

1. Udělejte sjednocení dvou BVS stromů
2. Najděte kostru takovou, že dané vrcholy jsou její listy.
3. *Nesouvislé grafy*: Jak zobecnit definici kostry pro nesouvislé grafy?
4. *Unikátnost vah*: Proč můžeme předpokládat, že váhy v grafu jsou unikátní?
5. *Řezové lemma* Nalezněte chybu v následujícím řezovém lemmatu: Rozdělím vrcholy  $G$  na dvě komponenty  $A, B$  pak minimální kostra  $T = T(A) \cup T(B) \cup \{e\}$ , kde  $T(A), T(B)$  jsou minimální kostry na  $A$  resp.  $B$  a  $e$  je nejlevnější hrana řezu.
6. *Zahazování hran*: Chceme z grafu  $G$  s nezápornými váhami zahodit co nejlevnější množinu hran, tak abychom se zbavili všech cyklů
7. *Jiné kostry*: Chceme kostru s minimálním
  - (a)  $\max_{e \in T} c(e)$
  - (b)  $\prod_{e \in T} c(e)$ , kde  $c(e) > 0$
8. Borůvkův algoritmus předpokládá unikátnost hran, jinak by mohl najít cyklus. Najděte příklad grafu, na kterém se to stane.
9. *Platí neplatí*: Rozhodněte, která z následujících tvrzení platí:
  - (a)  $G$  alespoň  $n$  hran, pak nejdražší hrana není v minimální kostře
  - (b)  $e$  nejlevnější (ne nutně jediná), pak patří do nějaké minimální kostry
  - (c)  $e$  hrana taková, že  $(\forall f \in E, f \neq e): c(e) < c(f)$ , je v každé minimální kostře
  - (d)  $e$  hrana minimální kostry, pak  $e$  je nejlevnější hranou nějakého řezu
  - (e) cyklus obsahuje pouze jednu nejlevnější hranu  $e$ , pak  $e$  patří do minimální kostry
  - (f) nejkratší cesta mezi lib. dvěma vrcholy patří do minimální kostry
  - (g) Cesta je  $r$ -levná pokud všechny její hrany mají váhu nejvýše  $r$ . Pokud mezi  $s, t$  existuje  $r$ -levná cesta pak  $T$  spojuje  $s, t$  nějakou  $r$ -levnou cestou.
  - (h) minimální kostra je souvislý podgraf, že součet cen jeho hran je nejmenší.

1. *Internet (8 bodů)*: Firma má ve městě  $N$  budov, které by ráda připojila k internetu. Spojení dvou budov  $A, B$  optickým kabelem stojí  $c(A, B)$ . Najděte algoritmus, který pro dané  $c$  navrhne, jak propojit budovy a které připojit k internetu přímo, aby cena připojení byla co nejnižší. Domy propojené optickým kabelem platí cenu připojení jako jeden dům (platí nejnižší cenu připojení za celou komponentu souvislosti). Pokud víte, že:
- (a) poskytovatel internetu si účtuje fixní poplatek  $C$  za připojení jednoho domu
  - (b) poskytovatel internetu si účtuje připojení podle lokality, tedy cena připojení budovy  $A$  je  $\mathcal{C}(A)$

*Nezapomeňte, že správné řešení by mělo mít odhad časové a prostorové složitosti a důkaz správnosti! Rovněž nezapomeňte, že byste se měli snažit vymyslet, co neoptimálnější řešení.*