

Министарство просвете, науке и технолошког развоја
Друштво математичара Србије

15. СРПСКА МАТЕМАТИЧКА ОЛИМПИЈАДА
УЧЕНИКА СРЕДЊИХ ШКОЛА

Први дан

11. мај 2021.

1. Дати су природни бројеви $a > 1$ и c и цео број $b \neq 0$. Доказати да постоји природан број n такав да број $a^n + b$ има делилац облика $cx + 1$ ($x \in \mathbb{N}$).
(Душан Ђукић)
2. У некој земљи има 100 градова, означених бројевима од 1 до 100. Два града су *суседна* ако су повезана путем; никоја два пута не повезују исти пар градова. Инострани туриста Пера 100 пута обилази земљу. За $i = 1, 2, \dots, 100$, Пера започиње i -ти обиласак из града i и сваког дана путује у суседни град с најмањим редним бројем, под условом да тај град постоји и да га није већ обишао у овом обиласку; у супротном се враћа право у своју земљу. Испоставило се да је након свих 100 обиласака Пера посетио сваки град исти број пута. Колико највише путева може бити у овој земљи?
(Милош Милосављевић)
3. У оштроуглом троуглу ABC најкраћа страна је AB . Тачке X и Y на описаној кружници троугла ABC су такве да важи
$$CX = AX + BX \quad \text{и} \quad CY = AY + BY.$$
Доказати да је $\angle XCY < 60^\circ$.
(Милош Милосављевић)

Време за рад 270 минута.

Решења задатака детаљно образложити.

Сваки задатак вреди 7 бодова.

Министарство просвете, науке и технолошког развоја
Друштво математичара Србије

15. СРПСКА МАТЕМАТИЧКА ОЛИМПИЈАДА
УЧЕНИКА СРЕДЊИХ ШКОЛА

Други дан

12. мај 2021.

4. Конвексан четвороугао $ABCD$ називамо *бахатим* уколико постоји конвексан четвороугао $PQRS$ чија су сва темена у унутрашњости или на страницама четвороугла $ABCD$, а чији је збир дијагонала већи од збира дијагонала четвороугла $ABCD$.

Нека је $r > 0$. Претпоставимо да конвексан четвороугао $ABCD$ није бахат, али за сваку тачку $A' \neq A$ такву да је $AA' \leq r$ четвороугао $A'BCD$ јесте бахат. Наћи све могуће вредности највећег угла четвороугла $ABCD$.

(Бојан Башић)

5. Одредити све функције $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ такве да за све $x, y \in \mathbb{R}$ важи

$$f(xf(y) + x^2 + y) = f(x)f(y) + xf(x) + f(y).$$

(Никола Пејровић)

6. Дат је коначан низ природних бројева a_1, a_2, \dots, a_n . Подниз $a_{k+1}, a_{k+2}, \dots, a_\ell$ ($0 \leq k < \ell \leq n$) је *репетиција* ако постоји природан број $p \leq \frac{\ell-k}{2}$ такав да једнакост $a_i = a_{i+p}$ важи за $k+1 \leq i \leq \ell-p$, али не важи за $i = k$ (ако је $k > 0$), нити за $i = \ell-p+1$ (ако је $\ell < n$).

Доказати да има мање од n репетиција.

(Бојан Башић)

Време за рад 270 минута.

Решења задатака детаљно образложити.

Сваки задатак вреди 7 бодова.

РЕШЕЊА

1. Потражићемо природне бројеве m и n такве да је

$$\frac{a^n + b}{a^m + b} = 1 + \frac{a^m(a^{n-m} - 1)}{a^m + b}$$

цео број облика $cx + 1$ ($x \in \mathbb{N}$), тј. такве да $c(a^m + b) \mid a^m(a^{n-m} - 1)$.

Напишимо број bc у облику $bc = dM$, где је $(M, a) = 1$, а сви прости делиоци броја d деле a . Постоји $k \in \mathbb{N}$ такво да $d \mid a^k = dA$. Одаберимо $m > k$. Тада је $Ac(a^m + b) = a^k(Aca^{m-k} + M)$, при чему је $(Aca^{m-k} + M, a) = 1$, тако да по Ојлеровој теореми $Aca^{m-k} + M \mid a^r - 1$ за неки природан број r . Сада $Ac(a^m + b) \mid a^m(a^r - 1)$, па је доволно узети $n = m + r$.

2. Одговор је $50^2 = 2500$. Доказујемо индукцијом да у аналогном задатку са $2n$ градова има највише n^2 путева. За $n = 1$ то је тривијално.

Нека је Пера посетио сваки град тачно k пута. Ако је $k = 1$, у земљи нема путева; зато надаље сматрамо да је $k \geq 2$.

Испитајмо посете граду $2n$. Осим у $2n$ -том обиласку, Пера је тај град посетио бар једном, и то путем из неког града i коме је град $2n$ сусед с најмањим редним бројем, тј. једини сусед. Међутим, ако је $k \geq 3$, онда постоје два града, рецимо $i < j$, којима је град $2n$ једини сусед, а град j ће онда бити посећен само једном, што је немогуће. Према томе, $k = 2$.

Из градова $2n$ и i укупно полази највише $2n - 1$ путева. Уклањањем ових двају градова и свих путева из њих не реметимо услов задатка. Остаје $2n - 2$ градова међу којима по индуктивној претпоставци постоји највише $(n-1)^2$ путева. Дакле, укупно има највише $(n-1)^2 + 2n - 1 = n^2$ путева.

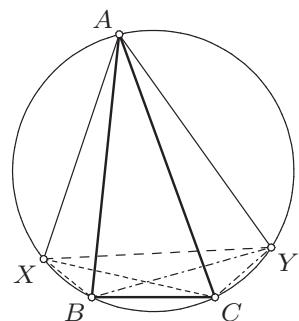
Овај број се достиже ако је град i ($1 \leq i \leq n$) повезан путем са свим градовима $j \geq 100 - i$, а других путева нема. Заиста, тада су за $1 \leq i \leq n$ градови i и $100 - i$ посећени двапут, и то у i -том и $(100 - i)$ -том обиласку.

3. Из услова задатка следи $CX + CY = AX + AY + BX + BY \geq 2XY$, па је

$$XY^2 \leq \frac{1}{4}(CX^2 + 2CX \cdot CY + CY^2) \leq CX^2 - CX \cdot CY + CY^2,$$

што је по косинусној теореми еквивалентно са $\angle XCY < 60^\circ$.

Друго решење. Означимо $BC = a$, $AC = b$ и $AB = c$. Прво приметимо да постоје највише две тачке Z на описаној кружници $\triangle ABC$ такве да је $CZ = AZ + BZ$. Заиста, таква тачка Z није на краћем луку AB , јер би онда по Птоломејевој теореми за четвороугао $ACBZ$ било $AZ + BZ = CZ = \frac{b \cdot BZ + a \cdot AZ}{c} > AZ + BZ$. С друге стране, ако је Z на краћем луку AC (аналогно за лук BC), онда је $AZ + BZ =$



$CZ = \frac{b \cdot BZ - a \cdot AZ}{c}$, тј. $\frac{AZ}{BZ} = \frac{b-c}{a+c}$. па је Z на Аполонијевој кружници за тачке A и C са односом $\frac{b-c}{a+c}$ која сече лук AC у тачно једној тачки. Зато можемо да сматрамо да су X и Y редом на краћим луковима AC и BC .

Нека је $AX = a_1$, $BX = b_1$, $AY = a_2$, $BY = b_2$ и $XY = d$. Птоломејева теорема на четвороугловима $AXCY$ и $BXCY$ нам даје $bd = a_1c_2 + a_2c_1$ и $ad = b_1c_2 + b_2c_1$, одакле сабирањем добијамо $d = \frac{2c_1c_2}{a+b} < \frac{2c_1c_2}{c_1+c_2}$ (због $\angle AXZ, \angle BXZ > 90^\circ$ важи $a > c_2$ и $b > c_1$). Сада је

$$\cos \angle XCY = \frac{c_1^2 + c_2^2}{2c_1c_2} - \frac{d^2}{2c_1c_2} > \frac{c_1^2 + c_2^2}{2c_1c_2} - \frac{2c_1c_2}{(c_1 + c_2)^2} \geq 1 - \frac{1}{2} = \cos 60^\circ.$$

Напомена. Може се доказати да је $\operatorname{tg} \frac{\angle XCY}{2} \leq \frac{1}{2 \cos \frac{\pi}{2}}$, уз једнакост за $a = b$.

4. Дијаметар d датог четвороугла $ABCD$ је његова најдужа дијагонала или страница. За сваки четвороугао $PQRS$ садржан у њему, збир $PR + QS$ није већи од $2d$, али може бити произвољно близак $2d$ (зиста, ако су M и N темена четвороугла $ABCD$ таква да је $MN = d$, доволно је узети P и Q близу M , а R и S близу N). Према томе, четвороугао $ABCD$ није бахат ако и само ако је $AC + BD = 2d$, тј.

$$\max\{AB, BC, CD, DA\} \leq d = AC = BD.$$

Претпоставимо да у четвороуглу $ABCD$ из задатка важи $AB < AC = BD$. Одаберимо тачку A' на кружници $k(C, CA)$, са оне стране праве CA с које је тачка D , тако да је AA' доволно мало. Тада је $DA' < DA$ и $A'B < AC$, тј. и даље важи $\max\{A'B, BC, CD, DA'\} \leq AC = BD$, тако да ни четвороугао $A'BCD$ није бахат, противно услову задатка.

Према томе, мора бити $AB = BD$. Аналогно важи и $AD = BD$, па је троугао ABD једнакостраничан. Пошто је $AB = AC = AD$, углови CDA , DAB и ABC су оштри, а највећи угао је $\angle BCD = 180^\circ - \frac{1}{2}\angle BAD = 150^\circ$.

5. Заменом $x = y = 0$ у полазну једначину (*) добијамо $f(0) = 0$. Сада (*) за $y = 0$ даје

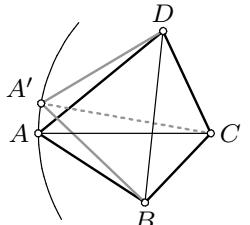
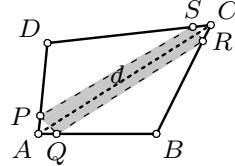
$$f(x^2) = xf(x). \quad (\spadesuit)$$

Одавде заменом x са $-x$ следи да је $f(-x) = -f(x)$.

Даље, заменом (x, y) са $(-x, -y)$ у (*) добијамо $f(xf(y) + x^2 - y) = f(x)f(y) + xf(x) - f(y)$, па је $f(z + 2y) = f(z) + 2f(y)$, где је $z = xf(y) + x^2 - y$. Како за дато $y \geq 0$ варирањем x израз z узима (бар) све ненегативне вредности, једнакост $f(z + 2y) = f(z) + 2f(y)$ важи за све $z, y \geq 0$. За $z = 0$ добијамо $f(2y) = 2f(y)$, па узимањем $w = 2y$ следи

$$f(z + w) = f(z) + f(w) \quad \text{за све } z, w \geq 0.$$

Сада за $x \geq 0$ замена x са $x+1$ у (\spadesuit) даје $f(x^2) + 2f(x) + f(1) = (x+1)(f(x) + f(1))$, па одузимањем (\spadesuit) остаје $f(x) = ax$, где је $a = f(1)$. Ова једнакост важи и за $x < 0$, јер је $f(-x) = -f(x)$.



Функција $f(x) = ax$ задовољава (*) за свако $a \in \mathbb{R}$, па је то решење задатка.

Друго решење. Као и у првом решењу, $f(x^2) = xf(x)$, $f(0) = 0$ и $f(-x) = -f(x)$.

Кад год је $f(y) \neq 0$, заменом $x = -\frac{y}{f(y)}$ добијамо $f\left(-\frac{y}{f(y)}\right) = -1$. Међутим, ако је $f(a) = f(b) = -1$ за неке a и b , онда је $f(a^2) = af(a) = -a$ и $f(b^2) = -b$, па (*) за $(x, y) = (a, b^2)$ и $(x, y) = (b, a^2)$ даје $f(a^2 - ab + b^2) = -a = -b$, тј. $a = b$. Према томе, израз $-\frac{y}{f(y)}$ за $f(y) \neq 0$ узима само једну вредност, тј. постоји константа c таква да је $f(y) \in \{cy, 0\}$ за свако y .

Најзад, претпоставимо да је $c \neq 0$ и да за неке $x \neq 0$ и $y \neq 0$ важи $f(x) = cx$ и $f(y) = 0$. Тада (*) даје $f(x^2 + y) = cx^2 \in \{0, c(x^2 + y)\}$, што је немогуће.

Према томе, $f(x) = cx$ за неко $c \in \mathbb{R}$. Ова функција задовољава (*).

6. Допунимо низ елементом $a_{n+1} = 0$. Репетицију $(a_{k+1}, a_{k+2}, \dots, a_\ell)$ с периодом p зовемо *расшүћом* ако је $a_{\ell+1} > a_{\ell-p+1}$, а *ошагајућом* ако је $a_{\ell+1} < a_{\ell-p+1}$.

На низовима је дефинисан *лексикографски ћоредак*: низ (x_1, \dots, x_m) је *мањи* од низа (y_1, \dots, y_n) ако је $x_i = y_i$ за $i = 1, \dots, k$, али $x_{k+1} < y_{k+1}$ или $k = m < n$.

Свакој опадајућој репетицији (a_{k+1}, \dots, a_ℓ) с најмањим периодом p придруžимо индекс i ($k+1 \leq i \leq \ell-p+1$) за који је низ $\mathbf{s}_i = (a_i, a_{i+1}, \dots, a_{n+1})$ лексикографски најмањи. Тада је $\mathbf{s}_i < \mathbf{s}_{i+1}, \mathbf{s}_{i+2}, \dots, \mathbf{s}_{i+p-1}$, али $\mathbf{s}_i > \mathbf{s}_{i+p}$ због услова $a_{\ell-p+1} > a_{\ell+1}$. Овако индекс i највише једнозначно одређује период p , а самим тим и опадајућу репетицију (a_{k+1}, \dots, a_ℓ) . Јасно је и да је $i \neq k+1$. Слично, свакој растућој репетицији (a_{k+1}, \dots, a_ℓ) придружујемо индекс i ($k+1 \leq i \leq \ell-p+1$) за који је низ \mathbf{s}_i лексикографски највећи. Опет i једнозначно одређује растућу репетицију којој је придружен, при чему је $i \neq k+1$. Претпоставимо да је неки индекс i придружен двама различитим репетицијама; једна од њих мора бити растућа, а друга опадајућа. Нека је без смањења општости $\mathbf{s}_i > \mathbf{s}_{i+1}$. Тада је период опадајуће репетиције 1, па је $a_i = a_{i-1}$, али онда је $\mathbf{s}_{i-1} < \mathbf{s}_i$, противно одабиру индекса i . Према томе, сваки индекс $i \in \{2, 3, \dots, n\}$ је придружен највише једној репетицији, па репетиција нема више од $n-1$.

Найомена. Најбоља оцена нам није позната, али за свако $c < \frac{5+\sqrt{13}}{12} \approx 0,7171$ могу се конструисати низови са више од $c \cdot n$ репетиција.