# Números de Máquina

Álgebra Lineal Computacional Ciencias de Datos-Ciencias de la Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

1er Cuatrimestre 2025



# Cálculo simbólico y numérico

#### Cálculo simbólico

$$x = \sqrt{2}, \qquad x^2 = 2$$

#### Cálculo numérico

$$x = 1.4142135623730951,$$
  $x^2 = 2.000000000000000000$ 

# Cálculo simbólico y numérico

### Ejemplo

• El número 517.23 en base 10 representa al número:

$$5 \cdot 10^2 + 1 \cdot 10^1 + 7 \cdot 10^0 + 2 \cdot 10^{-1} + 3 \cdot 10^{-2}$$

• El número 101.11 en base 2 representa al número:

$$1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 + 1 \cdot 2^{-1} + 1 \cdot 2^{-2}$$

#### Bases de numeración

En general todo número  $x\in\mathbb{R}, x\neq 0$ , puede representarse en una base  $b\in\mathbb{N}, b\geq 2$ , de la forma

$$(x)_b = sg(x) \tilde{a}_k \tilde{a}_{k-1} \dots \tilde{a}_0 \cdot \tilde{a}_{-1} \tilde{a}_{-2} \dots$$

donde

- los dígitos verifican  $0 \le \tilde{a}_i \le b-1$
- sg(x) es el signo de x
- numeramos los índices para que el punto se ubique entre  $\tilde{a}_0$  y  $\tilde{a}_{-1}$

La notación dada de x representa al número

$$x = \tilde{a}_k b^k + \tilde{a}_{k-1} b^{k-1} + \dots + \tilde{a}_0 b^0 + \tilde{a}_{-1} b^{-1} + \tilde{a}_{-2} b^{-2} + \dots$$



#### Punto flotante

#### Notación normalizada

- La representación anterior no da idea del orden de magnitud
- Versión normalizada: se ubica el punto justo a la izquierda de  $\tilde{a}_k$
- Todo  $x \neq 0$  se escribe

$$(x)_b = sg(x) \ 0 \cdot a_1 \ a_2 \ a_3 \dots \times b^e$$

donde  $0 \le a_i \le b-1, a_1 \ne 0$  y  $e \in \mathbb{Z}$ 

• La expresión m=0 .  $a_1 a_2 a_3 \dots$  se llama **mantisa** y e al **exponente**.



#### Punto flotante

### Representación en máquina

- Se dedica porción limitada y fija en memoria a cada número.
- La cantidad de bits dedicados depende de la precisión a utilizar.
- Las computadoras representan la información en formato binario (bits)
- Estándar IEEE-754 de 2019 como convención para representar números:
  - Precisión half: 16 bits (2 bytes)
  - Precisión single: 32 bits (4 bytes)
  - Precisión double: 64 bits (8 bytes)
- Surgen errores de redondeo al representar números reales.
- Existe otra representación, usada para operaciones bancarias entre otras, llamada punto fijo

#### Estándar IEEE-754



(A) Precisión Simple 32 bits



Representación de los números de la forma  $x=\pm m\times 2^e$ 

#### Estándar IEEE-754

### Rangos

En doble precisión, la mayor mantisa que podemos guardar es

$$2^{52} - 1 \approx 0.45 \times 10^{16}$$

y los exponentes que podemos guardar son

$$e \le 2^{11} - 2 = 2046$$

El exponente se toma con un offset de 1023 y entonces el mayor exponente es  $2^{1023} \approx 10^{308}$ 

### Doble precisión en representación decimal

Para tener una visión aproximada, podemos pensar que tenemos una mantisa  $m \in [0,1)$  con 16 digitos de precisión, y un exponente e en [-308,308] . Los números que podemos representar tienen la forma

$$0, a_1 \dots a_{16} \times 10^e$$

# Ejemplos en punto flotante

### Mantisa y exponente

- $\sqrt{2} \rightarrow 1.414213562373095 = 0.1414213562373095 \times 10$
- $\sqrt{2} \times 1000 \rightarrow 1414.213562373095 = 0.1414213562373095 \times 10^4$
- $\sqrt{2}/1000 \rightarrow 0.001414213562373095 = 0.1414213562373095 \times 10^{-2}$

#### **Operaciones**

- $\sqrt{2} \times 2 \rightarrow 2.8284271247461903$
- $1 + \sqrt{2}/1000000 \rightarrow 1.0000014142135625$
- $5.0^{100} \rightarrow 7.888609052210118 \times 10^{69}$
- $10.0^{400} \rightarrow (\text{OVERFLOW})$
- $10.0^{-400} \rightarrow 0$  (UNDERFLOW)

También es útil este link donde pueden ver como se relaciona la representación binaria y el número decimal.

# Distribución de los números de máquina

- Los números de máquina no se distribuyen de manera uniforme.
- Sean  $x_1$  y  $x_2$  dos números de máquina consecutivos  $(0 < x_1 < x_2)$ :

$$(x_1)_b = 0.a_1 a_2 \dots a_m \times b^e$$

y el siguiente número de máquina es

$$(x_2)_b = 0.a_1a_2\dots(a_m+1)\times b^e$$

(salvo que  $a_m = b - 1$  en cuyo caso habrá acarreo). Luego,

$$x_2 - x_1 = b^{-m}b^e$$

- $x_2 x_1$  crece con el exponente e.
- $x_2 x_1$  es constante para cada exponente fijo dado.

# Distribución de los números de máquina

- Algunos números positivos de máquina con b=2 y m=4
- Los números son equiespaciados únicamente entre potencias sucesivas de 2
- La cantidad de números de máquina en esos rangos se mantiene constante

# Representando números

### Truncamiento y redondeo

- Si  $x \in \mathbb{R}$  no es de un número de máquina:
  - se puede elegir el más cercano para representarlo (redondeo)
  - se puede elegir el inmediato inferior (truncado)
- Llamamos fl(x) a esta a la función que toma x y le asigna su número de máquina
- Noten que el error relativo cometido al redondear o truncar el número es uniforme a lo largo de todas las escalas.

### En k dígitos

$$x = \pm 0, a_1 a_2 \dots a_k a_{k+1} a_{k+2} \dots \times 10^e$$

- Truncamiento:  $fl(x) = t(x) = \pm 0, a_1 a_2 \dots a_k \times 10^e$
- Redondeo:  $fl(x) = t(x + 5 \times 10^{e (k+1)})$

# Ejemplo de operación

# Operaciones en la máquina

Modelamos la operatoria de la siguiente forma:

- 1. Obtenemos la representación en máquina de los operandos
- 2. Realizamos la operación en forma exacta
- 3. Obtenemos la representación en máquina del resultado

Ejemplo suma en máquina de x e y: fl(fl(x) + fl(y)).

# Ejemplo suma con mantisa de 5 dígitos y truncado

Sean 
$$x=0.88888888\times 10^7$$
 e  $y=0.1\times 10^2$ 

$$\begin{array}{rcl} x + y & = & fl(fl(x) + fl(y)) \\ & = & fl(fl(0.88888888 \times 10^7) + fl(0.1 \times 10^2)) \\ & = & fl(0.88888 \times 10^7 + 0.1 \times 10^2) \\ & = & 0.88888 \times 10^7 \end{array}$$

# Quick facts

- ¿Cuál es el número positivo más chico que puedo representar en la computadora?  $0.000000000000001\times 10^{-308}=10^{-323}$
- ¿Cuál es el número siguiente al 1 en la computadora? 1.00000000000000001 (14 ceros)

# Epsilon de máquina

### Epsilon de máquina $(\epsilon)$

Número más chico que le puedo sumar a 1 y se obtiene algo distinto de 1.

# En doble precisión

### En general, para base b con mantisa de m dígitos y redondeo

$$\epsilon = \frac{1}{2}b^{1-m}$$

# Precisión de la máquina

El epsilon de máquina coincide con el máximo error relativo que puedo obtener al convertir un número a número de máquina

$$\left| \frac{x - fl(x)}{x} \right| \le \frac{1}{2} b^{1 - m}$$

A este número se lo suele llamar precisión de la máquina.

### Cancelación Catastrófica

$$\frac{1 - \cos(x)}{x^2}$$
 vs.  $\frac{2 \cdot \sin^2(\frac{x}{2})}{x^2}$ ,  $-4 \times 10^{-8} \le x \le 4 \times 10^{-8}$ 

