

# Kombinatorika a Grafy 2 - Cvičení 9

Jan Soukup

17.4.2024

<https://kam.mff.cuni.cz/~soukup/vyuka/2324/KAG2/>

## 1 Perfektní a chordální grafy

### 1.1 Opakování

**Definice 1.** Graf  $G$  je chordální, pokud neobsahuje kružnici délky  $\geq 4$  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  $G$ .

## 2 Příklady

**Příklad 1.** Chordální grafy jsou grafy bez indukovaných cyklů délky  $\geq 4$ . Rozmyslete si jak vypadají grafy bez indukovaných cyklů délky  $\geq 4$ .

**Příklad 2.** Ukažte, že chordální graf na  $n$  vrcholech má nejvýš  $n$  maximálních klik (obecně si rozmyslete, že graf jich může mít až exponenciálně mnoho).

**Příklad 3.** 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 4.** Graf  $G$  je průnikový graf podstromů, jestliže existuje strom  $T$  a funkce  $\eta$  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 5.** Ukažte, že každý chordální graf je průnikový graf podstromů nějakého stromu.  
(hint: Postupujte indukcí. Přidávejte simplicialní vrchol.)

## 3 Když zbyde čas

**Příklad 6.** Ukažte, že doplňky bipartitních grafů jsou perfektní. (Rozmyslete si, že to plyne skoro hned ze slabé věty o perfektních grafech a pak to zkuste dokázat bez ní).

(hint: Rozmyslete si čemu odpovídají maximální barevné třídy a aplikujte Königovu větu, tedy že velikost nejmenšího vrcholového pokrytí v bipartitním grafu je rovna velikosti největšího párování. Případně to půjde i indukcí.)

**Příklad 7.** Bez použití slabé (nebo silné) věty o perfektních grafech dokažte, že je-li  $L(G)$  linegraf bipartitního grafu  $G$ , pak  $\overline{L(G)}$  je perfektní. (Hint: zase se hodí Königova věta)