

Άρα x^* τοπικό ελάχιστο.

Παρασκευή 14/12/2012

Λογική

Έστω το π.γ.π. $\left\{ \max \sum_{i=1}^n c_i x_i \right.$

$$(Π) \left\{ \begin{aligned} \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j &\leq b_i, \quad i=1, \dots, m \quad (Ax \leq \underline{b}) \\ x_j &\geq 0, \quad j=1, \dots, n \end{aligned} \right.$$

Να δείξετε ότι τα $x^* \in \mathbb{R}^n, \mu^* \in \mathbb{R}^m$ ικανοποιούν τις συνθήκες KKT.
ανν το x^* είναι άριστη λύση του (Π) ή το μ^* είναι άριστη λύση του Σοϊκώ.

Απόδειξη

(\Rightarrow) Έστω ότι ικανοποιούνται οι συνθήκες KKT.

Έστω $f(x) = \sum_{i=1}^n c_i x_i, \quad g_i(x) = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - b_i \leq 0, \quad i=1, \dots, m$
ή $x_j \geq 0, \quad j=1, \dots, n.$

Τότε, \leftarrow έσω + για πρόβλημα ελαχιστοποίησης

$$\nabla f(x) - \mu^T \nabla g(x) = 0, \quad \mu_i \geq 0, \quad i=1, \dots, m \quad (1)$$

$$\mu_i g_i(x) = 0, \quad i=1, \dots, m, \quad x \geq 0 \quad (2)$$

Ισοδύναμα έχουμε:

$$c_j - \sum_{i=1}^m \mu_i a_{ij} = 0, \quad j=1, \dots, n.$$

$$\text{Συνεπώς } \underline{c}^T - \underline{\mu}^T A = 0$$

$$\text{ή } \underline{\mu} \geq 0$$

Άρα το $\underline{\mu}$ είναι επίσημη λύση του Σοϊκώ.

$$\underline{\mu}^T (Ax - \underline{b}) = 0 \quad (\text{προσδιόζοντας ως (1), (2) για } i=1, \dots, m). \quad (3)$$

Επίσης από το αρχικό πρόβλημα έχουμε :

$$A\underline{x} \leq \underline{b}, \underline{x} \geq 0$$

Άρα \underline{x} εφικτή λύση του αρχικού.

Επίσης, για \underline{x}^* , $\underline{\mu}^*$ εφικτές λύσεις των (1) κ' (2) αντίστοιχα, που ικανοποιούν τις συνθήκες ΚΚΤ, έχουμε :

$$\underline{c}^T \underline{x}^* = \underline{\mu}^{*T} A \underline{x}^* \stackrel{(3)}{=} \underline{\mu}^{*T} \underline{b}$$

Άρα οι \underline{x}^* κ' $\underline{\mu}^*$ είναι βέλτιστες λύσεις των (1) κ' (2) αντίστοιχα.

(\Leftarrow) Αντίστροφα, έστω ότι \underline{x}^* , $\underline{\mu}^*$ είναι άριστες λύσεις των (1) κ' (2) αντίστοιχα

$$\begin{aligned} \text{Τότε } \underline{\mu} &\geq 0, \underline{\mu}^T A \geq \underline{c} \\ \text{κ' } \underline{x} &\geq 0, A \underline{x} \leq \underline{b} \\ \underline{c}^T \underline{x} &= \underline{\mu}^T \underline{b} \quad (4) \end{aligned}$$

Θέλουμε να δείξουμε ότι $\underline{\mu}^T (A \underline{x} - \underline{b}) = 0$

Υπενθύμιση $\underline{x}^* (\underline{\mu}^{*T} A - \underline{c}^T) = 0$ επειδή \underline{x}^* κ' $\underline{\mu}^*$ άριστες λύσεις

Ισχύει από (4)

$$\text{αφού } \underline{\mu}^T (A \underline{x} - \underline{b}) = 0 \iff \underline{\mu}^{*T} A \underline{x}^* = \underline{c}^T \underline{x}^*$$

Λύση

$$\begin{cases} \max_x f(x_1, x_2), & f(x_1, x_2) = \ln(1+x_1) + x_1 - x_2 \\ g_1(x_1, x_2) = x_1 - 1 \leq 0 \\ g_2(x_1, x_2) = x_1 + x_2 - 2 \leq 0 \\ x_1, x_2 \geq 0. \end{cases}$$

Εξετάσουμε αν η f είναι κορυφή ή κοίτη.

$$f_{x_1} = \frac{1}{1+x_1} + 1, \quad f_{x_2} = -1, \quad f_{x_1 x_1} = -\frac{1}{(1+x_1)^2}, \quad f_{x_1 x_2} = f_{x_2 x_1} = f_{x_2 x_2} = 0.$$

Οπότε $H f(x) = \begin{pmatrix} -\frac{1}{(1+x_1)^2} & 0 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$ αρνητικά ημιοριστέα.

$$D_1 = \det \left(-\frac{1}{(1+x_1)^2} \right) = -\frac{1}{(1+x_1)^2}$$

$$D_2 = \det (H f(x)) = 0, \quad \forall x$$

Άρα f κοίτη, οπότε γύρω το αδικό μέγιστο.

$$\nabla f - \mu_1^T \nabla g_1 - \mu_2^T \nabla g_2 - \mu_3^T \nabla g_3 - \mu_4^T \nabla g_4 = 0.$$

όπου $g_3(x) = -x_1$ κ' $g_4(x) = -x_2$.

Οπότε,

$$\begin{cases} \frac{1}{1+x_1} + 1 - \mu_1 - \mu_2 + \mu_3 = 0. & (1) \end{cases}$$

$$\begin{cases} -1 - \mu_2 + \mu_4 = 0. & (2) \end{cases}$$

$$\begin{cases} \mu_1, \mu_2, \mu_3, \mu_4 \geq 0 & (3) \end{cases}$$

$$\mu_1(x_1 - 1) = 0 \quad (4)$$

$$\mu_2(x_1 + x_2 - 2) = 0 \quad (5)$$

$$\mu_3(-x_1) = 0 \quad (6)$$

$$\mu_4(-x_2) = 0 \quad (7)$$

Περίπτωση 1

$$g_1 < 0, \quad g_2 < 0$$

Άρα $\mu_1 = 0, \mu_2 = 0$, από (4) κ' (5)

κ' τότε (1) $\Rightarrow \frac{1}{1+x_1} + 1 + \mu_3 = 0$. αδύνατο, αφού $\mu_3 > 0$ κ' $x_1 > 0$

(2) $\Rightarrow \mu_4 = 1 \xrightarrow{(7)} x_2 = 0$.

Περίπτωση 2

$$g_1 = 0, \quad g_2 < 0$$

Από (4): $x_1 = 1$, από (5): $\mu_2 = 0$

από (6) : $\mu_3 = 0$.

$$(1) \Rightarrow \frac{1}{2} + 1 - \mu_1 = 0 \Rightarrow \mu_1 = \frac{3}{2}$$

$$(2) \Rightarrow \mu_4 = 1 \xrightarrow{(7)} x_2 = 0$$

κ' ελέγχουμε αντικαθιστώντας όλες οι υπόλοιπες εξισώσεις.

Δευτέρα 17/12/2012

Δυναμικός προγραμματισμός

π.χ. 1

Έστω μια ακολουθία n πραγματικών αριθμών $\alpha_1, \dots, \alpha_n$. Θέλουμε να βρούμε την υποακολουθία $\alpha_i, \alpha_{i+1}, \dots, \alpha_j$ διαδοχικών αριθμών με το μέγιστο άθροισμα

$$(i < j, i, j \in \{1, \dots, n\}, \alpha_1, \dots, \alpha_i, \dots, \alpha_j, \dots, \alpha_n)$$

$M(j) :=$ μέγιστο άθροισμα όλων των δυνατών υποακολουθιών που τελειώνουν στο j .

$$\text{Οπότε, } M(j) = \max \{ M(j-1) + \alpha_j, \alpha_j \}$$

($\dots, \alpha_{j-1}, \alpha_j, \dots$
συνεχίζουμε το βέλτιστο προηγούμενο παράδειγμα (υποακολουθία)
ή ξεκινάμε ένα καινούριο.)

Θέλουμε να υπολογίσουμε το $M(n)$.

Υπολογιστικό κόστος $O(n)$.

(έχουμε να λύσουμε n προβλήματα ($j=1, \dots, n$) που το καθένα δίνει χρόνο 1.)