

ПРИМЕРНИ РЕШЕНИЯ НА ЗАДАЧИТЕ ОТ ПОПРАВИТЕЛНИЯ ИЗПИТ-ЗАДАЧИ ПО
ДИСКР. СТР-РИ

Зад. 1 Докажете, че за всяко цяло число $n \geq 2$ е в сила:

$$\prod_{k=2}^n \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right) < \frac{2}{n^2}$$

Решение: Ще го докажем по индукция по n . Базата е за $n = 2$. Твърдението става

$$\begin{aligned} \prod_{k=2}^2 \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right) &< \frac{2}{2^2} \Leftrightarrow \\ 1 - \frac{1}{\sqrt{2}} &< \frac{1}{2} \Leftrightarrow \\ \frac{\sqrt{2} - 1}{\sqrt{2}} &< \frac{1}{2} \Leftrightarrow \\ \frac{(\sqrt{2} - 1)(\sqrt{2} + 1)}{\sqrt{2}(\sqrt{2} + 1)} &< \frac{1}{2} \Leftrightarrow \\ \frac{(\sqrt{2})^2 - 1^2}{\sqrt{2}(\sqrt{2} + 1)} &< \frac{1}{2} \Leftrightarrow \\ \frac{1}{2 + \sqrt{2}} &< \frac{1}{2}, \end{aligned}$$

което очевидно е вярно, понеже $\sqrt{2} > 0$.

Индуктивното предположение, че

$$\prod_{k=2}^n \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right) < \frac{2}{n^2}$$

за някое $n \geq 2$.

Да разгледаме

$$\prod_{k=2}^{n+1} \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right)$$

В сила са следните неравенства и равенства.

$$\begin{aligned}
 \prod_{k=2}^{n+1} \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right) &= \left(\prod_{k=2}^n \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right)\right) \left(1 - \frac{1}{\sqrt{n+1}}\right) \quad // \text{ съгласно индуктивното предположение} \\
 &< \frac{2}{n^2} \left(1 - \frac{1}{\sqrt{n+1}}\right) \\
 &= \frac{2(\sqrt{n+1} - 1)}{n^2\sqrt{n+1}} \\
 &= \frac{2(\sqrt{n+1} - 1)(\sqrt{n+1} + 1)}{n^2\sqrt{n+1}(\sqrt{n+1} + 1)} \\
 &= \frac{2(n+1 - 1)}{n^2(n+1 + \sqrt{n+1})} \\
 &= \frac{2}{n(n+1 + \sqrt{n+1})} \\
 &= \frac{2}{n(n+1) + n\sqrt{n+1}} \quad // \text{ тъй като } n \geq \sqrt{n+1} \text{ за всяко } n \geq 2 \\
 &\leq \frac{2}{n(n+1) + \sqrt{n+1}\sqrt{n+1}} \\
 &= \frac{2}{n(n+1) + n+1} \\
 &= \frac{2}{(n+1)(n+1)} \\
 &= \frac{2}{(n+1)^2}
 \end{aligned}$$

Дакажем, че $\prod_{k=2}^{n+1} \left(1 - \frac{1}{\sqrt{k}}\right) < \frac{2}{(n+1)^2}$, използвайки индуктивното предположение и факта, че $n \geq \sqrt{n+1}$ за всяко $n \geq 2$. Този факт е очевиден, но за пълен отговор трябва да бъде доказан. Ето как може да бъде доказан. Нека $n \geq 2$. Тогава $n - 1 \geq 0$. Тогава $(n - 1)^2 \geq 0$, тоест $n^2 - 2n + 1 \geq 0$. Тогава

$$n^2 \geq 2n - 1 \leftrightarrow n^2 \geq n + n - 1$$

Но щом $n \geq 2$, в сила е

$$n^2 \geq n + 2 - 1$$

тоест $n^2 \geq n + 1$. Тогава $n \geq \sqrt{n+1}$.

Зад. 2 Колко са стринговете с дължина десет над азбуката $\{0, 1, \dots, 9\}$, които съдържат всяка буква поне веднъж и нямат повтаряне на букви? **(2 точки)**

Колко от тях не съдържат нито един от подстринговете 012, 2345, 89? **(23 точки)**

Решение: В първия въпрос се пита колко са пермутациите на десет букви. Те са $10! = 3\,628\,800$.

Сега да видим колко от тези пермутации не съдържат нито един от “забранените” подстрингове. Нека x означава стринга 012, y означава стринга 2345 и z означава стринга 89. Нека N_x е броят на подстринговете, които **съдържат** x , и аналогично за y и z . Нека $N_{x,y}$ е броят на стринговете, които **съдържат** и x , и y ; нека $N_{x,z}$ и $N_{y,z}$ имат аналогичния смисъл. Нека $N_{x,y,z}$ е броят на стринговете, които **съдържат** и x , и y , и z . Съгласно комбинаторния принцип на включването и изключването, броят N на пермутациите, които **съдържат** поне един от забранените подстрингове, е

$$N = N_x + N_y + N_z - (N_{x,y} + N_{x,z} + N_{y,z}) + N_{x,y,z} \quad (1)$$

Тогава отговорът е $10! - N$.

Да намерим N .

- N_x е $8!$, защото може да гледаме на $x = 012$ като на едно блокче, така че N_x е броят на пермутациите на блокчето и още седем елемента, което прави общо осем елемента. Аналогично, $N_y = 7!$ и $N_z = 9!$.
- $N_{x,y}$ е $5!$, понеже x и y имат обща буква ‘2’ и единственият начин да се срещат едновременно е като подстринга 012345; ерго, едно блокче и още четири елемента, което прави общо пет елемента. $N_{x,z}$ е $7!$, защото x и z не могат да се припокриват и присъстват като две отделни блокчета с общо пет елемента; останалите пет букви са пет други елемента, така че елементите са общо седем. $N_{y,z}$ е $6!$ с напълно аналогични съображения, понеже y и z също не може да се припокриват.
- $N_{x,y,z}$ е $4!$, защото толкова са пермутациите на едно блокче 012345, друго блокче 89 и още два елемента 6 и 7.

Замествайки тези резултати в (1), получаваме

$$N = 8! + 7! + 9! - (5! + 7! + 6!) + 4! = 402\,384$$

Отговорът е $3\,628\,800 - 402\,384 = 3\,226\,416$.

Зад. 3 Да си припомним една дефиниция: *мост* в граф е всяко ребро, чието изтриване увеличава (с единица) броя на свързаните компоненти. Нека G е граф, в който всички върхове са от четна степен. Професор Дълбоков казва, че в G не може да има мост. Доцент Графов пък казва, че може. Кой от двамата е прав?

Решение: Професор Дълбоков е прав. Да допуснем, че в G има мост $e = (u, v)$. Това ребро принадлежи на някоя свързана компонента G_1 на G . Но G_1 е граф сам по себе си. По условие, всички негови върхове са от четна степен. Да изтрием e от G_1 . Получаваме точно две свързани компоненти. Забелязваме, че в едната от тях, връх u е от нечетна степен и няма други върхове от нечетна степен. Но, съгласно изучаваното на лекции, това е невъзможно, понеже във всеки граф върховете от нечетна степен са четен брой. Аналогично, в другата от пък v е единственият връх от нечетна степен, което е невъзможно по същите причини.

Полученото противоречие показва, че в граф с върхове от четна степен не може да има мост.

Зад. 4 Колко булеви функции на 20 променливи нямат нито една фиктивна променлива?

Решение: Нека \mathbf{G}^n е множеството от булевите функции на n променливи, които нямат фиктивна променлива. Нека \mathbf{H}^n е множеството на булевите функции на n променливи, които имат поне една фиктивна променлива. Очевидно $|\mathbf{G}^n| + |\mathbf{H}^n| = 2^{2^n}$, съгласно комбинаторния принцип на разбиването, така че

$$|\mathbf{G}^n| = 2^{2^n} - |\mathbf{H}^n|$$

Ако променливите са x_1, \dots, x_n , нека $\mathbf{H}^n(i_1, \dots, i_k)$ означава множеството от булевите функции, в които променливи x_{i_1}, \dots, x_{i_k} са гарантирано фиктивни (може да има и други фиктивни, но тези със сигурност са фиктивни), където $k \in \{1, \dots, n\}$ и $1 \leq i_1 < i_2 < \dots < i_k \leq n$.

Да разгледаме без ограничение на общността променливата x_1 . В колко функции тя е фиктивна? От дефиницията на фиктивна променлива имаме изискването за всяка от тези функции, да кажем f , да е изпълнено:

$$f(0, x_2, x_3, \dots, x_n) = f(1, x_2, x_3, \dots, x_n)$$

Ако си представим входните вектори, наредени лексикографски отгоре надолу, иска се функцията, която е колона с височина 2^n , да е такава, че горната половина на колоната да е точно като долната половина. Заклучаваме, че броят на функциите, в които x_1 е фиктивна, е $2^{\frac{1}{2} \cdot 2^n} = 2^{2^{n-1}}$. Същото е в сила и за всяка друга променлива, но за другите променливи половините вектори не са горната и долната; за x_2 , например, колоната от стойности върху първата и третата четвъртини повтаря колоната от стойности върху втората и четвъртата четвъртини, и така нататък.

Всяка променлива на функцията може да е фиктивна. Но $|\mathbf{H}^n|$ не е $n \cdot 2^{2^{n-1}}$, тъй като този израз брой някои функции по няколко пъти. От $n \cdot 2^{2^{n-1}}$ ще изваждаме по принципа на включването и изключването: ще намерим колко са функциите, в които две променливи са гарантирано фиктивни, в колко три променливи са гарантирано фиктивни, и така нататък, в колко функции всички n са фиктивни, и ще построим израз с алтерниращи положителни и отрицателни знаци съгласно принципа на включването и изключването. И така:

$$|\mathbf{H}^n| = \sum_{1 \leq i_1 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1)| - \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1, i_2)| + \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1, i_2, i_3)| - \dots + (-1)^{n-1} |\mathbf{H}^n(i_1, \dots, i_n)|$$

Както вече видяхме, $\sum_{1 \leq i_1 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1)| = \binom{n}{1} 2^{2^{n-1}}$.

Аналогично, $\sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1, i_2)| = \binom{n}{2} 2^{2^{n-2}}$, $\sum_{1 \leq i_1 < i_2 < i_3 \leq n} |\mathbf{H}^n(i_1, i_2, i_3)| = \binom{n}{3} 2^{2^{n-3}}$, и така нататък. Последното събираемо по абсолютна стойност е $|\mathbf{H}^n(i_1, \dots, i_n)| = |\mathbf{H}^n(1, \dots, n)| = \binom{n}{n} 2^{2^{n-n}} = 1 \times 2^0 = 2$; наистина, функциите, в които всички n променливи са фиктивни, са точно две на брой, а именно константа нула и константа единица.

И така, броят на функциите с поне една фиктивна променлива е:

$$|\mathbf{H}^n| = \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n}{k} 2^{2^{n-k}}$$

Тогава броят на функциите без фиктивни променливи е:

$$|\mathbf{G}^n| = 2^{2^n} - \left(\sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n}{k} 2^{2^{n-k}} \right) = \sum_{k=0}^n (-1)^k \binom{n}{k} 2^{2^{n-k}}$$

В тази задача се търси $|\mathbf{G}^{20}|$. Отговорът е

$$|\mathbf{G}^{20}| = 2^{2^{20}} - \left(\sum_{k=1}^{20} (-1)^{k-1} \binom{20}{k} 2^{2^{20-k}} \right) = \sum_{k=0}^{20} (-1)^k \binom{20}{k} 2^{2^{20-k}}$$