

5^ο Μαθημα: 03-11-22 ΔΥΙΚΟΤΗΤΑ

1) Το πρόβλημα τιξής των υλικών

x_j ποσότητα από το προϊόν j που θα φτιάξουμε

$$\boxed{\max} \quad c_1 x_1 + \dots + c_n x_n$$

υπό

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n \leq b_1$$

→ n μεταβ. αποφασ. m περιορισμοί

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n \leq b_2$$

→ πρωτεύον πρόβλημα

⋮

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n \leq b_m$$

$$x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0$$

2) y_i : η τιμή/μορφή πρώτης ύλης i $i=1, 2, \dots, m$

$$\boxed{\min} \quad b_1 y_1 + b_2 y_2 + \dots + b_m y_m$$

→ m μεταβ. αποφ.

n περιορισμοί

$$a_{11}y_1 + a_{21}y_2 + \dots + a_{m1}y_m \geq c_1$$

$$a_{12}y_1 + a_{22}y_2 + \dots + a_{n2}y_n \geq c_2$$

→ Δυϊκό πρόβλημα

$$a_{1n}y_1 + a_{2n}y_2 + \dots + a_{mn}y_m \geq c_n$$

Για κάθε ηχη επίθεση το δυϊκό του

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ Εξορυκτικό καταρράκτη μεταλλεύσεων 111

x_1 ποσότητα ορείχαλκου
 x_2 ποσότητα μπρούτζου
 \max $3x_1 + 5x_2$
 υπο $x_1 + 0x_2 \leq 4$
 $0x_1 + 2x_2 \leq 12$
 $3x_1 + 2x_2 \leq 18$
 $x_1, x_2 \geq 0$

Δ ΥΙΚΟ
 \min $4y_1 + 12y_2 + 18y_3$
 υπο $1y_1 + 0y_2 + 3y_3 \geq 3$
 $0y_1 + 2y_2 + 2y_3 \geq 5$
 $y_i \geq 0$

\Rightarrow 2 περιορισμοί στο ΔΥΙΚΟ
 \Rightarrow 3 μεταβλητές απόφασης y_1, y_2, y_3
 3 περιορισμοί

\rightarrow $\left. \begin{matrix} 3x_1 + 0x_2 \leq 12 \\ 0x_1 + 5x_2 \leq 30 \end{matrix} \right\} \Rightarrow 3x_1 + 5x_2 \leq 42$

άνω φράγμα για την αντικειμενική συνάρτηση!!
 (οχι κωνικό όπως)

\max $\left. \begin{matrix} 3x_1 + 2x_2 \leq 18 \\ 0x_1 + 3x_2 \leq 18 \end{matrix} \right\} \Rightarrow 3x_1 + 5x_2 \leq 36$

άλλο ένα άνω φράγμα
 για τον α, σ.
 (καλύτερο από το προηγούμενο)

\max $3x_1 + 5x_2 \leq 3x_1 + 6x_2 \leq 42$
 άνω φράγμα

θέλω το καλύτερο άνω φράγμα (το μικρότερο)

\Rightarrow $1y_1 x_1 \leq 4y_1$
 $+ 2y_2 x_2 \leq 12y_2$
 $+ 3y_3 x_1 + 2y_3 x_2 \leq 18y_3$

$(1y_1 + 3y_3)x_1 + (2y_2 + 2y_3)x_2 \leq 4y_1 + 12y_2 + 18y_3$
 άνω φράγμα

$$\text{dvw } 1y_1 + 3y_3 \geq 3$$

$$2y_2 + 2y_3 \geq 5$$

$$\text{dva } \text{zeta} \text{ta} \text{w } \min \left. \begin{array}{l} 4y_1 + 12y_2 + 18y_3 \\ + 3y_3 \end{array} \right\} \geq 3$$

$$\text{vno } \left. \begin{array}{l} 1y_1 \\ 2y_2 + 2y_3 \end{array} \right\} \geq 5$$

$$y_i \geq 0$$

→ Αρα το δνικo μας δινει το καλυτερο dvw
πραγμα για την αντικειμενικη συνδρτησh.
(γραφητικη ερμηνεια)

$$\text{Εστω } \underline{\text{πρωτεuov}} \text{ (n)} \max \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{vno } \sum_{i=1}^m a_{ij} x_j \leq b_i \quad i=1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n$$

$$\rightarrow \underline{\text{δνικo}} \text{ (Δ)} \min \sum_{i=1}^m b_i y_i$$

$$\text{vno } \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j, \quad j=1, 2, \dots, n$$

$$y_i \geq 0 \quad i=1, 2, \dots, m$$

Θελω το δνικo του (Δ)

θα υερω το δνικo σε τυλικη μορφη

$$-\max - \sum_{i=1}^m b_i y_i$$

$$\text{υπο} \quad - \sum_{\bar{i}=1}^m \alpha_{\bar{i}j} y_{\bar{i}} \leq -c_j \quad j=1, 2, \dots, n$$

$$y_{\bar{i}} \geq 0, \quad \bar{i}=1, 2, \dots, m$$

Τώρα το Δυτικό του (Δ) είναι
 (n περιορισμοί \rightarrow n μεταβλ. αποφάσεις)
 (m μεταβλ. αποφάσεις \rightarrow m περιορισμοί)

$$\text{υπο} \quad - \text{min} \sum_{j=1}^n (-c_j) x_j$$

$$\sum_{\bar{i}=1}^m (-\alpha_{\bar{i}j}) x_j \geq b_{\bar{i}}, \quad \bar{i}=1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n$$

ισοδύναμα γράφεται
 $\max \sum_{j=1}^n c_j x_j$

$$\text{υπο} \quad \sum_{\bar{i}=1}^m \alpha_{\bar{i}j} x_j \leq b_{\bar{i}}, \quad \bar{i}=1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n$$

— Τυπική μορφή Δυτικού. (Αντίθετο - ανάστροφο)

Θεώρημα Η τιμή της α.σ. του πρωτεύοντος σε μια εφικτή λύση του είναι μικρότερη ή ίση της α.σ. της α.σ. του (Δ) σε μια εφικτή λύση του.

$$\max \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{υπο } \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i, \quad i=1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0, \quad j=1, 2, \dots, n$$

$$\min \sum_{i=1}^m b_i y_i$$

$$\text{υπο } \sum_{j=1}^n a_{ij} y_i \geq c_j$$

$$y_i \geq 0$$

Αν x_1, x_2, \dots, x_n Εφικτή λύση του Πρωτεύοντος
 και y_1, y_2, \dots, y_m Εφικτή λύση του Δυτικού

$$\text{Τότε } \sum_{j=1}^n c_j x_j \leq \sum_{i=1}^m b_i y_i \quad (\text{φραγματική Εφαρμογή})$$

τιμές $a, b,$
 (Π)

τιμές $a, b, (\Delta)$

~~τιμές $a, b,$~~
 \rightarrow βέλτιστη τιμή \rightarrow βέλτιστη τιμή (Δ)

$$\begin{aligned} Q^{\Pi} \text{ απόδοσης } \sum_{j=1}^n c_j x_j &\leq \sum_{j=1}^n \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i x_j = \\ &= \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j y_i \leq \sum_{i=1}^m b_i y_i \end{aligned}$$

(ασθενές Δυτικό θεώρημα) $\hat{\Delta}$

$$\begin{aligned} \max & -3x_1 + 2x_2 + x_3 \\ \text{vno} & -x_2 + 2x_3 \leq 0 \\ & -3x_1 + 4x_2 + x_3 \leq 3 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

πρωτεύον (Π)

(2 περιορισμοί
→ 2 μεταβ. αποφασισ)
(3 μεταβ. αποφασισ
→ 3 περιορισμούς)

$$\min \quad 0y_1 + 3y_2$$

$$\begin{aligned} \text{vno} \quad -3y_1 + 2y_2 + 2y_3 & \geq -3 & \Delta \text{ύτικο } (\Delta) \\ -1y_1 + 4y_2 & \geq 2 \\ 2y_1 + y_2 & \geq 1 \end{aligned}$$

$$y_1, y_2 \geq 0$$

σε τρι. κορυφή:

$$\max \quad 0y_1 + 3y_2$$

vno

$$\begin{aligned} 3y_1 + y_2 - 2y_3 & \leq 3 \\ y_1 - 4y_2 & \leq -2 \\ -2y_1 - y_2 & \leq -1 \end{aligned}$$

$$y_1, y_2 \geq 0$$

ΛΕΞΙΚΑ ;

$$z = 0 - 3x_1 + 2x_2 + x_3$$

$$W_1 = 0 + 0x_1 + 1x_2 - 2x_3$$

$$W_2 = 3 + 3x_1 - 4x_2 - 1x_3$$

= 0 επίκει γινώξ οχι βελτιού

$$-z = 0 + 0y_1 - 3y_2$$

$$Z_1 = 3 - 0y_1 - 3y_2$$

$$Z_2 = -2 - 1y_1 + 4y_2$$

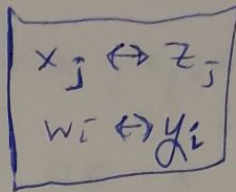
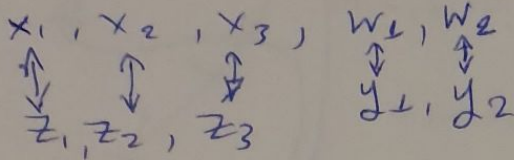
$$Z_3 = -1 + 2y_1 + 1y_2$$

Δοχι επίκτότητα!
πρηνι γασα I

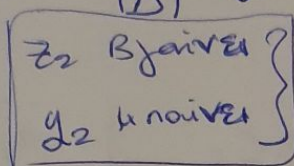
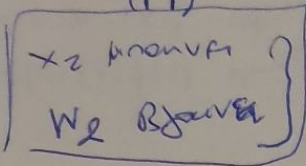
↔ (ΔΥΤΙΘΕΤΟ ΔΙΑΣΤΡΟΦΟΣ ↔
ΠΙΝΑΚΑΣ)

Ανάλογη οδήγηση

αντίστοιχες μεταβλητές

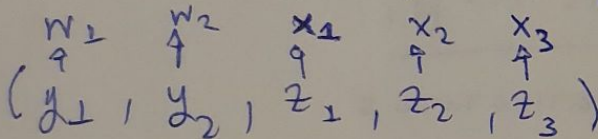


και επαφώγη ανάλογη οδήγηση,
 (Π) (Δ)



πίνακας Δύϊκου = αντίθετο ανάστροφο πρώτου
 από βέλτιστη τιμή (Π) = βέλτιστη τιμή (Δ)

Λύση του Δύϊκου από το Λεβικό του πρωτεύοντος



από τους συντελεστές της α.σ. (τους αντίθετους)

αριθμικές πρωτεύοντος \leftrightarrow δεξιάς Δύϊκου }
 δεξιάς πρωτεύοντος \leftrightarrow αριθμικές Δύϊκου }

- Ισχυρό Δύϊκο Θεώρημα

- Σχέση λύσεων πρωτεύοντος και Δύϊκου

Π \ Δ	Βέλτιστη λύση	Μη εικασ	Μη υφάρξου
Βέλτιστη λύση	✓	✗	✗
Μη εικασ	✗	✓	✓
Μη υφάρξου	✗	✓	✗

(Ισχυρό Δύϊκο Θεώρημα)

$$(Π) \quad \max \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\text{υπο} \quad \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i \quad i=1,2,\dots,m$$

$$x_j \geq 0 \quad j=1,2,\dots,n$$

$$(Δ) \quad \min \sum_{i=1}^m b_i y_i$$

$$\text{υπο} \quad \sum_{i=1}^m a_{ij} y_i \geq c_j \quad j=1,2,\dots,n$$

$$y_i \geq 0 \quad i=1,2,\dots,m$$

$$\underline{x_i \leftrightarrow z_i}, \quad \underline{w_i \leftrightarrow y_i}$$

— Θεώρημα Συμπληρωματικότητας

$$x_j \leftrightarrow z_j \quad y_i \leftrightarrow w_i$$

$$\left. \begin{aligned} x_j z_j &= 0 \\ y_i w_i &= 0 \end{aligned} \right\}$$

