

Лекция 3. Частично упорядоченные множества (ЧУМ). Диаграмма Хассе. Максимальные, минимальные, наибольший и наименьший элементы. Цепи и антицепи, длина и ширина конечных ЧУМ. Теорема о разбиении ЧУМ на антицепи. Теорема Дилуорса. Булев куб, его длина и ширина. Булеан.

Лектор - доцент Селезнева Светлана Николаевна

Лекции по “Избранным вопросам дискретной математики”.

3-й курс, группа 318,

факультет ВМК МГУ имени М.В. Ломоносова

Лекции на сайте <http://mathcyb.cs.msu.su>

Отношение частичного порядка

Бинарное отношение $R \subseteq A^2$ на множестве A называется отношением **частичного порядка** на множестве A , если оно

- 1) рефлексивно, т.е. $\forall x \in A$ верно $R(x, x)$;
- 2) антисимметрично, т.е. $\forall x, y \in A$ из $R(x, y)$ и $R(y, x)$ следует $x = y$ (совпадение элементов);
- 3) транзитивно, т.е. $\forall x, y, z \in A$ из $R(x, y)$ и $R(y, z)$ следует $R(x, z)$.

Отношение частичного порядка, как правило, обозначается \leq .

Если $a, b \in A$ и $a \leq b$, то говорят, что элемент a **предшествует или равен** элементу b , или элемент b **следует или равен** элементу a .

Сравнимые и несравнимые элементы

Пусть $R \subseteq A^2$ – отношение частичного порядка на множестве A .

Если для элементов $a, b \in A$ верно $R(a, b)$ или верно $R(b, a)$, то элементы a и b называются **сравнимыми**.

Элементы $a, b \in A$, не являющиеся сравнимыми, называются **несравнимыми**.

Если все пары элементов множества A сравнимы относительно порядка R , то порядок R называется **линейным**.

Множество A с заданным на нем частичным порядком R называется **частично упорядоченным** множеством (ЧУМ) и обозначается $(A; R)$.

Если частичный порядок R является линейным, то ЧУМ $(A; R)$ называется **линейно упорядоченным** множеством.

Примеры частично упорядоченных множеств

Пример 1.

1. Множества \mathbb{N} натуральных чисел, \mathbb{Z} целых чисел, \mathbb{Q} рациональных чисел, \mathbb{R} действительных чисел с обычным сравнением чисел \leq – это линейно упорядоченные множества.

2. Введем на множестве \mathbb{N} натуральных чисел отношение $R \subseteq \mathbb{N}^2$ следующим образом: для произвольных чисел $a, b \in \mathbb{N}$ верно $R(a, b)$, если число a является делителем числа b .

Несложно проверить, что введенное отношение R является отношением частичного порядка.

Но, например, неверно $R(4, 15)$ и неверно $R(15, 4)$, поэтому числа 4 и 15 – несравнимые элементы этого частичного порядка.

Множество \mathbb{N} натуральных чисел с так введенным отношением R является частично упорядоченным множеством, но не является линейно упорядоченным множеством.

Некоторые производные отношения

Пусть $(A; \leq)$ – частично упорядоченное множество.

Если для элементов $a, b \in A$ верно $a \leq b$ и $a \neq b$, то пишут $a < b$ и говорят, что элемент a **строго предшествует** элементу b , или что элемент b **строго следует** за элементом a .

Если для элементов $a, b \in A$ верно $a < b$ и не существует такого элемента $c \in A$, что $a < c < b$, то пишут $a \triangleleft b$ и говорят, что элемент a **непосредственно предшествует** элементу b , или что элемент b **непосредственно следует** за элементом a .

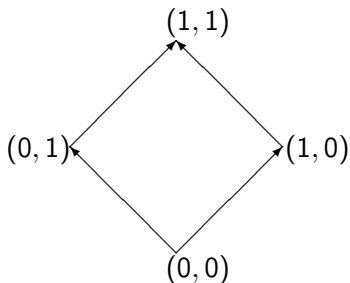
Например, в множестве \mathbb{N} натуральных чисел с обычным сравнением чисел \leq верно: $3 < 7$; $3 \triangleleft 4$.

Диаграмма Хассе

Конечные ЧУМ удобно задавать **диаграммой Хассе**.

Диаграмма Хассе ЧУМ $(A; \leq)$ – это ориентированный граф $G_A = (V_A, E_A)$, в котором $V_A = A$, $E_A = \{(a, b) \mid a \leq b\}$.

Пример 4.3. Построим диаграмму Хассе ЧУМ $(B^2; \leq)$, где $B = \{0, 1\}$, и $(a_1, a_2) \leq (b_1, b_2)$, если $a_1 \leq b_1$, $a_2 \leq b_2$.



Наименьший и минимальные элементы

Пусть $(A; \leq)$ – частично упорядоченное множество.

Элемент $a \in A$ называется **минимальным**, если не существует таких элементов $x \in A$, что верно $x < a$.

Т.е. элемент минимальный, если нет элементов, строго предшествующих ему.

Элемент $a \in A$ называется **наименьшим**, если для всех элементов $x \in A$ верно $a \leq x$.

Другими словами, элемент наименьший, если все другие строго следуют за ним.

Наименьший и минимальные элементы в диаграмме Хассе

В диаграмме Хассе G_A ЧУМ $(A; \leq)$

вершина $a \in V_A$ соответствует **минимальному** элементу, если в нее дуги не входят (т.е. ее полустепень захода равна нулю).

вершина $a \in V_A$ соответствует **наименьшему** элементу, если существует ориентированный путь из вершины a в любую другую вершину;

Свойства наименьшего элемента

Теорема 1. *Для произвольного частично упорядоченного множества $(A; \leq)$ верно:*

- 1. Наименьший элемент является и минимальным элементом. Обратное в общем случае неверно.*
- 2. Наименьший элемент, если он есть, всегда единственен.*

Доказательство. 1. Вполне очевидно.

2. Пусть a_1 и a_2 – наименьшие элементы относительно частичного порядка \leq на множестве A . Тогда т.к. a_1 – наименьший элемент, верно $a_1 \leq a_2$; а т.к. a_2 – наименьший элемент, верно $a_2 \leq a_1$. Откуда по аксиоме антисимметричности частичного порядка \leq заключаем, что $a_1 = a_2$.



Наибольший и максимальные элементы

Аналогично вводятся понятия максимального и наибольшего элементов относительно частичного порядка.

Для них верны аналогичные свойства.

Характеристики ЧУМ

Показательными характеристиками конечных ЧУМ (т.е. ЧУМ с конечным числом элементов) являются **длина** и **ширина**.

Иногда длину и ширину можно определить и для бесконечных ЧУМ

Цепи и длина ЧУМ

Пусть $(A; \leq)$ – частично упорядоченное множество.

Множество элементов $C \subseteq A$ называется **цепью**, если все элементы этого множества попарно сравнимы.

Цепь является линейно упорядоченным множеством. Поэтому в конечной цепи всегда есть и наименьший, и наибольший элементы.

Число элементов конечной цепи называется ее **длиной**.

Длиной конечного частично упорядоченного множества называется длина максимальной цепи в нем.

Например, длина конечного линейно упорядоченного множества равна числу элементов в нем (Почему?).

Антицепи и ширина ЧУМ

Пусть $(A; \leq)$ – частично упорядоченное множество.

Множество элементов $D \subseteq A$ называется **антицепью**, если все элементы этого множества попарно несравнимы.

Множество из одного элемента также считается антицепью.

Число элементов конечной антицепи называется ее **шириной**.

Шириной конечного частично упорядоченного множества называется ширина максимальной антицепи в нем.

Например, ширина конечного (и бесконечного) линейно упорядоченного множества равна 1 (Почему?).

Разбиения

Разбиением множества A называется такое семейство непустых его подмножеств A_1, \dots, A_k , что

$$1) A_i \cap A_j = \emptyset \text{ при } i \neq j;$$

$$2) \bigcup_{i=1}^k A_i = A.$$

Если семейство A_1, \dots, A_k – разбиение множества A , то пишут $A = A_1 \sqcup \dots \sqcup A_k$.

Если $(A; \leq)$ – конечное ЧУМ длины l , то, понятно, его можно разбить не меньше, чем на l антицепей (почему?).

Аналогично, если ширина конечного ЧУМ $(A; \leq)$ равна d , его можно разбить не менее, чем на d антицепей (почему?).

Оказывается, что эти оценки – точные.

Разбиения ЧУМ на антицепи

Теорема 2. *Минимальное число антицепей, на которое можно разбить (конечное) ЧУМ, равно длине максимальной цепи в этом ЧУМ.*

Доказательство. Пусть $(A; \leq)$ – конечное ЧУМ, и длина максимальной цепи в нем равна l .

Для каждого элемента $a \in A$ назовем его **высотой** $h(a)$ максимальную длину цепей с наибольшим элементом a .

Пусть $S(i)$ – это множество элементов с высотой i , $i = 1, \dots, l$.
Понятно, что для каждого i , $1 \leq i \leq l$, множество $S(i)$ непусто (почему?).

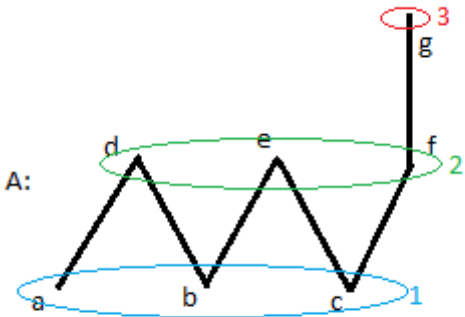
Кроме того, $S(i) \cap S(j) = \emptyset$ при $i \neq j$.

Замечая, что каждое S_i является антицепью (почему?), получаем $A = S(1) \sqcup \dots \sqcup S(l)$.



Разбиение на антицепи ЧУМ

На рис. диаграмма Хассе ЧУМ $A = \{a, b, c, d, e, f, g\}$.



Разбиения ЧУМ на цепи

Теорема 3 (Дилуорса (Dilworth)). *Минимальное число цепей, на которое можно разбить (конечное) ЧУМ, равно ширине максимальной антицепи в этом ЧУМ.*

Доказательство проведем индукцией по мощности ЧУМ. Базис индукции для ЧУМ мощности, не превосходящей 2, устанавливается перебором.

Индуктивный переход: пусть для ЧУМ мощности, меньшей m , теорема верна.

Рассмотрим ЧУМ $(A; \leq)$, в котором $|A| = m$.

Пусть a – какой-то максимальный элемент этого ЧУМ.

По предположению индукции ЧУМ $(A \setminus \{a\}; \leq)$ можно разбить на d цепей,

$$A = C_1 \sqcup \dots \sqcup C_d,$$

где d – максимальная ширина антицепи в ЧУМ $A \setminus \{a\}$.

Разбиения ЧУМ на цепи

Доказательство (продолжение).

Назовем элемент **правильным**, если в множестве $A \setminus \{a\}$ найдется d -элементная антицепь, в которую он входит. Заметим, что в каждой цепи C_i найдется хотя бы один правильный элемент (почему?).

Для каждого i , $i = 1, \dots, d$, обозначим наибольший из правильных элементов, входящих в цепь C_i как a_i .

Докажем, что $D = \{a_1, \dots, a_d\}$ – антицепь в $A \setminus \{a\}$.

Предположим противное: пусть $a_i < a_j$ для некоторых $i \neq j$.

Пусть D_1 – произвольная антицепь ширины d в $A \setminus \{a\}$, содержащая a_j . Но тогда она не содержит ни a_i , ни любой другой предшествующий ему элемент. Значит, она не содержит вообще элементов из цепи C_i , т.к. a_i – наибольший правильный элемент в C_i . Поэтому $|D_1| < d$ – противоречие.

Разбиения ЧУМ на цепи

Доказательство (продолжение). Получили, что

$D = \{a_1, \dots, a_d\}$ – антицепь.

1) Если $\{a\} \cup D$ – антицепь, то $S = \{a\} \sqcup C_1 \sqcup \dots \sqcup C_d$.

2) Пусть множество $\{a\} \cup D$ не является антицепью. Тогда $a_k < a$ для некоторого k .

Рассмотрим множество (цепь) $K = \{x \in C_k \mid x \leq a_k\} \cup \{a\}$.

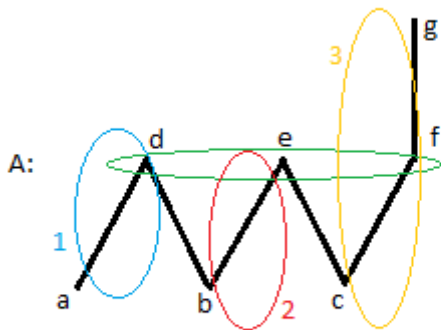
Тогда в множестве $A \setminus K$ нет d -элементных антицепей, т.к. все правильные элементы цепи C_k лежат в множестве K .

Значит, по предположению индукции ЧУМ $A \setminus K$ можно разбить на $d - 1$ цепей. Добавив к этим цепям цепь K , получим разбиение ЧУМ A на d цепей.



Разбиение на цепи ЧУМ

На рис. диаграмма Хассе ЧУМ $A = \{a, b, c, d, e, f, g\}$. Цепи:
 $C_1 = a < d$; $C_2 = b < e$; $C_3 = c < f < g$.



Булев куб

Пусть $B = \{0, 1\}$. n -мерным булевым кубом ($n \geq 1$) называется ЧУМ $(B^n; \leq)$, где частичный порядок \leq определяется следующим образом: для произвольных $\alpha = (a_1, \dots, a_n) \in B^n$ и $\beta = (b_1, \dots, b_n) \in B^n$, верно $\alpha \leq \beta$, если $a_1 \leq b_1, \dots, a_n \leq b_n$.

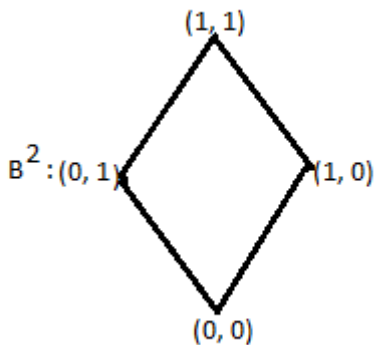
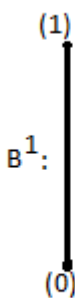
n -мерный булев куб обозначается как B^n .

Элементы куба B^n называются **наборами**, или **точками**.

Теорема 4. При $n \geq 1$ верно $|B^n| = 2^n$.

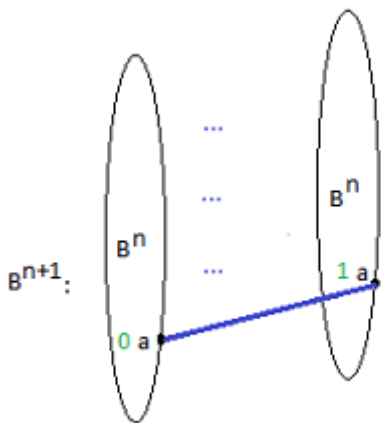
Доказательство. $|B^n| = \hat{P}(2, n) = 2^n$.

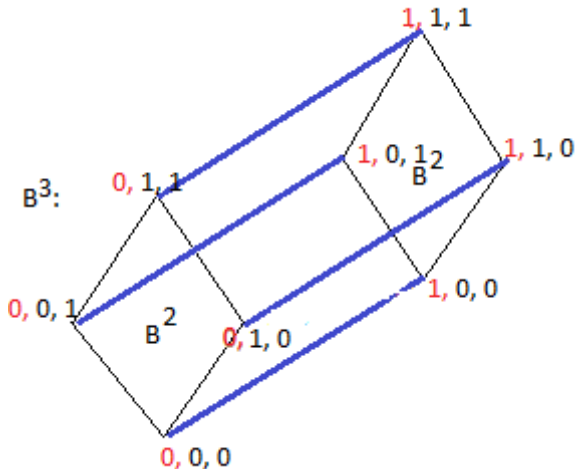


Кубы B^1 и B^2 

Индуктивное построение куба B^n

Возьмем два куба B^n , соединим в них одинаковые точки. Затем всем точкам первого куба припишем первую координату 0, а всем точкам второго куба припишем первую координату 1. Получили куб B^{n+1} .



Куб B^3 

Длина булева куба

Теорема 5. При $n \geq 1$ длина n -мерного булева куба B^n равна $n + 1$.

Доказательство. Рассмотрим цепь $C = \{\alpha_0, \alpha_1, \dots, \alpha_n\}$ в кубе B^n :

$$\alpha_0 = (0, 0, \dots, 0, 0),$$

$$\alpha_1 = (1, 0, \dots, 0, 0),$$

$$\alpha_2 = (1, 1, \dots, 0, 0),$$

$\dots,$

$$\alpha_{n-1} = (1, 1, \dots, 1, 0),$$

$$\alpha_n = (1, 1, \dots, 1, 1).$$

Ее длина равна $n + 1$.

Цепи большей длины не найти, так как наименьший и наибольший ее элементы не могут отличаться более, чем в n координатах. □

Разбиение булева куба на антицепи

По теореме 2 куб B^n можно разбить на $(n + 1)$ антицепь.

Более того, в доказательстве этой теоремы показано, как построить такое разбиение на антицепи.

Далее мы увидим, что каждая из получающихся антицепей называется **слоем** куба.

Слой булева куба

k -м слоем n -мерного булева куба B^n называется множество B_k^n , состоящее из всех наборов с k единицами, $0 \leq k \leq n$.

Например, второй слой в кубе B^3 это множество $B_2^3 = \{(0, 1, 1), (1, 0, 1), (1, 1, 0)\}$.

Теорема 6. При $n \geq 1$ и $0 \leq k \leq n$ верно $|B_k^n| = C_n^k$.

Доказательство. Слой B_k^n состоит из наборов с k единицами. Если выбрать координаты i_1, \dots, i_k , в которых будут стоять единицы, то в остальных координатах будут стоять нули. Поэтому число элементов слоя B_k^n равно числу сочетаний C_n^k .

□

Разбиение булева куба на слои

Пример 2. Рассмотрим разбиение куба B^3 на слои:

$$B_3^3 : (1, 1, 1);$$

$$B_2^3 : (0, 1, 1), (1, 0, 1), (1, 1, 0);$$

$$B_1^3 : (0, 0, 1), (0, 1, 0), (1, 0, 0);$$

$$B_0^3 : (0, 0, 0).$$

Свойства слоев булева куба

В каждом слое B_k^n ровно C_n^k элементов.

По свойствам биномиальных коэффициентов при фиксированном n последовательность биномиальных коэффициентов C_n^k , $k = 0, 1, \dots, n$, сначала возрастает, достигая своего максимального значения при $k = \lfloor \frac{n}{2} \rfloor$, а потом убывает.

Значит, число элементов в слоях сначала возрастает, а потом убывает. При этом своего максимального значения оно достигает на слое $B_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^n$, который называется **средним слоем** куба B^n .

Теперь можно привести такую содержательную интерпретацию теоремы об асимптотике суммы биномиальных коэффициентов: “почти” все точки булева куба B^n (при достаточно больших n) сосредоточены в слоях, близких к среднему.

Антицепи в булевом кубе

Для каждого k , $0 \leq k \leq n$, слой B_k^n является антицепью в кубе B^n (почему?).

Значит, средний слой $B_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^n$ является антицепью ширины $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.

Дальше мы увидим, что это максимальная ширина среди антицепей куба B^n .

Ширина булева куба

Теорема 7. При $n \geq 1$ ширина n -мерного булева куба B^n равна $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.

Доказательство. Подсчитаем число цепей длины $n + 1$ с наименьшим набором $\alpha_0 = (0, \dots, 0)$ и наибольшим набором $\alpha_n = (1, \dots, 1)$ (будем их называть **максимальными цепями**).

$1, \dots, i_2, \dots, i_1, \dots, n$ – координаты

$$(0, \dots, 0, 0, 0, \dots, 0, 0, 0, \dots, 0) = \alpha_0,$$

$$(0, \dots, 0, 0, 0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0) = \alpha_1,$$

$$(0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0) = \alpha_2,$$

$\dots,$

Каждой такой цепи однозначно соответствует перестановка n координат i_1, i_2, \dots, i_n , в которой индекс i_k означает, что k -й набор получен из предыдущего заменой нуля в i_k -й координате на единицу.

Поэтому число таких цепей равно $P(n, n) = n!$.

Ширина булева куба

Доказательство (продолжение). Пусть $\alpha = (a_1, \dots, a_n) \in B_k^n$ – набор k -го слоя булева куба.

Подсчитаем число цепей длины $n + 1$ с наименьшим набором $\alpha_0 = (0, \dots, 0)$, наибольшим набором $\alpha_n = (1, \dots, 1)$ и проходящих через набор α . Не ограничивая общности, пусть $\alpha = (1, \dots, 1, 0, \dots, 0)$. Тогда

$1, \dots, k, \dots, n$ – координаты
 $(\underbrace{0, \dots, 0}_k, 0, \dots, 0)$ – нулевой набор,

здесь $k!$ цепей

$(\underbrace{1, \dots, 1}_k, \underbrace{0, \dots, 0}_{n-k})$ – набор α ,

здесь $(n - k)!$ цепей

$(1, \dots, 1, \underbrace{1, \dots, 1}_{n-k})$ – единичный набор

Т.е. всего таких цепей $P(k, k) \cdot P(n - k, n - k) = k!(n - k)!$.

Ширина булева куба

Доказательство (продолжение). Пусть теперь $D = \{\alpha_1, \dots, \alpha_d\} \subseteq B^n$ – антицепь в кубе B^n , где $\alpha_j \in B_{k_j}^n, j = 1, \dots, d$.

Рассмотрим все цепи длины $n + 1$, проходящие через наборы $\alpha_1, \dots, \alpha_d$.

Понятно, что ни одна цепь не может проходить через какие-то два набора множества D (Почему?).

Поэтому, что цепей длины $n + 1$, проходящих через наборы

$\alpha_1, \dots, \alpha_d$, в точности $\sum_{j=1}^d k_j!(n - k_j)!$.

Т.к. это могут быть не все цепи длины $n + 1$, получаем

неравенство: $\sum_{j=1}^d k_j!(n - k_j)! \leq n!$.

Ширина булева куба

Доказательство (продолжение). Теперь, пользуясь свойством, что $C_n^k \leq C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ для всех $0 \leq k \leq n$, проводим рассуждения:

$$1 \geq \sum_{j=1}^d \frac{k_j!(n-k_j)!}{n!} = \sum_{j=1}^d \frac{1}{C_n^{k_j}} \geq d \cdot \frac{1}{C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}}.$$

Значит, $d \leq C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$. Т.е. ширина каждой антицепи в кубе B^n не превосходит $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.

Существование антицепи ширины $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ мы уже доказали – это слой $B_{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}^n$.



Максимальные антицепи булева куба

Верна следующая теорема о структуре максимальных антицепей в кубе B^n .

Теорема 8. При $n \geq 1$ в кубе B^n

при четном n есть только одна максимальная антицепь – слой $B_{\frac{n}{2}}^n$;

при нечетном n есть только две максимальные антицепи – слои $B_{\frac{n-1}{2}}^n$ и $B_{\frac{n+1}{2}}^n$.

Разбиение булева куба на антицепи

По теореме Дилуорса куб B^n можно разбить на $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ цепей.

А как устроены эти цепи?

Об этом поговорим на следующей лекции.

Булеан

Пусть A – конечное множество. **Булеаном** множества A называется ЧУМ всех его подмножеств с отношением вложенности \subseteq .

Булеан обозначается $B(A)$.

Например, если $A = \{1, 2, 3\}$, то
 $B(A) = \{\emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{1, 2\}, \{1, 3\}, \{2, 3\}, \{1, 2, 3\}\}$.

Оказывается, для булеана верны те же свойства, что и для булева куба.

Изоморфизм ЧУМ

Два ЧУМ $(A; \leq)$ и $(B; \subseteq)$ называются **изоморфными**, если найдется взаимно-однозначное отображение между элементами этих множеств, сохраняющее порядок, т.е. $\exists \varphi : A \rightarrow B$, φ – взаимно однозначное, такое что

$$\forall x, y \in A \quad (x \leq y) \Leftrightarrow (\varphi(x) \subseteq \varphi(y)).$$

Изоморфные ЧУМ **неотличимы** как частично упорядоченные множества.

Теорема 9. Если $|A| = n$, то булеан $B(A)$ и булев куб B^n изоморфны как ЧУМ.

Доказательство проведите самостоятельно.

Неизоморфизм порядков целых и рациональных чисел

Рассмотрим счетно бесконечные ЧУМ $(\mathbb{Z}; \leq)$ целых и $(\mathbb{Q}; \leq)$ рациональных чисел с отношением обычного сравнения чисел.

Докажите, что эти ЧУМ не изоморфны.

Задачи для самостоятельного решения

1. Построить куб B^4 .
2. Найти в кубе B^4
 - 1) все цепи длины 2, проходящие через набор $\alpha = (0, 0, 1, 1)$;
 - 2) все антицепи ширины 3, содержащие набор $\alpha = (1, 0, 1, 0)$.
3. [2] Гл. I, с. 15-21, 1.3-1.5.
4. Доказать теорему 9.
5. Доказать неизоморфность ЧУМ (\mathbb{Z}, \leq) и (\mathbb{Q}, \leq) .

Литература к лекции 3

1. Лавров И.А., Максимова Л.Л. Задачи по теории множеств, математической логике и теории алгоритмов. М.: Физматлит, 2001.
2. Гаврилов Г.П., Сапоженко А.А. Задачи и упражнения по дискретной математике. М.: Физматлит, 2004.

Конец лекции 3