

Άσκηση 1

Δίνονται n διαμερίσματα
 Επιχειρησιολογία από K αποσκευαστές
 Πηλοδοσός διαμ. $i = M_i, i=1, \dots, n, M = \sum_{i=1}^n M_i$

Ίσοτις αρ. αποσκευών από διαμ. i
 $d_i = K \frac{M_i}{M}$ (γενικά όχι ακέραιοι)

Κριτήριο Αν $a_i =$ αρ. αποσκευών από διαμ. i

$$\min_{(a_1, \dots, a_n)} \sum_{i=1}^n |a_i - d_i|$$

- (α) Να μοτυλοποιηθεί ως πρόβλημα συν. προβλ.
- (β) Να βρεθεί η βέλτιστη φόρμ αν $n=3, K=3, d_1=0.4, d_2=1.4, d_3=1.2$ ($d_1+d_2+d_3=K$)

Άσκηση 2 Πρόβλημα κατανομής πόρων

Αγορά : εφάρσ στα επιχειρησιολογία ($K=3$)

Προμηθευτής : διαμερίσματα (στάδια) $N=3$

$X_t =$ αρ. εφάρσ που δεν έχουν καταναλωθεί
 στα διαμερίσματα $1, 2, \dots, t-1$
 (είναι διαθέσιμα για τα διαμερίσματα $t, t+1, \dots, N$)

$a_t =$ αρ. εφάρσ στο διαμ. t ($0 \leq a_t \leq X_t, a_t \in \mathbb{Z}$)

$$X_{t+1} = X_t - a_t$$

$$\text{Κόστος } c_t(X_t, a_t) = |a_t - d_t|$$

Τελικό κόστος $c_{N+1}(X_{N+1}) = 0$ (αυτός επιτρέπει $X_{N+1} \geq 0$)

$$\text{Σωστό } c_{N+1}(X_{N+1}) = \begin{cases} 0, & X_{N+1} = 0 \\ +\infty, & X_{N+1} \neq 0 \end{cases} \text{ (αναγκαστικά } X_{N+1} \geq 0)$$

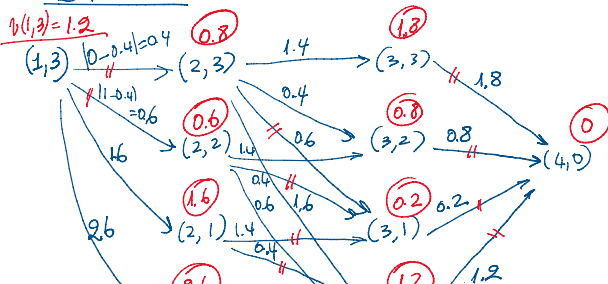
Εξιπόστος βελτιστοποίησης

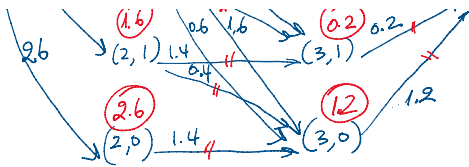
$$v(t, X_t) = \min_{\substack{0 \leq a_t \leq X_t \\ a_t \in \mathbb{Z}}} \{ |a_t - d_t| + v(t+1, X_t - a_t) \}$$

$$v_{N+1}(X_{N+1}) = \begin{cases} 0, & X_{N+1} = 0 \\ +\infty, & X_{N+1} > 0 \end{cases}$$

ⓐ $K=3, n=3, d_1=0.4, d_2=1.4, d_3=1.2$

Δίκτυο





Βέλτιστος διαδρομής

$$1) (1,3) \xrightarrow{a_1=0} (2,3) \xrightarrow{a_2=2} (3,1) \xrightarrow{a_3=7} (4,0)$$

$$2) (1,3) \rightarrow (2,2) \rightarrow (3,1) \rightarrow (4,0)$$

$$a_1=1 \quad a_2=1 \quad a_3=1$$

Άσκηση 2 Μια παραμυθία Dantzig (KKT)

Έστω η μνη $\max f(x) \quad (x \in \mathbb{R}^n)$

$$g(x) \leq 0$$

$$x \geq 0$$

$(g(x): \text{παραμυθία})$

$\left\{ \begin{array}{l} \text{τότε } g(x): \text{ κέρδη και κόστος} \\ -g(x): \text{ κόστος και κέρδη} \end{array} \right.$

Πως μετασχηματίζονται οι συνθήκες KKT σε ασκή

των αλγεβρών;

$$\max f(x)$$

$$g(x) \leq 0 \quad \mu_1$$

$$-g(x) \leq 0 \quad \mu_2$$

$$x \geq 0$$

$$\frac{\partial f}{\partial x_j} - \mu_1 \frac{\partial g}{\partial x_j} + \mu_2 \frac{\partial g}{\partial x_j} \leq 0$$

$$x_j \left(\frac{\partial f}{\partial x_j} - \mu_1 \frac{\partial g}{\partial x_j} + \mu_2 \frac{\partial g}{\partial x_j} \right) = 0$$

$$\mu_1 g(x) \geq 0$$

$$-\mu_2 g(x) \geq 0$$

~~Ανεπαρκείς~~

$$\left. \begin{array}{l} g(x) \leq 0 \\ -g(x) \leq 0 \end{array} \right\} \Rightarrow g(x) = 0$$

$$\mu_1, \mu_2, x \geq 0$$

$$\frac{\partial f}{\partial x_j} - (\mu_1 - \mu_2) \frac{\partial g}{\partial x_j} \leq 0 \quad j=1, \dots, n$$

$$x_j \left(\frac{\partial f}{\partial x_j} - (\mu_1 - \mu_2) \frac{\partial g}{\partial x_j} \right) = 0 \quad j=1, \dots, n$$

$$x \geq 0, \quad \mu_1, \mu_2 \geq 0$$

$$\mu = \mu_1 - \mu_2, \quad \mu \in \mathbb{R}$$

Συνθήκες KKT

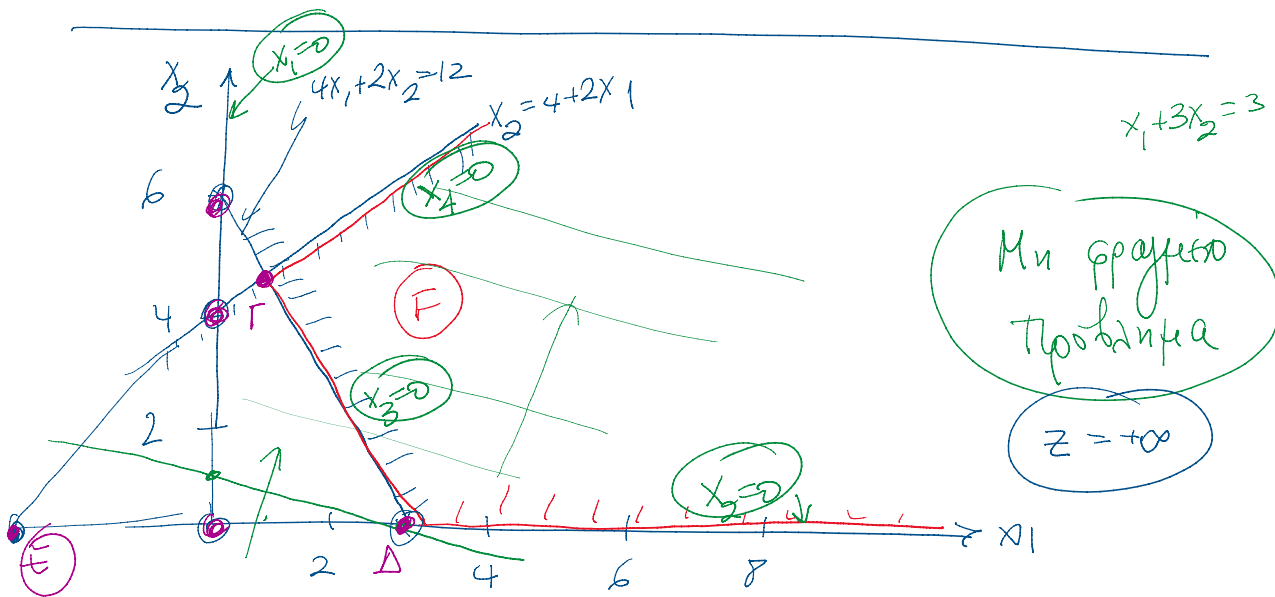
$$\left\{ \frac{\partial f}{\partial x_i} - \mu \frac{\partial g}{\partial x_i} \leq 0 \quad , j=1, \dots, n \right.$$

$$\left(\begin{array}{l} \frac{\partial f}{\partial x_j} - \mu \frac{\partial g}{\partial x_j} \leq 0, \quad j=1, \dots, n \\ x_j \left(\frac{\partial f}{\partial x_j} - \mu \frac{\partial g}{\partial x_j} \right) = 0, \quad j=1, \dots, n \\ g(x) = 0 \\ x \geq 0, \quad \mu \in \mathbb{R} \end{array} \right)$$

Άσκηση 3 (Άσκηση 9 από σειρά ΓΠ)

$$\begin{aligned} z = \max \quad & x_1 + 3x_2 \\ & 4x_1 + 2x_2 \geq 12 \\ & x_2 - 2x_1 \leq 4 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \end{aligned}$$

- α) Γραφική επίλυση
- β) Σε ΚΜ.
- γ) Να βρεθούν από οι Βασικοί Νίκες κ' να εξεταστεί αν απαιτούνται σε ΒΕΛ.



β)

$$\begin{aligned} 4x_1 + 2x_2 - x_3 &= 12 \\ -2x_1 + x_2 + x_4 &= 4 \\ x_1, \dots, x_4 &\geq 0 \end{aligned}$$

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & -1 & 0 \\ -2 & 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 12 \\ 4 \end{pmatrix}$$

$P_1 \quad P_2 \quad P_3 \quad P_4$

Τετραγωνικοί υποπίνακες 2×2 του A

1) $B = (P_1 \ P_2) = \begin{pmatrix} 4 & 2 \\ -2 & 1 \end{pmatrix} \quad (x_3 = x_4 = 0) \quad x_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}$
(κορυφή Γ)

$$B x_B = b : \begin{cases} 4x_1 + 2x_2 = 12 \\ -2x_1 + x_2 = 4 \end{cases} \Rightarrow \begin{matrix} x_1 = \dots \\ x_2 = \dots \end{matrix} > 0$$

ΒΕΛ \leftrightarrow κορυφή Γ του F

2) $B = (P_1 \ P_3) = \begin{pmatrix} 4 & -1 \\ -2 & 0 \end{pmatrix} \quad x_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \end{pmatrix} \quad x_2 = x_4 = 0$

$$\begin{cases} 4x_1 - x_3 = 12 \\ -2x_1 = 4 \end{cases} \Rightarrow \begin{matrix} x_1 = -2 \\ x_3 = -20 \end{matrix}$$

Βασική λύση, όχι εφικτή.

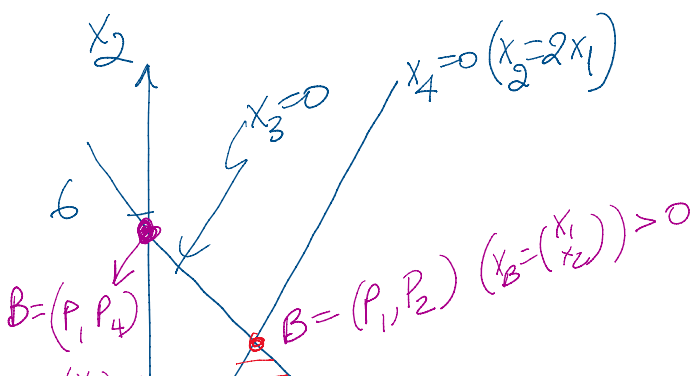
Με τον ίδιο τρόπο και στους υποπίνακες 2×2 πίνακα.

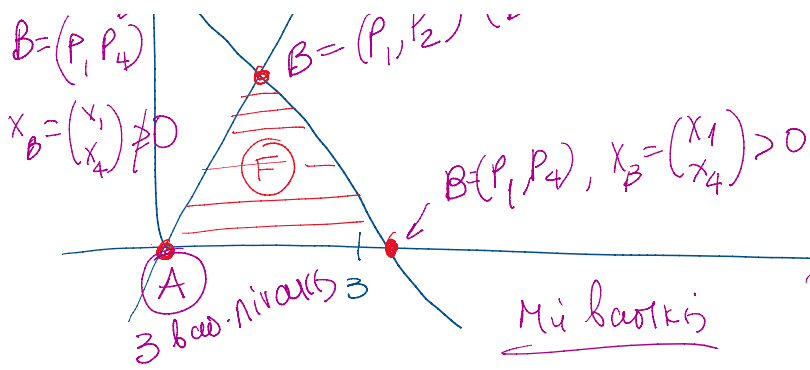
Άσκηση 10 (Σερα ΓΠ)

Δείξτε τον με τη διαόρθωση

$$\begin{cases} 4x_1 + 2x_2 \leq 12 \\ x_2 - 2x_1 \leq 0 \end{cases}$$

$$\begin{cases} 4x_1 + 2x_2 + x_3 = 12 \\ -2x_1 + x_2 + x_4 = 0 \end{cases}$$





(A)

$$x_1 = x_2 = x_4 = 0$$

Μη βασικός

$$\begin{cases} x_1 = x_2 = 0 \\ \vdots \\ x_1 = x_4 = 0 \end{cases}$$

Βασικός x_1

$$x_B = \begin{pmatrix} x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} \quad (x_4 = 0)$$

Εκφράζεται ως προς ΒΕΙ

$$x_B = \begin{pmatrix} x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} \quad (x_2 = 0)$$

Εκφράζεται ως προς ΒΕΙ

$$x_2 = x_4 = 0$$

$$x_B = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \end{pmatrix} \quad (x_1 = 0)$$

A: αντιστοίχως 3 βασικοί πίνακες:

$$B_1 = \begin{pmatrix} P_3 & P_4 \end{pmatrix}, \quad B_2 = \begin{pmatrix} P_2 & P_3 \end{pmatrix}, \quad B_3 = \begin{pmatrix} P_1 & P_3 \end{pmatrix}$$

Άσκηση 15

Ερ.(5) : ... ανι για "να δείξει ότι είτε
 $v \in \text{dum}$ είναι βέλτωση"

ισχύει "για ποίς τις $v \in v$ η
 $v \in \text{dum}$ είναι βέλτωση".

Απόδειξη

(1)

Ζε ένα n ηη με προπέση F

υπάρχει πάντα μια κορυφή που είναι
βέλτωση $v \in m$

② Κορυφή $F \iff$ ΒΕΛ πω $\{Ax=b, x \geq 0\}$