

## Metoda Divide et Impera

### Problemele trebuie rezolvate folosind metoda Divide et Impera. Complexitatea algoritmilor trebuie justificată

1. Se dă un vector  $a=(a_1, \dots, a_n)$  de tip munte (există un indice  $i$  astfel încât  $a_1 < a_2 < \dots < a_i > a_{i+1} > \dots > a_n$ ;  $a_i$  se numește vârful muntelui). Propuneți un algoritm  $O(\log n)$  care determină vârful muntelui (în calculul complexității algoritmului nu se consideră și citirea vectorului). [1] exc 1, cap. 5

date.in	date.out
5 4 8 10 11 5	11

2. Se citește de la tastatură un număr natural  $N$ . Se consideră o tablă (matrice) pătratică de dimensiuni  $2^N \times 2^N$  pe care se scriu numerele naturale de la 1 și  $2^N \times 2^N$  prin vizitarea **recursivă** a celor patru cadrane ale tablei în ordinea indicată și în figura alăturată: dreapta-sus, stânga-jos, stânga-sus, dreapta-jos. De exemplu, dacă  $N=2$ , tabla este completată astfel:

3	1
2	4

11 9 3 1  
10 12 2 4  
7 5 15 13  
6 8 14 16

Să se afișeze în fișierul tabla.out matricea completată după regulile precizate.

intrare	tabla.out
2	11 9 3 1 10 12 2 4 7 5 15 13 6 8 14 16

3. Se consideră un vector cu  $n$  elemente. Se numește inversiune semnificativă a vectorului o pereche perechi  $(i, j)$  cu proprietatea că  $i < j$  și  $a_i > 2 \cdot a_j$ . Să se determine **numărul** de inversiuni semnificative din vector. De exemplu, vectorul 4, 8, 11, 3, 5 are 3 inversiuni semnificative: (8,3), (11,3), (11,5) -  **$O(n \log n)$**  [1] exc. 2, cap. 5 + v. curs

date.in	date.out
5 4 8 11 3 5	3

4. Se dau doi vectori  $a$  și  $b$  de lungime  $n$  (ambii), cu elementele ordonate crescător. Propuneți un algoritm cât mai eficient pentru a determina mediana vectorului obținut prin interclasarea celor doi vectori  **$O(\log(n))$**
5. Se dau  $n$  valori distincte  $x_1, x_2, \dots, x_n$  și ponderi asociate lor  $w_1, w_2, \dots$ , respectiv  $w_n \in (0, 1]$  cu  $w_1 + w_2 + \dots + w_n = 1$ . Să se determine mediana ponderată a acestor **valori**, adică acea valoare  $x_k$  cu proprietățile:  $\sum_{x_i < x_k} w_i < 0,5$ ,  $\sum_{x_i > x_k} w_i \leq 0,5$ .

De exemplu, pentru valorile

$x = 5 \quad 1 \quad 3 \quad 2 \quad 9 \quad 6 \quad 11$  și ponderile asociate

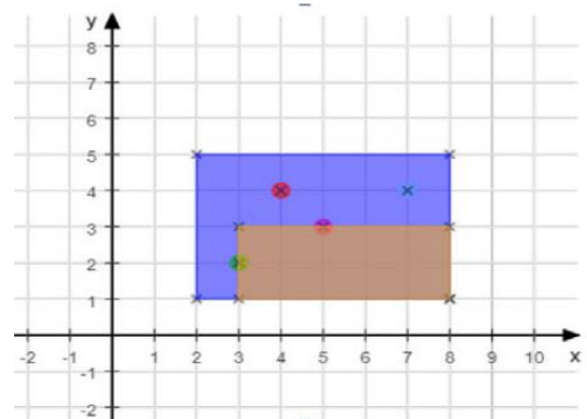
$w = 0,1 \quad 0,12 \quad 0,05 \quad 0,1 \quad 0,2 \quad 0,13 \quad 0,3$

mediana ponderată este  $x_k = 6$ , deoarece  $\sum_{x_i < x_k} w_i = 0,12 + 0,1 + 0,05 + 0,1 = 0,37$ ,  $\sum_{x_i > x_k} w_i = 0,5$

**Weighted median, problema 10-2 din [3] - complexitate caz mediu  $O(n)$** 

date.in	date.out
7 5 1 3 2 9 6 11 0.1 0.12 0.05 0.1 0.2 0.13 0.3	6

6. Într-o zonă rezidențială se află o pădure foarte frumoasă, de forma unui dreptunghi. Un investitor isteț s-a gândit să-și construiască o vilă chiar în pădure, dar, fiind un ecologist convins, nu ar vrea să taie niciun copac. Din acest motiv, el ar vrea să afle zona dreptunghiulară din pădure cu suprafață maximă și în care nu este niciun copac. Investitorul are o hartă a întregii zone, în care sunt date coordonatele dreptunghiului corespunzător pădurii, precum și coordonatele tuturor copacilor din ea.



copaci.in	copaci.out	Explicație
2 1 8 5 3 2 4 4 5 3 7 4	Dreptunghiul: 3 1 8 3 Aria maxima: 10	Pădurea este un dreptunghi având colțul stânga-jos de coordonate (2,1) și colțul dreapta-sus de coordonate (8,5). În pădure sunt 4 copaci, având coordonatele (3,2), (4,4), (5,3) și (7,4). Dreptunghiul cu suprafața maximă de 10 și care nu conține nici un copac are coordonatele (3,1) pentru colțul stânga-jos și (8,3) pentru colțul dreapta-sus.

7. Fie o tablă cu pătrățele de dimensiune  $2^n \times 2^n$  ( $n$  dat). Pe această tablă există o gaură la o poziție dată prin linia și coloana sa ( $lg, cg$ ) (liniile și coloanele se consideră numerotate de la 1). Pentru acoperirea acestei table avem la dispoziție piese de forma



Aceste piese pot fi rotite cu  $90^\circ$ ,  $180^\circ$  sau  $270^\circ$ . Să se afișeze o acoperire completă a tablei (cu excepția găurii). Piesele vor fi reprezentate prin numere de la 1 la  $n$ , iar gaura prin 0 (cele 3 căsuțe ocupate de a i-a piesă pusă vor primi valoarea  $i$ )  $O(2^{2n})$

date.in	date.out (un exemplu, soluția nu este unică)
2 3 1	1 1 2 2 1 3 3 2 0 4 3 5 4 4 5 5

**Bibliografie**

1. Jon Kleinberg, Éva Tardos, **Algorithm Design**, Addison-Wesley 2005  
<http://www.cs.princeton.edu/~wayne/kleinberg-tardos/>
2. S. Dasgupta, C.H. Papadimitriou, and U.V. Vazirani, **Algorithms**, McGraw-Hill 2006
3. T.H. Cormen, C.E. Leiserson, R.R. Rivest – **Introducere în algoritmi**, MIT Press, trad. Computer Libris Agora