

A feladatok alábbi megoldásait az olimpián részt vevő versenyzők és Pataki János készítették.

1. Egy adott kör  $AB$ ,  $CD$  húrjai a kör belsejében lévő  $E$  pontban metszik egymást. Legyen  $M$  az  $EB$  szakasz egy belső pontja. A  $D$ ,  $E$ ,  $M$  pontokon átmenő körhöz  $E$ -ben húzott érintő messe a  $BC$ , ill.  $AC$  egyeneseket rendre az  $F$ , ill. a  $G$  pontban. Ha  $\frac{AM}{AB} = t$ , fejezzük ki az  $\frac{EG}{EF}$  hányadost  $t$  segítségével.

**Megoldás.** Azt a pontot, ahol  $MD$  másodszor metszi a kört, jelöljük  $X$ -szel. Továbbá legyen  $\angle ADC = \gamma$ ,  $\angle CDX = \alpha$ ,  $\angle XDB = \beta$ . Mivel szintén az  $AC$  ívhez tartozik,  $\angle ABC = \gamma$ . Az  $FG$  egyenes a  $DEM$  háromszög körülírt körének  $E$ -beli érintője, e kis körben az  $FEM$  szög az  $EM$  húrhoz tartozó érintő szárú kerületi szög, így  $\angle FEM = \angle EDM = \alpha$ . Ennek csúcshozzájárulása:  $\angle GEA = \alpha$ . Ezentúl csak az  $ABCD$  körülírt körre fogunk hivatkozni „kör” néven. E kör sugarát  $\frac{1}{2}$ -nek választva, és tetszőleges  $L_1, L_2, L_3$  köri ponthármásra az általános szinusztételt felírva:

$$(*) \quad L_1 L_3 = (\sin L_1 L_2 L_3) \cdot 2R = \sin L_1 L_2 L_3.$$

Az  $AEG$  háromszögben a szinusztételt felírva:

$$(**) \quad \frac{EG}{\sin \angle GAE} = \frac{AE}{\sin \angle AGE}.$$

Itt két észrevételt teszünk: mivel  $\angle GAE + \angle EAC = 180^\circ$ , ezért  $\sin \angle GAE = \sin \angle EAC$ . Másrészt  $CB$  feletti szögek kerületi szögek lévén  $\alpha + \beta = \angle CDB = \angle CAB$  és  $\angle CAB$  az  $AEG$  háromszög külső szöge, így  $\alpha + \beta = \angle CAB = \angle AGE + \angle AEG$ , tehát  $\angle AEG = \alpha$  szerint  $\angle AGE = \beta = \angle XDB$ .

A (\*) és (\*\*) állításokból:

$$(1) \quad EG/CB = AE/XB.$$

Vegyük észre, hogy az  $EFB$  háromszögben az  $E$  csúcsnál levő szög  $\alpha$ , a  $B$ -nél levő  $\gamma$ , ezért az  $F$  csúcsnál levő szög  $180^\circ - \alpha - \gamma$ ,  $\sin \angle EFB = \sin(\alpha + \gamma) = AX$ . Az  $EFB$  háromszögben a szinusztétellel:  $\frac{EF}{\sin \gamma} = \frac{EB}{\sin(\alpha + \gamma)}$ , így (\*) szerint:

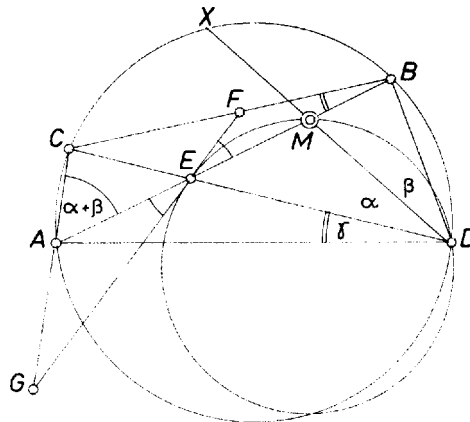
$$(2) \quad EF/AC = EB/AX.$$

(1)-et (2)-vel elosztva:

$$(3) \quad \frac{EG}{EF} = \frac{AE \cdot CB \cdot AX}{EB \cdot AC \cdot XB}.$$

*Lemma:* Egy  $ACBD$  konvex húrnégyszög  $AB$  és  $CD$  átlóinak metszéspontja  $E$ . Ekkor:

$$CB \cdot AE \cdot BD = AC \cdot EB \cdot AD.$$



*Bizonyítás:* Az  $ADE$  háromszögben a szinusztétellel:

$$AE/\sin \angle ADE = AD/\sin \angle AED,$$

azaz (\*) szerint

$$(L_1) \quad AE/AC = AD/\sin \angle AED.$$

Az  $EBC$  háromszögben hasonlóan

$$(L_2) \quad \begin{aligned} EB / \sin BCE &= CB / \sin CEB = CB / \sin AED, \\ EB / BD &= CB / \sin AED. \end{aligned}$$

Az  $(L_2)$  egyenletet az  $(L_1)$  egyenlettel elosztva és rendezve a bizonyítandó állítást kapjuk. Lemmánkat az  $ACBD$  és  $AXBD$  négyszögekre alkalmazva:

$$\begin{aligned} CB \cdot AE \cdot BD &= AC \cdot EB \cdot AD, \\ XB \cdot AM \cdot BD &= AX \cdot MB \cdot AD. \end{aligned}$$

A második egyenletet az elsővel elosztva:

$$\frac{AM}{MB} = \frac{AE \cdot CB \cdot AX}{XB \cdot EB \cdot AC},$$

amelyet (3)-mal összevetve:

$$\frac{EG}{EF} = \frac{AM}{MB} = \frac{AM}{AB - AM} = \frac{t}{1 - t}.$$

Megjegyzés. A feladat elolvasása és az ábra felrajzolása után mindjárt az a benyomásom támadt, hogy itt olyan sok szép egyenlő szög van, hogy elképzelhetetlen, hogy a megoldást ne lehetne valahogyan „kiszervedni”. Sajnos, elegáns megoldást nem találván, tényleg ezt kellett tennem. Így versenydolgozatomban a szinusztételt 8 háromszögre alkalmaztam, majd ezek „cseles” összeszorozásával rengeteg tag kiesett és a bizonyítandó állítást kaptam. Az itt közölt megoldásbeli lemmát Pataki János javaslatára használom fel, ez a megoldást jóval áttekinthetőbbé teszi (azért a háttérben ugyanazok a szinusztételek vannak).

**Kondacs Attila**

2. Legyen  $n \geq 3$ , és tekintsünk egy  $E$  halmazt, amely egy kör kerületén lévő  $2n - 1$  darab különböző pontból áll. Tegyük fel, hogy ezen pontok közül pontosan  $k$  darabot feketére színezzük. Egy ilyen színezést „jó”-nak nevezünk, ha található két olyan fekete pont, hogy az általuk meghatározott két körív belseje pontosan  $n$  darab  $E$ -beli pontot tartalmaz. Határozzuk meg a legkisebb olyan  $k$  értéket, amelyre igaz, hogy  $E$  bármely  $k$  pontját színezzük is feketére, a színezés „jó”.

**Megoldás.** Kétségtelenül ez a feladat volt az első versenynap legkönnyebb feladata, főleg azok számára, akik nem szeretik a geometriát. Ugyanis a megoldás folyamán csupa „természetes” ötletet kell csak felhasználni, tulajdonképpen józan ész elegendő hozzá.

Legyenek a pontok nevei rendre  $A_1, A_2, \dots, A_{2n-1}$ . (Ha valamilyen  $A_i$ -t említünk, amelyre  $i \geq 2n$ , vagy  $i \leq 0$ , akkor az  $i$  modulo  $(2n - 1)$  értendő.)

Könnyen kialakulhat az a sejtésünk, hogy  $n$ -től függően  $n - 1$  vagy  $n$  a megfelelő  $k$ .

Próbáljunk „rossz” színezést találni. Vizsgáljuk a következő sorozatot

$$(*) \quad A_{n-2}; A_{2(n-2)}; A_{3(n-2)}; \dots; A_{i(n-2)},$$

amelyre teljesüljön, hogy  $A_{(i+1)(n-2)}$  már előfordul a sorozatban. Ez az  $A_{(i+1)(n-2)}$  pont csak az  $A_{n-2}$  lehet, hisz minden ponttól két pont van  $n - 2$  távolságra, s a többi pontnál ezek a szomszédok. Így

$$(i + 1)(n - 2) \equiv n - 2 \pmod{(2n - 1)},$$

vagyis

$$(i + 1)(n - 2) = n - 2 + a(2n - 1),$$

(ahol  $a$  megfelelő egész szám), így

$$(1) \quad i(n - 2) = a(2n - 1).$$

Ha  $i = 2n - 1$ , akkor a sorozatunk az összes pontot tartalmazza. Közülük  $n$  darabot kiválasztva lesz köztük szomszédos ( $A_{n-2}$  és  $A_{i(n-2)}$  szomszédosnak tekintendő), hiszen különben  $A_{j(n-2)}$  kiválasztása esetén  $A_{(j+1)(n-2)}$  nem választható ki, s az egyértelmű hozzárendelés miatt  $n$  pontot kiválasztva  $n$  pontot zárunk ki, ami összesen már több, mint  $2n - 1$ . Nyilván  $n - 1$  pont kiválasztható, ilyen pl. az  $A_{2(n-2)}; A_{4(n-2)}; \dots; A_{(2n-2)(n-2)}$ . Tehát ha  $i = 2n - 1$ , akkor  $k = n$ .

Nézzük meg azt, hogy milyen  $n$ -re lehetséges  $i \neq 2n - 1$ . Ekkor  $n - 2$ -nek és  $2n - 1$ -nek van 1-nél nagyobb közös osztója, ami csak a  $(2n - 1) - 2 \cdot (n - 2) = 3$  lehet, és pedig abban az esetben, ha  $n = 3e + 2$  alakú. Vagyis  $i = \frac{2n - 1}{3}$  lehetséges még. Ekkor a  $(*)$  sorozatban éppen a 3-mal osztható sorszámú pontok találhatóak. A sorszámokhoz 1-et, ill. 2-t adva kaphatjuk az alábbi sorozatokat:

$$(**) \quad A_{1(n-2)+1}; A_{2(n-2)+1}; \dots; A_{\frac{2n-1}{3}(n-2)+1},$$

$$(***) \quad A_{1(n-2)+2}; A_{2(n-2)+2}; \dots; A_{\frac{2n-1}{3}(n-2)+2}.$$

A három sorozat tartalmazza az összes pontot. Az előzőekhez hasonlóan igazolható, hogy ha egy sorozat  $\frac{2n-1}{3}$  elemet tartalmaz, akkor legfeljebb  $\frac{n-2}{3}$  elem színezhető ki úgy, hogy a színezés rossz legyen. Ez mindhárom esetben megtehető, így adódik, hogy  $n-2$  pontot még ki lehet színezni rosszul,  $n-1$ -et azonban már nem.

Tehát: ha  $n = 3e + 2$  alakú, akkor  $k = n - 1$ , különben  $k = n$ .

**Balog József**

3. Határozzuk meg az összes olyan  $n > 1$  egész számot, amelyre  $\frac{2^n + 1}{n^2}$  is egész szám.

**Megoldás.**  $n = 3$  nyilván megoldás, hiszen  $2^3 + 1 = 9$  osztható  $3^2 = 9$ -cel. Megmutatjuk, hogy más megoldás nem létezik.

Írjuk ehhez az  $n$ -et  $3^k \cdot d$  alakba ( $k \geq 0$ ,  $3$  és  $d$  relatív prímelek). Ekkor

$$(1) \quad 2^n + 1 = 2^{3^k d} + 1 = (2^d + 1) \prod_{i=0}^{k-1} (2^{2 \cdot 3^i d} - 2^{3^i d} + 1).$$

Mivel minden páratlan  $t$  egészre  $2^{2t} - 2^t + 1$  osztható  $3$ -mal, de nem osztható  $9$ -cel, ezért (1) jobb oldalán a  $k$ -tényezős szorzat  $3$ -nak pontosan a  $k$ -adik hatványával osztható.

Ha most a fenti alakú szám megoldás, azaz  $n^2 = (3^k d)^2$  osztója  $2^n + 1$ -nek, akkor a „hiányzó”  $3$ -as tényezőket az (1)-beli szorzat első tényezőjének kell tartalmaznia:

$$3^k | 2^d + 1,$$

ami csak a  $k = 0$ , vagy  $1$  esetekben lehetséges, hiszen  $(d, 3) = 1$  miatt  $9 \nmid 2^d + 1$ .

Megmutatjuk, hogy  $d$  értéke csak  $1$  lehet. Tegyük fel, hogy  $d > 1$  és legyen a  $d$  legkisebb prímosztója  $p$ , ami legalább  $5$ , másfelől  $(p-1, d) = 1$ .

A feltétel miatt

$$(2) \quad p | 2^n + 1,$$

a kis Fermat-tételből pedig

$$p | 2^{p-1} - 1$$

következik. Így a

$$2^{2n} \equiv 1 \pmod{p}$$

és

$$2^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$$

kongruenciákból

$$(3) \quad 2^m \equiv 1 \pmod{p}$$

következik, ahol  $m = (2n, p-1)$ .

Mivel  $2n | 2 \cdot 3d$  és  $(p-1, d) = 1$ , ezért szükségképpen  $m | 6$ , azaz (3) szerint a  $p$  prímszám az  $1, 3, 7, 63$  számok valamelyikének  $3$ -nál nagyobb prímtényezője, ami csak úgy lehetséges, ha  $p = 7$ . Ez viszont lehetetlen, ugyanis (2) alapján ekkor  $7 | 2^n + 1$ , ami egyetlen pozitív egész  $n$  kitevővel sem teljesül. A  $d$  tehát valóban nem lehet  $1$ -nél nagyobb.

A feladat feltétele így csak azokra az  $n = 3^k d$  számokra teljesülhet, amelyekre  $k \leq 1$  és  $d = 1$ . Ha  $k = 0$ , akkor  $n = 1$ , ha pedig  $k = 1$ , akkor  $n = 3$ .

**Pataki János**

4. Jelölje  $Q^+$  a pozitív racionális számok halmazát. Adjunk példát olyan  $F : Q^+ \rightarrow Q^+$  függvényre, amelyre

$$f(x \cdot f(y)) = \frac{f(x)}{y}$$

teljesül minden  $x, y \in Q^+$  esetén.

**Megoldás.** Defináljuk az  $f$  függvényt a következőképpen: Vegyük tetszőleges  $x \in Q^+$  számnak a prímfelbontását, ahol a prímeket a szokásosan értelmezzük, de nem csak nemnegatív, hanem egész hatványon fordulhatnak elő a prímfelbontásban. Vegyük sorra a prímeket (minden  $x$  esetében ugyanolyan sorrendben):  $p_1, p_2, p_3, \dots$ . Ekkor  $f(x)$  legyen az a szám, amelyet  $x$  prímfelbontásából kapunk úgy, hogy  $p_{2n}$  helyébe  $p_{2n-1}$ -et,  $p_{2n-1}$  helyébe  $p_{2n}^{-1}$ -et írunk. Mivel mind a prímfelbontás, mind a behelyettesítési művelet egyértelmű, ezért  $f(x)$  is. (Persze csak adott prímfelsorolás mellett) Bebizonyítjuk, hogy  $f$  teljesíti a kívánt feltételeket:

I.  $f(x) \in Q^+$  nyilvánvaló.

II. Mivel  $f$  multiplikatív, és a kritérium nem érzékeny a multiplikativitásra, ezért elég  $f(f(y)) = y^{-1}$ -et igazolni, és ezt is csak prímekekre. Az  $f$  definíciója szerint

$$\begin{array}{ll} y = p_{2n} & \text{esetén} \\ y = p_{2n-1} & \text{esetén} \end{array} \quad \begin{array}{l} f(f(y)) = f(p_{2n-1}) = p_{2n}^{-1} = y^{-1}, \\ f(f(y)) = f(p_{2n}^{-1}) = p_{2n-1}^{-1} = y^{-1}. \end{array}$$

Ezzel beláttuk az  $f(x \cdot f(y)) = \frac{f(x)}{y}$  kritérium teljesülését is, azaz az így kapott  $f$  függvény példa ilyen függvényre.

*Megjegyzés.* Hammel-bázissal  $R^+$ -ra is általánosítható a feladat, illetve minden ilyen  $f$  függvény jellemezhetővé válik. (A versenyen beadott,  $R^+$ -ra is általánosított megoldásom is ezzel dolgozik, míg az itt leírt megoldásom alapötletét a versenyen csak megjegyzésben közöltem.)

**Lakos Gyula**

5. Egy  $n_0 > 1$  egész számból kiindulva két játékos,  $A$  és  $B$  felváltva neveznek meg  $n_1, n_2, n_3, \dots$  egész számokat, az alábbi szabályokat betartva.

Ha  $n_{2k}$  már meg van nevezve,  $A$  tetszése szerint választ egy  $n_{2k+1}$  egész számot, amire

$$n_{2k} \leq n_{2k+1} \leq n_{2k}^2$$

teljesül. Ha már  $n_{2k+1}$  meg van nevezve,  $B$  tetszése szerint választ egy  $n_{2k+2}$  egész számot, amire

$$\frac{n_{2k+1}}{n_{2k+2}}$$

legalább 1 kitevőjű prímszám. Az  $A$  játékos nyer, ha 1990-et nevezi meg,  $B$  játékos nyer, ha 1-et nevezi meg.

Mely  $n_0$  értékekre teljesül:

- $A$ -nak van nyerő stratégiája,
- $B$ -nek van nyerő stratégiája,
- egyik játékos sem tudja kikényszeríteni a győzelmet?

**Megoldás.** Rögtön észrevehetjük, hogy  $B$ -nek mindig csökkentenie kell az utoljára elhangzott számot,  $A$ -nak pedig növelnie (legalábbis nem csökkentenie). Az is látszik, hogy  $B$  csak akkor nyerhet, ha  $A$  előtte prímszámot mondott. Mivel  $A$  mindig egy  $[n_{2k}, n_{2k}^2]$  típusú intervallumból választhat számot, ezért — úgy érezzük —  $B$ -nek elég kevés esetben van esélye a nyeresre, feltéve persze, hogy  $A$  valamilyen ésszerű stratégiával játszik.

Célszerű tehát először az a) kérdéssel foglalkoznunk. Ha  $n_0 \leq 1990 < n_0^2$ , akkor  $A$  triviálisan nyer az  $n_1 = 1990$  számmal, ezért  $45 \leq n_0 \leq 1990$  esetén  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Az  $1990 < n_0$  esetben  $A$  nem alkalmazhatja ezt a módszert, de ha tud olyan  $n_1$  számot mondani, amelyre  $B$  csak  $45 \leq n_2 \leq 1990$  számmal választhat, akkor ismét  $A$  nyer, hiszen ekkor  $n_0$  szerepét  $n_2$  veszi át. Legyen például  $n_1 = 47 \cdot 53 = 2491$  —  $A$  választhatja ezt a számot  $1990 < n_0 \leq 2491$  esetén —, ezzel  $n_2 = 47$  vagy  $53$ .

Ezzel beláttuk, hogy  $45 \leq n_0 \leq 2491$  esetén  $A$  tud nyerni, hasonlóan fogjuk igazolni  $k$  szerinti teljes indukcióval, hogy  $45 \leq n_0 \leq 2^{k-1} \cdot 2491$  esetén ( $k$  pozitív egész) is  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

$k = 1$ -re már beláttuk az állítást, tegyük fel ezért, hogy valamilyen  $k \geq 1$ -re igaz az állítás, azt kell megmutatnunk, hogy

$$2^{k-1} \cdot 2491 < n_0 \leq 2^k \cdot 2491$$

esetén  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Válassza ehhez  $A$  az  $n_1 = 2^k \cdot 2491 = 2^k \cdot 47 \cdot 53$  számot, nyilván  $n_0 \leq n_1 < n_0^2$ . Ezek után  $B$  csak egy  $n_2 = n_1/p^\alpha = (2^k \cdot 47 \cdot 53)/p^\alpha$  alakú egészet választhat, ahol  $p^\alpha$  prímszám. Erre  $47 < n_2 \leq \frac{n_1}{2} = 2^{k-1} \cdot 2491$ , ami azt jelenti induktív feltevésünk szerint, hogy  $A$ -nak van nyerési stratégiája, az állítás  $(k+1)$ -re is fennáll.

Eddigi eredményeinket összefoglalva kapjuk, hogy a  $45 \leq n_0$  esetben  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Próbáljuk meg a fennmaradó  $n_0 < 45$  eseteket is erre az esetre visszavezetni.  $A$ -nak olyan  $n_1$  számot kell mondania, amelyre  $B$  csak egy  $45 \leq n_2$  számot választhat. Tekintsük ehhez az  $n_1 = 3^2 \cdot 5 \cdot 11 = 495$  számot —  $A$  választhatja ezt a  $23 \leq n_0 \leq 44$  esetben, mert ekkor  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$  —, ezzel  $n_2$ -re

$$n_2 \geq \min(3^2 \cdot 5, 3^2 \cdot 11, 5 \cdot 11) = 3^2 \cdot 5 = 45,$$

vagyis az előzőek alapján  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Hátra van az  $n_0 \leq 22$  eset vizsgálata;  $A$ -nak most már elegendő olyan  $n_1$  számot mondania, amelyre  $n_2 \geq 23$ . Legyen ehhez  $n_1 = 2 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 7 = 210$ , ezzel  $n_2 \geq 2 \cdot 3 \cdot 5 = 30$ . Mivel a  $15 \leq n_0 \leq 22$  esetben  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$  is teljesül, ezért ilyenkor is  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Tovább „lépegetünk” lefelé — mindig ugyanazzal a redukáló szándékkal:  $11 \leq n_0 \leq 14$  esetén  $A$  száma legyen  $n_1 = 3 \cdot 5 \cdot 7 = 105$ ; nyilván  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$ , és  $n_2 \geq 3 \cdot 5 = 15$ , vagyis innen  $A$  nyerni tud — az eddig bizonyítottak miatt.

Végül legyen  $n_1 = 2^2 \cdot 3 \cdot 5 = 60$  ha  $8 \leq n_0 \leq 10$ ; ekkor  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$  és  $n_2 \geq \min(2^2 \cdot 3, 2^2 \cdot 5, 3 \cdot 5) = 2^2 \cdot 3 = 12$ , ami azt jelenti, hogy ekkor is  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Ezzel beláttuk, hogy  $8 \leq n_0$  esetén  $A$ -nak van nyerési stratégiája.

Ezzel a módszerrel nem tudjuk tovább csökkenteni  $n_0$  olyan lehetséges értékeit, amelyekből kiindulva  $A$  el tudja érni a győzelmet. Azt tapasztaljuk ugyanis, hogy  $n_0 < 8$  esetén  $A$  nem tud olyan  $n_1$  számot mondani, amelyre  $B$  csak egy  $n_2 \geq 8$ -cal válaszolhatna. Ez a tény azt sejteti velünk, hogy  $n_0 < 8$  esetén  $B$  legalább egy döntetlent ki tud kényszeríteni. (Valójában az előbbi észrevétel igazolja is sejtésünket, hiszen ha  $B$  nem nyer, akkor  $B$  még mindig ki tud kényszeríteni egy végtelen

$$n_0 < 8, n_1 < 64, n_2 < 8, n_3 < 64, n_4 < 8, n_5 < 64, \dots$$

számsorozatot, ami azt jelenti, hogy  $A$  sem nyerhet, mert nem nevezheti meg az 1990-et. A későbbiekben azonban úgyszólván pontosabban megvizsgáljuk a döntetlen lehetőségeit, ezért egyelőre a sejtés elegendő számunkra.)

Foglalkozzunk most a  $b$ ) kérdéssel.

Ha  $n_0 = 2$ , akkor  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$  miatt  $A$  csak prímszámot választhat ( $n_1 = 2, 3, 4$ ), vagyis  $B$  mondhatja az  $n_2 = 1$  számot, amivel megnyeri a játékot.

Ha  $n_0 = 3$ , akkor  $n_1 = 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9$ . Ha  $n_1$  prímszám, akkor  $n_2 = 1$ -gyel  $B$  nyer, egyébként  $n_1 = 6 = 2 \cdot 3$ . Ekkor  $B$  választhatja az  $n_2 = 2$  számot, és ekkor – mint az előbb igazoltuk –  $B$ -nek van nyerési stratégiája. ( $n_0$  szerepét  $n_2$  veszi át).

Ha  $n_0 = 4$ , akkor  $B$  az előbbiekhöz hasonlóan el tudja érni a győzelmet, amennyiben  $n_1$  prímszám, vagy  $n_1 \leq 3^2$ . Különben pedig  $n_1 = 10, 12, 14, 15$ ; és ezeket az eseteket rendre visszavezethetjük az előzőkre az  $n_2 = 2, 3, 2, 3$  választással, ugyanis  $n_2 \leq 3$  esetén  $B$ -nek van nyerési stratégiája.

Végül  $n_0 = 5$  esetén  $n_0 \leq n_1 \leq n_0^2$  miatt  $n_1$  prímszám, vagy  $n_1 \leq 4^2$  (amire már láttuk, hogy  $B$ -nek van nyerési stratégiája), vagy pedig  $n_1 = 18, 20, 21, 22, 24$ , és ezeket az  $n_2 = 2, 2^2, 3, 2, 3$  választással rendre visszavezethetjük a már megvizsgált  $n_0 \leq 4$  esetre ( $n_0$  szerepét  $n_2$  veszi át).

Összességében tehát kimondhatjuk, hogy  $2 \leq n_0 \leq 5$  esetén  $B$ -nek van nyerési stratégiája.

Meg kell még vizsgálnunk az  $n_0 = 6, 7$  esetet. Mivel a  $B$ -nek győzelmet jelentő  $n_0$  kezdőértékek lehetséges értékeit nem tudjuk a szokásos módszerünkkel tovább növelni, ezért igen valószínűnek látszik, hogy  $n_0 = 6, 7$  esetén egyik játékos sem tudja kikényszeríteni a győzelmet. Ehhez csak azt kell igazolnunk, hogy mind  $A$ , mind  $B$  tud úgy játszani, hogy a másik ne nyerhessen.

Legyen tehát  $n_0 = 6$  vagy  $7$ , és  $A$  válassza az  $n_1 = 30 = 2 \cdot 3 \cdot 5$  számot, amelyre nyilván  $n_0 < n_1 < n_0^2$ .  $B$  ezután csak  $n_2 = 2 \cdot 5 = 10$ -et, vagy  $n_2 = 3 \cdot 5 = 15$ -öt, vagy  $n_2 = 2 \cdot 3 = 6$ -ot választhat.

Az  $n_2 = 10, 15$  esetben – mint már láttuk –  $A$ -nak van nyerési stratégiája, az  $n_2 = 6$  eset pedig  $A$  szempontjából ekvivalens az  $n_0 = 6$  kezdéssel (tehát újra jöhet  $n_0 = 30$ , stb.) így beláttuk, hogy ha  $A$  ügyesen játszik, akkor  $B$  nem nyerhet.

Ugyanez áll viszont  $B$ -re is. Ha ugyanis  $n_0 = 6$  vagy  $7$ , akkor  $6 \leq n_1 \leq 49$ , és ha végignézzük a  $6, 7, \dots, 49$  számokat, azt találjuk, hogy  $B$  mindig tud olyan  $n_2$  számot mondani, amelyre  $n_2 \leq 6$ . Ha  $n_2 \leq 5$ , akkor a fentiek miatt nyerési stratégiája van  $B$ -nek (esetleg  $n_2 = 1$ ), ha pedig  $n_2 = 6$ , akkor ugyanolyan helyzetet kapunk, mint amilyennel kezdtük a játékot (amikor  $n_0 = 6, 7$ ).

Ezzel a feladatot megoldottuk, eredményeinket a következőképpen foglalhatjuk össze:

- $A$ -nak van nyerési stratégiája, ha  $8 \leq n_0$ ,
- $B$ -nek van nyerési stratégiája, ha  $2 \leq n_0 \leq 5$ , végül
- egyik játékos sem tudja kikényszeríteni a győzelmet, ha  $n_0 = 6, 7$ .

**Harcos Gergely**

6. Bizonyítsuk be, hogy létezik olyan konvex 1990-szög, amelyik rendelkezik az alábbi két tulajdonsággal:

- $A$  sokszög minden szöge egyenlő.
- Az oldalak hosszai az  $1^2, 2^2, 3^2, \dots, 1989^2, 1990^2$  számok valamilyen sorrendben.

Jelölje  $\varepsilon$  a 995-ik komplex egységgyökök közül az elsőt. Tekintsük a következő 995 tagú összeget:

$$(1) \quad \begin{aligned} S = & 0 \cdot \varepsilon^0 + 199 \cdot \varepsilon^{199} + 398 \cdot \varepsilon^{398} + 597 \cdot \varepsilon^{597} + 796 \cdot \varepsilon^{796} + \\ & + 1 \cdot \varepsilon^5 + 200 \cdot \varepsilon^{204} + 399 \cdot \varepsilon^{403} + 598 \cdot \varepsilon^{602} + 797 \cdot \varepsilon^{801} + \\ & + 2 \cdot \varepsilon^{10} + 201 \cdot \varepsilon^{209} + 400 \cdot \varepsilon^{408} + 599 \cdot \varepsilon^{607} + 798 \cdot \varepsilon^{806} + \\ & + \dots \\ & + 198 \cdot \varepsilon^{990} + 397 \cdot \varepsilon^{194} + 596 \cdot \varepsilon^{393} + 795 \cdot \varepsilon^{592} + 994 \cdot \varepsilon^{791} + \end{aligned}$$

(Minden tag  $\varepsilon$ -os szorzandója a felette levőének  $\varepsilon^5$ -szerese. Felhasználjuk, hogy  $\varepsilon^{995} = 1$ . Az együtthatók a 995-ik

egységgyököket megszorozzák a  $[0; 994]$  intervallum egészeivel. Az (1)-et a nem nulla  $(1 - \varepsilon^{199})$ -el szorozva:

$$\begin{aligned}
 (2) \quad (1 - \varepsilon^{199})S &= 0 \cdot \varepsilon^0 - 0 \cdot \varepsilon^{199} + 199 \cdot \varepsilon^{199} - 199 \cdot \varepsilon^{398} + 398 \cdot \varepsilon^{398} - 394 \cdot \varepsilon^{597} + \\
 &\quad + 597 \cdot \varepsilon^{597} - 597 \cdot \varepsilon^{796} + 796 \cdot \varepsilon^{796} - 796 \cdot \varepsilon^{995} + \dots = \\
 &= -796 \cdot \varepsilon^0 + 199 \cdot \varepsilon^{199} + 199 \cdot \varepsilon^{398} + 199 \cdot \varepsilon^{597} + 199 \cdot \varepsilon^{796} + \dots = \\
 &= 199 \underbrace{(\varepsilon^0 + \varepsilon^1 + \varepsilon^2 + \varepsilon^3 + \dots + \varepsilon^{994})}_{S_1} - 995 \underbrace{(\varepsilon^0 + \varepsilon^5 + \varepsilon^{10} + \varepsilon^{15} + \dots + \varepsilon^{990})}_{S_2}.
 \end{aligned}$$

Mivel  $S_1 = S_2 = 0$ , ezért  $(1 - \varepsilon^{199})S = 0$ , amiből  $S = 0$ , innen  $995(997S_1 + 2S) = 0$ . Így a 995-ik egységgyökök megszámozhatóak a  $995 \cdot 997, 995 \cdot 999, \dots, 995 \cdot 2985$  számokkal úgy, hogy minden egységgyököt a rá írt számmal megszorozva, majd az így kapott vektorokat összeadva nullvektort kapunk. A  $995(995 + 2k)$  hosszúságú vektort egy vele egyirányú  $(995 + i)^2$ , és egy vele ellentétes irányú  $i^2$  hosszúságú vektorral helyettesítve az összeg változatlan marad, hiszen  $(995 + k)^2 - k^2 = 995(995 + 2k)$ . Tehát az 1990-edik egységgyököket megszámoztuk az  $1^2, 2^2, 3^2, \dots, 1990^2$  számokkal úgy, hogy mindegyiket a ráírt számmal szorozva, majd ezeket összeadva az összeg a nullvektor lesz. Másrészt azonban ezeket a súlyozott egységgyököket növekvő argumentum szerint az „orr-farok” módszerrel egymás után rakva éppen egy, a feladatban kért 1990-szöget kapunk.

**Csirik János**