El axioma de la unión se define para una versión generalizada de esta operación.

El axioma de la unión se define para una versión generalizada de esta operación.

Esta versión generalizada incluye uniones infinitas.

El axioma de la unión se define para una versión generalizada de esta operación.

Esta versión generalizada incluye uniones infinitas.

Ejemplo

Suponga que $A = \{\{1,2\}, \{2,3\}, \{2,4,5\}\}$. Entonces tenemos que:

$$\bigcup A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$$

 $\bigcup A$ se define como:

$$\bigcup A = \{a \mid \text{existe } B \in A \text{ tal que } a \in B\}$$

 $\bigcup A$ se define como:

$$\bigcup A = \{a \mid \text{existe } B \in A \text{ tal que } a \in B\}$$

El axioma de la unión φ_{U} se define como:

$$\forall A \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow \exists B (x \in B \land B \in A))$$

El siguiente teorema muestra que $\varphi_{\rm U}$ efectivamente generaliza a $\varphi_{\rm US}.$

El siguiente teorema muestra que φ_{U} efectivamente generaliza a φ_{US} .

Teorema

$$\{\varphi_P, \varphi_U\} \models \varphi_{US}$$

El siguiente teorema muestra que φ_{U} efectivamente generaliza a φ_{US} .

Teorema

 $\{\varphi_P, \varphi_U\} \models \varphi_{US}$

Ejercicio

Demuestre el teorema.

Axioma de separación

Una segunda forma en la que podemos construir un conjunto es por comprensión.

Una segunda forma en la que podemos construir un conjunto es por comprensión.

Indicamos la propiedad que deben cumplir los elementos del conjunto.

Una segunda forma en la que podemos construir un conjunto es por comprensión.

Indicamos la propiedad que deben cumplir los elementos del conjunto.

Dada una propiedad $\alpha(x)$, definimos un conjunto A de la siguiente forma:

$$A = \{a \mid \alpha(a) \text{ es cierto}\}$$

Una segunda forma en la que podemos construir un conjunto es por comprensión.

Indicamos la propiedad que deben cumplir los elementos del conjunto.

Dada una propiedad $\alpha(x)$, definimos un conjunto A de la siguiente forma:

$$A = \{a \mid \alpha(a) \text{ es cierto}\}$$

Ejemplo

Si definimos la propiedad $\alpha(x)$ como x está en $\mathbb N$ y el resto de la división entre x y 2 es 0, entonces

Pares =
$$\{n \mid \alpha(n) \text{ es cierto}\}.$$

¿En que lenguaje definimos la propiedad $\alpha(x)$?

¿En que lenguaje definimos la propiedad $\alpha(x)$?

lutilizamos lógica de predicados!

¿En que lenguaje definimos la propiedad $\alpha(x)$?

lutilizamos lógica de predicados!

Primer intento

Para cada fórmula $\alpha(x)$, el axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$ se define como:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow \alpha(x))$$

¿En que lenguaje definimos la propiedad $\alpha(x)$?

lutilizamos lógica de predicados!

Primer intento

Para cada fórmula $\alpha(x)$, el axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$ se define como:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow \alpha(x))$$

Tenemos un número infinito de axiomas: cada fórmula $\alpha(x)$ genera un axioma de separación.

Pero tenemos un problema ...

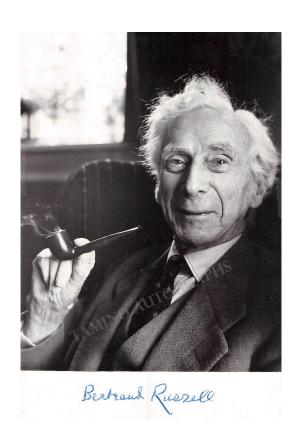


Gottlob Frege



Begriffsschrift (1879)

Pero tenemos un problema ...



Sea $C = \{\emptyset\}$.

Sea $C = \{\emptyset\}$. Tenemos que $C \not\in C$.

Sea $C = \{\emptyset\}$. Tenemos que $C \not\in C$.

Sea ${\cal D}$ el conjunto de todos los conjuntos que tienen al menos un elemento.

Sea $C = \{\emptyset\}$. Tenemos que $C \notin C$.

Sea D el conjunto de todos los conjuntos que tienen al menos un elemento.

$$\triangleright D = \{\{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \ldots\}$$

Sea $C = \{\emptyset\}$. Tenemos que $C \notin C$.

Sea D el conjunto de todos los conjuntos que tienen al menos un elemento.

Tenemos que $D \in D$.

Sea $C = \{\emptyset\}$. Tenemos que $C \not\in C$.

Sea D el conjunto de todos los conjuntos que tienen al menos un elemento.

$$\triangleright D = \{\{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \ldots\}$$

Tenemos que $D \in D$.

D está bien definido si permitimos definir conjuntos por compresión a partir de cualquier propiedad.

Si consideramos la propiedad $\alpha(x)$ definida como $x \notin x$, obtenemos el siguiente axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

Si consideramos la propiedad $\alpha(x)$ definida como $x \notin x$, obtenemos el siguiente axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es el conjunto de todos los conjuntos B tales que $B \not\in B$.

Si consideramos la propiedad $\alpha(x)$ definida como $x \notin x$, obtenemos el siguiente axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es el conjunto de todos los conjuntos B tales que $B \not\in B$.

 $C \in A$ y $D \notin A$ para los conjuntos C y D definimos en la lámina anterior.

Si consideramos la propiedad $\alpha(x)$ definida como $x \notin x$, obtenemos el siguiente axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es el conjunto de todos los conjuntos B tales que $B \not\in B$.

 $C \in A$ y $D \notin A$ para los conjuntos C y D definimos en la lámina anterior.

¿Ve algún problema en la definición de A?

La definición de A:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

La definición de A:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es un conjunto, por lo que nos podemos preguntar si $A \in A$.

La definición de A:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es un conjunto, por lo que nos podemos preguntar si $A \in A$.

► Tenemos que $A \in A \leftrightarrow A \notin A$.

La definición de A:

$$\exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow x \notin x)$$

A es un conjunto, por lo que nos podemos preguntar si $A \in A$.

► Tenemos que $A \in A \leftrightarrow A \notin A$.

Por lo tanto:

$$\{\varphi_{S,\alpha}\} \models \exists A (A \in A \leftrightarrow A \notin A)$$

Recuerde que la fórmula $x \notin y$ denota a $\neg x \in y$, por lo que tenemos:

$$\{\varphi_{S,\alpha}\} \models \exists A (A \in A \leftrightarrow \neg A \in A)$$

Recuerde que la fórmula $x \notin y$ denota a $\neg x \in y$, por lo que tenemos:

$$\{\varphi_{S,\alpha}\} \models \exists A (A \in A \leftrightarrow \neg A \in A)$$

La fórmula $\exists A (A \in A \leftrightarrow \neg A \in A)$ es una contradicción.

ightharpoonup Concluimos que $\varphi_{S,\alpha}$ es una contradicción.

Recuerde que la fórmula $x \notin y$ denota a $\neg x \in y$, por lo que tenemos:

$$\{\varphi_{S,\alpha}\} \models \exists A (A \in A \leftrightarrow \neg A \in A)$$

La fórmula $\exists A (A \in A \leftrightarrow \neg A \in A)$ es una contradicción.

ightharpoonup Concluimos que $\varphi_{S,\alpha}$ es una contradicción.

Hay que imponer restricciones sobre la forma en que se define un conjunto.

La axiomatización que utilizamos: ZFC



Ernst Zermelo



Abraham Fraenkel

La idea central es que al definir un conjunto A por compresión, se separan los elementos de otro conjunto B que cumplen con una propiedad.

La idea central es que al definir un conjunto A por compresión, se separan los elementos de otro conjunto B que cumplen con una propiedad.

► Tenemos una definición de la forma $A = \{a \in B \mid \alpha(a) \text{ es cierto}\}.$

La idea central es que al definir un conjunto A por compresión, se separan los elementos de otro conjunto B que cumplen con una propiedad.

- ► Tenemos una definición de la forma $A = \{a \in B \mid \alpha(a) \text{ es cierto}\}.$
- ► Si el conjunto *B* está bien definido, entonces *A* también está bien definido.

Para cada fórmula $\alpha(x, B, C_1, \dots, C_k)$, el axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$ se define como:

$$\forall B \forall C_1 \dots \forall C_k \exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow (x \in B \land \alpha(x, B, C_1, \dots, C_k)))$$

Para cada fórmula $\alpha(x, B, C_1, \dots, C_k)$, el axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$ se define como:

$$\forall B \forall C_1 \dots \forall C_k \exists A \forall x (x \in A \leftrightarrow (x \in B \land \alpha(x, B, C_1, \dots, C_k)))$$

Tenemos un número infinito de axiomas de separación.

Cada fórmula $\alpha(x, B, C_1, ..., C_k)$ define el axioma de separación $\varphi_{S,\alpha}$.

Los axiomas de la teoría ZFC

Llamamos Σ_{ZFC} al conjunto de oraciones que forman los axiomas de la teoría de conjuntos.

Los axiomas de la teoría ZFC

Llamamos Σ_{ZFC} al conjunto de oraciones que forman los axiomas de la teoría de conjuntos.

Suponemos por el momento que:

$$\begin{split} \Sigma_{\mathsf{ZFC}} &= \{\varphi_{\mathsf{V}}, \varphi_{\mathsf{E}}, \varphi_{\mathsf{P}}, \varphi_{\mathsf{U}}\} \ \cup \\ &\{\varphi_{\mathsf{S},\alpha} \mid \alpha(x,B,\mathit{C}_1,\ldots,\mathit{C}_k) \text{ es una fórmula sobre el vocabulario } \{\in\}\} \end{split}$$

Los axiomas de la teoría ZFC

Llamamos Σ_{ZFC} al conjunto de oraciones que forman los axiomas de la teoría de conjuntos.

Suponemos por el momento que:

$$\begin{split} \Sigma_{\mathsf{ZFC}} &= \{\varphi_{\mathsf{V}}, \varphi_{\mathsf{E}}, \varphi_{\mathsf{P}}, \varphi_{\mathsf{U}}\} \ \cup \\ &\{\varphi_{\mathsf{S},\alpha} \mid \alpha(\mathsf{x}, B, C_1, \dots, C_k) \text{ es una fórmula sobre el vocabulario } \{\in\}\} \end{split}$$

Más adelante vamos a agregar más axiomas al conjunto $\Sigma_{\text{ZFC}}.$

Algunas operaciones sobre conjuntos

Podemos usar los axiomas de la teoría de conjuntos para definir algunas operaciones usuales entre conjuntos.

Podemos usar los axiomas de la teoría de conjuntos para definir algunas operaciones usuales entre conjuntos.

Recuerde que ya definimos la unión, la cual necesita de un axioma especial.

Podemos usar los axiomas de la teoría de conjuntos para definir algunas operaciones usuales entre conjuntos.

Recuerde que ya definimos la unión, la cual necesita de un axioma especial.

 $A \cap B$ se define como el conjunto de elementos que pertenecen a A y B.

Podemos usar los axiomas de la teoría de conjuntos para definir algunas operaciones usuales entre conjuntos.

Recuerde que ya definimos la unión, la cual necesita de un axioma especial.

 $A \cap B$ se define como el conjunto de elementos que pertenecen a $A \setminus B$.

▶ Por ejemplo: $\{1,2,3\} \cap \{1,3,5,8\} = \{1,3\}$

La intersección entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \in B))$$

La intersección entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \in B))$$

No es necesario agregar esta oración a los axiomas de la teoría de conjuntos, puesto que:

La intersección entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \in B))$$

No es necesario agregar esta oración a los axiomas de la teoría de conjuntos, puesto que:

Teorema

$$\Sigma_{ZFC} \models \forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \in B))$$

 $A \setminus B$ se define como el conjunto de elementos que pertenecen a A y no pertenecen a B.

 $A \setminus B$ se define como el conjunto de elementos que pertenecen a A y no pertenecen a B.

▶ Por ejemplo: $\{1, 2, 3\} \setminus \{1, 3, 5, 8\} = \{2\}$

La diferencia entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \notin B))$$

La diferencia entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \notin B))$$

No es necesario agregar esta oración a los axiomas de la teoría de conjuntos, puesto que:

La diferencia entre A y B está definida por la siguiente oración:

$$\forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \notin B))$$

No es necesario agregar esta oración a los axiomas de la teoría de conjuntos, puesto que:

Teorema

$$\Sigma_{ZFC} \models \forall A \forall B \exists C \forall x (x \in C \leftrightarrow (x \in A \land x \notin B))$$

```
A \subseteq B \leftrightarrow \forall x (x \in A \to x \in B)
\forall A \exists B \forall x (x \in B \leftrightarrow x \subseteq A)
\forall A (\neg Vac(A) \to \exists x (x \in A \land \neg \exists y (y \in x \land y \in A))
\forall x (x \notin x)
\forall x \forall y (x \notin y \lor y \notin x)
```

$$Suc(x, y) = \forall z (z \in y \leftrightarrow z \in x \lor z = x)$$

$$\forall A \exists B Suc(A, B)$$

$$\exists A(\forall x (\mathsf{Vac}(x) \to x \in A) \land \\ \forall x \forall y ((x \in A \land \mathsf{Suc}(x, y)) \to y \in A))$$

Ind(A) se define como:

$$\forall x (\mathsf{Vac}(x) \to x \in A) \land \\ \forall x \forall y ((x \in A \land \mathsf{Suc}(x, y)) \to y \in A))$$

Axioma de infinito: $\exists A \operatorname{Ind}(A)$

$$\forall A \exists B \forall x (x \in B \leftrightarrow (x \in A \land \forall C (Ind(C) \rightarrow x \in C)))$$

Nat(A) se define como $\forall x (x \in A \leftrightarrow \forall B (Ind(B) \rightarrow x \in B))$

Se puede deducir

 $\exists A \operatorname{Nat}(A)$

$$\forall A \forall B ((\mathsf{Nat}(A) \land \mathsf{Nat}(B)) \rightarrow A = B)$$