

Algoritmy a datové struktury 2: Cvičení 3

Exercise 1. Mějme knihovnu, která umí hledat maximální tok z jednoho zdroje do jednoho stoku. Vyřešte následující úlohy bez úprav této knihovny.

1. Jak najít maximální tok z více zdrojů do více stoků?
2. Představme si, že místo omezení toku na hranách máme omezení průtoku vrcholy. Jak najít maximální tok v tomto případě?
3. Jak najít maximální počet hranově disjunktních cest ze zdroje do stoku?
4. Jak najít maximální počet vrcholově disjunktních (až na koncové vrcholy) cest ze zdroje do stoku?
5. Jak najít maximální párování v bipartitním grafu?
6. Vrcholové pokrytí P je podmnožina vrcholů taková, že každá hrana má alespoň jeden vrchol v P . Jak najít minimální vrcholové pokrytí?

Exercise 2. Je maximální tok v každém grafu jednoznačný? A co minimální řez?

Exercise 3. Jak rychle zvládnete ověřit, že daný tok je maximální?

Exercise 4. Najděte příklad sítě s nejvýše 10 vrcholy a 10 hranami, na níž Fordův-Fulkersonův algoritmus provede více než milion iterací.

Exercise 5. Dokažte, že pro síť, jejíž všechny kapacity jsou jednotkové, naleze Fordův-Fulkersonův algoritmus maximální tok v čase $O(nm)$. Tedy maximální párování v bipartitním grafu lze nalézt v čase $O(nm)$.