

## Аксиоматика теории множеств

Равенство определяли следующим образом:  $x = y \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \forall z, (z \in x \Leftrightarrow z \in y)$ .

Изучили следующие аксиомы:

- (1) **Аксиома равенства:**  $x = y$ ;
- (2) **Аксиома пары:**  $\{x, y\}$ ;
- (3) **Аксиома объединения:**  $\cup x$ ;
- (4) **Аксиома степени:**  $\mathcal{P}(x)$ ;
- (5) **Аксиома выделения:**  $\{z \in x \mid \varphi(z)\}$ ;

Для аксиомы выделения можно добавить параметры  $\Rightarrow$  получим  $\{z \in x \mid \varphi(z, p_1, \dots, p_n)\}$ , например  $\{z \in \mathbb{R} \mid z < a\}$ , где  $a$  - параметр.

**Опр: 1.**  $X \times Y = \{\langle u, v \rangle \mid u \in X \wedge v \in Y\}$  - Декартово произведение,  $\langle u, v \rangle \in \mathcal{P}(\mathcal{P}(X \cup Y))$ .

Почему  $\langle u, v \rangle \in \mathcal{P}(\mathcal{P}(X \cup Y))$  - ?

$$\begin{aligned} \langle x, y \rangle &= \{\{x, y\}, \{x\}\} \\ \{x\} \in \mathcal{P}(X) &\Rightarrow \{x\} \in \mathcal{P}(X \cup Y) \Rightarrow \{x, y\} \in \mathcal{P}(X \cup Y) \text{ и } \{x\} \in \mathcal{P}(X \cup Y) \Rightarrow \\ &\{\{x, y\}, \{x\}\} \in \mathcal{P}(\mathcal{P}(X \cup Y)) \end{aligned}$$

Формальная запись Декартова произведения

$$X \times Y = \{z \in \mathcal{P}(\mathcal{P}(X \cup Y)) \mid \exists u, v: (z = \langle u, v \rangle \wedge u \in X \wedge v \in Y)\}$$

$$\begin{aligned} z = \langle u, v \rangle &\Leftrightarrow z = \{\{u, v\}, \{u\}\} \Leftrightarrow \exists z_1, \exists z_2, (z_1 = \{u\} \wedge z_2 = \{u, v\} \wedge z = \{z_1, z_2\}) \\ z_1 = \{u\} &\Leftrightarrow \forall w, (w \in z_1 \Leftrightarrow w = u) \end{aligned}$$

**Опр: 2.**  $R$  - бинарное отношение между  $A$  и  $B$ , если  $R \subseteq A \times B$ .

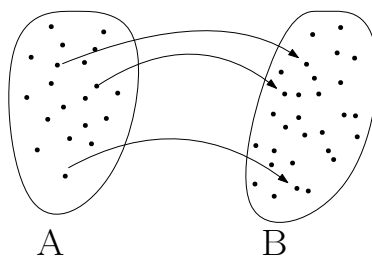


Рис. 1: Бинарное отношение

**Пример:**

$$\begin{aligned} \langle x, y \rangle \in R &\stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} x R y \\ =_A &:= \{\langle x, x \rangle \mid x \in A\} \subseteq A \times A \text{ (равенство на } A \text{ или тождественная функция)}. \end{aligned}$$

**Отношение эквивалентности:**

- (1) Рефлексивное:  $\forall x \in A, (xRx)$ ;
- (2) Транзитивное:  $\forall x, y, z \in A, (xRy \wedge yRz \Rightarrow xRz)$ ;
- (3) Симметричное:  $\forall x, y \in A, (xRy \Rightarrow yRx)$ ;

Можно разделять множества по классам эквивалентности:  $x \in A \Rightarrow x_R := \{y \in A \mid yRx\}$  (по A5), по определению  $x \in x_R$ .

**Утв. 1.**  $\forall x, y, (x_R = y_R \vee x_R \cap y_R = \emptyset)$ .

□  $x \in A \Rightarrow x_R = \{y \in A \mid yRx\}$ ; пусть  $x_1, x_2 \in A$ , пусть  $x_R^1 \cap x_R^2 \neq \emptyset \Rightarrow$  пусть  $z \in x_R^1 \cap x_R^2 \Rightarrow x_1Rz \wedge x_2Rz \Rightarrow x_1Rx_2 \Rightarrow x_2Rx_1 \Rightarrow \forall z: x_2Rz \Rightarrow x_1Rz, \forall z: x_1Rz \Rightarrow x_2Rz \Rightarrow x_R^1 = x_R^2$ , иначе  $x_R^1 \cap x_R^2 = \emptyset$ . ■

$A/R$  - множество всех классов эквивалентности элементов множества  $A$  по отношению  $R$ ;  $A/R$  - фактор-множество

**Опр: 3.** Фактор-множество -  $A/R = \{x_R \in \mathcal{P}(A) \mid x \in A\} = \{z \in \mathcal{P}(A) \mid \exists x \in A: x_R = z\}$ , где  $z = \{y \in A \mid yRx\}$  - по определению.

□  $A/R = A$  (все множество  $A$  разбивается на классы эквивалентности).

**Целые числа  $\mathbb{Z}$** 

Пусть задали  $\mathbb{N}$ , как задать  $\mathbb{Z}$  - ?

$\langle m, n \rangle$ , где  $m, n \in \mathbb{N}$ ; интуитивно: " $m - n$ "  $\Rightarrow \langle 1, 2 \rangle \cong -1; \langle 2, 3 \rangle \cong -1; \dots$ ;

$=_{\mathbb{Z}}$  - отношение эквивалентности на  $\mathbb{N} \times \mathbb{N}$ :  $\langle m_1, n_1 \rangle =_{\mathbb{Z}} \langle m_2, n_2 \rangle$  - ?

$m_1 - n_1 = m_2 - n_2 \Leftrightarrow m_1 + n_2 = m_2 + n_1 \Rightarrow \langle m_1, n_1 \rangle =_{\mathbb{Z}} \langle m_2, n_2 \rangle \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} m_1 + n_2 = m_2 + n_1 \Rightarrow \mathbb{Z} \stackrel{\text{def}}{=} (\mathbb{N} \times \mathbb{N} / =_{\mathbb{Z}})$

**Рациональные числа  $\mathbb{Q}$** 

Как задать  $\mathbb{Q}$  - ?  $\frac{m}{n} \Rightarrow \langle m, n \rangle, m \in \mathbb{Z}, n \in \mathbb{N} \setminus \{0\} \Rightarrow \frac{m_1}{n_1} =_{\mathbb{Q}} \frac{m_2}{n_2} \Leftrightarrow m_1 n_2 =_{\mathbb{Z}} n_1 m_2 \Rightarrow$

$\mathbb{Q} = (\mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})) / =_{\mathbb{Q}}$

$=_{\mathbb{Q}}$  - отношение эквивалентности на  $\mathbb{Z} \times (\mathbb{N} \setminus \{0\})$

**Функции**

$f: A \rightarrow B$  - функция.  $x \mapsto f(x)$  - соответствие, но в теории множеств все статично, все состоит из множеств, можем отождествить с графиком, то есть с парой  $\Rightarrow f \subseteq A \times B \Rightarrow f = \{\langle x, f(x) \rangle \mid x \in A\}$ ,  $f$  - частный случай бинарного отношения.

**Свойства бинарных отношений:**

- (1) Функциональность:  $\forall x, y_1, y_2, (xRy_1 \wedge xRy_2 \Rightarrow y_1 = y_2)$ ;
- (2) Тотальность:  $\forall x \in A, \exists y \in B: xRy \Leftrightarrow \text{dom} R = A$ ;
- (3) Инъективность:  $\forall x_1, x_2, y, (x_1Ry \wedge x_2Ry \Rightarrow x_1 = x_2)$ ;
- (4) Сюръективность:  $\forall y \in B, \exists x \in A: xRy \Leftrightarrow \text{rng} R = B$ ;

$\forall R, \exists R^{-1}: R^{-1} = \{ \langle y, x \rangle \mid xRy \}, R^{-1} \subseteq B \times A;$

Можно заметить, что  $R$  - функционально  $\Leftrightarrow R^{-1}$  - инъективно,  $R$  - тотально  $\Leftrightarrow R^{-1}$  - сюръективно.

**Опр: 4.**  $f \subseteq A \times B$  - функция из  $A$  в  $B$ , если  $f$  - тотальна и функциональна.

**Рм: 1.** Если  $f$  - только функциональна, то это частичная функция.

**Опр: 5.** Область определения  $\text{dom}R \stackrel{\text{def}}{=} \{ x \in A \mid \exists y \in B: xRy \}.$

**Опр: 6.** Область значений  $\text{rng}R \stackrel{\text{def}}{=} \{ y \in B \mid \exists x \in A: xRy \}.$

**Опр: 7.** Композицией  $R \cdot S$  двух отношений  $R: A \rightarrow B$  и  $S: B \rightarrow C$  называется  $R \cdot S \subseteq A \times C$ , такой что  $xRSz \stackrel{\text{def}}{\Leftrightarrow} \exists y \in B: (xRy \wedge ySz).$

**Опр: 8.**  $(f \circ g)(x) \stackrel{\text{def}}{=} f(g(x)), A \xrightarrow{g} B \xrightarrow{f} C \Rightarrow f \circ g \stackrel{\text{def}}{=} g \cdot f.$