Основы теории множеств, 1 курс Математика

Виктор Львович Селиванов [1]

[1]ФМКН СПбГУ

Осенний семестр, 2025

Важная дополнительная информация

Мой адрес:
v.selivanov@spbu.ru

Страница курса в интернете:
https://github.com/vseliv/sets-2025/tree/main

Литература:

1. Н.К. Верещагин, А. Шень. Лекции по математической логике и теории алгоритмов. ч. 1. Начала теории множеств. — М.: МЦНМО, 2012.

2. К. Куратовский, А. Мостовский, Теория множеств. М.: Мир, 1970.

3. Т. Йех, Теория множеств и метод форсинга. М.: Мир, 1973.

4. И.А. Лавров, Л.Л.Максимова, Задачи по теории множеств, математической логике и теории алгоритмов. М.: Наука, 2001.

Зачем нужна теория множеств?

Теория множеств имеет двоякую природу. С одной стороны, это раздел математической логики со своими задачами, открытыми вопросами, подходами и идеями, которой занимается ограниченный круг специалистов.

С другой стороны, она является инструментом для других дисциплин. Эта её роль является особенно существенной, поскольку она выработала общий язык и стала фундаментом для всей математики.

Зачем нужна теория множеств?

Теория множеств имеет двоякую природу. С одной стороны, это раздел математической логики со своими задачами, открытыми вопросами, подходами и идеями, которой занимается ограниченный круг специалистов.

С другой стороны, она является инструментом для других дисциплин. Эта её роль является особенно существенной, поскольку она выработала общий язык и стала фундаментом для всей математики.

Более того, она позволила преодолеть кризис оснований математики, позникший на рубеже 19 и 20 веков, когда в математике были обнаружены противоречия (парадоксы).

Зачем нужна теория множеств?

Важной идеей является возможность сведения одних математических объектов к другим. Один из известнейших примеров такого сведения принадлежит Рене Декарту, который предложил отождествлять вещественные числа с точками на обычной Евклидовой прямой. Это привычное нам сейчас, но тогда совершенно революционное соображение привело к созданию метода координат, перевернувшего всё тогдашнее естествознание, и позволило считать, что геометрия, в определённом смысле, сводится к вещественной арифметике.

Зачем нужна теория множеств?

Важной идеей является возможность сведения одних математических объектов к другим. Один из известнейших примеров такого сведения принадлежит Рене Декарту, который предложил отождествлять вещественные числа с точками на обычной Евклидовой прямой. Это привычное нам сейчас, но тогда совершенно революционное соображение привело к созданию метода координат, перевернувшего всё тогдашнее естествознание, и позволило считать, что геометрия, в определённом смысле, сводится к вещественной арифметике.

Выяснилось, что ВСЕ математические понятия сводятся к понятию множества, т.е. (почти) все математические дисциплины можно считать разделами теории множеств. Т.о., изучая ТМ мы лучше поймем и другие разделы математики. Создание теории множеств заложило прочный фундамент для математики и показало ее единство.

Этапы развития теории множеств

1. Наивная теория множеств.

Идеи, близкие к идеям ТМ, воникали у многих ученых, однако в явном виде она начала развиваться примерно полтора века назад в работах Георга Кантора и его последователей.

Этапы развития теории множеств

1. Наивная теория множеств.
Идеи, близкие к идеям ТМ, воникали у многих ученых, однако в явном виде она начала развиваться примерно полтора века назад в работах Георга Кантора и его последователей.

2. Аксиоматическая ТМ (ZFC и ее варианты).
Возникла как попытка преодоления противоречий, возникших в наивной ТМ (Цермело, Френкель, Гёдель, Бернайс, фон Нейман,...).

Этапы развития теории множеств

1. Наивная теория множеств.
Идеи, близкие к идеям ТМ, воникали у многих ученых, однако в явном виде она начала развиваться примерно полтора века назад в работах Георга Кантора и его последователей.

2. Аксиоматическая ТМ (ZFC и ее варианты).
Возникла как попытка преодоления противоречий, возникшихих в наивной ТМ (Цермело, Френкель, Гёдель, Бернайс, фон Нейман,...).

3. Альтернативы ZFC.
Рассел, Мычельский, Штейнгауз, Мартин-Лёф, Ловер,...

Множества и операции над ними

Все переменные обозначают множества. Принадлежность: $a \in A$.
Равенство: $A = B$ означает $\forall x(x \in A \leftrightarrow x \in B)$.
Включение: $A \subseteq B$ означает $\forall x(x \in A \to x \in B)$.

Множества часто задаются в виде $\{x \mid \varphi(x)\}$, где $\varphi(x)$ — выражение, построенное из переменных и отношений $=, \in$ с помощью логических операций $\wedge, \vee, \to, \neg, \forall, \exists$. Самое популярное множество: $\emptyset = \{x \mid x \neq x\}$.

Множества и операции над ними

Все переменные обозначают множества. Принадлежность: $a \in A$.
Равенство: $A = B$ означает $\forall x (x \in A \leftrightarrow x \in B)$.
Включение: $A \subseteq B$ означает $\forall x (x \in A \to x \in B)$.

Множества часто задаются в виде $\{x \mid \varphi(x)\}$, где $\varphi(x)$ — выражение, построенное из переменных и отношений $=, \in$ с помощью логических операций $\wedge, \vee, \to, \neg, \forall, \exists$. Самое популярное множество: $\emptyset = \{x \mid x \neq x\}$.

Объединение: $A \cup B = \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$.
Пересечение: $A \cap B = \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$.
Разность: $A \setminus B = \{x \mid x \in A \wedge x \notin B\}$.
Симметрическая разность: $A \triangle B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$.
Дополнение: $\overline{A} = U \setminus A$ (если все рассматриваемые множества содержатся в U).

Свойства булевых операций

$$A \cup A = A,\ A \cup B = B \cup A$$

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

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

$$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{C},\ \overline{\overline{A}} = A.$$

Все написанные выше свойства справедливы при замене объединения на пересечение и наоборот.

Свойства булевых операций

$A \cup A = A$, $A \cup B = B \cup A$

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

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

$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{C}$, $\overline{\overline{A}} = A$.

Все написанные выше свойства справедливы при замене объединения на пересечение и наоборот.

$\triangle$ коммутативна и ассоциативна, $\cap$ дистрибутивна относительно $\triangle$

$A \setminus (B \cup C) = (A \setminus B) \cap (A \setminus C)$

$A \setminus (B \cap C) = (A \setminus B) \cup (A \setminus C)$

$A \setminus (A \setminus B) = (A \cap B)$

$A \setminus B = (A \setminus (A \cap B)$

Отношения

Декартово произведение: $A \times B = \{(a,b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$, где $(a,b) = \{\{a\},\{a,b\}\}$ — упорядоченная пара.
Подмножества $R \subseteq A \times B$ называются отношениями между A и B. Запись $(a,b) \in R$ иногда упрощают до aRb. Бывают также n-местные отношения (подмножества множества $A_1 \times \dots \times A_n$).
$dom(R) := \{a \mid \exists b(aRb)\}$ — область определения R,
$rng(R) := \{b \mid \exists a(aRb)\}$ — область значений R,
$R(a) := \{b \mid aRb\}$ — значение R в точке A.

Отношения

Декартово произведение: $A \times B = \{(a, b) \mid a \in A \wedge b \in B\}$, где $(a, b) = \{\{a\}, \{a, b\}\}$ — упорядоченная пара.
Подмножества $R \subseteq A \times B$ называются отношениями между A и B. Запись $(a, b) \in R$ иногда упрощают до aRb. Бывают также n-местные отношения (подмножества множества $A_1 \times \cdots \times A_n$).
$dom(R) := \{a \mid \exists b(aRb)\}$ — область определения R,
$rng(R) := \{b \mid \exists a(aRb)\}$ — область значений R,
$R(a) := \{b \mid aRb\}$ — значение R в точке A.

Пусть $R^{-1} := \{(b, a) \mid (a, b) \in R\}$, тогда $R^{-1} \subseteq B \times A$ называется обратным отношением к R. $(R^{-1})^{-1} = R$.
Композицией отношений $R \subseteq A \times B$ и $S \subseteq B \times C$ называется отношение $S \circ R \subseteq A \times C$ такое, что
$a(S \circ R)c \overset{\text{def}}{\iff} \exists b \in B(aRb \wedge bSc)$. Композиция ассоциативна и $(S \circ R)^{-1} = R^{-1} \circ S^{-1}$.

Функции

Отношение $R \subseteq A \times B$ *функционально*, если $\forall a, b, b'(aRb \wedge aRb' \to b = b')$. В этом случае $R(a) = \emptyset$ или $R(a) = \{b\}$ для единственного b; в последнем случае часто пишут $R(a) = b$. Функциональные отношения $R \subseteq A \times B$ известны также как *частичные функции* из A в B.

Функции

Отношение $R \subseteq A \times B$ *функционально*, если $\forall a, b, b'(aRb \wedge aRb' \rightarrow b = b')$. В этом случае $R(a) = \emptyset$ или $R(a) = \{b\}$ для единственного b; в последнем случае часто пишут $R(a) = b$. Функциональные отношения $R \subseteq A \times B$ известны также как *частичные функции* из A в B.

Отношение R называется *функцией*, если оно функционально и $dom(R) = A$. В этом случае $R(a) = \{b\}$ для единственного b, которое называют значением функции R в точке a и пишут $R(a) = b$. Для функций используется стандартная терминолгия. Функция f из A в B часто обозначается $f : A \rightarrow B$. Композиция функций является функцией.

Функции

Отношение $R \subseteq A \times B$ *функционально*, если $\forall a, b, b'(aRb \wedge aRb' \to b = b')$. В этом случае $R(a) = \emptyset$ или $R(a) = \{b\}$ для единственного b; в последнем случае часто пишут $R(a) = b$. Функциональные отношения $R \subseteq A \times B$ известны также как *частичные функции* из A в B.

Отношение R называется *функцией*, если оно функционально и $dom(R) = A$. В этом случае $R(a) = \{b\}$ для единственного b, которое называют значением функции R в точке a и пишут $R(a) = b$. Для функций используется стандартная терминолгия. Функция f из A в B часто обозначается $f : A \to B$. Композиция функций является функцией.

Функция $f : A \to B$ называется инъекцией (сюръекцией), если $\forall a, a_1 \in A(a \neq a_1 \to f(a) \neq f(a_1))$ ($\forall b \in B \exists a \in A(f(a) = b)$). Функция называется биекцией, если она является и инъекцией, и сюръекцией. Биекции из A на A образуют группу относительно композиции.

Предпорядки и эквивалентности

Некоторые важные свойства отношений $R \subseteq A \times A$:

$\forall a \in A(aRa)$ рефлексивность,
$\forall a \in A \neg(aRa)$ антирефлексивность,

$\forall a, b \in A(aRb \to bRa)$ симметричность,
$\forall a, b \in A(aRb \wedge bRa \to a = b)$ антисимметричность,

$\forall a, b, c \in A((aRb \wedge bRc) \to aRc)$ транзитивность

Предпорядки и эквивалентности

Некоторые важные свойства отношений $R \subseteq A \times A$:

$\forall a \in A(aRa)$ рефлексивность,
$\forall a \in A \neg(aRa)$ антирефлексивность,

$\forall a, b \in A(aRb \to bRa)$ симметричность,
$\forall a, b \in A(aRb \wedge bRa \to a = b)$ антисимметричность,

$\forall a, b, c \in A((aRb \wedge bRc) \to aRc)$ транзитивность

Предпорядок $=$ рефлексивность и транзитивность; типичные обозначения $\leq$, $\preceq$, $\subseteq$, $\sqsubseteq$.
Частичный порядок $=$ антисимметричный предпорядок.
Линейный порядок $=$ Частичный порядок $+$
$\forall a, b \in A(aRb \vee bRa)$.
Строгий частичный порядок $=$ антирефлексивность и транзитивность; типичные обозначения $<$, $\prec$, $\subset$, $\sqsubset$

Эквивалентность $=$ рефлексивность, симметричность и транзитивность; типичные обозначения $=$, $\simeq$, $\equiv$

Эквивалентности и фактор-множества

Пусть $\equiv$ — эквивалентность на A. Каждому $a \in A$ сопоставим множество $[a] \stackrel{\text{def}}{=} \{a' \in A \mid a' \equiv a\}$, называемое его *классом эквивалентности*. Множество $A/_{\equiv}$ всех таких классов называется фактор-множеством множества A по отношению $\equiv$.

Эквивалентности и фактор-множества

Пусть $\equiv$ — эквивалентность на A. Каждому $a \in A$ сопоставим множество $[a] \stackrel{\text{def}}{=} \{a' \in A \mid a' \equiv a\}$, называемое его *классом эквивалентности*. Множество $A/_{\equiv}$ всех таких классов называется фактор-множеством множества A по отношению $\equiv$.

ТЕОРЕМА. Если $\equiv$ — эквивалентность на A, то классы эквивалентности непусты, попарно не пересекаются и их объединение равно A.

Эквивалентности и фактор-множества

Пусть $\equiv$ — эквивалентность на A. Каждому $a \in A$ сопоставим множество $[a] \overset{\text{def}}{=} \{a' \in A \mid a' \equiv a\}$, называемое его *классом эквивалентности*. Множество $A/_{\equiv}$ всех таких классов называется фактор-множеством множества A по отношению $\equiv$.

ТЕОРЕМА. Если $\equiv$ — эквивалентность на A, то классы эквивалентности непусты, попарно не пересекаются и их объединение равно A.

Д-ВО. В качестве объединения классов эквивалентности множество A представляется: любой элемент $a \in A$ эквивалентен самому себе, а значит принадлежит классу $[a]$. Остаётся показать, что разные классы не пересекаются. Покажем, что если $a \in [b] \cap [c]$, то $[b] = [c]$. В самом деле, пусть $b' \in [b]$, тогда $b' \equiv b$. Но также и $a \equiv b$, что по транзитивности означает, что $b' \equiv a$. Аналогично можно показать, что если $c' \in [c]$, то $c' \equiv a$. Отсюда по транзитивности $b' \equiv c'$, т.е. $b' \equiv c$, т.е. $b' \in [c]$. Таким образом, $[b] \subseteq [c]$.

Натуральные числа в теории множеств

Пусть $\mathbb{N}$ — наименьшее по включению множество, содержащее $\emptyset$ и замкнутое относительно операции $x' = x \cup \{x\}$. Можно проверить, что $(\mathbb{N}; \emptyset, ')$ — структура Пеано (т.е. удовлетворяет условиям $x' \neq \emptyset$, $x' = y' \to x = y$, и $[\emptyset \in P \land \forall x \in P(x' \in P)] \to P = \mathbb{N}$, для любого $P \subseteq \mathbb{N}$). Такая структура единственна с точностью до изоморфизма.

Натуральные числа в теории множеств

Пусть $\mathbb{N}$ — наименьшее по включению множество, содержащее $\emptyset$ и замкнутое относительно операции $x' = x \cup \{x\}$.
Можно проверить, что $(\mathbb{N}; \emptyset, ')$ — структура Пеано (т.е. удовлетворяет условиям $x' \neq \emptyset$, $x' = y' \to x = y$, и $[\emptyset \in P \wedge \forall x \in P(x' \in P)] \to P = \mathbb{N}$, для любого $P \subseteq \mathbb{N}$). Такая структура единственна с точностью до изоморфизма.

Определим на $\mathbb{N}$ отношение $<$ и операции $+, \cdot$ так:
$x < y \leftrightarrow x \in y$; $+$ — единственная бинарная операция на $\mathbb{N}$ такая, что $x + 0 = x$ и $x + y' = (x + y)'$; $\cdot$ — единственная бинарная операция на $\mathbb{N}$ такая, что $x \cdot 0 = 0$ и $x \cdot y' = x \cdot y + x$.

Натуральные числа в теории множеств

Пусть $\mathbb{N}$ — наименьшее по включению множество, содержащее $\emptyset$ и замкнутое относительно операции $x' = x \cup \{x\}$. Можно проверить, что $(\mathbb{N}; \emptyset, ')$ — структура Пеано (т.е. удовлетворяет условиям $x' \neq \emptyset$, $x' = y' \to x = y$, и $[\emptyset \in P \wedge \forall x \in P (x' \in P)] \to P = \mathbb{N}$, для любого $P \subseteq \mathbb{N}$). Такая структура единственна с точностью до изоморфизма.

Определим на $\mathbb{N}$ отношение $<$ и операции $+, \cdot$ так: $x < y \leftrightarrow x \in y$; $+$ — единственная бинарная операция на $\mathbb{N}$ такая, что $x + 0 = x$ и $x + y' = (x + y)'$; $\cdot$ — единственная бинарная операция на $\mathbb{N}$ такая, что $x \cdot 0 = 0$ и $x \cdot y' = x \cdot y + x$.

Свойства $(\mathbb{N}; +, \cdot, <, 0, 1)$: $+, \cdot$ ассоциативны и коммутативны; $\cdot$ дистрибутивна относительно $+$; $0, 1$ нейтральны относительно $+, \cdot$; $0 < 1 < 2 < \cdots$ и между соседями нет других чисел; $[P(0) \wedge \forall x (P(x) \to P(x+1))] \to \forall x P(x)$; $\forall x (\forall y < x P(y) \to P(x)) \to \forall x P(x)$.

Целые числа в теории множеств

$\mathbb{Z} := (\mathbb{N} \times \mathbb{N})/\sim$, где

$(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow a + d = b + c$.

$[a, b]\tilde{+}[c, d] := [a + c, b + d]$,
$[a, b]\tilde{\cdot}[c, d] := [ac + bd, ad + bc]$,

$[a, b]\tilde{\leq}[c, d] \leftrightarrow a + d \leq b + c$,
$\tilde{0} := [0, 0]$, $\tilde{1} := [1, 0]$.

Целые числа в теории множеств

$\mathbb{Z} := (\mathbb{N} \times \mathbb{N})/\sim$, где

$(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow a + d = b + c$.

$[a, b]\tilde{+}[c, d] := [a + c, b + d]$,
$[a, b]\tilde{\cdot}[c, d] := [ac + bd, ad + bc]$,

$[a, b]\tilde{\leq}[c, d] \leftrightarrow a + d \leq b + c$,
$\tilde{0} := [0, 0]$, $\tilde{1} := [1, 0]$.

Свойства $(\mathbb{Z}; \tilde{+}, \tilde{\cdot}, \tilde{\leq}, \tilde{0}, \tilde{1})$:
Это упорядоченное кольцо
(т.е. $\tilde{+}, \tilde{\cdot}$ ассоциативны и коммутативны;
$\tilde{\cdot}$ дистрибутивна относительно $\tilde{+}$;
$\tilde{0}, \tilde{1}$ нейтральны относительно $\tilde{+}, \tilde{\cdot}$;
$\forall x \exists y (x + y = 0)$,
$\forall x, y, z (x \leq y \to (x + z \leq y + z))$,
$\forall x, y, z (x \leq y \wedge 0 < z \to (x \cdot z \leq y \cdot z)))$,
в котором любой элемент является разностью двух натуральных чисел.

Рациональные числа в теории множеств

$\mathbb{Q} := (\mathbb{Z} \times \mathbb{N} \setminus \{0\})/\sim$, где

$(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow ad = bc$.

$[a, b]\tilde{+}[c, d] := [ad + bc, bd]$,
$[a, b]\tilde{\cdot}[c, d] := [ac, bd]$,

$[a, b]\tilde{\leq}[c, d] \leftrightarrow ad \leq bc$,
$\tilde{0} := [0, 1]$, $\tilde{1} := [1, 1]$.

Рациональные числа в теории множеств

$\mathbb{Q} := (\mathbb{Z} \times \mathbb{N} \setminus \{0\})/\sim$, где

$(a, b) \sim (c, d) \leftrightarrow ad = bc$.

$[a, b] \tilde{+} [c, d] := [ad + bc, bd]$,
$[a, b] \tilde{\cdot} [c, d] := [ac, bd]$,

$[a, b] \tilde{\leq} [c, d] \leftrightarrow ad \leq bc$,
$\tilde{0} := [0, 1]$, $\tilde{1} := [1, 1]$.

Свойства $(\mathbb{Q}; \tilde{+}, \tilde{\cdot}, \tilde{\leq}, \tilde{0}, \tilde{1})$:
это упорядоченное поле (т.е. упорядоченное кольцо, в котором $\forall x \neq 0 \exists y (x \cdot y = 1)$)
такое, что любой элемент получается делением целого числа на положительное целое.

Вещественные числа в теории множеств

$\mathbb{R} := S/\sim$, где S — множество всех последовательностей Коши $\{q_i\}$ рациональных чсел
(т.е. $\forall n \exists m \forall i, j > m(|q_i - q_j| < 2^{-n})$),

$\{q_i\} \sim \{r_i\} \leftrightarrow \lim_i (q_i - r_i) = 0.$

$[\{q_i\}]\tilde{+}[\{r_i\}] := [\{q_i + r_i\}]$,
$[\{q_i\}]\tilde{\cdot}[\{r_i\}] := [\{q_i \cdot r_i\}]$,

$[\{q_i\}]\tilde{<}[\{r_i\}] \leftrightarrow \exists n, m \forall i > m(q_i - r_i < -2^{-n})$,
$\tilde{0} := [0, 0, \ldots]$, $\tilde{1} := [1, 1, \ldots]$.

Вещественные числа в теории множеств

$\mathbb{R} := S/\sim$, где S — множество всех последовательностей Коши $\{q_i\}$ рациональных чсел
(т.е. $\forall n \exists m \forall i, j > m (|q_i - q_j| < 2^{-n})$),

$\{q_i\} \sim \{r_i\} \leftrightarrow \lim_i (q_i - r_i) = 0.$

$[\{q_i\}]\tilde{+}[\{r_i\}] := [\{q_i + r_i\}],$
$[\{q_i\}]\tilde{\cdot}[\{r_i\}] := [\{q_i \cdot r_i\}],$

$[\{q_i\}]\tilde{<}[\{r_i\}] \leftrightarrow \exists n, m \forall i > m (q_i - r_i < -2^{-n}),$
$\tilde{0} := [0, 0, \ldots]$, $\tilde{1} := [1, 1, \ldots]$.

СВОЙСТВА $(\mathbb{R}; \tilde{+}, \tilde{\cdot}, \tilde{\leq}, \tilde{0}, \tilde{1})$:

Это полное упорядоченное поле (т.е. упорядоченное поле, в котором любое непустое ограниченное сверху множество имеет супремум).

Комплексные числа в теории множеств

$$\mathbb{C} := \mathbb{R} \times \mathbb{R},$$

$$(x, y) \tilde{+} (x_1, y_1) := (x + x_1, y + y_1),$$

$$(x, y) \tilde{\cdot} (x_1, y_1) := (xx_1 - yy_1, xy_1 + yx_1),$$

$$\tilde{0} := (0, 0),\ \tilde{1} := (1, 0),\ \tilde{i} := (0, 1),$$

Комплексные числа в теории множеств

$\mathbb{C} := \mathbb{R} \times \mathbb{R}$,

$(x, y)\tilde{+}(x_1, y_1) := (x + x_1, y + y_1)$,

$(x, y)\tilde{\cdot}(x_1, y_1) := (xx_1 - yy_1, xy_1 + yx_1)$,

$\tilde{0} := (0, 0)$, $\tilde{1} := (1, 0)$, $\tilde{i} := (0, 1)$,

СВОЙСТВА $(\mathbb{C}; \tilde{+}, \tilde{\cdot}, \tilde{0}, \tilde{1})$:

Это поле, содержащее копию поля вещественных чисел $\tilde{\mathbb{R}} := \{(x, 0) \mid x \in \mathbb{R}\}$), в котором есть квадратный корень i из -1, и в котором каждый элемент представим в виде $x + i \cdot y$, $x, y \in \tilde{\mathbb{R}}$.

Мощность множества

О мощности множества можно думать, как о количестве его элементов. Однако непонятно, как быть с бесконечными множествами.

Мощность множества

О мощности множества можно думать, как о количестве его элементов. Однако непонятно, как быть с бесконечными множествами.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. 1. A и B равномощны ($A \sim B$), если существует биекция $f : A \to B$.
2. A не превосходит по мощности B ($A \preceq B$), если существует инъекция $f : A \to B$.

Мощность множества

О мощности множества можно думать, как о количестве его элементов. Однако непонятно, как быть с бесконечными множествами.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. 1. A и B равномощны ($A \sim B$), если существует биекция $f : A \to B$.
2. A не превосходит по мощности B ($A \preceq B$), если существует инъекция $f : A \to B$.

СВОЙСТВА. 1. Отношение $\sim$ рефлексивно, симметрично и транзитивно.
2. Отношение $\preceq$ рефлексивно и транзитивно.

Мощность множества

О мощности множества можно думать, как о количестве его элементов. Однако непонятно, как быть с бесконечными множествами.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. 1. A и B равномощны ($A \sim B$), если существует биекция $f : A \to B$.
2. A не превосходит по мощности B ($A \preceq B$), если существует инъекция $f : A \to B$.

СВОЙСТВА. 1. Отношение $\sim$ рефлексивно, симметрично и транзитивно.
2. Отношение $\preceq$ рефлексивно и транзитивно.

Заметим, что $\sim$ "неформально" является отношением эквивалентности, но ввести фактор-множество нельзя, так как множества всех множеств не существует (покажем позже).

Мощность множества

О мощности множества можно думать, как о количестве его элементов. Однако непонятно, как быть с бесконечными множествами.

ОПРЕДЕЛЕНИЕ. 1. A и B равномощны ($A \sim B$), если существует биекция $f : A \to B$.
2. A не превосходит по мощности B ($A \preceq B$), если существует инъекция $f : A \to B$.

СВОЙСТВА. 1. Отношение $\sim$ рефлексивно, симметрично и транзитивно.
2. Отношение $\preceq$ рефлексивно и транзитивно.

Заметим, что $\sim$ “неформально” является отношением эквивалентности, но ввести фактор-множество нельзя, так как множества всех множеств не существует (покажем позже).

ТЕОРЕМА. Если $A \preceq B$ и $B \preceq A$, то $A \sim B$.

Доказательство теоремы Шрёдера-Бернштейна

Пусть $f : A \to B$ и $g : B \to A$ — инъекции. Тогда $h = g \circ f : A \to A$ — инъекция.

Пусть $A_1 = g(B), A_2 = h(A)$. Заметим, что $A_2 \subseteq A_1 \subseteq A$ и $A_1 \sim B$, потому что $g : B \to A_1$ — биекция. Аналогично $h : A \to A_2$ — биекция.
Достаточно доказать, что $A \sim A_1$.

Доказательство теоремы Шрёдера-Бернштейна

Пусть $f : A \to B$ и $g : B \to A$ — инъекции. Тогда $h = g \circ f : A \to A$ — инъекция.

Пусть $A_1 = g(B), A_2 = h(A)$. Заметим, что $A_2 \subseteq A_1 \subseteq A$ и $A_1 \sim B$, потому что $g : B \to A_1$ — биекция. Аналогично $h : A \to A_2$ — биекция.
Достаточно доказать, что $A \sim A_1$.

Множество $X \subseteq A$ назовем хорошим, если $X \supseteq (A \setminus A_1) \cup h(X)$ (например, A хорошее).

Пусть C — пересечение всех хороших множеств. Тогда C хорошее, $C = (A \setminus A_1) \cup h(C)$, и $h(C) \subseteq A_2$.

Поэтому $u = id_{A \setminus C} \cup h|_C$ — биекция из A на A_1.

Теорема Кантора

ТЕОРЕМА. Для любого множества A справедливо $A \prec P(A)$, т.е. $A \preceq P(A)$ и $A \not\sim P(A)$.

Теорема Кантора

ТЕОРЕМА. Для любого множества A справедливо $A \prec P(A)$, т.е. $A \preceq P(A)$ и $A \not\sim P(A)$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО. $A \preceq P(A)$, поскольку $a \mapsto \{a\}$ — инъекция из A в $P(A)$.

Теперь докажем, что $A \not\sim P(A)$. Предположим противное: $A \sim P(A)$, тогда есть биекция $g : A \to P(A)$.

Рассмотрим множество $B = \{a \in A \mid a \notin g(a)\}$. Поскольку $B \in P(A)$, $B = g(a)$ для некоторого $a \in A$. Но тогда

$a \in B \leftrightarrow a \in g(a) \leftrightarrow a \notin B$,

противоречие.