	Математический анализ I
Конспект	г основан на лекциях Константина Петровича Кохас

## Оглавление

0.1	Некоторые базовые понятия	2
0.2	Мощность множеств	5

## 0.1 Некоторые базовые понятия

**Определение.** *Отображением* из множества X в множество Y называется отношение  $F \subseteq X \times Y$ , для которого

$$\forall x \in X \exists ! y \in Y : (x, y) \in F$$

Обозначается  $F: X \to Y$  или  $X \xrightarrow{F} Y$ . Сам факт того, что  $(x,y) \in F$  обозначается f(x) = y. X называют областью определения, а Y — областью значений f.

**Определение.** Отображение  $f: X \longrightarrow Y$  называется *инъективным*, если для него выполняется

$$x_1 \neq x_2 \Longrightarrow f(x_1) \neq f(x_2)$$

Иначе говорят, что f - 1-1 отображение, и часто обозначают  $f : X \xrightarrow{1-1} Y$ .

**Определение.** Отображение  $f: X \to Y$  называется *сюръективным*, если для него выполняется

$$\forall y \in Y \ \exists x \in X \colon f(x) = y$$

Такие отображения называют отображениями Ha, и часто обозначают  $f: X \stackrel{\text{\tiny ha}}{\longrightarrow} Y$ .

**Определение.** Отображение  $f: X \to Y$  называют *биекцией*, если оно одновременно сюръективно и инъективно, иначе говоря

$$\forall y \in Y \ \exists ! x \in X \colon f(x) = y$$

Такие отображения, по аналогии с предыдущими определениями, называют 1-1 на отображениями, и часто обозначают  $f: X \xrightarrow[\text{на}]{1-1} Y$ .

**Определение.** Образом множества  $A\subseteq X$  при отображении  $f:X\to Y$  называют множество

$$f(A) \stackrel{def}{=} \{ f(x) \mid x \in A \}$$

**Определение.** *Прообразом* множества  $B \subseteq Y$  при отображении  $f: X \to Y$  называют множество

$$f^{-1}(B) \stackrel{def}{=} \{ x \in X \mid f(x) \in B \}$$

**Определение.** Обратимым называется отображение  $f: X \to Y$ , для которого существует обратное относительно композиции отображение  $f^{-1}: Y \to X$ , для которого выполняется

$$f^{-1} \circ f = id_X$$

**Теорема 0.1.1** (Свойства прообраза). Пусть  $f: X \to Y$ ,  $A, B \subseteq X$ . Тогда справедливо

1. 
$$f^{-1}(A \cup B) = f^{-1}(A) \cup f^{-1}(B)$$

2. 
$$f^{-1}(A \cap B) = f^{-1}(A) \cap f^{-1}(B)$$

Доказательство. Без доказательства (очевидно).

**Теорема 0.1.2.** f биективно  $\iff$  f обратимо

Доказательство. Без доказательства (тривиально).

**Определение.** *Полем* называется тройка  $(X, +: X \times X \to X, \cdot: X \times X \to X)$ , где X — множество, удовлетворяющая аксиомам поля:

+G1 
$$\alpha$$
 + ( $\beta$  +  $\gamma$ ) = ( $\alpha$  +  $\beta$ ) +  $\gamma$ 

$$+G2 \exists 0 \in X: \alpha + 0 = 0 + \alpha = \alpha$$

$$+G3 \exists -\alpha: \alpha+-\alpha=0$$

+G4 
$$\alpha + \beta = \beta + \alpha$$

$$\cdot G1 \ \alpha(\beta\gamma) = (\alpha\beta)\gamma$$

$$\cdot$$
G2  $\exists 1 \in X: 1\alpha = \alpha 1 = \alpha$ 

·G3 
$$\alpha \neq 0 \Rightarrow \exists \alpha^{-1}$$
:  $\alpha \alpha^{-1} = 1$ 

·G4 
$$\alpha\beta = \beta\alpha$$

D 
$$(\alpha + \beta)\gamma = \alpha\gamma + \beta\gamma$$

Для любых  $\alpha, \beta, \gamma \in X$ . Аксиомы +G1-4 задают на X структуры абелевой группы по +, аксиомы ·G1-4 задают на  $X \setminus \{0\}$  структуру абелевой группы по ·, аксиома дистрибутивности D связывает + и ·.

## Примеры.

- 1.  $\mathbb{R}$  поле. В дальнейшем можно под произвольным полем понимать  $\mathbb{R}$ , общность от этого сильно не пострадает.
- 2.  $\mathbb{Z}_p$  тогда и только тогда поле, когда p простое.

**Определение.** Векторным (линейным) пространством над полем K называют тройку  $\langle V, +_V : V \times V \to V, \cdot_V : V \times K \to V \rangle$ , где V — множество, удовлетворяющюю аксиомам:

$$+_V G1 x + (y+z) = (x+y) + z$$

$$+_{V}G2 \exists 0 \in X: x + 0 = 0 + x = x$$

$$+_{V}G3 \exists -\mathbf{x}: \mathbf{x} + -\mathbf{x} = \mathbf{0}$$

$$+_V G4 \mathbf{x} + \mathbf{y} = \mathbf{y} + \mathbf{z}$$

V1 
$$(\alpha + \beta)\mathbf{x} = \alpha\mathbf{x} + \beta\mathbf{x}$$

V2 
$$(\alpha \beta)\mathbf{x} = \alpha(\beta \mathbf{x})$$

V3 
$$\alpha(\mathbf{x} + \mathbf{y}) = \alpha \mathbf{x} + \alpha \mathbf{y}$$

V4 
$$1_K \mathbf{x} = \mathbf{x}$$

Для любых  $\alpha, \beta \in K$ ,  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in V$ .

**Пример.**  $K^n \stackrel{def}{=} \underbrace{K \oplus K \oplus \ldots \oplus K}_n$  — векторное пространство, которому изоморфны все векторные пространства над полем K размерности n. Мы ограничимся рассмотрением  $\mathbb{R}^n$ .

**Теорема 0.1.3.** (Закон Де-Моргана) Пусть  $\{X_{\alpha}\}_{\alpha\in A}$  — семейство множеств, и Y — множество. Тогда справедливо

$$Y \setminus \left(\bigcup_{\alpha \in A} X_{\alpha}\right) = \bigcap_{\alpha \in A} \left(Y \setminus X_{\alpha}\right)$$

Доказательство. Докажем, что z принадлежит левой части  $\iff z$  принадлежит правой части:

$$z \in Y \setminus \Big(\bigcup_{\alpha \in A} X_{\alpha}\Big) \Longleftrightarrow z \in Y \land z \notin \bigcup_{\alpha \in A} X_{\alpha} \Longleftrightarrow z \in Y \land \forall \alpha \in A \ z \notin X_{\alpha} \Longleftrightarrow \\ \forall \alpha \in A \ z \in Y \land z \notin X_{\alpha} \Longleftrightarrow z \in \bigcap_{\alpha \in A} \Big(Y \setminus X_{\alpha}\Big)$$

**Теорема 0.1.4.** (Неравенство Бернулли)  $(1+x)^n \ge 1+nx$  при  $x \ge -1$ ,  $n \in \mathbb{N}$  Доказательство.

- і) База индукции при n = 1:  $1 + x \ge 1 + x$
- іі) Индукционный переход:

$$(1+x)^n = (1+x)(1+x)^{n-1} \ge (1+x)(1+(n-1)x) = 1+x+(n-1)x+(n-1)x^2 = 1+nx+(n-1)x^2 \ge 1+nx$$

Теорема 0.1.5. (Неравенство КБШ)

$$\left| \sum_{i=1}^{n} a_i b_i \right| \le \sqrt{\sum_{i=1}^{n} a_i^2} \sqrt{\sum_{i=1}^{n} b_i^2}$$

Доказательство.

$$0 \leq \frac{1}{2} \sum_{i,k=1}^{n} (a_i b_k - a_k b_i)^2 = \frac{1}{2} \sum_{i,k=1}^{n} (a_i^2 b_k^2 + a_k^2 b_i^2 - 2a_i b_i a_k b_k) = \frac{1}{2} \left[ \left( \sum_{i=1}^{n} a_i^2 \sum_{k=1}^{n} b_k^2 \right) + \left( \sum_{i=1}^{n} b_i^2 \sum_{k=1}^{n} a_k^2 \right) - 2 \left( \sum_{i=1}^{n} a_i b_i \right) \left( \sum_{k=1}^{n} a_k b_k \right) \right] = \sum_{i=1}^{n} a_i^2 \sum_{i=1}^{n} b_i^2 - \left( \sum_{i=1}^{n} a_i b_i \right)^2$$

4

## 0.2 Мощность множеств

**Определение.** *Мощностью конечного множества* называют количество его различных элементов.

**Определение.** Множества A и B  $pавномощны, если сущесвует <math>f: A \xrightarrow[\text{на}]{1-1} B$  — биекция

**Лемма 0.2.1.** Равномощность — отношение эквивалентности

Доказательство.

i) 
$$A \sim B \Longrightarrow \exists f : A \xrightarrow{1-1} B \Longrightarrow f^{-1} : B \xrightarrow{1-1} A \Longrightarrow B \sim A$$

ii) 
$$A \sim B \wedge B \sim C \Longrightarrow \exists f : A \xrightarrow{1-1}_{Ha} B, g : B \xrightarrow{1-1}_{Ha} C \Longrightarrow f \circ g : A \xrightarrow{1-1}_{Ha} C \Longrightarrow A \sim C$$

iii) 
$$id_A: A \xrightarrow{1-1} A \Longrightarrow A \sim A$$

**Определение.** *Булеаном* множества A называют множество всех подмножеств A. Обозначают  $\mathcal{P}(A)$  или  $2^A$ 

**Лемма 0.2.2.**  $\mathcal{P}(A) \not\sim A$ 

Доказательство. Предположим обратное. Пусть  $f: A \xrightarrow[Ha]{1-1} \mathcal{P}(A)$ . Рассмотрим

$$X = \{ a \in A \mid a \notin f(a) \} \subseteq A$$

Тогда существует  $x \in A$ : f(x) = X. Но тогда

$$x \in X \iff x \notin f(x) \iff x \notin X$$

Противоречие.

**Определение.** Будем говорить, что множество A по мощности не превосходит множество B, если A равномощно некоторому подмножеству B. Обозначается  $A \leq B$ 

**Определение.** Будем говорить, что множество A по мощности не превосходит множество B, если существует инъекция  $f:A \xrightarrow{1-1} B$ 

Замечание. Эти два определения эквивалентны.

**Теорема 0.2.3.** Для произвольных A, B выполнено

- i)  $A \sim B \Longrightarrow A \leq B$
- ii)  $A \leq B \wedge B \leq C \Longrightarrow A \leq C$

Доказательство. Без доказательства (тривиально).

**Теорема 0.2.4.** (Кантор-Бернштейн)  $A \preccurlyeq B \land B \preccurlyeq A \Longleftrightarrow A \sim B$ 

Доказательство.

$$\Longrightarrow$$
 Положим  $f:A \xrightarrow[\text{Ha}]{1-1} f(A)$  и  $g:B \xrightarrow[\text{Ha}]{1-1} g(B)$ . Тогда  $f \circ g:A \xrightarrow[\text{Ha}]{1-1} g(f(A))$ 

$$A_0 := A$$

$$A'_0 := g(B)$$

$$A_1 := g(f(A_0))$$

Тогда по построению  $A_0\supseteq A_0'\supseteq A_1$ . Кроме того, посредством  $f\circ g$  получаем  $A_0\sim A_1$ , и по условию  $B\sim A_0'$  Тогда по транзитивности достаточно показать, что  $A_0\sim A_0'$ .

$$A'_1 := g(f(A'_0)) \sim A'_0$$

Потому что  $A_0' \subseteq A$  и  $f \circ g$  — биекция (получается своего рода двустороннее сужение  $f \circ g$ , которое сохраняет его биективность). В том же духе продолжим

$$A_{n+1} := g(f(A_n)) \sim A_n$$
  
 $A'_{n+1} := g(f(A'_n)) \sim A'_n$ 

причём для всех n выполнено (аналогично первому шагу)

$$A_n \supseteq A'_n \supseteq A_{n+1}$$

Обозначим

$$D := \bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n$$

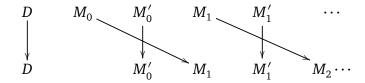
$$M_n := A_n \setminus A'_n$$

$$M'_n := A'_n \setminus A_{n+1}$$

Все эти множества попарно не пересекаются. При этом

$$A_0 = D \sqcup M_0 \sqcup M'_0 \sqcup M_1 \sqcup \dots$$
  
$$A'_0 = D \qquad \sqcup M'_0 \sqcup M_1 \sqcup \dots$$

Нетрудно понять, что  $g(f(M_n)) = M_{n+1}$  и  $g(f(M'_n)) = M'_{n+1}$ . Тогда построим искомое соответствие следующим образом:



Где все стрелки — сужения  $f \circ g$ .

**Определение.** *Множествами счетной мощности* называют множества, лежащие в одном классе эквивалентности по  $\sim$  с  $\mathbb{N}$ .

Теорема 0.2.5. (Свойства счетных множеств)

- і) Любое бесконечное множество сожержит счетное подмножество
- іі) Объединение двух счетных множеств счетно
- ііі) A бесконечно,  $B \sim \mathbb{N} \Longrightarrow A \cup B \sim A$

Доказательство.

- і) Пусть A бесконечно. Тогда оно не пусто, то есть  $\exists a \in A$ . Рассмотрим  $A \setminus \{a\}$ . Если оно пусто, то множество A не было бесконечным. Продолжим этот процесс и получим счетное подмножество A:  $\{a_1, a_2, \dots\}$ .
- іі) Пусть A и B счетные. Получим биекции этих множеств с  $\mathbb{N}$ :  $A = \{a_1, \ldots\}$  и  $B = \{b_1, \ldots\}$ . Построим биекцию  $(A \cup B)^* \to \mathbb{N}$ :  $A \cup B = \{a_1, b_1, a_2, \ldots\}$ , считая совпадающие элементы из разных множеств разными. Тогда выполнено  $\mathbb{N} \sim A \preccurlyeq A \cup B \preccurlyeq \mathbb{N}$ , то есть  $A \cup B \sim \mathbb{N}$  (теорема Кантора- Бернштейна).
- ііі) В A найдется счетное подмножество  $C \subseteq A$ .

$$A = A' \cup C$$
$$A \cup B = A' \cup (C \cup B)$$

Причем  $C \cup B$  счетно, то есть  $C \cup B \sim C$ . Тогда построим соответствие:

$$\begin{array}{ccc}
A' & C \\
\downarrow & \downarrow \\
A' & (C \cup B)
\end{array}$$

**Теорема 0.2.6.** (Счетность множества рациональных чисел)  $\mathbb{Q} \sim \mathbb{N}$ 

Доказательство.  $\mathbb{Q} \sim \mathbb{Z} \times \mathbb{N} \sim \mathbb{N}$