

# Θεωρία και υποδείγματα βελτιστοποίησης

## 1η Σειρά Ασκήσεων

### Άσκηση 1

α) Έστω  $x^*$  βελτιστή λύση του  $\max [f(x) + g(x)]$

Τότε  $\max [f(x) + g(x)] = f(x^*) + g(x^*)$

Όμως  $f(x^*) \leq \max f(x)$   
 $g(x^*) \leq \max g(x)$   $\Rightarrow f(x^*) + g(x^*) \leq \max f(x) + \max g(x) \Rightarrow$

$\Rightarrow \max [f(x) + g(x)] \leq \max f(x) + \max g(x)$

β) Επιλέγουμε τις συναρτήσεις  $f(x) = -x^2$   
 $g(x) = -(x-2)^2$

Για  $K(x) = f(x) + g(x) = -x^2 - x^2 + 4x - 4 = -2x^2 + 4x - 4$

$K'(x) = -4x + 4$

	$-\infty$	1	$+\infty$
$K'(x)$	+	0	-
$K(x)$	$\nearrow$	$\searrow$	

Η  $K(x)$  έχει τοπικό μέγιστο στο  $x=1$   
 το  $K(1) = 2$

Άρα  $\max (f(x) + g(x)) \neq \max f(x) + \max g(x)$   
 $K(1) = -2 = f(1) + g(1)$        $f(0) = 0$        $g(2) = 0$

8) Επιλέχουμε τις συναρτήσεις  $F(x) = 5 \leadsto \max f(x) = 5$   
 $g(x) = 10 \leadsto \max g(x) = 10$

(2)

Για  $K(x) = f(x) + g(x) \Rightarrow K(x) = 15$   
 $\leadsto \max K(x) = 15$

Άρα  $\max(f(x) + g(x)) = \max f(x) + \max g(x)$

$\downarrow$                        $\downarrow$                        $\downarrow$   
 15                      5                      10

## Άσκηση 2

Εφόσον το πεδίο ορισμού των  $f, g$  είναι κυρτό σύνολο άρα και το πεδίο ορισμού της  $h$  κυρτό σύνολο

Έστω  $x_1, x_2 \in D_h$  και  $t \in (0, 1)$

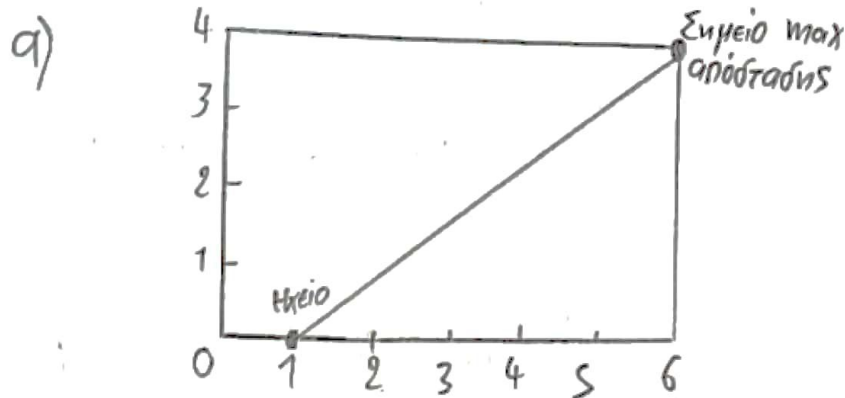
$$th(x_1) + (1-t)h(x_2) \geq tf(x_1) + (1-t)f(x_2) \geq f(tx_1 + (1-t)x_2)$$

$$th(x_1) + (1-t)h(x_2) \geq tg(x_1) + (1-t)g(x_2) \geq g(tx_1 + (1-t)x_2)$$

Άρα:

$$th(x_1) + (1-t)h(x_2) \geq \max[f(tx_1 + (1-t)x_2), g(tx_1 + (1-t)x_2)] = h(tx_1 + (1-t)x_2)$$

Άρα  $h$  κυρτή συνάρτηση



Χρησιμοποιώντας Πυθαγόρειο Θεώρημα έχουμε :

$$\text{max απόσταση} = \text{max} \sqrt{(x-1)^2 + \psi^2} \quad \begin{array}{l} \text{με } x \leq 6 \\ \psi \leq 4 \\ x \geq 0, \psi \geq 0 \end{array}$$

β) Από Εξισιατό Πίνακα έχουμε :

$$H(x, \psi) = \frac{1}{((x-1)^2 + \psi^2)^{\frac{3}{2}}} \begin{bmatrix} 1-x & \psi(1-x) \\ (1-x)\psi & \psi \end{bmatrix}$$

$$\text{Για } x=3, \psi=2 \quad H(3,2) = \frac{1}{8^{\frac{3}{2}}} \begin{bmatrix} -2 & -4 \\ -4 & 2 \end{bmatrix}$$

↳ Αρνητική Ιδιαιτή = -20

Ο πίνακας δεν είναι θετικά υποορισμένος

Άρα η αντικειμενική συνάρτηση δεν είναι κυρτή

Άρα ούτε το πρόβλημα είναι κυρτό

8) Με χρήση AMPL :

```

var X >= 0 ;
var psi >= 0 ;

maximize f: sqrt((x-1)^2 + psi^2);
s.t. c1: x <= 6 ;
s.t. c2: psi <= 4 ;

data :
let X := 2
let psi := 2

solve ;
display X, psi, f ;

```

Εξόδος

⋮  
 x = 6  
 psi = 4  
 f = 6,40312

Αρα η βέλτιστη λύση είναι το σημείο με συντεταγμένες (6,4)  
 (Πάνω δεξιά γωνία)

α) Έχουμε :

$X$  : Ενέργεια που παράγουμε από το φωτοβολταϊκό

$\Psi$  : Ενέργεια που αγοράζουμε από τον πάροχο

$$\text{Min κόστος} = \text{Min} (0,1X + 0,3\Psi) \quad , \quad \text{με} \quad 0 \leq X \leq 2000$$

$$\Psi \geq 0$$

$$X + \Psi = 5000$$

β) Var  $X \geq 0$  ;

Var  $\Psi \geq 0$  ;

minimize  $F : 0.1 * X + 0.3 * \Psi$  ;

s.t.  $C1 : X \leq 2000$  ;

$C2 : X + \Psi \geq 5000$  ;

solve ;

display  $X, \Psi, F$  ;

Έξοδος

$$X = 2000$$

$$\Psi = 3000$$

$$F = 1100$$

Το βέλτιστο είναι να παραχθεί η μέγιστη δυνατή ποσότητα μέσω φωτοβολταϊκού και η υπόλοιπη να αγοραστεί από τον πάροχο

8)  $X, \psi$  όμοια με (α)

$Z$ : Διαδικός τελεστής για το αν θα υπάρχει ή όχι κόστος συντήρησης για το φωτοβολταϊκό  
(0: ΟΧΙ, 1: ΝΑΙ)

$$\text{Min Κόστος} = \text{Min} (0,1X + 0,3\psi + 50Z + 30)$$

$$\mu\epsilon : 0 \leq X \leq 2000$$

$$\psi \geq 0$$

$$X + \psi = 5000$$

$$X \leq 2000Z$$

$$Z \in \{0,1\}$$

Το πρόβλημα είναι διγυμνότυπο του bin packing

Ως ακέραιο γραμμικό πρόγραμμα διατυπώνεται :

$$\min \text{σακούλες} = \min(\psi_1 + \psi_2 + \psi_3 + \psi_4)$$

$$\text{ε.ω.} \quad x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 1$$

$$x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 1$$

$$x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 1$$

$$x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 1$$

$$x_{11} + x_{21} + 1,5x_{31} + 2,5x_{41} \leq 4\psi_1$$

$$x_{12} + x_{22} + 1,5x_{32} + 2,5x_{42} \leq 4\psi_2$$

$$x_{13} + x_{23} + 1,5x_{33} + 2,5x_{43} \leq 4\psi_3$$

$$x_{14} + x_{24} + 1,5x_{34} + 2,5x_{44} \leq 4\psi_4$$

$$x_{ij}, \psi_j$$

•  $x_{ij} = 1$  αν το  $i$ -όστο αντικείμενο τοποθετείται στη  $j$ -οστή σακούλα

•  $\psi_j = 1$  αν η  $j$ -οστή σακούλα δεν είναι άδεια

$$x_{ij}, \psi_j \in \{0, 1\}$$

$$i, j = 1, \dots, 4$$



Έχουμε την αντικειμενική συνάρτηση  $F(x_1, x_2) = 2x_1 + x_2^2 + \log(x_1 + x_2 + 1)$

Χρησιμοποιούμε τον Εστιάνο πίνακα :

$$H_F(x_1, x_2) = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 F}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 F}{\partial x_1 \partial x_2} \\ \frac{\partial^2 F}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 F}{\partial x_2^2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \frac{\partial^2 f}{\partial x_1^2} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_1 \partial x_2} \\ \frac{\partial^2 f}{\partial x_2 \partial x_1} & \frac{\partial^2 f}{\partial x_2^2} \end{bmatrix} =$$

$$= \begin{bmatrix} 2 - \frac{1}{x_1 + x_2 + 1} & 2 - \frac{1}{x_1 + x_2 + 1} \\ -\frac{1}{x_1 + x_2 + 1} & 2 - \frac{1}{x_1 + x_2 + 1} \end{bmatrix}$$

$$\hookrightarrow \text{Ιδιότητα} = 4 - 2 \frac{1}{x_1 + x_2 + 1}$$

θα είναι πάντα θετική διότι  $x_1 + x_2 > -1$

Άρα το αρχικό πρόβλημα είναι κυρτό



Οι τοποθεσίες θα συμβολίζονται ως εξής :

- Ακρόπολη  $\rightarrow A$
- Ναός του Ολυμπίου Διός  $\rightarrow N$
- Βιβλιοθήκη του Αδριανού  $\rightarrow B$
- Εθνικός Αρχαιολογικό Μουσείο  $\rightarrow E$

Οι Αποστάσεις ανάμεσα στους Αρχαιολογικούς χώρους είναι ;  
(σε χλμ)

$$A \rightarrow N = 1$$

$$A \rightarrow B = 0,7$$

$$A \rightarrow E = 2,5$$

$$N \rightarrow B = 1,1$$

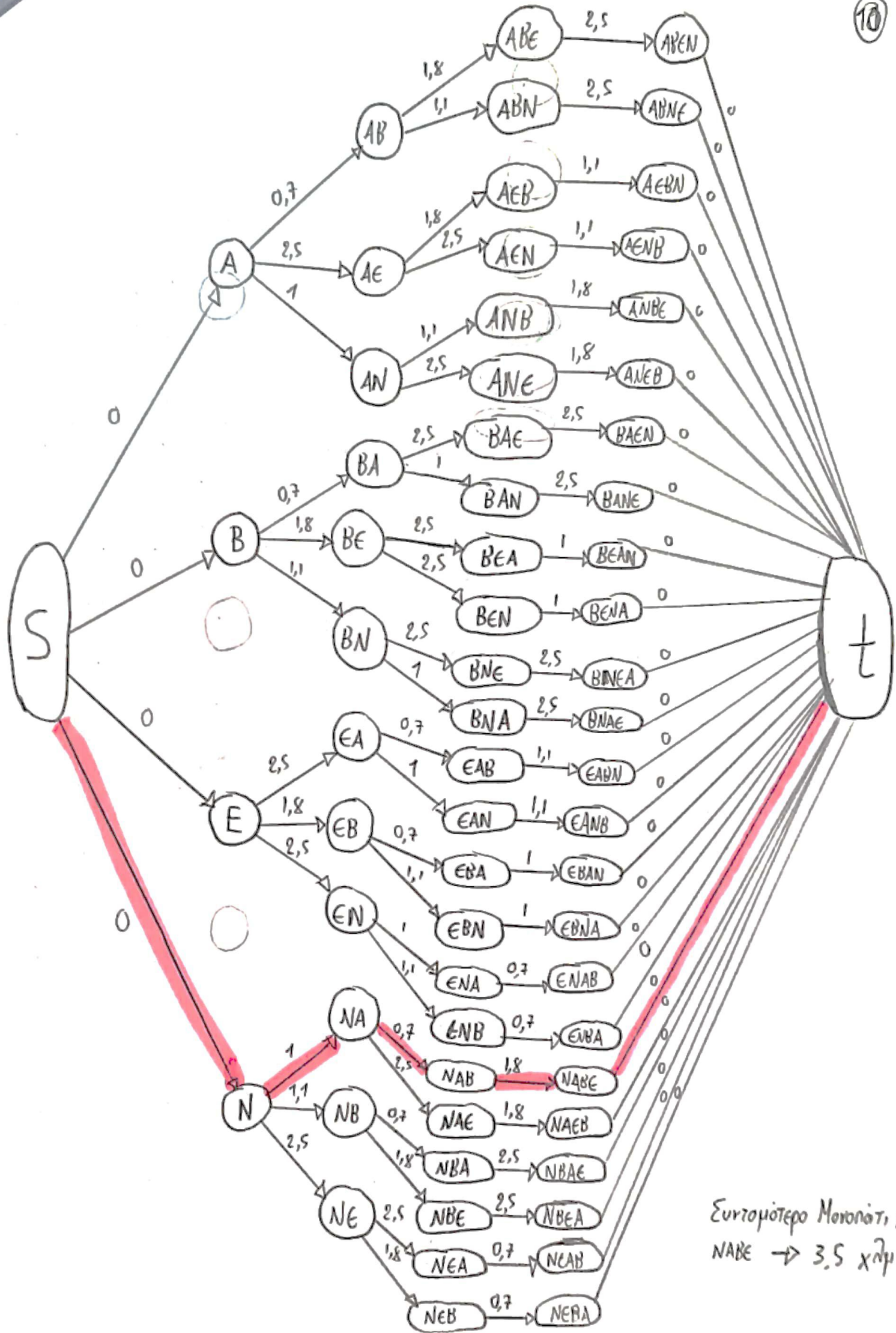
$$N \rightarrow E = 2,5$$

$$B \rightarrow E = 1,8$$

	A	N	B	E
A	-	<del>0,1</del> 1	0,7	2,5
N	<del>0,1</del> 1	-	1,1	2,5
B	0,7	1,1	-	1,8
E	2,5	2,5	1,8	-

Θα χρησιμοποιήσουμε χρόνο για να διαμορφώσουμε το πρόβλημα με δυναμικό προγραμματισμό.

Το πρόβλημα διαμορφώνεται ισοδύναμα σε Πρόβλημα Εύρεσης Ευτορότερου Μονοπατιού.



Συντομότερο Μονοπάτι: :  
NABE  $\rightarrow$  3.5 χλμ

Παρατηρούμε ότι είναι διγρηγότυπο του Knapsack

Χωρητικότητα σακιδίου  $\rightarrow 4$

4 αντικείμενα αξίας 1, 2, 2, 3

Αντίστοιχα βάρη 2, 3, 1, 2

Το διατυλώνουμε λοιπόν ως εξής :

Μέγιστη χωρητικότητα =  $B$

$n$  Αντικείμενα

$a_i$  : Αξία αντικ.  $i$

$b_i$  : Βάρος αντικ.  $i$

$$x_i = \begin{cases} 1 & \text{Επιλέγεται το } i \\ 0 & \text{Δεν επιλέγεται το } i \end{cases}$$

$$\max \sum_{i=1}^n a_i x_i \quad \text{ε.ω.} \quad \sum_{i=1}^n b_i x_i \leq B$$

$$x_i \in \{0, 1\}$$