

**1 (True or False) and Justify**

[20 bodov]

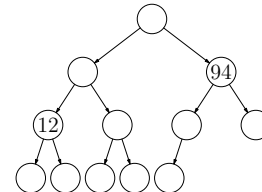
1. Z in-order zápisu binárneho vyhľadávacieho stromu vieme tento strom jednoznačne zrekonštruovať.
2. Ak do vektoru, v ktorom už je  $n$  prvkov, postupne vložím  $n$  ďalších, bude zaručene celková časová zložitosť  $O(n)$ .
3. Dve polia obsahujú po  $n$  celých čísel. V čase  $O(n \log n)$  sa dá zistiť, či sa niektoré číslo nachádza v oboch poliach.
4. Máme haldy s minimom v koreni, obsahujúcu  $n$  prvkov. Na nájdenie *maximálneho* prvku v nej treba čas  $\Omega(n \log n)$ .
5. Ak budeme v MergeSorte pole zakaždým deliť na štvrtinu a tri štvrtiny, bude časová zložitosť naďalej  $O(n \log n)$ .
6. Na paličke je  $n$  mravcov. Chcú sa stretnúť na jednom mieste. Tým miestom, pre ktoré bude súčet mravcami prejdejších vzdialeností minimálny, je aritmetický priemer ich súradníc (t.j. ťažisko množiny mravcov).
7. Nech  $f$  je funkcia taká, že  $f(n)$  je  $n$ -té Fibonacciho číslo. Potom  $f$  patrí do  $O(2^n)$ .
8. Ak pri HashSete zmeníme poradie, v ktorom doň vkladáme prvky, nezmeníme tým celkový počet kolízií.

**2 Pohľad zvnútra: halda**

[4+6 bodov]

Na obrázku je binárna halda s maximom v koreni.

- a) Vyfarbite všetky vrcholy, kde sa môže nachádzať prvok s hodnotou 47.
- b) Vyplňte všetky prázdne vrcholy navzájom rôznymi prirodzenými číslami tak, aby vznikla korektná halda.



**3 Pohľad zvnútra: prasa strikes back**

[15 bodov]

V pamäti máme pole  $A[1..n]$ . Toto pole bolo voľakedy usporiadané v ostro rastúcom poradí. Potom ale prišlo prasa. A tá sviňa nám toto pole zrotovala o niekoľko pozícií doprava. Príklad: pole  $A = (6, 47, 1, 2, 4)$  bolo zrotované o 2 pozície. Napíšte čo najefektívnejšiu funkciu, ktorá pre dané  $x$  zistí, či sa v poli  $A$  nachádza. Dobré riešenie by to malo zvládnuť bez toho, aby sa pozrelo na väčšinu políčok poľa  $A$ .

Pomôcka: Asi to bude jednoduchšie, ak najskôr zistíte, o koľko tá sviňa zrotovala pole. Ale ide to aj bez toho.

**4 Pohľad zvnútra: podmnožiny podmnožín**

[15 bodov a bonus]

Veliteľ má posádku tvorenú  $n$  vojakmi, očíslovanými 1 až  $n$ . Potrebuje sa rozhodnúť, ktorí vojaci budú v noci spať a ktorí hliadkovať. A o každom hliadkujúcom vojakovi sa potrebuje rozhodnúť, či bude hliadkovať pri bráne alebo okolo plotu. Napíšte program, ktorý veliteľovi vypíše všetky možnosti, ktoré má na výber. (Ak máte program s optimálnou časovou zložitosťou, dostanete bonusové body, ak ju navyše správne odhadnete a dokážete, že je optimálna.)

**5 Pohľad zvonka: realitná kancelária**

[7/13/20 bodov]

Realitná kancelária ponúka na svojej webstránke na predaj byty. Uvažujme niekoľko typov operácií:

1. **navstevnik(s)**: Keď príde návštevník na stránku, dostane otázku, ako drahý byt hľadá. Zadá sumu  $s$  a stránka mu ukáže  $k$  bytov, ktorých cena je najbližšia sume  $s$ . (Číslo  $k$  je rádovo menšie ako počet  $n$  všetkých bytov.)
2. **novy\_byt(adresa, cena)**: Realitka má nový byt na predaj, treba ho pridať do ponuky.
3. **predane(adresa)**: Byt na danej adrese bol predaný, treba ho z ponuky odstrániť.

Vyberte si jednu z možností:

- a) (max. 7 bodov) Navrhňte čo najlepšiu dátovú štruktúru umožňujúcu efektívne robiť operácie typu 1.
- b) (max. 13 bodov) Navrhňte čo najlepšiu dátovú štruktúru umožňujúcu efektívne robiť operácie typu 1 a 2.
- c) (max. 20 bodov) Navrhňte čo najlepšiu sadu dátových štruktúr umožňujúcu efektívne robiť operácie typu 1, 2 aj 3. Bez ohľadu na vybranú možnosť: Slovné popíšte implementáciu navrhovaného riešenia pomocou dátových štruktúr z prednášky. Odhadnite časovú zložitosť jednotlivých operácií ako funkciu  $n$  a  $k$ .

**6 Pohľad zvonka: problém vreca v krajine hojnosti**

[4 × 5 bodov]

V sklade je  $n$  typov vecí. Každá vec  $i$ -teho typu má kladnú celočíselnú hmotnosť  $m_i$  (v gramoch) a kladnú cenu  $c_i$ . Vecí každého typu je veľmi veľa. Do skladu prišiel zlodej s dostatočne veľkým vrecem. V ňom zvláda odnieť veci s celkovou hmotnosťou najviac  $M$ . Nájdite najdrahšiu sadu vecí, ktoré zvláda odnieť. Príklad: pre  $M = 65000$ ,  $n = 3$  a typy vecí s  $(m_i, c_i) = (30000, 1000), (16000, 120), (4047, 1)$  zlodej vezme 2 veci prvého typu a 1 vec tretieho typu.

- a) Napíšte (ako pseudokód alebo kus programu) rekurzívny algoritmus skúšajúci všetky možnosti ako vybrať veci do vreca. (Začne napr. tým, že pre  $n$ -tú vec postupne rekurzívne vyskúša možnosti „ešte jednu takúto vezmem“ a „už žiadnu takúto nevezmem“.) Zdôvodnite, že váš program pre ľubovoľný možný vstup naozaj skončí.
- b) Pridajte do predchádzajúceho algoritmu memoizáciu tak, aby vznikol algoritmus s časovou zložitosťou polynomiálnou od počtu vecí  $n$ . Odhadnite jeho časovú zložitosť.
- c) Uveďte ekvivalentný algoritmus, ktorý túto úlohu rieši pomocou dynamického programovania.
- d) Existujú situácie, kedy sa môžeme pozrieť na hmotnosti a ceny vecí a z nich priamo usúdiť, že niektoré veci určite v optimálnom riešení nepoužijeme. Pre nasledujúcu sadu typov vecí nájdite dva typy vecí, ktoré zlodej určite kradnúť nebude (bez ohľadu na  $M$ ). Vyslovte kritérium, ktoré ste použili, všeobecne. Dokážte jeho správnosť. Máme  $n = 7$  typov vecí s  $(m_i, c_i) = (3200, 1001), (447, 1), (3000, 1000), (1600, 120), (1310, 98), (2320, 84), (415, 1)$ .