

Решения на контролна работа № 1  
Дискретна Математика  
Информатика, ФМИ, СУ

14.XII.2009

1 т. **Задача 1:** Дадени са множествата:

$$U = \{a, 1, b, 2, c, 3, d, 4\}$$

$$A = \{a, c, 1, d\}$$

$$B = \{2, b, c, 1\}$$

Да се намери броят на елементите, принадлежащи на всяко от множествата:

$$X = 2^{(\overline{A \cap B}) \setminus (\overline{A \cup B})}$$

$$Y = 2^{(\overline{A \cap B})} \times 2^{(\overline{A \cup B})}$$

*Решение:*

$$A \cap B = \{1, c\}$$

$$A \cup B = \{1, 2, a, b, c, d\}$$

$$\overline{A \cap B} = \{2, 3, 4, a, b, d\}$$

$$\overline{A \cup B} = \{3, 4\}$$

$$(\overline{A \cap B}) \setminus (\overline{A \cup B}) = \{2, a, b, d\}$$

$$|X| = \left| 2^{(\overline{A \cap B}) \setminus (\overline{A \cup B})} \right| = 2^4 = 16$$

$$|Y| = \left| 2^{(\overline{A \cap B})} \times 2^{(\overline{A \cup B})} \right| = \left| 2^{(\overline{A \cap B})} \right| \cdot \left| 2^{(\overline{A \cup B})} \right| = 2^6 \cdot 2^2 = 2^8 = 256$$

- 2 т.      **Задача 2:** По колко начина може да се оцветят квадратчетата на правоъгълна мрежа  $m \times n$  ( $m$  реда и  $n$  колони) в  $k$  цвята
- 0.5 т.      а) без ограничения;
- 0.75 т.      б) с единственото ограничение, че във всеки ред няма съседни квадратчета с еднакъв цвят;
- 0.75 т.      в) с единственото ограничение, че във всеки ред е използван всеки от цветовете.

*Решение:*

- а)  $k^{mn}$ , понеже има общо  $mn$  квадратчета, а всяко от тях може да бъде оцветено по  $k$  начина независимо от другите квадратчета.
- б) Оцветяването на произволен ред е независимо от оцветяванията на другите редове. Следователно, ако  $N$  е броят на начините да бъде оцветен произволен ред, отговорът  $N^m$ .

Да разгледаме оцветяването на ред  $i$ , където  $i$  е произволно число, такова че  $1 \leq i \leq m$ . Да разгледаме кое да е квадратче в ред  $i$ , примерно квадратче  $(i, 1)$ . За него имаме  $k$  възможности за оцветяване заради наличието на  $k$  възможни цвята. За съседното му квадратче  $(i, 2)$  имаме  $k - 1$  възможности поради ограничението да не се използват еднакви цветове на съседни квадратчета. Аналогично, за квадратчета  $(i, 3)$ ,  $(i, 4)$ ,  $\dots$ ,  $(i, n)$  имаме  $k - 1$  възможности. Като цяло, за ред  $i$  възможните различни оцветявания са  $k(k - 1)^{n-1}$ . Следователно,  $N = k(k - 1)^{n-1}$  и отговорът е  $k^m(k - 1)^{m(n-1)}$ .

- в) Оцветяването на произволен ред е независимо от оцветяванията на другите редове. Следователно, ако  $N(k, n)$  е броят на начините да бъде оцветен произволен ред, отговорът  $N(k, n)^m$ .

Да разгледаме оцветяването на ред  $i$ , където  $i$  е произволно число, такова че  $1 \leq i \leq m$ . Нека  $U$  е множеството на всички възможни оцветявания на ред  $i$  с  $k$  цвята без ограничения.  $|U| = k^n$ . Нека  $S_j$  е множеството от възможните оцветявания на ред  $i$ , в които цвят  $j$  не се използва, за всички  $j$ , такива че  $1 \leq j \leq k$ . Нека  $S_{j_1, j_2}$  е множеството от възможните оцветявания на ред  $i$ , в които цветове  $j_1$  и  $j_2$  не се използват, за всички  $j_1$  и  $j_2$ , такива че  $1 \leq j_1 < j_2 \leq k$ . Да направим следната дефиниция, която се явява обобщение на предните две дефиниции за произволен брой цветове.

**Определение 1.** За всички цели положителни  $j_1, j_2, \dots, j_t$ , такива че  $1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_t \leq k$ , множеството от възможните оцветявания на ред  $i$ , в които цветове  $j_1, j_2, \dots, j_t$  не се използват, е  $S_{j_1, j_2, \dots, j_t}$ . □

По принципа на включването и изключването,

$$\begin{aligned}
 N(k, n) &= |\mathcal{U}| \\
 &- \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 \leq k} |S_{j_1}|}_{\text{поне един цвят не се използва}} \\
 &+ \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2}|}_{\text{поне два цвята не се използват}} \\
 &- \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < j_3 \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap S_{j_3}|}_{\text{поне три цвята не се използват}} \\
 &\dots \\
 &+ (-1)^t \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_t \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_t}|}_{\text{поне } t \text{ цвята не се използват}} \\
 &\dots \\
 &+ (-1)^{k-1} \underbrace{\sum_{1 \leq j_1 < j_2 < \dots < j_{k-1} \leq k} |S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_{k-1}}|}_{\text{поне } k-1 \text{ цвята не се използват, тоест използва се само } 1 \text{ цвят}} \\
 &+ (-1)^k \underbrace{|S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_k}|}_{\text{к цвята не се използват, тоест няма оцветяване изобщо; това трябва да е } 0}.
 \end{aligned}$$

Твърдим, че за всяко  $t$ , такова че  $1 \leq t \leq k$ ,

$$|S_{j_1} \cap S_{j_2} \cap \dots \cap S_{j_t}| = \binom{k}{t} (k-t)^n \quad (1)$$

Това е така, защото за да определим начините да се оцвети ред  $i$ , така че  $t$  цвята да не се ползват, е достатъчно да намерим броя на начините да се подберат  $t$  цвята от  $k$ —този брой е  $\binom{k}{t}$ —и броят начини да се оцвети реда с останалите  $k-t$  цвята—този брой е  $(k-t)^n$ . Израз (1) следва веднага по принципа на умножението.

Тогав

$$\begin{aligned}
 N(k, n) &= k^n - \sum_{t=1}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n = \sum_{t=0}^k (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n \\
 &= \sum_{t=0}^{k-1} (-1)^t \binom{k}{t} (k-t)^n, \text{ тъй като } (-1)^k \binom{k}{k} (k-k)^n = 0
 \end{aligned}$$

1 т.

**Задача 3:** Нека  $\Gamma$  е множеството от крайните неориентирани графи, чиито върхове са поне 3 и всеки от върховете е с четна степен. Да се докаже или опровергае, че всеки граф  $G \in \Gamma$  има поне три върха с равни степени.

*Решение:* Твърдението е вярно. Ще използваме следната нотация.

**Нотация 1.** Нека  $G(V, E)$  е произволен неориентиран граф. За всеки връх  $u \in V$ , с „ $d(u)$ “ означаваме степеня на  $u$  в  $G$ . С „ $D(G)$ “ означаваме множеството от всички степени на върхове в  $G$ :

$$D(G) = \{d(u) \mid u \in V\}$$

За всяко  $k \in D(G)$ , използваме „ $\#_k(G)$ “, за да означим броя на върховете от степен  $k$  в  $G$ . И накрая,

$$\#_{\max}(G) = \max\{\#_k(G) \mid k \in D(G)\} \quad \square$$

Очевидно е, че  $|D(G)|$  и  $\#_{\max}(G)$  налагат известно ограничение отгоре върху броя на върховете, а именно,

$$|V| \leq |D(G)| \cdot (\#_{\max}(G)) \quad (2)$$

Известно е, че за произволен неориентиран граф  $G(V, E)$ ,

$$D(G) \subseteq \{0, 1, 2, \dots, n-1\}, \text{ където } n = |V|.$$

Но за произволен  $G(V, E) \in \Gamma$ , ако  $n = |V|$ , то

$$\begin{aligned} D(G) &\subseteq \{0, 2, 4, \dots, n-2\} && \text{при } n \text{ четно} \\ D(G) &\subseteq \{0, 2, 4, \dots, n-1\} && \text{при } n \text{ нечетно} \end{aligned}$$

Очевидно е, че  $|\{0, 2, 4, \dots, n-2\}| = \frac{n}{2}$  и  $|\{0, 2, 4, \dots, n-1\}| = \frac{n+1}{2}$ . Следователно,

$$\begin{aligned} |D(G)| &\leq \frac{n}{2} && \text{при } n \text{ четно} \\ |D(G)| &\leq \frac{n+1}{2} && \text{при } n \text{ нечетно} \end{aligned}$$

**Лема 1.** За произволен граф  $G(V, E) \in \Gamma$ , ако  $G$  няма изолирани върхове, то  $G$  има поне три върха от една и съща степен.

**Доказателство:**

Нека  $n = |V|$ . Тъй като  $G$  няма изолирани върхове, то  $0 \notin D(G)$ , следователно:

$$|D(G)| \leq \frac{n}{2} - 1 \quad \text{при } n \text{ четно}$$

$$|D(G)| \leq \frac{n+1}{2} - 1 \quad \text{при } n \text{ нечетно}$$

Да допуснем, че  $\#_{\max}(G) \leq 2$ . Тогава, съгласно (2),

$$|V| \leq 2 \left( \frac{n}{2} - 1 \right) = n - 2 \quad \text{при } n \text{ четно}$$

$$|V| \leq 2 \left( \frac{n+1}{2} - 1 \right) = n - 1 \quad \text{при } n \text{ нечетно}$$

И в двата случая—когато  $n$  е четно и когато  $n$  е нечетно—достигаем до противоречие.  $\square$

За да довършим доказателството, остава да разгледаме случаите, в които графът от  $\Gamma$  има изолирани върхове. Ако тези изолирани върхове са три или повече, доказателството е готово, в такъв случай графът има поне три върха от една и съща степен по построение. Остава да разгледаме случаите, в които графът има един или два изолирани върха.

Първо да разгледаме произволен граф  $G(V, E) \in \Gamma$ , който има точно един изолиран връх  $u$ . Разглеждаме графа  $G'(V \setminus \{u\}, E)$ . Ако допуснем, че  $|V| \leq 3$ , то  $G'$  има най-много два върха. Те трябва да имат степени поне 2 заради принадлежността на  $G$  към  $\Gamma$ . Това обаче е невъзможно, тъй като в обикновен граф (не мултиграф) с най-много два върха, максималната възможна степен на връх е 1. Следователно  $|V| > 3$ . Но това означава, че  $G'$  има поне три върха. Очевидно е, че  $G'$  има върхове само от четни степени, тъй като  $G$  има върхове само от четни степени по построение. Тогава  $G' \in \Gamma$  и можем да приложим Лема 1 към  $G'$ . Съгласно Лема 1,  $G'$  има поне три върха от една и съща степен. Тогава и  $G$  има поне три върха от една и съща степен.

Накрая разглеждаме произволен граф  $G(V, E) \in \Gamma$ , който има точно два изолирани върха  $u$  и  $w$ . Разглеждаме графа  $G'(V \setminus \{u, w\}, E)$ . Ако допуснем, че  $|V| \leq 4$ , то  $G'$  има най-много два върха. Те трябва да имат степени поне 2 заради принадлежността на  $G$  към  $\Gamma$ . Това обаче е невъзможно, тъй като в обикновен граф (не мултиграф) с най-много два върха, максималната степен е 1. Следователно  $|V| > 4$ . Но това означава,

че  $G'$  има поне три върха. Очевидно е, че  $G'$  има върхове само от четни степени, тъй като  $G$  има върхове само от четни степени по построение. Тогава  $G' \in \Gamma$  и можем да приложим Лема 1 към  $G'$ . Съгласно Лема 1,  $G'$  има поне три върха от една и съща степен. Тогава и  $G$  има поне три върха от една и съща степен.