

Dátové štruktúry a algoritmy

Vyhodnotenie priebežného testu

15. 11. 2016

zimný semester
2016/2017

Úloha I (A)

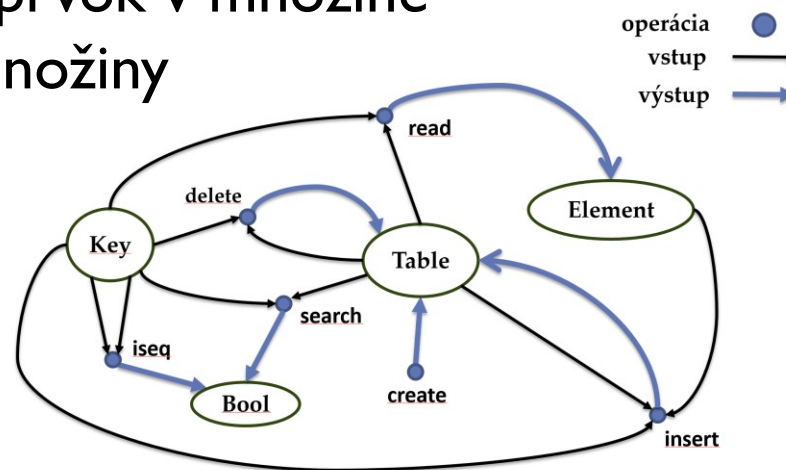
- (1 bod) Vysvetlite čo je to **asymptotický odhad zložitosti v priemernom prípade**, uveďte príklad nejakého štandardného algoritmu a zdôvodnite ho.
- Správne: taký odhad, ktorý uvažuje (rovnomerne) náhodný vstup veľkosti N , napr. Quicksort $O(N \log N)$ náhodný pivot celkom dobre rozdeľuje pole
- Nesprávne:
 - priemerne veľký vstup
 - Priemer medzi najlepším a najhorším prípadom
 - ...

Úloha I (B)

- (1 bod) Uved'te **faktory ovplyvňujúce celkový čas behu programu** na konkrétnom počítači.
- Správne: také faktory, ktoré sú špecifické pre konkrétny počítač: procesor, pamäť (RAM, disky), stav OS
- Nesprávne: faktory, ktoré nezávisia na počítači:
 - Zložitosť je na všetkých počítačoch rovnaká...
 - Počet vykonaných inštrukcií detto..

Úloha 2(B)

- (2 body) Abstraktná dátová štruktúra (ADT):
dynamická množina. Uved'te špecifikáciu operácií
(nemusíte slovne opisovať):
- Správne:
 - insert(x)** – vložiť/pridať prvok do množiny
 - element search(x)** – vyhľadať prvok v množine
 - delete(x)** – odstrániť prvok z množiny
- Nesprávne:
 - Chýbajúce argumenty
 - Chýbajúce návratové hodnoty
 - Neúplné



Úloha 2(A)

- (2 bod) Abstraktná dátová štruktúra (ADT): **prioritný rad**. Uved'te špecifikáciu operácií (nemusíte slovne opisovať):
 - Správne:
 - insert(x)** – vložiť prvok do množiny
 - element deleteMax(x)** – vrátiť najväčší / najmenší v množine a vymazať (prípadne ešte getMax)
 - Nesprávne:
 - Chýbajúce argumenty
 - Chýbajúce návratové hodnoty
 - Neúplné

Úloha 3(A)

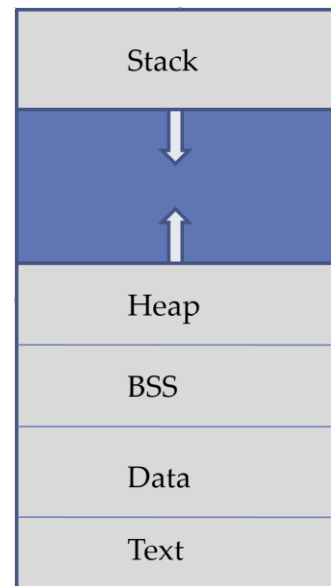
- (1 bod) Vysvetlite hlavné **rozdiely medzi procesom a programom**.

- Správne:
 - Program je statický kód a statické dáta
 - Proces je dynamická inštancia kódu, dát a ďalšieho
 - Bežiacemu procesu sa musí pridelit' v počítači pamäť, aby mal kam zapisovať údaje (medzivýsledky atď.).

- Nesprávne:
 - „proces je vykonanie viac programov“,
 - „jeden program môže mať viacero procesov“

Úloha 3(B)

- (1 bod) Pridel'ovanie pamäti: vysvetlite **rozdiely medzi zásobníkom (stack) a haldou (heap)**.
- Správne:
 - **Stack (zásobník)**: lokálne premenné bežiaceho procesu
 - **Heap (halda voľnej pamäti)**:
 - dynamická pamäť procesu (môže sa zväčšovať aj zmenšovať)
 - pamäť, ktorú prideliť malloc()
- Nesprávne:
 - Opisovať push/pop a haldu (insert/getMax) alebo rad (enqueue/dequeue)



Úloha 4(A)

- (3 body) Navrhните algoritmus, ktorý **usporiada čísla N občianskych preukazov v čase $O(N)$** . Stručne opíšte hlavnú myšlienku a napíšte pseudokód.
- Správne: sú to reťazce konštantnej dĺžky, ideálny je radix sort – 8 prechodov.
- Nesprávne:
 - „použijem rozptýlenie hashovacou funkciou“
 - „použijem súčet ASCII znakov“
 - ...

Úloha 4(B)

- (3 body) Uvažujme množinu N reťazcov (rozličných dĺžok), napíšte pseudokód **usporadúvania týchto čísel využitím haldy** (operácie haldy nemusíte implementovať), zdôvodnite odhad výpočtovej zložitosti a vysvetlite či (áno/nie) je v tomto prípade toto usporadúvanie asymptoticky optimálny algoritmus usporadúvania porovnávaním.
- Správne:
for ($i = 0; i < n; i++$) insert(pq, str[i]);
for ($i = 0; i < n; i++$) result[i] = deleteMax(pq);
Zložitosť $O(N \log N * \text{dĺžka najdlhšieho reťazca})$
optimálne to asi nie je (radix je lepší)

Úloha 4(B)

- (3 body) Uvažujme množinu N reťazcov (rozličných dĺžok), napíšte pseudokód **usporadúvania týchto čísel využitím haldy** (operácie haldy nemusíte implementovať), zdôvodnite odhad výpočtovej zložitosti a vysvetlite či (áno/nie) je v tomto prípade toto usporadúvanie asymptoticky optimálny algoritmus usporadúvania porovnávaním.
- Nesprávne:
 - Perfektná implementácia `heapify()`
 - „Je to optimálne, lebo tie optimálne mám vždy problím napísať :)“
 - „Zložitosť haldy $O(n)$ “
 - „Pred vložením do haldy reťazec zahashujem“

Úloha 5(A)

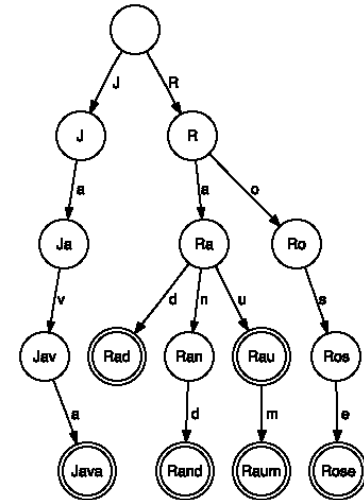
- (2 body) Vysvetlite **výhody B-stromu oproti červeno-čiernym stromom**, a uveďte situácie, v ktorých je vhodnejšie použitie B-stromov.

- Správne:
 - Má viac kľúčov vo vrchole a teda menšiu výšku
 - Výhodný pri veľkých množstvách údajov, pri prístupoch na disk (lebo ich bude málo), resp. efektívne načítanie do pamäte

- Nesprávne:
 - Hodí sa pre menšie počty
 - Vhodné ak nám záleží viac na poradí ako na čase spracovania
 - Že sa nevyvažuje, využíva mapovanie písmen
 - Že nie je potrebné prefarbovať (a vyvažovať)

Úloha 5(B)

- (2 body) **Do písmenkového stromu (trie) vkladám reťazec.** Vysvetlite ako bude prebiehať vkladanie a aká bude výpočtová zložitosť tejto operácie.
- **Správne:**
 - Vykonávanie operácií: začnem v koreni a postupujem po jednom písmenku a pridávam (ak ešte neexistujú) vrcholy do stromu.
 - Zložitosť $O(n)$, kde n je dĺžka reťazca
- **Nesprávne:**
 - Abecedne porovnávam s písmenkom vo vrchole, ak je menšie idem doľava, inak doprava
 - Zložitosť: $O(\log n)$
 - Detailny opis pointerov a polí...



Úloha 6(A)

- (3 body) Napíšte pseudokód operácie **in-order nasledovník prvku** (successor) v binárnom vyhľadávacom strome. Stručne opíšte hlavnú myšlienku.
- Správne: dva prípady (má pravé dieťa, nemá)

```
bintree TREE-SUCCESSOR(T):  
    if RCHILD(T) <> nil  
        then return TREE-MINIMUM(RCHILD(T))  
    S ← PARENT(T)  
    while S <> nil and T = RCHILD(S) do  
        T ← S  
        S ← PARENT(T)  
    return S
```

- Nesprávne: inorder prechod, len jeden z prípadov

Úloha 6(B)

- (3 body) Napíšte pseudokód operácie **in-order predchodca prvku** (predecessor) v binárnom vyhľadávacom strome. Stručne opíšte hlavnú myšlienku.
- Analogicky ako nasledovník.

Úloha 7 (A+B)

- (1 bod) Vysvetlite čo je to **faktor naplnenia α** , aké sú vhodné hodnoty α pre rôzne typy hashovania (lineárne skúšanie, dvojité rozptýlenie, reťazenie) a stručne opíšte prečo.
- Správne:
 - V tabuľke je N prvkov v M vedierkach **faktor naplnenia** $\alpha = N/M$ (priemerný počet prvkov vo vedierku)
 - Otvorená adresácia vhodné okolo 0.5
 - Reťazenie vhodné malá konštanta (napr. 1)
- Nesprávne:
 - „náhodné napĺňanie hodnotami“
 - Koľko je rôznych prvkov s rovnakými hodnotami
 - Koľko je počet kolízií na počet vstupov
 - Že to je distribúcia prvkov v poli v závislosti od hashovacej funkcie a veľkosti poľa ...
 - Na základe faktoru vieme pridať prvok
 - Rozdiel počtu prvkov v ľavom podstrome a pravom podstrome

Úloha 8(A)

- (2 body) Uvažujme rodnú matriku – register obyvateľov SR podľa rodného čísla. Keď k referentovi príde nejaká požiadavka, základná operácia je vyhľadanie záznamu podľa rodného čísla. Navrhnite hashovanie pre túto situáciu: **navrhnite hashovaciu funkciu (uved'te pseudokód), určite vhodnú veľkosť tabuľky a spôsob riešenia kolízií**. Stručne opíšte ako bude prebiehať vloženie prvku (narodenie), a zdôvodnite výpočtovú a pamäťovú zložitosť vášho riešenia.
- Správne: odhadnúť počet prvkov a správne aplikovať znalosti z predchádzajúcej úlohy
 - Počet obyvateľov cca 5 500 000, tak alebo otvorená adresácia a veľkosť tabuľky 10M, alebo reťazenie a veľkosť tabuľky 5M

Úloha 8(B)

- (2 body) Uvažujme našu fakultu, na študijné oddelenie prichádzajú študenti. Keď k referentovi príde nejaká požiadavka od študenta, základná operácia je vyhľadanie záznamu podľa mena a priezviska. Navrhnite hashovanie pre túto situáciu: **navrhnite hashovaciu funkciu (uved'te pseudokód), určite vhodnú veľkosť tabuľky a spôsob riešenia kolízií**. Stručne opíšte ako bude prebiehať vloženie (zápis študenta), a zdôvodnite výpočtovú a pamäťovú zložitosť vášho riešenia.
- Správne: Analogicky ako v 8(A), tu je počet prvkov cca do 2000, čiže veľkosť tabuľky pri otvorenom adresovaní okolo 4000-5000, pri reťazení okolo 1000-2000.

Úloha 8(A+B)

- Nesprávne:
 - „obyvateľov je cca 5000000 tak navrhujem tabuľku veľkosti 5000“
 - „Hashodnota bude súčet cifier (rodné číslo cca max 30, potom reťazenie“
 - Študentov je 1200, tak hash tabuľku aspoň 5000, a hashovanie podľa prvého písmena (cca 30 hodnôt), navyše: vyhľadávam bubble sortom...
- Dobré riešenie: Ááá, dajme tam 8 000 000, aby bolo dost' miesta aj pre ďalších obyvateľov, lineárne skúšanie

Úloha 8(A+B)

- Od jedného extrému k druhému extrému:
- Minimalistický prístup:
 - Veľkosť tabuľky 10 pri **lineárnom skúšaní** (a bonus, hashfunkcia stále vracala jednu hodnotu – 0)
- Maximalistický prístup:
 - Veľkosť hash tabuľky 26^{26} a kolízie zret'azením!

Získané body

