

ИЗБРАНИ ГЛАВИ ОТ КОМБИНАТОРИКАТА И ТЕОРИЯТА НА ГРАФИТЕ
(ИЗПИТ — СУ, ФМИ, 13 юни 2023 г.)

Задача 1. Нека n , k и p са цели неотрицателни числа, като p е просто число. Да се докаже, че ако $\left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor$ се дели на p^k , то $\binom{n}{p}$ също се дели на p^k .

Задача 2. Да се докаже, че броят на разбиванията на числото n на три събираеми е равен на броя на разбиванията на числото $2n$ на три събираеми, всяко от които е по-малко от n .

Задача 3. Нека s е цяло положително число. Разглеждаме редица от цели положителни числа, определена с равенствата $a_1 = 0$, $a_2 = 2s$, $a_3 = 3$, $a_{n+3} = sa_{n+1} + a_n$ за всяко цяло $n \geq 1$. Докажете, че a_p се дели на p за всяко просто число p .

Упътване: Въпреки че даденото уравнение е линейно-рекурентно, не е добре да се опитвате да го решавате чрез характеристично уравнение: то се получава кубично и има параметър s . По принцип може да бъде решено с формулата на Кардано, но това само усложнява задачата. Затова е по-добре да поемете по заобиколен път. Очевидно a_n е полином на s . Означете с $b_{n;k}$ коефициента пред s^k . За $b_{n;k}$ ще получите рекурентно уравнение и начални условия, като в началните условия ще участват числата 2 и 3 (и 0), а рекурентното уравнение ще съдържа само действието събиране. Значи, $b_{n;k}$ е линейна комбинация на двойки и тройки с някакви цели коефициенти, тоест $b_{n;k} = 2\lambda_{n;k} + 3\mu_{n;k}$. Формули за $\lambda_{n;k}$ и $\mu_{n;k}$ се получават лесно, ако се досетите за комбинаторния смисъл на тези две величини. Разликите между индексите в рекурентното уравнение за $b_{n;k}$ подсказват смисъла на λ и μ .

Задача 4. Маршрутът на автобус се състои от 14 спирки (вкл. първата и последната). Автобусът побира 25 пътници. На всяка спирка слизането предхожда качването на нови пътници. Докажете, че има такива осем спирки $A_1, B_1, A_2, B_2, A_3, B_3, A_4, B_4$, че за никое $j \in \{1; 2; 3; 4\}$ няма пътник, който да се е качил на спирката A_j и да е слезъл на спирката B_j .

Упътване: Разделете спирките на две групи — първите седем и вторите седем спирки. Използвайте подходяща матрица 7×7 или подходящ двуделен граф със $7 + 7$ върха.

Задача 5. Колко петцифрени числа се състоят единствено от петте нечетни арабски цифри, като във всяко число разликата на съседните цифри не надхвърля 2 и всяка нечетна цифра може да се среща произволно често, включително пет пъти или нито веднъж?

Задача 6. M е крайно множество, $|M| \geq 3$, съставено от ненулеви тримерни реални вектори, никои два от които не са колинеарни. За всеки два различни вектора \vec{a} и \vec{b} от M съществува вектор от M , който е перпендикулярен на \vec{a} и \vec{b} . Докажете, че множеството M съдържа вектор, който е перпендикулярен на всички останали вектори от M .

Време за работа: три астрономически часа (сто и осемдесет минути).

Оценката = 1 + броя на решените задачи. Признават се само пълни решения!

РЕШЕНИЯ

Задача 1. Ще използваме бройната система с основа p . В нея числото p се записва като 10. Когато делим n на p със закръгляне надолу, последната p -ична цифра на n се губи. Следователно, щом $\left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor$ се дели на p^k , то записът на $\left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor$ в p -ичната бройна система завършва на поне k нули, а p -ичният запис на числото n има следния вид: $abc\dots fg\underbrace{000\dots 000}_k x$, където цифрата $g > 0$.

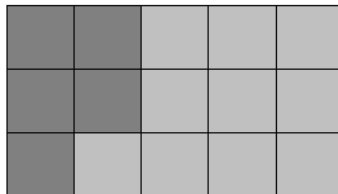
Изваждаме p от n :

$$\begin{array}{r} \bullet\bullet\bullet\bullet\bullet\bullet \\ abc\dots fg000\dots 000x \\ - \\ \hline abc\dots fhrrr\dots rrrx \end{array}$$

(където $r = p - 1$ и $h = g - 1$). При изваждането на p от n се взима едно назаем поне k пъти; съответните разреди са отбелязани с големи точки. От теоремата на Кумер заключаваме, че $\binom{n}{p}$ се дели на p^k .

В разсъжденията по-горе се предполага, че $g > 0$, тоест че n е поне двуцифрено число (в p -ичната бройна система); иначе казано, дотук $n \geq p$. Ако обаче $n < p$, то $\binom{n}{p} = \left\lfloor \frac{n}{p} \right\rfloor = 0$ се дели на p^k за всяко цяло неотрицателно число k .

Задача 2. Между двата вида разбивания на естественото число n може да се построи биекция. Тя най-лесно се описва чрез диаграмите на Юнг. На всяка диаграма от първия вид съпоставяме нейното допълнение до правоъгълник $3 \times n$.



Картинката показва как на разбиването $5 = 2 + 2 + 1$ се съпоставя разбиването $10 = 4 + 3 + 3$. Съответствието може да се опише и формално: на разбиването $n = \lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3$ съпоставяме разбиването $2n = \mu_1 + \mu_2 + \mu_3$, където $\mu_1 = n - \lambda_3$, $\mu_2 = n - \lambda_2$ и $\mu_3 = n - \lambda_1$. Действително, $\mu_1 + \mu_2 + \mu_3 = (n - \lambda_3) + (n - \lambda_2) + (n - \lambda_1) = (n + n + n) - (\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3) = 3n - n = 2n$, тоест от $\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = n$ следва $\mu_1 + \mu_2 + \mu_3 = 2n$. След като $\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = n$ е разбиване на n на три събираеми, то n , λ_1 , λ_2 и λ_3 са естествени (цели положителни) числа и $n > \lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \lambda_3$. Ето защо $\mu_1 = n - \lambda_3$, $\mu_2 = n - \lambda_2$ и $\mu_3 = n - \lambda_1$ са също естествени числа и $n > \mu_1 \geq \mu_2 \geq \mu_3$. Следователно $2n = \mu_1 + \mu_2 + \mu_3$ е разбиване на числото $2n$ на три събираеми, по-малки от n .

Съответствието е взаимноеднозначно, защото може да се обърне. Наистина, формулите $\mu_1 = n - \lambda_3$, $\mu_2 = n - \lambda_2$ и $\mu_3 = n - \lambda_1$ имат обратни: $\lambda_1 = n - \mu_3$, $\lambda_2 = n - \mu_2$ и $\lambda_3 = n - \mu_1$. Ако $2n = \mu_1 + \mu_2 + \mu_3$ е разбиване на $2n$ на три събираеми — естествени числа, по-малки от n , то $n > \mu_1 \geq \mu_2 \geq \mu_3$, откъдето $n > \lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \lambda_3$, като λ_1 , λ_2 и λ_3 са естествени числа със сбор $\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = (n - \mu_1) + (n - \mu_2) + (n - \mu_3) = (n + n + n) - (\mu_1 + \mu_2 + \mu_3) = 3n - 2n = n$, тоест $n = \lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3$ е разбиване на числото n .

Наличието на биекция показва, че има равен брой разбивания от двата вида.

Задача 3. Понеже a_n е полином на s , да означим с $b_{n;k}$ коефициента на този полином пред s^k :

$$a_n = \sum_{k \geq 0} b_{n;k} s^k.$$

Рекурентното уравнение и началните условия се превеждат така:

$$\begin{aligned} b_{1;k} &= 0 \text{ за всяко цяло } k \geq 0; \\ b_{2;0} &= 0, \quad b_{2;1} = 2, \quad b_{2;k} = 0 \text{ за всяко цяло } k \geq 2; \\ b_{3;0} &= 3, \quad b_{3;k} = 0 \text{ за всяко цяло } k \geq 1; \\ b_{n+3;k} &= b_{n+1;k-1} + b_{n;k} \text{ за всяко цяло } n \geq 1 \text{ и всяко цяло } k \geq 1; \\ b_{n+3;0} &= b_{n;0} \text{ за всяко цяло } n \geq 1. \end{aligned}$$

Рекурентното уравнение съдържа само аритметичното действие събиране, следователно $b_{n;k}$ е линейна комбинация на двойката и тройката от началните условия. По-точно,

$$b_{n;k} = 2\lambda_{n;k} + 3\mu_{n;k},$$

където числата $\lambda_{n;k}$ и $\mu_{n;k}$ са съответно броят на пътищата от точката $(2; 1)$ до точката $(n; k)$ и броят на пътищата от точката $(3; 0)$ до точката $(n; k)$. Под думата “точка” тук разбираме просто наредената двойка от индекси $(n; k)$, а структурата на пътищата се определя от индексите в рекурентното уравнение

$$b_{n+3;k} = b_{n+1;k-1} + b_{n;k}.$$

От него се вижда, че на всеки ход имаме две възможни стъпки:

- да увеличим първия индекс (n) с 3, като запазим втория индекс (k) непроменен;
- да увеличим първия индекс (n) с 2, а втория индекс (k) — с 1.

И двете стъпки увеличават сбора на индексите с 3. Тъй като коефициентите $b_{2;1} = 2$ и $b_{3;0} = 3$ имат сборове от индекси $2 + 1 = 3$ и $3 + 0 = 3$, то необходимо условие за съществуването на път е $n + k$ да се дели на 3. Ако $n + k$ не се дели на 3, то $\lambda_{n;k} = \mu_{n;k} = 0$, откъдето $b_{n;k} = 0$.

Да пресметнем броя на пътищата от точката $(n_0; k_0)$ до точката $(n; k)$, при условие че $(n + k) - (n_0 + k_0)$ се дели на 3. Такъв път съдържа общо $\frac{(n + k) - (n_0 + k_0)}{3}$ стъпки; от тях $k - k_0$ стъпки са от втория вид, а останалите са от първия вид. Пътищата се различават само по позициите на стъпките от втория вид в редицата от ходове, затова пътищата представляват комбинации без повторение на $\frac{(n + k) - (n_0 + k_0)}{3}$ елемента, от клас $k - k_0$. Оттук следва, че

броят на пътищата е равен на $\binom{\frac{(n + k) - (n_0 + k_0)}{3}}{k - k_0}$. Заместваме $(n_0; k_0)$ с $(2; 1)$ и с $(3; 0)$:

$$\begin{aligned} \lambda_{n;k} &= \binom{\frac{n + k}{3} - 1}{k - 1}, \quad \mu_{n;k} = \binom{\frac{n + k}{3} - 1}{k}; \\ b_{n;k} &= 2 \binom{\frac{n + k}{3} - 1}{k - 1} + 3 \binom{\frac{n + k}{3} - 1}{k}, \text{ когато } n + k \text{ се дели на 3.} \end{aligned}$$

Сега нека $n = p$ е просто число. Ако $p + k$ не се дели на 3, то $b_{p;k} = 0$ се дели на p . Затова нека $p + k$ се дели на 3, тоест $p + k = 3m$ за някое цяло положително m . Заместваме $k = 3m - p$:

$$b_{p;k} = 2 \binom{m - 1}{3m - p - 1} + 3 \binom{m - 1}{3m - p} = \frac{(m - 1)!}{(3m - p)!(p - 2m)!} p, \text{ ако } 2m \leq p \leq 3m, \text{ т.е. } \frac{p}{3} \leq m \leq \frac{p}{2}$$

(иначе $b_{p;k}$ трябва да се смята за нула, а нулата се дели на p).

Да допуснем, че множителят пред p в последното равенство представлява дробно число. От двойното неравенство следва, че знаменателят на дробта не съдържа числа, кратни на p . Затова множителят p няма какво да съкрати в знаменателя, поради което произведението на p със споменатия множител (тоест $b_{p;k}$) е също дробно число. Това обаче не е възможно: $b_{p;k}$ е линейна комбинация на биномни коефициенти с цели множители и затова е цяло число.

Това противоречие показва, че множителят пред p е цяло число, значи $b_{p;k}$ се дели на p . И числото s е цяло, затова сборът $a_p = \sum_{k \geq 0} b_{p;k} s^k$ се дели на p , което трябваше да се докаже.

Тази задача е от международното студентско състезание по математика “Ал-Хорезми”, проведено в Узбекистан през 2018 г.

Задача 4. Между седмата и осмата спирка в автобуса пътуват не повече от 25 пътници. Те са се качили на първите седем спирки и ще слезат на последните седем спирки. Образуваме двоична матрица M от тип 7×7 , отразяваща тази информация: $M(i, j) = 0$, ако някой пътник се е качил на i -тата от първите седем спирки и ще слезе на j -тата от последните седем спирки; иначе $M(i, j) = 1$. Матрицата M има 49 клетки и най-много 25 от тях са нули, следователно поне 24 клетки съдържат единици. Тълкуваме стълбовете на M като характеристични вектори, тоест като множества от редове на M (онези редове, в които стълбът съдържа единици).

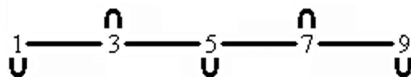
Да допуснем, че има k стълба, $4 \leq k \leq 7$, чието обединение като множество съдържа не повече от $k - 4$ елемента. Тези k стълба имат общо не повече от $k(k - 4) = k^2 - 4k$ единици (всички те се намират в споменатите $k - 4$ реда), а останалите $7 - k$ стълба съдържат общо не повече от $7(7 - k) = 49 - 7k$ единици. Така всички единици в матрицата M са не повече от $(k^2 - 4k) + (49 - 7k) = k^2 - 11k + 49$; от друга страна, те са поне 24. Ето защо $k^2 - 11k + 49 \geq 24$, тоест $k^2 - 11k + 25 \geq 0$. Това неравенство няма решение $k \in \{4; 5; 6; 7\}$. Полученото противоречие показва, че допускането не е вярно. Вярно е обратното: които и k стълба на M да вземем, обединението им като множество съдържа поне $k - 3$ елемента. (Всъщност това беше доказано само за $4 \leq k \leq 7$, но за $k \leq 3$ твърдението е тривиално, а $k > 7$ е невъзможно.)

Формулировка чрез граф: Разглеждаме двуделен граф със $7 + 7$ върха — двете множества от по седем спирки. Има ребро от спирка i към спирка j , ако и само ако няма пътник, който да се е качил от спирка i и да пътува за спирка j . Матрицата на съседствата на този граф съвпада с M , а полученият извод може да се формулира така: които и k върха да вземем от единия дял на графа, излизащите от тях ребра имат в другия дял общо поне $k - 3$ върха.

От обобщената теорема на Хол следва, че графът съдържа съчетание от поне четири ребра. Тоест в матрицата M има поне четири единици, всеки две от които лежат в различни редове и в различни стълбове. Тези ребра (единици) задават четирите двойки от спирки (A_j, B_j) .

Задача 4 е от XIV Московска олимпиада по математика, проведена през 1951 г.

Задача 5. Числата от условието съответстват еднозначно на пътища (не непременно прости) с четири ребра в изображения неориентиран граф с примки.



Този граф има следната матрица на съседствата:

$$M = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}.$$

Пресмятаме M^4 чрез бързо степенуване (двукратно повдигане на квадрат):

$$M^2 = \begin{pmatrix} 2 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 3 & 2 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 3 & 2 & 1 \\ 0 & 1 & 2 & 3 & 2 \\ 0 & 0 & 1 & 2 & 2 \end{pmatrix}; \quad M^4 = (M^2)^2 = \begin{pmatrix} 9 & 12 & 9 & 4 & 1 \\ 12 & 18 & 16 & 10 & 4 \\ 9 & 16 & 19 & 16 & 9 \\ 4 & 10 & 16 & 18 & 12 \\ 1 & 4 & 9 & 12 & 9 \end{pmatrix}.$$

Елементите на матрицата M^4 показват броя на пътищата с дължина 4 между двойките върхове, затова сборът 259 на тези числа е броят на всички пътища с дължина 4 в показания граф. Толкова са и петцифрените числа със свойствата от условието на задачата.

Задача 6. Нека \vec{a} и \vec{b} са два различни вектора от M . По условие съществува вектор $\vec{c} \in M$, който е перпендикулярен на \vec{a} и \vec{b} . Тъй като \vec{a} и \vec{b} са ненулеви и неколинеарни, то те определят направление на равнина и \vec{c} е перпендикулярен на това направление. Ето защо за вектора \vec{c} има само едно възможно направление. Ако се допусне, че съществува още един вектор $\vec{d} \in M$, който е перпендикулярен на \vec{a} и \vec{b} , то векторът \vec{d} ще има същото направление като вектора \vec{c} , тоест \vec{c} и \vec{d} ще бъдат колинеарни, което е невъзможно. Затова \vec{c} е единственият вектор от M , перпендикулярен на \vec{a} и \vec{b} .

Разглеждаме неориентиран граф, чиито върхове са векторите от M , а ребрата му свързват перпендикулярните вектори. Според доказаното в предишния абзац всеки два върха притежават единствен общ съсед. От теоремата за дружбата следва, че в графа има връх (“политик”), свързан чрез ребро с всички други върхове. Тоест в M има вектор, който е перпендикулярен на всички други вектори от M .