

תכנון וניתוח אלגוריתמים

הרצאה 5

פרק 1.5: בעיית מינימום
ופתרונות מרובים



נתונה בעיה התכנות הלינארי הבאה :

$$\text{Min}\{Z = 2X_1 + 7X_2 - 2X_3\}$$

s.t.

$$X_1 + 2X_2 + X_3 \leq 1$$

$$-4X_1 - 2X_2 + 3X_3 \leq 2$$

$$X_1, X_2, X_3 \geq 0$$



❖ לאחר הוספת משתני חוסר תראה הבעיה כדלהלן :

$$\text{Min}\{Z = 2X_1 + 7X_2 - 2X_3\}$$

s.t.

$$X_1 + 2X_2 + X_3 + X_4 = 1$$

$$-4X_1 - 2X_2 + 3X_3 + X_5 = 2$$

$$X_1, X_2, X_3, X_4, X_5 \geq 0$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

3



❖ נפתור:

המשתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b	$\frac{b_i}{a_{ik}}$
x_4	1	2	1	1	0	1	1/1
x_5	-4	-2	3	0	1	2	2/3
C_j	-2	-7	2			$Z=0$	



16.01.2008

ns © Dr Reuven Hotoveli, 2008

4

המשתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b	$\frac{b_i}{a_{ik}}$
x_4	$\frac{1}{3}$	$\frac{8}{3}$	0	1	$-\frac{1}{3}$	$\frac{1}{3}$	$\frac{1}{7}$
x_3	$-\frac{4}{3}$	$-\frac{2}{3}$	1	0	$\frac{1}{3}$	$\frac{2}{3}$	
C_j	$\frac{2}{3}$	$-\frac{17}{3}$			$-\frac{2}{3}$	$Z=-\frac{4}{3}$	

↑
משתנה
נכנס

→
משתנה
יוצא



16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

5

המשתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b
x_1	1	$\frac{8}{7}$	0	$\frac{3}{7}$	$-\frac{1}{7}$	$\frac{1}{7}$
x_3	0	$\frac{6}{7}$	1	$\frac{4}{7}$	$\frac{1}{4}$	$\frac{6}{7}$
C_j		$-\frac{45}{7}$		$-\frac{2}{7}$	$-\frac{4}{7}$	$Z=-\frac{10}{7}$

נקבל



16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

6



♦ היות וכל C_j^l שליליים הרי שאנו בפיתרון האופטימלי,
והוא :

$$Z^* = -10/7$$

$$X_1^* = 1/7 ; X_2^* = 0 ; X_3^* = 6/7 ; X_4^* = 0 ; X_5^* = 0$$

♦ אם נפתור אותה בעיה כבעיית מקסימום, דהיינו :

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

7



$$\text{Max } \{Z = 2X_1 + 7X_2 - 2X_3\}$$

s.t.

$$X_1 + 2X_2 + X_3 \leq 1$$


$$-4X_1 - 2X_2 + 3X_3 \leq 2$$

$$X_1, X_2, X_3 \geq 0$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

8




משתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b	$\frac{b_i}{a_{ik}}$
x_4	1	②	1	1	0	1	1/2
x_5	-4	-2	3	0	1	2	-
C_j^I	-2	-7	2			$Z = 0$	

↑
 משתנה
 נכנס

משתנה
 יוצא →

16.01.2008
© Dr Reuven Hotoveli, 2008
9



בפיתרון בעיית מקסימום הקריטריון לאופטימום
 הוא, שכל $C_j^I \geq 0$

ומכאן, שאין אנו נמצאים בפיתרון האופטימלי.
 נכניס את X_2 לבסיס ונוציא את X_4 ונקבל :

16.01.2008
Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008
10



משתנים בבסיס	\underline{a}_1	\underline{a}_2	\underline{a}_3	\underline{a}_4	\underline{a}_5	\underline{b}
x_2	1/2	1	1/2	1/2	0	1/2
x_5	-3	0	4	1	1	3
C_j^I	3/2		11/2	7/2		$Z = 7/2$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

11



♦ היות וכל ה- C_j^I - ים חיוביים, הרי שאנו בפיתרון האופטימלי והוא:

$$Z^* = 7/2$$

$$X_1^* = 0; X_2^* = 1/2; X_3^* = 0; X_4^* = 0; X_5^* = 3$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

12



פיתרונות מרובים

- שיטת הסימפלקס עוצרת ברגע שהיא מוצאת פיתרון אופטימלי ראשון.
- אולם יתכן ולבעיה קיימים מספר פתרונות אופטימליים.
- אנו נזהה מקרים כאלו, אם בטבלה אחרונה, שבה מצאנו את הפתרון האופטימלי, המקדם של המשתנה לא –בסיסי מסוים בפונקציית המטרה C_j שווה אפס, דהיינו הכנסתו לפתרון לא תשנה את ערך פונקציית המטרה.



- במקרים אלו ניתן למצוא פיתרון אופטימלי נוסף על ידי הכנסת המשתנה הלא – בסיסי לבסיס והוצאת המשתנה המתאים, בהתאם לקריטריון ההוצאה הרגיל.
- במידה וקיימים שניים או יותר פתרונות אופטימליים לבעיה, קיימים לה אינסוף פתרונות.





♦ היות וכל קומבינציה ליניארית של שני פתרונות
מהווה גם היא פיתרון אופטימלי לבעיה, אם כי לא
בהכרח פיתרון בסיסי.

♦ דוגמה :

♦ נתונה בעיית התכנות הליניארי הבאה :

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

15



$$\text{Min}\{14X_1 + 4X_2 - 14X_3\}$$

s.t.

$$X_1 + 2X_2 + X_3 \leq 1$$

$$-4X_1 - 2X_2 + 3X_3 \leq 2$$

$$X_1, X_2, X_3 \geq 0$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

16



פֶּתְרוֹנָה הָאוֹפְטִימָלִי מִתְקַבֵּל בִּטְבִּלָּה הַבָּאָה :

משתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b	$\frac{b_i}{a_{ik}}$	
x_1	1	$\frac{8}{7}$	0	$\frac{3}{7}$	$-\frac{1}{7}$	$\frac{1}{7}$	$\frac{1}{8}$	משתנה יוצא
x_3	0	$\frac{6}{7}$	1	$\frac{4}{7}$	$\frac{1}{7}$	$\frac{6}{7}$	1	
C_j^I		0		-2	-4	$Z^* = -10$		

16.01.2008

משתנה
נכנס

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

17



רואים כי:

$$X_1^* = 1/7, X_2^* = 0, X_3^* = 6/7, X_4^* = 0, X_5^* = 0 \quad Z^* = -10$$

אנו רואים, כי המקדם C_2^I בפיתרון האופטימלי שווה לאפס, ומכאן שניתן להכניס את X_2 לבסיס, והפתרון ישאר אופטימלי, כלומר ערך פונקציית המטרה לא ישתנה.
נכניס את X_2 לבסיס ונוציא את X_1 לפי קריטריון ההוצאה, ונקבל:

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

18



משתנים בבסיס	a_1	a_2	a_3	a_4	a_5	b
x_2	$7/8$	1	0	$3/8$	$-1/8$	$1/8$
x_3	$-3/4$	0	1	$1/4$	$1/4$	$3/4$
C_j	0	-2	-4			$Z = -10$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

19



מכאן שקיבלנו שני פתרונות בסיסיים והם :

$$\begin{array}{ccccc}
 X_1 & X_2 & X_3 & X_4 & X_5 \\
 1/7 & 0 & 6/7 & 0 & 0 \\
 0 & 1/8 & 3/4 & 0 & 0
 \end{array}$$

כל קומבינציה ליניארית שלהם מהווה אף היא פיתרון אופטימלי .

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

20