

47. МЕЂУНАРОДНА МАТЕМАТИЧКА ОЛИМПИЈАДА

Љубљана, Словенија – среда, 12. јул 2006.

1. Нека је I центар уписаног круга троугла ABC . У унутрашњости троугла изабрана је тачка P таква да је

$$\sphericalangle PBA + \sphericalangle PCA = \sphericalangle PBC + \sphericalangle PCB.$$

Доказати да је $AP \geq AI$ и да се једнакост достиже ако и само ако се P поклапа са I .
(Јужна Кореја)

2. За дијагоналу правилног 2006-угла \mathcal{P} кажемо да је *добра* ако њени крајеви деле руб \mathcal{P} на два дела од којих се сваки састоји од непарног броја страница \mathcal{P} . Странице \mathcal{P} такође сматрамо добрим.

Посматрајмо разбијања многоугла \mathcal{P} на троуглове помоћу 2003 дијагонале од којих никоје две немају заједничких унутрашњих тачака. Одредити највећи могући број једнакокраких троуглова са по две добре странице који се могу појавити при таквом разбијању.
(Србија)

3. Одредити најмањи реалан број M такав да неједнакост

$$|ab(a^2 - b^2) + bc(b^2 - c^2) + ca(c^2 - a^2)| \leq M(a^2 + b^2 + c^2)^2$$

важи за све реалне бројеве a , b и c .

(Ирска)

Language: Serbian

Време за рад: 4 сата и 30 минута
Сваки задатак вреди 7 поена

47. МЕЂУНАРОДНА МАТЕМАТИЧКА ОЛИМПИЈАДА

Љубљана, Словенија – четвртак, 13. јул 2006.

4. Наћи све парове (x, y) целих бројева такве да је

$$1 + 2^x + 2^{2x+1} = y^2. \quad (\text{САД})$$

5. Нека је $P(x)$ полином степена $n > 1$ са целим коефицијентима и нека је k природан број. Посматрајмо полином

$$Q(x) = P(P(\dots P(P(x)) \dots)),$$

где се P појављује k пута. Доказати да постоји највише n целих бројева t таквих да је $Q(t) = t$. (Румунија)

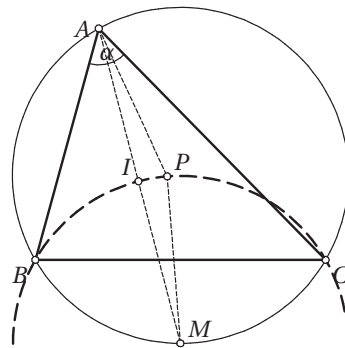
6. Свакој страници b конвексног многоугла \mathcal{P} придружимо највећу површину троугла који је садржан у \mathcal{P} и чија је једна страница b . Доказати да збир свих површина придружених страницама многоугла \mathcal{P} није мањи од двоструке површине многоугла \mathcal{P} . (Србија)

Language: Serbian

Време за рад: 4 сата и 30 минута
Сваки задатак вреди 7 поена

РЕШЕЊА

1. Из услова задатка следи да је $\sphericalangle PBC + \sphericalangle PCB = 90^\circ - \frac{1}{2}\alpha$, тј. $\sphericalangle BPC = 90^\circ + \frac{1}{2}\alpha = \sphericalangle BIC$. То значи да P лежи на описаном кругу ω троугла BCI . Како је центар круга ω у средишту M лука BC описаног круга $\triangle ABC$ који не садржи A (јер је $MB = MC = MI$), имамо $AP \geq AM - MP = AM - MI = AI$, а једнакост важи само за $P \equiv I$.



2. Једнакокраке троуглове са две добре странице зваћемо *добрим*. Темена доброг троугла T деле обим \mathcal{P} на три дела, од којих се два, рецимо \mathcal{P}_1 и \mathcal{P}_2 , састоје од непарног броја страница. Кажемо да T *поседује* све странице у \mathcal{P}_1 и \mathcal{P}_2 .

Сваки добар троугао различит од T поседује паран број страница у сваком од делова \mathcal{P}_i , $i = 1, 2$. Како страница у \mathcal{P}_i има непаран број, бар једну од њих, рецимо a_i , не поседује ниједан добар троугао осим T . Троуглу T придружујемо две странице a_1 и a_2 . По конструкцији, никоја два троугла немају заједничку придружену страницу, па добрих троуглова не може бити више од 1003.

Пример са 1003 добра троугла се може добити повлачењем дијагонала $A_{2k-2}A_{2k}$ за $k = 1, \dots, 1003$ (где је $A_0 = A_{2006}$) и још произвољних 1000 дијагонала.

3. Нека је без смањења општости $a \geq b \geq c$. Означимо $a - b = m$, $b - c = n$ и $a + b + c = s$. Лева страна неједнакости из задатка се факторише као $L = (a - b)(b - c)(a - c)(a + b + c) = mn(m + n)s$, док је десна $a^2 + b^2 + c^2 = \frac{s^2 + m^2 + n^2 + (m + n)^2}{3}$. Како је $(m + n)^2 \leq \frac{2}{3}(m^2 + n^2 + (m + n)^2)$, по неједнакости између средина имамо

$$2L^2 \leq \frac{(m + n)^6 s^2}{8} \leq s^2 \left(\frac{m^2 + n^2 + (m + n)^2}{3} \right)^3 \leq \left(\frac{s^2 + m^2 + n^2 + (m + n)^2}{4} \right)^4 = \frac{3^4 (a^2 + b^2 + c^2)^4}{4^4},$$

тј. $L \leq \frac{9}{16\sqrt{2}}(a^2 + b^2 + c^2)^2$. Једнакост се достиже ако је $m = n$ и $s^2 = \frac{m^2 + n^2 + (m + n)^2}{3}$, одакле се лако рачуна $a : b : c = (1 + \frac{3}{\sqrt{2}}) : 1 : (1 - \frac{3}{\sqrt{2}})$.

Према томе, $M = \frac{9}{16\sqrt{2}}$.

Друго решење. Имамо $L = |(a - b)(b - c)(c - a)(a + b + c)|$. Смето да претпоставимо да је $a + b + c = 1$ (случај $a + b + c = 0$ је тривијалан). Монични кубни полином чије су нуле $a - b$, $b - c$ и $c - a$ је облика

$$P(x) = x^3 + qx + r, \quad q = \frac{1}{2} - \frac{3}{2}(a^2 + b^2 + c^2), \quad r = -(a - b)(b - c)(c - a).$$

Тада је $M = \max r \left(\frac{1-2q}{3} \right)^{-2}$. Како су све три нуле полинома $P(x)$ реалне, његова дискриминанта $D = \left(\frac{q}{3}\right)^3 + \left(\frac{r}{2}\right)^2$ је ненегативна, тј. $r^2 \geq -\frac{4}{27}q^3$. Одавде је $M^2 \leq f(q) = -\frac{4}{27}q^3 \left(\frac{1-2q}{3}\right)^{-4}$. Функција f достиже максимум $\frac{3^4}{2^9}$ у тачки $q = -\frac{3}{2}$, па је $M \leq \frac{9\sqrt{2}}{32}$. Случај једнакости се једноставно налази.

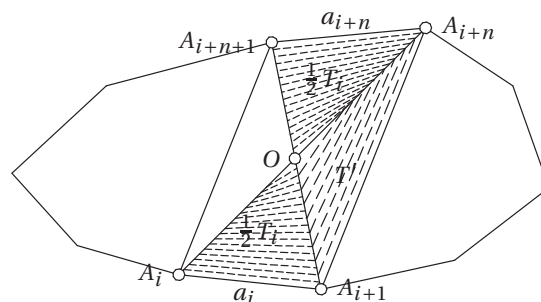
4. Нека је $1 + 2^x + 2^{2x+1} = y^2$. Број y је непаран и $2^x \mid (y+1)(y-1)$, али нису оба чиниоца $y+1$ и $y-1$ дељива са 4, одавде следи да је један од њих дељив са 2^{x-1} , тј. $y = 2^{x-1}z \pm 1$. С друге стране, очигледно је $2^x + 1 < y < 2^{x+1} - 1$ за $x \geq 2$, па је $z = 3$. Ако означимо $t = 2^{x-1}$, полазна једначина постаје $8t^2 + 2t + 1 = (3t \pm 1)^2$, чије је једино природно решење $t = 8$. Тада је $x = 4$, што и јесте решење: $1 + 2^4 + 2^9 = 23^2$.

5. Покажимо да ако је $Q(t) = t$, онда је $P(P(t)) = t$. Нека је $x_0 = t$ и $x_{i+1} = P(x_i)$ за $i \geq 0$, тако да је $x_k = x_0$. Означимо $d_i = x_{i+1} - x_i$. Како $d_i \mid P(x_{i+1}) - P(x_i) = x_{i+2} - x_{i+1} = d_{i+1}$ за све i , из $d_k = d_0$ следи да је $|d_0| = |d_1| = \dots = |d_k|$. Претпоставимо да је $d_1 = d_0 = d \neq 0$. Тада је $d_2 = d$ (у супротном имамо $x_3 = x_1$, те се у низу више никад неће појавити x_0); слично, $d_3 = d$ итд, па је $x_k = x_0 + kd \neq x_0$ за све k , контрадикција. Следи да је $d_1 = -d_0$, па је $x_2 = x_0$, тј. $P(P(t)) = t$.

Ако свако $t \in \mathbb{Z}$ за које је $Q(t) = t$ задовољава $P(t) = t$, број решења не прелази $\deg P = n$. Претпоставимо да за неко $t_1 \in \mathbb{Z}$ важи $P(t_1) = t_2 \neq t_1$ и $P(t_2) = t_1$, и посматрајмо произвољно $t_3 \notin \{t_1, t_2\}$ и $P(t_3) = t_4$ са $P(t_4) = t_3$. Тада $t_1 - t_3 \mid t_2 - t_4 \mid t_1 - t_3$, тј. $|t_1 - t_3| = |t_2 - t_4|$, а аналогно и $|t_1 - t_4| = |t_2 - t_3|$. Ако је $t_1 - t_3 = t_2 - t_4 = k \neq 0$, друга једнакост постаје $|t_1 - t_2 + k| = |t_2 - t_1 + k|$, што је немогуће. Зато мора да важи $t_1 - t_3 = t_4 - t_2$, тј. $P(t_1) + t_1 = P(t_3) + t_3 = c$ за неко c . Следи да су сва целобројна решења једначине $P(P(t)) = t$ нуле полинома $P(x) + x - c$, а њих има највише n .

6. Сваком темену A многоугла \mathcal{P} одговара јединствена тачка A' на рубу \mathcal{P} таква да права AA' полови површину \mathcal{P} . Рачунајући и те тачке по потреби у темена, можемо да претпоставимо да \mathcal{P} има паран број темена, редом A_1, A_2, \dots, A_{2n} , и да свака од дијагонала $A_i A_{i+n}$ ($i = 1, \dots, n$) полови његову површину.

Означимо са a_i и d_i редом страницу $A_i A_{i+1}$ и полуправу $A_i A_{i+n}$ ($1 \leq i \leq 2n$; индекси су по модулу $2n$). За $i = 1, \dots, n$, нека је \mathcal{P}_i област ограничена са d_i, d_{i+1} и a_i, a_{i+n} , и T_i њена површина. Покажимо да области \mathcal{P}_i покривају цео \mathcal{P} . Посматрајмо било коју тачку X унутар \mathcal{P} . Нека је без смањења општости X лево од d_i . Како је X десно од d_{i+n} , постоји j ($i \leq j < i+n$) такво да је X



лево од d_j и десно од d_{j+1} , а тада $X \in \mathcal{P}_j$. Одавде следи да је $T_1 + \dots + T_n \geq S$.

Означимо са S_i површину придружену страници a_i ($1 \leq i \leq n$). Нека се d_i и d_{i+1} секу у тачки O . Троуглови OA_iA_{i+1} и $OA_{i+n}A_{i+n+1}$ имају површину $\frac{1}{2}T_i$, док бар један од троуглова OA_iA_{i+n+1} и $OA_{i+1}A_{i+n}$ има површину T' не мању од $\frac{1}{2}T_i$. Следи да је $S_i, S_{i+n} \geq \frac{1}{2}T_i + T' \geq T_i$. Најзад, $S_1 + \dots + S_{2n} \geq 2(T_1 + \dots + T_n) \geq 2S$.

Једнакост важи ако и само ако је \mathcal{P} централно симетричан многоугао.

Друго решење. Означимо са S_a површину придружену страници a . Кажемо да је теме V придружено страници a конвексног (можда дегенерисаног) многоугла \mathcal{P} ако троугао одређен са a и V има површину S_a . Дефинишимо $\sigma(\mathcal{P}) = \sum_a S_a$ и $\delta(\mathcal{P}) = \sigma(\mathcal{P}) - 2[\mathcal{P}]$, где $[X]$ означава површину многоугла X . Доказаћемо индукцијом по броју n међусобно непаралелних страница у \mathcal{P} да је $\delta(\mathcal{P}) \geq 0$ за свако \mathcal{P} . Ово је тривијално за $n = 2$; нека је $n \geq 3$.

Посматрајмо две суседне странице AB и BC без заједничких придружених темена (јасно је да она постоје). Нека се праве кроз темена U и V придружена страницама AB и BC , паралелне тим страницама редом, секу у X . Не умањујемо општост ако претпоставимо да на дужима UX и VX нема других темена \mathcal{P} . Зваћемо странице и темена \mathcal{P} које леже унутар $\triangle UVX$ пасивним (изузев U и V). Лако се види да пасивна темена нису придружена ниједној страници \mathcal{P} , као и да је свим пасивним страницама придружено теме B . Посматрајмо сада многоугао \mathcal{P}' добијен заменом свих пасивних темена \mathcal{P} тачком X . Како је теме B придружено и страницама UX и VX у \mathcal{P}' , збир површина придружених пасивним страницама се повећао за површину S дела четвороугла $BUXV$ ван \mathcal{P} , док се остале придружене површине нису промениле. Према томе, $\sigma(\mathcal{P}') = \sigma(\mathcal{P}) + S$. Како је $[\mathcal{P}'] = [\mathcal{P}] + S$, следи $\delta(\mathcal{P}') = \delta(\mathcal{P}) - S$.

Преласком са \mathcal{P} на \mathcal{P}' број непаралелних страница се смањио, па по индуктивној претпоставци важи $0 \leq \delta(\mathcal{P}') \leq \delta(\mathcal{P})$.

Напомена. Такође се може показати да збир свих придружених површина није већи од троструке површине \mathcal{P} .

