

26/09/2012

Παρασκευή 11-1

- Στο προηγούμενο μάθημα είδαμε τη γενική μορφή $\begin{pmatrix} \text{προβλημα} \\ \text{γραμμική} \\ \text{προγραμματισμού} \end{pmatrix}$
 $\underline{x} \in \mathbb{R}^n$, $f(\underline{x}) = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n = \underline{c}^T \underline{x}$

$$\begin{cases} \min \max f(\underline{x}) \\ A \underline{x} \leq \underline{b} \\ \underline{x} \geq 0 \end{cases}, A \in \mathbb{M}^{m \times n}$$

Θα ονομάσουμε F το σύνολο των περιορισμών (εφικτή περιοχή)
 και θα πούμε άριστη ή βέλτιστη λύση $\underline{x}^* \in F$
 $f(\underline{x}^*) = \max \{ f(x), x \in F \}$

Ορισμός: Ένα π.γ.π. είναι σε κανονική μορφή αν δίνεται
 από
$$\begin{aligned} \max \quad & \underline{c}^T \underline{x} \\ A \underline{x} &= \underline{b} \\ \underline{x} &\geq 0 \end{aligned}$$

Παράδειγμα:

$$\begin{aligned} \min (x_1 + 2x_2 + x_3) & \quad (1) \\ x_1 + 2x_2 & \leq 40 & (2) \\ x_1 - x_2 + x_3 & = 30 & (3) \\ x_1 - 3x_2 - 2x_3 & \geq -50 & (4) \\ x_2 + x_3 & \geq 25 & (5) \\ x_1, x_2 & \geq 0 \end{aligned}$$

i) ελάχιστο / μέγιστο

$$g(x) := -f(x)$$

ii) αρνητικοί σταθεροί όροι σε περιορισμούς (βλ. (4) —)
 \Rightarrow πολλαπλασιάζουμε με (-1). Οπότε $-x_1 + 3x_2 + 2x_3 \leq 50$ (4)

iii) περιορισμοί εαυτοβόμενοι, γιε constraints: εισαγωγή νέων δετικων "περιθωριας μεταβητηων" (slack variables)

$$\text{ειναι: (2) } x_4 \geq 0$$

$$(4) \quad x_5 \geq 0$$

$$(5) \quad x_6 \geq 0.$$

iv) Μη δετικος μεταβητης (ετο παριδειγμα γας η x_3)

$$x_3 = x_3' - x_3'' \quad , \quad x_3', x_3'' \geq 0 \quad \left(\begin{array}{l} \text{δωθη ενος αρητηρος αριθμος} \\ \text{προς να γραφτω ως η διαφορα} \\ \text{εως δετικων αριθμων} \end{array} \right)$$

$$\text{Οποτε } -\max (-x_1 - 2x_2 - (x_3' - x_3''))$$

$$x_1 + 2x_2 \quad + x_4 = 40$$

$$x_1 - x_2 + x_3' - x_3'' = 30$$

$$-x_1 + 3x_2 + 2(x_3' - x_3'') + x_5 = 50$$

$$x_2 + x_3' - x_3'' \quad - x_6 = 25$$

$$x_1, x_2, x_3', x_3'', x_4, x_5, x_6 \geq 0.$$

↑
αφαιρουμε το x_6 γτ αρητικα ειναι
 \geq και για να το κανουμε =
πρεπει να αφαιρουμε τα ποιο
δετικο αριθμο

ορισμος: Βαθος $r(A)$ του πινακα $A \in \mathbb{M}_{m \times n}$ ειναι ο αριθμος των γραμμικων ανεξαρτητων γραμμων (n εληφων) του ΔA^T .

$$r(A) = r(A^T) \leq \min(m, n)$$

π x

Έστω $r(A) = m < n$, $A \in \mathbb{M}^{m \times n}$

Θεώρημα Weierstrass: Αν το F είναι γη κενό συμπαγές υποσύνολο του \mathbb{R}^n , και η συνάρτηση $f: F \rightarrow \mathbb{R}$ είναι convex τότε ^{υπάρχει} υπάρχει $x^* \in F$ τω. $f(x^*) \geq f(x), \forall x \in F$

Θεώρημα 1

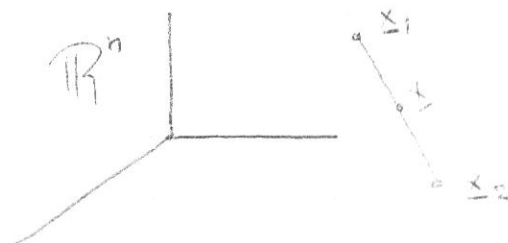
Αν η εφικτή περιοχή F είναι φραγμένο σύνολο τότε το π.γ π. έχει εφικτή λύση.

Απόδειξη:

- Έχω $f(x) = c^T x$ convex συνάρτηση επειδή είναι γραμμική
- Κλειστό και φραγμένο \Rightarrow συμπαγές. $\begin{pmatrix} x_n \rightarrow x \\ Ax_n \rightarrow Ax \end{pmatrix}$

Ορισμοί:

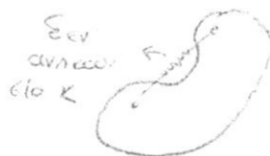
1. Κομπος συνδυασμός τωι σημείων $x_1, \dots, x_n \in \mathbb{R}^n$ είναι κάθε σημείο $x = \sum_{i=1}^k d_i x_i$, $\sum_{i=1}^k d_i = 1$



2 Ένα σύνολο $K \subset \mathbb{R}^n$ λέγεται κορτίο αν $\forall x_1, x_2 \in K$
 $\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \in K, \forall 0 < \lambda < 1$



κορτίο



μη κορτίο

3 Ακρότατο σημείο: Όταν δεν υπάρχουν x_1, x_2 όπως στον ορισμό 2

4 Κορτίο πολυέδρο P είναι το σύνολο των κορτίων συνδυασμών ενός πεπερασμένου πλθθους σημείων x_1, \dots, x_k

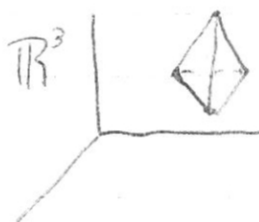
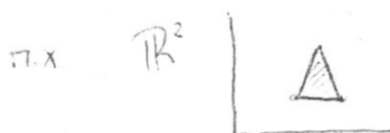
$$P = \left\{ x \in \mathbb{R}^n : x = \sum_{i=1}^k \lambda_i x_i, \begin{matrix} \lambda_i \geq 0 \\ \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1 \end{matrix} \right\}$$



αν πάρουμε ένα σημείο στη μια πλευρά της πυραμίδας και ένα άλλο σημείο σε μια άλλη πλευρά για να τις ενώσουμε με μια ευθεία θα περιέχονται σημεία στο εσωτερικό της πυραμίδας

5 Τα ακρότατα του P φέρνται κορυφές

6 Simplex φέρνεται κάθε κορτίο πολυέδρο στο \mathbb{R}^n με ακριβώς $n+1$ κορυφές



7. Υπερεπιπέδο στον \mathbb{R}^n : $\{x = (x_1, \dots, x_n) : a_1x_1 + \dots + a_nx_n = b\}$

- Θεώρημα: Η επιπέδη περιοχή F είναι κυρτό εσοφό $\xrightarrow{x: Ax=b}$

Απόδειξη:

Έστω $x_1, x_2 \in F$

$$x = \lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \in F$$

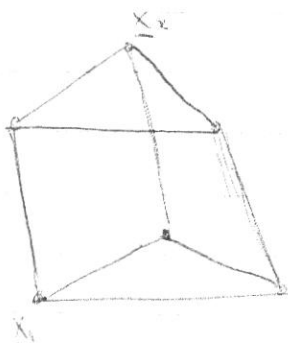
$$Ax = A(\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2) \stackrel{\text{γιατί}}{=} \lambda Ax_1 + (1-\lambda)Ax_2 = \lambda b + (1-\lambda)b = b$$

Σημείωση: & αν είναι φραγμένο εσοφό τότε είναι κυρτό πολύεδρο.

► Θεώρημα 2: Αν η επιπέδη περιοχή F είναι φραγμένο εσοφό τότε η αριστη φύση περιλαμβάνεται σε κάποια κορυφή της F .

Απόδειξη:

Η F είναι φραγμένο εσοφό \Rightarrow το π.χ.π. έχει αριστη φύση (έστω x^*) και αφού η F αποτελεί ένα κυρτό πολύεδρο έχει πεπερασμένο αριθμό κορυφών, έστω x_1, \dots, x_k οι κορυφές



τότε

$$x^* = \sum_{i=1}^k \lambda_i x_i$$

$$\text{αυτο } \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1$$

$$f(x^*) = c^T x^* = c^T \left(\sum_{i=1}^k \lambda_i x_i \right) = \sum_{i=1}^k \lambda_i c^T x_i = \sum_{i=1}^k \lambda_i f(x_i) \leq$$

γραμμικές συνδυασμός των κορυφών

$$\leq \sum_{i=1}^k \lambda_i \max_{i=1, \dots, k} f(x_i) \leq f(x^*)$$



Σημείωση: Αν δύο οι περισσότερες κορυφές είναι άρριτες f είναι τότε και κάθε κορυφή συνδυασμός τους είναι άρριτη f είναι.

Ερώτημα: Πώς μπορούμε να προσδιορίσουμε αλγεβρικά τις κορυφές;

Ορισμός: Βασική f είναι του προβλήματος z -Π. f είναι κάθε f -εισ. που οι μη μηδενικές συντεταγμένες της αντιστοιχούν σε γραμμικά ανεξάρτητες στήλες του πίνακα A . Στην περίπτωση $n(A) = m+n$, κάθε βασική f έχει το πολύ m μη μηδενικές συντεταγμένες.

Θεώρημα: Η x είναι βασική f είναι αν και μόνο αν τα σημεία x είναι κορυφή της (έφιακτης περιοχής)