

## 6. gyakorlat Keresés, rendezés

- Rendezze a 3, 12, 1, 34, 4, 6, 0 tömböt
    - összefésüléssel rendezéssel,
    - beszúrásos rendezéssel,
    - buborékrendezéssel.
  - Rendezze a 7, 3, 15, 1, 5, 4, 8, 2 tömböt
    - gyorsrendezéssel úgy, hogy mindig a tömb első elemét választja partícionáló elemnek
    - ládarendezéssel.
  - Rendezzük a következő láncokat a radix rendezés segítségével:  $abc$ ,  $acb$ ,  $bca$ ,  $bbc$ ,  $acc$ ,  $bac$ ,  $baa$ .
- 
- Az  $A[1 \dots n]$  tömbben egész számokat tárolunk, ugyanaz a szám többször is szerepelhet. Határozzuk meg  $O(n \log n)$  lépésben a leggyakoribb számokat, vagyis azokat, amelyeknél többször semelyik másik szám sem fordul elő a tömbben.
  - Legyen adott egy egészekből álló  $A[1 : n]$  tömb valamint egy  $b$  egész szám. Szeretnénk hatékonyan eldönteni, hogy van-e két olyan  $i, j \in \{1, \dots, n\}$  index, melyekre  $A[i] + A[j] = b$ . Oldjuk meg ezt a feladatot  $O(n \log n)$  időben!
  - Éllistájával adott egy egyszerű, irányítatlan gráf. Adjon algoritmust, ami meghatározza a leggyakoribb fokszámot a gráfban, az algoritmus lépésszáma legyen  $O(n + e)$ .
  - Gyorsrendezést futtatunk egy tömbön, az első partíció után ezt kapjuk: 4, 2, 3, 1, 6, 8, 11. Mi lehetett a partícionáló elem?
  - Dr. Watson azzal állít be Sherlock Holmes-hoz, hogy olyan összehasonlítás-alapú rendezési algoritmust talált, ami úgy rendez akármeekkora tömböt, hogy minden egyes tömbbeli szám legfeljebb 2015-ször vesz részt összehasonlításban. Mivel indokolhatja Sherlock Holmes, hogy Watson téved?
  - A valós számokból álló  $a_1, \dots, a_n$  sorozat olyan, hogy az  $a_1^2, a_2^2, \dots, a_n^2$  sorozat egy darabig nő, utána csökken. Adjon  $O(n)$  összehasonlítást használó algoritmust, ami rendezi az  $a_1, \dots, a_n$  sorozatot.
- 
- Legyen adott egy csupa különböző egész számot tároló  $n$  elemű  $A$  tömb, és egy  $1 \leq k \leq n$  szám. A  $k$  darab legkisebb abszolút értékű tömbbeli elemet akarjuk meghatározni. Ha több megoldás is van, elég csak egy ilyen  $k$ -ast megadni. Adjon algoritmust, ami meghatároz  $k$  darab ilyen értéket és a lépésszáma  $k \leq \lfloor \log n \rfloor$  esetben  $O(n)$ .
  - Egy tömböt nevezünk csinosnak, ha benne a számok egy darabig nőnek, aztán meg végig csökkennek. Adjon  $O(\log n)$  lépésszámú algoritmust, ami megtalálja egy csinos tömb töréspontját: azt az indexet, ahol a fordulat bekövetkezik.