

18/03/19

Es sei x_0 optimal im Erzeugendensystem B.E.D

$$x_0 = (x_{10}, x_{20}, \dots, x_{m0}, 0, \dots, 0)'$$

$$x_{10} p_1 + \dots + x_{m0} p_m = b \quad (1)$$

$$x_{10} c_1 + \dots + x_{m0} c_m = z_0 \quad (2)$$

$$x_{ij} p_i + \dots + x_{mj} p_m = p_j \quad j=1, \dots, n \quad (3)$$

$$x_{ij} c_i + \dots + x_{mj} c_m = z_j \quad j=1, \dots, n \quad (4)$$

To Kriterium für To C_0 n durch einen optimalen

Av $z_j - c_j \geq 0 \quad \forall j=1, \dots, n$ To n im Erzeugendensystem B.E.D ~~optimal~~ x_0 ein optimaler

Attacker Es sei $y_0 = (y_{10}, \dots, y_{n0})$ ein dualer

$$z_0 = c' x_0 \geq c' y_0 = z_0^*$$

$$\sum_{j=1}^n y_{j0} p_j = b \Rightarrow$$

$$\sum_{i=1}^m y_{i0} \sum_{j=1}^n x_{ij} p_i = b \Rightarrow$$

$$\sum_{i=1}^m p_i \sum_{j=1}^n y_{j0} x_{ij} = b \Rightarrow$$

$$x_{i0} = \sum_{j=1}^n y_{j0} x_{ij}$$

$$z_0 = c' x_0 = \sum_{i=1}^m c_i x_{i0} = \sum_{i=1}^m c_i \sum_{j=1}^n y_{j0} x_{ij} = \sum_{j=1}^n y_{j0} \sum_{i=1}^m c_i x_{ij} = \sum_{j=1}^n y_{j0} z_j$$

$$z_0 = \sum_{j=1}^n y_{j0} z_j \geq \sum_{j=1}^n y_{j0} c_j = z_0^*$$

Α $z_j - C_j < 0$ για ένα τάρδο j ($j=1, \dots, n$) τότε η m επιβλεπόμενη B και x_0 δεν είναι οπτική.

Απόδειξη: Αρκεί να βρούμε ένα διάνυσμα x_1 που να είναι καλύτερο από το x_0
 $C'x_1 > C'x_0$

Ολοκληρώνουμε (1) - 2(3) και (2) - 2(4)

$$\begin{aligned} (x_{10} - 2x_{1j})P_1 + \dots + (x_{m0} - 2x_{mj})P_m &= b - 2P_j \\ (x_{10} - 2x_{1j})C_1 + \dots + (x_{m0} - 2x_{mj})C_m &= z_0 - 2z_j \end{aligned} \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} (x_{10} - 2x_{1j})P_1 + \dots + (x_{m0} - 2x_{mj})P_m + 2P_j &= b \\ (x_{10} - 2x_{1j})C_1 + \dots + (x_{m0} - 2x_{mj})C_m + 2C_j &= z_0 - 2(z_j - C_j) \end{aligned}$$

$\partial \geq 0$ } δε πρέπει να μεταβληθεί
 $x_{10} - 2x_{1j} \geq 0$ } οι περιορισμοί

- i) $x_{ij} \geq 0 \quad \forall i, j > 0$
- ii) $x_{ij} \geq 0$ για ένα τάρδο i
 $0 < \partial < \partial_0 \quad \partial_0 = \min \left\{ \frac{x_{10}}{x_{1j}}, x_{ij} > 0 \right\}$

επιλέγουμε διάνυσμα $x_1 = x_1(\partial_0) = (0, x_{10} - \partial_0 x_{1j}, \dots, x_{m0} - \partial_0 x_{mj}, 0, \dots, \partial_0, \dots, 0)$
 \downarrow
j-θέση

Οι $P_2, P_3, \dots, P_m, P_j$ είναι γραμμικά ανεξάρτητα

$\lambda_2 P_2 + \lambda_3 P_3 + \dots + \lambda_m P_m + \lambda_j P_j = 0, \quad \lambda_j \neq 0$ Υποθέτουμε ότι οι λ_j είναι και κατάλληλα ατατά

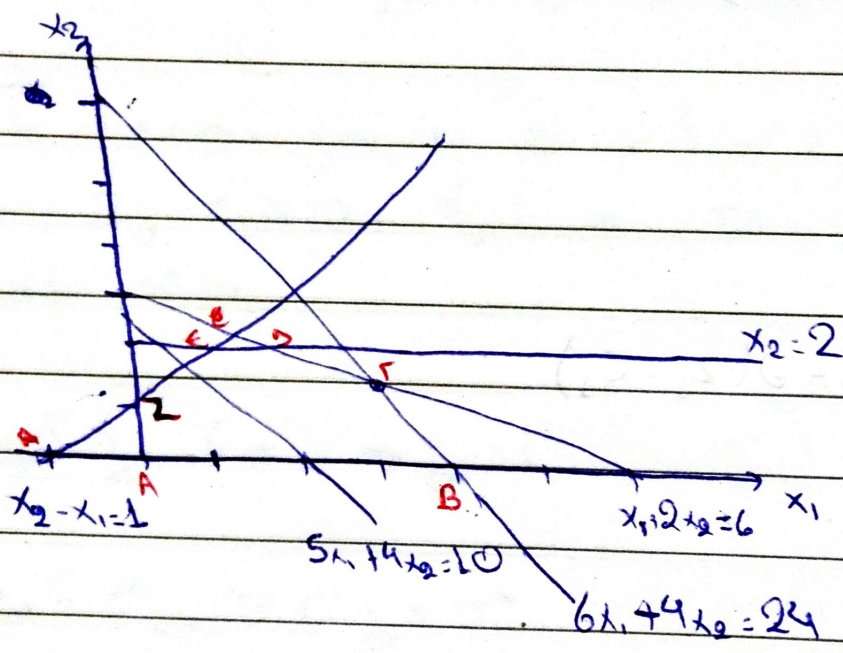
$\lambda_j x_{1j} P_1 + (\lambda_2 + \lambda_j x_{1j}) P_2 + \dots + (\lambda_m + \lambda_j x_{mj}) P_m = 0$

$\lambda_j x_{1j} = 0$

Πρόβλημα Ακρότητων Φυλάκισιας

x_1 Τόνοι χρωματισ εσωτερικών χυμών
 x_2 Τόνοι \gg Εσωτερικών χυμών

$$\begin{aligned} \max & 5x_1 + 4x_2 \\ 6x_1 + 4x_2 & \leq 24 \quad (\text{πρωτη ρdn } M_1) \\ x_1 + 2x_2 & \leq 6 \quad (\gg \gg M_2) \\ x_2 & \leq 2 \quad (\text{Μερίστη } \int \text{ητων } \chi \rho \omega \mu \alpha \tau) \\ x_2 - x_1 & \leq 1 \\ x_1, x_2 & \geq 0 \end{aligned}$$



$$\begin{aligned} x_1 + 2x_2 &= 6 \\ 6x_1 + 4x_2 &= 24 \end{aligned}$$

$$x_1 = 3 \quad x_2 = 1.5$$

$$5 \cdot 3 + 4 \cdot 1.5 = 21$$

$$\begin{aligned} \max & 300x_1 + 200x_2 \\ & x_1 + 2x_2 \leq 6 \\ & 2x_1 + x_2 \leq 8 \\ & -x_1 + x_2 \leq 1 \\ & x_2 \leq 2 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max & 300x_1 + 200x_2 \\ & x_1 + 2x_2 + x_3 = 6 \\ & 2x_1 + x_2 + x_4 = 8 \\ & -x_1 + x_2 + x_5 = 1 \\ & x_2 + x_6 = 2 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0 \end{aligned}$$

B	C_B	b	P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	P_6	θ	
P_3	0	6	1	2	1	0	0	0	6/1	Γ_1
P_4	0	8	2	1	0	1	0	0	8/2	Γ_2
P_5	0	1	-1	1	0	0	1	0		Γ_3
P_6	0	2	0	1	0	0	0	1		Γ_4
	2	0	-300	-200	0	0	0	0		Γ_5

\downarrow
 $\theta = \min \{ \theta_i \}$
 \downarrow
 $\text{pivot} = C_B \cdot P_j - C_j$

Bahwa ada basis baru yang optimal. Langkah ke P_4

Langkah ke P_4 dan titik P_4
 \downarrow
 optimal

B	C_B	b	P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	P_6	
P_3	0	2	0	$\frac{2}{3}$	1	$-\frac{1}{2}$	0	0	$\Gamma_1' = \Gamma_1 - \Gamma_2'$ 4/3
P_1	300	4	1	$\frac{1}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	0	0	$\Gamma_2' = \frac{1}{2}\Gamma_2$ 8
P_5	0	5	0	$\frac{3}{2}$	0	$\frac{1}{2}$	1	0	$\Gamma_3' = \Gamma_3 - (-1)\Gamma_2'$ 10/3
P_6	0	2	0	1	0	0	0	1	$\Gamma_4' = \Gamma_4 - 0\Gamma_2'$ 2
Z		1200	0	-50	0	150	0	0	$\Gamma_5' = \Gamma_5 - (-300)\Gamma_2'$

Επιταράχθηκε την 1η διαδικασία για να φέρει το -50

B	C_B	b	P_1	P_2	P_3	P_4	P_5	P_6	
P_2	200	4/3	0	1	$\frac{2}{3}$	$-\frac{1}{3}$	0	0	$\Gamma_1'' = \frac{2}{3}\Gamma_1'$
P_1	300	10/3	1	0	$-\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	0	0	$\Gamma_2'' = \Gamma_2' - \frac{1}{2}\Gamma_1''$
P_5	0	3	0	0	-1	1	1	0	$\Gamma_3'' = \Gamma_3' - \frac{2}{3}\Gamma_1''$
P_6	0	$\frac{2}{3}$	0	0	$-\frac{2}{3}$	$\frac{1}{3}$	0	1	$\Gamma_4'' = \Gamma_4' - 1\Gamma_1''$
Z		$\frac{3300}{3}$	0	0	$\frac{100}{3}$	$\frac{400}{3}$	0	0	$\Gamma_5'' = \Gamma_5' - (-50)\Gamma_1''$

Είναι όλα θετικά, άρα έχουμε τη λύση βέλτιστη με

$x_1 = \frac{10}{3}$ $x_2 = \frac{4}{3}$ $x_3 = 0$ $x_4 = 0$ $x_5 = 3$ $x_6 = \frac{2}{3}$ $Z = \frac{3300}{3}$
 (για το 2ο πρόβλημα των 2 μεταβλητών)

Αλλιώς $x_1 = \frac{10}{3}$ $x_2 = \frac{4}{3}$ $x_3 = 0$ $x_4 = 0$ $x_5 = 3$ $x_6 = \frac{2}{3}$ $Z = \frac{3300}{3}$

$B = (P_1 \ P_2 \ \dots \ P_m)$
 $x_B = (x_1, \dots, x_m)'$
 $x_N = (x_{m+1}, \dots, x_n)'$
 $C_B = (c_1, \dots, c_m)'$

$A = [B, N]$

$[B, N] \begin{bmatrix} x_B \\ x_N \end{bmatrix} = b$
 $Bx_B = b - Nx_N$
 $x_B = B^{-1}b - B^{-1}Nx_N$

$$Bx_B = b$$

$$C_B x_B = z_0$$

$$By_j = P_j \Rightarrow y_j = B^{-1} P_j$$

$$y = B^{-1} A$$

$B^{-1} b$	$B^{-1} A$
$C_B B^{-1} b$	$C_B B^{-1} A - C'$

Πινάκας Σιμπλίκης

*

Από το Τσ Τσ Τσ Τσ

$(P_3 \ P_1 \ P_5 \ P_4)$ Απλά είναι η βάση

||

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

Επομένως έχω δύο κβπν και βπν σιμπλίκης

Π.χ Αν φάσω το b στο γέδιο πίνακα Τσ Τσ Τσ Τσ

$$\begin{pmatrix} \frac{2}{3} & -\frac{1}{3} & 0 & 0 \\ -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 \\ \frac{2}{3} & \frac{1}{3} & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 6 \\ 0 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{2}{3} \\ \frac{1}{3} \\ \vdots \end{pmatrix} = b$$

505
5

* Να Σέσω τα Δευτεβάτα (Που μετακινάται από κορυφή σε κορυφή)

Αν Τυχαί μια Στήλη οδοδείχη να είναι οπτική Τότε ~~Τότε~~ είναι
km φραγμένο

~~Παρατήρησα~~ Αόρατα: Να δίδει.

$$\max -x_1 + 2x_2 - 3x_3$$

$$x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 = 10$$

$$2x_2 - x_3 \leq 1$$

$$x_2 + 2x_4 \leq 3$$

$$x_i \geq 0$$