

Kombinatorika a grafy 1

Cvičení #7 – Souvislost grafů a trochu párování

Druhá sada domácích úkolů

Deadline: **1. 12. 2022** (v 9:00)

Řešení ve formátu PDF pošlete mailem na matej@kam.mff.cuni.cz. Ideálně L^AT_EX, můžete ale použít cokoli jiného (exportovaného do PDF) včetně scanu ručního řešení. Moc vás ale prosím o dobře čitelná řešení.

1. Necht' G je vrcholově k -souvislý graf. Dokažte, že pro každé dvě disjunktní množiny $A, B \subseteq V(G)$ velikosti k existuje k vrcholově disjunktních cest z A do B (úplně disjunktních, nesmí sdílet ani počáteční či koncové vrcholy – každý vrchol z A i z B tedy bude použitý v právě jedné z nich).
2. Dokažte, že každý strom obsahuje nejvýše jedno perfektní párování (tj. párování obsahující všechny vrcholy).

Opakování: Hallova věta

Necht' X a I jsou množiny. *Množinový systém* na X je $|I|$ -tice $\mathcal{M} = (M_i : i \in I)$, kde $M_i \subseteq X$. Všimněte si, že se může stát $M_i = M_j$ pro $i \neq j$. *Systém různých reprezentantů* pro \mathcal{M} je **prostá** funkce $f: I \rightarrow X$ taková, že pro každé $i \in I$ máme $f(i) \in M_i$. Pokud nebude řečeno jinak, předpokládáme, že $X, I \subset \mathbb{N}$ a že X, I i všechny M_i jsou konečné.

Věta 1 (Hallova věta). *Systém různých reprezentantů v \mathcal{M} existuje právě tehdy, když pro každou $J \subseteq I$ platí následující (Hallova) podmínka*

$$\left| \bigcup_{j \in J} M_j \right| \geq |J|.$$

Párování v grafu $G = (V, E)$ je množina $F \subseteq E$ taková, že každý vrchol $v \in V$ patří do nejvýše jedné hrany z F .

Věta 2 (Hallova věta pro bipartitní grafy). *Mějme bipartitní graf G s partitami A a B a hranami E . Pro $a \in A$ označíme jako $N(a)$ množinu všech jeho sousedů (v B), tj. $N(a) = \{b \in B : ab \in E\}$. Potom v G existuje párování, které každému vrcholu z A přiřadí nějaký vrchol z B , právě tehdy, když pro každé $X \subseteq A$ platí*

$$\left| \bigcup_{a \in X} N(a) \right| \geq |X|.$$

Opakování: Souvislost grafů

Bud' $G = (V, E)$ graf. G je *souvislý*, pokud mezi každými dvěma vrcholy existuje cesta. *Hranový řez* G je množina $F \subseteq E$ taková, že graf $(V, E \setminus F)$ je nesouvislý. *Vrcholový řez* G je množina $C \subseteq V$ taková, že graf $G[V \setminus C]$ je nesouvislý (kde $G[A] = (A, E \cap \binom{A}{2})$) je graf, který G *indukuje* na A).

Hranová souvislost G (značíme $k_e(G)$) je velikost nejmenšího hranového řezu G . *Vrcholová souvislost* G ($k_v(G)$) je $k - 1$, pokud $G \simeq K_k$, a velikost nejmenšího vrcholového řezu G jinak. Graf je *vrcholově* (resp. *hranově*) k -*souvislý*, pokud $k_v(G) \geq k$ resp. $k_e(G) \geq k$.

Z přednášky víme, že $k_e(G) - 1 \leq k_e(G - e) \leq k_e(G)$ a $k_v(G) - 1 \leq k_v(G - e) \leq k_v(G)$.

Věta 3 (Fordova–Fulkersonova věta). $k_e(G) \geq k$, právě když mezi každými dvěma vrcholy $u, v \in V$ existuje alespoň k hranově disjunktních cest.

Věta 4 (Mengerova věta). $k_v(G) \geq k$, právě když mezi každými dvěma vrcholy $u, v \in V$ existuje alespoň k vrcholově disjunktních cest (u a v samozřejmě sdílejí).

Příklady

1. Dokažte, že každý k -regulární bipartitní graf ($k \geq 1$) má perfektní párování. (Graf je k -regulární, pokud každý stupeň je roven k .)
2. Najděte příklad grafu, kde 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. Dokažte následující tvrzení pro vrcholově k -souvislý graf $G = (V, E)$: 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 .
4. 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?
5. Bud' Q_k hyperkrychle (tj. $Q_k = (\{0, 1\}^k, E)$) a $x, y \in E$, právě když se x, y liší na právě jedné pozici). Ukažte, že $k_v(Q_k) = k$.