

Kombinatorika a Grafy 2 - Cvičení 9

Jan Soukup

12.4.2023

<https://kam.mff.cuni.cz/~soukup/vyuka/2223/KAG2/>

1 Chordální grafy

Definice 1. Graf G je chordální, pokud neobsahuje kružnici délky ≥ 4 jako indukovaný podgraf.

Definice 2. Vrchol $v \in V(G)$ je simplicialní, pokud množina všech jeho sousedů indukuje kliku v G .

Definice 3. Perfektní eliminační schéma (PES) grafu G je uspořádání vrcholů G do posloupnosti v_1, \dots, v_n takové, že pro každé $i \in [n]$ platí, že sousedi v_i mezi vrcholy v_1, \dots, v_{i-1} tvoří kliku v G .

1.1 Příklady

Příklad 1. Chordální grafy jsou grafy bez indukovaných cyklů délky ≥ 4 . Rozmyslete si jak vypadají grafy bez indukovaných cyklů délky ≥ 4 .

Příklad 2. Dokažte, že graf G je chordální právě když má PES.

(Hint: pro nalezení PSA použijete větu o simplicialním vrcholu, pro opačnou implikaci vyjděte z definice a použijte obměnu nebo spor.)

Příklad 3. Rozmyslete si, že chordální grafy jsou perfektní. (hint: pomocí psa nalezněte algoritmus na barvení chordálního grafu)

Příklad 4. Ukažte, že chordální graf na n vrcholech má nejvýš n maximálních klik (obecně si rozmyslete, že graf jich může mít až exponenciálně mnoho).

Příklad 5. Z přednášky víte, že pokud je souvislý graf chordální, tak je každý minimální řez klika. Ukažte, že opak neplatí. Tedy najděte příklad souvislého grafu G , jehož každý minimální řez je klika, ale G není chordální.

Příklad 6. Graf G je průnikový graf podstromů, jestliže existuje strom T a funkce η přiřazující každému vrcholu G (souvislý a neprázdný) podstrom stromu T tak, že každé dva vrcholy u a v tvoří hranu G právě když $\eta(u) \cap \eta(v) \neq \emptyset$. Ukažte, že každý průnikový graf podstromů je chordální.

Příklad 7. Ukažte, že každý chordální graf je průnikový graf podstromů nějakého stromu.

(hint: Postupujte indukcí. Přidávejte simplicialní vrchol.)

2 Když bude čas

Příklad 8. Buď \mathcal{G} třída grafů G , že pro každé H indukovaný podgraf G platí, že každá maximální klika H protíná každou maximální nezávislou množinu H . Dokažte, že

- \mathcal{G} jsou perfektní a najděte perfektní G , který není v \mathcal{G}
- \mathcal{G} jsou právě grafy neobsahující indukovanou P_4 (cesta na 4 vrcholech)