

1. יש זוג של הבעיות הדואליות:

$$\begin{aligned} \max \quad & cx \\ Ax \leq & b, \quad (P) \\ x \geq & 0. \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \min \quad & yb, \\ yA \geq & c, \quad (D) \\ y \geq & 0. \end{aligned}$$

נניח שהוקטורים x^* ו- y^* הם הפתרונות של הבעיות (P) ו-(D) נגדיר את פונקציית לגראנז':

$$L(x, y) = cx + y(b - Ax).$$

הוכח שהוקטורים x^* ו- y^* הם נקודת אוסף של פונקציה $L(x, y)$, דהיינו $L(x, y^*) \leq L(x^*, y^*) \leq L(x^*, y)$ לכל $x \geq 0, y \geq 0$.

הפתרון:

לפי החוק המשלים:

$$\begin{aligned} y^*(b - Ax^*) &= 0 \\ x^*(c - y^*A) &= 0. \end{aligned}$$

לכן

$$L(x^*, y^*) = cx^* = y^*b.$$

ניקח $y \geq 0$. אז $y(b - Ax^*) \geq 0$. לכן

$$L(x^*, y) = cx^* + y(b - Ax^*) \geq cx^* = L(x^*, y^*) \quad (1)$$

ניקח $x \geq 0$. אז $(c - y^*A)x \geq 0$. לכן

$$L(x, y^*) = cx + y^*(b - Ax) = y^*b + (c - y^*A)x \geq y^*b = L(x^*, y^*) \quad (2)$$

(1) ו(2) הם אי שוויונות נדרשים.

2. פתור את הבעיה:

$$\min (x_1 + x_2)$$

$$2x_1 - x_2 \geq 1$$

$$x_1 + 3x_2 \geq 4$$

$$-x_1 + x_2 \geq 0$$

$$5x_1 + x_2 \geq 6$$

$$x_1 \geq 0, \quad x_2 \geq 0$$

הפתרון:

הבעיה הדואלית היא:

$$\max(y_1 + 4y_2 + 0y_3 + 6y_4)$$

$$2y_1 + y_2 - y_3 + 5y_4 \leq 1$$

$$-y_1 + 3y_2 + y_3 + y_4 \leq 1$$

$$y_j \geq 0, \quad j \in 1:4.$$

(D)

נוסיף משתני חוסר ונחליף \max ל \min . נקבל את הבעיה:

$$\min(-y_1 - 4y_2 - 0y_3 - 6y_4 + 0y_5 + 0y_6)$$

$$2y_1 + y_2 - y_3 + 5y_4 + y_5 = 1$$

$$-y_1 + 3y_2 + y_3 + y_4 + y_6 = 1$$

$$y_j \geq 0, \quad j \in 1:6.$$

(D')

הטבלה ההתחלתית:

N_B	c_B	x_B	B^{-1}		λ
5	0	1	1	0	5
6	0	1	0	1	1

		dual	0	0	
--	--	------	---	---	--

הוקטור (yA-c) הוא: (1,4,0,6,0,0). מכניסם לבסיס משתנה y_4 . מחשבים את הוקטור

$$\lambda \text{ (בטבלה)}. \text{ מוצאים מהבסיס וקטור 5 בגלל הערך המינימלי של } \frac{x_i}{\lambda_i}$$

טבלה 2.

N_B	c_B	x_B	B^{-1}		λ
4	6-	0.2	0.2	0	0.2
6	0	0.8	-0.2	1	2.8
		dual	-1.2	0	

הוקטור (yA-c) הוא: (-1.4, 2.8, 1.2, 0, -1.2, 0). מכניסם לבסיס משתנה y_2 .

מחשבים את הוקטור λ (בטבלה). מוצאים מהבסיס וקטור 6 בגלל הערך המינימלי של

$$\frac{x_i}{\lambda_i}$$

טבלה 3.

N_B	c_B	x_B	B^{-1}		λ
4	6-	1/7	3/14	1/14-	
2	4-	2/7	1/14-	5/14	
		dual	1-	1-	

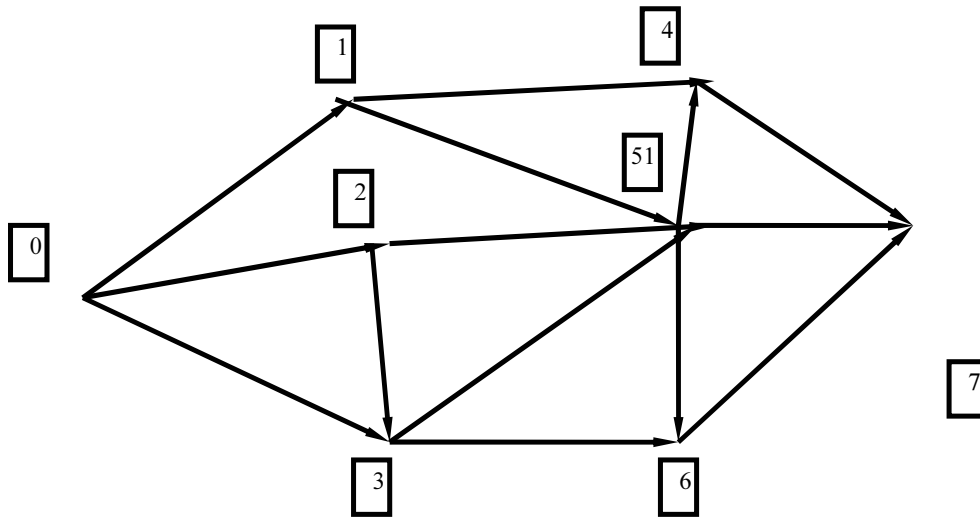
הוקטור (yA-c) הוא: (0, 0, 0, 0, -1, -1). מפני שאין מספרים חיובים בוקטור (yA-

c) קבלנו את הפתרון האופטימלי בבעיה (D') ווקטור $x = (-1, -1)$ הוא הפתרון של

הבעיה דואלית ל-(D'). אז הוקטור $x^* = -x = (1, 1)$ הוא הפתרון של הבעיה דואלית

ל-(D) דהיינו של הבעיה המקורית וערך מינימלי בבעיה מקורית שווה ל 2.

3. פתור את בעיית הטרנספורטציה ברשת:



הייצור הוא:
 בנקודה 0 8 יחידות,
 בנקודה 1 12 יחידות.

הביקוש הוא:
 בנקודה 4 10 יחידות,
 בנקודה 7 10 יחידות.

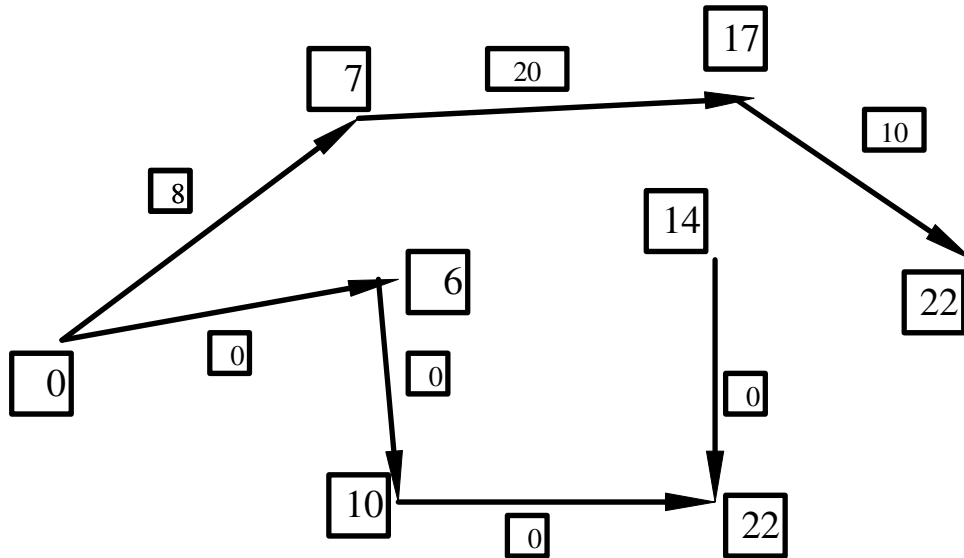
המחירים בצלעות הם:

6-	5-	5-	5-	4-	3-	3-	2-	2-	1-	1-	0-	0-	0-	צלע
7	7	6	4	7	6	5	5	3	5	4	3	2	1	
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחיר

הפתרון:

מתחילים מאיזשהו עץ בסיסי. בציור המספרים בצלעות הם כמויות ההובלה, מספרים בקדקודים הם המשתנים הדואליים.

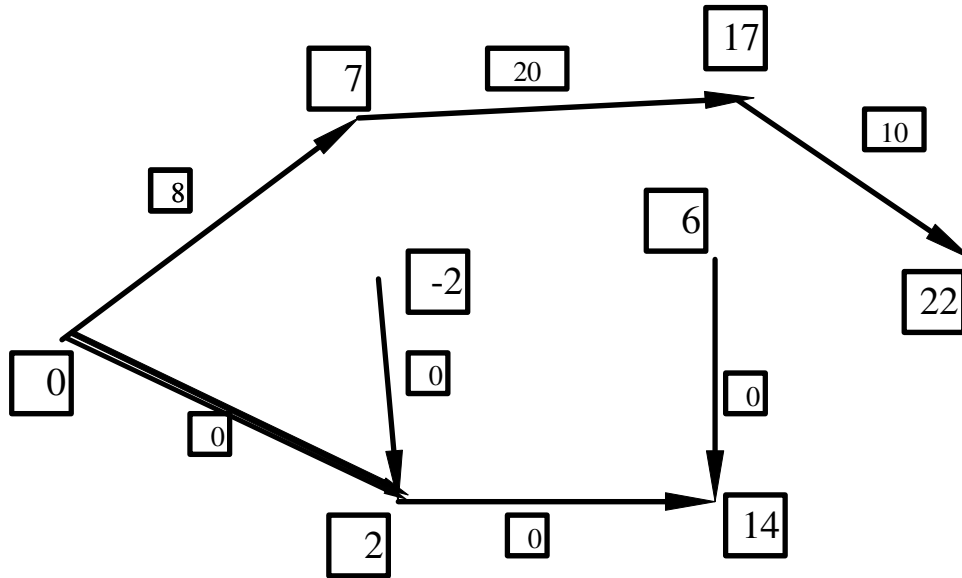
9



צלע	0-1	0-2	0-3	1-4	1-5	2-3	2-5	3-5	3-6	4-7	5-4	5-6	5-7	6-7
מחיר	7	6	2	10	8	4	6	10	12	5	3	8	4	5
	0	0	8	0	1-	0	2	6-	0	0	0	0	4	5-

בשורה שלישית של הטבלה ההפרשים $v_j - v_i - c_s$.

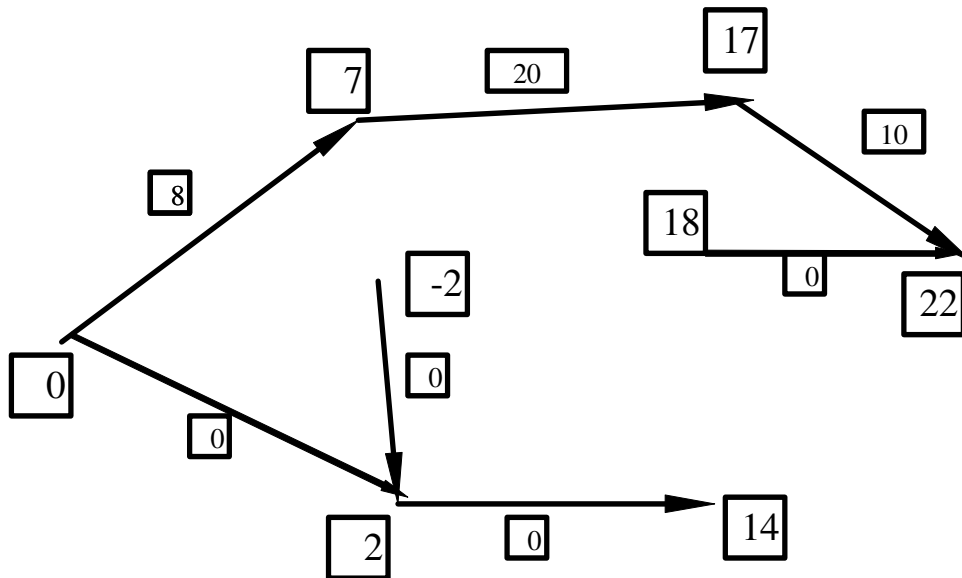
מכניסים לבסיס את הצלע 0-3. מקבלים את המעגל 0-3-2. מינימום ההובלה בצלעות המעגל שכיוון שלהן שונה מהכיוון של הצלע 0-3 הוא 0 ואפשר להוציא מהבסיס צלע 0-2 או צלע 2-3. נבחר את הצלע 0-2. נקבל העץ הבסיסי הבא:



6-7	5-7	5-6	5-4	4-7	3-6	3-5	2-5	2-3	1-5	1-4	0-3	0-2	0-1	צלע
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחזיר
3	12	0	8	0	0	6-	2	0	9-	0	0	8-	0	

בשורה שלישית של הטבלה ההפרשים $v_j - v_i - c_s$.

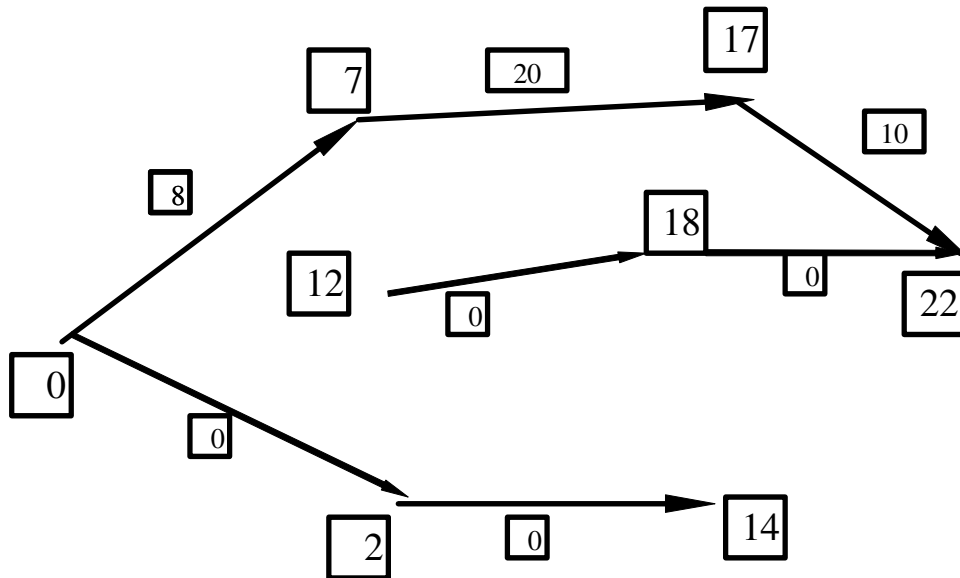
מכניסים לבסיס את הצלע 5-7. מקבלים את המעגל 5-7-4-1-0-2-6-5. מינימום ההובלה בצלעות המעגל שכיוון שלהן שונה מהכיוון של הצלע 5-7 הוא 0 ויש להוציא מהבסיס צלע 5-6. נקבל העץ הבסיסי הבא:



6-7	5-7	5-6	5-4	4-7	3-6	3-5	2-5	2-3	1-5	1-4	0-3	0-2	0-1	צלע
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחזיר
3	0	12-	4-	0	0	6	14	0	3	0	0	8-	0	

בשורה שלישית של הטבלה ההפרשים $v_j - v_i - C_s$.

מכניסים לבסיס את הצלע 2-5. מקבלים את המעגל 2-5-7-4-1-0-3-2. מינימום ההובלה בצלעות המעגל שכיוון שלהן שונה מהכיוון של הצלע 2-5 הוא 0 ויש להוציא מהבסיס צלע 2-3. נקבל העץ הבסיסי הבא:

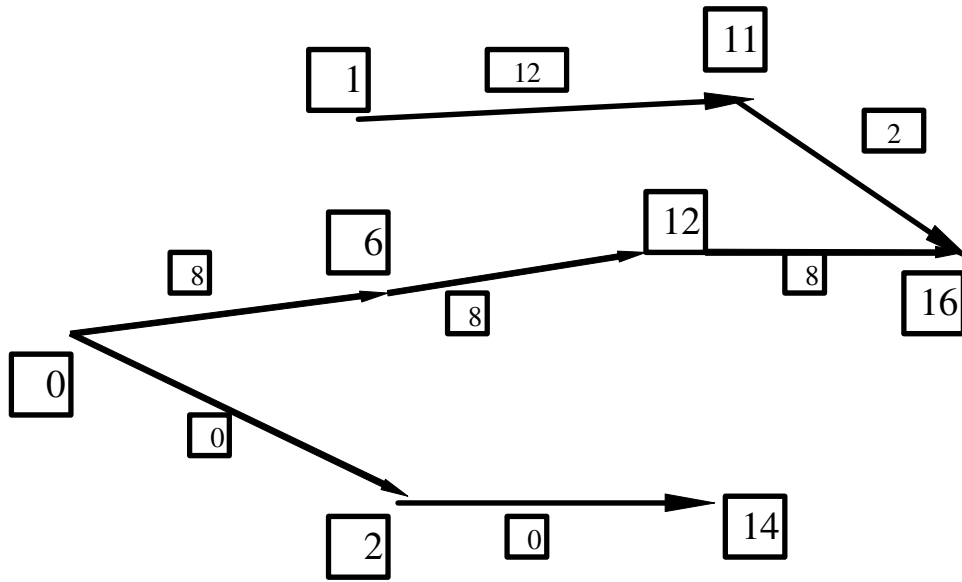


6-7	5-7	5-6	5-4	4-7	3-6	3-5	2-5	2-3	1-5	1-4	0-3	0-2	0-1	צלע
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחזיר
3	0	12-	4-	0	0	6	0	14-	3	0	0	6	0	

בשורה שלישית של הטבלה ההפרשים $v_j - v_i - C_s$.

מכניסים לבסיס את הצלע 0-2. מקבלים את המעגל 0-2-5-7-4-1-0-3-2. מינימום ההובלה בצלעות המעגל שכיוון שלהן שונה מהכיוון של הצלע 0-2 הוא 8 ויש להוציא מהבסיס צלע 0-1. נקבל העץ הבסיסי הבא:

9

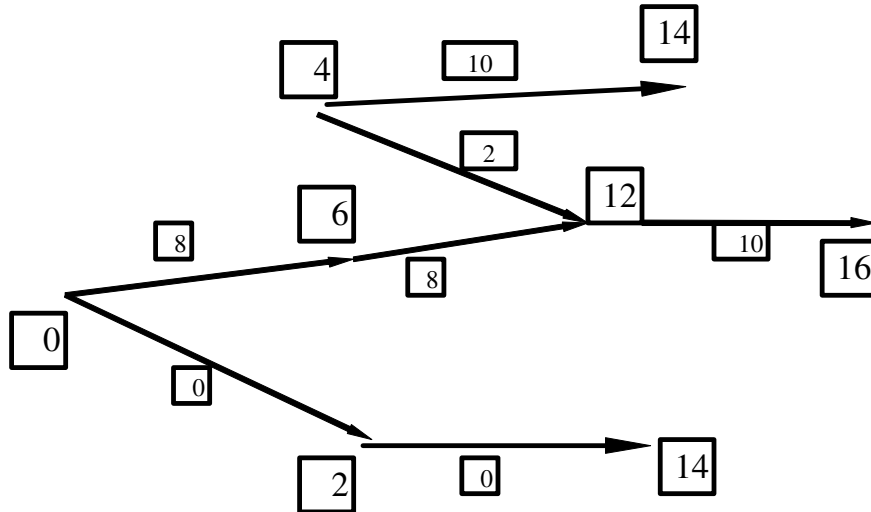


6-7	5-7	5-6	5-4	4-7	3-6	3-5	2-5	2-3	1-5	1-4	0-3	0-2	0-1	צלע
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחיר
3-	0	6-	4-	0	0	0	0	8-	2	0	0	0	6-	

בשורה שלישית של הטבלה ההפרשים $v_j - v_i - C_s$.

מכניסים לבסיס את הצלע 1-5. מקבלים את המעגל 1-5-7-4-1. מינימום ההובלה בצלעות המעגל שכיוון שלהן שונה מהכיוון של הצלע 1-5 הוא 2 ויש להוציא מהבסיס צלע 4-7. נקבל העץ הבסיסי הבא:

9



6-7	5-7	5-6	5-4	4-7	3-6	3-5	2-5	2-3	1-5	1-4	0-3	0-2	0-1	צלע
5	4	8	3	5	12	10	6	4	8	10	2	6	7	מחיר
3-	0	6-	1-	3-	0	0	0	8-	0	0	0	0	3-	

עכשיו אין מספרים חיובים בין $v_j - v_i - C_s$ לכן ההובלה בציור האחרון היא ההובלה האופטימלית.

4. ישנה כמות בלתי מוגבלת של מוטות מתכת כל אחד באורך 2000 mm. יש לחתוך את המוטות למוטות קטנים. הכמויות הנדרשות של המוטות הקטנים הן הבאות:

מס' יחידות	אורך
2500	mm 900
3000	mm 700
5000	mm 600
700	mm 500
500	mm 300

מותר להשתמש בשיטות הבאות לצורך חיתוך המוט הגדול:

מס' השיטה	מס' יח' mm 900	מס' יח' mm 700	מס' יח' mm 600	מס' יח' mm 500	מס' יח' mm 300
1	2	-	-	-	-
2	1	-	1	1	-
3	-	2	-	-	2
4	-	-	3	-	-
5	-	1	-	2	1
6	-	-	2	1	1
7	1	1	-	-	1
8	-	-	1	2	1
9	-	2	1	-	-

כתוב את הבעיה של תכנון ליניארי המאפשרת לחשב כמה מוטות גדולים יש לחתוך בכל שיטה על מנת לספק את הכמויות הנדרשות בכל סוגי המוטות הקטנים ולצמצם את מספר המוטות הגדולים שבשימוש.

הפתרון:

נסמן x_j המספר של המוטות הגדולים שנחתכים בשיטה $j \in 1:9$.

אז מספר המוטות הגדולים שבשימוש הוא

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 + x_9$$

מספר המוטות ב אורך mm 900 הוא: $2x_1 + x_2 + x_7$,

מספר המוטות ב אורך mm 700 הוא: $2x_3 + x_5 + x_7 + 2x_9$,

מספר המוטות ב אורך mm 600 הוא: $x_2 + 3x_4 + 2x_6 + x_8 + x_9$,

מספר המוטות ב אורך mm 500 הוא: $x_2 + 2x_5 + x_6 + 2x_8$,

מספר המוטות ב אורך mm 300 הוא: $2x_3 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8$.

הבעיה של תכנון ליניארי היא הבאה:

$$\min(x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 + x_9)$$

$$2x_1 + x_2 + x_7 \geq 2500$$

$$2x_3 + x_5 + x_7 + 2x_9 \geq 3000$$

$$x_2 + 3x_4 + 2x_6 + x_8 + x_9 \geq 5000$$

$$x_2 + 2x_5 + x_6 + 2x_8 \geq 700$$

$$2x_3 + x_5 + x_6 + x_7 + x_8 \geq 500$$

$$x_j \geq 0, \quad j \in 1:9.$$