

Съюз на математиците в България
Американска фондация за България
Фондация Георги Чиликов

Есенен математически турнир „Стефан Додунеков“

София – Плевен, 9 – 11 ноември 2019 г.

София, 2019 г.

Задача 8. 1. Да се намерят всички цели стойности на x , за които стойността на израза

$$M = |x^3 - 2x^2 - 10x + 8|$$

е просто число.

Решение. Разлагаме $M = |x - 4||x^2 + 2x - 2|$. M ще е просто число, ако единият множител е равен на 1, а другият е просто число.

1 сл. $|x - 4| = 1 \Rightarrow x \in \{3, 5\}$. При $x = 3$ получаваме $M = 13$, което е просто. При $x = 5$ получаваме $M = 33$, което не е просто.

2 сл. $|x^2 + 2x - 2| = 1 \Rightarrow x^2 + 2x - 2 = \pm 1$. От първото уравнение намираме $x = 1$ или $x = -3$ и, съответно, $M = 3$ или $M = 7$, които са прости числа. Второто уравнение е еквивалентно на $(x + 1)^2 = 2$, което няма решение в цели числа.

Окончателно, решенията са $x = 1$ и $x = \pm 3$.

Оценяване (6 точки): 2 т. – за разлагането на M ; по 2 т. – за решаването на всеки от двата случая.

Задача 8. 2. Даден е триъгълник ABC . В полуравнината с контур правата BC , несъдържаща точка A , е взета точка P , така че $CP \perp BC$ и $CP = BC$, а в полуравнината с контур правата AC , несъдържаща точка B , е взета точка Q , така че $CQ \perp AC$ и $CQ = AC$. Точка F от отсечката AP е такава, че $\angle CFP = \angle BQP$.

а) Да се докаже, че CF разполовява страната AB .

б) Нека AP пресича BC в точка N . Ако $CN : BN = 1 : 2$, да се намери отношението $AF : FN$.

Решение. а) Нека $CF \cap PQ = E$ и $BQ \cap AP = O$. От $\triangle APC \cong \triangle QBC$ получаваме, че $\angle POQ = 90^\circ$, а от $\angle CFP = \angle BQP$ следва, че $\angle PEF = 180^\circ - \angle EFP - \angle EPF = 180^\circ - \angle PQO - \angle QPO = \angle POQ = 90^\circ$. Тогава $\angle FCB = 90^\circ - \angle PCE = \angle CPQ$.

Построяваме точка L , такава че $ALBC$ е успоредник. От $\triangle LBC \cong \triangle QCP$ следва, че $\angle LCB = \angle CPQ = \angle FCB$, т.е., че $F \in CL$. Но от свойството на диагоналите в успоредника следва, че $CL \cap AB = M$ – среда на AB .

б) Нека K е средата на BN . От FN средна отсечка в триъгълник MKC следва, че $MK = 2FN$. От MK средна отсечка в триъгълник ABN следва, че $AN = 2MK = 4FN$. Тогава $AF : FN = 3 : 1$.

Оценяване (6 точки): а) 1 т. – за $\angle POQ = 90^\circ$; 1 т. – за $\angle FCB = \angle CPQ$; 2 т. – за M среда на AB .

б) 2 т. – за $AF : FN = 3 : 1$.

Задача 8. 3. Да се намерят всички естествени числа p и n , такива че p е просто и

$$p^3 + 5n - 1 = n(p^2 + 2p + 6n).$$

Решение. Условието е равносилно с $p(p^2 - pn - 2n) = (2n - 1)(3n - 1)$, така че p дели $2n - 1$

или $3n - 1$. Ако $2n - 1 \geq 2p$ или $3n - 1 \geq 3p$, то лявата страна е отрицателна, а дясната – положителна. Остава да проверим случаите:

- $p = 2n - 1$, което не води до естествени решения;
- $p = 3n - 1$, което не води до естествени решения;
- $2p = 3n - 1$, което води до

$$\begin{aligned} p^2 - pn - 2n &= 4n - 2 \\ 9n^2 - 6n + 1 - 2n(3n - 1) &= 24n - 8 \\ 3n^2 - 28n + 9 &= 0 \\ (3n - 1)(n - 9) &= 0, \end{aligned}$$

чието естествено решение е само $n = 9$. Оттук $p = 13$ и условията са изпълнени.

Оценяване (7 точки): 2 т. – за доказателство, че p дели $2n - 1$ или $3n - 1$; по 1 т. – за пълно изследване на всеки от случаите $2n - 1 \geq 2p$, $2n - 1 = p$, $3n - 1 \geq 2p$, $3n - 1 = p$.

Задача 8. 4. На дъска е записано по един път всяко трицифрене число, имащо сбор на цифрите 12. При първия ход се изтриват всички числа, които съдържат една или повече от цифрите 0, 8 и 9. При всеки следващ ход се изтриват по три числа, такива че цифрите на една от позициите им съвпадат, а във всяка от останалите две позиции се различават с 1 или с 2. Ако накрая на дъската останало само едно число, то кое може да е то?

Решение. Нека на ход след първия се изтриват три числа, такива че на една от позициите им е цифрата a , на другата са $b - 1$, b и $b + 1$, а на третата са $c - 1$, c и $c + 1$. Тогава сборът на всички първи цифри намалява с кратно на 3. След първия ход има 4 числа с първа цифра 1 (147, 156, 165, 174), 5 с първа цифра 2, 6 – с 3, 7 – с 4, 6 – с 5, 5 – с 6 и 4 – със 7, така че сборът на всички първи цифри е

$$4.1 + 5.2 + 6.3 + 7.4 + 6.5 + 5.6 + 4.7 = 148.$$

Това дава остатък 1 при деление на 3, следователно първата цифра на търсеното число може да е само 1, 4 и 7. По същия начин доказваме, че и останалите му цифри са 1, 4 или 7. И така, тъй като сумата от цифрите е 12, последното число може да е само 147, 174, 417, 444, 471, 714 или 741.

За да получим 444, може да изтрием

$$\begin{aligned} (174, 264, 354), (273, 363, 453), (372, 462, 552), (471, 561, 651), \\ (417, 426, 435), (327, 336, 345), (237, 246, 255), (147, 156, 165), \\ (741, 642, 543), (732, 633, 534), (723, 624, 525), (714, 615, 516). \end{aligned}$$

За да получим 174, в горния списък може да заменим първото изтриване с (264, 354, 444).

За да получим някое от останалите, прилагаме списъка за 174 с подходящо разместени позиции в зависимост от позициите на 1, 7 и 4 в желаното число.

Оценяване (7 точки): 1 т. – за доказателство, че сборът намалява с кратно на 3; 2 т. – за откриване на всички възможни последни числа; 1 т. – за конструкция, реализираща 444; по 0.5 т. – за конструкция, реализираща всеки от останалите шест примера.

Задача 9. 1. При кои стойности на параметъра m , уравнението

$$(x^2 - x - 6)(x^2 - 7x + 6) = m^2 - 15m$$

има два различни положителни и два различни отрицателни корена?

Решение. След разлагане уравнението добива вида

$$(x+2)(x-3)(x-1)(x-6) = m^2 - 15m \Leftrightarrow (x^2 - 4x - 12)(x^2 - 4x + 3) = m^2 - 15m.$$

След полагане $y := x^2 - 4x$, получаваме $y^2 - 9y - 36 - m^2 + 15m = y^2 - 9y - (m-3)(m-12)$. Корените на това уравнение (например чрез формулите на Виет) са: $y_1 = m-3$ и $y_2 = 12-m$. От условието за четири различни корена следва, че $m-3 \neq 12-m$ и значи $m \neq 15/2$. След връщане в полагането получаваме:

$$(1) \quad x^2 - 4x - m + 3 = 0 \quad (2) \quad x^2 - 4x - 12 + m = 0.$$

От формулите на Виет и условието за два положителни и два отрицателни корена следва, че $3 - m < 0$, съответно $m - 12 < 0$. Окончателно, отговорът на задачата е $m \in (3, 15/2) \cup (15/2, 12)$.

Оценяване (6 точки): 1 т. – за разлагането $(x^2 - 4x - 12)(x^2 - 4x + 3) = m^2 - 15m$; 1 т. – за полагането $y := x^2 - 4x$; 1 т. – за решаването на квадратното уравнение спрямо y ; по 1 т. – за изследването на квадратните уравнения (1) и (2); 1 т. – за изключването на $m = 15/2$.

Задача 9. 2. Даден е триъгълник ABC , в който медианите AA_1 и BB_1 се пресичат в точка G . Ако вписаната в триъгълник ABC окръжност и вписаната в триъгълник AGB окръжност се допират до страната AB в една и съща точка, да се докаже, че триъгълник ABC е равнобедрен.

Решение. Да означим с D общата допирателна точка върху AB за двете окръжности. Изразяваме отсечката AD по два начина. От това, че D е точката на допирание на AB до вписаната в $\triangle AGB$ окръжност, имаме $AD = \frac{AB+AG-BG}{2}$, а от това, че D е точката на допирание на AB до вписаната в $\triangle ABC$ окръжност, имаме $AD = \frac{AB+AC-BC}{2}$. Приравнявайки двете изразявания, получаваме $AG - BG = AC - BC$, следователно $GA_1 - GB_1 = CB_1 - CA_1$ и, значи и периметрите на $\triangle B_1GC$ и $\triangle A_1GC$. Отделно, $S_{B_1GC} = \frac{1}{6}S_{ABC} = S_{A_1GC}$. Тогава, или $\triangle B_1GC \cong \triangle A_1GC$ или $\triangle B_1CG \cong \triangle A_1GC$ (равни лица и периметри + обща страна). Второто е невъзможно, защото от него $B_1G = CA_1$ и $A_1G = B_1C$ и за по-голямата от двете страни, да кажем $CA_1 \geq B_1C$ получаваме: $BB_1 = 3B_1G = 3CA_1 = CB + CA_1 \geq CB + CB_1$, противоречие с неравенството на триъгълника за $\triangle CBB_1$! Следователно, $\triangle B_1GC \cong A_1GC$ и $AC = 2B_1C = 2A_1C = BC$.

Оценяване (6 точки): 3 т. – за $P_{B_1GC} = P_{A_1GC}$; 2 т. – за $\triangle B_1GC \cong A_1GC$; 1 т. – за довършване.

Задача 9. 3. На дъска първоначално е записано числото r^n , където $r > 0$ е рационално число, а $n > 1$ е естествено число. Всяка минута Иван избира две (не непременно различни) числа a и b , записани на дъската, и дописва числата $\frac{a+b}{2}$ и $\frac{a}{b}$. Да се намерят всички стойности на n , за които съществува r , така че е възможно в даден момент върху дъската да се появи числото 17.

Решение. Отговор: $n = 2$. Първо, ще докажем следната лема:

Лема: Ако $x > y$, са естествени числа, такива че $(x, y) = 1$ и $x^n - y^n$ е точна степен на двойката за някое $n \geq 2$, то $n = 2$.

Доказателство: Тъй като x и y са взаимно прости, то и двете са нечетни. Ако n има нечетен делител k , то $n = km$ и

$$x^n - y^n = (x^m - y^m) \left(x^{m(k-1)} + x^{m(k-2)}y^m + \cdots + y^{m(k-1)} \right).$$

Вторият множител е сума на k нечетни събирами, следователно е нечетно число, което е противоречие с условието. Остана $n = 2^k$. Но тогава при $k \geq 2$ имаме разлагането $x^{2^k} - y^{2^k} = (x^{2^{k-1}} - y^{2^{k-1}})(x^{2^{k-1}} + y^{2^{k-1}})$ и вторият множител дава остатък 2 по модул 4. Отново противоречие. Следователно, $n = 2$. Лемата е доказана.

Нека сега се върнем на оригиналната задача и представим r във вид на несъкратима дроб $r = \frac{x}{y}$, $(x, y) = 1$. Без ограничение на общността, нека $r > 1$ и значи $x > y$ (ако това не е така, то за два хода получаваме $1 = r^n/r^n$ и $r^{-n} = 1/r^n$). Да допуснем, че съществува $n > 2$, което да води до решение. Тогава, съгласно лемата, съществува нечетно просто p , $p|x^n - y^n$ и $(p, x) = (p, y) = 1$. Ще докажем, че във всеки момент $p|s - t$, където $\frac{s}{t}$ е произволно число от написаните на дъската. За целта е достатъчно да покажем, че операциите “средно аритметично” и “деление” запазват търсеното свойство. Наистина, нека $a = \frac{x_1}{y_1}$ и $b = \frac{x_2}{y_2}$, където $(x_1, y_1) = (x_2, y_2) = 1$, $p|x_1 - y_1$, $p|x_2 - y_2$ и p не дели нито едно от четирите числа. Тогава,

$$\frac{a+b}{2} = \frac{x_1y_2 - x_2y_1}{2y_1y_2} \Rightarrow x_1y_2 + x_2y_1 - 2y_1y_2 = y_2(x_1 - y_1) + y_1(x_2 - y_2) \equiv 0 \pmod{p},$$

$$\frac{a}{b} = \frac{x_1y_2}{x_2y_1} \Rightarrow x_1y_2 - x_2y_1 = (x_1y_2 - y_1y_2) - (x_2y_1 - y_1y_2) = y_2(x_1 - y_1) - y_1(x_2 - y_2) \equiv 0 \pmod{p}.$$

Освен това, знаменателите и на двете дроби ($2y_1y_2$ и x_2y_1) са взаимно прости с p , така че свойството се запазва и след привеждането на $\frac{a+b}{2}$ и $\frac{a}{b}$ в несъкратими дроби. Следователно, за да запишем на дъската числото 17, трябва $17 - 1 = 16 \equiv 0 \pmod{p}$, което е невъзможно. Така, $n \geq 3$ не води до решение. Остава да проверим $n = 2$. Един възможен вариант е $r = 3$ и

$$9 \rightarrow \frac{9}{9} = 1 \rightarrow \frac{9+1}{2} = 5 \rightarrow \frac{9+5}{2} = 7 \rightarrow \frac{5+1}{2} = 3 \rightarrow \frac{3}{\frac{1}{7}} = 21$$

$$21 \rightarrow \frac{21+1}{2} = 11 \rightarrow \frac{3}{\frac{1}{11}} = 33 \rightarrow \frac{33+1}{2} = 17.$$

Оценяване (7 точки): 2 т. – за доказване на лемата; 1 т. – за разглеждане на нечетен прост делител на $x^n - y^n$; 3 т. – за доказване на инвариантата $p|s - t$; 1 т. – за пример при $n = 2$.

Задача 9. 4. В равнината са дадени окръжност ω с център точката O с координати $(0, 0)$ и радиус $R = 1$, и точката A с координати $(1, 1)$. Да се намерят всички точки B , за които съществуват (не непременно две по две различни) точки $P_1, P_2, \dots, P_{2018}$, такива че всяка от средите на 2019-те отсечки $AP_1, P_1P_2, P_2P_3, P_3P_4, \dots, P_{2017}P_{2018}$ и $P_{2018}B$ лежи върху ω .

Решение. Отговор: Кръгът с център точката $A'(-1, -1)$, симетрична на A спрямо O и радиус $R = 2 \cdot 2019 = 4038$.

Първо, нека за всяко четно k дефинираме точката Q_k – симетрична на P_k спрямо центъра на окръжността O . Тогава, в $\triangle P_{k-1}P_kQ_k$ средната отсечка спрямо страната $P_{k-1}Q_k$ се явява радиус в ω и, следователно $|P_{k-1}Q_k| = 2r = 2$. Аналогично, $|Q_kP_{k+1}| = 2r = 2$. Така, на всеки път $AP_1P_2 \dots P_{2018}B$ с търсените в задачата свойства съпоставяме начупен път $A'P_1Q_2P_3 \dots P_{2017}Q_{2018}B$, състоящ се от 2019 последователни отсечки с дължина 2, свързващ A' с точката B . Лесно се съобразява, че и обратното е вярно, т.e., че на всеки начупен път $A'P_1Q_2P_3 \dots P_{2017}Q_{2018}B$, състоящ се от 2019 последователни отсечки с дължина 2 можем да съпоставим път $AP_1P_2 \dots P_{2018}B$ с търсените в задачата свойства.

Така, преформулирахме задачата до: да се намерят всички точки B , които могат да се свържат с A' посредством 2019-начупен път от последователни отсечки с дължина 2. Ще докажем по индукция, че търсеното множество от точки за n -начупен път, $n \geq 2$ е кръгът с център A' и радиус $2n$. При $n = 2$, ако $|A'B| > 4$, то от неравенството на триъгълника няма как да съществува 2-начупен път $A'P_1B$, $|A'P_1| = |P_1B| = 2$. Обратно, при $|A'B| \leq 4$ съществува (може и изроден) равнобедрен триъгълник $A'P_1B$ с основа $A'B$ и бедра с дължина 2. Очевидно, точката A' също е достъпима. С това доказахме базата на индукцията. Сега, нека твърдението е вярно за n и да разгледаме $(n+1)$ -начупени пътища с начало A' . Отново, ако $|A'B| > 2(n+1)$, точката B няма как да бъде достъпима, тъй като дължината на начупения път е не по-малка от разстоянието между краишата му. Ако $|A'B| \leq 2n$, то от индукционното предположение, съществува n -начупен път $A'P_1Q_2 \dots B$. Взимаме един от двета равностранни триъгълника $A'CP_1$ с основа $A'P_1$ и създаваме $(n+1)$ -начупеният път $A'CP_1Q_2 \dots B$. Ако $2n < |A'B| \leq 2(n+1)$, избираме точката B_1 от отсечката $A'B$, така че $|A'B_1| = 2(n-1)$ и свързваме A' с B_1 посредством прав $(n-1)$ -начупен път. Съгласно случая $n = 2$, от B_1 до B съществува 2-начупен път и, обединявайки двета пътища, построихме $(n+1)$ -начупен път между A' и B . С това индукцията е завършена.

Окончателно, търсеното множество от точки B е кръг с център точката $A'(-1, -1)$, симетрична на A спрямо O и радиус $R = 2 \cdot 2019 = 4038$.

Оценяване (7 точки): 1 т. – за въвеждането на точките Q_k и A' ; 3 т. – за доказването на взаимно еднозначно съответствие между търсените пътища $AP_1 \dots P_{2018}B$ и 2019-начупените пътища $A'P_1Q_2 \dots P_{2017}Q_{2018}B$; 3 т. – за довършване.

Задача 10. 1. Дадени са квадратните функции

$$f(x) = x^2 + ax + b \quad \text{и} \quad g(x) = x^2 + bx + a$$

с реални параметри a и b . Известно е, че уравнението $f(x)g(x) = 0$ има четири различни реални корена и тяхното произведение е 10. Ако графиките на функциите $f(x)$ и $g(x)$ се пресичат в единствена точка A и тя е на разстояние $\sqrt{65}$ от началото на координатната система, да се намерят a и b .

Решение. Нека x_1 и x_2 са корените на $f(x) = 0$, а x_3 и x_4 – на $g(x) = 0$. От формулите на Виет получаваме, че $x_1x_2 = b$ и $x_3x_4 = a$ и следователно $x_1x_2x_3x_4 = ab$. От друга страна x_1, x_2, x_3, x_4 са точно корените на $f(x)g(x) = 0$. Следователно $ab = 10$.

При $a = b$ графиките на f и g съвпадат, така че може да предполагаме, че $a \neq b$. Сега ако $A = (x_0, y_0)$, то $f(x_0) = g(x_0) = y_0$ и тъй като $a \neq b$, лесно намираме, че $x_0 = 1$, а $y_0 = a + b + 1$. Нека $B = (1, 0)$, а $O = (0, 0)$ е началото на координатната система. Тогава $\triangle OAB$ е правоъгълен с катети $OB = 1$ и $AB = |a + b + 1|$. Тогава по Теоремата на Питагор $|OA|^2 = 1 + (a+b+1)^2$. От друга страна $|OA|^2 = 65$, откъдето получаваме, че $(a+b+1)^2 = 64$, тоест $a + b = 7$ или $a + b = -9$.

В случая $a + b = 7$ от $ab = 10$ намираме, че a и b са корените на уравнението $t^2 - 7t + 10 = 0$, тоест $\{a, b\} = \{2, 5\}$. Тъй като обаче $2^2 - 4 \cdot 5 < 0$, то едно от двете уравнения $f(x) = 0$ или $g(x) = 0$ няма реални корени. Следователно $\{a, b\} = \{2, 5\}$ не е решение.

В случая $a + b = -9$ от $ab = 10$ намираме, че a и b са корените на уравнението $t^2 + 9t + 10 = 0$, тоест $\{a, b\} = \{\frac{-9+\sqrt{41}}{2}, \frac{-9-\sqrt{41}}{2}\}$. Ясно е, че $a < 0$ и $b < 0$ и следователно в този случай $a^2 - 4b > 0$ и $b^2 - 4a > 0$, тоест $f(x) = 0$ и $g(x) = 0$ имат по два различни реални корена, а тъй като A е единствената обща точка за двете графики и тя има y -координата $|a+b+1| = 8$, то $f(x) = 0$ и $g(x) = 0$ нямат общи корени.

Окончателно: $(a, b) = (\frac{-9+\sqrt{41}}{2}, \frac{-9-\sqrt{41}}{2})$ и $(a, b) = (\frac{-9-\sqrt{41}}{2}, \frac{-9+\sqrt{41}}{2})$.

Оценяване (6 точки): 1 т. – за намиране на ab ; 2 т. – за намиране на двете възможни стойности на $a + b$; по 1 т. – за намирането на корените на всяко от двете квадратни уравнения; 1 т. – за довършване.

Задача 10. 2. Точките P , Q и R съответно от страните BC , CA и AB на триъгълник ABC са такива, че правите AP , BQ и CR се пресичат в точка S . Ако

$$S_{ABS} = S_{QSPC} \text{ и } \frac{S_{ARC}}{S_{BRC}} = \frac{|CA|^4}{|BC|^4},$$

да се докаже, че четириъгълникът $ABPQ$ е вписан в окръжност.

Решение. Използваме стандартните означения: $a = |BC|$, $b = |AC|$ и h_a, h_b за съответните им височини. От $S_{ABS} = S_{QSPC}$ получаваме $S_{ABP} = S_{QBC}$, откъдето следва, че

$$BP \cdot h_a = CQ \cdot h_b \iff BP = \frac{h_b}{h_a} \cdot CQ \iff BP = \frac{a}{b} \cdot CQ.$$

Аналогично, от $S_{ABS} = S_{QSPC}$ получаваме $S_{ABQ} = S_{APC}$ и $AQ = \frac{b}{a} \cdot CP$. Тъй като

$$\frac{BP \cdot CQ \cdot AR}{CP \cdot QA \cdot RB} = \frac{\frac{a}{b} \cdot CQ \cdot CQ}{CP \cdot \frac{b}{a} \cdot CP} \cdot \frac{AR}{BR} = \frac{a^2 CQ^2}{b^2 CP^2} \cdot \frac{b^4}{a^4} = \left(\frac{a \cdot CQ}{b \cdot CP} \right)^2$$

от теоремата на Чева за $\triangle ABC$ получаваме $\frac{CQ}{CP} = \frac{b}{a}$. Следователно $CP \cdot a = CQ \cdot b$, което означава, че четириъгълника $ABPQ$ е вписан в окръжност.

Оценяване (6 точки): 1 т. – за $BP = \frac{a}{b} \cdot CQ$; 1 т. – за $AQ = \frac{b}{a} \cdot CP$; 3 т. – за $\frac{BP \cdot CQ \cdot AR}{CP \cdot QA \cdot RB} = \left(\frac{a \cdot CQ}{b \cdot CP} \right)^2$; 1 т. – за $CP \cdot a = CQ \cdot b$ и извода, че $ABPQ$ е вписан в окръжност.

Задача 10. 3. Нека $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ е редицата:

$$x_0 = 0, \quad x_1 = 1, \quad x_{n+2} = 3x_{n+1} + x_n \text{ за } n \geq 0.$$

Да се намерят всички прости числа $p \in [2000; 2100]$, чийто десетичен запис завършва на 9 и $p|x_{p-1}$.

Решение. Характеристичното уравнение за $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ е $t^2 - 3t - 1 = 0$ с корени $t_1 = \frac{3+\sqrt{13}}{2}$ и $t_2 = \frac{3-\sqrt{13}}{2}$. Тогава от условията $x_0 = 0$ и $x_1 = 1$ лесно намираме, че общият член на редицата $\{x_n\}$ е:

$$\begin{aligned} x_n &= \frac{1}{\sqrt{13}} (t_1^n - t_2^n) = \frac{1}{2^{n-1} \sqrt{13}} \sum_{k: 2k+1 \leq n} \binom{n}{2k+1} 3^{n-2k-1} \sqrt{13}^{2k+1} \\ &= \frac{1}{2^{n-1}} \sum_{k: 2k+1 \leq n} \binom{n}{2k+1} 3^{n-2k-1} 13^k. \end{aligned}$$

Следователно ако $13|x_n$, то $13|n$.

Нека сега $n = p-1$ и $p > 3$. Тогава $x_n \equiv 0 \pmod{p}$ точно когато $2^{n-1} x_n \equiv 0 \pmod{p}$. Освен това лесно намираме, че $\binom{p-1}{2k+1} \equiv (-1)^{p-1-2k-1} \pmod{p}$. Оттук следва, че $x_{p-1} \equiv 0 \pmod{p}$ точно когато:

$$\sum_{k: 2k+1 \leq p-1} (-1)^{p-2k-2} 13^k 3^{p-2k-2} \equiv 0 \pmod{p}.$$

Оттук намираме, тъй като $p > 3$, че $13^{\frac{p-1}{2}} - 3^{p-1} \equiv 0 \pmod{p}$. Следователно $13^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}$, тоест 13 е квадратичен остатък по модул p . От теоремата на Гаус знаем, че $(\frac{13}{p})(\frac{p}{13})(-1)^{\frac{(13-1)(p-1)}{2}} = 1$, тоест $(\frac{13}{p})(\frac{p}{13}) = 1$. Следователно 13 е квадратичен остатък по модул p точно когато p е квадратичен остатък по модул 13. Тъй като квадратичните остатъци по модул 13 са 1, 3, 4, -1, -3, -4, то получаваме, че $p \equiv 1, 3, 4, -1, -3, -4 \pmod{13}$. В интервала $[2000; 2100]$ има десет числа, които завършват на 9. От таблица 1 се вижда, че от тях само 2019, 2029, 2079 и 2089 дават допустими остатъци по модул 13. Освен това

число	2009	2019	2029	2039	2049	2059	2069	2079	2089	2099
(mod 13)	-6	4	1	-2	-5	5	2	-1	-4	6

Таблица 1:

	7	11	17	19	23	29	31	37	41	43
2029	6	5	6	15	5	21	14	31	20	8
60	-3	-6	-9	-3	-9	-27	-2	-14	-22	-26
2089	3	-1	-3	12	-4	-6	12	17	-2	-18

Таблица 2:

очевидно 2019 и 2079 се делят на 3, тоест не са прости. Накрая лесно се проверява, че 2029 и 2089 са прости, вж. таблица 2, която показва какви остатъци дават двете числа при деление на простите числа по-малки от 46 ($46^2 = 2136$) и различни от 2, 3, 5 и 13, които очевидно не делят 2029 и 2089. Окончателно $p = 2029$ и $p = 2089$.

Оценяване (7 точки): 1 т. – за намиране на явния вид на x_n ; 2 т. – за $13^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod{p}$; 3 т. – за $p \equiv 1, 3, 4, -1, -3, -4 \pmod{13}$; 1 т. – за довършване.

Задача 10. 4. В едно училище, в школата за десети клас по математика участват 22-ама десетокласници. Някои от тях са *приятели* в новата социална платформа Графнет, а други – не.

Известно е, че ръководителят на школата не може да даде за домашно 10 различни задачи, по една на всеки ученик, така че всеки двама *приятели* в Графнет да получат различна задача.

Да се намери възможно най-големият брой групи от десетокласници, никои двама от които не са приятели в Графнет, за които това може да се случи.

Решение.

Първи начин: Да разгледаме граф $G = (V, E)$ с $n = 22$ върха – учениците в 10 клас, които посещават школата и ребра – приятелствата в платформата Графнет. Ще казваме, че едно множество от върхове $S \subseteq V$ е независимо, ако никои два върха в S не са съседни – това съответства на ситуацията, в която никои двама ученици от S не са приятели в Графнет.

Лема: Нека $G = (V, E)$ с n върха, за който при всяка оцветяване на върховете в k цвята има поне два едноцветни върха, свързани с ребро. Тогава броят на независимите множества в G е най-много $(k+2)2^{n-k-1}$.

Да допуснем, че лемата е доказана. Тогава, за нашия граф, да допуснем, че учениците могат да бъдат “оцветени” в $k = 10$ цвята така, че никои двама приятели в Графнет да не получат един и същ цвят. Тогава ръководителят може да даде 10 задачи по една на всяка група от ученици, които имат един и същ цвят. Това е противоречие с условието на задачата. Това показва, че условията на лемата са изпълнени с $k = 10$, $n = 22$ и следователно броят на независимите множества е най-много $(10+2)2^{22-10-1} = 12 \cdot 2^{11} = 24576$.

(Доказателство на лемата:) Ще докажем твърдението с индукция по n . При $n = 2$ е

необходимо $k = 1$, тоест имаме два върха $\{v_1, v_2\}$, които са свързани с ребро и лесно се вижда, че независимите множества са $\emptyset, \{v_1\}, \{v_2\}$, общо $3 = (1+2)2^{2-1-1}$.

За индуктивната стъпка, да разгледаме граф G с множество от върхове V , като $|V| = N$, за който всяко оцветяване на върховете в K цвята води до съществуването на два едноцветни върха, свързани с ребро. Нека A е максималното независимо множество от върхове на дадения граф и $|A| = s$. В графа с върхове $V \setminus A$ всяко оцветяване на върховете в $K - 1$ върха води до съществуването на два едноцветни върха, свързани с ребро (в противен случай ще оцветим всички върхове на A в един цвят, а върховете на $V \setminus A$ в останалите $K - 1$ цвята).

Според индукционното допускане броят на независимите множества в $V \setminus A$ е равен на $(K+1)2^{N-s-K}$. Тъй като всеки връх от $V \setminus A$ е свързан с поне един връх от A (поради максималността на A), то всяко независимо множество в $V \setminus A$, различно от празното, може да бъде разширено (включително с празното множество) по 2^{s-1} начина. Празното множество може да бъде разширено по 2^s начина. Следователно броят на независимите множества е най-много:

$$((K+1)2^{N-s-K} - 1)2^{s-1} + 2^s = (K+1)2^{N-K-1} - 2^{s-1} + 2^s = (K+1)2^{N-K-1} + 2^{s-1}.$$

Остава да забележим, че $s \leq N - K$, защото в противен случай можем да оцветим всеки от върховете на $V \setminus A$ (те са най-много $K - 1$) в различен цвят, а всички върхове на A в един цвят. Следователно

$$(K+1)2^{N-K-1} + 2^{s-1} \leq (K+2)2^{N-K-1}.$$

С това лемата е доказана.

Следователно броят на множествата, които ни интересуват е най-много $12 \cdot 2^{11}$. От друга страна, ако номерираме учениците от $1, 2, \dots, 22$ и i и j са приятели в Графнет точно когато $i \neq j$ и $i \leq 11$, и $j \leq 11$, то:

1. ръководителят на школата трябва да даде поне 11 задачи, защото иначе някои двама от $1, 2, \dots, 11$ ще получат една и съща.
2. за всяко подмножество $S \subseteq \{12, \dots, 22\}$, имаме, че $S, S \cup \{1\}, \dots, S \cup \{11\}$ са множества от ученици, никои двама от които не са приятели в Графнет. Така всички множества с исканите свойства са (поне) $2^{11} \cdot (1+11) = 12 \cdot 2^{11}$.

Втори начин: Да разгледаме граф $G = (V, E)$ с $n = 22$ върха – учениците в 10 клас, и ребра – приятелствата в платформата Графнет.

Ще казваме, че множество от върхове е независимо, ако никои два върха не са свързани с ребро, което съответства точно на група от ученици, никой двама от които не са приятели в Графнет. Тогава от условието знаем, че ако $C_1 \cup C_2 \cup \dots \cup C_k = V$ и C_i са независими, то $k \geq 11 = \frac{n}{2}$.

Идеята е следната: ако всяко разбиване на независими множества е голямо, то между тях има ребра, които не допускат създаването на твърде много независими множества.

Горното е много грубо. За неговото изясняване ще се нуждаем от следното понятие. Разбиване $\mathcal{C} = \{C_i\}_{i=1}^k$ на V на независими множества ще наричаме *добро*, ако за всеки $i < j \leq k$ за всеки връх $u \in C_i$ има връх $v \in C_j$, който е съсед на u .

1. G допуска добро разбиване.
2. ако $\mathcal{C} = \{C_i\}_{i=1}^k$ е добро разбиване за G , то броят на независимите множества в G е не повече от:

$$(k+1)2^{n-k}.$$

За първата част, да разгледаме за всяко разбиване $\mathcal{C} = \{C_i\}_{i=1}^k$ величината:

$$g(\mathcal{C}) = \sum_{i=1}^k |C_i|^2.$$

Нека \mathcal{C} е разбиване с максимална стойност на $g(\mathcal{C})$. Ясно е, че такова има, защото, $g(\mathcal{C}) \leq |V|^2 = n^2$ и приема само цели стойности. За такова разбиване $\mathcal{C} = \{C_i\}_{i=1}^k$ да подредим множествата в нарастващ ред по големина, тоест:

$$|C_1| \leq |C_2| \leq \cdots \leq |C_k|.$$

Да допуснем, че \mathcal{C} не е добро. Тогава има $i < j$ и връх $u \in C_i$, който не е свързан с никой връх в C_j . Тогава $\mathcal{C}' = \{C'_l\}_{l=1}^k$ с:

$$C'_l = \begin{cases} C_l, & \text{ако } l \neq i, j \\ C_j \cup \{u\}, & \text{ако } l = j \\ C_i \setminus \{u\} & \text{ако } l = i \end{cases}$$

е разбиване като очевидно C'_j е независимо, откъдето \mathcal{C}' е разбиване на независими множества. Освен това:

$$g(\mathcal{C}') - g(\mathcal{C}) = |C'_j|^2 + |C'_i|^2 - |C_j|^2 - |C_i|^2 = 2|C_j| - 2|C_i| + 2 \geq 2.$$

Това е противоречие с избора на \mathcal{C} .

Сега за втората част. Нека $\mathcal{C} = \{C_i\}_{i=1}^k$ е добро разбиване. Тогава всяко независимо множество $S \subseteq V$ се определя еднозначно от сеченията:

$$S \cap C_i \text{ за } i \leq k.$$

Същественото е, че ако $S \cap C_i \neq \emptyset$, то $S \cap C_j$ може да заема най-много $2^{|C_j|-1}$ стойности за $j > i$, защото всеки елемент от $S \cap C_i$ "забранява" поне един елемент от $S \cap C_j$ за $j > i$.

Оттук получаваме, че броят на независимите множества S е не повече от:

$$\sum_{i=1}^{k-1} (2^{|C_i|} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{|C_j|-1} + 2^{|C_k|}.$$

Нека $c_i = |C_i|$. Тогава търсим най-голямата стойност на:

$$f(c_1, c_2, \dots, c_k) = \sum_{i=1}^{k-1} (2^{c_i} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{c_j-1} + 2^{c_k}$$

при ограничения $1 \leq c_1 \leq c_2 \leq \dots \leq c_k$ и $\sum_{i=1}^k c_i = n$. Да допуснем, че има $c_j > 1$ за някое $j < k$. Тогава, ако вземем най-малкото такова $j = j_0$ и дефинираме:

$$c'_i = \begin{cases} c_i & \text{ако } i \neq j_0, k \\ c_i - 1 & \text{ако } i = j_0 \\ c_i + 1 & \text{ако } i = k, \end{cases}$$

то лесно се проверява, че $(2^{c_i} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{c_j-1} = (2^{c'_i} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{c'_j-1}$ за $i < j_0$. Освен това:

$$(2^{c_i} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{c_j-1} < (2^{c'_i} - 1) \prod_{j=i+1}^k 2^{c'_j-1}$$

при $k \geq i > j_0 + 1$. Накрая остана да забележим, че:

$$\begin{aligned} (2^{c_{j_0}} - 1) \prod_{j=j_0+1}^k 2^{c_j-1} + (2^{c_{j_0+1}} - 1) \prod_{j=j_0+2}^k 2^{c_j-1} &= 2^{c_{j_0}} \prod_{j=j_0+1}^k 2^{c_j-1} + (2^{c_{j_0+1}-1} - 1) \prod_{j=j_0+2}^k 2^{c_j-1} \\ &= 2^{c'_{j_0}} \prod_{j=j_0+1}^k 2^{c'_j-1} + (2^{c_{j_0+1}-1} - 1) \prod_{j=j_0+2}^k 2^{c_j-1} \\ &\leq 2^{c'_{j_0}} \prod_{j=j_0+1}^k 2^{c'_j-1} + (2^{c'_{j_0+1}-1} - 1) \prod_{j=j_0+2}^k 2^{c'_j-1}, \end{aligned}$$

където използваме, че $c_{j_0+1} = c'_{j_0+1} \geq c_{j_0} \geq 2$ и следователно $2^{c'_{j_0+1}-1} - 1 \geq 1$. При $j_0 = k-1$ разсъждението е същото. Следователно, $f(c_1, \dots, c_k) \leq f(c'_1, \dots, c'_k)$. Това показва, че ако най-голямата стойност на $f(c_1, \dots, c_k)$ се достига при $c_1 = c_2 = \dots = c_{k-1} = 1$ и $c_k = n - (k-1)$. При тези стойности лесно се пресмята, че:

$$f(1, \dots, 1, n - k + 1) = (k-1)2^{n-(k-1)-1} + 2^{n-(k-1)} = (k+1)2^{n-k}.$$

Сега при $k = 11$ и $n = 22$ получаваме, че $f(1, \dots, 1, 12) = 12 \cdot 2^{11} = 24576$. От друга страна лесно се вижда, че ако $|C_1| = |C_2| \dots = |C_{10}| = 1$ и $|C_{11}| = 12$, което съответства на 10 ученика, които се познават по между си и един и същ от останалите 12, то оценката се достига.

Оценяване (7 точки): 1 т. – за въвеждане на добро разбиване; 2 т. – за доказателство, че добро разбиване има; 2 т. – за доказателство, че броят на независимите множества не

надвишава $f(c_1, c_2, \dots, c_k)$; 2 т. – за намиране на максималната стойност на f и довършване.

Задача 11. 1. Даден е $\triangle ABC$. Нека $\angle ACB = 45^\circ$, $AB = \sqrt{2}$ и $BM = m$, където M е средата на AC .

- а) Ако $\alpha = \angle BAC$, да се изрази m като функция на $\operatorname{ctg} \alpha$.
- б) Да се намерят всички стойности на m , за които $\angle BAC$ е еднозначно определен.

Решение. Нека $\angle BAC = \alpha$. Търсим онези стойности на m , за които $\alpha \in (0; 135^\circ)$ е еднозначно определен.

а) По синусова теорема намираме, че $|BC| = 2 \sin \alpha$, а $|AC| = 2 \sin(45^\circ + \alpha)$. Сега от формулата за дължина на медиана имаме, че:

$$m^2 = |BM|^2 = \frac{2|AB|^2 + 2|BC|^2 - |AC|^2}{4} = 1 + 2 \sin^2 \alpha - \sin^2(45^\circ + \alpha).$$

Ако положим $\operatorname{ctg} \alpha = t$, то $t \in (-1, +\infty)$ и от равенствата $\sin^2 \alpha = \frac{\sin^2 \alpha}{\cos^2 \alpha + \sin^2 \alpha} = \frac{1}{t^2 + 1}$ и $\sin^2(45^\circ + \alpha) = \frac{1 + \sin 2\alpha}{2} = \frac{(t+1)^2}{2(t^2 + 1)}$ след кратки преобразувания достигаме до уравнението

$$m = \sqrt{\frac{t^2 - 2t + 5}{2(t^2 + 1)}}.$$

б) Изразът от подточка а) е еквивалентен на

$$(1 - 2m^2)t^2 - 2t + 5 - 2m^2 = 0.$$

Нека $f(t) = (1 - 2m^2)t^2 - 2t + 5 - 2m^2$. Броят различни ъгли $\angle BAC$ отговаря на броя решения на уравнението в интервала $t \in (-1, +\infty)$. Така задачата се свежда до намиране стойностите на параметъра m , за които $f(t) = 0$ има единствен корен $t \in (-1, +\infty)$. Ако функцията е линейна, то $1 - 2m^2 = 0$, $m = \frac{\sqrt{2}}{2}$ и единственият корен е $t = 2 > -1$. Ако $D = 1 - (5 - 2m^2)((1 - 2m^2) = 0$, то $m^2 = \frac{3 \pm \sqrt{5}}{2} \Rightarrow m = \frac{\sqrt{5} \pm 1}{2}$, като и в двата случая двойният корен е в желания интервал. Ако пък $D > 0$, то е необходимо и достатъчно $f(-1).(1 - 2m^2) \leq 0$, т.e. $(8 - 2m^2)(1 - 2m^2) \leq 0 \Leftrightarrow m \in \left(\frac{1}{\sqrt{2}}, 2\right]$. Така окончателно получаваме, че $\angle BAC$ е

еднозначно определен тогава и само тогава, когато $m \in \left[\frac{\sqrt{2}}{2}, \sqrt{2}\right] \cup \left\{\frac{\sqrt{5}-1}{2}, \frac{\sqrt{5}+1}{2}\right\}$.

Забележка. Подточка б) може да бъде решена и синтетично, като се построи център O на описаната около $\triangle ABC$ окръжност и средата N на AB . Тогава M и N лежат на окръжността ω с диаметър AO . Нещо повече, от условието имаме, че $\angle AON = \angle ACB = 45^\circ$ и следователно $\triangle AON$ е равнобедрен правовъгълен, т.е. $AO = \sqrt{2}AN = 1$. В същото време, M лежи и на окръжността ω с център B и радиус t . Следователно е достатъчно да намерим стойностите на t , за които ω пресича дъгата \widehat{AON} в единствена точка M .

Нека W е центърът на ω и BW пресича ω в точките P и Q както е изобразено на чертежа. От една страна, $BP \cdot BQ = BN \cdot BA = 1$, а от друга, $BP \cdot BQ = BP(BP + 1)$ и следователно $BP = \frac{\sqrt{5} - 1}{2}$, $BQ = \frac{\sqrt{5} + 1}{2}$. Така окончателно получаваме, че $\angle BAC$ е еднозначно определен тогава и само тогава, когато $t \in \left[\frac{\sqrt{2}}{2}, \sqrt{2} \right] \cup \left\{ \frac{\sqrt{5} - 1}{2}, \frac{\sqrt{5} + 1}{2} \right\}$.

Оценяване (6 точки): а) 2 т.; б) 1 т. – за свеждане на задачата до квадратно уравнение с единствен корен; 2 т. – за $t \in [\sqrt{2}/2, \sqrt{2}]$; 1 т. – за $t = (\sqrt{5} - 1)/2$ и $t = (\sqrt{5} + 1)/2$.

Задача 11. 2. Да се реши системата:

$$\begin{cases} \sqrt{x} + y = 3 \\ \sqrt{y} + z = 3 - \sqrt{2} \\ \sqrt{z} + x = \sqrt{2} \end{cases} .$$

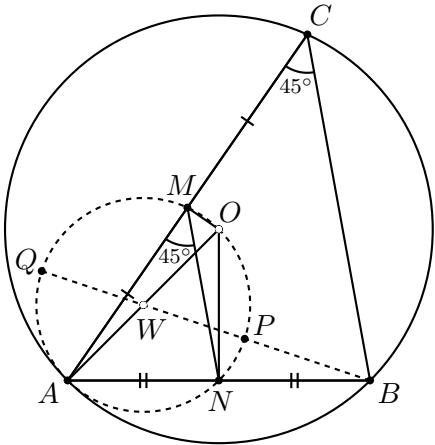
Решение. Не е трудно да се забележи, че

$$x = 1, \quad y = 2, \quad z = 3 - 2\sqrt{2}$$

е решение на системата.

От условието следва, че $x, y, z \in [0, +\infty)$. Да забележим, че в интервала $[0, +\infty)$ функциите $f(t) = \sqrt{t}$ и $g(t) = t$ са растящи. Да допуснем, че системата има две различни решения (x_0, y_0, z_0) и (x_1, y_1, z_1) . Нека без ограничение на общността $x_0 < x_1$. От това, че \sqrt{x} и y са едновременно растящи следва, че $y_0 > y_1$. Повтаряйки този аргумент, получаваме $z_0 < z_1$ и $x_0 > x_1$, противоречие. Следователно системата има единствено решение $x = 1, y = 2, z = 3 - 2\sqrt{2}$.

Оценяване (6 точки): 2 т. – за намиране на решение; 4 т. – за доказателство, че това е единственото решение.



Задача 11. 3. Нека $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ е редицата:

$$x_0 = 0, \quad x_1 = 1, \quad x_{n+2} = 3x_{n+1} + x_n \text{ за } n \geq 0.$$

Да се намерят всички прости числа $p \in [2000; 2100]$, чийто десетичен запис завършва на 9 и $p|x_{p-1}$.

Решение. Виж решението на задача 10.3.

Задача 11. 4. Нека p е просто число. Разглеждаме множествата

$$X = \{x = (x_1, x_2, x_3) \mid x_i \in \{0, 1, \dots, p-1\}, x \neq (0, 0, 0)\}$$

и първата различна от 0 координата на x е 1} и

$$Y = \{y = (y_1, y_2, y_3) \mid y_i \in \{p, p+1, \dots, 2p-1\}, y \neq (p, p, p)\}$$

и първата различна от p координата на y е $p+1\}$.

Нека $G = (V, E)$ е граф с множество от върхове $V = X \cup Y$ и множество от ребра

$$E = \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y, x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3 \equiv 0 \pmod{p}\}.$$

Едно множество от върхове U ($U \subseteq V$) ще наричаме *представително* за V , ако всеки връх от V се съдържа в U или е съседен (свързан с ребро) с връх от U . Да се намери минималният брой върхове в едно представително множество за V .

Решение. Лесно пресмятаме, че $|X| = |Y| = p^2 + p + 1$, откъдето следва, че G е двуделен граф с $2(p^2 + p + 1)$ върха. Нещо повече, всеки връх от X е съседен на точно $p+1$ върха от X и обратно. Освен това, кои да е два върха X (съответно от Y) имат точно един общ съседен връх (зашо?).

Непосредствено се проверява, че множеството $U = A \cup B$, където

$$\begin{aligned} A &= \{(1, \alpha, 0) \mid \alpha = 0, 1, \dots, p-1\} \subset X, \\ B &= \{(1, 0, \beta) \mid \beta = p, p+1, \dots, 2p-1\} \subset Y \end{aligned}$$

е представително. Следователно търсеният минимален брой върхове не надхвърля $2p$.

Нека допуснем, че съществува представително множество U за V с брой елементи $|U| \leq 2p-1$, което изпълнява условието на задачата. Без ограничение на общността, нека $|A \cap U| \leq p-1$. Тогава съседните на елементите на U , лежащи в A са не повече от $(p+1) + (p-2)p = p^2 - p + 1$ (всеки връх има $p+1$ съседни, а всеки връх от U след първия добавя не повече от p нови съседни). Сега

$$|B \cap U| \geq (p^2 + p + 1) - (p^2 - p + 1) = 2p,$$

откъдето

$$|U| = |A \cap U| + |B \cap U| \geq 2p,$$

което е противоречие и следователно търсеният минимален брой върхове е точно $2p$.

Оценяване (7 точки): 3 т. – за представена конструкция с $2p$ върха; 3 т. – за доказателство за несъществуване на множество U с $U \leq 2p - 1$; 7 т. за пълно доказателство.

Задача 12. 1. Нека a_1, a_2, \dots е такава редица от реални числа, че

$$a_{n+1} = \frac{1}{4} + \frac{\cos(\pi a_n)}{6}, \quad \forall n \in \mathbb{N}.$$

Да се докаже, че редицата е сходяща и да се намери границата ѝ.

Решение. Имаме, че

$$(*) \quad a_{n+1} - \frac{1}{3} = \frac{\cos(\pi a_n) - \cos(\pi/3)}{6} = \frac{1}{3} \sin \frac{\pi(a_n - 1/3)}{2} \sin \frac{\pi(a_n + 1/3)}{2}.$$

За $q = \pi/6 \in (0, 1)$ следва, че $|a_{n+1} - 1/3| \leq q|a_n - 1/3|$, откъдето $|a_{n+1} - 1/3| \leq q^n|a_1 - 1/3|$ и значи $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = 1/3$.

Оценяване (6 точки): 3 т. за $(*)$ и 3 т. за довършване.

Задача 12. 2. Нека O е центърът на описаната окръжност около остроъгълен $\triangle ABC$, а M и N са средите на страните AB и BC . Правата CO разполовява отсечката MN . Да се намери най-малката възможна стойност на $\angle BAC$.

Решение. Ако $K = CO \cap MN$, то

$$\frac{MK}{\sin \angle MOK} = \frac{MO}{\sin \angle MKO}, \quad \frac{NK}{\sin \angle NOK} = \frac{NO}{\sin \angle NKO}$$

и значи

$$\begin{aligned} 1 &= \frac{MK}{NK} = \frac{MO}{NO} \cdot \frac{\sin \angle MOK}{\sin \angle NOK} = \frac{\cos \gamma}{\cos \alpha} \cdot \frac{\sin(\alpha - \beta)}{\sin \alpha} \\ &= \frac{\sin(\alpha - \beta + \gamma) + \sin(\alpha - \beta - \gamma)}{\sin 2\alpha} = \frac{\sin 2\beta - \sin 2\alpha}{\sin 2\alpha}. \end{aligned}$$

Понеже $\alpha > \beta$ и $\gamma < 90^\circ$, то $\alpha > 45^\circ$. Ако $\alpha < 75^\circ$, следва, че $\sin 2\beta = 2 \sin \alpha \cos \alpha > 1$ – противоречие.

И така, $\alpha \geq 75^\circ$. При $\alpha = 75^\circ$ намираме, че $\beta = 45^\circ$ и $\gamma = 60^\circ$, като по обратния път следва, че триъгълник с тези ъгли изпълнява даденото условие.

Оценяване (6 точки): 3 т. за $\sin 2\beta = 2 \sin \alpha \cos \alpha$ и 3 т. за довършване.

Задача 12. 3. Дадено е естествено число $n \geq 2$. Да се намери най-малката възможна стойност на сума от вида

$$\sum_{i=1}^n a_i(2 + a_{i-1})(a_i - a_{i-1}),$$

където $a_0 = 0$, $a_n = 1$ и $a_1, \dots, a_{n-1} \in [0, 1]$.

Решение. Нека S е дадената сума. Понеже

$$(1) \quad 2a(a-b) = a^2 - b^2 + (a-b)^2, \quad (2) \quad 3ab(a-b) = a^3 - b^3 - (a-b)^3, \text{ то}$$

$$(3) \quad S = 4/3 + \sum_{i=1}^n [(a_i - a_{i-1})^2 - (a_i - a_{i-1})^3/3].$$

Директно се проверява, че (4) функцията $f(x) = x^2 - x^3/3$ е изпъкнала при $x \leq 1$ (това следва и от $f''(x) = 2 - 2x$). Тогава неравенството на Йенсен показва, че

$$(5) \quad S \geq \frac{4}{3} + n \left(\frac{1}{n^2} - \frac{1}{3n^3} \right) = \frac{(n+1)(4n-1)}{3n^2},$$

като равенство се достига при $a_i = i/n$, $0 \leq i \leq n$.

Оценяване (7 точки): по 2 т. за (1) и (2), и по 1 т. за (3), (4) и (5).

Задача 12. 4. Нека p е просто число. Разглеждаме множествата

$$X = \{x = (x_1, x_2, x_3) \mid x_i \in \{0, 1, \dots, p-1\}, x \neq (0, 0, 0)$$

и първата различна от 0 координата на x е 1} и

$$Y = \{y = (y_1, y_2, y_3) \mid y_i \in \{p, p+1, \dots, 2p-1\}, y \neq (p, p, p)$$

и първата различна от p координата на y е $p+1\}$.

Нека $G = (V, E)$ е граф с множество от върхове $V = X \cup Y$ и множество от ребра

$$E = \{(x, y) \mid x \in X, y \in Y, x_1y_1 + x_2y_2 + x_3y_3 \equiv 0 \pmod{p}\}.$$

Едно множество от върхове U ($U \subseteq V$) ще наричаме *представително* за V , ако всеки връх от V се съдържа в U или е съседен (свързан с ребро) с връх от U . Да се намери минималният брой върхове в едно представително множество за V .

Решение. Виж решението на задача 11.4.

Задачите са предложени от: 8.1, 8.2 – Таня Стоева; 8.3, 8.4 – Ивайло Кортезов; 9.1, 9.2 – Диана Данова; 9.3 – Александър Иванов и Станислав Харизанов; 9.4 – Кирил Бангачев и Станислав Харизанов; 10.1, 10.3, 10.4 – Стефан Герджиков; 10.2 – Емил Колев; 11.1 – Стоян Боев; 11.2, 11.4 – Иван Ланджев; 12.1, 12.2, 12.3 – Николай Николов;