

# FUNCIONAMIENTO DIGITAL

## DE UN SISTEMA.

## EL SISTEMA BINARIO

Fr. Casares

### Sistema Digital

-Emplea dispositivos en los que solo son posibles dos estados

Elemento	Situación	
	0(Falso)	1(Verdadero)
Relé	Desactivado	Activado
Válvula	Cerrada	Abierta
Línea	Sin Tensión	Con Tensión
Presostato	Sin Presión	Con Presión
Bomba	Apagada	Encendida

### Sistema Digital

-Emplea dispositivos en los que solo son posibles dos estados

Elemento	Situación	
	0(Falso)	1(Verdadero)
Relé	Desactivado	Activado
Válvula	Cerrada	Abierta
Línea	Sin Tensión	Con Tensión
Presostato	Sin Presión	Con Presión
Bomba	Apagada	Encendida

↑ Estado  
normal

↑ Estado  
Excitado

### Sistema Digital

- Estos dos estados se pueden designar de varias formas, siendo las más corrientes las siguientes:

"1"	Alto	Verdadero	Con tensión	Encendido
"0"	Bajo	Falso	Sin tensión	Apagado

↑ Lógica  
Positiva

- Los sistemas electrónicos se adaptan perfectamente al sistema binario utilizando la notación "0" y "1" para los **estados de los elementos** y también para representar los **numeros, cadenas de texto, variables, combinaciones lógicas, aritmética, etc.** .

# Sistemas Electrónicos → Sistemas Digitales

Estado de un elemento

0 1

Numeración binaria

$110_2 = 6_{10}$

Representación cadenas de Texto

"0100 0001 0110 0010" = "Ab"

Aritmética

$$\begin{array}{r}
 0110 \rightarrow 6 \\
 + 0001 \rightarrow 1 \\
 \hline
 0111 \rightarrow 7
 \end{array}$$

Necesitamos un sistema de codificación

Concepto de codificación: Ejemplo→ Representación de números.

Existen varios sistemas de representación de números.

**La no posicional:** El peso del dígito se representa por el propio símbolo.

Ejemplo: la romana: MMCM = M + M - C + M = 2900  
III = 4

**La posicional:** *r* símbolos diferentes por dígito. El peso del dígito se representa por la posición. Cada dígito tiene un peso  $r^i$  si  $i$  es la posición.

$2979 = 2 \times 10^3 + 9 \times 10^2 + 7 \times 10^1 + 9 \times 10^0$  (decimal)

La base de un sistema de numeración es el numero de símbolos distintos utilizados para la representación de las cantidades de los mismos.

Concepto de codificación: Ejemplo→ Representación de números.

Numeración posicional:

Símbolos diferentes por dígito

**Decimal** → 10 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9  
**Hexadecimal** → 16 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, A, B, C, D, E, F  
**Octal** → 8 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7  
**Binario** → 2 0, 1

$r^7$   $r^6$   $r^5$   $r^4$   $r^3$   $r^2$   $r^1$   $r^0$   
 0 0 0 0 0 0 3 1

$2r^2 + 3r^1 + 1r^0$

$r = n^{\circ}$  de símbolos de la base

El peso del dígito se representa por la posición

Concepto de codificación: Ejemplo→ Representación de números.

Numeración posicional:

Sistemas de Numeración

Numeración posicional o arábica



Símbolos diferentes por dígito

**10 → Decimal**  
**16 → Hexadecimal**  
**8 → Octal**  
**2 → Binario**

El peso del dígito se representa por la posición

Dec	Hex	Oct	Bin
0	0	000	00000000
1	1	001	00000001
2	2	002	00000010
3	3	003	00000011
4	4	004	00000100
5	5	005	00000101
6	6	006	00000110
7	7	007	00000111
8	8	010	00001000
9	9	011	00001001
10	A	012	00001010
11	B	013	00001011
12	C	014	00001100
13	D	015	00001101
14	E	016	00001110
15	F	017	00001111



## Concepto de codificación: Ejemplo→ Representación de números.

Código	Cantidad	Nº dígitos necesar.
Numero decimal	1 2 6	3
Numero binario	0 1 1 1 1 1 1 0	7
Numero hexadecimal	7 E	2

$$\begin{array}{cccccccc}
 2^7 & 2^6 & 2^5 & 2^4 & 2^3 & 2^2 & 2^1 & 2^0 \\
 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0
 \end{array}
 = 0 \times 2^7 + 1 \times 2^6 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0 = 126$$

Cada dígito se denomina BIT

**BIT : Es la menor unidad de información en el sistema binario (0,1)**

$$\begin{array}{cccccccc}
 16^7 & 16^6 & 16^5 & 16^4 & 16^3 & 16^2 & 16^1 & 16^0 \\
 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 7 & E
 \end{array}
 = 7 \times 16^1 + 14 \times 16^0 = 126$$

## Codificación de datos en sistemas digitales:

Para poder transmitir y manejar información es necesario codificarla, representarla mediante un conjunto de símbolos que constituye un código.

Con un vector binario de **n componentes** tendremos **2<sup>n</sup>** combinaciones distintas y se podrá codificar hasta un alfabeto con 2<sup>n</sup> elementos .

Código o palabra			Eq. Decimal	Nº de códigos diferentes
Dos Variables	00 11	→ →	0 3	2 <sup>2</sup> =4
Tres Variables	000 111	→ →	0 7	2 <sup>3</sup> =8
Cuatro Variables	0000 1111	→ →	0 15	2 <sup>4</sup> =16
Seis Variables	000000 111111	→ →	0 63	2 <sup>6</sup> =64
Ocho Variables	0000 0000 1111 1111	→ →	0 255	2 <sup>8</sup> =256
Dieciséis Variables	00000000 00000000 11111111 11111111	→ →	0 65535	2 <sup>16</sup> =65536

**Nº decimales:**

10 números → código de 4 variables

**Letras:**

26 letras (sin distinguir mayúsculas/minúsculas)  
52 letras (mayúsculas y minúsculas)

Letras + nº decimales:

52+10 = 62 elementos → código de 8 variab

Un grupo de varios bits (vector) que tengan un determinado significado es una información, palabra o código.

## Codificación de datos en sistemas digitales:

### A.- Códigos de números (datos) en binario:

#### Códigos de 4 variables (o dígitos):

BCD natural

Código gray

Código BCD exceso a tres

#### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables (o dígitos):

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )

Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)

Codificación de números reales (32, 64)

### B.- Codificación alfanumérica: ASCII

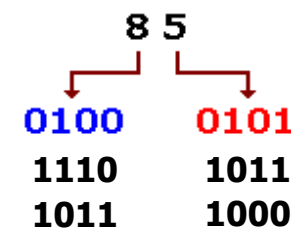
## Codificación de números en binario:

### Códigos de 4 variables o dígitos (4 BIT):

#### Sistema BCD (Binario Código Decimal)

Código Decimal	BCD natural	BCD Aiken 2421	BCD 5421
0	0000	0000	0000
1	0001	0001	0001
2	0010	0010	0010
3	0011	0011	0011
4	0100	0100	0100
5	0101	1011	1000
6	0110	1100	1001
7	0111	1101	1010
8	1000	1110	1011
9	1001	1111	1100

Es un método para expresar un dígito de un número decimal en notación binaria. Cada dígito decimal se expresa por cuatro bits traduciéndose así en forma aislada.



## Codificación de números en binario:

### Códigos de 4 variables o dígitos (4 BIT):

Decimal	BCD	BIN
10	0001 0000	0000 1010
11	0001 0001	0000 1011
12	0001 0010	0000 1100
13	0001 0011	0000 1101
14	0001 0100	0000 1110
21	0010 0001	0001 0101

Con un vector de 4 bits → de 0 a 9 → de 0 a 16

Con un vector de 8 bits → de 0 a 99 → de 0 a 255

Con un vector de 16 bits → de 0 a 9999 → de 0 a 65535

## Codificación de números en binario:

### Códigos de 4 variables o dígitos (4 BIT):

Nº Decimal:	160
BCD natural	0001 0110 0000
BCD aiken	0001 1101 0000
BCD 5421	0001 1001 0000

Binario → 0000 1010 0000

## Codificación de datos en sistemas digitales:

### A.- Códigos de números (datos) en binario:

#### Códigos de 4 variables (o dígitos):

BCD natural

→ Código gray

→ Código BCD exceso a tres

#### Códigos

Codif

Codif

Codif

**Código Gray:** Es un código continuo porque las combinaciones correspondientes a números decimales consecutivos difieren solamente en un bit

**Código BCD exceso tres:** Se obtiene de sumar tres a cualquiera de las combinaciones del código BCD natural

### B.- Codificación alfanumérica: ASCII

DECIMAL	BCD	Exceso 3
	8 4 2 1	
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

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

## Codificación de datos en sistemas digitales:

### A.- Códigos de números (datos) en binario:

#### Códigos de 4 variables (o dígitos):

BCD natural  
Código gray  
Código BCD exceso a tres

#### → Códigos de 8, 16, 32, 64 variables (o dígitos):

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )  
Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)  
Codificación de números reales (32, 64)

### B.- Codificación alfanumérica: ASCII

## Codificación de números en binario:

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

→ Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )  
Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)  
Codificación de números reales (32, 64)

8 bit 

2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>
0	0	0	0	1	1	0	1

**256 Combinaciones = 2<sup>8</sup>**  
**Numero entero: 0-255**

16 bit 

2 <sup>15</sup>	2 <sup>14</sup>	2 <sup>13</sup>	2 <sup>12</sup>	2 <sup>11</sup>	2 <sup>10</sup>	2 <sup>9</sup>	2 <sup>8</sup>	2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1

**65536 Combinaciones = 2<sup>16</sup>**  
**Numero entero: [0,65535]**

32 bit } **4.294.967.296 Combinaciones = 2<sup>32</sup>**  
**Numero entero: 0- 4.294.967.296**

## Codificación de números en binario :

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )  
→ Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)  
Codificación de números reales (32, 64)

Bit de signo

Signo más valor absoluto → SM  
Complemento a 1 → 1C  
Complemento a 2 → 2C

8 bit 

2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>
0	0	0	0	1	1	0	1

**256 Combinaciones = 2<sup>8</sup>**  
**Numero: (-127,127)**

16 bit 

2 <sup>15</sup>	2 <sup>14</sup>	2 <sup>13</sup>	2 <sup>12</sup>	2 <sup>11</sup>	2 <sup>10</sup>	2 <sup>9</sup>	2 <sup>8</sup>	2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>
0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1

**65536 Combinaciones = 2<sup>16</sup>**  
**Numero: (-32767,32767)**

## Codificación de números en binario :

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )  
→ Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)  
Codificación de números reales (32, 64)

Signo más valor absoluto → SM  
Complemento a 1 → 1C  
Complemento a 2 → 2C

En numeración binaria tenemos dos tipos de complementos:

**Complemento a 1:** Se obtiene escribiendo el bit de estado opuesto.  
Numero: 0 1 101110  
Complemento a uno: 1 0 010001

**Complemento a dos:** Se obtiene hallando primero el complemento a 1 y después sumándole 1.  
Numero: 101110  
Complemento a dos: 010010

## Codificación de números en binario :

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )

→ Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)

Codificación de números reales (32, 64)

Signo más valor absoluto → SM

Complemento a 1 → 1C

Complemento a 2 → 2C

	2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>	
SM	0	0	0	0	0	1	0	0	⇒ 4 <sub>10</sub>
	1	0	0	0	0	1	0	0	⇒ -4 <sub>10</sub>
C1	1	1	1	1	1	0	1	1	⇒ -4 <sub>10</sub>
C2	1	1	1	1	1	1	0	0	⇒ -4 <sub>10</sub>

## Codificación de números en binario :

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )

→ Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)

Codificación de números reales (32, 64)

Signo más valor absoluto → SM

Complemento a 1 → 1C

Complemento a 2 → 2C

Ejemplo con 8 bits (2C):

- 25	→	1	1	1	0	0	1	1	1	+25	→	0	0	0	1	1	0	0	1
- 3	→	1	1	1	1	1	1	0	1	+3	→	0	0	0	0	0	0	1	1
- 1	→	1	1	1	1	1	1	1	1	+1	→	0	0	0	0	0	0	0	1

## Codificación de números en binario :

### Códigos de 8, 16, 32, 64 variables o dígitos

Codificación de enteros sin signo (8, 16, 32, 64 )

Codificación de enteros con signo (16, 32, 64)

→ Codificación de números reales (32, 64)

#### Coma flotante

- El código binario se divide en dos campos: Mantisa y exponente
- Se necesitan 32 bits: 1 de signo + 23 de mantisa + 8 exponente
- El numero real equivalente es igual a:  $x = \text{Mantisa} \cdot 2^{\text{exponente}}$
- Estandar IEEE 7544

#### Coma fija

- El punto decimal ocupa una posición fija
- $100111,11 \rightarrow 159 \times 2^{-2} \rightarrow 39,75$

Que es esto?

01010101 10101010

#### IEC 1131-3 : Elementos Comunes

- Cualquier variable, constante o expresión que se utilice en un programa (escrito en cualquier lenguaje) debe estar caracterizado por un tipo de dato. La coherencia de tipos deberá mantenerse en las operaciones gráficas y sentencias literales.
- Desde el principio se conoce si un dato es un String, una fecha o un Entero, y por tanto, no hay confusión cuando diferentes personas trabajan en un proyecto usando la representación textual (el nombre de la variable).

Que es esto?  
01010101 10101010



### IEC 1131-3 : Elementos Comunes

- Ejemplos de tipos de datos estándar son: **Bool, Byte Integer, Real**, los cuales conocemos. Pero aparecen otros como: **Date, Time\_of\_day, String**
- El tipo de dato lo que refleja en realidad es la forma de almacenamiento en la memoria del autómatas: en binario (numero enteros), BCD (Fechas, números), complemento a dos (números enteros con signo), Números en coma flotante según el estándar IEEE (para los reales).

### Tipos de datos & Variables

IEC 61131

Que es esto?  
01010101 10101010



### Tipos de datos & Variables

#### Enteros sin signo

- 8 bit → 0-255 → **USINT** Unsigned Short Integer
- 16 bit → 0-65535 → **UINT** Unsigned Integer
- 32 bit → 0-2<sup>32</sup> → **UDINT** Unsigned double Integer
- 64 bit → → **ULINT** Unsigned Long Integer

#### Enteros con signo

- 16 bit → - 32768 a +32768 → **INT** Integer
- 32 bit → -2147483648 a 2147483647 → **DINT** Double Integer
- 64 bit → - 2<sup>64</sup> a (2<sup>64</sup>-1) → **LINT** Long Integer

#### Números reales

- 32 bit → → **REAL** real de precision simple
- 64 bit → → **LREAL** real de precision doble

IEC 61131

Que es esto?  
01010101 10101010



### Tipos de datos & Variables

TIPO DE DADO	TAMANHO (em memória)	INTERVALO
BOOL	1 bit	TRUE e FALSE
INT	16 bits	-32768 a +32767
UINT	16 bits	0 a 65535
WORD	16 bits	0 a FFFF
DINT	32 bits	-2147483648 a +2147483647
UDINT	32 bits	0 a 4294967295
DWORD	32 bits	0 a FFFFFFFF
REAL	32 bits	-3.40282346638528860e+38 a 3.40282346638528860e+38 Underflow: 1.1754943508222875e-38
DATE	32 bits	01/01/2000 a 31/12/2080
TIME	32 bits	0 a 49d17h2m47s290ms
TIME_OF_DAY	32 bits	00:00:00 a 23:59:59
DATE_AND_TIME		
STRING		caracteres ASCII
ARRAY		
STRUCT		

Que es esto?  
01010101 10101010



### Configuración

```

CONFIGURATION EJEMPLO
VAR_GLOBAL
  C1: INT;
  C2: BYTE AT %IB0;
  C3: INT AT %IW5;
END_VAR
RESOURCE SIGNALPROCESSING ON I386
VAR_GLOBAL
  R1: INT AT %QW4;
  R2: BOOL AT %IX15;
  R3: INT AT %IW3;
END_VAR
TASK SLOW (INTERVAL:=TIME#20MS,
  PRIORITY:=2);
(* OTRAS TAREAS NO MOSTRADAS *)
PROGRAM P1 WITH SLOW:
  FILTRO (X:=C3, Y=>R3);
(* OTROS PROGRAMAS NO MOSTRADOS *)
END_RESOURCE
(* OTROS RECURSOS NO MOSTRADOS *)
END CONFIGURATION
  
```



## Direccionamiento según el IEC61131-3

Esta tabla representa el direccionamiento según el estándar para cualquier recurso del PLC.

Dirección IEC	Descripción
%	Identificador de direccionamiento IEC
I	Entrada
Q	Salida
M	Área de Memoria
X	Dato tipo BOOL (1 bit)
W	Dato tipo WORD (16 bits)
D	Dato tipo DOUBLE WORD (32 bits)
No_1	a.) Para I y Q: No_1 = Nº de palabra
	b.) Para M: No_1 = Referencia de Memoria Interna
	Relé internos, relés especiales R/W/R/DWR ⇒ 0
	Temporizador T ⇒ 1
	Contador C ⇒ 2
	Valor de preselección cont/temp SV/DSV ⇒ 3
	Valor actual cont/temp EV/DEV ⇒ 4
	Registro de Datos, registros especiales DT/DDT ⇒ 5
	Registro índice IX,IY ⇒ 6
	Relé de enlace L/WL/DWL ⇒ 7
	Registro de enlace Ld/DLd ⇒ 8
	Registro de datos FL/DFL ⇒ 9
	Relé de alarma de Error E ⇒ 10
	Relé de pulsos P ⇒ 11
No_2	Separador
	a.) Para I y Q: No_2 ⇒ Posición del bit en la palabra
	b.) Para M: Tipo bit: No_2 ⇒ Nº de contacto
	Otro tipo: No_2 ⇒ Nº de palabra
No_3	Separador
	Posición del bit en la palabra para R, L ó P (si No_1 = 0, 7 ó 11)

### Ejemplo:

X0	%IX 0.0
X2F	%IX 2.15
Y0	%QX 0.0
Y30	%QX 3.0
R0	%MX 0.0.0
R5	%MX 0.0.5
R200	%MX 0.20.0
DT0	%MW 5.0
DT200	%MW 5.200
T1	%MX 1.1

## AGRUPACIÓN DE NÚMEROS BINARIOS: BIT, BYTE, WORD, DOUBLE WORD

En sistemas digitales:

**BIT** → Nº binario compuesto por un dígito.

(la menor unidad de información: “1”, “0”)

**BYTE** → Nº binario compuesto por 8 dígitos

**WORD** → Nº binario compuesto por 16 dígitos (2 BYTE)

**DOUBLE WORD** → Nº binario compuesto por 32 dígitos (4 BYTE)

## AGRUPACIÓN DE NÚMEROS BINARIOS: BIT, BYTE, WORD, DOUBLE WORD

En sistemas digitales:

**BIT** → Nº binario compuesto por un dígito.

(la menor unidad de información: “1”, “0”)

**BYTE** → Nº binario compuesto por 8 dígitos

**WORD** → Nº binario compuesto por 16 dígitos (2 BYTE)

**DOUBLE WORD** → Nº binario compuesto por 32 dígitos (4 BYTE)

## Nº máximo de valores en numeración binaria que pueden representar las combinaciones de bit:

2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>	
1	1	1	1	1	1	1	1	<b>1 BYTE 256 Combinaciones</b>

2 <sup>15</sup>	2 <sup>14</sup>	2 <sup>13</sup>	2 <sup>12</sup>	2 <sup>11</sup>	2 <sup>10</sup>	2 <sup>9</sup>	2 <sup>8</sup>	2 <sup>7</sup>	2 <sup>6</sup>	2 <sup>5</sup>	2 <sup>4</sup>	2 <sup>3</sup>	2 <sup>2</sup>	2 <sup>1</sup>	2 <sup>0</sup>
1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
<b>2º Byte</b>								<b>1º Byte</b>							

**1 Palabra 65536 Combinaciones**

**Palabra**

**Palabra**

**1 Doble Palabra +4.000 Millones Comb.**



Codificación alfanumérica en sistemas digitales:

- Letras: 26 letras (sin distinguir mayúsculas y minúsculas)
- 52 letras (mayúsculas y minúsculas)
- Nº decimales: 10 números
- Total: 62 combinaciones diferentes

Código de:	Nº de códigos diferentes
4 variables	2 <sup>4</sup> =16
6 variables	2 <sup>6</sup> =64
7 variables	2 <sup>7</sup> =128
8 variables	2 <sup>8</sup> =256

ASCII

American Standard Code for Information Interchange

Estándar Americano de Codificación para el Intercambio de Información

ASCII

- Código de 7 bits (128 caracteres diferentes).
- ASCII ampliado o completo: Código de 8 bits.
- Significado por contexto.

Tabla ASCII

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

## Tabla ASCII

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
00	0000	01	0001	02	0010	03	0011	04	0100	05	0101	06	0110	07	0111
NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ										
0	□	▯	└	┐	⋈	⊠	⊡								
16	0001	17	0001	18	0001	19	0001	20	0001	21	0001				
DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK										
1	▯	⊖	⊗	⊙	⊚										
32	0010	33	0010	34	0010	35	0010	36	0010	37	0010				
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.
48	0011	49	0011	50	0011	51	0011	52	0011	53	0011				
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>
64	0100	65	0100	66	0100	67	0100	68	0100	69	0100				
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
80	0101	81	0101	82	0101	83	0101	84	0101	85	0101				
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^
96	0110	97	0110	98	0110	99	0110	100	0110	101	0110				
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n
112	0111	113	0111	114	0111	115	0111	116	0111	117	0111				
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~
															DEL

Letra "A" → tipo STRING

0100 0001

Caracteres imprimible: del 32 al 127

## Tabla ASCII

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
00	0000	01	0001	02	0010	03	0011	04	0100	05	0101	06	0110	07	0111
NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ										
0	□	▯	└	┐	⋈	⊠	⊡								
16	0001	17	0001	18	0001	19	0001	20	0001	21	0001				
DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK										
1	▯	⊖	⊗	⊙	⊚										
32	0010	33	0010	34	0010	35	0010	36	0010	37	0010				
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.
48	0011	49	0011	50	0011	51	0011	52	0011	53	0011				
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>
64	0100	65	0100	66	0100	67	0100	68	0100	69	0100				
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
80	0101	81	0101	82	0101	83	0101	84	0101	85	0101				
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^
96	0110	97	0110	98	0110	99	0110	100	0110	101	0110				
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n
112	0111	113	0111	114	0111	115	0111	116	0111	117	0111				
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~
															DEL

Letra "B" → tipo STRING

0100 0010

Caracteres imprimible: del 32 al 127

## Tabla ASCII

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
00	0000	01	0001	02	0010	03	0011	04	0100	05	0101	06	0110	07	0111
NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ										
0	□	▯	└	┐	⋈	⊠	⊡								
16	0001	17	0001	18	0001	19	0001	20	0001	21	0001				
DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK										
1	▯	⊖	⊗	⊙	⊚										
32	0010	33	0010	34	0010	35	0010	36	0010	37	0010				
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.
48	0011	49	0011	50	0011	51	0011	52	0011	53	0011				
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>
64	0100	65	0100	66	0100	67	0100	68	0100	69	0100				
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
80	0101	81	0101	82	0101	83	0101	84	0101	85	0101				
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^
96	0110	97	0110	98	0110	99	0110	100	0110	101	0110				
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n
112	0111	113	0111	114	0111	115	0111	116	0111	117	0111				
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~
															DEL

Letra "b" → tipo STRING

0110 0010

Caracteres imprimible: del 32 al 127

## Tabla ASCII

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
00	0000	01	0001	02	0010	03	0011	04	0100	05	0101	06	0110	07	0111
NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ										
0	□	▯	└	┐	⋈	⊠	⊡								
16	0001	17	0001	18	0001	19	0001	20	0001	21	0001				
DLE	DC1	DC2	DC3	DC4	NAK										
1	▯	⊖	⊗	⊙	⊚										
32	0010	33	0010	34	0010	35	0010	36	0010	37	0010				
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.
48	0011	49	0011	50	0011	51	0011	52	0011	53	0011				
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>
64	0100	65	0100	66	0100	67	0100	68	0100	69	0100				
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
80	0101	81	0101	82	0101	83	0101	84	0101	85	0101				
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^
96	0110	97	0110	98	0110	99	0110	100	0110	101	0110				
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n
112	0111	113	0111	114	0111	115	0111	116	0111	117	0111				
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~
															DEL

Letra "1" → tipo STRING

0011 0001

Entero sin signo:

0000 0001

Caracteres imprimible: del 32 al 127



## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	└	┐	↖	⊗	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	:	;	<	=	>	?
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	└	┐	↖	⊗	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

32 caracteres de control

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	└	┐	↖	⊗	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

SOH: Start of Header

Comienzo de encabezamiento

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	└	┐	↖	⊗	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

STX: Start of TEXT

Comienzo de texto

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	┐	┌	↖	⊠	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

ETX: End of TEXT

Fin del texto

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	┐	┌	↖	⊠	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

EOT: End of transmission

Fin de la transmisión

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	┐	┌	↖	⊠	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

ACK: Acknowledge

reconocimiento

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1	□	▯	┐	┌	↖	⊠	✓	⌂	↵	➤	≡	▼	⚡	⚡	⊗	⊙
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

NAK: Negative Acknowledge

Reconocimiento negativo

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas



## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1																
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

SYN: Synchronous Idle

Retraso sincronico

Caracteres de Control de las comunicaciones lógicas

## Tabla ASCII

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	B	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	EOT	ENQ	ACK	BEL	BS	HT	LF	VT	FF	CR	SO	SI
1																
2	SP	!	"	#	\$	%	&	'	(	)	*	+	,	-	.	/
3	0	1	2	3										<	=	>
4	@	A	B	C										L	M	N
5	P	Q	R	S	T	U	V	W	X	Y	Z	[	\	]	^	_
6	`	a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o
7	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	{		}	~	DEL

DC1: XON

DC3: XOFF

Caracteres de Control del flujo de la información

## Tabla ASCII

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

LF Line Feed  
Salto de línea

CR Carriage Return  
Retorno de carro

SP space  
Espacio en blanco

Alteradores de formato

## Tabla ASCII

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

## Tabla ASCII

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

Alteradores de formato

## Tabla ASCII

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

Alteradores de formato

## Tabla ASCII

- Control de transmisión:
  - SOH Start Of Heading (comienzo de encabezado)
  - STX Start of Text (comienzo del texto)
  - ETX End of Text (final de texto)
  - EOT End Of Transmission ( final de Transmisión)
  - ENQ ENQuiry (interrogación)
  - ACK Acknowledge (reconocimiento)
  - NAK Negative Acknowledge (reconocimiento negativo)
  - SYN Synchronous/idle( síncrono/parado)
  - ETB End of Transmission Block (final de bloque transmitido)
- Control de formato:
  - BS Back Space (retroceso de espacio)
  - HT horizontal Tab (Tabulación Horizontal)
  - LF Line Feed (avance de línea)
  - VT Vertical Tab (tabulación vertical)
  - FF Form Feed (avance de página)
  - CR Carriage Return (regreso del carro)

Ejemplo:

