Algoritmi avansați

Seminar 1 (săpt. 1 și 2)

- **1.** Fie punctele $A = (1, 2, 3), B = (4, 5, 6) \in \mathbb{R}^3$.
 - a) Fie C = (a,7,8). Arătați că există a astfel ca punctele A,B,C să fie coliniare și pentru a astfel determinat calculați raportul r(A,B,C).
 - b) Determinați punctul P astfel ca raportul r(A, P, B) = 1.
 - c) Dați exemplu de punct Q astfel ca r(A, B, Q) < 0 și r(A, Q, B) < 0.

Soluţie.

a) Condiția de coliniaritate a punctelor A,B,C este echivalentă cu coliniaritatea vectorilor \overrightarrow{AB} și \overrightarrow{BC} . Au loc relațiile:

$$\overrightarrow{AB} = B - A = (3, 3, 3), \quad \overrightarrow{BC} = (a - 4, 2, 2).$$

Vectorii dați sunt proporționali dacă și numai dacă a-4=2, deci a=6. De fapt, dreapta AB este direcționată de vectorul (1,1,1) (și de orice vector proporțional cu acesta).

În acest caz, ave
m $\overrightarrow{AB}=B-A=(3,3,3),\quad \overrightarrow{BC}=(2,2,2),$ deci

$$\overrightarrow{AB} = \frac{3}{2} \overrightarrow{BC},$$

adică $r(A,B,C)=\frac{3}{2}$ (raportul r(A,B,C) este acel scalar r pentru care are loc relația $\overrightarrow{AB}=r$ \overrightarrow{BC}).

- b) Condiția r(A, P, B) = 1 este echivalentă cu $\overrightarrow{AP} = \overrightarrow{PB}$. Punctul P care verifică această condiție este mijlocul segmentului [AB], deci $P = \frac{1}{2}A + \frac{1}{2}B = (\frac{5}{2}, \frac{7}{2}, \frac{9}{2})$.
- c) Semnele rapoartelor indică faptul că (i) B nu este între A și Q; (ii) Q nu este între A și B. Trebuie deci ca A să fie situat între Q și B. Un astfel de punct este Q = (0,1,2) (l-am ales ca fiind A (1,1,1)). Au loc relațiile

$$\overrightarrow{AB} = (3, 3, 3), \quad \overrightarrow{BQ} = (-4, -4, -4), \quad r(A, B, Q) = -\frac{3}{4},$$

$$\overrightarrow{AQ} = (-1,-1,-1), \quad \overrightarrow{QB} = (4,4,4), \quad r(A,Q,B) = -\frac{1}{4},$$

deci sunt verificate cerințele din enunț.

- **2.** Fie punctele P = (1, -1), Q = (3, 3).
 - a) Calculați valoarea determinantului care apare în testul de orientare pentru muchia orientată \overrightarrow{PQ} și punctul de testare O=(0,0).
 - b) Fie $R_{\alpha} = (\alpha, -\alpha)$, unde $\alpha \in \mathbb{R}$. Determinați valorile lui α pentru care punctul R_{α} este situat în dreapta muchiei orientate \overrightarrow{PQ} .

Soluţie.

a) Conform teoriei,

$$\Delta(P,Q,R) = \left| \begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ p_1 & q_1 & r_1 \\ p_2 & q_2 & r_2 \end{array} \right|.$$

În exemplu avem:

$$\Delta(P,Q,R) = \left| \begin{array}{ccc} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & 0 \\ -1 & 3 & 0 \end{array} \right| = 6 \text{ (dezvoltare după ultima coloană)}.$$

Se poate verifica și pe un desen că O este la stânga muchiei orientate \overrightarrow{PQ} .

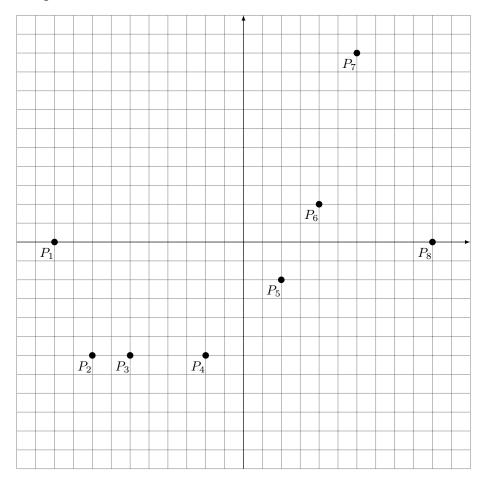
b) Calculăm, pentru un α , valoarea $\Delta(P, Q, R_{\alpha})$:

$$\Delta(P, Q, R_{\alpha}) = \begin{vmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 3 & \alpha \\ -1 & 3 & -\alpha \end{vmatrix} = 6(1 - \alpha).$$

Punctul R_{α} este situat în dreapta muchiei orientate $\overrightarrow{PQ} \Leftrightarrow \Delta(P,Q,R_{\alpha}) < 0$ $\Leftrightarrow \alpha > 1$. Acest lucru poate fi verificat și pe desen, punctul R_{α} este variabil pe cea de-a doua bisectoare (de ecuație x + y = 0), iar pentru $\alpha > 1$ acest punct este situat în dreapta muchiei orientate \overrightarrow{PQ} .

3. Fie $\mathcal{M}=\{P_1,P_2,\ldots,P_9\}$, unde $P_1=(-5,0)$, $P_2=(-4,-3)$, $P_3=(-3,-3)$, $P_4=(-1,-3)$, $P_5=(1,-1)$, $P_6=(2,1)$, $P_7=(3,5)$, $P_8=(5,0)$. Detaliați cum evoluează lista \mathcal{L}_i a vârfurilor care determină marginea inferioară a frontierei acoperirii convexe a lui \mathcal{M} , obținută pe parcursul Graham's scan, varianta Andrew.

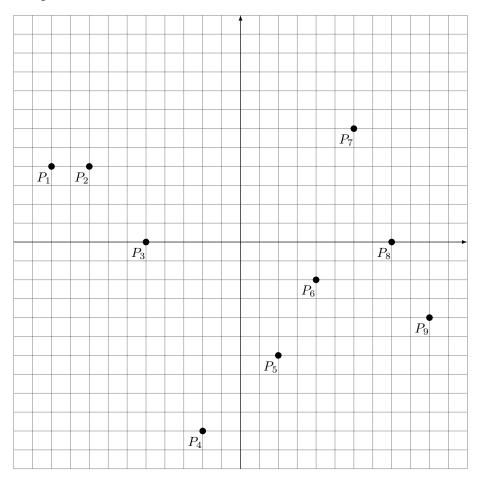
Soluţie.



```
Lista \mathcal{L}_i evoluează astfel: P_1P_2 P_1P_2P_3 P_1P_2P_3P_4 // este eliminat P_3, deoarece P_2, P_3, P_4 coliniare (nu viraj la stânga) P_1P_2P_4 P_1P_2P_4P_5 P_1P_2P_4P_5P_6 P_1P_2P_4P_5P_6P_7 P_1P_2P_4P_5P_6P_7 // punctele P_7, P_6, P_5 sunt eliminate în această ordine P_1P_2P_4P_8 // lista finală (\mathcal{L}_i) a vârfurilor care determină marginea inferioară
```

4. Dați un exemplu de mulțime \mathcal{M} din planul \mathbb{R}^2 pentru care, la final, \mathcal{L}_i are 3 elemente, dar, pe parcursul algoritmului, numărul maxim de elemente al lui \mathcal{L}_i este egal cu 6 (\mathcal{L}_i este lista vârfurilor care determină marginea inferioară a frontierei acoperirii convexe a lui \mathcal{M} , obținută pe parcursul Graham's scan, varianta Andrew). Justificați!

Soluţie.



Lista \mathcal{L}_i are la final 3 elemente (P_1, P_4, P_9) .

Numărul maxim de elemente este 6: $P_1P_4P_5P_6P_7P_8$ (la adăugarea lui P_8 în listă).

Obs. Numărul maxim de elemente $\mathit{după}$ verificări ale virajelor este 5: $P_1P_4P_5P_6P_7.$

5. Discutați un algoritm bazat pe paradigma Divide et impera pentru determinarea acoperirii convexe. Analizați complexitatea-timp.

Soluție. Complexitatea-timp este $O(n \log n)$. O descriere a algoritmului și a analizei complexității poate fi găsită în survey-ul [Lee & Preparata, 1984].