

# TEMA 5.1

# FUNDAMENTOS DE ELECTRÓNICA DIGITAL

# CUD

TEMA 5  
SISTEMAS DIGITALES

FUNDAMENTOS DE  
ELECTRÓNICA



Centro Universitario  
de la Defensa Zaragoza

19 de febrero de 2015

# TEMA 5.1 - FUNDAMENTOS

- Introducción a la Electrónica Digital
- Códigos binarios
- Aritmética binaria
- Algebra de Boole



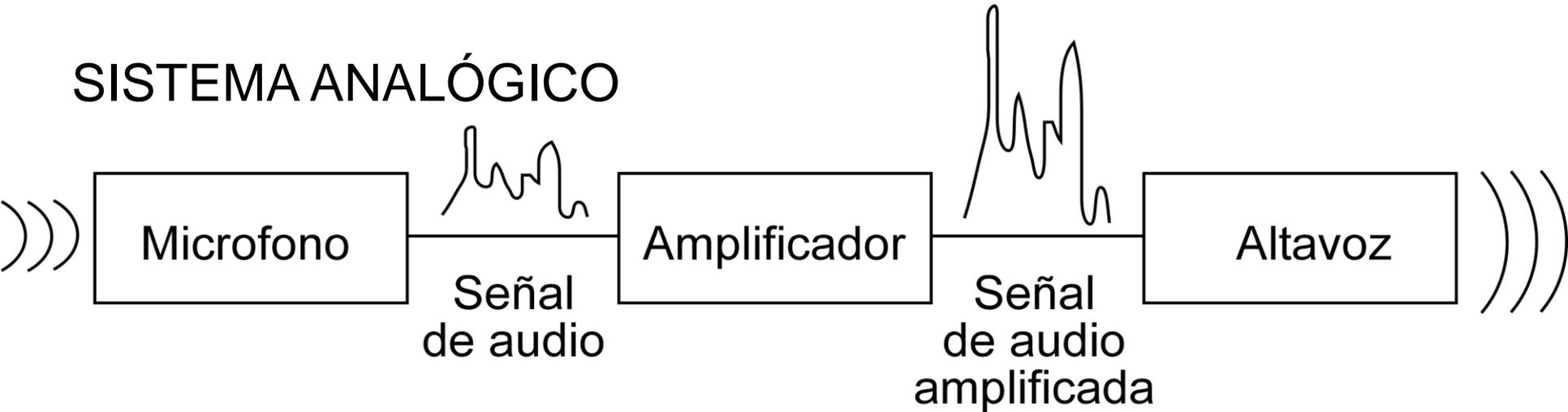
# TEMA 5.1 - FUNDAMENTOS

- Introducción a la Electrónica Digital
- Códigos binarios
- Aritmética binaria
- Algebra de Boole

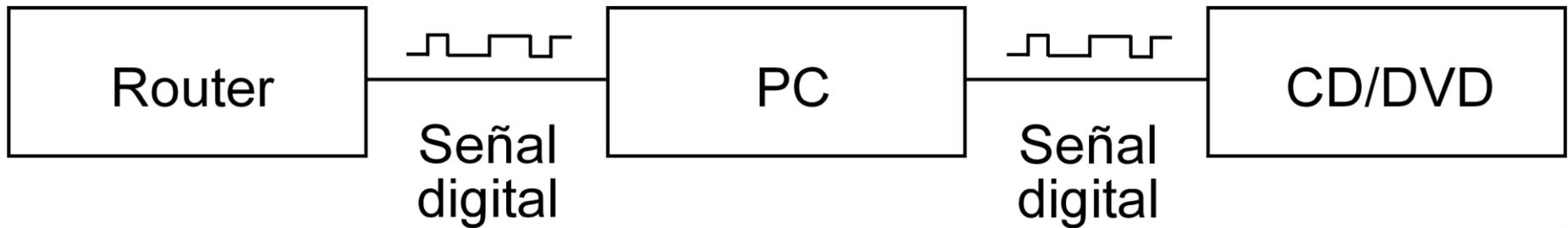


# ANALÓGICA vs DIGITAL

## SISTEMA ANALÓGICO

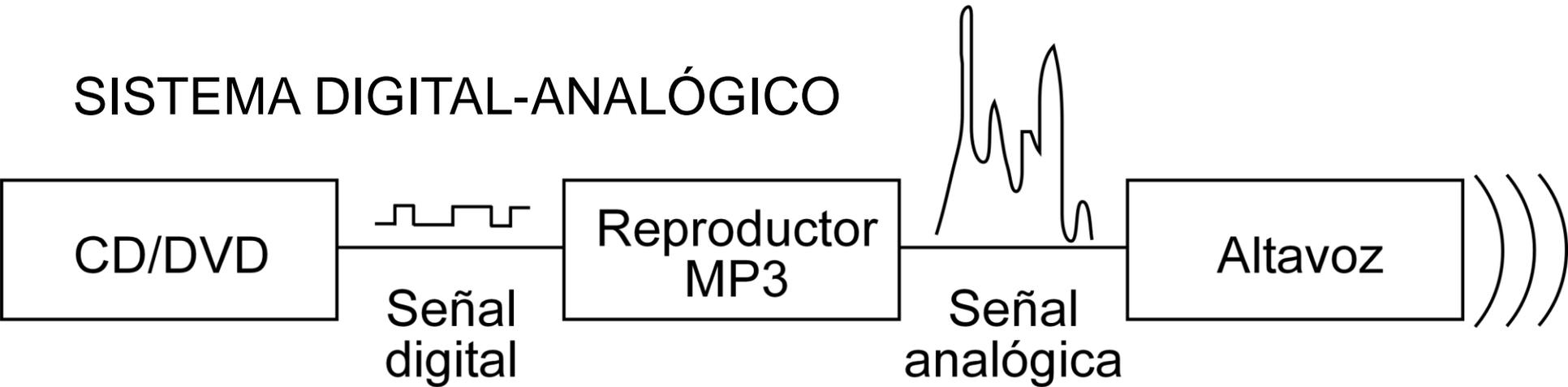


## SISTEMA DIGITAL

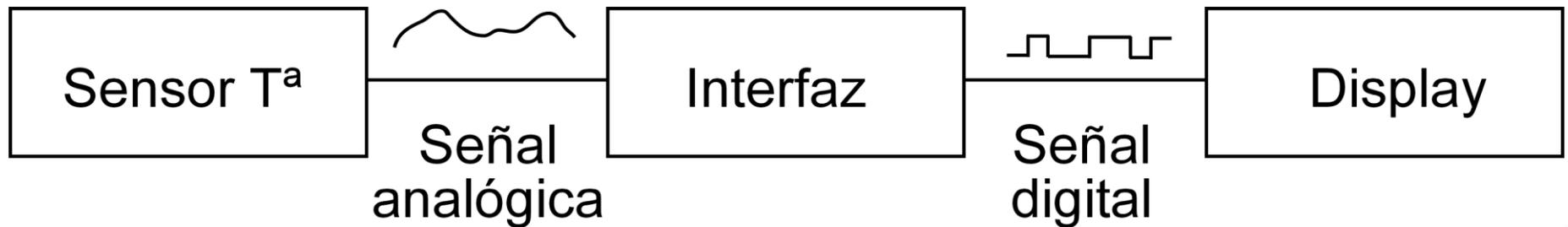


# ANALÓGICA vs DIGITAL

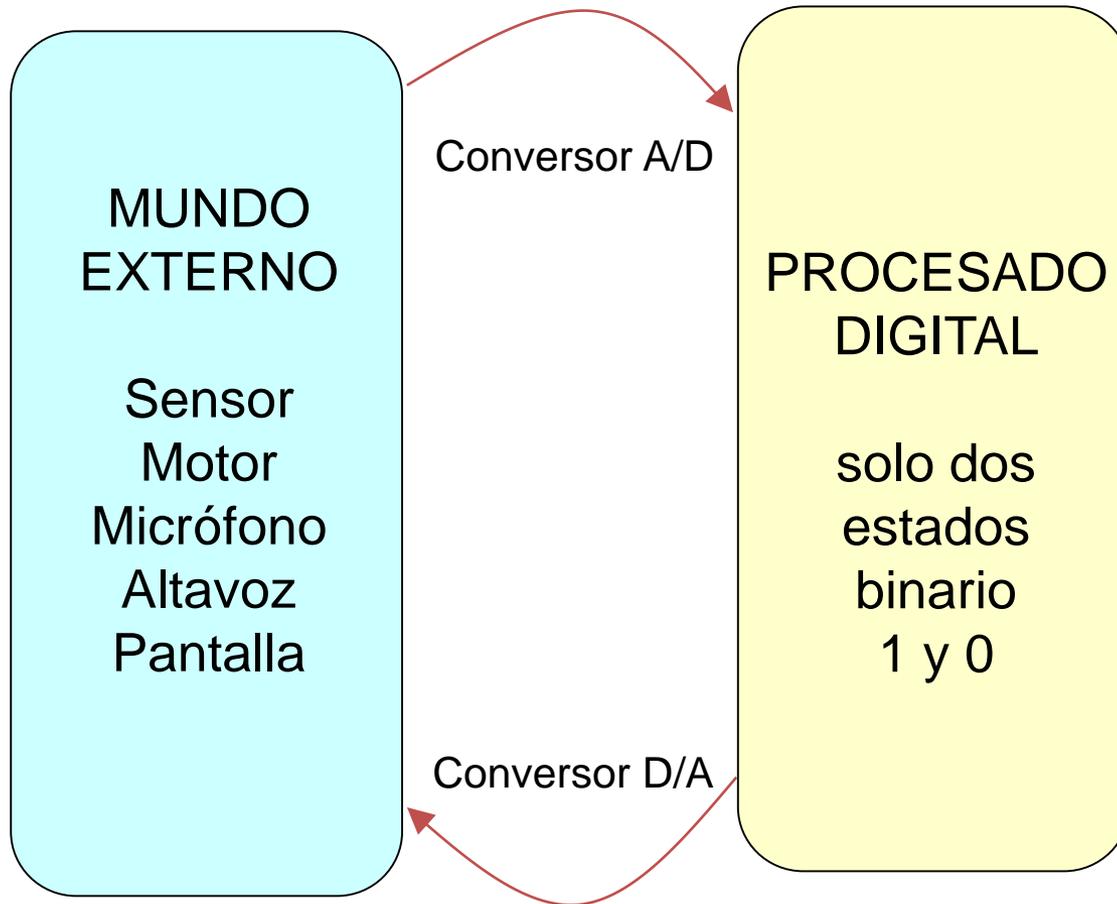
## SISTEMA DIGITAL-ANALÓGICO



## SISTEMA ANALÓGICO-DIGITAL



# DIGITALIZACIÓN



La ventaja fundamental es la inmunidad al ruido

# RESOLUCIÓN

T [0 – 100 °C]

| Analógica | 1 bit  | 2 bits | 3 bits |
|-----------|--------|--------|--------|
| 0 – 5V    | 1 (5V) | 11     | 111    |
|           |        |        | 110    |
|           |        | 10     | 101    |
|           |        |        | 100    |
|           | 0 (0V) | 01     | 011    |
|           |        |        | 010    |
|           |        | 00     | 001    |
|           |        |        | 000    |

n bits  
 $2^n$  números  
 Intervalo  
 $100/2^n$

$T \propto V$

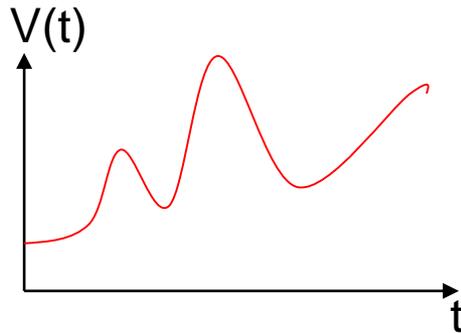
1 bit  
 2 números  
 50 °C

2 bits  
 4 números  
 25 °C

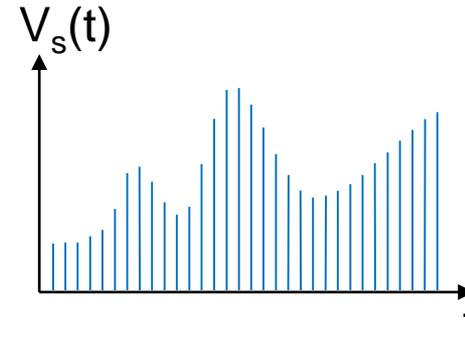
3 bits  
 8 números  
 12,25 °C

# CONVERSIÓN A/D Y D/A

SEÑAL ANALÓGICA



SEÑAL DIGITALIZADA

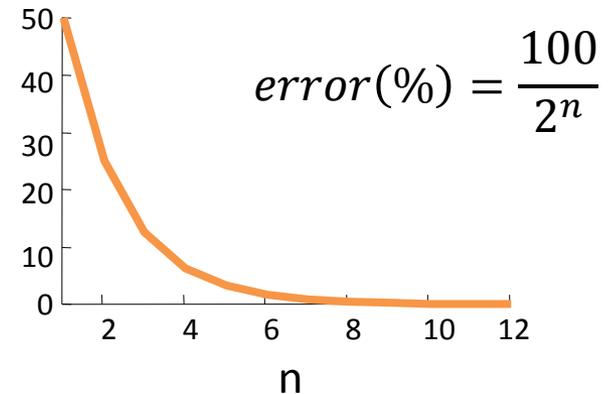


PRIMERA PREGUNTA CLAVE:

¿Cuántos bits necesito para digitalizar la señal?

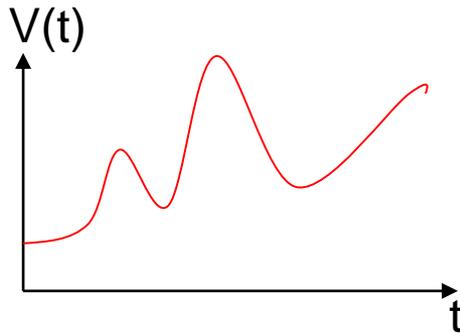
El número de bits ( $n$ ) utilizados nos define el error:

error (%)

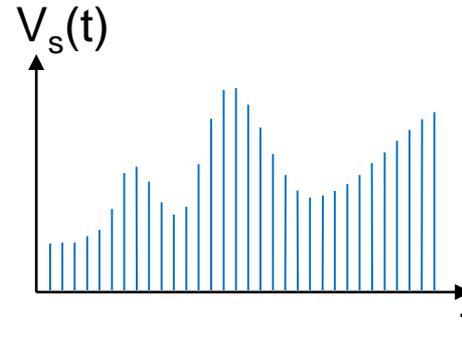


# CONVERSIÓN A/D Y D/A

## SEÑAL ANALÓGICA



## SEÑAL DIGITALIZADA



## SEGUNDA PREGUNTA CLAVE:

¿Cada cuanto tiempo muestreo?

El ancho de banda ( $B$ ) de la señal  $f(t)$  nos define la frecuencia de muestreo.

$$F \text{ muestreo} \geq 2 B$$

## Teorema de NYQUIST

## EJEMPLO: Música en fichero .WAV

La música se muestrea 44.100 veces en un segundo (44.1 KHz) y se emplean 16 bits.

Se toman muestras separadas en el canal izquierdo y en el derecho (estéreo).

# TEMA 5.1 - FUNDAMENTOS

- Introducción a la Electrónica Digital
- **Códigos binarios**
- Aritmética binaria
- Algebra de Boole

# DECIMAL vs BINARIO

Numero decimal (Base 10)  $\Rightarrow 735 = 7 \cdot 10^2 + 3 \cdot 10^1 + 5 \cdot 10^0$

Dígitos:  
0 1 2 3 4 5 6 7 8 9

*Peso 100*

## Conversión binario a decimal

Numero binario (Base 2)  $\Rightarrow 101 \Rightarrow 1 \cdot 2^2 + 0 \cdot 2^1 + 1 \cdot 2^0 = 5$

Dígitos:  
0 1

*Peso 4*

NOTA: Se utilizan también otras bases  
(p.e. Hexadecimal para simplificar las notaciones)

# CONVERSIÓN DE DECIMAL A BINARIO

- "División Repetida", esta manera de conversión se basa en repetir la división del número decimal entre dos, hasta llegar al cero. Si el residuo de la división no es un número entero, se marca un 1 y se toma el número entero para volver a dividir entre dos, cuando el residuo es un número entero, se marca un cero y se toma el número para volver a dividir entre dos. El residuo de la primera división es el (LSB, primer Bit), el residuo de la última división es el (MSB, último Bit). Esto se ilustra así:

|                                      |                    |         |
|--------------------------------------|--------------------|---------|
| $150 / 2 = 75$ (número entero)       | LSB, <b>Primer</b> | Bit = 0 |
| $75 / 2 = 37.5$ (número con decimal) | <b>Segundo</b>     | Bit = 1 |
| $37 / 2 = 18.5$ (número con decimal) | <b>Tercer</b>      | Bit = 1 |
| $18 / 2 = 9$ (número entero)         | <b>Cuarto</b>      | Bit = 0 |
| $9 / 2 = 4.5$ (número con decimal)   | <b>Quinto</b>      | Bit = 1 |
| $4 / 2 = 2$ (número entero)          | <b>Sexto</b>       | Bit = 0 |
| $2 / 2 = 1$ (número entero)          | <b>Séptimo</b>     | Bit = 0 |
| $1 / 2 = 0.5$ (número con decimal)   | MSB, <b>Octavo</b> | Bit = 1 |

Binario: 10010110 ← LSB (menos significativo)

← MSB (más significativo)

# MAS NOMENCLATURA

- BIT = 1
- NIBBLE = 4 bits = 1101
- BYTE = 8 BITS = 11011110
- WORD (Palabra) = 16 bits = 1001 1001 1110 0011 = 99E3
- LONG WORD (Palabra larga) = 32 bits , 64 bits y 128 bits
  - (Se suele emplear también palabra de 32 bits y palabra de 64 bits)
  - (en ingles 32-bit-word 64-bit-word)
- El hexadecimal es muy útil para trabajar con tiras de bits largas.

| Decimal | Hex. | Binario |
|---------|------|---------|
| 0       | 0    | 0000    |
| 1       | 1    | 0001    |
| 2       | 2    | 0010    |
| 3       | 3    | 0011    |
| 4       | 4    | 0100    |
| 5       | 5    | 0101    |
| 6       | 6    | 0110    |
| 7       | 7    | 0111    |
| 8       | 8    | 1000    |
| 9       | 9    | 1001    |
| 10      | A    | 1010    |
| 11      | B    | 1011    |
| 12      | C    | 1100    |
| 13      | D    | 1101    |
| 14      | E    | 1110    |
| 15      | F    | 1111    |

# CÓDIGO BCD

- Ahora ya sabemos que los números del sistema decimal tienen equivalentes en el sistema binario. La agrupación ordenada de los 0 y 1 de un número binario representa algún número decimal.
- Los sistemas digitales utilizan por fuerza los números en sistema binario, pero para nosotros en el mundo real siempre tienen que ser convertidos al sistema decimal, como hemos visto, las conversiones entre uno y otro sistema de números pueden llevarnos demasiado tiempo y ser muy complicadas, por ejemplo, si usamos números muy grandes. Para este tipo de conversiones y usos, se utiliza un método sencillo que combina las características de los sistemas decimal y binario, este método lleva el nombre de **Codificación Binaria Directa**.

# CÓDIGO BCD

- Cuando tomamos cada uno de los dígitos del sistema decimal, y lo representamos con su equivalente del sistema binario, estamos generando un “nuevo” código, el cuál lleva el nombre de **Código Decimal Codificado en Binario (BCD)**.
- Partiendo de este nuevo código, el mayor número que podemos representar es el 9 (1001), por lo tanto forzosamente necesitamos de un número binario de 4 bits para hacerlo. Pero veamos gráficamente que es y como funciona el BCD.
- En esta ocasión usaremos los números decimales 586 y 397, el proceso de convertir cada dígito por un equivalente binario sería el siguiente:

| Número decimal | 5    | 8    | 6    |
|----------------|------|------|------|
| BCD            | 0101 | 1000 | 0110 |
| Número decimal | 1    | 0    | 4    |
| BCD            | 0001 | 0000 | 0100 |

# CÓDIGO BCD

- Cada uno de los dígitos del número decimal es convertido en su equivalente binario, siempre utilizando 4 bits para este proceso. En resumen, el código BCD representa por separado cada uno de los numerales decimales, empleando para ello números binarios de 4 bits.
- Como es lógico, si sólo se puede representar un solo número decimal por cada código BCD, los números del 10 al 15 (que es el número decimal más alto para un código binario de 4 bits, 1111), están fuera del código, de hecho, si tenemos algún circuito digital que trabaja sobre código BCD y nos diera una salida como las siguientes, algo no está funcionando bien:

Decimal 10 = Binario 1010

Decimal 11 = Binario 1011

Decimal 12 = Binario 1100

Decimal 13 = Binario 1101

Decimal 14 = Binario 1110

Decimal 15 = Binario 1111

# SISTEMA BINARIO vs CÓDIGO BCD

- Como el nombre lo indica, el Código BCD no puede ser catalogado como un sistema (como el binario, octal y hex). Sólo es una forma de codificar el sistema binario.
- Teniendo muy presente este hecho, un número en código BCD, **NO** es lo mismo que un número binario directo. El código BCD toma cada uno de los dígitos de un número decimal y los representa. Un número del sistema binario representa el número decimal completo. Para comprender mejor el concepto, usaremos el número decimal 387.



# PARIDAD

- Se utiliza en transmisiones digitales con el objeto de detectar errores en la misma
- Se incluye un bit adicional que establece si el número de unos es par (paridad par) o impar (paridad impar)
- Por ejemplo, si se quiere transmitir el número 72 en código BCD con paridad impar: 011100101
  - 7: 0111
  - 2: 0010
  - Bit de paridad: 1
- Otro ejemplo, el número +24 en complemento a 2 en 8 bits con paridad par: 000110000
  - +24: 00011000
  - Bit de paridad: 0

# PARIDAD

- Si en las secuencias anteriores no se produce error en la transmisión, el número de unos se corresponde con la paridad:
  - 011100101 con paridad impar. OK
  - 000110000 con paridad par. OK
- Si se produce un error (un uno es considerado 0, o un cero es considerado 1):
  - 011110101 con paridad impar. ERROR
  - 000110010 con paridad par. ERROR
- Si se producen dos errores, este sistema no detecta el error, pero la probabilidad de que se produzca un error es pequeña, así que la probabilidad de que se produzcan dos errores en la misma secuencia se puede considerar nula

# CÓDIGOS DE DETECCIÓN DE ERROR

- Existen más códigos detectores y correctores de error:
  - Códigos de Hamming
  - Códigos de CRC (Redundancia cíclica)
  - Códigos m de n
  - ....

# TEMA 5.1 - FUNDAMENTOS

- Introducción a la Electrónica Digital
- Códigos binarios
- **Aritmética binaria**
- Algebra de Boole

# ARITMÉTICA BINARIA

| Suma      | Acarreo |
|-----------|---------|
| $0+0 = 0$ | 0       |
| $0+1 = 1$ | 0       |
| $1+0 = 1$ | 0       |
| $1+1 = 0$ | 1       |

| Resta     | Adeudo |
|-----------|--------|
| $0-0 = 0$ | 0      |
| $0-1 = 1$ | 1      |
| $1-0 = 1$ | 0      |
| $1-1 = 0$ | 0      |

| Producto         |
|------------------|
| $0 \times 0 = 0$ |
| $0 \times 1 = 0$ |
| $1 \times 0 = 0$ |
| $1 \times 1 = 1$ |

$$\begin{array}{r}
 \phantom{+} 22 \rightarrow 11100 \leftarrow \text{Acarreos} \\
 + 45 \rightarrow 10110 \\
 \hline
 67 \rightarrow 101101 \\
 + \\
 \hline
 1000011
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 \phantom{-} 27 \rightarrow 1100 \leftarrow \text{Adeudo se suma a} \\
 - 14 \rightarrow 11011 \\
 \hline
 13 \rightarrow 01110 \\
 \phantom{-} 13 \rightarrow 01101
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 26 \rightarrow 11010 \\
 \times 11 \rightarrow 1011 \\
 \hline
 286 \rightarrow 11010 \\
 \phantom{286} 11010 \\
 \phantom{286} 00000 \\
 \phantom{286} \underline{11010} \\
 100011110
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 274 \overline{) 13} \\
 \underline{1} \phantom{2} \\
 1 \phantom{2} \\
 \hline
 21
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 100010010 \quad \overline{) 1101} \\
 \underline{-1101} \phantom{0} \\
 010000 \\
 \underline{-1101} \\
 001110 \\
 \underline{-1101} \\
 0001
 \end{array}$$

# NÚMEROS NEGATIVOS. SM

## ➤ Signo y magnitud **independientes**

– **signo** : bit más significativo ( $N-1$ )

  + → 0

  - → 1

– **magnitud** : resto de bits ( $N-2 \rightarrow 0$ )

## ➤ **Rango** : $-(2^{N-1}-1)$ a $2^{N-1}-1$

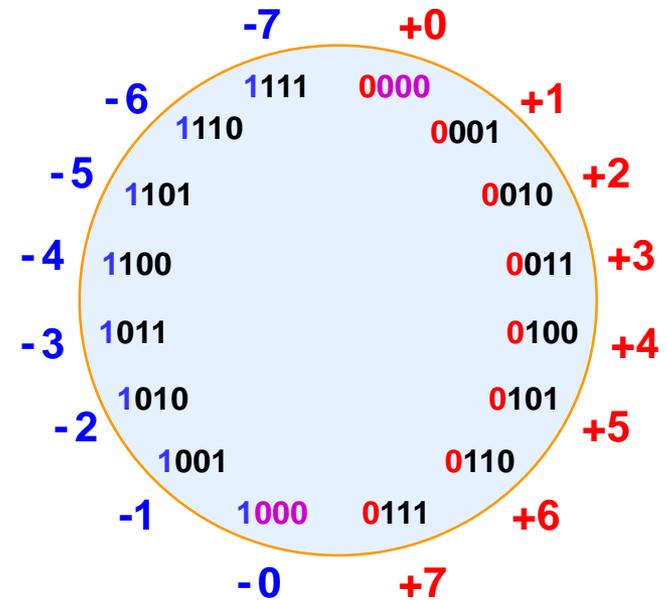
– 0 → dos representaciones (0000 y 1000)

## ➤ **Dificultad** de realizar operaciones de **resta**

– comparadores para **signo** del resultado

– lógica adicional

## ➤ Su utilización es limitada



# NÚMEROS NEGATIVOS. Ca1

➤ **Módulo** :  $2^N - 1$

➤ **Números negativos**

$$-X = C_1(X) = (2^N - 1) - X$$

➤ **Rango** :  $-(2^{N-1} - 1)$  a  $2^{N-1} - 1$

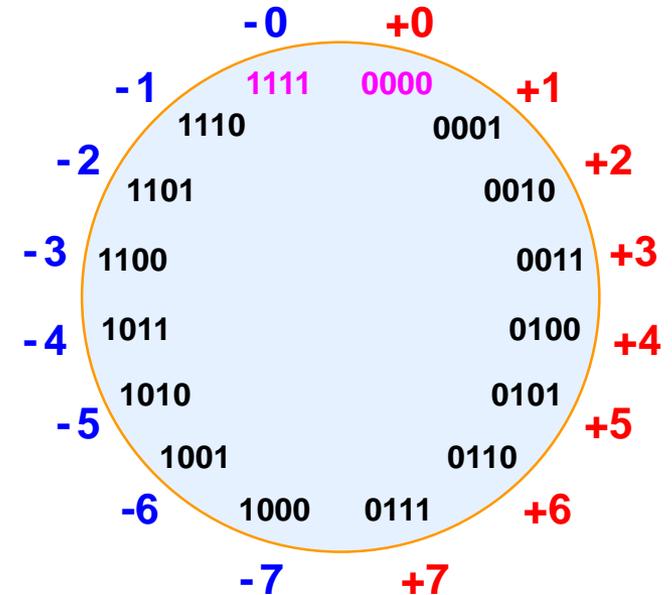
– **0** → dos representaciones (0000 y 1111)

➤ **Cálculo muy simple**

–  $2^N - 1 = 111 \dots 111 \Rightarrow 0 \Leftrightarrow 1$

– lógica elemental : **inversores**

➤ **No se utiliza habitualmente**



# NÚMEROS NEGATIVOS. Ca2

➤ **Módulo** :  $2^N$

➤ **Números negativos** :

$$-X = C_2(X) = 2^N - X$$

➤ **Rango** :  $-2^{N-1}$  a  $2^{N-1} - 1$

– representación única para el **cero (0000)**

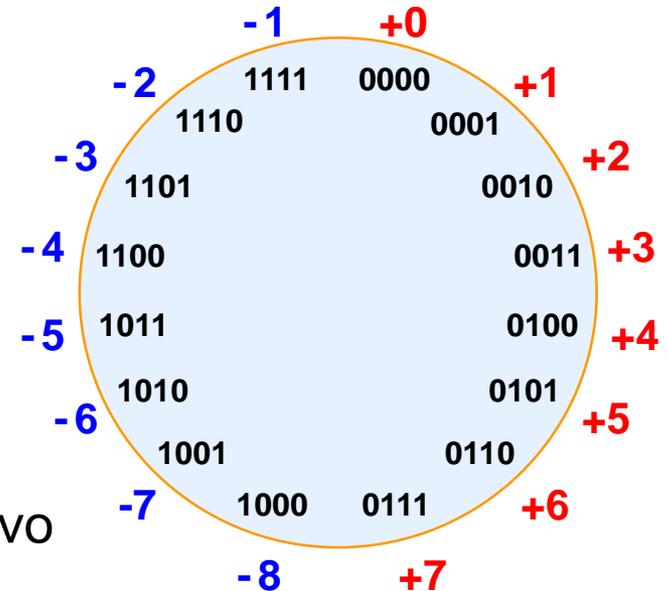
➤ **Signo** : “coincide” con el bit más significativo

– 0 → +

– 1 → -

➤  $C_2(X) = C_1(X) + 1$

➤ Representación más utilizada



# NÚMEROS NEGATIVOS. Ca2

- El complemento a dos de un número también se puede obtener de forma equivalente como:
  - Se complementan todos los bits, y al resultado de esta complementación, considerando como un número binario sin signo, sumarle 1.
  - Buscar el 1 menos significativo del número a complementar, dejar sin modificar ese 1 y todos los ceros a su derecha, y complementar todos los bits a su izquierda.

# OPERACIONES CON $C_2$

➤  $C_2(C_2(X)) = -(-X) = X$

➤ **Signo incluido** en los operandos

– **suma/resta** es la misma operación

➤ Sumas aritméticas con **N bits**

– se **ignora** el **carry** de salida (**módulo  $2^N$** )

➤  $X, Y > 0$        $Z = X - Y = X + C_2(Y) = X + (2^N - Y) = 2^N + (X - Y)$

$$X > Y \Rightarrow Z = 2^N + X - Y = X - Y$$

$$X < Y \Rightarrow Z = 2^N - (Y - X) = C_2(Y - X) = -(Y - X) = X - Y$$

➤  $X, Y > 0$        $Z = -X - Y = C_2(X) + C_2(Y) = (2^N - X) + (2^N - Y) =$   
 $= 2^N + 2^N - (X + Y) = 2^N + C_2(X + Y) = -(X + Y)$

# OPERACIONES CON Ca2

➤ Sumador de 4 bits

➤ ¿Acarreo de salida ?

– no influye en el resultado

➤ Resultado con 4 bits correcto

$$\begin{array}{r}
 4 \quad 0100 \\
 3 \quad 0011 \\
 \hline
 7 \quad 0 \quad 0111
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 -4 \quad 1100 \\
 -3 \quad 1101 \\
 \hline
 -7 \quad 1 \quad 1001
 \end{array}$$

$$\begin{array}{r}
 4 \quad 0100 \\
 -3 \quad 1101 \\
 \hline
 1 \quad 1 \quad 0001
 \end{array}$$

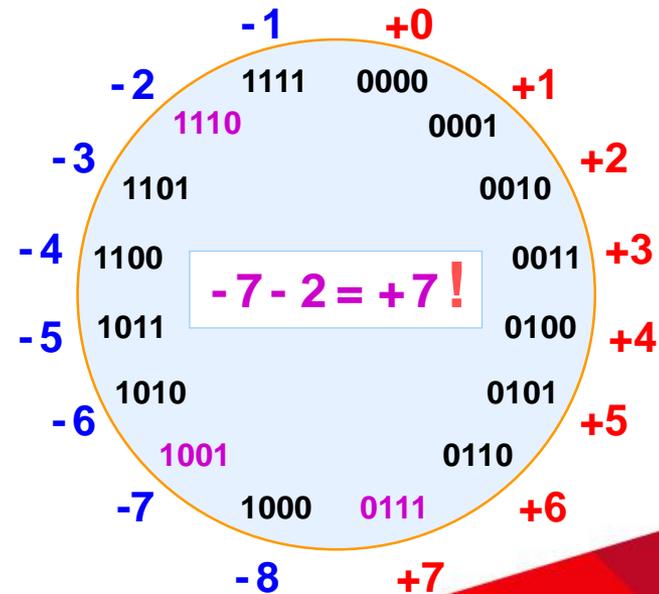
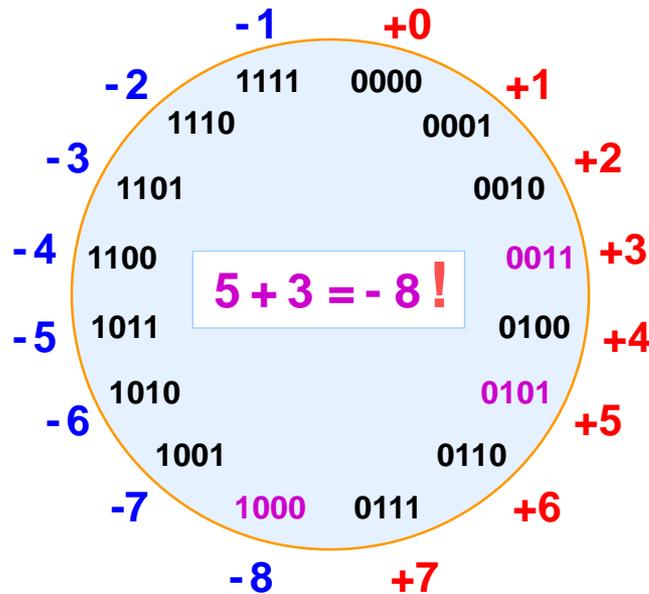
$$\begin{array}{r}
 -4 \quad 1100 \\
 +3 \quad 0011 \\
 \hline
 -1 \quad 0 \quad 1111
 \end{array}$$

# ERROR DE DESBORDAMIENTO EN Ca2

➤ **Suma** números del **mismo signo** **excede rango** permitido

– error de **overflow** (desbordamiento)

- necesario **detectar** su presencia
- Detección basada en: suma números del **mismo signo** → resultado con **signo distinto**



# TEMA 5.1 - FUNDAMENTOS

- Introducción a la Electrónica Digital
- Códigos binarios
- Aritmética binaria
- **Algebra de Boole**

# ALGEBRA DE BOOLE

- El Algebra de Boole son los fundamentos matemáticos de los circuitos digitales
- Denominada Álgebra de Boole en honor de su inventor, George Boole
  - “*An Investigation of the Laws of Thought*” (1854)
- Un álgebra se define por un conjunto de elementos con unas operaciones. En nuestro caso:
  - $B = \{0, 1\}$
  - $\Phi = \{+, \cdot\}$

# POSTULADOS DEL ÁLGEBRA DE BOOLE

- Ley de composición interna

$$\forall a, b \in B \Rightarrow a + b \in B, a \cdot b \in B$$

- Elementos neutros

$$\forall a \in B \Rightarrow \exists \text{ elementos neutros}$$

$$a + 0 = a$$

$$a \cdot 1 = a$$

- Elemento inverso o complementario

$$\forall a \in B \Rightarrow \exists \bar{a} \in B$$

$$a + \bar{a} = 1$$

$$a \cdot \bar{a} = 0$$

# POSTULADOS DEL ÁLGEBRA DE BOOLE

## ➤ Propiedad conmutativa

$$\forall a, b \in B \Rightarrow a + b = b + a$$

$$a \cdot b = b \cdot a$$

## ➤ Propiedad distributiva

$$\forall a, b, c \in B \Rightarrow a + (b \cdot c) = (a + b) \cdot (a + c)$$

$$a \cdot (b + c) = a \cdot b + a \cdot c$$

# PROPIEDADES FUNDAMENTALES

- Dualidad: Toda ley válida tiene una dual, que se obtiene cambiando

$$0 \leftrightarrow 1 \text{ y } + \leftrightarrow \cdot$$

- Idempotencia

$$\forall a \in B \Rightarrow a + a = a$$

$$a \cdot a = a$$

– Demostración:

$$a + a = (a + a) \cdot 1 = (a + a) \cdot (a + \bar{a}) = a + (a \cdot \bar{a}) = a + 0 = a$$

– Por dualidad se demuestra para  $\cdot$

$$\forall a \in B \Rightarrow a + 1 = 1 \qquad a \cdot 0 = 0$$

# PROPIEDADES FUNDAMENTALES

- De las propiedades anteriores se pueden definir las operaciones básicas.

| a | b | a+b |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0   |
| 0 | 1 | 1   |
| 1 | 0 | 1   |
| 1 | 1 | 1   |

| a | b | a•b |
|---|---|-----|
| 0 | 0 | 0   |
| 0 | 1 | 0   |
| 1 | 0 | 0   |
| 1 | 1 | 1   |

| a | $\bar{a}$ |
|---|-----------|
| 0 | 1         |
| 1 | 0         |

- Tabla de verdad: proporciona el valor de una función para todas las posibles combinaciones de valores de las entradas

# PROPIEDADES FUNDAMENTALES

## ➤ Involución

$$\forall a \in B \Rightarrow \bar{\bar{a}}=a$$

## ➤ Absorción

$$\forall a, b \in B \Rightarrow a + ab = a$$

$$a (a+b) = a$$

– Demostración:

$$a + ab = a \cdot 1 + ab = a (1+b) = a \cdot 1 = a$$

## ➤ Propiedad asociativa

$$\forall a, b, c \in B \Rightarrow (a + b) + c = a + (b + c)$$

$$(a \cdot b) \cdot c = a \cdot (b \cdot c)$$

# PROPIEDADES FUNDAMENTALES

## ➤ Leyes de De Morgan:

$$\forall a, b \in B \Rightarrow \overline{a+b} = \bar{a}\bar{b}$$
$$\overline{a \cdot b} = \bar{a} + \bar{b}$$

– Demostración: Basta probar que  $\bar{a}\bar{b}$  es el complemento de  $a + b$

$$(a+b) + \bar{a}\bar{b} = (a+b+\bar{a})(a+b+\bar{b}) = 1 \cdot 1 = 1$$

$$(a+b) \cdot \bar{a}\bar{b} = (a\bar{a}\bar{b}) + (b\bar{a}\bar{b}) = 0 + 0 = 0$$

# FUNCIONES Y EXPRESIONES BOOLEANAS

## ➤ Definiciones:

- Una variable lógica o booleana es cualquier elemento

$$x \in B = \{0, 1\}$$

- Función lógica o booleana es una función con  $n$  entradas booleanas y una única salida booleana

$$f : B_n \rightarrow B$$
$$(x_1, x_2, \dots, x_n) \rightarrow y$$

# FUNCIONES Y EXPRESIONES BOOLEANAS

Las funciones lógicas o booleanas se representan mediante:

Expresión

$$f(a, b) = a + b$$

literal

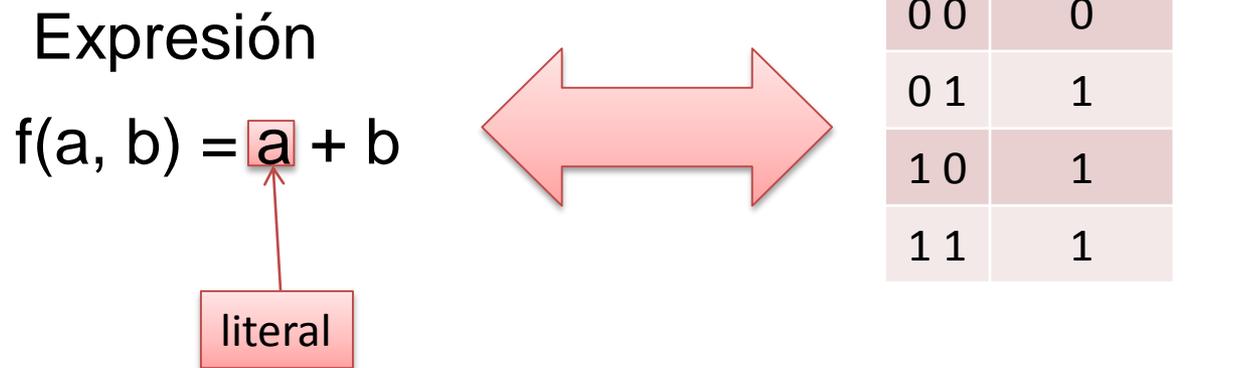


Tabla de verdad

| a b | f(a,b) |
|-----|--------|
| 0 0 | 0      |
| 0 1 | 1      |
| 1 0 | 1      |
| 1 1 | 1      |