

DL 4.5. (Топологическая сортировка) Докажите, что в ориентированном графе $G(V, E)$ без циклов все вершины можно пронумеровать числами от 1 до $|V|$ таким образом, чтобы рёбра шли из вершин с меньшими номерами в вершины с большими номерами.

DL 5.6. Пусть сигнатура содержит предикат равенства и трёхместный предикат S . Интерпретация: носитель — точки на плоскости, $S(X, Y, Z)$ означает, что $|XZ| = |YZ|$. Выразите предикат: A, B, C лежат на одной прямой.

DL 7.3.

- b) Покажите, что число ломанных, из $(0, 0)$ в $(2n, 0)$, пересекающих прямую $y = -1$, равняется числу ломанных из $(0, 0)$ в $(2n, -2)$.
- c) Найдите число ломанных из $(0, 0)$ в $(2n, 0)$, не опускающихся в нижнюю полуплоскость. Это число называется числом Каталана C_n .
- d) Покажите, что $C_n = \sum_{i=0}^{n-1} C_i C_{n-1-i}$.

DL 7.6.

- a) Докажите, что любое семейство непересекающихся интервалов на прямой конечно или счетно.
- b) Докажите, что множество точек строго локального минимума любой функции из $\mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ конечно или счетно.

DL 8.2.

- b) Докажите, что если в неориентированном графе n вершин и $n - k$ рёбер, то в нем как минимум k компонент связности.

DL 8.3. Дана сетка в виде квадрата $n \times n$. Разрешается разрезать любое ребро сетки. Какое максимальное число разрезов можно сделать так, чтобы сетка не развалилась на части?

DL 8.4. В связном графе степени всех вершин равняются 10. Докажите, что этот граф останется связным, если из него удалить любое ребро.

DL 8.5. Докажите, что из произвольного связного графа можно удалить вершину и все выходящие из неё рёбра так, чтобы оставшийся граф был связным.

DL 8.6. В связном графе на каждом ребре написали положительное вещественное число. Вес остовного дерева — это сумма чисел на рёбрах, содержащихся в этом дереве. Докажите, что:

- a) минимальное по весу остовное дерево содержит хотя бы одно ребро минимального веса;
- b) каждое ребро минимального веса содержится хотя бы в одном из остовных деревьев минимального веса.

DL 9.1. Пусть каждая вершина неориентированного графа имеет степень не больше, чем k . Докажите, что вершины графа можно покрасить

- b) в $\lfloor k/2 \rfloor + 1$ цвет так, чтобы для каждой вершины не более одного ребра исходило в вершины того же цвета ($\lfloor x \rfloor$ обозначает целую часть числа x).

DL 9.6. В школе в каждом кружке учится $n \geq 4$ человек, число кружков не превосходит $\frac{4^{n-1}}{3^n}$. Докажите, что можно всем школьникам выставить оценки по поведению (четыре оценки: от 2 до 5), что в каждом кружке будут представлены все 4 оценки.

DL 10.1. В классе учатся n мальчиков и n девочек, каждому мальчику нравится несколько девочек из класса (возможно, что двум мальчикам нравится одна и та же девочка). Злая учительница рассадила детей за парты мальчик-девочка случайным образом (все варианты рассадки равновероятны). Чему равняется математическое ожидание числа мальчиков, которые сидят с нравившейся ему девочкой за одной партой?

DL 10.2. Каждый из k человек в лифте, который стоит на первом этаже выбирает случайный этаж равновероятно из оставшихся n этажей. Чему равняется математическое ожидание числа остановок, которые сделает лифт?

DL 10.3.

а) Докажите, что в любом турнире есть гамильтонов путь.

DL 11.1. Покажите, что если $H[X] \leq t$, то найдется такое значение b , что $\Pr[X = b] \geq 2^{-t}$.

DL 11.2. Рассмотрим функцию $h(p) = p \log \frac{1}{p} + (1-p) \log \frac{1}{1-p}$, функция определена на $[0, 1]$, $h(0) = h(1) = 0$. Покажите, что:

- $h(p)$ строго возрастает на $[0, \frac{1}{2}]$ и убывает на $[\frac{1}{2}, 1]$;
- h выпукла вверх.

DL 11.3. Пусть есть бинарное дерево и в нем n листьев. Пусть $\ell_1, \ell_2, \dots, \ell_n$ — это глубины всех листьев дерева. Докажите, что:

- $\sum_{i=1}^n 2^{-\ell_i} \leq 1$;
- если $\sum_{i=1}^n 2^{-\ell_i} \leq 1$, то найдётся дерево из n листьев с глубинами $\ell_1, \ell_2, \dots, \ell_n$.

DL 11.4. Пусть есть бинарное дерево и в нем n листьев. Покажите, что:

- глубина хотя бы одного листа не меньше $\log n$;
- средняя глубина листа не меньше $\log n$.

(Более строгая формулировка: рассмотрим случайную величину, которая выбирает случайный лист и выдает его глубину; докажите, что математическое ожидание этой случайной величины не меньше $\log n$.)

DL 12.1. Вася побывал в опасном месте, где он мог с вероятностью 0.8 заболеть. Вася прошел обследование в двух клиниках, известно, что первая клиника выявляет заболевание (если оно есть) с вероятностью 0.5 (и не выявляет, если заболевания нет), а вторая клиника выявляет заболевание с вероятностью 0.75. Клиники работают независимо друг от друга. С какой вероятностью Вася заболел, если ни одна из клиник заболевание не обнаружила?

DL 12.2. Покажите, что для любой случайной величины X выполнено:

- $D[X] = E[X^2] - E[X]^2$;
- $\Pr[X = 0] \leq \frac{D[X]}{E[X]^2}$.

DL 12.3. (Коды Уолша-Адамара)

- Каждому $a \in \{0, 1\}^n$ соответствует линейная функция $f_a : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$, определяемая так: $f_a(x_1 x_2 \dots x_n) = \sum_{i=1}^n a_i x_i \pmod 2$. Кодом Уолша-Адамара строки $a \in \{0, 1\}^n$ называется таблица значений функции f_a и обозначается $\text{WH}(a)$, нетрудно понять, что длина строки $\text{WH}(a)$ равняется 2^n . Проверьте, что для двух различных строк $a, b \in \{0, 1\}^n$ их коды $\text{WH}(a)$ и $\text{WH}(b)$ отличаются ровно в половине позиций.

DL 12.4. Назовем вероятностной булевой схемой такую схему, часть входов которой называются случайными битами. Пусть схема C имеет $n + m$ входов, первые n входов мы будем понимать как непосредственно входы, оставшиеся m входов как случайные биты. Будем говорить, что схема C вычисляет функцию $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ с ограниченной ошибкой, если для каждого $x \in \{0, 1\}^n$ выполняется $\Pr_r[f(x) = C(x, r)] \geq \frac{2}{3}$, где вероятность берется по случайной строке r , которая принимает все значения из множества $\{0, 1\}^m$ с равными вероятностями. Пусть функция $f : \{0, 1\}^n \rightarrow \{0, 1\}$ вычисляется вероятностной схемой C размера s с ограниченной ошибкой. Покажите, что:

- для каждого многочлена $p(n)$ найдется такая вероятностная схема C' с $n + m'$ входами, размер которой полиномиален относительно sn , что при всех $x \in \{0, 1\}^n$ выполняется $\Pr_r[f(x) = C'(x, r)] \geq 1 - 2^{-p(n)}$, где вероятность берется по случайной строке r , которая принимает все значения из множества $\{0, 1\}^{m'}$ с равными вероятностями;
- найдется обычная схема с n входами, размер которой полиномиален относительно sn , что для всех $x \in \{0, 1\}^n$ выполняется $f(x) = C(x)$.

DL 13.1. Пусть X — неотрицательная случайная величина, которая не равна тождественно нулю. Докажите, что $\Pr[X > 0] \geq \frac{E[X]^2}{E[X^2]}$.

DL 13.6. Докажите, что из любых 6 человек есть либо 3 попарно знакомых, либо 3 попарно незнакомых, а из любых 10 человек есть либо 3 попарно знакомых, либо 4 попарно незнакомых.

DL 14.1. Дана система из n линейных уравнений. Докажите, что система несовместна тогда и только тогда, когда линейными комбинациями из этих уравнений можно получить $0 = 1$. (В решении нельзя без доказательства пользоваться теоремами линейной алгебры, если вы их еще не изучали в Академическом университете).

DL 14.2. Найдите цены игр и оптимальные стратегии для матричных игр, которые задаются такими матрицами:

a) $\begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 0 & 2 \end{bmatrix}$

b) $\begin{bmatrix} 3 & 2 & 2 \\ 1 & 3 & 4 \\ 2 & 2 & 1 \end{bmatrix}$

DL 14.3. Рассмотрим вещественную матрицу $m \times n$. Седловым элементом матрицы называется элемент, который является минимальным (или одним из минимальных) в своей строке и максимальным (или одним из максимальных) элементов своего столбца. Покажите, что

- если седловых элементов несколько, то они все равны;
- если в матрице есть седловой элемент, то он равен цене игры.