

**UNIVERSIDAD DE GRANADA.**

**ESCUELA TECNICA SUPERIOR DE  
INGENIERIAS INFORMATICA Y DE  
TELECOMUNICACIÓN.**



**Departamento de Arquitectura y  
Tecnología de Computadores.**

**TECNOLOGÍA Y ORGANIZACIÓN DE  
COMPUTADORES.**

**TEMA 1. INTRODUCCIÓN  
GUÍA DE AYUDA PARA EL APRENDIZAJE  
AUTÓNOMO.**

**1º GRADO EN INGENIERÍA INFORMÁTICA.**



## TEMA 1º. INTRODUCCIÓN.

### GUÍA DE AYUDA PARA EL APRENDIZAJE AUTÓNOMO.

#### 1.1.- **PARTE TEÓRICA:** El estudiante deberá:

1.1.1.- Descargar de la plataforma docente y leer detenidamente el fichero 01.- TEMA\_1\_TOC\_INTRODUCCION.PDF.

1.1.2.- Visualizar las grabaciones de clase de la asignatura:

- Tema 1. Clase de Teoría.

<https://drive.google.com/file/d/1Klbq7euS4LJg5VkZntEgogbb4NLFPSQ2/view?usp=sharing>

- Tema 1. Clase de Problemas.

<https://drive.google.com/file/d/1GPcxiO6mr4Agy1r4Us6UyQW0PU6yHer/view?usp=sharing>

1.1.3.- Visualizar las video-clases de la asignatura “Fundamentos de Informática” desarrolladas por el profesor D. Alberto Prieto Espinosa ubicadas en el enlace [http://atc.ugr.es/APrieto\\_videoclases](http://atc.ugr.es/APrieto_videoclases) correspondientes a las lecciones:

o Lección 1.1:

<https://www.youtube.com/watch?v=47fnyDA2LB0&feature=youtu.be>

o Lección 1.2:

<https://www.youtube.com/watch?v=pBmxO8VxfBA&feature=youtu.be>

o Lección 2.6:

<https://www.youtube.com/watch?v=pSPuGiQ0vdE&feature=youtu.be>

o Lección 2.7:

<https://www.youtube.com/watch?v=L2YUAIWXlco&feature=youtu.be>

1.1.4.- Se recomienda el estudio en el libro [PRI06]: Prieto, A., Lloris, A., Torres, J. C.. Introducción a la Informática, 4ª Edición, McGraw-Hill, 2006. Capítulo 1 y Capítulo 4.5.

#### 1.2.- **PARTE DE EJERCICIOS:**

##### 1.2.1.- **Ejercicios sobre representación de datos de tipo entero.**

##### 1.2.1.1- Representación interna binaria de un dato decimal entero con signo:

Suponiendo un computador con longitud de palabra  $n = 8$  bits, indique la representación interna de los siguientes números en signo magnitud, complemento a 1, complemento a 2 y representación sesgada: 45, -23, -34 y 68. El sesgo es  $S = 2^{(n-1)}$ .

En primer lugar (según el Seminario 1) obténgase la representación binario natural con 8 bits de los valores absolutos de los datos decimales enteros en cuestión:

- $45)_{10} = 0010\ 1101)_2$
- $23)_{10} = 0001\ 0111)_2$
- $34)_{10} = 0010\ 0010)_2$
- $68)_{10} = 0100\ 0100)_2$

a) Representación en binario de tipo Signo Magnitud:

- 1) Los datos positivos mantienen su representación binaria igual que en binario natural con el bit de la izquierda (bit de signo)  $S=0$ . Ver primera columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).
- 2) Los datos negativos mantienen su representación binaria igual que en binario natural pero cambiando el bit de la izquierda (bit de signo)  $S=1$ . Ver primera columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).

b) Representación en binario de tipo Complemento a 1:

- 1) Los datos positivos mantienen su representación binaria igual que en binario natural con el bit de la izquierda (bit de signo)  $S=0$ . Ver segunda columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).
- 2) Para representar en binario los datos negativos se les realiza, partiendo de su representación binaria natural, el complemento a 1 que consiste en cambiar los bits que valen cero por uno y

viceversa. De esta manera, el bit de la izquierda (bit de signo) tomará el valor  $S=1$ . Ver segunda columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).

c) Representación en binario de tipo Complemento a 2:

- 1) Los datos positivos mantienen su representación binaria igual que en binario natural con el bit de la izquierda (bit de signo)  $S=0$ . Ver tercera columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).
- 2) Para representar en binario los datos negativos se les realiza, partiendo de su representación binaria natural, el complemento a 2 que consiste hacer el complemento a 1 del dato binario (cambiar los bits que valen cero por uno y viceversa) y luego sumarle 1. De esta manera, el bit de la izquierda (bit de signo) tomará el valor  $S=1$ . Ver tercera columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).

d) Representación en binario de tipo sesgada:

- 1) Se define una constante denominada Sesgo que depende del número de bits ( $n$ ) que se va a utilizar para la representación binaria del dato entero con signo. El Sesgo se define como  $2^{(n-1)}$ . Por ejemplo, si se trabaja con una longitud de palabra de  $n = 8$  bits, el sesgo se definiría como  $S=2^{(8-1)} = 2^7 = 128$ .
- 2) Una vez obtenido el sesgo (en el ejemplo  $S = 128$ ) se le suma al dato entero decimal para obtener el dato entero sesgado, por ejemplo:
  - $+45 + 128 = 173$
  - $-23 + 128 = 105$
  - $-34 + 128 = 94$
  - $+68 + 128 = 196$
- 3) Una vez obtenido el número decimal sesgado se procede a pasar a binario natural (Seminario 1): Ver cuarta columna de la Tabla 1 (bit de signo en rojo).
  - $+45 + 128 = 173 = 1010\ 1101_2$
  - $-23 + 128 = 105 = 0110\ 1001_2$
  - $-34 + 128 = 94 = 0101\ 1110_2$
  - $+68 + 128 = 196 = 1100\ 0100_2$

En este tipo de representación, los números decimales enteros positivos en la representación binaria tiene bit de signo  $S=1$  mientras que los números decimales enteros negativos en la representación binaria tiene bit de signo  $S=0$ .

	Signo Magnitud	Complemento a uno	Complemento a dos	Representación Sesgada (Sesgo = $2^{n-1} = 128$ )
+45	0 010 1101	0 010 1101	0 010 1101	1 010 1101
-23	1 001 0111	1 110 1000	1 110 1001	0 110 1001
-34	1 010 0010	1 101 1101	1 101 1110	0 101 1110
+68	0 100 0100	0 100 0100	0 100 0100	1 100 0100

Tabla 1

### 1.2.1.2.- Representación decimal de un dato entero partiendo de su representación binaria:

¿Cuáles serían los números decimales enteros correspondientes a los números binarios (de 8 bits):

1000 1000 ; 0111 1001

suponiendo las representaciones que se indican a continuación?:

- a) Sin signo
- b) Signo y magnitud
- c) Complemento a 1
- d) Complemento a 2
- e) Sesgada
- f) BCD.

Ayuda. Utilice los conocimientos adquiridos en el Seminario 1.

- a) Sin signo:
  - a.1)  $1000\ 1000_2 = (1 \cdot 2^7) + (1 \cdot 2^3) = 128 + 8 = 136_{10}$
  - a.2)  $0111\ 1001_2 = (1 \cdot 2^6) + (1 \cdot 2^5) + (1 \cdot 2^4) + (1 \cdot 2^3) + (1 \cdot 2^0) = 121_{10}$
- b) Signo y magnitud, considerando el bit de la izquierda como de signo (en rojo):
  - b.1)  $1000\ 1000_2 = - (1 \cdot 2^3) = -8_{10}$
  - b.2)  $0111\ 1001_2 = + (1 \cdot 2^6) + (1 \cdot 2^5) + (1 \cdot 2^4) + (1 \cdot 2^3) + (1 \cdot 2^0) = +121_{10}$

- c) Complemento a 1:
- c.1)  $1000\ 1000_2$  ; Como el Signo  $S=1$  entonces el número decimal es negativo. Por tanto, para obtenerlo, hay que realizar el complemento a 1 del dato binario  $C1(1000\ 1000) = 0111\ 0111$  y pasarlo de binario a decimal (Seminario 1). Por tanto:  $0111\ 0111_2 = (1*2^6) + (1*2^5) + (1*2^4) + (1*2^3) + (1*2^2) + (1*2^1) + (1*2^0) = 119$ . Por tanto, el número decimal es -119.
- c.2)  $0111\ 1001_2$  ; Como el Signo  $S=0$  entonces el número decimal es positivo. Por tanto, basta con pasarlo a de binario a decimal (Seminario 1). Por tanto:
- $$0111\ 1001_2 = + (1*2^6) + (1*2^5) + (1*2^4) + (1*2^3) + (1*2^0) = + 121_{10}$$
- d) Complemento a 2:
- d.1)  $1000\ 1000_2$  ; Como el Signo  $S=1$  entonces el número decimal es negativo. Por tanto, para obtenerlo, hay que realizar el complemento a 2 del dato binario. Para ello, hay que restarle una unidad ( $1000\ 1000 - 0000\ 0001 = 1000\ 0111$ ) y luego, realizar el complemento a 1 de este resultado,  $C1(1000\ 0111) = 0111\ 1000$  y pasarlo de binario a decimal (Seminario 1). Por tanto:  $0111\ 1000_2 = (1*2^6) + (1*2^5) + (1*2^4) + (1*2^3) = 120$ . Por tanto, el número decimal es - 120.
- d.2)  $0111\ 1001_2$  ; Como el Signo  $S=0$  entonces el número decimal es positivo. Por tanto, basta con pasarlo a de binario a decimal (Seminario 1). Por tanto:
- $$0111\ 1001_2 = + (1*2^6) + (1*2^5) + (1*2^4) + (1*2^3) + (1*2^0) = + 121_{10}$$
- e) Sesgada:
- e.1) Considere el dato como si fuera binario natural y páselo a decimal
- $$1000\ 1000_2 = (1*2^7) + (1*2^3) = 128 + 8 = 136_{10}$$
- $$0111\ 1001_2 = (1*2^6) + (1*2^5) + (1*2^4) + (1*2^3) + (1*2^0) = 121_{10}$$
- e.2) Se define una constante denominada Sesgo que depende del número de bits (n) que se han utilizado para la representación binaria del dato entero con signo. El Sesgo se define como  $2^{(n-1)}$ . Por ejemplo, si se trabaja con una longitud de palabra de  $n = 8$  bits, es sesgo se definiría como  $S=2^{(8-1)} = 2^7 = 128$
- e.3) Réstele al dato decimal sesgado el sesgo obtenido y se obtendrá el número decimal:
- $$136 - 128 = +8$$
- $$121 - 128 = -7$$
- f) BCD (ver Tabla BCD del Seminario 1):
- $$1000\ 1000_{BCD} = 8\ 8 \quad ; \quad 0111\ 1001_{BCD} = 7\ 9$$

### 1.2.1.3.- Extensión de signo:

Suponiendo que se representa el número  $N = 1010\ 1010$  de **8 bits** en representación complemento a 2. Indique qué representación en complemento a 2 tendría con **16 bits** en vez de con 8 bits.

Como el bit de signo  $S=1$  (**1010 1010**) se extiende el signo hasta completar los 16 bits

**1111 1111 1010 1010**

Suponiendo que se representa el número  $N = 0010\ 1110$  de **8 bits** en representación complemento a 2. Indique qué representación en complemento a 2 tendría con **16 bits** en vez de con 8 bits.

Como el bit de signo  $S=0$  (**0010 1110**) se extiende el signo hasta completar los 16 bits

**0000 0000 0010 1110**

### 1.2.1.4.- Realice los ejercicios siguientes:

- 1) Ejercicios 1 a 4 de la relación de problemas del Tema 1
- 2) Ejercicios 8 y 9 de la relación de problemas del Tema 1.

**1.2.2.- Ejercicios sobre representación de datos de tipo real.****1.2.2.1- Representación interna binaria de un dato decimal real:**

Obtenga razonadamente la representación del número decimal de tipo real **(-434,25)** en formato normalizado IEEE 754 para coma flotante, simple precisión, de **32 bits**, con **1 bit** para el signo, **8 bits** para el campo del exponente (con sesgo **S=127**) y **23 bits** para el campo de la mantisa.

- Como el número real decimal es negativo, el bit de signo  $S=1$
- Para obtener la mantisa (M) de la forma  $M = 1,m$  hay que proceder de la siguiente manera.
  - El número decimal hay que normalizarlo:  
 $-434,25 = -4,3425 \times 10^2$
  - Realizar el cálculo:  
 $10^2 = 2^x \rightarrow \log(10^2) = \log(2^x) \rightarrow 2 \cdot \log(10) = x \cdot \log(2) \rightarrow x = 2 / \log(2) = 6,64385619$
  - Por tanto:  
 $-4,3425 \times 10^2 = -4,3425 \times 2^{6,64385619} = -4,3425 \times 2^{0,64385619} \times 2^6 = -4,3425 \times 1,5625 \times 2^6 = 6,78515625 \times 2^6$
  - Ahora hay que pasar el número 6,78515625 a binario (Seminario 1) y obtener los 23 bits de la mantisa. Para ello, se hace uso del código intermedio hexadecimal:

		HEX	BIN
6	= 6	→ 6	→ 0110
0,78515625	x 16 = 12,5625	→ C	→ 1100
0,5625	x 16 = 9,0000	→ 9	→ 1001
0,0000	x 16 = 0,0000	→ 0	→ 0000
0,0000	x 16 = 0,0000	→ 0	→ 0000
0,0000	x 16 = 0,0000	→ 0	→ 0000
0,0000	x 16 = 0,0000	→ 0	→ 0000

6,78515625 = 0110,1100 1001 0000 0000 0000 0000 y se tiene, además que:  
 $6,78515625 \times 2^6 = 0110,1100 1001 0000 0000 0000 0000 \times 2^6 = (\text{poner } M = 1,m) = 1,10 1100 1001 0000 0000 0000 \text{ 0000}$  (los tres últimos bits en rojo no se utilizan)

- Ahora hay que obtener el exponente sesgado:  $e = E + S$ , siendo  $E = 8$  y  $S = 127$ , por tanto,  
 $e = E + S = 8 + 127 = 135_{10} = 1000 0111_2$

Solución:

S	e	m
1	10000111	101100100100000000000000

**1.2.2.2.- Representación decimal de un dato real partiendo de su representación binaria:**

Obtenga razonadamente el valor decimal que corresponde al siguiente dato de tipo real, en representación interna de un computador en simple precisión IEEE 754 (1 bit de signo, 8 bits de exponente y 23 bits de mantisa):

$$N = 1011 1100 0111 1110 0000 0000 0000 0000_2 = BC7E 0000_{16}$$

- Desglosando el número binario en Signo, Exponente y Mantisa se tiene:

S	e	m
1	01111000	111111000000000000000000

- Como el bit de signo  $S=1$ , el número real decimal es negativo.
- Se calcula el exponente sin sesgar.  
 $e = 0111 1000_2 = 120_{10}$ ; Como  $e = E + S$ , entonces  $E = e - S = 120 - 127 = -7$

- d) Se calcula la mantisa que está almacenada de la forma  $M = 1,m$  ( $1 \leq M < 2$ ) y se pasa a decimal (Seminario 1):

$$\begin{aligned} M &= 1, 111\ 1110\ 0000\ 0000\ 0000\ 0000 = \\ &= (1 \cdot 2^0) + (1 \cdot 2^{-1}) + (1 \cdot 2^{-2}) + (1 \cdot 2^{-3}) + (1 \cdot 2^{-4}) + (1 \cdot 2^{-5}) + (1 \cdot 2^{-6}) = \\ &= 1 + 0,5 + 0,25 + 0,125 + 0,0625 + 0,03125 + 0,015625 = 1,984375 \end{aligned}$$

- e) Por tanto, el número decimal será:

$$- 1,984375 \cdot 2^{-7} = - 0,015502929 = -1,5502930 \cdot 10^{-2}$$

### 1.2.2.3.- Otro tipo de ejercicios:

Se tienen los siguientes datos numéricos en representación en formato normalizado IEEE 754 para coma flotante, simple precisión, de **32 bits**, con **un bit** para el signo (s), **8 bits** para el campo del exponente (e, con sesgo **S = 127**) y **23 bits** para el campo de la mantisa (m).

	<b>s</b>	<b>e</b>	<b>m</b>
DATO 1	0	0001 0101	111 0000 0000 0000 0000 0000
DATO 2	1	1111 0101	010 1111 0000 0000 0000 0000
DATO 3	0	0001 1111	000 1111 0000 0000 0000 0000
DATO 4	0	0001 1111	000 1111 0001 0001 0001 0001

Ordene de menor a mayor los números.

Para resolver el problema hay que estudiar:

- Primero el signo: los números negativos son menores que los positivos. Por tanto, DATO 2 (S=1) es negativo y será el número menor.
- A igualdad de signo, en los positivos, será menor el que tenga menor exponente. Por tanto, DATO 1 (es el que tiene menor exponente) será el siguiente menor.
- A igualdad de signo y exponente, en los positivos, será menor el que tenga menor mantisa. Por tanto DATO 3 será el siguiente menor y, por último, DATO 4 será el mayor.

Por tanto: **DATO 2 < DATO 1 < DATO 3 < DATO 4**

El cálculo de los datos en decimal no hace falta para resolver el problema:

$$\text{DATO 1} = + 2,3111159 \cdot 10^{-32}$$

$$\text{DATO 2} = - 4,5432598 \cdot 10^{+35}$$

$$\text{DATO 3} = + 1,4100889 \cdot 10^{-29}$$

$$\text{DATO 4} = + 1,4107462 \cdot 10^{-29}$$

### 1.2.2.4.- Ayuda:

Como ayuda para la comprobación de resultados de ejercicios en formato IEEE-754 se dispone de una herramienta de conversión:

- En <https://babbage.cs.qc.cuny.edu/IEEE-754.old/Decimal.html> se dispone de un conversor de Decimal a IEEE-754
- En <https://babbage.cs.qc.cuny.edu/IEEE-754.old/32bit.html> se dispone de un conversor de IEEE-754 Simple precisión a decimal.

### 1.2.2.5.- Realice los ejercicios siguientes:

- Ejercicios 4.18 y 4.20 del libro [PRI06]: Prieto, A., Lloris, A., Torres, J. C.. Introducción a la Informática, 4ª Edición, McGraw-Hill, 2006.