

30-3-2026

Βασική Εφαρμογή, Άκρες

$$F = \{ Ax = b, x \geq 0 \}$$

$$\left(\begin{array}{l} A_{m \times n} \quad b \in \mathbb{R}^m \\ x \in \mathbb{R}^n \end{array} \right)$$

Ορισμός Έστω $x \in \mathbb{R}^n$

$$I^+(x) = \{ j : x_j > 0 \}$$

$$I^-(x) = \{ j : x_j < 0 \}$$

$$I^0(x) = \{ j : x_j = 0 \}$$

$$I^+(x) \cup I^-(x) \cup I^0(x) = \{ 1, \dots, n \}$$

(διαμέριση)

Για $I \subseteq \{ 1, \dots, n \}$

έστω $A_I = (A_j, j \in I)_{m \times |I|}$

$n=7$

Ax . $I = \{ 2, 3, 4 \}$ $A_I = (A_2 \ A_3 \ A_4)$

$$A = \left(\begin{array}{c} \quad \boxed{} \quad \boxed{} \quad \boxed{} \quad \quad \quad \\ A_1 \quad \underbrace{ \quad \quad }_{A_I} \quad \quad \quad \end{array} \right)$$

Ορισμός 1 $x \in \mathbb{R}^n$ Βασική Λύση αν:

1) $Ax = b$

2) $A_{I^+(x) \cup I^-(x)}$: είναι γραμμικά ανεξάρτητα
συνιστώσες

Σημ. οι συνιστώσες του A που αντιστοιχούν στις μη μηδενικές συνιστώσες του x είναι γραμμικά ανεξάρτητα.

Ορισμός 2 $x \in \mathbb{R}^n$ Βασική Εφικτή Λύση
αν x Βασική Λύση και $x \geq 0$

Παρατηρήσεις (1) Έστω x Βασική Λύση

Τότε $|I^+(x) \cup I^-(x)| = k \leq m = r(A)$

(2) Έστω $I^+(x) \cup I^-(x) = \{B(1), \dots, B(k)\}$

$x_j \neq 0 \quad j = B(1), \dots, B(k)$

$x_j = 0$ Διαφορετικά

③ Οι στήλες $A_{B(1)}, \dots, A_{B(k)}$: διαμ. ανξάρτητες

αν $k = m \Rightarrow$ $(A_{B(1)} \dots A_{B(m)})_{m \times m}$ αντιστρέφεται

$A_{B(1)}, \dots, A_{B(m)}$: βάση του \mathbb{R}^m

Τότε $B = \underbrace{(A_{B(1)} \dots A_{B(m)})}_{\text{re. ανεξ.}} : \underline{\text{Βασικός Τριγωνικός}}$

αν $k < m$: $A_{B(1)}, \dots, A_{B(k)}$

(από θ. συμπληρώσεως βάσης)

\exists επιπλέον $m-k$ στήλες του A

$B(k+1) \dots B(m)$ ζέρους
ώστε

$B = \left(\overbrace{A_{B(1)} \dots A_{B(k)}}^{x_j \neq 0} \quad \overbrace{A_{B(k+1)} \dots A_{B(m)}}^{x_j = 0} \right)$

είναι
λοοπικός
τριγωνικός

Πρόταση $x \in \mathbb{R}^n$ βασική λύση αν v

1) $Ax = b$

2) \exists δεξιές $\{B(1), \dots, B(m)\}$ τ.ω

$A_{B(1)}, \dots, A_{B(m)}$: γραμ. ανεξάρτητες
και

$$I^+(x) \cup I^-(x) \subseteq \{B(1), \dots, B(m)\}$$

Εστω $B = (A_{B(1)} \dots A_{B(m)})$ βασικός πίνακας
(βάση)

Βασική λύση

$$x = \begin{pmatrix} x_{B(1)} \\ \vdots \\ x_{B(m)} \\ x_{B(m+1)}=0 \\ \vdots \\ x_{B(n)}=0 \end{pmatrix} \left. \begin{array}{l} \text{βασικές συνιστώσες} \\ \text{του } x \text{ που αντιστ. στο } B \end{array} \right\}$$
$$\left. \begin{array}{l} \\ \\ \end{array} \right\} \text{ μη βασικές (=0)}$$

Εστω B βάση του A

$$A = (B \quad N)$$

$$x = \begin{pmatrix} x_B \\ x_N \end{pmatrix}$$

$$\text{Τότε } Ax = Bx_B + Nx_N \quad (\text{δειξτε το!!})$$

$$Ax = b \Rightarrow Bx_B + Nx_N = b \Rightarrow$$

$$\Rightarrow Bx_B = b - Nx_N \Rightarrow x_B = B^{-1}b + B^{-1}Nx_N$$

$$\text{Θετώντας } x_N = 0 \Rightarrow x_B = B^{-1}b$$

$$\eta \text{ Βλ είναι } n = \underbrace{x = \begin{pmatrix} B^{-1}b \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}}_{\substack{\} m \\ \} n-m}}$$

Επομένως κάθε βασικός πίνακας προσδιορίζει μονοσήμαντα μια βασική λύση

Το αντίστροφο δε ισχύει γενικά το μονοσήμαντα.

Ορισμός Μια Βλ x είναι μη-εκφυλισμένη (non-degenerate)

$$\text{αν } |I^+(x) \cup I^-(x)| = m$$

διαφορετικά $|I^+(x) \cup I^-(x)| < m \Rightarrow$ εκφυλισμένη

Έστω x μια εκφυλισμένη BA
 με $I^+(x) \cup I^-(x) = \{B(1), \dots, B(m)\}$ $\begin{pmatrix} x_j \\ \neq 0 \end{pmatrix}$

τότε $B = (A_{B(1)} \dots A_{B(m)})$ βασικός

και $x = \begin{pmatrix} B^{-1}b \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$.

Τότε ο B προσδιορίζεται μεσολάμαρα

Αν n εκφυλισμένη $I^+(x) \cup I^-(x) = \{B(1), \dots, B(k)\}$
 $k < m$

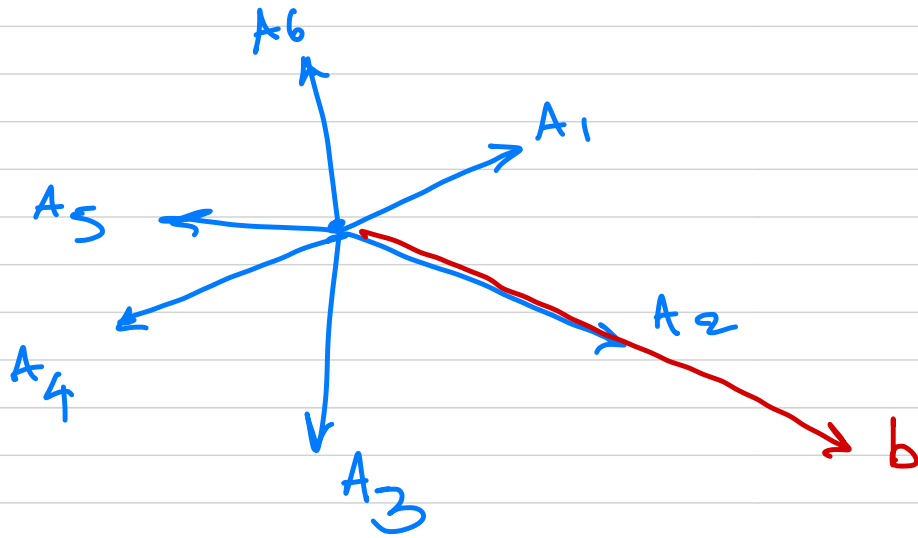
τότε έστω μια συμπλήρωση βάσης

$$B = \underbrace{(B(1) \dots B(k))}_{A_{I^+(x) \cup I^-(x)}} \underbrace{(B(k+1) \dots B(m))}_{\text{συμπλήρωση}}$$

$$Ax = b \Rightarrow x = \begin{pmatrix} B^{-1}b \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \left. \begin{matrix} k \neq 0 \\ n-k = 0 \end{matrix} \right\} \begin{matrix} \text{βασικός} \\ \text{με βασικός} \end{matrix}$$

Παράδειγμα 1

$$n=6, m=2$$



$$A = (A_1, A_2, A_3, A_4, A_5, A_6)_{2 \times 6} \quad r(A) = 2$$

① $B = (A_1, A_5)$ βάση $\Rightarrow x_B = B^{-1}b = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_5 \end{pmatrix} \neq 0$

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \neq 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ x_5 \neq 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{με ελευθερία} \quad B \wedge \Leftrightarrow B \quad \text{με εφικτά} \quad x_1, x_5 < 0$$

② $B = (A_1, A_3) \Rightarrow B \in \wedge \quad x = \begin{pmatrix} x_1 > 0 \\ 0 \\ x_3 > 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{με εφικτά}$

③ Παράδειγμα $b = \lambda A_2$

Επιμέρους n $x = \begin{pmatrix} 0 \\ \lambda \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$ είναι λύση
 $Ax = b$

είναι βασική
 $I^+(x) \cup I^-(x) = \{2\}$



n x : ΕΚΓΥΑΛΙΟΓΕΝΗ $k=1, m=2$.

$$A_{B(2)} = (A_2)$$

Συμπληρώσεις

$$B^1 = (A_2 \ A_3)$$

$$x = \begin{pmatrix} 0 \\ \lambda \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_B$$

$$B^1 x = b \Rightarrow \begin{cases} x_2 = \lambda \\ x_3 = 0 \end{cases}$$

$$Q_u \ B^2 = (A_2 \ A_4)$$

$$x = \begin{pmatrix} 0 \\ \lambda \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} x_B$$

$$\Sigma \text{τα } B^1 \ x = \begin{pmatrix} 0 \\ \lambda \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

αριθμοί ≥ 1 βασικοί
ή ισοί

Θεώρημα $x \in \mathbb{R}^n$ είναι ΒΕΛ ανν.
 x είναι κορυφή του F

Παράδειγμα

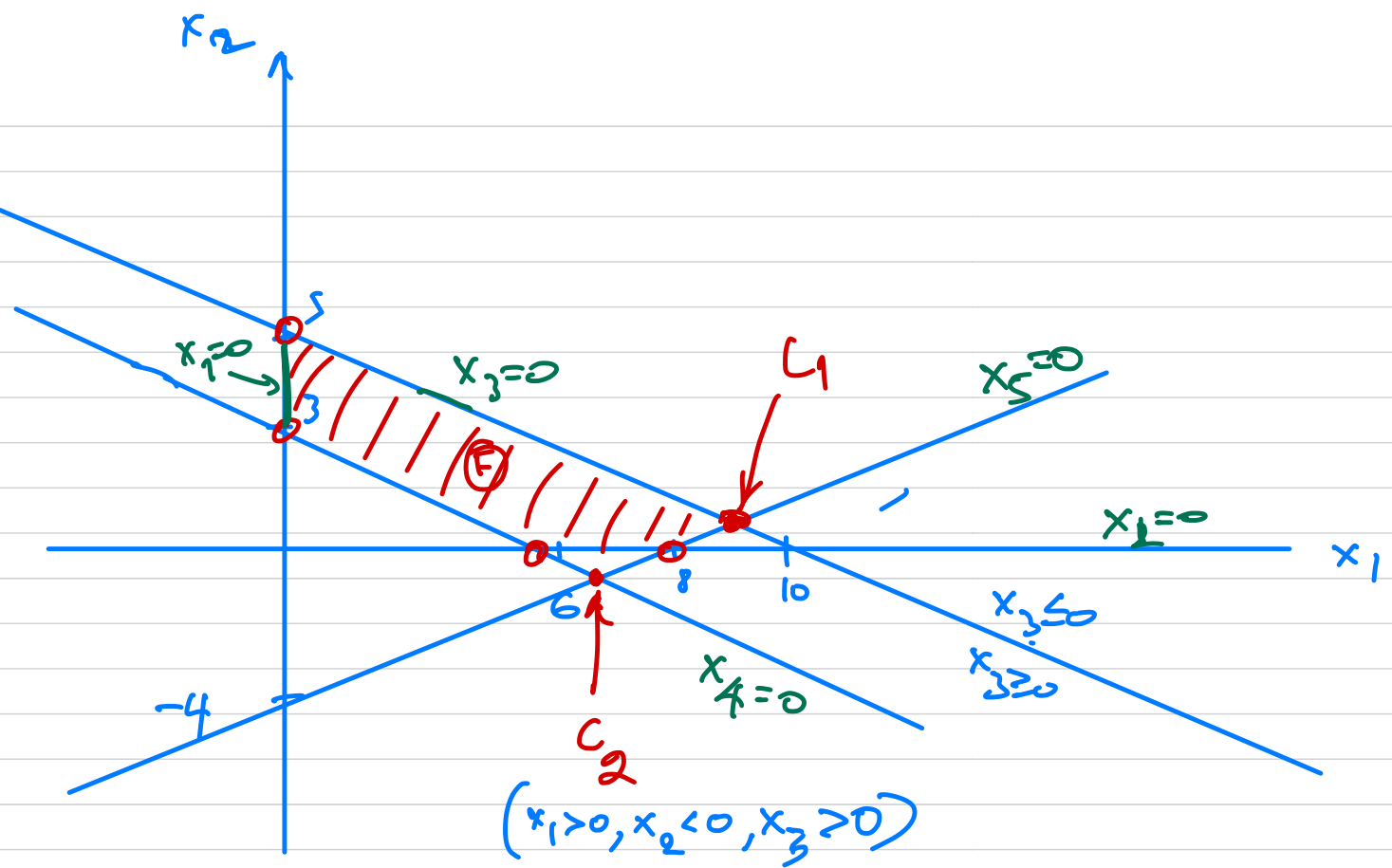
$$\begin{aligned}x_1 + 2x_2 &\leq 10 \\ 2x_1 + 4x_2 &\geq 12 \\ x_1 - 2x_2 &\leq 8 \\ x &\geq 0\end{aligned}$$

ΚΜ

$$\begin{aligned}x_1 + 2x_2 + x_3 &= 10 \\ 2x_1 + 4x_2 - x_4 &= 12 \\ x_1 - 2x_2 + x_5 &= 8\end{aligned}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 0 & -1 & 0 \\ 1 & -2 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{matrix} m=3 \\ n=5 \\ 3 \times 5 \end{matrix}$$

$$\binom{n}{m} = \binom{5}{3} = 10$$



C_1 : κορυφή, $\left. \begin{matrix} x_5 = 0 \\ x_3 = 0 \end{matrix} \right\}$ με βασικά μεταβλητές

$$x_1 > 0, x_2 > 0, x_4 > 0$$

Επομένως η $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ 0 \\ x_4 \\ 0 \end{pmatrix}$ είναι ΒΕΛ με εκκεν.
αριθμούς $z \neq 0$

$$B = (A_1 \ A_2 \ A_4) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 4 & -1 \\ 1 & -2 & 0 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} \text{Βάση} \\ \exists B^{-1} \\ \det(B) \neq 0. \end{matrix}$$

Πόσες ΒΕΛ υπάρχουν; (άνω φράγμα)

$$Ax = b, \quad A \in \mathbb{R}^{m \times n} \quad m < n$$
$$x \geq 0$$
$$b \geq 0$$
$$r(A) = m$$

$$|\{B \in \mathcal{B}\}| \leq |\{B \in \mathcal{A}\}| \leq |\{\text{B: βασικός πίνακας}\}|$$
$$\leq \left\{ \left| \text{m} \times \text{m υποπίν. του } A \right| \right\} = \binom{n}{m}$$
$$= \binom{n}{n-m}$$

Παράδ.

$$B = (A_1 \ A_2 \ A_3) \Leftrightarrow \underbrace{x_4 = x_5 = 0}_{\text{με βασικά}}$$

? Βασικός?

Η λύση $Bx_B = b$ αντιστοιχεί στο σημείο

τομής των ευθετών $\left. \begin{matrix} x_4 = 0 \\ x_5 = 0 \end{matrix} \right\} \Rightarrow$ σημείο C_2

$$|B| \neq 0$$

Η C_2 είναι ΒΕΛ? οχι

Στο παράδειγμα υπάρχουν 9 στοιχεία ροής
2 ενδεσμών άρα 9 ΒΛ

Οι $x_3=0, x_4=0$ παράτητες

Οπ. αν θέσουμε $x_3=0, x_4=0$ τότε
ούσια με x_1, x_2, x_5 θα έχει θέση

Αυτός αυτών οι πίνακα

$$B = (A_1, A_2, A_5) = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 2 & 4 & 0 \\ 1 & -2 & -1 \end{pmatrix}$$

$$|B| = 0 \quad (A_2 = 2A_1 + 4A_5)$$

Αν μια ΒΛ είναι με εκφυλισμένη

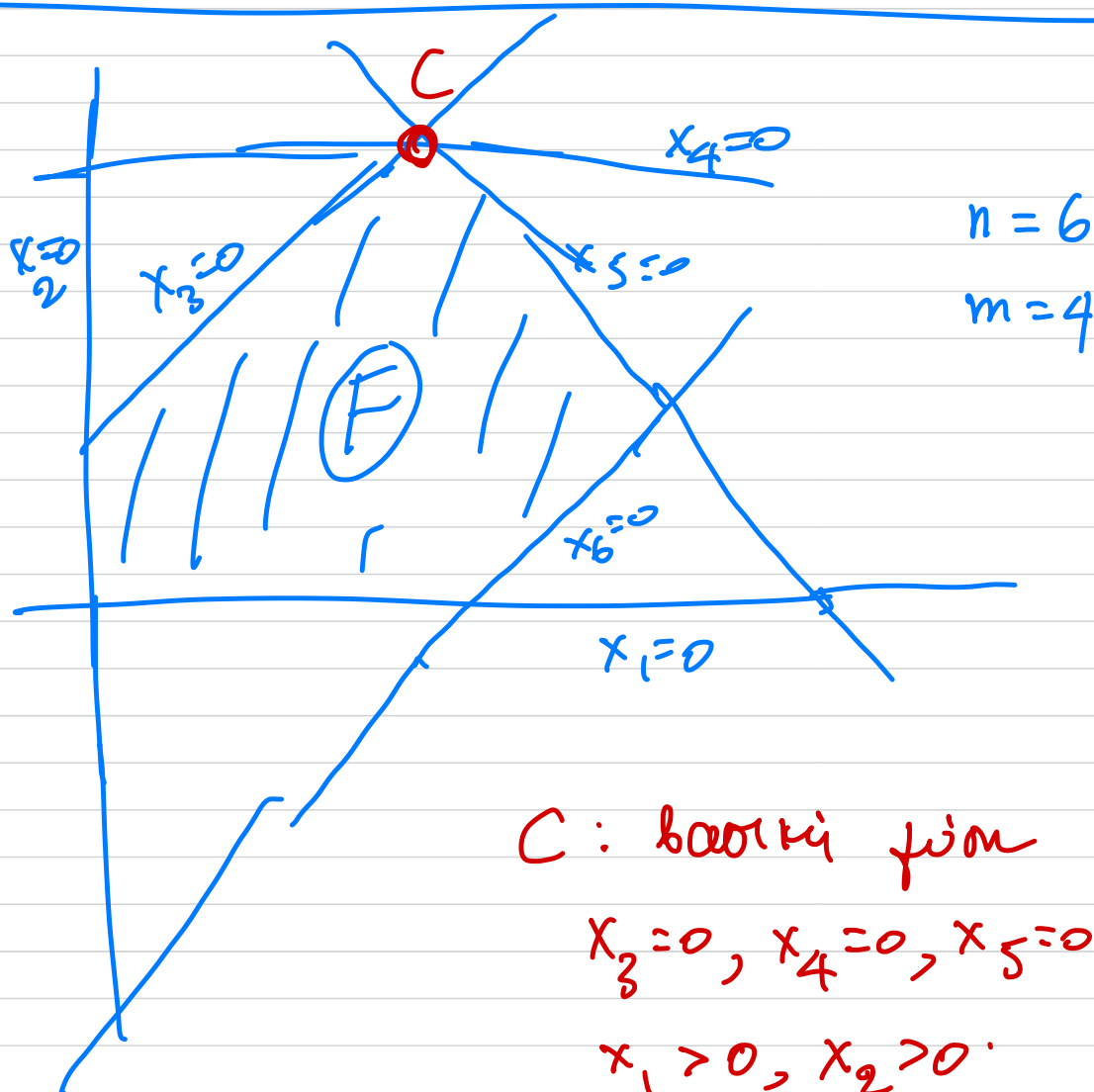
$x_B \neq 0$ (όλες οι τιμές
συνιστώσες)

οι μόνες $x_j=0 \Leftrightarrow$ με βασικές μεταβλητές

Εξώ $n=5, m=3$
↓
μόνο 2 μεταβλ. μηδενίζονται

Άρα μια ΒΛ είναι μη εκφυλισμένη
 αν μόνο 2 μεταβλητές $x_j = 0, x_k = 0$

\Leftrightarrow στο αντίστοιχο σημείο τέμνονται ακριβώς
2 ευθείες



C : βασική λύση
 $x_3 = 0, x_4 = 0, x_5 = 0$
 $x_1 > 0, x_2 > 0$

$B_1 = (A_1 A_2 A_3) \rightarrow$ βασικός

$(x_4 = x_5 = 0)$
 μη βασικός $\Rightarrow B_1 \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = b$ έχει μοναδική
 λύση. (C)

$$(x_3 = x_5 = 0) \Rightarrow B_2 = (A_1 \ A_2 \ A_4)$$

μη βασικές

$$B_2 \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_4 \end{pmatrix} = b$$

για μεταδική
βίση (C)

Μέθοδος Simplex - αφηγή βίσης

Βασικό Θεώρημα ΓΠ

Αν ένα ΠΓΠ έχει βέλτισμη βίση τότε

\exists τουλάχιστον μια ΒΕΛ που είναι βέλτισμη.

Θεωρούμε τον αντίλογο:

1) $F = \{x : Ax = b, x \geq 0\}$ γραφόμενο σύνολο

2) όλες οι ΒΕΛ είναι εκφυλισμένες

1) \Rightarrow ΠΓΠ έχει λύση

2) αρ. ΒΕΛ $\leq \binom{n}{m}$

Εστω $K(F) = \{ΒΕΛ\}$

ΒΕΛ \Rightarrow μεταδικός βασικός πίνακας B

Βασικός πίνακας $B \Rightarrow$ μοναδική βασική λύση

Αλγόριθμος αλγεβρικού $S = \{ \}$

① Επιλέγουμε $B_{m \times m}$ υποπ. του A

2) Αν $|B| = 0$ επιστ. στο ①

③ Αν $|B| \neq 0 \Rightarrow x_B = B^{-1}b$

- Αν $x_B \geq 0$ $\Rightarrow S = S \cup \{x_B\}$
(ΒΕΛ)

επιστ. στο ①

- Αν $x_B \not\geq 0 \Rightarrow$ επιστ. στο ①

Στο τέλος $S = K(F)$, $|S| < \infty$

Εστω $Z = \max \{ c x : x \in S \}$ \leftarrow βελτιστή
λύση
του π.π.

ΠΕΠΕΡΑΖΜΕΝΟΣ ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ

μη ρεαλιστικός

(εκθετική αποδοτικότητα)

$$|S| \approx \binom{n}{m}$$

Simplex : Συστηματικός αλγόριθμος
ανάψευσης κορυφών
(αλγόρ. παραραιομένης
βελτίωσης)

· Για κάθε ΒΕΛ :

① Κριτήριο βελτιότητας

Επαρκος αν η ΒΕΛ είναι βέλτιστη
χρησιμοποιώντας πληροφορία μόνο
από αυτή τη θέση (B, x_B)

② Μέθοδος βελτίωσης

Αν η x_B δεν είναι βέλτιστη

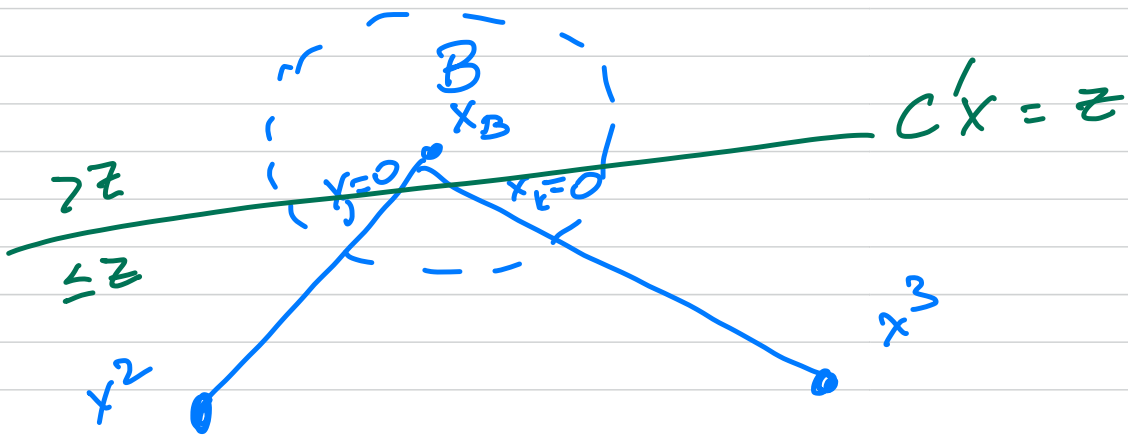
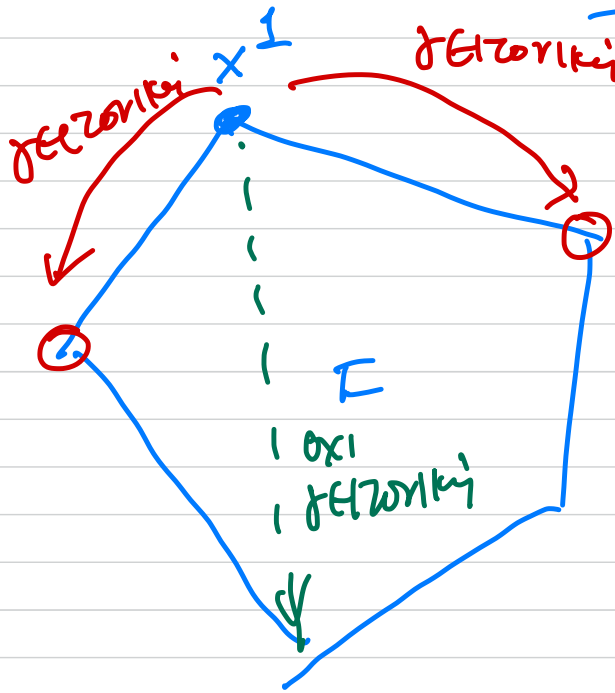
\exists τρόπο μεταβολής σε μια νέα $x_{B'}$
τέτοια ώστε $c'x_{B'} > c'x_B$

Αφού F γραμμικό ($|K(F)| < \infty$)

ο παραπάνω αλγόριθμος βρίσκει

βέλτιστη θέση σε $< \infty$ αρ. βημάτων

Simplex : αλγόριθμος μεταξύ γεωμετρικών
κορυφών



Αν μπορούμε να δείξουμε ότι $C'x_B \geq C'x^2$
 $C'x_B \geq C'x^3$ } x_B βέλτιστη

