

Třetí série domácích úkolů z Kombinatoriky a grafů II  
(verze pro pondělní cvičení)

Vyřešené příklady odevzdávejte buď mailem na adresu jelinek@iuuk.mff.cuni.cz nebo na papíře na některém cvičení. Řešení odevzdejte nejpozději v neděli 4. prosince.

Příklady za 0 bodů jsou bonusové příklady, které můžete vyřešit, budete-li chtít, ovšem jejich vyřešení nemá vliv na zisk zápočtu.

Hranovou barevnost grafu  $G$  značím  $\chi_e(G)$  a maximální stupeň značím  $\Delta(G)$ .

**Příklad 1.** Necht  $G$  je graf, jehož všechny vrcholy mají stupeň 3, až na jeden vrchol stupně 2. Dokažte, že  $\chi_e(G) = 4$ . [3 body]

**Příklad 2.** Necht  $G$  je 3-regulární vrcholově 2-souvislý rovinný graf s pevně daným rovinným nakreslením. Z věty o čtyřech barvách víme, že stěny  $G$  lze obarvit čtyřmi barvami tak, že každé dvě sousední stěny mají různé barvy. Odvoďte z toho, že  $G$  má hranovou barevnost 3. [2 body]

Bonus: dokažte naopak, bez použití věty o čtyřech barvách, že když  $G$  je 3-regulární vrcholově 2-souvislý rovinný graf s hranovou barevností 3, pak stěny  $G$  lze dobře obarvit čtyřmi barvami. [0 bodů]

**Příklad 3.** Dokažte následující dvě tvrzení:

- a) Každý  $d$ -regulární bipartitní graf  $G$  má hranovou barevnost  $d$ . [2 body] (*Poznámka: mohou se vám zde hodit vaše znalosti Hallovy nebo Tutteovy věty.*)
- b) Pro libovolný bipartitní graf  $G$  platí  $\chi_e(G) = \Delta(G)$ . [2 body]

V řešení části b) můžete využít tvrzení z části a), i kdybyste část a) neuměli vyřešit.

**Příklad 4.** Necht  $G$  je chordální graf. Popište polynomiální algoritmus, který v grafu  $G$  najde největší nezávislou množinu. Smíte předpokládat, že součástí vstupu pro váš algoritmus je i PES grafu  $G$ . Nezapomeňte zdůvodnit, že váš algoritmus je korektní. [2 body]

**Příklad 5.** Necht  $p = (p_1, p_2, \dots, p_n)$  je permutace čísel  $1, 2, \dots, n$ , tj. posloupnost, v níž se každé z čísel  $1, 2, \dots, n$  vyskytuje právě jednou. Necht  $K$  je délka nejdelší klesající podposloupnosti v  $p$ . Dokažte, že  $p$  lze pokrýt pomocí  $K$  rostoucích podposloupností (jinými slovy, v  $p$  lze najít  $K$  rostoucích podposloupností takových, že každý prvek  $p$  patří do některé z nich). [2 body]