

# EXAMENE ȘI CONCURSURI

## A 58–A OLIMPIADĂ INTERNAȚIONALĂ DE MATEMATICĂ

prezentare de MIHAIL BĂLUNĂ<sup>1)</sup>, CĂTĂLIN GHERGHE<sup>2)</sup> și  
RADU GOLOGAN<sup>3)</sup>

În perioada 12–23 iulie 2017 s-a desfășurat la Rio de Janeiro cea de-a 57–a Olimpiadă Internațională de Matematică.

România a fost reprezentată de o echipă formată din elevii *Ciprian Mircea Bonciocat*, clasa a XI-a, *Mihnea Andrei Ocian*, clasa a XI-a și *Alexandra Timofte*, clasa a IX-a, Colegiul Național de Informatică „Tudor Vianu” – București, *Filip Alexandru Ion*, clasa a XII-a, Colegiul Național „Mihai Viteazul” – București, precum și *Mihnea Gabriel Doica*, clasa a XI-a și *Ștefan Rareș Tudose*, clasa a XII-a, Liceul Teoretic Internațional de Informatică – București.

Rezultatul elevilor români poate fi considerat acceptabil, chiar dacă este modest în comparație cu anii anteriori: *Filip*, *Mihnea-Gabriel* și *Ștefan-Rareș* au obținut medalii de argint, *Ciprian* și *Mihnea-Andrei* au câștigat bronz, *Alexandra* a luat mențiune, iar în clasamentul (neoficial) pe țări România a ocupat locul 22.

---

<sup>1)</sup> Profesor, Colegiul Național „Mihai Viteazul”, București.

<sup>2)</sup> Conf. univ. dr., Universitatea București.

<sup>3)</sup> Prof. univ. dr., Universitatea Politehnică București.



Delegația României

Din cei 615 de participanți din 111 țări, 48 au luat medalie de aur (cu un scor de cel puțin 25 puncte), 90 au luat medalie de argint (cu un scor între 19 și 24 puncte), iar 153 au luat medalie de bronz (cu un scor între 16 și 18 puncte). Scorul maxim, de 35 puncte din 42 posibile, a fost obținut de 3 participanți.

**Problema 1.** Pentru orice număr natural  $a_0 > 1$  definim șirul  $a_0, a_1, a_2, \dots$  prin:

$$a_{n+1} = \begin{cases} \sqrt{a_n}, & \text{dacă } \sqrt{a_n} \text{ este întreg} \\ a_n + 3, & \text{în caz contrar} \end{cases}, \quad \text{pentru orice } n \geq 0.$$

Determinați toate valorile lui  $a_0$  pentru care există un număr  $A$  astfel încât  $a_n = A$  pentru o infinitate de valori ale lui  $n$ .

*Soluție.* Vom arăta că răspunsul este  $a_0 \equiv 0 \pmod{3}$ .

I. Dacă  $a_0 = 3, 6$  sau  $9$  atunci se verifică imediat că șirul are doar termenii  $3, 6$  și  $9$ . Dacă  $a_0 \equiv 0 \pmod{3}$  și  $a_0 > 9$ , atunci

(i) dacă  $a_0$  este pătrat perfect, atunci  $a_1 < \sqrt{a_0} < a_0$  și  $a_1 \equiv 0 \pmod{3}$ ;

(ii) dacă  $a_0$  nu este pătrat perfect, atunci  $k^2 < a_0 < (k+1)^2$  pentru un anumit  $k \in \mathbb{N}^*$  și  $a_1 = a_0 + 3, a_2 = a_0 + 6, \dots$ . Cum  $a_0 \equiv a_1 \equiv a_2 \equiv \dots \pmod{3}$ , această relație rămâne valabilă până când ajungem la un termen pătrat perfect:  $a_{n-1} = p^2$ , cu  $p \equiv 0 \pmod{3}$ . Deoarece unul dintre numerele  $k+1, k+2$  sau  $k+3$  este  $\equiv 0 \pmod{3}$ , avem  $p \leq k+3$ , apoi  $a_n = p$ . Din  $k+3 < k^2$  pentru  $k > 2$ , deducem  $a_n < a_0$  și  $a_n \equiv a_0 \pmod{3}$ . Așadar, dacă  $a_0 > 9$  și  $a_0 \equiv 0 \pmod{3}$ , vom obține un termen  $a_{n_1}$  cu  $a_{n_1} < a_0$  și  $a_{n_1} \equiv 0 \pmod{3}$ , apoi (dacă  $a_{n_1} > 9$ ) un termen  $a_{n_2}$  cu  $a_{n_2} < a_{n_1}$  și  $a_{n_2} \equiv 0 \pmod{3}$ , etc. Aceasta continuă până când obținem un termen  $a_n$  cu  $a_n \leq 9$  și  $a_n \equiv 0 \pmod{3}$  și ajungem la situația (i).

II. Dacă un termen  $a_n$  (în particular,  $a_0$ ) este  $\equiv 2 \pmod{3}$ , atunci el nu poate fi pătrat perfect,  $a_{n+1} = a_n + 3 \equiv 2 \pmod{3}$  și, inductiv,  $a_{n+m} = a_n + 3m \equiv 2 \pmod{3}$ , deci șirul nu convine în acest caz.

III. Dacă  $a_0 \equiv 1 \pmod{3}$ , atunci ajungem, în cele din urmă, la cazul II. Într-adevăr, dacă  $a_0 = 4$ , atunci  $a_1 = 2 \equiv 2 \pmod{3}$ , dacă  $a_1 = 7$  atunci șirul continuă 10, 13, 16, 4, 2, iar în cazul  $k^2 < a_0 \leq (k+1)^2$ ,  $k \geq 3$ , șirul continuă  $a_0 + 3, a_0 + 6, \dots$ , până la un termen  $a_{n-1} \not\equiv 0 \pmod{3}$  egal cu un pătrat perfect care este cel mult  $(k+3)^2$ , apoi avem  $a_n \leq k+3 < k^2$ . Obținem astfel un termen  $a_{n_1} < a_0$ , cu  $a_{n_1} \not\equiv 0 \pmod{3}$ . Așadar, dacă ar exista un termen  $A > 9$ ,  $A \equiv 1 \pmod{3}$  care să apară de o infinitate de ori, atunci am obține o infinitate de termeni  $a_{n_1} > a_{n_2} > \dots$  – imposibil.

Toți elevii noștri au dat soluții asemănătoare cu cea de mai sus și au primit nota maximă, echipa obținând un total de 42 de puncte.

**Problema 2.** Fie  $\mathbb{R}$  mulțimea numerelor reale. Determinați toate funcțiile  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  astfel încât, pentru orice numere reale  $x$  și  $y$ ,

$$f(f(x)f(y)) + f(x+y) = f(xy).$$

*Soluție.* Vom prezenta o soluție asemănătoare cu cea dată în concurs de Mihnea-Gabriel Doica. Vom arăta că singurele funcții care verifică cerința sunt  $f_1, f_2, f_3: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ , definite prin  $f_1(x) = 0$ ,  $f_2(x) = 1 - x$  și  $f_3(x) = x - 1$ . Se verifică ușor că acestea sunt soluții ale problemei.

Pentru a ușura explicațiile vom nota cu  $P(x, y)$  propoziția

$$f(f(x)f(y)) + f(x+y) = f(xy), \text{ pentru orice } x, y \in \mathbb{R}.$$

Dacă  $f(0) = 0$ , atunci  $P(x, 0)$  implică  $f(0) + f(x) = f(0)$ , de unde obținem  $f(x) = 0$  pentru orice  $x \in \mathbb{R}$ .

Presupunem că  $f(0) \neq 0$ . Să observăm că dacă există un  $t \in \mathbb{R}$  astfel încât  $f(t) = 0$  atunci  $t = 1$ . Într-adevăr, dacă  $t \neq 1$  atunci din  $P\left(t, \frac{t}{t-1}\right)$

obținem  $f(0) + f\left(t + \frac{t}{t-1}\right) = f\left(t \cdot \frac{t}{t-1}\right)$ , adică  $f(0) = 0$ , contradicție.

Rezultă că  $f(t) = 0 \Leftrightarrow t = 1$ . Să remarcăm că cele două valori folosite mai înainte în  $P(\cdot, \cdot)$  se găsesc ușor din condiția ca  $x + y = xy$ . Pe de altă parte, există  $t \in \mathbb{R}$  astfel încât  $f(t) = 0$ , fapt ce rezultă ușor din  $P(0, 0)$ . Obținem astfel că  $f(f^2(0)) = 0$  și deci, din proprietatea de mai sus, avem că  $f(0) = \pm 1$ .

Observăm că, dacă  $f$  este soluție a problemei, atunci și  $-f$  este soluție și, deci, va fi suficient să tratăm doar cazul  $f(0) = 1$ .

Dacă reușim să arătăm că  $f$  este injectivă, rezultă ușor că  $f(x) = 1 - x$ . Într-adevăr, din  $P(x, 0)$  rezultă  $f(f(x)) + f(x) = 1$ . Înlocuind pe  $x$  cu  $f(x)$  obținem  $f(f(f(x))) + f(f(x)) = 1$ . Scăzând cele două egalități obținem  $f(f(f(x))) = f(x)$  iar din injectivitate rezultă  $f(f(x)) = x$ . Revenind în

prima egalitate, obținem  $f(x) = 1 - x$ , pentru orice  $x \in \mathbb{R}$ . Partea mai dificilă a problemei este demonstrarea injectivității.

Din  $P(x, 1)$  rezultă  $f(x+1) = f(x) - 1$ . Folosind o inducție simplă, se arată că  $f(x+n) = f(x) - n$  pentru orice  $x \in \mathbb{R}$  și  $n \in \mathbb{Z}$ . De aici rezultă că dacă  $f(t) = n \in \mathbb{Z}$ , atunci  $f(t+n) = 0$  și deci  $t = 1 - n$ . În particular,  $f(n) = 1 - n$  pentru orice  $n \in \mathbb{Z}$ .

Dacă notăm cu  $s = x + y$  și cu  $p = xy$ , vom arăta că  $f(p - 2s) = f(p) - 2f(s) + 2$ .

Fie  $x \in \mathbb{R} \setminus \{1\}$  fixat. Din  $P\left(x, \frac{x}{x-1}\right)$  obținem  $f(x)f\left(\frac{x}{x-1}\right) = 1$  iar din  $P\left(x, \frac{x-2}{x-1}\right)$ , deoarece  $f\left(\frac{x^2-2x}{x-1}\right) = f\left(\frac{x^2-2}{x-1} - 2\right) = f\left(\frac{x^2-2}{x-1}\right) + 2$ ,

obținem  $f(x)f\left(\frac{x-2}{x-1}\right) = 1 - 2 = -1$ . Deoarece  $f(x) \neq 0$  rezultă că  $f\left(\frac{x-2}{x-1}\right) = -f\left(\frac{x}{x-1}\right)$  și deci  $f\left(-\frac{1}{x-1}\right) - 1 = -f\left(\frac{1}{x-1}\right) + 1$ .

Deoarece  $t = \frac{1}{x-1}$  ia toate valorile reale nenule, obținem  $f(-t) = -f(t) + 2$  pentru orice  $t \in \mathbb{R}$ . Punând  $t = x - 2$  obținem  $f(x) = -f(2 - x)$ . Putem demonstra acum egalitatea de mai sus:

$$\begin{aligned} f(p - 2s) &= f((2-x)(2-y) - 4) = f((2-x)(2-y)) + 4 = \\ &= f(f(2-x)f(2-y)) + f(4-s) + 4 = f(f(x)f(y)) + f(4-s) + 4 = \\ &= f(p) - f(s) + f(2 + (2-s)) + 4 = f(p) - 2f(s) + 2. \end{aligned}$$

Demonstrăm acum injectivitatea lui  $f$ . Fie  $a, b \in \mathbb{R}$  astfel încât  $f(a) = f(b)$ . Este clar că există  $x_1, y_1, x_2, y_2 \in \mathbb{R}$  astfel ca  $a = p_1 = x_1y_1$ ,  $b = p_2 = x_2y_2$  și  $s_1 = x_1 + y_1 = x_2 + y_2 = s_2$  (este suficient să ne gândim la intersecția dintre elipsele de ecuații  $xy = a$  și  $xy = b$  cu drepte paralele cu dreapta de ecuație  $x+y = 0$ ). Folosind interpretarea geometrică de mai înainte, deoarece  $|s_1|$  poate fi oricât de mare, putem presupune că  $p_1 - 2s_1 \in \mathbb{Z}$ . Deoarece  $f(p_1) = f(p_2)$  și  $f(s_1) = f(s_2)$  rezultă, folosind formula demonstrată mai înainte, că  $f(p_1 - 2s_1) = f(p_1) - 2f(s_1) + 2 = f(p_2) - 2f(s_2) + 2 = f(p_2 - 2s_2)$ . Pe de altă parte, deoarece  $p_1 - 2s_1 \in \mathbb{Z}$  rezultă că  $f(p_1 - 2s_1) = n \in \mathbb{Z}$  și deci  $f(p_2 - 2s_2) = n \in \mathbb{Z}$  de unde obținem că  $p_1 - 2s_1 = p_2 - 2s_2 = 1 - n$  și deci  $a = p_1 = p_2 = b$ . Cu aceasta problema este complet rezolvată.

Echipa noastră a obținut un total de 17 puncte la această problemă, *Mihnea-Gabriel* fiind singurul care a rezolvat-o complet, iar ceilalți elevi (cu excepția lui *Filip*) au obținut puncte pentru rezultate parțiale. *Ciprian* a avut ideea de arăta că imaginea lui  $f$  este un subcorp al lui  $\mathbb{R}$ , dar nu a putut finaliza soluția. Ținând seama că problema 3 a fost deosebit de dificilă, practic această problemă a „stabilit” medaliile de argint.

**Problema 3.** Un vânător și un iepure invizibil joacă un joc în planul euclidian. Punctul de pornire al iepurelui,  $A_0$ , și punctul de pornire al

vânătorului,  $B_0$ , coincid. După  $n - 1$  runde ale jocului, iepurele se află în punctul  $A_{n-1}$  și vânătorul se află în punctul  $B_{n-1}$ . În a  $n$ -a rundă a jocului se întâmplă, în ordine, următoarele:

- (i) fără să fie văzut, iepurele se deplasează într-un punct  $A_n$ , astfel încât distanța dintre  $A_{n-1}$  și  $A_n$  să fie exact 1;
- (ii) un dispozitiv de urmărire îi indică vânătorului un punct  $P_n$ . Singura informație pe care dispozitivul i-o dă vânătorului este aceea că distanța de la  $P_n$  la  $A_n$  este mai mică sau egală cu 1;
- (iii) vânătorul se deplasează într-un punct  $B_n$ , vizibil, astfel încât distanța de la  $B_{n-1}$  la  $B_n$  este exact 1.

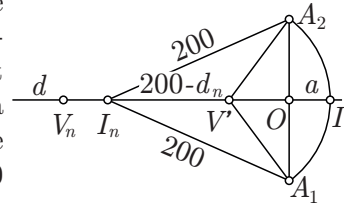
Este totdeauna posibil ca, indiferent de felul în care se deplasează iepurele și indiferent de punctele indicate de dispozitiv, vânătorul să-și aleagă mișcările astfel încât după  $10^9$  runde să fie sigur că distanța dintre el și iepure este mai mică sau egală cu 100?

*Soluție.* Vom arăta că răspunsul este negativ.

Pentru aceasta, notăm cu  $d_n$  distanța dintre vânător și iepure după  $n$  pași. Evident, dacă  $d_n \geq 100$  pentru un anumit  $n < 10^9$ , iepurele câștigă, deoarece atunci iepurele se va deplasa păstrând distanța față de vânător.

Vom arăta că dacă pentru un  $n$  avem  $d_n < 100$  atunci iepurele are o strategie ca  $d_{n+200}^2 > d_n^2 + \frac{1}{2}$ . Astfel,  $d_n^2$  va ajunge la  $10^4$  în mai puțin de  $2 \cdot 10^4 \cdot 200 < 10^9$  pași.

În figura alăturată, vânătorul și iepurele se află pe dreapta  $d$  în  $V_n$  respectiv  $I_n$ . Fără a restrânge generalitatea, putem considera că în acest moment, uitând de radar, vânătorul știe poziția iepurelui. Fie  $A_1$  și  $A_2$  punctele simetrice față de  $d$  aflate la distanță 1 de dreaptă și distanță 200 față de  $I_n$ . Strategia pe care o folosește iepurele va fi de a alege unul din punctele  $A_1$  sau  $A_2$  și să se deplaseze timp de 200 de etape în acea direcție. E clar atunci că vânătorul nu poate deduce spre care dintre cele două puncte se îndreaptă iepurele.



Rezultă că cea mai bună strategie a vânătorului este să se deplaseze pe  $d$  până în punctul  $V'$ , pentru că orice altă direcție ar alege ar ajunge la un punct mai îndepărtat de  $A_1$  sau  $A_2$ . Aceasta înseamnă că în orice moment vânătorul, independent de strategie, nu poate fi sigur că va fi la distanță mai mică decât  $x = I'A_1 = I'A_2$  în aceste 200 de etape.

Din figură avem  $x^2 = 1 + V'O^2 = 1 + (d_n - a)^2$  cu

$$a = 200 - I_nO = 200 - \sqrt{200^2 - 1} > \frac{1}{400}.$$

Cum din triunghiul dreptunghic  $I_nOA_1$  avem  $a^2 + 1 = 400a$  deducem

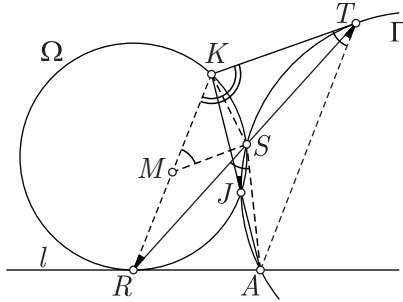
$$x^2 = d_n^2 - 2ad_n + a^2 + 1 = d_n^2 + a(400 - 2d_n) > d_n^2 + \frac{1}{2},$$

deoarece am presupus  $d_n < 100$  și am arătat că  $a > \frac{1}{400}$ . Aceasta încheie demonstrația.

Din păcate, niciunul dintre elevii români nu a atacat problema cu argumente care să poată duce la soluție.

**Problema 4.** Fie  $R$  și  $S$  puncte diferite pe un cerc  $\Omega$ , care nu sunt diametral opuse. Fie  $\ell$  tangenta la  $\Omega$  în  $R$ . Punctul  $T$  este simetricul lui  $R$  față de  $S$ . Punctul  $J$  este ales pe arcul mic  $RS$  al lui  $\Omega$ , astfel încât cercul  $\Gamma$  circumscris triunghiului  $JST$  intersectează  $\ell$  în două puncte distincte. Fie  $A$  punctul de intersecție dintre  $\Gamma$  și  $\ell$ , cel mai apropiat de  $R$ . Dreapta  $AJ$  intersectează din nou  $\Omega$  în  $K$ .

Demonstrați că dreapta  $KT$  este tangentă la  $\Gamma$ .



*Soluție.* Prezentăm soluția *Alexandrei*, care folosește simplu particularitățile configurației.

Începem prin a observa că  $RK \parallel AT$ :  $\sphericalangle AKR = \sphericalangle JSR = \sphericalangle JAT$ .

Apoi  $\triangle ATR \sim \triangle SRK$ :  $\sphericalangle KRS = \sphericalangle KJS = 180^\circ - \sphericalangle AJS = \sphericalangle ATS$  și  $\sphericalangle TRA = \frac{1}{2} \widehat{RJS} = \sphericalangle RKS$ .

Fie  $M$  mijlocul segmentului  $RK$ . Atunci  $SM \parallel TK$  și, deoarece  $AS$  și  $SM$  sunt mediane în triunghiurile asemenea  $ATR$  și  $SMK$ ,  $\triangle ASR \sim \triangle SMK$ . Deducem  $\sphericalangle ASR = \sphericalangle SMK = 180^\circ - \sphericalangle MKT = \sphericalangle ATK$ . Pe de altă parte,  $\sphericalangle ASR = 180^\circ - \sphericalangle AST = \frac{1}{2} \widehat{AST}$ , de unde  $\sphericalangle ATK = \frac{1}{2} \widehat{AST}$ , ceea ce arată că  $TK$  este tangentă la  $\Gamma$ .

Ceilalți elevi ai noștri (cu excepția lui *Ciprian*, care a rezolvat problema analitic) au dat soluții asemănătoare, folosind însă argumente mai „tehnice”; toți reprezentanții noștri au obținut scorul maxim.

**Problema 5.** Se consideră un număr natural  $N \geq 2$ . Un număr de  $N(N + 1)$  fotbaliști, oricare doi de înălțimi diferite, stau într-un rând. Antrenorul vrea să elimine  $N(N - 1)$  jucători din acest rând, astfel încât în noul rând de  $2N$  jucători să fie îndeplinite următoarele  $N$  condiții:

- (1) nu se află nimeni între cei mai înalți doi jucători;
- (2) nu se află nimeni între al treilea și al patrulea cei mai înalți jucători;

⋮

( $N$ ) nu se află nimeni între cei mai scunzi doi jucători.

Arătați că acest lucru este totdeauna posibil.

*Soluție.* Vom prezenta soluția dată în concurs de *Filip*. Împărțim cei  $N(N+1)$  fotbaliști în  $N$  echipe de câte  $N+1$  persoane astfel încât în prima echipă se află cei mai scunzi  $N+1$  jucători, în a doua echipă se află următorii cei mai scunzi  $N+1$  jucători, și tot așa, în a  $N$ -a echipă se află cei mai înalți  $N+1$  jucători. Vom arăta că este posibil să eliminăm  $N(N-1)$  jucători astfel încât în fiecare echipă rămân exact 2 jucători și oricare dintre jucătorii rămași are un vecin din aceeași echipă, și deci condiția cerută de problemă este satisfăcută.

Acest lucru se realizează astfel: „scanăm” pe rând jucătorii din șir, începând cu cel mai din stânga. Ne oprim când am scanat prima dată doi jucători din aceeași echipă. Eliminăm acum toți jucătorii scanati, cu excepția celor doi din aceeași echipă. Eliminăm și pe ceilalți  $N+1-2 = N-1$  jucători din aceeași echipă cu cei doi păstrați. Este clar că am eliminat cel mult câte un jucător din celelalte echipe. După această primă scanare, dacă există echipe fără jucători eliminați, vom elimina la întâmplare câte un jucător din aceste echipe. Am rămas astfel cu  $N-1$  echipe cu câte  $N$  jucători și continuăm scanarea inductiv. La ultimul pas vom avea 2 echipe cu câte 3 jucători și putem aplica același procedeu.

Echipa noastră a obținut un total de doar 9 puncte la această problemă, *Filip* fiind singurul care a rezolvat-o. Și *Mihnea Ocian* a avut ideea de a împărți cei  $N(N+1)$  fotbaliști în  $N$  echipe de câte  $N+1$  dar nu a făcut o „scanare” corectă, obținând celelalte două puncte ale echipei.

**Problema 6.** O pereche ordonată  $(x, y)$  de numere întregi este un *punct primitiv* dacă cel mai mare divizor comun al numerelor  $x$  și  $y$  este 1. Dându-se o mulțime finită  $S$  de puncte primitive, demonstrați că există un număr natural  $n \geq 1$  și numerele întregi  $a_0, a_1, \dots, a_n$  astfel încât, pentru orice  $(x, y)$  din  $S$ ,

$$a_0x^n + a_1x^{n-1}y + a_2x^{n-2}y^2 + \dots + a_{n-1}xy^{n-1} + a_ny^n = 1.$$

*Soluție.* Notând cu  $(x_1, y_1), (x_2, y_2), \dots, (x_n, y_n)$  cele  $n$  puncte laticiale, coordonatele fiind prime între ele și presupunând, fără a restrânge generalitatea, că oricare două nu sunt coliniare cu originea axelor, vom proceda prin inducție după  $n$ .

Pentru  $n = 1$ , fie  $a, b \in \mathbb{Z}$  astfel încât  $ax_1 + by_1 = 1$ . Prin urmare, polinomul omogen  $f(x, y) = ax + by$  satisface rezultatul.

Presupunem acum că pentru  $n \geq 2$  și un șir de puncte ca în presupunerea de mai sus există un polinom omogen  $g$  de grad  $j$  cu proprietatea  $g(x_1, y_1) = \dots = g(x_{n-1}, y_{n-1}) = 1$  și fie

$$g_n(x, y) = \prod_{k=1}^{n-1} (y_k x - x_k y),$$

și  $a_n = g_b(x_n, y_n)$ . Cu presupunerea făcută la început avem  $a_n \neq 0$ . Fie  $a, b \in \mathbb{Z}$  astfel încât  $ax_n + by_n = 1$ . Vom căuta pentru cazul  $n$  o soluție de forma

$$f(x, y) = g(x, y)^A - Bg_n(x, y)(ax + by)^C,$$

unde  $A, C$  sunt numere naturale nenule iar  $B$  este întreg. Omogenitatea impune relația  $Aj = C + n - 1$ .

Proprietatea pentru punctele  $(x_1, y_1), \dots, (x_{n-1}, y_{n-1})$  este evident satisfăcută oricare ar fi alegerea constantelor precedente. Cum

$$f(x_n, y_n) = g(x_n, y_n)^A - Bg_n(x_n, y_n)(ax_n + by_n)^C = g(x_n, y_n)^A - Ba_n,$$

va trebui găsit un exponent  $A$  astfel încât  $g(x_n, y_n)^A \equiv 1 \pmod{a_n}$  și apoi ales  $B$  ca  $f(x_n, y_n) = 1$ .

Fie pentru aceasta  $p$  un divizor prim al lui  $a_n$ . Cum  $p \mid a_n$ , există  $k \in \{1, 2, \dots, n-1\}$  astfel ca  $x_k y_n - x_n y_k \equiv 0 \pmod{p}$ . Din alegerea punctelor laticiale ca având componente prime între ele, rezultă ușor că unul dintre numerele  $x_k x_n$  și  $y_k y_n$  este prim cu  $p$ . Vom avea congruențele modulo  $p$

$$x_k^j g(x_n, y_n) = g(x_k x_n, x_k y_n) \equiv g(x_k x_n, y_k x_n) = x_n^j g(x_k, y_k) = x_n^j,$$

și

$$y_k^j g(x_n, y_n) = g(y_k x_n, y_k y_n) \equiv g(x_k y_n, y_k y_n) = y_n^j g(x_k, y_k) = y_n^j.$$

Dacă  $p \nmid x_k x_n$  alegem  $a$  ca fiind  $p - 1$ . Dacă  $p \nmid x_k x_n$  folosim prima relație, iar dacă nu, pe a doua, pentru a deduce  $g(x_n, y_n)^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ . Cele de mai sus arată că, în general, alegând  $A = n\varphi(a_n)$ , problema este rezolvată.

La această problemă *Filip* a obținut 3 puncte pentru un raționament ce putea duce la final, iar *Ciprian* și *Rareș* câte un punct pentru că au pus în evidență polinomul  $g_n$ .