



$$\max \sum_{i=1}^n a_i x_i$$

$$\sum_{j=1}^m a_{ij} x_j = b_i \quad x_j \geq 0$$

όπου x_j ακέραιος για κάποιο ή για όλα $i, j=1, \dots, n$

Πρόβλημα Διαχείρισης Κεφαλαίου - Προϊνοδοχείου

c_j : η απόδοση από την j επένδυση

a_{ij} : η επένδυση που χρησιμοποιείται στην j επένδυση

Η επένδυση στην γραμμή παραγωγής προϋποθέτει την κατανάλωση του εργατοεπίου j

Περιορισμοί: $x_i \leq x_j$

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 \leq 1$$

Πρόβλημα του Σακιδίου

$$\max \sum c_j x_j \quad \sum a_{ij} x_j \leq b_i \quad x_j = \begin{cases} \geq 0 \\ \leq 0 \end{cases}$$

Παράδειγμα

Εργαστ.	Δουλειές (εκ/ετος)			Αποδ.
1	5	1	8	20
2	1	7	10	40
3	3	9	2	20
4	7	4	1	15
5	8	6	10	30
Διαθ	25	25	25	

$$x_j = \begin{cases} \geq 0 & \text{αν επιδειξει το εργο } j \\ \leq 0 & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

$$\max 20x_1 + 40x_2 + 20x_3 + 15x_4 + 30x_5 = z$$

$$5x_1 + x_2 + 3x_3 + 7x_4 + 8x_5 \leq 25$$

$$1x_1 + 7x_2 + 9x_3 + 4x_4 + 6x_5 \leq 25$$

$$8x_1 + 10x_2 + 2x_3 + 4x_4 + 10x_5 \leq 25$$

$$x_1 = x_2 = x_3 = x_4 = 1 \quad x_5 = 0 \quad z = 95$$

$$x_1 = 0.5789 \quad x_2 = x_3 = x_4 = 1 \quad x_5 = 0.7568 \quad z = 108.68$$

using the Simplex

Παράδειγμα

(2)

Να το μετατρέψουμε ώστε να έχουμε np/ho

$$\text{είτε } 2x_1 + x_2 \leq 5 \quad \text{είτε } 2x_3 - x_4 \leq 2$$

$$2x_1 + x_2 \leq 5 + My_1$$

$$2x_3 - x_4 \leq 2 + M(1 - y_1)$$

$$y_1 = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$$

} Either. or

if $2x_1 + x_2 \leq 5$ then $2x_3 - x_4 \leq 2$ } if then
either $2x_1 + x_2 > 5$ or $2x_3 - x_4 \leq 2$.

$$2x_1 + x_2 \geq 5 \quad \text{or} \quad 2x_3 - x_4 \leq 2$$

$$-2x_1 - x_2 \leq 5 \quad \text{or} \quad 2x_3 - x_4 \leq 2$$

$$-2x_1 - x_2 \leq 5 + My$$

$$2x_3 - x_4 \leq 2 + M(1 - y)$$

$$y = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$$

Παράδειγμα

$$f_1(x_1, \dots, x_n) \leq b_1$$

$$f_2(x_1, \dots, x_n) \leq b_2$$

⋮

$$f_m(x_1, \dots, x_n) \leq b_m$$

$$f_1(x_1, \dots, x_n) \leq b_1 + y_1 M$$

$$f_2(x_1, \dots, x_n) \leq b_2 + y_2 M$$

⋮

$$f_m(x_1, \dots, x_n) \leq b_m + y_m M$$

$$\sum_{i=1}^m y_i = m$$

Παράδειγμα

$$c_j(x_j) = \begin{cases} r_j + c_j x_j & , x_j > 0 \\ 0 & , x_j = 0 \end{cases}$$

Θέλω να ελαχιστοποιήσω το κόστος παραγωγής

$$\min \sum c_j x_j + k_j x_j \quad x_j = \mu y_j \quad y_j = \begin{cases} 1 \\ 0 \end{cases}$$

Παράδειγμα

Υποθέτουμε αποδοκίων

m αποδοκίες μ πεδύρες d_j

f_i εναλλακτικό κόστος λειτουργίας αν η αποδοκία i χρησιμοποιηθεί

c_{ij} το μοναδικό κόστος μεταφοράς του προϊόντος από την αποδοκία i στον πεδύρη j

x_{ij} η ποσότητα που στέλνεται από την αποδοκία i στο πεδύρη j

$$y_i = \begin{cases} 1 & , \text{αν η αποδοκία } i \text{ χρησιμοποιηθεί} \\ 0 & , \text{αλλιώς} \end{cases}$$

$$\text{Άρα } \min \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} + \sum_{i=1}^m f_i y_i$$

ημερομηνία $\sum_{j=1}^m x_{ij} = d_j \quad j=1, \dots, m$

$\sum_{j=1}^m x_{ij} \leq y_i \quad \left(\sum_{j=1}^m d_j \right) \quad i=1, \dots, n$
 M

Set covering problem

$S = \{1, 2, 3, 4, 5\}$ \mathcal{L}

$L = \{ (1,2), (1,3,5), (2,4,5), (3), (4), (4,5) \}$

κόβτος

$\{(1,2), (1,3,5), (2,4,5)\}$ κάλυψη για το σύνολο S

$x_i = \begin{cases} 1, & \text{αν το στοιχείο } i \text{ ανήκει στο σύνολο της } L \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$

min $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6$ Ποια στοιχεία του L χρησιμοποιώ για να καλύψω το S ?

Πρέπει να επιλεγούν $\left\{ \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_5 \geq 1 \\ x_1 + x_3 \geq 1 \\ x_2 + x_4 \geq 1 \\ x_3 + x_6 \geq 1 \\ x_2 + x_3 + x_6 \geq 1 \end{array} \right.$ " " 2?
 " " 3?
 " " 4?
 " " 5?

Set packing problem

$$S = \{1, 2, 3, 4, 5, 6\}$$

$$L = \{ \overset{x_1}{(1, 2, 5)}, \overset{x_2}{(1, 3)}, \overset{x_3}{(2, 4)}, \overset{x_4}{(3, 6)}, \overset{x_5}{(2, 3, 6)} \}$$

$$\max x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5$$

Δεν δένω να
μαζίει
επιικιδύψη

$$\begin{cases} x_1 + x_2 \leq 1 \\ x_1 + x_3 + x_5 \leq 1 \\ x_2 + x_4 + x_5 \leq 1 \\ x_3 \leq 1 \\ x_1 \leq 1 \\ x_4 + x_5 \leq 1 \end{cases}$$

Set partitioning problem

To idio he to set packing addi he ikozetes
in covering

$$n.f \quad S = \{1, 2, 3, 4, 5\} \quad L = \{(1, 2), (1, 3, 5), (2, 4, 5), (3), (4), (4, 5)\}$$

$$x_1 + x_2 + x_5 = 1$$

$$x_1 + x_3 = 1$$

$$x_2 + x_4 = 1$$

$$x_3 + x_6 = 1$$

$$x_2 + x_3 + x_6 = 1$$

Προβλήματα Αποφορτίσματος (Scheduling routing)

$$x_j = \begin{cases} 1, & \text{αν ένα} \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

Εστω $a_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{αν το σημείο περιλαμβάνεται στη διαδρομή} \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$

c_j : το κόστος εκκώρυξης ενός περιλήψιμου στη διαδρομή j

$$\min \sum_{j=1}^n c_j x_j \quad \sum a_{ij} x_j = 1 \quad i=1, \dots, n$$

Πρόβλημα περιοδικότητας εμπορίας

c_{ij} κόστος μεταφοράς από τον κόμβο i στον j

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{αν πάει από τον } i \text{ στον } j \text{ κόμβο} \\ 0, & \text{αλλιώς} \end{cases}$$

πρόβλημα εκκώρυξης

$$\left\{ \begin{aligned} &\min \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \\ &\sum_{i=1}^n x_{ij} = 1 \\ &\sum_{j=1}^n x_{ij} = 1 \end{aligned} \right.$$

