# Материалы для подготовки к коллоквиуму по дискретной математике Определения

#### ПМИ 2016

Орлов Никита, Рубачев Иван, Ткачев Андрей, Евсеев Борис

12 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 u индукции.

В качетсве 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.

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

где U - пространство, в котором решается задача.

#### Алфавит, конечные слова, формулы комбинаторики

 $An\phi a b u m o M$  называется произвольное конечное множество, элементы которого называются символами или буквами.

Словом называется произвольная упорядоченная последовательность букв.

 $\mathit{Числом}\ nepecmanoво\kappa\ n!$  слова называется количество слов длины n, отличающихся друг от друга порядком следования букв.

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

Упорядоченным выбором с возвращением из <math>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 <math>n по k называется слово длины k, состоящее из букв слова длины n, без повторяющихся букв. Число таких слов будет равняться

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

Heynopядоченным 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:

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

# Биноминальные коэффициенты, основные свойства. Бином Ньютона

*Биноминальными 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 биноминальных 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. Реккурентное соотношение

Реккурентным 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:

## Графы

Пусть у нас есть множество элементов V - множество вершин.  $\Gamma pa\phi$  - математический объект, являющийся совокупностью вершин и ребер, то есть:

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

Ребром графа называется пара вершин.

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

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

 $Mampuua\ cme эсности$  - 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	Ŀ	$a_{41}$	$a_{42}$	$a_{43}$	$a_{44}$

 $Изомор \phi$ ные  $гра \phi$ ы - 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.

 $\Pi ymb$  - 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.

 $Длина \ nymu/uu\kappa na$  - число ребер, в них входящих.

#### Отношение связанности и компоненты связности графа

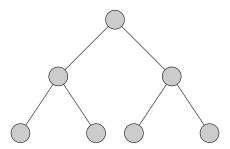
Связность - граф связен тогда и только тогда, когда две любые вершины соединены путем. Компонента связности - максимальный по включению связный подграф графа G - G(U), порожденный подмножеством вершин исходного графа, в котором для любой пары  $v_1, v_2 \in U$  существует путь, а для всех других пар пути нет.

# Дерево. Примеры. Полные бинарные деревья

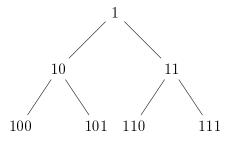
Дерево - минимальный связный ациклический граф. В нем любые две вершины соединены единственным путем.

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 одинакого 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

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

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.

$$a \equiv b \mod c$$

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

Основные свойства:

- 1.  $a \equiv b \mod c$  и  $d \equiv e \mod c \Rightarrow (a+d) \equiv (b+e) \mod c$
- 2.  $a \equiv b \mod c$  и  $d \equiv e \mod c \Rightarrow (ad) \equiv (be) \mod c$

#### 17. Арифметика остатков

#### 18. Малая теорема Ферма. Лемма Вильсона

 $\it Manas \ meopema \ \Phi epma$  гласит о том, что если  $\it p>2$  - простое число,  $\it a$  - целое число, не делящееся на  $\it p$ , то

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

$$(p-1)! \equiv -1 \mod p$$

#### 19. Функция Эйлера. Теорема Эйлера

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

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

#### 20. Наибольший общий делитель. Алгоритм Евклида

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

Aлгоритм Eвклида - 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

 $\mathit{Лине}$ йное 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 e 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 отношений простое объединение множеств.
- 3. Включение обычное включение множеств.
- 4. *Инверсия* операция, при которой все пары, которые не были до этого в отношении, в него становятся, и наоборот, все те, которые были в отношении из него выходят.

5. *Композиция* - пусть есть два отношения  $R \subseteq A \times B$ ,  $S \subseteq B \times C$ . Их композицией назовем отношение  $R \circ S$ , такое что

$$R \circ S = \{(x, y) | \forall z \in B : xRz \land zSy\}$$

#### 24. Свойства бинарных отношений

Пусть есть множество A и  $P \subseteq A \times A$ . Тогда у такого отношения можно рассмотреть возможность наличия свойств:

- 1. Рефлексивность:  $\forall a \in A : (a, a) \in P$
- 2. Антирефлексивность:  $\forall a \in A : (a, a) \notin P$
- 3. Симметричность:  $\forall a, b \in A : (a, b) \in P \Rightarrow (b, a) \in P$
- 4. Антисимметричность:  $\forall a, b \in A : (a, b) \in P \land (b, a) \in P \Rightarrow a = b$
- 5. Транзитивность:  $\forall a, b, c \in A : (a, b) \in P \land (b, c) \in P \Rightarrow (a, c) \in P$

#### 25. Отношения эквивалентности

Бинарное отношение называется *отношением эквивалентности*, если оно рефлексивно, симметрично и транзитивно.

#### 26. Отношения порядка

Бинарное отношение может называться *нестрогим частичным порядком*, если оно рефлексивное, антисимметричное и транзитивное.

Бинарное отношение может называться *строгим частичным порядком*, если оно антирефлексивно, антисимметрично и транзитивно.

$$\forall a, b \in X \Rightarrow (a, b) \in P \lor (b, a) \in P$$

## 27. Соответствия и функции. Образы и прообразы множеств

Соответствием или  $\phi y n \kappa u e \ddot{u}$  называется такое отношение двух множеств, при котором элементам одного множества ставится в соответствие элементы другого множества.

$$f \subset A \times B$$

$$(x,y) \in f \Leftrightarrow f(x) = y$$

Существует операция взятия обратного соответствия:

$$f^{-1} = \{(y, x) \mid (x, y) \in f\}$$

Образом элемента x называется такой элемент y, что f(x) = y. Образ множества - множество всех образов элементов множества.

Прообразом элемента y называется такой элемент x, что f(x) = y. Прообразом множества называется множество всех прообразов элементов множества.

#### 28. Виды функций

Соответствие называется функциональным, если  $\forall (a=b) \Rightarrow f(a) = f(b)$ .

Соответствие называется всюду определенным, или тотальным, если  $\forall x \; \exists y : f(x) = y$ .

Соответствие называется сюрьективным, если  $\forall y \; \exists x : f(x) = y$ .

Соответствие называется *интективным*, если  $f(x_1) = f(x_2) \Rightarrow x_1 = x_2$ 

Соответствие называется биекцией, если оно одновременно и сюръекция, и инъекция.

#### 29. Композиция функций, ее свойства

Композицией функций  $f \circ g$  называется функция f(g(x)).

# 30. Обратная функция, ее свойства

Обратная функция  $f^{-1}(x)$  - это такая функция, что  $f(f^{-1}(x)) = x$ .

Если f - инъективна, то  $f^{-1}$  - функциональна.

Если f - сюрьективна, то  $f^{-1}$  - тотальна.

Если  $f^{-1}$  - сюрьективна, то f - инъективна.