Márcio Antônio de Andrade Bortoloti mbortoloti@uesb.edu.br https://mbortoloti.github.io

Cálculo Numérico

Departamento de Ciências Exatas e Tecnológicas - DCET Universidade Estadual do Sudoeste da Bahia

Sumário

Aritmética de Ponto Flutuante

Análise de Erros

Truncamento e Arredondamento

Truncamento e Arredondamento

Erros Absoluto e Relativo

Operações em Aritmética de Ponto Flutuante

Definição

Um sistema de representação numérica em uma máquina, $\mathcal{F}(\beta,t,l,u)$ será chamado de *Aritmética de Ponto Flutuante*. Nesse sistema, um número r será representado da forma

$$r = \pm (\cdot d_1 d_2 \cdots d_t) \times \beta^e,$$

onde

- β é a base;
- t é o número de dígitos na mantissa;
- $0 \le d_j \le (\beta 1), j = 1, \dots, t \in d_1 \ne 0;$
- ullet e é o expoente no intervalo [l,u].

Exemplo:

Considere uma máquina que opera no sistema $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$. Os números serão representados da segiunte forma, neste sistema,

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

- Qual o menor número, em valor absoluto (diferente de zero), que pode ser representado nessa máquina? $m=0.100\times 10^{-5}=10^{-6}$.
- E o maior ? $M = 0.999 \times 10^5 = 99900$

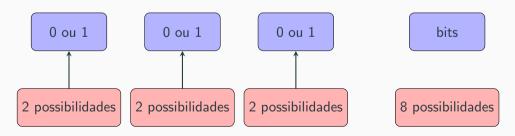
Assim, se $x \in \mathcal{F}(10, 3, -5, 5)$ então $m \leq |x| \leq M$.

Observações:

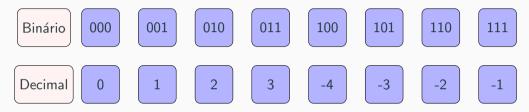
- 1. Se $x=123.456=0.123456\times 10^3$ então x não pode ser representado de forma exata em $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$.
 - Neste caso é necessário aplicar um processo de truncamento ou arredondamento (veremos isso logo mais!).
- 2. Note que não existe nenhum número entre 0.123×10^2 e 0.124×10^2 que pertença a $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$.
- 3. Se |x| < m então x não poderá ser representado em $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$. Neste caso dizemos que ocorre underflow.
- 4. Se |x|>M então x não poderá ser representado em $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$. Neste caso dizemos que ocorre *overflow*.

Observações:

- Em um computador padrão considera-se $\beta = 2$. Isso implica que $d_i = 0$ ou $d_i = 1$.
- Em um computador padrão de 3 bits tem-se

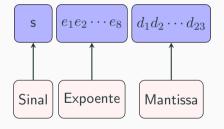


Em um computador de 3 bits pode ser definido:

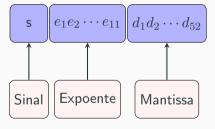


Overflow

Em um computador de 32 bits



Em um computador de 64 bits



Definição

Se $x \in \mathcal{F}(\beta,t,m,M)$) então ele pode ser representado como

$$x = f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t},$$

onde $0.1 \le f_x < 1$ e $0 \le g_x < 1$.

Exemplo:

Seja x = 234.57 e t = 4. logo

$$x = 234.57$$

$$= 0.23457 \times 10^{3}$$

$$= (0.2345 + 0.00007) \times 10^{3}$$

$$= 0.2345 \times 10^{3} + 0.00007 \times 10^{3}$$

$$= 0.2345 \times 10^{3} + 0.7 \times 10^{-1}$$

Truncamento e Arredondamento

Definição de Truncamento

Seja $\mathcal{F}(10,t,m,M)$ uma máquina e x um número que em geral não pode ser representado em \mathcal{F} de forma exata. Quando isso ocorre, devemos utilizar uma aproximação \overline{x} para x. Assim, se x é tal que

$$x = f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t}$$
, para $m \le e \le M$,

onde $0.1 \leq f_x < 1$ e $0 \leq g_x < 1$ então a operação de truncamento gera uma aproximação \overline{x} , de x, da forma

$$\overline{x} = f_x \times 10^e$$
.

Truncamento e Arredondamento

Definição de Arredondamento

Seja $\mathcal{F}(10,t,m,M)$. No caso de obtermos uma aproximação, \overline{x} , de um número $x=f_x\times 10^e+g_x\times 10^{e-t}$, usando arredondamento, teremos que analisar g_x de forma que

$$\overline{x} = \begin{cases} f_x \times 10^e & \text{se } g_x < 1/2\\ f_x \times 10^e + 10^{e-t} & \text{se } g_x \ge 1/2 \end{cases}$$

Exemplo:

Considere uma máquina $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$. Vamos representar x=45.8787 em \mathcal{F} . De fato,

$$x = 45.8787 = 0.458 \times 10^2 + 0.787 \times 10^{-1}$$

Fazendo o arredondamento

$$\overline{x} = 0.458 \times 10^2 + 10^{-1} = 0.459 \times 10^2 = 0.459$$

Erro Absoluto

Definição

Seja $x \in \mathbb{R}$ e \overline{x} sua aproximação. O erro absoluto, cometido na representação de x por \overline{x} é definido por

$$EA_x = x - \overline{x}.$$

Exemplo

O erro absoluto cometido na aproximação de π por $\overline{\pi}=3.14$ é

$$|EA_{\pi}| = |\pi - \overline{\pi}| = |\pi - 3.14| \le 0.01.$$

Erro Relativo

Considere dois números x=1991.67 e y=3.67. Se aproximarmos x e y por $\overline{x}=1991.7$ e $\overline{y}=3.7$ teremos

$$|EA_x| = |EA_y| = 0.03.$$

No entanto, os dois números estão aproximados da "mesma forma" ?

Erro Relativo

Considere dois números x=1991.67 e y=3.67. Se aproximarmos x e y por $\overline{x}=1991.7$ e $\overline{y}=3.7$ teremos

$$|EA_x| = |EA_y| = 0.03.$$

No entanto, os dois números estão aproximados da "mesma forma" ? Qual aproximação está mais precisa ?

Para responder a pergunta vamos usar a seguinte definição:

Erro Relativo

Definição

O Erro Relativo, ER_x , cometido na aproximação de x por \overline{x} é definido como

$$ER_x = \frac{EA_x}{\overline{x}} = \frac{x - \overline{x}}{\overline{x}}$$

Voltando ao exemplo ...

Se x=1991.67 e y=3.67 as aproximações $\overline{x}=1991.7$ e $\overline{y}=3.7$ cometem erros relativos da ordem de

$$|ER_x| = \frac{|EA_x|}{|\overline{x}|} = \frac{0.03}{1991.7} = 1.506250941 \times 10^{-5}.$$

$$|ER_y| = \frac{|EA_y|}{|\overline{y}|} = \frac{0.03}{3.7} = 0.810810810 \times 10^{-2}.$$

Teorema

Sejam $x \in \mathbb{R}$ e $\mathcal{F}(10,t,m,M)$ uma máquina. Os erros absoluto e relativo cometidos na aproximação de x por \overline{x} , utilizando truncamento, são da ordem de

$$|EA_x| = |x - \overline{x}| < 10^{e-t}$$
 e $|ER_x| = \frac{|EA_x|}{|\overline{x}|} < 10^{-t+1}$.

Prova:

Note que

$$x = f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t},$$

onde $0.1 \le f_x < 1$ e $0 \le g_x < 1$.

Usando o truncamento, tem-se

$$\overline{x} = f_x \times 10^e$$
.

Logo

$$|EA_x| = |x - \overline{x}|$$

 $= |f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t} - f_x \times 10^e|$
 $= |g_x| \times 10^{e-t}$
 $< 10^{e-t} (|g_x| < 1)$

Agora, o erro relativo ...

$$|ER_x| = \frac{|EA_x|}{|\overline{x}|}$$

$$= \frac{|g_x| \times 10^{e-t}}{|f_x| \times 10^e}$$

$$< \frac{10^{e-t}}{0.1 \times 10^e}$$

$$< 10^{-t+1}$$

Teorema

Sejam $x\in\mathbb{R}$ e $\mathcal{F}(10,t,m,M)$ uma máquina. Os erros absoluto e relativo cometidos na aproximação de x por \overline{x} , utilizando arredondamento, são da ordem de

$$|EA_x| = \le 0.5 \times 10^{e-t}$$
 e $ER_x = 0.5 \times 10^{-t+1}$.

Prova:

Note que

$$x = f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t},$$

onde $0.1 \le f_x < 1$ e $0 \le g_x < 1$ e

$$\overline{x} = \begin{cases} f_x \times 10^e & \text{se } |g_x| < 1/2 \\ f_x \times 10^e + 10^{e-t} & \text{se } |g_x| \ge 1/2 \end{cases}$$

Se $g_x < 1/2$ então

$$|EA_x| = |x - \overline{x}| = |g_x| \times 10^{e-t}$$

$$< \frac{1}{2} \times 10^{e-t}$$

E também

$$|ER_x| = \frac{|EA_x|}{|\overline{x}|}$$

$$= \frac{|g_x| \times 10^{e-t}}{|f_x| \times 10^e}$$

$$< \frac{0.5 \times 10^{e-t}}{0.1 \times 10^e}$$

$$< \frac{1}{2} \times 10^{-t+1}$$

Se $g_x \ge 1/2$ então

$$|EA_x| = |x - \overline{x}|$$

$$= |(f_x \times 10^e + g_x \times 10^{e-t}) - (f_x \times 10^e + 10^{e-t})|$$

$$= |g_x \times 10^{e-t} - 10^{e-t}|$$

$$= |g_x - 1| \times 10^{e-t}$$

$$\leq \frac{1}{2} \times 10^{e-t}$$

E também

$$|ER_x| = \frac{|EA_x|}{|\overline{x}|} \le \frac{1/2 \times 10^{e-t}}{|f_x \times 10^e + 10^{e-t}|}$$

$$< \frac{1/2 \times 10^{e-t}}{|f_x| \times 10^e} < \frac{1/2 \times 10^{e-t}}{0.1 \times 10^e} < \frac{1}{2} \times 10^{-t+1}$$

Operações em Aritmética de Ponto Flutuante

- O arredondamento não é muito utilizado, pois mesmo acarretando erros menores, ele aumenta o tempo de execução de um programa.
- Mesmo que x e y estejam representados de forma exata, a soma x+y, por exemplo, também gera erros numéricos.
- Exemplo: Sejam $x=0.234\times 10^5$ e $y=0.567\times 10^2$ em uma máquina $\mathcal{F}(10,3,-5,5)$. Então

$$\begin{array}{lll} x+y & = & 0.234\times 10^5 + 0.567\times 10^2 \\ & = & 0.234\times 10^5 + 0.000567\times 10^5 \\ & = & (0.234 + 0.000567)\times 10^5 \\ & = & 0.234567\times 10^5 \\ & = & 0.234\times 10^5 \quad \text{(se truncarmos)} \\ & = & 0.235\times 10^5 \quad \text{(se arredondarmos)} \end{array}$$