

# Tema 1 - Representación de números de punto flotante

Curso de Física Computacional

M. en C. Gustavo Contreras Mayén

30 de agosto de 2012

# Contenido

## 1 Qué es lo que pasa?

## 2 Estándar IEEE 754

- Precisión simple
- Exceso a  $2^{n-1}$
- Signo y Magnitud
- Precisión doble
- Casos especiales del IEEE 754

# Contenido

- 1 Qué es lo que pasa?
- 2 Estándar IEEE 754
  - Precisión simple
  - Exceso a  $2^{n-1}$
  - Signo y Magnitud
  - Precisión doble
  - Casos especiales del IEEE 754

# ¿Qué es lo que pasa?

Realiza la siguiente operación en Python:

```
>>> 1 - 0.9 - 0.1
```

por qué el resultado que esperamos no es cero?

# Considera el siguiente código

```
1 suma = 1
2 for i in range(1,1000001):
3     suma = suma+0.0000001
4 print suma
```

¿Cuál es el resultado que nos devuelve el programa?

¿En dónde está el error?

# Considera el siguiente código

```
1 suma = 1
2 for i in range(1,1000001):
3     suma = suma+0.0000001
4 print suma
```

¿Cuál es el resultado que nos devuelve el programa?

¿En dónde está el error?

Para dar respuesta a las preguntas, tendremos que ahondar en la manera en que se representan los números en una computadora.

# El Estándar IEE 754

El estándar IEEE 754 establece dos formatos básicos para representar a los números reales en la computadora:

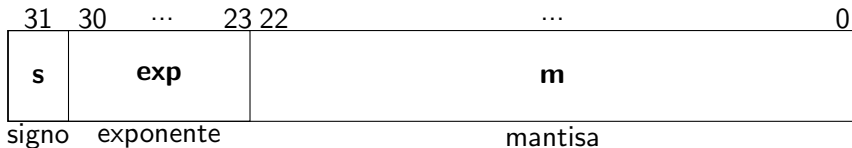
- de precisión simple.
- de precisión doble.



# Precisión simple

Cuando se representa un número real en precisión simple, se usan 32 bits (4 bytes) de la siguiente manera:

- 1 bit para el signo (**s**) de número.
- 8 bits para el exponente (**exp**)
- 23 bits para la mantisa (**m**) que se distribuyen de la siguiente forma:



El exponente se suele representar en notación *Exceso a  $2^{n-1}$* , mientras que para la mantisa, normalmente se usa el Signo y Magnitud.

La mantisa se suele normalizar colocando el punto decimal a la derecha del bit más significativo.

## ¿Qué es el Exceso a $2^{n-1}$ ?

En Exceso a  $2^{n-1}$  tenemos que si se dispone de **n** bits para representar a un número entero **N** positivo o negativo, dicho número se representa como  $N + 2^{n-1}$ , por lo que:

$$N_{Ex} = N + 2^{n-1}$$

## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a}32768} \end{aligned}$$

## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a } 32768} \end{aligned}$$

## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a } 32768} \end{aligned}$$

## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a } 32768} \end{aligned}$$

## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a } 32768} \end{aligned}$$



## Ejemplo

En Exceso a  $2^{n-1}$  para  $n = 16$ , el número positivo  $9503_{10}$  se presenta como:

$$\begin{aligned} 9503_{10} &= (9503_{10} + (2^{16-1})_{10}) \\ &= (9503_{10} + (2^{15})_{10}) \\ &= (9503_{10} + 32768_{10}) \\ &= (42271_{10}) \\ &= (1010010100011111_2) \\ &= 1010010100011111_{\text{Exp a}32768} \end{aligned}$$

# Signo y Magnitud

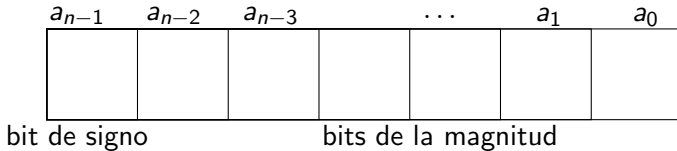
En la representación de un número entero en *Signo y Magnitud*, de los  $n$  bits de dicha representación, el más significativo representa el signo de la misma representación, por lo que se llama *bit de signo*.

El resto de los bits representan la magnitud.

$$N_{SM} = a_{n-1}a_{n-2} \dots a_1a_0$$

donde  $a_{n-1}$  representa el signo del número y el resto de los bits, la magnitud del mismo:

# Representación de Signo y Magnitud



## Ejemplo

Para escribir el número

$101110.010101110100001111100001111100010011_2$

en el estándar IEEE 754 con precisión simple,  
exponente en Exceso a  $2^{n-1}$  y mantisa en Signo y  
Magnitud, lo primero que hay que hacer es  
normalizarlo:

$1.01110010101110100001111100001111100010011_2 \times 2^5$

El exponente en Exceso a  $2^{n-1}$  será:

$$\begin{aligned} 5_{10} + (2^{8-1} - 1)_{10} &= 5_{10} + (128 - 1)_{10} = \\ &= 132_{10} = \\ &= 10000100_{\text{Exp. a127}} \end{aligned}$$

Tomamos de la mantisa los 23 bits más significativos:

1.01111001010111000000111

El resto de los bits no se puede representar ya que no caben en la mantisa.

Cuando la mantisa se normaliza dejando el punto decimal a la derecha del bit más significativo, dicho bit siempre vale **1**, por lo que se puede prescindir de él y tomar agregar en su lugar otro bit, por lo que aumenta la precisión del número representado:

01110010101110000001111

Tomamos de la mantisa los 23 bits más significativos:

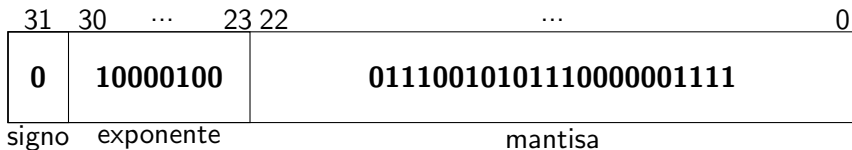
1.01111001010111000000111

El resto de los bits no se puede representar ya que no caben en la mantisa.

Cuando la mantisa se normaliza dejando el punto decimal a la derecha del bit más significativo, dicho bit siempre vale **1**, por lo que se puede prescindir de él y tomar agregar en su lugar otro bit, por lo que aumenta la precisión del número representado:

01110010101110000001111

Al bit omitido se le llama *bit implícito*. Por otra lado, el bit del signo vale **0**, ya que es un número positivo, por tanto, el número se puede representar como:

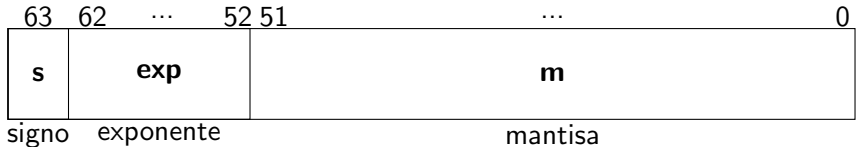




# Precisión doble

En precisión doble, para escribir un número real, se utilizan 64 bits (8 bytes):

- 1 bit para el signo (**s**) del número.
- 11 bits para el exponente (**exp**)
- 52 bits para la mantisa (**m**).



## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$19 \overline{) 2}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline 9 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r|l} 19 & 2 \\ \hline & 9 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r|l} 19 & 2 \\ \hline & 9 \end{array}$$

$a_0 = 1 \longleftarrow \mathbf{1}$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r|l} 19 & 2 \\ \hline & 9 \\ \hline \end{array} \quad a_0 = 1 \longleftarrow \mathbf{1}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r|l} 19 & 2 \\ \hline & 9 \end{array} \begin{array}{l} 2 \\ 2 \end{array}$$

$a_0 = 1 \longleftarrow \mathbf{1}$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \longleftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline \phantom{a_0 = 1 \longleftarrow} \phantom{1} \phantom{9} \quad 4 \end{array}$$



## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \longleftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline 1 \quad 4 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ a_0 = 1 \leftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ a_1 = 1 \leftarrow 1 \quad 4 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \leftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline a_1 = 1 \leftarrow 1 \quad 4 \quad | \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \leftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline a_1 = 1 \leftarrow 1 \quad 4 \quad | \quad 2 \\ \hline \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \leftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline a_1 = 1 \leftarrow 1 \quad 4 \quad | \quad 2 \\ \hline \phantom{a_1 = 1 \leftarrow 1} \phantom{4} \quad 2 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{r} 19 \quad | \quad 2 \\ \hline a_0 = 1 \leftarrow 1 \quad 9 \quad | \quad 2 \\ \hline a_1 = 1 \leftarrow 1 \quad 4 \quad | \quad 2 \\ \hline 0 \quad 2 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & \begin{array}{|l} 2 \\ \hline 9 \\ \hline 4 \\ \hline 2 \end{array} \\ a_0 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \\ a_1 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \\ a_2 = 0 & \longleftarrow & \mathbf{0} \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_0 = 1 & \leftarrow & \mathbf{1} \quad 9 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_1 = 1 & \leftarrow & \mathbf{1} \quad 4 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_2 = 0 & \leftarrow & \mathbf{0} \quad 2 \begin{array}{|l} \\ \hline \end{array} \end{array}$$



## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_0 = 1 & \longleftarrow 1 & 9 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_1 = 1 & \longleftarrow 1 & 4 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_2 = 0 & \longleftarrow 0 & 2 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & \begin{array}{|l} 2 \\ \hline 9 \\ 4 \\ 2 \end{array} \\ a_0 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \\ a_1 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \\ a_2 = 0 & \longleftarrow & \mathbf{0} \end{array} \quad \begin{array}{|l} 2 \\ \hline 2 \\ 2 \\ 2 \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & | \quad 2 \\ a_0 = 1 & \leftarrow & \mathbf{1} \quad 9 \quad | \quad 2 \\ a_1 = 1 & \leftarrow & \mathbf{1} \quad 4 \quad | \quad 2 \\ a_2 = 0 & \leftarrow & \mathbf{0} \quad 2 \quad | \quad 2 \\ & & \mathbf{0} \quad \mathbf{1} \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcl} & 19 & \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_0 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \quad 9 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_1 = 1 & \longleftarrow & \mathbf{1} \quad 4 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_2 = 0 & \longleftarrow & \mathbf{0} \quad 2 \begin{array}{|l} 2 \\ \hline \end{array} \\ a_3 = 0 & \longleftarrow & \mathbf{0} \quad \mathbf{1} \end{array}$$

## Ejemplo

Se quiere expresar el número  $19.5625_{10}$  en el estándar IEEE 754 con precisión doble, por lo que tendremos que realizar:

- 1 Cambiar  $19.5625_{10}$  a base 2, iniciando con la parte entera:

$$\begin{array}{rcll} & 19 & | & 2 \\ a_0 = 1 & \leftarrow & 1 & 9 | 2 \\ a_1 = 1 & \leftarrow & 1 & 4 | 2 \\ a_2 = 0 & \leftarrow & 0 & 2 | 2 \\ a_3 = 0 & \leftarrow & 0 & 1 \rightarrow a_4 = 1 \end{array}$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1.125}$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1.125} \longrightarrow a_{.1} = 1$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$\begin{aligned}0.5625 \times 2 &= \mathbf{1.125} \longrightarrow a_{.1} = 1 \\0.125 \times 2 &= \mathbf{0.25}\end{aligned}$$



## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1}.125 \longrightarrow a_1 = 1$$

$$0.125 \times 2 = \mathbf{0}.25 \longrightarrow a_2 = 0$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1.125} \longrightarrow a_1 = 1$$

$$0.125 \times 2 = \mathbf{0.25} \longrightarrow a_2 = 0$$

$$0.25 \times 2 = \mathbf{0.5}$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1}.125 \longrightarrow a_1 = 1$$

$$0.125 \times 2 = \mathbf{0}.25 \longrightarrow a_2 = 0$$

$$0.25 \times 2 = \mathbf{0}.5 \longrightarrow a_3 = 0$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1.125} \longrightarrow a_1 = 1$$

$$0.125 \times 2 = \mathbf{0.25} \longrightarrow a_2 = 0$$

$$0.25 \times 2 = \mathbf{0.5} \longrightarrow a_3 = 0$$

$$0.5 \times 2 = \mathbf{1}$$

## 2 Ahora la parte fraccionaria

$$0.5625 \times 2 = \mathbf{1.125} \longrightarrow a_1 = 1$$

$$0.125 \times 2 = \mathbf{0.25} \longrightarrow a_2 = 0$$

$$0.25 \times 2 = \mathbf{0.5} \longrightarrow a_3 = 0$$

$$0.5 \times 2 = \mathbf{1} \longrightarrow a_4 = 1$$

De modo que el número queda expresado como:

$$19.5625_{10} = 10011.1001_2$$

- 3 Se normaliza el número en binario que se obtuvo, dejando el punto decimal a la derecha del bit más significativo:

$$10011.1001_2 = 1.00111001 \times 2^4$$

De modo que el número queda expresado como:

$$19.5625_{10} = 10011.1001_2$$

- 3 Se normaliza el número en binario que se obtuvo, dejando el punto decimal a la derecha del bit más significativo:

$$10011.1001_2 = 1.00111001 \times 2^4$$

- 4 Se escribe el exponente en Exceso a  $2^{n-1} - 1$

$$\begin{aligned}4_{10} + (2^{11-1} - 1)_{10} &= 4_{10} + (2^{10} - 1)_{10} \\ &= 4_{10} + (1024 - 1)_{10} \\ &= 1027_{10} \\ &= 10000000011_{\text{Exp. a } 1023}\end{aligned}$$

- 5 Se deja la mantisa utilizando el bit implícito: se eligen los ocho bits que están a la derecha de la coma (**00111001**) y el resto de la mantisa se rellena con ceros:

00111001000000...000000



|       |             |           |  |         |     |   |
|-------|-------------|-----------|--|---------|-----|---|
| 63    | 62          | ...       | 52                                     | 51      | ... | 0 |
| 0     | 10000000011 |           | 001110010000000000000000 ... 000000000 |         |     |   |
| signo |             | exponente |  | mantisa |     |   |

# Casos especiales del IEEE 754

Tanto en los tipos de datos de precisión simple como de precisión doble, existen algunos casos especiales que dependen de los valores del signo, del exponente y de la mantisa.

| Signo (s)    | Exponente (exp)           | Mantisa (m)               | Significado                                       |
|--------------|---------------------------|---------------------------|---|
| Positivo (0) | Todos unos<br>(111...11)  | Todos ceros<br>(000...00) | Más infinito<br>( $+\infty$ )                     |
| Negativo (1) | Todos unos<br>(111...11)  | Todos ceros<br>(000...00) | Menos infinito<br>( $-\infty$ )                   |
| 0 ó 1        | Todos unos<br>(111...11)  | Distinta de<br>todo ceros | No es un<br>número (Not a<br>Number, <b>NaN</b> ) |
| 0 ó 1        | Todos ceros<br>(000...00) | Todos ceros<br>(000...00) | Representa al<br>cero (0)                         |
| 0 ó 1        | Todos ceros<br>(000...00) | Distinta de<br>todo ceros | Número muy<br>pequeño<br>cercano al cero          |

# ¿Y si la representación del número binario es periódica?

Hagamos la conversión de 0.4 a binario:

$$0.4 \times 2 = 0.8 \quad \rightarrow a_{.1} = 0$$

$$0.8 \times 2 = 1.60 \quad \rightarrow a_{.2} = 1$$

$$0.6 \times 2 = 1.20 \quad \rightarrow a_{.3} = 1$$

$$0.2 \times 2 = 0.4 \quad \rightarrow a_{.4} = 0$$

$$0.4 \times 2 = 0.8 \quad \rightarrow a_{.5} = 0$$

$$0.8 \times 2 = 1.60 \quad \rightarrow a_{.6} = 1$$

$$0.6 \times 2 = 1.20 \quad \rightarrow a_{.7} = 1$$

$$0.2 \times 2 = 0.4 \quad \rightarrow a_{.8} = 0$$

$$0.4 \times 2 = 0.8 \quad \rightarrow a_{.9} = 0$$

$$0.8 \times 2 = 1.60 \quad \rightarrow a_{.10} = 1$$

$$0.6 \times 2 = 1.20 \quad \rightarrow a_{.11} = 1$$

$$0.2 \times 2 = 0.4 \quad \rightarrow a_{.12} = 0$$

$$0.4 \times 2 = 0.8 \quad \rightarrow a_{.13} = 0$$

Como vemos, al expresar el valor de 0.4 a binario, tenemos un número periódico, en donde 0011 se repite indefinidamente. En el ejemplo se llegó hasta 0.0110011001100 que es igual a 39.990234375.

Cuanto más se repita el cálculo, más nos acercamos a 0.40, pero como tenemos un número binario periódico, no importa la cantidad de dígitos fraccionarios, siempre se acercará a 0.40, por lo que se redondea luego de cierto número de dígitos.

Veamos la conversión a decimal:

$$\begin{aligned} 0.0110011001100 &= (0 \times 2^0) + (0 \times 2^{-1}) + (1 \times 2^{-2}) + (1 \times 2^{-3}) + \\ &+ (0 \times 2^{-4}) + (0 \times 2^{-5}) + (1 \times 2^{-6}) + (1 \times 2^{-7}) + \\ &+ (0 \times 2^{-8}) + (0 \times 2^{-9}) + (1 \times 2^{-10}) + (1 \times 2^{-11}) + \\ &+ (0 \times 2^{-12}) + (0 \times 2^{-13}) = \\ &= 0.39990234375 \end{aligned}$$

Que se puede redondear a 0.4