

I Вещественные (действительные) числа

Введем множества \checkmark Множества: A, B ; элементы a, b . \checkmark Опр. пустое множество
(п.м. \emptyset) := $(\forall x: x \notin \emptyset)$ \checkmark Доп. зн.: \Rightarrow - след.
 \Leftrightarrow - равносильн. \square Рз. Парадокс Рассела: K - это совокупность множеств, которые не содержат себя в качестве элементов:

$$K = \{A \mid A \notin A\}$$

$$1. K \in K? \Rightarrow K \notin K \Rightarrow ?!$$

$$2. K \notin K? \Rightarrow K \in K \Rightarrow ?!$$

 \checkmark Отношения между множествами:

$$1. \text{Опр. } A \subset B \Leftrightarrow \forall x \in A: x \in B$$

$$2. \text{Опр. } A = B \Leftrightarrow A \subset B \text{ и } B \subset A$$

$$3. A \subset B \text{ наз. собственным, если } A \neq B \text{ и } A \neq \emptyset$$

$$\square \text{ Е. 9. } 1) N = \{1, 2, 3, \dots\}$$

$$2) Z = \{-2, -1, 0, 1, 2, \dots\}$$

$$3) Q = \{p/q, \text{ где } p \in Z, q \in N\}$$

$$4) R = \dots$$

 \checkmark Действия над мнотс.:

$$1. A \cup B = \{x \mid x \in A \vee x \in B\}$$

$$2. A \cap B = \{x \mid x \in A \wedge x \in B\}$$

$$3. A \setminus B = \{x \mid x \in A \wedge x \notin B\}$$

$$4. \bar{A} = \{x \mid x \notin A\}$$

$$5. A \Delta B = \{x \mid x \in$$

(пр. произв. мн.)

$$6. A \times B = \{(a, b) \mid a \in A, b \in B\}$$

 \square Действия над множествами: Законы де Моргана:

$$1. \overline{A \cup B} = \bar{A} \cap \bar{B}$$

$$2. \overline{A \cap B} = \bar{A} \cup \bar{B}$$

$$3. C \setminus (A \cup B) = (C \setminus A) \cap (C \setminus B)$$

$$4. C \setminus (A \cap B) = (C \setminus A) \cup (C \setminus B)$$

Понятие функции

✓ **Отображения:**

✓ **Опр. отношение (функция):**

A, B - множества: $f: A \rightarrow B$ - это соответствие, которое сопоставляет каждому $x \in A$ единственный эл-т B , обозначенный $f(x)$.

✓ **Опр. $f: A \rightarrow B$**

1. Если $C \subset A$, то $f(C) = \{y \in B \mid x \in C, y = f(x)\}$ - образ C
2. Если $D \subset B$, то $f^{-1}(D) = \{x \in A \mid y \in D, y = f(x)\}$ - прообраз D

✓ **Виды отображений**

1. **Опр. $f: A \rightarrow B$:** f наз. **инъективным**, если $f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$ // образы разн. эл-тов не совпадают.
 f наз. **сюръективным**, если $f(A) = B$ // отображение на.
 f наз. **биективным**, если оно инъективно и сюръективно. // взаимно однознач.

✓ **Опр.**

f - биективно $A \rightarrow B$, то обратное к f отображ. $f^{-1}: B \rightarrow A$, кот. $\forall y \in B$, тои то $f(x) = y$.

Δ Зам. $f(f^{-1}(x)) = x$

Натур. чисел. Аксиомы Пеано

✓ **Опр.**

Пусть N - множество, упр-е. 5 аксиомами:

- ① Есть выделенный элемент - "1" $\in N$
- ② \exists отображение $\sigma: N \rightarrow N$
- ③ σ - инъективно
- ④ Не существует $\alpha \in N$ такого, что $\sigma(\alpha) = 1$ (σ - не сюръект)
- ⑤ Акс. индукции: Пусть $S \subset N$, такое что а) $1 \in S$
 б) $n \in S \Rightarrow \sigma(n) \in S$
 то $S = N$ // множество н-ч. чисел.

✓ **Опр. операция сложения натур. чисел. опр. рекурсивно:**

- ① $\forall n \in N: n + 1 = \sigma(n)$
- ② $\forall n, m \in N: n + \sigma(m) = \sigma(n + m)$

✓ **Опр. операция умножения натур. чисел.**

- ① $\forall n \in N: n \cdot 1 = n$
- ② $\forall n, m \in N: n \cdot \sigma(m) = n \cdot m + n$

метод матем.
индукции

✓ Порядок на \mathbb{N} : стр.
 $n, m \in \mathbb{N}; n < m$, если $\exists k \in \mathbb{N}: m = n + k$

Δ Зам. $n \leq m$, если $n < m$ или $n = m$

✓ Теор. Св-ва полной упорядоченности \mathbb{N}
Если $S \subset \mathbb{N}$ то $\exists x \in S$, такой что $\forall m \in S' \quad n \leq m$ (i.e.
n-наим. эл-т S')

• Теор. Об индукции.
Пусть $P(n)$ - утв., которое зависит от $n \in \mathbb{N}$. Предположим:
① (База): $P(1)$ - истинно
② (Инд. переход): Если $P(n)$ истинно $\Rightarrow P(n+1)$ - истинно, \Rightarrow
 $P(n)$ истинно для $\forall n$.

□ Док-во теор. полной упор.
1. Если \emptyset множество S есть, то есть наименьший эл., S - не пусто
2. $n = 1$, 1-ый эл. в S
3. Предположим, что верно $P(k)$ для n . Проверим справедлив.
 $(n+1) \in S$
4. Если в S есть хотя бы один эл-т $x \in [1, n-1]$, то по индукц.
предполож. $\exists m$ -ый эл-т.
5. Если же нет, то $(n+1)$ - мин эл., з.т.д.

□ Док-во: $S = \{n \in \mathbb{N} \mid P(n) \text{ - истинно}\}$ Показать $S = \emptyset$
От противного: предположим, что $S \neq \emptyset \Rightarrow$ по св-ву полной
упорядоченности \mathbb{N} \exists мин эл-т S $m \in S$
по DP(1) ист. $\Rightarrow m \neq 1$ ($m > 1$)
Т.к. m - наим. эл. S , то $m-1 \notin S \Rightarrow P(m-1)$ - ист. \Rightarrow по ② \Rightarrow
 $P(m)$ - истинно $\Rightarrow m \in S \Rightarrow S \neq \emptyset$ $P(n)$ - истинно $\forall n, z, n, j$

□ Е.г. 1. $1 + c + c^2 + \dots + c^n = \frac{c^{n+1} - 1}{c - 1}$
 $c \neq 1$

М.и.и.
База: $n < 0 \quad 1 = \frac{c^1 - 1}{c - 1} = 1$

Инд. переход: $\exists m \in \mathbb{N}: 1 + \dots + c^m = \frac{c^{m+1} - 1}{c - 1} \Rightarrow$

$1 + \dots + c^{m+1} = \frac{c^{m+2} - 1}{c - 1}$

проверка: $1 + c + \dots + c^{m+1} = (1 + \dots + c^m) + c^{m+1} = \frac{c^{m+1} - 1}{c - 1} + c^{m+1} = \frac{c^{m+1} - 1 + c^{m+1}(c - 1)}{c - 1} = \frac{c^{m+1} - 1 + c^{m+2} - c^{m+1}}{c - 1} = \frac{c^{m+2} - 1}{c - 1}$

□ Е.г. др-во для нер. Бернулли
Для $\forall c \geq -1$: $(1+c)^n \geq 1+n \cdot c$ $\forall n \in \mathbb{N}$

Доказ-во:

1) База: $n=1$: $(1+c)^1 \geq 1+c$ ист.

2) Индукц.: $(1+c)^m \geq 1+m \cdot c$ ист. $\Rightarrow (1+c)^{m+1} \geq 1+(m+1)c$

$$\begin{aligned} (1+c)^{n+1} &= (1+c)^n (1+c) \geq (1+nc)(1+c) = \\ &= 1+nc+c+nc^2 \geq 1+(n+1)c, \text{ т.к. } c^2 \geq 0. \end{aligned}$$

множество инт.
счётные множества

✓ Опр. A и B - равномощны, если существует биекция:
 $f: A \rightarrow B$

обознач. 1) $|A| = |B|$ - A и B - равномощны.
2) $|A| \leq |B|$ - т.е. функция $f: A \rightarrow B$
3) $|A| \leq |B| \Rightarrow$ функция, но не биек. $|A| \neq |B|$
4) A равномощно B : $A \sim B$

✓ Опр. Если $|A| = |\mathbb{N}|$, то мн-во A называют счётным

✓ Опр. Если A - конечно или счётн, тогда, что A - нбс (не более чем счётн).

□ Е.г. $A = \{2n \mid n \in \mathbb{N}\}$

Е.г. $A = \{2n-1 \mid n \in \mathbb{N}\} = \mathbb{N}$

$$|A| = |\mathbb{N}|$$

$$\text{Биекция: } f: n \rightarrow 2n$$

□ Е.г. $|\{x \in \mathbb{Q} \mid x > 0\}| = |\mathbb{N}|$

Тер. $\mathbb{Q}_+ \sim \mathbb{N}$

Доказ-во: $q \in \mathbb{Q} \Leftrightarrow q = \frac{n}{m}$ - несок. дробь

"Высота" q : $h := |n| + m$. Для фикс. h m пробует $h-1$ раз

$$h=1 \Rightarrow m=1 \quad \frac{0}{1} \quad h=4: \frac{1}{3} - \frac{1}{3} \frac{2}{1} - \frac{3}{1}$$

$$h=2 \Rightarrow \frac{1}{1} - \frac{1}{1}$$

$$h=3 \Rightarrow \frac{1}{2} - \frac{1}{2} \frac{2}{1} - \frac{2}{1}$$

Date: 09.09.2025 Num: 00013

16.09.2025

Нумерация раз-маш по категориям, также в порядке возрастания

✓ Тез. Кантора

A - множество

Будем A - множество всех подмножеств A

$P(A)$ или 2^A

$A = \{1, 2, 3\}$

$|2^A| = 2^{|A|}$

Если A - мн-во $\Rightarrow |A| < |2^A|$

✓ Следствие: $|N| < |P(N)| < |P(P(N))| < \dots$

Е.г. $A = \{a\}$

$2^A = \{\{a\}, \emptyset\}$

✓ фол-во Т. Кантора