

Akcyj. wyróżnienia:

Mamy zbiór  $X$ . Mamy jakąś funkcję  $X$   
 $\varphi(t, \vec{y})$ . Mamy ustalone  $b_1, \dots, b_n$ .  
Wtedy  $\{t \in X : \varphi(t, b_1, \dots, b_n)\}$   
też jest abstrakcją.



• Konstrukcja  $X \times Y$

$a \in X$   
 $b \in Y$  }  $\rightarrow a, b \in X \cup Y \rightarrow$

$\rightarrow \{a\}, \{a, b\} \subseteq X \cup Y$

$\rightarrow \{a\}, \{a, b\} \in P(X \cup Y)$

$\rightarrow \{ \{a\}, \{a, b\} \} \subseteq P(X \cup Y) \rightarrow$

$(a, b) \in PP(X \cup Y)$

$\{t \in X : \varphi(t, b_1, \dots, b_n)\}$

$$x \times y = \{ t \in \mathcal{P}(\mathcal{U} \cup \mathcal{Y}) : (\exists a \in x) (\exists b \in y) ((a, b) = t) \}$$

$$\text{rel}(x) := (\exists y) (x \subseteq y \times y)$$

$$\text{func}(f) := \text{rel}(f) \wedge (\forall x) (\forall y_1, y_2) \left( ((x, y_1) \in f \wedge (x, y_2) \in f) \rightarrow y_1 = y_2 \right)$$

$$\text{dom}(x) := \{ t \in \mathcal{U} \cup \mathcal{X} : (\exists s) (x = (t, s)) \}$$

$$\text{rng}(x) := \{ t \in \mathcal{U} \cup \mathcal{X} : (\exists s) (x = (s, t)) \}$$

$$f: x \rightarrow y := \text{func}(f) \wedge \text{dom}(f) = x \wedge \text{rng}(f) \subseteq y$$

$$\text{func}(f, x, y)$$

redundant

$$\text{UP}(x) = x$$

$$f: X \xrightarrow{(-)} Y \quad \equiv \quad \dots$$

$$f: X \xrightarrow{=} Y \quad \equiv \quad \dots$$

$$f: X \xrightarrow{+} Y \quad \equiv \quad \dots$$

$$|X| = |Y| \quad \equiv \quad \dots$$

NA RAZIE  $A1 + \dots + A6$  JEST  $SkQBQ$   
TEDRIQ (  $\equiv$  teoria liczb naturalnych )

• widzimy, że  $\phi, P(\phi), P^2(\phi), \dots$   $\leftarrow$  parami  
różne

A7 (niekńczoność)

$$(\exists x)(\phi \in x \wedge (\forall y)(y \in x \rightarrow y \cup \{y\} \in x))$$

CZYLI: jest pewien zbiór  $x$  t. że

- $\phi \in x$
- $\phi \cup \{\phi\} \in x$  ;  $\{\phi\} \in x$
- $\{\phi\} \cup \{\{\phi\}\} = \{\phi, \{\phi\}\} \in x$
- $\{\phi, \{\phi\}\} \cup \{\underbrace{\{\phi, \{\phi\}\}}\} =$   
 $= \{\phi, \{\phi\}, \{\phi, \{\phi\}\}\} \in x$

- $0 = \emptyset$
- $1 = \{\emptyset\} = \emptyset \cup \{\emptyset\} = \{\emptyset\}$
- $2 = 1 \cup \{1\} = \{\emptyset\} \cup \{1\} = \{\emptyset, 1\}$
- $3 = 2 \cup \{2\} = \{\emptyset, 1\} \cup \{2\} = \{\emptyset, 1, 2\}$
- $n+1 = \{\emptyset, 1, 2, \dots, n\}$

---

ind(x)  $\stackrel{\text{def}}{=} \phi \in x \wedge (\forall y)(y \in x \rightarrow y \cup \{y\} \in x)$   
 Aks. nieseke:  $(\exists x) \text{ind}(x)$ .

Tw.  $(\exists x) (\text{ind}(x) \wedge (\forall y) (\text{ind}(y) \rightarrow x \subseteq y))$

D-d. weźmy jakiś zbiór  $a$  t.że  $\text{ind}(a)$ .

$$x = \bigcap \{y \in P(a) : \text{ind}(y)\}$$



akcj. wypr.

ładanie: to jest ten zbiór.

wn.  $(\exists! x) (\text{ind}(x) \wedge (\forall y) (\text{ind}(y) \rightarrow x \subseteq y))$

TEN ZBIÓR OZNACZAMY PRZEZ  $\omega$ .  
interpretujemy go jako  $\aleph_0$ .

$\neq \emptyset$ , bo  
do niego  
wależy  $a$

# AKSJ. ZASTĘPOWANIA

chodzi mniej więcej o ~~to~~ to:

$f \leftarrow \text{funkcja} \right\} \longrightarrow f[a] \text{ było zbiorem}$   
 $a \leftarrow \text{zbiór}$

wał. funkcja:  $\varphi(x, y)$

$(\forall x)(\exists y)(\varphi(x, y) \wedge (\forall z)(\varphi(x, z) \rightarrow z=y))$

$\equiv$   
 $(\forall x)(\exists! y)\varphi(x, y)$

Ⓟ

$\varphi(x, y) = "y = \phi"$

$\varphi(x, y) = "y = P(z)"$

$\varphi(x, y) = "y = \{x\}"$

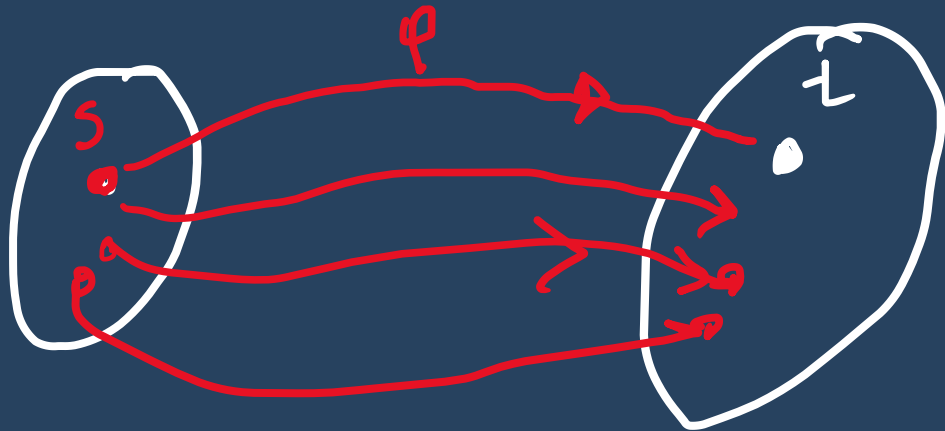
$\varphi(x, y) = "y = x \cup \{x\}"$

A 8 (wastepowaznie) Dla dowolnej formuły

$\varphi(s, t, \vec{z})$  mamy:

$$(\forall \vec{z}) \left[ (\forall s) (\exists t) \varphi(s, t, \vec{z}) \rightarrow (\forall a) (\exists b) (\forall t) (t \in b \leftrightarrow (\exists s \in a) \varphi(s, t, \vec{z})) \right]$$

a



$$b = \varphi_{\vec{z}}[a]$$



$$\textcircled{P} \quad \varphi(x, y) = "y = P(x)"$$

rast. A8 do  $\varphi$  oraz do  $\alpha = \omega$ .  
otrzymujemy

$$b = \{P(t) : t \in \omega\},$$

$\textcircled{P}$  reprezentacyjny przykład:

Mamy rel. równ.  $\sim$  na  $X$

$$\varphi(t, s) \begin{cases} t \in X \rightsquigarrow [t]_{\sim} (= \{a \in X : (a, t) \in \sim\}) \\ t \notin X \rightsquigarrow \emptyset \end{cases}$$

$$X/\sim = \varphi[X].$$

A9 (regularności)

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

wniosek:  $(\forall x)(\neg(x \in x))$ .

D-d. Rozważmy ust.  $\kappa$ . Niech  $a = \{x\}$   
wtedy  $a \neq \emptyset$ . Jest  $y \in a$  t. ie  $y \cap a = \emptyset$

zatem  $x \cap a = \emptyset$ .

gdyby  $x \in x$ , to  $x \in x \cap \{x\}$

czyli  $x \cap \{x\} = x \cap a \neq \emptyset$ .

wn. nie istnieją  $x_1, x_2, \dots, x_n$  t. ie

$$x_1 \exists x_2 \exists x_3 \exists \dots \exists x_n \exists x_1$$

D-d. Niech  $a = \{x_1, \dots, x_n\}$ .

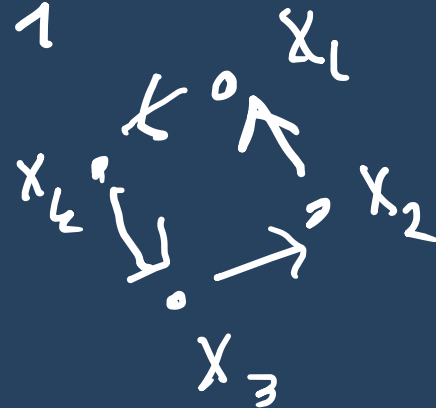
$$\# \quad x_1 \cap a \exists x_2$$

$$x_2 \cap a \exists x_3$$

⋮

$$x_n \cap a \exists x_1$$

Wobec  $(\forall t \in a) (t \cap a \neq \emptyset)$  spoz.



Zadanie. Nie istnieje  $f: \omega \rightarrow \dots$

t.j.  $(\forall u)_{\omega} (f(u+1) \in f(u))$

czyli: nie istnieje taka ciąg

$x_0 \ni x_1 \ni x_2 \ni x_3 \ni \dots$

Hint. Niech  $a = \{f(u) : u \in \omega\}$ .

$$\boxed{ZF = A1 + \dots + A9}$$

teoria mnogości Zermelo - Fraenkel'a.

---

Rozważmy jakąś teorię  $T$  (zbiór zdań)

(P) Teoria:  $\circ, e$

$$A_L : (\forall x, y, z) (x \circ (y \circ z) = (x \circ y) \circ z)$$

$$A_N : (\forall x) (x \circ e = x \wedge e \circ x = x)$$

$$A_I : (\forall x) (\exists y) (x \circ y = e \wedge y \circ x = e)$$

Czy  $\mathbb{T}G = \mathbb{A}L + \mathbb{A}N + \mathbb{A}I$  jest

wspierzczenia?

Odp. ~~NIE~~ TAK

$G = (\mathbb{Z}^3, +, 0)$  ← grupa jedno-element.

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

Czy  $\mathbb{T}G + AB$  jest wspierzczenia?

Odp: ~~NIE~~, bo  $G$  jest abelowa.

TAK

Czy  $TG + \neg AB$  jest sprzeczna?

ODP: NIE.

$G = \text{Sym}_3$  (= permutacje  
bioru  $\{1, 2, 3\}$ )

---

$TG$  - niesp.

$TG + AB$  - niesprz.

$TG + \neg AB$  - niesprz.

}  $AB$  - niezależne  
od  $TG$ .

$$T^* = TG + \neg AB + (\exists x_1, x_2, x_3) \left( \begin{aligned} &(x_1 \neq x_2 \wedge x_1 \neq x_3 \wedge x_2 \neq x_3 \wedge \\ &(\forall y) (y = x_1 \vee y = x_2 \vee y = x_3)) \end{aligned} \right)$$

$T^*$  jest spzeczna, bo  
 jeśli  $(G, \circ, e)$  jest grupą i  $|G| = 3$   
 to  $(G, \circ, e) \cong C_3 = (\{0, 1, 2\}, \oplus_3, 0)$   
 czyli  $(G, \circ, e)$  jest  
 abelowa.



Oznaczenie

$\text{Cons}(T) \equiv$  "teoria  $T$   
jest niesprzeczna"  
consistent)

GŁÓWNE PYTANIE MATEMATYKI

XXI wieku :

Czy  $\text{Cons}(ZF)$  ?

$$\begin{aligned}
 AC \equiv & (\forall x) \left[ ((\forall y \in x) (y \neq \emptyset)) \wedge \right. \\
 & \left. \wedge (\forall y_1, y_2 \in x) (y_1 \neq y_2 \rightarrow y_1 \cap y_2 = \emptyset) \right] \rightarrow \\
 & \rightarrow (\exists s) (\forall y \in s) (\exists t) (y \cap s = \{t\}) \Big].
 \end{aligned}$$

$$ZFC = ZF + AC.$$

Tw (Gödel, 1937)

$\text{Cons}(\text{ZF}) \longrightarrow \text{Cons}(\text{ZFC})$

Tw (Cohen, 1964)

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

wniosek . ani AC, ani  $\neg \text{AC}$  nie wynikają  
z ZF.

czyli: AC jest niezależne od ZF.

Uwaga : aksj. wyróżniania  
aksj. zastępowania  
są schematami aksjomatów :

" dla dowolnej formuły  $\varphi \dots$  "

.....

Tw (C. Ryll-Nardzewski)

PWR

ZF nie jest skończeniem aksjomatyzowa-  
lana.

$$(x, y) = \{ \{x\}, \{x, y\} \}$$

niektóre symetrie

gdymyśmy zrobili to

$$(x, y) = \{ \{x\}, \{y\} \}$$

$$(y, x) = \{ \{y\}, \{x\} \}$$

$$\{a, b\} = \{b, a\}$$

DYSKUSJA

PO  
WYKŁADZIE

$$\{ \{x, y\}, \{x\} \}$$

można by tak

$$(x, y) = \{ \{y\}, \{x, y\} \}$$

