

# Circuitos Electrónicos Digitales

---

## Tema 1 (2ª parte) Álgebra de Conmutación

-----  
Usted es libre de copiar, distribuir y comunicar públicamente la obra y de hacer obras derivadas siempre que se cite la fuente y se respeten las condiciones de la licencia Attribution-Share alike de Creative Commons.

Texto completo de la licencia: <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/es/>  
-----

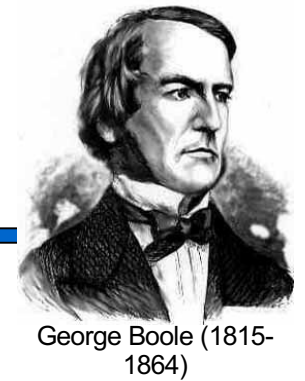
**NO SON  
APUNTES DE  
LA  
ASIGNATURA**

# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

# Álgebra de Boole



$\langle B, +, \cdot, \bar{\phantom{x}} \rangle$

Un Álgebra de Boole es un sistema matemático definido para un conjunto de elementos  $B$  y los operadores  $+$ ,  $\cdot$ ,  $\bar{\phantom{x}}$  que cumple los siguiente postulados:

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \bar{\phantom{x}} \rangle$	
P1: Postulado del cierre	Si $x, y \in B$ , entonces $x + y \in B$	Si $x, y \in B$ , entonces $x \cdot y \in B$
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \bar{x} = 1$	$x \cdot \bar{x} = 0$

**Principio de Dualidad:** si una expresión se cumple, la expresión que resulta de intercambiar  $+$  con  $\cdot$  y  $0$  con  $1$  también se cumple

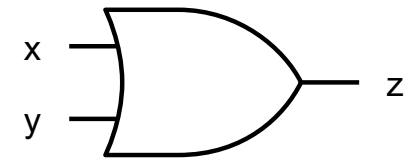
# Álgebra de Conmutación

Es un caso particular del Álgebra de Boole

- $B = \{0, 1\}$
- OPERADOR + (OR)  
(SUMA LÓGICA)
- OPERADOR • (AND)  
(PRODUCTO LÓGICO)
- OPERADOR  $\overline{\phantom{x}}$  (NOT)  
(COMPLEMENTO)

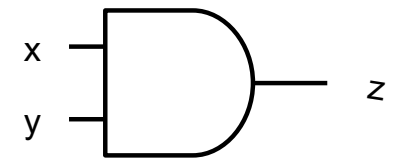
X	Y	X + Y
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Puerta OR



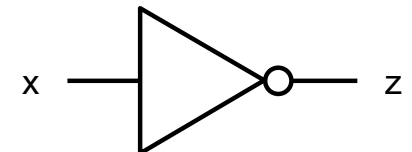
X	Y	X • Y
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Puerta AND



X	$\overline{X}$
0	1
1	0

Puerta NOT  
(inversor)



# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; $+$ es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; $+$ es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$



# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$
T5: Ley del Consenso	$x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$
T5: Ley del Consenso	$x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$
T6: Ley Asociativa	$x + (y + z) = (x + y) + z$	$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$
T5: Ley del Consenso	$x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$
T6: Ley Asociativa	$x + (y + z) = (x + y) + z$	$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$
T7: Ley de De Morgan	$\overline{x \cdot y} = \overline{x} + \overline{y}$	$\overline{x + y} = \overline{x} \cdot \overline{y}$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$
T5: Ley del Consenso	$x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$
T6: Ley Asociativa	$x + (y + z) = (x + y) + z$	$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$
T7: Ley de De Morgan	$\overline{x \cdot y} = \overline{x} + \overline{y}$	$\overline{x + y} = \overline{x} \cdot \overline{y}$
T8: Ley de De Morgan gen.	$\overline{x \cdot y \cdot z \cdot \dots} = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + \dots$	$\overline{x + y + z + \dots} = \overline{x} \cdot \overline{y} \cdot \overline{z} \cdot \dots$

# Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación

Postulado/Teorema	$\langle B, +, \cdot, \overline{\phantom{x}} \rangle$ ; $B = \{0, 1\}$ ; + es OR; $\cdot$ es AND; $\overline{\phantom{x}}$ es NOT	
P2: Ley de Identidad	$x + 0 = x$	$x \cdot 1 = x$
P3: Ley Conmutativa	$x + y = y + x$	$x \cdot y = y \cdot x$
P4: Ley Distributiva	$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$	$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$
P5: Ley del Complemento	$x + \overline{x} = 1$	$x \cdot \overline{x} = 0$
T1: Ley de Idempotencia	$x + x = x$	$x \cdot x = x$
T2: Ley de Elem. dominantes	$x + 1 = 1$	$x \cdot 0 = 0$
T3: Ley Involutiva	$\overline{(\overline{x})} = x$	
T4: Ley de Absorción	$x + (x \cdot y) = x$	$x \cdot (x + y) = x$
T5: Ley del Consenso	$x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$	$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y$
T6: Ley Asociativa	$x + (y + z) = (x + y) + z$	$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$
T7: Ley de De Morgan	$\overline{x \cdot y} = \overline{x} + \overline{y}$	$\overline{x + y} = \overline{x} \cdot \overline{y}$
T8: Ley de De Morgan generalizada	$\overline{x \cdot y \cdot z \cdot \dots} = \overline{x} + \overline{y} + \overline{z} + \dots$	$\overline{x + y + z + \dots} = \overline{x} \cdot \overline{y} \cdot \overline{z} \cdot \dots$
T9: Ley del consenso generalizado	$x \cdot y + \overline{x} \cdot z + y \cdot z = x \cdot y + \overline{x} \cdot z$	$(x + y) \cdot (\overline{x} + z) \cdot (y + z) = (x + y) \cdot (\overline{x} + z)$

# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- **Funciones de conmutación**
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas



# Variables y funciones de conmutación

---

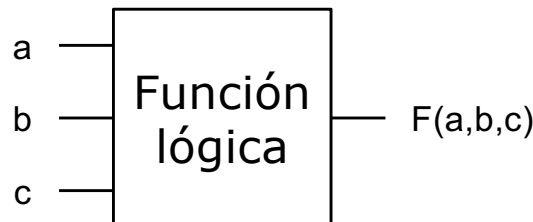
- Variable binaria ( $x, y, z, x_1, x_2$ , etc): es una variable que sólo puede tomar valores binarios (0 ó 1)

- Función de Conmutación de  $n$  variables:

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

Asocia un valor binario (0 ó 1) a cada una de las  $2^n$  combinaciones que pueden tomar sus  $n$  variables. Estos valores pueden representarse mediante una **Tabla de Verdad**

- Las funciones de conmutación son la **base del diseño de los circuitos digitales**
  - las variables son las entradas del circuito
  - Las funciones son la salidas del circuito



## Tabla de verdad de una función de n variables

---

Tabla 2.12: Tabla de verdad de una función genérica de n variables

$x_1 x_2 \dots x_n$	$f(x_1, x_2, \dots, x_n)$
00 ... 0	$f(0, 0, \dots, 0)$
00 ... 1	$f(0, 0, \dots, 1)$
...	...
11 ... 1	$f(1, 1, \dots, 1)$

- Representan los  $2^n$  valores que pueden tomar las n variables ( $x_1, x_2 \dots x_n$ ) y los correspondientes valores de la función para cada uno de esos valores
- Una función es completa (o completamente especificada) si está definido el valor de la función para todas las combinaciones de los valores de las variables

# Expresiones de conmutación

---

- Expresión algebraica que relaciona variables binarias utilizando operadores lógicos AND ( $\bullet$ ) , OR ( $+$ ), NOT ( $\bar{\phantom{x}}$  ,  $'$ ) , el signo  $=$  y los elementos unitarios 0 y 1
- Precedencia de  $\bullet$  sobre  $+$ 
  - $x + (y \bullet z') = x + y \bullet z'$
- "." se puede ser omitir
  - $x + y \bullet z' = x + yz'$
- Aplicando las propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación, puedo obtener **infinitas expresiones equivalentes** (todas representan a la misma función)
- Una función de conmutación tiene infinitas expresiones algebraicas que la representan. Estaremos interesados en encontrar la expresión "más reducida posible" para conseguir el **circuito mínimo**

# Representación de funciones de conmutación (Ejemplo)

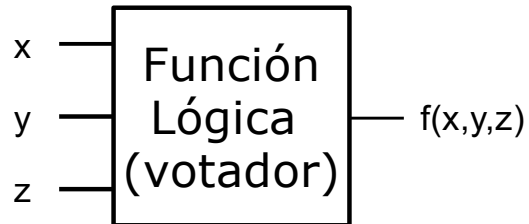


Diagrama de bloques

x y z	f
0 0 0	0
0 0 1	0
0 1 0	0
0 1 1	1
1 0 0	0
1 0 1	1
1 1 0	1
1 1 1	1

Tabla de Verdad

x y	00	01	11	10
z 0	0	0	1	0
z 1	0	1	1	1

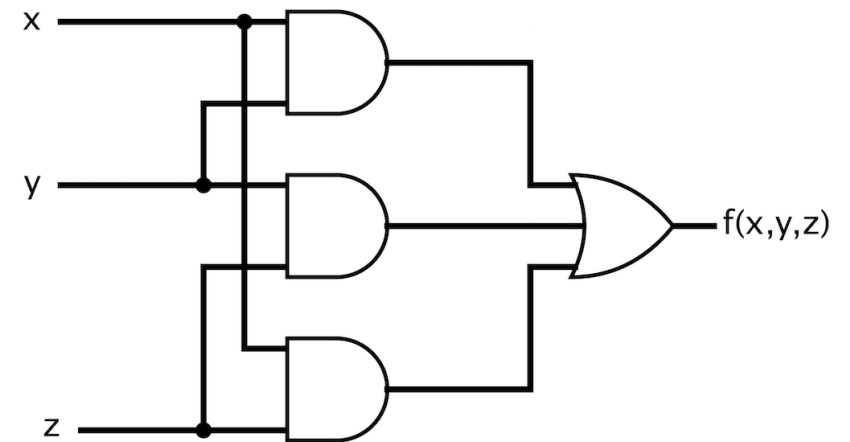
K-mapa

```
module votador(  
  input x,y,z,  
  output f);  
  assign f= x&y | x&z | y&z;  
endmodule
```

Código Verilog

$$f(x, y, z) = xy + xz + yz$$

Expresión algebraica



Circuito lógico

# Mapas de Karnaugh

El mapa de Karnaugh (Kmapa) da la misma información que la TV, pero ordena los mintérminos y maxtérminos con propiedades muy interesantes:

x y z	00		01	11	10
	0	2	6	4	
1	1	3	7	5	

GRAY

x y z u	00		01	11	10
	0	4	12	8	
01	1	5	13	9	
11	3	7	15	11	
10	2	6	14	10	

GRAY

x y z u v	000		001	011	010	110	111	101	100
	0	4	12	8	24	28	20	16	
01	1	5	13	9	25	29	21	17	
11	3	7	15	11	27	31	23	19	
10	2	6	14	10	26	30	22	18	

GRAY

# Ejemplo de ciclo de diseño del circuito con ayuda del programa Logisim

Análisis Combinacional

Entradas Salidas Tabla Expresión Minimizado

x	y	z	f
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

Crear Circuito

Análisis Combinacional

Entradas Salidas Tabla Expresión Minimizado

Salida: f

Format: Sum of products

		y, z			
		00	01	11	10
x	0	0	0	1	0
	1	0	1	1	1

$yz + xz + xy$

Fijar Como Expresión

Crear Circuito

Análisis Combinacional

Entradas Salidas Tabla Expresión Minimizado

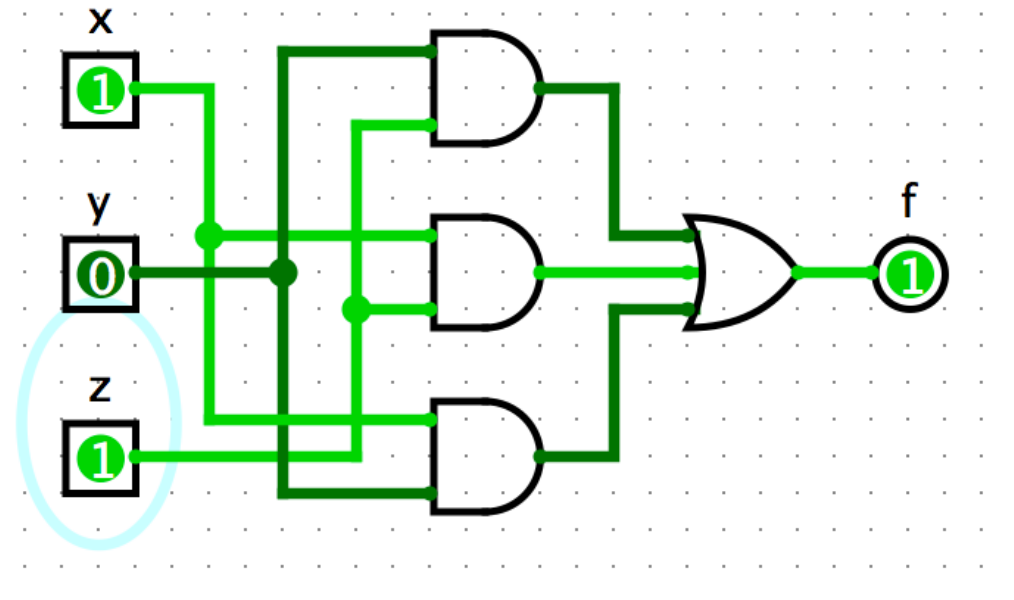
Salida: f

$yz + xz + xy$

$yz + xz + xy$

Limpiar Recargar Intro

Crear Circuito



# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

# Formas normales: SP y PS

---

## Definiciones

- **Literal:** *una variable binaria que aparece complementada o sin complementar en una expresión de conmutación*
- **Término producto:** un literal o producto de literales. Ej.  $xyz'$
- **Término suma:** un literal o suma de literales. Ej.  $x + y + z'$
- Cualquier función algebraica puede representarse en **forma normal de suma de productos** (suma de términos producto)

Ejemplo:  $f(x, y, z) = xy + yz' + x'$

- Cualquier función algebraica puede representarse en **forma normal de producto de sumas** (producto de términos suma)

Ejemplo:  $f(x, y, z) = (x + y)y(z' + x')$



# Cómo obtener expresiones normales (SP y PS)

---

## ¿Cómo obtener expresiones normales?

- **De forma algebraica:** *aplicando las leyes de De Morgan y la propiedad distributiva, y simplificando si se puede*
- **De forma gráfica:** mediante el K-mapa (próximo tema)

Ejemplos:

$$f(x, y, z) = x(y + yz') + x' = xy + xyz' + x' = xy + x' = x' + y$$

$$\begin{aligned} f(a, b, c) &= \overline{(a + bc)} + b = \bar{a} \cdot \overline{bc} + b = \bar{a} \cdot (\bar{b} + \bar{c}) + b = \bar{a}\bar{b} + \bar{a}\bar{c} + b \\ &= \bar{a}b + \bar{a}\bar{c} = \bar{a}(b + \bar{c}) \end{aligned}$$

# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

## Formas canónicas: suma de mintérminos $\Sigma(mi)$

- Mintérmino de n variables:** cada uno de los  $2^n$  términos producto que pueden formarse conteniendo las n variables (complementadas o sin complementar).

- Por ejemplo, para 3 variables:

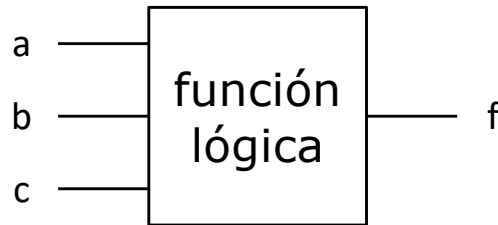
$$\begin{array}{lcl} \text{si } x = 0 & \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} & \cdot \bar{x} \\ \text{si } x = 1 & \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} & \cdot x \end{array}$$

a b c	<i>mi (mintérminos)</i>
0 0 0	$\bar{a} \bar{b} \bar{c} = m_0$
0 0 1	$\bar{a} \bar{b} c = m_1$
0 1 0	$\bar{a} b \bar{c} = m_2$
0 1 1	$\bar{a} b c = m_3$
1 0 0	$a \bar{b} \bar{c} = m_4$
1 0 1	$a \bar{b} c = m_5$
1 1 0	$a b \bar{c} = m_6$
1 1 1	$a b c = m_7$

- Cualquier función de comutación puede ponerse en forma canónica de **suma de los mitérminos** correspondientes a los "unos" de la función

## Ejemplo: suma de mintérminos $\Sigma(mi)$

$$\begin{array}{l} \text{si } x = 0 \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} \cdot \bar{x} \\ \text{si } x = 1 \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} \cdot x \end{array}$$



Siempre es posible obtener una expresión para una función combinando NOT, AND y OR.

Método:

1. Se obtiene la tabla de verdad de la función
2. Se suman (OR) todos los mintérminos correspondientes a los "unos" de la función.

El resultado es una expresión de la función en **forma canónica de suma mintérminos**.

a b c	f
0 0 0	0
0 0 1	0
0 1 0	0
0 1 1	1
1 0 0	0
1 0 1	1
1 1 0	1
1 1 1	1

$$\begin{aligned} f(a, b, c) &= m_3 + m_5 + m_6 + m_7 = \Sigma(3, 5, 6, 7) = \\ &= \bar{a} b c + a \bar{b} c + a b \bar{c} + a b c \end{aligned}$$

(Es una expresión canónica, no mínima)

## Formas canónicas: producto de Maxtérminos $\Pi(M_i)$

- **Maxtérmino de n variables:** cada uno de los  $2^n$  términos suma que pueden formarse conteniendo las n variables (complementadas o sin complementar).
- Por ejemplo, para 3 variables:

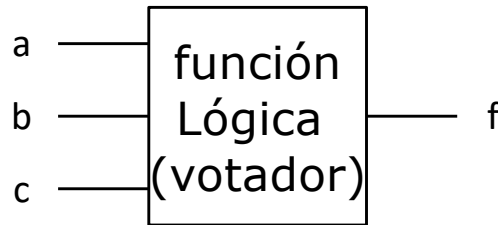
$$\begin{array}{l} \text{si } x = 0 \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} + x \\ \text{si } x = 1 \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} + \bar{x} \end{array}$$

$a \ b \ c$	<b><i>Mi (Maxtérminos)</i></b>
0 0 0	$(a + b + c) = M0$
0 0 1	$(a + b + \bar{c}) = M1$
0 1 0	$(a + \bar{b} + c) = M2$
0 1 1	$(a + \bar{b} + \bar{c}) = M3$
1 0 0	$(\bar{a} + b + c) = M4$
1 0 1	$(\bar{a} + b + \bar{c}) = M5$
1 1 0	$(\bar{a} + \bar{b} + c) = M6$
1 1 1	$(\bar{a} + \bar{b} + \bar{c}) = M7$

- **Cualquier función de comutación puede ponerse en forma canónica de **producto de maxtérminos** correspondientes a los "ceros" de la función**

## Ejemplo: producto de maxtérminos $\prod(M_i)$

$$\begin{aligned} \text{si } x = 0 & \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} + x \\ \text{si } x = 1 & \xrightarrow{\text{"da lugar a..."}} + \bar{x} \end{aligned}$$



a b c	f
0 0 0	0
0 0 1	0
0 1 0	0
0 1 1	1
1 0 0	0
1 0 1	1
1 1 0	1
1 1 1	1

Siempre es posible obtener una expresión para una función combinando NOT, AND y OR.

Método:

1. Se obtiene la tabla de verdad de la función
2. Se multiplican (AND) todos los maxtérminos correspondientes a los "ceros" de la función.

El resultado es una expresión de la función en **forma canónica de producto de maxtérminos**.

$$f(a, b, c) = M0 \cdot M1 \cdot M2 \cdot M4 = \prod(0,1,2,4) =$$

$$= (a + b + c)(a + b + \bar{c})(a + \bar{b} + c)(\bar{a} + b + c)$$

(Es una expresión canónica, no mínima)

# Índice Álgebra de Conmutación

---

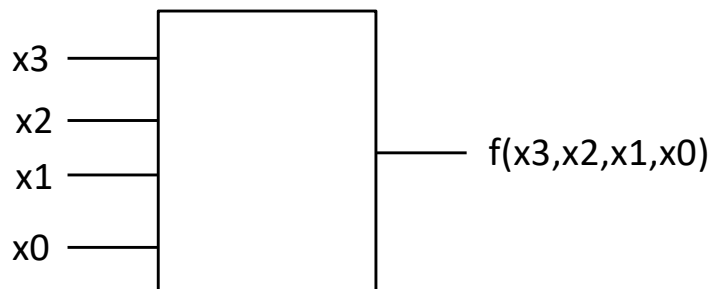
- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

# Funciones incompletamente especificadas

- Son funciones que no tienen definido un valor concreto para algunas combinaciones de los valores de sus entradas.*

Ejemplo:

Obtenga la tabla de verdad de un circuito que genere salida  $f = 1$  cuando los cuatro bits de un dígito BCD correspondan a un número múltiplo de 3.



$x_3 x_2 x_1 x_0$	$f$
0 0 0 0	1
0 0 0 1	0
0 0 1 0	0
0 0 1 1	1
0 1 0 0	0
0 1 0 1	0
0 1 1 0	1
0 1 1 1	0
1 0 0 0	0
1 0 0 1	1
1 0 1 0	$x$
1 0 1 1	$x$
1 1 0 0	$x$
1 1 0 1	$x$
1 1 1 0	$x$
1 1 1 1	$x$

No son BCD



# Índice Álgebra de Conmutación

---

- Operadores lógicos básicos y puertas lógicas
- Propiedades y teoremas del Álgebra de Conmutación
  - Operadores OR, AND y NOT
- Funciones de conmutación
  - Representación mediante Tabla de Verdad, Kmapa y circuito lógico
- Formas normalizadas
  - Suma de productos
  - Productos de suma
- Formas canónicas
  - Suma de mintérminos
  - Producto de maxtérminos
- Funciones de conmutación incompletas
- Otras funciones lógicas

# Otras funciones lógicas

---

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1



# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

↑  
AND

NAND  
↑

# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

AND

NAND

OR ↑  
NOR ↑

# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

AND                      OR      NOR                      NAND

↑ X      ↑ Y                      ↑  $\overline{Y}$       ↑  $\overline{X}$

# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1

AND

X

Y

OR

NOR

$\overline{Y}$

$\overline{X}$

NAND

EXOR

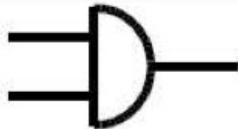
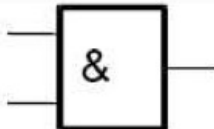
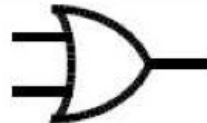
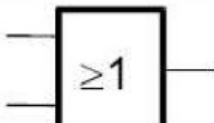
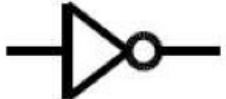
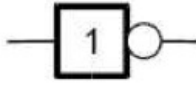
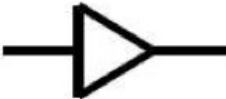
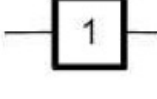

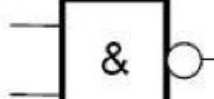

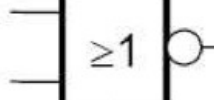

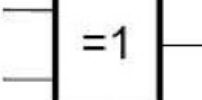
EXNOR

# Otras funciones lógicas

XY	F <sub>0</sub>	F <sub>1</sub>	F <sub>2</sub>	F <sub>3</sub>	F <sub>4</sub>	F <sub>5</sub>	F <sub>6</sub>	F <sub>7</sub>	F <sub>8</sub>	F <sub>9</sub>	F <sub>10</sub>	F <sub>11</sub>	F <sub>12</sub>	F <sub>13</sub>	F <sub>14</sub>	F <sub>15</sub>
00	0	0	0	0	0	0	0	0	1	1	1	1	1	1	1	1
01	0	0	0	0	1	1	1	1	0	0	0	0	1	1	1	1
10	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1
11	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1	0	1
	CERO	AND		X		Y	EXOR	OR	NOR		$\overline{Y}$		$\overline{X}$	NAND	UNO	



# Símbolos de puertas lógicas

Nombre	Símbolo gráfico	Símbolo IEEE
AND		
OR		
NOT		
BUFFER o Seguidor		
NAND		
NOR		
EXOR		
NEXOR o XNOR	