

## Formulario de Álgebra I

### Teoría de Conjuntos

#### Leyes de Operaciones con Conjuntos.

Leyes de Idempotencia:  $A \cup A = A$ ;

$$A \cap A = A;$$

Leyes Asociativas:  $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ ;

$$(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C);$$

Leyes Conmutativas:  $A \cup B = B \cup A$ ;

$$A \cap B = B \cap A;$$

Leyes Distributivas:  $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ ;

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C);$$

Leyes de Identidad:  $A \cup \emptyset = A$ ;

$$A \cap U = A;$$

$$A \cup U = U$$

$$A \cap \emptyset = \emptyset$$

Leyes de Complemento:  $A \cup A^c = U$ ;

$$A \cap A^c = \emptyset;$$

$$A \cap B^c = A - B;$$

$$\emptyset^c = U;$$

$$U^c = \emptyset;$$

$$(A^c)^c = A$$

Leyes de Absorción:  $A \cup (A \cap B) = A$ ;

$$A \cap (A \cup B) = A;$$

$$A \cup (A^c \cap B) = A \cup B;$$

$$A \cap (A^c \cup B) = A \cap B;$$

Leyes de De Morgan:  $(A \cup B)^c = A^c \cap B^c$ ;

$$(A \cap B)^c = A^c \cup B^c;$$

Diferencia:  $A - B = A \cap B^c$ ;

$$A - (A \cap B) = A - B;$$

$$(A - B) \cup B = A \cup B$$

$$A \cap (A - B) = A - B;$$

$$(A \cap B) - B = \emptyset$$

$$(A \cup B) - B = A - B$$

$$(A - B) \cap B = \emptyset$$

Diferencia Simétrica:  $A \triangle B = (A - B) \cup (B - A)$ ;

$$A \triangle B = (A \cap B^c) \cup (B \cap A^c);$$

$$A \triangle B = (A \cup B) \cap (A \cap B)^c;$$

$$A \triangle B = (A \cup B) \cap (A^c \cup B^c);$$

#### Cardinal de un Conjunto

Unión:  $\eta(A \cup B) = \eta(A) + \eta(B) - \eta(A \cap B)$

Unión Disjunta:  $\eta(A \cup B) = \eta(A) + \eta(B)$

Diferencia:  $\eta(A - B) = \eta(A) - \eta(A \cap B)$

Diferencia Simétrica:  $\eta(A \triangle B) = \eta(A \cup B) - \eta(A \cap B)$

## Relaciones Binarias y Funciones

### Relaciones Binarias

Producto Cartesiano:  $A \times B \leftrightarrow \{(a, b) / (a \in A) \wedge (b \in B)\}$

Relación:  $x R y \leftrightarrow R \subset A \times B$

Dominio de R:  $D(R) \leftrightarrow \{x \in A / (x, y) \in R\}$

Imagen de R:  $I(R) \leftrightarrow \{y \in B / (x, y) \in R\}$

Relación Inversa:  $R^{-1} = \{(y, x) / (x, y) \in R\}$

Composición:  $S \circ R \leftrightarrow \{(x, z) / \exists y \in B \wedge (x, y) \in R \wedge (y, z) \in S\}$

### Funciones

Composición de Funciones:  $f \circ g = f(g(x)) \rightarrow f \circ g \neq g \circ f$

$$f \circ (g \circ h) = (f \circ g) \circ h$$

Función Inyectiva:  $x_1 = x_2$

$$f: A \rightarrow B \leftrightarrow \{\forall x_1 \forall x_2 \in A: f(x_1) = f(x_2) \rightarrow x_1 = x_2\}$$

Función Sobreyectiva:  $f(x) = y$

$$f: A \rightarrow B \leftrightarrow \{\forall y \in B, \exists x \in A / f(x) = y\}$$

## Lógica

### Leyes Lógicas.

Leyes de Idempotencia:  $p \vee p = p$ ;

$$p \wedge p = p;$$

Leyes Conmutativas:  $p \vee q = q \vee p$ ;

$$p \wedge q = q \wedge p;$$

$$p \leftrightarrow q = q \leftrightarrow p;$$

Leyes Asociativas:  $(p \vee q) \vee r = p \vee (q \vee r)$ ;

$$(p \wedge q) \wedge r = p \wedge (q \wedge r);$$

$$(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow r = p \leftrightarrow (q \leftrightarrow r);$$

Leyes Distributivas:  $p \vee (q \wedge r) = (p \vee q) \wedge (p \vee r)$ ;

$$p \wedge (q \vee r) = (p \wedge q) \vee (p \wedge r);$$

$$p \rightarrow (q \vee r) = (p \rightarrow q) \vee (p \rightarrow r);$$

$$p \rightarrow (q \wedge r) = (p \rightarrow q) \wedge (p \rightarrow r);$$

Leyes de Identidad:  $p \vee 0 = p$ ;

$$p \wedge 0 = 0;$$

$$p \vee 1 = 1;$$

$$p \wedge 1 = p;$$

Leyes de Complemento:  $\sim 0 = 1$ ;

$$\sim 1 = 0;$$

$$\sim(\sim p) = p;$$

$$p \vee \sim p = 1;$$

$$p \wedge \sim p = 0;$$

Leyes de Absorción:  $p \vee (\sim p \wedge q) = p \vee q$ ;

$$p \wedge (\sim p \vee q) = p \wedge q;$$

$$p \vee (p \wedge q) = p;$$

$$p \wedge (p \vee q) = p;$$

Leyes de De Morgan:  $\sim(p \vee q) = \sim p \wedge \sim q$ ;

$$\sim(p \wedge q) = \sim p \vee \sim q;$$

Leyes de Transposición:  $p \rightarrow q = \sim q \rightarrow \sim p$ ;

$$p \leftrightarrow q = \sim q \leftrightarrow \sim p;$$

Leyes de Exportación:  $(p \wedge q) \rightarrow r = p \rightarrow (q \rightarrow r)$ ;

Equivalencia Material:  $p \rightarrow q = \sim p \vee q$ ;

$$p \leftrightarrow q = (p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p);$$

$$p \leftrightarrow q = (p \wedge q) \vee (\sim p \wedge \sim q);$$

$$p \underline{\vee} q = (p \vee q) \wedge (\sim p \vee \sim q);$$

$$p \underline{\vee} q = (\sim p \wedge q) \vee (\sim q \wedge p);$$

$$p \underline{\vee} q = \sim(p \leftrightarrow q);$$

### Tablas de Valores de Verdad.

Conjunción  $\wedge$ :

| p | q | $p \wedge q$ |
|---|---|--------------|
| 1 | 1 | 1            |
| 1 | 0 | 0            |
| 0 | 1 | 0            |
| 0 | 0 | 0            |

Disyunción  $\vee$ :

| p | q | $p \vee q$ |
|---|---|------------|
| 1 | 1 | 1          |
| 1 | 0 | 1          |
| 0 | 1 | 1          |
| 0 | 0 | 0          |

Implicación  $\rightarrow$ :

| p | q | $p \rightarrow q$ |
|---|---|-------------------|
| 1 | 1 | 1                 |
| 1 | 0 | 0                 |
| 0 | 1 | 1                 |
| 0 | 0 | 1                 |

Doble Implicación  $\leftrightarrow$ :

| p | q | $p \leftrightarrow q$ |
|---|---|-----------------------|
| 1 | 1 | 1                     |
| 1 | 0 | 0                     |
| 0 | 1 | 0                     |
| 0 | 0 | 1                     |

Disyunción Exclusiva  $\underline{\vee}$ :

| p | q | $p \underline{\vee} q$ |
|---|---|------------------------|
| 1 | 1 | 0                      |
| 1 | 0 | 1                      |
| 0 | 1 | 1                      |
| 0 | 0 | 0                      |

Negación  $\sim$ :

| p | $\sim p$ |
|---|----------|
| 1 | 0        |
| 0 | 1        |

### Reglas de Inferencia.

Modus Ponens: Modus Tollens: Silogismo Hipotético: Silogismo Disyuntivo:

1.  $p \rightarrow q$   
2.  $p$   
 $\therefore q$

1.  $p \rightarrow q$   
2.  $\sim q$   
 $\therefore \sim p$

1.  $p \rightarrow q$   
2.  $q \rightarrow r$   
 $\therefore p \rightarrow r$

1.  $p \vee q$ ; 1.  $p \vee q$   
2.  $\sim p$  ; 2.  $\sim q$   
 $\therefore q$  ;  $\therefore p$

Conjunción:

Simplificación:

Adición:

Reducción al Absurdo:

1.  $p$   
2.  $q$   
 $\therefore p \wedge q$

1.  $p \wedge q$   
 $\therefore p$   
 $\therefore q$

1.  $p$   
 $\therefore p \vee x$

1.  $p \rightarrow (q \wedge \sim q)$   
 $\therefore \sim p$

Silogismo Constructivo:

Silogismo Destructivo:

1.  $p \rightarrow q$   
2.  $r \rightarrow s$   
3.  $p \vee r$   
 $\therefore q \vee s$

1.  $p \rightarrow q$   
2.  $r \rightarrow s$   
3.  $\sim q \vee \sim s$   
 $\therefore \sim p \vee \sim r$

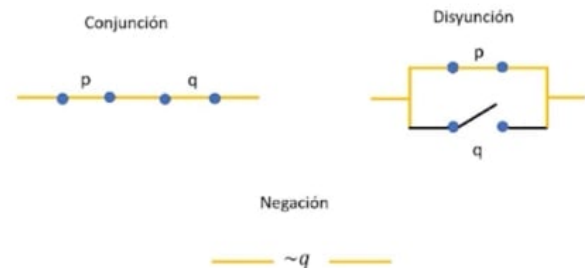
Exportación:

Importación:

1.  $(p \wedge q) \rightarrow r$   
 $\therefore p \rightarrow (q \rightarrow r)$

1.  $p \rightarrow (q \rightarrow r)$   
 $\therefore (p \wedge q) \rightarrow r$

### Circuito Lógico.



## Leyes de Composición y Estructuras Algebraicas

### Leyes de Composición Interna.

$*, \circ$  son una LCI en  $A \leftrightarrow *, \circ : A \times A \rightarrow A \rightarrow a \in A \wedge b \in A \rightarrow (a * b) \vee (a \circ b) \in A$

Propiedades de las Leyes de Composición Interna  $(*, \circ)$ :

(1) Asociatividad:  $(a * b) * c = a * (b * c)$

(2) Conmutatividad:  $a * b = b * a$

(3) Existencia de Elemento Neutro:  $e * a = a \rightarrow a * e = a$

(4) Existencia de Elemento Inverso  $\exists e \rightarrow \exists a^{-1}$ :

$$a^{-1} * a = e \rightarrow a * a^{-1} = e$$

(5) Regularidad de un Elemento Respecto de una Ley Interna:

$$a * b = a * c \rightarrow b = c \wedge b * a = c * a \rightarrow b = c$$

(6) Distributividad de una Ley de Composición Interna respecto de otra:

$$a \circ (b * c) = (a \circ b) * (a \circ c) \wedge (b * c) \circ a = (b \circ a) * (c \circ a) \leftrightarrow (a, b, c) \in A$$

### Leyes de Composición Externa.

$*, \circ$  son una LCE en  $A / \exists$  operadores en  $K \leftrightarrow *, \circ : K \times A \rightarrow A$

### Estructuras Algebraicas.

**Semigrupo:** Cumple (1), (2)  $\rightarrow$  Semigrupo Conmutativo; Cumple además (3)  $\rightarrow$  Tiene Unidad.

**Grupo:** Cumple (1), (2), (4)  $\rightarrow$  Grupo; Cumple además (3)  $\rightarrow$  Grupo Abelian Conmutativo

**Anillo:** Es Grupo Abelian  $(A, *) \wedge$  Semigrupo  $(A, \circ) \wedge$  Cumple (6)  $(A, *, \circ)$

**Cuerpo:** Es Grupo Abelian  $(A, *) \wedge ((A, \circ) \text{ sin cumplir (3)}) \wedge$  Cumple (6)  $(A, *, \circ)$

## Álgebra de Boole

### Leyes del Álgebra de Boole

Leyes de Idempotencia:  $x + x = x$ ;

$$x \cdot x = x;$$

Leyes Conmutativas:  $x + y = y + x$ ;

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

Leyes Asociativas:  $(x + y) + z = x + (y + z)$ ;

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

Leyes Distributivas:  $x + (y \cdot z) = (x + y) \cdot (x + z)$ ;

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

Leyes de Identidad:  $x + 0 = x$ ;

$$x \cdot 0 = 0;$$

$$x + 1 = 1;$$

$$x \cdot 1 = x;$$

Leyes de Complemento:  $\overline{\overline{0}} = 1$ ;

$$\overline{\overline{1}} = 0;$$

$$\overline{\overline{x}} = x;$$

$$x + \overline{x} = 1;$$

$$x \cdot \overline{x} = 0;$$

Leyes de Absorción:  $x + (\overline{x} \cdot y) = x + y$ ;

$$x \cdot (\overline{x} + y) = x \cdot y;$$

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

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

Leyes de De Morgan:  $\overline{(x + y)} = \overline{x} \cdot \overline{y}$ ;

$$\overline{(x \cdot y)} = \overline{x} + \overline{y};$$

Equivalencia Material:  $x \oplus y = (x + y) \cdot (\overline{x} + \overline{y})$ ;

$$x \oplus y = (\overline{x} \cdot y) + (\overline{y} \cdot x);$$

### Formas Normales Disyuntiva y Conjuntiva

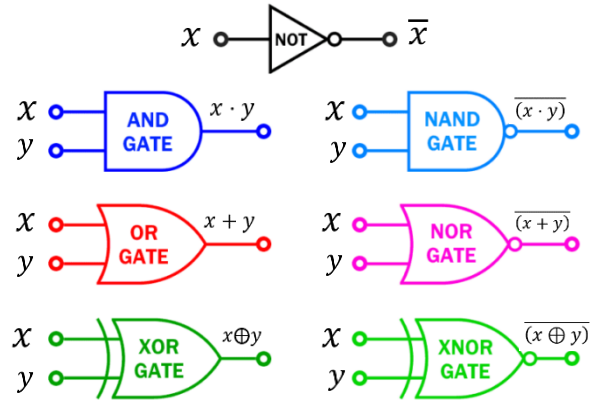
$$f.n.d. (1) \leftrightarrow f(x, y, \dots) = \sum(n_1, n_2, \dots) \rightarrow$$

$$f(x, y, \dots, \dots) = (x \cdot y \cdot \dots) + (x \cdot y \cdot \dots)$$

$$f.n.c. (0) \leftrightarrow f(x, y, \dots) = \prod(n_1, n_2, \dots) \rightarrow$$

$$f(x, y, \dots, \dots) = (x + y + \dots) \cdot (x + y + \dots)$$

### Redes de Puertas Lógicas



### Mapas de Karnaugh

Tabla para 2 Variables de Entrada

|   | a |   |
|---|---|---|
| b | 0 | 1 |
| 0 |   |   |
| 1 |   |   |

Tabla para 3 Variables de Entrada

|   |   | a \ b |    |    |    |
|---|---|-------|----|----|----|
|   |   | 00    | 01 | 11 | 10 |
| c | 0 |       |    |    |    |
|   | 1 |       |    |    |    |

Tabla para 4 Variables de Entrada

|    | a  | b  |    |    |
|----|----|----|----|----|
| c  | 00 | 01 | 11 | 10 |
| d  |    |    |    |    |
| 00 |    |    |    |    |
| 01 |    |    |    |    |
| 11 |    |    |    |    |
| 10 |    |    |    |    |

Tabla para 5 Variables de Entrada

| a  | b | c   |     |     |     |     |     |     |     |  |
|----|---|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|--|
| d  | e | 000 | 001 | 011 | 010 | 110 | 111 | 101 | 100 |  |
| 00 |   |     |     |     |     |     |     |     |     |  |
| 01 |   |     |     |     |     |     |     |     |     |  |
| 11 |   |     |     |     |     |     |     |     |     |  |
| 10 |   |     |     |     |     |     |     |     |     |  |