# Cálculo numérico 1

Formulario · Primavera 2021

Carlos Lezama

MAT · 14400 ITAM

#### **Fundamentos**

## 0.1. Aritmética de punto flotante

Un número de punto flotante consiste en tres partes:

- 1. el signo (+ o -);
- 2. la mantisa, que contiene la cadena de bits significativos;
- 3. el exponente.

i.e. 
$$\pm 0.d_1d_2...d_{m-1}d_m \times 10^s$$
,  $m \in \mathbb{N}, s \in \mathbb{Z}$ .

#### Formatos y precisión

Precisión	Signo	Mantisa (m)	Exponente $(s)$	Bits totales
half	1	10	5	16
single	1	23	8	32
double	1	52	11	64
long double	1	64	15	80
quad	1	112	15	128

#### Proposición 0.1

El número positivo más grande está dado por:

$$X_{\text{máx}} = (1 - 10^{-m}) \, 10^{E_{\text{máx}}},$$

donde  $E_{\rm máx}$  es el exponente entero positivo más grande.

### Proposición 0.2

El número positivo más pequeño está dado por:

$$X_{\min} = 10^{E_{\min} - 1},$$

donde  $E_{\min}$  es el exponente entero negativo más pequeño.

Definición 0.1 (Método de corte). Sea algún número real

$$x = (0.d_1 d_2 \dots d_m d_{m+1} \dots) \times 10^s,$$

$$fl(x) = (0.d_1 d_2 \dots d_m) \times 10^s.$$

Definición 0.2 (Método de redondeo). Sea algún número real

$$x = (0.d_1d_2 \dots d_m d_{m+1} \dots) \times 10^s,$$

$$fl(x) = \begin{cases} (0.d_1d_2\dots d_m) \times 10^s, & \text{si } d_{m+1} < 5\\ (0.d_1d_2\dots d_m) \times 10^s + (0.0\dots 01) \times 10^s, & \text{si } d_{m+1} \ge 5 \end{cases}.$$

#### Teorema 0.1

Al usar el método de corte, para toda  $x \in [X_{\min}, X_{\max}]$  se cumple:

$$\frac{|x - fl(x)|}{|x|} \le 10^{1-m}.$$

Definición 0.3 (Operación suma). Definimos el algoritmo de la suma como sigue:

Input: x, y

Output:  $\tilde{z}$ 

- 1  $\tilde{x} \longleftarrow fl(x);$

- $4 \ \tilde{z} \longleftarrow fl(z)$

Definición 0.4 (Épsilon de máquina). La precisión numérica es el primer número positivo  $\varepsilon$  tal que:

$$1 \oplus \varepsilon > 1$$
.

## 1. Localización de raíces y extremos locales

```
Input: a, b, k_{\text{máx}}, TOL
   Output: c, k
 1 \ k \longleftarrow 0;
2 while |b-a| > \text{TOL} and k < k_{\text{máx}} do
        c \longleftarrow (a+b)/2;
       if f(c) = 0 then
 5
          stop
        end
        if f(a)f(b) < 0 then
         b \longleftarrow c;
        else
10
          a \longleftarrow c;
        end
        k \longleftarrow k + 1;
12
13 end
```

Algoritmo 1: Método de bisección

```
\begin{array}{c|c} \text{Input: } x_0, \, k_{\text{máx}}, \text{TOL} \\ \text{Output: } k, x_k \\ 1 & k \longleftarrow 0; \\ 2 & \text{while } |g(x_k)| > \text{TOL and } k < k_{\text{máx}} \text{ do} \\ 3 & x_{k+1} \longleftarrow g(x_k); \\ 4 & k \longleftarrow k+1; \\ 5 & \text{end} \end{array}
```

Algoritmo 2: Iteración de punto fijo

Algoritmo 3: Método de Newton

```
\begin{split} & \text{Input: } x_0, x_1, k_{\text{máx}}, \text{TOL} \\ & \text{Output: } k, x_k \\ \text{1} & k \longleftarrow 1; \\ \text{2} & \text{while } |f(x_k)| > \text{TOL and } k < k_{\text{máx}} \text{ do} \\ \text{3} & \left| \begin{array}{c} x_{k+1} \longleftarrow x_k - \frac{f(x_k)(x_k - x_{k-1})}{f(x_k) - f(x_{k-1})}; \\ \text{4} & k \longleftarrow k+1; \\ \text{5} & \text{end} \\ \end{array} \right. \end{split}
```

Algoritmo 4: Método de la secante

$$\begin{array}{c|c} \text{Input: } a,b,k_{\text{máx}},\text{TOL} \\ \text{Output: } c,k \\ 1 & k \longleftarrow 0; \\ 2 & \text{while } |b-a| > \text{TOL and } k < k_{\text{máx}} \text{ do} \\ 3 & c \longleftarrow \frac{bf(a)-af(b)}{f(a)-f(b)}; \\ 4 & \text{if } f(c) = 0 \text{ then} \\ 5 & | \text{ stop} \\ 6 & \text{end} \\ 7 & \text{if } f(a)f(b) < 0 \text{ then} \\ 8 & | b \longleftarrow c; \\ 9 & \text{else} \\ 10 & | a \longleftarrow c; \\ 11 & \text{end} \\ 12 & | k \longleftarrow k+1; \\ 13 & \text{end} \end{array}$$

Algoritmo 5: Regula Falsi