

## Řešení 1. série

**Úloha A1.** Je dána  $n$ -prvková množina  $A$  kladných reálných čísel. Dokažte, že pro nejvýše  $n - 2$  různých celých čísel  $k$  lze zvolit navzájem různá  $a, b, c \in A$ , která splní  $a + b + c = 3^k$ .

*Řešení.* Řekneme, že nějaké  $k$  vyhovuje pro množinu  $A$ , pokud existují po dvou různá  $a, b, c \in A$  taková, že  $a + b + c = 3^k$ .

Postupujeme matematickou indukcí:

- (a) Nechť  $n = 3$ . Poté máme v množině  $A$  jen jednu trojici, tedy skutečně vyhovuje nejvýše jedno  $k$ .
- (b) Nechť pro nějaké  $n \geq 3$  platí, že pro každou  $n$ -prvkovou množinu  $M$  vyhovuje nejvýše  $n - 2$  různých celých  $k$ . Uvažme libovolnou množinu  $A$  s  $n + 1$  prvky  $a_0 < a_1 < \dots < a_n$ .
  - (i) Nechť  $a_n$  není v žádné trojici prvků z  $A$  se součtem  $3^\ell$  pro celé  $\ell$ . Víme, že množině  $A \setminus \{a_n\}$  vyhovuje nejvýše  $n - 2$  různých  $k$  (indukční předpoklad), množině  $A$  ale vyhovují právě ta stejná  $k$ . Tedy v tomto případě jich vyhovuje dokonce méně než  $(n + 1) - 2$ .
  - (ii) Nechť existují  $x, y \in A$ ,  $x < y < a_n$  taková, že  $x + y + a_n = 3^\ell$  pro nějaké celé  $\ell$ . Jistě platí  $a_n > 3^{\ell-1}$  (jinak je součet příliš malý) a  $a_n < 3^\ell$  (protože  $x, y > 0$ ).

Z toho ale plyne, že  $a_n$  není ve trojici se součtem  $3^{\ell'}$  pro žádné celé  $\ell' \neq \ell$ . Pro  $\ell' < \ell$  to plyne z  $a_n > 3^{\ell-1} \geq 3^{\ell'}$  a pro  $\ell' > \ell$  z

$$a_n + x' + y' \leq 3a_n < 3 \cdot 3^\ell \leq 3^{\ell'}$$

pro každá  $x', y' \in A$ .

Opět se podíváme na množinu  $A \setminus \{a_n\}$ . Jediné číslo  $k$ , které vyhovuje pro množinu  $A$  a (možná) nevyhovovalo pro množinu  $A \setminus \{a_n\}$ , je  $\ell$ . Všech ostatních součtů  $3^k$  pro celé  $k$  jsme dosáhli trojicí bez  $a_n$ , tedy trojicí z  $A \setminus \{a_n\}$ . Tedy přibýlo nejvýše jedno  $k$ , a díky indukčnímu předpokladu jich tedy vyhovuje nejvýše  $(n + 1) - 2$ .

V každém případě tak tvrzení platí i pro  $n + 1$ . Tím je důkaz dokončen.

*Poznámky opravujícího.* Většina řešení byla správně. Občas někdo řekl „vezměme největší vyhovující  $k$ “ (nebo něco podobného), aniž by zdůvodnil, že nějaké  $k$  vyhovuje. Protože vynechaný případ byl triviální, body jsem za to nestrhával, ale dávejte si na takové věci pozor.

(Václav Janáček)

**Úloha C1.** Nechť  $S$  je  $n^2$ -prvková množina bodů v rovině se souřadnicemi  $(x, y)$  pro  $x, y \in \{1, 2, \dots, n\}$ . Alespoň  $\frac{5}{2}n - 1$  bodů z  $S$  je obarveno červeně. Dokažte, že nějaké čtyři červené body leží na jedné kružnici.

*Řešení.* Dokážeme, že mezi  $\frac{5}{2}n - 1$  bodmi bude existovat rovnoramenný lichobežník s úhelníkem podél zvislé osi.

Každá dvojice bodů s rovnakými  $x$ -ovými souřadnicemi definuje osu této dvojice, ako priemer ich  $y$ -ových souřadnic. Pokud najdeme dve takéto dvojice s různými  $y$ -ovými souřadnicemi, no rovnakými osami, budeme mať nájdený rovnoramenný lichobežník.

Nech počet bodů s rovnakými  $x$ -ovými souřadnicemi v  $i$ -tom řádku (řádek má rovnaké  $x$ -ové souřadnice) je  $a_i$ . Potom, ak si označíme tieto body postupne zľava doprava  $1, 2, \dots, I$ , tak konštrukcia pre  $2a_i - 3$  dvojíc bodov so vzájomne rôznymi osami z tohto riadku je napríklad:  $(1, j), (j + 1, I)$  a  $(1, j + 1)$  pre  $j \in \{1, 2, \dots, a_i - 1\}$ . (Taktiež budú fungovať aj dvojice  $(j, j + 1)$  a  $(j, j + 2)$  pre všetky „vhodné“  $j$ .)

Preto môžeme spraviť odhad počtu (pre spor rôznych) osí ako

$$\sum_{i=1}^n (2a_i - 3) = 2 \sum_{i=1}^n a_i - 3n \geq (5n - 2) - 3n = 2n - 2.$$

Avšak počet všetkých možných osí v tabuľke je  $2n - 3$ , pretože os je priemerom a počet rôznych hodnôt súčtov  $x$ -ových súradníc dvojíc bodov sú najviac všetky hodnoty od  $1 + 2$  do  $(n - 1) + n$ , čo je práve  $2n - 3$ , teda nejaké dve dvojice bodov majú spoločnú os a tá už identifikuje hľadaný tětivovník.

*Poznámky opravujúcího.* Počas hodnotenia som sa snažil čiastočne oceniť, ak ste si všimli, ktoré špecifické tětivovníky je možné v mriežke hľadať. Vám, ktorí ste za úlohu získali málo bodov, by som vytkol, že ste sa snažili zovšeobecniť konštrukcie, ktoré mali byť nejakými „krajnými prípadmi“, pre ktoré však existovali invarianty ako prehodenie riadkov, popri prípade nepopísané zovšeobecnenia malých prípadov. A tak. (Martin Andričik)

**Úloha N1.** Nechť  $\mathbb{N}$  značí množinu kladných celých čísel. Najdte všetky funkcie  $f: \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , ktoré spĺňujú  $f(n) \mid f(m) + n - m$  pro libovolná  $n, m \in \mathbb{N}$ .

*Řešení.* Ukážeme, že řešením jsou právě funkce čtyř druhů:  $f(x) = x + c$  pro nezáporná celá čísla  $c$ , konstantní funkce  $f(x) = 1$  a dvojice funkcí

$$f(x) = \begin{cases} 1, & \text{je-li } x \text{ liché,} \\ 2, & \text{je-li } x \text{ sudé,} \end{cases} \quad f(x) = \begin{cases} 2, & \text{je-li } x \text{ liché,} \\ 1, & \text{je-li } x \text{ sudé.} \end{cases}$$

Dosazením snadno ověříme, že toto jsou řešení, zbývá tedy ukázat, že jiná řešení neexistují.

Zafixujeme  $n$  a uvažujeme dvě různá  $m_1, m_2$ . Potom zadaná dělitelnost dává

$$\begin{aligned} f(m_1) + n - m_1 &\equiv f(m_2) + n - m_2 \equiv 0 \pmod{f(n)}, \\ f(m_1) - m_1 &\equiv f(m_2) - m_2 \pmod{f(n)}. \end{aligned} \tag{1}$$

Označme dále obor hodnot  $f$  jako  $S$  a rozlišme dva případy podle toho, kolik má prvků.

- (i) Nechť je  $S$  nekonečná množina. Pak ukážeme, že  $f(m) - m$  je konstantní. Pro spor nechť  $f(m_1) - m_1 \neq f(m_2) - m_2$ . Potom díky nekonečnosti (a tedy neomezenosti)  $S$  můžeme zvolit  $n$  tak, aby  $f(n) > |(f(m_1) - m_1) - (f(m_2) - m_2)|$ . Následně z (1) dostaneme, že rozdíl hodnot  $f(m) - m$  pro  $m_1$  a  $m_2$  je nenulový násobek  $f(n)$ , takže

$$f(n) \leq |(f(m_1) - m_1) - (f(m_2) - m_2)| < f(n),$$

což je spor. Určitě tedy  $f(m_1) - m_1 = f(m_2) - m_2$  pro každá dvě  $m_1, m_2$ , takže  $f(m) - m$  je rovno jistě konstantě  $c$ . Potom už  $f(x) = x + c$  a kvůli  $f(1) \in \mathbb{N}$  musí být  $c$  nezáporné celé.

- (ii) Nechť je  $S$  konečná množina. Označme  $r$  počet jejích prvků,  $k$  její maximální prvek a  $\ell$  nejmenší společný násobek jejích prvků. Pak díky  $k \mid \ell$  a tomu, že v  $S$  máme  $r$  různých přirozených čísel, určitě platí

$$\ell \geq k \geq r. \tag{2}$$

Rozdělme přirozená čísla na  $r$  skupin podle toho, jakou mají hodnotu  $f$ . Pokud  $m_1, m_2$  leží ve stejné skupince, pak se (1) zjednoduší na  $m_1 \equiv m_2 \pmod{f(n)}$ . Když tedy dáme dohromady tyto kongruence pro všechna  $n$ , získáme  $m_1 \equiv m_2 \pmod{\ell}$ . To znamená, že každá skupinka podle hodnoty  $f$ , kterých je  $r$ , musí být celá obsažena jen v jedné zbytkové třídě mod  $\ell$ , kterých je  $\ell$ . Ale každé přirozené číslo musí být obsaženo v nějaké skupince, takže  $r \geq \ell$ . Dohromady s (2) tak máme

$$\ell = k = r,$$

a nutně tak  $S = \{1, 2, \dots, r\}$ . Z rovnosti  $\ell = r$  navíc plyne, že každá skupinka podle hodnoty  $f$  musí obsahovat všechna čísla ze své zbytkové třídy mod  $\ell$ .

Dále ukážeme  $r \leq 2$ . Kdyby  $r \geq 3$ , pak už je speciálně  $\ell$  společným násobkem nesoudělných čísel  $r$  a  $r - 1$ , takže

$$r = \ell \geq r(r - 1) \geq r \cdot 2 > r,$$

což je spor.

Nyní pro  $r = 1$  musíme dostat konstantní funkci  $f(x) = 1$ . Pro  $r = 2$  musí  $f$  nabývat dvou různých hodnot  $-1$  a  $2$ . Víme, že  $f(x)$  musí jednoznačně odpovídat zbytkové třídě  $x \pmod{2}$ , takže nutně dostaneme jednu z dvou funkcí uvedených v úvodu.

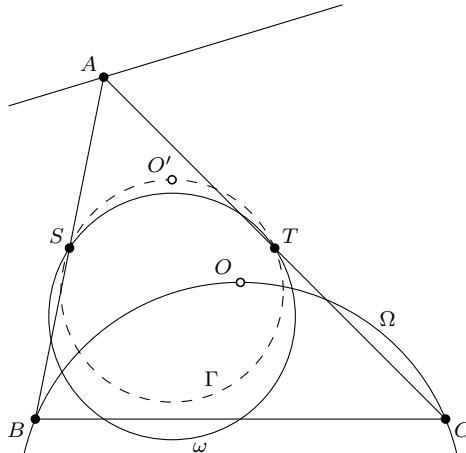
*Poznámky opravujícího.* Na rozdíl od vzorového řešení většina řešitelů z dosazení  $n = x + 1$ ,  $m = x$  a dosazení  $n = x$ ,  $m = x + 1$  nahlédla, že pro každé  $x \in \mathbb{N}$  je buďto  $f(x + 1) = f(x) + 1$ , anebo  $f(x + 1) = 1$ , z čehož se následně snažila dobrat k řešení nějakým více či méně přímočarým rozbořem možností. Řešitelům, kteří se v některém z těchto případů dopustili chyby či nějaký případ opomenuli, jsem typicky strhl 1 nebo 2 body. Některá řešení také ztroskotala hned na začátku, když mylně usoudila, že  $a \mid b$  vždy znamená  $a \leq b$ , což však platí pouze tehdy, když jsou  $a$  i  $b$  kladná, zatímco v této úloze mohla pravá strana dělitelnosti často být nulová nebo dokonce záporná. (Matěj Doležal)

**Úloha G1.** Mějme trojúhelník  $ABC$  se středem kružnice opsané  $O$ . Označme  $\Omega$  kružnici opsanou  $BOC$  a  $\omega$  Feuerbachovu kružnici<sup>1</sup> trojúhelníku  $ABC$ . Dokažte, že společně vnější tečny  $\omega$  a  $\Omega$  se protínají na vnější ose úhlu  $BAC$ .

*Řešení.* Aby úloha platila, musí být trojúhelník  $ABC$  ostroúhlý (za chybu v zadání se omlouváme).

Společné vnější tečny dvou kružnic se protínají ve středu stejnohlosti s kladným koeficientem, která na sebe tyto kružnice zobrazuje. Chceme dokázat, že tento střed stejnohlosti zobrazující  $\Omega$  na  $\omega$  leží na vnější ose úhlu  $BAC$ .

Označme středy stran  $AB$  a  $AC$  postupně  $S$  a  $T$ . Střed kružnice opsané trojúhelníku  $AST$  označme  $O'$ . Kružnici opsanou  $SO'T$  označme  $\Gamma$ .



<sup>1</sup>Nechť jsou  $A_0, B_0, C_0$  středy stran  $BC, CA, AB$  trojúhelníku  $ABC$ . Feuerbachovu kružnici  $ABC$  rozumíme kružnici opsanou  $A_0B_0C_0$ .

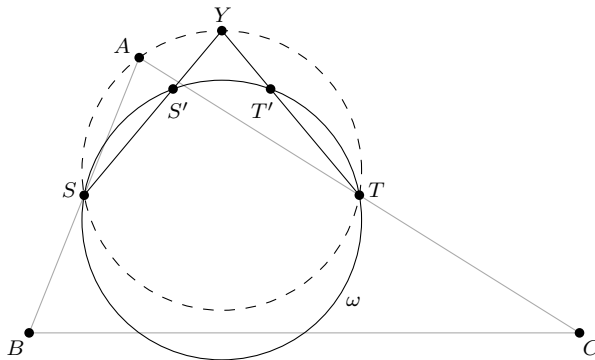
Složení stejnohlosti zobrazující  $\Omega$  na  $\Gamma$  a stejnohlosti zobrazující  $\Gamma$  na  $\omega$  získáme stejnohlost zobrazující  $\Omega$  na  $\omega$ , tedy tu, o jejímž středu chceme dokázat, že leží na vnější ose úhlu  $BAC$ . Z Mongeovy věty víme, že bude ležet na přímce určené středy prvních dvou stejnohlostí. Stačí nám proto dokázat, že tyto dva středy leží na vnější ose úhlu  $BAC$ .

Ve stejnohlosti se středem  $A$  a koeficientem  $\frac{1}{2}$  se zobrazí  $B$  na  $S$ ,  $C$  na  $T$ ,  $A$  na  $A$ . Proto se zobrazí i  $O$  na  $O'$ . Tím pádem se zobrazí  $\Omega$  na  $\Gamma$ . Tudíž víme, že  $A$  je střed stejnohlosti zobrazující  $\Omega$  na  $\Gamma$ . Bod  $A$  určitě leží na vnější ose  $BAC$ , jak jsme chtěli.

Zbývá dokázat, že střed stejnohlosti zobrazující  $\Gamma$  na  $\omega$ , označme ho  $Y$ , leží na vnější ose úhlu  $BAC$ . Dokážeme, že je to  $A$ -antišvrk trojúhelníku  $AST$  (tj. průsečík osy  $ST$ , kružnice opsané  $AST$  a vnější osy úhlu  $SAT$ , což je vnější osa úhlu  $BAC$ ).

Obrazy  $S$  a  $T$  ve zkoumané stejnohlosti označíme postupně  $S'$  a  $T'$ . Chceme dokázat, že průsečík  $SS'$  a  $TT'$ , označme ho  $Y$ , je antišvrk. Protože  $S$  a  $T$  jsou středy stran trojúhelníku  $ABC$ , leží na  $\omega$ . Protože leží i na  $\Gamma$  a  $S'$  a  $T'$  jsou jejich obrazy ve stejnohlosti zobrazující  $\Gamma$  na  $\omega$ , leží i  $S'$  a  $T'$  na  $\omega$ . Zároveň musí platit  $ST \parallel S'T'$ . Tudíž  $STT'S'$  je rovnoramenný lichoběžník. Takže  $Y$  opravdu leží na ose  $ST$ .

Nyní vyúhlíme, že  $Y$  leží na kružnici opsané  $AST$ . Tím pádem už budeme vědět, že je to antišvrk a budeme hotovi. Budeme předpokládat, že  $S'T'$  je ve stejné polorovině od  $ST$  jako  $A$ , opačný případ by se udělal analogicky.



Úhel  $BAC$  označíme  $\alpha$ . Z věty o obvodovém a středovém úhlu víme, že  $|\sphericalangle SO'T| = 2\alpha$ . Tudíž obvodový úhel na  $\omega$  nad obloukem  $S'T'$  obsahujícím  $S$  a  $T$  je  $2\alpha$ . Protože příčkový trojúhelník je podobný trojúhelníku původnímu,  $\omega$  je Feuerbachova kružnice  $ABC$  a  $ABC$  je ostroúhlý, je obvodový úhel na  $\omega$  nad obloukem  $ST$  obsahujícím  $S'$  a  $T'$  roven  $\alpha$ . Obvodový úhel celé kružnice je  $\pi$ , zároveň  $STT'S'$  je rovnoramenný lichoběžník, takže úhel nad obloukem  $SS'$  neobsahujícím  $T$  a  $T'$  je

$$\frac{2\alpha + \alpha - \pi}{2} = \frac{3}{2}\alpha - \frac{\pi}{2}.$$

Úhel nad obloukem  $S'T'$  neobsahujícím  $S$  a  $T$  je  $\pi - 2\alpha$ . Tudíž platí

$$|\sphericalangle STY| = |\sphericalangle STT'| = \frac{3}{2}\alpha - \frac{\pi}{2} + \pi - 2\alpha = \frac{\pi - \alpha}{2}.$$

Obdobně  $|\sphericalangle TSY| = \frac{\pi - \alpha}{2}$ , takže  $|\sphericalangle SYT| = \alpha = |\sphericalangle SAT|$ . Tudíž  $Y$  opravdu leží na kružnici opsané  $AST$ , jak jsme chtěli, a důkaz je hotov. (Magdaléna Mišinová)