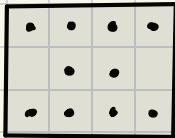


Д13 9

№1.



Способов не заслонить верх. и
нижн. ряды — $2^8 - 2^4 - 2^4$
верт. — $2^6 - 2^3$ для каждого (факт. 4 или 3 клетки,
а для оср. $12 - 4 = 8$ или $12 - 6 = 6$ клеток
два возможных варианта цвета).

$$|A \cap B| = |A \cap C| = |B \cap C| = 2^4 \\ |A \cap B \cap C| = 2^2 \quad \Rightarrow \text{исл. общ.}$$

$$A + B + C - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C| = \\ = 2^8 + 2^8 + 2^6 - 2^4 - 2^4 - 2^4 + 2^2 = 2^9 + 2^6 - 2^5 - 2^4 + 2^2$$

№2. Посчитаем кол-во людей в группе:

$$4 \cdot 6 - 6 \cdot 4 + 4 \cdot 2 - 1 = 7 \text{ человек} \\ (\text{кол-во профессий} : C_4^2) \text{ кол-во троек: } C_4^3 \text{ кол-во четв: } C_4^4$$

Тогда для каждой профессии \exists единственный
человек, который ей не владеет \Rightarrow всего 4-ти
профессии не владеют хотя бы 4 человека \Rightarrow

\Rightarrow нет, не выполняется

Доказательство

№3. Если $|A| \neq |B|$, то инъекции и сюръекции одновременно не может быть.

Если $|A| < |B|$, то сюръекции возможны только если существует хотя бы $|B| - |A|$ элементов в таких, что $\exists a_1, a_2 : f(a_1) = f(a_2) = b$, что противоречит инъекции.

Если $|A| > |B|$, то инъекции невозможна по определению.

Значит $|A| = |B| = n$. А число всевозможных назначений - $n!$

№4. Построим функцию f из X на $\{0, 1, \dots, k\}$ так, что $\forall x \in X \rightarrow [(x \in X; \forall i \geq f(x)) \& \& f(x) \neq 0] \vee [(x \notin X; \forall i) \& \& f(x) = 0]$ Тогда всевозможные комбинации x и $f(x)$ \equiv число способов выбрать эти k подмножеств \Rightarrow всего способов $(k+1)^n$.

№5. Имеем граф на 20 вершинах, где есть ребра 2 типа. Ребра 1 типа означают, что ученики (вершины) одноклассники, 2 типа - не одноклассники.

Донатик

Найдёмо посчитать число Δ с ёдрами однократного типа. Всего $\Delta = C_{20}^3$. Δ с ёдрами разного типа: $\frac{1}{2} \cdot 20 \cdot 6 \cdot 13$ (Ч вершины есть 6 ёдок 1 типа (знуют с 6 ёдами) и 13 ёдок 2 типа ($20 - 6$ за вычетом самой вершины)).

$$\text{Значим основных } \Delta - C_{20}^3 - 780 = 360$$

№6. Послед-ти $k_1 \leq k_2 \leq k_3 \dots \leq k_n \rightarrow f(k_1) \leq f(k_2) \leq \dots \leq f(k_n)$. Послед-ть $f(k_i)$ определяется только набором $f(k_i)$, т.к. расположение $f(k_i)$ единственно. Значим надо только выбрать состав $f(k_i)$ — сочетания с повторениями (сл. кедр 8 задача 2) \Rightarrow исочек: C_{m+n-1}^n .

№7. Покажем, что Ч разбиение 1 типа \exists разбиение n -тыч. ли-ва на $m \leq k$ частей. Возьмём $(n+k)$ -тыч. ли-ва. 1 элеменов из него разбейте так же, а оставшиеся к элеменам будем распределять по m частям. Тогда

Донатик

если $m=k$, то получим исходное разбиение на K частей, а если $m < k$, то "зубьём" разбиение до k частей ещё $K-m$ одножлементными частями. Т.е. разбиение \geq разбиения 1 типа. При этом очевидно, что есть ещё разложение $(n+k)$ -элементного множества на K подмножеств, не подразделящееся под построенный алгоритм, т.е. разбиение $(n+k)$ -элементного множества строкой больше чем n -элемента.

№8. Всего способов насыщить - $(2n)$! (всего $2n$ моделей). Способов насыщить с n парами - $n! \cdot 2^n$ (n пар, 2 способа переставить в каждой). Способов насыщить с $n-1$ парой - $(n-1)! \cdot 2^{n-1} \cdot 2!$ (оставившись 2 человека расложить как угодно) ...

способов насыщить с 1 парой - $(n-(n-1))! \cdot 2^{n-(n-1)}$.
 $\cdot (2(n-1))! = 2(2n-2)!$

Донатик

При этом способах распределения $k-1$ пары садятся. Все способы распределения пары садятся. Т.е. здесь применение формулы Бенч./исчисл. Получаем исчисл.-

$$(2n)! - 2(2n-2)! + 2! \cdot 2^2 (2(n-2))! - \dots = \\ = \sum_{k=0}^n (-1)^k k! 2^k (2(n-k))!$$

№3.

a) В конфетах $\exists m$ штуками \Rightarrow исч. m^n

б) Задача \equiv кол-во решений в \mathbb{N} у

уравнения $x_1 + \dots + x_m = n$ (x_i — кол-во конфет

в i -ой коробке) \Rightarrow исчисл. (шары и пакеты)-

$$\binom{m-1}{n-1}$$

в) б) только решения в $\mathbb{N}_0 \Rightarrow$

$$\Rightarrow \text{исчисл. } \binom{m-1}{n+m-1}$$

2) исчисл. кол-во кол-во способов в а) минус

кол-во способов когда есть ≥ 1 пустой коробки.

кол-во способов когда 1 пустой — кол-во способов

когда $m-1$ коробка заполнена — кол-во способов

когда ≥ 2 пустые. Кол-во способов когда 2 пустые - ... Т.е. исходное считается по формуле Бул./исл: $C_m^k m^k$ - кол-во способов заполнить ровно k коробки из $m: m^k$ - кол-во способов заполнить k коробок, C_m^k - способы вставки k пустых коробок из $m \Rightarrow$ исходное $m^n = C_m^{n-1} m^{n-1} + C_m^{n-2} m^{n-2} \dots =$
 $= \sum_{k=0}^m C_m^k m^k$

Донатик