

A7 (Aksjomat nieskończoności)

$$(\exists x) (\phi \in x \wedge (\forall t) (t \in x \rightarrow \underbrace{t \cup \{t\}}_{\text{następnik } t} \in x))$$

Uwaga: ① weźmy taki x .

następnik t

- $\phi \in x$

- $x \ni \phi \cup \{\phi\} = \{\phi\}$

- $x \ni \{\phi\} \cup \{\{\phi\}\} = \{\phi, \{\phi\}\}$

- $x \ni \{\phi, \{\phi\}\} \cup \{\underbrace{\{\phi, \{\phi\}\}}_{\text{...}}\} = \{\phi, \{\phi\}, \{\phi, \{\phi\}\}\}$

② Działanie: $\hat{0} = \phi$; $\widehat{n+1} = \hat{n} \cup \{\hat{n}\}$

$$\hat{1} = \{\phi\} = \{\hat{0}\}$$

$$\widehat{n+1} = \{\hat{0}, \hat{1}, \dots, \hat{n}\}$$

$$\hat{2} = \{\phi, \{\phi\}\} = \{\hat{0}, \hat{1}\}$$

$$\hat{3} = \{\hat{0}, \hat{1}, \hat{2}\}$$

3. Ustalmy jeden zbiór x t.j. $\omega \neq \emptyset$

Def.

$$\omega = \bigcap \{a \in \mathcal{P}(x) : \phi \in a \wedge (\forall t \in a) (t \cup \{t\} \in a)\}$$

F. ω jest najm.
zbiorem indukcyjnym

Ozemu ω jest induk.

zbiór indukcyjny

ω : jak definiować?
 $\cap y$, dla $y \neq \emptyset$

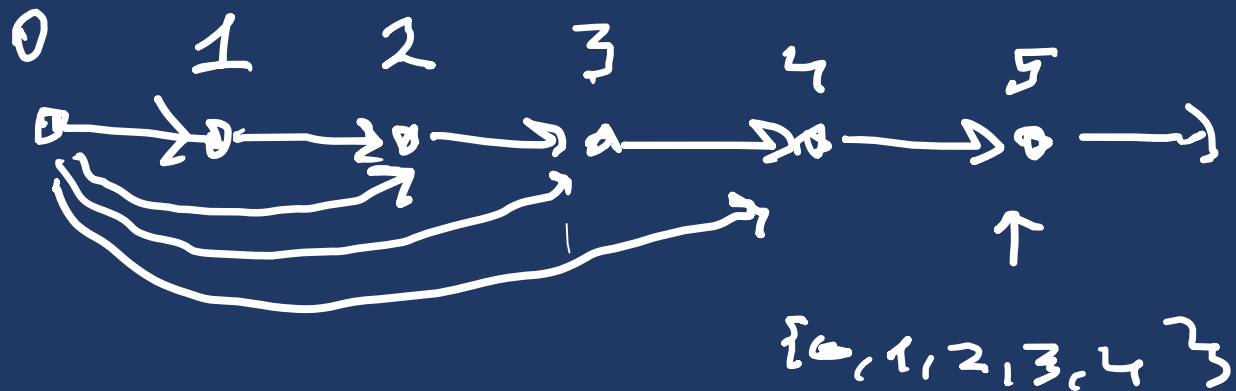
• $\phi \in \omega$ ($\forall a \in S$) ($\phi \in a$)

• $t \in \omega$; weźmy $a \in S$. wtedy $t \in a$,
więc $t \cup \{t\} \in a$
więc $t \cup \{t\} \in \omega$

* Interpretacja:

ω = zbiór liczb naturalnych

$n \in \omega$; $n+1 = n \cup \{n\}$ ← następnik
elementu n .



wang : $n < m \equiv n \in m$.

Uwaga: mamy ω ,

możemy teraz skonstruować

to możemy już zrobić

- \mathbb{Z}
- \mathbb{Q}
- \mathbb{R}
- \mathbb{R}^n
- $C(\mathbb{R}, \mathbb{R})$



A8 (aksjomat niesporozumienia) Dla dowolnej
formuły $\varphi(u, v, \vec{z}_1 \dots \vec{z}_n)$ języka ZF:

$$(\forall u) (\forall \vec{z}_1 \dots \vec{z}_n) (\exists! v) \varphi(u, v, \vec{z}) \longrightarrow$$

$$(\forall x) (\forall \vec{z}) (\exists y) (\forall t) (t \in y \leftrightarrow (\exists s \in x) \varphi(s, t, \vec{z})).$$

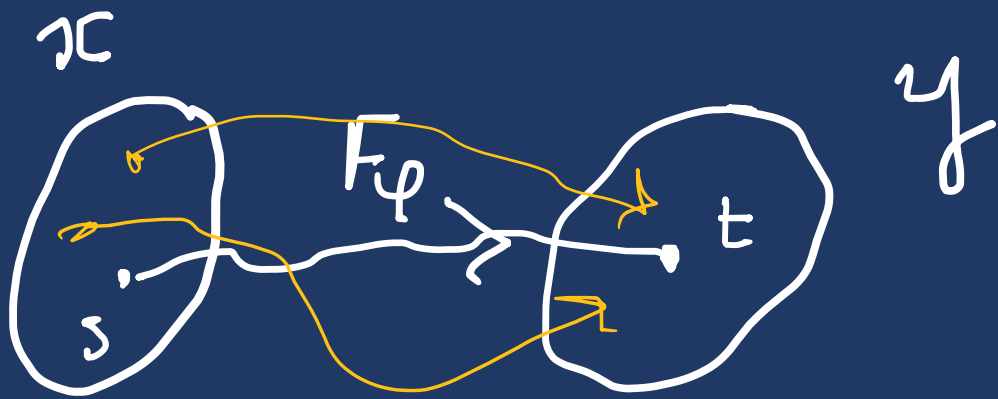
o co tu chodzi?:

$$\forall u \exists! v \varphi(u, v) :$$

$$\text{czyli } (\forall u) \varphi(u, F_\varphi(u)).$$



Dowódzenie: $(\exists! x) \varphi(x) \equiv (\exists x) (\varphi(x) \wedge (\forall y) (\varphi(y) \rightarrow y=x))$



$$(\forall x)(\exists y)(\forall t)(t \in y \iff (\exists s \in x)\varphi(s, t))$$

$$(\forall x)(\exists y)(\forall t)(t \in y \iff (\exists s \in x)(t = F_\varphi(s)))$$

$$\begin{array}{c} \uparrow \\ F_\varphi[x] \\ (\forall x)(\exists F_\varphi[x]) \end{array}$$

czyli: obraz zbioru przez definicjonowaną funkcję jest zbiorem.

Pytanie: czy istnieje $x \in t$, że $x \in x$?

czy istnieje $x, y \in t$, że
 $x \in y \in x$?

A9 (Aksjomat regularności)

$$(\forall x)(x \neq \emptyset \rightarrow (\exists y \in x)(x \cap y = \emptyset))$$

OZNACZENIE:

$$ZF = A1 + A2 + \dots + A9$$

teoria mnogoż. Zermelo - Fraenkel'a.

Ag : $(\forall x)(x \neq \emptyset \rightarrow (\exists y \in x)(y \cap x = \emptyset))$

Tw. $ZF \vdash (\forall x)(x \notin x)$.

D-d. Zał. że jest x t. że $x \in x$.

Wtedy $a = \{x\}$, wtedy $a \neq \emptyset$.

Jest więc $t \in \mathcal{Q}$ t. że $t \cap a = \emptyset$.

Albo $t = x$. Czyli $x \cap \{x\} = \emptyset$.

ALF : $\begin{matrix} x \in x \\ x \in \{x\} \end{matrix} \rightarrow x \cap \{x\} \neq \emptyset$

SPR.

wu. ZF $\vdash \neg (\exists x, y) (x \in y \wedge y \in x)$.

D-ct. Lat. ie many x, y t. ie

$$x \in y \wedge y \in x$$

nech $a = \{x, y\}$. wtdy $a \neq \emptyset$.

~~maxim~~ (stueje $t \in a$ t. ie $t \cap a = \emptyset$,

• $t = x$: $x \cap \{x, y\} = \emptyset$

$\exists y \in \emptyset$ $\exists y \in \emptyset$ spuz.

• $t = y$: $y \cap \{x, y\} = \emptyset$

$\exists x \in \emptyset$ $\exists x \in \emptyset$ spuz.

□

$\dots \exists y \in x \exists x \in y \dots$

$\omega \cap \omega$. $ZF \vdash \neg (\exists f: \omega \rightarrow \dots) (\forall n) (f(n+1) \in f(n))$

Use recursion: $x_n = f(n)$:

$$(\forall n) (f(n+1) \in f(n)) \equiv x_0 \ni x_1 \ni x_2 \ni x_3 \ni \dots$$

D-d. Let a be $(\forall n) (f(n+1) \in f(n))$.

Use recursion $a = \{ f(n) : n \in \omega \}$, where $a \neq \emptyset$.

Just $n \in \omega$ t. i.e. $f(n) \cap a = \emptyset$.

Also where

- $f(n+1) \in f(n)$
- $f(n+1) \in a$

Use recursion $f(n) \cap a \neq \emptyset$. \square

AC (Aksjomat wyboru)

$$(\forall X) \left[\left((\forall y_1, y_2 \in X) (y_1 \neq y_2 \rightarrow y_1 \cap y_2 = \emptyset) \wedge \right. \right. \\ \left. \left. (\forall y \in X) (y \neq \emptyset) \right) \rightarrow \right. \\ \left. (\exists S) (\forall y \in X) (|S \cap y| = 1) \right]$$

$$(\exists E) (S \overset{||}{\cap} y = \{t\})$$

Tw. (Gödel, ±1938).

$$\text{Cons}(\text{ZF}) \longrightarrow \text{Cons}(\text{ZF} + \text{AC})$$

Tw (Cohen, ±1974)

$$\text{Cons}(\text{ZF}) \longrightarrow \text{Cons}(\text{ZF} + \neg \text{AC})$$

Główny problem matematyki

CZY $\text{Cons}(\text{ZF}) \stackrel{?}{\implies}$

⊗

$K(p \wedge \neg p) \rightarrow q$

Czy istnieje
 $\varphi \in \mathcal{L}_{\text{ZF}}$:

$\text{ZF} \vdash \varphi$

$\text{ZF} \vdash \neg \varphi$?

}
⊗

PRZYKŁAD.

Język: \cdot, e
dział binarna \rightarrow stała

$$A1: (\forall x, y, z) (x \cdot (y \cdot z) = (x \cdot y) \cdot z)$$

$$A2: (\forall x) (x \cdot e = x \wedge e \cdot x = x)$$

$$A3: (\forall x) (\exists y) (x \cdot y = e \wedge y \cdot x = e)$$

$$TG = \{A1, A2, A3\}$$

$$\text{I} \omega. TG \vdash (\forall y) [(\forall x) (x \cdot y = x \wedge y \cdot x = x) \rightarrow y = e]$$

$$\text{II} \omega. TG \vdash (\forall x) (\forall y_1, y_2) \left(\begin{array}{l} x \cdot y_1 = y_1 \cdot x = e \wedge \\ x \cdot y_2 = y_2 \cdot x = e \end{array} \right) \rightarrow y_1 = y_2$$

$$AB = (\forall x)(\forall y)(x \cdot y = y \cdot x)$$

$$Q : TG \vdash AB \quad ? ? ?$$

S_3 ← grupa permutacji $\{1, 2, 3\}$
• → złożenie

$$S_3 \models TG \quad e = \text{id}_{\{1, 2, 3\}}$$

Alie $S_3 \models \neg AB$ ~~ZADANIE~~

Gdyby $TG \vdash AB$ to równo $S_3 \models AB$ sprz.

Równ: $TG \cup \{\neg AB\}$ — niespójne

Q: $TG \vdash \neg AB$? ?

oczywiście, że nie!

$$G = (\{0\}, \cdot)$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 0 \cdot 0 = 0 \\ e = 0 \end{array} \right.$$

$$G \models TG$$

$$G \models AB$$

-
- $\text{Cons} (TG \cup \{AB\})$
 - $\text{Cons} (TG \cup \{\neg AB\})$

AB jest niezależne od TG

OZNACZENIE:

$$ZFC = ZF \cup \{AC\}$$

$$CEL : \neg (ZF \setminus \{Aks. niesk\} \vdash Aks. niesk)$$