

**ИЗБОРНО ТАКМИЧЕЊЕ ЗА ЕКИПУ СРБИЈЕ  
ЗА ЕВРОПСКУ МАТЕМАТИЧКУ ОЛИМПИЈАДУ ЗА ДЕВОЈКЕ**

Београд, 17. новембар 2018.

1. Одредити све функције  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  такве да за све реалне бројеве  $x$  и  $y$  важи

$$(x + 1)f(xf(y)) = xf(y(x + 1)).$$

2. На страницама  $BC$ ,  $CA$  и  $AB$  троугла  $ABC$  дате су редом тачке  $P$ ,  $Q$  и  $R$  тако да је четвороугао  $AQPR$  тетиван и  $BR = CQ$ . Тангенте на описани круг троугла  $ABC$  у тачкама  $B$  и  $C$  секу праве  $PR$  и  $PQ$  у тачкама  $X$  и  $Y$ , редом. Доказати да је  $PX = PY$ .

3. Колико највише поља шаховске табле  $8 \times 8$  је могуће исећи дуж обе дијагонале тако да се табла не распадне?

4. Низ  $(a_n)$  је задат условима  $a_1 = 7$  и

$$a_n = a_{n-1} + \text{нзд}(n, a_{n-1})$$

за  $n \geq 2$ . Доказати да је за свако  $n \geq 2$  разлика  $a_n - a_{n-1}$  или прост број, или јединица.

Време за рад: 270 минута.  
Сваки задатак вреди 10 поена.

ДОДАТНО ИЗБОРНО ТАКМИЧЕЊЕ ЗА ЕГМО 2019

Београд, 2. децембар 2018.

1. За низ реалних бројева  $\{a_n\}_{n \geq 0}$  важи

$$a_{n+1} + a_{n-1} = |a_n| \quad \text{за све } n \geq 1.$$

Доказати да је овај низ периодичан.

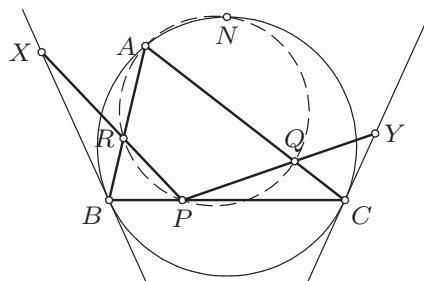
2. Сваки од  $n$  ученика има неки (позитиван) број кликера, а сви ученици заједно имају укупно  $2n - 2$  кликера. Доказати да за сваки природан број  $\ell \leq 2n - 2$  постоји подскуп скупа ученика који укупно има тачно  $\ell$  кликера.
3. Дат је паралелограм  $ABCD$ . Произвољна права  $p$  кроз теме  $A$  сече полуправе  $BC$  и  $DC$  редом у тачкама  $X$  и  $Y$ . Нека је  $K$  центар приписаног круга троугла  $ABX$  наспрам темена  $A$ , а  $L$  центар приписаног круга троугла  $ADY$  наспрам темена  $A$ . Доказати да угао  $KCL$  не зависи од избора праве  $p$ .

Време за рад: 180 минута.  
Сваки задатак вреди 10 поена.

## РЕШЕЊА

- 1.1. Заменом  $x = 0$  у дату функционалну једначину (\*) добијамо  $f(0) = 0$ . Ако за неко  $a \neq 0$  важи  $f(a) = 0$ , онда за  $y = a$  и свако  $x \neq 0$  једначина (\*) даје  $f(a(x+1)) = 0$ , па је  $f \equiv 0$ . Зато надаље сматрамо да је  $f(x) \neq 0$  за  $x \neq 0$ . Претпоставимо да за неко  $y \neq 0$  важи  $f(y) \neq y$ . Одаберимо  $x$  тако да је  $xf(y) = y(x+1)$  - дакле,  $x = \frac{y}{f(y)-y}$ . Тада из (\*) следи  $0 = (x+1)f(xf(y)) - xf(y(x+1)) = f(y(x+1))$ , одакле је  $x = -1$ . Из  $xf(y) = y(x+1)$  следи  $f(y) = 0$ , тј.  $y = 0$ , противно претпоставци. Према томе, једина решења су функције  $f(x) = 0$  и  $f(x) = x$ .

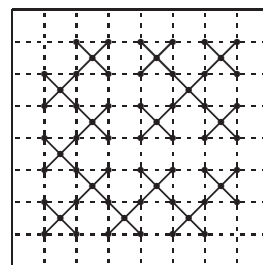
- 1.2. Како је  $\sphericalangle BPR < 180^\circ - \sphericalangle QPR = \sphericalangle BAC$ , тачка  $X$  је на полуправој  $PR$ . Слично, тачка  $Y$  је на полуправој  $PQ$ . При томе је  $\sphericalangle RBX = \sphericalangle ACB = \sphericalangle QCP$  и  $\sphericalangle BRX = \sphericalangle PRA = \sphericalangle PQC$ , што заједно са  $BR = CQ$  даје  $\triangle BRX \cong \triangle CQP$ . Следи да је  $BX = CP$ . Слично је  $CY = BP$ , па су троуглови  $XBP$  и  $PCY$  подударни и одакле  $PX = PY$ .



Напомена. Средиште  $N$  лука  $BAC$  описаног круга лежи на кругу  $AQR$  и важи  $NQ = NR$ , а тачке  $X$  и  $Y$  су симетричне у односу на праву  $NP$ .

- 1.3. Претпоставимо да је пресечено  $k$  квадрата. Пререзане дијагонале чине граф  $G$  чија темена одговарају теменама и центрима  $k$  исечених квадрата. Овај граф има  $4k$  грана. Да се табла не би распала, у графу не смеју да се појаве циклуси, па је његов број темена бар  $4k + 1$ .

Како ниједан од ивичних квадрата не сме бити исечен, сва темена графа  $G$  припадају унутрашњем квадрату  $6 \times 6$ . Штавише, како граф има паран број темена на свакој ивици унутрашњег квадрата  $6 \times 6$ , бар два подеона темена овог квадрата (од укупно 49) нису темена графа. Дакле, граф  $G$  има највише  $47 + k$  темена, па је  $47 + k \geq 4k + 1$ , тј.  $k \leq 15$ .



Слика показује да се број 15 може достићи.

- 1.4. Видимо да је  $a_2 = 8$  и  $a_3 = 9$ .

Претпоставимо да је  $a_n = 3n$  за неко  $n \geq 3$  и посматрајмо најмањи природан број  $m > n$  такав да је  $a_m - a_{m-1} > 1$ . Доказаћемо да је  $a_m - a_{m-1}$  прост број и  $a_m = 3m$ . Тврђење задатка ће одмах следити индукцијом.

За  $0 < i \leq m - n$  важи  $a_{n+i-1} = 3n + i - 1$  и

$$\begin{aligned} a_{n+i} - a_{n+i-1} &= (n + i, a_{n+i-1}) = (n + i, 2n - 1) = (2n + 2i, 2n - 1) \\ &= (2i + 1, 2n - 1). \end{aligned}$$

Дакле,  $2i + 1$  је узајамно просто са  $2n - 1$  за  $0 < i < m - n$ , али не и за  $i = m - n$ . Следи да је  $p = 2(m - n) + 1$  најмањи прост делилац броја  $2n - 1$  и  $m = n + \frac{p-1}{2}$ . Сада је  $a_m - a_{m-1} = p$  и  $a_m = a_{m-1} + p = 3n + \frac{p-3}{2} + p = 3m$ .

- 2.1.** Бар један члан низа је ненегативан. Ако је  $a_i \geq 0$  за  $i \geq 1$ , међу члановима  $a_{i-1}$  и  $a_{i+1}$  бар један је ненегативан, рецимо  $a_{i+1} \geq 0$ . Ако је  $a_{i+1} \geq a_i$ , онда је  $a_{i+2} = a_{i+1} - a_i \leq a_{i+1}$ . Дакле, за неко  $n$  важи  $a_n \geq a_{n+1} \geq 0$ .

Означимо  $a_n = x + y$  и  $a_{n+1} = x$ , где су  $x, y \geq 0$ . Тада је  $a_{n+2} = -y$  и  $a_{n+3} = y - x$ , а надаље разликујемо два случаја.

- (i)  $x \geq y$ . Наредни чланови низа су  $x, 2x - y, x - y, -x, y, x + y, x$ .
- (ii)  $x < y$ . Наредни чланови низа су  $2y - x, y, x - y, -x, y, x + y, x$ .

У оба случаја низ је периодичан са периодом 9 почев од  $a_n$ , па једноставном индукцијом следи да је периодичан и почев од  $a_0$ .

- 2.2.** Нека има  $k$  ученика са по једним кликером. Осталих  $n - k$  ученика имају редом  $a_1, a_2, \dots, a_{n-k}$  кликера, при чему је  $a_i \leq k$  за свако  $i$ : у супротном би било више од  $k \cdot 1 + k + (n - k - 1) \cdot 2 = 2n - 2$  кликера.

Означимо  $s_0 = 0$  и  $s_i = a_1 + a_2 + \dots + a_i$  за  $i = 1, 2, \dots, n - k$ . За неко  $i \in \{0, \dots, n - k\}$  важи  $s_i \leq \ell \leq s_{i+1} \leq s_i + k$ . Дакле, постоји неколико ученика са по бар два кликера који укупно имају  $s_i$  кликера, а додавањем још  $\ell - s_i$  оних са по једним кликером добијамо тражени подскуп.

Напомена. Тврђење важи кад год укупан број кликера не прелази  $2n - 1$ .

- 2.3.** Означимо  $\sphericalangle BAK = \sphericalangle KAX = x$  и  $\sphericalangle XAL = \sphericalangle LAD = y$ . Како је  $\sphericalangle KBC = \sphericalangle CDL = \frac{1}{2}\sphericalangle BAD = x + y$ , имамо  $\sphericalangle AKB = x + y - \sphericalangle BAK = y$  и аналогно  $\sphericalangle DLA = x$ . Према томе,  $\triangle ABK \sim \triangle LDA$ . Из ове сличности имамо  $\frac{KB}{AD} = \frac{BA}{DL}$ , тј.  $\frac{KB}{BC} = \frac{CD}{DL}$ , што заједно са условом  $\sphericalangle KBC = \sphericalangle CDL$  даје  $\triangle KBC \sim \triangle CDL$ . Одавде је  $\sphericalangle LCD + \sphericalangle BCK = \sphericalangle CKB + \sphericalangle BCK = 180^\circ - \frac{1}{2}\sphericalangle BAD$ , па је  $\sphericalangle KCL = 360^\circ - (180^\circ - \frac{1}{2}\sphericalangle BAD) - \sphericalangle DCB = 180^\circ - \frac{1}{2}\sphericalangle BAD$ .

