

## Adatstruktúrák és algoritmusok

### 3. gyakorlat, 2016. február 19.

#### Keresés, rendezés

1. Rendezzük a következő listát buborékrendezéssel: 4, 11, 9, 13, 6, 2. Hány csere történik az eljárás során?

2. Rendezzük a következő listát beszúrásos rendezés segítségével: 4, 11, 9, 10, 5, 6, 8, 1, 2. Hány összehasonlításra, illetve mozgásra van szükség az eljárás során?

3. Adott az  $A[1 : n]$  csupa különböző pozitív egész számot növekvő sorrendben tartalmazó tömb. Adjunk hatékony algoritmust egy olyan  $i$  index meghatározására, melyre  $A[i] = i$ , feltéve, hogy van ilyen  $i$ . Igyekezünk minél kevesebb elem megvizsgálásával megoldani a feladatot.

4. Oldjuk meg az előző feladatot arra az esetre is amikor a tömb elemei tetszőleges (nem feltétlenül pozitív) egész számok lehetnek.

---

5. Rendezzük a következő listát beszúrásos rendezés segítségével: 8, 9, 1, 5, 3, 7, 2, 4, 6. Hány összehasonlításra, illetve mozgásra van szükség az eljárás során?

6. Az  $A[1 : n]$  tömbben egész számokat tárolunk, ugyanaz az elem többször is szerepelhet. Adjunk algoritmust, mely  $O(n \log n)$  lépésben meghatározza az összes olyan számot, amelyik egynél többször fordul elő a tömbben.

7. Hány összehasonlítás kell ahhoz, hogy 10 különböző szám közül kiválasszunk egy olyat, amely a 4 legkisebb között van? (Az eredmény bármelyik lehet a legkisebb 4 közül: tehát pl. az első éppúgy megfelel, mint a negyedik.)

8. Az  $A[1 : n]$  tömbben levő elemekről tudjuk, hogy  $A[1] \neq A[n]$ . Adjunk  $O(\log n)$  összehasonlítást használó algoritmust, amely talál egy olyan  $i$  indexet, melyre  $A[i] \neq A[i + 1]$ .

9. Az  $n$  elemű  $A$  tömb különböző egész számokat tartalmaz. Szeretnénk eldönteni, hogy van-e a tömbben 100 olyan elem, melyekre igaz, hogy bármely kettő különbsége legfeljebb 2016. Adjunk algoritmust, amely  $O(n \log n)$  lépésben eldönti ezt a kérdést.

---

10. Bizonyítsuk be, hogy tetszőleges  $a > 1$  esetén  $\log_a n = \Theta(\log_2 n)$ .

11. Bizonyítsuk be, hogy  $3^n \neq O(2^n)$ .

12. Egy tömbben  $n$  elemet tárolunk. Adjunk olyan eljárást, ami  $O(n)$  összeadást és  $O(n \log n)$  összehasonlítást használ annak eldöntésére, hogy az  $n$  elem között található-e kettő, amiknek az összege egy előre meghatározott  $b$  szám.