

# Apuntes de Lógica Digital

Daniel Araya Román

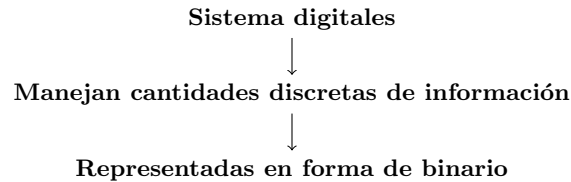
2023-05-08

# 1. Sistemas Binarios

## 1.1 Sistemas Digitales

En los sistemas digitales electrónicos actuales, las señales emplean sólo dos valores discretos  $\rightarrow$  *binarios*. Un dígito binario, llamado **bit**, que puede tomar los valores 0 y 1. Un sistema digital es una interconexión de módulos digitales. Para entender como funciona cada módulo digital, se necesitan conocimientos básicos de circuitos digitales y de su función lógica.

Un lenguaje importante para el diseño digital es el (**HDL, Hardware Description Language**). Sirve para simular sistemas digitales y verificar su funcionamiento antes de crearlos en hardware.



## 1.2 Números Binarios

El número decimal 7392, contiene potencias de 10 que están implícitas en la posición de los coeficientes, e.g:

$$7 \times 10^3 + 3 \times 10^2 + 9 \times 10^1 + 2 \times 10^0$$

Un número con punto decimal se representa con una serie de coeficientes, así:

$$a_5 a_4 a_3 a_2 a_1 a_0 \cdot a_{-1} a_{-2} a_{-3}$$

los coeficientes  $a_j$  son cualesquiera de los 10 dígitos (0...9); el valor del subíndice  $j$  indica la posición, y la potencia de 10 que se deberá multiplicar ese coeficiente. De modo que:

$$10^5 a_5 + 10^4 a_4 + 10^3 a_3 + 10^2 a_2 + 10^1 a_1 + 10^0 a_0 + 10^{-1} a_{-1} + 10^{-2} a_{-2} + 10^{-3} a_{-3}$$

El sistema binario es distinto al decimal, sus coeficientes solo pueden tener 2 valores, 0 o 1. Cada coeficiente  $a_j$  se multiplica por  $2^j$ . 11010.11 es 26.75 en decimal, porque:

$$1 \times 2^4 + 1 \times 2^3 + 0 \times 2^2 + 1 \times 2^1 + 0 \times 2^0 + 1 \times 2^{-1} + 1 \times 2^{-2} = 26.75$$

En general, un número expresado en un sistema de base  $r$  consiste en coeficientes que se multiplican por potencias de  $r$ :

$$a_n \cdot r^n + a_{n-1} \cdot r^{n-1} + \dots + a_2 \cdot r^2 + a_1 \cdot r + a_0 + a_{-1} \cdot r^{-1} + a_{-2} \cdot r^{-2} + \dots + a_{-m} \cdot r^{-m}$$

## 1.4 Números Octales y Hexadecimales

Las conversiones entre binario, octal y hexadecimal son importantes en las computadoras digitales. Puesto que  $2^3 = 8$  y  $2^4 = 16$ , cada dígito octal corresponde a **tres** dígitos binarios, y cada dígito hexadecimal corresponde a **cuatro** dígitos binarios.

*Binario  $\rightarrow$  octal:* agrupando los dígitos binarios de 3 en 3, de derecha a izquierda, y reemplazando cada grupo por su equivalente octal.

$$(10\ 110\ 001\ 101\ 011 \cdot 111\ 100\ 000\ 110)_2 = (26153.7406)_8$$

*Binario  $\rightarrow$  hexadecimal:* agrupando los dígitos binarios de 4 en 4, de derecha a izquierda, y reemplazando cada grupo por su equivalente hexadecimal.

$$(10\ 1100\ 0110\ 1011 \cdot 1111\ 0010)_2 = (2C6B.F2)_{16}$$

Cuando se habla de binario es más deseable expresarlo en términos de números octales o hexadecimales, porque son más compactos y fáciles de leer. Así  $(111\ 111\ 111\ 111)_2$  este número en binario de 12 bits, se puede escribir como  $(7777)_8$  en octal o  $(FFF)_{16}$  en hexadecimal.

Decimal (base 10)	Binary (base 2)	Octal (base 8)	Hexadecimal (base 16)
0	0000	00	0
1	0001	01	1
2	0010	02	2
3	0011	03	3
4	0100	04	4
5	0101	05	5
6	0110	06	6
7	0111	07	7
8	1000	10	8
9	1001	11	9
10	1010	12	A
11	1011	13	B
12	1100	14	C
13	1101	15	D
14	1110	16	E
15	1111	17	F

Table 1: Números en diferentes bases.

## 1.5 Complementos

En las computadoras digitales se usan complementos para simplificar la operación de resta y para efectuar manipulaciones lógicas. Existen dos tipos de complementos para cada sistema de base  $r$ : el *complemento a la base* y el *complemento a la base disminuida*. El primero se denomina complemento a  $r$ , mientras que el segundo es el complemento a  $(r - 1)$ . Si se sustituye el valor de la base  $r$  en los nombres obtenemos que los dos tipos son el complemento a 2 y el complemento a 1.

### 1.5.1 Complemento a la base

El complemento a  $r$  de un número  $N$  de  $n$  dígitos en base  $r$  se define como:

$$r^n - N, \text{ para } N \neq 0, \text{ y } 0 \text{ para } N = 0.$$

Por ejemplo, el complemento a 10 de 1234 es  $10^4 - 1234 = 8766$ . De forma similar, el complemento a dos se forma dejando como están todos los ceros menos significativos y el primer uno, y sustituyendo los unos por ceros y los ceros por unos en las demás posiciones a la izquierda.

El complemento a dos de 1101100 es 0010100.

El complemento a dos de 0110111 es 1001001.

### 1.5.2 Complemento a la base disminuida

De igual manera, dado un número  $N$  en base  $r$  que tiene  $n$  dígitos, el complemento a  $(r - 1)$  de  $N$  se define como:

$$(r^n - 1) - N.$$

Con números decimales,  $r = 10$  y  $r - 1 = 9$ , así el complemento a nueve de  $N$  es  $(10^n - 1) - N$ . El  $10^n$  representado por  $n$  nueves. Por ejemplo, si  $n = 4$ , tenemos  $10^4 = 10,000$  y  $10^4 - 1 = 9999$ . El complemento a nueve se consigue restando cada dígito a nueve. *e.g.*:

Complemento a nueve de 546700 es  $999999 - 546700 = 453299$ .

Complemento a nueve de 012398 es  $999999 - 012398 = 987601$ .

Ahora con números binarios,  $r = 2$  y  $r - 1 = 1$ , así el complemento a uno de  $N$  es  $(2^n - 1) - N$ . En este caso  $2^n$  se representa con un número binario que consiste en un uno seguido de  $n$  ceros.

$$n = 4, \quad 2^4 = 10000_2$$

Por otro lado  $2^n - 1$  es un número binario representado por  $n$  unos.

$$n = 4, \quad 2^4 - 1 = 1111_2$$

El complemento a uno se consigue invirtiendo cada dígito. El restar dígitos binarios a uno podemos tener  $1 - 1 = 0$  y  $1 - 0 = 1$ . Cambiando el bit de 0 a 1 o de 1 a 0. *e.g.*:

Complemento a uno de 101101 es  $111111 - 101101 = 010010$ .

Complemento a uno de 011010 es  $111111 - 011010 = 100101$ .

El complemento a  $(r - 1)$  de los números octales y hexadecimales se obtiene restando cada dígito a 7 y F, respectivamente.

### 1.5.3 Resta con complementos

La resta de dos números de  $n$  dígitos sin signo,  $M - N$ , en base  $r$  se realiza así:

1.  $M + (r^n - N) = M - N + r^n$
2. Si  $M \geq N$ , la suma produce acarreo final. Quedando  $M - N$ .
3. Si  $M < N$ , la suma no produce acarreo final. Quedando  $r^n - (N - M)$ .

## 1.6 Números binarios con signo

Por limitaciones de hardware, las computadoras deben de representar todo con dígitos binarios. Por lo tanto, los números binarios con signo se representan con un bit en la posición más significativa que se usa para indicar el signo del número. la convención es que el bit sea cero si el número es positivo y uno si es negativo.

Por ejemplo la cadena de bits 01001 se considera como 9 (binario sin signo) o +9 (binario con signo). La cadena de bits 11001 se considera como 25 (binario sin signo) o -9 (binario con signo). A esto se le llama *convención de magnitud con signo*. Así:

$$(+ \text{ o } -) \rightarrow (0 \text{ o } 1)$$

## 1.7 Códigos binarios

Existe una analogía directa entre:

1. Señales binarias
2. Elementos binarios
3. Dígitos binarios

Los códigos binarios solo cambian los símbolos, no el significado de los elementos.

Un código binario de  $n$  bits, es un grupo de  $2^n$  combinaciones de 0's y 1's.

\* Cada combinación representa a un elemento del conjunto codificado.

Las combinaciones de códigos de  $n - bits$  se representan así:

$$C_e = [0 \quad \dots \quad 2^n - 1]$$

El número mínimo para codificar  $2^n$  elementos es  $n$  bits. No existe un número máximo.

### 1.7.1 Código BCD

El código BCD  $\rightarrow$  **Binary-Coded Decimal** es un código que almacena los dígitos decimales representados de forma de dígitos binarios. Las computadoras solo entienden con valores binarios. Es posible crear distintos códigos binarios para representar  $2^n$  combinaciones.

Decimal	BCD
0	0000
1	0001
2	0010
3	0011
4	0100
5	0101
6	0110
7	0111
8	1000
9	1001

Table 2: Código BCD

Las combinaciones (1010  $\rightarrow$  1111) no se usan y por lo tanto carecen de significado, en el código BCD.

Un ejemplo de código BCD comparado con binario y decimal:

$$(185)_{10} = (10111001)_2 = (0001\ 1000\ 0101)_{BCD}$$

Es importante reiterar que  $BCD \neq \text{Binario}$ , BCD = Números decimales representados en forma de bits.

### 1.7.2 Otros códigos decimales

**(BCD, 2421)  $\rightarrow$  (Códigos ponderados):**

Asigna cada posición de bit  $\leftrightarrow$  Factor de ponderación (peso).

Cada dígito pueda evaluarse sumando los pesos de todos los 1's de la combinación codificada. Pesos de (BCD): 8, 4, 2, 1.

**(2421, excess-3)  $\rightarrow$  (Códigos autocompletadores):**

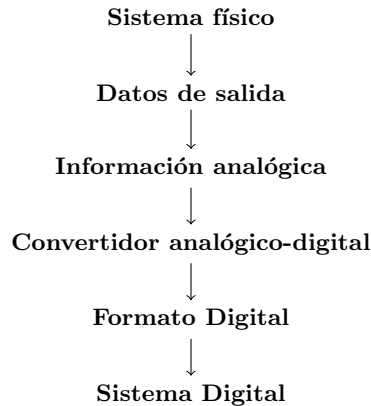
Complemento a 9  $\rightarrow$  número decimal  $\rightarrow$  se obtiene intercambiando los 0's  $\rightarrow$  1's y los 1's  $\rightarrow$  0's.

### 1.7.3 Código Gray

Normalmente los datos de salida de **sistemas físicos** producen cantidades continuas. Por lo que se ocupa:

- Convertir las cantidades continuas en cantidades discretas.

- Convertir las cantidades discretas en cantidades digitales.
- Conviene usar el código Gray para este propósito.



La ventaja de usar el código Gray es que la diferencia entre dos números cualesquiera es únicamente de 1 bit.

*(Binario)* : (0111 1000), *(Gray)* : (0100 1100)

Una aplicación del código Gray es en los datos analógicos se representan mediante el cambio continuo en la posición de un eje.

#### 1.7.4 Código ASCII

El código ASCII consta de 7-bits para su codificación, por lo que tiene un conjunto de 128 combinaciones distintas. Con  $b_1 \rightarrow b_7$  siendo  $b_7$  el bit más significativo, por ejemplo: letra A: 100 0001, (columna 100, fila 0001).

Contiene 94 caracteres imprimibles y 34 caracteres no imprimibles. Estos no imprimibles son caracteres de control.

- 26 letras minúsculas y 26 letras mayúsculas. (52)
- 10 dígitos decimales. (10)
- 32 caracteres especiales. (32)

#### 1.7.5 Tipos de caracteres de control

##### 1. Creadores de Formato

Controlan la forma de imprimir, controles conocidos  $\rightarrow$  máquinas de escribir.

- (BS): Retroceso
- (HT): Tabulador Horizontal

- (CR): Retorno de carro

## 2. Separadores de Información

Separan datos en divisiones como párrafos, líneas, páginas, etc.

- (RS): Separador de Registros
- (FS): Separador de Archivos

## 3. Controladores de Información

Transmisión de datos entre terminales remotas.

- (STX): Inicio de Texto
- (ETX): Fin de Texto

Encuadran un mensaje entre líneas telefónicas.

(8 bits)  $\rightarrow$  (1 byte)  $\rightarrow$  (1 carácter ASCII),  
Se almacena 1 Byte por carácter ASCII.

### 1.7.6 Código para detectar errores

Para poder detectar errores en la comunicación de datos, se agrega un bit extra.  
Este bit indica la paridad:

**(Paridad):** Se refiere a la cantidad de bits 1's en un byte. Si la cantidad de bits 1's es par, se le asigna un 0, si es impar, se le asigna un 1. Es más común la paridad par.

El bit de paridad se transmite,  
el receptor verifica la paridad del byte recibido,  
si la paridad es correcta, se asume que no hay error,  
si la paridad es incorrecta, se asume que hay un error.

## 1.8 Almacenamiento Binario y Registros