

Lógica y Matemática Computacional
Licenciatura en Sistemas de Información

Algebra de Boole

Ing. JULIO C. ACOSTA

Facultad de Ciencias Exactas y Naturales y Agrimensura - UNNE

Unidad IV. Algebra de Boole

Definición.

Propiedades.

Principio de dualidad.

Puertas lógicas y circuitos booleanos.

Minimización de circuitos.

Funciones booleanas.

Diagrama de Karnaugh.

Definición

$$B = (S, +, \cdot, ', 0, 1)$$

- Leyes asociativas

$$x + (y + z) = (x + y) + z$$

$$x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z$$

- Leyes conmutativas

$$x + y = y + x,$$

$$x \cdot y = y \cdot x$$

- Leyes distributivas

$$x \cdot (y + z) = (x \cdot y) + (x \cdot z)$$

$$x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$$

Definición

$$B = (S, +, \cdot, ', 0, 1)$$

- Leyes de identidad (o del neutro)

$$x + 0 = x,$$

$$x \cdot 1 = x$$

- Leyes del complemento

$$x + x' = 1,$$

$$x \cdot x' = 0$$

$$B = (S, +, \cdot, ', 0, 1)$$

$$B = (Z_2, \vee, \wedge, \overline{}, 0, 1)$$

$$Z_2 = \{0, 1\}$$

$$\vee, \wedge, \overline{} \quad \text{son} \quad +, \cdot, '$$

Asumiendo el orden de precedencia de los operadores del lenguaje proposicional, definimos que en el álgebra de Boole, el producto precede a la suma

$$(x \cdot y) + z = x \cdot y + z$$

Sea U un conjunto universal y sea $S=P(U)$, definimos las siguientes operaciones:

$$x + y = X \cup Y \qquad x \cdot y = X \cap Y \qquad x' = \bar{X}$$

$$B = (S, +, \cdot, ', 0, 1)$$

$$B = (S, \cup, \cap, \bar{}, \emptyset, U)$$

La definición de Algebra de Boole se transforma en las siguientes propiedades del álgebra de conjuntos

$$X \cup (Y \cup Z) = (X \cup Y) \cup Z$$

$$X \cap (Y \cap Z) = (X \cap Y) \cap Z$$

$$X \cup Y = Y \cup X, \qquad X \cap Y = Y \cap X$$

$$X \cap (Y \cup Z) = (X \cap Y) \cup (X \cap Z)$$

$$X \cup (Y \cap Z) = (X \cup Y) \cap (X \cup Z)$$

$$X \cup \emptyset = X, \quad X \cap U = X$$

$$X \cup \bar{X} = U, \quad X \cap \bar{X} = \emptyset$$

$$B = (S, +, \cdot, ', 0, 1)$$

$$B = (Z_2, \vee, \wedge, \bar{}, 0, 1)$$

$$B = (S, \cup, \cap, \bar{}, \emptyset, U)$$

Unicidad del complemento

Hipótesis: Si $x + y = 1$ y $x \cdot y = 0$

Tesis: $y = x'$

Demostración:

$$y = y \cdot 1 \rightarrow y = y \cdot (x + x')$$

$$y = y \cdot x + y \cdot x' \rightarrow y = x \cdot y + x' \cdot y$$

$$y = 0 + x' \cdot y \rightarrow y = x \cdot x' + x' \cdot y$$

$$y = x' \cdot x + x' \cdot y \rightarrow y = x' \cdot (x + y)$$

$$y = x' \cdot 1 \rightarrow y = x'$$

Ley de idempotencia $x + x = x$ y $x \cdot x = x$

Demostración:

$$x = x + 0 \quad \rightarrow \quad x = x + (x \cdot x')$$

$$x = (x + x) \cdot (x + x') \quad \rightarrow \quad x = (x + x) \cdot 1$$

$$x = x + x$$

$$x = x \cdot 1 \quad \rightarrow \quad x = x \cdot (x + x')$$

$$x = (x \cdot x) + (x \cdot x') \quad \rightarrow \quad x = (x \cdot x) + 0$$

$$x = x \cdot x$$

Ley de acotación $x + 1 = 1 \quad y \quad x \cdot 0 = 0$

Demostración:

$$\begin{aligned} x + 1 &= (x + 1) \cdot 1 \\ &= (x + 1) \cdot (x + x') \\ &= x \cdot (x + x') + 1 \cdot (x + x') \\ &= x \cdot x + x \cdot x' + 1 \cdot x + 1 \cdot x' \\ &= x + 0 + x + x' \\ &= 0 + x + x' \\ &= x + x' \\ &= 1 \end{aligned}$$

Ley de acotación

$$x \cdot 0 = 0$$

Demostración:

$$\begin{aligned} x \cdot 0 &= (x \cdot 0) + 0 \\ &= (x \cdot 0) + (x \cdot x') \\ &= x \cdot (0 + x') \\ &= x \cdot (x' + 0) \\ &= x \cdot x' \\ &= 0 \end{aligned}$$

Ley de absorción $x + x \cdot y = x$ $x \cdot (x + y) = x$

Demostración:

$$x + x \cdot y = x \quad \rightarrow \quad x + x \cdot y = x \cdot 1 + x \cdot y$$

$$x + x \cdot y = x \cdot (1 + y) \quad \rightarrow \quad x + x \cdot y = x \cdot 1$$

$$x + x \cdot y = x$$

$$x \cdot (x + y) = x \quad \rightarrow \quad x \cdot (x + y) = (x + 0) \cdot (x + y)$$

$$x \cdot (x + y) = x + (0 \cdot y) \quad \rightarrow \quad x \cdot (x + y) = x + 0$$

$$x \cdot (x + y) = x$$

Ley del complemento $(x')' = x$

Ley de los 0 y del 1 $0' = 1$, $1' = 0$

Leyes de De Morgan

$$(x + y)' = x' \cdot y'$$

$$(x \cdot y)' = x' + y'$$

$$(x + y)' = x' \cdot y'$$

Demostración de Leyes de De Morgan:

Si mostramos que:

$$(x + y) \cdot (x' \cdot y') = 0$$

$$(x + y) + (x' \cdot y') = 1$$

Entonces:

$$(x + y)' = x' \cdot y'$$

Demostraremos que:

$$(x + y) \cdot (x' \cdot y') = 0$$

$$(x + y) + (x' \cdot y') = 1$$

$$\begin{aligned}(x + y) \cdot (x' \cdot y') &= (x' \cdot y') \cdot (x + y) \\&= ((x' \cdot y') \cdot x) + ((x' \cdot y') \cdot y) \\&= (x \cdot (x' \cdot y')) + ((x' \cdot y') \cdot y) \\&= ((x \cdot x') \cdot y') + (x' \cdot (y' \cdot y)) \\&= (x \cdot x') \cdot y' + x' \cdot (y \cdot y')\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (x + y) \cdot (x' \cdot y') &= (x \cdot x') \cdot y' + x' \cdot (y \cdot y') \\
 &= 0 \cdot y' + x' \cdot 0 \\
 &= y' \cdot 0 + x' \cdot 0 \\
 &= 0 + 0 \\
 &= 0
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (x + y) + (x' \cdot y') &= ((x + y) + x') \cdot ((x + y) + y') \\
 &= ((y + x) + x') \cdot ((x + y) + y') \\
 &= (y + (x + x')) \cdot (x + (y + y'))
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 (x + y) \cdot (x' \cdot y') &= (y + (x + x')) \cdot (x + (y + y')) \\
 &= (y + 1) \cdot (x + 1) \\
 &= 1 \cdot 1 \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

Queda demostrado que:

$$(x + y)' = x' \cdot y'$$

$$(x \cdot y)' = x' + y'$$

Demostración de Leyes de De Morgan:

Si mostramos que:

$$(x \cdot y) + (x' + y') = 1$$

$$(x \cdot y) \cdot (x' + y') = 0$$

Entonces:

$$(x \cdot y)' = x' + y'$$

Demostraremos que:

$$(x \cdot y) + (x' + y') = 1$$

$$(x \cdot y) \cdot (x' + y') = 0$$

$$\begin{aligned}(x \cdot y) + (x' + y') &= (x' + y') + (x \cdot y) \\&= ((x' + y') + x) \cdot ((x' + y') + y) \\&= (x + (x' + y')) \cdot ((x' + y') + y) \\&= ((x + x') + y') \cdot (x' + (y' + y)) \\&= ((x + x') + y') \cdot (x' + (y + y'))\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
(x \cdot y) + (x' + y') &= ((x + x') + y') \cdot (x' + (y + y')) \\
&= (1 + y') \cdot (x' + 1) \\
&= (y' + 1) \cdot (x' + 1) \\
&= 1 + 1 \\
&= 1
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
(x \cdot y) + (x' + y') &= ((x \cdot y) \cdot x') + ((x \cdot y) \cdot y') \\
&= ((y \cdot x) \cdot x') + ((x \cdot y) \cdot y') \\
&= (y \cdot (x \cdot x')) + (x \cdot (y \cdot y'))
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
(x \cdot y) + (x' + y') &= (y \cdot (x \cdot x')) + (x \cdot (y \cdot y')) \\
&= (y \cdot 0) + (x \cdot 0) \\
&= 0 \cdot 0 \\
&= 0
\end{aligned}$$

Queda demostrado que:

$$(x \cdot y)' = x' + y'$$

Principio de Dualidad

El Dual de una expresión booleana, es otra expresión booleana donde se cambia

+ por \cdot y \cdot por + ; además
0 por 1 y 1 por 0.

Observación: Si dos expresiones booleanas son iguales, sus duales también lo son.

Verifique la validez de la siguiente expresión y de su dual.

$$(x + y) \cdot (x + 1) = x + x \cdot y + y$$

$$\begin{aligned}
(x + y) \cdot (x + 1) &= x + x \cdot y + y \\
&= x \cdot (x + 1) + y \cdot (x + 1) = \\
&= x \cdot x + x + y \cdot x + y = \\
&= x + x + x \cdot y + y = \\
&= x + x \cdot y + y
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
(x \cdot y) + (x \cdot 1) &= x \cdot x + y \cdot y = x + y \\
&= x \cdot y + 1 = \\
&= x \cdot 1 + y \cdot 1 = \\
&= x + y
\end{aligned}$$

Puertas Lógicas

AND

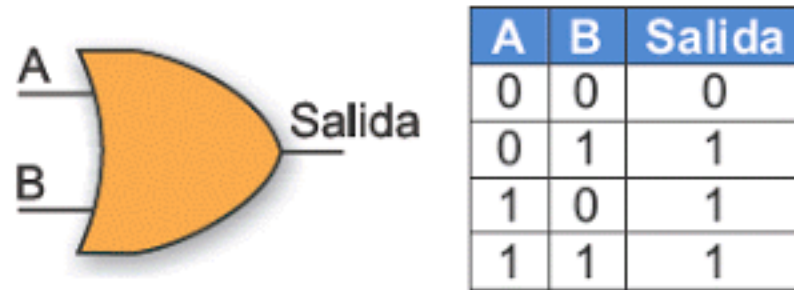


| A | B | Salida |
|---|---|--------|
| 0 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 |

$$A \cdot B$$

Puertas Lógicas

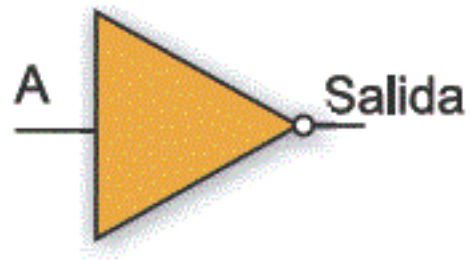
OR



$A + B$

Puertas Lógicas

NOT



| A | Salida |
|---|--------|
| 0 | 1 |
| 1 | 0 |

A'

Puertas Lógicas

NAND

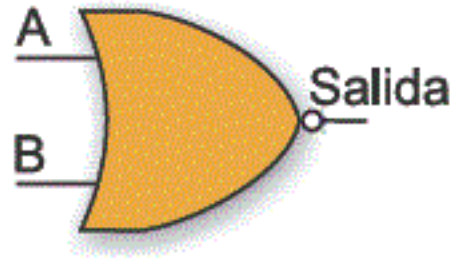


| A | B | Salida |
|---|---|--------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 |

$$(A \cdot B)'$$

Puertas Lógicas

NOR

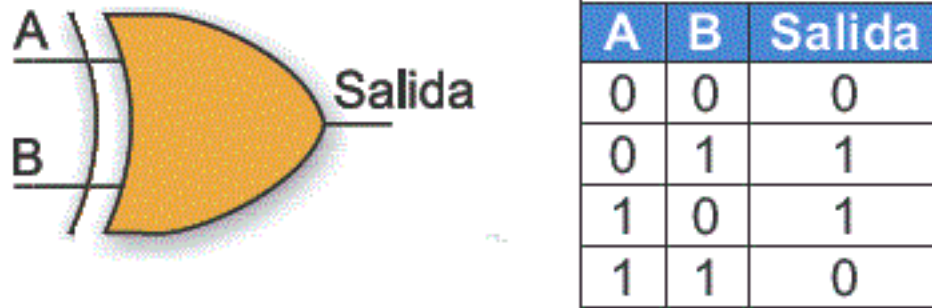


| A | B | Salida |
|---|---|--------|
| 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 |

$$(A + B)'$$

Puertas Lógicas

X-OR



$$A \oplus B$$

