Коллоквиум 2

1 Мыцельскиан графа. Пример Зыкова–Мыцельского графа без треугольников со сколь угодно большим хроматическим числом.

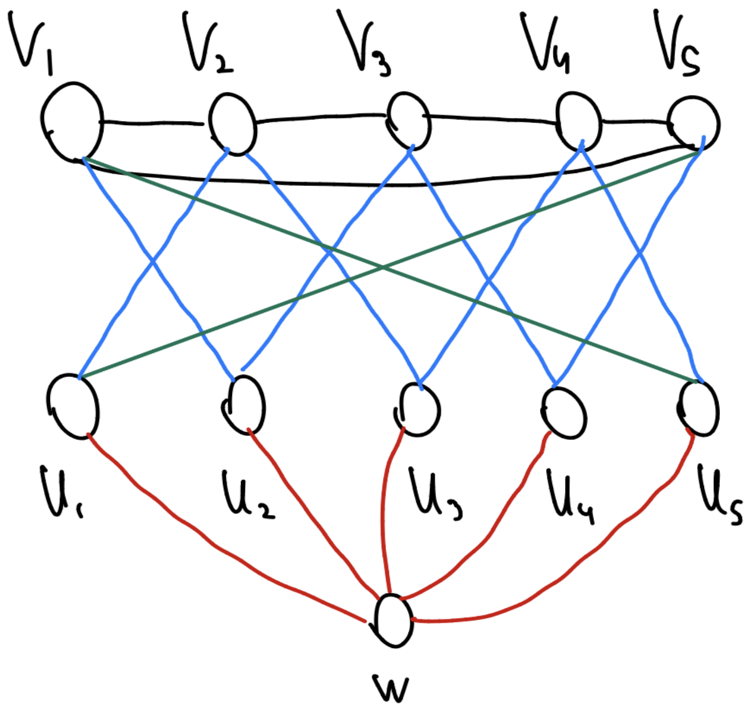
1.1 Мыцельскиан графа.

Мыцельскиан графа G – граф $\mu(G) = (V', E')$:

$V = \{v_1, \ldots, v_n, u_1, \ldots, u_n, w\}$

$E' = E \cup \{(v_i, u_j) \mid \text{если } (v_i, v_j) \in E\} \cup \{(w, u_i) \mid i = 1, \ldots, n\}$

Пример: G – цикл длины 5 (черные ребра – исходные):



1.2 Пример Зыкова–Мыцельского графа без треугольников со сколь угодно большим хроматическим числом.

Пусть $G_2 = K_2$, $G_3 = \mu(G_2), \ldots, G_t = \mu(G_{t-1})$

Тогда G_t – граф без треугольников с $\chi(G_t) = t$

Доказательство:

Полная индукция по t:

1) G_t без треугольников:

Вершина w не может быть в треугольнике, также не могут быть две вершины u_i, u_j в треугольнике (по опр.). По предположению индукции треугольника v_i, v_j, v_k тоже не может быть:

Пусть v_i, v_j, u_k – треугольник $\Rightarrow k \neq i, j$:

$$\begin{cases} v_j \to u_k \Rightarrow \exists v_j \to v_k \\ v_i \to u_k \Rightarrow \exists v_i \to v_k \end{cases} \Rightarrow \text{ есть треугольник } v_i, v_j, v_k \Rightarrow \text{противоречие}$$

2) а) $\chi(G_t) \leq t$:

$\chi(G_{t-1}) = t - 1$. Красим u_i в цвет v_i. w красим в новый цвет $\Rightarrow$ покрасили в t цветов.

б)$\chi(G_t) \geq t$:

От противного: $\chi(G_t) = t - 1$:

Пусть раскрасили в $t-1$ цвет и w имеет цвет $t-1$. Тогда u_i раскрашены в цвета $(1, \ldots, t-2)$. Перекрашиваем v_i:

$$\text{цвет } v_i = \begin{cases} \text{прежний, если он не } t-1 \\ \text{цвет } u_i, \text{ если он } t-1 \end{cases}$$

Вершины v_i цвета $t-1$ найдутся по предположению индукции.

Тем самым G_{t-1} раскрашен в $t-2$ цвета и для подграфа G_{t-1} раскраска правильная:

(Иначе были $v_i \leftrightarrow v_j$ с одинаковым цветом x, поменяли цвет одной из вершин $\Rightarrow$ раньше в v_i был цвет $t-1$ но поменяли на цвет x который у u_i. Между u_i и v_j есть ребро $\Rightarrow$ противоречие (они одного цвета до изменений цветов))

Получается мы раскрасили G_{t-1} в $t-2$ цвета $\Rightarrow$ противоречие

2 Паросочетания и вершинные покрытия в графе. Утверждение о связи максимального размера паросочетания и минимального размера вершинного покрытия в произвольном графе. Теорема Кёнига.

Паросочетание в G – $M \subseteq E : \forall m_1, m_2 \in E : m_1 \cap m_2 = \emptyset$

Вершинное покрытие в G – $U \subseteq V : \forall \{a, b\} \in E : (a \in U) \vee (b \in U)$

В произвольном графе:

$$|M_{max}| \leq |U_{min}|$$

Чтобы покрыть все ребра из M нужно как минимум $|M|$ вершин

2.1 Теорема Кёнига

В двудольном графе G выполняется равенство:

$$|M_{max}| = |U_{min}|$$

3 Чередующийся и увеличивающий пути относительно паросочетания в двудольном графе.

4 Условие Холла для двудольного графа, теорема Холла

4.1 Теорема Холла

В двудольном графе $G = (L \cup R, E)$:

$$\exists \text{ паросочетание размера } |L| \Leftrightarrow \underbrace{\forall S \subseteq L : |N(S)| \geq |S|}_{\text{условие Холла}}$$

Для $S \subseteq L : N(S) = \{y \in R \mid \exists x \in S : \{x, y\} \in E\}$

Доказательство:

5 Клика и независимое множество в графе. Теорема Рамсея. Верхняя оценка чисел Рамсея

Размер наибольшей клики в G – $\omega(G)$

Размер наибольшего нез. мн-ва в G – $\alpha(G)$

Пусть $n, k \geq 1 : R(n, k)$ – наименьшее N такое, что $\forall G$ на N вершинах найдется либо клика размером k, либо нез. мн-во размера n

Свойства:

- $R(n, k) = R(k, n)$ (дополнение $\overline{G}$)
- $R(1, k) = 1$
- $R(2, k) = k$

5.1 Теорема Рамсея

$\forall n, k \geq 2 : R(n,k)$ – конечно

$$R(n,k) \leq R(n-1,k) + R(n,k-1)$$

Верхняя оценка:

$$R(n,k) \leq \binom{n+k-2}{n-1} = \binom{n+k-2}{k-1}$$

6 Частично упорядоченные множества: строгий и нестрогий частичные порядки, линейный порядок. Утверждение о связи строгого и нестрогого порядков.

Пусть $A \neq \emptyset$ – мн-во:

Отношение R на A является отношением **строгого** частичного порядка, если:

1. $\neg aRa$ – Иррефлексивность
2. $aRb \wedge bRc \Rightarrow aRc$ – Транзитивность

Отношение R на A является отношением **нестрогого** частичного порядка, если:

1. aRa – Рефлексивность
2. $aRb \wedge bRa \Rightarrow a = b$ – Антисимметричность
3. $aRb \wedge bRc \Rightarrow aRc$ – Транзитивность

Линейный порядок – частичный порядок, в котором любые два элемента сравнимы

6.1 Связь строгого и нестрогого порядков

Из строгого порядка можно получить нестрогий и наоборот:

1. Пусть $\leq$ – нестрогий порядок. Тогда

$$< := \leq \setminus \{(a,a) \mid a \in A\}$$

2. Пусть $<$ – строгий порядок. Тогда

$$\leq := < \cup \{(a,a) \mid a \in A\}$$

7 Операции с частично упорядоченными множествами: сумма порядков, покоординатный порядок, лексикографический порядок.

Частично упорядоченное множество (ЧУМ) – мн-во с заданным отн. порядка: $(A,<)$ или $(A,\leq)$

Пример:

1. $(\mathbb{N}, |)$ $a \leq b \Leftrightarrow a \mid b$
2. $(\mathbb{Z}, |)$ – не ЧУМ $(-1 \mid 1) \land (1 \mid -1) \not\Rightarrow 1 = -1$
3. $(2^A, \subseteq)$ – ЧУМ

7.1 Операции с ЧУМ

1. Сумма порядков:

   Пусть $(A, \leq_A)$, $(B, \leq_B)$ – ЧУМ. Сумма $A + B$ – $A \sqcup B$:

   - Внутри A порядок $\leq_A$
   - Внутри B порядок $\leq_B$
   - Все элементы из A меньше всех элементов из B

2. Покоординатный порядок:

$$(A \times B, \leq) : (a_1, b_1) \leq (a_2, b_2) \Leftrightarrow \begin{cases} a_1 \leq_A a_2 \\ b_1 \leq_B b_2 \end{cases}$$

3. Лексикографический порядок:

$$(A \times B, <) : (a_1, b_1) < (a_2, b_2) \Leftrightarrow a_1 <_A a_2 \ \vee \begin{cases} a_1 = a_2 \\ b_1 <_B b_2 \end{cases}$$

8 Минимальные и максимальные элементы в частичных порядках. Наибольшие и наименьшие элементы. Их свойства. Примеры порядков: с бесконечным числом минимальных элементов, с единственным минимальным элементом, но не наименьшим.

Пусть $(P, \leq_P)$ – ЧУМ:

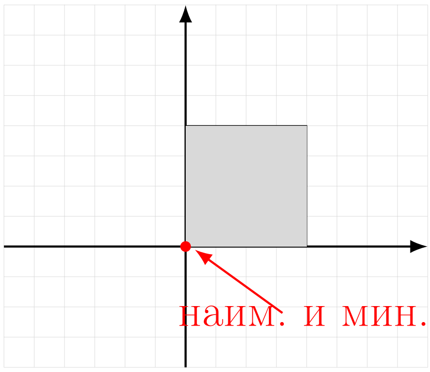
$$\begin{cases} a \in P \text{ – минимальный, если } \nexists b \in P : b < a \\ a \in P \text{ – наименьший, если } \forall b \in P : a \leq b \\ a \in P \text{ – максимальный, если } \nexists b \in P : b > a \\ a \in P \text{ – наибольший, если } \forall b \in P : a \geq b \end{cases}$$

Наименьший/наибольший – единственный, если существует

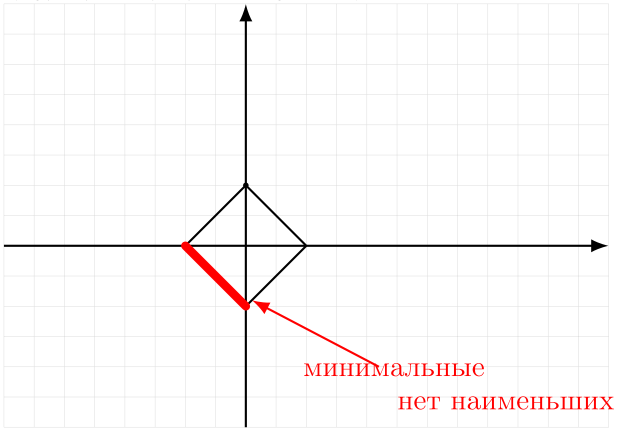
Наименьший/наибольший является минимальным/максимальным

Примеры:

- $(\mathbb{Z} \cup \{*\},\ \leq\ )$: минимальный – $*$, наименьшего – нет
- $([0, 1]^2, \leq)$ – покоординатный:



- $(\{|x|+|y|=1\}, \leq)$ – покоординатный:



9 Изоморфизм порядков, примеры. Отрезки в частично упорядоченных множествах, их образы при изоморфизме. Теорема об изоморфизме счётных плотных линейных порядков без наименьшего и наибольшего элемента

9.1 Изоморфизм порядков, примеры

Пусть $(P, \leq_P)$, $(Q, \leq_Q)$ – ЧУМ. $P \simeq Q$, если $\exists$ биекция $h : P \to Q$:

$$\forall x, y \in P : x \leq_P y \Leftrightarrow h(x) \leq_Q h(y)$$

Примеры:

- $(\mathbb{N}, \leq) \simeq (\{2, 4, 6, \ldots\}, \leq)$ – биекция $f(n) = 2n$
- $(\mathbb{Q}, \leq) \not\simeq (\mathbb{R}, \leq)$ – нет биекции между $\mathbb{Q}$ и $\mathbb{R}$

Инварианты:

- Мощность (из счетного нет биекции в континуум и т.д.)
- $(\mathbb{Q}, \leq) \not\simeq (\mathbb{Z}, \leq)$ – $\mathbb{Q}$ – плотный, $\mathbb{Z}$ – нет
- $([0,1], \leq) \not\simeq ((0,1), \leq)$ – в интервале нет наименьшего/наибольшего
- Наличие непосредственных предшественников/последователей

9.2 Отрезки в частично упорядоченных множествах, их образы при изоморфизме

Если $\varphi : P \to Q$ – изоморфизм $P, Q \Rightarrow \varphi([a,b]) = [\varphi(a), \varphi(b)]$

9.3 Теорема об изоморфизме счётных плотных линейных порядков без наименьшего и наибольшего элемента

Плотный порядок: $\forall a < b : \exists c : a < c < b$

Теорема: Любые два счётных плотных линейных порядка без наим/наиб элемента изоморфны

10 Бесконечно убывающие цепи. Принцип математической индукции для частично упорядоченных множеств. Фундированные множества, теорема об эквивалентности трех определений фундированного множества.

Бесконечно убывающая цепь в ЧУМ $(A, <)$ – последовательность:

$$a_1 > a_2 > a_3 > \dots$$

10.1 Фундированные множества, теорема об эквивалентности трех определений фундированного множества.

Для ЧУМ $(P, \leq)$ следующие определения эквивалентны:

1. P – фундированное ($\forall S \subseteq P : \exists\, min(S)$)

2. $\nexists$ бесконечно убывающих цепей

3. Для P справедлив принцип индукции:

   Для $\forall$ семейства подмножеств:

$$\{A(p) \mid p \in P\}$$

$$\forall p \in P\ (\forall q < p : A(q) = 1) \Rightarrow A(p) = 1$$

База индукции – проверить утверждения на минимальных элементах

11 Цепи и антицепи в частично упорядоченных множествах. Теорема Мирского. Теорема Дилуорса.

$(P, \leq)$ – ЧУМ

11.1 Цепи и антицепи в частично упорядоченных множествах

Цепь в P – $C \subseteq P : \forall x, y \in C : (x \leq y \vee y \leq x)$

Антицепь в P – $A \subseteq P : \forall x \neq y \in A : x, y$ – несравнимы

$|A \cap C| \leq 1$ – (если как минимум 2 элемента есть, то они не могут быть сравнимы и несравнимы одновременно)

11.2 Теорема Мирского

Наименьшее кол-во антицепей, покрывающих ЧУМ равно наибольшей длине цепи в этом ЧУМе

11.3 Теорема Дилуорса

Наименьшее кол-во цепей, покрывающих ЧУМ равно наибольшему размеру антицепи в этом ЧУМе

12 LYM-неравенство, теорема Шпернера о размере максимальной антицепи в булевом кубе.

13 Граф сравнимости частично упорядоченного множества. Совершенные графы. Когда граф является совершенным?

13.1 Граф сравнимости частично упорядоченного множества.

Пусть $(P, \leq)$ – ЧУМ. Граф сравнимости P – простой неор. граф G:

$$G = (V, E), V = P : (x, y) \in E \Leftrightarrow \left[\begin{array}{l} x < y \\ x > y \end{array}\right.$$

13.2 Совершенные графы. Когда граф является совершенным?

Граф G совершенный, если для любого индуцированного подграфа:

$$\forall H \subseteq G : \chi(H) = \omega(H)$$

Граф является совершенным, если он не содержит ни C_{2k+1}, ни $\overline{C_{2k+1}}$ в качестве индуцированного подграфа при $k > 1$

Граф G совершенный $\Leftrightarrow$ граф $\overline{G}$ совершенный

Для любого конечного ЧУМ P его граф сравнимости G:

$$G \text{ и } \overline{G} \text{ – совершенные}$$

14 Вероятностное пространство, вероятностное распределение, примеры. Свойства вероятности. Пошаговое задание распределения, дерево событий

Вероятностное пространство – $(\underbrace{\Omega}_{\text{эл. исходы}}, \underbrace{P}_{\text{ф-я вероятности}})$

Функция вероятности/вероятностное распределение – $P : \Omega \to [0, 1]$:

$$\begin{cases} 0 \leq P(\omega_i) \leq 1 \\ \sum\limits_{i=1}^{n} P(\omega_i) = 1 \end{cases}$$

Событие A – подмн-во $A \subseteq \Omega$

Вероятность события A – $\sum P(\omega_i),\ \omega_i \in A$

Свойства вероятности:

1. $P(\emptyset) = 0, P(\Omega) = 1$
2. $P(A \sqcup B) = P(A) + P(B)$
3. $P(\overline{A}) = 1 - P(A)$
4. $A \subseteq B \Rightarrow P(A) \leq P(B)$

Пошаговое задание распределения:

Если эксперимент состоит из нескольких шагов, распределение задаётся через дерево событий.

На каждом уровне дерева — возможные исходы текущего шага с условными вероятностями.

Вероятность пути в дереве – произведение вероятностей вдоль рёбер пути.

Вероятность исхода – вероятность соответствующего пути от корня до листа.

15 Формула включений-исключений для вероятностей. Задача о беспорядках.

15.1 Формула включений-исключений для вероятностей

$(\Omega, P) : A_1, \ldots, A_n :$

$$P(A_1 \cup \ldots \cup A_n) = \sum_{k=1}^{n} (-1)^{k+1} \sum_{1 \le i_1 < \ldots < i_k \le n} P(A_{i_1} \cap \ldots \cap A_{i_k})$$

15.2 Задача о беспорядках

Вероятностное пространство Ω, $P = \dfrac{1}{n!}$ (все равновероятны)

Беспорядок $(p_1, \ldots, p_n)$ – $\forall i : p_i \neq i$

Пусть $Y_i = \{p \in S_n \mid p_i = i\}$ – i-ый элемент на своем месте

$P(p$ не беспорядок$) \Leftrightarrow \exists i : p \in Y_i \Leftrightarrow P(Y_1 \cup \ldots \cup Y_n)$

$P(Y_1 \cap \ldots \cap Y_k) = \dfrac{(n-k)!}{n!}$

$P(\geq 1$ неподвижной точки$) = \displaystyle\sum_{k=1}^{n} (-1)^{k+1} \binom{n}{k} \cdot \frac{(n-k)!}{n!} = \sum_{k=1}^{n} \frac{(-1)^{k+1}}{k!}$

16 Условные вероятности, независимые события. Независимость событий в совокупности, отличие от попарной независимости событий (приведите явный пример)

Условная вероятность $P(A|B) = \dfrac{P(A \cap B)}{P(B)}$, $P(B) > 0$

Условная вероятность – вероятность A после B

События A и B независимые, если $P(A \cap B) = P(A) \cdot P(B)$

Независимость $A_1, \ldots, A_n$ в совокупности:

$$\forall I \subseteq \{1, \ldots, n\} : P(\bigcap_{i \in I} A_i) = \prod_{i \in I} P(A_i)$$

Попарная независимость $A_1, \ldots, A_n$:

$$\forall i \neq j : P(A_i \cap A_j) = P(A_i) \cdot P(A_j)$$

Попарная независимость не означает независимость в совокупности

Пример:

Подбросим 2 монеты. Пусть событие A – первая монета О, B – вторая монета О, C – монеты выпали одинаковой стороной:

$P(A) = P(B) = P(C) = \dfrac{1}{2}$

Попарная независимость:

$$\begin{cases} P(A \cap B) = P(A) \cdot P(B) = 1/4, & \text{выпало 'ОО'} \\ P(B \cap C) = P(B) \cdot P(C) = 1/4, & \text{2-ая 'О'} \Rightarrow \text{1-ая 'О'} \\ P(A \cap C) = P(A) \cdot P(C) = 1/4, & \text{1-ая 'О'} \Rightarrow \text{2-ая 'О'} \end{cases}$$

Независимость в совокупности:

$$P(A \cap B \cap C) =^{?} P(A) \cdot P(B) \cdot P(C)$$

$P(A \cap B \cap C)$ – первая и вторая 'О' и они равны

$P(A \cap B \cap C) = \dfrac{1}{4}$, выпало 'ОО'

$P(A) \cdot P(B) \cdot P(C) = \dfrac{1}{2} \cdot \dfrac{1}{2} \cdot \dfrac{1}{2} = \dfrac{1}{8}$

$$\Downarrow$$

$$P(A \cap B \cap C) \neq P(A) \cdot P(B) \cdot P(C)$$

17 Формулы Байеса и полной вероятности. Пример с тестом на выявление болезни.

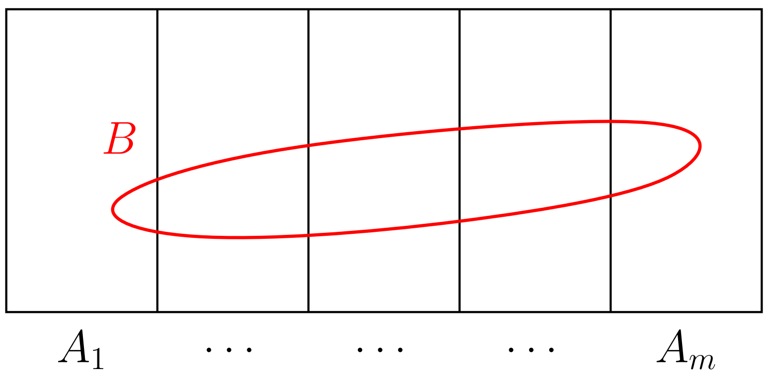
17.1 Формула полной вероятности

Пусть $\Omega = \bigsqcup_{i=1}^{m} A_i,\ P(A_i) > 0$

Тогда для любого события B:

$$P(B) = \sum_{i=1}^{m} P(B|A_i) \cdot P(A_i)$$

Графическая интерпретация:



17.2 Формула Байеса

Для любых событий $A, B : P(A) > 0, P(B) > 0$:

$$P(B|A) = \frac{P(A|B) \cdot P(B)}{P(A)}$$

Пример с тестом на выявление болезни:

Предположим, что некоторый тест правильно предсказывает наличие или отсутствие определенного заболевания с вероятностью 0,95 (если человек действительно болен, то тест дает положительный результат с вероятностью 0,95 и наоборот)

1% населения имеет это заболевание. Предположим, что чел X прошел тестирование и получил положительный результат. Какова вероятность того, что X действительно болен?

Пусть события A – X здоров, $\overline{A}$ – X болен, B – тест положительный:

$$P(B|\overline{A}) = 0.95, P(\overline{A}) = 0.01$$

$$P(B|A) = 0.05, P(A) = 0.99$$

По формуле полной вероятности:

$$P(B) = P(B|A) \cdot P(A) + P(B|\overline{A}) \cdot P(\overline{A}) = 0.059$$

Тогда ответ (вероятность болезни после теста):

$$P(\overline{A}|B) = \frac{P(B|\overline{A}) \cdot P(\overline{A})}{P(B)} = \frac{0.95 \cdot 0.01}{0.059} \simeq 0.161$$

Несмотря на положительный тест, вероятность наличия болезни 16%

18 Случайная величина. Математическое ожидание случайной величины, линейность матожидания. Дисперсия случайной величины.

Пусть (Ω, P) – вероятностное пространство:

Случайная величина – функция $f : \Omega \to \mathbb{R}$

$$\Omega = \{w_1, \ldots, w_n\}, f(w_i) = a_i \in \mathbb{R}$$

18.1 Математическое ожидание случайной величины, линейность матожидания.

Мат. ожидание f – $\mathbb{E}(f) = p_1 \cdot f(w_1) + \ldots + p_n \cdot f(w_n) = \sum\limits_{i=1}^{n} p_i \cdot f(w_i)$

Свойства:

1. $f = c \Rightarrow \mathbb{E}(f) = c$, c – const

2. $\mathbb{E}(f+g) = \mathbb{E}(f) + \mathbb{E}(g)$ – линейность

3. $\mathbb{E}(f \cdot c) = c \cdot \mathbb{E}(f)$, c – const

4. A – событие, $I_A(w_i) = \begin{cases} 1, & w_i \in A \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$

$$\mathbb{E}(I_A) = \sum_{w \in \Omega} P(w) \cdot I_A(w) = \sum_{w \in A} P(w) = P(A)$$

5. $\mathbb{E}(f) = \sum\limits_{x \in Range(f)} x \cdot P(f = x)$

18.2 Дисперсия случайной величины.

Дисперсия f – $\mathbb{D}(f) = \mathbb{E}((f - \mathbb{E}(f))^2) \geq 0$

$$\mathbb{D}(f) = \mathbb{E}(f^2) - (\mathbb{E}(f))^2$$

19 Неравенства Маркова и Чебышёва.

19.1 Неравенство Маркова

Пусть f – **неотрицательная** случ. величина, $\alpha > 0$:

$$P(f \geq \alpha) \leq \frac{\mathbb{E}(f)}{\alpha}$$

19.2 Неравенство Чебышёва

Пусть f – случ. величина, $\alpha > 0$:

$$P(|f - \mathbb{E}(f)| \geq \alpha) \leq \frac{\mathbb{D}(f)}{\alpha^2}$$

20 Независимые случайные величины. Математическое ожидание и дисперсия независимых случайных величин.

Случайные величины f, g независимые, если

$$\forall x, y \in \mathbb{R} : P(f = x \wedge g = y) = P(f = x) \cdot P(g = y)$$

Случ. величины $f_1, \dots, f_n$ независимы $\Leftrightarrow$ независимы в совокупности

20.1 Математическое ожидание и дисперсия независимых случайных величин.

Пусть f, g – независимые случ. величины.

Мат. ожидание:

$$\mathbb{E}(f \cdot g) = \mathbb{E}(f) \cdot \mathbb{E}(g)$$

Дисперсия:

$$\mathbb{D}(f + g) = \mathbb{D}(f) + \mathbb{D}(g)$$

21 Формула Стирлинга. Асимптотическое выражение для вероятности выпадения ровно половины орлов при бросании честной монеты.

21.1 Формула Стирлинга

$$n! \sim \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n$$

21.2 Асимптотическое выражение для вероятности выпадения ровно половины орлов при бросании честной монеты.

Подбросим $n = 2k$ раз монету. Чему равна вероятность выпадения ровно $\frac{n}{2}$ орлов?

$$P\left(= \frac{n}{2} \text{ орлов}\right) = \binom{n}{n/2} \cdot \left(\frac{1}{2}\right)^n$$

Применим формулу Стирлинга:

$$\frac{\binom{n}{n/2}}{2^n} = \frac{\frac{n!}{(n/2)!(n/2)!}}{2^n} \sim \frac{\sqrt{2\pi n}\left(\frac{n}{e}\right)^n}{\pi n\left(\frac{n}{2e}\right)^n \cdot 2^n} = \frac{\sqrt{2\pi n}}{\pi n} = \sqrt{\frac{2}{\pi n}}$$

22 Оценки для биномиальных коэффициентов.

$$\left(\frac{n}{k}\right)^k \leq \binom{n}{k} \leq \left(\frac{n \cdot e}{k}\right)^k$$

23 Вероятностный метод: общая формулировка и оценка объединения. Нижняя оценка на диагональные числа Рамсея

Пусть вер. пространство $(\Omega, P), f : \Omega \to \mathbb{R}, \mathbb{E}(f) = c$

Лемма:

$$\begin{cases} \exists w_{min} \in \Omega : f(w_{min}) \leq c \\ \exists w_{max} \in \Omega : f(w_{max}) \geq c \end{cases}$$

Оценка объединения:

$$P\left(\bigcup_{i=1}^{n} A_i\right) \leq \sum_{i=1}^{n} P(A_i)$$

23.1 Нижняя оценка на диагональные числа Рамсея

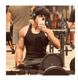
$$R(k,k) \leq \binom{2k-1}{k-1} < 2^{2k-2}$$

$$\left[\frac{k \cdot 2^{k/2}}{2e}\right] < R(k,k), \quad \text{при } k \geq 3$$

24 Производящие функции, определение. Их сложение и умножение на скаляр. Произведение производящих функций, основные свойства арифметических операций. Обратимые производящие функции, примеры. Когда производящая функция обратима?

$(a_0, a_1, a_2, \ldots), a_i \in \mathbb{C} \leftrightarrow A(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \ldots$

$A(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} a_n x^n$ – производящая функция (ПФ) $(a_0, a_1, \ldots)$

Переменная x – формальная (вместо нее может быть например )

Мн-во всех ПФ: $\mathbb{C}[[x]]$ (кольцо формальных степенных рядов)

Операции:

1. $A(x) \pm B(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} (a_n \pm b_n) x^n$
2. $c \cdot A(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} (c \cdot a_n) x^n$, c – const
3. $A(x) \cdot B(x) = (a_0 + a_1 x + \ldots)(b_0 + b_1 x + \ldots) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} c_n x^n$, где

$$c_n = \sum_{k=0}^{n} a_k \cdot b_{n-k}$$

Константные ПФ: $c = (c, 0, 0, \ldots) \leftrightarrow C(x) = c$

Свойства операций:

1. $(A(x)+B(x))+C(x)=A(x)+(B(x)+C(x))$
2. $A(x)+B(x)=B(x)+A(x)$
3. $c\cdot A(x)=C(x)\cdot A(x)$, c – const
4. $A(x)\cdot B(x)=B(x)\cdot A(x)$
5. $A(x)(B(x)+C(x))=A(x)B(x)+A(x)C(x)$
6. $(A(x)\cdot B(x))\cdot C(x)=A(x)\cdot(B(x)\cdot C(x))$

ПФ $B(x)$ обратная к $A(x)$, если $A(x)\cdot B(x)=1, \quad B(x)=A^{-1}(x)$

Пример: $A(x)=1+x+x^2+\dots$

$$A(x)\cdot\overbrace{(1-x)}^{A^{-1}(x)}=1\Rightarrow\sum_{n=0}^{\infty}x^n=\frac{1}{1-x}$$

Свойства:

1. $\dfrac{1}{A(x)}\cdot\dfrac{1}{B(x)}=\dfrac{1}{A(x)\cdot B(x)}$
2. $\dfrac{A(x)}{B(x)}+\dfrac{C(x)}{D(x)}=\dfrac{A(x)D(x)+B(x)C(x)}{B(x)D(x)}$

ПФ $A(x)$ обратима $\Leftrightarrow a_0\neq 0$

25 Формальное дифференцирование производящих функций, свойства производной, правило Лейбница. Подстановка нуля в производящую функцию, вычисление n-го коффициента производящей функции с использованием производных.

25.1 Формальное дифференцирование производящих функций, свойства производной, правило Лейбница

Формальная производная ПФ $A(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} a_n x^n$ – ПФ $A'(x)$:

$$A'(x) = \sum_{n=1}^{\infty} n \cdot a_n x^{n-1}$$

Свойства:

1. $(A(x) \pm B(x))' = A'(x) \pm B'(x)$
2. $(c \cdot A(x))' = c \cdot A'(x)$, c – const
3. $(A(x) \cdot B(x))' = A'(x) \cdot B(x) + A(x) \cdot B'(x)$ – правило Лейбница

25.2 Подстановка нуля в производящую функцию, вычисление n-го коффициента производящей функции с использованием производных.

Пусть $A(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} a_n x^n$ – ПФ:

$$\begin{cases} A(0) = a_0 \\ A'(0) = a_1 \\ A''(0) = 2a_2 \end{cases} \Rightarrow A^{(n)}(0) = n! \cdot a_n \Rightarrow a_n = \frac{A^{(n)}(0)}{n!}$$

Преф. суммы $A(x) = \sum\limits_{n=0}^{\infty} a_n x^n$:

$$a_0 + (a_0 + a_1)x + (a_0 + a_1 + a_2)x^2 + \ldots = A(x) \cdot \frac{1}{1-x}$$

26 Связь произведения производящих функций с неупорядоченными выборками. Бином Ньютона, обобщение на целые показатели.

Пусть S, T – мн-ва, $S \cap T = \emptyset$

Пусть $A(x)$ – ПФ неупорядоч. выборок из S, $B(x)$ – ПФ неупорядоч. выборок из T. Тогда $A(x) \cdot B(x)$ – ПФ неупорядоч. выборок из $S \cup T$

Примеры:

1. Бином Ньютона:

$$\{a_1, \ldots, a_n\} : \binom{n}{k} \text{ – способы выбрать } k \text{ элементов}$$

$$C(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \binom{n}{k} x^k = (1+x)^n \ \mid \ \{a_1, \ldots, a_n\} \leftrightarrow \overbrace{\underbrace{\{a_1\}}_{1+x} \cup \ldots \cup \underbrace{\{a_n\}}_{1+x}}^{(1+x)^n}$$

2. Кол-во салатов:

- Перец – 0 или 1
- Редиска – $0, 2, 4, \ldots$
- Баклажан – любое
- Помидор – ≤ 3

Кол-во салатов из n овощей = ?

Перец: $1 + x$

Редиска: $1 + x^2 + x^4 + \ldots = \dfrac{1}{1-x^2}$

Баклажан: $1 + x + x^2 + \ldots = \dfrac{1}{1-x}$

Помидор: $1 + x + x^2 + x^3$

$$\Downarrow$$

Ответ на задачу – коэф. $[x^n]$:

$$(1+x)(1+x^2+x^4+\ldots)(1+x+x^2+\ldots)(1+x+x^2+x^3) =$$
$$= \frac{(1+x)(1+x+x^2+x^3)}{(1-x^2)(1-x)}$$

27 Линейные рекурентные соотношения с постоянными коэффициентами. Как устроена производящая функция последовательности, удовлетворяющей линейному рекурентному соотношению с постоянными коэффициентами? Явная формула для общего члена такой последовательности, метод ее вывода.

$(a_0, a_1, \ldots)$ – линейное рекурентное соотношение порядка k с постоянными коэффициентами, если $\exists c_1, \ldots, \overbrace{c_k}^{\neq 0} : \forall n \geq 0 :$

$$a_{n+k} = c_1 a_{n+k-1} + c_2 a_{n+k-2} \ldots + c_k a_n$$

Пример: $F_n = 1 \cdot F_{n-1} + 1 \cdot F_{n-2}$ – Фибоначчи порядка 2

Через $c_1, \ldots, c_k$ и $a_0, \ldots, a_{k-1}$ однозначно определяется a_n

27.1 Как устроена производящая функция последовательности, удовлетворяющей линейному рекурентному соотношению с постоянными коэффициентами?

Теорема: $A(x)$ – ПФ линейной рекурентны порядка k. Тогда $\exists$ многочлены $P(x), Q(x) \in \mathbb{C}[x] : \deg P < k, \deg Q = k$:

$$A(x) = \frac{P(x)}{Q(x)}$$