

## Úlohy k 3. cvičení

1. Nechť  $G = (V, E)$  je síť tvaru mřížky  $5 \times 5$ , t.j.  $V = \{1, 2, 3, 4, 5\} \times \{1, 2, 3, 4, 5\}$ ,  $E = \{(x, y), (x+1, y)\}, 1 \leq x \leq 4, 1 \leq y \leq 5\} \cup \{(x, y), (x, y+1)\}, 1 \leq x \leq 5, 1 \leq y \leq 4\}$  s kapacitami  $c(((x, y), (x', y'))) = 1 / \min\{x+y-1, 10-x-y\}$ .

Určete maximální tok ze zdroje  $(1, 1)$  do stoku  $(5, 5)$ .

2. Sestrojte graf, v němž lze odebrat vrchol tak, že

- (a) hranová souvislost vzroste (klesne) o libovolné předem dané číslo,
- (b) vrcholová souvislost vzroste o libovolné předem dané číslo. O kolik může  $k_v(G)$  klesnout?

3. Graf je  $k$ -regulární, má-li všechny stupně rovné  $k$ .

- (a) Ukažte, že pro každé  $k \geq 2$  je každý  $k$ -regulární souvislý bipartitní graf vrcholově 2-souvislý.
- (b) Platí předchozí bod i bez předpokladu bipartitnosti?
- (c) Co kdybychom se ptali na hranovou souvislost?

4. Dokažte následující tvrzení pro vrcholově  $k$ -souvislý graf  $G = (V, E)$ :

- (a) Pro každý vrchol  $x \in V$  a každou množinu  $A \subseteq V$  takovou, že  $|A| = k$  a  $x \notin A$  existuje  $k$  cest z  $x$  do vrcholů  $A$  takových, že každé dvě z nich sdílejí pouze  $x$ .
- (b) Pro každé dvě disjunktní množiny  $A, B \subseteq V$  velikosti  $k$  existuje  $k$  úplně vrcholově disjunktních cest z  $A$  do  $B$ .

5. Bud'  $Q_k$  hyperkrychle (tj.  $Q_k = (\{0, 1\}^k, E)$  a  $(u, v) \in E$ , právě když se posloupnosti  $u$  a  $v$  liší na právě jedné pozici). Ukažte, že  $k_v(Q_k) = k$ .

6. Pro hranově 2-souvislý graf  $G$  definujeme relaci  $\simeq$  na jeho hranách tak, že  $e \simeq f$ , pokud  $e = f$  nebo  $G - e - f$  není souvislý. Dokažte následující:

- (a)  $e \simeq f$  právě tehdy, když  $e$  a  $f$  jsou obsaženy v týchž cyklech.
- (b)  $\simeq$  je ekvivalence.
- (c) Po odstranění všech hran z nějaké ekvivalentní třídy  $P$  relace  $\simeq$  dostaneme graf, jehož (netriviální) komponenty jsou hranově 2-souvislé.
- (d) Kontrahujeme-li každou komponentu  $G - P$  do vrcholu, dostaneme na konci cyklus.

7. (**Robbinsova věta**) Orientovaný graf je silně souvislý, pokud mezi každými dvěma vrcholy existuje orientovaná cesta. Dokažte, že hrany grafu  $G$  lze zorientovat tak, že výsledný graf  $\overrightarrow{G}$  je silně souvislý, právě tehdy, když  $G$  je hranově 2-souvislý.

(Návod: Využijte předchozí úlohu.)