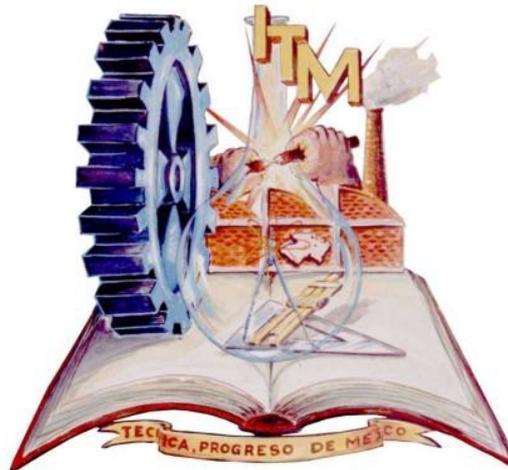


# Instituto Tecnológico de Morelia



## Electrónica Digital **Códigos numéricos**

M.C. Miguelangel Fraga Aguilar

[sagitario.itmorelia.edu.mx/mfraga](http://sagitario.itmorelia.edu.mx/mfraga)

[mfraga@itmorelia.edu.mx](mailto:mfraga@itmorelia.edu.mx)

# Representaciones numéricas

- Representación de números sin signo
  - Binario natural
  - Hexadecimal
- Representación de números con signo
  - Complemento a dos
- Aritmética
- Operaciones booleanas y bit a bit (bitwise)

# Números sin signo

La representación de números enteros en sistema binario consiste en usar una cadena de  $n$  dígitos binarios donde la posición de cada dígito indica su peso.

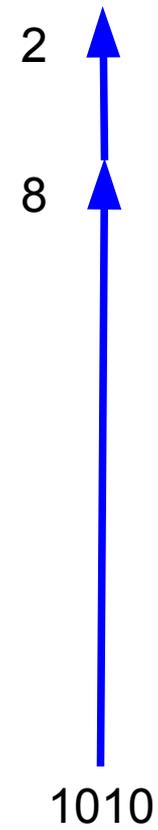
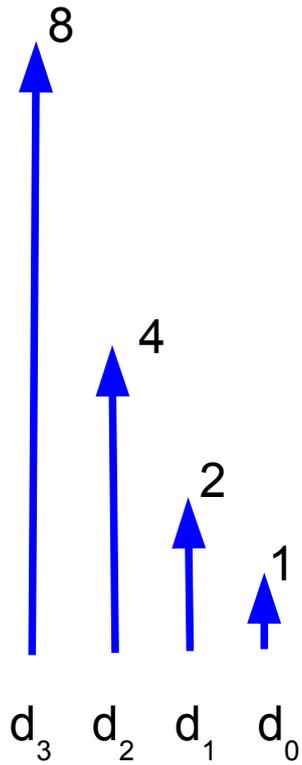
$$V = \sum_{i=0}^{n-1} d_i 2^i; \quad d_i \in \{0,1\}$$

¿Se entiende  
La notación???

<i>i</i>	4	3	2	1	0
Peso	16	8	4	2	1
Bit	1	0	1	1	0

Rango representable:  $0 \dots 2^n - 1$

# Números sin signo como vectores

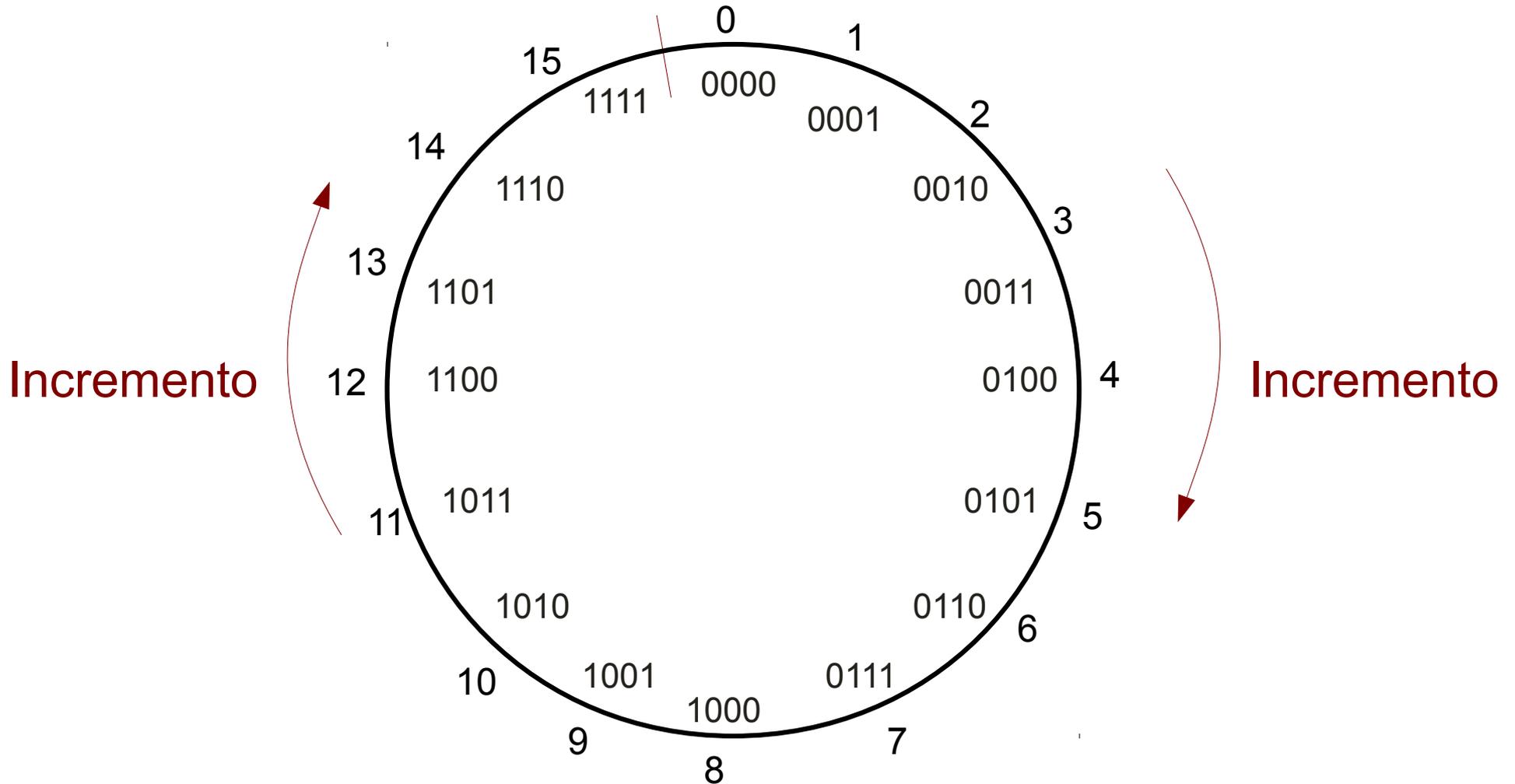


# Número finito de dígitos

## Círculo numérico

Acareo →

← Préstamo



# Ejemplos de conversiones

- $1000\ 1100\ b \rightarrow 1 \cdot 2^7 + 1 \cdot 2^3 + 1 \cdot 2^2 = 128 + 8 + 4 = 140$

- $0011\ 0101\ b \rightarrow 1 \cdot 2^5 + 1 \cdot 2^4 + 1 \cdot 2^2 + 1 \cdot 2^0 = 32 + 16 + 4 + 1 = 53$

- $25\ d \rightarrow \text{binario} \rightarrow 11001$

$$25/2=12:1$$

$$12/2=6:0$$

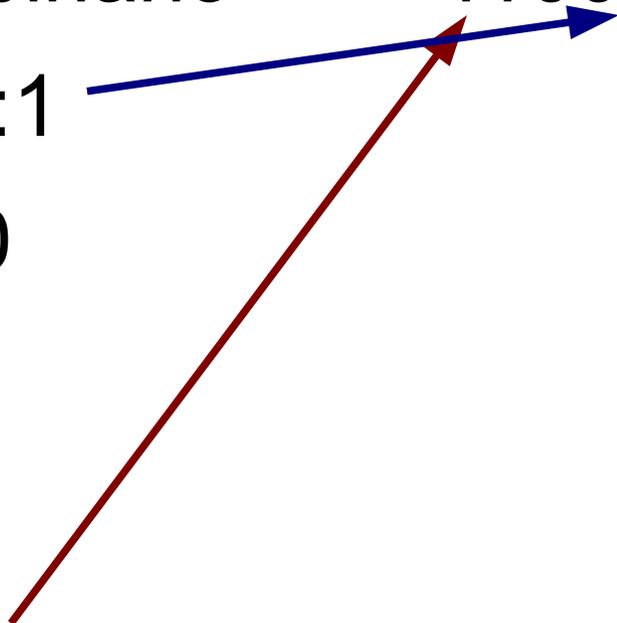
$$6/2=3:0$$

$$3/2=1:1$$

$$1/2=0:1$$

Bit menos significativo

Bit más significativo



# Notación Hexadecimal

Binario	Hexadecimal
0000	0
0001	1
0010	2
0011	3
0100	4
0101	5
0110	6
0111	7

Binario	Hexadecimal
1000	8
1001	9
1010	A
1011	B
1100	C
1101	D
1110	E
1111	F

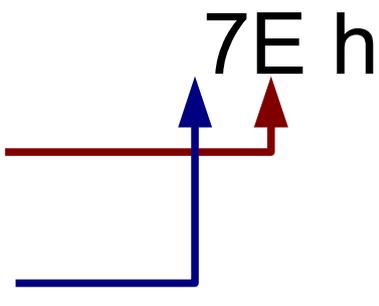
$$V = \sum_{i=0}^{n-1} d_i 16^i; \quad d_i \in \{0 \dots F\}$$

# Ejemplos de notación hexadecimal

- 1010 1100 b  $\rightarrow$  AC h

- 0101 0110 b  $\rightarrow$  56h

- 126d  $\rightarrow$   
126/16=7:14  
7/16=0:7



7E h

- BEBAh  $\rightarrow$  1011 1110 1011 1010b

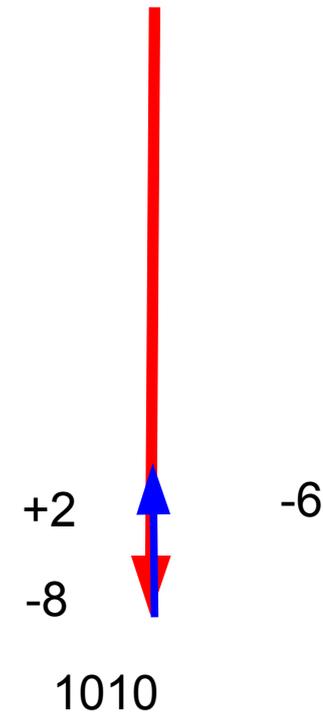
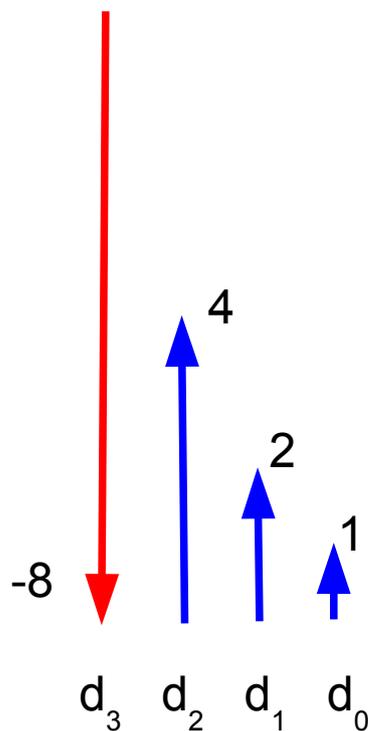
- BEBAh  $\rightarrow 11 \cdot 16^3 + 14 \cdot 16^2 + 11 \cdot 16^1 + 10 \cdot 16^0 =$   
 $11 \cdot 4096 + 14 \cdot 256 + 11 \cdot 16 + 10 \cdot 1 = 48826$

# Números con signo en Complemento a dos

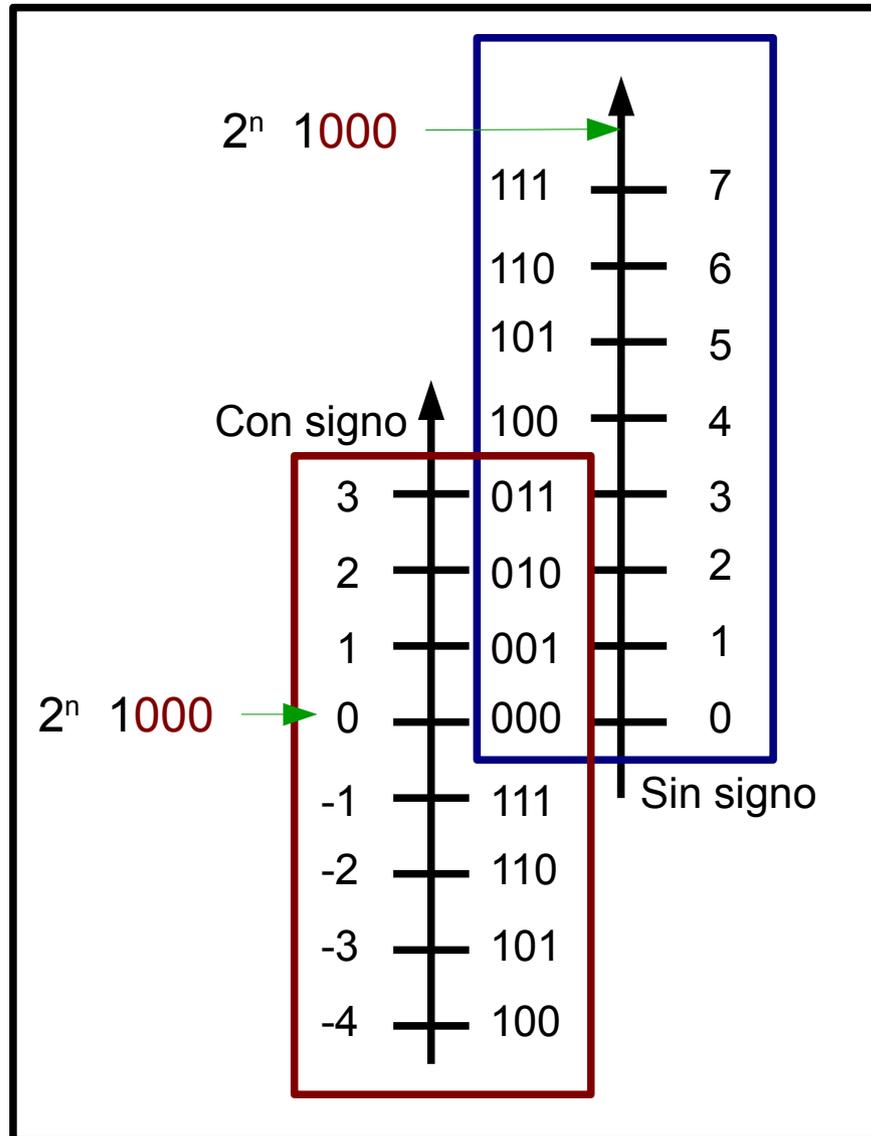
- Se asigna la mitad de las combinaciones numéricas a los números negativos
- Todos los números positivos tienen el bit más significativo en 0
- Todos los números negativos tienen el bit más significativo en 1
- Se usa una combinación de las positivas para almacenar al cero, por lo que el intervalo que se puede representar no es simétrico

# Números con signo como vectores

- El bit más significativo se le da un peso negativo de  $2^{n-1}$ , donde n es el numero de bits.



# Recta numérica



# Complemento a dos

- Se aprovecha el hecho de que al usar aritmética de tamaño fijo, cualquier acarreo se descarta. Por ejemplo: si se trabaja con cuatro bits y se suma  $F_{h+1}=0_h$ , ya que el acarreo del último bit se descarta. Ya que al sumarle 1 al  $F_h$  se obtuvo el 0, este corresponde con el -1 en la notación de complemento a dos.

# Complemento a dos

- Para saber que número negativo corresponde a uno positivo, se resta este al cero con acarreo descartado. Por ejemplo, en cuatro bits, para saber a que número corresponde al -3, se calcula el resultado de  $10h - 3h = Dh$
- Esta resta es la definición de la operación de complemento dos, y en general, se puede definir para  $n$  bits como:

$$C_2(V) = 2^n - V$$

Donde  $C$  es el complemento a dos de  $V$  a  $n$  bits

# Complemento a dos

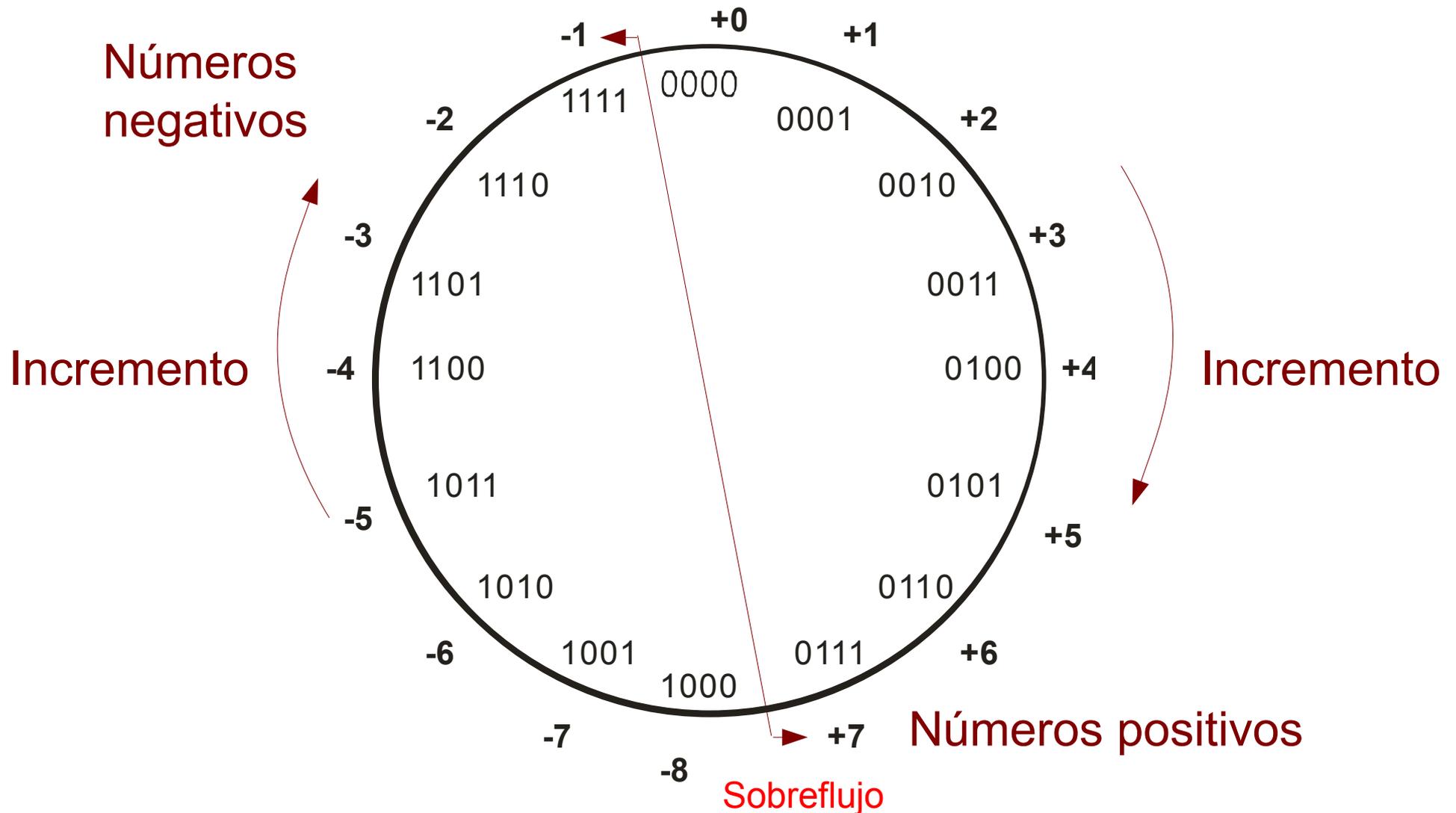
También se puede calcular negando todos los bits y sumándole 1, o por inspección copiando los bits hasta el primer uno de derecha a izquierda, y el negado de los restantes bits.

Existe una sola representación para el cero y existe un número negativo más que los positivos

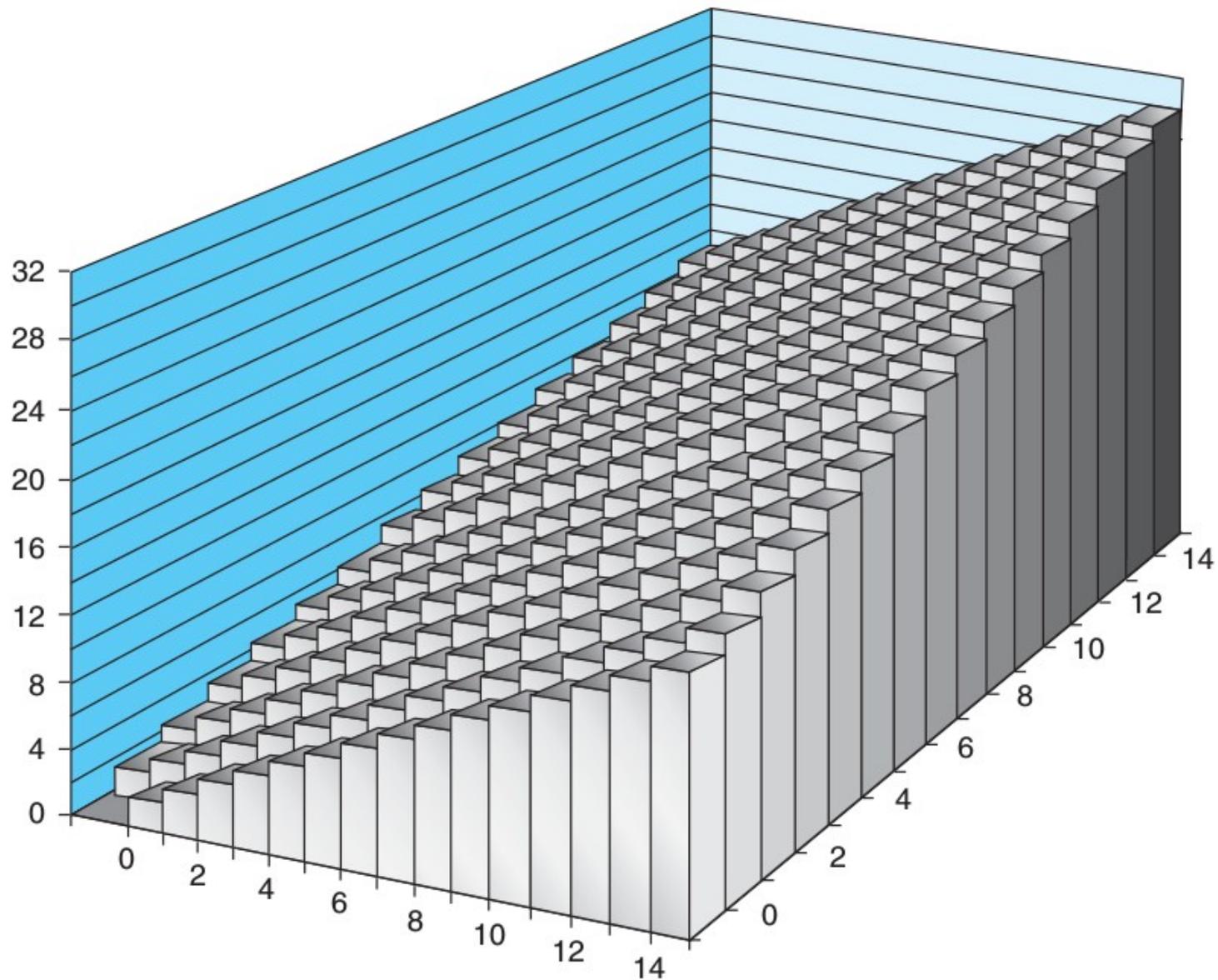
Se resuelven los problemas del complemento a uno

(+3) 0011	(-3) 1101	(-5) 1011	(+7) 0111
+ (+2) 0010	+ (-2) 1110	+ (+3) 0011	+ (-5) 1011
<u>          </u>	<u>          </u>	<u>          </u>	<u>          </u>
(+5) 0101	(-5) <u>1</u> 1011	(-2) 1110	(+2) <u>1</u> 0010

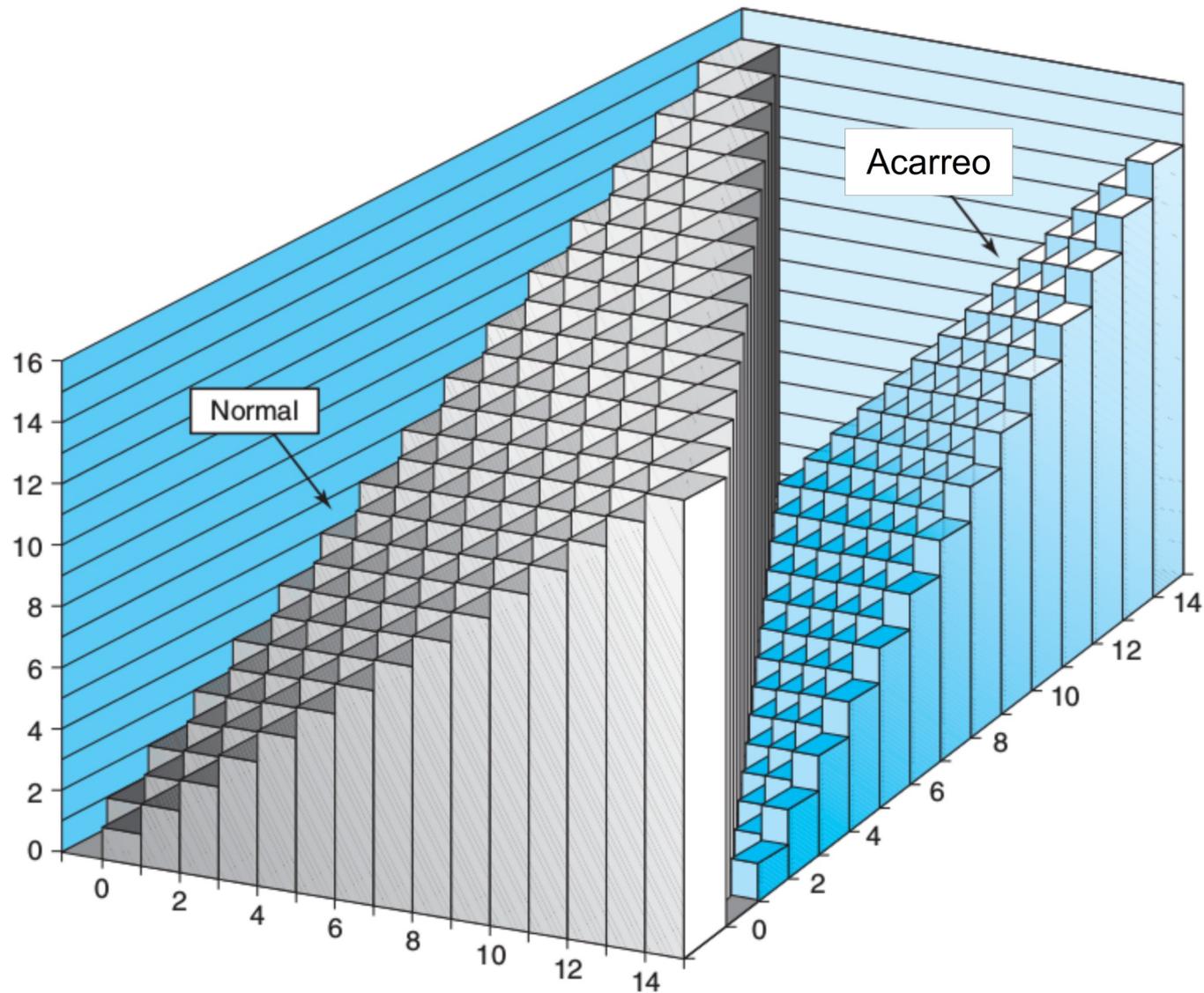
# Circulo Numérico Complemento a dos



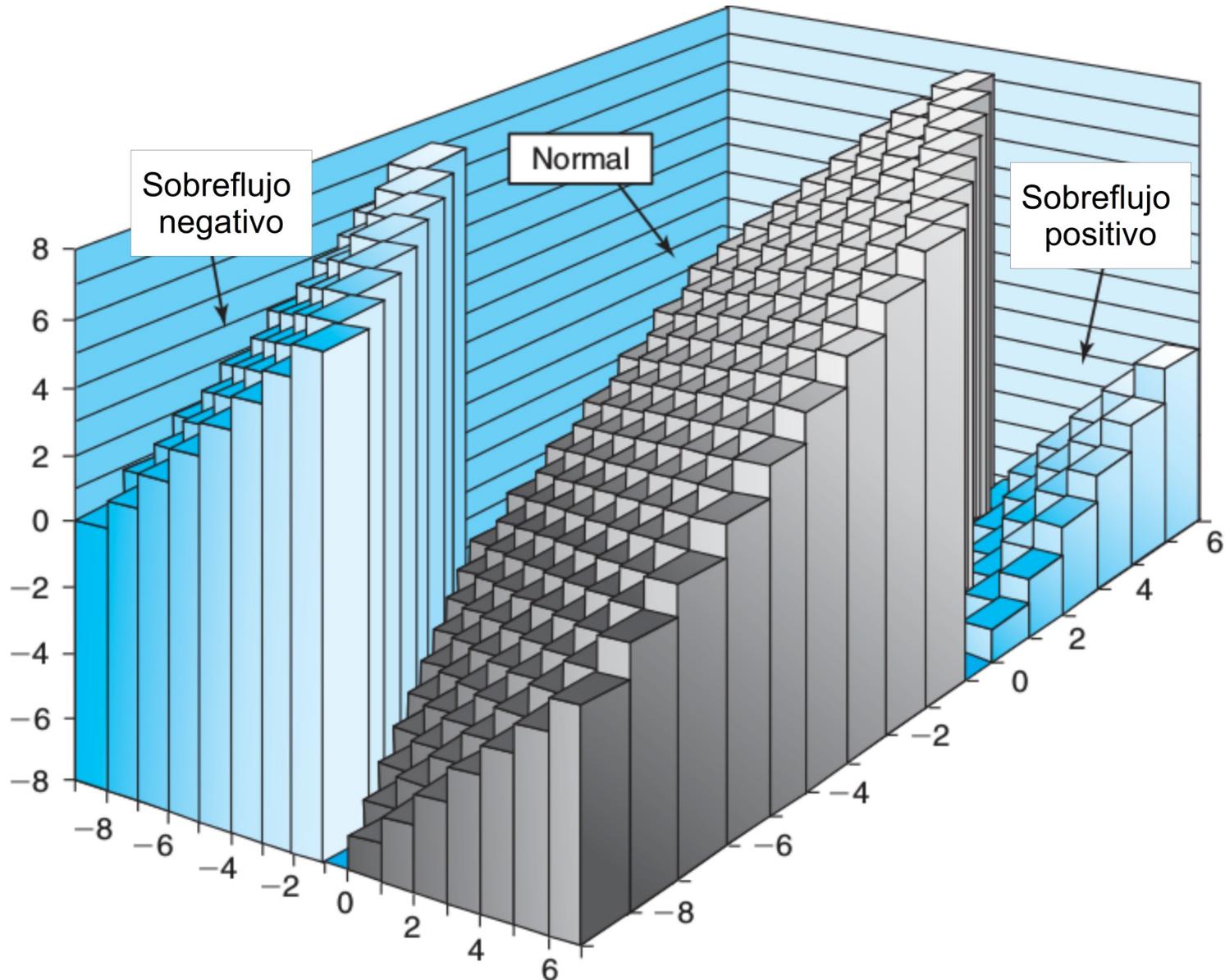
# Suma entera datos de 4 bits, resultado en 5 bits



# Suma entera datos de 4 bits, resultado en 4 bits



# Suma entera con signo, datos de 4 bits, resultado en 4 bits



# Sobreflujo

$$\begin{array}{rcccccl} & 0 & 1 & 1 & 1 & & \\ & \nearrow & \nearrow & \nearrow & \nearrow & & \\ & & 0 & 1 & 1 & 1 & (+7) \\ + & & 0 & 0 & 1 & 1 & (+3) \\ \hline & & 1 & 0 & 1 & 0 & (-6) \end{array}$$

$$\begin{array}{rcccccl} & 1 & 0 & 0 & 0 & & \\ & \nearrow & \nearrow & \nearrow & \nearrow & & \\ & & 1 & 1 & 0 & 0 & (-4) \\ + & & 1 & 0 & 1 & 1 & (-5) \\ \hline & & 0 & 1 & 1 & 1 & (+7) \end{array}$$

El sobre flujo se detecta como la OR exclusiva de los acarrees de los dos bits más significativos

# Ejercicios

Determine el Estado de las banderas de Cero, acarreo, sobreflujo y signo (negativo)

a) 67E2h      b) FA4Eh      c) 8A3Ch  
+ 3F5Ah      + 45ABh      + B3C1h

Represente los siguientes números en la notación de complemento a dos de 8 bits: a) +76, b)-28 c) -1, d) -100

A que número equivale el F325h en como número con signo y sin signo de 16 bits

# Rangos de datos garantizados por el estándar C99

C data type	Minimum	Maximum
char	-127	127
unsigned char	0	255
short [int]	-32,767	32,767
unsigned short [int]	0	65,535
int	-32,767	32,767
unsigned [int]	0	65,535
long [int]	-2,147,483,647	2,147,483,647
unsigned long [int]	0	4,294,967,295
long long [int]	-9,223,372,036,854,775,807	9,223,372,036,854,775,807
unsigned long long [int]	0	18,446,744,073,709,551,615

# Rangos de datos en C en una maquina de 32 bits

C data type	Minimum	Maximum
char	-128	127
unsigned char	0	255
short [int]	-32,768	32,767
unsigned short [int]	0	65,535
int	-2,147,483,648	2,147,483,647
unsigned [int]	0	4,294,967,295
long [int]	-2,147,483,648	2,147,483,647
unsigned long [int]	0	4,294,967,295
long long [int]	-9,223,372,036,854,775,808	9,223,372,036,854,775,807
unsigned long long [int]	0	18,446,744,073,709,551,615

# Rangos de datos en C en una maquina de 64 bits

C data type	Minimum	Maximum
char	-128	127
unsigned char	0	255
short [int]	-32,768	32,767
unsigned short [int]	0	65,535
int	-2,147,483,648	2,147,483,647
unsigned [int]	0	4,294,967,295
long [int]	-9,223,372,036,854,775,808	9,223,372,036,854,775,807
unsigned long [int]	0	18,446,744,073,709,551,615
long long [int]	-9,223,372,036,854,775,808	9,223,372,036,854,775,807
unsigned long long [int]	0	18,446,744,073,709,551,615

# Conversión (cast) entre sin signo y con signo

- Los bits se mantienen idénticos, solo cambia la forma en que se interpretan

```
short int v=-12345; //CFC7h
```

```
unsigned short int uv=(unsigned short)v;
```

```
printf("v=%d, uv=%u\n", v, uv);
```

- Resultado:

```
v = -12345, uv = 53191
```

# Cambio de tamaño (Extensión y truncamiento)

- Truncamiento: Solo se conservan los bits menos significativos. Ejemplo: 1234h → 34h
- Extensión sin signo: se añaden ceros. Ejemplo: 34h → 0034h
- Extensión con signo: se repite el bit de signo.
  - Ejemplo 1: 34h → 0034h
  - Ejemplo 2: 81h → FF81h

# Datos multibyte

- La mayoría de las maquinas tienen localidades de memoria de 8 bits
- Para almacenar datos de más de 8 bits se debe usar más de una localidad de memoria
- Big-Endian: Se almacena el Byte más significativo en la dirección más baja
- Little-Endian: Se almacena el Byte menos significativo en la dirección más baja

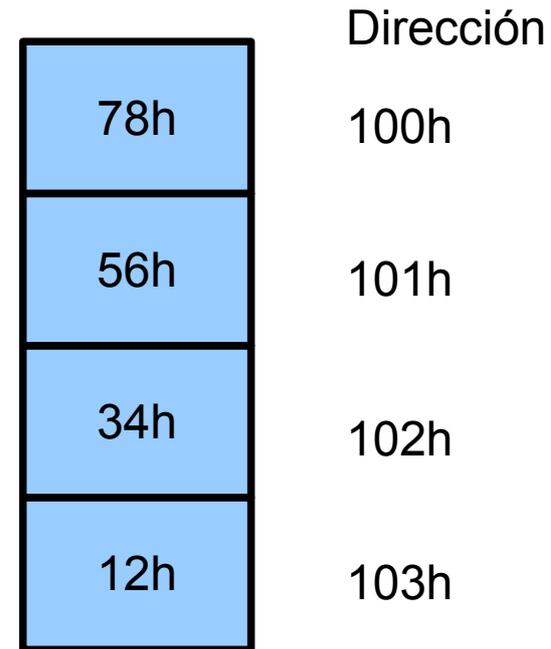
# Ejemplo de datos multibyte

## 12345678h

- Big Endian



- Little Endian



# Representación de cadenas de caracteres

- Se usa un código para representar cada carácter
  - ASCII – 1968, 7bits
  - ISO-8859-1, Windows-1252, Mac OS Roman
  - Unicode: UTF-8, UTF-16 y UTF32
- Se coloca un carácter en seguida del otro en direcciones de memoria contiguas
- Ejemplo: "HOLA"

48h	4Fh	4Ch	41h
-----	-----	-----	-----

# Código ASCII

USASCII code chart

					0 0 0	0 0 1	0 1 0	0 1 1	1 0 0	1 0 1	1 1 0	1 1 1
b <sub>4</sub>	b <sub>3</sub>	b <sub>2</sub>	b <sub>1</sub>	Column Row	0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	NUL	DLE	SP	0	@	P	'	p
0	0	0	1	1	SOH	DC1	!	1	A	Q	a	q
0	0	1	0	2	STX	DC2	"	2	B	R	b	r
0	0	1	1	3	ETX	DC3	#	3	C	S	c	s
0	1	0	0	4	EOT	DC4	\$	4	D	T	d	t
0	1	0	1	5	ENQ	NAK	%	5	E	U	e	u
0	1	1	0	6	ACK	SYN	&	6	F	V	f	v
0	1	1	1	7	BEL	ETB	'	7	G	W	g	w
1	0	0	0	8	BS	CAN	(	8	H	X	h	x
1	0	0	1	9	HT	EM	)	9	I	Y	i	y
1	0	1	0	10	LF	SUB	*	:	J	Z	j	z
1	0	1	1	11	VT	ESC	+	;	K	[	k	{
1	1	0	0	12	FF	FS	,	<	L	\	l	
1	1	0	1	13	CR	GS	-	=	M	]	m	}
1	1	1	0	14	SO	RS	.	>	N	^	n	~
1	1	1	1	15	SI	US	/	?	O	_	o	DEL

# Código BCD

- Se utilizan 4 bits para representar un dígito decimal, solo se permite las combinaciones correspondientes del 0 al 9

- BCD No empacado: un dígito por byte

01 02 05 07<sub>16</sub>

- BCD empacado: dos dígitos por byte

12 57<sub>16</sub>

# Código BCD Aiken

- Similar al BCD pero con los pesos distribuidos en otro orden
- Logra la simetría de 4 y 5, 3 y 6, 2 y 7, 1 y 8, 0 y 9
- Útil en resta y división

DECIMAL	<b>Aiken</b>
	<b>2421</b>
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	1011
6	1100
7	1101
8	1110
9	1111

# Código Exceso 3

- Se obtiene sumando “3” a cada combinación del código BCD natural.
- Al igual que el código Aiken cumple con la misma característica de simetría. Cada cifra es el complemento a 9 de la cifra simétrica en todos sus dígitos.

DECIMAL	BCD	Exceso 3
	<b>8 4 2 1</b>	
0	0000	0011
1	0001	0100
2	0010	0101
3	0011	0110
4	0100	0111
5	0101	1000
6	0110	1001
7	0111	1010
8	1000	1011
9	1001	1100

# Código Gray

- Es un código no ponderado
- Entre una combinación de dígitos y la siguiente, sólo hay una diferencia de un dígito
- Se usa en sistemas de posición

Decimal	Binario	GRAY
0	0000	0000
1	0001	0001
2	0010	0011
3	0011	0010
4	0100	0110
5	0101	0111
6	0110	0101
7	0111	0100
8	1000	1100
9	1001	1101
10	1010	1111
11	1011	1110
12	1100	1010
13	1101	1011
14	1110	1001
15	1111	1000

# Formato de punto flotante IEEE 754-1985

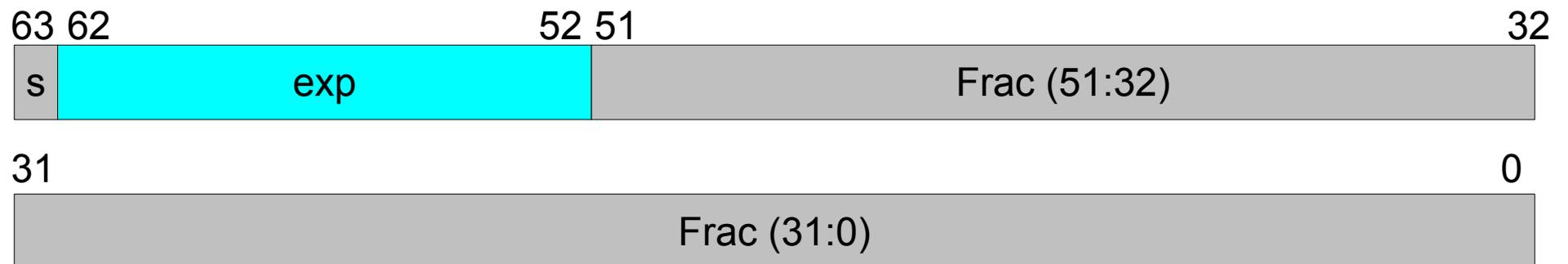
- Un número  $V$  se representa por los campos  $s$ ,  $M$  y  $E$ , de forma que  $V = (-1)^s \times M \times 2^E$ .
- $s$  determina el signo:  $s=1$  para un número negativo,  $s=0$  para uno positivo
- $M$  es la mantisa, un número fraccionario con rango entre  $1.0$  y  $2.0 - \epsilon$  o entre  $0.0$  y  $1.0 - \epsilon$
- $E$  es el exponente al que se eleva la base

# Formatos IEEE comunes

- Precisión sencilla (float)



- Precisión doble (double)



# Categorías de valores de punto flotante en precisión sencilla

- Normalizado



- Denormalizado



- Infinito



- NaN



# Valores normalizados

- El exponente se obtiene como  $E = \text{exp} - \text{sesgo}$ , donde sesgo es  $2^{k-1} - 1$  (127 para single y 1023 para double)
- La mantisa se considera normalizada, es decir, con solo un uno a la izquierda del punto binario. Este uno queda implícito, no se incluye en el campo f.
- $1.0 < M < 2.0$

# Valores denormalizados

- La mantisa  $M$  se encuentra desnormalizada, sin el uno implícito.  $0 < M < 1$
- El exponente es  $E = 1 - \text{sesgo}$ , no  $-\text{sesgo}$  para compensar por el uno implícito
- El  $+0.0$  es representado por todos los bits en cero. Existe un  $-0.0$ . Ambos son casos especiales de valores denormalizados
- Los valores normalizados permiten representar números igualmente espaciados cercanos a cero (subflujo gradual)