

# Решения на задачите по Комбинаторика

Този материал е изготвен със съдействието на школа Sicademy

**С1.** Дадени са 2015 кофи с еднаква вместимост от  $v$  литра. На един ход Иван разпределя 1 литър вода в дадените кофи, а Петър може да изпразни произволни 2014 от кофите. Да се намерят всички стойности на  $v$ , за които Иван може да напълни догоре някоя кофа за краен брой ходове.

*Решение.* Ще решим задачата за  $k$  кофи. Да означим с  $a_i$  най-голямото количество вода, което може да остане след  $i$ -ия ход. Ясно е, че  $a_1 = \frac{1}{k} < \frac{1}{k-1}$ .

Ако  $a_{n-1} < \frac{1}{k-1}$ , то Иван може да разпредели водата така, че във всяка кофа да има по  $\frac{1+a_{n-1}}{k}$  литра и по индукция намираме

$$a_n = \frac{1 + a_{n-1}}{k} < \frac{1 + \frac{1}{k-1}}{k} = \frac{1}{k-1}$$

Следователно  $a_n = \frac{1+a_{n-1}}{k}$ , т.е.  $ka_n - a_{n-1} = 1$ . От това равенство и от  $ka_{n-1} - a_{n-2} = 1$  получаваме

$$ka_n - (k+1)a_{n-1} + a_{n-2} = 0.$$

Корените на характеристичното уравнение  $kx^2 - (k+1)x + 1 = 0$  са  $x_1 = 1$  и  $x_2 = \frac{1}{k}$ , откъдето  $a_n = c_1 + \frac{c_2}{k^n}$  за някакви константи  $c_1$  и  $c_2$ . От  $a_1 = \frac{1}{k}$  и  $a_2 = \frac{1+\frac{1}{k}}{k} = \frac{k+1}{k^2}$  намираме  $c_1 = \frac{1}{k-1}$  и  $c_2 = -\frac{1}{k-1}$ . Следователно

$$a_n = \frac{1}{k-1} - \frac{1}{(k-1)k^n},$$

откъдето  $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = \frac{1}{k-1}$ . Ако  $\frac{1}{k-1} + 1 \leq v$ , то  $a_n + 1 < \frac{1}{k-1} + 1 \leq v$ , т.е. Иван не може да напълни никоя кофа.

Ако  $\frac{1}{k-1} + 1 = \frac{k}{k-1} > v$ , то за  $\varepsilon = \frac{1}{k-1} + 1 - v > 0$  съществува  $n$ , за което  $\frac{1}{k-1} - a_n < \varepsilon = \frac{1}{k-1} + 1 - v$ . Оттук  $a_n + 1 > v$ , т.е. една кофа може да се напълни догоре.

При  $k = 2015$  тръсните стойности са  $v < \frac{2015}{2014}$ .

**С2.** За всяка редица  $u$  от нули и единици с дължина 5 с  $D(u)$  означаваме множеството от редиците с дължина 4, които могат да се получат чрез изтриване на един елемент на редицата  $u$ . Множеството  $A$ , съставено от няколко редици с дължина 5, е такова, че за всеки две редици  $u, v \in A$  е изпълнено, че множествата  $D(u)$  и  $D(v)$  нямат общи елементи. Да се намери  $\max |A|$ .

*Решение.* Множеството  $A = \{00000, 11111, 11000, 00011, 10101, 01110\}$  е съставено от 6 редици, като директно се проверява, че при  $u, v \in A$  имаме  $D(u) \cap D(v) = \emptyset$ . Следователно  $\max |A| \geq 6$ .

Да допуснем, че съществува такова множество  $A$  с повече от 6 редици. За  $x \in \{0, 1\}$ , ако  $xxxx \notin D(u)$  за всяко  $u \in A$ , то към  $A$  можем да добавим  $xxxx$ . Ако  $xxxx \in D(u)$  за някое  $u \in A$ , то можем да заместим  $u$  с редицата  $xxxx$ . Следователно без ограничение  $00000, 11111 \in A$ . Всяка от останалите поне 5 редици ще има две нули и три единици или три нули и две единици.

Поне три от редиците имат равен първи член (нека без ограничение това е 0) и от тези три редици поне две имат равен последен член  $x$ .

$$0, u_2, u_3, u_4, x, \quad 0, u_2, u_3, u_4, x$$

Ако  $x = 0$ , изтриваме нулите от  $u_2, u_3, u_4$  и  $v_2, v_3, v_4$  (във всяка от  $u_2, u_3, u_4$  и  $v_2, v_3, v_4$  има най-много по една нула) и получаваме 0110. Ако  $x = 1$ , директно се проверява, че единствените възможности

са 01101 и 00011 или 00111 и 01001. И в двата случая директна проверка за третата редица с първи член 0 показва, че не се получава множество с търсеното свойство.

Следователно търсената максимална стойност е 6.

**С3.** Даден е правилен  $p$ -гълник  $M$ , където  $p$  е просто число. Оцветяване на част от диагоналите и страните на  $M$  в червено се нарича *интересно*, ако е оцветена поне една отсечка и върху всяка от оцветените отсечки може да се избере посока, така че сборът от получените вектори да е 0. Да се намери броят на интересните оцветявания.

*Решение.* Ще докажем, че едно оцветяване е интересно, ако в графа, образуван от върховете на  $p$ -гълника и червените отсечки, всеки връх е от четна степен. Ако това е така, то ребрата се групират в няколко Ойлерови цикъла, във всеки от които може да се избере посока така, че сборът на получените вектори да е нула.

Обратно, да разгледаме едно интересно оцветяване. Да означим върховете на  $p$ -гълника с комплексните числа  $z, z^2, \dots, z^p = 1$ . Съществуването на посока върху всяко оцветено ребро е еквивалентно на съществуване на линейна комбинация на върховете, която е равна на 0. Тъй като всеки вектор дава един коефициент 1 и един коефициент -1, то сборът от коефициентите на тази линейна комбинация е 0. Следователно

$$f(z) = a_0 + a_1 z + \dots + a_{p-1} z^{p-1},$$

като  $a_0 + a_1 + \dots + a_{p-1} = 0$ . Полиномът  $g(z) = 1 + z + z^2 + \dots + z^{p-1}$  е минималният полином на  $z$  и следователно  $f(z)$  дели  $g(z)$ . Но  $f(z)$  и  $g(z)$  са с равни степени, откъдето  $g(z) = t f(z)$ , за някоя константа  $t$ . Ако  $f(z)$  не е нулевият полином, то това е невъзможно тъй като  $g(1) = p$ , а  $f(1) = 0$ . Следователно  $f(z) = 0$ , т.е. всеки връх е от четна степен.

Остава да намерим броя на графите  $G$  с  $p$  върха, с поне едно ребро и всички върхове на които са от четна степен. Този брой е равен на броя на графите с  $p-1$  върха (от всеки граф с  $p-1$  върха с добавяне на връх, свързан с всички върхове с нечетна степен се получава граф от тръсения вид с  $p$  върха, а от всеки граф  $G$  с даденото свойство след изтриване на връх и всичките ребра, които излизат от него, получаваме граф с  $p-1$  върха). Тъй като в граф с  $p-1$  върха има  $\binom{p-1}{2}$  различни двойки върхове, то графите с  $p-1$  върха и поне едно ребро са точно  $2^{\binom{p-1}{2}} - 1$ .