

AG1 - Cvičení IV

Tommy Chu

1 Zadání

Navrhněte algoritmus, který pro zadaných k seřazených posloupností s celkovým počtem prvků n vyrobí v čase $\mathcal{O}(n \log k)$ jednu seřazenou n -prvkovou posloupnost (z původních prvků). Dokažte, že váš algoritmus je korektní a že skutečně pracuje v čase $\mathcal{O}(n \log k)$.

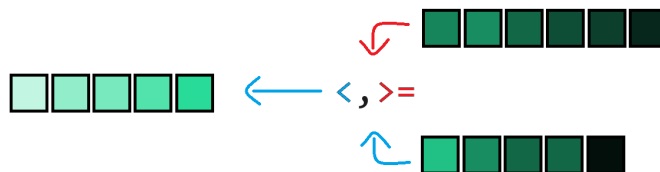
1.1 Pomocný algoritmus

Sloučení dvou seřazených posloupností

Vstup: dvě seřazené posloupnosti o celkem n prvcích

Výstup: jedna seřazená posloupnost z původních prvků

Porovnají se nejmenší prvky z obou posloupností a vybere se ten menší (rovnají-li se, tak libovolný), který se přemístí na konec finální posloupnosti, která je zpočátku prázdná. To se opakuje, dokud se obě posloupnosti nevyčerpají – pokud je jedna z posloupností prázdná, vybírá se automaticky z neprázdné. Finální posloupnost je seřazené sloučení vstupních posloupností. Algoritmus pracuje v čase $\mathcal{O}(n)$.



Důkaz: Zkonstruovaná posloupnost je nutně seřazená, protože v každém kroku se odebírá minimum ze zbývajících prvků. Protože jsou vstupní posloupnosti seřazené, lze nalézt nejmenší prvek v posloupnostech v čase $\mathcal{O}(1)$ a algoritmus nepřekročí n porovnání, protože po každém porovnání se odebere alespoň jeden prvek. Algoritmus skutečně pracuje v čase $\mathcal{O}(n)$.

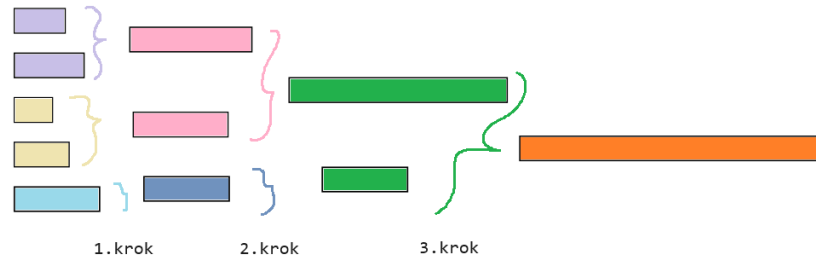
□

1.2 Řešení

Vstup: k seřazených posloupností o celkem n prvcích

Výstup: jedna seřazená posloupnost z původních prvků

V prvním kroku se posloupnosti rozdělí do $\lceil \frac{k}{2} \rceil$ dvojic. Dvojice se sloučí popsáním algoritmem do jedné větší seřazené posloupnosti. V případě lichého počtu je jedna posloupnost sama ve dvojici a je automaticky ‘sloučená’. Krok se opakuje, dokud nezbyde jedna seřazená posloupnost.



V každém kroku dojde ke snížení počtu l nesloučených posloupností o polovinu na počet vytvořených dvojic $\lceil \frac{l}{2} \rceil$ (počet potřebných sloučení se půlí). Počáteční počet posloupností je k , proto je potřeba $\lceil \log k \rceil$ kroků. V každém kroku se slučují posloupnosti, které mají celkem n prvků, proto nám stačí maximálně n operací na sloučení všech dvojic.

Ke sloučení je tedy zapotřebí $\lceil \log k \rceil$ kroků a v každém kroku nanejvýš n operací. Algoritmus tedy pracuje v čase $\mathcal{O}(n \log k)$.

□