

# Содержание

<b>1</b>	<b>Множества</b>	<b>2</b>
1.1	Ординальные числа . . . . .	11

# 1 Множества

Построение множеств:

**Определение.** Множество -  $\{x|A(x)\}$ , где  $A(x)$  - некоторое свойство.

**Определение.**  $A \subseteq B$ , если все элементы  $A$  принадлежат множеству  $B$

**Определение.**  $A = B$ , если множества  $A$  и  $B$  состоят из одинаковых элементов.

**Определение.**  $P(A) = \{B|B \subseteq A\}$  - множество всех подмножеств.

**Примеры.** Парадокс Рассела:  $R = \{x|x \notin x\}$   $R \in R$  и  $R \notin R$ .

**Определение.**  $(a, b) := \{\{a\}, \{a, b\}\}$  - упорядоченная пара.

**Определение.**  $A \times B := \{(a, b)|a \in A \wedge b \in B\}$  - декартово произведение множеств  $A$  и  $B$ .

**Определение.**  $R \subseteq A \times A$  - бинарное отношение на множестве  $A$ .

**Определение.** 1. Рефлексивность:  $\forall x \in A \ xRx$

2. Симметричность:  $\forall x, y \in A \ (xRy \rightarrow yRx)$

3. Транзитивность:  $\forall x, y, z \in A \ (xRy \wedge yRz \rightarrow xRz)$

4. Антисимметричность:  $\forall x, y \in A \ (xRy \wedge yRx \rightarrow x = y)$

**Определение.**  $R$  - отношение частичного порядка, если оно рефлексивно, транзитивно и антисимметрично.

**Определение.**  $R$  - отношение эквивалентности, если оно рефлексивно, транзитивно и симметрично.

**Определение.**  $R(x) := \{y|xRy\}$  - класс эквивалентности элемента  $x$ .

$A/R := \{R(x)|x \in A\}$  - фактормножество.

**Определение.**  $\Gamma$  - разбиение множества  $A$ , если:

1.  $\Gamma \subseteq P(A)$

2.  $\forall B \in \Gamma \ B \neq \emptyset$

3.  $\forall x \in A \ \exists! B \in \Gamma : x \in B$

**Теорема.**  $A/R$  - разбиение. Если  $\Gamma$  - разбиение  $A$ , то  $\exists! R : \Gamma = A/R$ .

*Доказательство.* 1.  $A/R \subseteq P(A)$

2.  $\forall B \in A/R \ B \neq \emptyset$ , потому что  $\forall x \in A \ xRx \implies x \in R(x)$

3.  $\forall x \in A \ \exists B \in A/R : x \in B$ . Из-за транзитивности класс  $B$  единственный. □

**Определение.**  $f \subseteq A \times B$  - функция из множества  $A$  в множество  $B$ , если  $\forall x \in A \ \exists! y \in B : (x, y) \in f$ .

Если  $\forall x, x' \in A \ (f(x) = f(x') \rightarrow x = x')$ , то  $f$  - инъекция.

Если  $\forall y \in B \ \exists x \in A : y = f(x)$ , то  $f$  - сюръекция.

$f$  - биекция  $\iff f$  - инъекция и сюръекция.

**Определение.** Множества  $A$  и  $B$  равномощны, если существует биекция  $f : A \longrightarrow B$ . Обозначение:  $A \sim B$ .

**Утверждение.** Равномощность является отношением эквивалентности.

*Доказательство.* 1.  $A \sim A$ , так как  $f : f(x) = x$  - биекция

2.  $A \sim B$ , тогда  $\exists$  биекция  $f : A \longrightarrow B \implies f^{-1}$  - биекция из  $B$  в  $A$

3. Биекция из  $A$  в  $C$  - композиция биекций □

**Определение.** Множество  $A$  вложимо в  $B$ , если существует инъекция  $f : A \longrightarrow B$ .

**Теорема.** Данное отношение является отношением порядка.

*Доказательство.* 1.  $A \preceq A$  (так как существует биекция, то существует и инъекция)

2.  $A \preceq B \wedge B \preceq C \rightarrow A \preceq C$ , так как композиция инъекций является инъекцией

3.  $A \preceq B \wedge B \preceq A \rightarrow A \sim B$  (Теорема Кантора - Бернштейна) □

Определим натуральные числа так:

$$0 = \emptyset$$

$$1 = \{0\}$$

⋮

$n + 1 = n \cup \{n\}$   $\omega = \{0, 1, 2, 3, \dots\}$  - множество натуральных чисел. Принцип индукции Пусть  $X \subseteq \omega$ , и пусть выполнены свойства:

1.  $0 \in X$
2.  $\forall n(n \in X \rightarrow (n + 1) \in X)$

Тогда  $X = \omega$ .

**Теорема.** *Всякое не пустое подмножество  $\omega$  имеет наименьший элемент.*

*Доказательство.* Пусть  $\emptyset \neq A \subseteq \omega$  и в  $A$  нет наименьшего элемента, тогда

1.  $0 \notin A$ , иначе  $0$  - наименьший элемент
2.  $\{0, 1, 2, \dots, n\} \cap A = \emptyset$ , тогда  $n + 1 \notin A$ , иначе  $n + 1$  - наименьший элемент

Следовательно, по принципу математической индукции  $\{0, 1, 2, \dots, n\} \cap A = \emptyset$   $\forall n \implies A = \emptyset$  - противоречие.  $\square$

**Определение.** Множество называется конечным, если равномощно некоторому натуральному числу.

**Лемма.** *Если  $m \in n$ , то  $n \setminus \{m\} \sim (n - 1)$*

*Доказательство.* База индукции:

$n = 0$ , доказывать нечего.

Пусть верно для  $n$ , докажем для  $n + 1$ . Возьмём  $m \in (n + 1) = n \cup \{n\}$ . Если  $m = n$ , то  $(n + 1) \setminus \{m\} = n$ . Если  $m \in n$ , то применяем предположение индукции, что  $n \setminus \{m\} \sim (n - 1)$ , то есть существует биекция между  $n \setminus \{m\}$  и  $(n - 1)$ . Отобразим  $n \rightarrow (n - 1)$ , тем самым продлив биекцию до  $(n + 1) \setminus \{m\} \rightarrow n$ .  $\square$

**Теорема.** *(Принцип Дирихле)  $\forall m, n \in \omega(m \sim n \rightarrow m = n)$ .*

*Доказательство.*  $\Phi(n) := \forall m\{m \sim n \rightarrow m = n\}$ . База индукции:

$n = 0 \implies m \sim \emptyset \implies m = \emptyset$ . Пусть верно  $\Phi(n)$ , докажем  $\Phi(n + 1)$ . Предположим  $(n + 1) \sim m$ , тогда существует биекция  $f : n \cup \{n\} \rightarrow m$ . Пусть  $k = f(n)$ , тогда  $g : n \rightarrow m \setminus \{k\}$  - биекция  $\implies n \sim m \setminus \{k\}$ . По лемме  $m \setminus \{k\} \sim (m - 1) \implies$  по транзитивности  $n \sim m - 1$ . По предположению индукции  $n = m - 1 \implies n + 1 = m$ .  $\square$

**Определение.** Для конечного множества  $x$  полагаем, что  $|x| = n$ , если  $x \sim n$ .

**Определение.** Для  $m, n \in \omega$   $m < n := m \in n$ ,  $m \leq n := m < n \vee m = n$ .

**Свойства.** 1.  $m < n \wedge n < k \rightarrow m < k$  (транзитивность)

2.  $m \leq n \rightarrow m \subseteq n$

3.  $n \not< n$  (иррефлексивность)

4.  $n < m \leftrightarrow n + 1 \leq m$  (дискретность вверх)

5.  $n < m \vee m < n \vee m = n$

**Лемма.** Если  $A$  конечно, то  $A \cup \{x\}$  конечно.

*Доказательство.* Если  $x \in A$ , то  $A \cup \{x\} = A$  конечно. Пусть  $x \notin A$ ,  $A \sim n$ , тогда  $A \cup \{x\} \sim n + 1$  □

**Лемма.** Если  $A$  конечно, то  $\forall n \in \omega$   $A \cup n$  конечно.

*Доказательство.* База индукции:  $n = 0$ ,  $A \cup \emptyset = A$  конечно. Пусть  $A \cup n$  конечно. Запишем  $A \cup (n + 1) = A \cup (n \cup \{n\}) = (A \cup n) \cup \{n\}$  - конечное множество по предположению индукции и по предыдущей лемме, последний переход по транзитивности. □

**Лемма.** Если множества  $A$  и  $B$  конечны и  $A \cap B = \emptyset$ , то  $A \cup B$  конечно.

*Доказательство.* Так как  $B$  конечно, то  $B \sim n \in \omega$ , то есть существует биекция  $f : B \rightarrow n \implies$  существует биекция  $g : A \cup B \rightarrow A \cup n$ , тождественная на  $A$  и совпадает с  $f$  на  $B$ . По транзитивности и предыдущей лемме имеем, что  $A \cup B$  конечно. □

**Теорема.** Если множества  $A$  и  $B$  конечны, то  $A \cup B$  конечно.

*Доказательство.*  $A \cup B = (A \setminus B) \cup B$ . Докажем, что  $A \setminus B$  - конечное множество.  $A \setminus B \subseteq A$  и докажем, что любое подмножество  $C$  конечного множества конечно. База индукции:  $|A| = 0$ , тогда  $|C| = 0$ . Пусть верно для  $|A| = n$ . Рассмотрим  $|A| = n + 1$ , если  $C = A$ , то  $C$  конечно. Пусть  $C \subset A$ , тогда  $\exists a \in A$  и  $a \notin C \implies |A \setminus \{a\}| = n \implies C \subseteq A \setminus \{a\} \implies$  по предположению индукции  $C$  конечно. Значит,  $A \setminus B$  конечно. По последней лемме  $A \cup B$  конечно. □

**Теорема.** Если множества  $A$  и  $B$  конечны, то  $A \times B$  конечно.

*Доказательство.* База индукции:  $|B| = 0$ , тогда □

**Определение.**  $m+n := |A \cup B|$ , где  $|A| = m$ ,  $|B| = n$ ,  $A \cap B = \emptyset$ .  $m \cdot n := |A \times B|$ , где  $|A| = m$ ,  $|B| = n$ .  $B^A := \{f | f - \text{функция из } A \text{ в } B\}$ .

**Лемма.**  $\forall n \in \omega \ B^{n+1} \sim B^n \times B$ .

*Доказательство.* Пусть  $f : n \rightarrow B$ ,  $b \in B$ , тогда построим функцию  $g : (n+1) \rightarrow B$ , которая совпадает с  $f$  на множестве  $n$  и переводит  $n+1$  в  $b$ . Она задаёт биекцию между  $B^n \times B \rightarrow B^{n+1}$ .  $\square$

**Лемма.** Если множество  $B$  конечно, то  $\forall n \in \omega \ B^n$  конечно.

*Доказательство.* По последней теореме и предыдущей лемме по индукции получаем данное утверждение.  $\square$

**Лемма.** Если  $A \sim C$ , то  $B^A \sim B^C$ .

*Доказательство.* Пусть дана биекция  $g : A \rightarrow C$ . По функции  $f : C \rightarrow B$  строим композицию  $(f \cdot g) : A \rightarrow B$ . Это задаёт биекцию  $B^C$  на  $B^A$ .  $\square$

**Теорема.** Если множества  $A$  и  $B$  конечны, то  $B^A$  конечно.

*Доказательство.* Из двух последних лемм получаем данное утверждение.  $\square$

**Определение.**  $m^n := |B^A|$ , где  $|B| = m$ ,  $|A| = n$ .

**Определение.** Характеристической функцией для любого подмножества  $A$  множества  $X$  называется функция  $f$  такая, что  $f(x) = \begin{cases} 1, & \text{если } x \in A \\ 0, & \text{если } x \notin A \end{cases} \quad \forall x \in X$

**Теорема.**  $2^A \sim P(A)$ .

*Доказательство.* Между подмножествами множества  $A$  и их характеристическими функциями существует биекция, а множество всех характеристических функций равно  $2^A$ .  $\square$

**Теорема.** Теорема Кантора  $|A| < |P(A)|$ .

*Доказательство.*  $A \preceq P(A)$  : инъекция  $a \rightarrow \{a\}$ . Предположим, что  $f : A \rightarrow P(A)$  - биекция, и рассмотрим  $B = \{a | a \notin f(a)\}$ .  $\square$

**Теорема.** Даны множество  $Y$ ,  $y_0 \in Y$ , функция  $h : Y \rightarrow Y$ . Тогда существует единственная функция  $f : \omega \rightarrow Y$  такая, что

1.  $f(0)y_0$

$$2. \forall n \ f(n+1) = h(f(n))$$

*Доказательство.* Назовём  $m$ -функцией такую же функцию, как в формулировке теоремы, но заданную на множестве  $m+1$ .

База индукции:  $\{(0, y_0)\}$  единственная 0-функция.

Шаг индукции: если  $g$  -  $m$ -функция, то, добавив  $\{(m+1, h(g(m)))\}$ , получим  $m+1$ -функцию.

Объединив все  $m$ -функции, получим искомую  $\omega$ -функцию  $f$ . □

**Определение.** Множество  $A$  называется счётным, если  $A \sim \omega$ .

**Теорема.** 1. Если  $A$  конечно,  $B$  счётно, то  $A \prec B$ .

2. Если  $A$  счётно,  $B \subseteq A$ , то  $B$  конечно или счётно.

3. Если  $A$  счётно,  $B$  конечно или счётно, то  $A \cup B$  счётно.

4. Если  $A$  счётно,  $B$  конечно или счётно, то  $A \times B$  счётно.

*Доказательство.* 1. По транзитивности  $A \preceq B$ . Пусть  $A \sim B$ , тогда  $\omega \sim n$  по транзитивности. Из того что  $n+1 \subseteq \omega$  следует, что  $n+1 \preceq n$ , что противоречит принципу Дирихле.

2. Пусть  $A = \omega$ ,  $B \subseteq A$  бесконечно. По рекурсии построим биекцию  $f : \omega \rightarrow B$ . Сначала построим функцию  $F$  такую, что  $F(0) = \{\min(B)\}$ ,  $F(n+1) = F(n) \cup \min(B \setminus F(n))$ .

3. Пусть  $A$  и  $B$  счётны и не пересекаются, тогда предъявим обход по элементам как было в курсе математического анализа в первом семестре.

4.  $\omega \times \omega \sim \omega$ : канторовская нумерация. □

**Определение.** Множество бесконечно по Дедекинду (D-бесконечно), если оно равномощно какому-нибудь своему собственному подмножеству.

**Теорема.** 1. Конечное множество D-конечно.

2. Счётное множество D-бесконечно.

3. Если  $A$  счётно,  $A \subseteq B$ , то  $B$  D-бесконечно.

4.  $A$  D-бесконечно  $\iff A$  содержит счётное подмножество.

5. Если  $A$  D-бесконечно,  $B$  конечно, то  $A \cup B \sim A \setminus B \sim A$ .

6. Если  $A$   $D$ -бесконечно,  $B$  счётно, то  $A \cup B \sim A$ .

*Доказательство.* 1. По принципу Дирихле.

2. Пусть  $A$  счётно, тогда  $\omega \subseteq A$  и  $A \sim \omega \implies$  по определению  $A$   $D$ -бесконечно.

3. Построим отображение из  $B$  в  $A$ ,

4.  $\Leftarrow$  По утверждению 3.

$\Rightarrow$  Пусть  $f : A \rightarrow B$  - биекция, где  $B \subset A$ . Если  $A \in A \setminus B$ , то рассмотрим  $\{f(a), f(f(a)), \dots\}$ . Таким образом получили искомое счётное множество.

5. Если  $C \subseteq A$  - счётное множество,  $B \cap A = \emptyset$  и  $B \sim n$ , то строим биекцию из  $A \cup B$  на  $A$ : сдвигаем все элементы  $C$  на  $n$ , а на освободившиеся места отображаем  $B$ .  $A = (A \setminus B) \cup B$ , тогда по утверждению 3  $A \setminus B$   $D$ -бесконечно, так как оно содержит счётное подмножество  $C \setminus B$ , а по уже доказанному в утверждении пункту получаем, что  $A \sim A \setminus B$ .

6. Если  $C \subseteq A$  счётно,  $B \cap A = \emptyset$  и  $B \sim \omega$ , то строим биекцию из  $A \cup B$  на  $A$ : удваиваем номера всех элементов  $C$ , а на нечётные места отображаем  $B$ .

□

**Теорема.** Всякое бесконечное множество  $D$ -бесконечно.

*Доказательство.* Построим инъекцию между бесконечным множеством и  $\omega$ , тогда по утверждению 4 данное множество  $D$ -бесконечно. □

**Определение.**  $c := 2^\omega$  - континуум.

**Определение.** Пусть  $X \neq \emptyset$ ,  $\leq$  - бинарное отношение на  $X$

1.  $\leq$  - (частичный) порядок, если  $\leq$  - рефлексивно, транзитивно и антисимметрично;

2.  $\leq$  - линейный порядок, если  $\leq$  - частичный порядок, а также  $\forall x, y \in X$  ( $x \leq y \vee y \leq x$ );

3.  $\leq$  - полный порядок, если  $\leq$  - частичный порядок, а также любое непустое подмножество  $X$  имеет наименьший элемент.

Обозначение:  $x < y := x \leq y \wedge x \neq y$ . Соответствующие пары  $(X, \leq)$  называются:



1. (частично) упорядоченным множеством
2. линейно упорядоченным множеством
3. вполне упорядоченным множеством (ВУМ)

**Определение.** Пусть  $\alpha = (X, \leq)$ ,  $\beta = (X', \leq')$  - вполне упорядоченные множества. Изоморфизмом  $\alpha$  на  $\beta$  называется отображение  $f : X \rightarrow X'$ , которое является биекцией и сохраняет порядок, то есть  $x \leq y \rightarrow f(x) \leq' f(y)$ .

**Лемма.** *Свойства изоморфизмов*

1.  $x < y \rightarrow f(x) < f(y)$
2. Если  $f$  - изоморфизм  $\alpha$  на  $\beta$ , то обратная функция  $f^{-1}$  - изоморфизм  $\beta$  на  $\alpha$
3. Композиция изоморфизмов - изоморфизм

**Определение.** Пусть  $\alpha, \beta$  - вполне упорядоченные множества, тогда  $\alpha$  изоморфно  $\beta$ , если существует изоморфизм  $\alpha$  на  $\beta$ . Обозначение:  $\alpha \cong \beta$ .

**Лемма.** 1.  $\alpha \cong \alpha$

2. Если  $\alpha \cong \beta$ , то  $\beta \cong \alpha$

3. Если  $\alpha \cong \beta$  и  $\beta \cong \gamma$ , то  $\alpha \cong \gamma$

**Определение.** Пусть  $\alpha = (X, \leq)$  - вполне упорядоченное множество. Начальный отрезок  $\alpha$  - подмножество  $Y \subseteq X$ , замкнутое по убыванию:  $\forall y \in Y \forall x \in X (x < y \rightarrow x \in Y)$ .

**Лемма.** Пусть  $Y$  - собственный начальный отрезок вполне упорядоченного множества  $(X, \leq)$ . Тогда  $Y = \{x | x < a\}$  для некоторого  $a \in X$ .

*Доказательство.* □

**Лемма.** Пусть  $\alpha = (X, \leq)$  - вполне упорядоченное множество,  $f : X \rightarrow X$  - строго возрастающая функция. Тогда  $\forall x \in X x \leq f(x)$ .

*Доказательство.* Рассмотрим множество  $Y := \{x \in X | f(x) < x\}$ . Предположим, что  $Y \neq \emptyset$ , и пусть  $x$  - наименьший элемент в  $Y$ . Тогда:  $f(f(x)) < f(x)$ , так как  $f$  строго возрастает. Но так как  $x$  - минимальный элемент, то  $f(x) \leq f(f(x))$  - противоречие. Значит,  $Y = \emptyset$ . □

**Теорема.** Никакие вполне упорядоченное множество не изоморфно своему начальному отрезку.

*Доказательство.* Предположим противное, пусть  $f$  - изоморфизм  $(X, \leq)$  на  $(Y = \{x \in X | x < a\}, \leq')$ , где  $\leq'$  - ограничение  $\leq$  на  $Y$ . Тогда  $f(a) < a$ , что противоречит предыдущей лемме.  $\square$

**Теорема.** Теорема Кантора о сравнении вум Пусть  $\alpha, \beta$  - вполне упорядоченные множества, тогда верно ровно одно из 3 утверждений:

1.  $\alpha$  изоморфно собственному начальному отрезку  $\beta$
2.  $\beta$  изоморфно собственному начальному отрезку  $\alpha$
3.  $\alpha \cong \beta$

*Доказательство.* Пусть  $\alpha = (X, \leq)$ ,  $\beta = (Y, \leq')$ . Рассмотрим отношение  $f := \{(x, y) | x \in X, y \in Y, \{x_1 \in X | x_1 < x\} \cong \{y_1 \in Y | y_1 < y\}\}$

1. По последней теореме для любого  $x$  существует не более одного  $y$  такого, что  $(x, y) \in f$ , и для любого  $y$  существует не более одного  $x$  такого, что  $(x, y) \in f$ . Следовательно,  $f$  - биекция  $X_0 \subseteq X$  на  $Y_0 \subseteq Y$ .
2. Докажем, что  $X_0$  - начальный отрезок  $\alpha$  и  $Y_0$  - начальный отрезок  $\beta$ . Пусть  $x \in X_0$  и  $\{x_1 \in X | x_1 < x\} \cong \{y_1 \in Y | y_1 < y\}$ . Пусть  $h$  - данный изоморфизм. Возьмём  $z < x$ , тогда, сужая  $h$  на  $z$  получим  $\{x \in X | x < z\} \cong \{y \in Y | y < h(z)\}$ . Так как  $h$  сохраняет порядок, потому что  $h$  - изоморфизм, и у любого элемента множества  $\{y \in Y | y < h(z)\}$  есть прообраз, то  $z \in X_0$ .
3. Докажем, что  $f$  сохраняет порядок. Пусть  $x \in X_0$ ,  $\{x_1 \in X | x_1 < x\} \cong \{y_1 \in Y | y_1 < y\}$ ,  $h$  - данный изоморфизм и  $z < x$ . Так же как и в прошлом пункте ограничим  $h$  на  $z$ , тогда  $\{x_1 \in X | x_1 < z\} \cong \{y_1 \in Y | y_1 < h(z)\}$ , то есть  $f(z) = h(z)$ .  $h(z) < y = f(x) \implies f(z) < f(x)$ , то есть  $f$  сохраняет порядок в силу произвольности  $z$ .
4. Из предыдущих пунктов имеем, что  $f$  - изоморфизм начального отрезка в  $\alpha$  на начальный отрезок в  $\beta$ . Если оба этих отрезка собственные, то по предпоследней лемме  $X_0 = \{x_1 \in X | x_1 < x\}$  и  $Y_0 = \{y_1 \in Y | y_1 < y\}$  для некоторых  $x$  и  $y$ . Тогда  $(x, y) \in f$  по определению  $f$ , а значит,  $x \in X_0 = \{x_1 \in X | x_1 < x\}$  - противоречие. Следовательно, один из этих отрезков не собственный, то есть остаётся только 3 варианта, перечисленные в условии теоремы, а по предыдущей теореме они не изоморфны друг другу.

□

## 1.1 Ординальные числа

**Определение.** Ординальное число (по Кантору) представитель класса эквивалентности по  $\cong$ .

**Теорема.** В любом не пустом множестве  $S$  ординальных чисел существует наименьшее.

*Доказательство.* Выберем  $\alpha \in S$ . Рассмотрим  $\{\beta \in S | \beta \leq \alpha\}$ . Среди элементов данного множества есть наименьший, так как в непустом множестве начальных отрезков числа  $\alpha$ , которым изоморфны эти  $\beta$ , есть наименьший. □

**Теорема.** Теорема о трансфинитной индукции Пусть дано свойство  $\Phi(\alpha)$  ординальных чисел, которое наследуется, то есть  $\forall \alpha (\forall \beta < \alpha \Phi(\beta) \rightarrow \Phi(\alpha))$ . Тогда  $\forall \alpha \Phi(\alpha)$ .

*Доказательство.* Предположим противное, пусть для некоторого  $\alpha_0$   $\Phi(\alpha_0)$  не верно. Рассмотрим  $S = \{\beta < \alpha_0 | \Phi(\beta) \text{ не верно}\}$ . По предыдущей теореме найдётся наименьшее ординальное число  $\beta_0$ , тогда  $\forall \beta < \beta_0 \Phi(\beta)$  верно. Поскольку  $\Phi$  наследуется, получаем, что  $\Phi(\beta_0)$  верно - противоречие. □

**Определение.**  $\alpha + 1$  получается прибавлением наибольшего элемента к  $\alpha$ .

**Определение.** Предельное ординальное число не имеет предыдущего.

**Утверждение.** Пусть  $X$  - произвольное множество ординальных чисел, тогда существует ординальное число  $\alpha$  большее любого  $\beta \in X$ . Если в  $X$  нет наибольшего, то существует  $\alpha = \sup X$ .

**Теорема.** Парадокс Бурали-Форти Все ординальные числа не образуют ординального числа.

*Доказательство.* Так как отношение вложимости ординалов является отношением линейного порядка по теореме сравнения, то из существования наименьшего элемента имеем, что этот порядок полон. Тогда он должен задавать ординальное число, которое больше всех ординальных чисел, но самого большого ординального числа не существует, так как любое число можно увеличить на 1. □

**Теорема.** *теорема о трансфинитной рекурсии Пусть  $\alpha_0$  - ординальное число,  $H$  - функция на ординальных числа. Тогда  $\exists!$  функция  $F$  на ординальных числах такая, что:*

1.  $F(0) = \alpha_0$
2.  $F(\alpha + 1) = H(F(\alpha))$
3.  $F(\alpha) = \sup\{F(\beta) | \beta < \alpha\}$ , если  $\alpha$  - предельное ординальное число.

Введём операции на ординальных числах:

1. Сложение:  $\alpha + 0 = \alpha$ ,  $\alpha + (\beta + 1) = (\alpha + \beta) + 1$ ,  $\alpha + \beta = \sup\{\alpha + \gamma | \gamma < \beta\}$ , если  $\beta$  - предельное ординальное число.
2. Умножение:  $\alpha \cdot 0 = 0$ ,  $\alpha \cdot (\beta + 1) = (\alpha \cdot \beta) + \alpha$ ,  $\alpha \cdot \beta = \sup\{\alpha \cdot \gamma | \gamma < \beta\}$ , если  $\beta$  - предельное ординальное число.
3. Возведение в степень:  $\alpha^0 = 1$ ,  $\alpha^{\beta+1} = \alpha^\beta \cdot \alpha$ ,  $\alpha^\beta = \sup\{\alpha^\gamma | \gamma < \beta\}$ , если  $\beta$  - предельное ординальное число.

**Определение.** Ординал - множество специального вида, обобщение натуральных чисел Фон Неймана.

**Теорема.** *Теорема счёта Любое вум изоморфно некоторому ординалу.*