

# Matemáticas Discretas I

## Teoría de Conjuntos

Juan Francisco Díaz Frias

Profesor Titular (1993-hoy)

[juanfco.diaz@correounivalle.edu.co](mailto:juanfco.diaz@correounivalle.edu.co)

Edif. B13 - 4009



Universidad del Valle

Enero 2022

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:

• {1, 2, 3}

• {a, b, c}

• {x | x > 0}

• {x | x < 0}

• {x | x >= 0}

• {x | x <= 0}

- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

## Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
  - En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
  - Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
  - Ejemplos de conjuntos son:
    - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
    - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
    - El conjunto de países que forman la Unión Europea
  - Los conjuntos son una abstracción presente en **cada**quier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los conjuntos son una abstracción presente en cualquier modelo

# Motivación - Definiciones

- Los **conjuntos** son la estructura básica para construir muchas estructuras discretas: Relaciones, Funciones, Secuencias, ....
- En computación, los conjuntos son fundamentales para construir **tipos, grafos, autómatas, gramáticas** ...
- Un **conjunto** es una colección (o agrupación), no ordenada de objetos (o elementos).
- Ejemplos de conjuntos son:
  - El conjunto de ciclistas que participó en la vuelta a España 2017
  - El conjunto de etapas de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - El conjunto de ciclistas, etapas y clasificaciones de la vuelta a España 2017
  - Los conjuntos de números reales ( $\mathbb{R}$ ), racionales ( $\mathbb{Q}$ ), enteros ( $\mathbb{Z}$ ), y naturales ( $\mathbb{N}$ )
- Los **conjuntos** son una abstracción presente en cualquier modelo

# Definición de conjuntos

Los conjuntos se definen por **extensión** o por **comprensión**.

- Por **extensión**: enunciar, enmarcados en llaves ( $\{, \}$ ), los elementos del conjunto.

$$A = \{2, 4, 6, 8, 10\}, V = \{a, e, i, o, u\}, \mathcal{A} = \{a, b, c, d, \dots, x, y, z\}$$

- Por **comprensión**: los elementos del conjunto se expresan por condiciones que cumplan los elementos de otro conjunto (el **universal**:  $U$ ).

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 10\}$$

$$V = \{I : \mathcal{A} | \text{Vocal}(I)\}$$

- Extensión** es una abreviación de **comprensión**:

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

$$A = \{x : U | x = a_1 \vee x = a_2 \vee \dots \vee x = a_n\}$$

- Aunque el conjunto sea finito, puede ser mejor definirlo por comprensión:

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 1024\}$$

Es más **preciso** que  $A = \{2, 4, \dots, 1024\}$

# Definición de conjuntos

Los conjuntos se definen por **extensión** o por **comprensión**.

- Por **extensión**: enunciar, enmarcados en llaves ( $\{, \}$ ), los elementos del conjunto.

$$A = \{2, 4, 6, 8, 10\}, V = \{a, e, i, o, u\}, \mathcal{A} = \{a, b, c, d, \dots, x, y, z\}$$

- Por **comprensión**: los elementos del conjunto se expresan por condiciones que cumplan los elementos de otro conjunto (el **universal**:  $U$ ).

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 10\}$$

$$V = \{I : \mathcal{A} | \text{Vocal}(I)\}$$

- Extensión** es una abreviación de **comprensión**:

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

$$A = \{x : U | x = a_1 \vee x = a_2 \vee \dots \vee x = a_n\}$$

- Aunque el conjunto sea finito, puede ser mejor definirlo por comprensión:

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 1024\}$$

Es más **preciso** que  $A = \{2, 4, \dots, 1024\}$

# Definición de conjuntos

Los conjuntos se definen por **extensión** o por **comprensión**.

- Por **extensión**: enunciar, enmarcados en llaves ( $\{, \}$ ), los elementos del conjunto.

$$A = \{2, 4, 6, 8, 10\}, V = \{a, e, i, o, u\}, \mathcal{A} = \{a, b, c, d, \dots, x, y, z\}$$

- Por **comprensión**: los elementos del conjunto se expresan por condiciones que cumplan los elementos de otro conjunto (el **universal**:  $U$ ).

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 10\}$$

$$V = \{I : \mathcal{A} | \text{Vocal}(I)\}$$

- Extensión** es una abreviación de **comprensión**:

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

$$A = \{x : U | x = a_1 \vee x = a_2 \vee \dots \vee x = a_n\}$$

- Aunque el conjunto sea finito, puede ser mejor definirlo por comprensión:

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 1024\}$$

Es más **preciso** que  $A = \{2, 4, \dots, 1024\}$

# Definición de conjuntos

Los conjuntos se definen por **extensión** o por **comprensión**.

- Por **extensión**: enunciar, enmarcados en llaves ( $\{, \}$ ), los elementos del conjunto.

$$A = \{2, 4, 6, 8, 10\}, V = \{a, e, i, o, u\}, \mathcal{A} = \{a, b, c, d, \dots, x, y, z\}$$

- Por **comprensión**: los elementos del conjunto se expresan por condiciones que cumplan los elementos de otro conjunto (el **universal**:  $U$ ).

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 10\}$$

$$V = \{I : \mathcal{A} | \text{Vocal}(I)\}$$

- Extensión** es una abreviación de **comprensión**:

$$A = \{a_1, a_2, \dots, a_n\}$$

$$A = \{x : U | x = a_1 \vee x = a_2 \vee \dots \vee x = a_n\}$$

- Aunque el conjunto sea finito, puede ser mejor definirlo por comprensión:

$$A = \{x : \mathbb{N} | (x \% 2) = 0 \wedge 0 < x \leq 1024\}$$

Es más **preciso** que  $A = \{2, 4, \dots, 1024\}$

# Propiedades básicas de los conjuntos

- Los conjuntos no tienen duplicados:

$$\{a, a\} = \{x : |x = a \vee x = a\} = \{x : |x = a\} = \{a\}$$

- En los conjuntos, el orden no importa:

$$\{a, b\} = \{x : |x = a \vee x = b\} = \{x : |x = b \vee x = a\} = \{b, a\}$$

- Lo que importa es saber si un elemento pertenece o no a un conjunto:

$$x \in A$$

$$x \notin A \equiv \neg(x \in A)$$

- Un conjunto  $A$  es finito, si tiene  $n$  elementos diferentes ( $n \in \mathbb{N}, |A| = n$ ). Un conjunto es infinito si no es finito.

# Propiedades básicas de los conjuntos

- Los conjuntos no tienen duplicados:

$$\{a, a\} = \{x : |x = a \vee x = a\} = \{x : |x = a\} = \{a\}$$

- En los conjuntos, el orden no importa:

$$\{a, b\} = \{x : |x = a \vee x = b\} = \{x : |x = b \vee x = a\} = \{b, a\}$$

- Lo que importa es saber si un elemento pertenece o no a un conjunto:

$$x \in A$$

$$x \notin A \equiv \neg(x \in A)$$

- Un conjunto  $A$  es finito, si tiene  $n$  elementos diferentes ( $n \in \mathbb{N}, |A| = n$ ). Un conjunto es infinito si no es finito.

# Propiedades básicas de los conjuntos

- Los conjuntos no tienen duplicados:

$$\{a, a\} = \{x : |x = a \vee x = a\} = \{x : |x = a\} = \{a\}$$

- En los conjuntos, el orden no importa:

$$\{a, b\} = \{x : |x = a \vee x = b\} = \{x : |x = b \vee x = a\} = \{b, a\}$$

- Lo que importa es saber si un elemento pertenece o no a un conjunto:

$$x \in A$$

$$x \notin A \equiv \neg(x \in A)$$

- Un conjunto  $A$  es finito, si tiene  $n$  elementos diferentes ( $n \in \mathbb{N}, |A| = n$ ). Un conjunto es infinito si no es finito.

# Propiedades básicas de los conjuntos

- Los conjuntos no tienen duplicados:

$$\{a, a\} = \{x : |x = a \vee x = a\} = \{x : |x = a\} = \{a\}$$

- En los conjuntos, el orden no importa:

$$\{a, b\} = \{x : |x = a \vee x = b\} = \{x : |x = b \vee x = a\} = \{b, a\}$$

- Lo que importa es saber si un elemento pertenece o no a un conjunto:

$$x \in A$$

$$x \notin A \equiv \neg(x \in A)$$

- Un conjunto  $A$  es **finito**, si tiene  $n$  elementos diferentes ( $n \in \mathbb{N}, |A| = n$ ). Un conjunto es **infinito** si no es finito.

# El conjunto universal y el conjunto vacío

- Cualquier conjunto está constituido por elementos del conjunto **universal**:  $U$ , el cual cumple que:

$$x \in U \equiv \text{true}$$

$$x \notin U \equiv \text{false}$$

- El conjunto **vacío**:  $\emptyset$  representa un conjunto sin elementos ( $|\emptyset| = 0$ ), y cumple que:

$$x \in \emptyset \equiv \text{false}$$

$$x \notin \emptyset \equiv \text{true}$$

# El conjunto universal y el conjunto vacío

- Cualquier conjunto está constituido por elementos del conjunto **universal**:  $U$ , el cual cumple que:

$$x \in U \equiv \text{true}$$

$$x \notin U \equiv \text{false}$$

- El conjunto **vacío**:  $\emptyset$  representa un conjunto sin elementos ( $|\emptyset| = 0$ ), y cumple que:

$$x \in \emptyset \equiv \text{false}$$

$$x \notin \emptyset \equiv \text{true}$$

# Plan

## 1 Motivación - Definiciones

## 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos

- **Predicados sobre conjuntos**
- Operaciones sobre conjuntos

## 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones

- Teoremas
- Demostraciones
- Demuestre o refute

## 4 Metateorema de representación

- Ejemplos

# Predicados sobre conjuntos

Hay dos predicados fundamentales que permiten **comparar** conjuntos definidos sobre  $U$ :

- **Igualdad,  $=$** :  $A$  es igual a  $B$  si y solo si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$  y cada elemento de  $B$ , pertenece a  $A$

$$A = B \equiv \forall x : U | (x \in A \equiv x \in B)$$

- **Inclusión,  $\subseteq$** :  $A$  está incluido en  $B$  ( $A$  es subconjunto de  $B$ , o,  $A$  está contenido en  $B$ ) si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$

$$A \subseteq B \equiv \forall x : U | (x \in A \implies x \in B)$$

- La **Inclusión propia,  $\subset$**  se define a partir de ellos:  $A$  está incluido propiamente en  $B$  si  $A$  está incluido en  $B$ , pero no es igual a  $B$ .

$$A \subset B \equiv ((A \subseteq B) \wedge (A \neq B))$$

# Predicados sobre conjuntos

Hay dos predicados fundamentales que permiten **comparar** conjuntos definidos sobre  $U$ :

- **Igualdad,  $=$** :  $A$  es igual a  $B$  si y solo si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$  y cada elemento de  $B$ , pertenece a  $A$

$$A = B \equiv \forall x : U | (x \in A \equiv x \in B)$$

- **Inclusión,  $\subseteq$** :  $A$  está incluido en  $B$  ( $A$  es subconjunto de  $B$ , o,  $A$  está contenido en  $B$ ) si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$

$$A \subseteq B \equiv \forall x : U | (x \in A \implies x \in B)$$

- La **Inclusión propia,  $\subset$**  se define a partir de ellos:  $A$  está incluido propiamente en  $B$  si  $A$  está incluido en  $B$ , pero no es igual a  $B$ .

$$A \subset B \equiv ((A \subseteq B) \wedge (A \neq B))$$

# Predicados sobre conjuntos

Hay dos predicados fundamentales que permiten **comparar** conjuntos definidos sobre  $U$ :

- **Igualdad,  $=$** :  $A$  es igual a  $B$  si y solo si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$  y cada elemento de  $B$ , pertenece a  $A$

$$A = B \equiv \forall x : U | (x \in A \equiv x \in B)$$

- **Inclusión,  $\subseteq$** :  $A$  está incluido en  $B$  ( $A$  es subconjunto de  $B$ , o,  $A$  está contenido en  $B$ ) si cada elemento de  $A$  pertenece a  $B$

$$A \subseteq B \equiv \forall x : U | (x \in A \implies x \in B)$$

- La **Inclusión propia,  $\subset$**  se define a partir de ellos:  $A$  está incluido propiamente en  $B$  si  $A$  está incluido en  $B$ , pero no es igual a  $B$ .

$$A \subset B \equiv ((A \subseteq B) \wedge (A \neq B))$$

# Plan

## 1 Motivación - Definiciones

## 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos

- Predicados sobre conjuntos
- Operaciones sobre conjuntos

## 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones

- Teoremas
- Demostraciones
- Demuestre o refute

## 4 Metateorema de representación

- Ejemplos

# Operaciones sobre conjuntos (1)

Hay cuatro operaciones básicas entre conjuntos. Dados  $A, B, A \subseteq U$ , y  $B \subseteq U$ :

- **Complemento:** El complemento de un conjunto  $A$ , se denota  $\bar{A}$ , y contiene todos los elementos de  $U$  que no están en  $A$ .

$$\bar{A} = \{x : U | x \notin A\}$$

- **Unión:** La unión de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cup B$ , y contiene todos los elementos de  $A$  y de  $B$

$$A \cup B = \{x : U | x \in A \vee x \in B\}$$

- **Intersección:** La intersección de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cap B$ , y contiene todos los elementos que están tanto en  $A$  como en  $B$

$$A \cap B = \{x : U | x \in A \wedge x \in B\}$$

- **Diferencia:** La diferencia de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \setminus B$ , y contiene todos los elementos que están en  $A$  pero no están en  $B$

$$A \setminus B = \{x : U | x \in A \wedge x \notin B\}$$



$\bar{A} \cup U = A \cup B \cup U = A \cap B \cup U = A \setminus B \cup U$

# Operaciones sobre conjuntos (1)

Hay cuatro operaciones básicas entre conjuntos. Dados  $A, B$ ,  $A \subseteq U$ , y  $B \subseteq U$ :

- **Complemento:** El complemento de un conjunto  $A$ , se denota  $\bar{A}$ , y contiene todos los elementos de  $U$  que no están en  $A$ .

$$\bar{A} = \{x : U | x \notin A\}$$

- **Unión:** La unión de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cup B$ , y contiene todos los elementos de  $A$  y de  $B$

$$A \cup B = \{x : U | x \in A \vee x \in B\}$$

- **Intersección:** La intersección de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cap B$ , y contiene todos los elementos que están tanto en  $A$  como en  $B$

$$A \cap B = \{x : U | x \in A \wedge x \in B\}$$

- **Diferencia:** La diferencia de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \setminus B$ , y contiene todos los elementos que están en  $A$  pero no están en  $B$

$$A \setminus B = \{x : U | x \in A \wedge x \notin B\}$$

$$\bar{A} \subseteq U \quad A \cup B \subseteq U \quad A \cap B \subseteq U \quad A \setminus B \subseteq U$$

# Operaciones sobre conjuntos (1)

Hay cuatro operaciones básicas entre conjuntos. Dados  $A, B$ ,  $A \subseteq U$ , y  $B \subseteq U$ :

- **Complemento:** El complemento de un conjunto  $A$ , se denota  $\bar{A}$ , y contiene todos los elementos de  $U$  que no están en  $A$ .

$$\bar{A} = \{x : U | x \notin A\}$$

- **Unión:** La unión de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cup B$ , y contiene todos los elementos de  $A$  y de  $B$

$$A \cup B = \{x : U | x \in A \vee x \in B\}$$

- **Intersección:** La intersección de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cap B$ , y contiene todos los elementos que están tanto en  $A$  como en  $B$

$$A \cap B = \{x : U | x \in A \wedge x \in B\}$$

- **Diferencia:** La diferencia de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \setminus B$ , y contiene todos los elementos que están en  $A$  pero no están en  $B$

$$A \setminus B = \{x : U | x \in A \wedge x \notin B\}$$



$$\bar{A} \subseteq U \quad A \cup B \subseteq U \quad A \cap B \subseteq U \quad A \setminus B \subseteq U$$

# Operaciones sobre conjuntos (1)

Hay cuatro operaciones básicas entre conjuntos. Dados  $A, B$ ,  $A \subseteq U$ , y  $B \subseteq U$ :

- **Complemento:** El complemento de un conjunto  $A$ , se denota  $\bar{A}$ , y contiene todos los elementos de  $U$  que no están en  $A$ .

$$\bar{A} = \{x : U | x \notin A\}$$

- **Unión:** La unión de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cup B$ , y contiene todos los elementos de  $A$  y de  $B$

$$A \cup B = \{x : U | x \in A \vee x \in B\}$$

- **Intersección:** La intersección de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cap B$ , y contiene todos los elementos que están tanto en  $A$  como en  $B$

$$A \cap B = \{x : U | x \in A \wedge x \in B\}$$

- **Diferencia:** La diferencia de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \setminus B$ , y contiene todos los elementos que están en  $A$  pero no están en  $B$

$$A \setminus B = \{x : U | x \in A \wedge x \notin B\}$$

$$\bar{A} \subseteq U \quad A \cup B \subseteq U \quad A \cap B \subseteq U \quad A \setminus B \subseteq U$$

# Operaciones sobre conjuntos (1)

Hay cuatro operaciones básicas entre conjuntos. Dados  $A, B, A \subseteq U$ , y  $B \subseteq U$ :

- **Complemento:** El complemento de un conjunto  $A$ , se denota  $\bar{A}$ , y contiene todos los elementos de  $U$  que no están en  $A$ .

$$\bar{A} = \{x : U | x \notin A\}$$

- **Unión:** La unión de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cup B$ , y contiene todos los elementos de  $A$  y de  $B$

$$A \cup B = \{x : U | x \in A \vee x \in B\}$$

- **Intersección:** La intersección de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \cap B$ , y contiene todos los elementos que están tanto en  $A$  como en  $B$

$$A \cap B = \{x : U | x \in A \wedge x \in B\}$$

- **Diferencia:** La diferencia de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \setminus B$ , y contiene todos los elementos que están en  $A$  pero no están en  $B$

$$A \setminus B = \{x : U | x \in A \wedge x \notin B\}$$



$$\bar{A} \subseteq U \quad A \cup B \subseteq U \quad A \cap B \subseteq U \quad A \setminus B \subseteq U$$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:

$$\neg x \in \bar{A} \equiv x \notin A$$

$$\neg(x \in A \wedge x \in B) \equiv x \notin A \vee x \notin B$$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:
  - $x \in \bar{A} \equiv x \notin A$
  - $x \in A \cup B \equiv x \in A \vee x \in B$
  - $x \in A \cap B \equiv x \in A \wedge x \in B$
  - $x \in A \setminus B \equiv x \in A \wedge x \notin B$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:
  - $x \in \bar{A} \equiv x \notin A$
  - $x \in A \cup B \equiv x \in A \vee x \in B$
  - $x \in A \cap B \equiv x \in A \wedge x \in B$
  - $x \in A \setminus B \equiv x \in A \wedge x \notin B$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:
  - $x \in \bar{A} \equiv x \notin A$
  - $x \in A \cup B \equiv x \in A \vee x \in B$
  - $x \in A \cap B \equiv x \in A \wedge x \in B$
  - $x \in A \setminus B \equiv x \in A \wedge x \notin B$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:
  - $x \in \bar{A} \equiv x \notin A$
  - $x \in A \cup B \equiv x \in A \vee x \in B$
  - $x \in A \cap B \equiv x \in A \wedge x \in B$
  - $x \in A \setminus B \equiv x \in A \wedge x \notin B$

# Operaciones sobre conjuntos (2)

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 3, 4\}$ ,  $B = \{3, 4, 8, 9\}$ 
  - $\bar{A} = \{5, 6, 7, 8, 9\}$
  - $\bar{B} = \{1, 2, 5, 6, 7\}$
  - $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 8, 9\}$
  - $A \cap B = \{3, 4\}$
  - $A \setminus B = \{1, 2\}$
  - $B \setminus A = \{8, 9\}$
- Podemos concluir que, por definición:
  - $x \in \bar{A} \equiv x \notin A$
  - $x \in A \cup B \equiv x \in A \vee x \in B$
  - $x \in A \cap B \equiv x \in A \wedge x \in B$
  - $x \in A \setminus B \equiv x \in A \wedge x \notin B$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ 
  - $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{4\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}\}$
  - $A \times B = \{(1, 4), (1, 8), (2, 4), (2, 8)\}$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ 
  - $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{4\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}\}$
  - $A \times B = \{(1, 4), (1, 8), (2, 4), (2, 8), (4, 4), (4, 8)\}$
  - Nótese que  $1 \notin \mathcal{P}(A)$  pero  $\{1\} \in \mathcal{P}(A)$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ 
  - $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{4\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}\}$
  - $A \times B = \{(1, 4), (1, 8), (2, 4), (2, 8), (4, 4), (4, 8)\}$
  - Nótese que  $1 \notin \mathcal{P}(A)$  pero  $\{1\} \in \mathcal{P}(A)$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ 
  - $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{4\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}\}$
  - $A \times B = \{(1, 4), (1, 8), (2, 4), (2, 8), (4, 4), (4, 8)\}$
  - Nótese que  $1 \notin \mathcal{P}(A)$  pero  $\{1\} \in \mathcal{P}(A)$

# Otras operaciones sobre conjuntos (1)

Otras operaciones entre conjuntos, pero cuyos resultados son conjuntos de otro universo, son:

- **Partes o Potencia:** El conjunto de todos los subconjuntos de  $A$ , se denota  $\mathcal{P}(A)$ , y contiene todos los subconjuntos de  $A$ .

$$\mathcal{P}(A) = \{B : B \subseteq U | B \subseteq A\} = \{B : |B \subseteq A\}$$

- **Producto cartesiano:** El producto cartesiano de los conjuntos  $A$  y  $B$ , se denota  $A \times B$ , y contiene todos las parejas de elementos de  $A$  con elementos de  $B$

$$A \times B = \{(x, y) : U \times U | x \in A \wedge y \in B\}$$

- Sea  $U = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9\}$ ,  $A = \{1, 2, 4\}$ ,  $B = \{4, 8\}$ 
  - $\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{4\}, \{1, 2\}, \{1, 4\}, \{2, 4\}, \{1, 2, 4\}\}$
  - $A \times B = \{(1, 4), (1, 8), (2, 4), (2, 8), (4, 4), (4, 8)\}$
  - Nótese que  $1 \notin \mathcal{P}(A)$  pero  $\{1\} \in \mathcal{P}(A)$

# ¿Entendimos las operaciones y predicados?

[Socrative]

- ① Suponga que  $A = \{2, 4, 6\}$ ,  $B = \{2, 6\}$ ,  $C = \{4, 6\}$ ,  $D = \{4, 6, 8\}$ . ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $A \subseteq B$ , (2)  $B \subseteq A$ , (3)  $B \subset A$ , (4)  $A \subseteq D$ , (5)  $C \subseteq A$ , (6)  $C \subseteq D$ , (7)  $B \in \mathcal{P}(A)$ , (8)  $B \times C \subset A \times A$
- ② ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $0 \in \emptyset$ , (2)  $\emptyset \in \{0\}$ , (3)  $\{0\} \subset \emptyset$ , (4)  $\{\emptyset\} \subseteq \{\emptyset\}$ , (5)  $\emptyset \in \{\emptyset\}$
- ③ Halle  $A$  y  $B$  tales que  $A \setminus B = \{1, 5, 7, 8\}$ ,  $B \setminus A = \{2, 10\}$ ,  $A \cap B = \{3, 6, 9\}$
- ④ Sean  $A = \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}$ ,  $B = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $C = \{4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ . Halle  $A \cap B \cap C$ ,  $A \cup B \cup C$ ,  $(A \cup B) \cap C$  y  $(\overline{A} \cap B) \cup \overline{C}$

# ¿Entendimos las operaciones y predicados?

[Socrative]

- ① Suponga que  $A = \{2, 4, 6\}$ ,  $B = \{2, 6\}$ ,  $C = \{4, 6\}$ ,  $D = \{4, 6, 8\}$ . ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $A \subseteq B$ , (2)  $B \subseteq A$ , (3)  $B \subset A$ , (4)  $A \subseteq D$ , (5)  $C \subseteq A$ , (6)  $C \subseteq D$ , (7)  $B \in \mathcal{P}(A)$ , (8)  $B \times C \subset A \times A$
- ② ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $0 \in \emptyset$ , (2)  $\emptyset \in \{0\}$ , (3)  $\{0\} \subset \emptyset$ , (4)  $\{\emptyset\} \subseteq \{\emptyset\}$ , (5)  $\emptyset \in \{\emptyset\}$
- ③ Halle  $A$  y  $B$  tales que  $A \setminus B = \{1, 5, 7, 8\}$ ,  $B \setminus A = \{2, 10\}$ ,  $A \cap B = \{3, 6, 9\}$
- ④ Sean  $A = \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}$ ,  $B = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $C = \{4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ . Halle  $A \cap B \cap C$ ,  $A \cup B \cup C$ ,  $(A \cup B) \cap C$  y  $(\overline{A} \cap B) \cup \overline{C}$

# ¿Entendimos las operaciones y predicados?

[Socrative]

- 1** Suponga que  $A = \{2, 4, 6\}$ ,  $B = \{2, 6\}$ ,  $C = \{4, 6\}$ ,  $D = \{4, 6, 8\}$ . ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $A \subseteq B$ , (2)  $B \subseteq A$ , (3)  $B \subset A$ , (4)  $A \subseteq D$ , (5)  $C \subseteq A$ , (6)  $C \subseteq D$ , (7)  $B \in \mathcal{P}(A)$ , (8)  $B \times C \subset A \times A$
- 2** ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $0 \in \emptyset$ , (2)  $\emptyset \in \{0\}$ , (3)  $\{0\} \subset \emptyset$ , (4)  $\{\emptyset\} \subseteq \{\emptyset\}$ , (5)  $\emptyset \in \{\emptyset\}$
- 3** Halle  $A$  y  $B$  tales que  $A \setminus B = \{1, 5, 7, 8\}$ ,  $B \setminus A = \{2, 10\}$ ,  $A \cap B = \{3, 6, 9\}$
- 4** Sean  $A = \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}$ ,  $B = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $C = \{4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ .  
Halle  $A \cap B \cap C$ ,  $A \cup B \cup C$ ,  $(A \cup B) \cap C$  y  $(\overline{A} \cap B) \cup \overline{C}$

# ¿Entendimos las operaciones y predicados?

[Socrative]

- 1** Suponga que  $A = \{2, 4, 6\}$ ,  $B = \{2, 6\}$ ,  $C = \{4, 6\}$ ,  $D = \{4, 6, 8\}$ . ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $A \subseteq B$ , (2)  $B \subseteq A$ , (3)  $B \subset A$ , (4)  $A \subseteq D$ , (5)  $C \subseteq A$ , (6)  $C \subseteq D$ , (7)  $B \in \mathcal{P}(A)$ , (8)  $B \times C \subset A \times A$
- 2** ¿Cuáles de las siguientes afirmaciones son ciertas? (1)  $0 \in \emptyset$ , (2)  $\emptyset \in \{0\}$ , (3)  $\{0\} \subset \emptyset$ , (4)  $\{\emptyset\} \subseteq \{\emptyset\}$ , (5)  $\emptyset \in \{\emptyset\}$
- 3** Halle  $A$  y  $B$  tales que  $A \setminus B = \{1, 5, 7, 8\}$ ,  $B \setminus A = \{2, 10\}$ ,  $A \cap B = \{3, 6, 9\}$
- 4** Sean  $A = \{0, 2, 4, 6, 8, 10\}$ ,  $B = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6\}$ ,  $C = \{4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ .  
Halle  $A \cap B \cap C$ ,  $A \cup B \cup C$ ,  $(A \cup B) \cap C$  y  $(\overline{A \cap B}) \cup \overline{C}$

# Plan

## 1 Motivación - Definiciones

## 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos

- Predicados sobre conjuntos
- Operaciones sobre conjuntos

## 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones

- Teoremas
- Demostraciones
- Demuestre o refute

## 4 Metateorema de representación

- Ejemplos

# Teoría de Conjuntos: Teoremas de $\cap$

| Teorema  | Nombre                              |
|--|-------------------------------------|
| $A \cap U = A$                                   | identidad de $\cap$                 |
| $A \cap \emptyset = \emptyset$                   | dominación $\cap$                   |
| $A \cap A = A$                                   | idempotencia $\cap$                 |
| $A \cap B = B \cap A$                            | comutatividad $\cap$                |
| $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$          | asociatividad $\cap$                |
| $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ | distributividad $\cap$ sobre $\cup$ |
| $(A \cap B) = \overline{A} \cup \overline{B}$    | de Morgan de $\cap$                 |
| $A \cap (A \cup B) = A$                          | absorción de $\cap$ sobre $\cup$    |
| $A \cap \overline{A} = \emptyset$                | negación de $\cap$                  |

# Teoría de Conjuntos: Teoremas de $\cup$

| Teorema  | Nombre                              |
|--|-------------------------------------|
| $A \cup \emptyset = A$                           | identidad $\cup$                    |
| $A \cup U = U$                                   | dominación $\cup$                   |
| $A \cup A = A$                                   | idempotencia $\cup$                 |
| $A \cup B = B \cup A$                            | comutatividad $\cup$                |
| $(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$          | asociatividad $\cup$                |
| $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ | distributividad $\cup$ sobre $\cap$ |
| $(A \cup B) = \overline{A} \cap \overline{B}$    | de Morgan $\cup$                    |
| $A \cup (A \cap B) = A$                          | absorción $\cup$ sobre $\cap$       |
| $A \cup \overline{A} = U$                        | negación $\cup$                     |

# Teoría de Conjuntos: Otros teoremas

| Teorema  | Nombre                    |
|--|---------------------------|
| $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$      | Definición de igualdad    |
| $A \subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq \overline{A}$ | subconjuntos complementos |
| $A = \overline{(\overline{A})}$                            | Doble complemento         |

# Plan

## 1 Motivación - Definiciones

## 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos

- Predicados sobre conjuntos
- Operaciones sobre conjuntos

## 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones

- Teoremas
- **Demostraciones**
- Demuestre o refute

## 4 Metateorema de representación

- Ejemplos

# Teoría de Conjuntos: Demostraciones

## Video 2.1

Cuando nos pidan demostrar que

$$A = B$$

podemos hacerlo:

- **Por definición (bajo nivel):**  $A = B \equiv \forall x : U | (x \in A \equiv x \in B)$
- **Por definición (alto nivel):**  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$

# Teoría de Conjuntos: Demostraciones

## Video 2.1

Cuando nos pidan demostrar que

$$A = B$$

podemos hacerlo:

- Por definición (bajo nivel):  $A = B \equiv \forall x : U | (x \in A \equiv x \in B)$
- Por definición (alto nivel):  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$

# Doble complemento: $A = \overline{(\overline{A})}$

## Video 2.1

| expresión                             | justificación              |
|---------------------------------------|----------------------------|
| 1 $(x \in \overline{(\overline{A})})$ |                            |
| 2 $(x \notin \overline{A})$           | definición complemento (1) |
| 3 $\neg(x \in \overline{A})$          | definición $\notin$ (2)    |
| 4 $\neg(x \notin A)$                  | definición complemento (3) |
| 5 $\neg\neg(x \in A)$                 | definición $\notin$ (4)    |
| 6 $x \in A$                           | doble negación (5)         |
|                                       | ◊                          |

De Morgan  $\cap$ :  $\overline{(A \cap B)} = \overline{A} \cup \overline{B}$

## Video 2.2

| expresión                                      | justificación              |
|--|----------------------------|
| 1 $x \in \overline{(A \cap B)}$                |                            |
| 2 $x \notin (A \cap B)$                        | definición complemento (1) |
| 3 $\neg(x \in (A \cap B))$                     | definición $\notin$ (2)    |
| 4 $\neg(x \in A \wedge x \in B)$               | definición $\cap$ (3)      |
| 5 $\neg(x \in A) \vee \neg(x \in B)$           | de Morgan $\wedge$ (4)     |
| 6 $x \notin A \vee x \notin B$                 | definición $\notin$ (5)    |
| 7 $x \in \overline{A} \vee x \in \overline{B}$ | definición complemento (6) |
| 8 $x \in \overline{A} \cup \overline{B}$       | definición $\cup$          |

◊

De Morgan  $\cup$ :  $\overline{(A \cup B)} = \overline{A} \cap \overline{B}$

| expresión | justificación |
|-----------|---------------|
|-----------|---------------|

$$\begin{aligned}
 & \overline{A \cap \overline{B}} \\
 = & \overline{\overline{(\overline{A} \cap \overline{B})}} \quad \text{doble complemento} \\
 = & \overline{\overline{(\overline{A})} \cup \overline{(\overline{B})}} \quad \text{de Morgan } \cap \\
 = & \overline{A} \cup \overline{B} \quad \text{doble complemento}
 \end{aligned}$$

◊

$$(A \subseteq B) \implies (A \cap B) = A$$

Usando teorema de la deducción, debemos probar que:

$$A \subseteq B \vdash (A \cap B) = A$$

Lema 1:  $A \subseteq B \vdash (A \cap B) \subseteq A$

|              | exp.                     | just.                   |
|--------------|--------------------------|-------------------------|
| 1            | $x \in (A \cap B)$       |                         |
| 2 $\equiv$   | $x \in A \wedge x \in B$ | Definición $\cap$ (1)   |
| 3 $\implies$ | $x \in A$                | Simplificación (2)<br>◊ |

Nótese que no se usó la hipótesis ¿Por qué?

Lema 2:  $A \subseteq B \vdash A \subseteq (A \cap B)$

|              | exp.      | just.   |
|--------------|-----------|---|
| 1            | $x \in A$ |   |
| 2 $\implies$ | $x \in B$ | MP (1),<br>$A \subseteq B \equiv$                 |
| 3 $\implies$ |           | $\forall x : U   (x \in A \implies x \in B)$      |
| 4 $\implies$ |           | Composición (1),(2)<br>Definición $\cap$ (3)<br>◊ |

Del Lema 1 y Lema 2, y del teorema  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$  se deduce que:

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

$$(A \subseteq B) \implies (A \cap B) = A$$

Usando teorema de la deducción, debemos probar que:

$$A \subseteq B \vdash (A \cap B) = A$$

### Lema 1: $A \subseteq B \vdash (A \cap B) \subseteq A$

|              | exp.                     | just.                 |
|--------------|--------------------------|-----------------------|
| 1            | $x \in (A \cap B)$       |                       |
| 2 $\equiv$   | $x \in A \wedge x \in B$ | Definición $\cap$ (1) |
| 3 $\implies$ | $x \in A$                | Simplificación (2)    |

◊

Nótese que no se usó la hipótesis ¿Por qué?

### Lema 2: $A \subseteq B \vdash A \subseteq (A \cap B)$

|              | exp.      | just.  |
|--------------|-----------|--|
| 1            | $x \in A$ |  |
| 2 $\implies$ | $x \in B$ | MP (1),<br>$A \subseteq B \equiv$            |
| 3 $\implies$ |           | $\forall x : U   (x \in A \implies x \in B)$ |
| 4 $\implies$ |           | Composición (1),(2)                          |

◊

Definición  $\cap$  (3)

◊

Del Lema 1 y Lema 2, y del teorema  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$  se deduce que:

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

$$(A \subseteq B) \implies (A \cap B) = A$$

Usando teorema de la deducción, debemos probar que:

$$A \subseteq B \vdash (A \cap B) = A$$

Lema 1:  $A \subseteq B \vdash (A \cap B) \subseteq A$

|              | exp.                     | just.                 |
|--------------|--------------------------|-----------------------|
| 1            | $x \in (A \cap B)$       |                       |
| 2 $\equiv$   | $x \in A \wedge x \in B$ | Definición $\cap$ (1) |
| 3 $\implies$ | $x \in A$                | Simplificación (2)    |

◊

Nótese que no se usó la hipótesis ¿Por qué?

Lema 2:  $A \subseteq B \vdash A \subseteq (A \cap B)$

|              | exp.      | just.  |
|--------------|-----------|--|
| 1            | $x \in A$ |  |
| 2 $\implies$ | $x \in B$ | MP (1),<br>$A \subseteq B \equiv$            |
| 3 $\implies$ |           | $\forall x : U   (x \in A \implies x \in B)$ |
| 4 $\implies$ |           | Composición (1),(2)                          |

|              |                          |
|--------------|--------------------------|
| 3 $\implies$ | $x \in A \wedge x \in B$ |
| 4 $\equiv$   | $x \in (A \cap B)$       |

◊

Del Lema 1 y Lema 2, y del teorema  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$  se deduce que:

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

$$(A \subseteq B) \implies (A \cap B) = A$$

Usando teorema de la deducción, debemos probar que:

$$A \subseteq B \vdash (A \cap B) = A$$

Lema 1:  $A \subseteq B \vdash (A \cap B) \subseteq A$

|              | exp.                     | just.                 |
|--------------|--------------------------|-----------------------|
| 1            | $x \in (A \cap B)$       |                       |
| 2 $\equiv$   | $x \in A \wedge x \in B$ | Definición $\cap$ (1) |
| 3 $\implies$ | $x \in A$                | Simplificación (2)    |

◊

Nótese que no se usó la hipótesis ¿Por qué?

Lema 2:  $A \subseteq B \vdash A \subseteq (A \cap B)$

|              | exp.                     | just.  |
|--------------|--------------------------|--|
| 1            | $x \in A$                |  |
| 2 $\implies$ | $x \in B$                | MP (1),<br>$A \subseteq B \equiv$            |
| 3 $\implies$ | $x \in A \wedge x \in B$ | $\forall x : U   (x \in A \implies x \in B)$ |
| 4 $\equiv$   | $x \in (A \cap B)$       | Composición (1),(2)<br>Definición $\cap$ (3) |

◊

Del Lema 1 y Lema 2, y del teorema  $A = B \equiv (A \subseteq B) \wedge (B \subseteq A)$  se deduce que:

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

# $(A \cap B) = (A \cup B) \equiv (A = B)$ Video 2.3

Puesto que  $(P \equiv Q) \equiv (P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P)$  demostraremos:

- Lema 1:  $(A \cap B) = (A \cup B) \Rightarrow (A = B)$ , y
- Lema 2:  $(A = B) \Rightarrow (A \cap B) = (A \cup B)$

## Lema 1: $(A \cap B) = (A \cup B) \Rightarrow (A = B)$

Por teorema de la deducción y definición de  $=$ , debemos probar:

$$(A \cap B) = (A \cup B) \vdash x \in A \equiv x \in B$$

o lo que es igual:

$$(A \cap B) = (A \cup B) \vdash (x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \Rightarrow x \in A)$$

| Lema 3:         | $x \in A \Rightarrow x \in B$ |                            |
|-----------------|-------------------------------|----------------------------|
| Hip.:           | $(A \cap B) = (A \cup B)$     |                            |
|                 | exp.                          | just.                      |
| 1               | $x \in A$                     |                            |
| 2 $\Rightarrow$ | $x \in A \vee x \in B$        | $p \Rightarrow p \vee q$   |
| 3 $\equiv$      | $x \in (A \cup B)$            | Definición $\cup$          |
| 4 $\equiv$      | $x \in (A \cap B)$            | Hipótesis                  |
| 5 $\equiv$      | $x \in A \wedge x \in B$      | Definición $\cap$          |
| 6 $\Rightarrow$ | $x \in B$                     | $p \wedge q \Rightarrow q$ |
|                 |                               | $\diamond$                 |

| Lema 4:         | $x \in B \Rightarrow x \in A$ |                            |
|-----------------|-------------------------------|----------------------------|
| Hip.:           | $(A \cap B) = (A \cup B)$     |                            |
|                 | exp.                          | just.                      |
| 1               | $x \in B$                     |                            |
| 2 $\Rightarrow$ | $x \in A \vee x \in B$        | $q \Rightarrow p \vee q$   |
| 3 $\equiv$      | $x \in (A \cup B)$            | Definición $\cup$          |
| 4 $\equiv$      | $x \in (A \cap B)$            | Hipótesis                  |
| 5 $\equiv$      | $x \in A \wedge x \in B$      | Definición $\cap$          |
| 6 $\Rightarrow$ | $x \in A$                     | $p \wedge q \Rightarrow p$ |
|                 |                               | $\diamond$                 |



# $(A \cap B) = (A \cup B) \equiv (A = B)$ Video 2.3

Puesto que  $(P \equiv Q) \equiv (P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P)$  demostraremos:

- Lema 1:  $(A \cap B) = (A \cup B) \Rightarrow (A = B)$ , y
- Lema 2:  $(A = B) \Rightarrow (A \cap B) = (A \cup B)$

## Lema 1: $(A \cap B) = (A \cup B) \Rightarrow (A = B)$

Por teorema de la deducción y definición de  $=$ , debemos probar:

$$(A \cap B) = (A \cup B) \vdash x \in A \equiv x \in B$$

o lo que es igual:

$$(A \cap B) = (A \cup B) \vdash (x \in A \Rightarrow x \in B) \wedge (x \in B \Rightarrow x \in A)$$

| Lema 3:         | $x \in A \Rightarrow x \in B$ |                            |
|-----------------|-------------------------------|----------------------------|
| Hip.:           | $(A \cap B) = (A \cup B)$     |                            |
|                 | exp.                          | just.                      |
| 1               | $x \in A$                     |                            |
| 2 $\Rightarrow$ | $x \in A \vee x \in B$        | $p \Rightarrow p \vee q$   |
| 3 $\equiv$      | $x \in (A \cup B)$            | Definición $\cup$          |
| 4 $\equiv$      | $x \in (A \cap B)$            | Hipótesis                  |
| 5 $\equiv$      | $x \in A \wedge x \in B$      | Definición $\cap$          |
| 6 $\Rightarrow$ | $x \in B$                     | $p \wedge q \Rightarrow q$ |
|                 |                               | $\diamond$                 |

| Lema 4:         | $x \in B \Rightarrow x \in A$ |                            |
|-----------------|-------------------------------|----------------------------|
| Hip.:           | $(A \cap B) = (A \cup B)$     |                            |
|                 | exp.                          | just.                      |
| 1               | $x \in B$                     |                            |
| 2 $\Rightarrow$ | $x \in A \vee x \in B$        | $q \Rightarrow p \vee q$   |
| 3 $\equiv$      | $x \in (A \cup B)$            | Definición $\cup$          |
| 4 $\equiv$      | $x \in (A \cap B)$            | Hipótesis                  |
| 5 $\equiv$      | $x \in A \wedge x \in B$      | Definición $\cap$          |
| 6 $\Rightarrow$ | $x \in A$                     | $p \wedge q \Rightarrow p$ |
|                 |                               | $\diamond$                 |



# $(A \cap B) = (A \cup B) \equiv (A = B)$ Video 2.3

Puesto que  $(P \equiv Q) \equiv (P \Rightarrow Q) \wedge (Q \Rightarrow P)$  demostraremos:

- Lema 1:  $(A \cap B) = (A \cup B) \Rightarrow (A = B)$ , y
- Lema 2:  $(A = B) \Rightarrow (A \cap B) = (A \cup B)$

## Lema 2: $(A = B) \Rightarrow (A \cap B) = (A \cup B)$

Por teorema de la deducción debemos probar:

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

---

**Lema 2:**  $(A \cap B) = (A \cup B)$

Hip.:  $A = B$

exp. just.

1       $(A \cap B)$

2     $= (A \cap A)$

Hip. y Leibniz (1)

3     $= A$

Idempotencia  $\cap$

4     $= (A \cup A)$

Idempotencia  $\cup$

5     $= (A \cup B)$

Hip. y Leibniz (4)

◊

$$A \subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq \overline{A}$$

Recordemos que:

$$A \subseteq B \equiv \forall x : U | (x \in A \implies x \in B)$$

Luego lo que hay que demostrar es:

$$\forall x : U | (x \in A \implies x \in B) \equiv \forall x : U | (x \in \overline{B} \implies x \in \overline{A})$$

Ahora, nótese que:

$$(x \in A \implies x \in B) \equiv (\neg(x \in B) \implies \neg(x \in A)) \equiv (x \notin B \implies x \notin A) \equiv (x \in \overline{B} \implies x \in \overline{A})$$

Por lo tanto, usando Leibniz:

$$\forall x : U | (x \in A \implies x \in B) \equiv \forall x : U | (x \in \overline{B} \implies x \in \overline{A})$$

O sea,

$$A \subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq \overline{A}$$

$$(A \not\subseteq B \wedge B \not\subseteq A) \implies (\exists x, y | x \in A \wedge y \in B \wedge x \neq y)$$

$$\neg(A = B) \equiv (\exists x | \neg(x \in A \equiv x \in B))$$

$$\neg(A \subseteq B) \equiv (\exists x | x \in A \wedge x \notin B)$$

**Teo:**  $(\exists x, y | x \in A \wedge y \in B \wedge x \neq y)$

**Hip.:**  $H_1 : A \not\subseteq B, H_2 : B \not\subseteq A$

Exp.

Just.

|    |  |   |
|----|--|---|
| 1  | $(A \not\subseteq B)$  | Hipótesis $H_1$                               |
| 2  | $(\exists x   x \in A \wedge x \notin B)$                              | Definición de $\not\subseteq$ en (1)          |
| 3  | $(\hat{x} \in A \wedge \hat{x} \notin B)$                              | Instanciación existencial de (2)              |
| 4  | $(B \not\subseteq A)$  | Hipótesis $H_2$                               |
| 5  | $(\exists x   x \in B \wedge x \notin A)$                              | Definición de $\not\subseteq$ en (4)          |
| 6  | $(\hat{y} \in B \wedge \hat{y} \notin A)$                              | Instanciación existencial de (5)              |
| 7  | $(\hat{x} \neq \hat{y})$   | <b>Lema <math>\hat{x} \neq \hat{y}</math></b> |
| 8  | $(\hat{x} \in A)$  | Simplificación de (3)                         |
| 9  | $(\hat{y} \in B)$  | Simplificación de (6)                         |
| 10 | $(\hat{x} \neq \hat{y}) \wedge (\hat{x} \in A) \wedge (\hat{y} \in B)$ | Composición de (7, 8, 9)                      |
| 11 | $(\exists x, y :   x \in A \wedge y \in B \wedge y \neq x)$            | Generalización de $\exists$ en (11)           |

◊

$$(A \not\subseteq B \wedge B \not\subseteq A) \implies (\exists x, y | x \in A \wedge y \in B \wedge x \neq y)$$

$$\neg(A = B) \equiv (\exists x | \neg(x \in A \equiv x \in B))$$

$$\neg(A \subseteq B) \equiv (\exists x | x \in A \wedge x \notin B)$$

**Lema:**  $\hat{x} \neq \hat{y}$

**Hip.:**  $H_1 : (\hat{y} \in B \wedge \hat{y} \notin A)$ ,  $H_2 : (\hat{x} \in A \wedge \hat{x} \notin B)$   
 Exp.

Just.

|   |   |                         |
|---|---|-------------------------|
| 1 | $(\hat{y} \in B \wedge \hat{y} \notin A)$ | Hipótesis $H_1$         |
| 2 | $(\hat{x} \in A \wedge \hat{x} \notin B)$ | Hipótesis $H_2$         |
| 3 | $(\hat{x} = \hat{y})$                     | Supuesto                |
| 4 | $(\hat{y} \notin A)$                      | Simplificación de (1)   |
| 5 | $(\hat{x} \in A)$                         | Simplificación de (2)   |
| 6 | $(\hat{x} \notin A)$                      | Leibniz de (3, 4)       |
| 7 | $\neg(\hat{x} \in A)$                     | Definición $\notin$ (6) |
| 8 | <i>false</i>                              | Contradicción (5,7)     |

◊

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv \overline{A} \subseteq B$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{A} = \{3, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{A} \not\subseteq B$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv \overline{A} \subseteq B$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{A} = \{3, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{A} \subseteq B$

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv \overline{A} \subseteq B$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{A} = \{3, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{A} \not\subseteq B$

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv \overline{A} \subseteq B$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{A} = \{3, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{A} \subseteq B$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq A$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{B} \subseteq A$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq A$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{B} \subseteq A$

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq A$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{B} \not\subseteq A$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv \overline{B} \subseteq A$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos del universo por fuera de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $\overline{B} \subseteq A$

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv A \subseteq \overline{B}$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos en la intersección de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $A \not\subseteq \overline{B}$
- Demuestre entonces que  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \cap B = \emptyset) \Rightarrow A \subseteq \overline{B}$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv A \subseteq \overline{B}$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos en la intersección de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $A \not\subseteq \overline{B}$
- Demuestre entonces que  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \cap B = \emptyset) \equiv A \subseteq \overline{B}$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv A \subseteq \overline{B}$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos en la intersección de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $A \not\subseteq \overline{B}$
- Demuestre entonces que  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \cap B = \emptyset) \equiv A \subseteq \overline{B}$

# Demuestre o refute: $A \not\subseteq B \equiv A \subseteq \overline{B}$ Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos en la intersección de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $A \not\subseteq \overline{B}$
- Demuestre entonces que  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \cap B = \emptyset) \equiv A \subseteq \overline{B}$

Demuestre o refute:  $A \not\subseteq B \equiv A \subseteq \overline{B}$  Video 2.4

Mirémoslo gráficamente:

- Necesitamos un caso donde haya elementos en la intersección de  $A$  y de  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, A = \{1, 2\}, B = \{2, 3\}, \overline{B} = \{1, 4\}$
- Note que  $A \not\subseteq B$  pero  $A \not\subseteq \overline{B}$
- Demuestre entonces que  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \cap B = \emptyset) \equiv A \subseteq \overline{B}$

Demuestre o refute:  $A \subseteq (B \cup C) \equiv (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$

(Video 2.4) Mirémoslo gráficamente:

- El problema está en  $A \subseteq (B \cup C) \Rightarrow (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$   
Necesitamos un conjunto  $A$  que tenga elementos de  $B$  que no estén en  $C$  y elementos de  $C$  que no estén en  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{1, 2\}, C = \{2, 3\}, A = \{1, 3\}$
- Note que  $A \subseteq (B \cup C)$  pero  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \not\subseteq C)$

Demuestre o refute:  $A \subseteq (B \cup C) \equiv (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$

(Video 2.4) Mirémoslo gráficamente:

- El problema está en  $A \subseteq (B \cup C) \Rightarrow (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$   
Necesitamos un conjunto  $A$  que tenga elementos de  $B$  que no estén en  $C$  y elementos de  $C$  que no estén en  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{1, 2\}, C = \{2, 3\}, A = \{1, 3\}$
- Note que  $A \subseteq (B \cup C)$  pero  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \not\subseteq C)$

Demuestre o refute:  $A \subseteq (B \cup C) \equiv (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$

(Video 2.4) Mirémoslo gráficamente:

- El problema está en  $A \subseteq (B \cup C) \Rightarrow (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$   
Necesitamos un conjunto  $A$  que tenga elementos de  $B$  que no estén en  $C$  y elementos de  $C$  que no estén en  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{1, 2\}, C = \{2, 3\}, A = \{1, 3\}$
- Note que  $A \subseteq (B \cup C)$  pero  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \not\subseteq C)$

Demuestre o refute:  $A \subseteq (B \cup C) \equiv (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$

(Video 2.4) Mirémoslo gráficamente:

- El problema está en  $A \subseteq (B \cup C) \implies (A \subseteq B) \vee (A \subseteq C)$   
Necesitamos un conjunto  $A$  que tenga elementos de  $B$  que no estén en  $C$  y elementos de  $C$  que no estén en  $B$
- $U = \{1, 2, 3, 4\}, B = \{1, 2\}, C = \{2, 3\}, A = \{1, 3\}$
- Note que  $A \subseteq (B \cup C)$  pero  $(A \not\subseteq B) \wedge (A \not\subseteq C)$

# Demuestre o refute

[Socrative] Demuestre o refute las siguientes afirmaciones, para  $A, B, C$  conjuntos:

- ①  $(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \setminus C)$
- ②  $(A \setminus C) \cap (C \setminus B) = \emptyset$
- ③  $A \cup B = B \implies A \subseteq B$
- ④  $(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus C) \setminus B$
- ⑤  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

# Demuestre o refute

[Socrative] Demuestre o refute las siguientes afirmaciones, para  $A, B, C$  conjuntos:

- ①  $(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \setminus C)$
- ②  $(A \setminus C) \cap (C \setminus B) = \emptyset$
- ③  $A \cup B = B \implies A \subseteq B$
- ④  $(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus C) \setminus B$
- ⑤  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

# Demuestre o refute

[Socrative] Demuestre o refute las siguientes afirmaciones, para  $A, B, C$  conjuntos:

- ①  $(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \setminus C)$
- ②  $(A \setminus C) \cap (C \setminus B) = \emptyset$
- ③  $A \cup B = B \implies A \subseteq B$
- ④  $(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus C) \setminus B$
- ⑤  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

# Demuestre o refute

[Socrative] Demuestre o refute las siguientes afirmaciones, para  $A, B, C$  conjuntos:

- ①  $(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \setminus C)$
- ②  $(A \setminus C) \cap (C \setminus B) = \emptyset$
- ③  $A \cup B = B \implies A \subseteq B$
- ④  $(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus C) \setminus B$
- ⑤  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

# Demuestre o refute

[Socrative] Demuestre o refute las siguientes afirmaciones, para  $A, B, C$  conjuntos:

- ①  $(A \setminus B) \setminus C = A \setminus (B \setminus C)$
- ②  $(A \setminus C) \cap (C \setminus B) = \emptyset$
- ③  $A \cup B = B \implies A \subseteq B$
- ④  $(A \setminus B) \setminus C = (A \setminus C) \setminus B$
- ⑤  $(A \cup B) \setminus (A \cap B) = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, \neg, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $\neg \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $E_P$  expresiones de conjuntos:

$$E_S \vdash A \in B \iff E_P \vdash \text{true} \rightarrow \text{true}$$

$$E_S \vdash A \subseteq B \iff E_P \vdash \text{true} \rightarrow \text{true}$$

$$E_S \vdash A = B \iff E_P \vdash \text{true} \rightarrow \text{true}$$

$$E_S \vdash A \neq B \iff E_P \vdash \text{true} \rightarrow \text{true}$$

$$E_S \vdash A \in B \iff E_P \vdash \text{true} \rightarrow \text{true}$$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, —, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $— \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $F_S$  expresiones de conjuntos:

- a)  $\vdash E_S = F_S \text{ si y sólo si } \vdash E_P \equiv F_P$
- b)  $\vdash E_S \subseteq F_S \text{ si y sólo si } \vdash E_P \rightarrow F_P$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, —, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $— \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $F_S$  expresiones de conjuntos:

- a  $\vdash E_S = F_S$ ssi  $\vdash E_P \equiv F_P$
- b  $\vdash E_S \subseteq F_S$ ssi  $\vdash E_P \implies F_P$
- c  $\vdash E_S = U$ ssi  $\vdash E_P$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, —, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $— \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $F_S$  expresiones de conjuntos:

- a  $\vdash E_S = F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \equiv F_P$
- b  $\vdash E_S \subseteq F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \implies F_P$
- c  $\vdash E_S = U$  **ssi**  $\vdash E_P$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, —, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $— \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $F_S$  expresiones de conjuntos:

- a)  $\vdash E_S = F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \equiv F_P$
- b)  $\vdash E_S \subseteq F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \implies F_P$
- c)  $\vdash E_S = U$  **ssi**  $\vdash E_P$

# Metateorema de representación

- Relación muy estrecha entre la lógica proposicional y la teoría de conjuntos.
- Sea  $E_S$  una expresión de conjuntos construida con variables de conjuntos  $(A, B, C, \dots)$ , y los símbolos  $\emptyset, U, —, \cup, \cap$
- Sea  $E_P$  una expresión de la lógica proposicional **construida a partir de  $E_S$** , haciendo los siguiente reemplazos:
  - $\emptyset \rightarrow \text{false}$
  - $U \rightarrow \text{true}$
  - $\cup \rightarrow \vee$
  - $\cap \rightarrow \wedge$
  - $— \rightarrow \neg$

Entonces, vale lo siguiente, dados  $E_S$  y  $F_S$  expresiones de conjuntos:

- a)  $\vdash E_S = F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \equiv F_P$
- b)  $\vdash E_S \subseteq F_S$  **ssi**  $\vdash E_P \implies F_P$
- c)  $\vdash E_S = U$  **ssi**  $\vdash E_P$

# Plan

- 1 Motivación - Definiciones
- 2 Predicados y operaciones sobre conjuntos
  - Predicados sobre conjuntos
  - Operaciones sobre conjuntos
- 3 Teoría de Conjuntos: Teoremas y demostraciones
  - Teoremas
  - Demostraciones
  - Demuestre o refute
- 4 Metateorema de representación
  - Ejemplos

# Ejemplos de uso del metateorema

- $\vdash A \cup (A \cap B) = A$  ssi  $\vdash A \vee (A \wedge B) \equiv A$
- $\vdash A \cap B \subseteq A$  ssi  $\vdash A \wedge B \implies A$
- $\vdash (A \cup \bar{A}) = U$  ssi  $\vdash (A \vee \neg A)$

# Ejemplos de uso del metateorema

- $\vdash A \cup (A \cap B) = A$  ssi  $\vdash A \vee (A \wedge B) \equiv A$
- $\vdash A \cap B \subseteq A$  ssi  $\vdash A \wedge B \implies A$
- $\vdash (A \cup \bar{A}) = U$  ssi  $\vdash (A \vee \neg A)$

# Ejemplos de uso del metateorema

- $\vdash A \cup (A \cap B) = A$  **ssi**  $\vdash A \vee (A \wedge B) \equiv A$
- $\vdash A \cap B \subseteq A$  **ssi**  $\vdash A \wedge B \implies A$
- $\vdash (A \cup \bar{A}) = U$  **ssi**  $\vdash (A \vee \neg A)$