

# Algebros Olimpiada

2026 m. vasario 14 d.

**Uždavinys 1.** Tegų funkcija  $f : \mathbb{Q}^+ \rightarrow \mathbb{Q}^+$  bei skaičius  $\alpha \in \mathbb{Q}^+$  yra tokie, kad

$$f\left(\frac{x}{y} + y\right) = \frac{f(x)}{f(y)} + f(y) + \alpha x$$

galioja visiems  $x, y \in \mathbb{Q}^+$ .

a) Įrodykite, kad  $f(x) = x^2$  visiems  $x \in \mathbb{N}$ .

b) Įrodykite, kad  $f(x) = x^2$  visiems  $x \in \mathbb{Q}^+$ .

*Pastaba:*  $\mathbb{Q}^+$  ir  $\mathbb{N}$  žymi atitinkamai teigiamųjų racionaliųjų ir natūraliųjų skaičių aibes.

*Sprendimas.* Įsistatę  $y = x$  ir  $y = 1$ , atitinkamai gauname

$$f(x+1) = 1 + f(x) + \alpha x, \tag{1}$$

ir

$$f(x+1) = \frac{f(x)}{f(1)} + f(1) + \alpha x. \tag{2}$$

Sulyginę (1) ir (2), gauname

$$f(x) \left(1 - \frac{1}{f(1)}\right) = f(1) - 1.$$

Kadangi pagal (1) funkcija  $f$  negali būti konstantinė, gauname  $f(1) = 1$ . Taikydami indukciją, gauname

$$f(x) = \frac{\alpha}{2}x(x-1) + x \quad \text{visiems } x \in \mathbb{Z}^+. \tag{3}$$

Iš to seka, kad  $f(2) = \alpha + 2$  ir  $f(4) = 6\alpha + 4$ . Įstatę  $x = 4$  ir  $y = 2$  į funkcinę lygtį, gauname

$$\alpha^2 - 2\alpha = 0.$$

Taigi, norint gauti sprendinius, būtinai  $\alpha = 2$ . Toliau nagrinėsime tik šį atvejį.

Iš (3) gauname, kad  $f(x) = x^2$  visiems  $x \in \mathbb{Z}^+$ . Taikant indukciją, kai  $x \in \mathbb{Q}^+$  ir  $n \in \mathbb{Z}^+$ , iš  $f(x+n) = (x+n)^2$  seka, kad  $f(x) = x^2$ .

Tegu dabar  $\frac{a}{b} \in \mathbb{Q}^+$ , kur  $a, b \in \mathbb{Z}^+$ . Įsistatę  $x = a$  ir  $y = b$ , gauname

$$f\left(\frac{a}{b} + b\right) = \frac{a^2}{b^2} + b^2 + 2a = \left(\frac{a}{b} + b\right)^2.$$

Iš to seka, kad

$$f\left(\frac{a}{b}\right) = \left(\frac{a}{b}\right)^2.$$

Lengva patikrinti, kad funkcija  $f(x) = x^2$  iš tiesų tenkina duotąją funkcinę lygtį.

Taigi, kai  $\alpha \neq 2$ , sprendinių nėra, o vienintelis sprendinys, kai  $\alpha = 2$ , yra

$$f(x) = x^2.$$

□

**Uždavinys 2.** Kiekvienam realiajam skaičiui  $x$  apibrėžkime  $\lfloor x \rfloor$  kaip didžiausią sveikąjį skaičių, ne didesnį už  $x$ , ir apibrėžkime  $\{x\} = x - \lfloor x \rfloor$ .

(a) Įrodykite, kad egzistuoja be galo daug teigiamų realiųjų skaičių  $x$ , tenkinančių nelygybę

$$\{x^2\} - \{x\} > \frac{2025}{2026}.$$

(b) Įrodykite, kad šios nelygybės netenkina joks teigiamas realusis skaičius  $x < 1000$ .

*Sprendimas.* (a) Parodysime, kad  $x = n + \frac{1}{n+1}$  tenkina nelygybę pakankamai dideliems teigiamais sveikiesiems skaičiams  $n$ . Apskaičiuokime

$$\begin{aligned} \{x^2\} - \{x\} &= \left\{ n^2 + \frac{2n}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} \right\} - \left\{ n + \frac{1}{n+1} \right\} \\ &= \left\{ n^2 + 2 - \frac{2}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} \right\} - \frac{1}{n+1} \\ &= \left( 1 - \frac{2}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} \right) - \frac{1}{n+1} \\ &= 1 - \frac{3}{n+1} + \frac{1}{(n+1)^2} \\ &> 1 - \frac{3}{n+1}. \end{aligned}$$

Todėl  $x = n + \frac{1}{n+1}$  tenkina nelygybę, kai  $n$  yra teigiamas sveikasis skaičius toks, kad

$$1 - \frac{3}{n+1} > \frac{2025}{2026} \Leftrightarrow n > 3 \cdot 2026 - 1,$$

kas galioja pakankamai dideliems  $n$ . Vadinasi, egzistuoja be galo daug teigiamų realiųjų skaičių  $x$ , tenkinančių nelygybę.

(b) Tegū  $x = a + b$ , kur  $a = \lfloor x \rfloor$  ir  $b = \{x\}$ , ir panagrinėkime šias nelygybes:

$$\{x^2\} - \{x\} > \frac{2025}{2026} \Rightarrow 1 - b > \frac{2025}{2026} \Rightarrow b < \frac{1}{2026}.$$

Dabar, naudodami  $b < \frac{1}{2026}$ , gauname

$$\begin{aligned} \{x^2\} - \{x\} > \frac{2025}{2026} &\Rightarrow \{(a+b)^2\} = \{2ab + b^2\} > \frac{2025}{2026} \\ &\Rightarrow 2ab + b^2 > \frac{2025}{2026} \\ &\Rightarrow a > \frac{2025}{2026} \cdot \frac{1}{2b} - \frac{b}{2} > \frac{2025}{2026} \cdot \frac{2026}{2} - \frac{1}{2} \cdot \frac{1}{2026} > 1000. \end{aligned}$$

Taigi, neegzistuoja nė vienas teigiamas realusis skaičius  $x < 1000$ , tenkinantis šią nelygybę.

□

**Uždavinys 3.** Skaičiai  $1, 2, \dots, n$  surašyti tam tikra tvarka:  $a_1, a_2, \dots, a_n$  (kiekvienas skaičius užrašytas lygiai vieną kartą). Skaičius

$$\sqrt{a_1 + \sqrt{a_2 + \sqrt{\dots + \sqrt{a_{n-1} + \sqrt{a_n}}}}}$$

yra racionalus. Nustatykite visas galimas natūraliąsias skaičiaus  $n$  reikšmes.

Sprendimas. Apibrėžkime

$$b_i = \sqrt{a_i + \sqrt{a_{i+1} + \sqrt{\cdots + \sqrt{a_n}}}} \quad (i = 1, 2, \dots, n).$$

Tada

$$b_{i+1} = b_i^2 - a_i \quad (i = 1, 2, \dots, n-1).$$

Kadangi pagal sąlygą  $b_1$  yra racionalus, indukcija iš lygybės  $b_{i+1} = b_i^2 - a_i$  gauname, kad  $b_2, b_3, \dots, b_n$  taip pat yra racionalūs.

Kadangi  $b_n = \sqrt{a_n}$  yra racionalus ir yra sveiką skaičiaus šaknis, tai  $b_n$  yra sveikasis skaičius. Taikydami tą patį argumentą atgal (indukcija nuo  $n$  į 1), gauname, kad visi skaičiai  $b_{n-1}, b_{n-2}, \dots, b_1$  taip pat yra sveikieji. Akivaizdu, kad  $n = 1$  tinka su  $a_1 = 1$ . Toliau tarkime  $n \geq 2$ . Tegū  $k^2 \leq n \leq (k+1)^2 - 1$  kokiam nors  $k \in \mathbb{Z}_{>0}$ . Tarkime, kad  $k \geq 2$ . Tuomet

$$b_n = \sqrt{a_n} \leq \sqrt{n} < k+1 < 2k,$$

vadinasi

$$b_i = \sqrt{a_i + b_{i+1}} < \sqrt{n + 2k} < 2k \quad (i = 1, 2, \dots, n-1),$$

kur paskutinė nelygybė teisinga, nes iš  $n \leq k^2 + 2k$  seka  $n + 2k \leq k^2 + 4k < 4k^2$  kai  $k \geq 2$ . Bet kadangi  $a_1, a_2, \dots, a_n$  yra permutacija skaičių  $1, 2, \dots, n$ , tai  $a_j = k^2$  kokiam nors  $j \neq n$ . Tuomet iš  $b_j^2 = a_j + b_{j+1}$  gauname

$$k^2 < b_j^2 < k^2 + 2k < (k+1)^2.$$

Vadinasi  $b_j^2$  yra sveikasis skaičius, esantis griežtai tarp dviejų gretimų pilnųjų kvadratų  $k^2$  ir  $(k+1)^2$ , kas neįmanoma. Prieštara rodo, kad  $k \geq 2$  negalima.

Taigi  $k = 1$ , t. y.  $2 \leq n \leq 4$ . Tiesiogiai patikrinus šiuos atvejus įsitikiname, kad tinka tik  $n = 3$ , pavyzdžiui su  $(a_1, a_2, a_3) = (2, 3, 1)$ .

Atsakymas:  $n = 1, 3$

□

Laikas: 4 val. 00 min.

Laikas klausimams: pirmosios 30 minučių.

Kiekvienas uždavinys vertas 7 tašky.

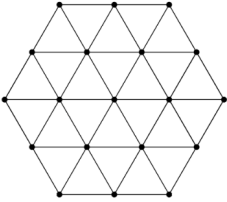
Leidžiamos tik rašymo ir braižymo priemonės.

# Kombinatorikos Olimpiada

2026 m. vasario 15 d.

**Uždavinys 1.** Žemiau pateiktame paveiksle pavaizduota šešiakampė gardelė, sudaryta iš vienodų lygiakraščių trikampių. Alisa ir Bobas, pakaitomis atlikdami ėjimus, žaidžia tokį žaidimą su duotąja figūra. Savo ėjimo metu žaidėjas nuspalvina atkarpą (įskaitant jos galus), laikydamasis šių trijų taisyklių:

- i) Atkarpos galai turi sutapti su pavaizduotų lygiakraščių trikampių viršūnėmis.
  - ii) Atkarpa turi būti sudaryta iš šių trikampių vienos ar kelių kraštinių.
  - iii) Atkarpa negali turėti nė vieno taško (įskaitant galus), priklausančio anksčiau nuspalvintai atkarpai.
- Alisa pradeda, o žaidėjas, kuris nebegali atlikti leistino ėjimo, pralaimi. Kuris žaidėjas gali laimėti, kad ir kaip žaistų jo priešininkas? Aprašykite to žaidėjo strategiją.



*Sprendimas.* Alisa turi laiminčią strategiją:

Per pirmąjį ėjimą Alisa nuspalvina didžiojo šešiakampio ilgiausią įstrižainę. Tuomet gardelė pasidalija į dvi simetriškas dalis. Po kiekvieno ėjimo nepadengtų atkarpų skaičius mažėja, todėl žaidimas būtinai baigsis. Kai Bobas atlieka ėjimą vienoje dalyje, Alisa atlieka simetrišką ėjimą kitoje dalyje. Taigi Alisa visada gali atlikti ėjimą po Bobo, todėl Bobas tikrai pralaimės, nes žaidimas yra baigtinis, o Alisa visada gali garantuoti ėjimą po jo.  $\square$

**Uždavinys 2.** Tegu  $n \geq 3$  yra nelyginis sveikasis skaičius. Varlė šokinėja skaičių tiesėje, pradėdama taške 0, ir atlieka  $n$  šuolių: vieną ilgio 1, vieną ilgio 2, ..., vieną ilgio  $n$ . Šiuos šuolius ji gali atlikti bet kokia tvarka. Jei kuriuo nors momentu varlė yra taške  $a \leq 0$ , kitas jos šuolis privalo būti į dešinę. Jei kuriuo nors momentu varlė yra taške  $a > 0$ , kitas jos šuolis privalo būti į kairę. Raskite didžiausią teigiamą sveikąjį skaičių  $k$ , kuriam egzistuoja tokia šuolių tvarka, kad varlė nė karto nenusileistų nė viename iš skaičių  $1, 2, \dots, k$ .

*Sprendimas.* Tegu  $n$  yra nelyginis ir

$$n = 2m + 1.$$

Parodysime, kad didžiausias galimas  $k$  yra  $m$ .

**Konstrukcija.**

Parodysime, kad galima atlikti šuolius taip, kad varlė niekada nenusileistų nė viename iš skaičių  $1, 2, \dots, m$ . Šuolius atliekame tokia tvarka: pirmiausia šuolį ilgio  $m + 1$ , o po to poromis

$$(m + i + 1, i), \quad i = 1, 2, \dots, m.$$

Kitaip tariant, šuolių tvarka yra

$$m + 1, (m + 2, 1), (m + 3, 2), \dots, (2m + 1, m).$$

Pažymėkime varlės padėtį po kiekvieno šuolio tašku  $a$ . Po pirmojo šuolio varlė atsiduria taške  $a = m + 1$ .

Toliau parodysime, kad po kiekvienos poros  $(m + i + 1, i)$  varlė visada atsiduria arba taške 0, arba taške  $m + 1$ . Iš tiesų, jei prieš tokią porą varlė yra taške 0, tai pirmasis šuolis vyksta į dešinę ir varlė atsiduria taške  $m + i + 1 > m$ . Kadangi šis taškas yra teigiamas, kitas šuolis vyksta į kairę ir varlė atsiduria taške

$$(m + i + 1) - i = m + 1.$$

Jei prieš šuolių porą varlė yra taške  $m + 1$ , tai pirmasis šuolis vyksta į kairę ir varlė atsiduria taške

$$(m + 1) - (m + i + 1) = -i \leq 0,$$

o antrasis šuolis vyksta į dešinę ir varlė atsiduria taške 0.

Taigi po kiekvienos šuolių poros varlė yra arba taške 0, arba taške  $m + 1$ , todėl ji niekada nenusileidžia nė viename iš skaičių  $1, 2, \dots, m$ .

### Maksimalumas.

Tarkime priešingai, kad įmanoma niekada nenusileisti nė viename iš skaičių

$$1, 2, \dots, m + 1.$$

Kadangi varlė negali nusileisti šiame intervale, jei ji yra teigiamoje pusėje, turi galioti  $a \geq m + 2$ . Didžiausias šuolis į kairę yra  $2m + 1$  ilgio, todėl labiausiai į kairę ji gali atsidurti taške

$$(m + 2) - (2m + 1) = 1 - m.$$

Taigi kai varlė yra neigiamoje pusėje arba ties nuliu, jos padėtis priklauso intervalui

$$[1 - m, 0].$$

Panagrinėkime momentą, kai atliekamas  $m + 1$  ilgio šuolis. Jei prieš šuolį varlė yra teigiamame taške, tai ji nusileidžia intervale  $[1, m]$ . Jei prieš šuolį ji yra neigiamame arba nuliniame taške, tai ji nusileidžia intervale  $[2, m + 1]$ . Abiem atvejais gauname prieštarą.

Todėl  $k = m + 1$  neįmanomas.

**Išvada.** Didžiausias galimas skaičius yra

$$k = m = \frac{n - 1}{2}.$$

□

**Uždavinys 3.** Tegū  $n > 2$  yra duotas sveikasis skaičius. Jungiamame grafe  $\mathbb{G}$ , turinčiame  $n$  viršūnių, dvi skirtingos, nesujungtos briauna viršūnės pažymėtos  $A$  ir  $B$ . Dramblys ir pelė stovi atitinkamai viršūnėse  $A$  ir  $B$ . Kiekvieną sekundę pelė pereina į kurią nors gretimą viršūnę, o dramblys arba pereina į kurią nors gretimą viršūnę, arba lieka savo dabartinėje vietoje. Dramblys nemato, kur yra pelė, tačiau jei kada nors atsiduria toje pačioje viršūnėje kaip pelė, jis išsigąsta ir pabėga, palikdamas grafą visiems laikams. Yra žinoma, kad dramblys turi strategiją taip daryti ėjimus, jog garantuotai pasiektų viršūnę  $B$  (joje su pele jis taip pat negali susidurti) nepriklausomai nuo to, kaip juda pelė. Koks yra didžiausias briaunų skaičius, kurį gali turėti grafas  $\mathbb{G}$ ?

*Pastaba: grafas vadinamas jungiu, jei einant briaunomis, galima iš bet kurios viršūnės pasiekti bet kurią kitą. Briauna gali jungti tik dvi skirtingas grafo viršūnes, ir tada jas vadiname gretimomis.*

*Sprendimas.* Atsakymas yra  $\binom{n-1}{2} + 1$ .

Konstruacijai imkime visas  $n - 1$  viršūnes, išskyrus  $B$ , ir sujunkime kiekvieną jų porą briauna, t. y. sudarykime pilną grafą  $K_{n-1}$  ant viršūnių aibės  $V(\mathbb{G}) \setminus \{B\}$ . Tuomet pridėkime vieną briauną iš  $B$  į kurią nors viršūnę, skirtingą nuo  $A$ ; tą viršūnę pažymėkime  $C$ . Šio grafo briaunų skaičius lygus  $\binom{n-1}{2} + 1$ .

Parodysime, kad tokiam grafe dramblys turi strategiją: pirmą sekundę likti viršūnėje  $A$ , antrą sekundę pereiti į  $C$ , o trečią sekundę pereiti į  $B$ . Iš tiesų, kadangi pelė pradeda  $B$ , pirmą sekundę ji privalo išeiti iš  $B$ , o  $B$  turi vienintelę gretimą viršūnę  $C$ , todėl pelė pirmą sekundę atsiduria  $C$ . Antrą sekundę pelė privalo

išeiti iš  $C$ , taigi ji atsiduria kokioje nors viršūnėje, skirtingoje nuo  $C$ . Todėl antrą sekundę dramblys gali pereiti į  $C$  ir tikrai nesutiks pelės. Trečią sekundę dramblys pereina į  $B$ . Pelė tuo metu negali būti  $B$ , nes vienintelis kelias į  $B$  veda iš  $C$ , o antrą sekundę pelė buvo ne  $C$ , vadinasi trečią sekundę ji taip pat negali būti  $B$ . Taigi dramblys pasiekia  $B$  ir niekada nesutinka pelės.

Įrodysime, kad daugiau briaunų būti negali. Pirmiausia įrodome pagrindinį teiginį.

**Lemma.** *Grafe  $G$  neegzistuoja joks trikampis, turintis viršūnę  $B$ .*

**Įrodymas.** Prieštarai gauti, tarkime, kad egzistuoja trikampis  $BXY$ . Kadangi dramblys turi kelią iki  $B$ , kuris tinka nepriklausomai nuo pelės judesių, neprarasdami bendrumo galime teigti, jog pelė iš anksto žinojo šį kelią. Tada ji gali pasirinkti judėjimą atitinkamai. Dramblys negali pasiekti  $B$  per vieną sekundę, nes  $A$  ir  $B$  nėra gretimos viršūnės. Jei dramblio pasirinktas kelias iki  $B$  užtrunka lyginį sekundžių kiekį, tuomet pelė gali kaitalioti judėjimą tarp  $B$  ir vienos gretimos viršūnės, visada sutikdama dramblių ir neleisdama jam pasiekti  $B$  vienam. Jei kelias trunka nelyginį sekundžių kiekį (t.y. bent 3), pelė gali vieną kartą apeiti trikampį  $BXY$ , po 3 ėjimų vėl grįžti į  $B$ , o po to vėl kaitalioti judėjimą tarp  $B$  ir gretimos viršūnės. Tokiu būdu pelė vėl gali sutrukdyti drambliui garantuotai pasiekti  $B$  vienam, nes ji gali užimti  $B$  tada, kai dramblys bando į ją ateiti. Visais atvejais gauname, kad dramblys negali turėti garantuotos strategijos, kas prieštarauja sąlygai. Taigi trikampio su viršūne  $B$  būti negali.  $\square$

Tegu viršūnės  $B$  laipsnis yra  $k$ , t.y.  $B$  yra sujungta briaunomis su tiksliai  $k$  kitų viršūnių. Iš teiginio seka, kad nė viena pora iš tų  $k$  viršūnių negali būti sujungta briauna, nes priešingu atveju kartu su  $B$  sudarytų trikampį.

Todėl briaunų, *nesujungiančių*  $B$ , daugiausia gali būti

$$\binom{n-1}{2} - \binom{k}{2},$$

o briaunų, *sujungiančių*  $B$ , yra  $k$ . Taigi bendras briaunų skaičius tenkina

$$k + \binom{n-1}{2} - \binom{k}{2} = \binom{n-1}{2} - \frac{k^2 - 3k}{2} \leq \binom{n-1}{2} + 1,$$

nes  $\frac{k^2 - 3k}{2} \geq -1$  visiems sveikiesiems  $k$ , o lygybė pasiekama, pvz., kai  $k = 1$ .

Vadinasi, maksimalus galimas briaunų skaičius yra  $\binom{n-1}{2} + 1$ .  $\square$

*Laikas: 4 val. 00 min.*

*Laikas klausimams: pirmosios 30 minučių.*

*Kiekvienas uždavinys vertas 7 tašky.*

*Leidžiamos tik rašymo ir braižymo priemonės.*

# Geometrijos Olimpiada

## 2026 m. vasario 21 d.

**Uždavinys 1.** Apskritimai  $\gamma_1$  ir  $\gamma_2$ , kurių centrai atitinkamai yra  $A$  ir  $B$ , kertasi dviejuose taškuose  $C$  ir  $D$ . Apskritimas, einantis per  $A$ ,  $B$  ir  $C$ , taip antrą kartą kerta  $\gamma_1$  taške  $E \neq C$ , o  $\gamma_2$  taške  $F \neq C$ , kad tas jo lankas  $EF$ , kuriame nėra taško  $C$ , yra apskritimų  $\gamma_1$  ir  $\gamma_2$  išorėje. Įrodykite, kad šį lanką  $EF$  tiesė  $CD$  dalija pusiau.

*Sprendimas.* Pastebėkime, kad  $\angle CAD = 2\angle CED$ . Kadangi  $\angle CAB = \angle DAB$ , tai  $\angle CAB = \angle CED$ . Be to,  $\angle CAB = \angle CEB$ , taigi  $\angle CED = \angle CEB$ . Iš to išplaukia, kad taškai  $E$ ,  $D$  ir  $B$  yra vienoje tiesėje. Kadangi lankai  $CB$  ir  $BF$  yra lygūs, tai  $\angle CEB = \angle BEF$ , o  $D$  yra  $\angle CEF$  pusiaukampinėje. Analogiškai  $D$  yra ir  $\angle CFE$  pusiaukampinėje. Taigi  $D$  yra įbrėžtinio apskritimo centras. Vadinasi, tiesė  $CD$  dalija kampą  $ECF$  bei lanką  $EF$  pusiau. □

**Uždavinys 2.** Trikampio  $ABC$  kraštinėse  $BC$  ir  $AC$  atitinkamai pažymėti taškai  $D$  ir  $E$ . Tiesė  $w$  yra lygiagreti su tiese  $AB$  ir eina per  $C$ . Taškas  $F$  ( $F \neq C$ ) yra apie  $CED$  apibrėžto apskritimo ir  $w$  susikirtimo taškas. Taškas  $G$  yra tiesės  $FD$  ir kraštinės  $AB$  susikirtimo taškas, o  $H$  yra toks taškas ant tiesės  $AB$ , kad  $\angle HDA = \angle GEB$ . Be to, žinoma, kad tiesėje  $AB$  pažymėtųjų taškų eilės tvarka yra tokia:  $H - A - B$ . Duota, kad  $DG = EH$ . Įrodykite, kad  $AD$  ir  $BE$  susikirtimo taškas yra ant  $\angle ACB$  pusiaukampinės.

*Sprendimas.* Pažymėkime  $H'$  -  $EF$  ir  $AB$  susikirtimo tašką. Įrodysime, kad  $H = H'$ .

Teiginys 1:  $H'EDB$  yra įbrėžtinis.

Įrodymas:  $\angle BH'E = \angle AH'E = \angle EFC = \angle EDC$ .

Teiginys 2:  $AEDG$  yra įbrėžtinis.

Įrodymas:  $\angle EDF = 180 - \angle ECF = \angle A = \angle GAE$ .

Teiginys 3:  $\angle BEG = \angle H'DA$ .

Įrodymas:  $\angle AEH' = \angle FEC = \angle FDC = \angle GDB$ . Tada  $\angle BEG = 180 - \angle AEG - \angle AEH' - \angle BED - \angle DEF = 180 - \angle ADG - \angle GDB - \angle BH'D - \angle DBG = 180 - \angle ADG - \angle GDB - \angle H'DC = \angle H'DA$ . Taigi teiginys įrodytas ir  $H = H'$ .

Tegu  $Q$  yra  $AD$  ir  $BE$  susikirtimo taškas.  $\triangle AEH \sim \triangle CEF$  ir  $\triangle BDG \sim \triangle CDF$ , taigi  $HE = \frac{AE \cdot EF}{EC}$  ir  $DG = \frac{DF \cdot BD}{DC}$ . Iš Čevos teoremos,  $\frac{AE}{EC} \cdot \frac{CD}{DB} = \frac{DF}{EF} = \frac{AC}{BC}$ , taigi  $Q$  yra ant  $\angle ACB$  pusiaukampinės. □

**Uždavinys 3.** Duotas trikampis  $ABC$ . Nagrinėkime apskritimą  $\omega$ , einantį per  $B$  ir  $C$  bei kertantį kraštines  $AB$  ir  $AC$  atitinkamai taškuose  $E \neq B$  ir  $F \neq C$ . Tiesės  $BF$  ir  $CE$  kerta trikampio  $ABC$  apibrėžtinį apskritimą atitinkamai taškuose  $B' \neq B$  ir  $C' \neq C$ , o atkarpoje  $BC$  pažymėtas toks taškas  $A'$ , kad  $\angle C'A'B = \angle B'A'C$ . Įrodykite, kad visų galimų trikampių  $A'B'C'$  apibrėžtiniai apskritimai eina per tą patį tašką, nepriklausantį nuo  $\omega$  pasirinkimo.

*Sprendimas.* Tegu  $O$  yra trikampio  $ABC$  apibrėžtinio apskritimo centras, o  $P$  yra tiesių  $AO$  ir  $BC$  sankirta. Įrodysime, kad trikampio  $A'B'C'$  apibrėžtinis apskritimas eina per tašką  $P$ , nepriklausantį nuo  $\omega$  pasirinkimo. Kadangi keturkampis  $BEFC$  apibrėžtinis, tai  $\angle EBF = \angle ECF \implies AB' = AC'$ . Taigi tiesė  $AO$  yra atkarpos  $B'C'$  vidurio statmuo. Kita vertus,  $\angle C'A'B = \angle B'A'C$ . Todėl  $P$  yra  $\angle B'A'C'$  išorinės pusiaukampinės ir atkarpos  $B'C'$  vidurio statmens sankirta. Vadinasi,  $P$  yra trikampio  $A'B'C'$  apibrėžtinio apskritimo lanko  $B'A'C'$  vidurio taškas. Tai ir reikėjo įrodyti. □

*Laikas: 4 val. 00 min.  
Laikas klausimams: pirmosios 30 minučių.  
Kiekvienas uždavinys vertas 7 tašky.  
Leidžiamos tik rašymo ir braižymo priemonės.*

# Skaičių Teorijos Olimpiada

2026 m. vasario 22 d.

**Uždavinys 1.** Duoti tokie natūralieji  $m, a, b$ , kad  $m^2 < a < b < m^2 + m$ . Raskite visus tokius sveikuosius skaičius  $d$ , kad  $m^2 < d < m^2 + m$  ir skaičius  $d$  dalo skaičių  $ab$ .

*Sprendimas.* Tarkime,  $m^2 < d < m^2 + m$  ir  $d \neq a, b$ . Tada  $\text{dbd}(a, d) = \text{dbd}(a, d - a) \leq |d - a| < m$ . Analogiškai  $\text{dbd}(b, d) < m$ . Jeigu  $d|ab$ , tai  $\text{dbd}(a, d) \geq \sqrt{d} > m$  arba  $\text{dbd}(b, d) \geq \sqrt{d} > m$ . Prieštara. Taigi  $d = a$  ir  $d = b$  yra vieninteliai sprendiniai.  $\square$

**Uždavinys 2.** Natūralusis skaičius vadinamas *legendiniu*, jei su koku nors natūraliuoju  $n$  jis yra lygus natūraliųjų skaičių, kurie yra tarpusavyje pirminiai su  $n^2$  ir neviršija  $n^2$ , skaičiui. Įrodykite, kad kiekvienas teigiamas racionalusis skaičius gali būti užrašytas kaip dviejų legendinių skaičių santykis.

*Sprendimas.* Teigiamų sveikųjų skaičių, kurie yra tarpusavyje pirminiai su  $m$  ir neviršija  $m$ , skaičius yra Eulerio funkcija  $\varphi(m)$ . Taigi skaičius yra legendinis tada ir tik tada, kai jis lygus  $\varphi(n^2)$  su koku nors teigiamu sveikuoju  $n$ .

Žinoma, kad jei

$$m = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_k^{\alpha_k},$$

kur  $p_i$  yra skirtingi pirminiai skaičiai, o  $\alpha_i$  yra teigiami sveikieji skaičiai, tai

$$\varphi(m) = p_1^{\alpha_1-1}(p_1-1)p_2^{\alpha_2-1}(p_2-1)\cdots p_k^{\alpha_k-1}(p_k-1).$$

Kiekvienas teigiamas racionalusis skaičius  $a$  gali būti užrašytas pavidalu

$$a = p_1^{\alpha_1} p_2^{\alpha_2} \cdots p_n^{\alpha_n},$$

kur  $p_1 < p_2 < \cdots < p_n$  yra pirminiai skaičiai, o  $\alpha_i$  yra sveikieji skaičiai, nelygūs nuliui.

Naudosime sustiprintą indukciją pagal didžiausią pirminį skaičių  $p_n$  šioje išraiškoje: skaičių  $a$  galima užrašyti kaip  $\varphi(k^2)/\varphi(l^2)$  su tokiais teigiamais sveikaisiais  $k, l$ , kurių visi pirminiai dalikliai yra ne didesni už  $p_n$ .

**Bazinis atvejis.** Jei išskaidoje nėra nė vieno pirminio (t. y.  $a = 1$ ), teiginys akivaizdus:

$$1 = \frac{\varphi(1^2)}{\varphi(1^2)}.$$

**Indukcinis žingsnis.** Tarkime, kad teiginys galioja visiems teigiamiems racionaliesiems skaičiams, kurių pirminiai dalikliai yra mažesni už  $p_n$ . Tegu  $p = p_n$  ir  $\alpha = \alpha_n$ . Žinome, kad  $\varphi(p^\beta) = p^{\beta-1}(p-1)$ , kai  $\beta \geq 1$ .

Išreikšime  $p^\alpha$  kaip Eulerio funkcijų reikšmių santykį, kai argumentai yra sveikų skaičių kvadratai:

- Jei  $\alpha$  nelyginis ir teigiamas:

$$\frac{\varphi(p^{\alpha+1})}{\varphi(1)} = p^\alpha(p-1), \quad \text{kur } p^{\alpha+1} = (p^{(\alpha+1)/2})^2;$$

- Jei  $\alpha$  nelyginis ir neigiamas:

$$\frac{\varphi(1)}{\varphi(p^{-\alpha+1})} = \frac{p^\alpha}{p-1}, \quad \text{kur } p^{-\alpha+1} = (p^{(-\alpha+1)/2})^2;$$

- Jei  $\alpha$  lyginis ir teigiamas:

$$\frac{\varphi(p^{\alpha+2})}{\varphi(p^2)} = p^\alpha, \quad \text{kur } p^{\alpha+2} = (p^{(\alpha+2)/2})^2;$$

- Jei  $\alpha$  lyginis ir neigiamas:

$$\frac{\varphi(p^2)}{\varphi(p^{-\alpha+2})} = p^\alpha, \quad \text{kur } p^{-\alpha+2} = (p^{(-\alpha+2)/2})^2.$$

Kiekvienu atveju gauname

$$\frac{\varphi(s^2)}{\varphi(t^2)} = b \cdot p^\alpha,$$

kur  $s$  ir  $t$  yra  $p_n$  laipsniai (galbūt lygūs 1), o  $b$  yra racionalusis skaičius, kurio visi pirminiai dalikliai yra dalikliai skaičiaus  $p_n - 1$ , taigi mažesni už  $p_n$ .

Apsvarstykime skaičių

$$c = \frac{a}{b \cdot p^\alpha}.$$

Visi pirminiai dalikliai  $c$  išskaidoje yra mažesni už  $p_n$ , todėl pagal indukcinę prielaidą

$$c = \frac{\varphi(k^2)}{\varphi(l^2)}$$

su tokiais  $k, l$ , kurių visi pirminiai dalikliai yra mažesni už  $p_n$ . Tada  $k$  yra tarpusavyje pirminis su  $s$ , o  $l$  – su  $t$ .

Kadangi Eulerio funkcija yra dauginamoji, t. y.  $\varphi(xy) = \varphi(x)\varphi(y)$ , kai  $\gcd(x, y) = 1$ , gauname

$$\frac{\varphi((ks)^2)}{\varphi((lt)^2)} = \frac{\varphi(k^2)\varphi(s^2)}{\varphi(l^2)\varphi(t^2)} = c \cdot b \cdot p^\alpha = a.$$

Taigi indukcinis žingsnis baigtas.

Pagal indukciją kiekvienas teigiamas racionalusis skaičius gali būti užrašytas kaip dviejų legendinių skaičių santykis.

□

**Uždavinys 3.** Duotas  $p > 10^9$  - toks pirminis skaičius, kad  $4p + 1$  irgi pirminis. Įrodykite, kad trupmenos  $\frac{1}{4p+1}$  dešimtainėje išraiškoje yra kiekvienas iš skaitmenų 0, 1, ..., 9.

*Sprendimas.* Tegu  $q = 4p + 1$ . Pagal mažąją Ferma teoremą  $10^{4p} \equiv 1 \pmod{q}$ , todėl liekanos 10 eilė mod  $q$  yra  $p, 2p$ , arba  $4p$ . Taigi,  $10 \equiv g^4, g^2$  arba  $g \pmod{q}$  kažkokiam generatoriui  $g \pmod{q}$ . Bet kuriuo atveju  $10^k, k \in \mathbb{N}$ , įgys visas liekanas  $g^{4n} \pmod{q}$ . Taigi, visiems  $m \in \mathbb{Z}$ , tenkinantiems  $q \nmid m$ , egzistuoja  $k \in \mathbb{N}$  toks, kad  $m^4 \equiv 10^k \pmod{q}$ . Jeigu  $10^k \equiv c \pmod{q}$ , tai  $c = 10^k + aq$  kažkokiam  $a \in \mathbb{Z}$ , todėl  $\frac{c}{q} = a + \frac{10^k}{q}$ , taigi trupmeninė skaičiaus  $\frac{c}{q}$  dalis yra trupmeninė skaičiaus  $\frac{1}{q}$  dalis paslinkus kablelį per  $k$  skaitmenų į dešinę. Teigiame, kad visiems  $d \in \{0, 1, \dots, 9\}$  egzistuoja  $m \in \mathbb{N}$  toks, kad  $\frac{d}{10} \leq \frac{m^4}{q} < \frac{d+1}{10}$ . Iš to seka, kad pirmas skaičiaus  $\frac{m^4}{q}$  skaitmuo po kablelio yra  $d$ , taigi skaičiaus  $\frac{1}{q}$  dešimtainėje išraiškoje yra skaitmuo  $d$ . Tam, kad įrodytume teiginį, užtenka įrodyti, kad  $\frac{(m+1)^4}{q} - \frac{m^4}{q} < \frac{1}{10}$ , kai  $m^4 < q$ . Bet jeigu  $m^4 < q$ , tai  $(m+1)^4 - m^4 = 4m^3 + 6m^2 + 4m + 1 \leq 15m^3 < 15q^{\frac{3}{4}} < \frac{q}{10}$ , nes  $q > 10^9$ . □

*Laikas: 4 val. 00 min.*

*Laikas klausimams: pirmosios 30 minučių.*

*Kiekvienas uždavinys vertas 7 tašky.*

*Leidžiamos tik rašymo ir braižymo priemonės.*