Лекция: Частично упорядоченные множества (ЧУМ). Диаграмма ЧУМ. Максимальные, минимальные, наибольший и наименьший элементы. Цепи и антицепи, длина и ширина конечных ЧУМ. Теорема о разбиении ЧУМ на антицепи. Теорема Дилуорса. Единичный n-мерный куб, его длина и ширина.

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://mk.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 $a \lessdot b$ и говорят, что элемент a **непосредственно предшествует** элементу b, или что элемент b **непосредственно следует** за элементом a.

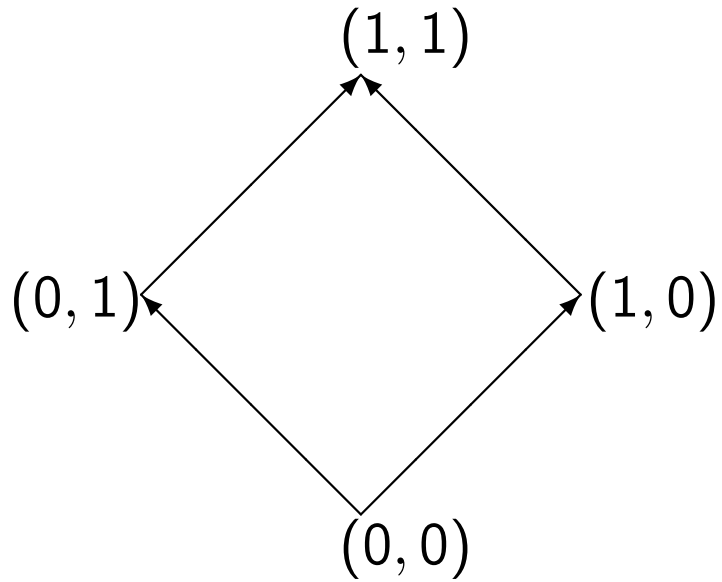
Например, в множестве $\mathbb{N}$ натуральных чисел с обычным сравнением чисел $\leq$ верно: $3 < 7$; $3 \lessdot 4$.

Диаграмма ЧУМ

Конечные ЧУМ удобно задавать **диаграммой**.

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

Пример 4.3. Построим диаграмму ЧУМ $(E_2^2; \leq)$, где $E_2 = \{0, 1\}$, 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 для любого элемента $x \in A$ из $x \leq a$ следует $x = a$.
Т.е. элемент минимальный, если нет элементов, строго предшествующих ему.

Элемент $a \in A$ называется **наименьшим**, если для каждого элемента $x \in A$ верно $a \leq x$.
Другими словами, элемент наименьший, если все другие строго следуют за ним.

Наименьший и минимальные элементы в диаграмме

В диаграмме G_A ЧУМ $(A; \leq)$

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

вершина $a \in V_A$ сответствует **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 порядке $\leq$ на множестве A. Тогда т.к. a_1 – наименьший элемент, верно $a_1 \leq a_2$; а т.к. a_2 – наименьший элемент, верно $a_2 \leq a_1$. Отсюда по свойству 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 наибольшая длина среди всех цепей 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 наибольшая ширина среди всех антицепей в нем.

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

Разбиения

Разбиением множества A назвается такое семейство непустых его подмножеств $A_1, \ldots, A_k$, что
1) $A_i \cap A_j = \emptyset$ при $i \neq j$;
2) $\bigcup_{i=1}^{k} A_i = A$.

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

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

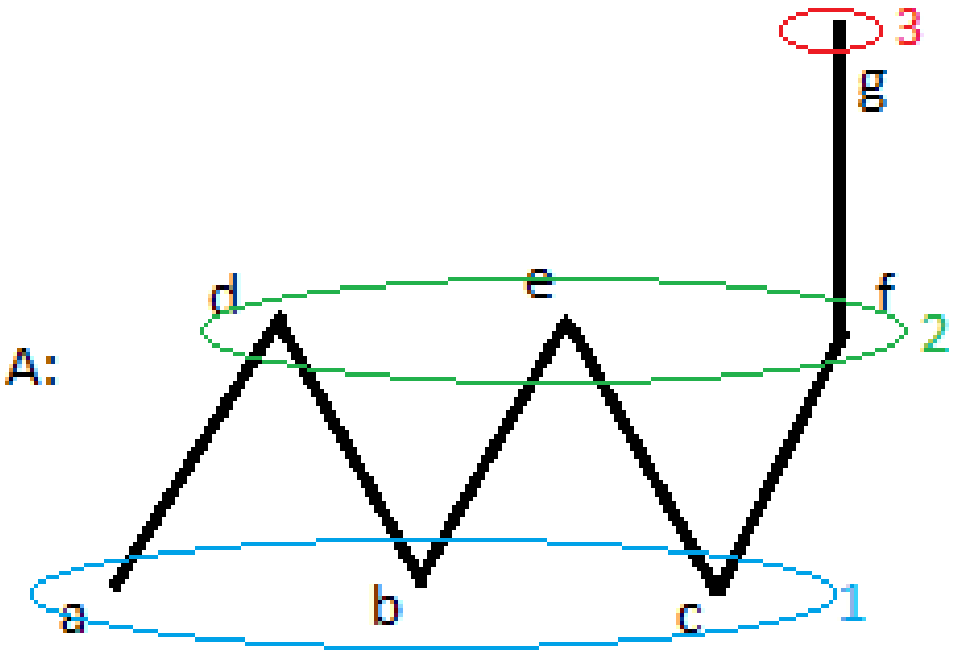
Теорема 2. *Наименьшее число антицепей, на которое можно разбить (конечное) ЧУМ, равно наибольшей длине среди цепей в этом ЧУМ.*

Доказательство. Пусть $(A; \leq)$ – конечное ЧУМ, и наибольшая длина среди цепей в нем равна l.
Для каждого элемента $a \in A$ назовем его **высотой** $h(a)$ наибольшую длину среди цепей с наибольшим элементом a.
Пусть $S(i)$ – это множество элементов с высотой i, $i = 1, \ldots, l$.
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 $A = S(1) \sqcup \cdots \sqcup S(l)$.

□

Разбиение на антицепи ЧУМ

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



Разбиения ЧУМ на цепи

Теорема 3 (Дилуорса (Dilworth)). *Наименьшее число цепей, на которое можно разбить (конечное) ЧУМ, равно наибольшей ширине среди антицепей этого 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,

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

где d – наибольшая ширина среди антицепей 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, $i = 1, \ldots, d$, обозначим наибольший из правильных элементов, входящих в цепь C_i, как a_i.

Докажем, что $D = \{a_1, \ldots, a_d\}$ – 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 $D = \{a_1, \ldots, a_d\}$ – антицепь.

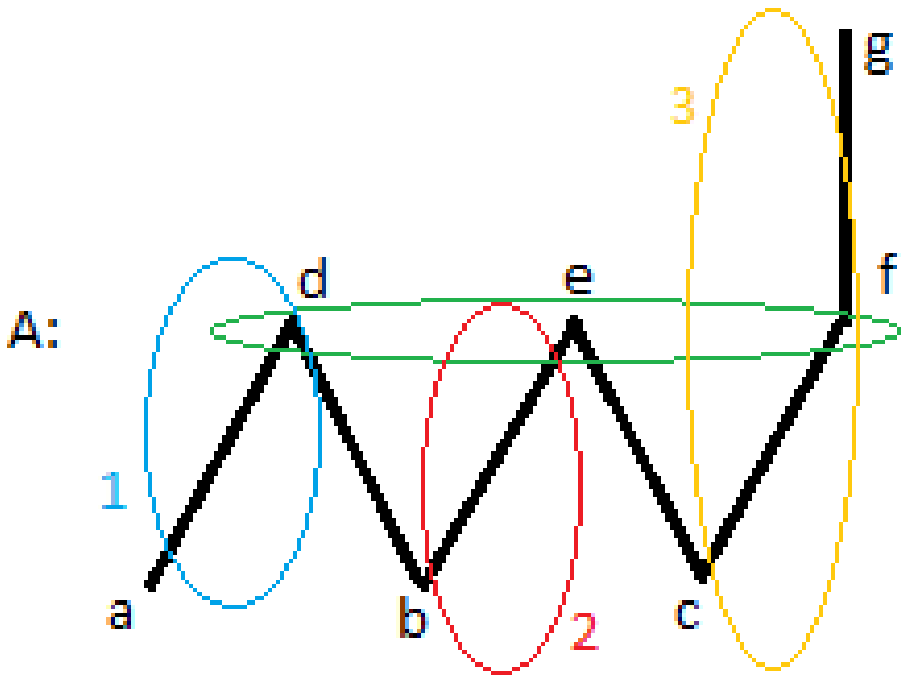
1) Если $\{a\} \cup D$ – антицепь, то $S = \{a\} \sqcup C_1 \sqcup \cdots \sqcup C_d$.

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



Единичный куб

Пусть $E_2 = \{0, 1\}$. **Единичным n-мерным кубом** $(n \geq 1)$ называется ЧУМ $(E_2^n; \leq)$, где частичный порядок $\leq$ определяется следующим образом: для произвольных наборов $\alpha = (a_1, \ldots, a_n) \in E_2^n$ и $\beta = (b_1, \ldots, b_n) \in E_2^n$, верно $\alpha \leq \beta$, если $a_1 \leq b_1, \ldots, a_n \leq b_n$.

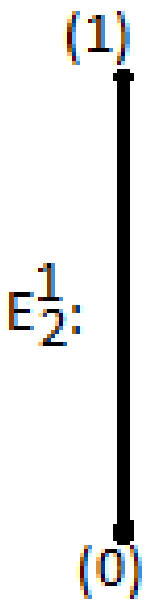
Единичный n-мерный куб будем обозначать как E_2^n.
Элементы куба E_2^n будем называть **наборами**, или **точками**.

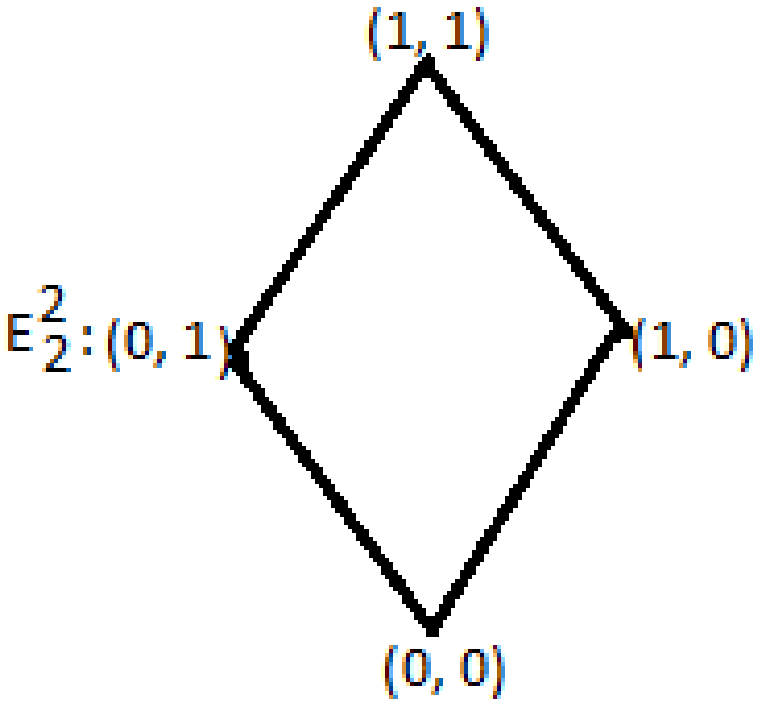
Теорема 4. *При* $n \geq 1$ *верно* $|E_2^n| = 2^n$.

Доказательство. $|E_2^n| = \hat{P}(2, n) = 2^n$.

□

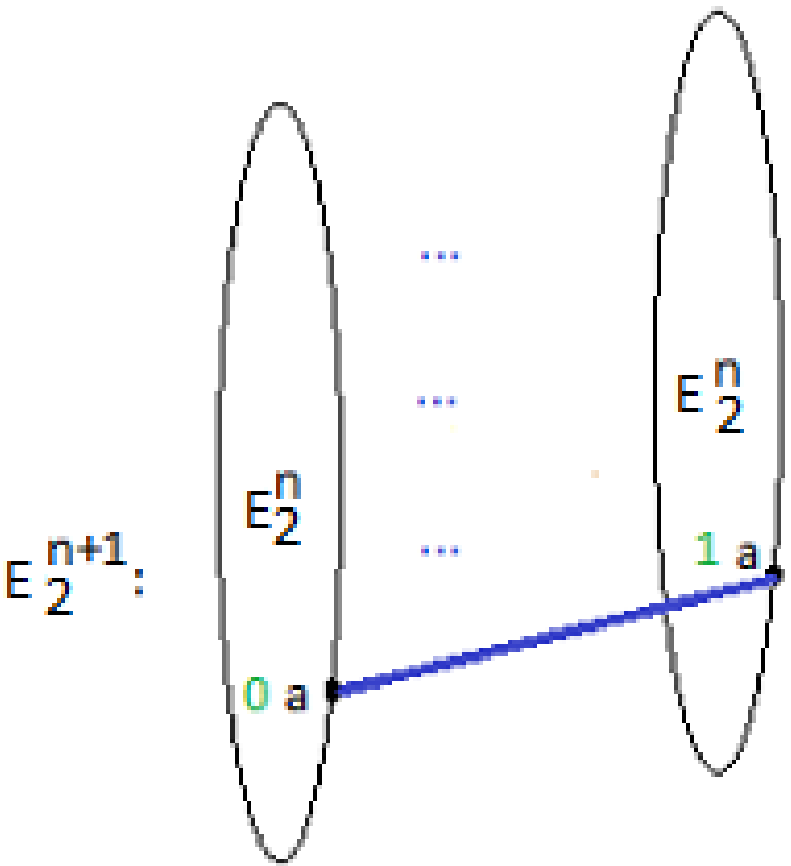
Кубы E_2^1 и E_2^2



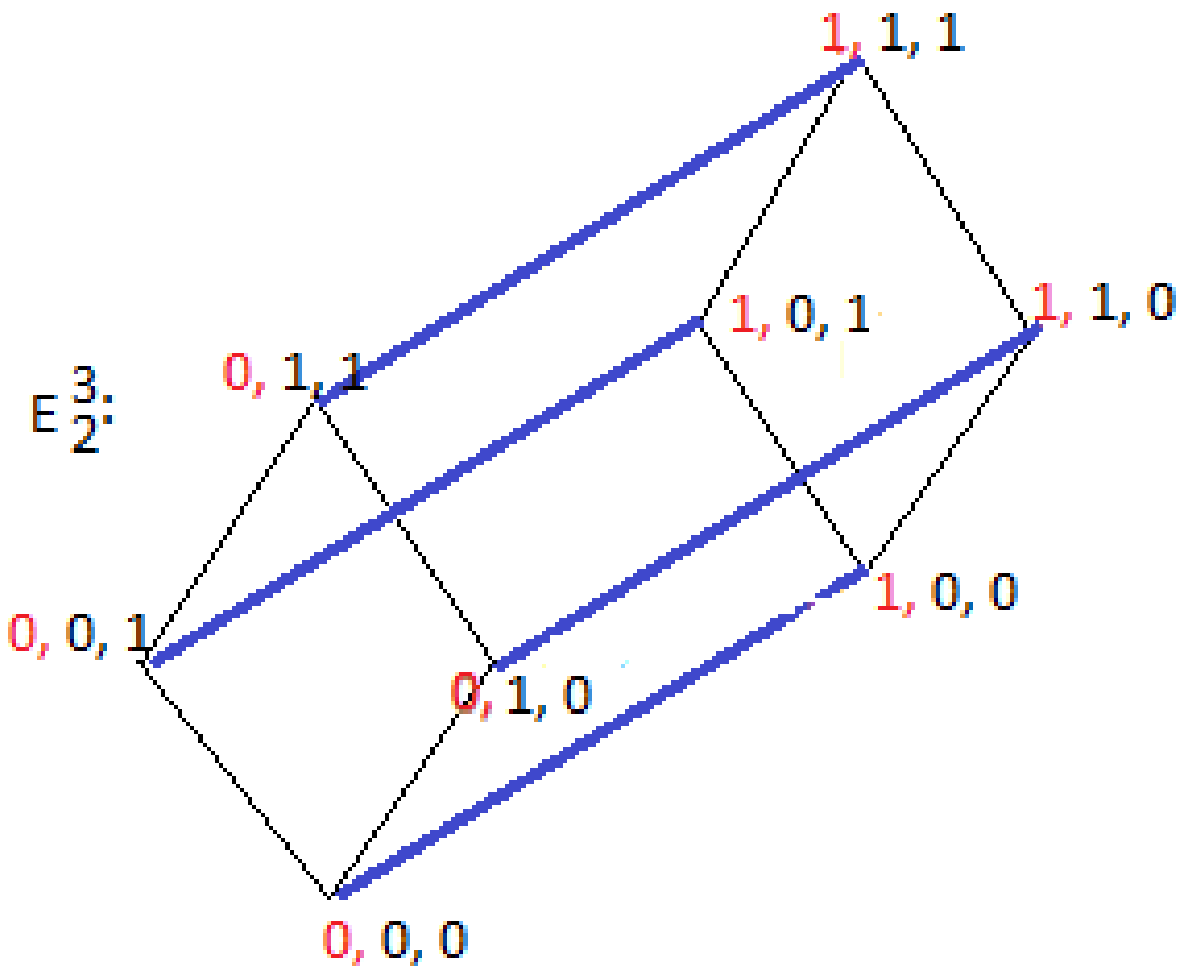


Индуктивное построение куба E_2^n

Возьмем два куба E_2^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 E_2^{n+1}.



Куб E_2^3



Длина единичного куба

Теорема 5. *При $n \geq 1$ длина единичного n-мерного куба E_2^n равна $(n+1)$.*

Доказательство. Рассмотрим цепь $C = \{\alpha_0, \alpha_1, \ldots, \alpha_n\}$ в кубе E_2^n:

$\alpha_0 = (0, 0, \ldots, 0, 0)$,
$\alpha_1 = (1, 0, \ldots, 0, 0)$,
$\alpha_2 = (1, 1, \ldots, 0, 0)$,
$\ldots$,
$\alpha_{n-1} = (1, 1, \ldots, 1, 0)$,
$\alpha_n = (1, 1, \ldots, 1, 1)$.

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 единичного куба на антицепи

По теореме 2 куб E_2^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 единичного куба

k-м слоем единичного n-мерного куба E_2^n называется множество, состоящее из всех наборов с k единицами, $0 \leq k \leq n$.

Например, второй слой в кубе E_2^3 это множество $\{(0,1,1),(1,0,1),(1,1,0)\}$.

Теорема 6. *При $n \geq 1$ и $0 \leq k \leq n$ мощность k-го слоя единичного куба E_2^n равна C_n^k.*

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

Разбиение единичного куба на слои

Пример 2. Рассмотрим разбиение куба E_2^3 на слои:

$$
\begin{aligned}
3: &\quad (1,1,1);\\
2: &\quad (0,1,1),(1,0,1),(1,1,0);\\
1: &\quad (0,0,1),(0,1,0),(1,0,0);\\
0: &\quad (0,0,0).
\end{aligned}
$$

Свойства слоев единичного куба

В каждом слое куба E_2^n ровно C_n^k элементов.

По свойствам биномиальных коэффициентов при фиксированном n последовательность биномиальных коэффициентов C_n^k, $k = 0, 1, \ldots, n$, 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 $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$, который называется **средним слоем** куба E_2^n.

Теперь можно привести такую содержательную интерпретацию теоремы об асимптотике суммы биномиальных коэффициентов: “почти” все точки единичного куба E_2^n (при достаточно больших n) сосредоточены в слоях, близких к среднему.

Антицепи в единичном кубе

Для каждого k, $0 \leq k \leq n$, k-й слой является антицепью в кубе E_2^n (почему?).

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

Дальше мы увидим, что это наибольшая ширина среди антицепей куба E_2^n.

Ширина единичного куба

Теорема 7. *При $n \geq 1$ ширина единичного n-мерного куба E_2^n равна $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$.*

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

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

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

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

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

$\ldots$,

Каждой такой цепи однозначно соответствует перестановка n координат $i_1, i_2, \ldots, i_n$, 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 единичного куба

Доказательство (продолжение). Пусть $\alpha = (a_1, \ldots, a_n) \in B_k^n$ – набор k-го слоя единичного куба.
Подсчитаем число цепей длины $(n+1)$ с наименьшим набором $\alpha_0 = (0, \ldots, 0)$, наибольшим набором $\alpha_n = (1, \ldots, 1)$ и проходящих через набор α. Не ограничивая общности, пусть $\alpha = (1, \ldots, 1, 0, \ldots, 0)$. Тогда

$1, \ldots, k, \quad , \ldots, n$ – координаты

$(\underbrace{0, \ldots, 0}, 0, \ldots, 0)$ – нулевой набор,

здесь $k!$ цепей

$(\overbrace{1, \ldots, 1}, \underbrace{0, \ldots, 0})$ – набор α,

здесь $(n-k)!$ цепей

$(1, \ldots, 1, \overbrace{1, \ldots, 1})$ – единичный набор

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

Ширина единичного куба

Доказательство (продолжение). Пусть теперь $D = \{\alpha_1, \ldots, \alpha_d\} \subseteq E_2^n$ – антицепь в кубе E_2^n, где набор α_j принадлежит слою k_j, $j = 1, \ldots, d$.

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

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 $\alpha_1, \ldots, \alpha_d$, 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 единичного 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 E_2^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 $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor$.

□

Наибольшие антицепи единичного куба

Верна следующая теорема о структуре наибольших антицепей в кубе E_2^n.

Теорема 8. *При $n \geq 1$ в единичном кубе E_2^n*

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

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

Разбиение единичного куба на антицепи

По теореме Дилуорса куб E_2^n можно разбить на $C_n^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor}$ цепей.

А как устроены эти цепи?

Об этом поговорим на следующей лекции.

Множество всех подмножеств

Пусть A – конечное множество. Рассмотрим множество $P(A)$ всех подмножеств множества A с отношением частичного порядка $\subseteq$.

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

Оказывается, для ЧУМ $(P(A); \subseteq)$ верны те же свойства, что и для единичного 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. $\exists \varphi : A \to B$, φ – взаимно однозначное отображение, такое что

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

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

Теорема 9. *Если* $|A| = n$, *то* $(P(A); \subseteq)$ *и единичный куб* E_2^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 единичный куб E_2^4.

2. Найти в единичном кубе E_2^4
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

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