

8/4/2011

$$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

$$\text{πγπ } z = \max \underline{c}' \underline{x}$$

$$A = (\underline{A}_1 \underline{A}_2, \dots, \underline{A}_n)$$

$$A \underline{x} = \underline{b}$$

$$\underline{x} \geq 0$$

Βασικός πίνακας

B υποπίνακας του A

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

$$B_{m \times m} \quad \det(B) \neq 0, \exists \bar{B}^{-1}$$

$$\underline{x} = \begin{pmatrix} \underline{x}_B \\ \underline{x}_N \end{pmatrix}, \quad A = (B \quad N) \quad \underline{c} = \begin{pmatrix} \underline{c}_B \\ \underline{c}_N \end{pmatrix}$$

$$A \underline{x} = \underline{b} \Rightarrow B \underline{x}_B + N \underline{x}_N = \underline{b} \Rightarrow \underline{x}_B = \bar{B}^{-1} \underline{b} - \bar{B}^{-1} N \underline{x}_N$$

$$\text{Αν } \bar{B}^{-1} \underline{b} \geq 0 \text{ κ' θέσουμε } \underline{x}_N = 0 \Rightarrow$$

$$\underline{x} = \begin{pmatrix} \underline{x}_B \\ \underline{0} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \bar{B}^{-1} \underline{b} \\ \underline{0} \end{pmatrix} \quad \text{Βασική Εφικτή Λύση (κορυφή F)}$$

$$\text{Έστω } \bar{c}' = \underline{c}' - \underline{c}'_B \bar{B}^{-1} A \quad (\text{διάνυσμα ελατ κόστους - reduced cost})$$

$$\bar{c}_j = c_j - \underline{w}' A_j = c_j - \underline{c}'_B \bar{B}^{-1} A_j, \quad j = b, \dots, n$$

Αν A_j είναι μια από τις στήλες του B

$$\text{Τότε } \bar{c}_j = 0$$

$$\bar{c}' = (0 \quad \underline{c}'_N - \underline{c}'_B \bar{B}^{-1} N)$$

$$\underline{c}' = \begin{pmatrix} \underline{c}'_B \\ \underline{c}'_N \end{pmatrix}$$

Η λύση $\underline{x} = \begin{pmatrix} \bar{B}^{-1} \underline{b} \\ \underline{0} \end{pmatrix}$ είναι βελτιστή αν $\forall \bar{c} \leq 0$

Για οποιαδήποτε εφικτή λύση $\underline{y} \in F \quad \left(\begin{array}{l} \underline{y} \geq 0 \\ A \underline{y} = \underline{b} \end{array} \right)$

$$\underline{c}' \underline{y} = \underline{c}' \underline{x} + \underbrace{\bar{c}' \underline{y}} = \underline{c}' \underline{x} + \underbrace{\bar{c}'_N \underline{y}_N}$$

$$\underline{x}_N = 0$$

π.χ.

$$A = \left(\underbrace{(A_1 \ A_2 \ A_3 \ A_4)}_B \ A_5 \right)_{3 \times 5} \quad A_i \in \mathbb{R}^3$$

Εστω π.χ. $B = (A_1 \ A_3 \ A_4)$

Επομένως $N = (A_2 \ A_5)$

$$\underline{X} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \\ x_5 \end{pmatrix} \quad X_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix}$$

$$X_N = \begin{pmatrix} x_2 \\ x_5 \end{pmatrix}$$

Εστω $\bar{c}' = \underline{c}' - \underline{c}'_B B^{-1} A$

$$\underline{c}'_B = (c_1 \ c_3 \ c_4)$$

$$\underline{c}'_N = (c_2 \ c_5)$$

$$B^{-1} A = B^{-1} (B \ N) = \left(\underbrace{B^{-1} B}_{m \times m} \quad B^{-1} N \right) \rightarrow m \times n$$

$m \times (n-m)$

$$B = (A_1 \ A_3 \ A_4)$$

$$B^{-1} A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & BA_2 & 1 & 0 & BA_5 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}$$

$$\bar{c}_1 = c_1 - \underline{c}'_B \cdot B^{-1} A_1 = c_1 - (c_1 \ c_3 \ c_4) \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = 0$$

$$\bar{c}_3 = c_3 - (c_1 \ c_3 \ c_4) \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} = 0, \quad \underline{c}'_4 = 0$$

Παράδειγμα

x_1, x_2, x_3 παραγωγή 3 προϊόντων, $X_4 = \text{ποσ. υλικού} + \text{αχρησ. υλ.}$
 2 πρώτες υλές σε ποσότητες b_1, b_2 $X_5 = \dots 2^{ov} \dots$
 c_1, c_2, c_3 : μοναδιαία κέρδη.

$$\max c_1 x_1 + c_2 x_2 + c_3 x_3$$

$$a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + a_{13} x_3 + x_4 = b_1$$

$$a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + a_{23} x_3 + x_5 = b_2$$

$$A_{2 \times 5} \quad \begin{matrix} m=2 \\ n=5 \end{matrix}$$

$$\text{Έστω η ΒΕΛ } \underline{x} = \begin{pmatrix} 5 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \left[B = \begin{pmatrix} a_{11} & 1 \\ a_{21} & 0 \end{pmatrix} \right]$$

κ' έστω

$$\underline{\bar{c}}' = (0 \ -2 \ -1 \ 0 \ -4)$$

$$\textcircled{1} \ \bar{c} \leq 0 \Rightarrow \underline{x} : \text{βέλτιστη}$$

$$z^* = \underline{c}' \cdot \underline{x} = c_1 \cdot x_1 = c_1 \cdot 5$$

② Έρμηνείες

$x_1 = 5$: παραγωγή 5 μον. πρ. 1
 τα πρ. 2, 3 δεν παράγονται

$x_4 = 1 \Rightarrow$ από πρώτη ύλη 1 παραμένει 1 μονάδα αχρησ. υλ.

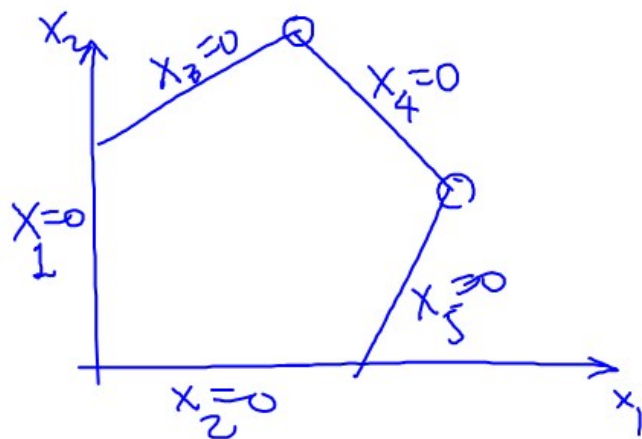
$x_5 = 0 \Rightarrow$ η " " " 2 εφ'απτηή υλ. κτ

$$\textcircled{3} \ \bar{c}' = (0 \ -2 \ -1 \ 0 \ -4)$$

$\bar{c}_2 = -2$: Για κάθε εφικτό σχέδιο παραγωγής που αυξήσει την ποσότητα του πρ. 2 από 0 σε θετική, το συνολικό κέρδος μειώνεται κατά 2€ ανά μονάδα παραγωγής του 2.

$\bar{c}_3 = -1$: ομοία

$\bar{c}_5 = -4$: Για κάθε εφικτό σχέδιο παραγωγής που αφήνει 1 μονάδα υλικού 2 αχρησιμοποίητη, το κέρδος ελαττώνεται κατά 4€



Function File: $[X^*, Z^*]$ $[XOPT, FMIN, STATUS, EXTRA] = \text{glpk}(C, A, B, LB, UB, CTYPE, VARTYPE, SENSE, PARAM)$

Solve a linear program using the GNU GLPK library. Given three arguments, 'glpk' solves the following standard LP:

$$\begin{aligned} & \min C^*x \\ & \text{subject to} \\ & A^*x = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

SENSE $\begin{cases} \rightarrow 1 \rightarrow \min \\ \rightarrow -1 \rightarrow \max \end{cases}$

but may also solve problems of the form

$$\begin{aligned} & [\min \mid \max] C^*x \\ & \text{subject to} \\ & A^*x ["=" \mid "<=" \mid ">="] b \\ & x \geq \underline{LB} \\ & x \leq \underline{UB} \end{aligned}$$

περιορισμοί γραμμικού
(γενίκευση περιορισμών
μη αρνητικότητας)

$$\underline{LB} \leq x \leq \underline{UB}$$

ctype : τύποι περιορισμών.

vtype : για κάθε μεταβλητή "C"
"I"

(contin)
continuous
integer

$$\begin{aligned} \max \quad & 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 \\ & x_1 - 2x_2 + 4x_3 \geq 7 \\ & 2x_1 + x_2 + 5x_3 \leq 20 \end{aligned}$$

$$\left(\begin{array}{l} x_1, x_2, x_3 \geq 0 \\ x_1 \leq 7, x_2 \leq 9, x_3 \leq 15 \end{array} \right)$$