

12/05/20

• Εύρεση Παράδειγμα με χρήση της  $\mathbb{R}$

• Δευτερο

Δευτερο

Δευτερο το ακόλουθο ΠΠΠ με κανονική μορφή

$$z = \max(C^T x)$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0$$

το οποίο καλούμε Προβλημα κι εστω ότι έχει βέλτιστα δυο που είναι  $x'$

Αποδοχώντας τη δοξική των Πολλών Lagrange εισάγουμε ένα πρόβλημα όπως οι περιορισμοί  $Ax = b$  αντικαθίσταται από τη συνθήκη ποινής  $U^T(b - Ax)$ , όπου  $u$  είναι το διάνυσμα των μεταβλητών ποινής και ανήκει στο  $\mathbb{R}^m$ , όπως το  $b$ . Έχετε τότε το πρόβλημα  $z = \max [C^T x + U^T (b - Ax)]$ ,  $x \geq 0$ . Εστω  $g(u)$  η καλύτερη τιμή της αντικειμενικής συνάρτησης του νέου προβλήματος για συνθήκες του διακριτού ποινών  $u$ .

Το νέο πρόβλημα μάθα δεν απαιτεί την αυστηρή ικανοποίηση των περιορισμών του αρχικού προβλήματος, αλλά πρέπει να επιτύχουμε καλύτερη τιμή της αντικειμενικής συνάρτησης, οπότε θα έχουμε  $g(u) = \max_{x \geq 0} [C^T x + U^T (b - Ax)] \geq C^T x' + U^T (b - Ax') = C^T x'$

Το νέο πρόβλημα για κάθε τιμή  $u$  μας δίνει ένα άνω όριο  $g(u)$  του βέλτιστα κέρδους  $C^T x'$

Το πρόβλημα αυτό कहεται δ्वικό και εστί το defindition  
 αποδεικνύεται τος δ्वικός δεικνύει είναι ότι, η βελτίστη τιμή τος  
 αντικ. συνάρτησης τος δ्वικού προβλήματος είναι ίση με τος βελτίστη  
 τιμή τος αντικειμενικής συνάρτησης τος πρωτεύοντος  
 Αυτό πρακτικά μας δει ότι τείρα δει υπάρχει η παράσταση τος  
 προβλήματος  $Ax = b$

## Η δ्वική μορφή τος δ्वικού προβλήματος

Εστω  $A$  ένας πίνακας με στήλες  $a_i^T$  και στίλες  $A_j$   
 Αν τότε το πρόβλημα γραμμικού προγράμματος  $Z = \max (c^T x)$   
 $a_i^T x > b_i, i \in M_1$   
 $a_i^T x \leq b_i, i \in M_2$   
 $a_i^T x = b_i, i \in M_3$   
 $x_j \geq 0, j \in N_1$   
 $x_j \leq 0, j \in N_2$   
 $x_j \in \mathbb{R}^n, j \in N_3$

Το δ्वικό πρόβλημα είναι το ακόλουθο.

$$Z = \min (v^T b)$$

$$v_i \leq 0, i \in M_1$$

$$v_i \geq 0, i \in M_2$$

$$v_i \in \mathbb{R}^n, i \in M_3$$

$$v^T A_j \geq c_j, j \in N_1$$

$$v^T A_j \leq c_j, j \in N_2$$

$$v^T A_j = c_j, j \in N_3$$

Πρέπει να παρατηρήσουμε ότι για κάθε περίπτωση στο πρωτεύον πρόβλημα  
 εισαγόμενα για μεταβλητή στο δ्वικό ή ακόμη για κάθε μεταβλητή τος  
 πρωτεύοντος εισαγόμενα είναι περίπτωση στο δ्वικό. Υπάρχει ένδεση με  
 αντίστοιχα θέση τος μεταβλητών τος πρωτεύοντος και τος προβλήματος  
 δ्वικού και το αντίστροφο.

Ανάλυση λέει το αν ένας περιορισμός του πρωτεύοντος είναι ισότιμος ή ανισότιμος ή αντιστοίχη μεταβλητή του δίκτου παύει τίς όλο το  $\mathbb{R}$  ή έχει περιορισμούς που καθορίζουν το είδος της.

Ακόμα ανάλυση λέει το αν μια μεταβλητή στο πρωτεύον περιορίζεται από περιορισμούς με ακριβή τιμές ή με δεξιά τιμές, ή τιποτα από τα δύο. Έχετε ανισότιμα περιορισμούς ανισότιμους (με  $\geq$  ή  $\leq$  αντιστοίχα) ή ισότιμους αντιστοίχα στο δίκτο προβλήματα.

Γενικότερα συνοψίζονται στο παρακάτω πίνακα:

Πρωτεύον			Δίκτο
ακρίβεια	max	min	ακρίβεια
Περιορισμοί	$\leq b_i$ $\geq b_i$ $= b_i$	$\geq 0$ $\leq 0$ $\in \mathbb{R}$	Μεταβλητές
Μεταβλητές	$\geq 0$ $\leq 0$ $\in \mathbb{R}$	$\geq c_i$ $\leq c_i$ $= c_i$	Περιορισμοί

## Παραδείγματα

Πρωτεύον

$$\max (c^T x)$$

$$Ax = b$$

$$x \geq 0$$

Δίκτο

$$\min (u^T b)$$

$$u^T A \geq c^T$$

Πρωτεύον

$$\max (c^T x)$$

$$Ax \leq b$$

Δίκτο

$$\min (u^T b)$$

$$u^T A = c^T$$

$$u_i \geq 0$$

## Παρατήρηση

Εστω το ακόλουθο ΠΠΠ

$$z = \max (-x_1 - 2x_2 - 3x_3)$$

$$-x_1 + 3x_2 = 5$$

$$2x_1 - x_2 + 3x_3 \geq 6$$

$$x_3 \leq 4$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \leq 0, x_3 \in \mathbb{R}$$

α) Βρείτε το βέλτιστο του

β) Στη συνέχεια βρείτε το βέλτιστο του βέλτιστου.

Λύση

Το βέλτιστο είναι το ακόλουθο πρόβλημα

$$z = \min (5u_1 + 6u_2 + 4u_3)$$

$$-u_1 + 2u_2 \geq -1$$

$$3u_1 - u_2 \leq -2$$

$$3u_2 + u_3 = -3$$

$$u_1 \in \mathbb{R}, u_2 \leq 0, u_3 \geq 0$$

Μετασχηματίζουμε το βέλτιστο σε ένα ισοδύναμο πρόβλ. βελτιστοποίησης και μετασχηματίζουμε τις μεταβλητές  $u_1, u_2, u_3$  σε  $x_1, x_2, x_3$  αντίστοιχα

οπότε έχουμε

$$z = -\max (-5x_1 - 6x_2 - 4x_3)$$

$$-x_1 + 2x_3 \geq -1$$

$$3x_1 - x_2 \leq -2$$

$$3x_2 + x_3 = -3$$

$$x_1 \in \mathbb{R}, x_2 \leq 0, x_3 \geq 0$$

$$z = -\min (-u_1 - 2u_2 - 3u_3)$$

$$-u_1 + 3u_2 = -5$$

$$2u_1 - u_2 + 3u_3 \leq -6$$

$$u_3 \geq -4$$

$$u_1 \leq 0, u_2 \geq 0, u_3 \in \mathbb{R}$$

Αν στο τελευταίο πρόβλημα δούμε  $x_1 = -u_1, x_2 = -u_2, x_3 = -u_3$  το μετασχηματίζουμε στο πρόβλ. βελτιστοποίησης σε βελτιστοποίησης και πάλι/και τους μετασχηματίζουμε με (-1) δηλαδή έχουμε το πρόβλημα που μας δόθηκε στην αρχή

Αν

Σημείωση: Αν κατασκευάσει το  $S$  ενός  $TP$  σε ένα ισόκυκλο πρόβλημα  $LP$  και στη συνέχεια βρούμε το  $S$  του, αυτό θα είναι ισόκυκλο με το  $TP$ .

Σημείωση:  $A \cdot x$  είναι μια επιτρεπτή λύση του  $TP$  και  $v$  μια επιτρεπτή λύση του  $S$ , τότε  $u^T b \geq c^T x$

Το παραπάνω σημείωμα μας προφέρει κάποιες πληροφορίες για τη σχέση ανάμεσα στο  $TP$  και το  $S$ .

### Πρόταση

α) Αν το βέλτιστο κέρδος του  $TP$  είναι  $+\infty$ , τότε το  $S$  δεν έχει λύση.

β) Αν η βέλτιστη τιμή της αντικειμενικής συνάρτησης του  $S$  είναι  $-\infty$ , τότε το  $TP$  δεν έχει λύση.

Πρόταση: Έστω  $x$  και  $v$  επιτρεπτές λύσεις του  $TP$  και του  $S$  αντίστοιχα. Υποθέτουμε ότι  $u^T b = c^T x$ . Τότε τα  $x$  και  $v$  είναι βέλτιστες λύσεις του  $TP$  και του  $S$  αντίστοιχα.

Απόδειξη: Έστω  $x$  και  $v$  επιτρεπτές λύσεις του  $TP$  και του  $S$  αντίστοιχα. Για τις οποίες ισχύει ότι  $u^T b = c^T x$ . Από το παραπάνω σημείωμα έχουμε ότι για κάθε επιτρεπτή λύση του  $TP$   $z$  ισχύει η σχέση  $c^T z = u^T b \geq c^T z$  που σημαίνει ότι η  $x$  είναι βέλτιστη λύση του  $TP$ .  
Όμοια αποδεικνύεται ότι η  $v$  είναι βέλτιστη λύση του  $S$ .

## Πρόβλημα 1

Αν ένα ΠΠΠ έχει βελτιστή λύση, τότε το Δύϊκο του έχει βελτιστή λύση και αντίστροφα. Τις τω αντίκ. Συμπληρώστε τις κελιά της.

Ο Παράκατω Πίνακας Παράγει όλα τα μινιμα ενδεχόμενα για το πρόβλημα και το Δύϊκο του.

Δύϊκο	Πρόβλημα		
	Υπάρχει βελτιστή	Μη σφαιρικό κέρδος	Μη υψιστη λύση
Υψιστη βελτιστή	Δύϊκο	Αδύϊκο	Αδύϊκο
Μη σφαιρικό κέρδος	Αδύϊκο	Αδύϊκο	Δύϊκο
Μη υψιστη λύση	Αδύϊκο	Δύϊκο	Δύϊκο

## Πρόβλημα 2

Έστω  $x$  και  $v$  είναι βελτιστή λύση του προβλήματος ΠΠΠ και  $v$  για ελάχιστη λύση του Δύϊκού του, τότε τα διασυστά  $x$  και  $v$  είναι βελτιστές λύσεις του προβλήματος και τα Δύϊκα αντίστοιχα  $u-v$

$$v_i (b_i - a_i^T x) = 0, \forall i$$

$$(u^T A_j - c_j) x_j = 0, \forall j$$

## Πρόβλημα 3

Έστω το ακόλουθο ΠΠΠ

$$z = \max (2x_1 - 3x_2 + x_3 + 2x_4)$$

$$x_1 + 2x_2 + x_3 + 2x_4 = 8$$

$$x_2 + x_3 + x_4 = 6$$

$$2x_2 + 3x_4 = 3$$

$$x_i \geq 0, i=1, 4$$

\*Υπάρχει λύση για  
ανάληψη του resource  
Address Σε βγαίνει το  
Δύϊκο

a) Βρείτε το Δύϊκο του

b) Αν είναι γνωστή βελτιστή λύση του προβλήματος  $x^* = \left[ \frac{1}{5}, 0, \frac{21}{5}, \frac{9}{5} \right]$

να βρείτε τη βέλτιστη λύση του Σβίκου.

Λύση

α) Το Σβίκο είναι το ακόλουθο πρόβλημα

$$z = \min (3u_1 + 6u_2 + 3u_3)$$

$$u_1 \geq 2$$

$$2u_1 + u_2 \geq -3$$

$$u_1 + u_2 + 2u_3 \geq 1$$

$$2u_1 + u_2 - 3u_3 \geq 2$$

$$u_i \in \mathbb{R}, i=1,2,3$$

β) Από το πρώτο είναι σε κανονική μορφή οι συνθήκες  $u_i (b_i - a_i^T x) = 0$   
ικανοποιούνται για όλα τα  $i$ .

Οι συνθήκες  $(u^T A_j - c_j) x_j = 0$  ικανοποιούνται για  $j=2$  όταν  $x_2' = 0$  (από τη λύση του προβλήματος)

Μιας και  $x_1', x_3', x_4' \geq 0$  θα πρέπει να ικανοποιείται το παρακάτω συστ. εξισώσεων.

$$u_1 = 2$$

$$u_1 + u_2 + 2u_3 = 1$$

$$2u_1 + u_2 - 3u_3 = 2$$

$$\text{Τότε έχει λύση } u_1 = 2, u_2 = -\frac{7}{5}, u_3 = \frac{1}{5}$$

Συνεπώς η βέλτιστη λύση του Σβίκου προβλήματος είναι  $u^T = [2, -\frac{7}{5}, \frac{1}{5}]$

Η βέλτιστη τιμή των αντικτ. συντελεστών και των δύο προβλημάτων είναι  $z = 3, 2$