

V této přednášce bych ráda ukázala čím vším se tato teorie zabývá, nebudeme tedy zabíhat do detailů a hlubokých výsledků. Následují definice (ne všechny budeme na přednášce potřebovat) a lemmata a věty (ne všechny budeme na přednášce dokazovat).

Základní definice

Definice. Graf G (obyčejný neorientovaný) je uspořádaná dvojice (V, E) , kde V je množina vrcholů a $E \subseteq \binom{V}{2} = \{\{x, y\} : x, y \in V, x \neq y\}$.

Definice. Podgraf $G' = (V', E')$ grafu $G = (V, E)$: G' je graf, $V' \subseteq V$, $E' \subseteq E$.

Definice. Cesta (délky n) v grafu je podgraf: $V = \{1, \dots, n+1\}$, $E = \{\{i, i+1\}; i = 1, \dots, n\}$.

Definice. Kružnice (délky n) v grafu je podgraf: $V = \{1, \dots, n\}$, $E = \{\{i, i+1\}; i = 1, \dots, n-1\} \cup \{1, n\}$.

Definice. Párování E' : $E' \subseteq E$, $\forall e_1, e_2 \in E'$ $e_1 \cap e_2 = \emptyset$. Maximální párování: $|E'|$ je maximální.

Definice. Grafy $G = (V, E)$ a $G' = (V', E')$ jsou stejné (izomorfní) pokud existuje zobrazení $f : V \rightarrow V'$ prosté a na tak, že $\{x, y\} \in E$ právě tehdy, když $\{f(x), f(y)\} \in E'$.

Speciální grafy

- Úplný graf K_n : $V = \{1, \dots, n\}$, $E = \binom{V}{2}$.
- Bipartitní graf: Existují neprázdné V_1, V_2 tak, že $V_1 \cup V_2 = V$, $V_1 \cap V_2 = \emptyset$, $E \subseteq \{\{v_1, v_2\} : v_1 \in V_1, v_2 \in V_2\}$.
- Úplný bipartitní graf $K_{m,n}$: $V = \{u_1, \dots, u_n\} \cup \{v_1, \dots, v_m\}$, $E = \{\{u_i, v_j\} : i = 1, \dots, n, v = 1, \dots, m\}$.

Jiné typy grafů

- Neorientovaný se smyčkami: $E \subseteq \binom{V}{2} \cup \Delta_V = \{\{x, y\} : x, y \in V\}$.
- Obyčejný orientovaný: $E \subseteq V \times V \setminus \Delta_V = \{(x, y) : x, y \in V, x \neq y\}$.
- Orientovaný se smyčkami: $E \subseteq V \times V = \{(x, y) : x, y \in V\}$.
- Multigraf: Z jednoho vrcholu do jiného může vést i více hran.
- Ohodnocený graf: $G = (V, E, v), v : E \rightarrow \mathbb{R}$.

Charakteristiky grafu

- Stupeň vrcholu x : $\deg_G x$ je počet hran, jejichž jedním prvkem je x .
- Skóre grafu $G = (V, E)$, $V = \{x_1, \dots, x_n\}$: $\deg_G x_1, \dots, \deg_G x_n$.

Definice. *Posloupnost je grafová, existuje-li graf, pro který je daná posloupnost skóre.*

Věta. *Pro každý graf $G = (V, E)$ platí: $\sum_{x \in V} \deg_G x = 2 \cdot |E|$.*

Důsledek. *Pro každý graf je počet vrcholů lichého stupně sudé číslo.*

Věta. *Nechť s_1, \dots, s_n je posloupnost přirozených čísel taková, že $s_1 \leq s_2 \leq \dots \leq s_n$, $n \geq 2$, $1 \leq s_i \leq n-1$. Tato posloupnost je grafová právě tehdy, když posloupnost $s_2 - 1, \dots, s_{s_1+1} - 1, s_{s_1+2}, \dots, s_n$ je grafová.*

Věta. (Ramseyova, speciální případ) *Nechť $|V| \geq 6$. Pak v G existuje trojúhelník nebo 3 nezávislé vrcholy.*

Souvislé grafy

Definice. *Graf G nazveme souvislý, pokud pro každé dva jeho vrcholy x, y existuje sled začínající v x a končící v y .*

Definice. *Sledem rozumíme posloupnost $x_0, l_1, x_1, l_2, \dots, l_n, x_n$, kde $x_i \in V$, $l_i = \{x_{i-1}, x_i\} \in E$.*

Definice. *Tahem rozumíme sled, pro který navíc platí $l_i \neq l_j$, pro $i \neq j$.*

Definice. *Cestou rozumíme tah pro který navíc platí $x_i \neq x_j$, pro $i \neq j$.*

Definice. *Komponentou souvislosti grafu G rozumíme každý jeho maximální souvislý podgraf.*

Lemma. *Graf je souvislý právě tehdy, když mezi každými dvěma vrcholy existuje cesta.*

Věta. *Nechť $G = (V, E)$ je souvislý. Pak $|E| \geq |V| - 1$.*

Stromy

Definice. *Stromem rozumíme souvislý graf bez kružnic.*

Definice. *Listem rozumíme každý vrchol stupně 1.*

Lemma. *Každý (netriviální) strom má alespoň 2 listy.*

Definice. *Kostra grafu je strom, který je podgrafem se stejnou množinou vrcholů.*

Věta. *Nechť $G = (V, E)$ je strom. Pak $|E| = |V| - 1$.*

Věta. *Pro $G = (V, E)$ jsou následující podmínky ekvivalentní:*

- (1) G je strom.
- (2) Každá dvojice vrcholů v G je spojena právě jednou cestou.
- (3) G je souvislý a odstraněním libovolné hrany vznikne nesouvislý podgraf.
- (4) G neobsahuje kružnici a přidáním libovolné hrany vznikne v grafu G kružnice.

Rovinné grafy

Definice. *Rovinným grafem rozumíme graf, pro který existuje alespoň jedno jeho nakreslení do roviny, ve kterém se neprotínají žádné jeho dvě hrany.*

Definice. *Stěna grafu je část roviny ohraničená hranami, která je minimální.*

Věta. (Eulerova formule) *Pro každý rovinný graf platí: $|V| - |E| + s(G) = 2$.*

Důsledek. *Nechť $|V| \geq 3$. Pak $|E| \leq 3|V| - 6$. Tedy K_5 není rovinný.*

Důsledek. *Nechť G neobsahuje trojúhelník a $|V| \geq 3$. Pak $|E| \leq 2|V| - 4$. Tedy $K_{3,3}$ není rovinný.*

Důsledek. Každý rovinný graf obsahuje alespoň jeden vrchol stupně nejvýše 5.

Barevnost grafu

Definice. Barevnost $\chi(G)$ je minimální počet barev potřebných k obarvení vrcholů grafu G tak, aby vrcholy spojené hranou měli různou barvu.

Věta. Každý rovinný graf má barevnost nejvýše 5.

Eulerovské a Hamiltonovské grafy

Definice. Eulerovský graf je homomorfní obraz kružnice délky $|E|$.

Definice. Hamiltonovský graf je obsahuje kružnici délky $|V|$.

Věta. Graf je eulerovský právě tehdy, když je souvislý a stupně všech vrcholů jsou sudé.