

29-4-2024

$$\text{Ερω } z_p = \max C'x \\ Ax \leq b \\ x \geq 0$$

πρόβλημα παραγωγής
πλεον προϊόντων

$$j = 1, \dots, n$$

x_1, \dots, x_n : ποσότητες παραγωγής

b_1, \dots, b_m : διαθέσιμες ποσότητες πρώτων παραγωγής

a_{ij} : τεχνολογ. συντελ.

c_1, \dots, c_n : μοναδιαία κέρδη

$$z_D = \min b'w \\ w'A \geq c \\ w \geq 0$$

\Leftrightarrow

$$\min b_1 w_1 + \dots + b_m w_m \\ \begin{cases} a_{11} w_1 + a_{21} w_2 + \dots + a_{m1} w_m \geq c_1 \\ \vdots \end{cases}$$

$$a_{3n} w_1 + a_{2n} w_2 + \dots + a_{mn} w_m \geq c_n$$

$$w_1, \dots, w_m \geq 0$$

$$a_{1n+1} w_1 + \dots + a_{m+1n} w_m \geq c_{n+1}$$

w_1 : € / μον. προϊόν 1

w_m : € / μον. κέρδος m

Ερω εφικτικές απαιτήσεις κάνει προσπάθεια να
να επιτύχει ως ποσότητες b_1, \dots, b_m

σε τιμές/μορδω

w_1, \dots, w_m αντέδραση

μεταβιβάσεις

$$\min w_1 b_1 + \dots + w_m b_m \leftarrow \text{ελάχιστο κόστος αγοράς}$$

Προσρ. $a_{11} w_1 + a_{21} w_2 + \dots + a_{m1} w_m \geq C_1 :$

$$A = \begin{matrix} \left[\begin{array}{ccc} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & & \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{array} \right] \leftarrow i=1 \\ \leftarrow i=m \\ \leftarrow j=1 \end{matrix}$$

Αν ο παραγωγός αυξήσει την αγορά των νοσηρίων

$\alpha_{11}, \alpha_{21}, \dots, \alpha_{m1}$ από νοσηρίων $1, \dots, m$ αντιστοίχως

θα εισπράξει $\alpha_{11} w_1 + \alpha_{21} w_2 + \dots + \alpha_{m1} w_m$

Ευαγγελικά με αυτή τις νοσηρίες θα μπορούσε να

πράξει μια φορά προϊόντος κ' θα είχε κέρδος C_1

Δυσκό : έννοια ανελαστικότητας

①

Ισοχύρο θεώρημα :

$$z_p = z_D \quad \checkmark$$

w_1, \dots, w_m : "πραγματικές" αξίες των πόρων b_1, \dots, b_m για τον παραγωγό.

(σκιώδεις αξίες) των περιορισμών
shadow price

②

Έστω ότι ο παραγωγός πρωτεύει ένα επιπλέον προϊόν στον καταναλωτή των προϊόντων του (μάδαίνει να παράγει ένα επιπλέον προϊόν)

$$j = 1, \dots, n, \text{ (n+1)}$$

A

(b ίδια)

$$z_p = \max \quad c_1 x_1 + \dots + c_n x_n + c_{n+1} x_{n+1}$$

$$a_{11} x_1 + \dots + a_{1n} x_n + a_{1,n+1} x_{n+1} \leq b_1$$

$$\vdots$$

$$a_{m1} x_1 + \dots + a_{mn} x_n + a_{m,n+1} x_{n+1} \leq b_m$$

$$x_1, \dots, x_n, x_{n+1} \geq 0$$

$$z_p \stackrel{?}{=} z_{p'}$$

Για κάθε εφικτή δόση $x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ του z_p

$$x' = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \\ 0 \end{pmatrix} \text{ εφικτή στο } z_p'$$

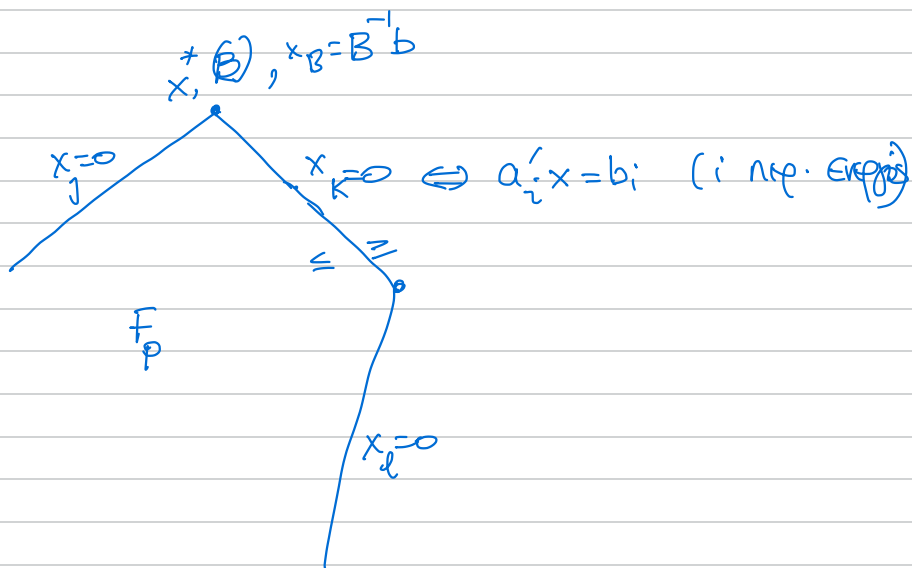
$$\Rightarrow z_p \leq z_p'$$

$$\Rightarrow z_D \leq z_D'$$

② Εμφάνιση βασισμένη στη συγκεκριμένη εφαρμογή.

Γενικευμένη έννοια σκιάδους επί

$$P: \quad z_p = \max c'x \quad \left| \Leftrightarrow \quad \max d'x \right.$$
$$Ax = b \quad \left. \begin{array}{l} \\ \\ \\ \end{array} \right\} \quad \begin{array}{l} A'x \leq b \\ x \geq 0 \end{array}$$



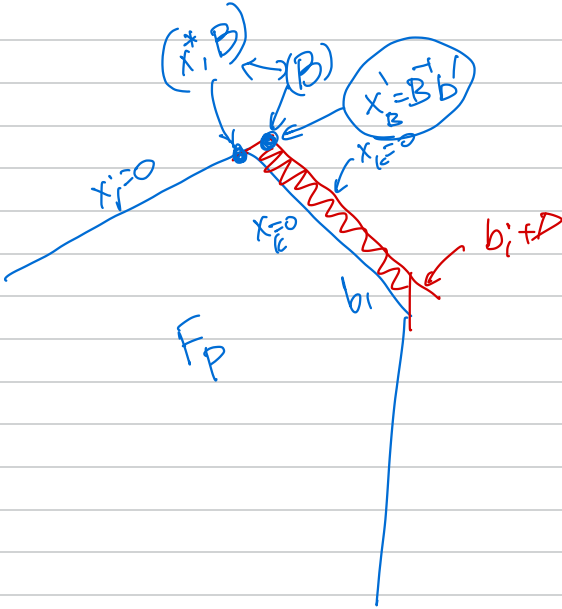
Εστω x^* μη εκφυλ. βέλτεση ΒΕΛ, (B)

$$x = B^{-1}b$$

Εστω οκ η x_k είναι η επιπλέον μεταβλητή των απ. $a'_i x \leq b_i \Leftrightarrow a'_i x + x_k = b_i$

Ερω $b'_i = b_i + \Delta_i$

$\Delta_i > 0$ μικρό



Αρραφένε ο ίδιος
 βασικός αριθμός
 (x^* με εκφυλισμένη)
 $x_B > 0$



Αν η x^* είναι βέλτη στο αρχικό πρόβλημα:

$$B: \quad \bar{c}' = c' - c'_B B^{-1} A \leq 0 \quad \text{αυστ. ζων } x$$

Επομένως c' στο νέο πρόβλημα $\bar{c}' \leq 0$

$$\Leftrightarrow x^* \text{ βέλτη}$$

$$z' = c'_B x'^*_B = c'_B \cdot x'_B$$

$$z = c'_B x^*_B = c'_B \cdot x'_B$$

$$b' = b + \underline{\Delta} \quad \left(\underline{\Delta} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ \Delta_i \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \right)$$

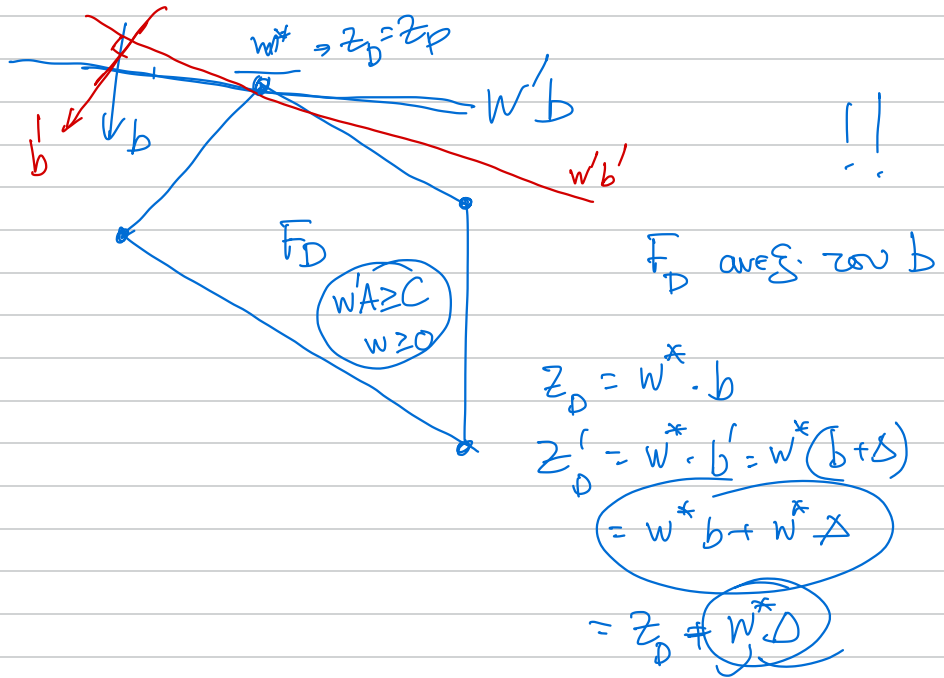
$$x'_B = B^{-1} \cdot b' = B^{-1} (b + \Delta) = B^{-1} b + \underline{B^{-1} \Delta}$$

$$\Rightarrow z' = c'_B x'_B = \underbrace{c'_B B^{-1} b}_z + \underbrace{c'_B B^{-1}}_{w'} \cdot \Delta$$

$$\Rightarrow z' = z + w' \cdot \Delta = z + w_i \cdot (\Delta_i)$$

Όταν $\Delta_i \rightarrow 0$ $w_i = \frac{\partial z}{\partial b_i}$ ←

Από τον πίνακα του Z_D :



θ. Συνιστησιακή κατάσταση

$$w_i (b_i - a_i' x) = 0$$

(nr. παραγωγής)
 $a_i' x \leq b_i$ διαδ. ή ίσως

i) Αν για κάποιο i $a_i' x < b_i$

μη διαφορετικής κλίσης.

δεν εξαρτάται η ποσότητα b_i

Тогда $\frac{\partial z_p}{\partial b_i} = 0 \leftarrow$

Дуос $b_i - a_i'x > 0 \xrightarrow{\text{D.2}} w_i^* = 0$

Алгоритм

3.1

a

(\leq)
 $z_p = \max x_1 - x_2 + 3x_3$

(проб. по a_i) $2x_1 + 3x_2 - x_3 \leq 5 \quad w_1 \geq 0$

(архив) $x_2 + 3x_3 \geq 3 \quad w_2 \leq 0$

(свободн) $-x_1 + x_2 + x_3 = 7 \quad w_3 \in \mathbb{R}$

$x_1 \leq 0, x_2 \geq 0, x_3 \geq 0$

Функция
(min)

($\leq c_1$) ($\geq c_2$) ($\geq c_3$)

(проб. \geq)

b

$z_D = \min 5w_1 + 3w_2 + 7w_3$

$2w_1 - w_3 \leq 1$

$3w_1 + w_2 + w_3 \geq -1$

$-w_1 + 3w_2 + w_3 \geq 3$

$w_1 \geq 0, w_2 \leq 0, w_3 \in \mathbb{R}$

3.3

$$z_p = \max c'x \quad (\text{Hkmax})$$

$$A \in \mathbb{R}^{n \times n} \quad \text{symmetrisch}$$

$$x \in \mathbb{R}^n$$

$$Ax \leq c$$

$$x \geq 0$$

$$c \in \mathbb{R}^n$$

$$\text{D.o. av } x^* : \underline{Ax^* = c}, \boxed{x^* \geq 0} \Rightarrow$$

bestimm
zum

Analyse

$$z_D = \min c'w$$

$$A'w \geq c$$

$$w \geq 0$$

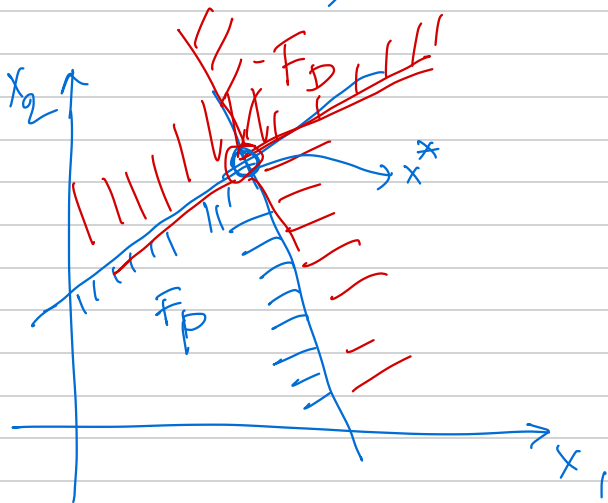
$$z_D = \min c'w$$

$$Aw \geq c$$

$$w \geq 0$$

$$w \in \mathbb{R}^n$$

$$(A' = A)$$



n.x. n=2

$$\forall \exists x^* : Ax^* = C, x^* \geq 0 \Rightarrow x^* \in F_P$$

$$\text{Ομως } x^* \in F_D \quad (Ax^* = C \Rightarrow Ax^* \geq C, x^* \geq 0)$$

$$\left. \begin{array}{l} x^* \in F_P \\ w^* = x^* \in F_D \\ \text{και } \underbrace{C'x^*}_{=} = C'w^* \end{array} \right\}$$

$$\Rightarrow (\text{Λήμμα 3.1}) \Rightarrow \begin{array}{l} x^* \text{ βέλτιστη (P)} \\ w^* = x^* \text{ " (D)} \end{array}$$

3.5

Λήμμα του Farkas

$$\text{Έστω } A \in \mathbb{R}^{m \times n}, \quad b \in \mathbb{R}^m$$

Τότε ακριβώς μία από τις παρακάτω ισχύει:

$$\left. \begin{array}{l} \text{i) } \exists x \in \mathbb{R}^n : Ax = b, x \geq 0 \\ \text{ii) } \exists w \in \mathbb{R}^m : w'A \geq 0, w'b < 0 \end{array} \right\} \text{(i) } \Leftrightarrow \text{oxi(ii)}$$

$$\text{Αν (i) } \Rightarrow \text{oxi(ii)}$$

$$\text{Αν oxi(i) } \Rightarrow \text{(ii)}$$

Απόδειξη 1

(a) (i) \Rightarrow οχι (ii)

Εστω $\exists x : Ax=b, x \geq 0$

Θ.δ. $\forall w \in \mathbb{R}^m : w'A \geq 0 \Rightarrow w'b \geq 0$ *

Αρα έχουμε $Ax=b, x \geq 0$

$$\Rightarrow \forall w \in \mathbb{R}^m \text{ με } w'A \geq 0 \Rightarrow \underbrace{w'Ax}_{\geq 0} \geq 0$$

Ομως $Ax=b \Rightarrow w'Ax = w'b \geq 0$ αποδεικνύεται *

(b) Εστω οχι A : $\nexists x \in \mathbb{R}^n : Ax=b, x \geq 0$

Εστω $z_p = \max 0' \cdot x$

$$F_p \begin{cases} Ax=b \\ x \geq 0 \end{cases} \Rightarrow z_p : \text{αυξήθηκε} \\ F_p = \emptyset$$

Το δυνάμι εστω

$$z_D = \min w'b \\ F_D \begin{cases} w'A \geq 0 \\ w \in \mathbb{R}^m \end{cases}$$

z_D είτε $F_D = \emptyset$
είτε με γραφήση
δmg $z_D = -\infty$

$$z_D : w' = 0 \in F_D \Rightarrow F_D \neq \emptyset$$

$$z_D \text{ οχι ανεβητο} \Rightarrow z_D = -\infty$$

$\Rightarrow \exists$ αντικριστων ενων $w \in F_D : w'b < 0$

Ενοφιστο αν οχι (i) $\Rightarrow \exists w \in \mathbb{R}^m : w'a \geq 0, w'b < 0$

3.7

Παραπορι ενος προιοντος α λογις ηφισδους
(Εσω $N=3$)

$$\min c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3 + h_1 I_2 + h_2 I_3 + h_3 I_4$$

$$w_1 \quad x_1 \quad \quad \quad - I_2 \quad \quad \quad = d_1 - I_1$$

$$w_2 \quad \quad \quad x_2 \quad \quad \quad + I_2 - I_3 \quad \quad \quad = d_2$$

$$w_3 \quad \quad \quad \quad \quad x_3 \quad \quad \quad + I_3 - I_4 \quad \quad \quad = d_3$$

$$x_1 \geq 0 \quad x_2 \geq 0 \quad ; \quad \dots \quad I_4 \geq 0$$

$$z_D = \max (d_1 - I_1) w_1 + d_2 w_2 + d_3 w_3$$

$$w_1 \leq C_1$$

$$w_2 \leq C_2$$

$$w_3 \leq C_3$$

$$w_2 \leq w_1 + h_1$$

$$w_3 \leq w_2 + h_2$$

$$w_3 \geq -h_3$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -w_1 + w_2 \leq h_1 \\ -w_2 + w_3 \leq h_2 \\ -w_3 \leq h_3 \end{cases}$$

$$w_1, w_2, w_3 \in \mathbb{R}$$

$\left. \begin{matrix} w_1 \\ w_2 \\ w_3 \end{matrix} \right\}$ προσθρα ^{λειτουργία} εξαρτητών εταιρείων
 που θα μας παραδώσει ποσότητες
 $d_1 - I_1, d_2, d_3$ στις ημερ. 1, 2, 3

$w_i \leq C_i \Rightarrow$ επιπλέον η δαμ μπορεί
 να υπερβαίνει το κόστος παραγ.

$$w_2 \leq w_1 + h_1 :$$

$$\text{Ans } w_2 > w_1 + h_1$$

$$\text{Ans. } h_1 = 5$$

$$w_1 = 7$$

$$w_2 = 20$$

$$w_3 \geq -h_3 ?$$

h_3 : κόστος τελικών αναρτίφων (μπορεί $h_3 < 0$)

$$\text{Ans } h_3 \geq 0 \Rightarrow w_3 \geq -h_3$$

$$\text{Ans } h_3 < 0 \Rightarrow w_3 \geq -h_3$$