

2.1 Определения

Множество, основные теоретико-множественные операции, декартово произведение

Множества состоят из элементов. Запись $x \in M$ означает, что x является элементом множества M .

Говорят, что множество A является *подмножеством* множества B (запись: $A \subset B$), если все элементы A являются элементами B .

Множества A и B *равны* (запись: $A = B$), если они содержат одни и те же элементы (другими словами, если $A \subset B$ и $B \subset A$).

Если A — подмножество B , не равное всему B , то A называют *собственным подмножеством* B .

Пустое множество не содержит ни одного элемента и является подмножеством любого множества.

Пересечение $A \cap B$ двух множеств A и B состоит из элементов, которые принадлежат обоим множествам A и B . Это записывают так: $A \cap B = \{x | x \in A \text{ и } x \in B\}$

Объединение $A \cup B$ состоит из элементов, которые принадлежат хотя бы одному из множеств A и B : $A \cup B = \{x | x \in A \text{ или } x \in B\}$

Разность $A \setminus B$ состоит из элементов, которые принадлежат A , но не принадлежат B : $A \setminus B = \{x | x \in A \text{ и } x \notin B\}$

Если множество B является подмножеством множества A , разность $A \setminus B$ называют также дополнением B до A .

Симметрическая разность $A \Delta B$ состоит из элементов, которые принадлежат ровно одному из множеств A и B :

$$A \Delta B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A) = (A \cup B) \setminus (A \cap B).$$

Определение кортежа

Идея понятия: кортеж — упорядоченная последовательность

Идея определения: кортеж состоит из головы (первый элемент) и хвоста (всё остальное)

Рекурсивное определение:

Кортеж длины 0 — это \emptyset .

$T = (a_1, \dots, a_N)$ — кортеж длины $N \Rightarrow$

$(a, T) = \{a, \{a, T\}\}$ — кортеж (a, a_1, \dots, a_N) длины $N + 1$

a — голова, T — хвост

По этому опр. кортеж длины 1 — $\{a, \{a, \emptyset\}\}$

Кортеж длины 2 — $\{a, \{a, \{b, \{b, \emptyset\}\}\}\}$ — ещё один вариант определения пары

Теорема: $(a_1, \dots, a_N) = (b_1, \dots, b_N) \Leftrightarrow \forall i \ a_i = b_i$

Идея доказательства: $\{a, \{a, T\}\} = \{b, \{b, S\}\}$

либо $a = b$ и $\{a, T\} = \{b, S\}$ (тогда $T = S$ и можно рассуждать по индукции),

либо $a = \{b, S\}$ и $b = \{a, T\}$ — тогда нарушается аксиома фундированности

Опр Декартово произведение $A \times B = \{(a, b) | a \in A, b \in B\}$

Отображения и соответствия. Образ и прообраз. Инъекции, сюръекции, биекции.

Композиция отображений. Возведение множества в степень множества

Опр Соответствие между A и B — это любое множество пар из $A \times B$

Обозначения: $F \subset A \times B$, $F : A \rightarrow B$, $F : A \rightrightarrows B$, $(a, b) \in F$, $b \in F(a)$

Опр Отображение — это однозначное соответствие, т.е. $\forall x \exists! y(x, y) \in F$

Опр Инъективное соответствие: если $x \neq y$, то $F(x) \cap F(y) = \emptyset$

Опр Инъекция - это инъективное отображение: если $x \neq y$, то $F(x) \neq F(y)$

Опр Сюръективное соответствие: если $\forall y \exists x y \in F(x)$

Опр Сюръекция - это сюръективное отображение: $\forall y \exists x y = F(x)$

Опр Биекция - это сюръекция + инъекция

Пусть есть соответствие $F : A \rightarrow B, S \subset A, T \subset B$

Опр Образ S - это множество $F(S) = \cup_{x \in S} F(x) = \{y \mid \exists x \in S (x, y) \in F\}$

Опр Прообраз T - это множество $F^{-1}(T) = \{x \mid \exists y \in T (x, y) \in F\}$

Опр Композицией отображений $F : A \rightarrow B, G : B \rightarrow C$ называется отображение $H = G \cdot F$, определяемое соотношением $z = H(x) \iff \exists y : y = F(x) \text{ и } z = G(y)$

Опр Пусть A и B — два множества. Тогда множеством B^A называется множество всех отображений из A в B

Равномощность. Счётные и континуальные множества.

Опр Множества A и B называются *равномощными*, если существует биекция между A и B

Опр Множество A называется *счётным*, если оно равномощно множеству \mathbb{N}

Опр Множество A называется *континуальным*, если оно равномощно множеству \mathbb{R}

Бинарные отношения. Рефлексивность, транзитивность, (анти-)симметричность и т.д. Отношения эквивалентности и отношения порядка

Опр *Бинарным отношением на множестве A* называется любое подмножество $A^2 = A \times A$ или, что тоже самое, любая функция из A^2 в $\{0, 1\}$.

Классификация отношений:

1. рефлексивные $\forall x xRx$ ($= \leq \vdots \subset \cong$)
2. антирефлексивные $\forall x \neg(xRx)$ ($<$)
3. симметричные $\forall x, y xRy \rightarrow yRx$ ($= \cong \bmod \parallel$)
4. антисимметричные $\forall x, y (xRy \wedge yRx) \rightarrow (x = y)$ ($< \leq \vdots \subset$)
5. транзитивные $\forall x, y, z (xRy \wedge yRz) \rightarrow xRz$ ($= < \vdots \subset \cong$)
6. антитранзитивные $\forall x, y, z (xRy \wedge yRz) \rightarrow \neg(xRz)$ (\perp на плоскости)
7. евклидово (правое) $\forall x, y, z (xRy \wedge xRz) \rightarrow yRz$ (нетранзитивное $R = \{(1,2), (2,2), (2,3), (3,2), (3,3)\}$)

- отношение эквивалентности: *рефлексив. + симметрич. + транзитив.*
- отношение нестрогого (частичного) порядка: *рефлексив. + антисимметрич. + транзитив.*
- отношение строгого (частичного) порядка: *антирефлексив. + антисимметрич. + транзитив.*
- отношение (нестрогого) предпорядка: *рефлексив. + транзитив.*

Упорядоченное множество, линейно упорядоченное множество, фундированное множество, вполне упорядоченное множество

Опр *Упорядоченным множеством* называется пара (A, \leq_A) - множество и частичный порядок на нем

Опр Частично упорядоченное множество называется *линейно упорядоченным*, если любые два элемента в нем сравнимы

Опр Частично упорядоченное называется *фундированным*, если в любом его непустом подмножестве есть минимальный элемент

Пример

- ✓ $\langle \mathbb{N}, \leq \rangle, \langle \mathbb{N} + \mathbb{N}, \leq \rangle, \langle \mathbb{N}, | \rangle$ с заданным тривиально порядком фундированы
- × $\mathbb{Z}, [0, 1]$ - не фундированы

Опр Множество называется *вполне упорядоченным*, если оно линейно упорядочено и фундировано

Пример

- × Множество всех конечных слов из букв латинского алфавита
- × $[0, 1], \langle \mathbb{N}, | \rangle$
- ✓ \mathbb{N}

Цепи в упорядоченных множествах. Верхние и нижние грани, максимальные и минимальные, наибольшие и наименьшие элементы

Опр Подмножество частично упорядоченного множества называется *цепью*, если любые два его элемента сравнимы.

Опр Элемент $x \in A$ *наибольший* в упорядоченном множестве (A, \leq_A) , если $\forall y \in A : y \leq_A x$. Элемент $x \in A$ *максимальный* в упорядоченном множестве (A, \leq_A) , если $\nexists y \in A : x \leq_A y$. Наименьший и минимальный элементы определяются аналогично.

Опр *Верхней гранью* множества A называется такой элемент M , что $\forall x \in A : x \leq M$

Опр *Нижней гранью* множества A называется такой элемент m , что $\forall x \in A : x \geq m$

Гомоморфизмы и изоморфизмы упорядоченных множеств

Опр *Гомоморфизмом упорядоченных множеств* называется функция $f : A \rightarrow B$, такая что

$$x \leq_A y \iff f(x) \leq_B f(y)$$

Опр *Изоморфизмом упорядоченных множеств* называется $f : A \rightarrow B$, такая что

- 1 f - гомоморфизм
- 2 f - биекция

Сложение и умножение упорядоченных множеств

$\langle A, \leq_A \rangle + \langle B, \leq_B \rangle = \langle C, \leq_C \rangle$, где $C = A \sqcup B$, $x \leq_C y$, если <div style="display: inline-block; vertical-align: middle; margin-left: 10px;"> $\begin{cases} x, y \in A, x \leq_A y \\ x, y \in B, x \leq_B y \\ x \in A, y \in B \end{cases}$ </div>
$\langle A, \leq_A \rangle \cdot \langle B, \leq_B \rangle = \langle C, \leq_C \rangle$, где $C = A \times B$, $(x_1, y_1) \leq_C (x_2, y_2)$, если <div style="display: inline-block; vertical-align: middle; margin-left: 10px;"> $\begin{cases} y_1 <_B y_2 \\ y_1 = y_2, x_1 \leq_A x_2 \end{cases}$ </div>

Начальные отрезки вполне упорядоченных множеств. Опр Начальным отрезком ВУМ называется такое $B \subset A$, что $\forall x \in B, \forall y \in A \setminus B : x \leq y$

Примеры

- ✓ $[0, a] = \{x \mid x \leq a\}$
- ✓ $[0, a) = \{x \mid x < a\}$
- ✓ Всё A

Если $x \in [0, a] \implies x \leq a$, $y \in \overline{[0, a]} \implies y > a \implies x \leq a < y$, откуда $x < y$.

Если множество вполне упорядочено и при этом не пусто. то всем есть наименьший элемент, тогда этот элемент обозначается 0

Предельные элементы вполне упорядоченных множеств

Опр В любом ВУМ у любого элемента, кроме максимального, есть единственный и непосредственно следующий за ним, т.е. такой $s > a$, что ни для какого b неверно $s > b > a$ (элемент $a + 1$)

Опр *Предельным элементом ВУМ* называется элемент, не являющийся непосредственно следующим ни за каким другим

Порядковые типы $\omega, \omega^k, \omega^\omega, \epsilon_0$

<p>В любом непустом в.у.м. есть наименьший элемент — 0</p> <p>Если что — то осталось, то среди оставшихся тоже есть наименьший элемент — 1</p> <p>Дальше — 2, 3, ...</p> <p>Если есть ещё элементы, то минимальный — ω</p> <p>Следующий — $\omega + 1$, потом $\omega + 2, \dots$</p> <p>$\omega + \omega = \omega \cdot 2, \omega \cdot 2 + 1, \dots, \omega \cdot 3, \dots, \omega \cdot 4, \dots$</p> <p>Следующий — $\omega \cdot \omega = \omega^2$</p> <p>$\omega^2 + 1, \dots, \omega^2 + \omega, \dots, \omega^2 + \omega \cdot 2, \dots, \omega^2 \cdot 2, \dots, \omega^2 \cdot 3, \dots, \omega^3, \dots, \omega^4, \dots, \omega^\omega$</p> <p>$\omega^\omega + 1, \dots, \omega^\omega + \omega, \dots, \omega^\omega + \omega^2, \dots, \omega^\omega + \omega^\omega = \omega^\omega \cdot 2, \dots, \omega^\omega \cdot 3, \dots, \omega^\omega \cdot \omega = \omega^{\omega+1}, \dots$</p> <p>$\omega^\omega \cdot \omega^2 = \omega^{\omega+2}, \dots, \omega^\omega \cdot \omega^\omega = \omega^{\omega \cdot 2}, \dots, \omega^\omega \cdot \omega^\omega \cdot \omega^\omega = \omega^{\omega \cdot 3}, \dots, \omega^{\omega^\omega},$</p> <p>$\epsilon_0 = \omega^{\omega^{\omega^{\dots}}} (\omega \text{ раз})$</p> <p>Всё до ω^ω (невключительно) — "многочлены от ω"</p> <p>Всё до ϵ_0 (невключительно) — "башни от ω"</p>	<p>Неформально ординалы — классы эквивалентности в.у.м. по изоморфизму</p> <p>Это определение не может быть сделано строгим, потому что нет множества всех в.у.м., поэтому нельзя вводить отношение эквивалентности и выделять классы</p> <p>Есть строгое определение, с которым не очень удобно работать.</p> <p>Определение : множество A называется транзитивным, если из $x \in y$ и $y \in A$ следует, что $x \in A$ (всюду именно \in, а не \subset)</p> <p>Например : $\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}$</p> <p>Ординал — транзитивное множество, любой элемент которого также есть транзитивное множество</p> <p>$\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\{\emptyset\}\}\}$ — транзитивное множество, но не ординал, т.к. $\{\{\emptyset\}\}$ нетранзитивно</p> <p>$\{\emptyset, \{\emptyset\}, \{\emptyset, \{\emptyset\}\}\}$ — ординал</p>
---	---

Аксиома выбора

Пусть задано некоторое множество A . Тогда существует функция $\phi : (2^A \setminus \{A\}) \rightarrow A$, такая что $\forall S \phi(S) \in A \setminus S$

Базис Гамеля

Базис Гамеля в \mathbb{R} над \mathbb{Q} это такой набор действительных чисел, что любое другое действительное число представляется как конечная ЛК элементов базиса с рациональными коэффициентами, при этом никакая нетривиальная конечная линейная комбинация элементов базиса с рациональными коэффициентами не равна 0

2.2 Простые утверждения

2.2.1 Основные тождества про теоретико-множественные операции, декартово произведение, возведение множества в степень множества

- Коммутативность: \vee, \wedge, Δ
- Ассоциативность: \vee, \wedge, Δ
- Дистрибутивность:
 $A \vee (B \wedge C) = (A \vee B) \wedge (A \vee C)$
 $A \wedge (B \vee C) = (A \wedge B) \vee (A \wedge C)$
- Идемпотентность: $A \vee A = A, A \wedge A = A$
- Аннигиляция: $A \Delta A = \emptyset, A \setminus A = \emptyset$
- Законы де Моргана

Опр Декартовой степенью множества A называется множество A^n : кортеж длины n элементов A

Свойства

- 1 $A^n = A \times A \dots \times A$ - по определению
- 2 $A^{n+k} = \underbrace{A \times A \dots \times A}_n \underbrace{A \times A \dots \times A}_k = \underbrace{A \times A \dots \times A}_{n+k} = A^n \times A^k$
- 3 $A \times B \times C = A \times (B \times C)$
 $A \times B = \{(a, b) : a \in A, b \in B\}$
 $(A \times B) \times C = \{((a, b), c) : a \in A, b \in B, c \in C\} = \{(a, (b, c)) : a \in A, b \in B, c \in C\} = A \times (B \times C)$
- 4 $A \times (B \vee C) = (A \times B) \vee (A \times C)$
 $A \times (B \vee C) = \{(a, k) : a \in A, k \in B \text{ or } k \in C\} = \{(a, k) : a \in A, k \in B\} \text{ или } \{(a, k) : a \in A, k \in C\} = (A \times B) \vee (A \times C)$

2.2.2 Равномощность — отношение эквивалентности.

- 1 $A \cong A$ - биекция - id
- 2 $A \cong B \implies B \cong A$ - очевидно
- 3 $A \cong B, B \cong C$ - композиция биекций - биекция, значит $A \cong C$

2.2.3 Объединение и декартово произведение счётных множеств счётны.

- ② Если A - конечно, а B счётно, то $A \cup B$ - счётно.
 $f: B \rightarrow \mathbb{N}$ - биекция
 1. Если $A \cap B = \emptyset$ $|A| = k$ $A = \{a_0, \dots, a_{k-1}\}$
 $g(x) = \begin{cases} f(x) + k, & x \in B \\ i, & x = a_i \end{cases} \Rightarrow$ биекция
 2. Если $A \cap B \neq \emptyset$, то строим биекцию аналогично предыдущему пункту для B и $A \setminus B$.
- ③ Если A, B - счётны, то $A \cup B$ - счётно.
 1. $A \cap B = \emptyset$
 $f: A \rightarrow \mathbb{N}$ - биекция
 $g: B \rightarrow \mathbb{N}$
 $h(x) = \begin{cases} 2f(x), & x \in A \\ 2g(x) + 1, & x \in B \end{cases}$ - биекция
 2. Если $A \cap B \neq \emptyset$, то $B \setminus A$ - счётно или конечно.
 Если счётно, то можно применить лемму 2. Иначе применяем 3.1
 $h: A \cup B \Rightarrow \mathbb{N}$ - биекция
- ④ Объединение счётного числа счётных множеств счётно (A_n счётно $\Rightarrow \bigcup_{n=0}^{\infty} A_n$ - счётно?)
 Пусть $f_n: \mathbb{N} \rightarrow A_n$ - биекция.
 $g: \mathbb{N} \rightarrow \bigcup_{n=0}^{\infty} A_n$
 $g(2^k(2j+1)) = f_j(k)$
 Т.к. любое \mathbb{N} можно единственным образом представить в виде $2^k(2j+1)$, то g - биекция.
 При этом $\forall f_i(j)$ найдётся такое число $2^i(2j+1)$, что $g(2^i(2j+1)) = f_i(j) \Rightarrow g$ - сюръекция

Декартово произведение - это счетное объединение счетных множеств

2.2.4 В любом бесконечном множестве найдётся счётное подмножество

Т.к. A бесконечно, в нем существует элемент a_0 . Т.к. A бесконечно, $A \setminus \{a_0\}$ также бесконечно, значит, в нем найдется a_1 . И т.д. получим множество $A_1 = \{a_0, a_1, \dots\}$, $A_1 \subset A$

2.2.5 Несчётность множества точек на отрезке.

Континуальность интервала. Пусть длина отрезка, до которого можно дополнить интервала, равна a . тогда

$f(x) = tg(\pi(\frac{x}{a} - 1))$, $x \in (0; a)$. Т.к. объединение бесконечного и не более чем счетного множеств

равномощны бесконечному, отрезок континуален

2.2.6 Нефундированность прямого лексикографического порядка на конечных словах.

Бесконечно убывающая последовательность: $a^n b$

2.2.7 Любой начальный отрезок вполне упорядоченного множества, отличный от всего множества, представляется в виде $[0, a)$

Пусть B - начальный отрезок. $B \neq A$. Тогда $A \setminus B \neq \emptyset$, в силу вполне упорядоченности существует $a = \min(A \setminus B)$. Нужно доказать, что $B = [0, a)$

1. $B \subset [0, a)$. Пусть $x \in B$. Поскольку $a \in A \setminus B$, то $x < a$ (по определению начального отрезка). Значит, $x \in [0, a)$.
2. $[0, a) \subset B$. Если $x < a$, то $x < \min(A \setminus B)$, поэтому $x \in B$

2.2.8 Вполне упорядоченное множество не изоморфно своему начальному отрезку вида $[0, a)$ (вывод из леммы о монотонной функции).

Теорема : вполне упорядоченное множество не может быть изоморфно своему собственному начальному отрезку

Доказательство. Пусть изоморфно. Тогда $f : A \rightarrow [0, a)$ — изоморфизм.

Он сохраняет порядок, поэтому если $x < y$, то $f(x) < f(y)$.

По теореме о монотонной функции получаем $f(x) \geq x$. В частности, $f(a) \geq a$, с другой стороны, $f(a) \in [0, a)$, поэтому $f(a) < a$, противоречие.

2.2.9 Сумма и произведение фундированных множеств фундированы, вполне упорядоченных — вполне упорядочены

Пусть сумма и произведение фундированных множеств не фундированы. Тогда в полученном множестве существует бесконечно убывающая последовательность $(a_1, b_1) \geq (a_2, b_2) \dots, a_1 \geq a_2 \dots$, из которых можно выбрать бесконечно убывающие последовательности в одном из исходных множеств, значит, оно было не фундировано

Если на множествах был линейный порядок, то в полученных множествах порядок также линейен. Так как фундированность сохраняется, полученные множества вполне упорядочены

2.2.10 Свойства сложения и умножения вполне упорядоченных множеств

- 1 Ассоциативность $(\alpha + \beta) + \gamma = \alpha + (\beta + \gamma)$
- 2 Правая дистрибутивность $\alpha * (\beta + \gamma) = \alpha\beta + \alpha\gamma$

Как доказать - не нашла :(

2.2.11 Сравнимость любых двух множеств по мощности (вывод из теоремы Цермело и свойств вполне упорядоченных множеств)

Лемма

Теорема о сравнимости вполне упорядоченных множеств.

Пусть A и B — вполне упорядоченные множества. Тогда одно из них изоморфно начальному отрезку другого

Более того, выполнено одно из трёх: $A \simeq B$, $A \simeq [0, b)$, $b \in B$, $B \simeq [0, a)$, $a \in A$

Идея доказательства : если одно из множеств пустое, то утверждение очевидно.

Иначе в каждом из них есть минимальный элемент(0). Сопоставим эти элементы друг другу.

Если в одном из множеств больше ничего нет, то утверждение доказано.

Иначе в каждом есть минимальный ненулевой элемент(1). Сопоставим их друг другу.

Так будем продолжать : каждый раз либо одно из множеств закончилось и утверждение доказано, либо будем наращивать изоморфизм.

Сравнимость любых двух множеств по мощности

Из Теоремы Цорна мы знаем, что для любого множества существует равномощное ему ВУМ.

Пусть даны A, B . A', B' - соответственные ВУМ, удовлетворяющие теореме Цорна. Тогда из леммы следует, что эти ВУМы можно сравнить по мощности, а значит, A и B сравнимы по мощности

Extra

Вопрос Шеня: существует ли вычислимая функция, равная в нуле единице? Ответ: ага. $f(x) = x + 1$