

**ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ**  
**ΣΧΟΛΗ ΝΑΥΠΗΓΩΝ ΜΗΧΑΝΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ**  
**ΧΑΡΙΛΑΟΣ Ν. ΨΑΡΑΥΤΗΣ, ΚΑΘΗΓΗΤΗΣ**  
**ΟΙΚΟΝΟΜΙΚΗ ΘΑΛΑΣΣΙΩΝ ΜΕΤΑΦΟΡΩΝ Ι (7<sup>ο</sup> ΕΞΑΜΗΝΟ)**  
**ΓΡΑΠΤΗ ΕΞΕΤΑΣΗ 24/9/2009**  
**ΔΙΑΡΚΕΙΑ: 2 ΩΡΕΣ**  
**ΠΡΟΒΛΗΜΑΤΑ: 3**  
**ΜΕΓΙΣΤΟΣ ΒΑΘΜΟΣ: 100**

Απαντήστε πλήρως σε όλες τις ερωτήσεις για να πάρετε πλήρη βαθμό. Ελλιπείς η/και δυσνόητες απαντήσεις συνεπάγονται μείωση του βαθμού. Επιτρέπονται οι πάσης φύσεως σημειώσεις, αλλά η συνεργασία απαγορεύεται.

**ΛΥΣΕΙΣ ΜΕ ΜΠΛΕ**

**ΠΡΟΒΛΗΜΑ 1 (20 μονάδες)**

Απαντήστε ΝΑΙ/ΟΧΙ χωρίς εξήγηση

Σωστή απάντηση: 5 μονάδες

Λάθος απάντηση: -5 μονάδες

Μη απάντηση: 0 μονάδες

1. Η σύσταση καρτέλ στη ναυλαγορά liner είναι παράνομη σύμφωνα με την Κοινοτική νομοθεσία. **ΝΑΙ**
2. Σύμφωνα με τις συνθήκες Kuhn-Tucker, εάν ένας περιορισμός ισχύει υπό μορφή ισότητας, τότε ο αντίστοιχος πολλαπλασιαστής Lagrange είναι διάφορος του μηδενός. **ΟΧΙ**
3. Ελαστικές προσδοκίες ως προς την τιμή υπάρχουν εάν αναμένουμε η μελλοντική τιμή να είναι ανώτερη από την τωρινή. **ΟΧΙ**
4. Σύμφωνα με το κριτήριο του εσωτερικού βαθμού απόδοσης, όσο πιο μεγάλος είναι ο τελευταίος, τόσο πιο επιθυμητή η επένδυση. **ΝΑΙ**

**ΠΡΟΒΛΗΜΑ 2 (20 μονάδες)**

Παραγωγική διαδικασία με 2 πόρους και 3 προϊόντα έχει τις εξής συναρτήσεις παραγωγής:

$$F = 2aA$$

$$G = 3b^2B^2$$

$$H = 4c^3C^3$$

οπου οι 2 πόροι διέπονται από τις εξής σχέσεις:

$$a+b+c=9$$

$$A+B+C=15$$

Αποφανθείτε εαν η κατανομή

$$a=2, b=3, c=4$$

$$A=4, B=5, C=6$$

είναι αποδοτική (ναι η όχι και γιατί). Εάν δεν είναι, βρείτε μια κατανομή που είναι.

**ΛΥΣΗ**

Οι οριακές παραγωγικότητες για την ως ανω κατανομή είναι:

$$\begin{aligned} \partial F / \partial a &= 2A = 2 \cdot 4 = 8 \\ \partial F / \partial A &= 2a = 2 \cdot 2 = 4 \\ \partial G / \partial b &= 6b^2 = 6 \cdot 3 \cdot 25 = 450 \\ \partial G / \partial B &= 6b^2 B = 6 \cdot 9 \cdot 5 = 270 \\ \partial H / \partial c &= 12c^2 C^3 = 12 \cdot 16 \cdot 216 = 41472 \\ \partial H / \partial C &= 12c^3 C^2 = 12 \cdot 64 \cdot 36 = 27648 \end{aligned}$$

Για τις τιμές αυτές ελεγχουμε εάν ισχύει η ισορροπική συνθήκη, και συγκεκριμένα εάν:

$$\begin{aligned} [\partial F / \partial a] / [\partial F / \partial A] &= [\partial G / \partial b] / [\partial G / \partial B] = [\partial H / \partial c] / [\partial H / \partial C], \text{ η, εάν} \\ 8/4 &= 450/270 = 41472/27648, \text{ η, εάν} \\ 2 &= 1.667 = 1.5, \text{ κάτι που δεν ισχύει, άρα η αρχική κατανομή δεν είναι αποδοτική.} \end{aligned}$$

Για να βρούμε μια αποδοτική κατανομή, πρέπει να ισχύει η ισορροπική συνθήκη, άρα

$$a/A = b/B = c/C \text{ και ταυτόχρονα οι περιορισμοί}$$

$$\begin{aligned} a+b+c &= 9 \\ A+B+C &= 15 \end{aligned}$$

Η λύση  $a=b=c=3, A=B=C=5$  ικανοποιεί τις ως άνω σχέσεις άρα είναι αποδοτική (προφανώς δεν είναι η μόνη).

### ΠΡΟΒΛΗΜΑ 3 (35 μονάδες)

Σε ένα μεταφορικό δίκτυο 3 πηγών (A,B,C) και 3 προορισμών (1,2,3) έχουμε τα εξής δεδομένα:

$$\begin{aligned} s_A &= 11 \\ s_B &= 12 \\ s_C &= 12 \\ d_1 &= 9 \\ d_2 &= 18 \\ d_3 &= 12 \end{aligned}$$

Ο πίνακας του κόστους  $[c_{ij}]$  είναι:

$i \setminus j$	1	2	3
A	20	3	-5
B	5	4	3
C	10	-3	2

Έστω η εξής αρχική λύση  $[x_{ij}]$  (προσοχή):

$i \setminus j$	1	2	3
A	0	0	11
B	9	3	0
C	0	12	0

(α) (15 μονάδες) Ξεκινώντας από την ανωτέρω αρχική λύση, να βρεθεί η βέλτιστη λύση του προβλήματος (ελαχιστοποίηση του συνολικού μεταφορικού κόστους)

(β) (10 μονάδες) με όλα τα υπόλοιπα δεδομένα σταθερά και όπως ανωτέρω, πόσο κατ' ελάχιστο πρέπει να είναι το  $c_{A1}$  ώστε η λύση του (α) να παραμένει βέλτιστη;

(γ) (10 μονάδες) ποια θα είναι η βέλτιστη λύση εάν το  $c_{A1}$  πέσει 1 μονάδα πιο κάτω από την απάντηση στο (β);

## ΛΥΣΗ

(α)

Βλεπουμε κατ' αρχας οτι δεν υπαρχει ισορροπια μεταξυ συνολικης προσφορας και συνολικης ζητησης (η δευτερη ειναι μεγαλυτερη κατα 4 μοναδες). Αρα βαζουμε μια φανταστικη πηγη D (με προσφορα = 4 και μηδενικο κοστος προς ολους τους προορισμους), ωστε να αποκατασταθει η ισορροπια. Ετσι ο αρχικος πινακας ρωων ειναι ο εξης:

$i \setminus j$	1	2	3
A	0	0	11
B	9	3	0
C	0	12	0
D	0	3	1

Ξεκινωντας αυθαιρετα με  $FOB(A) = 10$ , και δεδομενου οτι για μη μηδενικες ροες ισχυει το  $FOB_i = c_{ij} - CIF_j$ , υπολογιζουμε κατα σειρα τις τιμες

$$CIF(3) = 10 + (-5) = 5$$

$$FOB(D) = 5 - 0 = 5$$

$$CIF(2) = 5 + 0 = 5$$

$$FOB(C) = 5 - (-3) = 8$$

$$FOB(B) = 5 - 4 = 1$$

$$CIF(1) = 1 + 5 = 6$$

Με βαση τις τιμες αυτες, υπολογιζουμε τις τιμες της ποσοτητας  $FOB_i + c_{ij} - CIF_j$  στον κατωτερω πινακα:

$i \setminus j$	1	2	3
A	$10 + 20 - 6 = 24 > 0$	$10 + 3 - 5 = 8 > 0$	0
B	0	0	$1 + 3 - 5 = -1 < 0$
C	$8 + 10 - 6 = 12 > 0$	0	$8 + 2 - 5 = 5 > 0$
D	$5 + 0 - 6 = -1 < 0$	0	0

Βλεπουμε οτι υπαρχει τουλαχιστο ενα ζευγαρι με αρνητικο προσημο. Διαλεγουμε το ζευγαρι (B,3) για νεα ροη, η τιμη της οποιας υπολογιζεται σε  $\theta=1$ , οποτε εχουμε το νεο πινακα ρωων

$i \setminus j$	1	2	3
A	0	0	11
B	9	2	1
C	0	12	0
D	0	4	0

Παλι οριζουμε αυθαιρετα  $FOB(A) = 10$ , και δεδομενου οτι για μη μηδενικες ροες ισχυει το  $FOB_i = c_{ij} - CIF_j$ , υπολογιζουμε κατα σειρα τις τιμες

$$\begin{aligned} \text{CIF}(3) &= 5 \text{ (οπως πριν)} \\ \text{FOB}(B) &= 5-3 = 2 \\ \text{CIF}(1) &= 2+5=7 \\ \text{CIF}(2) &= 2+4=6 \\ \text{FOB}(C) &= 6-(-3)=9 \\ \text{FOB}(D) &= 6-0 = 6 \end{aligned}$$

Με βάση τις τιμές αυτές, υπολογίζουμε τις τιμές της ποσότητας  $\text{FOB}_i + c_{ij} - \text{CIF}_j$  στον κατωτέρω πίνακα:

$i \setminus j$	1	2	3
A	$10+20-7=23>0$	$10+3-6=7>0$	0
B	0	0	0
C	$9+10-7=12>0$	0	$9+2-5=6>0$
D	$6+0-7=-1<0$	0	$6+0-5=1>0$

Εδώ εμφανίζεται το ζευγάρι (D,1) με αρνητικό προσημο, και στέλνουμε ροή ίση με  $\theta=4$ , και ο νέος πίνακας ροών είναι

$i \setminus j$	1	2	3
A	0	0	11
B	5	6	1
C	0	12	0
D	4	0	0

Είναι εύκολο να αποδειχθεί ότι αυτή είναι και η βελτιστή λύση.

Για  $\text{FOB}(A) = 10$ , θα έχουμε

$$\begin{aligned} \text{CIF}(3) &= 5 \\ \text{FOB}(B) &= 5-3 = 2 \\ \text{CIF}(1) &= 2+5=7 \\ \text{CIF}(2) &= 2+4=6 \\ \text{FOB}(C) &= 6-(-3)=9 \\ \text{FOB}(D) &= 7-0 = 7 \end{aligned}$$

Με βάση τις τιμές αυτές, υπολογίζουμε τις τιμές της ποσότητας  $\text{FOB}_i + c_{ij} - \text{CIF}_j$  στον κατωτέρω πίνακα:

$i \setminus j$	1	2	3
A	$10+20-7=23>0$	$10+3-6=7>0$	0
B	0	0	0
C	$9+10-7=12>0$	0	$9+2-5=6>0$
D	0	$7+0-6=1>0$	$7+0-5=2>0$

Αρα όλα είναι  $> 0$ , άρα βελτιστή λύση

(β) για να παραμείνει η ως άνω λύση βελτιστή μειώνοντας την τιμή του  $c_{A1}$  (ιση τώρα με 20), η τιμή της ποσότητας  $\text{FOB}_i + c_{ij} - \text{CIF}_j$  που είναι ίση με 23 θα πρέπει κατ' ελάχιστο να είναι 0. Άρα το  $c_{A1}$  μπορεί να πέσει μέχρι και το -3.

(γ) Εάν το  $c_{A1}$  γίνει ίσο με -4, τότε στον ως άνω πίνακα η τιμή στο κελλί (A,1) θα γίνει -1 και τότε θα πρέπει να σταλεί ροή από το A στο 1. Η τιμή της ροής αυτής θα είναι  $\theta=5$  και ο νέος πίνακας ροών θα είναι ο εξής:

$i \setminus j$	1	2	3
A	5	0	6
B	0	6	6
C	0	12	0
D	4	0	0

Είναι ευκολο να αποδειχθει οτι αυτη η λυση είναι και βελτιστη.

#### ΠΡΟΒΛΗΜΑ 4 (25 μονάδες)

Λιμάνι που ειδικεύεται στα εμπορευματοκιβώτια έχει το μονοπώλιο σε μια περιοχή. Η συνάρτηση κόστους του λιμανιού (σε εκ. € ανά έτος) είναι

$$C(X) = 50 + 10X$$

όπου  $X$  είναι η ετήσια κίνηση διαμέσου του λιμανιού (σε εκ. TEU).

Η ζήτηση  $Z$  (σε εκ. TEU) για τις υπηρεσίες του λιμανιού εξαρτάται από τα τιμολόγια που θα χρεώσει το λιμάνι και περιγράφεται από την εξής σχέση

$$Z = 2,25 - p/80$$

όπου  $p$  είναι το μέσο τιμολόγιο που χρεώνει το λιμάνι στα φορτία που διέρχονται από αυτό (σε €/TEU).

Εάν στόχος του λιμανιού είναι η μεγιστοποίηση του κέρδους, τι τιμή  $p$  πρέπει να χρεώνει και ποια θα είναι η κίνηση διαμέσου αυτού;

#### ΛΥΣΗ

$$\text{ΚΕΡΔΟΣ} = pX - C(X) = p(2,25 - p/80) - 50 - 10(2,25 - p/80)$$

Ευκολα αποδεικνυεται οτι η συναρτηση αυτη εχει μεγαστο για  $p = 95$  (€/TEU), οποτε η αντιστοιχη τιμη του  $X$  είναι 1,0625 (εκ. TEU).