- * Definición de conjunto
- * Subconjunto y subconjunto propio
- * Conjunto potencia
- * Producto cartesiano
- * Operaciones con conjuntos

Determine si los siguientes conjuntos son iguales:

- {1,3,3,3,3,3,5,5,5,5} y {5,3,1}
- {{1}} y {1}
- {{1,1,1,1,1},1,1,1,1} y {1,{1}}
- { } y {Ø, { }}
- {∅} y {{ }, ∅}
- $\{x \mid x \text{ es un entero positivo menor que 5}\}$ y $\{1,2,3,4\}$

Determine si los siguientes conjuntos son iguales:

- {1,3,3,3,3,3,5,5,5,5} y {5,3,1}, si
- {{1}} y {1}, no
- {{1,1,1,1,1},1,1,1,1} y {1,{1}}, si
- { } y {Ø, { }}, no
- {∅} y {{ }, ∅}, si
- $\{x \mid x \text{ es un entero positivo menor que 5}\}$ y $\{1,2,3,4\}$, si

Sea $A=\{1,2,3,4,5\}$ responda falso o verdadero:

- 1 ∈ A
- 2 ∉ A
- ∅ ∈ **A**
- $\{1\} \in A$
- $\{2,3\} \notin A$

Sea $A=\{1,2,3,4,5\}$ responda falso o verdadero:

- $1 \in A$, verdadero
- 2 ∉ A, falso
- $\emptyset \in A$, falso
- $\{1\} \in A$, falso
- $\{2,3\} \notin A$, verdadero

Sea $A=\{1,2,\{3,4\},5,\{5,6\}\}$ responda falso o verdadero:

- 1 ∈ A
- $\{3,4\} \in A$
- ∅ ∈ **A**
- 5 ∈ A
- {5} ∈ *A*
- $\{3,4,5\} \in A$

Sea $A=\{1,2,\{3,4\},5,\{5,6\}\}$ responda falso o verdadero:

- $1 \in A$, verdadero
- $\{3,4\} \in A$, verdadero
- $\emptyset \in A$, falso
- $5 \in A$, verdadero
- $\{5\} \in A$, falso
- $\{3,4,5\} \in A$, falso

Sean $A=\{1,2,3\}$, $B=\{1,2,3,4,5,6\}$, $C=\{1,6\}$ indique si se presentan las siguientes relaciones entre conjuntos:

- A⊆B
- A⊂C
- B⊂A
- B⊂*C*
- *C*⊆*A*
- *C*⊆B

Sean $A=\{1,2,3\}$, $B=\{1,2,3,4,5,6\}$, $C=\{1,6\}$ indique si se presentan las siguientes relaciones entre conjuntos:

- A⊆B, si
- *A*⊆*C*, no
- B⊂A, no
- B⊆*C*, no
- *C*⊂*A*, no
- *C*⊂B, si

Subconjunto propio

El conjunto A es subconjunto propio de B, $A \subset B$, si y solo si, $A \subseteq B$ y $A \neq B$

Subconjunto propio

El conjunto A es subconjunto propio de B, $A \subset B$, si y solo si, $A \subseteq B$ y $A \neq B$

Sean $P=\{1,2\}$, $Q=\{1,2,3\}$, $R=\{1,2,3\}$, se cumple:

- $P \subseteq R$ y $P \subseteq R$
- Q⊆R pero Q⊄R

Sean $A=\{1,2,3\}$, $B=\{3,3,1\}$, $C=\{3,2,1,1,1,2\}$ indique si se presentan las siguientes relaciones entre conjuntos:

- A⊂B
- A⊂C
- B⊂A
- B⊂C
- C-A
- *C*⊂B

Sean $A=\{1,2,3\}$, $B=\{3,3,1\}$, $C=\{3,2,1,1,1,2\}$ indique si se presentan las siguientes relaciones entre conjuntos:

- *A*⊂B, no
- *A*⊂*C*, no
- B⊂A, si
- B⊂C, si
- *C*⊂*A*, no
- *C*⊂B, no

- $X \in \{X\}$
- $\{x,y\} \subseteq \{x\}$
- $\{x\} \subset \{x\}$
- $\{x\} \in \{x\}$
- $\{x\} \in \{\{x\}, y, z\}$
- $\varnothing \subseteq \{x\}$
- $\emptyset \in \{x\}$
- $\varnothing \subset \{x\}$

- $x \in \{x\}$, verdadero
- $\{x,y\} \subseteq \{x\}$, falso
- $\{x\} \subset \{x\}$, falso
- $\{x\} \in \{x\}$, falso
- $\{x\} \in \{\{x\}, y, z\}$, verdadero
- $\emptyset \subseteq \{x\}$, verdadero
- $\emptyset \in \{x\}$, falso
- $\emptyset \subset \{x\}$, verdadero

- 0∈∅
- ∅∈{0}
- **{0}**⊂∅
- ∅<
- $\{0\} \in \{0, \{0, 0\}\}$
- {O}<={O}
- {0}<u></u>={0}

- $0 \in \emptyset$, falso
- $\emptyset \in \{0\}$, falso
- $\{0\}\subset\emptyset$, falso
- $\emptyset \subset \{0\}$, verdadero
- $\{0\} \in \{0,\{0,0\}\}\$, verdadero
- $\{0\}\subset\{0\}$, falso
- $\{0\}\subseteq\{0\}$, verdadero

Cardinalidad de un conjunto |5|

La cardinalidad de un conjunto S, denotado por |S|, indica la cantidad de elementos diferentes

Cardinalidad de un conjunto |5|

La cardinalidad de un conjunto S, denotado por |S|, indica la cantidad de elementos diferentes

- Para A={3,3,3,3,1,1,1,2,2,2}, |A|=?
- Para A={1,2,3, {4,5}}, |A|=?
- Para *A*=∅, |*A*|=?

Cardinalidad de un conjunto |5|

La cardinalidad de un conjunto S, denotado por |S|, indica la cantidad de elementos diferentes

- Para $A=\{3,3,3,3,1,1,1,2,2,2\}, |A|=3$
- Para A={1,2,3, {4,5}}, |A|=4
- Para *A*=∅, |*A*|=0

- $\{x \mid x \text{ es un entero positivo impar menor que 10}\}$
- {a}
- {{a,b}}
- {a, {a}}
- {a, a, {a,a}, {a,a,a}}

- $\{x \mid x \text{ es un entero positivo impar menor que 10}\}$, 5
- {a}, 1
- {{a,b}}, 1
- {a, {a}}, 2
- {a, a, {a,a}, {a,a,a}}, **2**

- {a, {a}, {a,{a}}}
- {3,∅}
- **{∅**}
- $\bullet \{\emptyset, \emptyset, \emptyset, \emptyset, \{\}\}$

- {a, {a}, {a,{a}}}, **3**
- {3,∅}, **2**
- {∅}, **1**
- {∅, ∅, ∅, { }}, **1**

Sea $S=\{1,\{2,3\},4\}$, muestre P(S)

Sea $S=\{1,\{2,3\},4\}$, muestre P(S)

- $P(S)=\{\emptyset, \{1\}, \{\{2,3\}\}, \{4\}, \{1,\{2,3\}\}, \{1,4\}, \{\{2,3\},4\}, \{1,\{2,3\},4\}\}\}$

Sea $S=\emptyset$, muestre P(S)

Sea $S=\emptyset$, muestre P(S)

Encuentre los siguientes conjuntos potencia:

- P(P(∅))
- P({{a,c},{a,b}})
- P({1,2,3,4})

Encuentre los siguientes conjuntos potencia:

{3,4},{1,2,3},{1,2,4},{2,3,4},{1,3,4},{1,2,3,4}}

```
    P(P(∅))
        P(∅)={∅}
        P(P(∅))=P({∅})={∅, {∅}}
        P(R(∅))=P({∅})={∅, {a,c}, {a,b}, {a,c}, {a,b}})
        P({{a,c}, {a,b}})={∅, {a,c}, {a,b}, {{a,c}, {a,b}}}
        P({{1,2,3,4}})={∅, {1}, {2}, {3}, {4}, {1,2}, {1,3}, {1,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,3}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4}, {2,4},
```

Producto cartesiano AxB

$$AxB = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

Producto cartesiano AxB

$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

 $A = \{1,2,3\}$
 $B = \{a,b\}$
 $A \times B = ?$

Producto cartesiano AxB

$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

 $A = \{1,2,3\}$
 $B = \{a,b\}$
 $A \times B = \{(1,a),(1,b),(2,a),(2,b),(3,a),(3,b)\}$

Producto cartesiano AxB

$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

 $A = \{1,2,3\}$
 $B = \{a,b\}$
 $A \times B = \{(1,a),(1,b),(2,a),(2,b),(3,a),(3,b)\}$
 $B \times A = ?$

Producto cartesiano AxB

$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

 $A = \{1,2,3\}$
 $B = \{a,b\}$
 $A \times B = \{(1,a),(1,b),(2,a),(2,b),(3,a),(3,b)\}$
 $B \times A = \{(a,1),(a,2),(a,3),(b,1),(b,2),(b,3)\}$

Producto cartesiano AxB

$$A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \land b \in B\}$$

 $A = \{1,2,3\}$
 $B = \{a,b\}$
 $A \times B = \{(1,a),(1,b),(2,a),(2,b),(3,a),(3,b)\}$
 $A \times B = \{(a,1),(a,2),(a,3),(b,1),(b,2),(b,3)\}$

Teoría de Conjuntos

Producto cartesiano AxB

Dados
$$A=\{1,2\}$$
 y $B=\{*, \lor, \land, \land\}$
 $A\times B=\{(1,*),(1,\lor),(1, \land),(2,*),(2,\lor),(2, \lor),(2, \land)\}$
 $B\times A=\{(*,1),(\lor,1),(\lor,1),(\lor,1),(\lor,2),(\lor,2),(\lor,2)\}$

Teoría de Conjuntos

Determine si cada una de las siguientes sentencias es falsa o verdadera

- $\{\emptyset\} \subset P(\{\emptyset\})$ $\{\emptyset\} \subset \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \text{ verdadero}$
- $\{\emptyset, \{\emptyset\}\} \subset P(P(\{\emptyset\}))$ $\{\emptyset, \{\emptyset\}\} \subset \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}, \text{ verdadero}$
- |{a,b,c}x{1,2}| < |P({a,b})|6<4, falso

Matemáticas Computacionales

Definiciones, Teoremas y Demostraciones

Cualquier rama de la Matemática y en general de la ciencia, se construye a partir de la siguiente estructura:

- Definiciones
- ·Axiomas (Postulado, Ley, Propiedad)
- · Teoremas (Proposición, Lema, Corolario)

Definición

Las Definiciones son enunciados que especifican de manera clara y precisa los conceptos con los cuales nos interesa empezar trabajar.

Axioma

Los Axiomas son enunciados que desde un inicio se aceptan como verdaderos aún cuando no se tiene una demostración para ello.

Axioma

Propiedad, Ley, Postulado

Los Axiomas son enunciados que desde un inicio se aceptan como verdaderos aún cuando no se tiene una demostración para ello.

Números

$$N = \{0, 1, 2, 3, \cdots\}$$

$$Z = \{\cdots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \cdots\}$$

$$Q = \left\{ \frac{p}{q} : \quad p, q \in \mathbb{Z}, \quad q \neq 0 \right\}$$

 $\Re = Q \cup Irracionales$

Definición de Divisible:

Sean a y b enteros. Se dice que \underline{a} es divisible entre \underline{b} si existe un entero \underline{c} tal que:

$$a = bc$$

y lo denotamos

$$b \mid a$$

También se dice que <u>b</u> divide <u>a</u>; o bien que <u>b</u> es un factor de <u>a</u>; o bien que <u>b</u> es un divisor de <u>a</u>.

Definición de Número Par:

Un entero se llama <u>par</u> si y sólo si es divisible entre 2.

$$a = 2c$$

Definición de Número Impar:

Un entero a se llama \underline{impar} si y sólo si existe un entero c tal que

$$a = 2c + 1$$

<u>Definición de Número Primo:</u>

Un entero p se llama <u>primo</u> si y sólo si p > 1, y los únicos divisores positivos de p son 1 y p mismo.

Definición de Número Primo:

Un entero p se llama <u>primo</u> si y sólo si p > 1, y los únicos divisores positivos de p son 1 y p mismo.

Se excluye el 1 de la definición para que la descomposición de cualquier entero en producto de primos sea única, salvo el orden.

Definición de Número Compuesto:

Un entero positivo a se llama <u>compuesto</u> si existe un entero b tal que

$$1 < b < a$$

$$b \mid a$$

Teorema Fundamental de la Aritmética

Cualquier entero positivo mayor que 1 puede escribirse, de manera única, como un producto de números primos, salvo por el orden en que se escriban los factores.

$$105 = 3 \times 5 \times 7$$
$$2184 = 2 \times 2 \times 2 \times 3 \times 7 \times 13$$

Teorema

Los Teoremas son enunciados que tienen que deducirse lógicamente de las definiciones, de los axiomas o de otros teoremas. A este proceso se la llama demostración.

Un teorema debe ser verdadero o falso, pero no ambos.

Tipos de Demostraciones

· Demostración Directa

- •Enunciados de la forma $P \Longrightarrow Q$
- •Enunciados de la forma $P \Leftrightarrow Q$

·Contraejemplo

Se utiliza para demostrar que un enunciado es falso. Por ejemplo, si se desea demostrar que un enunciado de la forma $P \Rightarrow Q$ es falso, hay que encontrar un ejemplo particular donde P sea verdadera y Q falsa.

El Contraejemplo solamente puede utilizarse para demostrar que un teorema es falso, y <u>nunca para demostrar que es verdadero</u>.

·Demostración "Caso por Caso"

Este tipo de demostración es raro que se utilice ya que se aplica únicamente cuando hay una cantidad <u>finita</u> de casos que se concluyen del enunciado del teorema.

Si la cantidad de casos es pequeña puede escribirse cada caso utilizando papel y lápiz, de lo contrario puede utilizarse una computadora.

· Demostración "Caso por Caso"

Este tino de demostración es raro que se utilice va Ejemplos serían:

- ·Teorema de los 4 colores.
- ·Las proposiciones lógicas, ya que involucran una cantidad finita de casos mediante sus tablas de valores de verdad. Por ejemplo, para probar las leyes de De Morgan.

· Demostración por Inducción Matemática

Se utiliza cuando existe una cantidad infinita numerable de casos implicados en el enunciado del teorema.

Este tipo de demostraciones las estudiaremos más adelante en el curso.

Inducción matemática

La inducción matemática se aplica a las afirmaciones que dependen de un parámetro que suele tomar valores enteros que comienzan a partir de un valor inicial. Puede considerarse como una máquina que realiza una demostración de una afirmación para cada valor finito del parámetro en cuestión.

- Demostrar que la afirmación es verdadera para el primer valor del parámetro.
- 2 Hipótesis de inducción: La afirmación es válida para algún valor m del parámetro.
- Demostrar que la afirmación es verdadera para el valor m+1 del parámetro.

Inducción Matemática

Definición

Sea el conjunto $C = \{x \in \mathbb{N} | P(x)\}$. Si se satisface:

- P(1) es verdadero.
- Si se cumple que para un k arbitrario ($k \in N$):

De suponer P(k), logramos demostrar P(k+1)

Entonces C = N (C es el conjunto de los Naturales)

Ejemplo:
$$\sum_{i=1}^{n} i^{2} = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

· Demostración mediante la Contrapositiva

Se basa en la equivalencia

$$(P \Rightarrow Q) \equiv (\neg Q \Rightarrow \neg P)$$

a $\neg Q \Rightarrow \neg P$ se le llama la contrapositiva de $P \Rightarrow Q$

· Demostración mediante la Contrapositiva

Se basa en la equivalencia

$$(P \Rightarrow Q) \equiv (\neg Q \Rightarrow \neg P)$$

a $\neg Q \Longrightarrow \neg P$ se le llama la contrapositiva de $P \Longrightarrow Q$

Capítulo 4 del Scheinerman

Demostración por Contradicción o Reducción al Absurdo

Para demostrar que $P \Longrightarrow Q$ es verdadero usando el método de Reducción al Absurdo seguir los siguientes pasos:

- 1. Suponer que P es verdadero, es decir, que las hipótesis de la implicación se cumplen.
- 2. Suponer que $\sim Q$ es verdadero.
- 3. Mediante razonamientos lógicos mostrar que $\sim P$ también es verdadero.
- 4. De los pasos 1 y 3 se tiene entonces que P y $\sim P$ son ambos verdaderos. Ya que esto no es posible en Lógica Proposicional, el Paso 2 es Falso, es decir, Q es verdadera y por lo tanto $P \Longrightarrow Q$ verdadera.

Teoría de Conjuntos

Identidad	Nombre
$(\overline{A \cup B}) = \overline{A} \cap \overline{B}$	Leyes de De Morgan
$(\overline{A \cap B}) = \overline{A} \cup \overline{B}$	
$A \cup (A \cap B) = A$	Leyes de absorción
$A \cap (A \cup B) = A$	
$A \cup \overline{A} = ?$	Leyes de complemento
$A \cap \overline{A} = ?$	

Teoría de Conjuntos

Identidad	Nombre
$(\overline{A \cup B}) = \overline{A} \cap \overline{B}$	Leyes de De Morgan
$(\overline{A \cap B}) = \overline{A} \cup \overline{B}$	
$A \cup (A \cap B) = A$	Leyes de absorción
$A \cap (A \cup B) = A$	
$A \cup \overline{A} = U$	Leyes de complemento
$A \cap \overline{A} = \emptyset$	

Teoria de Conjuntos

Identidad	Nombre
$A \cup \emptyset = ?$	Leyes de
A ∩ U = ?	identidad
A ∪ U = U	Leyes de
$A \cap \varnothing = \varnothing$	dominación
$A \cup A = A$	Leyes de
$A \cap A = A$	idempotencia
	Ley de
$\overline{A} = A$	complementación

Teoria de Conjuntos

Identidad	Nombre
$A \cup \varnothing = A$	Leyes de
$A \cap U = A$	identidad
<i>A</i> ∪ U = U	Leyes de
$A \cap \emptyset = \emptyset$	dominación
$A \cup A = A$	Leyes de
$A \cap A = A$	idempotencia
$\overline{A} = A$	Ley de complementación
/ / - / /	

Teoría de Conjuntos

Identidad	Nombre
$A \cup B = B \cup A$	Leyes
$A \cap B = B \cap A$	conmutativas
$A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$	Leyes
$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$	asociativas
$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$	Leyes
$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$	distributivas

ALGEBRA DE CONJUNTOS

```
LPara cualquier conjunto A, B, y C:
  A \cap A = A;
  A \cup A = A;
  A \setminus A = \{\};
  A \cap B = B \cap A;
  A \cup B = B \cup A:
  (A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C);
  (A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C);
  C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B);
  C \setminus (A \cup B) = (C \setminus A) \cap (C \setminus B);
  C \setminus (B \setminus A) = (A \cap C) \cup (C \setminus B);
  (B \setminus A) \cap C = (B \cap C) \setminus A = B \cap (C \setminus A);
  (B \setminus A) \cup C = (B \cup C) \setminus (A \setminus C);
  A \subseteq B sí y solamente si A \cap B = A;
  A \subseteq B sí y solamente si A \cup B = B;
  A \subseteq B sí y solamente si A \setminus B = \emptyset;
  A \cap B = \emptyset sí y solamente si B \setminus A = B;
  A \cap B \subseteq A \subseteq A \cup B;
  A \cap \{\} = \emptyset;
  A \cup \{\} = A;
\{\} \setminus A = \emptyset;
```

 $A \setminus \{\} = A$.

Existen varias equivalencias entre fórmulas de la lógica proposicional, las cuales se conocen como leyes de equivalencia. La tabla 3 muestra estas leyes. Se utiliza el símbolo Tautología para indicar una tautología y el símbolo Contradicción para indicar una contradicción

Ley de equivalencia	Fórmula
Doble Implicación	$F \leftrightarrow G = (F \rightarrow G) \land (G \rightarrow H)$
Implicación	$F \rightarrow G = \neg F \lor G$
Distribución	$F_{\checkmark}(G_{\land}H) = (F_{\checkmark}G)_{\land}(F_{\lor}H)$
	$F \land (G \lor H) = (F \land G) \lor (F \land H)$
Asociación	$(F \lor G) \lor H = F \lor (G \lor H)$
	$(F \land G) \land H = F \land (G \land H)$
Complementación	<i>F</i> ∧¬ <i>F</i> = Contradicción
	F∨¬ F = Tautología
	¬¬F=F
Conmutación	$F \lor G = G \lor F$
	$F \wedge G = G \wedge F$
Cero	<i>F</i> ∨Tautología = Tautología
	<i>F</i> ∧Contradicción = Contradicción
Identidad	F∨Contradicción = F
	<i>F</i> ∧Tautología = <i>F</i>
Idempotencia	F∨F= F
	<i>F</i> ∧ <i>F</i> = <i>F</i>
Absorción	$F \lor F \land Q = F$
	$F \land (F \lor Q) = F$
	$F \lor \neg F \land Q = F \lor Q$
Leyes de Morgan	$\neg (F \lor Q \lor H) = \neg F \land \neg Q \land \neg H$
	$\neg (F \land Q \land H) = \neg F \lor \neg Q \lor \neg H$

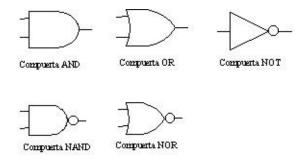
CONECTIVAS LOGICAS

• La construcción de fórmulas compuestas requiere del uso de elementos que permitan establecer una relación entre los átomos que la forman; estos elementos se conocen como conectivas lógicas.

Conectiva	Símbolos asociados
Negación (No)	~, ¬ , -
Conjunción (Y)	^, &, *
Disyunción (O)	V, , +
Condicional (Si entonces)	\rightarrow
Bicondicional (Si y solo si)	↔,=

CIRCUITOS LOGICOS

- Debido a que una proposición puede ser evaluada y resultar solo verdadera o falsa, se puede deducir alguna equivalencia con el álgebra booleana, que maneja solamente dos valores (0 y 1). Las propiedades del cálculo proposicional son equivalentes a las del álgebra desarrollada por Boole.
- En el álgebra booleana, una proposición es equivalente a una variables, y las conectivas lógicas se utilizan como compuertas lógicas. La figura 1 muestra las compuestas lógicas más representativas de esta álgebra. Los esquemas que resultan de aplicar las compuertas lógicas se conocen como circuitos lógicos.



Teoría de Conjuntos

Cómo probar identidades

Se tienen dos métodos:

- · Construir una tabla de pertenencia
- Utilizar la notación de conjuntos y las equivalencias lógicas

Teoría de Conjuntos

Tabla de pertenencia

Se considera cada combinación de conjuntos en los que un elemento puede pertenecer y se verifica que los elementos en la misma combinación de conjuntos pertenecen a ambos conjuntos en la identidad

Probar $\overline{A \cap B} = \overline{A \cup B}$

A	В	Ā	B	$A \cap B$	$\overline{A \cap B}$	$\overline{A} \cup \overline{B}$
1	1					
1	0					
0	1					
0	0					

Probar $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$

Α	В	Ā	B	A∩B	A∩B	$\overline{A} \cup \overline{B}$
1	1					
1	0					
0	1					
0	0					

1 representa $x \in Conjunto$ 0 representa $x \notin Conjunto$

Probar $\overline{A \cap B} = \overline{A \cup B}$

Α	В	Ā	B	A∩B	$\overline{A \cap B}$	$\overline{A} \cup \overline{B}$
1	1	0	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
0	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	1

Probar $A \cap B = A \cup B$

A	В	Ā	В	$A \cap B$	$\overline{A \cap B}$	$\overline{A} \cup \overline{B}$
1	1	0	0	1	0	0
1	0	0	1	0	1	1
0	1	1	0	0	1	1
0	0	1	1	0	1	1

Probar
$$\overline{A \cup (\overline{A} \cap B)} = \overline{A} \cap (A \cup \overline{B})$$

Probar $\overline{A \cup (\overline{A} \cap B)} = \overline{A} \cap (A \cup \overline{B})$

A	В	A	В	$\overline{A} \cap B$	$A \cup (\overline{A} \cap B)$	$\overline{A \cup (A \cap B)}$	$A \cup \overline{B}$	$\overline{A} \cap (A \cup \overline{B})$
1	1	0	0	0	1	0	1	0
1	0	0	1	0	1	0	1	0
0	1	1	0	1	1	0	0	0
0	0	1	1	0	0	1	1	1

Probar
$$\overline{A \cup (B \cap C)} = \overline{A} \cap (\overline{B \cap C})$$

Probar $\overline{A \cup (B \cap C)} = \overline{A} \cap (\overline{B \cap C})$

Α	В	С	A	B∩C	B∩C	$\overline{A} \cap (\overline{B \cap C})$	$A \cup (B \cap C)$	$\overline{A \cup (B \cap C)}$
1	1	0	0	0	1	0	1	0
1	1	1	0	1	0	0	1	0
1	0	0	0	0	1	0	1	0
1	0	1	0	0	1	0	1	0
0	1	0	1	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	0	0	1	0
0	0	0	1	0	1	1	0	1
0	0	1	1	0	1	1	0	1

Complete la tabla para (A - B)

Α	В	A-B
1	1	
1	0	?
0	1	?
0	0	?

Complete la tabla para (A - B)

A	В	A-B
1	1	0
1	0	
0	1	
0	0	

El mismo elemento está en A y en B. Por lo tanto, no estará en A-B

Complete la tabla para (A - B)

Α	В	A-B
1	1	0
1	0	1
0	1	0
0	0	0

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

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

Α	В	B-A	<i>A</i> ∩(B- <i>A</i>)
1	1	0	0
1	0	0	0
0	1	1	0
0	0	0	0

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

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

A	В	B-A	<i>A</i> ∪(B- <i>A</i>)	$A \cup B$
1	1	0	1	1
1	0	0	1	1
0	1	1	1	1
0	0	0	0	0

Cómo probar identidades

Se tienen dos métodos:

- · Construir una tabla de pertenencia
- Utilizar la notación de conjuntos y las equivalencias lógicas

$$A \cup B = \{x \mid x \in A \lor x \in B\}$$

$$A \cap B = \{x \mid x \in A \land x \in B\}$$

$$A-B=\{x \mid x \in A \land x \notin B\}$$

$$A = \{x \mid x \notin A\}$$

Probar
$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

 $\overline{A \cap B} = ?$

Probar
$$A \cap B = A \cup B$$

 $\overline{A \cap B} = \{ x \mid x \notin A \cap B \}$

Probar
$$\overline{A} \cap \overline{B} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid x \notin A \cap B\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid \neg(x \in A \cap B)\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid \neg(x \in A \land x \in B)\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid \neg(x \in A) \lor \neg(x \in B)\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid (x \notin A) \lor (x \notin B)\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{x \mid (x \in \overline{A}) \lor (x \in \overline{B})\}$$

$$\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$$

Probar
$$\overline{A \cup (B \cap C)} = \overline{A} \cap (\overline{B \cap C})$$

 $\overline{A \cup (B \cap C)} = ?$

Probar
$$\overline{A \cup (B \cap C)} = \overline{A} \cap (\overline{B \cap C})$$

 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid x \notin (A \cup (B \cap C))\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid \neg(x \in (A \cup (B \cap C)))\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid \neg(x \in A) \lor (x \in (B \cap C))\}\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid \neg(x \in A) \land \neg(x \in (B \cap C))\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid (x \notin A) \land (x \notin (B \cap C))\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid (x \in \overline{A}) \land (x \in (\overline{B \cap C}))\}$
 $\overline{A \cup (B \cap C)} = \{x \mid (x \in \overline{A}) \land (x \in (\overline{B \cap C}))\}$

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

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

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

 $A \cap (B - A) = \{x \mid x \in (A \cap (B - A))\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in A) \land [x \in (B - A)]\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in A) \land (x \in B \land x \notin A)\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in A) \land (x \in B) \land (x \notin A)\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in A) \land (x \notin A)) \land (x \in B)\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in \emptyset) \land (x \in B)\}$
 $A \cap (B - A) = \{x \mid (x \in \emptyset)\}$
 $A \cap (B - A) = \emptyset$

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

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

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

 $A \cup (B - A) = \{ x \mid x \in (A \cup (B - A)) \}$
 $A \cup (B - A) = \{ x \mid (x \in A) \lor (x \in (B - A)) \}$
 $A \cup (B - A) = \{ x \mid (x \in A) \lor (x \in B) \land (x \notin A)] \}$
 $A \cup (B - A) = \{ x \mid [(x \in A) \lor (x \in B)] \land [(x \in A) \lor (x \notin A)] \}$
 $A \cup (B - A) = \{ x \mid [(x \in A) \lor (x \in B)] \land (x \in U) \}$
 $A \cup (B - A) = \{ x \mid (x \in A) \lor (x \in B) \}$
 $A \cup (B - A) = A \cup B$

Probar
$$\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = \overline{A} \cap \overline{B}$$

 $\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = ?$

Probar
$$\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \overline{A} \cap \overline{B}$$

 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A})\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land x \in (\overline{B} - \overline{A})\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land \neg x \in (\overline{B} - \overline{A})\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land \neg (x \in \overline{B} \land x \notin A)\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land [\neg (x \in \overline{B}) \lor \neg x \notin A]\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land [\neg (x \in \overline{B}) \lor \neg (\neg x \in A)]\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid x \in \overline{A} \land [\neg (x \in \overline{B}) \lor x \in A]\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid [x \in \overline{A} \land \neg (x \in \overline{B})] \lor [x \in \overline{A} \land x \in A]\}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - \overline{A}) = \{x \mid [x \in \overline{A} \land \neg (x \in \overline{B})] \lor \emptyset\}$

Probar
$$\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = \overline{A} \cap \overline{B}$$

 $\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = \{ x \mid [x \in \overline{A} \land \neg (x \in B)] \lor \emptyset \}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = \{ x \mid x \in \overline{A} \land \neg (x \in B) \}$
 $\overline{A} \cap (\overline{B} - A) = \{ x \mid x \in \overline{A} \land x \in \overline{B} \} = \overline{A} \cap \overline{B}$

Demostración por conjuntos

Una demostración matemática no es un proceso forzado sino más bien sustentado en definiciones, leyes y axiomas, así como otras propiedades y teoremas que ya han sido demostrados, esto quiere decir, que el desarrollo de una comprobación fluye en la misma medida que existe un sustento teórico que le permite avanzar. Hay métodos de demostración directos (como los que se han venido presentando en publicaciones pasadas) e indirectos (como el contraejemplo, reducción al absurdo). A continuación comencemos con la selección de propiedades o teoremas a verificar:

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

Como podemos observar, el teorema presentado es una igualdad de conjuntos, esto indica que debemos aplicar la definición de **Igualdad de Conjuntos** y demostrar la doble inclusión.



 $i \dot{c}[(A \cup B) - C] \subset [(A - C) \cup (B - C)]$?

i $\dot{c}[(A \cup B) - C] \subset [(A - C) \cup (B - C)]$?

 $\forall x \in [(A \cup B) - C] \Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C$

por definición de diferencia de conjuntos

 $i \stackrel{\cdot}{c}[(A \cup B) - C] \subset [(A - C) \cup (B - C)]?$

 $\forall x \in [(A \cup B) - C] \Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C$

por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C$

por definición de unión de conjuntos

 $i \dot{c}[(A \cup B) - C] \subset [(A - C) \cup (B - C)]$?

 $\forall x \in [(A \cup B) - C] \Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C$

por definición de diferencia de conjuntos

 \Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C,

por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C),$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva Procedamos:

i ċ[(A∪B)-C]⊂[(A-C)∪(B-C)]?

 $\forall x \in [(A \cup B) - C] \Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C,$

por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C$

por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C),$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\Rightarrow x \in (A - C) \lor x \in (B - C),$

por definición de diferencia de conjuntos

Procedamos:

i ċ[(A∪B)-C]⊂[(A-C)∪(B-C)]?

 $\forall x \in [(A \cup B) - C] \Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C,$

por definición de diferencia de conjuntos

 \Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C,

por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C),$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\Rightarrow x \in (A - C) \lor x \in (B - C),$

por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow x \in [(A-C) \cup (B-C)],$

por definición de unión de conjuntos

•

Se demuestra que $[(A \cup B)-C] \subset [(A-C) \cup (B-C)],$ por definición de Inclusión de Conjuntos.

ii ċ[(*A*-*C*)∪(*B*-*C*)]⊂[(*A*∪*B*)-*C*]?

 $\forall x \in [(A-C) \cup (B-C)] \Rightarrow x \in (A-C) \lor x \in (B-C)$, por definición de unión de conjuntos

 $\forall x \in [(A-C) \cup (B-C)] \Rightarrow x \in (A-C) \lor x \in (B-C)$, por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C),$

por definición de diferencia de conjuntos

 $\forall x \in [(A-C) \cup (B-C)] \Rightarrow x \in (A-C) \lor x \in (B-C)$, por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C),$

por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C,$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C$

 $\Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C$

 $\forall x \in [(A-C) \cup (B-C)] \Rightarrow x \in (A-C) \lor x \in (B-C)$, por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C)$, por definición de diferencia de conjuntos

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

por definición de unión de conjuntos

 $\forall x \in [(A-C) \cup (B-C)] \Rightarrow x \in (A-C) \lor x \in (B-C)$, por definición de unión de conjuntos

 \Rightarrow (x \in A \land x \notin C) \lor (x \in B \land x \notin C), por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \lor x \in B) \land x \notin C$ por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción

inclusiva

 $\Rightarrow x \in (A \cup B) \land x \notin C$ por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow x \in [(A \cup B) - C],$ por definición de diferencia de conjuntos

•

Se demuestra que $[(A-C)\cup(B-C)]\subset[(A\cup B)-C],$

por definición de Inclusión de Conjuntos.

•

Por i y ii se demuestra que (AUB)-C=(A-C)U(B-C),

por definición de Igualdad de Conjuntos

$$(A - B) \times C = (A \times C) - (B \times C)$$

 $i \dot{c}[(A-B)\times C]\subset [(A\times C)-(B\times C)]$?

$$\forall (x,y) \in [(A-B) \times C] \Rightarrow x \in (A-B) \land y \in C,$$
 cartesiano

$$i \dot{c}[(A-B)\times C]\subset [(A\times C)-(B\times C)]$$
?

$$\forall (x,y) \in [(A-B) \times C] \Rightarrow x \in (A-B) \land y \in C,$$
 cartesiano

$$\Rightarrow (x \in A \land x \notin B) \land y \in C$$

por definición de diferencia de conjuntos

$$i \dot{c}[(A-B)\times C]\subset [(A\times C)-(B\times C)]$$
?

$$\forall (x,y) \in [(A-B) \times C] \Rightarrow x \in (A-B) \land y \in C,$$
 cartesiano

$$\Rightarrow (x \in A \land x \notin B) \land y \in C$$

por definición de diferencia de conjuntos

$$\Rightarrow x \in A \land (x \notin B \land y \in C),$$

por ley lógica asociativa de la conjunción

$$i \dot{c}[(A-B)\times C]\subset [(A\times C)-(B\times C)]$$
?

$$\forall (x,y) \in [(A-B) \times C] \Rightarrow x \in (A-B) \land y \in C,$$
 cartesiano

$$\Rightarrow$$
(x \in A \land x \notin B) \land y \in C,

por definición de diferencia de conjuntos

$$\Rightarrow x \in A \land (x \notin B \land y \in C),$$

por ley lógica asociativa de la conjunción

$$\Rightarrow x \in A \land (y \in C \land x \notin B),$$

por ley lógica conmutativa de la conjunción

$$i \dot{c}[(A-B)\times C]\subset [(A\times C)-(B\times C)]$$
?

$$\forall (x,y) \in [(A-B) \times C] \Rightarrow x \in (A-B) \land y \in C,$$
 cartesiano

$$\Rightarrow$$
($x \in A \land x \notin B$) $\land y \in C$,

por definición de diferencia de conjuntos

$$\Rightarrow x \in A \land (x \notin B \land y \in C),$$

por ley lógica asociativa de la conjunción

$$\Rightarrow x \in A \land (y \in C \land x \notin B),$$

por ley lógica conmutativa de la conjunción

$$\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land x \notin B,$$

por ley lógica asociativa de la conjunción

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por ley lógica de adición y ley lógica asociativa de la conjunción

$$\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$$

por ley lógica de adición y ley lógica asociativa de la conjunción

$$\Rightarrow$$
(x,y) \in (A×C) \land (x,y) \notin (B×C), cartesiano

por definición de producto

$$\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$$

por ley lógica de adición y ley lógica asociativa de la conjunción

$$\Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B \times C),$$
 cartesiano

por definición de producto

$$\Rightarrow (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)],$$
 conjuntos

por definición de diferencia de

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por ley lógica de adición y ley lógica asociativa de la conjunción

 $\Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B \times C),$ cartesiano

por definición de producto

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)],$ conjuntos

por definición de diferencia de

•

Se demuestra que [(A-B)×C]⊂[(A×C)-(B×C)], por definición de Inclusión de Conjuntos.

ii ċ[(*A*×*C*)-(*B*×*C*)]⊂[(*A*-*B*)×*C*]?

 $\forall (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)] \Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B - C)$, por definición de diferencia de conjuntos

 $\forall (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)] \Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B - C)$, por definición de diferencia de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por definición de producto cartesiano

 $\forall (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)] \Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B - C), \text{ por definición de diferencia}$ de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por definición de producto cartesiano

 $\Rightarrow [(x \in A \land y \in C) \land x \notin B] \lor [(x \in A \land y \in C) \land y \notin C]),$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\forall (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)] \Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B - C), \text{ por definición de diferencia}$ de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por definición de producto cartesiano

 $\Rightarrow [(x \in A \land y \in C) \land x \notin B] \lor [(x \in A \land y \in C) \land y \notin C]),$

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\Rightarrow [x \in A \land (y \in C \land x \notin B)] \lor [x \in A \land (y \in C \land y \notin C)]),$

por ley lógica asociativa de la conjunción

 $\forall (x,y) \in [(A \times C) - (B \times C)] \Rightarrow (x,y) \in (A \times C) \land (x,y) \notin (B - C), \text{ por definición de diferencia}$ de conjuntos

 $\Rightarrow (x \in A \land y \in C) \land (x \notin B \lor y \notin C),$

por definición de producto cartesiano

por ley lógica distributiva de la conjunción respecto de la disyunción inclusiva

 $\Rightarrow [x \in A \land (y \in C \land x \notin B)] \lor [x \in A \land (y \in C \land y \notin C)]),$

 $\Rightarrow [(x \in A \land y \in C) \land x \notin B] \lor [(x \in A \land y \in C) \land y \notin C]),$

por ley lógica asociativa de la conjunción

 $\Rightarrow [(x \in A \land x \notin B) \land y \in C] \lor [x \in A \land (y \in C \land y \in C')]),$

por leyes lógicas asociativa y conmutativa de la conjunción y por definición de complemento de un conjunto

$$\Rightarrow [x \in (A - B) \land y \in C] \lor (x \in A \land y \in \emptyset),$$

por propiedad de la intersección de conjuntos $A \cap A' = \emptyset$

 $\Rightarrow [x \in (A-B) \land y \in C] \lor (x \in A \land y \in \emptyset),$ por propiedad de la intersección de conjuntos $A \cap A' = \emptyset$

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in (A \times \emptyset),$ por definición de producto cartesiano

 $\Rightarrow [x \in (A-B) \land y \in C] \lor (x \in A \land y \in \emptyset),$ por propiedad de la intersección de conjuntos $A \cap A' = \emptyset$

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in (A \times \emptyset),$ por definición de producto cartesiano

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in \emptyset$, por propiedad de producto cartesiano se cumple la existencia del elemento neutro como sigue: $\forall A \subset U, A \times \emptyset = \emptyset \times A = \emptyset$

 $\Rightarrow [x \in (A-B) \land y \in C] \lor (x \in A \land y \in \emptyset),$ por propiedad de la intersección de conjuntos $A \cap A' = \emptyset$

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B)\times C] \lor (x,y) \in (A\times\emptyset),$ por definición de producto cartesiano

 \Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in Ø, por propiedad de producto cartesiano se cumple la existencia del elemento neutro como sigue: \forall A \subset U,A \times Ø=Ø \times A=Ø

 $\Rightarrow (x,y) \in \{[(A-B)\times C]\cup\emptyset\},$ por definición de unión de conjuntos

 \Rightarrow (x,y) \in {[(A-B)×C] \cup Ø}, por definición de unión de conjuntos

 $\Rightarrow [x \in (A-B) \land y \in C] \lor (x \in A \land y \in \emptyset), \qquad \text{por propied ad de la intersección de}$

conjuntos A∩A'=Ø

 $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in (A \times \emptyset),$ por definición de producto cartesiano $\Rightarrow (x,y) \in [(A-B) \times C] \lor (x,y) \in \emptyset,$ por propiedad de producto cartesiano

se cumple la existencia del elemento neutro como sigue: ∀A⊂U,Aר=Ø×A=Ø

 $\Rightarrow (x,y) \in \{[(A-B) \times C] \cup \emptyset\},$ por definición de unión de conjuntos

 \Rightarrow (x,y) \in [(A-B)×C], por propiedad de unión de conjuntos \forall A \subset U, A \cup Ø=Ø \cup A=Ø

•

Se demuestra que $[(A \times C) - (B \times C)] \subset [(A - B) \times C]$, por definición de Inclusión de Conjuntos.

Se demuestra que [(A×C)-(B×C)]⊂[(A-B)×C], por definición de Inclusión de Conjuntos.

•

Por i y ii se demuestra que $(A-B)\times C=(A\times C)-(B\times C)$, por definición de Igualdad de Conjuntos

• i Teorema Directo: $\dot{c}A \subset B \land A \subset C \Rightarrow A \subset (B \cap C)$?

• i Teorema Directo: $\dot{c}A \subset B \land A \subset C \Rightarrow A \subset (B \cap C)$?

ċA⊂(B∩*C*)?

• i Teorema Directo: $\dot{c}A \subset B \land A \subset C \Rightarrow A \subset (B \cap C)$?

¿*A*⊂(*B*∩*C*)?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por hipótesis tenemos que $A \subset B \land A \subset C$

• i Teorema Directo: $\dot{c}A \subset B \land A \subset C \Rightarrow A \subset (B \cap C)$?

¿*A*⊂(*B*∩*C*)?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por hipótesis tenemos que $A \subset B \land A \subset C$

 $\Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por definición de intersección de conjuntos

• i Teorema Directo: $\dot{c}A \subset B \land A \subset C \Rightarrow A \subset (B \cap C)$?

¿A⊂(B∩C)?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por hipótesis tenemos que $A \subset B \land A \subset C$

 $\Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por definición de intersección de conjuntos

•

Se demuestra que $A \subset (B \cap C)$, por definición de Inclusión de Conjuntos.

ii Teorema Recíproco: $\dot{c}A\subset (B\cap C)\Rightarrow A\subset B\wedge A\subset C$?

ii Teorema Recíproco: $\dot{c}A\subset (B\cap C)\Rightarrow A\subset B\wedge A\subset C$?

¿A⊂B?

ii Teorema Recíproco: $\dot{c}A\subset (B\cap C)\Rightarrow A\subset B\land A\subset C$?

¿A⊂B?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

ii Teorema Recíproco: $\dot{c}A\subset (B\cap C)\Rightarrow A\subset B\land A\subset C$?

¿A⊂B?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

 $\Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por definición de intersección de conjuntos

ii Teorema Recíproco: $\dot{c}A\subset (B\cap C)\Rightarrow A\subset B\wedge A\subset C$?

¿A⊂B?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

 $\Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por definición de intersección de conjuntos

 $\Rightarrow x \in B$,

por ley lógica de simplificación $p \land q \equiv p$ (o también $p \land q \equiv q$)

•

Se demuestra que A⊂B, por definición de Inclusión de Conjuntos.



A⊂*C*?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

 $A \subset C$?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

 $\Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por definición de intersección de conjuntos

 $A \subset C$?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

por hipótesis tenemos que $A\subset (B\cap C)$

 $\Rightarrow x \in B \land x \in C$,

por definición de intersección de conjuntos

 $\Rightarrow x \in C$

por ley lógica de simplificación $p \land q \equiv p$ (o también $p \land q \equiv q$)

 $A \subset C$?

 $\forall x \in A \Rightarrow x \in (B \cap C)$,

 $\Rightarrow x \in B \land x \in C$

 $\Rightarrow x \in C$

por hipótesis tenemos que $A \subset (B \cap C)$

por definición de intersección de conjuntos

por ley lógica de simplificación p∧q≡p (o también p∧q≡q)

Se demuestra que $A \subset B$ por definición de Inclusión de Conjuntos. •

Por las demostraciones de los teoremas directo y recíproco se cumple que $A \subset B \land A \subset C \Leftrightarrow A \subset (B \cap C)$

- Demostraciones Propuestas
- Con el propósito de ejercitar y/o apoyar el proceso formativo se dejan propuestas las siguientes demostraciones:

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

 $(A \cap B) \times C = (A \times C) \cap (B \times C)$
 $A \wedge B = \emptyset \iff A = \emptyset \wedge B = \emptyset$

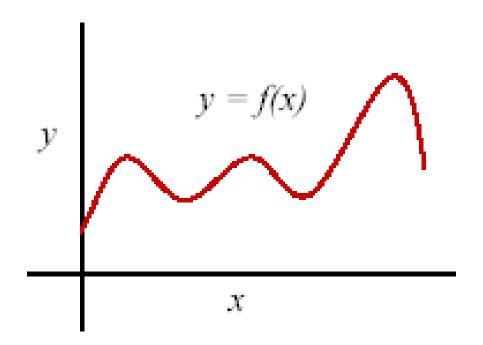
Ejercicios

1. Sean \mathcal{A} , \mathcal{B} y \mathcal{C} , tres conjuntos arbitrarios, demuestre las siguientes propiedades de conjuntos:

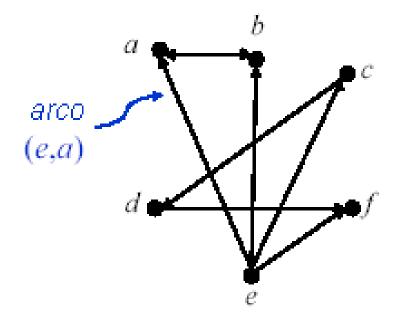
a).
$$\mathcal{A}$$
- $(\mathcal{B} \cap \mathcal{C}) = (\mathcal{A} - \mathcal{B}) \cup (\mathcal{A} - \mathcal{C})$

b).
$$\mathcal{A} \cup (\mathcal{B} \cap \mathcal{C}) = (\mathcal{A} \cup \mathcal{B}) \cap (\mathcal{A} \cup \mathcal{C})$$

Grafo Normal



Grafo Ciencias de la Computación



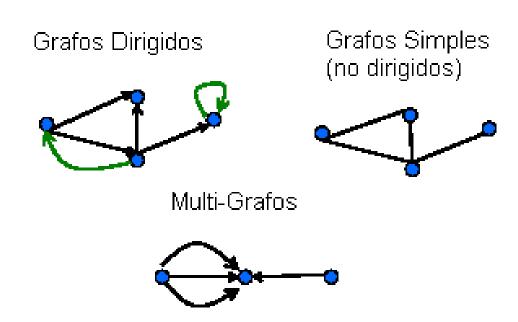
Definición

Un grafo es una conjunto de vértices *V* y un conjunto de arcos *E*,tal que

$$E \subset V \times V$$

Así E, es simplemente una relación binaria en el conjunto V.

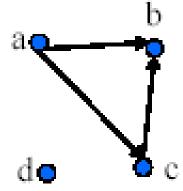
Tipos de Grafos



Relaciones y Grafos

$$A = \{a,b,c,d\}$$

$$R = \{(a,b) (a,c) (c,b)\}$$



Propiedades de Relación





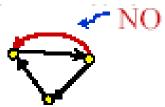
Transitiva

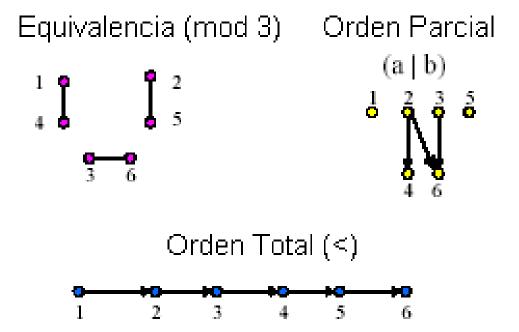


Simétrica



Antisimetrica

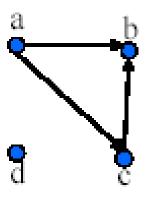




Representación de Matriz Booleana

$$A = \{a,b,c,d\}$$

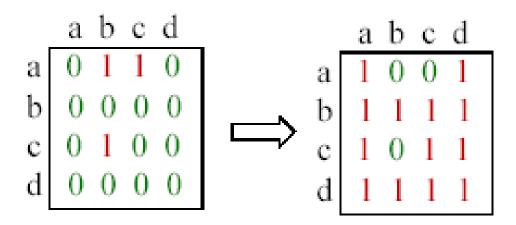
 $R = \{(a,b) (a,c) (c,b)\}$



	a	b	c	d	
a	0	1	1	0	
b	0	0	0	0	
c	0	1	0	0	
d	0	0	0	0	

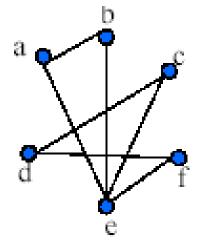
Operaciones sobre la Matriz Booleana

$$\overline{R} = A \times A - R$$
 (Todos los pares que no están en R)



Problemas del Mundo Real

Redes de Computadores Conecciones Aereas Conflictos en examenes Mapas



Composición Usando Matrices

$$T(\mathbf{a_1,c_1}) = [R(\mathbf{a_1,b_1}) \land S(\mathbf{b_1,c_1})] \lor [R(\mathbf{a_1,b_2}) \land S(\mathbf{b_2,c_1})] \lor [R(\mathbf{a_1,b_3}) \land S(\mathbf{b_3,c_1})] \lor [R(\mathbf{a_1,b_4}) \land S(\mathbf{b_4,c_1})]$$