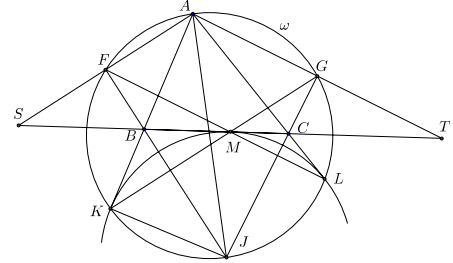


# Kansainväliset matematiikkaolympialaiset 2012

## Tehtävien ratkaisuja

1. Olkoot kolmion kulmat  $\alpha$ ,  $\beta$  ja  $\gamma$  ja olkoon  $\omega$  ympyrä, jonka halkaisija on  $AJ$ . Koska kulmat  $\angle JKA$  ja  $\angle JLA$  ovat suoria, niin  $K$  ja  $L$  ovat tällä ympyrällä. Koska  $BM$  ja  $BK$  ovat sivuympyrän tangentteja,  $BK = BM$  ja koska  $BJ$  on kulman  $\angle KBM$  puolittaja,  $BJ \perp KM$  ja  $\angle MBJ = 90^\circ - \frac{1}{2}\beta$  sekä  $\angle BMK = \frac{1}{2}\beta$ . Vastaavasti  $\angle CML = \frac{1}{2}\gamma$ . Siis  $\angle MFB + \frac{1}{2}\gamma = 90^\circ - \frac{1}{2}\beta$ . Tästä seuraa, että  $\angle L F J =$



$\angle MFB = 90^\circ - \frac{1}{2}(\beta + \gamma) = \frac{1}{2}\alpha = \angle JAL$ . Viimeinen yhtälö seuraa siitä, että  $AJ$  on kulman  $\angle BAC$  puolittaja. Kehäkulmalauseen perusteella  $F$  on ympyrällä  $\omega$  ja symmetrian vuoksi myös  $G$ . Koska  $AJ$  on  $\omega$ :n halkaisija,  $\angle AFJ = 90^\circ$ . Kolmiot  $AFB$  ja  $SFB$  ovat yhteneviä (ksk), joten  $AK = SM$ . Samoin osoitetaan, että  $AL = TM$ . Nyt sivuympyrän tangentteina  $AK$  ja  $AL$  ovat yhtä pitkät, joten  $SM = TM$ .

2. Valitaan positiivinen luku  $x_1$  ja määritellään luvut  $x_2, x_3, \dots, x_{n-1}$  niin, että  $a_k = \frac{x_k}{x_{k-1}}$ , kun  $k = 2, 3, \dots, n-1$  ja  $a_n = \frac{x_1}{x_{n-1}}$ . Todistettava epäyhtälö saa muodon

$$(x_1 + x_2)^2(x_2 + x_3)^2 \cdots (x_{n-1} + x_1)^n > n^n x_1^2 x_2^3 \cdots x_{n-1}^n. \quad (1)$$

Sovelletaan jokaiseen vasemman puolen tulon tekijään aritmeettisen ja geometrisen keskiarvon epäyhtälöä seuraavasti:

$$\begin{aligned} (x_1 + x_2)^2 &\geq 2^2 x_1 x_2 \\ (x_2 + x_3)^2 &= \left(2 \left(\frac{x_2}{2}\right) + x_3\right)^2 \geq 3^2 \left(\frac{x_2}{2}\right)^2 x_3 \\ (x_3 + x_4)^2 &= \left(3 \left(\frac{x_2}{3}\right) + x_4\right)^2 \geq 4^2 \left(\frac{x_3}{3}\right)^3 x_4 \\ &\dots \\ (x_{n-1} + x_1)^n &= \left((n-1) \left(\frac{x_{n-1}}{n-1}\right) + x_1\right)^n \geq n^n \left(\frac{x_{n-1}}{n-1}\right)^{n-1} x_1. \end{aligned}$$

Kun edelliset epäyhtälöt kerrotaan puolittain keskenään, saadaan (1), kuitenkin niin, että yhtäsuuruuskin olisi mahdollinen. Yhtäsuuruus toteutuu kuitenkin vain, jos  $x_1 = x_2$ ,  $x_2 = 2x_3$ ,  $\dots$ ,  $x_{n-1} = (n-1)x_1$  eli  $x_1 = (n-1)!x_1$ . Koska  $x_1 > 0$  ja  $n \geq 3$ , tämä ei ole mahdollista. Epäyhtälö on aito.

**3.** Oletamme, että  $B$  on määrittänyt joukon  $T$ , jossa on  $m$  alkioita ja johon  $x$  kuuluu. Pelin alussa  $T = \{1, 2, \dots, N\}$ . Osoitetaan, että jos  $m > 2^k$ ,  $B$  löytää alkion  $y \in T$  siten, että  $y \neq x$ . Näin  $B$ :llä on yhtä alkioita pienempi joukko.  $B$  voi toistaa menettelyn, kunnes  $m \leq 2^k \leq n$  ja siten voittaa pelin. Koska vain  $T$ :n koko on olennainen, voidaan olettaa, että  $T = \{0, 1, \dots, 2^k, \dots, m-1\}$ .  $B$  kysyy nyt  $k+1$  kertaa, onko  $x = 2^k$ . Jos  $A$  vastaa joka kerran *ei*, vastauksista ainakin yksi on tosi, joten  $x \neq 2^k$ . Ellei tapahdu, niin kuin edellä on kuvattu,  $B$  lopettaa kysymyksen ” $x = 2^k$ ?” esittämisen silloin, kun  $A$  vastaa ensimmäisen kerran ”kyllä”. Sen sijaan  $B$  esittää seuraavat  $k$  kysymystä: ”onko  $x$ :n binaariesityksen  $i$ :s numero 0” ( $i = 1, 2, \dots, k$ ). Muodostetaan luku  $y$ ,  $0 \leq y \leq 2^{k-1}$ , jonka binaariesitys muodostuu niistä luvuista, jotka ovat  $A$ :n vastausten komplementeista (mukaan lukien se *kyllä*, joka laukaisi kysymyssarjan. Jos olisi  $x = y$ ,  $A$  olisi valehdellut  $k+1$  kertaa peräkkäin. Siis  $y \neq x$ , ja  $T$ :tä voidaan pienentää.

Osoitetaan että jos  $1 < c < 2$  ja  $n = \lfloor (2-c)c^{k+1} \rfloor - 1$ , niin  $A$  voi pelata niin, että  $B$  ei pysty takaamaan voittoa. Huomataan, että jos  $1,99 < c < 2$ , niin  $\lfloor (2-c)c^{k+1} \rfloor - 1 \geq 1,99^k$  tarpeeksi suurilla  $k$ :n arvoilla (koska  $\lim_{k \rightarrow \infty} \frac{1,99^k}{c^k} = 0$ ).  $A$ :n strategia on seuraava. Hän valitsee luvun  $N = n+1$  ja luvun  $x$ ,  $1 \leq x \leq N$ , mielivaltaisesti.  $A$  kutsuu  $B$ :n kysymykseen antamaansa vastausta  $i$ -yhteensopimattomaksi, jos se on ollut *kyllä*, mutta  $i \neq x$  tai jos se on ollut *ei*, mutta  $i \in S$ . Jokaisen vastauksensa kohdalla  $A$  laskee, kuinka monta peräkkäistä  $i$ -yhteensopimatonta vastausta hän on antanut kullakin arvolla  $i = 1, 2, \dots, n+1$ . Olkoon tämä lukumäärä  $m_i$ .  $A$  tarkastelee suuretta

$$C = \sum_{i=1}^{n+1} c^{m_i}.$$

Kuhunkin  $B$ :n kysymykseen  $A$  vastaa niin, että  $C$  saa mahdollisimman pienen arvon. Osoitetaan, että tällöin aina  $C < c^{k+1}$ . Jos näin on, mikään eksponentti  $m_i$  ei saa suurempaa arvoa kuin  $k$ .  $A$  ei siis anna minkään  $i$ :n suhteen  $i$ -yhteensopimatonta vastausta enempää kuin  $k$  kertaa peräkkäin. Erityisesti tämä pätee, kun  $i = x$ , joten  $A$  ei valehtele kysymyksen  $x \in S$  kohdalla useammin kuin  $k$  kertaa peräkkäin. Strategia ei riipu luvusta  $x$ , joten  $B$  ei saa sitä koskevaa informaatiota lainkaan, eikä näin ollen omista voittostrategiaa.

On vielä todistettava, että  $C < c^{k+1}$  on aina voimassa. Alussa  $m_i = 0$  kaikilla  $i$ , joten summa on  $n+1$ ; koska  $1 < c < 2$  ja  $n = \lfloor (2-c)c^{k+1} \rfloor - 1$ , väite pätee. Oletetaan, että  $C < c^{k+1}$  jonkin kysymyksen jälkeen ja että  $B$ :n kysymys on ” $x \in S$ ?” jollekin joukolle  $S$ . Sen mukaan vastaako  $A$  *kyllä* tai *ei*,  $C$  saa joko arvon

$$C_1 = \sum_{i \in S} 1 + \sum_{i \notin S} c^{m_i+1}$$

tai arvon

$$C_2 = \sum_{i \notin S} 1 + \sum_{i \in S} c^{m_i+1}$$

Nyt luvuista  $C_1$  ja  $C_2$  pienempi on enintään yhtä suuri kuin lukujen keskiarvo

$$\frac{1}{2}(C_1 + C_2) = \frac{1}{2} \left( \sum_{i \in S} (1 + c^{m_i+1}) + \sum_{i \notin S} (c^{m_i+1} + 1) \right) = \frac{1}{2}(cC + n + 1)$$

$$< \frac{1}{2}c^{k+2} + (2-c)c^{k+1} = c^{k+1}.$$

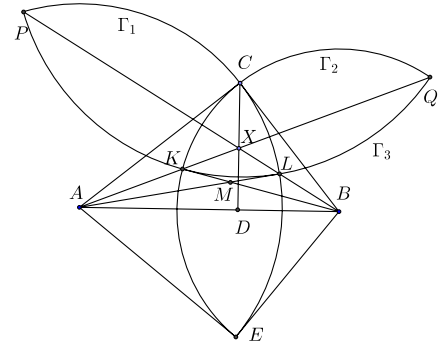
Induktioaskel on otettu ja todistus on valmis.

4. Jos tehtävän yhtälöön sijoitetaan  $a = b = c = 0$ , saadaan  $3f(0)^2 = 6f(0)^2$ . Siis  $f(0) = 0$ . Jos nyt yhtälöön sijoitetaan  $b = -a$  ja  $c = 0$ , saadaan  $(f(a) - f(-a))^2 = 0$ .  $f$  on siis parillinen funktio. Sijoitetaan yhtälöön nyt  $b = a$  ja  $c = -2a$ . Saadaan  $2f(a)^2 + f(2a)^2 = 2f(a)^2 + 4f(a)f(2a)$ . Siis joko  $f(2a) = 0$  tai  $f(2a) = 4f(a)$  kaikilla  $a \in \mathbb{Z}$ . Jos  $f(r) = 0$  jollain  $r \geq 1$ , niin sijoitus  $b = r$ ,  $c = -a - r$  johtaa yhtälöön  $(f(a+r) - f(a))^2 = 0$ . Tällöin  $f$  on jaksollinen ja jakso on  $r$ . Jos erityisesti  $f(1) = 0$ , niin  $f$  on identtisesti 0. Oletetaan jatkossa, että  $f(1) = k \neq 0$ . Nyt edellä sanotun perusteella  $f(2) = 0$  tai  $f(2) = 4k$ . Jos  $f(2) = 0$ ,  $f$  on jaksollinen ja jaksona 2. Tällöin  $f(a) = 0$ , jos  $a$  on parillinen ja  $f(a) = k$ , jos  $a$  on pariton. Tällainen funktio selvästi toteuttaa tehtävän ehdon: jos  $a, b, c$  ovat kaikki parillisia, yhtälö on  $0 = 0$  ja jos luvuista kaksi, esimerkiksi  $b$  ja  $c$  ovat parittomia, kolmas on parillinen, ja yhtälö on  $k^2 + k^2 = 2k^2$ . Oletetaan nyt, että  $f(2) = 4k$ . Nyt joko  $f(4) = 0$  tai  $f(4) = 16k$ . Jos  $f(4) = 0$ ,  $f$  on jaksollinen, jaksona 4. Siis  $f(a) = 0$ , kun  $a \equiv 0 \pmod{4}$ ,  $f(a) = f(-1) = f(1) = k$ , kun  $a \equiv \pm 1 \pmod{4}$  ja  $f(a) = 4k$ , kun  $a \equiv 2 \pmod{4}$ . Osoitetaan, että tällainen funktio toteuttaa tehtävän ehdon. Jos  $a + b + c = 0$  ja  $b$  ja  $c$  ovat parittomia, niin  $a$  voi olla neljällä jaollinen tai  $\equiv 2 \pmod{4}$ . Edellisessä tapauksessa yhtälö on  $0^2 + 2k^2 = 2k^2$ , jälkimmäisessä  $16k^2 + 2k^2 = 8k^2 + 2k^2 + 8k^2$ . Jos  $a, b, c$  ovat kaikki parillisia, niin joko kaikki ovat neljällä jaollisia tai tasan yksi on. Kummassakin tapauksessa yhtälö toteutuu.

Jäljellä on vielä tapaus  $f(4) = 16$ . Osoitetaan, että tällöin  $f(3) = 9k$ . Tämä seuraa tehtävän yhtälöstä sijoituksilla  $a = 1, b = 2, c = -3$  ja  $a = 1, b = 3, c = -4$ . Edellinen johtaa yhtälöön  $f(3)^2 - 10kf(3) + 9k^2 = 0$ , jonka ratkaisut ovat  $f(3) = k$  ja  $f(3) = 9k$ , jälkimmäinen puolestaan yhtälöön  $f(3)^2 - 34kf(3) + 225k^2 = 0$ , jonka ratkaisut ovat  $f(3) = 9k$  ja  $f(3) = 25k$ . Siis todellakin  $f(3) = 9k$ . Osoitetaan nyt induktiolla, että  $f(x) = kx^2$  kaikilla kokonaisluvuilla  $x$ . Asia tiedetään jo luvuille  $x = 0, 1, 2, 3, 4$ . Oletetaan että väite pätee kokonaisluvuilla  $x \leq n$ . Sijoitukset  $a = n, b = 1, c = -n - 1$  ja  $a = n - 1, b = 2$  ja  $c = -n - 1$  johtavat toisen asteen yhtälöihin, joista edellisen ratkaisut ovat  $f(n+1) = k(n+1)^2$  ja  $f(n+1) = k(n-1)^2$ , jälkimmäisen  $f(n+1) = k(n+1)^2$ ,  $f(n+1) = k(n-3)^2$ . Koska  $n \neq 2, (n-1)^2 \neq (n-3)^2$ . Siis välttämättä  $f(n+1) = k(n+1)^2$  ja  $f(x) = kx^2$  kaikilla ei-negatiivisilla kokonaisluvuilla  $x$ .  $f$ :n parillisuuden takia sama yhtälö pätee myös negatiivisilla  $x$ . On vielä tarkistettava, että tämäkin funktio todella on ratkaisu. Se seuraa yhtälöstä  $a^2 + b^4 + (a+b)^4 = 2a^2b^2 + 2a^2(a+b)^2 + 2b^2(a+b)^2$ , jonka päteminen todistetaan suoraan sieventämällä.

5. Olkoon  $AEB ABC$ :n kanssa suoran  $AB$  suhteen symmetrinen suorakulmainen kolmio. Olkoot  $\Gamma_1$  ja  $\Gamma_2$  ympyrät, joiden keskipisteet ovat  $A$  ja  $B$  ja joille  $C, L, E$  ja  $C, K, E$  ovat kehäpisteitä. Leikatkoot puolisuorat  $AX$  ja  $BX$  nämä ympyrät (myös) pisteissä  $P$  ja  $Q$ . Koska  $\angle BCA$  on suora,  $AC$  on  $\Gamma_2$ :n tangentti ja  $BC$  on  $\Gamma_1$ :n tangentti. Lasketaan pisteen  $X$  potenssi ympyröiden  $\Gamma_1$  ja  $\Gamma_2$  suhteen:  $XK \cdot XQ = XC \cdot XE = XL \cdot XP$ . Tästä seuraa, että piste  $Q$  on pisteiden  $K, L$  ja  $P$  kautta kulkevalla ympyrällä. Olkoon tämä

ympyrä  $\Gamma_3$ . Lasketaan pisteen  $A$  potenssi ympyrän  $\Gamma_2$  suhteen; saadaan  $AC^2 = AK \cdot AQ$ . Koska  $AL = AC$ , on myös  $AL^2 = AK \cdot AQ$ . Tästä seuraa, että  $AL$  on  $\Gamma_3$ :n tangentti. Vastaavasti osoitetaan, että  $BK$  on  $\Gamma_3$ :n tangentti. Mutta näin ollen  $MK$  ja  $ML$  ovat kaksi pisteestä  $M$   $\Gamma_3$ :lle piirrettyä tangenttia ja siis yhtä pitkät.



6. Jos  $a_1, a_2, \dots, a_n$  ovat ei-negatiivisia kokonaislukuja ja

$$\sum_{i=1}^n \frac{i}{3^{a_i}} = 1,$$

niin  $\sum_{i=1}^n i3^{b_i} = 3^a$  jollain ei-negatiivisilla kokonaisluvuilla  $b_i$  ja  $a$ . Tästä seuraa  $\frac{n(n+1)}{2} = \sum_{i=1}^n i \equiv 1 \pmod{2}$ . Viimeinen ehto toteutuu, kun kumpikaan luvuista  $n, n+1$  ei ole jaollinen 4:llä, eli kun  $n \equiv 1 \pmod{4}$  tai  $n \equiv 2 \pmod{4}$ .

Osoitetaan, että tämä välttämätön ehto on myös riittävä. Kutsumme jonoa  $b_1, b_2, \dots, b_n$  *mahdolliseksi*, jos on olemassa ei-negatiiviset kokonaisluvut  $a_1, a_2, \dots, a_n$ , joille

$$\sum_{i=1}^n \frac{1}{2^{a_i}} = \sum_{i=1}^n \frac{b_i}{3^{a_i}} = 1.$$

Jos nyt  $b_k$  on jokin mahdollisen jonon termi ja jos  $u$  ja  $v$  ovat ei-negatiivisia kokonaislukuja, joille pätee  $u + v = 3b_k$ , niin jono  $b_1, \dots, b_{k-1}, u, v, b_{k+1}, \dots, b_n$  on mahdollinen jono. Tämä seuraa siitä, että

$$\frac{u}{3^{a_k+1}} + \frac{v}{3^{a_k+1}} = \frac{b_k}{3^{a_k}} \quad \text{ja} \quad \frac{1}{2^{a_k+1}} + \frac{1}{2^{a_k+1}} = \frac{1}{2^{a_k}}.$$

Kääntäen, jos mahdollisen jonon kaksi termiä  $u$  ja  $v$  korvataan uudella termillä  $\frac{u+v}{3}$  ja näin saadaan mahdollinen jono, niin alkuperäinenkin jono on mahdollinen. Merkitään symbolilla  $\alpha_n$  jonoa  $1, 2, \dots, n$ . Oletetaan, että  $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$  ja muunnetaan jono jonoksi  $\alpha_1$   $n-1$ :llä muunnoksella  $\{u, v\} \mapsto \frac{1}{3}(u+v)$ . Jono  $\alpha_1$  on mahdollinen; vastaava eksponenttien jono on  $\alpha_1 = 0$ . Huomattakoon, että jos jonossa ovat luvut  $m$  ja  $2m$ , niin voidaan aina tehdä muunnos  $\{m, 2m\} \mapsto m$ . Termit  $2m$  voidaan siis jättää huomiotta.

Olkoon  $n \geq 16$ . Osoitetaan, että  $\alpha_n$  voidaan palauttaa jonoksi  $\alpha_{n-12}$  12 muunnoksella. Olkoon  $n = 12k + r$ ,  $k \geq 1$  ja  $0 \leq r \leq 11$ . Jos  $0 \leq r \leq 5$ , niin jonon  $\alpha_n$  12 viimeistä termiä voidaan osittaa kahdeksi yksittäiseksi luvuksi  $12k-6$ ,  $12k$  ja viideksi pariiksi  $\{12k-6-$

$i, 12k - 6 + i\}$ ,  $i = 1, \dots, 5 - r$ , ja  $\{12k - j, 12k + j\}$ ,  $j = 1, \dots, r$ . (Jos  $r = 0$  tai  $r = 5$ , pareja on vain yhtä lajia.) Koska  $12k - 6 = 2(6k - 3)$  ja  $12k = 2(6k)$ ,  $12k - 6$  ja  $12k$  voidaan poistaa. Operaatiot  $\{12k - j, 12k + j\} \mapsto 8k$  ja  $\{12k - 6 - i, 12k - 6 + i\} \mapsto 8k$  muuntavat 10 termiä viideksi termiksi  $8k, 8k - 4$ . Havaitaan, että  $4k$  kuuluu jonoon  $\alpha_{n-12}$ . Epäyhtälö  $4k \leq n - 12 = 12k + r$  on yhtäpitävä ehdon  $8k \geq 12 - r$  kanssa; tämä on totta, kun  $r = 4$  ja  $r = 5$ . Jos taas  $r \leq 3$ , niin ehdosta  $n \geq 16$  seuraa  $k \geq 2$ , ja ehto  $8k \geq 12 - r$  on voimassa. Siis  $\alpha_n$  voidaan korvata jonolla  $\alpha_{n-12}$ . Jos  $6 \leq r \leq 11$ , menetellään analogisesti. Jonon  $\alpha_n$  12 suurinta lukua jaetaan yksilöiksi  $\{12k\}$  ja  $\{12k + 6\}$  ja pareiksi  $\{12k - i, 12k + i\}$ ,  $i = 1, \dots, 11 - r$ , ja  $\{12k + 6 - j, 12k + 6 + j\}$ ,  $j = 1, \dots, r - 6$ . Yksiköt ovat jonon kaksi kertaa niin suuria kuin jotkin jonon pienemmät jäsenet ja ne voidaan siis poistaa. Muunnokset  $\{12k - i, 12k + i\} \mapsto 8k$  ja  $\{12k + 6 - j, 12k + 6 + j\} \mapsto 8k + 4$  muuttavat 10 lukua viideksi. Koska  $k \geq 1$  ja  $r \geq 6$ , niin  $4k + 2 \leq n - 12$ . Syntyneet viisi lukua ovat jonossa  $\alpha_{n-12}$  olevien lukujen kaksinkertoja ja ne voidaan poistaa.  $\alpha_n$  voidaan nytkin korvata jonolle  $\alpha_{n-12}$ . Kun tällainen 12:lla pienentäminen tehdään riittävän monta kertaa ja otetaan huomioon  $n \equiv 1, 2 \pmod{4}$ , todetaan, että ongelmaksi jää jonon  $\alpha_n$  mahdollisuuden tarkistaminen, kun  $n \in \{2, 5, 6, 9, 10, 13, 14\}$ . Tapaukset  $n = 2, 6, 10, 14$  voidaan unohtaa, koska jonon suurin termi on parillinen ja siis kaksi kertaa niin suuri kuin jokin jonon aikaisempi jäsen. Tapaus  $n = 5$  selvitetään muunnoksilla  $\{4, 5\} \mapsto 3$ ,  $\{3, 3\} \mapsto 2$ , jonka jälkeen jonon kakkoset voidaan poistaa. Tapauksessa  $n = 9$  voidaan poistaa 6 ja sitten tehdä muunnokset  $\{5, 7\} \mapsto 4$ ,  $\{4, 8\} \mapsto 4$ ,  $\{3, 9\} \mapsto 4$ . Nyt ensin 4:t ja sitten 2 voidaan poistaa. Tapaus  $n = 13$  palautuu tapaukseen  $n = 10$ , kun tehdään muunnos  $\{11, 13\} \mapsto 8$  ja poistetaan 8 ja 12. Todistus on valmis.