

Основные понятия теории множеств: 7/8

Станислав Олегович Сперанский

Санкт-Петербургский государственный университет

Санкт-Петербург 2020

Ясно, что для любых ординалов α и β ,

$$\langle \alpha, \in_\alpha \rangle \simeq \langle \beta, \in_\beta \rangle \iff \alpha = \beta.$$

Более того, имеет место:

Теорема (о связи ординалов и в.у.м.)

Пусть \mathfrak{A} — строгий в.у.м. Тогда существует единственный ординал α такой, что \mathfrak{A} изоморфно $\langle \alpha, \in_\alpha \rangle$.

Доказательство.

Единственность мы уже отметили.

...

Доказательство (продолжение).

Докажем существование подходящего α . Для этого рассмотрим

$$S := \left\{ a \in A \mid \begin{array}{l} \text{существует ординал } \alpha_a \text{ такой, что} \\ [0, a)_{\mathfrak{A}} \text{ и } \alpha_a \text{ изоморфны как в.у.м.} \end{array} \right\}.$$

Разумеется, для каждого $a \in S$ соответствующий ординал α_a определяется однозначно. Поэтому, применив RepI , можно образовать

$$X := \{\alpha_a \mid a \in S\}.$$

Как известно, изоморфизмы в.у.м. переводят начальные сегменты в начальные сегменты. Стало быть, S окажется начальным сегментом \mathfrak{A} , а X — «начальным сегментом» в классе всех ординалов (относительно \in). Следовательно, X — ординал.

...

Доказательство (окончание).

Теперь определим $f : S \rightarrow X$ по правилу

$$f(a) := \alpha_a.$$

Нетрудно видеть, что f окажется изоморфизмом. Предположим, что $A \setminus S \neq \emptyset$, а значит, $S = [0, a)$, где a — наименьший элемент в $A \setminus S$. Но тогда $a \in S$ — противоречие. Стало быть, $S = A$. \square

Сложение и умножение ординалов

Если \mathfrak{A} — в.у.м., то $\text{ord}(\mathfrak{A})$ будет обозначать ординал α такой, что \mathfrak{A} изоморфно $\langle \alpha, \in_\alpha \rangle$. Для любых ординалов α и β определим

$$\alpha + \beta := \text{ord}(\langle \alpha, \in_\alpha \rangle \oplus \langle \beta, \in_\beta \rangle), \quad \text{Error!}$$

$$\alpha \cdot \beta := \text{ord}(\langle \alpha, \in_\alpha \rangle \otimes \langle \beta, \in_\beta \rangle). \quad \checkmark$$

Очевидно, при данной интерпретации $\alpha + 1$ совпадает с $\alpha \cup \{\alpha\}$, т.е. расхождения с введённым ранее обозначением не возникает.

Замечание: на самом деле, класс-операции сложения и умножения на ординалах обычно определяют, используя подходящее обобщение теоремы о рекурсии, однако в результате получится то же самое.

Отметим, что класс всех ординалов

$$\text{Ord} := \{\alpha \mid \alpha \text{ — ординал}\}$$

не является множеством. Действительно, в противном случае Ord оказался бы ординалом, и мы получили бы $\text{Ord} \in \text{Ord}$.

Трансфинитная рекурсия

Для любых множества X и ординала α обозначим

$$\begin{aligned} X^{<\alpha} &:= \{f \mid (\exists \beta < \alpha) f : \beta \rightarrow X\} \\ &= \bigcup \{X^\beta \mid \beta < \alpha\}. \end{aligned}$$

Вообще, если $f : \beta \rightarrow X$, где β — ординал, то f называют β -последовательностью элементов X , или трансфинитной последовательностью элементов X длины β ; поэтому $X^{<\alpha}$ — это просто множество всех трансфинитных последовательностей элементов X длины меньше α .

Теорема (о трансфинитной рекурсии)

Фиксируем некоторый ординал α . Пусть $h : X^{<\alpha} \rightarrow X$. Тогда существует единственная $f : \alpha \rightarrow X$ такая, что для любого $\beta \in \alpha$,

$$f(\beta) = h(f \upharpoonright \beta). \quad (*)$$

Доказательство.

Пусть $\gamma \in \alpha$. Мы будем называть функцию f из $\gamma + 1$ в X **чудесной**, если $(*)$ верно для всех $\beta \in \gamma + 1$. Рассмотрим

$$S := \{\gamma \in \alpha \mid \text{сущ-ет единственная чудесная } f : \gamma + 1 \rightarrow X\}.$$

Для каждого $\gamma \in S$ через f_γ мы будем обозначать соответствующую (единственную) чудесную функцию из $\gamma + 1$ в X .

...

Доказательство (продолжение).

Заметим, что для любых $\gamma, \gamma' \in S$,

$$\gamma \leq \gamma' \implies f_\gamma \subseteq f_{\gamma'}.$$

Действительно, пусть $\{\gamma, \gamma'\} \subseteq S$ и $\gamma \leq \gamma'$; тогда ограничение $f_{\gamma'}$ на $\gamma + 1$, очевидно, является чудесным, а потому совпадает с f_γ .

Установим по трансфинитной индукции, что $S = \alpha$.

Пусть $\gamma \in \alpha$. Предположим, что для каждого $\beta < \gamma$ имеется единственная чудесная функция f_β из $\beta + 1$ в X . Возьмём

$$R := \bigcup \{f_\beta \mid \beta < \gamma\}.$$

...

Доказательство (продолжение).

Легко видеть, что R — функция из γ в X , причём для всякого $\beta < \gamma$ ограничение R на $\beta + 1$ совпадает с f_β . Далее, возьмём

$$g := R \cup \{(\gamma, h(R))\}.$$

Разумеется, g будет чудесной функцией из $\gamma + 1$ в X . Осталось лишь установить её единственность. Пусть g' — чудесная функция из $\gamma + 1$ в X . Проверим, что $g(\beta) = g'(\beta)$ для всех $\beta \in \gamma + 1$.

- Если $\beta \in \gamma$, то $\beta + 1 \subseteq \gamma$ и ограничение g' на $\beta + 1$, будучи чудесным, совпадает с f_β , т.е. с ограничением g на $\beta + 1$, а потому $g'(\beta) = g(\beta)$. В итоге $g \upharpoonright_\gamma = g' \upharpoonright_\gamma$.
- Более того, $g'(\gamma) = h(g' \upharpoonright_\gamma) = h(g \upharpoonright_\gamma) = g(\gamma)$.

Таким образом, $g = g'$. Поэтому $\gamma \in S$ и $f_\gamma = g$.

...

Доказательство (окончание).

В силу принципа трансфинитной индукции, $S = \alpha$. Определим

$$f := \bigcup \{f_\gamma \mid \gamma \in \alpha\}.$$

Нетрудно убедиться, что f окажется нужной функцией из α в X . \square

Теорему о трансфинитной рекурсии можно параметризовать, но это нужно главным образом для ординальной арифметики и комбинаторики, которыми мы пока заниматься не собираемся.

Теорема (о трансфинитной рекурсии, частичной)

Фиксируем некоторый ординал α . Пусть $h : \subseteq X^{<\alpha} \rightarrow X$. Тогда сущ. единственная $f : \subseteq \alpha \rightarrow X$ такая, что:

- а. для любого $\beta \in \text{dom}(f)$,

$$f(\beta) = h(f \upharpoonright \beta);$$

- б. либо $\text{dom}(f) = \alpha$, либо $\text{dom}(f) = \gamma$ для некоторого $\gamma < \alpha$, причём $f \notin \text{dom}(h)$.

Доказательство.

Зафиксируем какой-нибудь объект $y \notin X$ и положим $X' := X \cup \{y\}$.
Теперь расширим h до $h' : (X')^{<\alpha} \rightarrow X'$ следующим образом:

$$h'(g') := \begin{cases} h(g') & \text{если } g' \in \text{dom}(h), \\ y & \text{иначе.} \end{cases}$$

В силу теоремы о трансфинитной рекурсии, найдётся единственная $f' : \alpha \rightarrow X'$ такая, что для любого $\beta \in \alpha$,

$$f'(\beta) = h'(f' \upharpoonright \beta).$$

Возьмём

$$f := f' \cap (\alpha \times X).$$

Нетрудно убедиться, что f будет искомой частичной функцией. □

Вариант для класс-функций

Теорема (о трансфинитной «классовой рекурсии»)

Фиксируем некоторый ординал α . Пусть $\Phi(x, y)$ — тотальное функциональное условие. Тогда существует и единственная функция f с $\text{dom}(f) = \alpha$ такая, что для любого $\beta \in \alpha$,

$$f(\beta) = \llbracket \Phi \rrbracket (f \upharpoonright \beta).$$

Доказательство.

Несложная модификация доказательства теоремы о трансфинитной рекурсии (грубо говоря, надо забыть об X и заменить h на $\llbracket \Phi \rrbracket$). \square

Параметрическую и частичную версии этой теоремы также нетрудно сформулировать и доказать.

Теорема (Цермело о полном упорядочении; ZFC)

Для любого A существует \leq такое, что $\langle A, \leq \rangle$ — в.у.м.

Доказательство.

Пусть η — функция выбора на $\mathcal{P}(A) \setminus \{\emptyset\}$. Тогда для каждого ординала α существует единственная $f_\alpha : \subseteq \alpha \rightarrow A$ такая, что:

- а. для любого $\beta \in \text{dom}(f_\alpha)$,

$$f_\alpha(\beta) = \eta(A \setminus \text{range}(f_\alpha \upharpoonright \beta));$$

- б. либо $\text{dom}(f_\alpha) = \alpha$, либо $\text{dom}(f_\alpha) = \gamma$ для нек-ого $\gamma \in \alpha$, причём $\text{range}(f_\alpha) = A$.

Очевидно, каждая f_α инъективна. Более того, при помощи f_α можно без труда построить полный порядок на $\text{range}(f_\alpha)$.

...

Доказательство (продолжение).

Предположим, что $\text{dom}(f_\alpha) = \alpha$ для всех ординалов α . Рассмотрим

$$\Phi(x, y) := \text{«}y \text{ — ординал»} \wedge x = f_{y+1}(y).$$

Ясно, что если $\alpha \leq \beta$, то $f_\alpha \subseteq f_\beta$. Поэтому для любых α и β ,

$$f_{\alpha+1}(\alpha) = f_{\beta+1}(\beta) \implies \alpha = \beta.$$

Значит, $\Phi(x, y)$ функционально, т.е.

$$\forall x \forall y_1 \forall y_2 (\Phi(x, y_1) \wedge \Phi(x, y_2) \rightarrow y_1 = y_2).$$

Поэтому, применяя RepI , мы можем образовать

$$X := \{y \mid (\exists x \in A) \Phi(x, y)\}.$$

Однако X должно совпадать с Ord — противоречие. Итак, найдётся ординал α такой, что $\text{dom}(f_\alpha) \neq \alpha$, т.е. $\text{range}(f_\alpha) = A$. □

Из теоремы Цермело и теоремы о сравнении в.у.м. следует:

Теорема (о сравнимости по мощности; в ZFC)

Для любых X и Y верно $X \preceq Y$ или $Y \prec X$. □

Ординал называют **кардиналом**, или **кардинальным числом**, если он не равномошен никакому меньшему ординалу (т.е. никакому своему элементу). Для обозначения кардиналов используют κ , μ , λ и т.п.

Очевидно, для любых кардиналов κ и μ ,

$$\kappa \sim \mu \iff \kappa = \mu.$$

Более того, имеет место следующее.

Предложение

Для любых кардиналов κ и μ ,

$$\kappa \preccurlyeq \mu \iff \kappa \leq \mu.$$

Доказательство.

\Leftarrow Очевидно.

\Rightarrow Предположим, что $\kappa \preccurlyeq \mu$. Рассуждая от противного, допустим, что $\kappa \not\leq \mu$. Тогда $\kappa > \mu$, откуда $\kappa \succcurlyeq \mu$. Ввиду теоремы К.–Ш.–Б., мы получаем $\kappa \sim \mu$, а потому $\kappa = \mu$ — противоречие. \square

Теорема (в ZFC)

Для каждого X имеется единственный кардинал, равномоощный X .

Доказательство.

Понятно, что X равномоощно некоторому ординалу α , ввиду теоремы Цермело и теоремы о связи в.у.м. и ординалов. Определим

$$\text{card}(X) := \bigcap \{\beta \in \alpha + 1 \mid \beta \sim X\}.$$

Таким образом, $\text{card}(X)$ является наименьшим из ординалов, равномоощных X . Легко проверить, что он будет искомым кардиналом. \square

В дальнейшем $\text{card}(X)$ будет обозначать кардинал, равномощный X ; вместо $\text{card}(X)$ часто пишут $|X|$, разумеется.

Предложение (в ZFC)

Для любых X и Y верно следующее:

- i. $X \sim Y$ тогда и только тогда, когда $\text{card}(X) = \text{card}(Y)$;*
- ii. $X \preccurlyeq Y$ тогда и только тогда, когда $\text{card}(X) \leq \text{card}(Y)$. □*

Сложение и умножение кардиналов

Для любых кардиналов κ и μ определим

$$\kappa + \mu := \text{card}(\kappa \times \{0\} \cup \mu \times \{1\}),$$

$$\kappa \cdot \mu := \text{card}(\kappa \times \mu).$$

Хотя кардиналы представляют собой частные случаи ординалов, $+$ и \cdot на кардиналах определяются не так, как на ординалах. Например,

$$\omega, \quad \omega + 1, \quad \omega + \omega, \quad \omega \cdot \omega$$

являются попарно различными ординалами, однако при этом

$$\aleph_0 = \aleph_0 + 1 = \aleph_0 + \aleph_0 = \aleph_0 \cdot \aleph_0.$$