

Kombinatorika a Grafy 2 - Příklady na procvičení minorů

Jan Soukup

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

1 Minory

Definice 1. Graf G obsahuje graf H jako minor, pokud H lze z G získat kontrakcemi hran a mazáním vrcholů a hran.

G obsahuje H jako topologický minor, pokud G obsahuje podrozdělení H .

Definice 2. Množina (třída) grafů \mathcal{M} je uzavřená na minory pokud pro každý graf $G \in \mathcal{M}$ platí, že každý minor grafu G je také v \mathcal{M} .

Příklad 1. Jsou následující třídy grafů uzavřené na minory? Nebo na topologické minory?

- (1) Lesy (čili grafy bez kružnic)
- (2) Grafy s maximální stupněm $\leq \Delta$ pro pevné Δ
- (3) Grafy s průměrem $\leq D$ pro pevné D (průměr je největší vzdálenost mezi dvěma vrcholy)

Příklad 2 (Charakterizace tříd uzavřených na minory). Ukažte, že třída grafů \mathcal{F} je uzavřená na minory právě tehdy, když existuje (klidně nekonečná) množina grafů \mathcal{H} taková, že

$$\mathcal{F} = \{G \mid \forall G' \preceq_m G : G' \notin \mathcal{H}\}.$$

(Na \mathcal{H} se díváme jako na zakázanou množinu minorů, tedy žádný graf z \mathcal{F} nesmí mít žádný minor, který by byl v \mathcal{H}). Například pro rovinné grafy by jsme mohli volit $\mathcal{H} = \{K_{3,3}, K_5\}$.

Tvrzení 1 (Věta navíc pro zajímavost). třída grafů \mathcal{F} je uzavřená na minory právě tehdy, když existuje konečná množina grafů \mathcal{H} taková, že

$$\mathcal{F} = \{G \mid \forall G' \preceq_m G : G' \notin \mathcal{H}\}.$$

Nápověda

- (1) (a) ano, ano
(b) ne, ano
(c) ne, ne

(2) „ \Rightarrow “ Máme \mathcal{F} uzavřenou na minory a zvolíme $\mathcal{H} = \overline{\mathcal{F}}$. Ověříme, že to funguje. Tedy vážně $\mathcal{F} = \{G \mid \forall G' \preceq_m G : G' \notin \overline{\mathcal{F}}\}$.

„ \Leftarrow “ Ověříme sporem, že taková množina je uzavřená na minory.