

Definice

Graf G je uspořádaná dvojice (V, E) , kde V je libovolná konečná množina (obecněji zcela libovolná) a $E \subseteq \binom{V}{2}$.

Úplný graf (na n vrcholech):

$$K_n = (V, \binom{V}{2})$$

Kružnice:

$$C_n = (\{v_1, \dots, v_n\}, \{\{v_1, v_2\}, \{v_2, v_3\}, \dots, \{v_{n-1}, v_n\}, \{v_n, v_1\}\}) \quad n \geq 3$$

Cesta:

$$P_n = (\{v_0, \dots, v_n\}, \{\{v_0, v_1\}, \{v_1, v_2\}, \dots, \{v_{n-1}, v_n\}\})$$

Sled: $v_0, e_1, v_1, e_2, \dots, e_m, v_m$, kde $e_i = \{v_{i-1}, v_i\}$. (Cesta je tedy speciální druh sledu, kde jedním vrcholem neprojdeme vícekrát.)

Úplný bipartitní graf $K_{n,m} = (V, E)$

$$\begin{aligned} V &= \{u_1, \dots, u_n, v_1, \dots, v_m\} \\ E &= \{\{u_i, v_j\} : i = 1, \dots, n; j = 1, \dots, m\} \\ |V| &= n + m, \quad |E| = n \cdot m \end{aligned}$$

Příklad:

$K_{2,3}$:

$$\begin{array}{c} *-\backslash * /-* \\ \backslash \text{X} \text{X} / \\ *-\wedge-* \end{array}$$

Bipartitní graf

Graf $G = (V, E)$ takový, že:

$$\begin{aligned} V &= \underbrace{U \dot{\cup} W}_{\substack{V=U \cup W, \\ U \cap W = \emptyset}} \\ E &\subseteq \{\{u, w\} : u \in U, w \in W\} \end{aligned}$$

Isomorfismus

“Přejmenování vrcholů”

$G \cong G'$ (G, G' jsou **izomorfní**), pokud existuje bijekce $f: V(G) \xrightarrow{1-1} V(G')$ taková, že:

$$\{x, y\} \in E(G) \Leftrightarrow \{f(x), f(y)\} \in E(G')$$

Pozn.: Izomorfismus je ekvivalence (reflexivní, symetrická, tranzitivní).

Podgraf: Graf G' je **podgrafem** grafu G ($G' \subseteq G$), pokud $V(G') \subseteq V(G)$ a $E(G') \subseteq E(G)$.

Indukovaný podgraf

Graf G' je **indukovaným podgrafem** grafu G , pokud $V(G') \subseteq V(G)$ a $E(G') = E(G) \cap \binom{V(G')}{2}$.

Pozorování

Graf G na n vrcholech má 2^n indukovaných podgrafů (každá podmnožina V **indukuje** indukovaný podgraf).

Souvislý graf

Graf G je **souvislý**, pokud $\forall x, y \in V(G)$ existuje v G cesta z x do y : $x \sim_G y$. \sim_G je ekvivalence na množině $V(G)$.

DŮKAZ:

Reflexivita a symetrie je zřejmá.

Tranzitivita:

$$x \sim_G y \wedge y \sim_G z \Rightarrow \exists \text{ sled z } x \text{ do } z$$

Nejkratší sled z x do z je cesta $\Rightarrow x \sim_G z$.

Q.E.D.

Poznámka:

$$G \text{ souvislý} \Leftrightarrow \forall x, y \in V(G) \exists \text{ sled z } x \text{ do } y \text{ (v } G)$$

Komponenta grafu G

Podgraf indukovaný třídami ekvivalence \sim_G .

Pozn.: G souvislý \Leftrightarrow má jednu komponentu.

Vzdálenost v grafu

$x, y \in V(G)$, $d_G(x, y)$ = vzdálenost x, y v G = délka nejkratší cesty z x do y

Poznámka:

$d_G(x, y)$ má vlastnosti metriky (vzdálenosti):

$$d_G(x, y) \geq 0$$

$$d_G(x, y) = 0 \Leftrightarrow x = y$$

$$d_G(x, y) = d_G(y, x)$$

$$d_G(x, y) + d_G(y, z) \geq d_G(x, z)$$

Sousedí v grafu: y je soused x v G , pokud $\{x, y\} \in E(G)$ ($\Leftrightarrow d_G(x, y) = 1$).

Matice sousednosti:

$$G = (\{v_1, \dots, v_n\}, E) : A_G = (a_{i,j})_{i,j=1}^n, a_{i,j} = \begin{cases} 1 & \{v_i, v_j\} \in E(G) \\ 0 & \text{jinak} \end{cases}$$

Stupeň vrcholu: Stupeň vrcholu x v G jest $\deg_G(x) = \deg(x)$ = počet hran obsahujících x = počet sousedů.