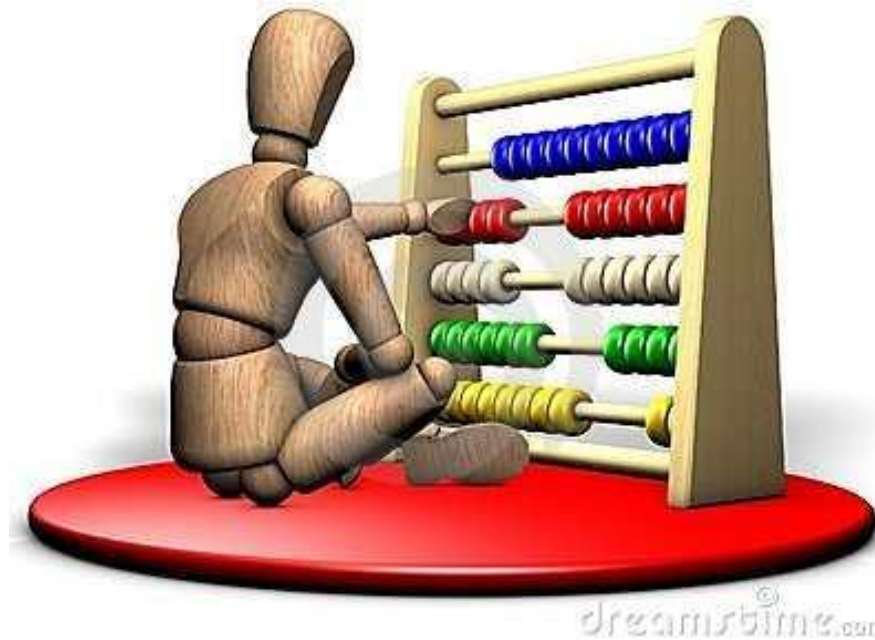


# ARITMETICA DEL COMPUTADOR

## NOVENA UNIDAD



# Sumario

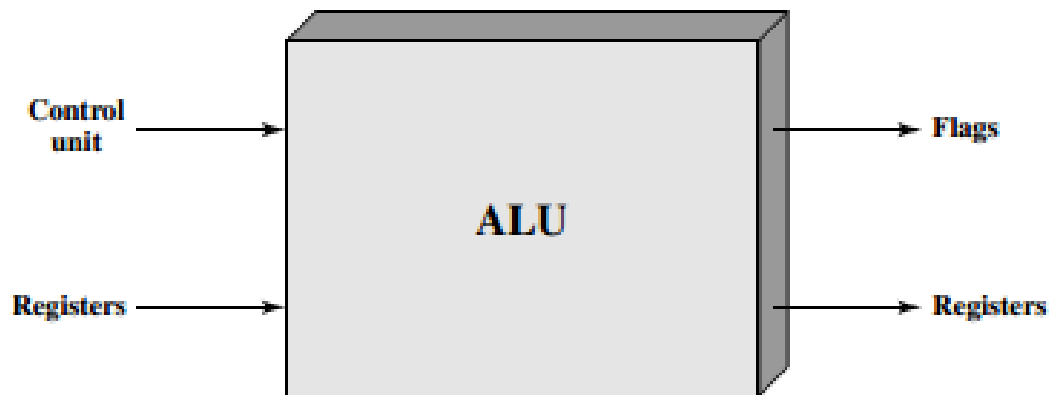
- I. Unidad Aritmética Lógica
- II. Representación Integrada
- III. Aritmetica Integrada
- IV. Representacion de Punto Flotante
- V. Aritmetica de Punto Flotante

## Introduccion.-

- La unidad aritmética y lógica (ALU) centra el aspecto más complejo de la aritmética del equipo.
- La aritmética computacional se realiza con frecuencia en dos tipos muy diferentes de números: enteros y de punto flotante.

# I. Unidad Aritmética Lógica.-

- Parte del equipo que realiza las operaciones aritméticas y lógicas sobre los datos.
- Todos los demás elementos de la unidad de ordenador de control del sistema, los registros, memoria, E / S llevan datos a la UAL para que sean procesados y luego toma resultados de vuelta.
- Los datos se presentan a la UAL en los registros, y los resultados de una operación se almacenan en los registros. (almacenamiento temporal)
- Activar los indicadores como el resultado de una operación.
- Un indicador de desbordamiento se establece en 1 si el resultado de un cálculo supera la longitud del registro de almacenaje.



## II. Representación de Enteros

- En el sistema binario, los números arbitrarios se representan con dígitos cero y uno, el signo menos, y el período o punto de base.
- Facilita el almacenamiento y procesamiento.
- Dificulta la representación de números enteros negativos.

An 8-bit word can represent the numbers from 0 to 255, including

$$00000000 = 0$$

$$00000001 = 1$$

$$00101001 = 41$$

$$10000000 = 128$$

$$11111111 = 255$$

$$A = \sum_{i=0}^{n-1} 2^i a_i$$

## II. Representación de Enteros

### a. Representación de Signo - Magnitud.-

- Para representar enteros negativos y positivos, el bit más significativo (a la izquierda) se usa como un bit de signo.
- Si el bit de signo es 0, el número es positivo, si el bit de signo es 1, el número es negativo.

$$\begin{array}{ll} +18 & = 00010010 \\ -18 & = 10010010 \quad (\text{sign magnitude}) \end{array}$$

$$A = \begin{cases} \sum_{i=0}^{n-2} 2^i a_i & \text{if } a_{n-1} = 0 \\ -\sum_{i=0}^{n-2} 2^i a_i & \text{if } a_{n-1} = 1 \end{cases}$$

$$\begin{array}{ll} +0_{10} & = 00000000 \\ -0_{10} & = 10000000 \quad (\text{sign magnitude}) \end{array}$$

## II. Representación de Enteros

### b. Dos Representaciones Complementarias.-

<b>Range</b>	$-2^{n-1}$ through $2^{n-1} - 1$
<b>Number of Representations of Zero</b>	One
<b>Negation</b>	Take the Boolean complement of each bit of the corresponding positive number, then add 1 to the resulting bit pattern viewed as an unsigned integer.
<b>Expansion of Bit Length</b>	Add additional bit positions to the left and fill in with the value of the original sign bit.
<b>Overflow Rule</b>	If two numbers with the same sign (both positive or both negative) are added, then overflow occurs if and only if the result has the opposite sign.
<b>Subtraction Rule</b>	To subtract $B$ from $A$ , take the twos complement of $B$ and add it to $A$ .

$$A = \sum_{i=0}^{n-2} 2^i a_i \quad \text{for } A \geq 0$$

$$A = -2^{n-1} a_{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} 2^i a_i$$

## II. Representación de Enteros

### b. Dos Representaciones Complementarias.-

Decimal Representation	Sign-Magnitude Representation	Twos Complement Representation	Biased Representation
+8	—	—	1111
+7	0111	0111	1110
+6	0110	0110	1101
+5	0101	0101	1100
+4	0100	0100	1011
+3	0011	0011	1010
+2	0010	0010	1001
+1	0001	0001	1000
+0	0000	0000	0111
-0	1000	—	—
-1	1001	1111	0110
-2	1010	1110	0101
-3	1011	1101	0100
-4	1100	1100	0011
-5	1101	1011	0010
-6	1110	1010	0001
-7	1111	1001	0000
-8	—	1000	—

-128	64	32	16	8	4	2	1

(a) An eight-position twos complement value box

-128	64	32	16	8	4	2	1
1	0	0	0	0	0	1	1

$$-128 \quad \quad \quad +2 \quad +1 = -125$$

(b) Convert binary 10000011 to decimal

-128	64	32	16	8	4	2	1
1	0	0	0	1	0	0	0

$$-120 = -128 \quad \quad \quad +8$$

(c) Convert decimal -120 to binary



## II. Representación de Enteros

### c. Conversión entre diferentes longitudes de Bit.-

- En un número entero de  $n$  bits y lo almacenan en  $M$  bits, donde el bit de signo en la posición más a la izquierda.

+18	=	00010010	(sign magnitude, 8 bits)
+18	=	0000000000010010	(sign magnitude, 16 bits)
-18	=	10010010	(sign magnitude, 8 bits)
-18	=	1000000000010010	(sign magnitude, 16 bits)

- Este procedimiento no va a trabajar para complementar los grupos de dos números enteros negativos.

+18	=	00010010	(twos complement, 8 bits)
+18	=	0000000000010010	(twos complement, 16 bits)
-18	=	11101110	(twos complement, 8 bits)
-32,658	=	1000000001101110	(twos complement, 16 bits)

## II. Representación de Enteros

### d. Representación de un punto fijo.-

- El punto de base (punto binario) es fijo y supone que esta a la derecha del ultimo dígito de la derecha.
- El programador puede utilizar la misma representación de fracciones binarias escalando los números de modo que el punto binario está implícitamente coloca en otro lugar

### III. Aritmética de Enteros

#### a. Negación.-

- En representación de signo magnitud, la regla para la formación de la negación de un número entero es simple: invertir el bit de signo. En la notación de complemento a dos, la negación de un número entero se puede formar con las siguientes reglas:

1. Tomar el complemento booleano de cada bit del entero (incluyendo el bit de signo). Establecer cada 1 a 0 y cada 0 a 1.
2. Tratar el resultado como un entero binario sin signo, agregue 1.

+18	=	00010010 (twos complement)
bitwise complement	=	11101101
		$\begin{array}{r} + \phantom{000} 1 \\ \hline 11101110 = -18 \end{array}$
-18	=	11101110 (twos complement)
bitwise complement	=	00010001
		$\begin{array}{r} + \phantom{000} 1 \\ \hline 00010010 = +18 \end{array}$

### III. Aritmética de Enteros

#### b. Adición y Sustracción.-

Se procede como si los dos números eran enteros sin signo.

Si el resultado de la operación es positivo, se obtiene un número positivo en forma de complemento a dos, que es el mismo que en forma entero sin signo.

Si el resultado de la operación es negativo, se obtiene un número negativo en forma de complemento a dos.

Hay un bit de acarreo más allá del final de la palabra (indicado por el sombreado), que se ignora. Esta condición se llama desbordamiento.

### III. Aritmética de Enteros

#### b. Adición y Sustracción.-

REGLA DE DERRAME: Si dos números se suman, y ambos son positivos o negativos, a continuación, ocurre un desbordamiento si y sólo si el resultado tiene el signo contrario.

$\begin{array}{rcl} 1001 & = & -7 \\ + \underline{0101} & = & 5 \\ 1110 & = & -2 \\ (a) & (-7) + (+5) \end{array}$	$\begin{array}{rcl} 1100 & = & -4 \\ + \underline{0100} & = & 4 \\ \underline{10000} & = & 0 \\ (b) & (-4) + (+4) \end{array}$
$\begin{array}{rcl} 0011 & = & 3 \\ + \underline{0100} & = & 4 \\ 0111 & = & 7 \\ (c) & (+3) + (+4) \end{array}$	$\begin{array}{rcl} 1100 & = & -4 \\ + \underline{1111} & = & -1 \\ \underline{11011} & = & -5 \\ (d) & (-4) + (-1) \end{array}$
$\begin{array}{rcl} 0101 & = & 5 \\ + \underline{0100} & = & 4 \\ 1001 & = & \text{Overflow} \\ (e) & (+5) + (+4) \end{array}$	$\begin{array}{rcl} 1001 & = & -7 \\ + \underline{1010} & = & -6 \\ \underline{10011} & = & \text{Overflow} \\ (f) & (-7) + (-6) \end{array}$

### III. Aritmética de Enteros

#### b. Adición y Sustracción.-

Regla de la Resta.- Para restar el número uno (sustraendo) de otro (minuendo), tomar el complemento a dos (negación) del sustraendo y agregarlo al minuendo

$\begin{array}{r} 0010 = 2 \\ +1001 = -7 \\ \hline 1011 = -5 \end{array}$ <p>(a) <math>M = 2 = 0010</math> <math>S = 7 = 0111</math> <math>-S = 1001</math></p>	$\begin{array}{r} 0101 = 5 \\ +1110 = -2 \\ \hline 10011 = 3 \end{array}$ <p>(b) <math>M = 5 = 0101</math> <math>S = 2 = 0010</math> <math>-S = 1110</math></p>
$\begin{array}{r} 1011 = -5 \\ +1110 = -2 \\ \hline 11001 = -7 \end{array}$ <p>(c) <math>M = -5 = 1011</math> <math>S = 2 = 0010</math> <math>-S = 1110</math></p>	$\begin{array}{r} 0101 = 5 \\ +0010 = 2 \\ \hline 0111 = 7 \end{array}$ <p>(d) <math>M = 5 = 0101</math> <math>S = -2 = 1110</math> <math>-S = 0010</math></p>
$\begin{array}{r} 0111 = 7 \\ +0111 = 7 \\ \hline 1110 = \text{Overflow} \end{array}$ <p>(e) <math>M = 7 = 0111</math> <math>S = -7 = 1001</math> <math>-S = 0111</math></p>	$\begin{array}{r} 1010 = -6 \\ +1100 = -4 \\ \hline 10110 = \text{Overflow} \end{array}$ <p>(f) <math>M = -6 = 1010</math> <math>S = 4 = 0100</math> <math>-S = 1100</math></p>

### III. Aritmética de Enteros

#### a. Multiplicación.-

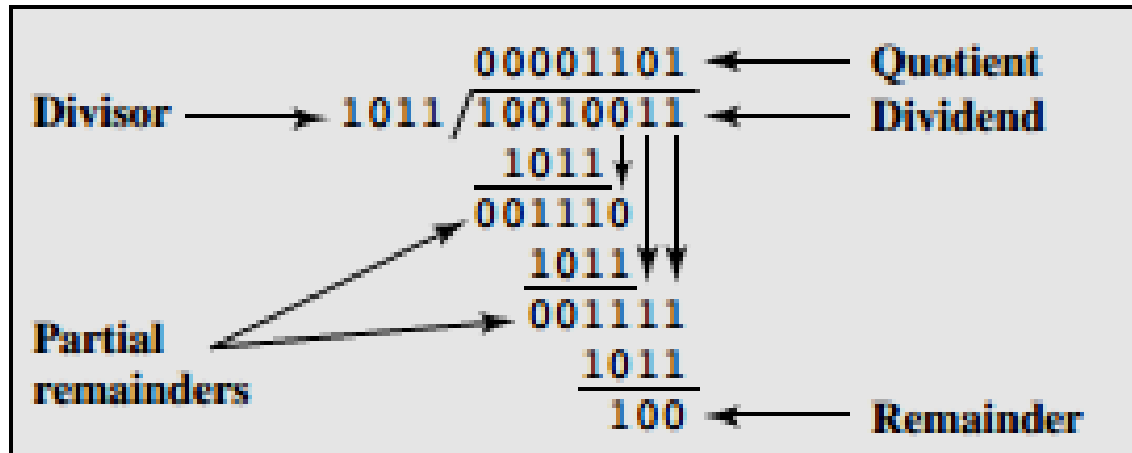
1011	<b>Multiplicand (11)</b>
×1101	<b>Multiplier (13)</b>
<hr/> 1011	} <b>Partial products</b>
0000	
1011	
1011	
<hr/> 10001111	<b>Product (143)</b>

1001 (9)	1001 (-7)
× 0011 (3)	× 0011 (3)
<hr/> 00001001	<hr/> 11111001
00010010	11110010
<hr/> 00011011	<hr/> 11101011
1001 × 2 <sup>0</sup>	(-7) × 2 <sup>0</sup> = (-7)
1001 × 2 <sup>1</sup>	(-7) × 2 <sup>1</sup> = (-14)
(27)	(-21)

Si multiplicamos por un numero negativo se completa con unos los productos parciales

### III. Aritmética de Enteros

#### d. División.-





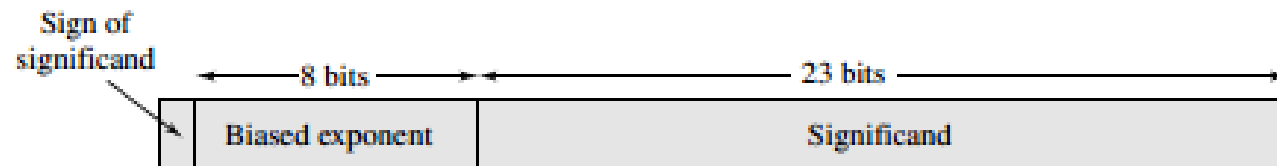
# IV. Representación de Punto Flotante

## a. Principios.-

Thus, 976,000,000,000,000 can be represented as  $9.76 \times 10^{14}$ , and 0.00000000000000976 can be represented as  $9.76 \times 10^{-14}$ . What we have done, in effect, is dynamically to

$$\pm S \times B^{\pm E}$$

- Sign: plus or minus
- Significand S
- Exponent E



(a) Format

$$\begin{aligned} 1.1010001 \times 2^{10100} &= 0 \ 10010011 \ 101000100000000000000000 = 1.6328125 \times 2^{20} \\ -1.1010001 \times 2^{10100} &= 1 \ 10010011 \ 101000100000000000000000 = -1.6328125 \times 2^{20} \\ 1.1010001 \times 2^{-10100} &= 0 \ 01101011 \ 101000100000000000000000 = 1.6328125 \times 2^{-20} \\ -1.1010001 \times 2^{-10100} &= 1 \ 01101011 \ 101000100000000000000000 = -1.6328125 \times 2^{-20} \end{aligned}$$

(b) Examples

# IV. Representación de Punto Flotante

## a. Principios.-

Convertir  $3.75_{10}$  a binario y hallar su representación en IEEE precisión simple

i	$Num_{10}$	$d_i = \text{parte entera}(Num_{10})$	$NuevoNum_{10} = (Num_{10} - d_i) * 2$
---	------------	---------------------------------------	--

0	3.75	$d_0 = 3$	$1.50 = (3.75 - 3) * 2$
---	------	-----------	-------------------------

1	1.50	$d_1 = 1$	$1.00 = (1.50 - 1) * 2$
---	------	-----------	-------------------------

2	1.00	$d_2 = 1$	$0.00 = (1.00 - 1) * 2$
---	------	-----------	-------------------------

$$3.75_{10} = d_0 . d_1 d_2 = 11.11_2 = 1.111 \times 2^1$$

$$3.75_{10}$$

$$(3.75 - 3) * 2 = 1.50 \quad d_0 = 3$$

$$(1.50 - 1) * 2 = 1.00 \quad d_1 = 1$$

$$(1.00 - 1) * 2 = 0.00 \quad d_2 = 1$$

$$3.75_{10} = 11.11_2 = 1.111 \times 2^1$$

## IV. Representación de Punto Flotante

### a. Principios.-

Convertir  $0.3_{10}$  a binario y hallar su representación en IEEE precisión simple

0.3

$$(0.3-0) * 2 = 0.6 \quad d_0=0$$

$$(0.6-0) * 2 = 1.2 \quad d_1=0$$

$$(1.2-1) * 2 = 0.4 \quad d_2=1$$

$$(0.4-0) * 2 = 0.8 \quad d_3=0$$

$$(0.8-0) * 2 = 1.6 \quad d_4=0$$

$$(1.6-1) * 2 = 1.2 \quad d_5=1$$

$$(1.2-1) * 2 = 0.4 \quad d_6=1$$

$$(0.4-0) * 2 = 0.8 \quad d_7=0$$

$$0.3_{10} = 0.01001101001..._2 = 1.001101001... \times 2^{-2}$$

# IV. Representación de Punto Flotante

## a. Principios.-

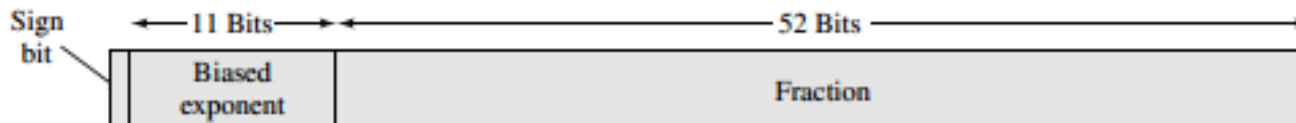
<b>Decimal Representation</b>	<b>Sign-Magnitude Representation</b>	<b>Twos Complement Representation</b>	<b>Biased Representation</b>
+8	—	—	1111
+7	0111	0111	1110
+6	0110	0110	1101
+5	0101	0101	1100
+4	0100	0100	1011
+3	0011	0011	1010
+2	0010	0010	1001
+1	0001	0001	1000
+0	0000	0000	0111
−0	1000	—	—
−1	1001	1111	0110
−2	1010	1110	0101
−3	1011	1101	0100
−4	1100	1100	0011
−5	1101	1011	0010
−6	1110	1010	0001
−7	1111	1001	0000
−8	—	1000	—

# IV. Representación de Punto Flotante

## b. Representación Punto Flotante Binario (IEEE).-



(a) Single format

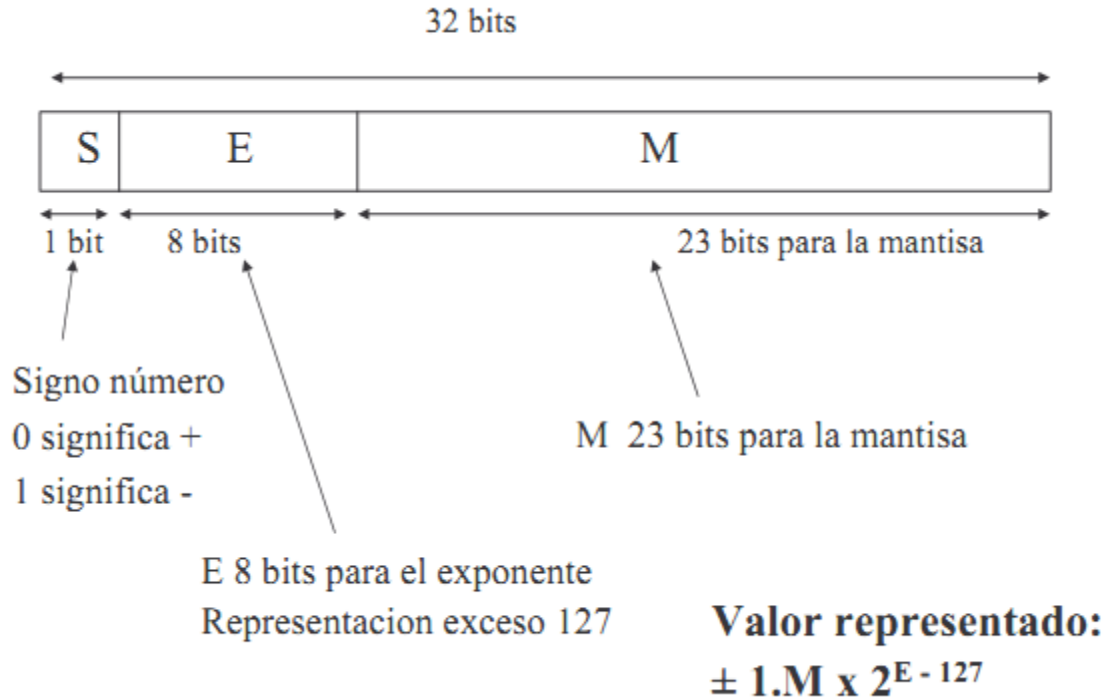


(b) Double format

Parameter	Format			
	Single	Single Extended	Double	Double Extended
Word width (bits)	32	$\geq 43$	64	$\geq 79$
Exponent width (bits)	8	$\geq 11$	11	$\geq 15$
Exponent bias	127	unspecified	1023	unspecified
Maximum exponent	127	$\geq 1023$	1023	$\geq 16383$
Minimum exponent	-126	$\leq -1022$	-1022	$\leq -16382$
Number range (base 10)	$10^{-38}, 10^{+38}$	unspecified	$10^{-308}, 10^{+308}$	unspecified
Significand width (bits)*	23	$\geq 31$	52	$\geq 63$
Number of exponents	254	unspecified	2046	unspecified
Number of fractions	$2^{23}$	unspecified	$2^{52}$	unspecified
Number of values	$1.98 \times 2^{31}$	unspecified	$1.99 \times 2^{63}$	unspecified

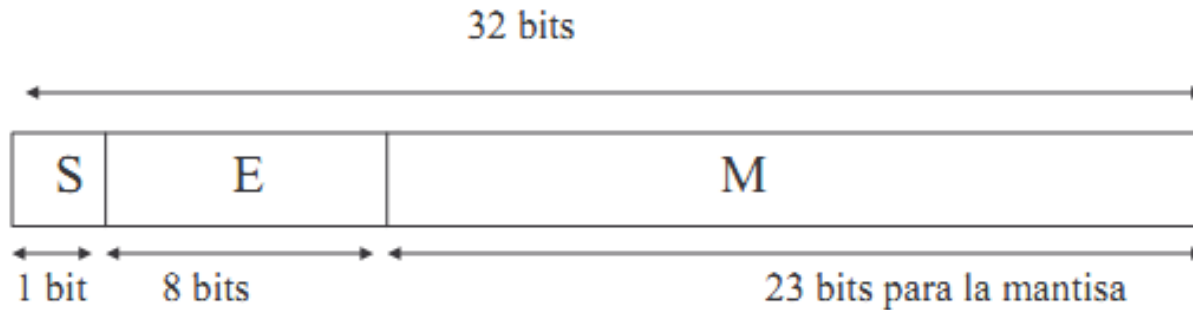
# IV. Representación de Punto Flotante

## b. Representación Punto Flotante Binario (IEEE).-



# IV. Representación de Punto Flotante

## b. Representación Punto Flotante Binario (IEEE).-



$$7_{10} = 111_2$$

Normalizamos el número y nos queda  $1.11_2 \times 2^2$

El signo es positivo por lo que el campo de S queda con valor 0

Calculamos el exponente con exceso 127

$$2 + 127 = 129 = 1000\ 0001_2$$

El número  $7_{10}$  en el estándar IEEE es representado como:

0	1000 0001	110000000000000000000000000000
---	-----------	--------------------------------

V. Aritmética del Punto Flotante  
a. Adición y Sustracción.-

Entender y evaluación oral



V. Aritmética del Punto Flotante  
b. Multiplicación y División.-

Entender y evaluación oral

## V. Aritmética del Punto Flotante

### c. Consideraciones de Precisión.-

Indicar recomendaciones

## V. Aritmética del Punto Flotante

### d. Aritmética Binaria del Punto Flotante (IEEE).-

#### Descripción