

Unidad III: Teoría de conjuntos

Teoría de conjuntos: Russell, separación y más.

Clase 09 - Matemáticas Discretas (IIC1253)

Prof. Miguel Romero

Definiciones por comprensión

Si tenemos una “propiedad” P , entonces

$$\{a \mid a \text{ satisface la propiedad } P\}$$

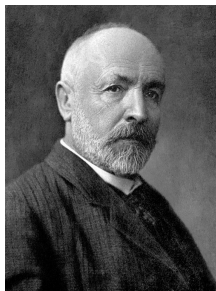
debería ser un conjunto.

Ejemplos:

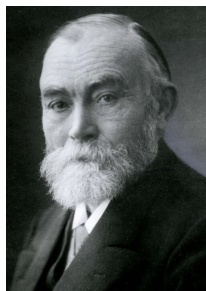
- $\{n \mid n \text{ es un número natural par}\}.$
- $\{a \mid a \text{ es un conjunto con exactamente dos elementos}\}.$

¿Qué axiomas agregamos para capturar esto?

Un poco de historia...



Georg Cantor (1845 - 1918)



Gottlob Frege (1848 - 1925)

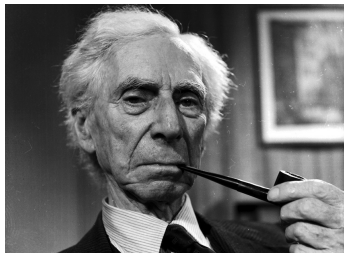
Cantor (1874):

Da inicio a la teoría (informal) de conjuntos moderna.

Frege (1893-1903):

Sistema formal para la aritmética, basado en lógica y teoría de conjuntos.

Un poco de historia...



Bertrand Russell (1872 - 1970)

Paradoja de Russell (1901):

El sistema de Frege es inconsistente.

Paradoja de Russell

El sistema de Frege permitía definiciones por comprensión, sin **ninguna** restricción.

Para cada fórmula $\varphi(x)$, el siguiente conjunto estaba bien definido:

$$A = \{c \mid \varphi(c)\}.$$

Ejemplos:

- La fórmula $\varphi(x) = \forall y \neg(y \in x)$ define el conjunto:

$$A = \{c \mid \forall y \neg(y \in c)\} = \{c \mid c \text{ no tiene elementos}\} = \{\emptyset\}.$$

- La fórmula $\varphi_1(x) = \exists y (y \in x) \wedge \forall y_1 \forall y_2 ((y_1 \in x \wedge y_2 \in x) \rightarrow y_1 = y_2)$ define el conjunto:

$$A_1 = \{c \mid \varphi_1(c)\} = \{c \mid c \text{ tiene un solo elemento}\}.$$

- La fórmula $\varphi_2(x) = \exists y_1 \exists y_2 (y_1 \in x \wedge y_2 \in x \wedge \neg(y_1 = y_2))$ define el conjunto:

$$A_2 = \{c \mid \varphi_2(c)\} = \{c \mid c \text{ tiene al menos dos elementos}\}.$$

Paradoja de Russell

Considere el conjunto A_1 anterior:

$$A_1 = \{c \mid c \text{ tiene un solo elemento}\} = \{\{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \dots\}.$$

¿Se tiene que $A_1 \in A_1$? **NO!**

Considere el conjunto A_2 anterior:

$$A_2 = \{c \mid c \text{ tiene al menos dos elementos}\} = \{\{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\{\emptyset\}\}\}, \dots\}.$$

¿Se tiene que $A_2 \in A_2$? **SI!**

Paradoja de Russell

Definamos el siguiente conjunto, usando $\psi(x) = \neg(x \in x)$:

$$R = \{c \mid \neg(c \in c)\} = \{c \mid c \notin c\}.$$

Tenemos que $A_1 \in R$ y $A_2 \notin R$.

¿Cuál es la contradicción?

Se debe cumplir uno de los dos casos: $R \in R$ o $R \notin R$.

¿Cuál de los dos casos se cumple?

Si $R \in R$, entonces R cumple la propiedad ψ que define a R .

Esto implica que $R \notin R$. **Contradicción.**

Si $R \notin R$, entonces R no cumple la propiedad ψ que define a R .

Esto implica que $R \in R$. **Contradicción.**

Axioma de separación

Debemos restringir las definiciones por comprensión.

Idea: En vez de permitir definiciones de la forma $\{c \mid \varphi(c)\}$, sólo permitiremos definiciones de la forma:

$$S = \{c \mid c \in A \wedge \varphi(c)\}$$

donde A es un conjunto (bien definido).

Además, la propiedad $\varphi(x)$ podrá depender de más variables, no solo x .

Las definiciones **deben** estar “protegidas” por un conjunto A .

Axioma de separación

Axioma de separación (o especificación):

Sea $\varphi(x, y_1, \dots, y_k)$ una fórmula. Si A, B_1, \dots, B_k son conjuntos, entonces existe un conjunto S tal que:

$$S = \{c \mid c \in A \wedge \varphi(c, B_1, \dots, B_k)\}.$$

Ejemplos:

- Para $\varphi_2(x) = \exists y_1 \exists y_2 (y_1 \in x \wedge y_2 \in x \wedge \neg(y_1 = y_2))$ y un conjunto A , el siguiente conjunto S existe:

$$S = \{c \mid c \in A \wedge \varphi_2(c)\} = \{c \mid c \in A \wedge c \text{ tiene al menos dos elementos}\}.$$

- Para $\varphi(x, y_1) = x \in y_1$ y conjuntos A, B , el siguiente conjunto S existe:

$$S = \{c \mid c \in A \wedge \varphi(c, B)\} = \{c \mid c \in A \wedge c \in B\}.$$

¿A qué corresponde S ?

- Para $\psi(x, y_1) = x \notin y_1$ y conjuntos A, B , el siguiente conjunto S existe:

$$S = \{c \mid c \in A \wedge \psi(c, B)\} = \{c \mid c \in A \wedge c \notin B\}.$$

¿A qué corresponde S ?

Definición:

Sean A y B conjuntos. Definimos los siguientes conjuntos:

- **Unión:** $A \cup B$ contiene los elementos que están en A o en B .

$$A \cup B = \{c \mid c \in A \vee c \in B\}.$$

- **Intersección:** $A \cap B$ contiene los elementos que están en A y en B .

$$A \cap B = \{c \mid c \in A \wedge c \in B\}.$$

- **Diferencia:** $A \setminus B$ contiene los elementos que están en A y no en B .

$$A \setminus B = \{c \mid c \in A \wedge c \notin B\}.$$

Todos estos conjuntos están bien definidos en nuestra teoría. (¿por qué?)

Ejemplos:

Considere $A = \{a, b\}$ y $B = \{b, \{a\}\}$.

- $A \cup B = \{a, b, \{a\}\}.$

- $A \cap B = \{b\}.$

- $A \setminus B = \{a\}.$

- $B \setminus A = \{\{a\}\}.$

Operaciones básicas: propiedades

Sean A , B y C conjuntos. Se cumple lo siguiente:

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

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup C \quad (\text{asociatividad})$$

$$A \cup B = B \cup A$$

$$A \cap B = B \cap A \quad (\text{conmutatividad})$$

$$A \cup A = A$$

$$A \cap A = A \quad (\text{idempotencia})$$

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

$$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C) \quad (\text{distributividad})$$

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

$$C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B) \quad (\text{De Morgan})$$

Ejercicio: demuestre las propiedades.

Operaciones básicas: más propiedades

Sean A y B conjuntos. Se cumple lo siguiente:

$$A \subseteq A \cup B \quad B \subseteq A \cup B$$

$$A \cap B \subseteq A \quad A \cap B \subseteq B$$

$$A \cup \emptyset = A$$

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

Ejercicio: demuestre las propiedades.

Operaciones generalizadas

También permitiremos uniones e intersecciones generalizadas.

- $\bigcup_{i=1}^n A_i$, donde A_1, \dots, A_k son conjuntos.

$$a \in \bigcup_{i=1}^n A_i \text{ si y sólo si } \textbf{existe } i \text{ tal que } a \in A_i.$$

- $\bigcap_{i=1}^n A_i$, donde A_1, \dots, A_k son conjuntos.

$$a \in \bigcap_{i=1}^n A_i \text{ si y sólo si } \textbf{para todo } i \text{ se tiene } a \in A_i.$$

Operaciones generalizadas

También permitiremos uniones e intersecciones generalizadas.

Ejemplo:

Sean $A_1 = \{a, b\}$, $A_2 = \{b, c, d\}$, $A_3 = \{e, d, b\}$ y $A_4 = \{b, e\}$.

$$\blacksquare \bigcup_{i=1}^4 A_i = \{a, b, c, d, e\}.$$

$$\blacksquare \bigcap_{i=1}^4 A_i = \{b\}.$$

Conjunto potencia

Axioma del conjunto potencia:

Si A es un conjunto, entonces existe un conjunto $\mathcal{P}(A)$ cuyos elementos son todos los subconjuntos de A .

Notación: A $\mathcal{P}(A)$ le llamamos el **conjunto potencia** de A .

Ejemplos:

- Si $A = \{a, b, c\}$, entonces:

$$\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}.$$

- Si $A = \{\emptyset\}$, entonces:

$$\mathcal{P}(A) = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}.$$

- Si $A = \emptyset$, entonces:

$$\mathcal{P}(A) = \{\emptyset\}.$$