

Domácí úkol 4

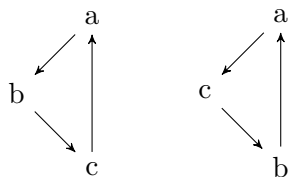
Jakub Adamec
XP01TGR

22. listopadu 2025

Příklad 4.1. Najděte příklad orientovaného grafu se dvěma tranzitivními redukcemi o různém počtu hran, který má nejmenší počet vrcholů.

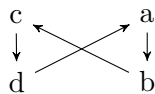
Řešení 4.1. Ať graf G má n vrcholů, pak

- pro $n = 1$ nebo $n = 2$ platí, že jediný netriviální případ je graf $a \leftrightarrow b$, jehož unikátní redukce je on sám.
- pro $n = 3$ platí, že aby redukce nebyla unikátní, musí graf mít silně souvislou komponentu. Uvažme tedy úplný graf K_3 . Jeho tranzitivní redukce jsou minimální grafy, jejichž uzávěr je K_3 . Takové redukce existují přesně dvě:



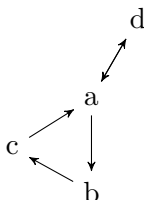
Obě tyto redukce ale mají stejný počet hran, tedy nesplňují podmínku různého počtu hran.

- pro $n = 4$ zkusme vzít úplný graf K_4 . Tento graf má 12 hran. Tranzitivní uzávěr K_4 je K_4 sám. Hledáme tedy minimální silně souvislé grafy na 4 vrcholech, jejichž uzávěr je K_4 .
- 1) Tranzitivní redukce \mathcal{R}_1 je cyklus délky 4.



Tento graf je očividně minimální a jeho tranzitivním uzávěrem je K_4 .

- 2) Tranzitivní redukce \mathcal{R}_2 je graf tvořený cyklem délky 3 a cyklem délky 2, které sdílejí jeden vrchol.



Tento graf je také silně souvislý a jeho uzávěrem je K_4 . Je také minimální.

Zjistili jsme tedy, že jakýkoliv graf G , jehož uzávěr je K_4 má dvě tranzitivní redukce \mathcal{R}_1 a \mathcal{R}_2 s počty hran $|E_1| = 4$ a $|E_2| = 5$. A protože jsme ukázali, že pro $n < 4$ takový graf neexistuje, a zároveň $4 \neq 5$, pak nejmenší možný počet vrcholů je 4.

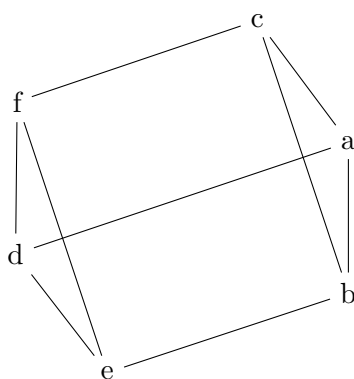
Příklad 4.2. Je dán prostý neorientovaný graf $G = (V, E)$ bez smyček s n vrcholy, kde n je sudé. Dokažte, nebo vyvráťte:

Jestliže každý vrchol grafu G má stupeň $d = \frac{n}{2}$, pak G je úplný bipartitní graf se stranami o $\frac{n}{2}$ vrcholech.

Řešení 4.2. Ověříme situaci pro $n = 6$. Počet vrcholů je sudý. Požadovaný stupeň každého vrcholu $d = 3$, tedy hledáme 3-regulární graf na 6 vrcholech.

Tvrzení říká, že každo takový graf musí být $K_{\frac{n}{2}, \frac{n}{2}}$, takže v tomto případě $K_{3,3}$. Zkusme najít 3-regulární graf na 6 vrcholech, který *není* $K_{3,3}$.

Ať $G = (V, E)$, kde $V = \{a, b, \dots, f\}$ a $E = \{\{a, b\}, \{a, d\}, \{b, c\}, \{b, e\}, \{c, a\}, \{c, f\}, \{d, e\}, \{e, f\}, \{f, d\}\}$.



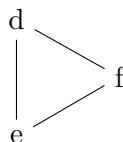
Ověříme, že graf G splňuje podmínky.

- 1) Nemá smyčky ani paralelní hrany.
- 2) Má sudý počet vrcholů, $n = 6$.
- 3) Ověříme stupně jednotlivých vrcholů:

- $d(a) = 3$
- $d(b) = 3$
- $d(c) = 3$
- $d(d) = 3$
- $d(e) = 3$
- $d(f) = 3$

Každý vrchol má stupeň $d = 3 = \frac{6}{2}$.

Pak by G měl být $K_{3,3}$, ověříme. Z definice bipartitního grafu víme, že *nesmí* obsahovat kružnici liché délky. Náš graf G obsahuje dokonce dvě kružnice délky tři, například



Takže G není bipartitní, tudíž nemůže být ani úplným bipartitním grafem $K_{3,3}$. ■

Příklad 4.3. Je dán prostý souvislý graf $G = (V, E)$ bez smyček s $n \geq 3$ vrcholy. Necht x a y jsou dva vrcholy grafu, které nejsou spojeny hranou (tj. $\{x, y\} \notin E$) a takové, že $d_G(x) + d_G(y) \geq n$. Dokažte, nebo vyvráťte:

V G existuje hamiltonovská kružnice právě tehdy, když v $G + \{x, y\}$ existuje hamiltonovská kružnice.

(Graf $G + \{x, y\}$ má stejnou množinu vrcholů jako G a množinu hran rovnou $E \cup \{\{x, y\}\}$.)

Řešení 4.3.

„ \Rightarrow “: Předpokládejme, že $G = (V, E)$ má hamiltonovskou kružnici H .

Hamiltonovská kružnice H je podgraf G , který obsahuje všechny vrcholy V a cyklus tvořený hranami z E . Graf $G + \{x, y\}$ má stejnou množinu vrcholů V a množinu hran $E' = E \cup \{\{x, y\}\}$. Takže každá hrana kružnice H , která je v E , je také v E' . A proto H je také hamiltonovskou kružnicí v grafu $G + \{x, y\}$.

„ \Leftarrow “: Předpokládejme, že $G + \{x, y\}$ má hamiltonovskou kružnici H' .

Rozdělme na dvě situace.

- 1) Kružnice H' neobsahuje hranu $\{x, y\}$. Pak všechny její hrany musí pocházet z původní množiny E . A protože H' obsahuje všechny vrcholy V , je H' hamiltonovskou kružnicí i v grafu G .
- 2) Kružnice H' obsahuje hranu $\{x, y\}$. V takovém případě, když hranu $\{x, y\}$ z H' odebereme, dostaneme hamiltonovskou cestu P v grafu G . Tato cesta vede z x do y , respektive naopak, a navštíví všechny vrcholy G . Označme vrcholy na této cestě $P = (v_1, v_2, \dots, v_n)$, kde $v_1 = x$ a $v_n = y$. Všechny hrany $\{v_i, v_{i+1}\}$, pro $i = 1, \dots, n-1$, leží v E .

Definujme množiny indexů sousedů x a y v G :

$$S = \{i \mid 1 \leq i \leq n-1 \text{ a } \{v_1, v_{i+1}\} \in E\} \quad (4.1)$$

$$T = \{i \mid 1 \leq i \leq n-1 \text{ a } \{v_i, v_n\} \in E\} \quad (4.2)$$

Takže velikost S je počet sousedů v_1 . Protože $\{v_1, v_n\} \notin E$, v_n , tak všichni sousedé x musí být na cestě P . Počet takových sousedů je $|S| = d_G(x)$. Obdobně platí, že velikost T je počet sousedů v_n , a protože $\{v_n, v_1\} \notin E$, tak $|T| = d_G(y)$.

S i T jsou podmnožinami množiny indexů $\{1, 2, \dots, n-1\}$, která má $n-1$ prvků. Hledáme i takové, že $i \in S$ a také $i \in T$, tj. $i \in S \cap T$.

Předpokládejme spor, takže $S \cap T = \emptyset$. Víme, že platí

$$|S \cup T| = |S| + |T| - |S \cap T|. \quad (4.3)$$

Dosazením získáme

$$|S \cup T| = d_G(x) + d_G(y) - 0 = d_G(x) + d_G(y). \quad (4.4)$$

Ze zadání víme, že $d_G(x) + d_G(y) \geq n$, z čehož plyne $|S \cup T| \geq n$. Což je nutně spor, protože $S \cup T$ je podmnožinou množiny $\{1, 2, \dots, n-1\}$, která má $n-1$ prvků. Tudíž nutně platí $S \cap T \neq \emptyset$. Existuje tedy alespoň jeden index i , který je v obou množinách. Díky tomuto indexu i jsme našli způsob, jak „překřížit“ a spojit konce hamiltonovské cesty P pomocí hran, které zaručeně leží v G , čímž jsme vytvořili kružnici H .

Obě dvě strany ekvivalence jsou pravdivé, a tedy tvrzení je také pravdivé. ■