

INFORMÁTICA

CODIFICACIÓN DE
LA INFORMACIÓN

INTRODUCCIÓN

El mundo de los ordenadores es un mundo **binario**.

Sin embargo, el mundo de la información manejada por el hombre es mayoritariamente de texto o analógica.

Por ello, es importante establecer unos mecanismos de traducción o **codificación** que permitan convertir esa información.

La codificación es una transformación que representa los elementos de un conjunto mediante los de otro, de tal forma que a cada elemento del primer conjunto le corresponda un elemento distinto del segundo → aplicación biyectiva.

| | | |
|-----------|---|----------|
| Hombre | ↔ | Man |
| Mujer | ↔ | Woman |
| Coche | ↔ | Car |
| Ordenador | ↔ | Computer |

| | | |
|-----------|---|----------|
| Hombre | ↔ | 11010111 |
| Mujer | ↔ | 11010101 |
| Coche | ↔ | 11010110 |
| Ordenador | ↔ | 11010100 |

INTRODUCCIÓN

Ejemplos de código: el D.N.I, el código de asignatura en la matrícula de la Universidad y el código provincial en los números de teléfono.

Gracias a los códigos se puede comprimir y estructurar la información.

La comunicación con el ordenador se realiza empleando un conjunto de símbolos, dividido en los siguientes grupos:

- Caracteres **alfabéticos**: letras, minúsculas y mayúsculas, del alfabeto inglés (a, b, c, ... , x, y, z, A, B, C, ... , X, Y, Z)
- Caracteres **numéricos**: formado por las 10 cifras decimales (0, 1, 2, ... , 9)
- Caracteres **especiales**: son todos los símbolos no incluidos en los grupos anteriores (* , + , . , ñ , ÷ , ! , ...)
- Caracteres **de control**: denominados caracteres no imprimibles ya que no se pueden visualizar directamente en pantalla. Los emplea el ordenador para realizar algunas tareas de control: emitir pitido, cambiar de línea, etc.

¿QUE IDIOMA HABLA?

- Un código nos permite realizar operaciones con la información.
- Binario es el más simple, sólo hay dos símbolos en un alfabeto binario, (0, 1).
- Los circuitos presentan 0V para el cero y 5V para el uno.
- Una unidad de información es un BIT, (un 0 o un 1).
- Para poder funcionar en binario, nosotros que estamos acostumbrados al decimal y a letras tenemos que establecer una correspondencia.

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

MEDIDA DE LA INFORMACIÓN

En el interior del ordenador la información se almacena y procesa mediante un código que usa sólo dos valores, representados por el 0 y el 1, y que se denomina **código binario**.

El ordenador codifica la información de entrada en código binario y decodifica la salida para presentar los resultados obtenidos:



La unidad mínima de información es el **bit (Binary DigiT)**. Cada bit puede tomar los valores 0 ó 1.

La unidad con significado en informática es el **byte**, que son 8 bits.

MEDIDA DE LA INFORMACIÓN

- La capacidad de almacenamiento de un ordenador se mide en bytes. Como el byte es una unidad pequeña, se suelen usar múltiplos de éste:

| | |
|---------------|---|
| Kilobyte (KB) | $1\text{KB} = 2^{10} \text{ bytes} = 1024 \text{ bytes}$ |
| Megabyte (MB) | $1\text{MB} = 2^{10} \text{ KB} = 2^{20} \text{ bytes} = 1.048.576 \text{ bytes}$ |
| Gigabyte (GB) | $1\text{GB} = 2^{10} \text{ MB} = 2^{30} \text{ bytes} = 1.073.741.824 \text{ bytes}$ |
| Terabyte (TB) | $1\text{TB} = 2^{10} \text{ GB} = 2^{40} \text{ bytes}$ |

- Estos múltiplos no sólo se pueden usar con bytes, sino también con bits, por ejemplo, 1Mb (1 Megabit), 1 Gb (1 Gigabit), etc.
- Se suele usar una b minúscula para indicar un bit y una B mayúscula para indicar un byte.

SISTEMAS DE REPRESENTACIÓN

Los sistemas de representación de números se llaman **sistemas de numeración**.

- **Cifras o dígitos:** los símbolos que se usan para representar números.
- **Base de un sistema de numeración:** el cardinal del conjunto de cifras.
- **Sistema de numeración posicional:** cada dígito tiene un peso de acuerdo con su posición.
- En la representación de un número:
 - el dígito más a la izquierda es el **más significativo** (el de más peso)
 - el dígito más a la derecha es el **menos significativo**

Ejemplo : Sistema de numeración decimal, sistema de numeración binario, sistema de numeración octal y sistema de numeración hexadecimal.

SISTEMAS DE NUMERACIÓN USUALES

Por ejemplo, el número decimal 3.278,52 puede obtenerse como suma de:

| | | |
|----------|-------|-------------------------------------|
| 3.000 | ————→ | Posición 3 → peso: $b^3 = 1000$ |
| 200 | ————→ | Posición 2 → peso: $b^2 = 100$ |
| 70 | ————→ | Posición 1 → peso: $b^1 = 10$ |
| 8 | ————→ | Posición 0 → peso: $b^0 = 1$ |
| 0,5 | ————→ | Posición -1 → peso: $b^{-1} = 0,1$ |
| + 0,02 | ————→ | Posición -2 → peso: $b^{-2} = 0,01$ |
| <hr/> | | |
| 3.278,52 | | |

Es decir, se verifica que:

$$3.278,52 = 3 \times 10^3 + 2 \times 10^2 + 7 \times 10^1 + 8 \times 10^0 + 5 \times 10^{-1} + 2 \times 10^{-2}$$

SISTEMAS DE NUMERACIÓN USUALES

Generalizando para cualquier base, se tiene que la representación de un número N en la base b :

$$N = \dots + n_4 \times b^4 + n_3 \times b^3 + n_2 \times b^2 + n_1 \times b^1 + n_0 \times b^0 + n_{-1} \times b^{-1} + n_{-2} \times b^{-2} + n_{-3} \times b^{-3} + \dots$$

Ejemplos:

$$341 = 3 \times 10^2 + 4 \times 10^1 + 1 \times 10^0 = 300 + 40 + 1 = 341$$

$$\begin{aligned} 27,134 &= 2 \times 10^1 + 7 \times 10^0 + 1 \times 10^{-1} + 3 \times 10^{-2} + 4 \times 10^{-3} \\ &= 20 + 7 + 0,1 + 0,03 + 0,004 = 27,134 \end{aligned}$$

Cuanto menor es la base mayor es el número de cifras que se necesitan para representar una cantidad dada.

SISTEMAS DE NUMERACIÓN DECIMAL Y BINARIO

Sistema decimal

- Es un sistema de numeración posicional.
- Cada posición tiene un peso potencia de 10 (la base).
- Dígitos diferentes: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9.

$$10^2 \ 10^1 \ 10^0 \ . \ 10^{-1} \ 10^{-2} \ 10^{-3} \quad \text{Punto decimal}$$

Ejemplo: $23.4 \longrightarrow 2 \times 10^1 + 3 \times 10^0 + 4 \times 10^{-1}$

Sistema binario

- Es un sistema de numeración posicional de base 2.
- Dígitos diferentes: 0, 1.

Ejemplo: $10.11 \longrightarrow 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} \longrightarrow 2.75$

SISTEMA DE NUMERACIÓN BINARIO

Contar en binario

| Número Decimal | Numero Binario | | | |
|----------------|----------------|---|---|---|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 2 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 3 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 4 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 5 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 6 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 7 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 8 | 1 | 0 | 0 | 0 |
| 9 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 10 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 11 | 1 | 0 | 1 | 1 |
| 12 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 13 | 1 | 1 | 0 | 1 |
| 14 | 1 | 1 | 1 | 0 |
| 15 | 1 | 1 | 1 | 1 |

- Con n bits para cifras enteras puedo representar: $0 \longrightarrow 2^n - 1$

- **Ejemplo:**

$$n = 5 \longrightarrow 11111 \longrightarrow 2^n - 1 = 31$$

- Cada sistema de numeración tiene su propia aritmética definida por las operaciones aritméticas básicas: suma y multiplicación.
- En un sistema de numeración posicional multiplicación y división por la base son inmediatas.

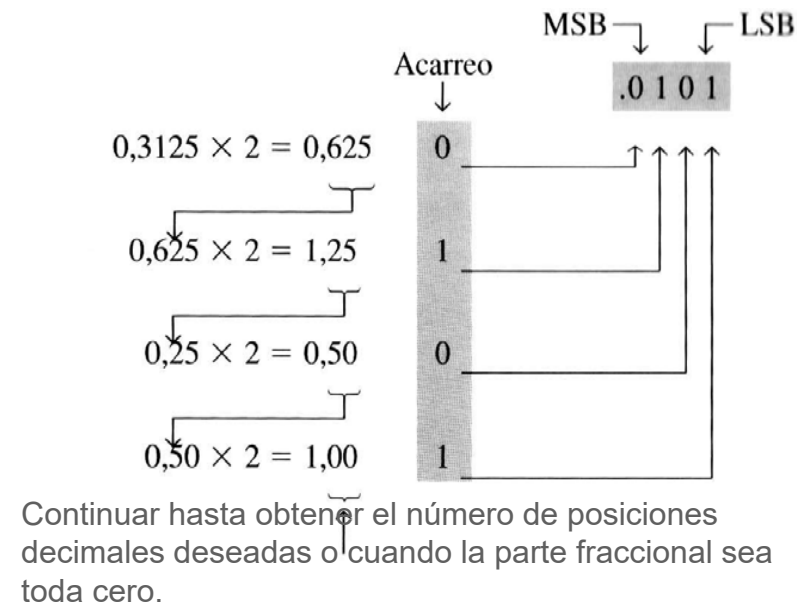
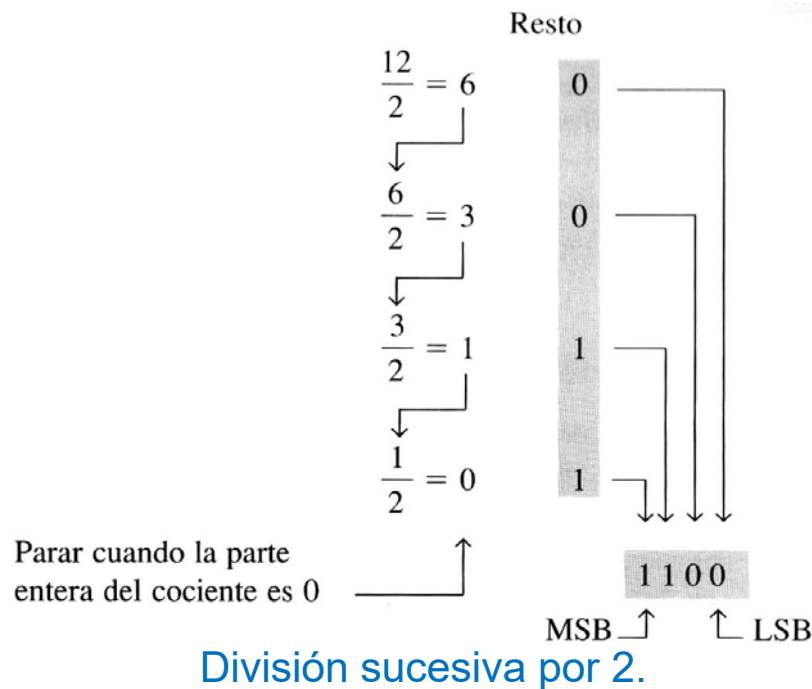
CONVERSIÓN DECIMAL-BINARIO

Método de la suma de pesos. De decimal a binario o al revés.

$$12 = 8 + 4 = 2^3 + 2^2 \longrightarrow 1100$$

Método de la división sucesiva por 2. Para pasar de decimal a binario.

Método de la multiplicación sucesiva por 2. Para convertir decimales fraccionarios a binarios.



CAMBIOS SISTEMA

Decimal_Bin
Resto Ndec/2

| | |
|----|---|
| 52 | 0 |
| 26 | 0 |
| 13 | 1 |
| 6 | 0 |
| 3 | 1 |
| 1 | 1 |

Decimal_Hex
Resto Ndec/16

| | |
|----|------|
| 28 | 12=C |
| 1 | 1 |

Binario a Decimal

10010110

$$1 \times 2^7 + 0 \times 2^6 + 0 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 0 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 = 150$$

| Dec | Hex |
|-----|-----|
| 0 | 0 |
| 1 | 1 |
| 2 | 2 |
| 3 | 3 |
| 4 | 4 |
| 5 | 5 |
| 6 | 6 |
| 7 | 7 |
| 8 | 8 |
| 9 | 9 |
| 10 | A |
| 11 | B |
| 12 | C |
| 13 | D |
| 14 | E |
| 15 | F |

CÓDIGOS INTERMEDIOS

- Como el sistema binario no es muy cómodo, también se usan otros dos sistemas de numeración denominados *códigos intermedios*:
 - El sistema **hexadecimal** (base 16)
 - El sistema **octal** (base 8)
- Los códigos intermedios se fundamentan en la facilidad de transformar un número en base 2 a otra base que sea potencia de 2, y viceversa.
- Como 16 es 2^4 y 8 es 2^3 , un dígito hexadecimal corresponde a cuatro dígitos y un dígito octal a tres dígitos binarios.

SISTEMA DE NUMERACIÓN OCTAL

- Sistema de numeración posicional de base 8.
- Dígitos diferentes: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7.
- Contar: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 10, 11, 12, 13, 14, 15, 16, 17, 20, 21 ...
- **Conversión de octal a decimal:** método de suma de pesos.

$$\begin{array}{r} \text{Peso: } 8^3 \ 8^2 \ 8^1 \ 8^0 \\ \text{Número Octal: } 2 \ 3 \ 7 \ 4 \\ 2374_8 = (2 \times 8^3) + (3 \times 8^2) + (7 \times 8^1) + (4 \times 8^0) \\ = (2 \times 512) + (3 \times 64) + (7 \times 8) + (4 \times 1) \\ = 1024 + 192 + 56 + 4 = 1276_{10} \end{array}$$

- **Conversión de octal a binario y de binario a octal:** ir convirtiendo una a una por separado cada cifra de octal a binario en el primer caso e ir agrupando las cifras de tres en tres y convirtiéndolas a octal en el segundo.

| Dígito octal | 0 | 1 | 2 | 3 | 4 | 5 | 6 | 7 |
|--------------|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
| Binario | 000 | 001 | 010 | 011 | 100 | 101 | 110 | 111 |

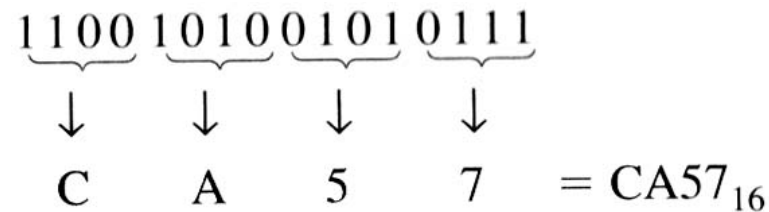
1 4 0
↓ ↓ ↓
001 100 000

SISTEMA DE NUMERACIÓN HEXADECIMAL

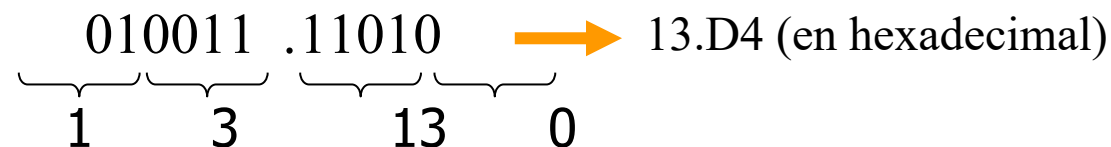
- **Conversión de hexadecimal a decimal:** método de suma de pesos.
- **Conversión de hexadecimal a binario:** ir convirtiendo una a una por separado cada cifra hexadecimal a binario.



- **Conversión de binario a hexadecimal:** agrupar las cifras binarias en grupos de 4 empezando por la derecha e traducirlas a hexadecimal.



- **Conversión de decimal a hexadecimal:** pasar el número a binario y agrupar las cifras de cuatro en cuatro a partir del punto decimal.



REPRESENTACIÓN DE NÚMERO BINARIOS CON SIGNO

Es necesario representar **signo y magnitud** del número.

Tres formatos binarios:

- Sistema signo-magnitud.
- Sistema del complemento a 1.
- Sistema del complemento a 2.

REPRESENTACIÓN DE NÚMERO BINARIOS CON SIGNO

Signo-magnitud

- El bit más a la izquierda es el **bit de signo** (1 si es negativo y 0 si positivo)
- Los **bits de magnitud** son el número sin signo en binario puro tanto para los positivos como para los negativos

Ejemplo: Expresar en signo-magnitud los números 25 y -25.



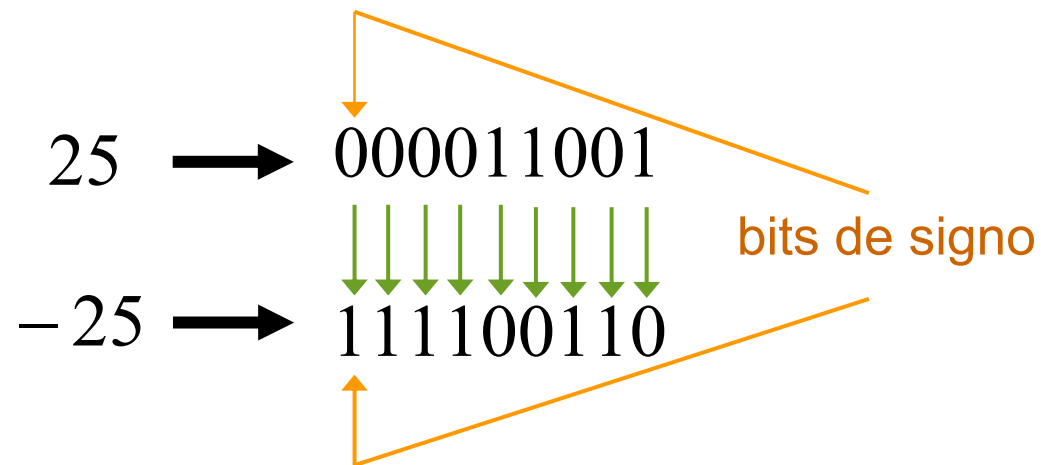
NÚMEROS BINARIOS CON SIGNO: COMPLEMENTO A 1

- El bit más a la izquierda es el **bit de signo**
- Los **números positivos** se **representan igual que en signo magnitud**.
- Los **números negativos** son el **complemento a 1** del correspondiente número positivo.
- Hacer el complemento a 1 de un número es cambiar cada 0 por un 1 y viceversa.
- Con n bits se pueden representar
- Hay **dos posibles representaciones para el 0**.

$$-(2^{n-1} - 1) \leq x \leq (2^{n-1} - 1)$$

COMPLEMENTO A 1

Ejemplo: Expresar en complemento a 1 los números 25 y -25.



¿Qué número decimal
representa el número 1100
si está expresado en C1?



El número -3.

NÚMEROS BINARIOS CON SIGNO: COMPLEMENTO A 2

- El bit más a la izquierda es el **bit de signo**.
- Los **números positivos** igual que en signo magnitud.
- Los **números negativos** son el **complemento a 2** del correspondiente número positivo.
- **Hacer el complemento a 2 de un número es hacer el complemento a 1 de dicho número y sumar 1 al bit menos significativo.**
- Rango de representación con n bits:

$$-2^{n-1} \leq x \leq (2^{n-1} - 1)$$

COMPLEMENTO A 2

Ejemplo: Expresar en complemento a 2 los números 25 y -25.

$$\begin{array}{r} 25 \longrightarrow 000011001 \\ \quad \quad \quad \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \\ \quad \quad \quad 111100110 \\ \quad \quad \quad + \quad \quad 1 \\ \hline -25 \longrightarrow 111100111 \end{array}$$

¿Qué número decimal
representan los números 1101 y
0010 si están expresados en C2?



Los número -3 y 2.

NEGATIVOS

| | Sign/Mag | Comp 1 | Comp 2 |
|--------------|--|--|--|
| $3+2=5$ | $\begin{array}{r} 0011 \\ +0010 \\ \hline 0101 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 0011 \\ +0010 \\ \hline 0101 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 0011 \\ +0010 \\ \hline 0101 \end{array}$ |
| $-3+2=-1$ | $\begin{array}{r} 1011 \\ +0010 \\ \hline 1101=-5 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 1100 \\ +0010 \\ \hline 1110=-1 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 1101 \\ +0010 \\ \hline 1111=-1 \end{array}$ |
| $-3+(-2)=-5$ | $\begin{array}{r} 1011 \\ +1010 \\ \hline 0101=5 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 1100 \\ +1101 \\ \hline 1001=-6 \end{array}$ | $\begin{array}{r} 1101 \\ +1110 \\ \hline 1011=-5 \end{array}$ |

NÚMEROS NEGATIVOS

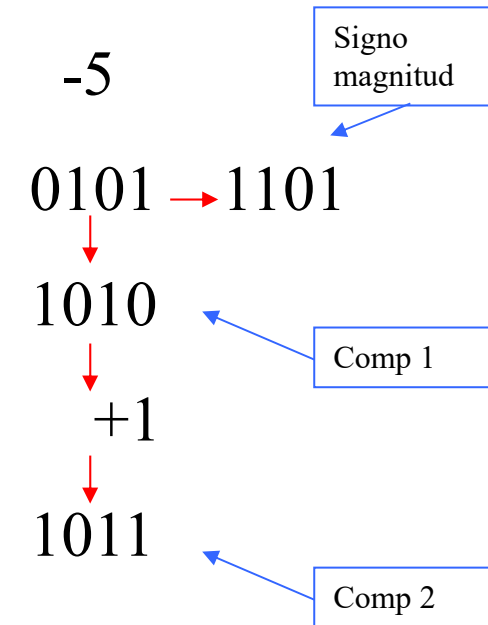
| Binario | Decimal | Signo magnitud | Complemento a uno | Complemento a dos |
|---------|---------|-------------------|----------------------|----------------------|
| 000 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 001 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 010 | 2 | 2 | 2 | 2 |
| 011 | 3 | 3 | 3 | 3 |
| 100 | 4 | -0 | -3 | |
| 101 | 5 | -1 | -2 | -3 |
| 110 | 6 | -2 | -1 | -2 |
| 111 | 7 | -3 | -0 | -1 |

Bit signo:

- 0 positivo
- 1 negativo

Invertir binario
para hacer negativo

Invertir binario y
sumar uno para
hacer negativo



OPERACIONES ARITMÉTICAS EN BINARIO

Suma.

| <u>A</u> | <u>B</u> | <u>Acarreo</u> | <u>Suma</u> |
|----------|----------|----------------|-------------|
|----------|----------|----------------|-------------|

| | | | | | | |
|---|---|---|---|---|--|---|
| 0 | + | 0 | = | 0 | | 0 |
|---|---|---|---|---|--|---|

| | | | | | | |
|---|---|---|---|---|--|---|
| 0 | + | 1 | = | 0 | | 1 |
|---|---|---|---|---|--|---|

| | | | | | | |
|---|---|---|---|---|--|---|
| 1 | + | 0 | = | 0 | | 1 |
|---|---|---|---|---|--|---|

| | | | | | | |
|---|---|---|---|---|--|---|
| 1 | + | 1 | = | 1 | | 0 |
|---|---|---|---|---|--|---|

Multiplicación.

| <u>A</u> | <u>B</u> | <u>producto</u> |
|----------|----------|-----------------|
|----------|----------|-----------------|

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | × | 0 | = | 0 |
|---|---|---|---|---|

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 0 | × | 1 | = | 1 |
|---|---|---|---|---|

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 1 | × | 0 | = | 0 |
|---|---|---|---|---|

| | | | | |
|---|---|---|---|---|
| 1 | × | 1 | = | 1 |
|---|---|---|---|---|

- La **suma** de números binarios se realiza comenzando por la derecha y propagando el acarreo hacia la izquierda.
- El **producto** de números binarios se realiza como en decimal, desplazando cada producto parcial una posición a la izquierda.
- **Overflow o desbordamiento:** cuando el resultado de una operación necesita un número de bits mayor que el número de bits de los operandos

OPERACIONES ARITMÉTICAS EN C2

Suma. Operandos del mismo signo.

- Se suman los número bit a bit y se desprecia el acarreo final.

$$\begin{array}{r} -14 \longrightarrow 11110010 \\ -9 \longrightarrow 11110111 \\ + \\ -23 \longrightarrow \textcircled{1}11101001 \\ \hline \end{array}$$

Acarreo que se desprecia

Resta. Operandos de diferente signo.

- Se cambia el signo al sustraendo realizándole el complemento a 2 y se le suma al minuendo despreciando el acarreo final.

$$\begin{array}{r} 8 \longrightarrow 00001000 \\ -3 \longrightarrow 11111101 \\ + \\ 5 \longrightarrow \textcircled{1}00000101 \\ \hline \end{array}$$

El C2 de 0000011 (3)

CÓDIGOS ALFANUMÉRICOS

- Son códigos que permiten representar no sólo números sino también letras y otros símbolos.
- Información que necesitaría codificar:
 - las 26 letras del alfabeto
 - las 10 cifras decimales
 - los signos especiales (puntuación, punto y coma,...)
 - códigos de control,
 - el alfabeto griego, ...
- Hay cientos de estándares de codificación pero nos centraremos en dos:
 - **ASCII** (código estándar americano para el intercambio de información) por su uso extendido y su importancia histórica
 - **UNICODE** por ser el estándar más actual y novedoso y que aglutina otras iniciativas además de incluir al ASCII.

CÓDIGO ASCII

- ASCII: **American Standard Code for Information Interchange**:
 - Usa 7 bits → 128 caracteres
- ASCII extendido:
 - Usa 8 bits → 256 caracteres
 - La parte extendida no es estándar, existen variantes
 - La parte extendida se denomina página de códigos
- Dentro del ASCII extendido se distinguen 2 grupos:
 - **Caracteres imprimibles** o de texto: letras, números y símbolos
 - **Caracteres de control**: acciones o estados de la transmisión de la información, por ejemplo: salto de línea, fin de mensaje, etc.

CÓDIGO ASCII

| Caracteres de control | | | | Símbolos gráficos | | | | | | | | | | | |
|-----------------------|-----|---------|-----|-------------------|-----|---------|-----|---------|-----|---------|-----|---------|-----|---------|-----|
| Nombre | Dec | Binario | Hex | Símbolo | Dec | Binario | Hex | Símbolo | Dec | Binario | Hex | Símbolo | Dec | Binario | Hex |
| NUL | 0 | 0000000 | 00 | space | 32 | 0100000 | 20 | @ | 64 | 1000000 | 40 | ` | 96 | 1100000 | 60 |
| SOH | 1 | 0000001 | 01 | ! | 33 | 0100001 | 21 | A | 65 | 1000001 | 41 | a | 97 | 1100001 | 61 |
| STX | 2 | 0000010 | 02 | " | 34 | 0100010 | 22 | B | 66 | 1000010 | 42 | b | 98 | 1100010 | 62 |
| ETX | 3 | 0000011 | 03 | # | 35 | 0100011 | 23 | C | 67 | 1000011 | 43 | c | 99 | 1100011 | 63 |
| EOT | 4 | 0000100 | 04 | \$ | 36 | 0100100 | 24 | D | 68 | 1000100 | 44 | d | 100 | 1100100 | 64 |
| ENQ | 5 | 0000101 | 05 | % | 37 | 0100101 | 25 | E | 69 | 1000101 | 45 | e | 101 | 1100101 | 65 |
| ACK | 6 | 0000110 | 06 | & | 38 | 0100110 | 26 | F | 70 | 1000110 | 46 | f | 102 | 1100110 | 66 |
| BEL | 7 | 0000111 | 07 | ' | 39 | 0100111 | 27 | G | 71 | 1000111 | 47 | g | 103 | 1100111 | 67 |
| BS | 8 | 0001000 | 08 | (| 40 | 0101000 | 28 | H | 72 | 1001000 | 48 | h | 104 | 1101000 | 68 |
| HT | 9 | 0001001 | 09 |) | 41 | 0101001 | 29 | I | 73 | 1001001 | 49 | i | 105 | 1101001 | 69 |
| LF | 10 | 0001010 | 0A | * | 42 | 0101010 | 2A | J | 74 | 1001010 | 4A | j | 106 | 1101010 | 6A |
| VT | 11 | 0001011 | 0B | + | 43 | 0101011 | 2B | K | 75 | 1001011 | 4B | k | 107 | 1101011 | 6B |
| FF | 12 | 0001100 | 0C | , | 44 | 0101100 | 2C | L | 76 | 1001100 | 4C | l | 108 | 1101100 | 6C |
| CR | 13 | 0001101 | 0D | - | 45 | 0101101 | 2D | M | 77 | 1001101 | 4D | m | 109 | 1101101 | 6D |
| SO | 14 | 0001110 | 0E | . | 46 | 0101110 | 2E | N | 78 | 1001110 | 4E | n | 110 | 1101110 | 6E |
| SI | 15 | 0001111 | 0F | / | 47 | 0101111 | 2F | O | 79 | 1001111 | 4F | o | 111 | 1101111 | 6F |
| DLE | 16 | 0010000 | 10 | 0 | 48 | 0110000 | 30 | P | 80 | 1010000 | 50 | p | 112 | 1110000 | 70 |
| DC1 | 17 | 0010001 | 11 | 1 | 49 | 0110001 | 31 | Q | 81 | 1010001 | 51 | q | 113 | 1110001 | 71 |
| DC2 | 18 | 0010010 | 12 | 2 | 50 | 0110010 | 32 | R | 82 | 1010010 | 52 | r | 114 | 1110010 | 72 |
| DC3 | 19 | 0010011 | 13 | 3 | 51 | 0110011 | 33 | S | 83 | 1010011 | 53 | s | 115 | 1110011 | 73 |
| DC4 | 20 | 0010100 | 14 | 4 | 52 | 0110100 | 34 | T | 84 | 1010100 | 54 | t | 116 | 1110100 | 74 |
| NAK | 21 | 0010101 | 15 | 5 | 53 | 0110101 | 35 | U | 85 | 1010101 | 55 | u | 117 | 1110101 | 75 |
| SYN | 22 | 0010110 | 16 | 6 | 54 | 0110110 | 36 | V | 86 | 1010110 | 56 | v | 118 | 1110110 | 76 |
| ETB | 23 | 0010111 | 17 | 7 | 55 | 0110111 | 37 | W | 87 | 1010111 | 57 | w | 119 | 1110111 | 77 |
| CAN | 24 | 0011000 | 18 | 8 | 56 | 0111000 | 38 | X | 88 | 1011000 | 58 | x | 120 | 1111000 | 78 |
| EM | 25 | 0011001 | 19 | 9 | 57 | 0111001 | 39 | Y | 89 | 1011001 | 59 | y | 121 | 1111001 | 79 |
| SUB | 26 | 0011010 | 1A | : | 58 | 0111010 | 3A | Z | 90 | 1011010 | 5A | z | 122 | 1111010 | 7A |
| ESC | 27 | 0011011 | 1B | ; | 59 | 0111011 | 3B | [| 91 | 1011011 | 5B | { | 123 | 1111011 | 7B |
| FS | 28 | 0011100 | 1C | < | 60 | 0111100 | 3C | \ | 92 | 1011100 | 5C | | 124 | 1111100 | 7C |
| GS | 29 | 0011101 | 1D | = | 61 | 0111101 | 3D |] | 93 | 1011101 | 5D | } | 125 | 1111101 | 7D |
| RS | 30 | 0011110 | 1E | > | 62 | 0111110 | 3E | ^ | 94 | 1011110 | 5E | ~ | 126 | 1111110 | 7E |
| US | 31 | 0011111 | 1F | ? | 63 | 0111111 | 3F | _ | 95 | 1011111 | 5F | Del | 127 | 1111111 | 7F |

CÓDIGO ASCII 8 BITS

8 bit ASCII codes

The space character appears in place of unprintable characters

| | | | | | | |
|----|-------|------|-----------|-------|-------|-------|
| 0 | 32 | 64 @ | 96 ' 128 | 160 | 192 À | 224 à |
| 1 | 33 ! | 65 A | 97 a 129 | 161 ; | 193 Á | 225 á |
| 2 | 34 " | 66 B | 98 b 130 | 162 ¢ | 194 Â | 226 â |
| 3 | 35 # | 67 C | 99 c 131 | 163 £ | 195 Ã | 227 ã |
| 4 | 36 \$ | 68 D | 100 d 132 | 164 ¤ | 196 Ä | 228 ä |
| 5 | 37 % | 69 E | 101 e 133 | 165 ¥ | 197 Å | 229 å |
| 6 | 38 & | 70 F | 102 f 134 | 166 ¦ | 198 Æ | 230 æ |
| 7 | 39 ' | 71 G | 103 g 135 | 167 § | 199 Ç | 231 ç |
| 8 | 40 (| 72 H | 104 h 136 | 168 ¨ | 200 È | 232 è |
| 9 | 41) | 73 I | 105 i 137 | 169 © | 201 É | 233 é |
| 10 | 42 * | 74 J | 106 j 138 | 170 ® | 202 Ê | 234 ê |
| 11 | 43 + | 75 K | 107 k 139 | 171 « | 203 Ë | 235 ë |
| 12 | 44 , | 76 L | 108 l 140 | 172 ¬ | 204 Ì | 236 ì |
| 13 | 45 - | 77 M | 109 m 141 | 173 - | 205 Í | 237 í |
| 14 | 46 . | 78 N | 110 n 142 | 174 ® | 206 Î | 238 î |
| 15 | 47 / | 79 O | 111 o 143 | 175 - | 207 Ï | 239 ï |
| 16 | 48 0 | 80 P | 112 p 144 | 176 ° | 208 Ð | 240 ð |
| 17 | 49 1 | 81 Q | 113 q 145 | 177 ± | 209 Ñ | 241 ñ |
| 18 | 50 2 | 82 R | 114 r 146 | 178 º | 210 Ò | 242 ò |
| 19 | 51 3 | 83 S | 115 s 147 | 179 º | 211 Ó | 243 ó |
| 20 | 52 4 | 84 T | 116 t 148 | 180 ´ | 212 Ô | 244 ô |
| 21 | 53 5 | 85 U | 117 u 149 | 181 µ | 213 Õ | 245 õ |
| 22 | 54 6 | 86 V | 118 v 150 | 182 ¶ | 214 Ö | 246 ö |
| 23 | 55 7 | 87 W | 119 w 151 | 183 · | 215 × | 247 ÷ |
| 24 | 56 8 | 88 X | 120 x 152 | 184 , | 216 Ø | 248 ø |
| 25 | 57 9 | 89 Y | 121 y 153 | 185 ´ | 217 Ù | 249 ù |
| 26 | 58 : | 90 Z | 122 z 154 | 186 º | 218 Ú | 250 ú |
| 27 | 59 ; | 91 [| 123 { 155 | 187 » | 219 Û | 251 û |
| 28 | 60 < | 92 \ | 124 156 | 188 ¼ | 220 Ü | 252 ü |
| 29 | 61 = | 93] | 125 } 157 | 189 ½ | 221 Ý | 253 ý |
| 30 | 62 > | 94 ^ | 126 ~ 158 | 190 ¾ | 222 Þ | 254 þ |
| 31 | 63 ? | 95 _ | 127 159 | 191 ¸ | 223 ß | 255 ÿ |

CÓDIGOS ALFANUMÉRICOS: UNICODE

- Estándar de codificación de 16 bits, lo que permite 65536 códigos (actualmente están ocupados la mitad).

<http://www.unicode.com>

- Esfuerzo conjunto desde 1992 de diferentes organizaciones para **unificar estándares**:
 - Apple Computer, Borland, Digital, Hewlett-Packard, International Business Machines, Lotus, Microsoft (lo eligió como estándar para Windows NT), ...
- Permite **procesar y comunicar información en cualquier lengua** y producir software que pueda ser utilizado en cualquier lengua.

CÓDIGOS ALFANUMÉRICOS: UNICODE

- Soluciona el problema de codificaciones estándar sin suficiente espacio para todos los símbolos que es necesario codificar.
- Codifica también por ejemplo caracteres fonéticos del chino o coreano.
- Dos características importantes:
 - codificación única (una letra que aparece en diferentes idiomas presenta una única codificación UNICODE)
 - codificación uniforme (todos los códigos de igual longitud)
- La última versión es la Unicode Standard, Version 5.1.0 del año 2007

REPRESENTAR FRACCIONALES

Punto fijo: El punto (coma) se toma siempre en la misma posición (ej. Enteros)

100100.11

Punto flotante

mantisa \rightarrow .11011010 * 2⁰⁰¹¹⁰⁰¹⁰¹ \leftarrow exponente
Base \rightarrow

NÚMEROS EN PUNTO FLOTANTE

La aritmética en punto flotante opera con números reales.

$$0.000001_{10} \text{ o } 1.0_{10} \times 10^{-6}$$

$$3333333_{10} \text{ o } 3.33_{10} \times 10^6$$



Notación científica: un solo dígito a la izquierda del punto decimal.

Notación científica normalizada: si además el dígito a la izquierda del punto decimal no es un cero.

- Los números binarios también se pueden expresar en notación científica siendo 2 la base para ajustar el número de cifras decimales:

$$1.\text{xxxxxxxxx}_2 \times 2^{\text{yyyy}_2} \quad \text{Por ejemplo: } 1.001 \times 2^{10}$$

- Ventajas de la notación científica:

- Simplifica los algoritmos al estar siempre los números en la misma notación.
- Incrementa la precisión de los números que pueden almacenarse en una palabra.

REPRESENTACIÓN DE NÚMEROS EN PUNTO FLOTANTE

Notación estándar de punto flotante del IEEE 754 utilizada por MIPS y DLX.

En general, los números en punto flotante son de la forma:

$$(-1)^s \times \text{mantisa} \times 2^{\text{exponente}}$$

| s | exponente | mantisa |
|---|-----------|---------|
|---|-----------|---------|

1bit

8 bits

23 bits

- El exponente se almacena en complemento a 2.
- En el campo mantisa se almacena los 23 bits de la parte fraccionaria.
- Diseño exige decisión de compromiso entre tamaño de mantisa (que limita la precisión) y tamaño de exponente (que limita el rango).
- Se pueden representar números positivos en el rango: $\{2.0 \times 10^{-38}, 2.0 \times 10^{+38}\}$
- **Overflow:** si el exponente positivo no cabe en 8 bits.
- **Underflow:** si el exponente negativo no cabe en 8 bits.

REPRESENTACIÓN DE NÚMEROS EN DOBLE PRECISIÓN

También vemos la notación estándar de punto flotante del IEEE 754.

Los números en punto flotante de doble precisión (*doubles*) requieren dos palabras (64 bits):

| s | exponente | mantisa |
|------|-----------|---------|
| 1bit | 11 bits | 52 bits |

➤ En este formato se pueden representar números positivos en el rango:

$$\{2.0 \times 10^{-308}, 2.0 \times 10^{+308}\}$$

➤ En realidad hay un bit más a 1 en la mantisa que se da implícito para los números binarios normalizados en IEEE 754 (en simple y en doble precisión), así que realmente tenemos (si m1 es el bit de la mantisa más a la izquierda):

$$(-1)^s \times ((1 + \text{mantisa}) \times 2^{\text{exponente}} =$$

$$(-1)^s \times (1 + (m1 \times 2^{-1}) + (m2 \times 2^{-2}) + (m3 \times 2^{-3}) + \dots) \times 2^{\text{exponente}}$$

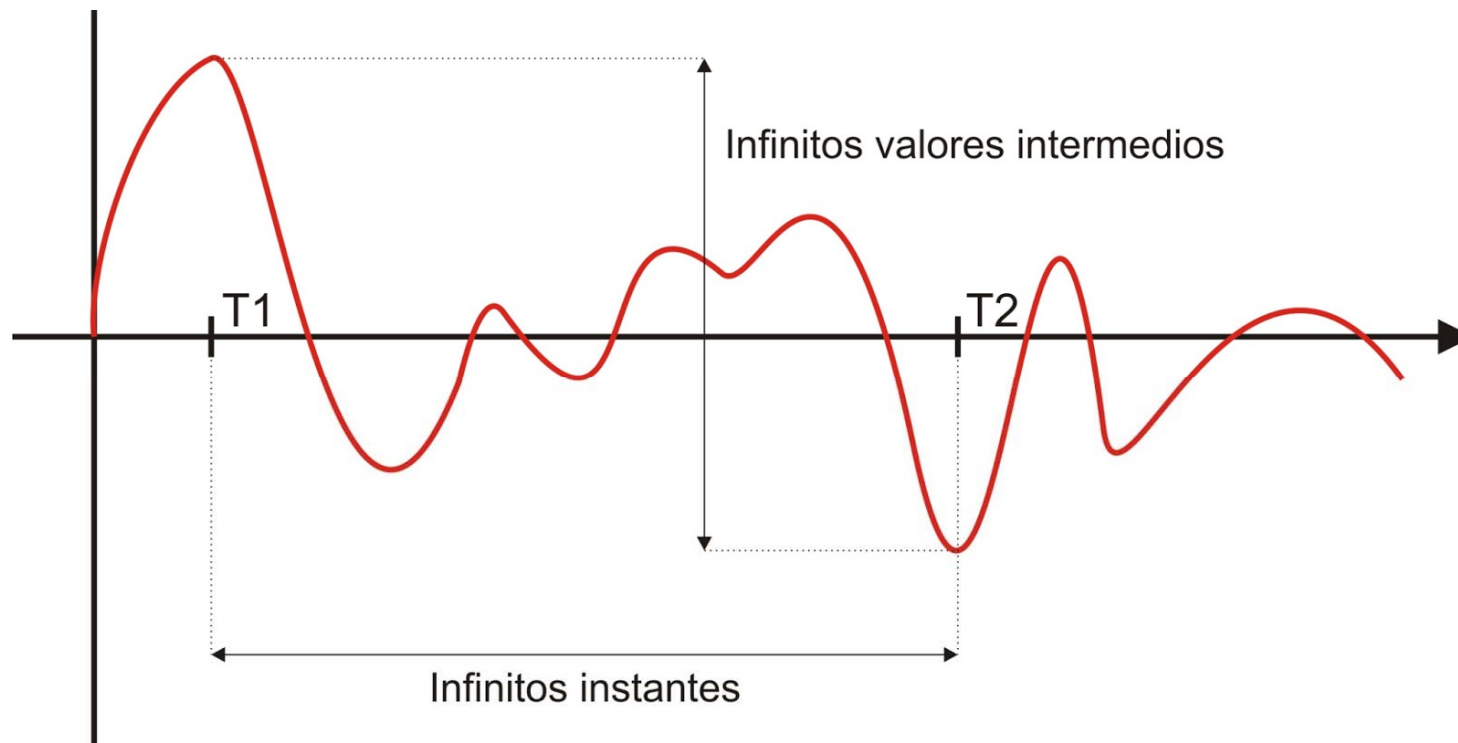
➤ Para el 00... no se suma el 1 a la mantisa y se identifica con 00... en el exponente.

REPRESENTACIÓN DE SEÑALES

¿Señal?

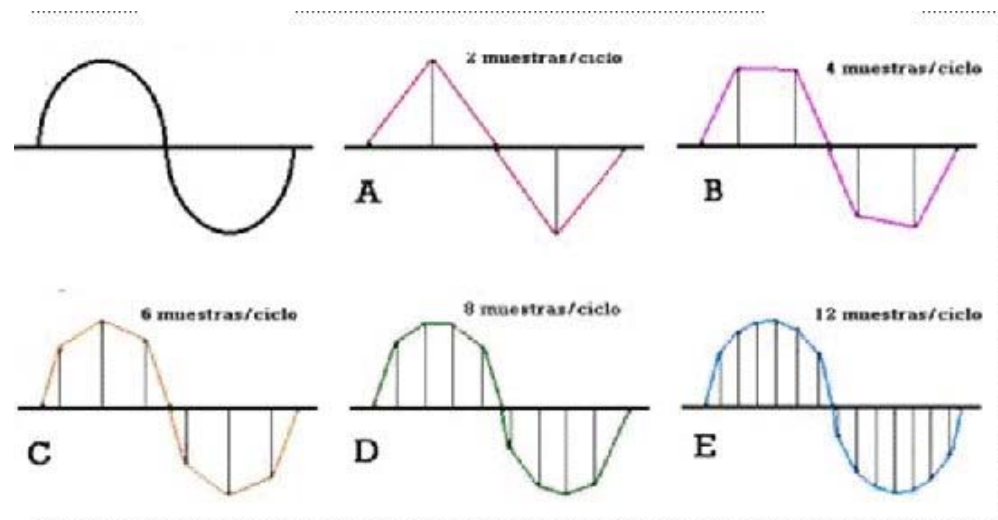
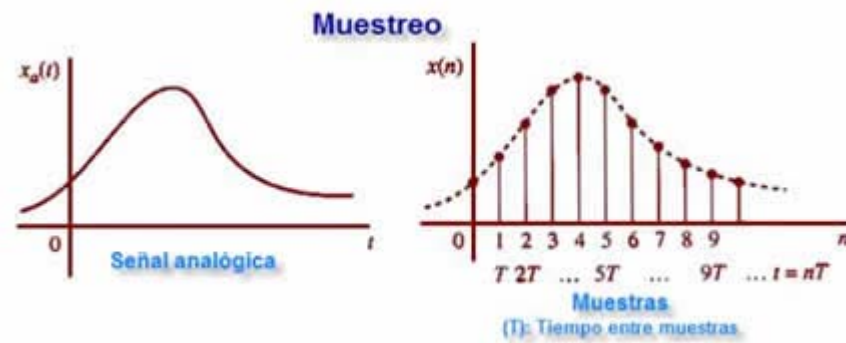
1

SEÑAL: Variación de una magnitud física en el tiempo

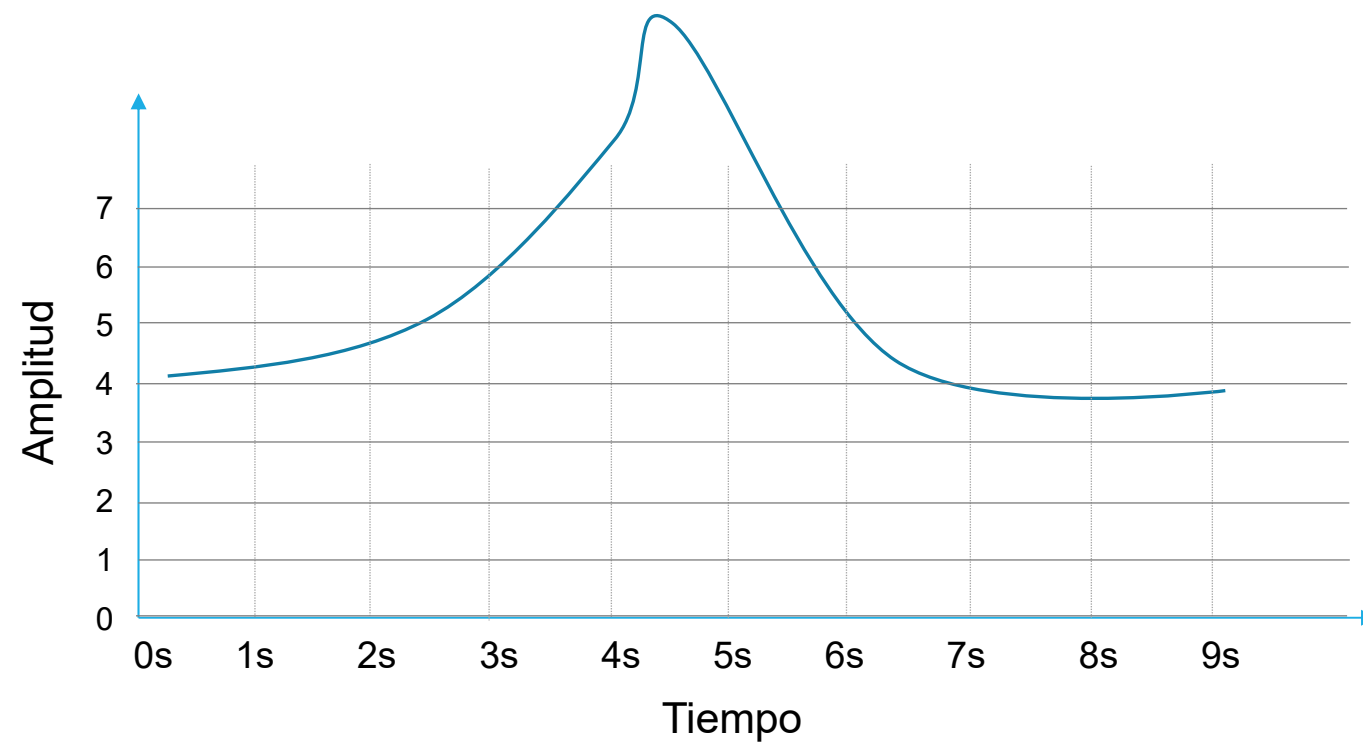


Señal analógica

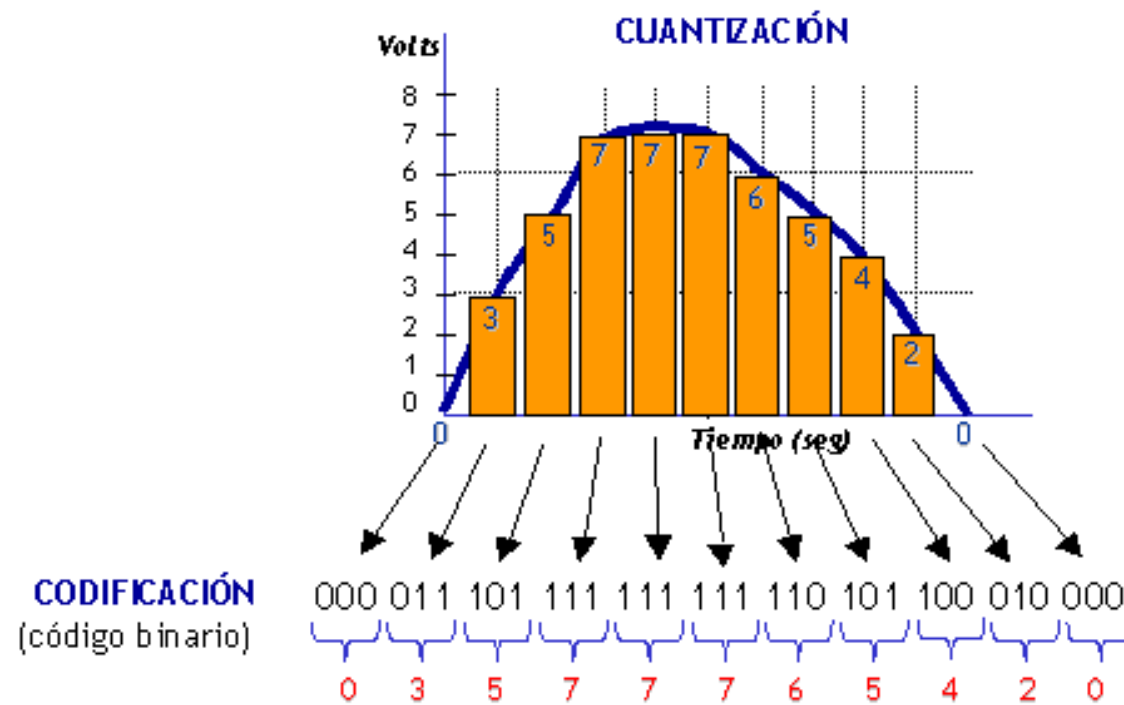
MUESTREO



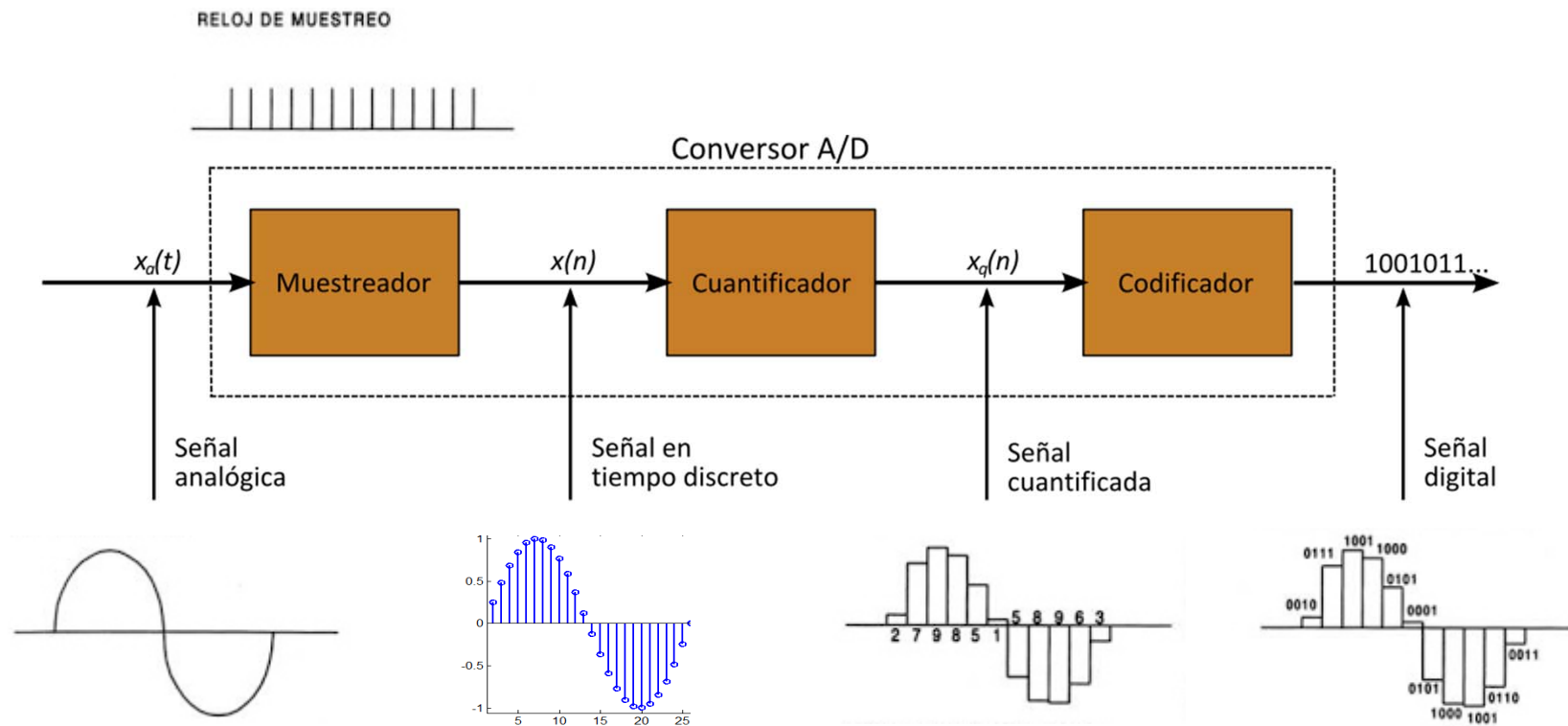
CUANTIZACIÓN



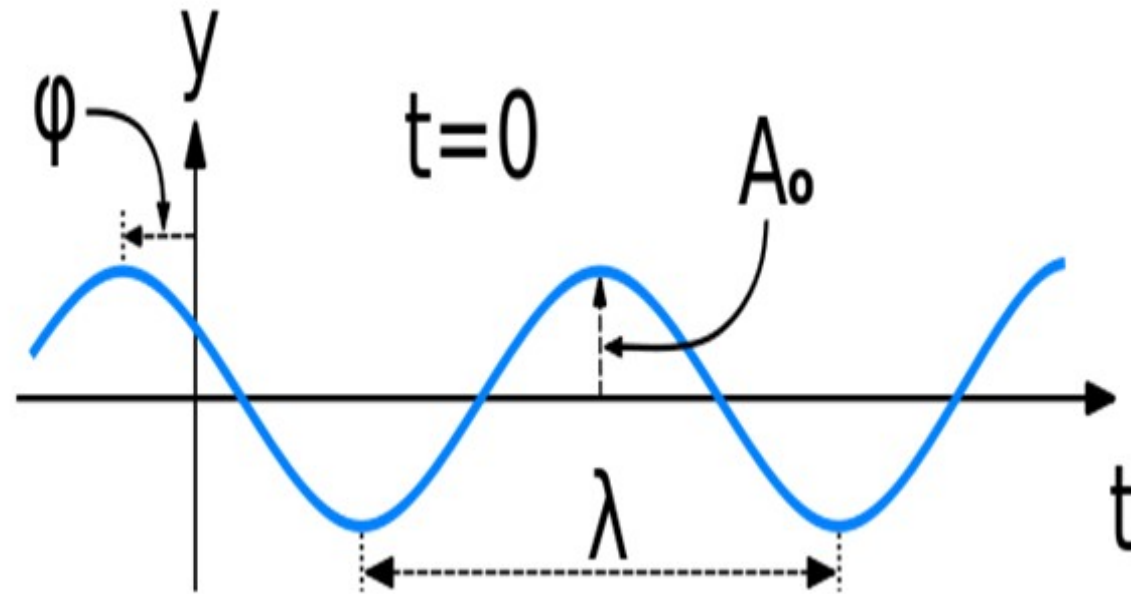
CUANTIZACIÓN/DIGITALIZACIÓN



CONVERSIÓN ANALÓGICO/DIGITAL (A/D)

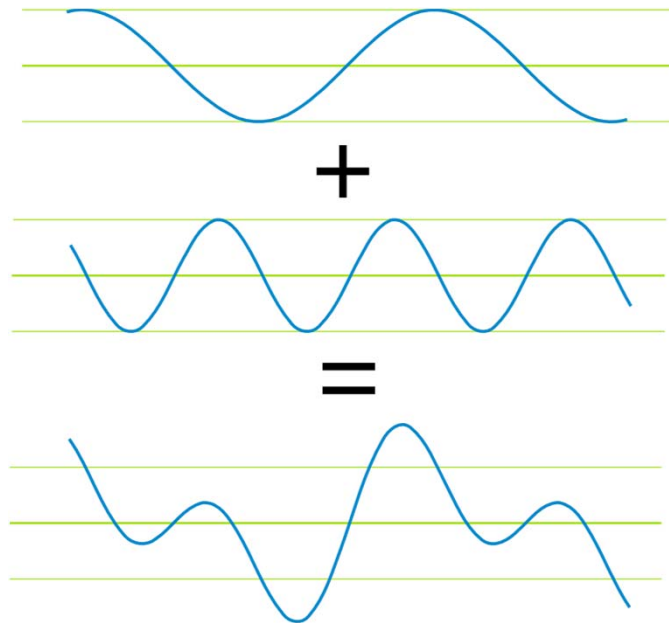


SINUSOIDAL



$$Y = A \sin(\omega t + \phi)$$

SUPERPOSICIÓN DE ONDAS



$$Y = \sum A_i \sin(\omega_i t + \phi_i)$$

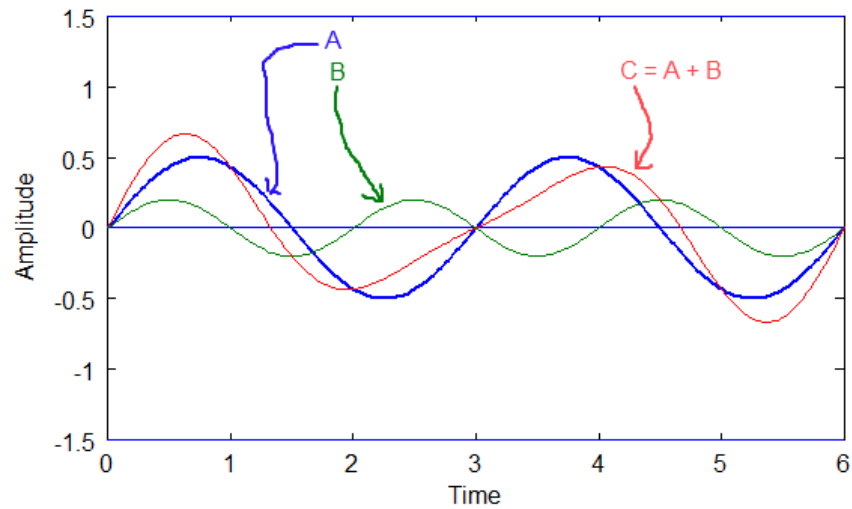
FOURIER



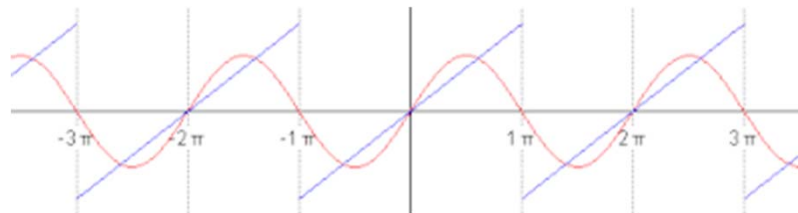
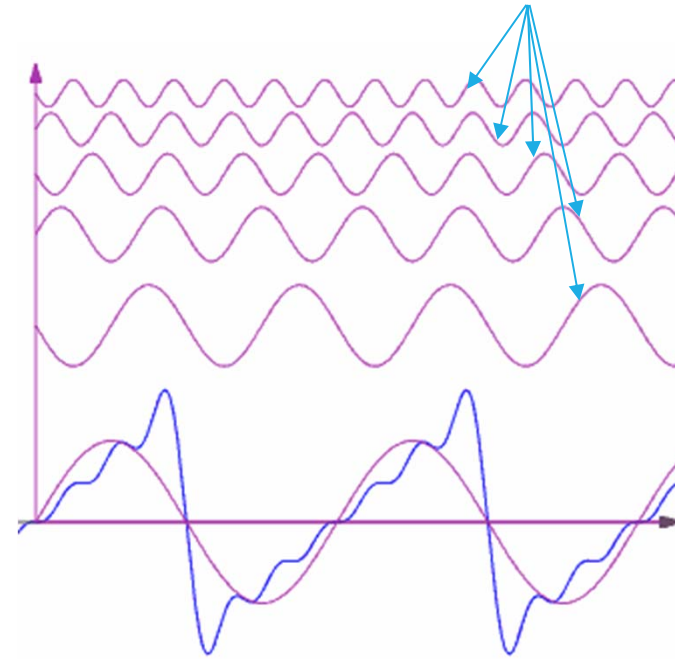
Teorema:

Cualquier forma de onda (señal) periódica se puede descomponer en una suma finita de senoidales.

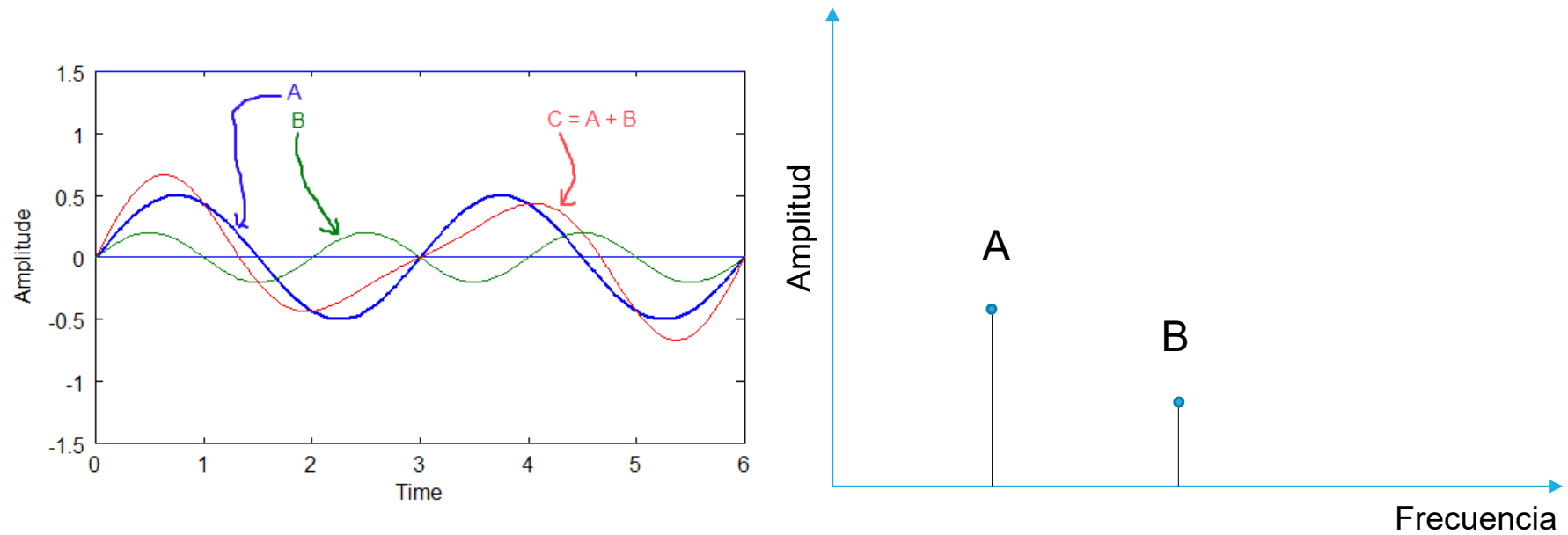
SUPERPOSICIÓN DE ONDAS



Componentes frecuenciales



ESPACIO FRECUENCIAL (ESPECTRO)



Espectro de C

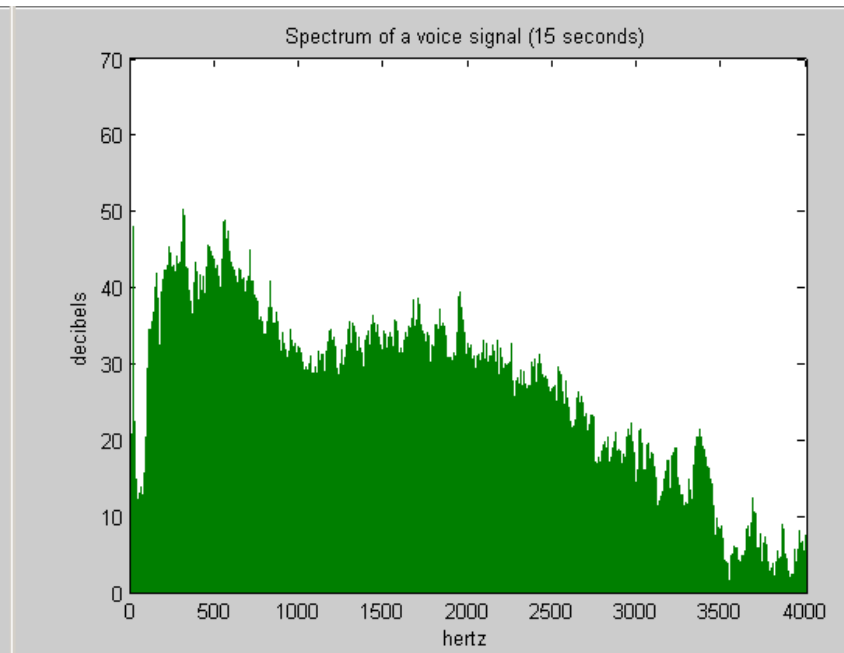
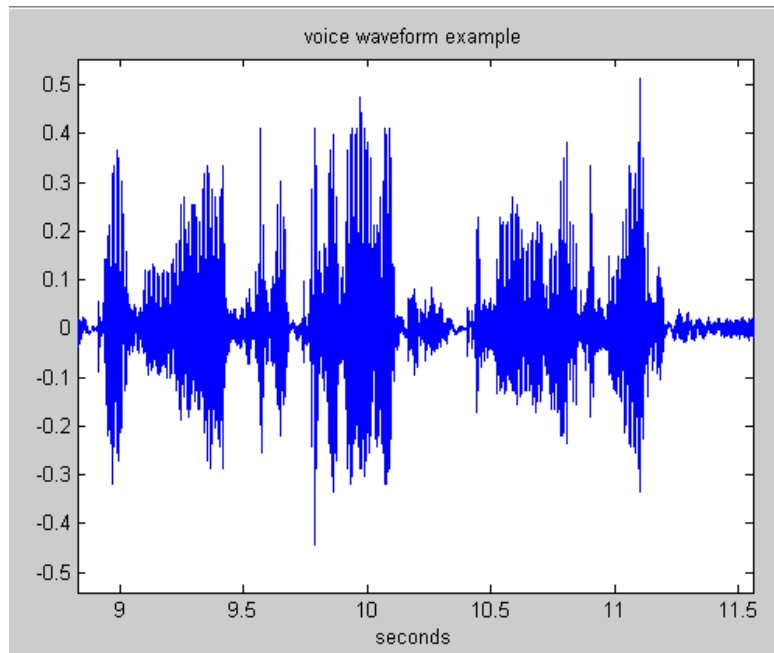
FOURIER II



Teorema:

Cualquier señal se puede descomponer en una serie de senoidales (que puede ser infinita).

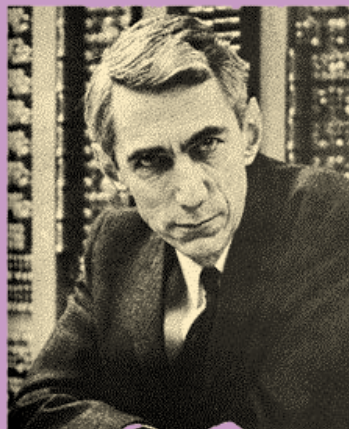
ESPACIO FRECUENCIAL CONTINUO



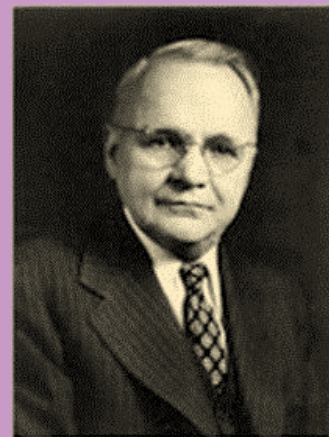
NYQUIST-SHANNON

Teorema de muestreo de Nyquist-Shannon:

La reconstrucción exacta de una señal periódica continua en banda base a partir de sus muestras, es matemáticamente posible si la señal está limitada en banda y la tasa de muestreo es superior al doble de su ancho de banda (doble de la frecuencia de su componente frecuencial de mayor frecuencia).



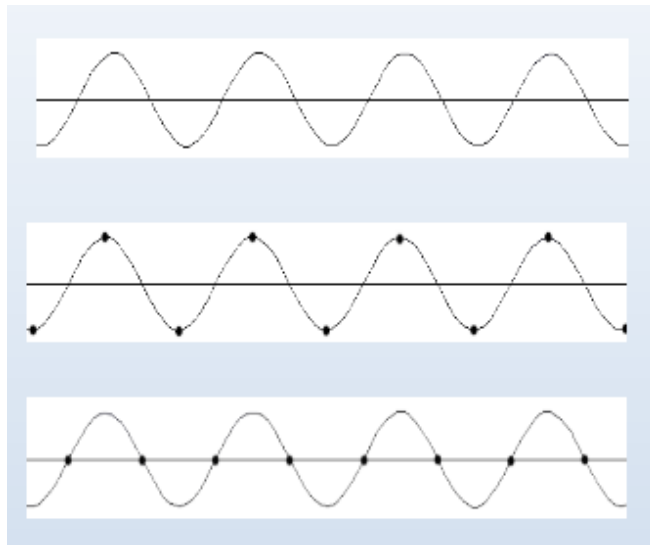
Claude Shannon



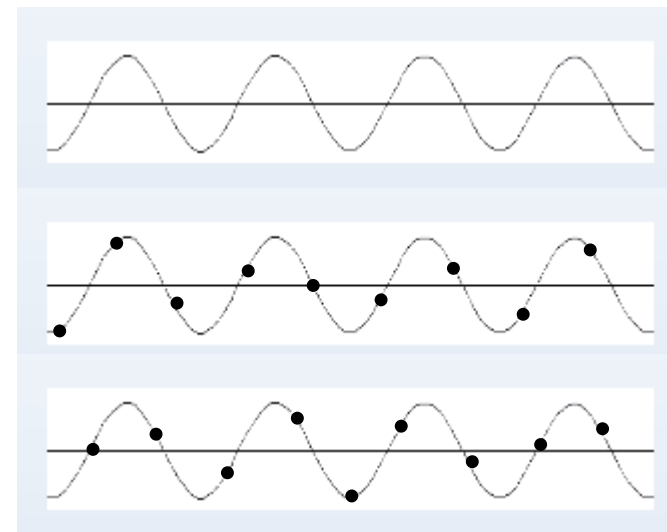
Harry Nyquist

NYQUIST-SHANNON

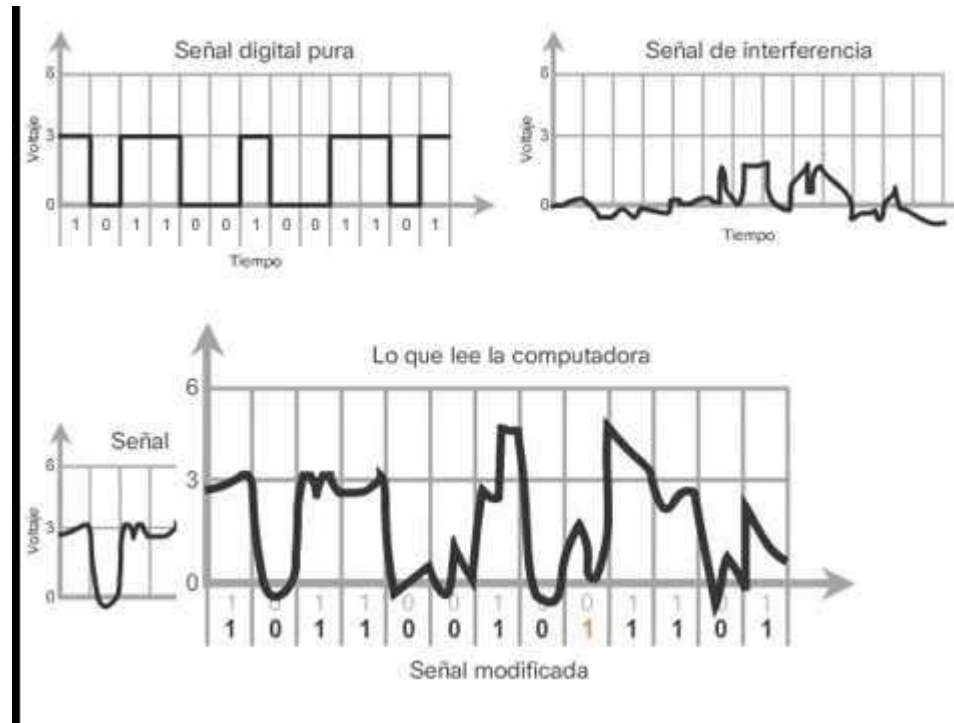
Muestreando al límite $=2f$



Muestreando $>2f$



RUIDO



REPRESENTACIÓN DE INFORMACIÓN ANALÓGICA

La precisión de la digitalización depende de:

- **Frecuencia de muestreo:**

- Determina el ritmo al que se toman las muestras
- Se mide en muestras/seg para sonido y muestras/pulgada para imágenes

- **Precisión de la escala de traslación:**

- Para cada muestra se realiza un cambio de escala
- La precisión de ésta depende del número de bits empleados para la traslación
- Con n bits se puede representar 2^n niveles de señal

El producto de los 2 factores proporciona la cantidad de información digitalizada

REPRESENTACIÓN DE SONIDO

- Se capta por medio de un micrófono que produce una señal analógica
- Además, suele amplificarse para encajarla entre unos valores máximo y mínimo (por ejemplo, $-5V$ y $+5V$)
- Posteriormente, se aplica el *muestreo*:
 - Selecciona muestras de la señal a una frecuencia F_s
 - Por tanto cada $T_s = 1/F_s$ segundos se dispone de un valor de la señal
- Simultáneamente al muestreo las muestras se digitalizan con un *conversor A/D*

REPRESENTACIÓN DE SONIDO

Después de este proceso:

- La señal de sonido queda representada por una secuencia de valores, por ejemplo, de 8 bits

Características de distintas señales de audio:

| | Nº de bits/ muestra (por canal) | Frecuencia muestreo (F_s , KHz) | Período de muestreo (T_s , μseg) |
|--------------------|------------------------------------|--|---|
| PCM Teléfono | 8 | 8 | 125 |
| Calidad telefónica | 8 | 11,025 | 90,7 |
| Radio | 8 | 22,05 | 45,4 |
| CD | 16 | 44,1 | 22,7 |

REPRESENTACIÓN DE SONIDO

Cálculo capacidad necesaria para almacenar una señal:

- Muestras: $N = F_s * t$
- Bits por canal: $B_c = N * \text{Bits por muestra}$
- Capacidad total: $C = N^{\circ} \text{ canales} * B_c$

Ejemplo: Calcular la capacidad necesaria (en Bytes) para almacenar 1 minuto de señal de audio estereofónico con calidad CD

- $N = F_s * t = 44.100 \text{ muestras/seg} * 60 \text{ segundos} = 2.646.000 \text{ muestras}$
- $B_c = 2.646.000 \text{ muestras} * 2 \text{ Bytes/muestra} = 5.292.000 \text{ Bytes}$
- $C = 2 * 5.292.000 = 10.584.000 \text{ Bytes} \approx 10\text{MB}$

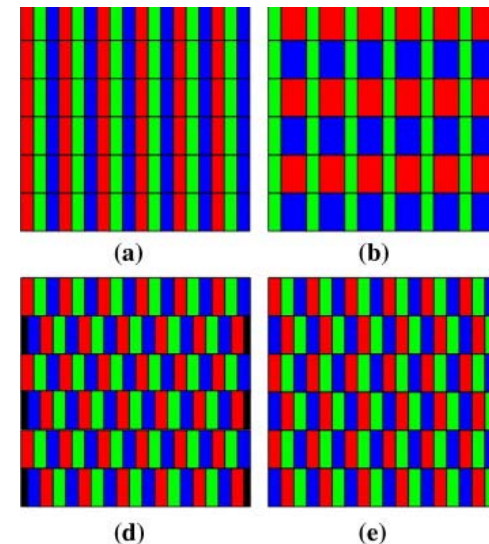
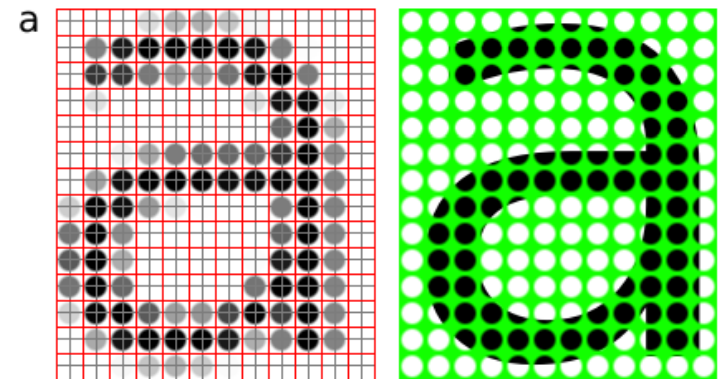
REPRESENTACIÓN DE IMÁGENES

- Las imágenes se obtienen por periféricos como por ejemplo escáneres, cámaras digitales y cámaras de video
- Existen sistemas de codificación de imágenes muy diversos: BMP, TIFF, JPG, GIF, PNG, etc.
- Formas básicas de representar imágenes:
 - Mapas de bits
 - Mapas de vectores

REPRESENTACIÓN DE IMÁGENES

Mapas de bits:

- Imagen compuesta por puntos
- A cada punto se le asocia un atributo:
 - Nivel de gris (imagen en blanco y negro)
 - Nivel de color (imagen en color)
- Para almacenar una imagen influyen 2 factores:
 - Número de puntos
 - Código de atributo (color) asociado a cada punto
- Como no es posible almacenar infinitos puntos:
 - Se divide la imagen en una fina retícula (*elementos de imagen o **pixels***)
 - A cada punto se le asigna como atributo el nivel de gris o color medio



REPRESENTACIÓN DE IMÁGENES

Mapas de bits:

- Resolución de imagen (determina la calidad de la imagen):
 - (n° elementos por línea) x (n° elementos por columna)
- La imagen de una fotografía típica también se forma por puntos:
 - Con una resolución de 1280 x 1024 pixels el ojo humano la considera continua
- Para imágenes con calidad fotográfica se suelen usar 300 puntos por pulgada (2,54 cm) y 24 bits por cada punto
- En este caso la información almacenada es:

$$(300 * 300 * 2^3 * 3) / (2,54 * 2,54) = 334.800,6696 \text{ bits/cm}^2 \approx 326,954 \text{ Kbits/cm}^2 \approx 0,3193 \text{ Mbits/cm}^2$$

REPRESENTACIÓN DE IMÁGENES

Ejemplo 1: Calcular la capacidad de memoria que ocupará una imagen en blanco y negro con resolución de $640 * 350$ elementos de imagen (pixels) y con 16 niveles de grises

$$C = (640 * 350) * 4 \text{ bits} = 896.000 \text{ bits} = 875 \text{ Kbits}$$

Ejemplo 2: Obtener la capacidad de memoria de una imagen en color con una resolución XGA y con 256 niveles para cada color básico

$$C = (1.024 * 768) * 3 \text{ bytes} = 2.359.296 \text{ bytes} = 2,304 \text{ KB} = 2,25 \text{ MB}$$

Ejemplo 3: Una imagen de $100*100$ puntos ocupa 5.000 bytes, ¿cuál es el máximo número de colores que puede tener?

$$100*100 = 10.000 \text{ puntos}$$

$$5.000 \text{ bytes} / 10.000 \text{ puntos} = 0,5 \text{ bytes/punto}$$

$$0,5 \text{ bytes} \rightarrow 4 \text{ bits/punto} \quad \rightarrow \quad 2^4 = 16 \text{ colores}$$

REPRESENTACIÓN DE IMÁGENES

Mapas de vectores:

- Descomponen la imagen en un conjunto de objetos: líneas, polígonos, textos, etc. con sus atributos (grosor, color, etc.)
- Los objetos son modelados mediante vectores y ecuaciones matemáticas que determinan
 - La forma
 - La posición
- Adecuada para gráficos de tipo geométrico, no para imágenes reales
- Genera archivos que ocupan menos espacio que los mapas de bits
- Más fáciles de procesar y reescalar