

1. Ak graf  $G$  má  $n$  vrcholov a každý vrchol je stupňa aspoň  $\frac{n-1}{2}$ , tak  $G$  je súvislý.
2. Dokážte, že graf  $K_5$  nie je rovinný.
3. Pre aké  $m, n$  je kompletný bipartitný graf  $K_{m,n}$  hamiltonovský (=má hamiltonovskú kružnicu)?

## Riešenia

1. *Riešenie cez Dirichletov princíp.* Označme  $G = (V, E)$ . Vyberme si ľubovoľné 2 vrcholy  $u, v$ . Chceme ukázať, že medzi nimi existuje cesta. Buď v grafe je hrana  $(u, v)$ , v tomto prípade máme medzi nimi cestu dĺžky 1. Zostáva to teda dokázať pre také vrcholy, ktoré nie sú spojené hranou.

Ak  $u, v$  nie sú spojené hranou, tak všetky hrany z  $u$  aj z  $v$  musia ísť do vrcholov patriacich do množiny  $V \setminus \{u, v\}$ , kde je  $n - 2$  vrcholov. Pretože stupeň  $u$  je aspoň  $\frac{n-1}{2}$  aj stupeň  $v$  je aspoň  $\frac{n-1}{2}$ , spolu z týchto vrcholov odchádza aspoň  $n - 1$  hrán. Pretože  $n - 1 > n - 2$ , do niektorého vrcholu  $x \in V \setminus \{u, v\}$  ide hrana z  $u$  aj hrana z  $v$  (Dirichletov princíp). To znamená, že  $u, x, v$  je cesta dĺžky 2.

*Riešenie matematickou indukciou.* 1° Pre  $n = 1, 2, 3$  to vieme overiť vyskúšaním všetkých možností.

2° Majme  $n \geq 3$ . Nech tvrdenie platí pre každý graf na  $n$  vrcholoch. Skúsme ho dokázať pre grafy na  $n + 1$  vrcholoch. Máme teda graf na  $n + 1$  vrcholoch, kde každý vrchol má stupeň aspoň  $\frac{n+1}{2}$ . Odoberme z  $G$  ľubovoľný vrchol  $v$ .

Najprv overme, že môžeme použiť indukčný predpoklad na  $G \setminus \{v\}$ . Odobrali sme jeden vrchol. Ostatné vrcholy mali stupeň aspoň  $\frac{n+1}{2}$ . Odobráním 1 vrchola sme mohli z nich odobrať najviac 1 hranu, takže teraz majú všetky vrcholy stupeň aspoň  $\frac{n-1}{2}$ . Preto je graf  $G \setminus \{v\}$  súvislý.

Pretože  $v$  má stupeň aspoň  $\frac{n-1}{2} \geq 1$ , musí byť spojený s niektorým vrcholom z  $G \setminus \{v\}$ . Teda aj celý graf  $G$  je súvislý.

2. Je v riešených úlohách.

3. To, že graf je bipartitný, znamená, že sa dá dobre ofarbiť 2 farbami. Ak graf obsahuje hamiltonovskú kružnicu a je bipartitný, tak ofarbenie daného grafu 2 farbami súčasne dáva aj ofarbenie jeho hamiltonovskej kružnice. Kružnicu vieme ofarbiť jediným spôsobom - obe farby sa musia striedať (skúste si nakresliť obrázok). Z toho vyplýva, že graf má párny počet vrcholov a počet vrcholov 1 farby musí byť rovnaký ako počet vrcholov druhej farby. V prípade grafu  $K_{m,n}$  je práve  $m$  bielych a  $n$  čiernych vrcholov, máme teda  $m = n$ .

## Komentáre

1. Viacerí ste sa to pokúšali riešiť tak, že spočítate počet hrán a z toho už odvodíte, že graf je súvislý. Pretože  $2h = \sum d_G(v)$  dostaneme, že graf má aspoň  $\frac{n(n-1)}{4}$  hrán. Neplatí však, že každý graf, ktorý má toľkoto hrán, už musí byť súvislý. (Napríklad na 4 vrcholoch máme nesúvislý graf, ktorý má 3 hrany.) Na cvičeniach sme si dokázali, že takéto tvrdenie platí pre  $\binom{n-1}{2} + 1$  hrán, čo však je pre dosť veľké  $n$  viac ako  $\frac{n(n-1)}{4}$ .

Niektorí ste sa pokúšali robiť to indukciou – ale niekto to nedotiahol poriadne do konca.

2. To že sa mi graf nepodarí nakresliť v rovine, ešte neznamená, že sa to ani nedá – samozrejme je dobre, keď si to najprv vyskúšate – ale potom treba aj nejako dokázať.

V tejto súvislosti jedna poznámka k domácim úlohám. Ak dostaneme, že  $2h \not\geq 3s$ , tak vieme, že graf nie je rovinný. Ale ak dostaneme  $2h \geq 3s$ , to ešte nedokazuje nič. (Je to *nutná*

podmienka, nie však postačujúca. Inak povedané – treba si uvedomiť, ktorým smerom tam implikácia platí a ktorým nie.)

3. Objavili sa v niektorých písomkách výroky typu: „graf je hamiltonovský, ak sa dá ofarbiť dvomi farbami tak, že susedné vrholy nie sú ofarbené tou istou farbou.“ Nie! Toto je definícia bipartitného grafu. A špeciálny typ bipartitného grafu, je kompletný bipartitný graf  $K_{m,n}$  – slovo kompletný tu znamená, že každý vrchol jednej farby je spojený s každým vrcholom druhej farby.