

# Algel IV. gyakorlat

2008. március 5.

1. Legalább hány összehasonlítás kell ahhoz, hogy egy  $n$  elemű tömbből egy olyan tagot találjunk meg, ami a tömb 10 legkisebb eleme közé tartozik?
2. Rendezzük a következő listát buborék-, beszúrásos- és összefésüléses rendezéssel  
4,11,9,10,5,6,8,1,2,16
3. A (növekvően) rendezett  $A[1 : n]$  tömb  $k$  elemét valaki megváltoztatta. A változtatások helyeit nem ismerjük. Javasoljunk  $O(n + k \log k)$  költségű algoritmust az így módosított tömb rendezésére!
4. Az  $A[1 : n]$  tömbben egy rendezett univerzum  $n$  különböző eleme volt, nagyság szerint növekvő sorrendben. Valaki időközben megkeverte a tömb elemeit, de csak annyira, hogy minden egyes elem új helye az eredetitől legfeljebb 5 távolságra esik. Adjunk  $O(n)$  futásidejű algoritmust az eredeti állapot helyreállítására!
5. A  $[6, 4, 8, 3, 7, 2, 5, 1]$  tömb rendezése során (a rendező algoritmus néhány lépése után) a következő közbülső állapot jött létre:  $[4, 6, 3, 8, 7, 2, 5, 1]$ . Az előadáson tanult módszerek közül melyeket használhattuk?
6. Adott két  $n$  hosszú rendezett lista,  $a_1, \dots, a_n$  és  $b_1, \dots, b_n$ . Adjunk konstans szorzó erejéig optimális számú összehasonlítást használó algoritmust a  $2n$  elem közül az  $n$ -edik legkisebb meghatározására!
7. Igazoljuk, hogy egy  $n$  elemből álló kupac felépítése  $\Omega(n)$  összehasonlítást igényel!
8. Adjunk hatékony algoritmust egy kupac tizedik legkisebb elemének meghatározására!
9. Adott egy  $n$  elemet tartalmazó kupac és egy  $k$  kulcs. Keressük meg a kupac  $k$ -nál kisebb elemeit! Ha  $m$  ilyen elem van, akkor az algoritmus  $O(m)$  elemi lépést használhat.
10. Adjunk konstans szorzó erejéig optimális uniform költségű algoritmust az alábbi problémára!  
INPUT: Egy  $A[1 : n]$  tömb, amely eredetileg az  $1, \dots, n$  számokat tartalmazta kupacba rendezve, de öt elem megsérült, és a helyére \* került.  
FELADAT: Találjuk meg a tömb összes olyan kitöltését, ami lehetett az eredeti!
11. Adottak a sík egész koordinátájú  $P_1 = (x_1, y_1), \dots, P_n = (x_n, y_n)$  koordinátájú pontjai. Javasoljunk  $O(n)$  uniform költségű módszert olyan  $P_i \neq P_j$  pontok kiválasztására, amelyekén átmenő egyenes által meghatározott félsíkok közül az egyik tartalmazza az összes pontot!
12. Igaz-e, hogy alkalmas  $c$  állandóra minden  $(n, k)$  párra az  $n$  és  $k$  elemű rendezett halmazok összefésüléséhez kell legalább  $c(n + k)$  összehasonlítás?
13. [ZH: 2007. április 27.] A valós számokból álló  $a_1^2 \dots a_n^2$  sorozat egy darabig nő, utána csökken. Adjunk  $O(n)$  összehasonlítást használó algoritmust, ami rendezi az  $a_1, \dots, a_n$  sorozatot!

14. **[Vizsga: 2007. június 19.]** Adott a síkon  $n$  pont, melyek koordinátái  $(a_1, b_1) \dots (a_n, b_n)$ . Olyan  $P = (x, y)$  pontot keresünk a síkon, amire az alábbi összeg minimális.

$$\sum_{i=1}^n (|a_i - x| + |b_i - y|)$$

Adjon algoritmust, ami  $O(n \log n)$  lépésben meghatároz egy ilyen  $P$  pontot.

15. **[Vizsga: 2004. június 10.]** Az  $n$  méretű (nem feltétlenül rendezett)  $A$  tömb elemei különböző pozitív egész számok. Adjon algoritmust, amely meghatároz egy  $1 \leq k \leq n$  számot és kiválaszt  $k$  különböző elemet az  $A$  tömbből úgy, hogy a kiválasztott elemek összege nem több, mint  $k^3$ . Ha nincs ilyen  $k$ , akkor az algoritmus jelezze ezt a tényt! Az algoritmus lépésszáma legyen  $O(n \log n)$ ! (Két szám összehasonlítása, összedása vagy szorzása egy lépésnek számít.)
16. **[ZH: 2004. április 8.]** Az  $A[1 : n]$  tömbben levő elemekről tudjuk, hogy  $A[1] \neq A[n]$ . Adjon  $O(\log n)$  összehasonlítást használó algoritmust, amely talál egy olyan  $i$  indexet, hogy  $A[i] \neq A[i + 1]$ !