

Co zrobiliśmy : 1)  $\mathbb{N} \rightsquigarrow \mathbb{Z}$   
2)  $\mathbb{Z}, \mathbb{N} \rightsquigarrow \mathbb{Q}$

Konstrukcja  $\mathbb{R}$  z  $\mathbb{Q}$ .

ANALIZA :  $(a_n)_{n \in \mathbb{N}} \in \mathbb{R}^{\mathbb{N}}$  : ciąg Cauchy'ego

$$\equiv (\forall \varepsilon > 0) (\exists N) (\forall m, n \geq N) (|a_n - a_m| < \varepsilon)$$

$$\mathcal{C} = \left\{ \bar{a} \in \mathbb{Q}^{\mathbb{N}} : (\forall n > 0) (\exists N) (\forall k, l) \left( (k > N \wedge l > N) \rightarrow |a(k) - a(l)| < \frac{1}{n} \right) \right\}$$

Na ~~to~~  $\mathcal{C}$  określamy relację

$$\bar{a} \approx \bar{b} \equiv (\forall n > 0) \underset{\mathbb{N}}{(\exists N)} \underset{\mathbb{N}}{(\forall k)} \underset{\mathbb{N}}{(k > N \rightarrow | \bar{a}(k) - \bar{b}(k) | < \frac{1}{n})}.$$

• prosta.  $\bar{a} \approx \bar{b}, \bar{b} \approx \bar{c}$ .

Ustalamy  $\epsilon \in \mathbb{N}, \epsilon > 0$ . Wtedy  $2\epsilon \in \mathbb{N}, 2\epsilon > 0$ .

$$\text{Jest } N_1 \in \mathbb{N} : (\forall k > N_1) (|\bar{a}(k) - \bar{b}(k)| < \frac{1}{2\epsilon})$$

$$\text{Jest } N_2 \in \mathbb{N} : (\forall k > N_2) (|\bar{b}(k) - \bar{c}(k)| < \frac{1}{2\epsilon}).$$

$N = \max(N_1, N_2)$ . Wtedy

$$\begin{aligned} k > N &\rightarrow |\bar{a}(k) - \bar{c}(k)| = |(\bar{a}(k) - \bar{b}(k)) + (\bar{b}(k) - \bar{c}(k))| \\ &\leq |\bar{a}(k) - \bar{b}(k)| + |\bar{b}(k) - \bar{c}(k)| < \frac{1}{2\epsilon} + \frac{1}{2\epsilon} = \frac{1}{\epsilon}. \quad \square \end{aligned}$$

Wzr:  $\approx$  rel. równ. na  $\mathcal{E}$ .

DEF:  $\mathbb{R} = \mathcal{E} / \approx$ .

• dodawanie:

$$[\bar{a}] + [\bar{b}] = [\bar{a+b}]$$

$$(\bar{a} + \bar{b})(u) = \bar{a}(u) + \bar{b}(u)$$

$$[\bar{a}] \cdot [\bar{b}] = [\bar{a \cdot b}]$$

$$(\bar{a} \cdot \bar{b})(u) = a(u) \cdot b(u)$$

FAKT: te działania są  
dobrze określone

FAKT:  $(\mathbb{R}, +, \cdot)$  jest

ciałem ~~liczbowym~~ algebra.

zero:  $[\bar{0}]$

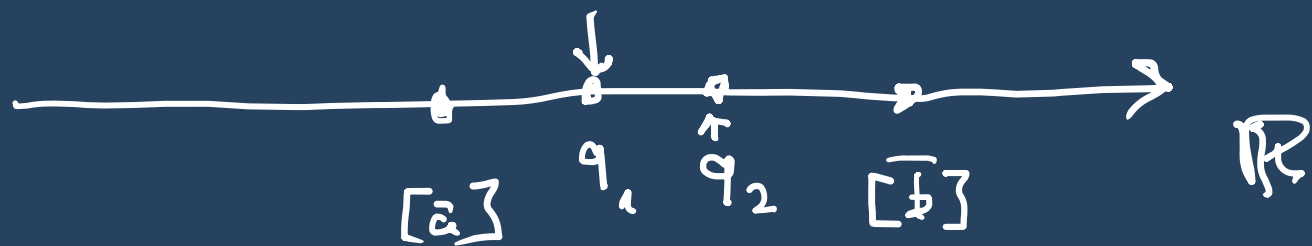
$$\bar{0} = \text{const}_0$$

jedyn:  $[\bar{1}]$

$$\bar{1} = \text{const}_1$$

Nierówność ostro

$$[\bar{a}] \ll [\bar{b}] \equiv (\exists q_1, q_2 \in \mathbb{Q}) (q_1 < q_2 \wedge$$
$$(\exists N) (\forall k > N) (\bar{a}(k) < q_1 \wedge q_2 < \bar{b}(k)))$$



FAKT:  $\leq$  jest liniowym porz. na  $\mathcal{C}/\sim$ .

ZANURZENIE  $\mathbb{Q}$  w  $\mathcal{C}/\sim$ :

$$\varphi: \mathbb{Q} \rightarrow \mathcal{C}/\sim: q \rightarrow [\text{const } q],$$

FAKT:  $\varphi$  jest rozszerzeniem algebraj;

czyli

$$\varphi: (\mathbb{Q}, +, 0, 1, \leq) \xrightarrow{1-1}$$

$$(\mathbb{P}(\mathbb{N}), +, 0, 1, \leq).$$

czyli np.

$$(\forall x, y \in \mathbb{Q}) (\varphi(x+y) = \varphi(x) + \varphi(y))$$

podobnie dla  $0$ ,  $\varphi(0) = 0$ ,  $\varphi(1) = 1$

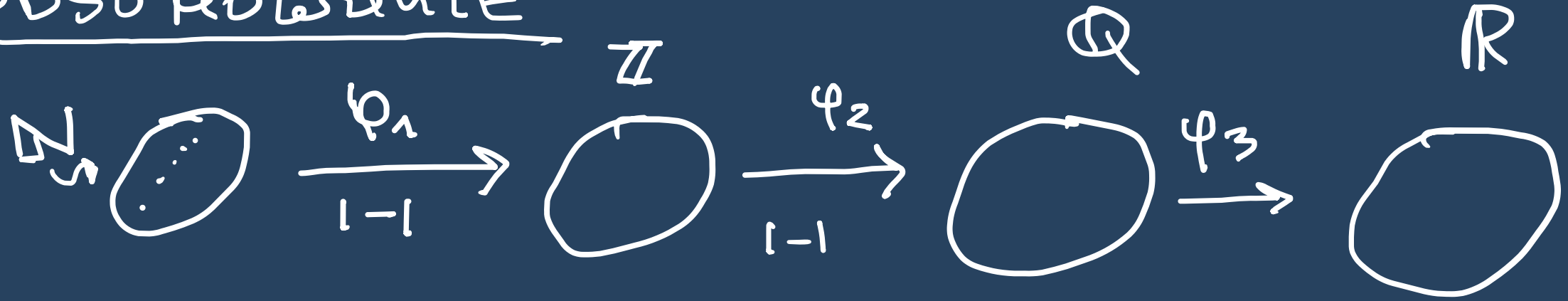
$$x \leq y \equiv \varphi(x) \leq \varphi(y).$$

FAKT :  $\varphi[\mathbb{Q}]$  jest gęste w  $\mathcal{C}(\mathbb{R})$   
 $[a] < [b] \rightarrow (\exists q \in \mathbb{Q}) [a] < [\text{const}_q] < [b]$

FAKT :  $\mathcal{C}(\mathbb{R})$  jest zupełne,  
czyli każdy ciąg Cauchyego  
elementów  $\mathcal{C}(\mathbb{R})$  jest zbieżny (do  
jakiegoś elementu  $\mathcal{C}(\mathbb{R})$ ).

Wskazówka : rozważ ciąg  $[a_\alpha]_{\alpha \in \mathbb{N}}$  Cauchyego  
elementów  $\mathcal{C}(\mathbb{R})$ .

# PODSUKOWANIE



INF.

unsigned  
int

int

float

$x \rightsquigarrow (\text{int})x$

$y$

$\rightsquigarrow (\text{float})y$

L. Kronecker: "Liczby natur. stworzył Bóg, a resztę stworzył człowiek"

# AKSYMATYCZNA TEORIA MNOGOŚCI

Język teorii mnogości (Zermelo-Fraenkel)

- spójniki logiczne :  $\wedge, \vee, \neg, \rightarrow, \leftrightarrow$
- nawiasy :  $(, )$
- kwantyf. :  $\forall, \exists$
- zmienne :  $x_0, x_1, x_2, \dots$

• jeden symbol binarny :  $\in$

Formuły : poprawnie sformułowane  
kafsy



(P)

$$\varphi = (x_1 \in x_2) \vee (\exists x_3)(x_3 \in x_2)$$

$\varphi(x_1, x_2)$

↑ formula

↑  
wiera UE

↑  
zaw. wolna  
w  $\varphi$

$$\tilde{\varphi} = (\exists x_1)(\forall x_2)(x_1 \in x_2 \vee (\exists x_3)(x_3 \in x_2))$$

to nie mamy zamkniętych wydranych  
zdań

A1 (Ekstensjonalność)

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

A2 (zbioru pustego)

$$(\exists x)(\forall y)(\neg(y \in x))$$

$$\text{FAKT: } (\forall x_1)(\forall x_2)((\forall y)(\neg(y \in x_1)) \wedge (\forall y)(\neg(y \in x_2)) \rightarrow x_1 = x_2)$$

czyli istnieje dokładnie jeden zbiór pusty

Możemy wpr. symbol  $\emptyset$ .

A3 (parry)

$(\forall x)(\forall y)(\exists z)(\forall t)(t \in z \leftrightarrow (t=x \vee t=y))$

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

FAKT: jedyną właściwością takiego  $z$

określenie:  $\{x, y\}, \{x\}$

FAKT:  $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}, \{\{\{\emptyset\}\}\}, \dots$

są parami własne

A4 (sumy)

$$(\forall x) (\exists y) (\forall z) (z \in y \leftrightarrow (\exists u) (u \in x \wedge z \in u))$$

$\uparrow$   
 $\cup x$

~~$\leftarrow$~~  ! redukować!

P. mamy  $x, y$ . Budujemy  $\{x, y\}$ .

$$\text{Liczymy } \cup \{x, y\} = x \cup y$$

$$\text{możemy zdef. } x \cup y := \cup \{x, y\}$$

Po A3: możemy zdef.:  $(x, y) := \{\{x\}, \{x, y\}\}$

(def. Kurat.)

wprowadzamy skrót:

$$x \subseteq y := (\forall z) (z \in x \rightarrow z \in y)$$

Duspaq ( $\equiv$  A.EKST)

$$(\forall x, y) ((x \subseteq y) \wedge (y \subseteq x) \rightarrow x = y).$$

(A5) (zbiór potęgowy)

$$(\forall x) (\exists y) (\forall z) (z \in y \leftrightarrow z \subseteq x)$$

$\uparrow$   
 $P(x)$  ← potęgowość,  $\{\emptyset\}$  „  $\{\emptyset, \{\emptyset\}\}$

$$\textcircled{P} (\forall x) (P(x) \neq x) ; \textcircled{P} \emptyset, P(\emptyset), P(P(\emptyset)), \dots$$

(A6) (wyróżniania) Dla dowolnej

formuły  $\varphi(x, \vec{y})$  mamy

$\vec{y} : y_1, y_2, \dots, y_k$

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

$\uparrow$   
 $\{t \in x : \varphi(t, \vec{y})\} \leftarrow$  ! jedyn. wyznaczane

(P)

$$x \cap y = \{t \in x : t \in y\}$$

$\varphi(t, y) = "t \in y"$

$$x \setminus y = \{t \in x : \neg (t \in y)\}$$

$$\bullet \left. \begin{array}{l} x \in a \\ y \in b \end{array} \right\} \rightarrow x, y \in a \cup b \rightarrow \left\{ \begin{array}{l} \{x\} \subseteq a \cup b \\ \{x, y\} \subseteq a \cup b \end{array} \right\}$$

$$\Delta \{x\}, \{x, y\} \in P(a \cup b)$$

$$\downarrow$$

$$\{\{x\}, \{x, y\}\} \subseteq P(a \cup b)$$

$$\downarrow$$

$$(x, y) \in \{\{x\}, \{x, y\}\} \in P(P(a \cup b))$$

Μεταξύ  $\omega \in \mathcal{C}$  ορίζεται

$$a \times b := \left\{ z \in \mathcal{P}(\mathcal{P}(a \cup b)) : (\exists y_1 \in a)(\exists y_2 \in b) \right. \\ \left. (z = (y_1, y_2)) \right\}$$



