

TEMA 3: LÓGICA DIGITAL

Índice:

1. Introducción al Álgebra de Boole
2. Puertas Lógicas Digitales
3. Funciones Lógicas
4. Simplificación e Implementación de Funciones

TEMA 3: LÓGICA DIGITAL

Bibliografía:

- ❑ T.L.Floyd. Fundamentos de Sistemas Digitales.
 - Cap. 3: Puertas Lógicas
 - Cap. 4: Álgebra de Boole y Simplificación Lógica
 - Cap. 5: Lógica Combinacional
- ❑ C.Blanco. Fundamentos de Electrónica Digital.
 - Cap. 2: Álgebra de Boole y Funciones Lógicas
- ❑ J.M^a Angulo y J. García. Sistemas Digitales y Tecnología de Computadores.
 - Cap 3. Álgebra de Boole
- ❑ E. Mandado. Sistemas Electrónicos Digitales.
 - Cap 2. Álgebra de Boole
 - Cap. 3 Sistemas Combinacionales

1. Introducción al Álgebra de Boole. Definición.

Es un conjunto de elementos que pueden tomar dos valores perfectamente diferenciados (que representaremos con 0 y 1) relacionados por los operadores + (suma lógica) y \cdot (producto lógico), que cumplen los siguientes axiomas:

- Ambas operaciones son conmutativas:

$$a + b = b + a$$

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

- Existen dos elementos neutros, uno por operación:

$$0 + a = a$$

$$a \cdot 1 = a$$

- Cada operación es distributiva respecto a la otra:

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

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

- Para todo elemento a existe un elemento complementario \bar{a} , que cumple:

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

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

Leyes y Teoremas

Principio de dualidad: Cada identidad deducida de los anteriores axiomas permanece válida si las operaciones $+$ y \cdot y los elementos 0 y 1 se intercambian entre si.

Idempotencia:

$$\left. \begin{array}{l} a + a = a \\ a \cdot a = a \end{array} \right\} \forall a \in B$$

$$\left. \begin{array}{l} a + 1 = 1 \\ a \cdot 0 = 0 \end{array} \right\} \forall a \in B$$

Estas dos leyes, junto con el postulado que establece la existencia del elemento neutro, definen la suma y el producto lógico:

$a + b$	S
$0 + 0$	0
$0 + 1$	1
$1 + 0$	1
$1 + 1$	1

$a \cdot b$	P
$0 \cdot 0$	0
$0 \cdot 1$	0
$1 \cdot 0$	0
$1 \cdot 1$	1

Ley de Absorción:

$$\left. \begin{array}{l} a + a \cdot b = a \\ a \cdot (a + b) = a \end{array} \right\} \forall a, b \in B$$

Involución:

$$\overline{\overline{a}} = a \quad \forall a \in B$$

Asociatividad:

$$\left. \begin{array}{l} a + (b + c) = (a + b) + c \\ a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c \end{array} \right\} \forall a, b, c \in B$$

Teorema del consenso:

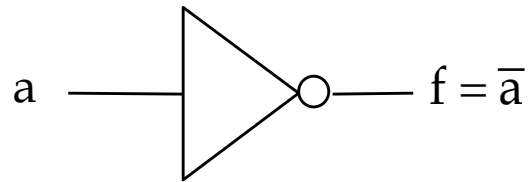
$$ab + \overline{a}c = ab + \overline{a}c + bc$$

Teoremas de DeMorgan:

$$\left. \begin{array}{l} \overline{a + b} = \overline{a} \cdot \overline{b} \\ \overline{a \cdot b} = \overline{a} + \overline{b} \end{array} \right\} \forall a, b \in B$$

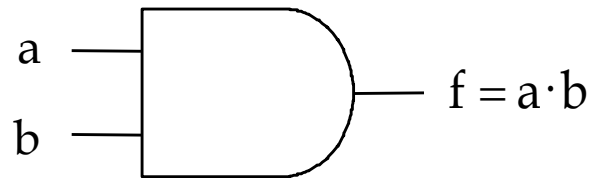
Puertas Lógicas Digitales: Puertas Básicas

Inversor o Negador:



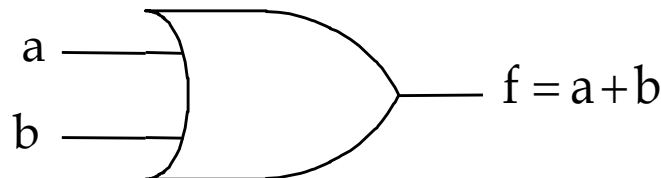
a	f
0	1
1	0

Puerta AND:



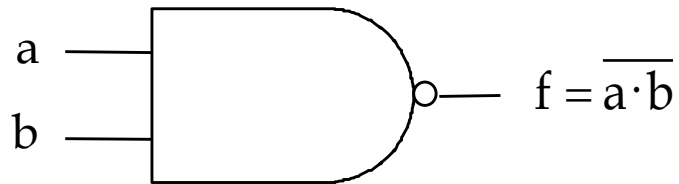
a	b	f
0	0	0
0	1	0
1	0	0
1	1	1

Puerta OR:



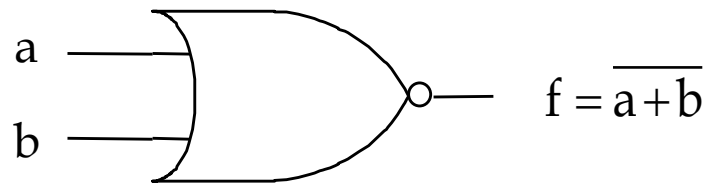
a	b	f
0	0	0
0	1	1
1	0	1
1	1	1

Puerta NAND:



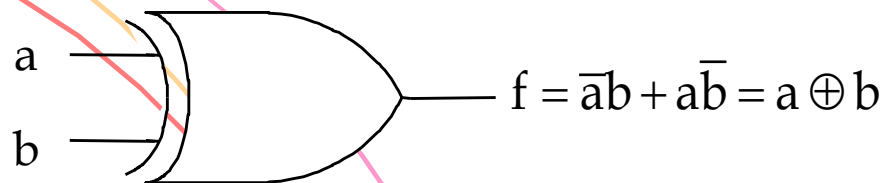
a	b	f
0	0	1
0	1	1
1	0	1
1	1	0

Puerta NOR:



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

Puerta OR Exclusiva (EXOR o XOR):



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

Funciones Lógicas. Definición

Una función lógica es un conjunto de variables relacionadas entre si por las operaciones básicas definidas de suma lógica, producto lógico y negación:

$$f = f(a, b, c, \dots)$$

$$f_1(a, b, c) = abc + \bar{a}b\bar{c} + a\bar{b}c + \bar{a}\bar{b}c$$

$$f_2(a, b, c, d) = a + bc + a(\bar{b} + d)(c + \bar{d})$$

Toda función booleana se comporta como una variable del sistema.

Definimos un **término suma** como una suma de variables bien en su forma directa o complementada:

$$\bar{a} + b + \bar{c}; \quad a + \bar{b} + c;$$

Si, por el contrario, dichas variables están relacionadas mediante productos lógicos diremos que se trata de un **término producto**:

$$\bar{a} \cdot b \cdot \bar{c}; \quad a \cdot \bar{b} \cdot c;$$

Funciones Lógicas. Representación estándar

Cuando relacionamos dos o más términos producto mediante la suma lógica, la expresión resultante diremos que queda expresada en forma de

Suma de Productos: $f_1(a, b, c) = abc + \bar{a}b\bar{c} + a\bar{b}c + \bar{a}\bar{b}c$

Cuando relacionamos dos o más términos suma mediante el producto lógico, la expresión resultante estará expresada en forma de **Producto de Sumas:**

$$f_2(a, b, c, d) = (a + \bar{b} + c + d)(a + b + c + \bar{d})$$

Se llama **término canónico** o **estándar** de una función lógica a todo producto o suma en la cual aparecen todas las variables que forman parte de la función, bien sea en su forma directa o inversa. En las funciones:

$$f(a, b, c) = ab\bar{c} + \bar{a}b\bar{c} + ac + \bar{b}c$$

$ab\bar{c}$ y $\bar{a}b\bar{c}$ son productos canónicos

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

$(a + \bar{b} + \bar{c})$ y $(\bar{a} + \bar{b} + \bar{c})$ son sumas canónicas

Una función formada únicamente por términos canónicos diremos que es una función canónica o estándar.

Las expresiones en forma estándar pueden expresarse de forma mas sencilla a través de su equivalente numérico:

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

$$\bar{a}\bar{b}\bar{c} = 000_2 = 0_{10}$$

$$\bar{a}b\bar{c} = 010_2 = 2_{10}$$

$$a\bar{b}\bar{c} = 100_2 = 4_{10}$$

$$abc = 111_2 = 7_{10}$$

De forma similar:

$$f(a,b,c) = \bar{a}\bar{b}\bar{c} + \bar{a}b\bar{c} + a\bar{b}\bar{c} + abc = \sum_3(0,2,4,7)$$

$$f = (a + b + \bar{c} + d)(a + \bar{b} + \bar{c} + d)(a + b + c + \bar{d})(\bar{a} + \bar{b} + \bar{c} + \bar{d}) = \prod_4(2,6,1,15)$$

Equivalencia entre Formatos.

Sea la función expresada en forma de suma de productos:

$$f(a,b,c) = \bar{a}\bar{b}c + a\bar{b}\bar{c} + a\bar{b}c = \sum_3(1,4,5)$$

La expresión negada de esta función estará compuesta por todos los elementos que no la cumplen:

$$\bar{f} = \sum_3(0,2,3,6,7)$$

En forma algebraica:

$$\bar{f} = \bar{a}\bar{b}\bar{c} + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}bc + a\bar{b}\bar{c} + abc$$

Y puesto que $\bar{\bar{f}} = f$

$$f = \bar{\bar{f}} = \overline{\bar{a}\bar{b}\bar{c} + \bar{a}b\bar{c} + \bar{a}bc + a\bar{b}\bar{c} + abc}$$

Y aplicando ahora los teoremas de DeMorgan:

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

Luego:

$$f = \sum_3(1, 4, 5) = \prod_3(0, 2, 3, 6, 7)$$

Tabla de Verdad

Una tabla de verdad de una función lógica es una forma de representación de la misma, en la que se indica el valor (0 ó 1) que toma la función para cada una de las combinaciones posibles de las variables de las cuales depende, expresadas en forma de suma de productos.

$$f = \bar{a}\bar{b}c + \bar{a}bc + a\bar{b}\bar{c} + abc$$

$$f = \sum_3 (1, 3, 4, 7)$$

$$f = \prod_3 (0, 2, 5, 6)$$

abc	f
000	0
001	1
010	0
011	1
100	1
101	0
110	0
111	1

Simplificación mediante Álgebra de Boole

Se basa en la utilización sistemática de los postulados o axiomas, y teoremas y leyes ya comentadas. A partir de la expresión canónica, básicamente se apoya en la propiedad:

$$abc + \dots + \bar{a}bc = bc + \dots$$

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

Ejemplos:

$$abc + ab\bar{c} = ab(c + \bar{c})$$

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

$$\begin{aligned} abc + ab\bar{c} + a\bar{b}\bar{c} + a\bar{b}c &= ab(c + \bar{c}) + a\bar{b}(c + \bar{c}) = \\ &= ab + a\bar{b} = a(b + \bar{b}) = a \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (a + b + c)(a + b + \bar{c})(a + \bar{b} + c) &= \\ = [(a + b) + c\bar{c}][(a + c) + b\bar{b}] &= (a + b)(a + c) \end{aligned}$$

Simplificación mediante Tablas (o mapas) de Karnaugh

Se basa en sistematizar la aplicación del método algebraico ya descrito mediante la construcción de tablas.

Estas tablas están constituidas por celdas a las que asignaremos una combinación. Las celdas están distribuidas de tal forma que cada una de ellas esta rodeada únicamente por otras en las que difiere en una sola variable.

De 3 variables:

		bc			
		00	01	11	10
a	0	0	1	3	2
	1	4	5	7	6

De 4 variables:

		cd			
		00	01	11	10
ab	00	0	1	3	2
	01	4	5	7	6
	11	12	13	15	14
	10	8	9	11	10

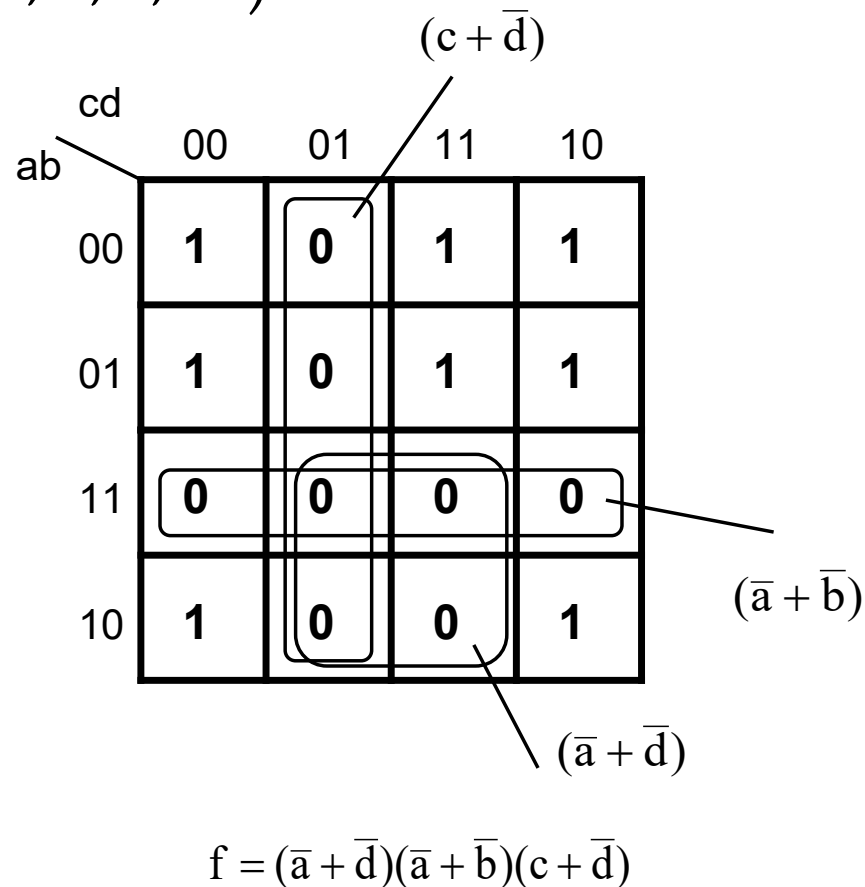
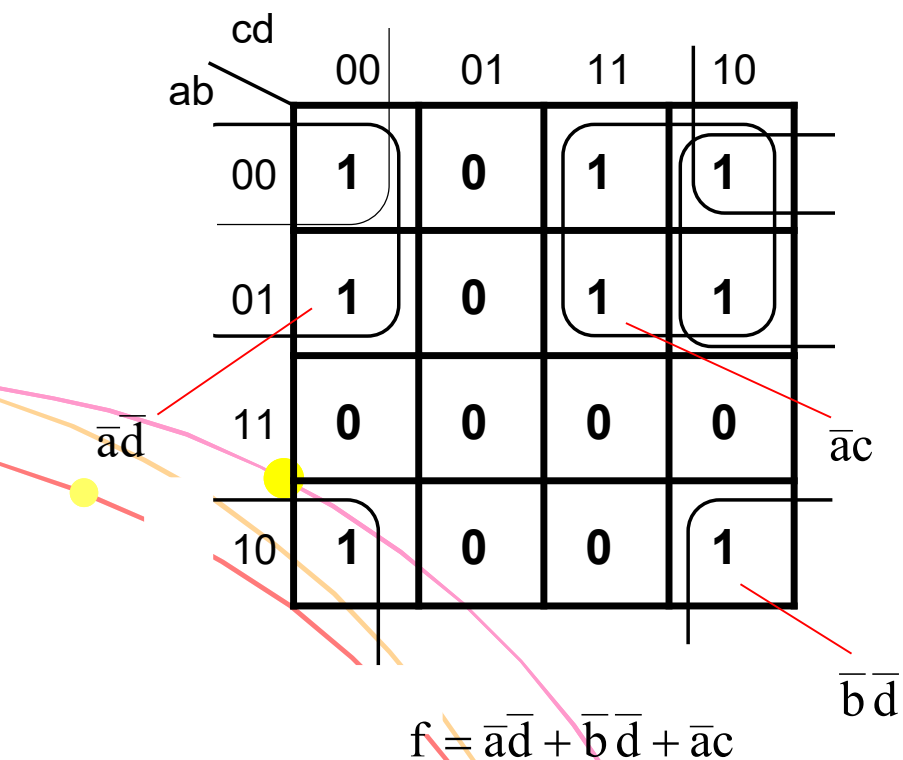
De 5 Variables:

cde									
ab		000	001	011	010	110	111	101	100
	00	0	1	3	2	6	7	5	4
	01	8	9	11	10	14	15	13	12
	11	24	25	27	26	30	31	29	28
	10	16	17	19	18	22	23	21	20

Para completar las tablas procederemos como si se tratase de una tabla de verdad, colocando un 1 en las casillas de los términos que cumplen la función en forma de suma de productos.

Simplificación en forma de PoS y SoP

$$f = \sum_4 (0, 2, 3, 4, 6, 7, 8, 10)$$



$$f = \sum (0, 2, 4, 6, 9, 13, 16, 18, 20, 22, 26, 29, 30, 31)$$

		cde							
		000	001	011	010	110	111	101	100
ab	00	1	0	0	1	1	0	0	1
	01	0	1	0	0	0	0	1	0
	11	0	0	0	1	1	1	1	0
	10	1	0	0	1	1	0	0	1

$\bar{a}\bar{b}\bar{d}e$ (points to cell 01, 101)
 $abce$ (points to cell 11, 111)
 $\bar{b}\bar{e}$ (points to cells 00, 100 and 01, 101)
 $ad\bar{e}$ (points to cells 00, 110 and 10, 110)

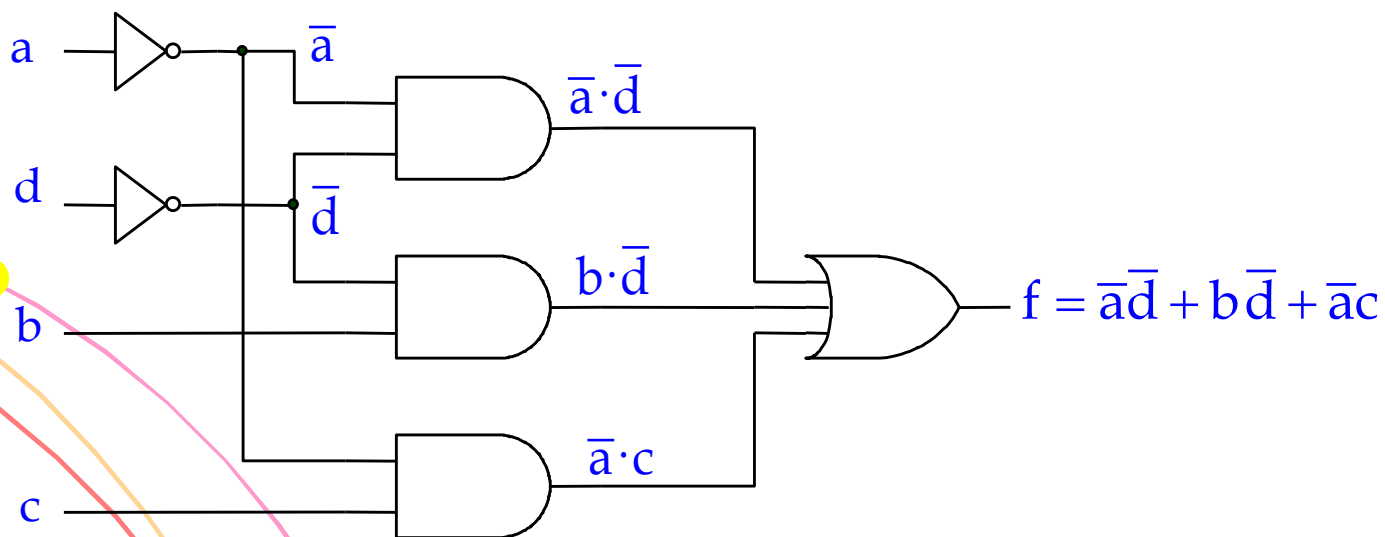
$$f = (\bar{a}\bar{b}\bar{d}e + abce + \bar{b}\bar{e} + ad\bar{e})$$

Conjuntos Completos. Implementación

Un conjunto completo esta compuesto por un grupo de puertas mínimo necesario que permita implementar cualquier función:

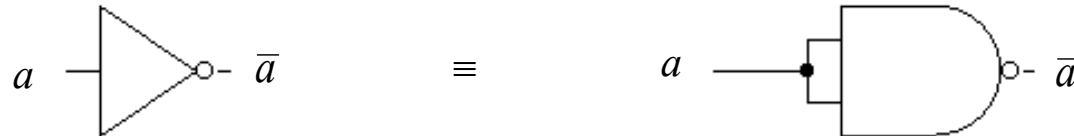
Ejemplos: Inversor, puerta AND y puerta OR. Puerta NAND. Puerta NOR

$$f = \bar{a}\bar{d} + b\bar{d} + \bar{a}c$$

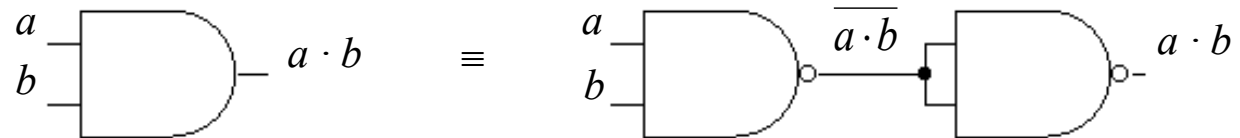


Puerta NAND como Elemento Universal

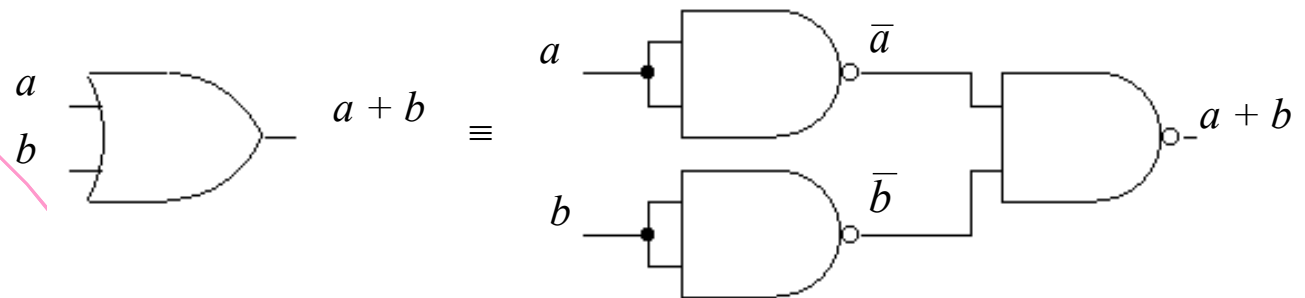
Inversor:



Puerta AND:

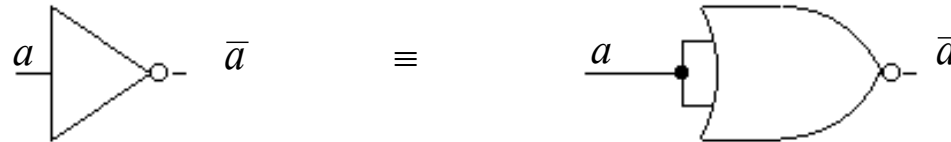


Puerta OR:

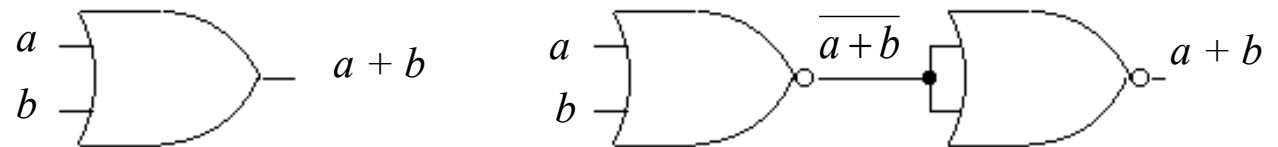


Puerta NOR como Elemento Universal

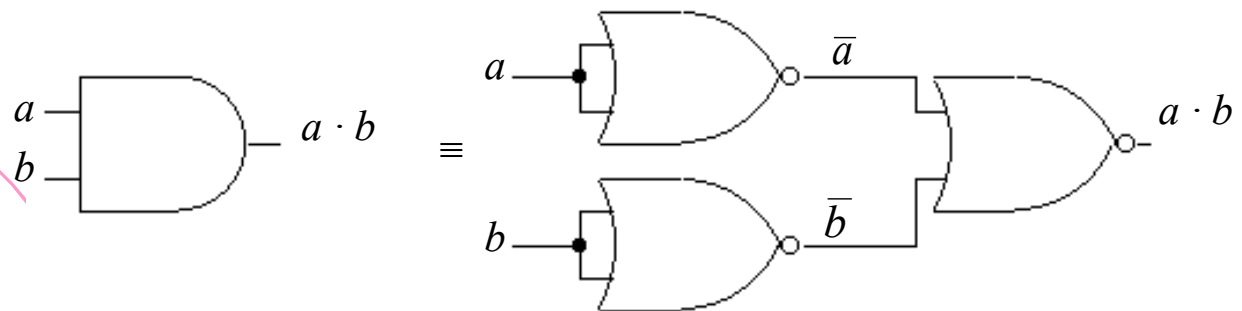
Inversor:



Puerta OR:



Puerta AND:



Funciones Incompletas. Simplificación

Son aquellas que no tienen un valor definido para todas las posibles combinaciones de las variables de las que dependen.

abc	f
000	0
001	X
010	X
011	1
100	1
101	0
110	X
111	0

$$f = \sum_3 (3,4) + \sum_{\emptyset} (1,2,6)$$

		bc			
		00	01	11	10
a	0	0	X	1	X
	1	1	0	0	X

$$f = \bar{a}b + a\bar{c}$$