

2.

a) Cromozomul ar putea fi un vector binar de lungime n , fiecare genă a ^(de pe poziția i) ~~sa~~ reprezentând având valoarea 0 dacă obiectul de pe poziția i va fi ales pentru transportul final și valoarea 1 dacă obiectul respectiv nu va fi ales ptr. transportul final.

$$b) f(x) = \begin{cases} \sum_{i=1}^n \text{val}(i) \cdot x[i], & \text{dacă } \prod_{i=1}^n \text{prob}(i) \cdot x[i] \leq P \\ 0, & \text{altfel} \end{cases}$$

$\text{val}(i)$ reprezintă valoarea obiectului i

$\text{prob}(i)$ reprezintă probabilitatea obiectului i de a ajunge intact la destinație

$x[i]$ reprezintă gena obiectului i (1 dacă a fost ales, 0 dacă nu a fost ales)

3. $A = (1, 2, 4)$

Este $B = (5, 6, 4) \in \mathbb{R}^3$, $B \neq A$

Este $C = (6, 7, 4) \in$ dreptei AB

$$\vec{AC} = n(A, C, B) \cdot \vec{CB}$$

$$\vec{AC} = C - A = (5, 5, 0) \quad \left| \quad \Rightarrow n(A, C, B) = -5 < 0 \right.$$

$$\vec{CB} = B - C = (-1, -1, 0)$$

4. Orică triangulare conține $(2n - k - 2)$ triunghiuri, unde n este nr. de ~~tot~~ punctelor din plan, iar k este nr. punctelor de pe frontiera acoperirii convexe.

Deci pentru mulțimea M avem $2n - k - 2 = 9$, adică

$2 \cdot 7 - k - 2 = 9 \Rightarrow 14 - k = 11 \Rightarrow k = 3$, deci ne trebuie o acoperire convexă ce conține 3 puncte.

Pentru mulțimea $M \setminus \{G\}$ avem $2n - k - 2 = 5$, adică

$2 \cdot 6 - k - 2 = 5 \Rightarrow 12 - k = 7 \Rightarrow k = 5$, deci ne trebuie o acoperire convexă ce conține 5 puncte.

Este $M = \{A(2, 19), B(18, 19), C(10, 14), D(8, 10), E(12, 10), F(10, 8), G(10, 0)\}$

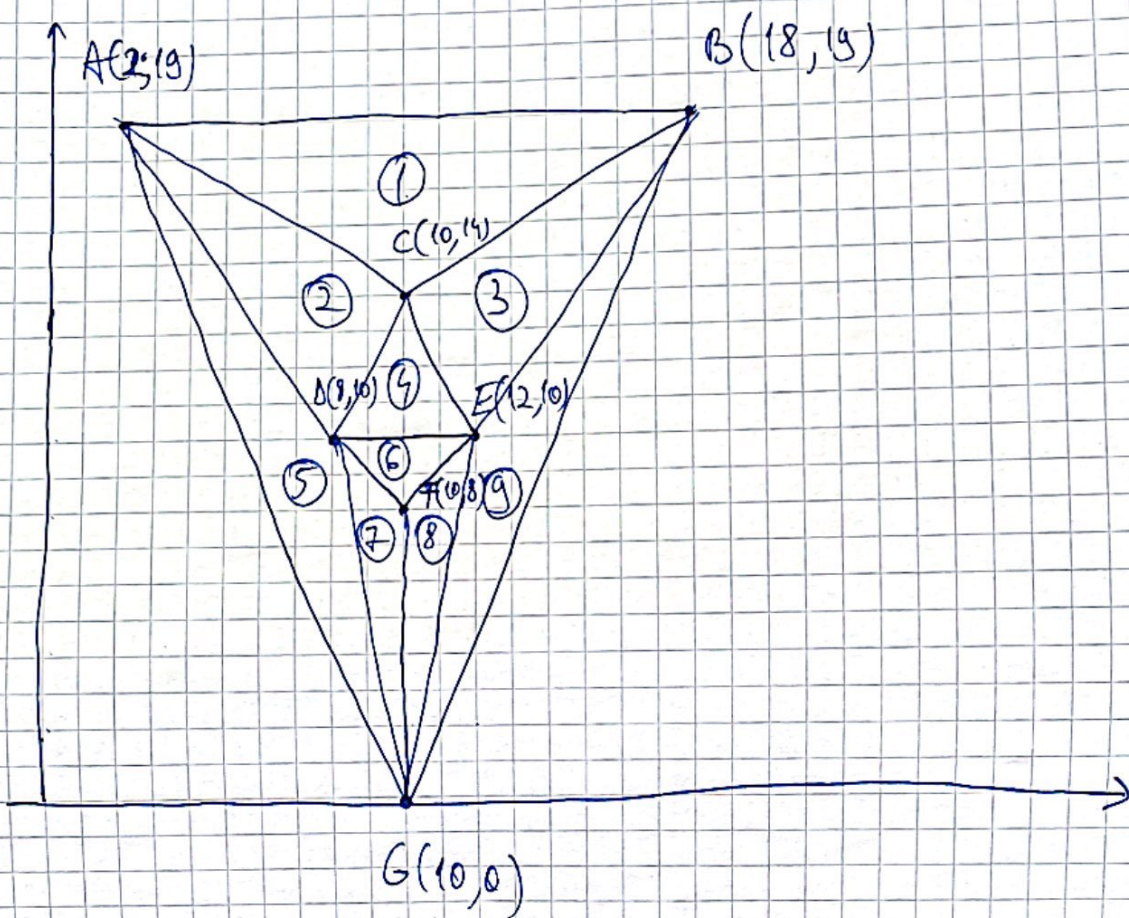
În acest caz, avem A, B, G punctele de pe frontieră acoperii ce formează de pe frontieră acoperirii convexe, iar o posibilă triangulare se află pe pagina următoare. Pe desen am numerotat și înscrisut triunghiurile.

Pentru mulțimea $M \setminus \{G\}$ avem A, B, E, F, D punctele de pe frontieră acoperirii convexe, iar triangularea acestei mulțimi de puncte nu ar conține triunghiurile ⑤, ⑦, ⑧, ⑨ de pe desenul ~~pe~~ făcut pentru mulțimea M , rezultând astfel 5 triunghiuri.

Pentru ambele cazuri ($M, M \setminus G$), numărul de fețe f este egal cu numărul de triunghiuri, și anume 3, respectiv 5.

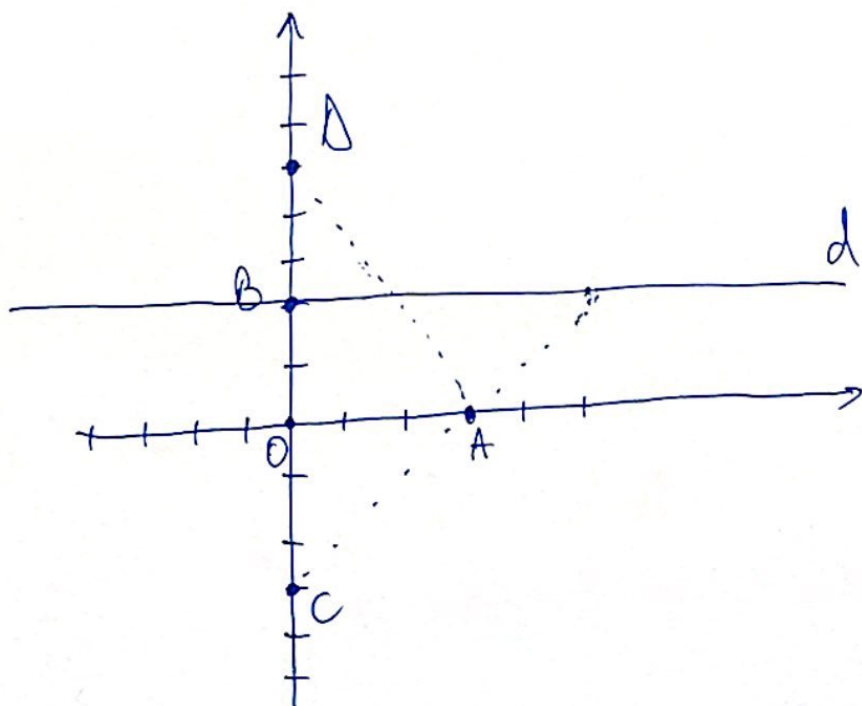
Pentru mulțimea M , nr. de muchii este egal cu $3n - k - 3 = 21 - 3 - 3 = 15$.

Pentru mulțimea $M \setminus \{G\}$, nr. de muchii este egal cu $3n - k - 3 = 18 - 5 - 3 = 10$



6. Fie $C = (0, -3)$ și $D = (0, 5)$

$y_C = -3 < 2$; $y_D = 5 > 2$; $C, D \notin \Delta OAB$



Punctul $M_\alpha \in d$.

Cazul 1. $\alpha < 0$. Atunci M_α va fi în stânga punctului B, acest lucru însemnând că va fi punct extrem în stânga, deci va aparține acoperirii convexe. Cum A, B, D sunt celelalte puncte extreme, iar B, D se află în interiorul poligonului $ADM_\alpha C \Rightarrow$ acoperirea convexă are 4 puncte: $\{A, D, M_\alpha, C\}$

Cazul 2. $0 \leq \alpha \leq 2$. Atunci M_α va fi în interiorul ΔCAD , iar acest Δ va reprezenta acoperirea convexă \Rightarrow 3 puncte: $\{A, C, D\}$

Cazul 3. $2 \leq \alpha \leq 4$. Atunci acoperirea convexă va fi formată din $\{D, M_\alpha, A, C\}$, deci 4 puncte. - 5 -

Cazul 4. ~~in~~ $\alpha > 4$. Atunci A ~~are~~ va fi in interiorul

$\Delta DCM_2 \Rightarrow 3$ puncte pe acoperirea conului: $\{D, C, M_2\}$

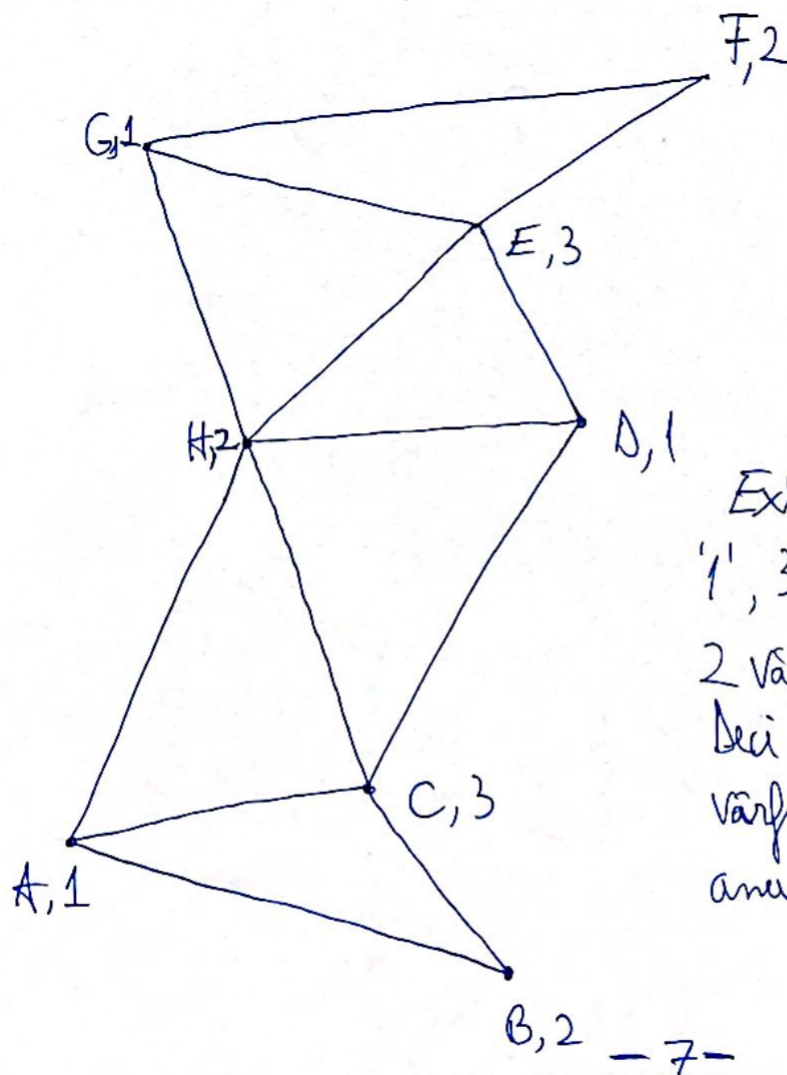
7. a) Este poligonul P cu punctele:

$A(3,4), B(12,2), C(9,6), D(18,14), E(14,19), F(20,22),$
 $G(7,21), H(9,13)$

- i) Poligonul are 8 vârfuri: $A-H$
- ii) Vârful A este $(3,4)$
- iii) Vârfurile A și G sunt vârfuri convexe neprincipale
- iv) Vârfurile C, H și E sunt concave.

Poligonul este desenat pe următoarea pagină

b)



Mai întâi, triangulăm poligonul.
Apoi, colorăm vârfurile.
~~În~~ Culoarele vor fi numere
între de la 1 la 3, scrise
lângă litera vârfului.
Există 3 vârfuri colorate cu
'1', 3 vârfuri colorate cu '2' și
2 vârfuri colorate cu '3'.
Deci putem amplasa camerele în
vârfurile colorate cu '3', și
anume C și E .

