Algoritmy a grafy 1 (BI-AG1), Cvičení č. 6

Amortizovaná složitost, Binomiální halda, Vyhledávací stromy

Paralelka 104, Úterý 16:15-17:45

Cvičící: Šimon Lomič lomicsim@fit.cvut.cz

Informace: lomicsim.github.io

Fakulta informačních technologií České vysoké učení technické v Praze https://courses.fit.cvut.cz/BI-AG1



6.1 Amortizovaná složitost

• Amortizovaná časová složitost $O^*(f(n))$ operace A v jistém kontextu \Leftrightarrow posloupnost k operací A má celkovou časovou složitost $O(k \cdot f(n))$.

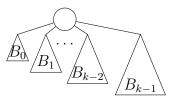
Cvičení:

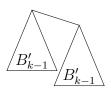
- (a) Simulujte frontu pomocí dvou zásobníků. Určete amortizovanou složitost.
- (b) Uvažujme nafukovací pole z přednášky, nechť c je konstanta, m aktuální kapacita pole. Jak by se změnila amortizovaná složitost, kdybychom při naplnění pole prováděli realokaci na velikost:
 - $ightharpoonup m o c \cdot m$
 - $\rightarrow m \rightarrow c + m$

6.2 Binomiální strom

Binomiální strom řádu k (značíme B_k) je uspořádaný (záleží na pořadí synů) zakořeněný strom, pro který platí:

- $oldsymbol{0}$ B_0 je tvořen pouze kořenem.
- ② Pro $k \geq 1$ získáme B_k ze stromů $B_0, B_1, \ldots, B_{k-1}$ tak, že přidáme nový kořen a kořeny těchto stromů uděláme (takto popořadě) syny nového kořene.





3 / 7

Cvičení:

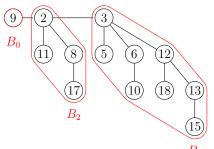
- (a) Jaký je maximální stupeň B_k ?
- (b) Dokažte, že B_k má 2^k vrcholů.
- (c) Dokažte, že B_k má v i-té vrstvě $\binom{k}{i}$ vrcholů. **(0.5 b)**

Šimon Lomič (FIT) BI-AG1, Cvičení č. 6 Paralelka 104, Út 16:15

6.3 Binomiální halda

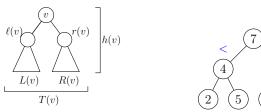
- Binomiální halda: soubor binomiálních stromů $\mathcal{T} = T_1, \dots, T_\ell$:
 - lacksquare V každém vrcholu v je uložen **prvek** k(v).
 - ▶ Haldové uspořádání: pro každý vrchol v a jeho libovolného syna s platí $k(v) \le k(s)$.
 - Soubor stromů T je uspořádán vzestupně podle jejich řádů (řády jsou unikátní).
 - Logaritmické operace GetMin, Insert, ExtractMin a Merge.

Cvičení: Navrhněte operace DecreaseKey, Delete, IncreaseKey.



6.4 Binární vyhledávací strom

- Binární strom je zakořeněný strom, kde každý vrchol má nejvýše dva syny, u nichž rozlišujeme, který je levý a který pravý.
- Binární vyhledávací strom (BVS) je binární strom, kde v každému vrcholu v je uložen unikátní klíč k(v) tak, aby $\forall a \in L(v): k(a) < k(v)$ a $\forall b \in R(v): k(b) > k(v)$.



Cvičení:

- (a) Jaká je minimální a maximální hloubka BVS (délka nejdelší cesty z kořenu do listu).
- (b) Navrhněte algoritmus, který vypíše všechny klíče v BVS v rostoucím pořadí. Lze to provést v O(1) paměti?

6.5 Vyvážený vyhledávací strom

- BVS je **dokonale vyvážený**, pokud pro každý jeho vrchol v platí $\big||L(v)|-|R(v)|\big|\leq 1$.
- BVS je **hloubkově vyvážený** pokud pro každý jeho vrchol v platí $\left|h(\ell(v)) h(r(v))\right| \leq 1$ (AVL strom).

Cvičení:

- (a) Proč nelze udržovat dokonale vyvážený BVS?
- (b) Jak postavit dokonale vyvážený BVS ze setříděného pole?
- (c) Navrhněte algoritmus, který dokonale vyváží zadaný BVS.

6.6 Domácí úkol (0.5 b)

Vyřešte následující úlohu: http://www.hackerrank.com/challenges/jesse-and-cookies/problem.

Implementaci, která prošla testy na HackerRank, odevzdejte e-mailem na lomicsim@fit.cvut.cz.