



ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗ ΥΔΑΤΙΚΩΝ ΠΟΡΩΝ

Νικόλαος Θεοδοσίου- Αν. καθηγήτης
Τμήμα Πολιτικών Μηχανικών Α.Π.Θ



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο

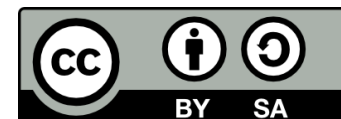


ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΣΠΑ
2007-2013
πρόγραμμα για την ανάπτυξη
ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ



Άδειες Χρήσης

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό υπόκειται σε άδειες χρήσης Creative Commons.
- Για εκπαιδευτικό υλικό, όπως εικόνες, που υπόκειται σε άλλου τύπου άδειας χρήσης, η άδεια χρήσης αναφέρεται ρητώς.



Χρηματοδότηση

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στα πλαίσια του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «Ανοικτά Ακαδημαϊκά Μαθήματα στο Αριστοτέλειο Πανεπιστήμιο Θεσσαλονίκης» έχει χρηματοδοτήσει μόνο τη αναδιαμόρφωση του εκπαιδευτικού υλικού.
- Το έργο υλοποιείται στο πλαίσιο του Επιχειρησιακού Προγράμματος «Εκπαίδευση και Δια Βίου Μάθηση» και συγχρηματοδοτείται από την Ευρωπαϊκή Ένωση (Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο) και από εθνικούς πόρους.



Εισαγωγή και απαλειφή μεταβλητών

$$V = v_1x_1 + v_2x_2 + \dots + v_kx_k + 0x_{k+1} + 0x_{k+2} + \dots + 0x_{k+m} = \max$$

$$\left. \begin{aligned} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1k}x_k + x_{k+1} + \dots + 0 &= b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2k}x_k + 0 + x_{k+2} + \dots + 0 &= b_2 \\ \dots & \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mk}x_k + 0 + 0 + \dots + x_{k+m} &= b_m \end{aligned} \right\}$$

Αρχική βασική λύση

$$x_1 = x_2 = \dots = x_k = 0, x_{k+1} = b_1, x_{k+2} = b_2, \dots, x_{k+m} = b_m$$

($n - m = k + m - m = k$ μεταβλητές με μηδενική τιμή)



Εισαγωγή και απαλειφή μεταβλητών

$$\begin{array}{c} \downarrow \\ \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdot & \cdot & \cdot & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \cdot & \cdot & \cdot & a_{2k} \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdot & \cdot & \cdot & a_{mk} \end{bmatrix} \begin{array}{c} \uparrow \\ \begin{bmatrix} 1 & 0 & \cdot & \cdot & \cdot & 0 \\ 0 & 1 & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ 0 & 0 & \cdot & \cdot & \cdot & 1 \end{bmatrix} \end{array} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \cdot \\ x_k \\ \boxed{x_{k+1}} \\ \boxed{x_{k+2}} \\ \cdot \\ \boxed{x_{k+m}} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ b_m \end{bmatrix} \end{array}$$

- 1η σειρά: Διαίρεση με a_{11}
- Υπόλοιπες σειρές: $a_{ij} - a_{1j} a_{i1}/a_{11}$

$$\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ \cdot \\ 0 \end{bmatrix} \begin{array}{c} \frac{a_{12}}{a_{11}} \\ a_{22} - a_{12} \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \cdot \\ a_{m2} - a_{12} \frac{a_{m1}}{a_{11}} \end{array} \begin{array}{c} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{array} \begin{array}{c} \frac{a_{1k}}{a_{11}} \\ a_{2k} - a_{1k} \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \cdot \\ a_{mk} - a_{1k} \frac{a_{m1}}{a_{11}} \end{array} \begin{array}{c} \frac{1}{a_{11}} \\ 0 - \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \cdot \\ 0 - \frac{a_{m1}}{a_{11}} \end{array} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ \cdot \\ 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ \cdot \\ \cdot \\ I \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \cdot \\ x_k \\ x_{k+1} \\ x_{k+2} \\ \cdot \\ x_{k+m} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \boxed{\frac{b_1}{a_{11}}} \\ b_2 - b_1 \frac{a_{21}}{a_{11}} \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \boxed{b_m - b_1 \frac{a_{m1}}{a_{11}}} \end{bmatrix}$$



Διαδικασία υπολογισμού της βέλτιστης λύσης - Εισαγωγή μεταβλητής

Με δεδομένη μια ορισμένη βασική λύση που δίνει μια τιμή V στην αντικειμενική συνάρτηση, ο σκοπός μας είναι να εισάγουμε την κατάλληλη μεταβλητή και να απαλείψουμε επίσης την κατάλληλη μεταβλητή, ώστε η καινούρια βασική λύση που θα προκύψει να **αυξάνει κατά το μέγιστο δυνατό την τιμή V της αντικειμενικής συνάρτησης.**

Έτσι διαδοχικά θα προσδιορίζουμε βασικές λύσεις που θα αντιστοιχούν σε ολονέν αυξανόμενες τιμές της αντικειμενικής συνάρτησης.

Η λύση του προβλήματος θα είναι εκείνη η βασική λύση, στην οποία θα διαπιστωθεί ότι εισαγωγή μιας μεταβλητής και απαλοιφή άλλης μιας μεταβλητής δεν αυξάνει περισσότερο την τιμή της αντικειμενικής συνάρτησης.



Διαδικασία υπολογισμού της βέλτιστης λύσης - Εισαγωγή μεταβλητής

$$a_{11}|x_1 + \lambda y_1| + a_{12}|x_2 + \lambda y_2| + \dots + a_{1k}|x_k + \lambda y_k| + |x_{k+1} + \lambda y_{k+1}| + 0 + \dots + 0 = b_1$$

$$a_{21}|x_1 + \lambda y_1| + a_{22}|x_2 + \lambda y_2| + \dots + a_{2k}|x_k + \lambda y_k| + 0 + |x_{k+2} + \lambda y_{k+2}| + \dots + 0 = b_2$$

.....

$$a_{m1}|x_1 + \lambda y_1| + a_{m2}|x_2 + \lambda y_2| + \dots + a_{mk}|x_k + \lambda y_k| + 0 + 0 + \dots + |x_{k+m} + \lambda y_{k+m}| = b_m$$

$$\left. \begin{aligned} \alpha_{11}y_1 + \alpha_{12}y_2 + \dots + \alpha_{1k}y_k + y_{k+1} + 0 + \dots + 0 &= 0 \\ \alpha_{21}y_1 + \alpha_{22}y_2 + \dots + \alpha_{2k}y_k + 0 + y_{k+2} + \dots + 0 &= 0 \\ \dots & \\ \alpha_{m1}y_1 + \alpha_{m2}y_2 + \dots + \alpha_{mk}y_k + 0 + 0 + \dots + y_{k+m} &= 0 \end{aligned} \right\}$$



Διαδικασία υπολογισμού της βέλτιστης λύσης - Εισαγωγή μεταβλητής

Απ' όλες τις τιμές Δnj , που αναφέρονται σε κάθε μια μεταβλητή που δεν υπεισέρχεται στη βασική λύση, προσδιορίζεται η μεγαλύτερη.

Η μεταβλητή xj που αντιστοιχεί σ' αυτή τη μεγαλύτερη τιμή του Δnj είναι η μεταβλητή που μπαίνει στη βασική λύση, γιατί η εισαγωγή της στη βασική λύση, αυξάνει κατά το μέγιστο δυνατό (κατά Δnj) την αντικειμενική συνάρτηση.



Διαδικασία υπολογισμού της βέλτιστης λύσης - Εξαγωγή μεταβλητής

• Αν x_1 είναι η μεταβλητή που θα πάρει τιμή $\bar{0}$, τότε οι βασικές μεταβλητές θα πάρουν τιμές:

• $x_{k+1} = b_1 - a_{11} x_1, \quad x_1 \leq b_1 / a_{11}$

• $x_{k+2} = b_2 - a_{21} x_1, \quad x_1 \leq b_2 / a_{21}$

• $x_{k+i} = b_i - a_{i1} x_1, \quad x_1 \leq b_i / a_{i1}$

Μία από αυτές θα πρέπει να μηδενιστεί, δηλ. η x_1 θα πάρει τιμή που να μηδενίζει μία βασική μεταβλητή αλλά να διατηρεί τις υπόλοιπες μη αρνητικές



Διαδικασία υπολογισμού της βέλτιστης λύσης - Εξαγωγή μεταβλητής

- Απαλείφεται η μεταβλητή που δημιουργεί τον αυστηρότερο περιορισμό στην εισαγόμενη μεταβλητή
- Αν x_1 η εισαγόμενη μεταβλητή και x_{k+1} η απαλειφόμενη:
 - $x_1 = b_1 / a_{11}$
- Αν απαλειφθεί η μεταβλητή x_{k+i} :
 - $x_1 = b_i / a_{i1}$



Η μέθοδος Simplex - 1ος πίνακας

$$\Delta V_j = \lambda \left(v_j - \sum_s a_{sj} v_s \right) \quad \lambda=1$$

		x_1	x_2	x_k	x_{k+1}	x_{k+2}	x_{k+m}		
1	x_{k+1}	a_{11}	a_{12}	a_{1k}	1	0	0	b_1	$\frac{b_1}{a_{11}}$
2	x_{k+2}	a_{21}	a_{22}	a_{2k}	0	1	0	b_2	$\frac{b_2}{a_{21}}$
3	x_{k+3}	a_{31}	a_{32}	a_{3k}	0	0	0	b_3	$\frac{b_3}{a_{31}}$
...
m	x_{k+m}	a_{m1}	a_{m2}	a_{mk}	0	0	1	b_m	$\frac{b_m}{a_{m1}}$
		v_1	v_2	v_k	0	0	0	v	
		v_1	v_2	v_k	-	-	-	Δv_j	

Η μέθοδος Simplex - 2ος πίνακας

$$\Delta V_j = \lambda \left(v_j - \sum_s a_{sj} v_s \right)$$

		x_1	x_2	x_k	x_{k+1}	x_{k+2}	x_{k+m}		
1	x_{k+1}	0	$a_{12} - a_{22} \frac{a_{11}}{a_{21}}$	$a_{1k} - a_{2k} \frac{a_{11}}{a_{21}}$	1	$-\frac{a_{11}}{a_{21}}$	0	$b_1 - b_2 \frac{a_{11}}{a_{21}}$	$\frac{b_1 - b_2 \frac{a_{11}}{a_{21}}}{a_{12} - a_{22} \frac{a_{11}}{a_{21}}}$
2	x_1	1	$\frac{a_{22}}{a_{21}}$	$\frac{a_{2k}}{a_{21}}$	0	$\frac{1}{a_{21}}$	0	$\frac{b_2}{a_{21}}$	$\frac{\frac{b_2}{a_{21}}}{\frac{a_{22}}{a_{21}}}$
3	x_{k+3}	0	$a_{32} - a_{22} \frac{a_{31}}{a_{21}}$	$a_{3k} - a_{2k} \frac{a_{31}}{a_{21}}$	0	$-\frac{a_{31}}{a_{21}}$	0	$b_3 - b_2 \frac{a_{31}}{a_{21}}$	$\frac{b_3 - b_2 \frac{a_{31}}{a_{21}}}{a_{32} - a_{22} \frac{a_{31}}{a_{21}}}$
...
m	x_{k+m}	0	$a_{m2} - a_{22} \frac{a_{m1}}{a_{21}}$	$a_{mk} - a_{2k} \frac{a_{m1}}{a_{21}}$	0	$-\frac{a_{m1}}{a_{21}}$	1	$b_m - b_2 \frac{a_{m1}}{a_{21}}$	$\frac{b_m - b_2 \frac{a_{m1}}{a_{21}}}{a_{m2} - a_{22} \frac{a_{m1}}{a_{21}}}$
		v_1	v_2	v_k	0	0	0	v	
		-	$\Delta V_2 = v_2 - v_1 \frac{a_{22}}{a_{21}}$	$\Delta V_k = v_k - v_1 \frac{a_{2k}}{a_{21}}$	-	-	-	Δv_j	

ΠΑΡΑΔΕΙΓΜΑ

- Μαθηματικό μοντέλο

- Αντικειμενική συνάρτηση

- Περιορισμοί $V = 6x_1 + 4x_2 = \max$

$$4x_1 + 2x_2 \leq 40$$

$$x_1 + x_2 \leq 15$$

$$\left. \begin{array}{l} x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \end{array} \right\}$$



ΚΑΝΟΝΙΚΗ ΜΟΡΦΗ ΜΟΝΤΕΛΟΥ

$$V = 6x_1 + 4x_2 + 0x_3 + 0x_4 = \max$$

$$\left. \begin{array}{l} 4x_1 + 2x_2 + x_3 + 0x_4 = 40 \\ x_1 + x_2 + 0x_3 + x_4 = 15 \end{array} \right\}$$

$$V = 6x_1 + 4x_2 + 0x_3 + 0x_4 = \max$$

$$x_1 + x_2 + 0x_3 + x_4 = 15$$



1ος ΠΙΝΑΚΑΣ SIMPLEX-1η ΒΑΣΙΚΗ ΛΥΣΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_3	4	2	1	0	40	
x_4	1	1	0	1	15	
v	6	4	0	0		
Δv						

ΥΠΟΛΟΓΙΣΜΟΣ Δv - ΕΙΣΕΡΧΟΜΕΝΗ ΜΕΤΑΒΛΗΤΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_3	4	2	1	0	40	
x_4	1	1	0	1	15	
v	6	4	0	0		
Δv	$6-(4*0+1*0)=6$	$4-(2*0+1*0)=4$	/			



ΥΠΟΛΟΓΙΣΜΟΣ b' - ΕΞΕΡΧΟΜΕΝΗ ΜΕΤΑΒΛΗΤΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_3	4	2	1	0	40	$40/4=10$
x_4	1	1	0	1	15	$15/1=15$
v	6	4	0	0		
Δv	6- ($4*0+1*0$) =6	4- ($2*0+1*0$) =4	/	/		



2ος ΠΙΝΑΚΑΣ SIMPLEX-2η ΒΑΣΙΚΗ ΛΥΣΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_1	1	0,5	0,25	0	10	
x_4	$1-1=0$	$1-0,5=0,5$	$0-0,25=-0,25$	$1-0=1$	$15-10=5$	
v	6	4	0	0		
Δv						



ΥΠΟΛΟΓΙΣΜΟΣ Δv - ΕΙΣΕΡΧΟΜΕΝΗ ΜΕΤΑΒΛΗΤΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_1	1	0,5	0,25	0	10	
x_4	0	0,5	-0,25	1	5	
v	6	4	0	0		
Δv	/	4- (0,5*6+0,5*0)= 1	0-(0,25*6 -0,25*0) =-1,5	/		



ΥΠΟΛΟΓΙΣΜΟΣ b' - ΕΞΕΡΧΟΜΕΝΗ ΜΕΤΑΒΛΗΤΗ

	X_1	X_2	X_3	X_4	b	b'
X_1	1	0,5	0,25	0	10	$10/0,5=20$
X_4	0	0,5	-0,25	1	5	$5/0,5=10$
v	6	4	0	0		
Δv	/	4- (0,5*6+0, 5*0)=1	0-(0,25*6-0,25*0)= -1,5	/		



3ος ΠΙΝΑΚΑΣ SIMPLEX-3η ΒΑΣΙΚΗ ΛΥΣΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_1	1	0	0,5	-1	5	
x_2	0	1	-0,5	2	10	
v	6	4	0	0		
Δv	/	/				



ΥΠΟΛΟΓΙΣΜΟΣ Δv - ΕΙΣΕΡΧΟΜΕΝΗ ΜΕΤΑΒΛΗΤΗ

	x_1	x_2	x_3	x_4	b	b'
x_1	1	0	0,5	-1	10	
x_2	0	1	-0,5	2	5	
v	6	4	0	0		
Δv	/	/	$0 - (0,5 * 6 - 0,5 * 4) =$ -1	$0 - (-1 * 6 + 2 * 4) =$ -2		



Τεχνητές μεταβλητές

$$V = v_1x_1 + v_2x_2 + \dots + v_kx_k = \max$$

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1k}x_k \geq b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2k}x_k \geq b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + \dots + a_{3k}x_k \leq b_3$$

$$V = v_1x_1 + v_2x_2 + \dots + v_kx_k = \max$$

• • • • •

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mk}x_k \leq b_m$$

$$\left. \begin{array}{l} x_1 \geq 0 \\ x_2 \geq 0 \\ \dots \\ x_k \geq 0 \end{array} \right\}$$



Τεχνητές μεταβλητές

$$a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1k}x_k - x_{k+1} + 0x_{k+2} + 0x_{k+3} + \dots + 0x_{k+m} = b_1$$

$$a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2k}x_k + 0x_{k+1} - x_{k+2} + 0x_{k+3} + \dots + 0x_{k+m} = b_2$$

$$a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + \dots + a_{3k}x_k + 0x_{k+1} + 0x_{k+2} + x_{k+3} + \dots + 0x_{k+m} = b_3$$

.....

$$a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mk}x_k + 0x_{k+1} + 0x_{k+2} + 0x_{k+3} + \dots + x_{k+m} = b_m$$

$$x_1 \geq 0$$

$$x_2 \geq 0$$

.....

$$x_k \geq 0$$

$$x_{k+1} \geq 0$$

.....

$$x_{k+m} \geq 0$$

– Αρχική βασική λύση:

– $x_1=0, x_2=0, \dots, x_k=0$

– $x_{k+1} = -b_1, x_{k+2} = -b_2$

– $x_{k+3} = b_3, \dots, x_{k+m} = b_m$



Τεχνητές μεταβλητές

$$V = v_1x_1 + v_2x_2 + \dots + v_kx_k + 0.x_{k+1} + 0.x_{k+2} + \dots + 0.x_{k+m} - M.x_{k+m+1} - M.x_{k+m+2} = \max$$

$$\alpha_{11}x_1 + \alpha_{12}x_2 + \dots + \alpha_{1k}x_k - x_{k+1} + 0.x_{k+2} + 0.x_{k+3} + \dots + 0.x_{k+m} + x_{k+m+1} + 0.x_{k+m+2} = b_1$$

$$\alpha_{21}x_1 + \alpha_{22}x_2 + \dots + \alpha_{2k}x_k + 0.x_{k+1} - x_{k+2} + 0.x_{k+3} + \dots + 0.x_{k+m} + 0.x_{k+m+1} + x_{k+m+2} = b_2$$

$$\alpha_{31}x_1 + \alpha_{32}x_2 + \dots + \alpha_{3k}x_k + 0.x_{k+1} + 0.x_{k+2} + x_{k+3} + \dots + 0.x_{k+m} + 0.x_{k+m+1} + 0.x_{k+m+2} = b_3$$

.....

$$\alpha_{m1}x_1 + \alpha_{m2}x_2 + \dots + \alpha_{mk}x_k + 0.x_{k+1} + 0.x_{k+2} + 0.x_{k+3} + \dots + x_{k+m} + 0.x_{k+m+1} + 0.x_{k+m+2} = b_m$$

$$x_1, x_2, \dots, x_k, x_{k+1}, x_{k+2}, \dots, x_{k+m}, x_{k+m+1}, x_{k+m+2} \geq 0$$

• Αρχική βασική λύση:

$$x_1=0, \dots, x_{k+2}=0, x_{k+3}=b_3, \dots, x_{k+m}=b_m, x_{k+m+1}=b_1, x_{k+m+2}=b_2$$



Παράδειγμα

Μια εταιρία υδάτων διαχειρίζεται τα υπόγεια και επιφανειακά νερά μιας περιοχής για την ύδρευση μιας πόλης και την άρδευση της γύρω περιοχής.

Για τη θερινή περίοδο υπολογίσθηκε ότι οι μέγιστοι διαθέσιμοι όγκοι υπόγειου και επιφανειακού νερού είναι αντίστοιχα $3 \cdot 10^6$ και $2,2 \cdot 10^6 \text{ m}^3$, ενώ για την ίδια περίοδο οι ελάχιστες αναγκαίες ποσότητες νερού για ύδρευση και άρδευση είναι $1,5 \cdot 10^6$ και $2,8 \cdot 10^6 \text{ m}^3$ αντίστοιχα.

Επειδή η γεύση του επιφανειακού νερού δεν είναι καλή, η εταιρία είναι υποχρεωμένη να δίνει για ύδρευση νερό ανάμικτο με αναλογία υπόγειου προς επιφανειακό νερό τουλάχιστον 2:1.

Το λειτουργικό κόστος του νερού (που προέρχεται από τις εγκαταστάσεις καθαρισμού και τα αντλιοστάσια) είναι: Για το υπόγειο νερό $0,32 \text{ €/m}^3$, όταν προορίζεται για ύδρευση και $0,24 \text{ €/m}^3$, όταν προορίζεται για άρδευση, ενώ για το επιφανειακό νερό $0,26 \text{ €/m}^3$, όταν προορίζεται για ύδρευση και $0,2 \text{ €/m}^3$, όταν προορίζεται για άρδευση.

Θα υπολογίσουμε πόσο υπόγειο και πόσο επιφανειακό νερό πρέπει να διαθέσει η εταιρία κατά τη θερινή περίοδο για ύδρευση και άρδευση, ώστε να έχει το ελάχιστο λειτουργικό κόστος.



Παράδειγμα

■ Διατύπωση προβλήματος

–Υδρευση και άρδευση

–Μέγιστοι διαθέσιμοι όγκοι νερού

Υπόγειο: $3 \cdot 10^6 \text{ m}^3$ Επιφανειακό: $2,2 \cdot 10^6 \text{ m}^3$

–Ελάχιστες αναγκαίες ποσότητες νερού

Υδρευση: $1,5 \cdot 10^6 \text{ m}^3$ Άρδευση: $2,8 \cdot 10^6 \text{ m}^3$

–Νερό ύδρευσης: Αναλογία υπόγειου

προς επιφανειακό τουλάχιστον 2:1

–Λειτουργικό κόστος υπόγειου νερού:

$0,32 \text{ €/m}^3$ (Υδρευση), $0,24 \text{ €/m}^3$ (Άρδευση)

–Λειτουργικό κόστος επιφανειακού νερού:

$0,26 \text{ €/m}^3$ (Υδρευση), $0,2 \text{ €/m}^3$ (Άρδευση)

–Υπολογισμός υπόγειου και επιφανειακού νερού που διατίθεται για ύδρευση και άρδευση, ώστε να ελαχιστοποιηθεί το λειτουργικό κόστος



Παράδειγμα

x_1 =υπόγειο - ύδρευση

x_2 = υπόγειο - άρδευση

x_3 = επιφανειακό - ύδρευση

x_4 = επιφανειακό - άρδευση

–Αντικειμενική συνάρτηση (πολ/μένη επί 25)

$$V = 8x_1 + 6x_2 + 6,5x_3 + 5x_4 = \min$$

–Περιορισμοί

$$x_1 + x_3 \geq 15 \quad (\text{ελάχιστη απαιτούμενη ποσότητα νερού για ύδρευση})$$

$$x_2 + x_4 \geq 28 \quad (\text{ελάχιστη απαιτούμενη ποσότητα νερού για άρδευση})$$

$$x_1 + x_2 \leq 30 \quad (\text{μέγιστο απόθεμα υπόγειου νερού})$$

$$x_3 + x_4 \leq 22 \quad (\text{μέγιστο απόθεμα επιφανειακού νερού})$$

$$-x_1 + 2x_3 \leq 0 \quad (\text{ελάχιστη αναλογία υπόγειου προς επιφανειακό νερό})$$

$$x_i \geq 0 \quad (i = 1,2,3,4)$$

Παράδειγμα - Κανονική μορφή

– Αντικειμενική συνάρτηση

$$V = -8x_1 - 6x_2 - 6,5x_3 - 5x_4 + 0 \cdot x_6 - Mx_7 - Mx_8 + 0 \cdot x_9 + 0 \cdot x_{10} + 0 \cdot x_{11} = \max$$

– Περιορισμοί

$$\left. \begin{array}{l} x_1 + x_3 \geq 15 \\ x_2 + x_4 \geq 28 \\ x_1 + x_2 \leq 30 \\ x_3 + x_4 \leq 22 \\ -x_1 + 2x_3 \leq 0 \end{array} \right\} \begin{array}{l} x_1 + 0 \cdot x_2 + x_3 + 0 \cdot x_4 - x_5 + 0 \cdot x_6 + x_7 + 0 \cdot x_8 + 0 \cdot x_9 + 0 \cdot x_{10} + 0 \cdot x_{11} = 15 \\ 0 \cdot x_1 + x_2 + 0 \cdot x_3 + x_4 + 0 \cdot x_5 - x_6 + 0 \cdot x_7 + x_8 + 0 \cdot x_9 + 0 \cdot x_{10} + 0 \cdot x_{11} = 28 \\ x_1 + x_2 + 0 \cdot x_3 + 0 \cdot x_4 + 0 \cdot x_5 + 0 \cdot x_6 + 0 \cdot x_7 + 0 \cdot x_8 + x_9 + 0 \cdot x_{10} + 0 \cdot x_{11} = 30 \\ 0 \cdot x_1 + 0 \cdot x_2 + x_3 + x_4 + 0 \cdot x_5 + 0 \cdot x_6 + 0 \cdot x_7 + 0 \cdot x_8 + 0 \cdot x_9 + x_{10} + 0 \cdot x_{11} = 22 \\ -x_1 + 0 \cdot x_2 + 2 \cdot x_3 + 0 \cdot x_4 + 0 \cdot x_5 + 0 \cdot x_6 + 0 \cdot x_7 + 0 \cdot x_8 + 0 \cdot x_9 + 0 \cdot x_{10} + x_{11} = 0 \end{array}$$

$$x_i \geq 0 \quad (i=1,2,\dots,11)$$



Παράδειγμα: 1ος-2ος πίνακας Simplex

1

		x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}		
1	x_7	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	0	15	∞ EIT
2	x_8	0	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	28	28
3	x_9	1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	30	∞ EIT
4	x_{10}	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	22	22
5	x_{11}	-1	0	2	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0/0
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-43M	
		-8+M	-6+M	-	-5+M	-M	-M	-	-	-	-	-	-	

2

		x_1	x_2	x_3	x_4	x_5	x_6	x_7	x_8	x_9	x_{10}	x_{11}		
1	x_7	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	0	15	∞ EIT
2	x_8	0	1	-1	0	0	-1	0	1	0	-1	0	6	6
3	x_9	1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	30	30
4	x_4	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	22	∞ EIT
5	x_{11}	-1	0	2	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0/0
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-21M-	
		-8+M	-6+M	-1,5	-	-M	-M	-	-	-	-	-	-	

Παράδειγμα: 2ος-3ος πίνακας Simplex

2

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	X ₇	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	0	15	∞ Erro
2	X ₈	0	1	-1	0	0	-1	0	1	0	-1	0	6	6
3	X ₉	1	1	0	0	0	0	0	0	1	0	0	30	30
4	X ₄	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	22	∞ Err
5	X ₁₁	-1	0	2	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0/0
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-21M-	
		-8+M	-6+M	-1,5	-	-M	-M	-	-	-	-	-		

3

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	X ₇	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	0	15	15
2	X ₂	0	1	-1	0	0	-1	0	1	0	-1	0	6	
3	X ₉	1	0	1	0	0	1	0	-1	1	1	0	24	24
4	X ₄	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	22	22
5	X ₁₁	-1	0	2	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-15M-	
		-8+M	-	-7,5+M	-	-M	-6	-	-M+6	-	-1	-		

Παράδειγμα: 3ος-4ος πίνακας Simplex

3

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	X ₇	1	0	1	0	-1	0	1	0	0	0	0	15	15
2	X ₂	0	1	-1	0	0	-1	0	1	0	-1	0	6	
3	X ₉	1	0	1	0	0	1	0	-1	1	1	0	24	24
4	X ₄	0	0	1	1	0	0	0	0	0	1	0	22	22
5	X ₁₁	-1	0	2	0	0	0	0	0	0	0	1	0	0
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-15M-	
		-8+M	-	-7,5+M	-	-M	-6	-	-M+6	-	-1	-		

4

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	>	1,5	0	0	0	-1	0	1	0	0	0	-0,5	15	10
2	>	-0,5	1	0	0	0	-1	0	1	0	-1	0,5	6	
3	>	1,5	0	0	0	0	1	0	-1	1	1	-0,5	24	16
4	>	0,5	0	0	1	0	0	0	0	0	1	-0,5	22	44
5	>	-0,5	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0,5	0	
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-15M-	
		1,5M-	-	-	-	-M	-6	-	-M+6	-	-1	-0,5M+3,75		

Παράδειγμα: 4ος-5ος πίνακας Simplex

4

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	X ₇	1,5	0	0	0	-1	0	1	0	0	0	-0,5	15	10
2	X ₂	-0,5	1	0	0	0	-1	0	1	0	-1	0,5	6	
3	X ₉	1,5	0	0	0	0	1	0	-1	1	1	-0,5	24	16
4	X ₄	0,5	0	0	1	0	0	0	0	0	1	-0,5	22	44
5	X ₃	-0,5	0	1	0	0	0	0	0	0	0	0,5	0	
		-8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0	-15M-	
		1,5M-	-	-	-	-M	-6	-	-M+6	-	-1	-0,5M+3,75		

5

		X ₁	X ₂	X ₃	X ₄	X ₅	X ₆	X ₇	X ₈	X ₉	X ₁₀	X ₁₁		
1	X ₁	1	0	0	0	-0,67	0	0,67	0	0	0	-0,33	10	
2	X ₂	0	1	0	0	-0,33	-1	0,33	1	0	-1	0,33	11	
3	X ₉	0	0	0	0	1	1	-1	-1	1	1	0	9	
4	X ₄	0	0	0	1	0,33	0	-0,33	0	0	1	-0,33	17	
5	X ₃	0	0	1	0	-0,33	0	0,33	0	0	0	0,33	5	
		8	-6	-6,5	-5	0	0	-M	-M	0	0	0		
		-	-	-	-	-	-6	-M+7,835	-M+6	-	-1	-		



Τέλος Ενότητας

Επεξεργασία: Αλέξανδρος Π. Τσαούσογλου

Θεσσαλονίκη, 1.09.2015



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΕΠΙΧΕΙΡΗΣΙΑΚΟ ΠΡΟΓΡΑΜΜΑ
ΕΚΠΑΙΔΕΥΣΗ ΚΑΙ ΔΙΑ ΒΙΟΥ ΜΑΘΗΣΗ
επένδυση στην κοινωνία της γνώσης
ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΣΠΑ
2007-2013
πρόγραμμα για την ανάπτυξη
ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

