

Логика, множества.

frm[o]–. Равенство множеств и «аксиома» объемности. Аксиомы пары, выделения, объединения и степени. Примеры применения.

Аксиомы теории множеств.

(0) *Аксиома объемности.* $x = y \leftrightarrow \forall z(z \in x \leftrightarrow z \in y)$.

(1) *Аксиома равенства.* $x = y \leftrightarrow \forall z(z \ni x \leftrightarrow z \ni y)$.

(2) *Аксиома пары.* Для любых двух множеств x, y существует множество $\{x, y\}$, состоящее в точности из x и y .

(3) *Схема аксиом выделения.* Для любого свойства $\varphi(x)$ и множества X существует множество $Y = \{x \in X \mid \varphi(x)\}$.

(4) *Аксиома объединения.* Для любого множества X существует множество $\bigcup X$, состоящее в точности из тех элементов, которые содержатся хотя бы в одном элементе X .

(5) *Аксиома степени.* Для любого множества X существует множество $\mathcal{P}(X)$, состоящее из всех подмножеств X .

(6) *Аксиома бесконечности.* Существует бесконечное множество. Существует такое множество S , что $\emptyset \in S$ и $\forall x \in S \rightarrow x \cup \{x\} \in S$.

(7) *Аксиома регулярности.* Для любого $x \neq \emptyset$ существует такое $y \in x$, что $x \cap y = \emptyset$.

(8) *Схема аксиом подстановки.* Пусть для свойства $\varphi(x, y)$ выполнено свойство, что для любого x найдется не более одного y , что $\varphi(x, y)$ тогда для любого множества X существует такое множество $Y = \{y \mid \exists x \in X, \varphi(x, y)\}$.

(9) *Аксиома выбора.* Для любого семейства непустых множеств S существует функция выбора на S , то есть такая f , что $\forall x \in S(f(x) \in x)$.

2. Упорядоченная пара. Декартово произведение двух множеств.

Бинарные отношения и отношения между множествами.

Тотальность, функциональность, сюръективность, инъективность.

Функция между множествами, биекция. равномощные множества.

Определение 2.1. *Упорядоченной парой* (по Куратовскому) называется $(x, y) = \{\{x\}, \{x, y\}\}$. (Пример использования аксиомы пары.)

Определение 2.2. *Декартовым произведением* множеств X и Y называется множество всех упорядоченных пар $X \times Y = \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y\}$.

Предложение 2.1. $X \times Y$ — множество.

Доказательство. Рассмотрим множество $Z = X \cup Y$ (аксиома объединения) и множество $\mathcal{P}(\mathcal{P}(Z))$ аксиома степени, заметим, что все упорядоченные пары там лежат. Будем их выделять (аксиома выделения). Для этого нужно придумать

нужное свойство $\varphi(a)$. Свойство $\varphi(a) = \exists x \in X \exists y \in Y (a = \{\{x\}, \{x, y\}\})$ — подходит. □

Определение 2.3. Бинарным отношением между множествами A и B называется тройка $\langle R, A, B \rangle$, что $R \subset A \times B$. Часто вместо $(x, y) \in R$ пишут xRy .

У отношений бывают разные свойства.

- (1) *Функциональность.* $\forall x \in A \forall y_1, y_2 \in B (xRy_1 \wedge xRy_2 \rightarrow y_1 = y_2)$.
- (2) *Тотальность.* $\forall x \in A \exists y \in B (xRy)$.
- (3) *Инъективность.* $\forall x_1, x_2 \in A \forall y \in B (x_1Ry \wedge x_2Ry \rightarrow x_1 = x_2)$.
- (4) *Сюръективность.* $\forall y \in B \exists x \in A (xRy)$.

В случае, когда $A = B$, для отношения R на множестве A тоже бывают разные свойства.

- (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.* $\forall x, y \in A (xRy \wedge yRx \rightarrow x = y)$.
- (5) *Линейность.* $\forall x, y \in A (xRy \vee yRx)$.
- (6) *Плотность.* $\forall x, y \in A (xRy \rightarrow \exists z (xRz \wedge zRy))$.
- (7) *Иррефлексивность.* $\forall x \in A (\neg xRx)$.

Определение 2.4. Функцией между множествами называется функциональное и тотальное отношение.

Определение 2.5. Биекцией называется инъективная и сюръективная функция.

Определение 2.6. Два множества *равномощны*, если между ними существует биекция.

3. Сравнение множеств по мощности («отношение» $A \gtrsim B$).

Рефлексивность и транзитивность \gtrsim . Теорема Кантора-Бернштейна.

Определение 3.1. Будем говорить, что множество A не меньше по мощности чем B ($A \gtrsim B$), если A содержит подмножество, равномощное B .

Замечание 3.1. Очевидно, что это отношение рефлексивно и транзитивно.

Теорема Кантора – Бернштейна. Если $A \gtrsim B$ и $B \gtrsim A$, то A равномощно B .

Доказательство. Условие теоремы равносильно существованию инъективных функций $f : A \rightarrow B$ и $g : B \rightarrow A$. Пусть $C_0 = A \setminus g(B)$, $C_{i+1} = g(f(C_i))$, $C = \bigcup C_i$. Определим $h : A \rightarrow B$:

$$h(x) = \begin{cases} f(x), & x \in C \\ g^{-1}(x), & x \notin C \end{cases}$$

Нетрудно заметить, что это действительно функция. Осталось проверить ее биективность.

(1) Проверим сюръективность. Рассмотрим $y \in Y$. Есть всего две возможности либо $Y \in f(C_i)$, и тогда все хорошо, либо нет, тогда $g(y) \in A \setminus C$, тоже все хорошо.

(2) Проверим инъективность. Пусть $x_1 \in C$, $x_2 \in A \setminus C$. Предположим, что $f(x_1) = g^{-1}(x_2)$. Тогда $x_2 = g(f(x_1)) \in C$. Противоречие.

□

4. Отношение порядка, линейного порядка. Сумма и произведение линейно упорядоченных множеств (определение и доказательство линейности).

Определение 4.1. *Порядком* на множестве A называется пара $\langle A, \leq \rangle$, где \leq — рефлексивное, транзитивное и антисимметричное отношение.

Определение 4.2. *Линейным порядком* называется порядок, где отношение \leq — линейно.

Определение 4.3. *Суммой* двух линейно упорядоченных множеств (A, \leq_A) и (B, \leq_B) называется упорядоченное множество

$$C = (A \times \{0\}) \cup (B \times \{1\})$$

с порядком

$$(x, i) \leq_C (y, j) \iff \begin{cases} i = j = 0 \text{ и } x \leq_A y \\ i = j = 1 \text{ и } x \leq_B y \\ i = 0 \text{ и } j = 1 \end{cases}$$

Будем писать в таких случаях $C = A + B$.

Замечание 4.1. Сумма линейных порядков линейна.

Определение 4.4. *Произведением* двух линейно упорядоченных множеств (A, \leq_A) и (B, \leq_B) называется упорядоченное множество

$$C = A \times B$$

с порядком

$$(x_A, x_B) \leq_C (y_A, y_B) \iff \begin{cases} x_B < y_B \\ x_B = y_B \text{ и } x_A \leq_A y_A \end{cases}$$

Будем писать в таких случаях $C = A \cdot B$.

Замечание 4.2. Произведение линейных порядков линейно.

5. Аксиомы бесконечности, регулярности и подстановки.

Индуктивные множества. Натуральные числа по фон Нейману.

Определение 5.1. Множество S называется *индуктивным*, если оно удовлетворяет условию аксиомы бесконечности, то есть $\emptyset \subset S \ \forall x \in S \rightarrow x \cup \{x\} \in S$.

Определение 5.2. Минимальное по включению индуктивное множество называется *множеством натуральных чисел*.

6. Принцип математической индукции, его вывод из определения множества натуральных чисел.

Принцип математической индукции. Пусть A — множество, причем $\emptyset \in A$ и $\forall n \in \mathbb{N}(n \in A \rightarrow (n+1) \in A)$. Тогда $\mathbb{N} \subset A$.

Доказательство. Заметим, что $A \cap \mathbb{N}$ — индуктивно и $(A \cap \mathbb{N}) \subset \mathbb{N}$, хотя N — наименьшее по включению. Таким образом $\mathbb{N} = A \cap \mathbb{N}$. □

7. Принцип наименьшего числа, принцип порядковой индукции и их эквивалентность принципу индукции.

Предложение 7.1. Если $m < n+1$, то $m < n$ или $m = n$.

Доказательство. Это верно по построению следующего элемента. □

Предложение 7.2. Следующие 2 утверждения выводятся из *принципа индукции*:

(1) (принцип порядковой индукции) если $\forall n \in \mathbb{N}(\forall m(m < n \rightarrow m \in A) \rightarrow n \in A)$, то $\mathbb{N} \subset A$.

(2) (принцип минимального элемента) если $A \subset \mathbb{N}$ и $A \neq \emptyset$, то в A есть минимальный элемент.

Доказательство. (1) Пусть $A' = \{x \mid \forall(y < x) \rightarrow (y \in A)\}$. Докажем, что если $n \in A'$, то $n+1 \in A'$. Любое число, меньшее $n+1$, это либо само n (и мы победили), либо его элемент, тогда из того, что $n \in A'$, будет следовать, что любой его элемент — тоже. Таким образом, $\mathbb{N} \subset A' \subset A$

(1) \Rightarrow (2) Предположим противное и рассмотрим множество $B = \mathbb{N} \setminus A$. Для него выполнено (1). Тогда $\mathbb{N} \subset B$, то есть A — пустое. □

8. Принцип Дирихле: неравномоцность различных натуральных чисел (как множеств).

Принцип Дирихле. Не существует инъекции $f : n+1 \rightarrow n$.

Доказательство. Докажем **индукцией** по n . Предположим, существует некая инъекция $f : n + 1 \rightarrow n$. Пусть $f(n) = m < n$. Рассмотрим функцию

$$g(x) = \begin{cases} n - 1, & x = m \\ m, & x = n - 1 \\ x, & \text{иначе} \end{cases}$$

Заметим, что $g : n \rightarrow n$ — биекция, поэтому $g \circ f$ — инъекция. Рассмотрим ограничение $g \circ f$ на n — это инъекция, что противоречит предположению индукции. \square

9. Вполне упорядоченные множества (ВУМы). Сохранение вполне упорядоченности при сложении и умножении. Свойства ВУМов.

Определение 9.1. *Вполне упорядоченным множеством (ВУМом)* называется линейно упорядоченное множество, в любом подмножестве которого есть минимальный элемент.

Предложение 9.1. Сумма и произведение ВУМов — тоже ВУМ.

Доказательство. (1) Рассмотрим ограничение на первую компоненту, оно либо пусто, тогда ищем минимум по второй, либо нет, тогда ищем минимум сначала по первой, потом по второй.

(2) Рассмотрим все элементы с минимальной второй координатой, это подмножество, найдем теперь минимум по первой координате. \square

Свойства ВУМов. (1) Для любого ВУМа верен принцип порядковой индукции.

(2) В ВУМе есть минимальный элемент.

(3) У любого элемента есть следующий.

(4) У любого ограниченного сверху подмножества есть точная верхняя грань.

(5) Любое подмножество ВУМа само является ВУМом.

10. Начальный отрезок ВУМ. Обозначение начальных отрезков: $[0, a]$ и $[0, a)$. Свойства начальных отрезков. Вполне упорядоченность множества начальных отрезков данного ВУМ.

Определение 10.1. *Начальным отрезком* называется подмножество $B \subset A$ ВУМа, если $\forall x, y \in A ((y \in B) \wedge (x < y) \rightarrow x \in B)$, если $B \neq A$, то B — *собственный начальный отрезок*.

Предложение 10.1. (1) Любой собственный отрезок имеет вид $[0, a)$.

(2) Начальный отрезок начального отрезка — начальный отрезок.

(3) Пересечение и объединение любого семейства начальных отрезков — начальный отрезок.

(4) Множество начальных отрезков образует ВУМ по включению

(5) У бесконечного ВУМ есть начальный отрезок, изоморфный \mathbb{N} .

11. Теорема о строго возрастающей функции из ВУМ в себя и её следствия.

Теорема 11.1. Пусть A — ВУМ, $f : A \rightarrow A$ — строго возрастающая функция. Тогда $\forall x \in A (f(x) \geq x)$.

Доказательство. Рассмотрим множество $\{x \in A \mid f(x) < x\}$ и наименьший элемент в нем (в случае, когда оно непусто) — элемент a , для которого $f(a) = b < a$. По условию $f(b) < f(a) = b$, противоречие с минимальностью a . □

Следствие 11.1. (1) ВУМ имеет только тождественный автоморфизм.

(2) Если два ВУМа изоморфны, то изоморфизм единственный.

(3) Никакой ВУМ не изоморфен своему собственному начальному отрезку.

Доказательство. (1) Рассмотрим изоморфизм f и множество $\{x \in A \mid f(x) > x\}$ и минимальный в нем элемент a . Поскольку f — изоморфизм, существует такое $b < a$ $f(b) = a$, противоречие с минимальностью.

(2) Следствие (1).

(3) Рассмотрим начальный отрезок $[0, a)$. Тогда, если $f : A \rightarrow [0, a)$ — изоморфизм, то $f(a) < a$. □

12. Теорема Кантора о сравнимости: два ВУМ либо изоморфны, либо одно из них изоморфно собственному начальному отрезку другого.

Теорема (Кантор). Если A и B — ВУМы, то один из них изоморфен начальному отрезку другого.

Доказательство. Рассмотрим

$$f = \{(x, y) \in A \times B \mid [0, x)_A \simeq [0, y)_B\}.$$

Отношение f — функционально и инъективно. Кроме того, это отношение монотонно (Если $(x, y), (x', y') \in f$ и $x < x'$, то $y < y'$).

Пусть $\text{dom}(f) = \{x \in A \mid \exists y \in B (xRy)\} \neq A$ (в противном случае отношение f — тотально и $f(X)$ — некоторый начальный отрезок B) и $\text{ran}(f) = \{y \in B \mid \exists x \in A (xRy)\} \neq B$ (по аналогичным причинам). Рассмотрим $x_0 = \min(A \setminus \text{dom}(f))$

и $y_0 = \min(B \setminus \text{ran}(f))$. Тогда $\text{dom}(f) = [0, x_0)_A$ и $\text{ran}(f) = [0, y_0)_B$. Заметим, что $(x_0, y_0) \in f$, противоречие. □

13. Рекурсия. Существование и единственность функции, рекурсивно заданной на ВУМ.

Определение 13.1. Пусть A — ВУМ, B — множество, F — функция, ставящая в соответствие элементу $x \in A$ и функции $g : [0, x) \rightarrow B$ элемент множества B . Тогда такая функция $f : A \rightarrow B$, что

$$f(x) = F(x, f \upharpoonright_{[0, x)}),$$

называется *рекурсией*.

Теорема 13.1. Рекурсивная функция существует и единственна.

Доказательство. Назовем функцию *хорошей*, если она удовлетворяет рекурсивному условию. Пусть

$$\mathcal{D} = \{a \in A \mid \text{существует хорошая функция } g_a : [0, a] \rightarrow B\}.$$

Заметим, что \mathcal{D} — начальный отрезок в A . Покажем, что для всех $a \in \mathcal{D}$ функция g_a единственна. Докажем это по **индукции**. Заметим, что $g_0(0) = F(0, \emptyset)$ — база. Пусть для всех $b < a \in \mathcal{D}$ условие единственности выполнено и пусть $g_a, g'_a : [0, a] \rightarrow B$ — две разные функции, причем различаются они только на a . Но по условию

$$g_a(a) = F(a, g_a \upharpoonright_{[0, a)}) = F(a, g'_a \upharpoonright_{[0, a)}) = g'_a(a).$$

Противоречие. Таким образом, $f = \bigcup g_a$ — тоже хорошая функция, которая корректно определена и мы побеждаем, если $\mathcal{D} = A$.

Предположим противное, что $[0, d) = \mathcal{D} \neq A$. Доопределим f :

$$f'(x) = \begin{cases} f(x), & x < d \\ F(d, f), & x = d \end{cases}$$

Это противоречит тому, что $d \notin \mathcal{D}$. □

14. Теорема Цермело. Сравнимость любых двух множеств по мощности.

Теорема Цермело. Любое множество может быть вполне упорядочено.

Доказательство. Пусть $X \neq \emptyset$. По аксиоме выбора существует такая функция $\varphi : \mathcal{P}(X) \setminus \{X\} \rightarrow X$, что $\varphi(x) \notin x$. Сейчас мы хотим построить \leq на X так, чтобы

$$\varphi([0, x)) = x \quad (*).$$

Определение 14.1. Назовем ВУМ (S, \leq_S) *корректным фрагментом*, если $S \subset X$ и для S выполнено $(*)$.

Лемма 14.1. Пусть S, T — корректные фрагменты. Тогда один из них является начальным отрезком другого, причем порядки согласованы.

Доказательство. Без ограничения общности T изоморфен начальному отрезку S , $h : T \rightarrow S$ — этот изоморфизм. Докажем по индукции, что h — тождественный. База очевидна, минимальный элемент в каждом из ВУМов S и T это $\varphi(\emptyset)$ по $(*)$. Предположим, что $x \in T$ и $\forall y <_T x (h(y) = y)$. Поскольку $[0, x)_T = [0, x)_S$, то в силу условия $(*)$ $h(x) = x$. □

Пусть \mathbb{S} — множество всех корректных фрагментов. Все они согласованы и $M = \bigcup \mathbb{S}$ — тоже корректный фрагмент, еще он *максимальный*. Если $M \neq X$, рассмотрим $a = \varphi(M)$ и добавим к M в качестве максимального элемента. Фрагмент все еще корректный, противоречие. □

Следствие 14.1. Для любых двух множеств одно из них равномощно подмножеству другого. То есть любые два множества сравнимы по мощности.

15. Лемма Цорна.

Лемма Цорна. Пусть Z — непустое частично упорядоченное множество, в котором всякая цепь имеет верхнюю грань. Тогда в этом множестве есть максимальный элемент.

Доказательство. Пусть в Z нет максимального элемента. По условию у любой цепи C есть верхняя грань a_C , но максимального элемента нет, поэтому есть $b_C > a_C$.

Рассмотрим произвольное ВУМ I , по мощности строго большее $|Z|$ (такое есть по теореме Кантора и *теореме Цермело*). Построим рекурсивно функцию $f : I \rightarrow Z$. Пусть $f_0(0) = a$, где $a \in Z$ — произвольное и $0 = \min(I)$. Предположим, $i \in I$ и $\forall j < i$ функции $f_j : [0, j] \rightarrow Z$ определены, монотонны и согласованы. Определим $f_i : [0, i] \rightarrow Z$:

$$f_i(x) = \begin{cases} f_x(x), & x < i \\ b_C, & x = i \end{cases},$$

где $C = \{f_j(j) \mid j < i\}$ — цепь. Положим $f = \bigcup f_i$. Противоречие с мощностью. \square

16. Равномощность A и $A \times \mathbb{N}$. Мощность $A \cup B$ для бесконечных A и B .

Лемма 16.1. Всякий элемент ВУМа A однозначно представляется в виде $z + n$, где Z — предельный, $n \in \mathbb{N}$.

Доказательство. Это очевидно по индукции. Рассмотрим минимальный элемент, для которого это не верно, тогда либо он предельный, либо есть предыдущий, противоречие в обоих случаях. \square

Теорема 16.1. Если множество A — бесконечно, то множество $A \times \mathbb{N}$ равномощно A .

Доказательство. Вполне упорядочим множество A . По лемме любой элемент A однозначно представляется в виде $z + n$. Следовательно, A равномощно $B \times \mathbb{N}$, где B — множество предельных элементов. Теперь заметим, что множество $(B \times \mathbb{N}) \times \mathbb{N}$ равномощно $B \times (\mathbb{N} \times \mathbb{N})$, то есть $B \times \mathbb{N} = A$. Что и требовалось. \square

Следствие 16.1. Объединение(сумма) двух множеств, хотя бы одно из которых бесконечно, равномощно мощности большего из них.

Доказательство. Пусть без ограничения общности $|A| \leq |B|$. Тогда

$$|B| \leq |A \cup B| \leq |A + B| \leq |B + B| \leq |B \times \mathbb{N}| = |B|.$$

\square

17. Равномощность A и $A \times A$ для любого бесконечного множества A .

Теорема 17.1. Если множество A — бесконечно, то $A \times A$ равномощно A .

Доказательство. Рассмотрим семейство S пар $\langle B, f \rangle$, состоящее из подмножеств $B \subset A$, которые изоморфны своему квадрату, и биекций $f : B \rightarrow B \times B$. Оно непусто, там есть подмножество, которое изоморфно \mathbb{N} . Заведем на S порядок:

$$\langle B_1, f_1 \rangle \leq \langle B_2, f_2 \rangle \iff B_1 \subset B_2 \text{ и } f_2 \Big|_{B_1} = f_1.$$

Заметим, что S — ЧУМ, для которого выполнено условие леммы Цорна. Тогда в S существует максимальный элемент $\langle B, f \rangle$. В случае, когда $|B| = |A|$, мы побеждаем.

Тогда $A = B \sqcup C$, где $|C| = |A| > |B|$. Рассмотрим в C такое подмножество C' , что $|C'| = |B|$. Положим $B' = C' \cup B$. Тогда $|B' \times B'| = |4B| = |B|$. Заметим, что существует такой изоморфизм $f' : B' \rightarrow B' \times B'$, ограничение которого на B совпадает с f , получаем противоречие. □

18. Транзитивное множество. Ординалы: определение и свойства.

Определение 18.1. Множество x называется *транзитивным*, если

$$\forall y, z (z \in y \in x \rightarrow z \in x).$$

Определение 18.2. Множество A называется *ординалом*, если оно транзитивно и все его элементы транзитивны.

Лемма 18.1. Множество A не может модержать себя в качестве элемента.

Доказательство. Пусть $x = \{A\}$. По аксиоме регулярности $\{A\} \cap A = x \cap A = \emptyset$. □

Трансфинитная индукция. Пусть φ — некоторое свойство. Если для любого ординала α выполнено свойство $\forall \gamma \in \alpha \varphi(\gamma) \rightarrow \varphi(\alpha)$, то φ выполнено для всех ординалов.

Доказательство. Пусть α — ординал, для которого это свойство не выполнено. Тогда существует $\gamma \in \alpha$, для которого φ не выполнено. То есть множество $S = \{\gamma \in \alpha \mid \neg \varphi(\gamma)\}$ — непусто. Тогда по аксиоме регулярности $\exists \gamma_0 \in S$, такой, что $\gamma_0 \cap S = \emptyset$. $\gamma_0 \in S$, следовательно, существует $\gamma_1 \in \gamma_0$, такой, что $\varphi(\gamma_1)$ не выполняется. Получаем $\gamma_0 \cap S = \gamma_1 \neq \emptyset$, противоречие. □

Предложение 18.1. Свойства ординалов. (1) Элемент ординала — ординал.

(2) Отношение \in на ординале задает частичный порядок (нужно еще сказать, что любой элемент сравним сам с собой).

(3) Любые два ординала сравнимы.

(4) Отношение \in задает линейный порядок.

(5) Любой ординал — ВУМ.

(6) Если α — ординал, то $\alpha \cup \{\alpha\}$ — тоже ординал, причем между ними нет других ординалов.

(7) Натуральные числа — ординал.

Доказательство. (1) Пусть α — ординал и $\beta \in \alpha$. По определению β — транзитивный. Нужно доказать, что $\forall \gamma \in \beta$ — тоже транзитивный. По определению ординала $\gamma \in \alpha$ — транзитивный.

(2) Это отношение рефлексивно по условию. Покажем, что оно рефлексивно. Пусть $\alpha \in \beta \in \alpha$. Тогда, поскольку α — транзитивно, то $\alpha \in \alpha$, что противоречит лемме. Еще это отношение транзитивно, потому что каждый его элемент транзитивен.

(3) Обозначим $\varphi(\alpha, \beta)$ — свойство сравнимости. Предположим, существуют не сравнимые ординалы α, β . Зафиксируем β и будем доказывать утверждение двойной трансфинитной индукцией. Мы знаем, что $\varphi(\beta, \gamma)$. Если они равны, то мы победили, тогда $\beta \in \alpha$, если $\beta \in \gamma \in \alpha$, то $\beta \in \alpha$ по транзитивности. Таким образом заключаем, что для всех $\gamma \in \alpha$ выполнено $\gamma \in \beta$. Аналогичное верно и для элементов β . Тогда $\alpha = \beta$ по аксиоме объемности.

(4) Следствие (2) и (3).

(5) Рассмотрим некоторое подмножество X . По аксиоме регулярности найдется такой $y \in X$, что $y \cap X = \emptyset$. Он и является минимальным.

(6) Это просто по определению.

(7) Это так, потому что \emptyset — ординал и выполнено (6).

□

19. Существование ординала, изоморфного данному ВУМ. Ординалы не образуют множество.

Теорема 19.1. Для любого ВУМ A найдется изоморфный ему ординал.

Доказательство. Докажем по индукции, что для любого $x \in A$ существует ординал β_x , изоморфный $[0, x)$ (ну еще они все вложенные).

(1) Если x — предельный. Тогда $[0, x) = \bigcup_{y < x} [0, y)$ и $\sup_{y < x} \beta_y = \beta_x$.

(2) Если $x = z + 1$, то $\beta_x = \beta_z + 1$.

Теперь, если в A есть максимальный элемент a , то $A \simeq \beta_a + 1 = \alpha$, иначе $A \simeq \sup_{x \in A} \beta_x$.

□

Теорема 19.2. Ординалы не образуют множество.

Доказательство. Пусть образует. Тогда их можно объединить и снова получится ординал, он будет максимальным, но у любого ординала есть следующий, противоречие.

□

20. Рекурсивное определение суммы ординалов, и его согласованность с суммой ВУМ.

Определение 20.1. *Сложение ординалов:*

$$\alpha + 0 = \alpha,$$

$$\alpha + (\beta + 1) = (\alpha + \beta) + 1,$$

$$\alpha + \beta = \sup_{\gamma < \beta} (\alpha + \gamma), \text{ если } \alpha - \text{ предельный.}$$

Замечание 20.1. Сложение согласовано с суммой ВУМов.

21. Рекурсивное определение произведения ординалов и его согласованность с произведением ВУМ.

Замечание 21.1. *Умножение ординалов:*

$$\alpha \cdot 0 = \alpha,$$

$$\alpha \cdot (\beta + 1) = \alpha \cdot \beta + \beta,$$

$$\alpha \cdot \beta = \sup_{\gamma < \beta} (\alpha \cdot \gamma), \text{ если } \alpha - \text{ предельный.}$$

Замечание 21.2. Умножение согласовано с суммой ВУМов.

22. Вычитание и деление с остатком ординалов.

Следствие 22.1. Пусть $\alpha \geq \beta$ — ординалы, тогда существует и единственный такой ординал γ , что $\alpha = \beta + \gamma$. Так можно определить *вычитание*.

Доказательство. Будем рассматривать ординалы как ВУМы. Тогда один — начальный отрезок другого, а в качестве γ подойдет тот ординал, который соответствует дополнению.

Единственность следует из монотонности сложения.

□

Предложение 22.1. Любой ординал, меньший $\alpha\beta$, однозначно представим в виде $\alpha\beta' + \alpha'$, где $\beta' < \beta$, $\alpha' < \alpha$.

Доказательство. Пусть ординалам α, β соответствуют ВУМы A и B . Тогда наш ординал изоморфен некоторому начальному отрезку $[0, (a, b)) = A \times [0, b) + [a, b)$. Осталось доказать однозначность. Это некоторый несложный разбор случаев.

□

Замечание 22.1. Аналогично определено *деление с остатком*. Для любых α, γ существует единственное такое представление $\alpha = \gamma \cdot \alpha' + \gamma'$, где $\gamma' < \gamma$ (это верно в силу предыдущего предположения, достаточно доказать, что найдется такой ординал β , что $\alpha\beta > \gamma$).

23. Возведение в степень для ординалов. Соответствующая операция на ВУМ.

Определение 23.1.

$$\begin{aligned}\alpha^0 &= 1, \\ \alpha^{\beta+1} &= \alpha^\beta \cdot \alpha, \\ \alpha^\gamma &= \sup_{\beta < \gamma} \alpha^\beta.\end{aligned}$$

Предложение 23.1. Рассмотрим ВУМы A и B , изоморфные ординалам α и β соответственно. Мы хотим построить ВУМ, который изоморфен α^β . Рассмотрим множество $[B \rightarrow A]$ функций из B в A , которые имеют конечный носитель (все элементы, кроме конечного числа, быют в минимальный элемент A). Введем на этом множестве порядок: $f_1 \leq f_2$, если b — наибольший элемент, в котором функции различаются, и $f_1(b) \leq f_2(b)$. Множество $[B \rightarrow A]$ с таким порядком — ВУМ, причем он изоморфен ординалу α^β .

Доказательство. Очевидно, что все свойства ЧУМа выполнены. Докажем, что в любом подмножестве из функций есть наименьшая. Назовем *рангом* функции соответствующее наибольшее число $b \in B$, что $f(b) > \min A$ (в случае, когда такого элемента нет, соответствующий ранг называется нулевым). Будем вести индукцию по рангу некоторой функции из подмножества. База: существует функция с нулевым рангом, тогда она просто меньше всех остальных. Переход: пусть существует функция с рангом b . Тогда минимальная функция, которую мы ищем, имеет ранг уж точно не больше b . Еще в этом подмножестве нет функций ранга меньше b , иначе смотрели бы на них и пользовались индукцией. Значит, искомый минимальный элемент имеет ранг b . Рассмотрим в нашем множестве множество всех функций, имеющих ранг b . Это значит, что все функции сравниваются между собой по элементу строго меньше b . «Обнулим» все функции на элементе b — спускаемся в предположение индукции.

Теперь нужно доказать, что данный ВУМ изоморфен α^β . Для этого нужно проверить для $\beta = \gamma + 1$ и $\beta = \sup_{\gamma < \beta} \gamma$.

В первом случае по определению $\alpha^\beta = \alpha^{\gamma+1} = \alpha^\gamma \cdot \alpha \simeq [C \rightarrow A] \times A$. Это согласуется, потому что сравнение функций происходит с конца.

Во втором случае $\alpha^\beta = \bigcup_{\gamma < \beta} \alpha^\gamma = \bigcup [C \rightarrow A] = [B \rightarrow A]$.

□

24. Кардиналы: определение и существование. Кардиналы

Определение 24.1. Кардиналом $\text{card}(A)$ множества A называется наименьший ординал, для которого существует биекция $A \rightarrow \text{card}(A)$.

Замечание 24.1. Для любого множества такой ординал определен, потому что любое множество можно вполне упорядочить, а для любого ВУМа существует изоморфный ему ординал.

Замечание 24.2. Обозначим \aleph_0 — мощность \mathbb{N} и первый бесконечный кардинал, \aleph_1 — следующий по мощности кардинал и так далее, $\aleph_\omega = \sup_{n \in \omega} \aleph_n$ (все другие алефы определены аналогично).

Замечание 24.3. Обозначим $\beth_0 = \aleph_0$, $\beth_{\alpha+1} = 2^{\beth_\alpha}$, $\beth_\alpha = \sup_{\gamma < \alpha} \beth_\gamma$.