

# Módulo 02

## Sistemas de Representación



Organización de Computadoras  
Depto. Cs. e Ing. de la Comp.  
Universidad Nacional del Sur



---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Copyright

- Copyright © 2011-2023 A. G. Stankevicius
- Se asegura la libertad para copiar, distribuir y modificar este documento de acuerdo a los términos de la **GNU Free Documentation License, Versión 1.2** o cualquiera posterior publicada por la Free Software Foundation, sin secciones invariantes ni textos de cubierta delantera o trasera
- Una copia de esta licencia está siempre disponible en la página <http://www.gnu.org/copyleft/fdl.html>
- La versión transparente de este documento puede ser obtenida de la siguiente dirección:

<http://cs.uns.edu.ar/~ags/teaching>

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Contenidos

- Álgebra computacional
- Sistemas de representación
- Conversión entre bases:
  - De números enteros
  - De números fraccionarios

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Aritmética en computadoras

- Las computadoras se las usa exclusivamente para computar
- Una de las acepciones de computar vimos que es precisamente calcular
- Un prerequisite para calcular es contar con un sistema de representación y un conjunto de operaciones definidas sobre ese sistema
- Es decir, necesitamos contar con una aritmética

---

---

---

---

---

---

---

---

## Aritmética en computadoras

- Sea  $\mathbb{R}$  el conjunto de los números reales. La aritmética real se define como un mapeo algebraico  $f$ :

$$f: \mathbb{R} \times \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

- Naturalmente, los ejemplo usuales para  $f$  son las operaciones de  $+$ ,  $-$ ,  $\times$  y  $/$  sobre reales
- Nótese que esta álgebra no es apropiada para las computadoras, puesto que éstas sólo pueden operar con magnitudes finitas

---

---

---

---

---

---

---

---

## Algebra para computadoras

- Sea  $\mathbb{M}$  el conjunto de números representables en una cierta computadora
  - Obsérvese que  $\mathbb{M}$  es un subconjunto estricto de  $\mathbb{R}$ , puesto que su cardinalidad es finita
- Finalmente, es posible definir una aritmética adecuada para computadoras sobre  $\mathbb{M}$ :

$$g: \mathbb{M} \times \mathbb{M} \rightarrow \mathbb{M}$$

- Esta aritmética se denomina aritmética real aproximada

---

---

---

---

---

---

---

---

## Mapeo funcional

- La función máquina  $g$  se relaciona con la real  $f$  a través de la siguiente función compuesta:

$$g: \rho \circ h$$

- Donde el mapeo  $h$  se define como:

$$h = f|_{M \times M} \rightarrow \mathbb{R}$$

- Es decir, la función real  $f$  restringida al dominio máquina  $M \times M$

---

---

---

---

---

---

---

---

## Esquema de redondeo

- Por último, la función  $\rho$  debe tener como dominio e imagen los siguientes conjuntos:

$$\rho: \mathbb{R} \rightarrow M$$

- Esta función denota al esquema de redondeo
  - El esquema de redondeo tiene por objeto decidir cuál es el número máquina que corresponde asociar a cada número real
  - Necesariamente infinitos números reales se asociarán a uno o más números máquina (teorema de Dirichlet)

---

---

---

---

---

---

---

---

## Sistemas de representación

- La definición precisa de estas funciones y la implementación de las operaciones aritméticas dependen de la representación interna que se adopte para los números
- La elección del sistema de representación afecta tanto al diseño del hardware como del software
- El diseñador tiene que tener en cuenta los requerimientos de desempeño, de precisión y de capacidad de representación

---

---

---

---

---

---

---

---

## Sistemas de representación

- En función del objetivo que se priorice, se han ensayado (y se siguen ensayando) distintas alternativas:
  - Sistemas numéricos con base  $\leftarrow$
  - Sistemas numéricos de dígito signado
  - Sistemas numéricos residuo
  - Sistemas numéricos racionales
  - Sistemas numéricos logarítmicos

---

---

---

---

---

---

---

---

## Sistemas con base

- Este es el sistema tradicional al que estamos acostumbrados y es el que analizaremos
- Los números se representan fijando una base y haciendo uso de un conjunto de dígitos
  - Por caso, para una base  $b$  se utilizan los  $b$  dígitos comprendidos en el rango  $[0, 1, \dots, b-1]$
  - El aporte de cada dígito al valor representado tiene en cuenta la posición del mismo
  - Cada número tiene exactamente una única representación dentro del sistema

---

---

---

---

---

---

---

---

## Representación de punto fijo

- En este sistema fijada una base y un conjunto de dígitos, el aporte de cada cada dígito al valor representado depende de su posición
  - La idea es que los primeros  $n$  dígitos denoten la parte entera y los restante  $k$  la parte fraccionaria
  - La elección de  $n$  y de  $k$ , decisión que toma el diseñador del hardware, fija la posición del punto decimal.
  - Por esta razón, a este tipo de representación se lo denomina de punto fijo (FXP)

---

---

---

---

---

---

---

---

## Representación de punto fijo

- La naturaleza posicional del sistema se observa al considerar el valor representado por una determinada tupla de dígitos:

→ Sea  $X = (d_{n-1}, \dots, d_1, d_0, d_{-1}, \dots, d_{-k})_r$  un número representado el sistema con base  $r$ .

→ Como se trata de un sistema posicional, el valor representado por el número  $X$  se calcula como el producto interno  $X \times W$ , donde  $W$  denota al conjunto de pesos asociados a cada posición, esto es:

$$W = (r^{n-1}, \dots, r^1, r^0, r^{-1}, \dots, r^{-k})$$

## Representación de punto fijo

- Por caso, para el número 273 en base 10 se verifica que:

$$\begin{aligned}(273)_{10} &= 2 \times 10^2 + 7 \times 10^1 + 3 \times 10^0 \\ &= 200 + 70 + 3 \\ &= 273\end{aligned}$$

- Obsérvese que a mayor  $r$ , harán falta más bits para codificar cada uno de los dígitos

→ Hacen falta al menos  $s$  bits para codificar cada dígito de la base  $r$ , donde  $s = \log_2(r)$

## Elección de la base

- Para un dado sistema con base  $r$ , el disponer de  $n$  dígitos implica lo siguiente:

→ La precisión del sistema, es decir, la cantidad de números representables se calcula como  $N = r^n$

→ La ineficacia en el uso del espacio, es decir, la cantidad de símbolos distintos que se deben almacenar se cuantifica como  $D = n \times r$

- Para determinar cuál es la mejor base se debe primero fijar la precisión para luego minimizar la ineficacia en el uso del espacio

## Elección de la base

- En otras palabras, queremos determinar qué  $r$  minimiza a  $D$  para un  $N$  constante
  - Despejando a  $n$  en la ecuación  $N = r^n$  nos queda que  $n = \ln(N) / \ln(r)$
  - Usando el resultado anterior, queremos minimizar la expresión  $D = n \times r = \ln(N) / \ln(r) \times r$
  - Derivando con respecto a  $r$  nos queda:
$$\frac{dD}{dr} = \ln(N) \times (\ln(r) - 1) / \ln(r)^2$$
  - Igualando a cero, la solución es  $r = e$ . Como la base tiene que ser entera,  $r = 3$  sería la mejor opción

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Como diría Tu-Sam...

Cuál sería la derivada respecto a  $r$  de  $\ln(x) / \ln(x) \times r$ ?

La derivada respecto a  $r$  de  $\ln(x) / \ln(x) \times r$  es:

$$\frac{d}{dr} \ln(x) / \ln(x) \times r = \frac{1}{\ln(x)} \times \ln(x) = 1$$

Otra forma de escribir la respuesta es:

$$\ln(x) / \ln(x) \times r$$

Para derivar la expresión, podemos usar la regla de la cadena:

$$\frac{d}{dr} \ln(x) = \ln'(x) \times x' = \frac{1}{x} \times x = 1$$

En este caso,  $u(x) = \ln(x)$  y  $v(x) = \ln(x)$ . Entonces:

$$\frac{d}{dr} \ln(x) / \ln(x) \times r = \frac{d}{dr} \ln(x) \times r = \frac{1}{\ln(x)} \times \ln(x) = 1$$

( Tu Sam )

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## ¡Zapatero a tus zapatos!

WolframAlpha computational intelligence.

$D[\ln(n) * r / \ln(r, r)]$

NATURAL LANGUAGE MATH INPUT EXTENDED KEYBOARD EXAMPLES UPLOAD RANDOM

Derivative  Step-by-step solution

$$\frac{\partial}{\partial r} \frac{\log(n)r}{\log(r)} = \frac{\log(n)(\log(r) - 1)}{\log^2(r)}$$

log(x) is the natural logarithm

---

---

---

---

---

---

---

---

---

---

## Elección de la base

- Hay cuatro sistemas en uso, los que corresponden a las bases **2, 8, 10 y 16**
  - La base **10** es obviamente la preferida por los humanos en cualquier actividad
  - La base **2** es la preferida por las computadoras, debido a que la electrónica digital biestable es mucho más sencilla, económica y confiable que la triestable
  - Las bases **8 y 16** se utilizan frecuentemente para comunicar número binarios compuestos de muchos dígitos de manera compacta

## Conversión entre bases

- Es posible convertir un número de una base a otra mediante dos métodos:
  - Método de la multiplicación
  - Método de la división
- También se debe distinguir entre la conversión de números enteros o de números fraccionarios
- En otras palabras, debemos considerar cuatro métodos de conversión entre bases

## Conversión de enteros

- **Método de la multiplicación:**
  - Se opera usando la aritmética destino (base  $r_d$ )
  - La idea es hacer uso de la naturaleza posicional del sistema, calculando el siguiente producto interior:
$$|X| = \sum_{i=0}^{n-1} (x_i \times r_o^i)$$
  - Por ejemplo, para convertir **1672** de octal a decimal:
$$\begin{aligned} (1672)_8 &= 1 \times 8^3 + 6 \times 8^2 + 7 \times 8^1 + 2 \times 8^0 \\ &= 512 + 384 + 56 + 2 \\ &= (954)_{10} \end{aligned}$$

## Conversión de enteros

- **Método de la división:**

- Se opera usando la aritmética origen (base  $r_o$ )
- Una vez más, la idea es hacer uso de la naturaleza posicional del sistema teniendo en cuenta que los exponentes en esta ocasión son negativos
- Los dígitos se calculan sucesivamente dividiendo por la base destino hasta llegar a un cociente nulo

$$X = Q_0 \times r_d + X_0, \text{ con } X_0 = |X| \bmod r_d$$

Luego,  $Q_0 = Q_1 \times r_d + X_1$ , con  $X_1 = |Q_0| \bmod r_d$   
y así sucesivamente hasta que  $Q_i = 0$

---

---

---

---

---

---

---

---

## Conversión entre enteros

- Consideremos el ejemplo recíproco al anterior, esto es, convertir **954** de decimal a octal

$$X_0 = 954 \bmod 8 = 2 \text{ y } Q_0 = (954 - 2) / 8 = 119$$

$$X_1 = 119 \bmod 8 = 7 \text{ y } Q_1 = (119 - 7) / 8 = 14$$

$$X_2 = 14 \bmod 8 = 6 \text{ y } Q_2 = (14 - 6) / 8 = 1$$

$$X_3 = 1 \bmod 8 = 1 \text{ y } Q_3 = (1 - 1) / 8 = 0$$

- El resultado es finalmente **(1672)<sub>8</sub>**

- Los dígitos van apareciendo en orden inverso

---

---

---

---

---

---

---

---

## Conversión de fracciones

- Todo número entero representable con una cantidad finita de dígitos en una cierta base tendrá una representación con una cantidad también finita de dígitos en cualquier otra base
- En contraste, en los números fraccionarios puede que un número representado con una cantidad finita de dígitos en una base requiera una cantidad infinita de dígitos en otra
  - Siempre es posible calcular los primeros  $k$  dígitos como su representación aproximada

---

---

---

---

---

---

---

---



## Conversión de fracciones

### • Método de la multiplicación:

- Se opera usando la aritmética origen (base  $r_o$ )
- La idea es ir obteniendo los distintos dígitos  $X_i$  multiplicando la fracción por la base  $r_d$
- El primer dígito  $X_{-1}$ , se obtiene como: "parte entera de"

$$X_{-1} = \lfloor |X| \times r_d \rfloor$$

- Luego, sea  $\sim X_{-1}$  la parte fraccionaria de  $|X| \times r_d$ , los restantes dígitos se deben calcular como  $X_{-2} = \lfloor \sim X_{-1} \times r_d \rfloor$ , y así sucesivamente

## Conversión de fracciones

### • Por ejemplo, para convertir $0.7632$ de octal a decimal, con cuatro dígitos de precisión:

- $(0.7632)_8 \times (12)_8 = (11.6004)_8$ , por lo que  $X_{-1} = 9$
- $(0.6004)_8 \times (12)_8 = (7.405)_8$ , por lo que  $X_{-2} = 7$
- $(0.405)_8 \times (12)_8 = (5.062)_8$ , por lo que  $X_{-3} = 5$
- $(0.062)_8 \times (12)_8 = (0.764)_8$ , por lo que  $X_{-4} = 0$

### • Finalmente, $(0.7632)_8$ se corresponde con $(0.9750)_{10}$ al usar cuatro dígitos de precisión

## Conversión de fracciones

### • Método de la división:

- Se opera usando la aritmética destino (base  $r_d$ )
- Es análogo al método del producto para los enteros, sacamos provecho de la naturaleza posicional del sistema calculando el siguiente producto interior:

$$|X| = \sum_{i=1}^k (x_{-i} \times r_o^{-i})$$

- Por caso, para convertir  $0.7632$  de octal a decimal, se calcula lo siguiente operando en base  $10$ :

$$((((((2/8) + 3) / 8) + 6) / 8) + 7) / 8 = (0.9750)_{10}$$

## Métodos preferidos

- Los humanos hemos de preferir naturalmente operar en base **10**, por lo que usaremos cualquier método que nos permita hacer uso de nuestra familiar base
- Las computadoras han de hacer algo análogo, prefiriendo toda vez que se pueda la base **2**, si bien también se intenta evitar hacer un uso excesivo de la operación de división
  - La razón es que se trata de una operación costosa a nivel de tiempo de ejecución

## ¿Preguntas?