

Решенија на задачите

1. Нека $a, b, c, d > 0$ и $a + b + c + d = 1$. Докажи го неравенството
$$\frac{1}{4a+3b+c} + \frac{1}{3a+b+4d} + \frac{1}{a+4c+3d} + \frac{1}{4b+3c+d} \geq 2.$$

Решение. Нека

$$x_1 = 4a + 3b + c, x_2 = 3a + b + 4d, x_3 = a + 4c + 3d, x_4 = 4b + 3c + d.$$

Да забележиме дека

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 8.$$

Тогаш

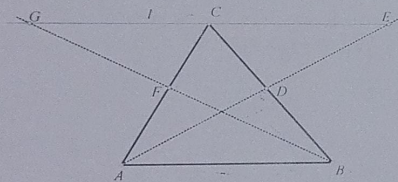
$$\left(\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \frac{1}{x_3} + \frac{1}{x_4}\right)(x_1 + x_2 + x_3 + x_4) \geq 4\sqrt{\frac{1}{x_1 x_2 x_3 x_4}} \cdot 4\sqrt{x_1 x_2 x_3 x_4} = 16,$$

односно

$$\frac{1}{x_1} + \frac{1}{x_2} + \frac{1}{x_3} + \frac{1}{x_4} \geq \frac{16}{x_1 + x_2 + x_3 + x_4} = 2,$$

што и требаше да се докаже.

2. Нека е даден остроаголниот триаголник ABC . Повлечена е права l паралелна со AB која минува низ C . Нека симетралите на аглие $\angle BAC$ и $\angle ABC$ ги сечат страните BC и AC во точки D и F , а правата l во точки E и G соодветно. Докажи дека ако



$\overline{DE} = \overline{GF}$ тогаш $\overline{AC} = \overline{BC}$.

Решение. Најпрво ќе ја покажеме овза лема.

Лема. Ако во триаголникот ABC AD е симетрала на аголот $\angle BAC$ тогаш $\overline{CD} = \frac{ab}{b+c}$.

Доказ на лемата. Знаеме дека важи $\frac{\overline{CD}}{\overline{DB}} = \frac{\overline{AC}}{\overline{AB}} = \frac{b}{c}$. Од ова следува

$$\overline{CD} = \frac{b}{c} \overline{DB} = \frac{b(a - \overline{CD})}{c} = \frac{ab}{c} - \frac{b\overline{CD}}{c}$$

од што следува бараното равенство.

Нека претпоставиме дека $\overline{AC} \neq \overline{BC}$. Без губење на општоста можеме да претпоставиме дека $\angle BAC > \angle ABC$. Од лемата следува точноста на равенствата

$$\overline{CD} = \frac{ab}{b+c} \text{ и } \overline{CF} = \frac{ab}{a+c}. \text{ Нека ставиме } \angle BAC = 2\alpha, \angle ABC = 2\beta. \text{ Тогаш имаме}$$

$$\angle FCG = 2\alpha, \angle FGC = \beta, \angle DCE = 2\beta \text{ и } \angle DEC = \alpha. \text{ Од синусна теорема за } \triangle CGF \text{ имаме}$$

$$\frac{\overline{GF}}{\sin 2\alpha} = \frac{\overline{CF}}{\sin \beta}, \text{ од синусна теорема за } \triangle CED \text{ имаме } \frac{\overline{ED}}{\sin 2\beta} = \frac{\overline{CD}}{\sin \alpha}. \text{ Од ова добиваме}$$

$$\overline{GF} = \frac{ab \sin 2\alpha}{a+c \sin \beta} \text{ и } \overline{ED} = \frac{ab \sin 2\beta}{b+c \sin \alpha}. \text{ Бидејќи } \overline{DE} = \overline{GF} \text{ имаме}$$

$$(b+c) \sin \alpha \sin 2\alpha = (a+c) \sin \beta \sin 2\beta. \text{ Од синусна теорема за } \triangle ABC \text{ имаме}$$

Секоја точно решена задача се вреднува со 8 поени.
Време за работа 4 часа и 30 минути.

$\frac{a}{\sin 2\alpha} = \frac{b}{\sin 2\beta}$, односно $a \sin 2\beta = b \sin 2\alpha$. Ако ова го замениме во претходното равенство добиваме

$$a \sin 2\beta \sin \alpha + c \sin \alpha \sin 2\alpha = a \sin \beta \sin 2\beta + c \sin \beta \sin 2\alpha$$

$$a \sin 2\beta (\sin \alpha - \sin \beta) + c (\sin \alpha \sin 2\alpha - \sin \beta \sin 2\beta) = 0$$

Бидејќи претпоставиме дека $\angle BAC > \angle ABC$ и бидејќи триаголникот е остроаголен ќе важи $\sin 2\alpha > \sin 2\beta$ и $\sin \alpha > \sin \beta$. Но тогаш последното равенство не може да е точно.

3. Најди ги сите природни броеви n за кои секој природен број запишан со $n-1$ единици и една седумка е прост.

Решение. Број B со $n-1$ единици и една седумка е од облик $B = A_n + 6 \cdot 10^k$ каде A_n е број со n единици и $0 \leq k < n$. Да забележиме дека ако $3|n$ тогаш збирот на цифрите на B е $3n+6$. Да забележиме дека

$$A_1 \equiv 1, A_2 \equiv 4, A_3 \equiv 6, A_4 \equiv 5, A_5 \equiv 2, A_6 \equiv 0 \pmod{7}$$

$$10^0 \equiv 1, 10^1 \equiv 3, 10^2 \equiv 2, 10^3 \equiv 6, 10^4 \equiv 4, 10^5 \equiv 5, 10^6 \equiv 1 \pmod{7}$$

Нека $n > 6$. Тогаш $n = 6t + r$ каде $t \geq 0, 1 \leq r \leq 6$. Па

$$A_n = A_{6t+r} = A_{6t} + A_r \cdot 10^{6t} \equiv A_{6t} + A_r \equiv A_r \pmod{7}$$

Ако $6|n$ тогаш $3|n$ па видовме дека B не е прост во ниту еден случај. Нека 6 не го дели n . Тогаш веќе видовме дека $A_n \equiv A_r \pmod{7}$ и притоа A_r не е конгруентно со 0 по модул 7 . Нека ставиме $A_r \equiv t \pmod{7}$. Па за тоа t , од претходните разгледувања, следи дека можеме да избереме такво $k, 0 \leq k \leq 5$, да важи $6 \cdot 10^k \equiv -10^k \equiv -t \pmod{7}$. Па тој B е делив со 7 . За $n=6$ веќе видовме дека броевите се сложени. Треба да ги провериме случаите $n \leq 5$. За $n=5$

$$A_5 + 6 \cdot 10^2 = 2 - 2 = 0 \pmod{7}$$

За $n=4$ $1711 = 29 \cdot 59$. Во случајот $n=3$ веќе видовме дека сите броеви се сложени. За $n=2$ и $n=1$ сите броеви се прости.

4. Најди ги сите функции $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ што ја задоволуваат равенката

$$f(x+yf(x)) = f(f(x)) + xf(y) \quad (1)$$

Решение. За $x=0, f(yf(0)) = f(f(0))$. Ако $f(0) \neq 0, y = \frac{f(0)}{f(0)}, f(t) = f(f(0)) = c$, то ест функцијата е константна. Но тогаш $c = c + xc$ за секое x , па мора $c=0$. Функцијата $f(x)=0$ ја задоволува равенката. Следува дека $f(0)=0$. Нека $f(x)=0, x \neq 0$ тогаш $0 = xf(y)$, па мора $f(x)=0$ за секое x . За $y=0, f(x) = f(f(x))$. Ако ова го замениме во пвата равенка добиваме $f(x+yf(x)) = f(x) + xf(y)$. Нека $f(t) = a \neq 0$, тогаш добиваме:

$$f(yf(0)) = f(f(0)).$$

Ако $f(0) \neq 0$, тогаш за $y = \frac{1}{f(0)}$, добиваме

$$f(t) = f(f(0)) = c,$$

т.е. f е константна функција. Но тогаш, со замена во (1), равенката го добива обликот $c = c + cx, x \in \mathbb{R}$.

Секоја точно решена задача се вреднува со 8 поени.
Време за работа 4 часа и 30 минути.

Од произволноста на x , добиваме дека $c=0$. Заради добисната контрадикција, $f(0)=0$.

II. Нека претпоставиме дека $f(x) \neq 0$ за некое $x \neq 0$. Тогаш со замена во почетната равенка добиваме $xf(y)=0$,

за секое $y \in \mathbb{R}$. Според тоа, $f(y)=0$ за секое $y \in \mathbb{R}$. Заради добисната контрадикција, $f(x)=0, x \in \mathbb{R}$.

Не е тешко да се провери дека $f(x)=0, x \in \mathbb{R}$ е решение на почетната равенка.

III. Ако $y=0$, тогаш $f(x)=f(f(x))$. Сега, ако заместиме во првата равенка добиваме $f(x+xf(x))=f(x)+xf(y)$.

IV. Нека $f(1)=a \neq 0$. Тогаш

$$x=1, y=1 \Rightarrow f(1+a)=2a$$

$$x=1, y=-1 \Rightarrow f(1-a)=a+f(-1)$$

$$x=1+a, y=-1 \Rightarrow f(1-a)=f(1+a-2a)=2a+(1+a)f(-1) \quad (1)$$

Сега од (1) и (2) добиваме

$$a+f(-1)=2a+(1+a)f(-1)$$

$$-a=af(-1)$$

$$f(-1)=-1$$

$$f(1-a)=a-1$$

Од друга страна

$$x=1-a, y=1 \Rightarrow 0=f(1-a+a-1)=a-1+(1-a)a=-(a-1)^2 \Rightarrow a=1$$

$$x=1 \Rightarrow f(1+y)=1+f(y) \quad (3)$$

$$x=-1 \Rightarrow f(-1-y)=-1-f(y) \quad (4)$$

Сега од (3) и (4) $-f(y)=1+f(-1-y)=f(-y)$. Според тоа за $y=-1$ имаме

$$f(x-f(x))=f(x)-x.$$

Конечно,

$$f(x-f(x))=f(f(x-f(x)))=f(f(x)-x)=-f(x-f(x))$$

$$f(x-f(x))=0$$

$$x-f(x)=0$$

$$f(x)=x$$

Оваа функција ја задоволува равенката, па бараните решенија се: $f(x)=0$ и $f(x)=x$.

4. Дефинираме табела од тип (n_1, n_2, \dots, n_m) , $n_1 \geq n_2 \geq \dots \geq n_m$ на следниот начин: n_1 квадрати ги поставуваме хоризонтално еден до друг, потоа n_2 квадрати ги поставуваме хоризонтално под поставените n_1 квадрати. Постапката ја продолжуваме додека не добиеме мрежа од квадрати со n_1 квадрати во прва редица, n_2 во втора, n_i во i -та редица, при што добиени се вкупно $n=n_1+n_2+\dots+n_m$ квадрати. Поставените редици се порамнети од лево, како на примерот. Добисната табела ја пополнуваме со броевите од 1 до n така што броевите во секоја редица и колона растат од лево на десно и од горе надолу, соодветно. Пример за табела од тип $(5, 4, 2, 1)$ и едно можно пополнување е

1	3	4	7	11
2	5	10	12	
6	9			
8				

Секоја точно решена задача се вреднува со 8 поени.
Време за работа 4 часа и 30 минути.

Најди го бројот на пополнувањата на табелата од тип $(4, 3, 2)$!

Решение. Дефинираме функција f на m -торките (n_1, n_2, \dots, n_m) на следниот начин:

$f(n_1, n_2, \dots, n_m) = 0$ за m -торките за кои не важи

$$n_1 \geq n_2 \geq \dots \geq n_m \geq 0. \quad (1)$$

Ако $n_1 \geq n_2 \geq \dots \geq n_m \geq 0$, тогаш важи

$$f(n_1, n_2, \dots, n_m, 0) = f(n_1, n_2, \dots, n_m). \quad (2)$$

$$f(n_1, n_2, \dots, n_m) = f(n_1-1, n_2, \dots, n_m) + f(n_1, n_2-1, \dots, n_m) + \dots + f(n_1, n_2, \dots, n_m-1). \quad (3)$$

$$f(n) = 1, \text{ за } n \geq 0. \quad (4)$$

Функција f е добро дефинирана. Ке покажеме дека $f(n_1, n_2, \dots, n_m)$ е бројот на табели од тип (n_1, n_2, \dots, n_m) . Јасно е дека за бараната табела мора да е исполнет условот (1) и (4) (редица од n квадрати може на единствен начин да се пополни со n броеви при што тие да растат $1, 2, 3, \dots, n$). Условот (2) е исто така јасен. За да покажеме дека табела од тип (n_1, n_2, \dots, n_m) го задоволува равенството (3) го разгледуваме бројот n . Тој број мора да биде последен во некоја од редиците, па ако го отстраниме квадратот со бројот n , добиваме табела која ги исполнува условите на задачата но со $n-1$ броеви. Може да се случи неколку редици да имаат ист број на квадрати па бројот n може да биде во последната редица најдесно. Ако на пример $n_1 = n_2$, тогаш $f(n_1-1, n_2, \dots, n_m) = 0$ бидејќи $n_1-1 < n_2$. Затоа во записот (3) стојат сите изрази $f(n_1-1, n_2, \dots, n_m), f(n_1, n_2-1, \dots, n_m), \dots, f(n_1, n_2, \dots, n_m-1)$ кои се нула ако е исполнет горниот услов.

Ја користиме претходно дефинираната функција f за да го добиеме бројот на табели од тип $(4, 3, 2)$.

$$\begin{aligned} f(4,3,2) &= f(3,3,2) + f(4,2,2) + f(4,3,1) = \\ &= (f(3,2,2) + f(3,3,1)) + (f(3,2,2) + f(4,2,1)) + (f(3,3,1) + f(4,2,1) + f(4,3,0)) = \\ &= 2f(3,2,2) + 2f(3,3,1) + 2f(4,2,1) + f(4,3) = \\ &= 2(f(2,2,2) + f(3,2,1)) + 2(f(3,2,1) + f(3,3,0)) + 2(f(3,2,1) + f(4,1,1) + f(4,2,0)) + (f(3,3) + f(4,2)) = \\ &= 2f(2,2,2) + 6f(3,2,1) + 2f(4,1,1) + 3f(4,2) + 3f(3,3) = \\ &= 2(f(2,2,1) + 6(f(2,2,1) + f(3,1,1) + f(3,2,0))) + 2(f(3,1,1) + f(4,1,0)) + 3(f(3,2) + f(4,1)) + 3f(3,2) = \\ &= 8f(2,2,1) + 8f(3,1,1) + 12f(3,2) + 5f(4,1) = \\ &= 8(f(2,1,1) + f(2,2,0)) + 8(f(2,1,1) + f(3,1,0)) + 12(f(2,2) + f(3,1)) + 5(f(3,1) + f(4,0)) = \\ &= 16f(2,1,1) + 20f(2,2) + 25f(3,1) + 5f(4) = \\ &= 16(f(1,1,1) + f(2,1,0)) + 20(f(2,1)) + 25(f(2,1) + f(3,0)) + 5 = \\ &= 16f(1,1,1) + 61f(2,1) + 25f(3) + 5 = 16(f(1,1,0) + 61(f(1,1) + f(2,0))) + 25 + 5 = \\ &= 77f(1,1) + 61f(2) + 30 = 77f(1,0) + 61 + 30 = 77f(1) + 91 = 77 + 91 = 168. \end{aligned}$$

Секоја точно решена задача се вреднува со 8 поени.
Време за работа 4 часа и 30 минути.