

Módulo 2: Método simplex

Departamento MACC
Matemáticas Aplicadas y Ciencias de la Computación
Universidad del Rosario

Primer Semestre de 2021

Agenda

1 Método de las dos fases

2 Ciclaje

Agenda

1 Método de las dos fases

2 Ciclaje

Inicialización del método simplex

- Método de las dos fases
- Fase I: encontrar solución básica factible
- Fase II: encontrar solución óptima
- Variables artificiales $Ax + x_a = b, x \geq 0, x_a \geq 0$
- Variables básicas iniciales Fase I: x_a
- Base inicial Fase I: I_m

Método de las dos fases

- Problema original en formato estándar:

$$\begin{aligned} \min. \quad & c'x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

- Fase I:

$$\begin{aligned} \min. \quad & 1'x_a \\ \text{s.a.} \quad & Ax + x_a = b \\ & x, x_a \geq 0 \end{aligned}$$

Ejemplo:

- Problema original:

$$\min. 5x_1 - x_2$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 \geq 2$$

$$x_1 + x_2 \leq 6$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

- Problema original en formato estándar:

$$\min. 5x_1 - x_2$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 - x_3 = 2$$

$$x_1 + x_2 + x_4 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

Ejemplo:

- Fase I:

$$\min. x_5 + x_6$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 - x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1 + x_2 + x_4 + x_6 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

- Base inicial: $I_B = \{5, 6\}$

Método de las dos fases

Si al terminar la Fase I ...

- ... $x_a \neq 0 \Rightarrow$ Prob. original no tiene solución factible
- ... $x_a = 0$ y variables artificiales fuera de la base \Rightarrow Comenzar Fase II con solución básica factible final de Fase I
- ... $x_a = 0$ y variables artificiales en la base \Rightarrow Sacar variables artificiales de la base y reemplazarlas por variables estructurales

Ejemplo:

- Fase I:

$$\min. x_5 + x_6$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 - x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1 + x_2 + x_4 + x_6 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

- $I_B = \{5, 6\}$, $I_N = \{1, 2, 3, 4\}$, $x_B = \begin{bmatrix} 2 \\ 6 \end{bmatrix}$, $z_0 = 8$

- $\bar{c}_N = [0 \quad -3 \quad 1 \quad -1]$, x_2 entra a la base

- $y_2 = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}$, $\epsilon = \min\{\frac{2}{2}, \frac{6}{1}\} = 1$, x_5 sale de la base

Ejemplo:

Iteración 2:

- $I_B = \{2, 6\}$, $I_N = \{1, 3, 4, 5\}$, $x_B = \begin{bmatrix} 1 \\ 5 \end{bmatrix}$
- $\bar{c}_N = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} -3 & -1 & -2 & 3 \end{bmatrix}$, x_1 entra a la base
- $y_1 = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} -1 & 3 \end{bmatrix}$, $\epsilon = \min\{\frac{5}{3/2}\} = \frac{10}{3}$, x_6 sale de la base

Iteración 3:

- $I_B = \{1, 2\}$, $I_N = \{3, 4, 5, 6\}$, $x_B = \frac{1}{3} \begin{bmatrix} 10 \\ 8 \end{bmatrix}$
- $\bar{c}_N = \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 1 \end{bmatrix}$, solución óptima
- Variables artificiales fuera de la base: iniciar fase II con $I_B = \{1, 2\}$

Ejemplo no factible:

- Problema original:

$$\min. 5x_1 - x_2$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 \leq 2$$

$$-x_1 + x_2 \geq 3$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

- Problema original en formato estándar:

$$\min. 5x_1 - x_2$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 + x_3 = 2$$

$$-x_1 + x_2 - x_4 = 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

Ejemplo no factible:

- Fase I:

$$\min. x_5$$

$$\text{s.a. } -x_1 + 2x_2 + x_3 = 2$$

$$-x_1 + x_2 - x_4 + x_5 = 3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

- Base inicial: $I_B = \{3, 5\}$

Ejemplo no factible:

Iteración 1:

- $I_B = \{3, 5\}$, $B = I$, $x_B = \begin{bmatrix} 2 \\ 3 \end{bmatrix}$, $x = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 2 \\ 0 \\ 3 \end{bmatrix}$
- $\bar{c}'_N = [1 \quad -1 \quad 1]$, x_2 entra a la base
- $y_2 = B^{-1}a_2 = \begin{bmatrix} 2 \\ 1 \end{bmatrix}$, $\epsilon = \min \left\{ \frac{2}{2}, \frac{3}{1} \right\} = 1$
- x_3 sale de la base

Ejemplo no factible:

Iteración 2:

- $I_B = \{2, 5\}$, $B = \begin{bmatrix} 2 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$, $B^{-1} = \frac{1}{2} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ -1 & 2 \end{bmatrix}$, $x_B = \begin{bmatrix} 1 \\ 2 \end{bmatrix}$, $x = \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 2 \end{bmatrix}$
- $\bar{c}'_N = \frac{1}{2} [1 \quad 1 \quad 2]$
- Solución actual es óptima para fase I
- x_5 en la base óptima y $x_5 \neq 0$: problema original no factible

Agenda

1 Método de las dos fases

2 **Ciclaje**

Ciclaje

- Si todas las soluciones visitadas son no degeneradas, función objetivo mejora en cada iteración
- $\bar{b}_r > 0 \longrightarrow x_k = \frac{\bar{b}_r}{y_{rk}} > 0$
- $z = z_0 + \bar{c}_k x_k \longrightarrow z < z_0$
- En caso de degeneramiento, se puede presentar ciclaje: se repiten bases con el mismo valor de función objetivo
- En caso de degeneramiento, $\bar{c}_N \geq 0$ no es una condición necesaria para optimalidad: $z = z_0 + \bar{c}_k x_k = z_0$
- Reglas de prevención de ciclaje
- Selección de variables que entran y salen de la base (“empates”)

Regla de Bland

Selección de variable que entra a la base:

- Entre todas las variables no básicas con costo reducido negativo, escoja la de menor índice

Selección de variable que sale de la base:

- Entre todas las variables básicas candidatas a salir (empatadas en la razón mínima), escoja la de menor índice

Regla lexicográfica

Selección de variable que sale de la base:

- $l_0 = \min_{1 \leq i \leq m} \left\{ \frac{\bar{b}_i}{y_{ik}} : y_{ik} > 0 \right\} = \frac{\bar{b}_r}{y_{rk}}$: criterio de la razón mínima
- Entre todas las variables básicas candidatas a salir (empatadas en la razón mínima), escoja la de menor índice
- $l_1 = \min_{i \in l_0} \left\{ \frac{y_{i1}}{y_{ik}} : y_{ik} > 0 \right\} = \frac{\bar{b}_r}{y_{rk}}$. Donde $y_1 = B^{-1}a_c$, con a_c columna de A asociada a la variable.
- Si persiste el empate calcular $l_2, l_3, \dots, l_{j-1}, j \leq m$