

# Материалы для подготовки к коллоквиуму по дискретной математике Определения

ПМИ 2016

Орлов Никита, Рубачев Иван, Ткачев Андрей, Евсеев Борис

11 декабря 2016 г.

## Принцип математической индукции

Принципом математической индукции называют метод доказательства бесконечной цепочки утверждений, пронумерованных натуральными числами. Тогда для их доказательства достаточно справедливости следующих фактов:

1. Верно утверждение  $A(0)$ , называемое *базой индукции*.
2. Для любого натурального  $n$  верно, что из  $A(n)$  следует  $A(n+1)$ . Этот переход называется *шагом индукции*.

В качестве примера может служить доказательство формул арифметической, геометрической прогрессий, коды Грея.

---

## Правила суммы, произведения, дополнения

Пусть есть непересекающиеся множества  $A, B$ . Тогда

$$|A \cup B| = |A| + |B|,$$

$$|A \times B| = |A| \times |B|$$

называются правилами суммы и произведения множеств соответственно.

*Дополнением*  $\bar{A}$  множества  $A$  называется множество, состоящее из не удовлетворяющих произвольному условию элементов. Тогда

$$|\bar{A}| = U - A,$$

где  $U$  - пространство, в котором решается задача.

---

# Алфавит, конечные слова, формулы комбинаторики

*Алфавитом* называется произвольное конечное множество, элементы которого называются символами или буквами.

*Словом* называется произвольная упорядоченная последовательность букв.

*Числом перестановок  $n!$*  слова называется количество слов длины  $n$ , отличающихся друг от друга порядком следования букв.

$$n! = 1 \cdot 2 \cdot \dots \cdot (n-1) \cdot n$$

*Упорядоченным выбором с возвращением* из  $n$  по  $k$  называется слово длины  $k$ , состоящее из букв слова длины  $n$ , с повторяющимися буквами. Число таких слов будет равняться

$$n^k$$

*Упорядоченным выбором без возвращения* из  $n$  по  $k$  называется слово длины  $k$ , состоящее из букв слова длины  $n$ , без повторяющихся букв. Число таких слов будет равняться

$$A_n^k = \frac{n!}{(n-k)!}$$

*Неупорядоченным выбором без возвращения* из  $n$  по  $k$  называется слово длины  $k$ , состоящее из букв слова длины  $n$ , без повторяющихся букв, причем слова, отличающиеся только порядком следования букв будем считать одинаковыми. Тогда число таких слов будет равняться

$$C_n^k = \frac{n!}{k! (n-k)!} = \binom{n}{k}$$

*Неупорядоченным выбором с возвращением* .....

$$\binom{k-1}{n+k-1} = \binom{n-1}{n+k-1}$$

*Двоичными словами* называются слова, составленные из двух букв, называемых *нулем* и *единицей*:

$$a \in \{0; 1\}$$

*Число подмножеств* множества считается по формуле

$$2^{|A|},$$

где  $A$  - множество.

---

## Формула включений-исключений

*Формулой включений-исключений* называется формула, по которой можно посчитать мощность объединения счетного количества множеств:

$$|A_1 \cup \dots \cup A_n| = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+1} \cdot \left( \sum_{1 \leq m_1 < \dots < m_k \leq n} |A_{m_1} \cap \dots \cap A_{m_k}| \right)$$

---

# Биномиальные коэффициенты, основные свойства. Бином Ньютона

*Биномиальными коэффициентами* называются коэффициенты в разложении бинома Ньютона  $(1+x)^n$  по степеням  $x$ . При  $k$  степени  $x - \binom{n}{k}$ .

*Бином Ньютона* - формула разложения степени двучлена в сумму:

$$(a+b)^n = \sum_{k=0}^n \binom{n}{k} a^{n-k} b^k$$

Свойства биномиальных коэффициентов:

1.  $\binom{n}{k} = \binom{n-k}{k}$ .
  2.  $\binom{n}{k} = \binom{n-1}{k} + \binom{n-1}{k-1}$ .
  3.  $\sum_{k=0}^n \binom{n}{k} = 2^n$
- 

## Треугольник Паскаля. Рекуррентное соотношение

*Рекуррентным соотношением* называется формула, где каждый следующий член определен через предыдущие числа. Пример: числа Фибонначи.

*Треугольник Паскаля* - треугольник биномиальных коэффициентов, где каждый следующий элемент определяется суммой двух элементов над ним:

$$\begin{array}{ccccccc} & & & 1 & & & \\ & & 1 & & 1 & & \\ & 1 & & 2 & & 1 & \\ 1 & & 3 & & 3 & & 1 \end{array}$$

## Графы

Пусть у нас есть множество элементов  $V$  - множество *вершин*. *Граф* - математический объект, являющийся совокупностью *вершин* и *ребер*, то есть:

$$G := (V, E), \quad E \subseteq V \times V$$

*Ребром* графа называется пара вершин.

*Неориентированный* граф - такой граф, где ребрам не задано направление.

*Ориентированный* граф - такой граф, где у каждого ребра есть направление, иными словами, у каждого ребра есть начальная и конечная вершины.

*Матрица смежности* - квадратная матрица размера  $V \times V$ , строки и столбцы одинаково пронумерованы, элемент  $a_{ij}$  показывает наличие ребра или его вес:

	1	2	3	4
1	$a_{11}$	$a_{12}$	$a_{13}$	$a_{14}$
2	$a_{21}$	$a_{22}$	$a_{23}$	$a_{24}$
3	$a_{31}$	$a_{32}$	$a_{33}$	$a_{34}$
4	$a_{41}$	$a_{42}$	$a_{43}$	$a_{44}$

*Изоморфные графы* - такие графы  $G$  и  $G'$ , что можно построить биекцию между их вершинами и соответствующими ребрами, или их вершины можно перенумеровать так, что их матрицы смежности совпадут

*Степень вершины* - число ребер, исходящих из нее, причем сумма степеней вершин равна удвоенному числу ребер.

---

## Пути и циклы в графах

*Маршрут* - последовательность ребер, т.ч. соседние ребра имеют общий конец.

*Путь* - маршрут без повторений ребер.

*Простой путь* - путь без повторения вершин.

*Цикл* - путь, в котором первая и последняя вершины совпадают

*Простой цикл* - цикл, в котором все вершины, кроме начальной и конечной, различны.

*Длина пути/цикла* - число ребер, в них входящих.

## Отношение связности и компоненты связности графа

*Связность* - граф связан тогда и только тогда, когда две любые вершины соединены путем.

*Компонента связности* - максимальный по включению связный подграф графа  $G - G(U)$ , порожденный подмножеством вершин исходного графа, в котором для любой пары  $v_1, v_2 \in U$  существует путь, а для всех других пар пути нет.

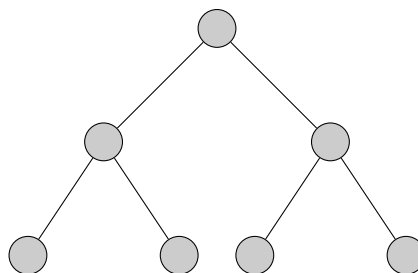
---

## Дерево. Примеры. Полные бинарные деревья

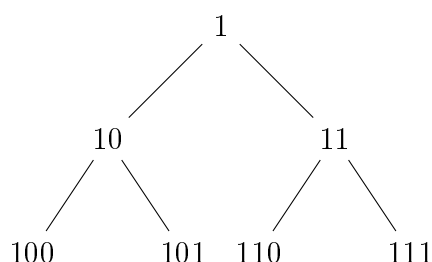
*Дерево* - минимальный связный ациклический граф. В нем любые две вершины соединены единственным путем.

Во всяком связном графе существует *остовное дерево* — подграф-дерево, содержащий все вершины.

Пример дерева:



*Полное бинарное дерево* - дерево, вершинами которого являются бинарные слова, а ребра получаются приписыванием 0 или 1 в конец предыдущего слова (слова - родителя):



## Правильные раскраски графов

*Правильной раскраской* графа называется такой способ пронумеровать (покрасить) вершины, что никакие две вершины одинакового номера (цвета) не соединены ребром.

*Двудольный*, или *двураскрашиваемый* граф - граф, вершины которого можно разбить на два непересекающихся подмножества, таких что ни одно ребро не соединяет вершины, лежащие в одном подмножестве.

Граф двураскрашиваем тогда и только тогда, когда в нем нет цикла нечетной длины.

## Ориентированный граф

*Ориентированный граф* - такой граф, на ребрах которого установлено направление обхода.

*Маршрут* в орграфе - чередующаяся последовательность вершин и дуг, где вершины могут повторяться. *Путь* в орграфе - маршрут без повторяющихся дуг, *простой путь* - без повторяющихся вершин. Если существует путь из одной вершины в другую, тогда говорят, что вторая достижима из первой.

## Компоненты сильной связности

*Компонентой сильной связности* называют подграф, в котором любая вершина достижима из любой другой. *Ациклический орграф* - такой граф, в котором нет циклов, и все компоненты сильной связности состоят из одной вершины.

## Эйлеровы и гамильтоновы циклы

*Эйлеров цикл* - цикл, проходящий через каждое ребро графа ровно по одному разу. Он существует тогда, когда степени всех вершин четны. *Гамильтонов цикл* - цикл, проходящий через каждую вершину графа по одному разу.

## Делимость целых чисел

Говорят, что  $a$  делится на  $b$ , или  $b$  делит  $a$ , если существует такое  $k$ , что

$$a : b = b | a \rightarrow a = kb$$

Свойства: .....

## Деление целых чисел с остатком

*Остатком деления числа  $a$  на  $b$*  называется такое число  $r$ , что

$$a = kb + r, 0 \leq r < b$$

Частное и остаток определены однозначно для всех пар чисел.

## Сравнения по модулю

Два числа *сравнимы по модулю*, если их остатки при делении на число, называемое *модулем* совпадают.

$$a \equiv b \pmod{c}$$

Эта запись означает, что остатки от деления  $a$  и  $b$  на  $c$  равны.

Основные свойства:

1.  $a \equiv b \pmod{c}$  и  $d \equiv e \pmod{c} \Rightarrow (a + d) \equiv (b + e) \pmod{c}$
2.  $a \equiv b \pmod{c}$  и  $d \equiv e \pmod{c} \Rightarrow (ad) \equiv (be) \pmod{c}$

## 17. Арифметика остатков

## 18. Малая теорема Ферма. Лемма Вильсона

*Малая теорема Ферма* гласит о том, что если  $p$  - простое число,  $a$  - целое число, не делящееся на  $p$ , то

$$a^{(p-1)} \equiv 1 \pmod{p}$$

*Лемма Вильсона* гласит о том, что число  $p$  простое тогда и только тогда, когда

$$(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$$

## 19. Функция Эйлера. Теорема Эйлера

*Функция Эйлера*  $\varphi(n)$  возвращает количество чисел, меньших  $n$  и взаимно простых с ним. *Теорема Эйлера* утверждает, что если  $a$  и  $m$  взаимно просты, то

$$a^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{m}$$

## 20. Наибольший общий делитель. Алгоритм Евклида

*Наибольшим общим делителем* двух чисел  $a$  и  $b$  называют такое наибольшее число  $c$ , что  $c|a$  и  $c|b$ .

*Алгоритм Евклида* - итеративный алгоритм, который ищет НОД двух чисел. Он состоит в следующем:

1. Вычитаем из большего числа меньшее
2. Заменяем большее на полученную разность
3. Повторяем 1 – 2 до тех пор, пока не получим равные числа. Если числа равны, то говорим, что последнее полученное таким образом число и есть наибольший общий делитель.

## 21. Расширенный алгоритм Евклида

*Линейное диофантово уравнение* - уравнение вида  $ax + by = c$ , где  $a, b, c$  - коэффициенты,  $x, y$  - неизвестные.

*Расширенный алгоритм Евклида* ищет решения линейного диофантова уравнения. ....

## 22. Простые числа. Формулировка основной теоремы арифметики.

*Простое число* - большее единицы число, такое что оно делится только на 1 и на себя.

*Основная теорема арифметики* гласит о том, что всякое число представимо в виде произведения простых, причем такое представление единственно с точностью до порядка следования сомножителей.

## 23. Бинарные отношения и операции над ними

*Бинарным отношением над множествами  $A$  и  $B$*  называется множество  $P \subseteq A \times B$ . Элементы этого множества суть пары, которые определяют, состоят ли два элемента *в отношении*, или нет. Тогда говорят, что пара  $(x, y)$  либо состоит в отношении, либо нет. Записать это можно как  $xPy$ .

Над бинарными отношениями определены следующие операции:

1. *Пересечение отношений* - обычное пересечение множеств.
  2. *Объединение множеств* - простое объединение множеств
-