

Основные понятия теории множеств: 5/8

Станислав Олегович Сперанский

Санкт-Петербургский государственный университет

Санкт-Петербург 2020

Под **частично упорядоченным множеством**, или **ч.у.м.**, понимается упорядоченная пара вида $\langle A, \leq \rangle$, где \leq — частичный порядок на A ; в случае, когда \leq линейно, $\langle A, \leq \rangle$ называется **линейно упорядоченным множеством**, или **л.у.м.**

Вообще, (непустые) множества с заданными на них отношениями и функциями называются **структурами**. В роли метабпеременных для структур выступают готические прописные буквы: \mathfrak{A} , \mathfrak{B} , \mathfrak{C} , ...

Aa Bb Cc Dd Ee
Ff Gg Hh Ii Jj
Kk Ll Mm Nn
Oo Pp Qq Rr Ss
Tt Uu Vv Ww
Xx Yy Zz

Пусть даны ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq \rangle$ и $S \subseteq A$. Говорят, что $a \in A$ является:

- **максимальным в S в \mathfrak{A}** , если $a \in S$ и $\neg(\exists x \in S) a < x$;
- **минимальным в S в \mathfrak{A}** , если $a \in S$ и $\neg(\exists x \in S) x < a$;
- **наибольшим в S в \mathfrak{A}** , если $a \in S$ и $(\forall x \in S) x \leq a$;
- **наименьшим в S в \mathfrak{A}** , если $a \in S$ и $(\forall x \in S) a \leq x$.

Кроме того, a называют:

- **верхней гранью S в \mathfrak{A}** , если $(\forall x \in S) x \leq a$;
- **нижней гранью S в \mathfrak{A}** , если $(\forall x \in S) a \leq x$;
- **супремумом S в \mathfrak{A}** , если a — наим. верхняя грань S в \mathfrak{A} ;
- **инфимумом для S в \mathfrak{A}** , если a — наиб. нижняя грань S в \mathfrak{A} .

Когда ясно, о каком \mathfrak{A} идёт речь, уточнение «в \mathfrak{A} » часто опускают.

Предложение

Пусть \mathfrak{A} — ч.у.м. Тогда:

- i. существует не более одного наибольшего в A элемента;
- ii. всякий наибольший в A элемент является максимальным в A ;
- iii. любые два различных максимальных в A элемента несравнимы.

Аналогично для наименьших и минимальных элементов.

Предложение

Пусть \mathfrak{A} — л.у.м. Тогда всякий максимальный в A элемент является наибольшим в A (и наоборот). Аналогично для минимальных и наименьших элементов.

Изоморфизмы между ч.у.м.

Пусть даны ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq_A \rangle$ и $\mathfrak{B} = \langle B, \leq_B \rangle$. Будем говорить, что функция f из A в B **сохраняет порядок**, или является **гомоморфизмом из \mathfrak{A} в \mathfrak{B}** , если для любых $a_1, a_2 \in A$

$$a_1 \leq_A a_2 \implies f(a_1) \leq_B f(a_2). \quad (*)$$

Композиция гомоморфизмов снова является гомоморфизмом, как легко видеть. Инъективный гомоморфизм f из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} называется **вложением \mathfrak{A} в \mathfrak{B}** , если $(*)$ усиливается до эквивалентности.

Предложение

Пусть даны л.у.м. \mathfrak{A} и ч.у.м. \mathfrak{B} . Тогда всякий инъективный гомоморфизм из \mathfrak{A} в \mathfrak{B} является вложением \mathfrak{A} в \mathfrak{B} . □

Под **изоморфизмом из \mathfrak{A} на \mathfrak{B}** понимается сюръективное вложение \mathfrak{A} в \mathfrak{B} . Говорят, что \mathfrak{A} и \mathfrak{B} **изоморфны**, и пишут $\mathfrak{A} \simeq \mathfrak{B}$, если существует изоморфизм из \mathfrak{A} на \mathfrak{B} .

Предложение

Для всех ч.у.м. \mathfrak{A} , \mathfrak{B} и \mathfrak{C} :

- a. $\mathfrak{A} \simeq \mathfrak{A}$;
- b. если $\mathfrak{A} \simeq \mathfrak{B}$, то $\mathfrak{B} \simeq \mathfrak{A}$;
- c. если $\mathfrak{A} \simeq \mathfrak{B}$ и $\mathfrak{B} \simeq \mathfrak{C}$, то $\mathfrak{A} \simeq \mathfrak{C}$. □

Изоморфизмы из \mathfrak{A} на \mathfrak{A} называют **автоморфизмами \mathfrak{A}** . Их можно воспринимать как своего рода симметрии.

Базовые преобразования над ч.у.м.

I. Пусть даны ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq \rangle$ и $S \subseteq A$. Возьмём

$$\leq_S := \leq \cap S \times S.$$

Тогда $\langle S, \leq_S \rangle$ — ч.у.м., которое называют **индуцированным в \mathfrak{A} по S** . При этом из л.у.м. всегда получится л.у.м.

II. Пусть даны ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq_A \rangle$ и $\mathfrak{B} = \langle B, \leq_B \rangle$, причём A и B не пересекаются. Возьмём

$$\leq := \leq_A \cup \leq_B \cup A \times B.$$

Тогда $\langle A \cup B, \leq \rangle$ — ч.у.м., которое будет обозначаться $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$.
При этом из двух л.у.м. всегда получится л.у.м.

III. Пусть даны ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq_A \rangle$ и $\mathfrak{B} = \langle B, \leq_B \rangle$. Определим \leq на $A \times B$ по правилу

$$\langle a_1, b_1 \rangle \leq \langle a_2, b_2 \rangle \quad :\iff \quad a_1 \leq_A a_2 \text{ и } b_1 \leq_B b_2.$$

Тогда $\langle A \times B, \leq \rangle$ — ч.у.м., где \leq традиционно называют **покоординатным порядком**. Разумеется, даже в случае, когда \leq_A и \leq_B были линейными, \leq может оказаться нелинейным.

IV. Модифицируем предыдущую конструкцию, сделав одну из координат главной. Например, вторую:

$$\langle a_1, b_1 \rangle \leq \langle a_2, b_2 \rangle \quad :\iff \quad b_1 <_B b_2 \text{ или } (b_1 = b_2 \text{ и } a_1 \leq_A a_2).$$

Тогда $\langle A \times B, \leq \rangle$ — ч.у.м., которое мы будем обозначать $\mathfrak{A} \otimes \mathfrak{B}$. При этом из двух л.у.м. всегда получится л.у.м.

Трансфинитная индукция и фундированность

Говорят, что для ч.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq \rangle$ верен **принцип трансфинитной индукции**, если для всякого $X \subseteq A$,

$$(\forall x \in A)((\forall y < x) y \in X \rightarrow x \in X) \longrightarrow X = A.$$

Кроме того, будем говорить, что для \mathfrak{A} верен **принцип минимального элемента**, если для любого $X \subseteq A$,

$$X \neq \emptyset \longrightarrow (\exists x \in X) \neg (\exists y \in X) y < x;$$

такого рода ч.у.м. называют **фундированными**.

Теорема

Для ч.у.м. \mathfrak{A} верен принцип трансфинитной индукции тогда и только тогда, когда \mathfrak{A} фундировано.

Доказательство (путём переписывания).

Пусть $X \subseteq A$. Обозначим $A \setminus X$ через \bar{X} . Тогда

$$\begin{aligned}(\forall x \in A) ((\forall y < x) y \in X \rightarrow x \in X) &\rightarrow X = A && \iff \\X \neq A &\rightarrow \neg(\forall x \in A) ((\forall y < x) y \in X \rightarrow x \in X) && \iff \\X \neq A &\rightarrow (\exists x \in A) \neg((\forall y < x) y \in X \rightarrow x \in X) && \iff \\X \neq A &\rightarrow (\exists x \in A) ((\forall y < x) y \in X \wedge x \notin X) && \iff \\X \neq A &\rightarrow (\exists x \in A) (\neg(\exists y \notin X) y < x \wedge x \notin X) && \iff \\X \neq A &\rightarrow (\exists x \in A) (\neg(\exists y \in \bar{X}) y < x \wedge x \notin X) && \iff \\&\bar{X} \neq \emptyset \rightarrow (\exists x \in \bar{X}) \neg(\exists y \in \bar{X}) y < x.\end{aligned}$$

При этом $\{X \mid X \subseteq A\}$ совпадает с $\{\bar{X} \mid X \subseteq A\}$, разумеется. □

Нетрудно проверить следующее.

- I. Пусть даны фундированные ч.у.м. \mathfrak{A} и \mathfrak{B} , причём $A \cap B = \emptyset$. Тогда $\mathfrak{A} \oplus \mathfrak{B}$ будет фундированным ч.у.м.
- II. Пусть даны фундированные ч.у.м. \mathfrak{A} и \mathfrak{B} . Тогда $\mathfrak{A} \otimes \mathfrak{B}$ будет фундированным ч.у.м.

На самом деле, операции \oplus и \otimes тесным образом связаны со сложением и умножением **ординалов**, о которых пойдёт речь позже.

Фундированные л.у.м. ещё называют **вполне упорядоченными множествами**, или **в.у.м.**, а соответствующие им (линейные) порядки — **полными порядками**. В частности, все ординалы будут в.у.м.

Некоторые результаты о в.у.м.

Пусть дано в.у.м. $\mathfrak{A} = \langle A, \leq \rangle$. Мы будем называть $S \subseteq A$ **начальным сегментом** \mathfrak{A} , если для любых $a_1, a_2 \in A$,

$$a_1 \leq a_2 \text{ и } a_2 \in S \implies a_1 \in S.$$

В частности, легко видеть, что для каждого $a \in A$ множество

$$[0, a)_{\mathfrak{A}} := \{x \in A \mid x < a\}$$

является начальным сегментом \mathfrak{A} . Когда ясно, о каком \mathfrak{A} идёт речь, нижний индекс $_{\mathfrak{A}}$ обычно опускается.

Предложение

Пусть \mathfrak{A} — в.у.м., а S — начальный сегмент \mathfrak{A} , отличный от A . Тогда существует единственный $a \in A$ такой, что $S = [0, a)$. □

Обозначим через $IS_{\mathfrak{A}}$ множество всех начальных сегментов в.у.м. \mathfrak{A} , отличных от A , и определим

$$\subseteq_{IS_{\mathfrak{A}}} := \{(U, V) \in IS_{\mathfrak{A}} \times IS_{\mathfrak{A}} \mid U \subseteq V\}.$$

Разумеется, $\subseteq_{IS_{\mathfrak{A}}}$ является частичным порядком на $IS_{\mathfrak{A}}$. Более того:

Предложение

Для каждого в.у.м. \mathfrak{A} верно $\mathfrak{A} \simeq \langle IS_{\mathfrak{A}}, \subseteq_{IS_{\mathfrak{A}}} \rangle$.

Доказательство.

Рассмотрим $f : A \rightarrow IS_{\mathfrak{A}}$, действующую по правилу

$$f(a) := [0, a).$$

Нетрудно проверить, что она будет нужным изоморфизмом. □

Предложение

Пусть \mathfrak{A} — в.у.м., а f — вложение из \mathfrak{A} в \mathfrak{A} (или «строго возрастающая функция из A в A »). Тогда $f(a) \geq a$ для всех $a \in A$.

Доказательство.

Рассмотрим

$$X := \{a \in A \mid f(a) \not\geq a\}.$$

Предположим, что $X \neq \emptyset$. Тогда в X есть минимальный элемент x . Ясно, что $f(x) < x$; поэтому $f(f(x)) < f(x)$, т.е. $f(x) \in X$. Однако $f(x) < x$ — противоречие. □

Следствие

Для каждого в.у.м. \mathfrak{A} единственным автоморфизмом \mathfrak{A} является $\text{id}_{\mathfrak{A}}$.

Доказательство.

Пусть f — автоморфизм \mathfrak{A} . Очевидно, f^{-1} также будет автоморфизмом \mathfrak{A} . Поэтому для каждого $a \in A$ верно $a = f^{-1}(f(a)) \geq f(a) \geq a$, откуда $f(a) = a$. \square

Следствие

Для любых в.у.м. \mathfrak{A} и \mathfrak{B} имеется не более одного изом-ма из \mathfrak{A} на \mathfrak{B} .

Доказательство.

Пусть f и g — изоморфизмы из \mathfrak{A} на \mathfrak{B} . Разумеется, $f \circ g^{-1}$ — автоморфизм \mathfrak{A} . Стало быть, $f \circ g^{-1} = \text{id}_{\mathfrak{A}}$, а потому $f = g$. \square

Порой удобно (хотя и не совсем правильно) отождествлять начальные сегменты данного в.у.м. \mathfrak{A} с теми в.у.м., которые эти сегменты индуцируют в \mathfrak{A} . Это не должно приводить к путанице.

Лемма

Никакой собств. нач. сегмент в.у.м. \mathfrak{A} не может быть изоморфен \mathfrak{A} .

Доказательство.

Пусть f — изоморфизм из \mathfrak{A} на некоторый собственный начальный сегмент \mathfrak{A} . Тогда $\text{range}(f) = [0, a)$ для подходящего $a \in A$. Поэтому $f(a) < a$, что противоречит предложению выше. \square

Теорема (о сравнении в.у.м.)

Для любых в.у.м. \mathfrak{A} и \mathfrak{B} имеет место ровно один из трёх случаев:

- i. \mathfrak{A} и \mathfrak{B} изоморфны;
- ii. \mathfrak{A} изоморфно собственному начальному сегменту \mathfrak{B} ;
- iii. \mathfrak{B} изоморфно собственному начальному сегменту \mathfrak{A} .

При этом в (ii–iii) соответствующие собственные начальные сегменты определяются однозначно.

Доказательство.

Единственность сегментов в (ii–iii), а также то, что (i–iii) взаимно исключают друг друга, нетрудно вывести из леммы выше.

...

Доказательство (продолжение).

Теперь покажем, что один из трёх случаев обязан иметь место. Для этого рассмотрим

$$\xi := \{(a, b) \in A \times B \mid [0, a]_{\mathfrak{A}} \text{ и } [0, b]_{\mathfrak{B}} \text{ изоморфны}\}.$$

Используя лемму выше, нетрудно показать, что ξ и ξ^{-1} будут функциональны. Понятно, что изоморфизмы в.у.м. переводят начальные сегменты в начальные сегменты. В частности:

- если f является изоморфизмом из $[0, a]_{\mathfrak{A}}$ на $[0, b]_{\mathfrak{B}}$, и $a' <_A a$, то $f \upharpoonright_{[0, a']}$ будет изоморфизмом из $[0, a']_{\mathfrak{A}}$ на $[0, f(a')]_{\mathfrak{B}}$;
- если f является изоморфизмом из $[0, b]_{\mathfrak{B}}$ на $[0, a]_{\mathfrak{A}}$, и $b' <_B b$, то $f \upharpoonright_{[0, b']}$ будет изоморфизмом из $[0, b']_{\mathfrak{B}}$ на $[0, f(b')]_{\mathfrak{A}}$.

...

Доказательство (окончание).

Значит, $\text{dom}(\xi)$ и $\text{range}(\xi)$ окажутся начальными сегментами \mathfrak{A} и \mathfrak{B} соответственно, и для любых $a_1, a_2 \in \text{dom}(\xi)$,

$$a_1 <_A a_2 \iff \xi(a_1) <_B \xi(a_2).$$

Стало быть, ξ является изоморфизмом из $\text{dom}(\xi)$ на $\text{range}(\xi)$. Если $\text{dom}(\xi) \neq A$ и $\text{range}(\xi) \neq B$, то найдутся $a \in A$ и $b \in B$ такие, что

$$\text{dom}(\xi) = [0, a) \quad \text{и} \quad \text{range}(\xi) = [0, b);$$

однако тогда $(a, b) \in \xi$ — противоречие. Следовательно, $\text{dom}(\xi) = A$ или $\text{range}(\xi) = B$, откуда получается нужный результат. \square