

# תכנון וניתוח אלגוריתמים

## הרצאה 6

### פרק 1.6 : משמעות שיטת הסימפלקס



◆ **שיטת הסימפלקס (The Simplex Method)**  
היא אלגוריתם לפתרון של בעיות תכנון ליניארי.  
◆ השיטה מבוססת על הרעיון של סריקה יעילה של  
קדקודים בתחום הפתרונות האפשריים, עד למציאת  
הקדקוד בעל הערך האופטימלי, בהתאם להגדרת  
הבעיה.



❖ כאשר הבעיה היא **בעיית מקסימום**, שיטת הסימפלקס תמצא את הקדקוד בעל **הערך המקסימלי** עבור פונקצית המטרה.

❖ כאשר הבעיה היא **בעיית מינימום**, שיטת הסימפלקס תמצא את הקדקוד בעל **הערך המינימלי** עבור פונקצית המטרה.



❖ שיטת הסימפלקס היא אלגוריתם שאינו מצריך בהכרח את סריקת כל הקדקודים, אלא יוצא מקדקוד כלשהו של תחום הפתרונות האפשריים, ומתקדם מקדקוד לקדקוד עד לקדקוד בעל הערך האופטימלי.

❖ השיטה נחשבת כיום לאחת השיטות היעילות לפתרון בעיות תכנון ליניארי מכל הגדלים.



- ◆ שיטת הסימפלקס היא למעשה אלגוריתם איטרטיבי המבצע סדרת פעולות החוזרות על עצמן
- ◆ בכל פעולה האלגוריתם מתקדם מפתרון אפשרי אחד לפתרון אפשרי אחר הנותן לפונקציית המטרה ערך טוב יותר בהתאם לדרישות הבעיה.
- ◆ שיטת הסימפלקס היא אלגוריתם אלגברי שבו כל איטרציה כרוכה בפתרון מערכת משוואות לשם קבלת פתרון חדש שייבחן במבחן האופטימליות.
- ◆ אולם לשיטה זו יש גם משמעות גיאומטרית.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

5



## דוגמה 2.6

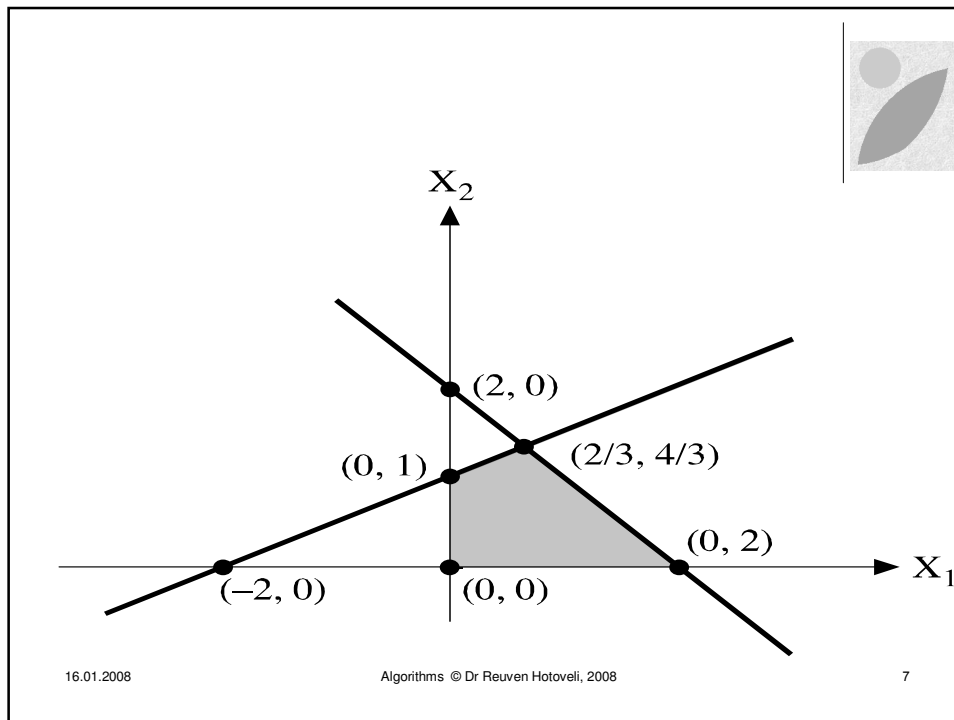
◆ נתונה הבעיה הזו:

- ◆ **Maximize**  $Z = 5X_1 + 3X_2 - 7$
- ◆ **Subject to:**
- ◆  $X_1 + X_2 \leq 2$
- ◆  $-X_1 + 2X_2 \leq 2$
- ◆  $X_1 \geq 0, X_2 \geq 0$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

6



♦ ארבעת קווי האילוצים ושש נקודות החיתוך שלהם מודגשים כי הם המפתח לניתוח הפתרון.

♦ נגדיר עתה את המונחים הבאים על-סמך הפתרון הגרפי מהסעיף הקודם:

♦ **קדקוד (vertex)** הוא נקודת חיתוך בין משוואות אילוצים.

♦ נקודות החיתוך הללו נקראות **פתרונות הקדקודים** של בעיית התכנון הליניארי.

16.01.2008 Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008 8



◆ מאחר שפתרונות קדקוד יכולים להיות אפשריים או לא אפשריים, נגדיר:

◆ **קדקוד אפשרי** (feasible vertex) הוא קדקוד שמהווה פתרון אפשרי לבעיית התכנון הליניארי.

◆ ארבעה מששת הקדקודים באיור האחרון נמצאים בתחום האפשרי. לדוגמה  $(0,1)$  הוא קדקוד אפשרי.

◆ **הפתרון האופטימלי** יימצא באחד (או בשניים) מארבעת פתרונות הקדקוד שבתחום האפשרי:

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

9



◆ **קדקוד אופטימלי** (optimal vertex) הוא קדקוד שמהווה פתרון אופטימלי לבעיית התכנון הליניארי.

◆ שלוש תכונות היסוד של שיטת הסימפלקס מסוכמות להלן:

◆ **1א.** אם לבעיה יש פתרון אופטימלי יחיד, אזי הוא חייב להיות פתרון קדקוד אפשרי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

10



- ◆ **1ב.** אם לבעיה פתרונות אופטימליים רבים, אז לפחות שניים מהם חייבים להיות פתרונות אפשריים סמוכים (קדקודים הנמצאים על אותה צלע).
- ◆ **2.** מספר הקדקודים האפשריים הוא סופי.
- ◆ **3א.** לפתרון קדקוד אפשרי אין פתרונות קדקוד אפשריים סמוכים שהם טובים ממנו, אזי אין כלל פתרון אחר טוב ממנו;
- ◆ כלומר פתרון הקדקוד האפשרי במקרה זה הוא אופטימלי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

11



- ◆ **תכונה 2** נובעת מן העובדה, כי, ככלל, כאשר לפנינו בעיה בעלת  $m$  אילוצים על משתני ההחלטה ו- $n$  משתני החלטה, אזי מספר פתרונות הקדקוד הוא:  
שהוא מספר סופי.
- ◆ **מסקנות:** לפי תכונה 1, מספיק לחפש את הפתרון האופטימלי רק בין פתרונות הקדקוד האפשריים;
- ◆ לפי תכונה 2 – מספרם סופי.
- ◆ תכונה 3 מהווה מבחן אופטימליות נוח.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

12



- ◆ שיטת הסימפלקס משתמשת בשלוש התכונות הללו.
- ◆ השיטה מתקדמת באופן איטרטיבי מהפתרון האפשרי הנוכחי לפתרון אפשרי סמוך טוב ממנו, עד שלא ניתן למצוא פתרון קדקוד אפשרי סמוך טוב יותר.
- ◆ ניתן אפוא לתאר את השיטה כדלקמן:



## **עקרונות שיטת הסימפלקס**

- ◆ **1. שלב האתחול :** מצא קדקוד אפשרי;
- ◆ **2. השלב האיטרטיבי:** (חזור על שלב זה כל עוד לא מתקיים תנאי האופטימליות);
- ◆ **2.1 מבחן אופטימליות :** הקדקוד האפשרי הנוכחי הוא אופטימלי, אם אין פתרון קדקוד אפשרי סמוך טוב יותר;
- ◆ **2.2** אם הקדקוד הנוכחי אינו אופטימלי, עבור לקדקוד אפשרי סמוך טוב יותר.

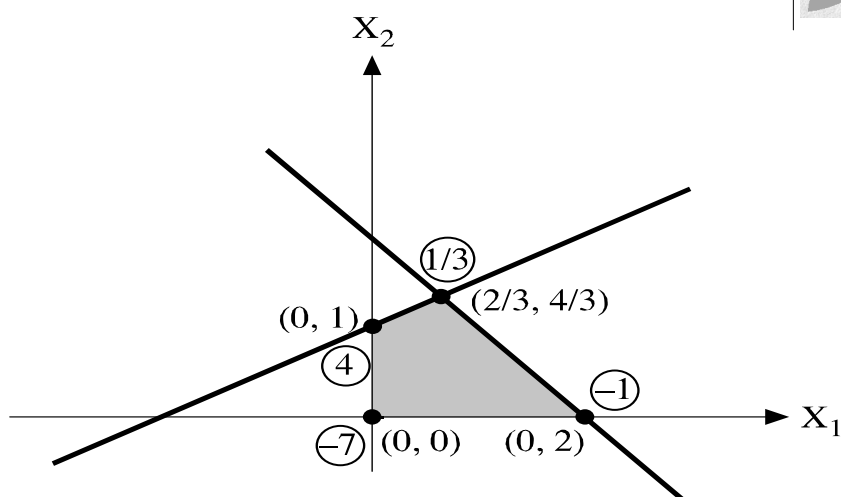


- ◆ העקרונות הללו מבטאים את מהות שיטת הסימפלקס.
- ◆ כדי לממש את השלבים שתוארו בדוגמה 2.6 לעיל, נעשים הצעדים המתוארים להלן:
- ◆ כדי להקל על המעקב אחר השלבים, נציג באיור הבא את התחום האפשרי של הבעיה בדוגמה 2.6, בתוספת ערך פונקציית המטרה בקדקודים האפשריים (המסומנים בעיגול).

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

15



16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

16





1. **שלב האתחול :** הנקודה  $(0,0)$  היא פתרון התחלתי אפשרי;

2.1 **איטרציה ראשונה:** מבחן האופטימליות אינו מתקיים עבור  $(0,0)$  כיוון שקדקוד  $(0,2)$  מהווה פתרון טוב יותר;

2.2 **עבור מ-  $(0,0)$  ל-  $(0,2)$ ;**

2.1 **איטרציה שנייה:** מבחן האופטימליות אינו מתקיים עבור  $(0,2)$ ; כיוון שקדקוד  $(2/3, 4/3)$  פתרון טוב יותר;

2.2 **עבור מ-  $(0,2)$  ל-  $(2/3, 4/3)$ .**

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

17



2.1 **איטרציה שלישית:** מבחן האופטימליות אינו מתקיים עבור  $(2/3, 4/3)$ ;

2.2 **עבור מ-  $(2/3, 4/3)$  ל-  $(0,1)$ .**

2.1 **איטרציה רביעית:** עצור ! מבחן האופטימליות מתקיים;

פתרונות הקדקוד  $(0,0)$  ו-  $(2/3, 4/3)$  אינם טובים מ-  $(0,1)$ , לכן עצור.

**$(0,1)$  הוא הפתרון האופטימלי.**

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

18

## 2.2.1 האלגברה של שיטת הסימפלקס



- ◆ בהליך אלגברי, נוח יותר לדון באילוצי שוויון מאשר באילוצי אי-שוויון.
- ◆ לפיכך, **השלב הראשון** בפתרון בשיטת הסימפלקס הוא להמיר את האילוצים, הנתונים כאי-שוויונות, באילוצי שוויון שקולים.
- ◆ אילוצי האי-שליליות יכולים להישאר בצורתם המקורית, שכן האלגוריתם מתייחס אליהם רק בעקיפין.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

19



- ◆ המרה זו מתבצעת על-ידי הוספת **משתני סרק** (slack variables).
- ◆ על מנת להדגים זאת, נתבונן באילוץ הפונקציונלי הראשון בדוגמה שלנו :

$$◆ X_1 + X_2 \leq 2$$

$$◆ \text{משתנה הסרק לאילוץ זה הוא : } X_3 = 2 - X_1 - X_2$$

$$◆ \text{לכן נקבל : } X_1 + X_2 + X_3 = 2$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

20



◆ האילוץ המקורי  $X_1 + X_2 \leq 2$  מתקיים רק כאשר  $X_3 \geq 0$ .

◆ לכן האילוץ  $X_1 + X_2 \leq 2$  שקול למערכת האילוצים:

◆  $X_1 + X_2 + X_3 = 2$

◆  $X_3 \geq 0$

◆ נשתמש אפוא במערכת זו כתחליף לאילוץ המקורי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

21



◆ הוספת משתני סרק לכל יתר האילוצים הפונקציונליים במודל התכנון הליניארי המקורי של הדוגמה תיתן את המודל השקול שלהלן:

◆ **Maximum**  $Z = 5X_1 + 3X_2 - 7$

◆ **Subject to:**

◆ 1)  $X_1 + X_2 + X_3 = 2$

◆ 2)  $-X_1 + 2X_2 + X_4 = 2$

◆  $X_1 \geq 0 \quad X_2 \geq 0 \quad X_3 \geq 0 \quad X_4 \geq 0$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

22



◆ המודל הזה שקול אמנם למודל המקורי, אך צורתו הנוכחית נוחה יותר לטיפול אלגברי ולזיהוי של פתרונות הקדקוד האפשריים.

◆ צורה זו נקראת **הצורה המורחבת augmented (form)** של הבעיה, מאחר שהצורה המקורית הורחבה על-ידי משתנים נוספים, המאפשרים את יישום שיטת הסימפלקס בדרך אלגברית.



◆ **פתרון מורחב** (augmented solution) הוא פתרון של הצורה המורחבת של הבעיה.

◆ הפתרון הזה כולל את ערכי המשתנים המקוריים של הבעיה וגם את הערכים המתאימים למשתני הסרק.

◆ לדוגמה, הפתרון המורחב של  $(2,0)$  בדוגמה שראינו הוא  $(2,0,0,4)$ , המכיל גם את הערכים המתאימים למשתני הסרק,  $X_3 = 0$ ,  $X_4 = 4$ , נוסף על ערכי המשתנים המקוריים,  $X_1 = 2$  ו- $X_2 = 0$ .



◆ **פתרון בסיסי (basic solution)** הוא פתרון קדקוד מורחב.

◆ לדוגמה, נתבונן בפתרון הקדקוד הלא אפשרי  $(0,2)$ .

◆ הרחבתו באמצעות הערכים המתאימים למשתני הסרק,

$X_4 = -2$ ,  $X_3 = 0$ , תיתן את הפתרון הבסיסי

$(0, 2, 0, -2)$ .

◆ מאחר שפתרונות קדקוד (ולפיכך גם פתרונות בסיסיים)

יכולים להיות או אפשריים או לא אפשריים, נגדיר:

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

25



◆ **פתרון בסיסי אפשרי (basic feasible solution)**

הוא פתרון קדקוד אפשרי מורחב.

◆ לפיכך, פתרון הקדקוד האפשרי  $(0,1)$  בדוגמה

שראינו, שקול לפתרון הבסיסי האפשרי  $(0,1,1,0)$

בצורה המורחבת של הבעיה.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

26



◆ **פתרון בסיסי ופתרון בסיסי אפשרי** הם מונחים מרכזיים בתכנון ליניארי, ולכן יש להבהיר את תכונותיהם האלגבריות.

◆ בצורה המורחבת של הבעיה, מספר המשתנים (4) גדול ב-2 ממספר המשוואות (2) של האילוצים הפונקציונליים.

◆ פירושו של דבר, שבפתרון המערכת קיימות שתי **דרגות חופש** (degrees of freedom).

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

27



◆ כלומר ניתן לקבוע **ערך שרירותי** כלשהו לכל שניים מבין המשתנים, ולפתור את שתי המשוואות בשני המשתנים שנותרו.

◆ שיטת הסימפלקס קובעת את **הערך השרירותי כאפס**.

◆ המשתנים שערכם נקבע לאפס נקראים **משתנים לא-בסיסיים** (nonbasic variables).

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

28



◆ המשתנים האחרים נקראים **משתנים בסיסיים**  
(basic variables).

◆ הפתרון שמתקבל נקרא **פתרון בסיסי**.

◆ אם כל המשתנים הבסיסיים הם אי-שליליים  
(כלומר מקיימים גם את אילוצי האי-שליליות), אזי  
הפתרון נקרא **פתרון בסיסי אפשרי**.



◆ שני פתרונות בסיסיים אפשריים הם **סמוכים** אם  
כל משתניהם הלא-בסיסיים זהים מלבד משתנה  
אחד.

◆ פירוש של דבר, שניתן לעבור מפתרון בסיסי  
אפשרי נוכחי לפתרון בסיסי אפשרי סמוך לו על-  
ידי הפיכה של משתנה לא-בסיסי אחד למשתנה  
בסיסי ושל משתנה בסיסי אחד למשתנה לא בסיסי.



◆ מעבר מהפתרון  $(0,0,2,2)$  לפתרון  $(0,1,1,0)$  כרוך בהפיכת המשתנה הלא-בסיסי  $X_2$  למשתנה בסיסי, ובהפיכת המשתנה הבסיסי  $X_4$  למשתנה לא-בסיסי.  
◆ מספר המשתנים הלא-בסיסיים בפתרון בסיסי הוא כמספר דרגות החופש במערכת המשוואות, ומס' המשתנים הבסיסיים הוא כמספר האילוצים הפונקציונליים.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

31



## 2.2.2 השלבים של שיטת הסימפלקס

◆ עד-כה עסקנו במהותה של שיטת הסימפלקס ולא פירטנו את דרך ביצועם של שלביה השונים.  
◆ בשלב האתחול – כיצד נבחר את הפתרון הבסיסי האפשרי ההתחלתי?  
◆ בשלב האיטרטיבי:  
◆ מבחן האופטימליות – כיצד מחליטים שלפתרון בסיסי אפשרי נוכחי אין פתרון בסיסי אפשרי סמוך טוב יותר?

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

32





- ◆ חיפוש אחר פתרון בסיסי אפשרי טוב יותר :
- ◆ כיצד נבחר את כיוון התנועה לגבי הפתרונות הסמוכים?  
(איזה משתנה לא-בסיסי ייבחר למשתנה בסיסי?)
- ◆ איזה משתנה בסיסי הופך ללא-בסיסי?
- ◆ כיצד מזהים את הפתרון הבסיסי החדש?
- ◆ אלה השאלות שנעסוק בהן בסעיף הזה בעזרת הדוגמה שלהלן:

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

33



- ◆ דוגמה 2.7 – פתרון אלגברי של שיטת הסימפלקס
- ◆ **Maximum**  $Z = 5X_1 + 3X_2 - 7$
- ◆ **Subject to:**
- ◆ 1)  $X_1 + X_2 + X_3 = 2$
- ◆ 2)  $-X_1 + 2X_2 + X_4 = 2$
- ◆  $X_1 \geq 0 \quad X_2 \geq 0 \quad X_3 \geq 0 \quad X_4 \geq 0$
- ◆ נפתור אותה בדרך אלגברית.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

34



### ◆ שלב האתחול

◆ שיטת הסימפלקס יכולה להתחיל בפתרון בסיסי אפשרי כלשהו.

◆ כדאי לבחור פתרון נוח שבו משתני הסרק הם המשתנים הבסיסיים.

◆ בחירה זו נוחה כיוון שהפתרון הזה מהווה את נקודת הראשית (כל המשתנים המקוריים שווים אפס). הבחירה היא  $(X_1, X_2) = (0,0)$ .

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

35



◆ לכן, מקבלים פתרון בסיסי אפשרי התחלתי שבו

◆ \* כל המשתנים המקוריים הם לא-בסיסיים

◆ \* ומשתני הסרק הם המשתנים הבסיסיים.

◆ בחירה זו מוצגת להלן בדוגמה שלנו, והמשתנים הבסיסיים מודגשים.

$$◆ 1) \quad X_1 + X_2 + X_3 = 2$$

$$◆ 2) \quad -X_1 + 2X_2 + X_4 = 2$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

36



◆ מאחר שהמשתנים הלא-בסיסיים שווים אפס, אפשר לקרוא את הפתרון באופן הזה:

◆  $X_3 = 2$  ,  $X_4 = 2$  , ושאר המשתנים שווים אפס.

◆ כלומר פתרון בסיסי אפשרי התחלתי הוא  $(0,0,2,2)$ .

◆ השלב האיטרטיבי

◆ ראשית, יש להפעיל את מבחן האופטימליות על הפתרון הנוכחי :

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

37



◆ 1. מבחן האופטימליות

◆ מבחן האופטימליות הוא מבחן בוליאני.

◆ מבחן המחזיר אחת משתי תשובות אפשריות:

   true (אמת) או false (שקר).

◆ התשובה true מתקבלת כאשר הפתרון שהגענו אליו הוא הפתרון האופטימלי

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

38



- ◆ כלומר הפתרון אשר הצבתו בפונקצית המטרה תיתן את הערך הטוב ביותר.
- ◆ התשובה false מתקבלת כאשר הפתרון שהגענו אליו אינו הפתרון האופטימלי ועלינו לחפש פתרון טוב יותר לבעיית החלטה.
- ◆ עתה יש לקבוע אם הפתרון הבסיסי האפשרי הנוכחי הוא אופטימלי או לא?



- ◆ יש להשתמש במשוואת פונקצית המטרה המבוטאת במונחי המשתנים הלא-בסיסיים הנוכחיים:
- ◆  $Z = 5X_1 + 3X_2 - 7$
- ◆ הגדלת ערכו של כל אחד מן המשתנים הלא-בסיסיים הללו מאפס תגדיל את הערך של פונקצית המטרה (המשתנים הבסיסיים אינם מופיעים במשוואה זו).



◆ הגדלת הערך תגרום גם לתזוזה לעבר אחד משני הפתרונות הבסיסיים האפשריים **הסמוכים**.  
◆ מאחר של-  $X_1$  ול-  $X_2$  יש מקדמים חיוביים, הגדלה של כל אחד מהם תוביל לפתרון בסיסי סמוך טוב יותר מהנוכחי ומכאן שהפתרון הנוכחי אינו אופטימלי !



◆ ככלל, הפתרון הבסיסי האפשרי הנוכחי הוא אופטימלי **אם ורק אם** לכל המשתנים הלא-בסיסיים יש מקדמים **אי-חיוביים** בצורה הנוכחית של פונקציית המטרה.  
◆ במהלך האיטרציות של הסימפלקס פונקציית המטרה משנה את צורתה.  
◆ במבחן האופטימליות יש להשתמש בצורה הנוכחית של פונקציית המטרה ולא בצורתה המקורית.



- ◆ הצורה הנוכחית מכילה את כל המשתנים הלא-בסיסיים, ואף לא אחד מן המשתנים הבסיסיים.
- ◆ 2. חיפוש אחר פתרון בסיסי אפשרי טוב יותר
- ◆ בכל אחת מהאיטרציות שיטת הסימפלקס מתקדמת מהפתרון הבסיסי האפשרי הנוכחי לפתרון בסיסי אפשרי סמוך טוב יותר.



- ◆ תנועה זו כרוכה בהפיכת משתנה לא-בסיסי אחד למשתנה בסיסי, שנקרא המשתנה הנכנס לבסיס (entering basic variable).
- ◆ בו-זמנית בהפיכת משתנה בסיסי אחד למשתנה לא-בסיסי, שנקרא המשתנה היוצא מהבסיס (leaving basic variable).
- ◆ לאחר מכן בזיהוי הפתרון האפשרי הבסיסי החדש שמתקבל.



◆ מהו הקריטריון לבחירת המשתנה הנכנס לבסיס?

◆ המשתנים המועמדים להיכנס לבסיס הם כל אחד מ- $n$  המשתנים הלא-בסיסיים הנוכחיים.

◆ ערכו של המשתנה שייבחר לבסיס ישתנה מאפס לערך חיובי כלשהו

◆ ערכם של יתר המשתנים הלא-בסיסיים יישאר אפס.



◆ מאחר שהפתרון הבסיסי האפשרי הבא אמור להיות טוב מאשר הפתרון הנוכחי (כלומר, ערך ה- $Z$  שלו אמור להיות גדול יותר), השינוי ב- $Z$ , כתוצאה מהגדלת ערך המשתנה הנכנס, צריך להיות חיובי.



❖ אם נבטא את פונקצית המטרה  $Z$  באמצעות המשתנים הלא-בסיסיים בלבד, המקדם של כל משתנה הוא שיעור הגידול של  $Z$  עם הגדלת אותו משתנה.

❖ המשתנה בעל המקדם החיובי הגדול ביותר במשוואת פונקצית המטרה הוא **שיגדיל** את  $Z$  **בשיעור ההתחלתי הגדול ביותר**, ולכן הוא שייבחר למשתנה הנכנס לבסיס.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

47



❖ בדוגמה שלנו, שני המשתנים המועמדים להיכנס לבסיס הם שני המשתנים הלא-בסיסיים  $X_1$  ו- $X_2$ .  
❖ מאחר שפונקצית המטרה מבוטאת רק באמצעות שני המשתנים האלה, ניתן להתייחס אליה כפי שהיא:

$$Z = 5X_1 + 3X_2 - 7 \quad \text{❖}$$

❖ מאחר שלשני המשתנים יש מקדמים חיוביים, הגדלת כל אחד מהם תגדיל את  $Z$ .

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

48





- ◆ אולם כל הגדלה של  $X_1$  ביחידה אחת תגדיל את  $Z$  בשיעור של 5.
- ◆ ואילו כל הגדלה של  $X_2$  ביחידה אחת תגדיל את  $Z$  בשיעור של 3.
- ◆ כיוון ש-  $5 > 3$ , ייבחר  $X_1$  להיות המשתנה הנכנס לבסיס.
- ◆ לפיכך ערכו של  $X_1$  יהיה עתה גדול מאפס, בעוד ערכו של  $X_2$  יישאר אפס.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

49



### ◆ כיצד נבחר המשתנה היוצא מהבסיס?

- ◆ אם נתעלם לרגע ממשתני הסרק, אזי הגדלת  $X_1$ , תוך כדי שמירת ערכו של  $X_2$  כאפס, משפיעה על שאר המשתנים;
- ◆ אם ניתן להגדיל את כל האחרים, הפתרון לא חסום.
- ◆ אחרת, הערך של לפחות אחד ממשתני הבסיס ירד עד שיגיע לאפס, ואז המשתנה הזה יצא מהבסיס ויהפוך למשתנה לא-בסיסי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

50



- ◆ בדוגמה שלנו, הגדלת  $X_1$ , תוך כדי שמירת  $X_2$  בערך אפס, פירושה תזוזה על ציר  $X_1$  ימינה.
- ◆ באיור 2.11 מגיעים אל הפתרון האפשרי הסמוך  $(0,2)$  כאשר נעצרים בקו האילוף: -  
$$X_1 + 2X_2 = 2$$
- ◆ בדוגמה שלנו, המשתנה המועמד לצאת מהבסיס הוא אחד המשתנים הבסיסיים  $X_3, X_4$ .

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

51



- ◆ החישובים לבחירת המשתנה שיצא מהבסיס מתוארים בטבלה 2.1.
- ◆ מאחר ש- $X_2$  הוא משתנה לא-בסיסי, ערכו בעמודה האמצעית של טבלה 2.1 הוא אפס.
- ◆ מכאן ניתן לקבל כמצוין בעמודה הימנית, כי:
- ◆ 1.  $X_3$  קטן כאשר  $X_1$  גדל והוא מתאפס כאשר  
$$X_1 = 2$$

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

52

## טבלה 2.1 חישובים לבחירת המשתנה הראשון שיצא מהבסיס



משתני בסיס	משוואה	חסם עליון על $X_1$
$X_3$	$X_3 = 2 - X_1 - X_2$	$X_1 \leq 2$ (מינימום)
$X_4$	$X_4 = 2 + X_1 - 2X_2$	$X_1 \geq -2$ לא מוגבל

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

53

2.  $X_4$  גדל ויישאר אי-שלילי כל עוד  $X_1$  גדול מ--  
(2).

כיוון שאנו מגדילים את  $X_1$  בכיוון ימין, כלומר יותר  
מאפס,  $X_4$  אינו מגביל את הגדלת  $X_1$ .

בעמודה הימנית של טבלה 2.1 רשומים אפוא  
הערכים הגבוהים ביותר האפשריים עבור  $X_1$ , כך  
שכל אחד מהמשתנים הבסיסיים המתאימים בעמודה  
השמאלית יישאר אי-שלילי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

54



◆ מאחר שהחסם העליון הקטן ביותר מתקבל עבור המשוואה שבה מופיע  $X_3$  (הוא משתנה הסרק לאילוף  $X_1 + X_2 \leq 2$ ), המשתנה היוצא מהבסיס יהיה  $X_3$ , ובפתרון הבסיסי האפשרי הבא נקבל:  $X_3 = 0$  (משתנה לא-בסיסי) ו- $X_1 = 2$  (משתנה בסיסי).

◆ כדי להתכונן לאיטרציה הבאה, שיטת הסימפלקס ממירה את



מערכת המשוואות הנתונה לצורה הקנונית.

◆ יש להמשיך בביצוע האיטרציות עד שמתקבל פתרון אופטימלי, או עד שמזהים שהפתרון לא חסום.

### 2.2.3 סיכום שיטת הסימפלקס



◆ א. שלב האתחול (בחירת פתרון בסיסי התחלתי)

◆ הוסף משתני סרק.

◆ בחר את כל המשתנים המקוריים כמשתנים הלא-בסיסיים (כלומר אפס אותם).

◆ את משתני הסרק או המשתנים המלאכותיים בחר

כמשתנים הבסיסיים (ולכן הם שווים לערכים הנמצאים באגף ימין).



## ◆ **ב. השלב האיטרטיבי**

### ◆ **1. מבחן האופטימליות**

◆ כדי לקבוע אם הפתרון הנוכחי אופטימלי, בדוק אם קיים משתנה לא-בסיסי שהגדלתו תגדיל את ערך פונקציית המטרה  $Z$ .

◆ ניתן לעשות זאת על-ידי בדיקת הסימן של מקדמיהם של כל המשתנים הלא-בסיסיים בפונקציית המטרה.

◆ אם כל המקדמים שליליים, אזי הפתרון הנוכחי אופטימלי, ויש לעצור. אחרת, יש לחזור לשלב האיטרטיבי.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

57



## ◆ **2. מציאת פתרון בסיסי אפשרי חדש**

◆ 2.1: קבע מהו המשתנה הנכנס לבסיס:

◆ בחר את המשתנה הלא-בסיסי, שהגדלת ערכו תגדיל את  $Z$  בשיעור הרב ביותר.

◆ לשם כך, השתמש במשוואת פונקציית המטרה הנוכחית, שבה מבוטא  $Z$  באמצעות המשתנים הלא-בסיסיים בלבד.

◆ בחר את המשתנה הלא-בסיסי בעל המקדם החיובי הגדול ביותר.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

58



## ◆ 2.2: קבע מהו המשתנה היוצא מהבסיס:

◆ בחר את המשתנה הבסיסי שמתאפס ראשון  
כתוצאה מהגדלת ערכו של המשתנה הנכנס לבסיס.  
◆ מאחר שכל אחד מהמשתנים הבסיסיים מופיע רק  
במשוואה אחת, קל לבדוק מתי יתאפס המשתנה  
הבסיסי הנדון כתוצאה מהגדלת ערכו של המשתנה  
הנכנס לבסיס.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

59



◆ לאחר מכן, יש למצוא את המשוואה שבה  
מתקבל הערך הקטן ביותר של החסם העליון.  
◆ המשתנה הבסיסי המופיע באותה משוואה הוא  
המשתנה היוצא מהבסיס.

16.01.2008

Algorithms © Dr Reuven Hotoveli, 2008

60



### ◆ 2.3: חישוב הפתרון הבסיסי האפשרי החדש:

◆ באמצעות הבאת מערכת המשוואות לצורה קנונית,

פתור את מערכת המשוואות הנוכחית עבור  
המשתנים הבסיסיים ועבור  $Z$ , המבוטא במונחים  
של המשתנים הלא-בסיסיים.

◆ יש לקבוע את הפתרון הבסיסי החדש. והתהליך  
חוזר חלילה.