

01/10/2012

- Λαμβάνει μορφή του π.γ.π.:

$$\begin{aligned} \max \quad & \underline{c}^T \underline{x} \quad , \quad \underline{c}, \underline{x} \in \mathbb{R}^{m \times n} \\ & A \underline{x} = \underline{b} \quad , \quad A \in \mathbb{R}^{m \times n} \\ & \underline{x} \geq 0 \end{aligned}$$

$$A = (\underline{P}_1, \dots, \underline{P}_n) \quad , \quad \underline{P}_i \in \mathbb{R}^{m \times 1}$$

Έστω \underline{x}_0 για την εκφωτισμένη βασική επιλογή \underline{f} με ακριβώς m δείκτες συντεταγμένες.

$$\underline{x}_0 = ((x_0)_1, \dots, (x_0)_m, 0 \dots 0) \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

$$B = (\underline{P}_1, \dots, \underline{P}_m) \in \mathbb{R}^{m \times m} \quad \begin{array}{l} \text{βασικός} \\ \text{πινάκας} \end{array}$$

$$\underline{x}_B^0 = ((x_0)_1, \dots, (x_0)_m) \in \mathbb{R}^{m \times 1}$$

$$\underline{c}_B = (c_1, \dots, c_m)$$

$$Z_0 := \underline{c}_B^T \underline{x}_B^0$$

Οι $\underline{P}_1, \dots, \underline{P}_m$ αποτελούν βάση του διανυσματικού χώρου $\mathbb{R}^{m \times 1}$ οπότε:

$$j=1, \dots, n \quad \underline{P}_j = B \underline{y}_j \Leftrightarrow \text{για κάποιο } \underline{y}_j = (x_{1j}, \dots, x_{mj})$$

$$\Leftrightarrow \underline{P}_j = \sum_{i=1}^m x_{ij} \underline{P}_i$$

$$Z_j = \underline{c}_B^T \cdot \underline{y}_j$$

$$A = \left(\begin{array}{ccc|ccc} \underline{P}_1 & \dots & \underline{P}_m & \underline{P}_{m+1} & \dots & \underline{P}_n \end{array} \right) \begin{pmatrix} (x_0)_1 \\ \vdots \\ (x_0)_m \\ \hline \vdots \\ \theta \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} = \underline{b}$$

$e_j = (0 \dots 0 \underset{j}{1} 0 \dots 0)$

$$C^T(\underline{x}_0 + \theta e_j) = C^T \underline{x}_0 + \theta e_j$$

allta δer antotefci f_{obj} , δ_{rot}

$$A(\underline{x}_0 + \theta e_j) = A \underline{x}_0 + \theta e_j = \underline{b} + \theta P_j$$

Affa: $P_j = \sum_{i=1}^m x_{ij} P_i$

$$z(\theta) = \begin{pmatrix} (x_0)_1 - \theta x_{1j} \\ \vdots \\ (x_0)_m - \theta x_{mj} \\ \vdots \\ \theta \leftarrow j \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$A z(\theta) = \left[\underline{B} \mid \underline{P}_{m+1} \dots \underline{P}_j \dots \underline{P}_n \right] \begin{pmatrix} (x_0)_1 - \theta x_{1j} \\ \vdots \\ (x_0)_m - \theta x_{mj} \\ \vdots \\ \theta \leftarrow j \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} =$$

$$= \underline{B} z_B - \theta \sum_{i=1}^m P_i x_{ij} + \theta P_j \quad \text{Og} \quad \theta \sum_{i=1}^m P_i x_{ij} = \theta P_j$$

Opote $= \underline{B} z_B = \underline{b}$

Η τιμή της αντικειμενικής συνάρτησης στο $x(\theta)$:

$$\underline{c}^T x(\theta) = \underline{c}^T x_0 - \left(\theta \sum_{i=1}^m x_{ij^*} c_{ij^*} - \theta c_j \right)$$

Διότι θυμίζουμε $z_j = \sum_{i=1}^m x_{ij} c_i$, $\underline{c} = (c_1, \dots, c_n)$

$$\underline{c}^T x(\theta) = z_0 - \theta (z_j - c_j), \quad (\text{βλ. θεωρ 1})$$

► Θεώρημα 2: Αν $z_j - c_j < 0$ για ένα ταίριασμα $j=1, \dots, n$ τότε η γη εκφωτισμένη βασική επίλυση δεν είναι επίλυση.

Απόδειξη: Αρκεί να βρούμε για επίλυση z_j θ καλύτερη από τη z_0 . Έστω κάποιο j^* τ.ω $z_{j^*} - c_{j^*} < 0$. Για $\theta \in \mathbb{R}$ θεωρούμε το σημείο $x(\theta)$ με $\underline{c}^T x(\theta) = z_0 - \theta (z_{j^*} - c_{j^*}) = z_0 + \theta |z_{j^*} - c_{j^*}|$.

Για να είναι η $x(\theta)$ επίλυση z_j :

αρκεί να (*)
$$\begin{cases} (x_0)_i - \theta x_{ij^*} \geq 0 & \forall i \\ \theta \geq 0 \end{cases}$$

1^η περίπτωση: Αν $x_{ij^*} \leq 0 \forall i$ τότε η (*) ικανοποιείται $\forall \theta \geq 0$

$$\max_{\theta} \underline{c}^T x(\theta) = \max_{\theta \geq 0} (z_0 + \theta |z_j - c_j|) = +\infty$$

δηλ. το π.χ.π. είναι γη φραγμένο

2^η περίπτωση: Αν $x_{ij^*} > 0$ για κάποιο $i=1, \dots, m$ τότε επιβιβάζουμε θ τέτοιο ώστε $0 < \theta \leq \theta_0$,

$$\theta_0 = \min \left\{ \frac{(x_0)_i}{x_{ij^*}} : x_{ij^*} > 0 \right\}$$

Επιπλέον η $\underline{z}(\theta)$ είναι επιπλέον και καλύτερη από τη \underline{z}_0

Εστω $\underline{y} = (y_1, \dots, y_n) \in \mathbb{R}^{m \times n}$

$$\underline{z}^T = (z_1, \dots, z_n), \quad z_j = \sum_{i=1}^m x_{ij} c_i$$

B: βασικός πίνακας = $[P_1, \dots, P_m]$

$$\underline{y} = B^{-1}A, \quad \underline{z}^T = \underline{c}^T B^{-1} \underline{y} = \underline{c}^T B^{-1} B^{-1} A$$

Ο πίνακας-κλειδί της μεθόδου είναι ο B (ή αλλιώς ο B^{-1}). Το μόνο πρόβλημα (πώς το λύνει ο αλγόριθμος Simplex) είναι η εύρεση του αντιστρόφου

$$\text{Tableau Simplex: } \begin{array}{c|c} B^{-1}b & B^{-1}A \\ \hline \underline{c}^T B^{-1}b & \underline{c}^T B^{-1}A - \underline{c}^T \end{array}$$

ΑΛΓΟΡΙΘΜΟΣ SIMPLEX

Για ευκολία εστω ότι ο A περιέχει τον μοναδιαίο $I_{m \times m}$ σαν πρώτη βάση
 $\underline{z}_0 = \underline{b}$, $B^{-1} = I_{m \times m}$

1 Σχηματίζουμε τον πίνακα (Tableau Simplex)

\underline{b}	P_1	\dots	P_m	P_{m+1}	\dots	P_n	θ
(x_1)	$I_{m \times m}$			x_{m+1}			Πυλώνας
\vdots						x_n	
(x_m)				x_{m+1}			
z_0	0	0	0	$z_{m+1} - c_{m+1}$	\vdots	$z_n - c_n$	

2. Ελεγχουμε αν η x_0 είναι ορίστη, Εξετάζοντας τις διαφορές $z_k - c_k$
 $k = m+1, \dots, n$ (Είναι το προηγούμενο είναι μηδέν. Βλ πίνακα)

α. Αν $z_k - c_k \geq 0 \quad \forall k$ τότε η x_0 είναι ορίστη (Θεωρ 1)

β. Αν $z_j - c_j < 0$ για κάποιο j και $x_{sj} \leq 0$, $\forall s$ τότε το
π.γ.π είναι μη οραγμένο (Θεωρ. 2 περίπτωση 1)

γ. Υπάρχει ένα ταφοκίλιον $j : z_j - c_j < 0$ και ένα
ταφοκίλιον $s : x_{sj} > 0$ (\forall έτερο j)

3. Η ελάχιστη $P_j : |z_j - c_j| = \max_k \{ |z_k - c_k| : z_k - c_k < 0 \}$

γίνεται βασική στη θ της

$$4. \quad P_c : \frac{(x_0)_c}{x_{sj}} = \min_s \left\{ \frac{(x_0)_s}{x_{sj}} : x_{sj} > 0 \right\}$$

$$\text{έτινη του πίνακα} + \frac{\theta}{(x_0)_s / x_{sj}}$$

5. Το στοιχείο x_{ij} λέγεται πύλοτος (pivot)