

# Дискретная математика

Сидоров Дмитрий

Группа БПМИ 219

January 9, 2022

## №1

Найдите коэффициент при в разложении многочлена на мономы.

**Решение:**

Многочлен имеет степень 12, те состоит из 12 скобок. Заметим, что коэффициенты при каждом  $x_1, x_2, \dots, x_6$  в каждой скобке  $(x_1 + x_2 + \dots + x_6)$  равны 1. Тогда, выбирая по две скобки (т к степень каждого  $x_i$  равна 2) для каждого  $x$  получим, что коэффициент равен  $\frac{12!}{(2!)^6}$  (тк  $\binom{12}{2} \cdot \binom{10}{2} \cdot \binom{8}{2} \cdot \binom{6}{2} \cdot \binom{4}{2} \cdot \binom{2}{2} = \frac{12!}{(2!)^6}$ ). Заметим, что  $2! = 2$ , т е  $\frac{12!}{(2!)^6} = \frac{12!}{2^6}$ .

**Ответ:**  $\frac{12!}{2^6}$

## №2

Есть 3 гвоздики, 4 розы и 5 тюльпанов. Сколькими способами можно составить букет из 7 цветов, используя имеющиеся цветы? (Цветы одного сорта считаем одинаковыми.) Ответом должно быть число в десятичной записи.

**Решение:**

Рассмотрим букет из 7 цветов. Пусть в нём  $x$  гвоздик,  $y$  роз и  $z$  тюльпанов. Тогда ответ на задачу - количество решений уравнения  $x + y + z = 7$ , причём  $0 \leq x \leq 3$ ,  $0 \leq y \leq 4$ ,  $0 \leq z \leq 5$  и одновременно  $x, y, z$  не равны 0. Тогда рассмотрим количество букетов в зависимости от количества гвоздик в нём.

- 1)  $x = 0 \Rightarrow y + z = 7 \Rightarrow$  возможные варианты  $(y, z)$ : (2, 5), (3, 4), (4, 3) - Итого 3 пары.
- 2)  $x = 1 \Rightarrow y + z = 6 \Rightarrow$  возможные варианты  $(y, z)$ : (1, 5), (2, 4), (3, 3), (4, 2) - Итого 4 пары.
- 3)  $x = 2 \Rightarrow y + z = 5 \Rightarrow$  возможные варианты  $(y, z)$ : (0, 5), (1, 4), (2, 3), (3, 2), (4, 1) - Итого 5 пар.
- 4)  $x = 3 \Rightarrow y + z = 4 \Rightarrow$  возможные варианты  $(y, z)$ : (0, 4), (1, 3), (2, 2), (3, 1), (4, 0) - Итого 5 пар.

Таким образом, всего  $3 + 4 + 5 + 5 = 17$  решений  $\Rightarrow$  17 способами можно составить букет из 7 цветов.

**Ответ:** 17

## №3

Сколько есть 6-элементных подмножеств множества чисел  $[15] = \{1, 2, \dots, 15\}$ , в которых любая пара чисел различается хотя бы на 2? Ответом должно быть число в десятичной записи.

**Решение:**

Заметим, что если любая пара чисел различается хотя бы на 2, то в 6-элементном подмножестве нет пар чисел, которые различаются на 0 (те одинаковых) или на 1 (те подряд идущих). Первое условие всегда выполняется, тк в 6-элементном подмножестве множества чисел  $[15]$  все числа различные. Посчитаем количество 6-элементных подмножеств множества чисел  $[15] = \{1, 2, \dots, 15\}$ , в которых нет подряд идущих чисел. Заметим, что каждое 6-элементное подмножество состоит из 6 элементов множества чисел  $[15]$ , те берётся ровно 6 чисел из множества чисел  $[15]$ , а значит каждое такое подмножество задаётся как последовательность длины 15 из 0 и 1, где на  $i$ -ом месте стоит 0, если  $i$  не входит в подмножество, и 1 иначе. Таким образом, каждое подмножество задаётся как последовательность из 6 единиц и  $15 - 6 = 9$  нулей, при этом, тк в подмножестве нет подряд идущих чисел, в последовательности нет подряд идущих 1. Таким образом, искомое количество подмножеств равно количеству таких последовательностей. Заметим, что можно расставить 6 единиц произвольным способом в последовательности длины  $15 - 5 = 10$  (на остальных 4 местах нули) и добавить ещё 5 нулей так, что никакие две единицы не будут стоять рядом, значит количество удовлетворяющих последовательностей равно  $C_{10}^6 = \frac{10!}{6! \cdot 4!} = \frac{10 \cdot 9 \cdot 8 \cdot 7}{2 \cdot 3 \cdot 4} = \frac{10 \cdot 9 \cdot 7}{3} = 70 \cdot 3 = 210$

**Ответ:** 210

**№4**

Найдите количество монотонных тотальных функций из  $[8] = \{1, 2, \dots, 8\}$  в  $[12] = \{1, 2, \dots, 12\}$ . Функция  $f$  называется монотонной, если из  $x \leq y$  следует  $f(x) \leq f(y)$ .

**Решение:**

Если функция тотальна, то каждому из 8 элементов из  $[8]$  необходимо поставить в соответствие 1 элемент из  $[12]$ . Заметим, что 8 элементов можно расположить в порядке неубывания единственным образом. Значит количество монотонных тотальных функций равно количеству способов выбрать 8 элементов из  $[12]$ , при этом элементы из  $[12]$  могут повторяться, а значит количество способов равно  $C_{8+12-1}^8 = C_{19}^8 = \frac{19!}{11! \cdot 8!}$

**Ответ:**  $\frac{19!}{11! \cdot 8!}$

**№5**

Сколько различных слов (не обязательно осмысленных) можно получить, переставляя буквы в слове «ОБОРОНОСПОСОБНОСТЬ» так, чтобы никакие две буквы О не стояли рядом?

**Решение:**

В слове ОБОРОНОСПОСОБНОСТЬ 18 букв, в нём 7 букв О. По условию никакие две буквы О не стоят рядом. Посчитаем количество способов расставить букву О. Заметим, что можно расставить буквы О произвольным способом в слове длины  $18 - 6 = 12$  и потом добавить в слово 6 мест так, чтобы никакие две буквы О не стояли рядом. Значит количество способов расставить буквы О  $C_{12}^7$ . После расстановки букв О останется ещё 11 букв, которые надо расставить, из них повторяются буквы Б (2 раза), Н (2 раза) и С (3 раза), остальные не повторяются, а значит количество способов расставить оставшиеся 11 букв  $\frac{11!}{2!2!3!} = \frac{11!}{24}$ , таким образом, всего различных слов  $C_{12}^7 \cdot \frac{11!}{24} = \frac{12! \cdot 11!}{5! \cdot 7! \cdot 24}$

**Ответ:**  $\frac{12! \cdot 11!}{5! \cdot 7! \cdot 24}$

## №6

Сколько есть способов разместить 20 различных книг на 5 полках, если каждая полка может вместить все 20 книг? Размещения, различающиеся порядком книг на полках, считаются различными.

**Решение:**

Количество искомых размещений - это количество решений уравнения  $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 = 20$ , где  $x_i$  - количество книг на  $i$ -ой полке, т.е. это количество последовательностей из 20 шариков и 4 перегородок, т.е.  $\frac{24!}{4!20!} \cdot 20! = \frac{24!}{4!}$  (умножаем на  $20!$ , тк важен порядок книг).

**Ответ:**  $\frac{24!}{4!}$

## №7

Найдите количество таких всюду определённых функций  $f$  из 7-элементного множества  $A$  в себя, что  $f \circ f = id_A$ . Ответом должно быть число в десятичной записи.

**Решение:**

Заметим, что если  $f$  - отображение  $A$  в себя и  $f \circ f = id_A$ , то если  $f(x) = a$ , то  $f(a) = f(f(x)) = x$ . Заметим, что если  $f(a) = b$  и  $a \neq b$ , то  $f(b) = a$ , причём  $b \neq a$ , т.е. для каждого элемента, который не переходит в себя, существует "парный элемент", а значит количество элементов, которые не переходят в себя, чётно, а значит количество элементов, которые переходят в себя нечётно (тк всего 7 элементов). Таким образом, элементов, которые переходят в себя, может быть 1, 3, 5 или 7. Рассмотрим 4 случая:

1 элемент) Есть 7 способов выбрать элемент, который переходит в себя, остаётся 6 элементов. Посчитаем количество способов разбить 6 элементов на пары: Первую пару можно выбрать  $C_6^2$  способами, вторую  $C_4^2$ , третью  $C_2^2$ , значит способов  $\frac{C_6^2 \cdot C_4^2 \cdot C_2^2}{3!}$  (делим на  $3!$ , тк порядок не важен)  $= \frac{15 \cdot 6}{6} = 15$ , итого  $7 \cdot 15 = 105$  функций.

3 элемента) Есть  $C_7^3 = \frac{5 \cdot 6 \cdot 7}{6} = 35$  способа выбрать 3 элемента, которые переходят в себя, остальные 4 разбиваются на пары 3 способами, итого  $35 \cdot 3 = 105$  функций.

5 элементов) Выбираем 5 элементов  $C_7^5 = \frac{6 \cdot 7}{2} = 21$  способом, остальные 2 разбиваются на пары единственным способом, итого 21 функция.

7 элементов) Все элементы множества  $A$  переходят в себя  $\Rightarrow$  одна функция.

Таким образом, всего  $105 + 105 + 21 + 1 = 232$  функций.

**Ответ:** 232

## №8

Найдите максимальное количество простых путей из заданной вершины  $s$  в заданную вершину  $t$  в ориентированном ациклическом графе на  $n$  вершинах. (Максимум берётся по всем ориентированным ациклическим графам с  $n$  вершинами и всем парам вершин  $s, t$  в каждом графе.)

**Решение:**

Будем считать, что  $n \geq 2$ , иначе существует только один путь (из вершины в себя). Зафиксируем вершины  $s$  и  $t$  и рассмотрим оставшиеся  $n - 2$  вершины (тк "максимум берётся по всем ориентированным ациклическим графам с  $n$  вершинами и всем парам вершин  $s, t$  в каждом графе"). Заметим, что если существует простой путь

из  $s$  в  $t$ , то он имеет вид  $sv_1v_2 \dots v_k t$ . По условию граф ациклический, т.е. в нём нет циклов длины более 1. Тогда докажем, что если существует путь  $sv_1v_2 \dots v_k t$ , то не существует другой путь из  $s$  в  $t$ , состоящий в точности из верших, входящих в путь  $sv_1v_2 \dots v_k t$ , но в другом порядке. Пусть такой путь существует, путь имеет вид  $sv_1 \dots v_i v_{i+1} \dots v_k t$  и существует путь  $sv_1 \dots v_{i+1} v_k \dots v_m v_i \dots v_k t$  (обязательно найдутся такие вершины  $v_i$  и  $v_{i+1}$  такие, что  $v_{i+1}$  стоит левее  $v_i$ , иначе пути  $sv_1 \dots v_i v_{i+1} \dots v_k t$  и  $sv_1 \dots v_{i+1} v_k \dots v_m v_i \dots v_k t$  совпадают). Но тогда в исходном графе существует цикл  $v_{i+1} v_k \dots v_m v_i v_{i+1}$ , в котором более чем одна вершина, что невозможно по условию. Значит каждый путь из  $s$  в  $t$  определяется входящими в него вершинами, а всего таких путей столько, сколько подмножеств из  $n - 2$  вершин, т.е.  $2^{n-2}$  (каждую из  $n - 2$  вершин либо "берём" в путь, либо "не берём").

**Ответ:**  $2^{n-2}$