

## 6. série

### Metoda minimálního prvku

#### 1. ÚLOHA

Do čtvercové tabulky  $5 \times 5$  je napsáno 25 reálných čísel takových, že každé číslo je aritmetickým průměrem sousedních čísel (sousední čísla se nacházejí vedle sebe v tom samém řádku či sloupci). Dokažte, že všechna vepsaná reálná čísla jsou si rovna.

#### 2. ÚLOHA

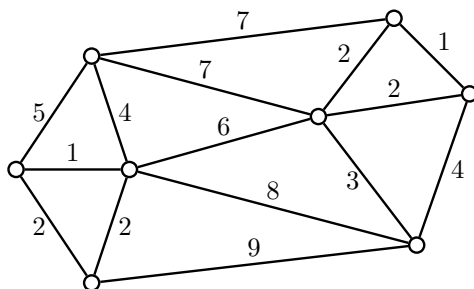
Dokažte, že kostku nelze složit z konečného počtu menších kostek, jejichž rozměry jsou navzájem různé.

#### 3. ÚLOHA

V rovině je dáno 7 různých bodů tak, že žádných šest neleží na jedné přímce. Dokažte, že těchto 7 bodů určuje alespoň 9 různých přímek.

#### 4. ÚLOHA

Mezi osmi vesnicemi je potřeba vybudovat síť bezprašných cest tak, aby bylo možné dostat se z každé vesnice do libovolné jiné po bezprašné cestě. Na mapce vidíte původní síť prašných cest i s délkami jednotlivých cest v km. Které cesty je potřeba přebudovat na bezprašné, jestliže chceme modernizovat co nejméně km starých cest? Navrhněte všechna rovnocenná řešení.



#### 5. ÚLOHA

V rovině je dána konečná množina navzájem různoběžných přímek  $P$  s vlastností: Pro libovolné přímky  $p, q \in P$ ,  $p \neq q$  platí: jestliže se  $p, q$  protínají v bodě  $X$ , potom bodem  $X$  prochází aspoň jedna další přímka z množiny  $P$ . Dokažte, že všechny přímky z množiny  $P$  procházejí jedním bodem.

# Řešení 6. série

## 1. ÚLOHA

Nechť  $h$  je minimální hodnota z 25 čísel uvažované tabulky. Předpokládejme, že ne všechna vepsaná čísla jsou si navzájem rovna. Potom existují taková dvě různá sousední čísla, že jedno z nich (označme ho  $a$ ) má hodnotu  $h$  (kdyby neexistovala, musela by mít všechna čísla hodnotu  $h$ ). Všechna sousední čísla  $a$  jsou větší nebo rovna  $h$  a jedno z nich je dokonce ostře větší než  $h$ , pak ale jejich aritmetický průměr musí být větší než  $h$ , což je spor.

## 2. ÚLOHA

Předpokládejme, že jsme kostku  $K$  takovým způsobem sestavili, nechť její hrana má délku 1. Mezi kostkami, které vyplňují dolní podstavu kostky  $K$  vezměme tu, jejíž hrana je nejkratší, označme ji  $K_1$ . To můžeme provést, protože kostek je konečný počet. Pro délku  $h_1$  hrany kostky  $K_1$  jistě platí  $h_1 < 1/2$ . Tato nejmenší kostka nemůže ležet na kraji dolní podstavu kostky  $K$ , protože pak bychom ji nemohli obklopit kostkami s většími hranami. Kostka  $K_1$  je tedy obklopena ze všech stran kostkami o hraně větší než  $h_1$ , její horní stěna tedy musí být vyplněna dolními podstavami menších kostek, mezi nimi vybereme nejmenší  $K_2$ , která neleží na kraji podstavu kostky  $K_1$  a pro jejíž hrana musí platit  $h_2 < 1/2 \cdot h_1 < 1/4$ . Po konečném počtu takovýchto konstrukcí musíme narazit na horní stranu kostky  $K$ , musí tedy platit  $h_1 + h_2 + \dots + h_n = 1$ , což je spor s tím, že  $h_i < (1/2)^i$  pro  $i = 1, 2, \dots, n$ .

## 3. ÚLOHA

Dokažme nejprve pomocné tvrzení s problémem zdánlivě nesouvisející.

**Lemma 1.** Mějme konečnou množinu  $M$  bodů takovou, že každá přímka procházející jejími dvěma obsahuje aspoň jeden další bod z množiny  $M$ . Potom všechny body dané množiny leží na téže přímce.

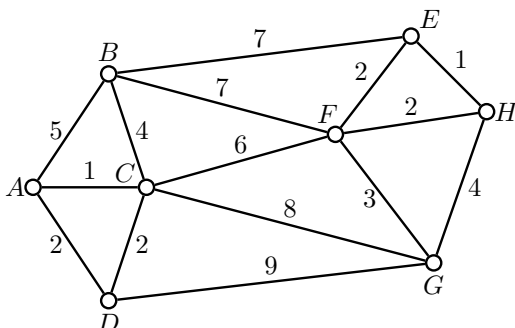
*Důkaz:* Nechť tvrzení neplatí, potom ke každé přímce  $p$  procházející aspoň dvěma body množiny  $M$  najdeme bod z  $M$ , který na ní neleží. Ze všech dvojic  $(p, X)$ , kde  $p$  je přímka procházející aspoň dvěma body množiny  $M$  a  $X$  je bod, který neleží na  $p$ , vybereme tu, pro kterou je vzdálenost  $d(p, X)$  nejmenší (to můžeme provést, protože dvojic je konečný a nenulový počet (uvažujme  $M$  aspoň dvouprvkovou)). Nechť  $(p, X)$  je zvolená dvojice. Pravoúhlý průmět  $P$  bodu  $X$  na přímku  $p$  rozděluje přímku  $p$  na dvě uzavřené polopřímky. Kdyby na jedné z těchto polopřímek ležely dva body  $A, B$  z  $M$ , mohli bychom tím z nich, který je dál od  $P$  (nechť je to  $A$ ) vést přímku procházející též bodem  $X$  (označme ji  $p'$ ), potom by ale platilo  $d(B, p') < d(X, p)$  a to není možné vzhledem k volbě dvojice  $(p, X)$ . Tedy na přímce  $p$  leží nejvýše dva body z  $M$ , což je spor.

Dále rozlišíme tři případy: Leží-li ze sedmi bodů uvedených v zadání pět na přímce  $p$ , pak oněch sedm bodů určuje aspoň deset přímek. Leží-li právě čtyři body na jedné

přímce, pak rozborem snadno zjistíme, že daných sedm bodů určuje nejméně jedenáct přímek. Třetí možnost je, že žádné čtyři body neleží na jedné přímce. Označme  $a_2$  (resp.  $a_3$ ) počet přímek procházejících právě dvěma (resp. právě třemi) body. Zřejmě platí, že  $a_2 + 3a_3 = \binom{7}{2} = 21$ , tj. počet všech dvojic bodů z daných sedmi. Z lemmatu 1 plyne, že  $a_2 \neq 0$ , tedy  $a_2 \geq 3$  a  $a_3 \leq 6$ , z čehož konečně dostáváme, že  $a_2 + a_3 \geq 9$ , což jsme chtěli dokázat.

#### 4. ÚLOHA

Hrana  $AB$  je stejně dlouhá jako cesta z  $A$  do  $B$  vedoucí přes  $C$ , můžeme ji tedy odstranit. Nechť  $G_1$  resp.  $G_2$  je podgraf uvažovaného grafu  $G$  složený z uzlů  $A, B, C, D$  resp.  $E, F, G, H$  a hran grafu  $G$  je spojujících. Součet délek všech hran grafu  $G_1$  je 9 a grafu  $G_2$  12, je tedy menší než součet dvou nejkratších spojníc mezi grafy  $G_1$  a  $G_2$ , což je 13. Úlohu nyní můžeme vyřešit samostatně pro graf  $G_1$  a  $G_2$ . Vzniklé souvislé grafy pak spojíme nejkratší spojnící  $CF$  mezi grafy  $G_1$  a  $G_2$  a takto získáme čtyři přípustná řešení.



#### 5. ÚLOHA

Nechť  $M$  je množina všech průniků přímek z  $P$ . Podle předpokladu je  $M$  neprázdná, ale také konečná. Předpokládejme, že tvrzení neplatí a tedy, že ke každému bodu  $X \in M$  existuje  $p \in P$  jím neprocházející. Ze všech dvojic  $(p, X)$ , kde  $p \in P, X \in M$  a  $p$  neprochází  $X$ , vybereme tu, pro kterou je vzdálenost  $d(X, p)$  nejmenší a označme ji  $(p_0, X_0)$ . Bodem  $X_0$  procházejí aspoň tři přímky z množiny  $P$  různoběžné s  $p_0$ , které tuto přímku protínají aspoň ve třech bodech, což je spor s tím, co jsme dokázali v závěru důkazu lemmatu 1.