

# Коллоквиум №1 (20.11.2019)

GROUPS №19137, №19144

2019

1. Множество: способы задания, операции над множествами

Не существует явного определения множества.

Пусть  $A$  некоторое мн-во, тогда существует 2 способа задания мн-ва

(a)  $A = \{1, 2, 3, 4, 5\}$  - явное задание эл-тов мн-ва

(b) Пусть  $\Phi(x)$  - некоторое условие, тогда

$A = \{x \mid \Phi(x)\}$  - Задание множества с помощью некоторого условия  $\Phi(x)$

Пусть  $A, B$  - некоторые множества

**Обозначение** (Подмножество).  $A$  - подмножество  $B$ , если  $A \subseteq B = \{x \mid x \in A \Rightarrow x \in B\}$

**Обозначение** (Собственное подмножество).  $A$  - собственное подмножество  $B$ , если  $A \subset B$ , если  $A \subseteq B$  и  $A \neq B$

**Обозначение** (Пустое множество).  $\emptyset$  - множество, не содержащее эл-тов ("Пустое множество")

**Обозначение** (Множество всех подмножеств множества  $A$ ).  $P(A) = \{C \mid C \subseteq A\}$

**Обозначение** (Универсум). Универсум (условное множество все множеств)  $U$

Операции над множествами:

- Объединение множеств:  
 $A \cup B = \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$
- Пересечение множеств:  
 $A \cap B = \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$
- Разность множеств:  
 $A \setminus B = \{x \mid x \in A \wedge x \notin B\}$
- Дополнение множества:  
 $\neg A = \{x \mid x \in U \wedge x \notin A\}$
- Симметрическая разность множеств:  
 $A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$

Пусть  $S$  - семейство множеств:

- Объединение семейства множеств  

$$\bigcup S = \{ x \mid \exists A_i \in S : x \in A_i \}$$
- Пересечение семейства множеств  

$$\bigcap S = \{ x \mid \forall A_i \in S : x \in A_i \}$$

2. Упорядоченный набор (кортеж), предложение о равенстве  $n$ -ок, декартово произведение, декартова степень.

**Определение** (Упорядоченный набор (кортеж)). Упорядоченный набор (кортеж) длины  $n$  определяется по индукции

$$\langle \rangle = \emptyset$$

$$\langle a \rangle = a$$

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

...

$$\langle a_1, a_2, \dots, a_{n-1}, a_n \rangle = \langle \langle a_1, a_2, \dots, a_{n-1} \rangle, a_n \rangle$$

**Определение** (пара). Набор  $\langle a, b \rangle$  длины 2 называют *парой*

**Предложение** (о равенстве  $n$ -ок). Если

$$\langle a_1, \dots, a_n \rangle = \langle b_1, \dots, b_n \rangle \Leftrightarrow a_1 = b_1, \dots, a_n = b_n$$

*Доказательство.* для  $n = 1$  очевидно в обе стороны. Докажем для  $n = 2$ :

$$\langle a_1, a_2 \rangle = \langle b_1, b_2 \rangle \Leftrightarrow \{ \{a_1\}, \{a_1, a_2\} \} = \{ \{b_1\}, \{b_1, b_2\} \}$$

$$\text{Пусть } a_1 = a_2 \Rightarrow \begin{cases} \{a_1\} = \{b_1, b_2\} \\ \{a_1, a_2\} = \{b_1, b_2\} \end{cases} \Rightarrow a_1 = a_2 = b_1 = b_2$$

для  $b_1 = b_2$  аналогично.

Рассмотрим  $a_1 \neq a_2, b_1 \neq b_2$

$$\Rightarrow \begin{cases} \{a_1\} = \{b_1\} \\ \{a_1\} = \{b_1, b_2\} \end{cases} \Rightarrow \{a_1\} = \{b_1\} \Rightarrow a_1 = b_1$$

По аналогии для  $\{a_1, a_2\} = \{b_1, b_2\}$

Т.к справедливо для  $n = 2$ , а определение  $n$ -ок индуктивно следовательно верно для  $n$   $\square$

**Определение** (Декартово произведение). Пусть даны множества  $A_1, \dots, A_n$ , тогда их декартовым произведением называют

$$A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n = \{ \langle a_1, \dots, a_n \rangle \mid \forall i \in \{1, \dots, n\} a_i \in A_i \}$$

**Определение** (Декартова степень). В случае, если  $A_1 = A_2 = \dots = A_n$ , тогда  $A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$  называют декартовой степенью и обозначают, как  $A^n = A_1 \times A_2 \times \dots \times A_n$

3. Бинарные отношения, обратное отношение, произведение отношений, лемма о бинарных отношениях.

**Определение.** Бинарным отношением между элементами множеств  $A$  и  $B$  называется произвольное подмножество  $C \subseteq A \times B$

**Определение.** Обратным бинарным отношением называется  $R^{-1} = \{ \langle y; x \rangle \mid \langle x; y \rangle \in R \}$

**Определение.** Произведением бинарных отношений называется  $R_1 \times R_2 = \{ \langle x; z \rangle \mid \exists y \langle x; y \rangle \in R_1 \wedge \langle y; z \rangle \in R_2 \}$

**Лемма** (Лемма о бинарных отношениях). Для любых бинарных отношений  $R_1, R_2, R_3$ :

$$(a) \quad R_1 \cdot (R_2 \cdot R_3) = (R_1 \cdot R_2) \cdot R_3$$

$$(b) \quad (R_1 \cdot R_2)^{-1} = R_2^{-1} \cdot R_1^{-1}$$

*Доказательство.* (a) Покажем, что  $R_1 \cdot (R_2 \cdot R_3) \subseteq (R_1 \cdot R_2) \cdot R_3$ .

Пусть  $\langle x; t \rangle \in R_1 \cdot (R_2 \cdot R_3)$ , тогда существует  $y$  такое, что  $\langle x; y \rangle \in R_1$  и  $\langle y; t \rangle \in R_2 \cdot R_3$ . Далее существует  $z$  такое, что  $\langle y; z \rangle \in R_2$  и  $\langle z; t \rangle \in R_3$ . Получаем, что  $\langle x; z \rangle \in R_1 \cdot R_2$  и  $\langle z; t \rangle \in R_3$ . Обратное включение доказывается аналогично.

(b) Покажем, что  $(R_1 \cdot R_2)^{-1} \subseteq R_2^{-1} \cdot R_1^{-1}$ .

Пусть  $\langle z; x \rangle \in (R_1 \cdot R_2)^{-1}$ , тогда существует  $y$  такое, что  $\langle x; y \rangle \in R_1$  и  $\langle y; z \rangle \in R_2$ . Тогда  $\langle y; x \rangle \in R_1^{-1}$  и  $\langle z; y \rangle \in R_2^{-1}$ . Получаем, что  $\langle z; x \rangle \in R_2^{-1} \cdot R_1^{-1}$ . Обратное включение доказывается аналогично.

□

4. Композиция функций, лемма о композиции функций:

**Определение** (Композиция функций). Если  $f$  и  $g$  - функции, то их композиция  $g \circ f$  определяется, как произведение бинарных отношений  $f \cdot g$  (В обратном порядке)

**Лемма** (о композиции функций). Если  $f : A \rightarrow B, g : B \rightarrow C$ , то их композицией  $g \circ f : A \rightarrow C$  и  $[g \circ f](x) = g(f(x))$  при  $x \in A$

5. Сюръекция, инъекция, биекция, обратная функция, лемма о свойствах биекций

Пусть  $f : A \rightarrow B$

**Определение** (Сюръекция).  $f$  - функция из  $A$  на  $B$  (сюръективная функция, сюръекция), если  $\forall y \in B \exists x \in A \mid f(x) = y$

**Обозначение** (Сюръекция).  $f : A \xrightarrow[\text{на}]{\quad} B$ .

**Определение** (Инъекция).  $f$  - инъективная функция (*1 - 1 функция, инъекция*), если  $\forall x_1, x_2 \in A$  из  $f(x_1) = f(x_2)$  следует  $x_1 = x_2$

**Обозначение** (Инъекция).  $f : A \xrightarrow{1-1} B$

**Определение** (Биекция).  $f$  - *биекция* из  $A$  на  $B$ , если  $f$  одновременно и инъекция, и сюръекция.

**Обозначение** (Биекция).  $f : A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} B$

**Определение** (Обратная функция). Запись  $f^{-1}$  означает обратное бинарное отношение к  $f$ . Если  $f^{-1}$  при этом является функцией, то она называется *обратной функцией* к  $f$ .

**Лемма** (о свойствах биекций).

(a) Если  $f : A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} B$ , то  $f^{-1} : B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} A$ ,  $f^{-1}(f(x)) = x \ \forall x \in A$  и  $f(f^{-1}(y)) = y \ \forall y \in B$ .

(b) Если  $f : A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} B$ ,  $g : B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} C$ , то  $f \circ g : A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} C$ .

*Доказательство.* (a) Покажем, что  $f^{-1}$  - функция.

Пусть  $\langle y, x_1 \rangle, \langle y, x_2 \rangle \in f^{-1}$ . Тогда  $\langle x_1, y \rangle, \langle x_2, y \rangle \in f$  и  $f(x_1) = f(x_2) = y$ . Поскольку  $f$  инъективна,  $x_1 = x_2$ .

Ясно, что  $\text{dom}(f^{-1}) = \text{ran}(f)$  и  $\text{ran}(f^{-1}) = \text{dom}(f)$ . Поскольку  $f$  сюръективна,  $\text{ran}(f) = B = \text{dom}(f^{-1})$ . Поскольку  $\text{ran}(f^{-1}) = A$ ,  $f^{-1}$  сюръективна. Инъективность  $f^{-1}$  легко проверяется. Тем самым  $f^{-1} : B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} A$ .

Покажем, что  $f^{-1}(f(x)) = x$  при  $x \in A$ . Пусть  $x \in A$  и  $y = f(x)$ . Тогда  $\langle x, y \rangle \in f$  и  $\langle y, x \rangle \in f^{-1}$ . Получаем, что  $f^{-1}(y) = x$ .

(b) выше доказано, что  $g \circ f : A \rightarrow C$  и  $[g \circ f](x) = g(f(x))$ . Инъективность: если  $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$ , то  $f(x_1) = f(x_2)$  и отсюда  $x_1 = x_2$ . Сюръективность доказывается похожим способом.

□

6. Полный порядок, в.у.м., лемма о начальных сегментах в.у.м.

**Определение** (Вполне упорядоченное множество). *Вполне упорядоченное множество* (в.у.м.) - это пара  $(A, \leq)$ , где  $\leq$  - линейный фундаментальный порядок на  $A$ . Иногда такой порядок называют *полным*.

**Лемма** (о начальных сегментах в.у.м.). *Любой начальный сегмент в.у.м.  $(A, \leq)$  либо равен  $A$ , либо является начальным отрезком.*

*Доказательство.* Пусть  $S$  - начальный сегмент в  $A$  и  $S \neq A$ . Тогда  $A \setminus S \neq \emptyset$ . Пусть  $x$  - минимальный элемент в  $A \setminus S$ . Покажем, что  $S = A_x$ . Если  $y \in S$ , то либо  $y < x$ , либо  $x \leq y$ . Второй случай невозможен, так как тогда  $x \in S$ .  $\square$

## 7. Парадокс Рассела, аксиоматика ZFC.

**Парадокс** (Парадокс Рассела). Рассмотрим совокупность:  $M_R = \{A \mid A - \text{множество и } A \notin A\}$ .

Предположим, что само  $M_R$  является множеством. Возможны два варианта:

- (a)  $M_R \notin M_R$ . Тогда  $A = M_R$  подходит под определение, и  $M_R \notin M_R$ . Противоречие.
- (b)  $M_R \in M_R$ . Вновь полагая,  $A = M_R$ , получаем, что по определению  $M_R \notin M_R$ . Противоречие.

Это рассуждение показывает, что совокупность  $M_R$  нельзя считать множеством.

Аксиоматика ZFC.

Можно с собой на листочке!!!

## 8. Лемма о порядке на мощностях.

**Лемма** (Лемма о порядке на мощностях). *Для всяких непустых множеств  $A$  и  $B$  следующие условия эквивалентны:*

- (a)  $|A| \leq |B|$
- (b) Существует функция  $g : B \xrightarrow{HA} A$
- (c)  $A$  равномощно некоторому подмножеству  $B$

*Доказательство.*

- (a)  $a \Rightarrow c$

Пусть  $|A| \leq |B|$ .

Тогда существует  $f : A \xrightarrow{1-1} B$ .

Тогда  $\text{ran}(f) \subseteq B$  и  $f : A \xrightarrow[на]{1-1} \text{ran}(f)$ .

- (b)  $c \Rightarrow b$

Пусть  $h : B_1 \xrightarrow[на]{1-1} A$ , где  $B_1 \subseteq B$ .

Выберем произвольное  $a_0 \in A$  и построим  $g : B \xrightarrow[на]{} A$  так:  $g(y) =$

$$\begin{cases} h(y), & \text{если } y \in B_1 \\ a_0, & \text{если } y \in B \setminus B_1 \end{cases}$$

(с)  $b \Rightarrow a$

Пусть  $g : B \xrightarrow[\text{на}]{\quad} A$ .

Построим  $f : B \rightarrow A$ .

Рассмотрим  $x \in A$

Множество  $\{y \in B \mid g(y) = x\}$  непусто.

Выберем в качестве  $f(x)$  некоторый элемент из этого множества.

Проверим, что  $f$  инъективна. Пусть  $f(x_1) = f(x_2)$

Тогда  $g(f(x_1)) = g(f(x_2))$ , а по построению  $g(f(x_i)) = x_i$  при  $i = 1, 2$ .

□

9. Лемма о сохранении мощностей, теорема о мощности объединения (без доказательства).

**Лемма** (Лемма о сохранении мощностей).

(a) Если  $|A| = |A_1|$  и  $|B| = |B_1|$ , то  $|A \times B| = |A_1 \times B_1|$

(b) Если при этом  $A \cap B = A_1 \cap B_1 = \emptyset$ , то  $|A \cup B| = |A_1 \cup B_1|$

*Доказательство.*

(a) Пусть даны биекции

$f : A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} A_1$  и  $g : B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} B_1$ .

Построим  $h : A \times B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} A_1 \times B_1$  так:  $h_1(\langle x; y \rangle) = \langle f(x), g(y) \rangle$ .

Легко проверить, что  $h_1$  - нужная биекция.

(b) Построим  $h_2 : A \cup B \xrightarrow[\text{на}]{1-1} A_1 \cup B_1$  так:  $h_2(x) = \begin{cases} f(x), & \text{если } x \in A \\ g(x), & \text{если } x \in B \end{cases}$

Условие  $A \cap B = \emptyset$  гарантирует, что определение корректно. Вновь нетрудно доказать, что  $h_2$  - биекция. Проверим в качестве примера, что  $h_2$  инъективна. Пусть  $h_2(x) = h_2(y)$ . Если  $x, y \in A$ , то получаем  $f(x) = f(y)$  и  $x = y$ . Если  $x, y \in B$ , рассуждения аналогичны. Если же  $x \in A, y \in B$  (или наоборот), то  $h_2(x) \in A_1$  и  $h_2(y) \in B_1$ , что невозможно в силу  $A_1 \cap B_1 = \emptyset$ .

□

**Лемма** (о мощности объединения). Если хотя бы одно из множеств  $A, B$  бесконечно, то  $|A \cup B| = \max\{|A|, |B|\}$ .

10. Континуум-гипотеза, теорема Гёделя-Коэна (без доказательства), обобщенная континуумгипотеза.

**Гипотеза** (Континуум-гипотеза). Не существует множества  $A$  такого, что

$$|\mathbb{N}| < |A| < |\mathbb{R}|$$

**Теорема** (Теорема Гёделя-Коэна). *Если теория множеств ZFC непротиворечива, то континуум-гипотезу нельзя ни доказать, ни опровергнуть в рамках ZFC.*

**Гипотеза** (Обобщенная континуумгипотеза). Если множество  $B$  - бесконечно, то не существует множества  $A$  такого, что

$$|B| < |A| < |P(B)|$$

11. Ординалы, лемма об элементах ординала

**Определение** (Ординал). Ординалом называется транзитивное множество все элементы которого сравнимы относительно включения.

**Определение** (Транзитивное множество). Множество  $\alpha$  называется транзитивным, если из  $x \in \alpha$  и  $y \in x$  следует, что  $x \in \alpha$ .

**Лемма** (Лемма об элементах ординала). *Если  $\alpha$  - ординал и  $\beta \in \alpha$ , то  $\beta$  - ординал.*

*Доказательство.* Пусть  $x, y \in \beta$ . Тогда  $x, y \in \alpha$ . Следовательно,  $x$  и  $y$  равны или сравнимы относительно  $\in$ . Докажем, что  $\beta$  транзитивно. Пусть  $y \in x \in \beta$ . Тогда  $x \in \alpha$  и  $y \in \alpha$ . Возможны три случая:

- (а)  $\beta \in y$  Тогда получаем, что  $\beta \in y \in x \in \beta$  - противоречие.
- (б)  $\beta = y$  Получаем, что  $\beta \in x \in \beta$  - противоречие.
- (в)  $y \in \beta$ . Следовательно,  $\beta$  - ординал.

□