

**HRVATSKA MATEMATIČKA OLIMPIJADA**  
**Prvi dan**  
**Zagreb, 12. svibnja 2024.**

**Zadatak 1.**

Neka je  $S = \{n \in \mathbb{N} : n \geq 2024\}$ .

Odredi sve funkcije  $f: S \rightarrow \mathbb{N}$  takve da za sve  $m, n \in S$  vrijedi

$$2m(f(m) + f(n)) = \sum_{k=0}^{f(m)} f(n+k).$$

**Prvo rješenje.**

Neka je  $f$  funkcija koja zadovoljava uvjet zadatka.

Pretpostavimo da je  $f(m_1) = f(m_2) = c$  za  $m_1 \neq m_2$  iz  $S$ . Ako uvrstimo  $m_1$  i  $m_2$  umjesto  $m$ , te bilo koji  $n \in S$ , dobijemo da je desna strana u oba slučaja jednaka  $f(n) + f(n+1) + \dots + f(n+c)$ , a lijeve strane su različite. Točnije, imamo

$$2m_1(c + f(n)) \neq 2m_2(c + f(n)).$$

Dakle, došli smo do kontradikcije, pa zaključujemo da je  $f$  injekcija.

Promotrimo jednakost iz zadatka za parove  $(m, n+1)$  i  $(m, n)$  za proizvoljne  $m, n \in S$ . Imamo

$$\begin{aligned} 2m(f(m) + f(n)) &= f(n) + f(n+1) + \dots + f(n+f(m)) \\ 2m(f(m) + f(n+1)) &= f(n+1) + f(n+2) + \dots + f(n+1+f(m)). \end{aligned}$$

Oduzimanjem ovih jednakosti dobivamo

$$2m(f(n+1) - f(n)) = f(n+1+f(m)) - f(n), \tag{1}$$

jer se članovi oblika  $f(n+k)$  za  $k = 1, \dots, f(m)$  pojavljuju na obje desne strane, pa se pokrate.

Pretpostavimo da je  $f(n+1) < f(n)$  za neki  $n \in S$ . Onda je u (1) lijeva strana negativna i manja od  $-2m$ , a desna strana je veća od  $-f(n)$ . Ako odaberemo  $m$  takav da je  $2m > f(n)$ , dobivamo kontradikciju. Dakle,  $f(n+1) \geq f(n)$  za svaki  $n \in S$ , a zbog injektivnosti je onda i  $f(n+1) > f(n)$ . Dakle,  $f$  je strogo rastuća.

Vratimo se u početnu jednakost. Imamo

$$\begin{aligned} 2m(f(m) + f(n)) &= f(n) + f(n+1) + \dots + f(n+f(m)) \\ &> (f(m)+1)f(n) \end{aligned}$$

jer je funkcija strogo rastuća. Ta nejednakost je ekvivalentna s

$$f(n)(2m - 1 - f(m)) > -2mf(m).$$

Ako je  $f(m) > 2m - 1$  za neki  $m \in S$ , onda je lijeva strana manja od  $-f(n)$ , odnosno  $f(n) < 2mf(m)$ . Međutim, kako je  $f$  strogo rastuća, tako  $f(n)$  poprima proizvoljno velike vrijednosti, pa dobivamo kontradikciju. Dakle,  $f(m) \leq 2m - 1$  za svaki prirodan broj  $m$ .

Promotrimo sada početni izraz za  $m = n$ . Imamo

$$4mf(m) = f(m) + f(m+1) + \dots + f(m+f(m)).$$

Desnu stranu možemo ograditi odozgo sumom

$$(2m-1)+(2m+1)+\dots+(2(m+f(m))-1) = (m+f(m))^2 - (m-1)^2 = f(m)^2 + 2mf(m) + 2m - 1,$$

gdje smo koristili činjenicu da je suma prvih  $k$  neparnih brojeva jednaka  $k^2$ . Dakle, imamo nejednakost

$$4mf(m) \leq f(m)^2 + 2mf(m) + 2m - 1,$$

koja je ekvivalentna s

$$(f(m) - 1)(2m - 1 - f(m)) \leq 0.$$

Ova nejednakost može vrijediti samo za  $f(m) = 1$  ili  $f(m) = 2m - 1$ , pa je  $f(m) \in \{1, 2m - 1\}$  za svaki  $m \in S$ .

Ako je  $f(m) = 1$  za neki  $m \in S$ , onda uvrštavanjem  $(m, m)$  dobivamo

$$4m = 4mf(m) = f(m) + f(m+1) = 1 + f(m+1) \leq 2m + 2 < 4m,$$

kontradikcija. Dakle,  $f(m) = 2m - 1$  za svaki  $m \in S$ .

Preostaje provjeriti da ta funkcija zadovoljava uvjet iz zadatka. Lijeva strana je jednaka

$$2m(2m + 2n - 2),$$

a desna strana je

$$(2n-1)+(2n+1)+\dots+2(n+2m-1)-1 = (n+2m-1)^2 - (n-1)^2 = 2m(2m+2n-2),$$

pa ta funkcija stvarno jest rješenje zadatka.

### Drugo rješenje.

Dokaz da je  $f$  strogo rastuća injekcija te da je  $f(m) \leq 2m - 1$  je isti kao u prvom rješenju.

Pretpostavimo da je  $f(n+1) = f(n) + 1$  za neki  $n \in S$ . Sada uvrstimo  $(n+1, n)$  i  $(n, n+1)$  u početnu jednadžbu i dobivamo

$$\begin{aligned} 2(n+1)(2f(n)+1) &= \sum_{k=0}^{f(n)+1} f(n+k), \\ 2n(2f(n)+1) &= \sum_{k=0}^{f(n)} f(n+1+k). \end{aligned}$$

Oduzimanjem tih jednadžbi dobivamo  $2(2f(n)+1) = f(n)$ , što je kontradikcija. Prema tome, imamo  $f(n+1) \geq f(n) + 2$  za svaki  $n \in S$ .

Sada promotrimo izraz (1):

$$2m(f(n+1) - f(n)) = f(n+1 + f(m)) - f(n).$$

Uvrstimo  $m = n$  u taj izraz, dobivamo

$$2m(f(m+1) - f(m)) = f(m+1 + f(m)) - f(m).$$

Kako je  $f(m+1 + f(m)) \leq 2m + 2f(m) + 1$ , desna strana je manja ili jednaka  $2m + f(m) + 1$ . S druge strane, iz  $f(m+1) \geq f(m) + 2$  slijedi da je lijeva strana barem  $4m$ , pa imamo

$$4m \leq 2m + f(m) + 1,$$

odnosno  $f(m) \geq 2m - 1$  za svaki  $m \in S$ .

Kako otprije imamo suprotnu nejednakost, slijedi  $f(m) = 2m - 1$  za svaki  $m \in S$ . Provjera da je ta funkcija stvarno rješenje zadatka je ista kao u prvom rješenju.

### Treće rješenje.

Dokaz da je  $f$  strogo rastuća injekcija te da je  $f(m) \leq 2m - 1$  je isti kao u prvom rješenju.

Sada primijetimo da je desna strana početne jednakosti zbog stroge rastućosti ograničena odozgo s  $(f(m) + 1)f(n + f(m))$ , odnosno imamo

$$2mf(m) + 2mf(n) \leq (f(m) + 1)f(n + f(m)). \quad (2)$$

Dokažimo sada pomoćnu tvrdnju.

**Lema.** Za svaki realan broj  $c > 1$  i svaki prirodan broj  $d$ , postoji  $n \in S$  takav da je

$$f(n + d) < cf(n).$$

*Dokaz.* Pretpostavimo suprotno, onda za svaki  $n$  osim konačno mnogo vrijedi  $f(n+d) \geq cf(n)$ , pa je

$$2n + 2kd - 1 \geq f(n + kd) \geq c^k f(n) \geq c^k$$

za svaki prirodan broj  $k$ . Međutim, lijeva strana je linear po  $k$ , a desna strana je eksponencijalna, pa za dovoljno velik  $k$  dobivamo kontradikciju.

□

Podijelimo sada (2) sa  $f(n)$ . Imamo

$$\frac{2mf(m)}{f(n)} + 2m \leq (f(m) + 1) \frac{f(n + f(m))}{f(n)}.$$

Sada fiksirajmo  $m$ , i promotrimo proizvoljan  $c > 1$ , te primijenimo dokazanu tvrdnju na  $d = f(m)$ .

Onda je desna strana za neki  $n \in S$  manja od  $c(f(m) + 1)$ . S druge strane, lijeva strana je veća od  $2m$ , pa imamo

$$\frac{2m}{f(m) + 1} < c.$$

Kako je  $c > 1$  bio proizvoljan, slijedi  $2m \leq f(m) + 1$  odnosno  $f(m) \geq 2m - 1$ .

Kako otprije imamo suprotnu nejednakost, slijedi  $f(m) = 2m - 1$  za svaki  $m \in S$ . Provjera da je ta funkcija stvarno rješenje zadatka je ista kao u prvom rješenju.

## Zadatak 2.

Antun i Bernarda igraju igru u kojoj naizmjence biraju uređene parove brojeva. Bernarda počinje igru i bira uređeni par  $(n, 1)$  za neki  $n \in \mathbb{N}$ . Ako je prethodni igrač odabralo uređeni par  $(a, b)$ , igrač na potezu bira jedan od parova  $(a - b, b)$  i  $(a - 2b, 2b)$ . Igru gubi igrač koji odabere par u kojem je jedan od brojeva negativan.

Za koliko prirodnih brojeva  $n < 2^{100}$  Antun može osigurati pobjedu neovisno o tome kako Bernarda igra nakon svog prvog poteza?

### Rješenje.

Definirajmo funkciju  $P: \mathbb{N}_0 \rightarrow \{0, 1\}$  rekurzivno na sljedeći način. Neka je  $P(0) = 0$ ,  $P(1) = 1$  te

$$P(n) := \begin{cases} 1 & \text{ako } P(n-1) = 0 \text{ ili } P(\lfloor \frac{n}{2} \rfloor - 1) = 0 \\ 0 & \text{inače} \end{cases}$$

za  $n \geq 2$ . Za  $a \in \mathbb{N}_0$  te  $b \in \mathbb{N}$  neka je par  $(a, b)$  *pobjednički* ukoliko Antun može osigurati pobjedu kada igra počinje s  $(a, b)$ , a *gubitnički* inače.

**Tvrđnja 1.** Ako je  $P(\lfloor \frac{a}{b} \rfloor) = 1$ , tada je par  $(a, b)$  pobjednički, a inače je gubitnički.

*Dokaz.* Indukcijom po  $\lfloor \frac{a}{b} \rfloor$ . Ako je  $a < b$ , tada je par  $(a, b)$  gubitnički jer nije moguće napraviti potez, dok  $P(\lfloor \frac{a}{b} \rfloor) = P(0) = 0$ . Ako je  $a \geq b$ , primijetimo da je  $(a, b)$  pobjednički ako i samo ako je barem jedan od parova  $(a - b, b)$ ,  $(a - 2b, 2b)$  gubitnički. Kako je  $\lfloor \frac{a-b}{b} \rfloor = \lfloor \frac{a}{b} \rfloor - 1$  te  $\lfloor \frac{a-2b}{2b} \rfloor = \lfloor \frac{a}{2b} \rfloor - 1 = \lfloor \frac{1}{2} \lfloor \frac{a}{b} \rfloor \rfloor - 1$ , tvrdnja sada slijedi iz pretpostavke indukcije te definicije funkcije  $P$ .  $\square$

**Tvrđnja 2.** Za sve  $k \in \mathbb{N}_0$  vrijedi  $P(2k+1) = 1$ .

*Dokaz.* Indukcijom po  $k$ . Tvrđnja je jasna za  $k = 0$  pa pretpostavimo da  $k \geq 1$ . Ako je  $P(2k) = 0$ , tada je  $P(2k+1) = 1$  te smo gotovi. Inače je  $P(2k) = 1$ , a po pretpostavci indukcije vrijedi  $P(2k-1) = 1$  pa mora biti  $P(k-1) = 0$ . No tada po definiciji slijedi  $P(2k+1) = 1$ , čime je tvrdnja dokazana.  $\square$

Za  $k \in \mathbb{N}$  označimo  $I_k := [2^k - 2, 2^{k+1} - 2] \cap \mathbb{Z}$ .

**Tvrđnja 3.** Za sve  $k \in \mathbb{N}$  vrijedi  $\sum_{n \in I_k \cup I_{k+1}} P(n) = 2^{k+1}$ .

*Dokaz.* Zbog Tvrđnje 2 imamo

$$\sum_{n \in I_{k+1}} (1 - P(n)) = \left| \left\{ n \in I_{k+1} \mid n \equiv 0 \pmod{2}, P\left(\frac{n}{2} - 1\right) = 1 \right\} \right| = \sum_{n \in I_k} P(n),$$

odakle slijedi tvrdnja jer  $|I_{k+1}| = 2^{k+1}$ .  $\square$

**Tvrđnja 4.** Ako je  $k$  paran, tada je  $P(2^k - 2) = 1$ , a inače je  $P(2^k - 2) = 0$ .

*Dokaz.* Indukcijom po  $k$ . Za  $k = 1$ , tvrdnja je jasna. Za  $k \geq 2$ , iz Tvrđnje 2 slijedi  $P(2^k - 3) = 1$ . Dakle,  $P(2^k - 2) = 1$  ako i samo ako vrijedi  $P(2^{k-1} - 2) = 0$  pa tvrdnja slijedi iz pretpostavke indukcije.  $\square$

Konačno, iz Tvrđnji 2 i 4 imamo  $P(2^{100} - 1) = 1 = P(2^{100} - 2)$  pa koristeći Tvrđnju 3 dobivamo

$$\sum_{n=1}^{2^{100}-1} P(n) = P(1) + \sum_{k=2}^{99} \sum_{n \in I_k} P(n) + P(2^{100} - 2) + P(2^{100} - 1)$$

$$\begin{aligned}
&= 3 + \sum_{\ell=1}^{49} \sum_{n \in I_{2\ell} \cup I_{2\ell+1}} P(n) \\
&= 3 + \sum_{\ell=1}^{49} 2^{2\ell+1} \\
&= \frac{2^{101} + 1}{3},
\end{aligned}$$

a to je po Tvrđnji 1 odgovor na pitanje u zadatku.

### Zadatak 3.

Neka je  $ABC$  šiljastokutni trokut u kojem je  $|AC| > |BC|$  i neka je  $D$  točka na dužini  $\overline{AC}$  takva da vrijedi  $|BC| = |CD|$ . Označimo s  $N$  nožište okomice iz točke  $D$  na pravac  $AB$ . Neka je  $k$  opisana kružnica trokuta  $ABC$  i neka je  $r$  njen polumjer. Na pravcu  $DN$  odabrana je točka  $P$  tako da vrijedi  $|PD| = r$ , a  $D$  se nalazi između  $N$  i  $P$ . Neka je  $Q$  drugo sjecište pravca  $BD$  s kružnicom  $k$ . Okomica iz točke  $A$  na pravac  $CP$  i okomica iz točke  $B$  na pravac  $PQ$  sijeku se u točki  $K$ . Dokaži da je točka  $K$  na kružnici  $k$ .

#### Rješenje.

Koristimo standardne oznake za kutove trokuta  $\triangle ABC$ . Uočimo da je dovoljno dokazati da je  $\angle AEB = \gamma$ , tada će  $ABCE$  biti tetivan pa će  $E$  biti na kružnici  $k$ .

Kutevi  $\angle DQC$  i  $\angle AEB$  su kutovi s okomitim kracima pa je dovoljno dokazati  $\angle DQC = 180^\circ - \gamma$ .

Uočimo i da je  $\angle DAP = \angle DBC = \angle CPB = \angle DPA$  pa je  $|DP| = |DA|$ .

Neka je  $O$  centar kružnice  $k$ . Znamo da je  $|PQ| = |BO| = R$ . Znamo i po uvjetu zadatka da je  $|BC| = |CP|$ . Imamo  $\angle QPC = \angle APS = 90^\circ - \alpha$ . Također je  $\angle BOC = 2\alpha$  kao središnji kut nad  $\overline{BC}$ . Zato je  $\angle OBC = 90^\circ - \alpha/2 = \angle QPC$  jer je  $\triangle BOC$  jednakokračan.

Sada možemo zaključiti da je  $\triangle BOC \cong \triangle PQC$  po  $SKS$  poučku. Slijedi  $\angle PQC = 2\alpha$ .

Promotrimo jednakokračan trokut  $\triangle AOD$ . Imamo da je  $\angle DAO = 90^\circ - \angle AOD/2 = 90^\circ - \angle ABD = \angle SPB = \angle DPQ$ .

Kada to kombiniramo s  $|DA| = |DP|$  i  $|PQ| = |AO| = R$ , imamo da je  $\triangle AOD \cong \triangle DQP$  po  $SKS$  poučku.

Kako je  $\triangle BCP$  jednakokračan, imamo  $\angle CPB = \angle CBP = 90^\circ - \gamma/2$ . Uočimo da je  $\angle DPQ = 180^\circ - \angle QPC - \angle CPB = 180^\circ - (90^\circ - \alpha) - (90^\circ - \gamma/2) = \alpha + \gamma/2$ .

Zato je  $\angle DQP = 180^\circ - 2\angle DPQ = 180^\circ - 2\alpha - \gamma$ . Slijedi  $\angle DQC = \angle DQP + \angle PQC = 180^\circ - \gamma$  pa je tvrdnja dokazana.

### Zadatak 4.

Neka su  $k$  i  $n$  prirodni brojevi takvi da vrijedi  $k \leq 2n$ . Dokaži da je

$$2^{2n+2} + 2^{k+2} + 1$$

kvadrat prirodnog broja ako i samo ako vrijedi  $k = n$ .

## Rješenje.

Uočimo da je  $(2^{n+1} + 1)^2 = 2^{2n+2} + 2^{n+2} + 1$ . Kada bi bilo  $m < n$ , vrijedilo bi  $(2^{n+1} + 1)^2 = 2^{2n+2} + 2^{n+2} + 1 > 2^{2n+2} + 2^{m+2} + 1 > (2^{n+1})^2$ . Tada  $2^{2n+2} + 2^{m+2} + 1$  sigurno nije kvadrat jer je između dva potpuna kvadrata.

Dakle,  $m \geq n$ . Uočimo da za  $m = n$  vrijedi  $2^{2n+2} + 2^{m+2} + 1 = (2^{n+1} + 1)^2$ . Neka je  $m > n$ .

Imamo  $2^{2n+2} + 2^{m+2} + 1 = k^2$ , tj.  $2^{m+2}(2^{2n-m} + 1) = (k-1)(k+1)$ .

Kad bi bilo  $2n = m$ , imali bismo  $(k-1)(k+1) = 2^{m+3}$ . Zato su  $k-1$  i  $k+1$  potencije od 2, a jedine potencije od 2 koje se razlikuju za 2 su 2 i 4. Zato bi bilo  $m = 0$ , što nije pozitivan broj.

Dakle,  $2^{2n-m} + 1$  je neparan. Uočimo da su  $k-1$  i  $k+1$  iste parnosti pa su oba parni. Od dva uzastopna parna broja, jedan neće biti djeljiv s 4. Kako  $2^{m+2}$  dijeli  $(k-1)(k+1)$ , slijedi da  $2^{m+1}$  dijeli  $k-1$  ili  $k+1$ .

Neka  $2^{m+2}$  dijeli  $k-1$ . Onda je  $k = 2^{m+1}t + 1$  za neki pozitivan cijeli broj  $t$ , pa je

$$2^{m+2}(2^{2n-m} + 1) = 2^{m+2}t(2^mt + 1).$$

Dakle, imamo  $2^{2n-m} = t(2^mt + 1) - 1$ . Kako je  $m > n$ , vidimo da je:

$$2^n > 2^{2n-m} = t(2^mt + 1) - 1 \geq 2^m > 2^n.$$

To je kontradikcija.

Neka  $2^{m+2}$  dijeli  $k+1$ . Onda je  $k = 2^{m+1}t - 1$  za neki pozitivan cijeli broj  $t$ , pa je

$$2^{m+2}(2^{2n-m} + 1) = 2^{m+2}t(2^mt - 1).$$

Dakle, imamo  $2^{2n-m} = t(2^mt - 1) - 1$ . Kako je  $m > n > 0$ , vidimo da je:

$$2^n > 2^{2n-m} = t(2^mt - 1) - 1 \geq 2^m - 2 \geq 2^{m-1} \geq 2^n.$$

To je kontradikcija i tvrdnja je dokazana.

# HRVATSKA MATEMATIČKA OLIMPIJADA

Drugi dan

Zagreb, 13. svibnja 2024.

## Zadatak 1.

Neka je  $n \geq 2$  prirodni broj. Za niz prirodnih brojeva  $a_1 < a_2 < \dots < a_n$ , kažemo da je par  $(i, j)$ ,  $1 \leq i < j \leq n$  zlatni ako vrijedi jednakost

$$a_j^2 - a_i^2 = 2(a_i + a_{i+1} + \dots + a_j).$$

Odredi najveći mogući broj zlatnih parova (koji se može postići u nekom nizu od  $n$  prirodnih brojeva).

### Rješenje.

Fiksiramo neki indeks  $j$  i pretpostavimo da postoje dva  $i_1 < i_2 < j$  takvi da su  $(i_1, j)$  i  $(i_2, j)$  parovi koji zadovoljavaju jednakost. Tada imamo

$$a_j^2 - a_{i_1}^2 = 2(a_{i_1} + a_{i_1+1} + \dots + a_j)$$

$$a_j^2 - a_{i_2}^2 = 2(a_{i_2} + a_{i_2+1} + \dots + a_j)$$

i oduzimanjem dobivamo

$$a_{i_2}^2 - a_{i_1}^2 = 2(a_{i_1} + a_{i_1+1} + \dots + a_{i_2-1})$$

Međutim, sada vrijedi:

$$\begin{aligned} 2(a_{i_1} + a_{i_1+1} + \dots + a_{i_2-1}) &= a_{i_2}^2 - a_{i_1}^2 \\ &= \sum_{k=i_1}^{i_2-1} (a_{j+1}^2 - a_j^2) \\ &= \sum_{k=i_1}^{i_2-1} (a_{j+1} - a_j)(a_{j+1} + a_j) \\ &\geq \sum_{k=i_1}^{i_2-1} (a_{j+1} + a_j) \\ &= a_{i_1} + 2a_{i_1+1} + \dots + 2a_{i_2-1} + a_{i_2} \end{aligned}$$

što kraćenjem daje  $a_{i_1} \geq a_{i_2}$ , a to je kontradikcija sa rastućosti niza  $(a_i)_{1 \leq i \leq n}$ .

Prema tome, za svaki indeks  $j$  postoji najviše jedan indeks  $i$  za koji je  $(i, j)$  par koji zadovoljava jednakost. Kako za  $j = 1$  ne postoji niti jedan, može biti najviše  $n - 1$  takvih parova.

Jedan primjer gdje  $n - 1$  parova i postoji je  $a_k = 2k$  za sve  $1 \leq k \leq n$ , gdje su parovi svi  $(i, i + 1)$  za  $1 \leq i \leq n - 1$ . Za njih je

$$a_{i+1}^2 - a_i^2 = (a_{i+1} - a_i)(a_i + a_{i+1}) = 2(a_i + a_{i+1}).$$

## Zadatak 2.

Za 2024-člani podskup skupa prirodnih brojeva kažemo da je *skladan* ako umnožak bilo kojih 100 njegovih elemenata dijeli umnožak preostalih 1924 elemenata.

Koliko najviše prostih brojeva može biti u skladnom skupu?

### Rješenje.

Tvrđimo da je najveći broj prostih brojeva koje može sadržavati skladan skup jednak 1824. Kroz čitavo rješenje, s  $v_p(n)$  označavat ćemo eksponent prostog broja  $p$  u rastavu na proste faktore broja prirodnog broja  $n$ .

Pokažimo najprije primjerom da postoji skladan skup koji sadrži 1824 prosta broja. Za  $k \geq 1$  neka je  $p_k$   $k$ -ti po redu prost broj. Promotrimo skup

$$S = \{p_k \mid 1 \leq k \leq 1824\} \cup \{Qp_k \mid 1 \leq k \leq 200\},$$

pri čemu definiramo  $Q = \prod_{k=1}^{1824} p_k$ . Jasno je da  $S$  ima 2024 elemenata, od kojih je točno 1824 prostih. Neka je  $T \subseteq S$  proizvoljan podskup veličine 100. Trebamo dokazati da za svaki prost broj  $q$  vrijedi  $v_q(\prod_{t \in T} t) \leq v_q(\prod_{s \in S \setminus T} s)$ , tj. da za sve  $1 \leq k \leq 1824$  imamo  $\sum_{t \in T} v_{p_k}(t) \leq \frac{1}{2} \sum_{s \in S} v_{p_k}(s)$ . Ako je  $k > 200$ , tada je  $\sum_{s \in S} v_{p_k}(s) = 201$ , dok  $\sum_{t \in T} v_{p_k}(t) \leq 100$  jer  $v_{p_k}(s) \leq 1$  za sve  $s \in S$ . Ako je  $k \leq 200$ , tada  $\sum_{s \in S} v_{p_k}(s) = 202$  te  $\sum_{t \in T} v_{p_k}(t) \leq 101$  jer za jedinstven  $s \in S$  vrijedi  $v_{p_k}(s) = 2$ , a za ostale  $s \in S$  imamo  $v_{p_k}(s) \leq 1$ .

Pretpostavimo sada da postoji skladan skup  $S$  koji sadrži  $m \leq 199$  brojeva koji nisu prosti. Fiksirajmo prost broj  $p$  koji dijeli barem jedan element skupa  $S$  te enumerirajmo  $S = \{s_1, \dots, s_{2024}\}$  tako da  $v_p(s_i) \geq v_p(s_{i+1})$  za sve  $1 \leq i \leq 2023$ . Budući da  $\prod_{i=1}^{100} s_i$  dijeli  $\prod_{i=101}^{2024} s_i$ , slijedi  $\sum_{i=1}^{100} v_p(s_i) \leq \sum_{i=101}^{2024} v_p(s_i)$ . No, skup  $S$  sadrži najviše  $m+1$  brojeva koji su djeljivi s  $p$  pa slijedi  $v_p(s_i) = 0$  za sve  $i > m+1$ . Dakle,  $\sum_{i=1}^{100} v_p(s_i) \leq \sum_{i=101}^{m+1} v_p(s_i)$  pa mora vrijediti  $m = 199$ ,  $p \in S$  te  $v_p(s_1) = \dots = v_p(s_{m+1}) = 1$ . Zbog proizvoljnosti broja  $p$  zaključujemo da je svaki broj iz  $S$  koji nije prost jednak umnošku svih prostih brojeva iz  $S$ , što je kontradikcija.

## Zadatak 3.

Kružnice  $k_1$  i  $k_2$ , redom sa središtema  $O_1$  i  $O_2$ , sijeku se u točkama  $A$  i  $B$ . Pravac  $p$  prolazi točkom  $B$  i siječe kružnicu  $k_1$  još u točki  $C$ , a kružnicu  $k_2$  još u točki  $D$ , pri čemu se točka  $B$  nalazi između  $C$  i  $D$ . Tangenta na kružnicu  $k_1$  u točki  $C$  i tangenta na kružnicu  $k_2$  u točki  $D$  sijeku se u točki  $E$ . Pravac  $AE$  siječe opisanu kružnicu trokuta  $AO_1O_2$  u točkama  $A$  i  $F$ .

Dokaži da duljina  $|EF|$  ne ovisi o odabiru pravca  $p$ .

### Rješenje.

Pokažimo da je četverokut  $ACDE$  tetivan. Prema teoremu o kutu između tetine i tangente imamo

$$\begin{aligned}\angle CED &= 180^\circ - (\angle DCE + \angle CDE) \\ &= 180^\circ - (\angle BAC + \angle BAD) \\ &= 180^\circ - \angle CAD.\end{aligned}$$

Nadalje, pokažimo da su trokuti  $AO_1O_2$  i  $ACD$  slični.

Korištenjem da su točke  $O_1$  i  $O_2$  na simetrali dužine  $\overline{AB}$  te primjenom teorema o središnjem i obodnom kutu redom računamo:

$$\angle AO_1O_2 = \frac{1}{2} \angle AO_1B = \angle ACB = \angle ACD,$$

$$\angle AO_2O_1 = \frac{1}{2} \angle AO_2B = \angle ADB = \angle ADC.$$

Budući da trokuti dijele vrh  $A$ , postoji spiralna sličnost  $s$  koja prenosi trokut  $AO_1O_2$  u trokut  $ACD$ . Označimo koeficijent te sličnosti sa  $k$ .

Neka je  $H$  središte opisane kružnice četverokutu  $ACDE$  te neka je  $G$  drugo sjecište pravca  $EH$  i opisane kružnice četverokuta  $ACDE$ . Pokažimo da se točke  $H$  i  $G$  nalaze na opisanoj kružnici trokuta  $AO_1O_2$ .

Korištenjem da su točke  $H$  i  $O_1$  na simetrali dužine  $\overline{AC}$  te točke  $H$  i  $O_2$  na simetrali dužine  $\overline{AD}$  redom imamo

$$\begin{aligned} \angle O_1HO_2 &= \angle AHO_1 + \angle AHO_2 = \frac{1}{2} \angle AHC + \frac{1}{2} \angle AHD \\ &= \angle AEC + \angle AED = \angle CED \\ &= 180^\circ - \angle CAD = 180^\circ - \angle O_1AO_2. \end{aligned}$$

Time je  $H$  zaista na opisanoj kružnici trokuta  $AO_1O_2$ .

Nadalje, pokažimo da se točka  $H$  slika u točku  $E$  pri sličnosti  $s$ . Za to nam je dovoljno pokazati da je  $\angle CDE = \angle O_1O_2H$ .

Redom računamo

$$\begin{aligned} \angle CDE &= \angle BAD = 180^\circ - \angle ABD - \angle CDA \\ &= \angle CBA - \angle CEA = \frac{1}{2} \angle CO_1A - \frac{1}{2} \angle CHA \\ &= \frac{1}{2} \cdot (180^\circ - 2\angle CAO_1) - \frac{1}{2} \cdot (180^\circ - 2\angle CAH) \\ &= \angle CAH - \angle CAO_1 = \angle O_1AH = \angle O_1O_2H. \end{aligned}$$

Korištenjem činjenice da se točka  $H$  slika u točku  $E$  pri spiralnoj sličnosti  $s$  redom imamo

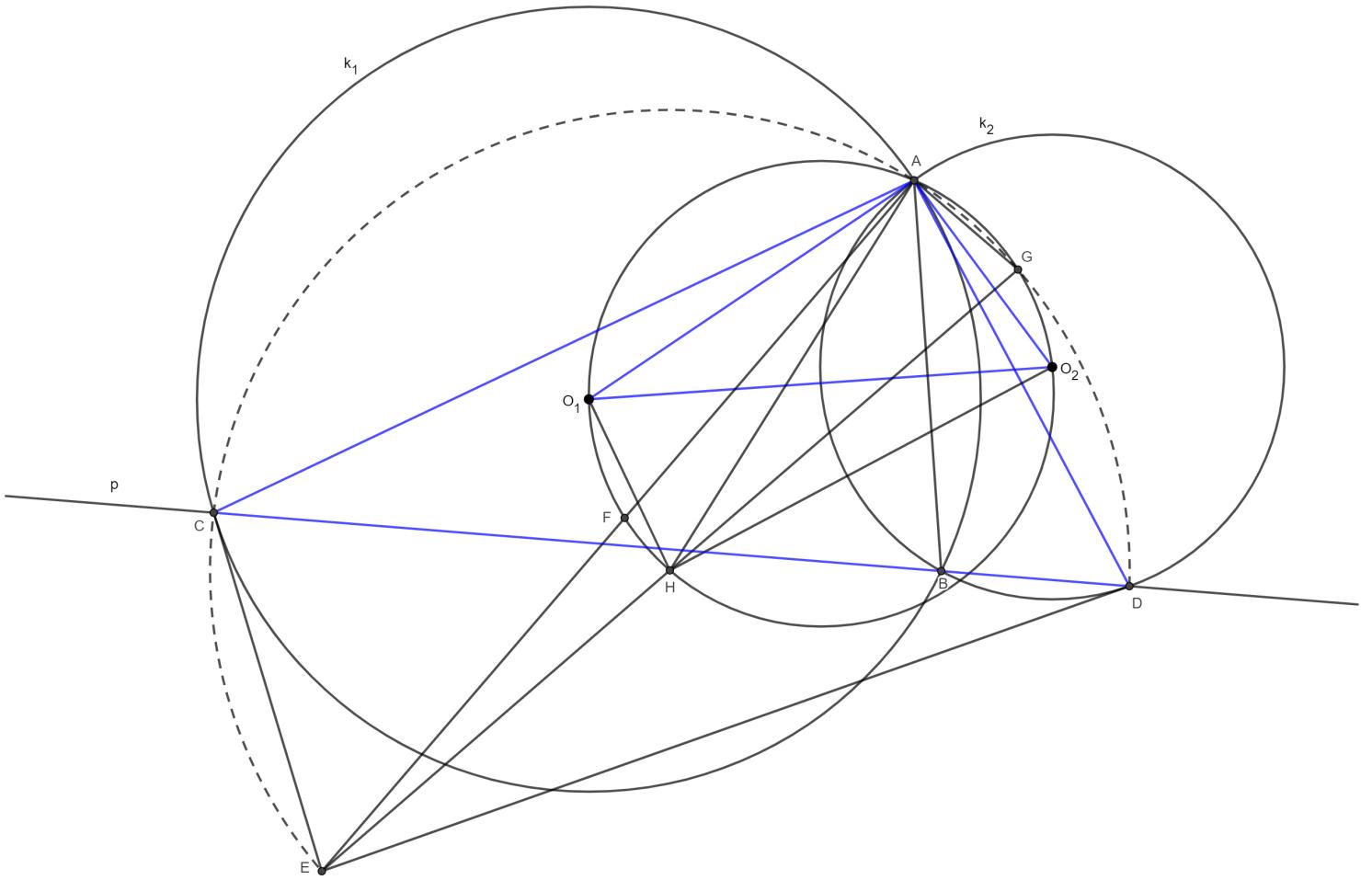
$$\angle AO_2H = \angle ADE = \angle AGE = \angle AGH$$

iz čega slijedi da je točka  $G$  na opisanoj kružnici trokuta  $AO_1O_2$ .

Konačno, neka je  $r$  polumjer opisane kružnice trokuta  $AO_1O_2$ . Iz potencije točke  $E$  na opisanu kružnicu trokuta  $AO_1O_2$  slijedi

$$|EF| = \frac{|EH| \cdot |EG|}{|EA|} = \frac{2k^2r^2}{k|AH|} = 2r$$

što ne ovisi o odabiru pravca  $p$ .



#### Zadatak 4.

Neka je  $n$  prirodni broj. Za prirodni broj  $k$  kažemo da je *dobar za  $n$*  ako postoji prirodni broj  $r$  takav da je  $n < r < k$  i da  $r$  dijeli  $nk$ .

Dokaži da je najmanji broj dobar za  $n$  broj

$$(d+1) \left( \frac{n}{d} + 1 \right),$$

gdje je  $d$  najveći djelitelj broja  $n$  koji nije veći od  $\sqrt{n}$ .

#### Prvo rješenje.

Primjetimo da za  $r = n + d$  imamo

$$n + d \mid n(d+1) \left( \frac{n}{d} + 1 \right) = \frac{n}{d} \cdot (d+1)(n+d)$$

pa je broj iz zadatka uistinu dobar za  $n$ .

Pokažimo da je i najmanji takav. Neka je  $n+b$  neki broj dobar za  $n$ . Neka je  $r = n+a$ . Imamo

$$n + a \mid n(n + b)$$

te znamo  $a < b$ . Oduzimajući sa desne strane  $(n + b - a)(n + a)$  imamo

$$n + a \mid n^2 + nb - n^2 - an - bn - ab + an + a^2 = a(b - a).$$

Uzmimo sada  $p = M(n, a)$  i  $n' = n/p, a' = a/p$ . Djeljivost se pretvara u  $n' + a' \mid a'(b - pa')$ , a kako su  $n' + a', a'$  relativno prosti imamo  $n' + a' \mid b - pa'$ . Kako je  $b - pa' = b - a > 0$  po pretpostavci, imamo

$$b \geq n' + (p+1)a'.$$

Fiksiramo li  $p$ , minimum izraza sa desne strane se poprima upravo za  $a' = 1$ , ali ako uzmemo  $b = \frac{n}{p} + p + 1$  (što je upravo jednako  $n' + p + 1$ ) uvjet zadatka je ispunjen za  $a = p$  (to jest  $a' = 1$ ) pa je dovoljno minimizirati njega, znajući da je  $p$  neki djelitelj  $n$ . Međutim, imamo

$$b = \frac{n}{p} + p + 1 = \left( \frac{\sqrt{n}}{\sqrt{p}} - \sqrt{p} \right)^2 + 2\sqrt{n} + 1$$

pa se minimum postiže za  $p$  najbliži  $\sqrt{n}$ , a to je upravo  $d$ .

### Drugo rješenje.

Primijetimo da za  $r = n + d$  imamo

$$n + d \mid n(d+1) \left( \frac{n}{d} + 1 \right) = \frac{n}{d} \cdot (d+1)(n+d)$$

pa je broj iz zadatka uistinu dobar za  $n$ .

Pokažimo da je i najmanji takav. Neka je  $n+b$  neki broj dobar za  $n$ . Neka je  $r = n+a$ . Imamo  $n+a \mid n(n+b)$ , te znamo  $a < b$ .

Onda je omjer  $\frac{n(n+b)}{n+a}$  veći od  $n$ . Označimo ga s  $n+c$ . Imamo

$$n(n+b) = (n+a)(n+c) = n(n+a+c) + ac,$$

pa  $n$  dijeli  $ac$ . Dokažimo sada dvije pomoćne tvrdnje.

**Lema 1.** Ako su  $a, c, n$  prirodni brojevi takvi da  $n \mid ac$ , onda postoje prirodni brojevi  $a_1, c_1$  takvi da  $a_1 \mid a, c_1 \mid c$  i  $n = a_1c_1$ .

*Dokaz.* Promotrimo prost broj  $p$  koji dijeli  $n$ . Neka su  $p^\alpha, p^\beta$  i  $p^\gamma$  najveće potencije od  $p$  koje dijele  $a, b, n$  redom. Tada je  $\alpha + \beta \geq \gamma$ . Uzmimo da je  $a_1$  djeljiv točno s  $p^{\min(\alpha, \gamma)}$ , te da je  $c_1$  djeljiv točno s  $p^{\gamma-\min(\alpha, \gamma)}$ . Tako napravimo za svaki  $p$  koji dijeli  $n$ , i stavimo da  $a_1$  i  $c_1$  nisu djeljivi ni s jednim drugim prostim brojem. Lako vidimo da je onda  $a_1c_1 = n$ .

**Lema 2.** Ako je  $a_1c_1 = n$  za neke prirodne brojeve  $a_1$  i  $c_1$ , onda je  $a_1 + c_1 \geq d + \frac{n}{d}$ .

*Dokaz.* Funkcija  $f(x) = x + \frac{n}{x}$  je padajuća na  $(0, \sqrt{n}]$ . Naime, za  $0 < x < y \leq \sqrt{n}$  imamo

$$f(y) - f(x) = (y-x) \left( 1 - \frac{n}{xy} \right) < 0,$$

jer je  $xy < n$ . Iz toga slijedi tvrdnja jer je  $\min(a_1, c_1)$  manji ili jednak  $d$ , pa je  $f(\min(a_1, c_1)) \geq f(d)$ .

Iz ove dvije leme direktno slijedi da je  $a + c \geq d + \frac{n}{d}$ . Onda je

$$n(n+b) > n(n+a+c) > n \left( n + d + \frac{n}{d} \right),$$

pa je

$$n + b \geq n + d + \frac{n}{d} + 1 = (d+1) \left( \frac{n}{d} + 1 \right),$$

kao što je i trebalo dokazati.

**HRVATSKA MATEMATIČKA OLIMPIJADA**  
**Završni test za izbor IMO ekipe**  
**Zagreb, 26. svibnja 2024.**

**Zadatak 1.**

Odredi sve funkcije  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  takve da za sve  $x, y \in \mathbb{R}$  vrijedi

$$f(y)f(1 + xf(y)) + xf(y^2) = 2yf(xy) + f(f(y)).$$

**Prvo rješenje.**

Uvrštavanje  $(x, 0)$  daje

$$f(0)f(1 + xf(0)) + xf(0) = f(f(0)).$$

U slučaju da  $f(0) \neq 0$ , odmah iz prethodnog imamo da je  $f$  linearna funkcija sa ne-nula slobodnim članom. Direktnom provjerom ili uvrštavanjem  $(0, 0), (1, 0), (0, 1)$  dobivamo kontradikciju. Prema tome, imamo da je  $f(0) = 0$ .

Neka je  $f(t_0) = 0$  za neki  $t_0 \neq 0$ . Uvrštavanjem  $(x, t_0)$  dobijamo  $xf(t_0^2) = 2t_0f(xt_0)$  i  $x = 1$  daje  $f(t_0^2) = 0$ , ali tada je  $f(xt_0) = 0$  za sve  $x$  pa je  $f \equiv 0$ , što je jedno rješenje.

Uvrštavanjem  $(0, y)$  dobivamo  $f(f(y)) = f(y)f(1)$ , a  $(1, 1)$  daje

$$f(1)f(1 + f(1)) + f(1) = 2f(1) + f(f(1)) = 2f(1) + f(1)^2$$

što se preuredi u

$$f(1)(f(1 + f(1)) - 1 - f(1)) = 0.$$

Dijeljenjem s  $f(1) \neq 0$ , imamo  $f(1 + f(1)) = 1 + f(1)$ . Sada  $(0, 1 + f(1))$  daje

$$(1 + f(1))(1 - f(1)) = 0$$

i imamo dva slučaja.

Ako je  $f(1) = -1$ , imamo  $f(f(y)) = -f(y)$  te uvrštavanjem  $(x, 1)$  u početnu jednadžbu i primjenom prethodnog imamo

$$-f(1 - x) - x = 2f(x) + 1.$$

Zamjenom  $x$  i  $1 - x$  dobivamo

$$-f(x) + x - 1 = 2f(1 - x) + 1$$

i rješavanjem sustava imamo  $f(x) = -x$ .

Ako je  $f(1) = 1$ , vrijedi  $f(f(y)) = f(y)$  i uvrštavanjem  $(x, 1)$  imamo

$$f(1 + x) = 2f(x) - x + 1$$

i primjenom obje tvrdnje na početnu jednakost dobivamo

$$2f(y)f(xf(y)) + xf(y^2) = 2yf(xy) + xf(y)^2.$$

Daljnja uvrštavanja se odnose na ovu jednadžbu. Korištenje  $(1, y)$  daje  $f(y^2) = 2yf(y) - f(y)^2$  što opet možemo primijeniti na početnu jednakost da bi dobili

$$f(y)f(xf(y)) + xyf(y) = yf(xy) + xf(y)^2$$

Daljnja uvrštavanja se odnose na ovu jednadžbu. Preko prethodnog izraza za  $f(y^2)$  uvrštavanjem  $f(y)$  umjesto  $y$  imamo  $f(f(y)^2) = f(y)^2$ , a zatim uvrštavanjem  $(f(y), y)$  imamo

$$f(y)^3 + yf(y)^2 = yf(yf(y)) + f(y)^3$$

pa dobivamo  $f(yf(y)) = f(y)^2$ . Uvrštavanje  $(y, y)$  daje

$$f(y)^3 + y^2f(y) = yf(y^2) + yf(y)^2 = 2y^2f(y)$$

pa dobivamo  $f(y)^2 = y^2$ . Konačno, uvrstimo li to na obje strane izraza za  $f(y^2)$ , imamo

$$f(y)^2 = f(f(y)^2) = f(y^2) = 2yf(y) - f(y)^2 = 2yf(y) - y^2$$

to jest  $(f(y) - y)^2 = 0$  pa je  $f(y) = y$  za sve  $y \in \mathbb{R}$ .

Provjerom, nulfunkcija te funkcije  $f(x) = x, f(x) = -x$  jesu rješenja jednadžbe.

## Drugo rješenje.

Rješavanje slučajeva kad je  $f(1) \in \{0, 1\}$  ili kad je  $f(0) \neq 0$  je isto kao u prvom rješenju, kao i provjera rješenja.

U slučaju kad je  $f(1) = -1$ , imamo  $f(f(y)) = -f(y)$  (pa i  $f(-1) = 1$ ) što primjenom  $f$  daje i  $f(-f(y)) = f(y)$  i početna jednadžba postaje

$$f(y)f(1 + xf(y)) + xf(y^2) + f(y) = 2yf(xy)$$

i daljnja uvrštavanja se odnose na ovu jednadžbu. Uvrštavanjem  $(x, -1)$  dobivamo

$$f(1 + x) = x - 1 - 2f(-x)$$

što koristimo sa  $x = f(y)$  da bismo dobili  $f(1 + f(y)) = -1 - f(y)$ . Uvrštavanje  $(1, y)$  uz korištenje tog izraza sad daje  $f(y^2) = f(y)(2y + f(y))$ , iz čega imamo  $f(f(y)^2) = -f(y)^2$  i  $f(-f(y)^2) = f(y)^2$ . Koristeći izraz za  $f(1 + x)$  tako dobivamo i  $f(1 + f(y)^2) = -1 - f(y)^2$ . Uvrštavanje  $(f(y), y)$  daje

$$-f(y)(1 + f(y)^2) + f(y)^2(2y + f(y)) + f(y) = 2yf(yf(y))$$

što povlači  $f(yf(y)) = f(y)^2$ , a analogno sa  $(-f(y), y)$  dobivamo  $f(-yf(y)) = -f(y)^2$ . Tada možemo izračunati

$$f(1 + yf(y)) = yf(y) - 1 - 2f(y)^2$$

iz izraza za  $f(1 + x)$  i uvrštavanje  $(y, y)$  daje

$$yf(y)^2 - f(y) - 2f(y)^3 + yf(y)(2y + f(y)) + f(y) = 2yf(y)^2$$

pa imamo  $f(y)^2 = y^2$ , te primjenom  $f$  i  $f(y^2) = -f(y)^2 = -y^2$ . Konačno, imamo

$$-y^2 = f(y^2) = f(y)(2y + f(y)) = 2yf(y) + f(y)^2$$

što daje  $(f(y) + y)^2 = 0$  pa je  $f(y) = -y$  za sve  $y \in \mathbb{R}$ .

## Zadatak 2.

Za tročlani podskup skupa prirodnih brojeva kažemo da je *jeftin* ako u njemu postoje dva broja koja su relativno prosta te dva broja od kojih jedan dijeli drugoga.

Dan je prirodni broj  $n$ . Koliko najviše jeftinih tročlanih podskupova može imati skup koji sadrži točno  $2n + 1$  prirodnih brojeva?

### Prvo rješenje.

Svaki tročlani skup prirodnih brojeva koji sadrži broj 1 je jeftin, pa ako je  $S$  skup koji ne sadrži 1, onda skup  $S'$  dobiven uklanjanjem bilo kojeg elementa iz  $S$  i dodavanjem broja 1 sigurno nema manje jeftinih podskupova od  $S$ . To znači da bez smanjenja općenitosti možemo promatrati samo skupove koji sadrže 1.

Tvrdimo da je odgovor  $n^3 + n^2 - n$ . Primjer skupa s  $2n + 1$  elemenata za koji se taj broj jeftinih podskupova postiže je

$$\{1, 2, 4, \dots, 2^n, 3, 9, \dots, 3^n\}.$$

Tada su jeftini podskupovi svi oni koji sadrže 1, kojih ima  $n(2n - 1)$ , te svi oblika  $\{2^a, 2^b, 3^c\}$  ili  $\{2^a, 3^b, 3^c\}$  kojih ima  $2 \cdot n \cdot \binom{n}{2} = n^3 - n^2$ .

Promotrimo sada bilo koji skup  $S$  brojeva većih od 1 koji ima  $2n$  elemenata. Trebamo dokazati da  $S$  nema više od  $n^3 - n^2$  jeftinih podskupova.

Promotrimo graf čiji vrhovi su elementi  $S$ , a povezani su crvenim bridom ako jedan dijeli drugog i plavim bridom ako su relativno prosti. Dopunimo graf proizvoljno crvenim i plavim bridovima tako da između svaka dva vrha postoji točno jedan brid.

Tada je broj jeftinih podskupova manji ili jednak broju trokuta u grafu koji nisu svi plavi i nisu svi crveni. Takve trokute ćemo zvati raznobojnjima.

Za par bridova kažemo da je dobar ako nisu iste boje i dijeli vrh. Tada je dvostruki broj raznobojnih trokuta jednak broju parova dobrih bridova, jer svaki raznobojni trokut sadrži točno dva para dobrih bridova.

Za fiksni vrh  $x$ , neka su  $c(x)$  i  $p(x)$  redom broj crvenih odnosno plavih bridova kojima je  $x$  jedan od vrhova. Tada je  $c(x) + p(x) = 2n - 1$ , a broj dobrih parova bridova kojima je  $x$  zajednički vrh je

$$c(x)p(x) \leq \left(\frac{c(x) + p(x)}{2}\right)^2 = n^2 - n + \frac{1}{4},$$

odnosno manji je ili jednak  $n^2 - n$ . Sumiranjem po svim  $x$ , dobivamo da je ukupan broj dobrih parova bridova najviše

$$2n(n^2 - n) = 2(n^3 - n^2),$$

pa je ukupan broj raznobojnih trokuta najviše  $n^3 - n^2$ , pa je tvrdnja dokazana.

## Drugo rješenje.

Konstrukcija i argumentacija da je dovoljno promatrati  $2n + 1$ -člane skupove koji sadrže 1 je ista kao u prvom rješenju.

Promotrimo sada bilo koji skup  $S$  brojeva većih od 1 koji ima  $2n$  elemenata. Trebamo dokazati da  $S$  nema više od  $n^3 - n^2$  jeftinih podskupova.

Za  $x \in S$ , označimo sa  $f(x)$  broj elemenata  $S \setminus \{x\}$  relativno prostih sa  $x$ , sa  $g(x)$  broj elemenata  $S \setminus \{x\}$  koji dijeli  $x$ , sa  $h(x)$  broj elemenata  $S \setminus \{x\}$  djeljivih s  $x$  i sa  $j(x)$  broj preostalih elemenata  $S \setminus \{x\}$ . Primijetimo da za svaki  $x$  vrijedi

$$f(x) + g(x) + h(x) + j(x) = 2n - 1.$$

Za jeftin podskup kažemo da je tipa A ako u njemu postoji samo jedan par brojeva koji se međusobno dijeli, i da je tipa B ako u njemu postoje dva para brojeva koji se međusobno dijeli. Neka su  $a$  i  $b$  redom broj jeftinih podskupova tipa A i B, i neka je  $c = a + b$  ukupan broj jeftinih podskupova.

Prebrojimo za fiksni  $x \in S$  koliko ima parova  $(y, z) \in S^2$  takvih da  $x \mid y$  i da je  $x$  relativno prost sa  $z$ , odnosno koliko ima jeftinih trojki oblika  $\{x, y, z\}$  gdje  $x$  dijeli neki element trojke. Njih ima  $f(x)h(x)$  jer na  $f(x)$  načina biramo  $y$ , a na  $h(x)$  načina biramo  $z$ .

Sada tvrdimo da je

$$\sum_{x \in S} f(x)h(x) = a + 2b = c + b.$$

Zaista, vidimo da lijeva strana zapravo broji koliko ukupno ima parova koji se dijeli u svim jeftinim podskupovima, a to je upravo jednako  $a + 2b$ .

Prebrojimo sada za fiksni  $x \in S$  koliko ima jeftinih podskupova  $\{x, y, z\}$  tipa A u kojima  $y$  dijeli  $x$ . Ima ih najviše  $g(x)(f(x) + j(x))$ , jer  $y$  možemo izabrati na  $g(x)$  načina, a  $z$  ne dijeli  $x$  i nije djeljiv s  $x$ .

Sumiranjem po svim  $x \in S$ , dobivamo

$$\sum_{x \in S} g(x)(f(x) + j(x)) \geq a = c - b.$$

Zbrajanjem jednakosti i nejednakosti koje smo izveli, dobivamo

$$\sum_{x \in S} f(x)h(x) + g(x)(f(x) + j(x)) \geq 2c.$$

Sada iskoristimo sljedeći niz nejednakosti za svaki  $x \in S$ :

$$\begin{aligned} f(x)h(x) + g(x)(f(x) + j(x)) &\leq (f(x) + j(x))(g(x) + h(x)) \\ &\leq \left( \frac{(f(x) + g(x) + h(x) + j(x))}{2} \right)^2 = n^2 - n + \frac{1}{4}. \end{aligned}$$

Prva nejednakost je očita, a druga je AG nejednakost. Zaključujemo da je pribrojnik u sumi za svaki  $x$  manji ili jednak  $n^2 - n$ . Kako ima  $2n$  pribrojnika, dobivamo nejednakost

$$2n(n^2 - n) \geq 2c,$$

odnosno  $c \leq n^3 - n^2$ , kao što je i trebalo dokazati.

### Zadatak 3.

Neka je  $ABC$  raznostranični šiljastokutni trokut u kojem je  $|AB| > |BC|$ . Kružnica promjera  $\overline{AC}$  siječe stranicu  $\overline{AB}$  u točki  $X$ . Na toj kružnici nalazi se točka  $Y$  takva da je  $CA$  simetrala kuta  $\angle YCB$ . Neka je  $D$  nožište okomice iz  $B$  na  $AY$ . Dužine  $\overline{AC}$  i  $\overline{XY}$  sijeku se u točki  $E$ , a dužine  $\overline{AC}$  i  $\overline{BD}$  u točki  $K$ . Ako je  $T$  točka na stranici  $\overline{AB}$  takva da je  $TK$  simetrala kuta  $\angle ETD$ , dokaži da je  $TK$  okomito na  $AB$ .

### Rješenje.

Neka je  $Y'$  osnosimetrična slika od  $Y$  s obzirom na pravac  $AC$ . Uočimo da će zbog uvjeta na točku  $Y$  točka  $Y'$  ležati na  $BC$  i na kružnici promjera  $\overline{AC}$ . Dakle,  $Y'$  je nožište okomice iz  $A$  na  $BC$ .

Iz simetrije i tetivnosti redom imamo:

$$\angle AY'E = \angle AYE = \angle ACX = 90^\circ - \alpha.$$

Dakle,  $\angle EY'C = \alpha = \angle EAB$  pa je zato  $AEY'B$  tetivan iz čega slijedi da je  $E$  nožište okomice iz  $B$  na  $AC$ .

Označimo s  $F$  presjek  $BE$  i  $AY$ . Iz gornjeg imamo da je sada točka  $K$  ortocentar trokuta  $\triangle AFB$ .

Neka njegova visina iz  $F$  siječe  $\overline{AB}$  u  $T'$ . Želimo dobiti  $T \equiv T'$ . Znamo po lemi o nožišnom trokutu da je  $\angle DT'K = \angle KT'E$ .

Promotrimo kružnice oko tetivnih četverokuta  $AT'KD$  i  $T'BEK$ . Uočimo da je svaka točka dužine  $\overline{AB}$  unutar točno jedne od tih kružnica, osim točke  $T'$ .

Ako je  $T$  unutar prve kružnice, tada je izvan druge pa je tada:

$$\angle DTK > \angle DT'K = \angle KT'E > \angle KTE.$$

To je kontradikcija s uvjetom zadatka i analogno se riješi drugi slučaj. Slijedi da  $T$  mora biti baš na sjecištu tih kružnica pa je  $T \equiv T'$ .

### Zadatak 4.

Odredi sve parove prirodnih brojeva  $(m, n)$  za koje postoje prirodni brojevi  $a, b, c$  i  $d$  takvi da je

$$\frac{m^a}{n^b} + \frac{n^c}{m^d}$$

prirodan broj, ali broj  $\frac{m^a}{n^b}$  nije prirodan.

## Rješenje.

Za prost broj  $p$  i cijeli broj  $x$ , sa  $\nu_p(x)$  označimo najveći cijeli broj  $a \geq 0$  takav da  $p^a \mid x$ . Primijetimo da vrijedi  $\nu_p(x^e) = e\nu_p(x)$  za prirodne brojeve  $e$ .

Pretpostavimo da  $m, n, a, b, c, d$  zadovoljavaju uvjete zadatka.

Kako  $\frac{m^a}{n^b}$  nije cijeli broj, postoji prost broj  $p$  takav da je  $\nu_p(m^a) < \nu_p(n^b)$ . Da bi zbroj

$$\frac{m^a}{n^b} + \frac{n^c}{m^d}$$

bio cijeli, i za drugi pribrojnik mora vrijediti da u nazivniku ima broj djeljiv s  $p$ , odnosno  $\nu_p(n^c) < \nu_p(m^d)$ . Koristeći spomenuto svojstvo  $\nu_p$ , dobivamo sljedeće nejednakosti:

$$\begin{aligned} a\nu_p(m) &< b\nu_p(n), \\ c\nu_p(n) &< d\nu_p(m). \end{aligned}$$

Iz toga slijedi  $\nu_p(m), \nu_p(n) \neq 0$ , pa možemo pomnožiti nejednakosti, i dobivamo

$$ac\nu_p(m)\nu_p(n) < bd\nu_p(m)\nu_p(n),$$

odnosno  $ac < bd$ .

Pretpostavimo sada da za neki prost broj  $q$  vrijedi  $\nu_q(m^a) > \nu_q(n^b)$ , odnosno da dijeli brojnik razlomka dobivenog potpunim kraćenjem

$$\frac{m^a}{n^b}.$$

Onda taj prost broj ne može dijeliti nazivnik razlomka dobivenog potpunim kraćenjem  $\frac{n^c}{m^d}$ , pa je  $c\nu_q(n) \geq d\nu_q(m)$ .

Međutim, sada imamo sljedeće nejednakosti:

$$\begin{aligned} a\nu_q(m) &> b\nu_q(n), \\ c\nu_q(n) &\geq d\nu_q(m). \end{aligned}$$

Iz toga slijedi  $\nu_q(m), \nu_q(n) \neq 0$ , a množenjem nejednakosti dobivamo

$$ac\nu_q(m)\nu_q(n) > bd\nu_q(m)\nu_q(n),$$

odnosno  $ac > bd$ , što je kontradikcija. Dakle,  $\frac{m^a}{n^b} = \frac{1}{k}$  za neki prirodan broj  $k > 1$ . Analogna tvrdnja vrijedi i za drugi pribrojnik,  $\frac{n^c}{m^d} = \frac{1}{\ell}$  za neki prirodan broj  $\ell > 1$ . Jedini način da  $\frac{1}{k} + \frac{1}{\ell}$  bude cijeli broj je ako je  $k = \ell = 2$ . Iz toga imamo jednadžbe

$$\begin{aligned} 2m^a &= n^b, \\ 2n^c &= m^d. \end{aligned}$$

Množenjem dobivamo  $m^{a+d} = n^{b+c}$ , pa je  $m^{b(a+d)} = n^{b(b+c)} = 2^{b+c}m^{a(b+c)}$ , iz čega vidimo da je  $m$  potencija broja 2. Po simetriji, isto vrijedi i za  $n$ .

Neka je  $m = 2^x$  i  $n = 2^y$ . Onda imamo

$$\begin{aligned} 2^{ax+1} &= 2^{by}, \\ 2^{cy+1} &= 2^{dx}, \end{aligned}$$

odnosno  $ax + 1 = by$  i  $cy + 1 = dx$ . Ako  $x$  i  $y$  nisu relativno prosti, ove jednadžbe nemaju rješenja.

Ako jesu, onda uzmimo bilo koji prirodan broj  $a$  takav da je  $ax + 1$  djeljiv s  $y$  i bilo koji prirodan broj  $c$  takav da je  $cy + 1$  djeljiv s  $x$ . Poznato je da takvi brojevi postoje, a onda pripadne  $b$  i  $d$  definiramo tako da gornje jednadžbe budu zadovoljene.

Dakle, parovi  $(m, n)$  koji su rješenja zadatka su svi oblika  $(2^x, 2^y)$  za relativno proste prirodne brojeve  $x$  i  $y$ .

**HRVATSKA MATEMATIČKA OLIMPIJADA**  
**Završni test za izbor MEMO ekipe**  
**Zagreb, 26. svibnja 2024.**

**Zadatak 1.**

Odredi sve funkcije  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  takve da za sve  $x, y \in \mathbb{R}$  vrijedi

$$f(xy) = \max \{f(x), f(y)\} \cdot \min \{x, y\}.$$

**Prvo rješenje.**

Uvrštavanje  $(x, x)$  daje  $f(x^2) = xf(x) = -xf(-x)$  pa imamo da je  $f$  neparna. Sada možemo uvrstiti  $(-x, -y)$  i vrijedi

$$\begin{aligned} f(xy) &= \max(f(-x), f(-y)) \cdot \min(-x, -y) \\ &= -\max(-f(x), -f(y)) \cdot \max(x, y) \\ &= \min(f(x), f(y)) \cdot \max(x, y). \end{aligned}$$

Sada uzmimo neki  $x \geq 1$  i uvrstimo  $(x, 1)$ . Imamo

$$f(x) = \max(f(x), f(1))$$

pa mora vrijediti  $f(x) \geq f(1)$  ali iz jednakosti koju smo dobili vrijedi i

$$f(x) = \min(f(x), f(1)) \cdot x = xf(1)$$

za sve  $x \geq 1$ . Uzmimo sada neki  $y \in (0, 1)$  i uvrstimo  $(\frac{1}{y}, y)$ . Imamo

$$f(1) = \max\left(\frac{f(1)}{y}, f(y)\right) \cdot y = \frac{\min\left(\frac{f(1)}{y}, f(y)\right)}{y}.$$

Ako je  $f(1) \leq yf(y)$  za neki takav  $y$ , vrijedi  $f(1) = yf(y) = \frac{f(1)}{y^2}$  pa je  $f(1) = 0$  i  $f(x) = 0$ , prvo za sve  $x \geq 1$  zbog prethodno dobivenog, pa za  $y \in (0, 1)$  zbog prethodne jednakosti, a zatim i za sve  $x \in \mathbb{R}$  po neparnosti.

U suprotnom, imamo  $f(1) \geq yf(y)$  za sve  $y \in (0, 1)$  te vrijedi  $f(y) = yf(1)$  za sve  $y \in (0, 1)$  te po neparnosti imamo  $f(x) = xf(1)$  za sve  $x \in \mathbb{R}$ .

Provjerom dobivamo da jednakost vrijedi za sve funkcije oblika  $f(x) = cx$  gdje je  $c \geq 0$  i gotovi smo.

## Drugo rješenje.

Dobijemo neparnost i

$$f(xy) = \min(f(x), f(y)) \cdot \max(x, y)$$

isto kao u prvom rješenju. Pomnožimo li ovu jednakost sa početnom, dobivamo

$$f(xy)^2 = xyf(x)f(y).$$

Prepostavimo da  $f(t_0) = 0$  za neki  $t_0 \neq 0$ . Tada je  $f(t_0y)^2 = 0$  za sve  $y \in \mathbb{R}$  pa je  $f$  nulfunkcija, što jest rješenje. Inače, imamo da je  $f(x) \neq 0$  za sve  $x \neq 0$  pa stavljanjem  $y = 1$  u tu jednakost imamo  $f(x)^2 = xf(x)f(1)$  što daje  $f(x) = xf(1)$  za sve  $x \in \mathbb{R}$ .

Provjera je ista kao u prvom rješenju.

## Zadatak 2.

Neka su  $m$  i  $n$  prirodni brojevi,  $m, n > 1$ . U svakom polju ploče dimenzija  $m \times n$  nalazi se jedan novčić. Svaki novčić ima dvije strane - pismo i glavu.

Jedan *potez* sastoji se od sljedećeg:

- (i) Odaberemo  $2 \times 2$  potkvadrat na ploči.
- (ii) Preokrenemo točno tri novčića u tom potkvadratu:
  - novčić u gornjem lijevom polju
  - novčić u donjem desnom polju
  - jedan od novčića u gornjem desnom i donjem lijevom polju (po izboru).

Ako na početku svi novčići pokazuju pismo, odredi sve parove  $(m, n)$  za koje se konačnim nizom poteza može postići da svi novčići pokazuju glavu.

## Rješenje.

Traženi su parovi oni takvi da  $3 \mid m$  ili  $3 \mid n$ .

Dokažimo prvo nužnost. Označimo retke brojevima  $0, 1, \dots, m-1$  odozgo prema dolje, a stupce brojevima  $0, 1, \dots, n-1$  slijeva nadesno. Obojimo polje svako polje  $(i, j)$  bojom  $k \in \{0, 1, 2\}$  takvom da je  $i + j \equiv k \pmod{3}$ . Ključno je primijetiti da se u svakom potezu mijenja parnost broja glava na poljima svake boje. S obzirom da su ti brojevi na početku iste parnosti (svi su jednaki 0), isto mora vrijediti i na kraju. Dakle, brojevi polja svih boja moraju imati istu parnost. No, vrijedi sljedeće:

**Tvrđnja.** Za svake dvije boje, brojevi polja tih boja razlikuju se za najviše 1.

*Dokaz.* Indukcijom po  $m+n$ , gdje su  $m, n$  nenegativni cijeli brojevi (ako je  $m = 0$  ili  $n = 0$ , ploču tretiramo kao praznu). Ako je  $m \geq 3$ , tada se u posljednja tri retka svaka boja pojavljuje jednak broj puta jer su posljednja tri polja u svakom stupcu različitih boja. Dakle, tvrdnja slijedi iz prepostavke indukcije za ploču dimenzija  $(m-3) \times n$ . Sličan zaključak vrijedi i u slučaju kada  $n \geq 3$ . U preostalom slučaju, kada je  $m \leq 2$  i  $n \leq 2$ , tvrdnju je lako provjeriti direktno.  $\square$

Zbog Tvrđnje slijedi da svakom bojom mora biti obojan jednak broj polja, dakle  $3 \mid mn$ , što je i trebalo dokazati.

Dokažimo sada dovoljnost. Bez smanjenja općenitosti možemo prepostaviti da  $3 \mid n$ . Dokazat ćemo da konačnim nizom poteza možemo preokrenuti sva polja u proizvolnjem retku, odakle će ponavljanjem ovog postupka za svaki redak slijediti tvrdnja. Kako  $3 \mid n$  te  $m \geq 2$ , u tu je svrhu dovoljno dokazati da u proizvolnjem  $2 \times 3$  potpravokutniku možemo preokrenuti sva polja iz gornjeg/donjeg retka. Za donji redak, možemo napraviti oba poteza u lijevom  $2 \times 2$  potkvadratu te onaj koji uključuje donje lijevo polje u desnom  $2 \times 2$  potkvadratu. Tvrđnja za gornji redak dokazuje se analogno.

### Zadatak 3.

Neka je  $O$  središte opisane kružnice  $k$  trokuta  $ABC$  u kojem je  $|AB| > |BC|$ .

Kružnica  $k_1$  prolazi točkama  $O$  i  $B$ , a pravac  $AB$  joj je tangenta. Neka se kružnice  $k$  i  $k_1$  sijeku još i u točki  $P$ ,  $P \neq B$ . Kružnica  $k_2$  prolazi točkama  $P$  i  $C$ , a pravac  $AC$  joj je tangenta. Neka se kružnice  $k_1$  i  $k_2$  sijeku još u točki  $M$ ,  $M \neq P$ .

Dokaži da je  $|MP| = |MC|$ .

### Rješenje.

Prvo želimo pokazati da vrijedi  $M \in BC$ . Možemo računati:

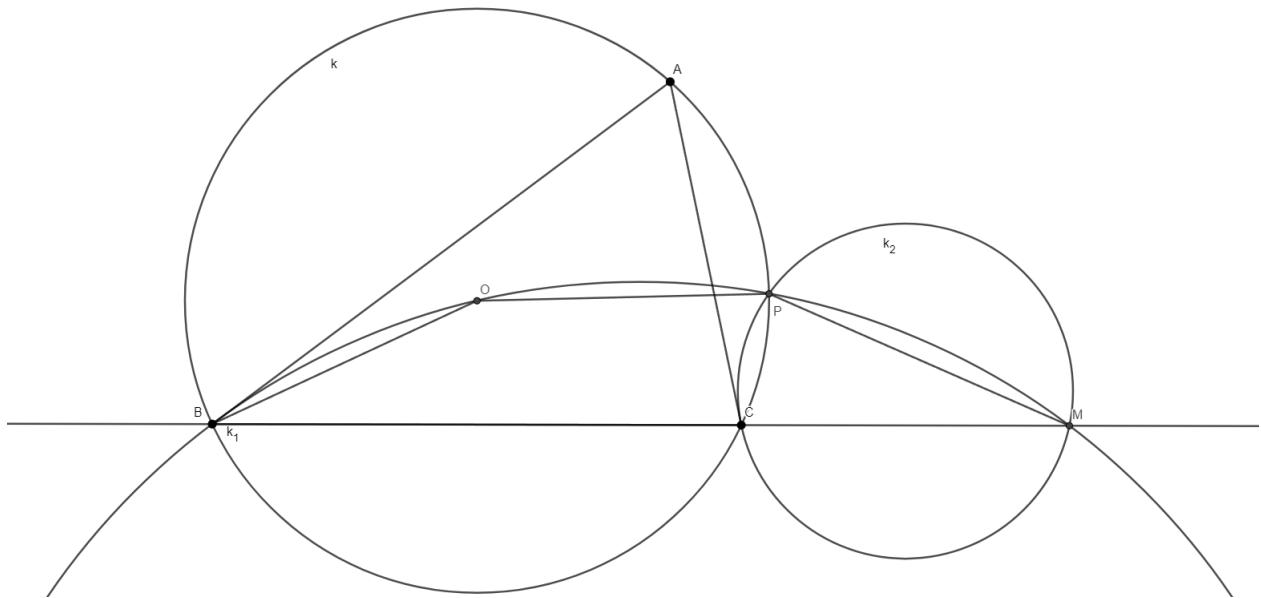
$$\angle PMC = 180^\circ - \angle ACP = \angle ABP = 180^\circ - \angle PMB$$

pa tvrdnja vrijedi. Koristili smo kut tangente i tetine pa tetivnost četverokuta  $ABPC$  i zatim još jednom kut tangente i tetine.

Nadalje, dovoljno je pokazati da je  $\angle MCP = \angle MPC$ . Imamo redom:

$$\begin{aligned} \angle MPC &= 180^\circ - \angle PMC - \angle MCP = \angle PMB - \angle MCP \\ &= \angle POB - \angle MCP = 2\angle PCB - \angle MCP \\ &= \angle MCP. \end{aligned}$$

Koristili smo obodni kut nad tetivom  $\overline{PB}$  i poučak o obodnom i središnjem kutu. Ovime je tvrdnja dokazana.



#### Zadatak 4.

Odredi sve trojke prirodnih brojeva  $(m, n, p)$  takve da je  $p$  prost i da vrijedi

$$n(n+1)(n+p)(n+p+1)p^6m^2 = (4n+3)^6(p+1)^2(p-4)^2.$$

#### Rješenje.

Ako je  $p = 2$ , vidimo da je lijeva strana djeljiva s  $2^6$ , a desna nije djeljiva s 8, kontradikcija.

Neka je sada  $p > 2$ . Onda  $p$  ne dijeli  $p+1$  ni  $p-4$ , pa  $p \mid 4n+3$ .

Promotrimo sada lijevu stranu jednadžbe. Ona je potpun kvadrat, pa je i broj

$$n(n+1)(n+p)(n+p+1)$$

potpun kvadrat. Međutim, primijetimo da je  $n(n+p+1) + p = (n+1)(n+p)$ , pa ako sa  $t$  označimo broj  $n(n+p+1)$ , slijedi da je  $t(t+p)$  potpun kvadrat. Ako  $p \mid t$ , onda je broj  $\frac{t}{p} \cdot \left(\frac{t}{p} + 1\right)$  kvadrat, što je nemoguće jer umnožak dva uzastopna prirodna broja nikad nije kvadrat. Dakle,  $p \nmid t$ . Onda je  $\gcd(t, t+p) = 1$  pa su brojevi  $t$  i  $t+p$  oba kvadrati.

Neka je sada

$$\begin{aligned} t &= x^2, \\ t+p &= y^2 \end{aligned}$$

za prirodne brojeve  $x, y$ . Oduzimanjem dobivamo  $(y-x)(y+x) = y^2 - x^2 = p$ , iz čega slijedi da je nužno  $y-x = 1$ ,  $y+x = p$ , iz čega imamo  $x = \frac{p-1}{2}$ .

Dakle, vrijedi

$$n(n+p+1) = \left(\frac{p-1}{2}\right)^2.$$

Pomnožimo obje strane s 4. Dobivamo

$$4n^2 + 4np + 4n = (p - 1)^2.$$

Reducirajmo obje strane modulo  $p$ . Vrijedi

$$4n^2 + 4n \equiv 1 \pmod{p},$$

odnosno  $p \mid 4n^2 + 4n - 1$ . Znamo otprije da  $p \mid 4n + 3$ . Oduzimanjem slijedi

$$p \mid 4n^2 - 4,$$

odnosno  $p \mid (n - 1)(n + 1)$ . Ako je  $n \equiv 1 \pmod{p}$ , onda  $p \mid 4 + 3 = 7$  pa je  $p = 7$ . Ako je  $n \equiv -1 \pmod{p}$ , onda  $p \mid -4 + 3 = -1$ , kontradikcija. Dakle,  $p = 7$  je jedina mogućnost.

Tada imamo  $n(n + 8) = 3^2$ , odnosno  $n = 1$ . Provjerom u početnoj jednadžbi vidimo da treba vrijediti

$$1 \cdot 2 \cdot 8 \cdot 9 \cdot 7^6 \cdot m^2 = 7^6 \cdot 8^2 \cdot 3^2.$$

Iz toga lako vidimo da jednakost vrijedi za  $m = 2$ , pa je  $(2, 1, 7)$  jedino rješenje zadatka.