

СЕМЕСТРИАЛНО КОНТРОЛНО ПО “ДИСКРЕТНИ СТРУКТУРИ”
ЗА СПЕЦИАЛНОСТ “КОМПЮТЪРНИ НАУКИ”, I КУРС, II ПОТОК –
СУ, ФМИ, ЗИМЕН СЕМЕСТЪР НА 2018/2019 УЧ. Г.

Име: Факултетен № Група:

Задача	1	2	3	4	5	6	ОБЩО
<i>получени точки</i>							
<i>максимум точки</i>	20	20	20	20	20	20	120

Забележка: Всички отговори трябва да бъдат обосновани подробно!

Задача 1. Всеки три върха на правилен $(2n + 1)$ -ъгълник образуват триъгълник. Колко от тези триъгълници не съдържат центъра на правилния $(2n + 1)$ -ъгълник?

Задача 2. Да се докаже тъждеството

$$\binom{n}{1}\binom{n}{2k} + \binom{n}{3}\binom{n}{2k-2} + \binom{n}{5}\binom{n}{2k-4} + \dots + \binom{n}{2k+1}\binom{n}{0} = \frac{1}{2} \binom{2n}{2k+1}.$$

Задача 3. Докажете, че за всички множества A и B важи равенството

$$(A \cup B) \cap \overline{A \cap B} = (A \setminus B) \cup (B \setminus A).$$

Задача 4. Разглеждаме безкрайна числова редица, определена по следния начин:

$$a_0 = 7, \quad a_{n+1} = \sqrt{5a_n + 31} \quad \text{за всяко цяло неотрицателно число } n.$$

Докажете, че всички членове на редицата са по-малки от 10.

Задача 5. В множеството на целите положителни числа определяме две бинарни релации ρ и R по следния начин:

$$x\rho y \iff \exists n \in \mathbb{N}: x < 10^n \leq y;$$

$$xRy \iff \neg(x\rho y \vee y\rho x).$$

- а) Докажете, че R е релация на еквивалентност. (10 точки)
- б) Опишете класовете на еквивалентност на R възможно най-просто и ясно. (5 точки)
- в) Нека M е множеството от класовете на еквивалентност на R .
Какво множество е M – крайно, изброимо безкрайно или неизброимо? (5 точки)

Задача 6. Пермутацията без повторение $a_1, a_2, a_3, \dots, a_{2n}$ на числата $1, 2, 3, \dots, 2n$ наричаме приятна, ако $|a_q - a_{q+1}| = n$ за някое q от 1 до $2n - 1$ включително.

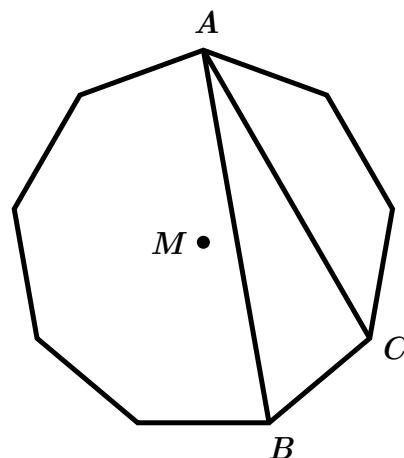
- а) Пресметнете броя на приятните пермутации. (10 точки)
- б) Докажете, че поне половината от всички пермутации са приятни. (10 точки)

РЕШЕНИЯ

Задача 1. Нека M е центърът на правилния $(2n + 1)$ -ъгълник. Броят на върховете е нечетен, затова т. M не лежи на никой диагонал на многоъгълника. Следователно за всеки триъгълник, образуван от три върха на правилния многоъгълник, т. M е или вътрешна, или външна, но не и контурна. Търси се за колко триъгълника т. M е външна.

Нека $\triangle ABC$ е някой триъгълник от този вид. Завъртаме многоъгълника, докато някой от върховете на триъгълника (например A) застане точно над M . Наричаме A *горен връх* на $\triangle ABC$. Правата AM дели останалите върхове на многоъгълника на два вида — n леви и n десни върха.

Горния връх на $\triangle ABC$ избираме по такъв начин, че другите два върха на триъгълника да бъдат десни. (Например A е горен връх, а B и C са десни върхове за триъгълника, изобразен на чертежа вдясно.) Целта на това изискване е горният връх на $\triangle ABC$ да бъде определен еднозначно. (За триъгълника от чертежа: т. B не може да бъде избрана за горен връх, защото A и C ще бъдат леви върхове; т. C също не може да бъде избрана за горен връх, защото тогава A и B ще бъдат съответно ляв и десен връх, а не два десни върха.)



Еднозначната определеност на горния връх на триъгълника се доказва в общия случай така: трите му върха делят окръжността, описана около многоъгълника, на три дъги. Понеже т. M лежи вън от триъгълника, то една (и само една) от дъгите е по-голяма от 180° . Ако ориентираме споменатата дъга обратно на посоката на движение на часовниковата стрелка, началото на дъгата ще бъде търсеният горен връх.

За триъгълниците, съдържащи т. M , изискването за избор на горен връх не може да се спази: както и да избираме горния връх на такъв триъгълник, другите два върха ще бъдат ляв и десен.

И тъй, дотук доказахме, че всеки триъгълник, несъдържащ центъра M на многоъгълника, се определя еднозначно от избора на един горен и два десни върха.

За горен връх можем да изберем кой да е от върховете на многоъгълника, следователно разполагаме с $2n + 1$ възможности.

При всеки избор на горен връх (например A) има n десни върха, от които избираме два (на чертежа това са B и C). Те трябва да бъдат различни ($B \neq C$), за да се получи триъгълник. Редът им няма значение (ABC и ACB са един и същи триъгълник). Възможностите за избор на два различни десни върха без определен ред са *комбинации без повторение* на n елемента от втори клас.

От правилото за умножение намираме броя на триъгълниците, несъдържащи точката M :

$$(2n + 1) C_n^2 = \frac{(2n + 1)n(n - 1)}{2}.$$

Задача 2 може да се реши поне по два начина.

Първи начин: В биномната формула на Нютон

$$(1 + x)^n = \binom{n}{0} + \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 + \binom{n}{3}x^3 + \dots + \binom{n}{n}x^n$$

заместваме x със $-x$:

$$(1 - x)^n = \binom{n}{0} - \binom{n}{1}x + \binom{n}{2}x^2 - \binom{n}{3}x^3 + \dots + (-1)^n \binom{n}{n}x^n.$$

Изваждаме и събираме двете равенства; унищожават се ту четните степени, ту нечетните:

$$\frac{(1+x)^n - (1-x)^n}{2} = \binom{n}{1}x + \binom{n}{3}x^3 + \binom{n}{5}x^5 + \binom{n}{7}x^7 + \dots$$

$$\frac{(1+x)^n + (1-x)^n}{2} = \binom{n}{0} + \binom{n}{2}x^2 + \binom{n}{4}x^4 + \binom{n}{6}x^6 + \dots$$

Умножаваме последните две равенства:

$$\frac{(1+x)^{2n} - (1-x)^{2n}}{4} = \left[\binom{n}{1}x + \binom{n}{3}x^3 + \binom{n}{5}x^5 + \dots \right] \left[\binom{n}{0} + \binom{n}{2}x^2 + \binom{n}{4}x^4 + \dots \right].$$

Това е твърдение относно x , следователно коефициентите пред еднаквите степени са равни. В дясната страна коефициентът пред x^{2k+1} е равен на

$$\binom{n}{1}\binom{n}{2k} + \binom{n}{3}\binom{n}{2k-2} + \binom{n}{5}\binom{n}{2k-4} + \dots + \binom{n}{2k+1}\binom{n}{0}.$$

В лявата страна коефициентът пред x^{2k+1} е равен на

$$\frac{1}{4} \left[\binom{2n}{2k+1} - (-1)^{2k+1} \binom{2n}{2k+1} \right] = \frac{1}{4} \left[\binom{2n}{2k+1} + \binom{2n}{2k+1} \right] = \frac{2}{4} \binom{2n}{2k+1} = \frac{1}{2} \binom{2n}{2k+1}.$$

Като приравним двата коефициента, получаваме желаното твърдение.

Втори начин: с комбинаторни разсъждения.

Имаме n червени предмета r_1, r_2, \dots, r_n и n сини предмета b_1, b_2, \dots, b_n , които се различават по цвят и номер. По колко начина можем да изберем $2k+1$ предмета, сред които да има нечетен брой сини (и четен брой червени)?

Решаваме тази комбинаторна задача чрез двукратно преброяване. Можем да изберем:

- един син и $2k$ червени предмета по $C_n^1 C_n^{2k} = \binom{n}{1} \binom{n}{2k}$ начина;
- три сини и $2k-2$ червени предмета по $C_n^3 C_n^{2k-2} = \binom{n}{3} \binom{n}{2k-2}$ начина;
- пет сини и $2k-4$ червени предмета по $C_n^5 C_n^{2k-4} = \binom{n}{5} \binom{n}{2k-4}$ начина;
-
- само сини предмети ($2k+1$ на брой) по $C_n^{2k+1} C_n^0 = \binom{n}{2k+1} \binom{n}{0}$ начина.

Общо всички начини са

$$\binom{n}{1}\binom{n}{2k} + \binom{n}{3}\binom{n}{2k-2} + \binom{n}{5}\binom{n}{2k-4} + \dots + \binom{n}{2k+1}\binom{n}{0},$$

което е точно лявата страна на доказаното твърдение.

Същевременно има точно $C_{2n}^{2k+1} = \binom{2n}{2k+1}$ начина да изберем $2k+1$ от $2n$ предмета.

Едни комбинации са с четен, а други — с нечетен брой сини предмети. Съществува биекция между двата вида комбинации: едновременната промяна на цветовете на всички предмети превръща комбинациите от единия вид в комбинации от другия вид. Например комбинацията $\{r_3, r_8, r_{15}, b_4, b_7\}$ се превръща във $\{b_3, b_8, b_{15}, r_4, r_7\}$ и обратно. Щом има биекция, то комбинациите от двата вида са равен брой. Затова комбинациите с нечетен брой сини предмети са половината от всички, тоест $\frac{1}{2} \binom{2n}{2k+1}$. Остава да сравним двата получени изрази.

Задача 3. Прилагаме табличния метод.

A	B	$A \cap B$	$\overline{A \cap B}$	$A \cup B$	$(A \cup B) \cap \overline{A \cap B}$	$A \setminus B$	$B \setminus A$	$(A \setminus B) \cup (B \setminus A)$
0	0	0	1	0	0	0	0	0
0	1	0	1	1	1	0	1	1
1	0	0	1	1	1	1	0	1
1	1	1	0	1	0	0	0	0

Стълбовете със сив фон съответстват на лявата и дясната страна на доказваното равенство. Тези стълбове съвпадат, следователно равенството е твържество.

Задача 4. В задачата се иска да докажем, че $a_n < 10$ за всяко цяло число $n \geq 0$. За тази цел ще използваме математическа индукция.

База: $n = 0$. По условие $a_0 = 7$. Тъй като $7 < 10$, то $a_0 < 10$, тоест неравенството $a_n < 10$ е изпълнено при $n = 0$.

Индуктивна стъпка: Нека $a_n < 10$ за някое цяло $n \geq 0$. Ще докажем, че и $a_{n+1} < 10$. Действително, от рекурентното уравнение следва, че

$$a_{n+1} = \sqrt{5a_n + 31} < \sqrt{5 \cdot 10 + 31} = \sqrt{81} = 9 < 10,$$

тоест $a_{n+1} < 10$, което трябваше да се докаже.

Задача 5 се решава лесно, ако първо изтълкуваме смисъла на релациите ρ и R . Това става, като преобразуваме формулировките на двете релации (първо ρ , после R).

$x \rho y$ \Updownarrow (по определение) $\exists n \in \mathbb{N} : x < 10^n \leq y$ \Updownarrow (нека $d(z)$ е броят на цифрите на естественото число z в десетичната бройна система) $\exists n \in \mathbb{N} : d(x) < n + 1 \leq d(y)$ \Updownarrow (в посока надолу изводът следва от транзитивността на неравенството; в посока нагоре полагаме $n = d(y) - 1$) $d(x) < d(y)$ \Updownarrow (преминаваме към словесна формулировка) числото x има по-малко цифри от числото y .	$x R y$ \Updownarrow (по определение) $\neg(x \rho y \vee y \rho x)$ \Updownarrow (закон на Де Морган) $\neg x \rho y \wedge \neg y \rho x$ \Updownarrow (според доказаното за ρ) $d(x) \geq d(y) \wedge d(y) \geq d(x)$ \Updownarrow (от антисиметричността на неравенството) $d(x) = d(y)$ \Updownarrow (словесна формулировка) числата x и y имат равен брой цифри.
---	--

а) От $\forall x : d(x) = d(x)$ следва $\forall x : x R x$. Следователно релацията R е рефлексивна.

Понеже $x R y \implies d(x) = d(y) \implies d(y) = d(x) \implies y R x$, то релацията R е симетрична.

R е транзитивна: $x R y \wedge y R z \implies d(x) = d(y) \wedge d(y) = d(z) \implies d(x) = d(z) \implies x R z$.

R е релация на еквивалентност, защото е рефлексивна, симетрична и транзитивна.

б) Всеки клас на еквивалентност на релацията R се състои от всички цели положителни числа с равен брой цифри в десетичната бройна система.

в) $M = \{A_n : n \in \mathbb{N}^+\}$, където A_n е множеството на n -цифрените цели положителни числа.

Изображението $A_n \mapsto n$ е биекция между M и \mathbb{N}^+ , т.е. множеството M е изброимо безкрайно.

Задача 6. За всяко $j \in \{1, 2, 3, \dots, n\}$ означаваме с A_j множеството на пермутациите на числата $1, 2, 3, \dots, 2n$, в които числата j и $j+n$ са едно до друго. По определение една пермутация е приятна, ако и само ако съдържа поне една двойка съседи с разлика n . Тоест множеството на приятните пермутации съвпада с обединението $A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n$.

а) Мощността на това обединение може да се намери чрез принципа за включване и изключване. Можем да изберем k от тези множества по C_n^k начина; това число е точно броят на събираемите в едно включване или изключване. Мощността на сечението на избраните k множества е броят на пермутациите, съдържащи поне k съседи с разлика n — по-точно, онези k двойки, които съответстват на избраните k множества. Всяка от споменатите двойки разглеждаме като един пакет. Пермутациите от сечението на избраните k множества пораждаат пермутации без повторение на $2n-k$ елемента — образуваните k пакета и непакетираните $2n-2k$ числа. Две числа в пакет могат да се разместят по два начина, общо 2^k начина за цялата пермутация. От правилото за умножение следва, че мощността на всяко сечение е $2^k \cdot P_{2n-k} = (2n-k)! 2^k$. Тези сечения са C_n^k на брой. Заместваме мощностите в принципа за включване и изключване:

$$\left| A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \right| = \sum_{k=1}^n (-1)^{k+1} \cdot C_n^k \cdot 2^k \cdot P_{2n-k} = - \sum_{k=1}^n \frac{n!(2n-k)!}{k!(n-k)!} (-2)^k.$$

Това е броят на приятните пермутации.

б) Че поне половината от всички пермутации са приятни, може да се докаже най-малко по два различни начина — със или без използване на резултата от предишното подусловие.

Първи начин: Следните неравенства се доказват като принципа за включване и изключване:

$$\left| A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \right| \leq \sum_{p=1}^n \left| A_p \right|;$$

$$\left| A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \right| \geq \sum_{p=1}^n \left| A_p \right| - \sum_{i=1}^{n-1} \sum_{j=i+1}^n \left| A_i \cap A_j \right|;$$

и тъй нататък (всеки път се обръща посоката на неравенството). Прилагаме второто неравенство към разсъжденията от предишното подусловие:

$$\begin{aligned} \left| A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \right| &\geq - \sum_{k=1}^2 \frac{n!(2n-k)!}{k!(n-k)!} (-2)^k = 2 \frac{n!(2n-1)!}{(n-1)!} - 2 \frac{n!(2n-2)!}{(n-2)!} = \\ &= (2n-1)!(2n) - (2n-2)!(2n)(n-1) = (2n)! - (2n)! \frac{n-1}{2n-1} = (2n)! \left(1 - \frac{n-1}{2n-1} \right) = \\ &= (2n)! \frac{n}{2n-1} \geq (2n)! \frac{n}{2n} = \frac{(2n)!}{2}. \end{aligned}$$

Доказаното неравенство

$$\left| A_1 \cup A_2 \cup \dots \cup A_n \right| \geq \frac{(2n)!}{2}$$

означава тъкмо това: че поне половината от всички пермутации са приятни.

Втори начин: Това, че поне половината от всички пермутации са приятни, е равносилно на твърдението, че приятните пермутации са поне колкото неприятните. За да докажем това, е достатъчно да построим инекция от неприятните към приятните пермутации.

Нека $a_1, a_2, a_3, \dots, a_{2n}$ е някоя неприятна пермутация на числата $1, 2, 3, \dots, 2n$. За всяка пермутация (приятна или не) има единствен индекс k между 1 и $2n-1$ включително, за който $\left| a_k - a_{2n} \right| = n$. Понеже дадената пермутация е неприятна, то въпросният индекс k е различен от числото $2n-1$, тоест $1 \leq k \leq 2n-2$. Разместваме $(k+1)$ -ия и $(2n)$ -ия член; сега $\left| a_k - a_{k+1} \right| = n$, тоест новата пермутация е приятна. Така получената приятна пермутация съпоставяме на дадената неприятна пермутация. Ще докажем, че това съответствие е инекция.

Наистина, нека $a_1, a_2, a_3, \dots, a_{2n}$ е приятна пермутация на числата $1, 2, 3, \dots, 2n$. Търсим индекс k между 1 и $2n - 2$ вкл., за който $|a_k - a_{k+1}| = n$. Има няколко случая:

— Няма такъв индекс. Тогава $|a_{2n-1} - a_{2n}| = n$ и дадената приятна пермутация не е образ на никоя неприятна пермутация (това следва от разсъжденията на предишната страница).

— Има единствен индекс k с желаното свойство. Тогава съществува единствен кандидат за първообраз на дадената приятна пермутация — това е пермутацията, която се получава след разместването на $(k + 1)$ -ия и $(2n)$ -ия член. Ако след описаното разместване се получи неприятна пермутация, то тя е търсеният първообраз (и той е единствен). Ако след разместването се получи приятна пермутация, тоест $|a_{k+1} - a_{k+2}| = n$, то поради липсата на други кандидати следва, че дадената пермутация няма първообраз в множеството на неприятните пермутации.

— Има поне два индекса k с желаното свойство. Тогава дадената приятна пермутация има два или повече кандидата за първообраз. Всички те обаче по определение се получават от нея с едно разместване, което унищожавя най-много една двойка съседи с разлика n . Следователно остава поне още една такава двойка елементи, тоест всеки от кандидатите е приятна пермутация. Ето защо дадената пермутация няма първообраз в множеството на неприятните пермутации.

Изброените случаи изчерпват всички възможности. Обобщавайки направените наблюдения, стигаме до извода, че всяка приятна пермутация притежава не повече от един първообраз в множеството на неприятните пермутации. Следователно въведеното от нас изображение от неприятните към приятните пермутации представлява инекция, което трябваше да се докаже.

Подусловие “б” на задача 6 е дадено на XXX MOM — ФРГ, 1989 г.