquina  $\beta = 10, t = 4, e \in [-4, 4]$ , realizar as operações. Qual a diferença (erro absoluto) do resultado nessa máquina pra uma máquina perfeita, capaz de representar qualquer número real ( $\beta = 10; t = \infty; e \in [-\infty, +\infty]$ ) ? Considere que todos os valores apresentados estão na base 10, e os números são truncados caso não caibam na mantissa.

a)  $0.5198 \times 10^3 + 0.0101 \times 10^1$

b)  $0,437 \times 10^3 + 0.1021 \times 10^1$

## 5 Licença

Esta obra tem a licença [Creative Commons “Atribuição-CompartilhaIgual 4.0 Internacional”](#).



## Referências

PATTERSON, D.; HENNESSY, J. *Organização e Projeto de Computadores, 5ª Edição: Interface Hardware / Software*. [S.l.]: Elsevier Brasil, 2017.

RUGGIERO, M.; LOPES, V. da R. *Cálculo numérico: aspectos teóricos e computacionais*. [S.l.]: Makron Books do Brasil, 1996.

SANCHES, I.; FURLAN, D. C. C. *Métodos Numéricos*. [S.l.]: UFPR, 2007.