

#### ALGORITMOS DE PPL Y GEOMETRÍA

## Tarea 3

Integrantes: Adolfo Rojas Valenzuela

Diego E. Cristallini

Profesor: Fernando Ordoñez P. Auxiliar: Agustín Hilcker M.

Camilo Escalante Leñam

Diego Riveros Tomás González E. Trinidad Ulloa P.

Fecha de entrega: 17 de mayo

Santiago de Chile

Índice de Contenidos

# Índice de Contenidos

1.	Pregunta 1	1
2.	Pregunta 2	2
3.	Pregunta 3	2
Ír	Índice de Figuras	
1.	Poliedro del problema $P3$	3

Pregunta 1

#### 1. Pregunta 1

1. Fase I: Partimos agregando las variables artificiales  $x_7, x_8, x_9, x_{10}$  que usaremos de base inicial y cambiamos la función objetivo de costos a  $[\vec{0}, \vec{1}]$  para comenzar la fase I del algoritmo simplex donde la SBF en la que nos encontramos es  $\mathbf{x}_1 = (\vec{0}, 20, 18, 13, 10)$ , usando dicha base calculamos los costos reducidos  $\hat{c}_1 = (7, 1, 5, -8, -8, -17, \vec{0}) \implies x_4$  entra a la base (por regla de Bland) y sale  $x_8$ , para ello se usa la dirección  $\mathbf{d}_1 = (e_4, 2, -10, 3, -3)$  con paso  $\theta_1 = 1.8$  y posición resultante  $\mathbf{x}_2 = (0, 0, 0, 1.8, 0, 0, 23.6, 0, 18.4, 4.6)$ . A continuación el resto de iteraciones bajo la misma lógica:

Iteración Nº2:

$$\beta_2 = [x_4, x_7, x_9, x_{10}] \implies \mathbf{x}_2 = (0, 0, 0, 1.8, 0, 0, 23.6, 0, 18.4, 4.6)$$
 $\hat{c}_2 = (3.8, -1.4, 8.2, 0, -3.2, -13, 0, 0.8, 0, 0) \implies \text{entra } x_2$ 
 $\theta_2 = 0.93 \implies \text{sale } x_{10}$ 
 $\mathbf{d}_2 = (0, 1, 0, 0.3, 0, 0, 5.6, 0, -2.1, -4.9)$ 

Iteración Nº3:

$$\beta_3 = [x_2, x_4, x_7, x_9] \implies \mathbf{x}_3 = (0, 0.93, 0, 2.08, 0, 0, 28.85, 0, 16.42, 0)$$
 $\hat{c}_3 = (4.14, 0, 5.28, 0, -3.42, -12.57, 0, 0.71, 0, 0.28) \implies \text{entra } x_5$ 
 $\theta_3 = 3.77 \implies \text{sale } x_4$ 
 $\mathbf{d}_3 = (0, 0.16, 0, -0.55, 1, 0, -6.28, 0, 2.85, 0)$ 

Iteración Nº4:

$$\beta_4 = [x_2, x_5, x_7, x_9] \implies \mathbf{x}_4 = (0, 1.55, 0, 0, 3.77, 0, 5.11, 0, 27.22, 0)$$
 $\hat{c}_4 = (2.11, 0, 3.88, 6.22, 0, -8.88, 0, 1.22, 0, 0.66) \implies \text{entra } x_6$ 
 $\theta_4 = 1.95 \implies \text{sale } x_9$ 
 $\mathbf{d}_4 = (0, -0.48, 0, 0, -1.07, 1, 5.03, 0, -13.92, 0)$ 

Iteración Nº5:

$$\beta_5 = [x_2, x_5, x_6, x_7] \implies \mathbf{x}_5 = (0, 0.61, 0, 0, 1.68, 1.95, 14.96, 0, 0, 0)$$
 $\hat{c}_5 = (-2.62, 0, -0.32, 9.53, 0, 0, 0, 1.77, 0.64, 0.60) \implies \text{entra } x_1$ 
 $\theta_5 = 1, 52 \implies \text{sale } x_2$ 
 $\mathbf{d}_5 = (1, -0.40, 0, 0, 0.02, 0.53, -2.62, 0, 0, 0)$ 

Iteración Nº6:

$$\beta_6 = [x_1, x_5, x_6, x_7] \implies \mathbf{x}_6 = (1.52, 0, 0, 0, 1.71, 2.76, 10.98, 0, 0, 0)$$
 $\hat{c}_6 = (0, 6.47, -12.75, 10.29, 0, 0, 0, 1.34, 0.41, 2.06) \implies \text{entra } x_3$ 
 $\theta_6 = 0.86 \implies \text{sale } x_7$ 
 $\mathbf{d}_6 = (4.75, 0, 1, 0, 0, 3, -12.75, 0, 0, 0)$ 

Iteración Nº7:

$$\beta_f = [x_1, x_3, x_5, x_6] \implies \mathbf{x}_f = (5.61, 0, 0.86, 0, 1.71, 5.34, 0, 0, 0, 0)$$
  
 $\hat{c}_f = (\vec{0}, \vec{1})$ 

Finalmente concluimos que el PPL es factible y una base dada por resolver el problema de factibilidad está dada por  $\beta_f$ , la SBF asociada es  $\mathbf{x}_f$ 

 Fase II: Removemos las variables artificiales y usamos la f.o. original Iteración Nº1: Pregunta 3 2

$$c = (1, -8, -8, -13, 3, 5), B_1 = \beta_f \implies \vec{x}_1 = (5.61, 0, 0.86, 0, 1.71, 5.34)$$

$$\bar{c}_1 = (0, -11.24, 0, -10.7, 0, 0) \implies \text{entra } x_2$$

$$\delta_1 = 32.50 \implies \text{sale } x_5$$

$$\vec{d}_1 = (-0.06, 1, 0.51, 0, -0.05, 0.21)$$

Iteración Nº2:

$$B_f = [x_1, x_2, x_3, x_6] \implies \vec{x}_f = (3.60, 32.50, 17.36, 0, 0, 12.09)$$
  
 $\vec{c}_f = (0, 0, 0, 292.90, 213.65, 0)$ 

#### 2. Pregunta 2

- 1. Los puntos  $\vec{0}$  y  $e_i$ ,  $\forall i \in \{1, 2, ..., n\}$  son soluciones 'básicas' factibles definidas por las restricciones activas de cota inferior  $x_i \geq 0$  y las de cota superior  $\sum_{i=1}^n x_i \leq 1$ ,  $x_i \leq 1$  respectivamente. Sin embargo  $\sum_{k=1}^n x_k \leq 1$  también está activa en el punto  $e_i$  por lo que la familia de soluciones  $e_i$ ,  $\forall i \in \{1, 2, ..., n\}$  es una familia degenerada
- 2. Bajo el supuesto extra de que  $P \neq \emptyset$  y que por ende  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$  se tiene que  $\mathbf{x}$  es una SBF de  $P \subseteq \mathbb{R}^n$  si cumple que tiene n restricciones activas, luego de las m restricciones linealmente independientes aportadas por A, estas por definición ya se encuentran activas con lo que para que  $\mathbf{x}$  sea SBF deben encontrarse activas n-m restricciones las cuales solo pueden provenir de las cotas superior o inferior de las componentes de  $\mathbf{x}$ . Por contradicción se asume que  $\vec{x}$  es una SBF tal que tiene menos de n-m de sus componentes en una de sus cotas lo cual implicaría que más de m restricciones provenientes de Ax = b sean activas (por definición de P estas ya se encuentran activas) pero esto no es posible pues el rango de A es a lo más m gracias a que sus filas son linealmente independiente mas no cuenta con más de m filas, luego como una SBF del polítopo debe tener exactamente n restricciones activas se produce la contradicción y concluímos lo que se pide.
- 3. Dado el poliedro  $P = \{(x, y) \in [0, 1]^2 : x + y \le 1\}$  y la función z = -x se tiene que el problema de minimización de z sujeto a P, es decir:

$$\begin{array}{ll} \min & -x \\ \text{s.a.} & \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x \\ y \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{bmatrix} \\ x, y \geq 0 \end{array}$$

Tiene dos soluciones básicas factibles óptimas alcanzadas en el punto (1,0)

### 3. Pregunta 3

1. Dada la naturaleza del poliedro  $\subset \mathbb{R}^2$  es posible encontrar la solución de manera gráfica como se presenta en la figura 1 la cual está dada por el punto C dependiente del valor  $\delta$ . Para llegar a este vértice se necesitan activar las restricciones  $b_2: x_2 - x_1 = 2, b_3: x = 1 + \delta$ , luego resolviendo este sistema se tiene que el punto  $C = (1 + \delta, 3 + \delta)$  es donde dada la función

Pregunta 3

$$f(x_1,x_2) = -x_1 - x_2$$
alcanza el óptimo  $\min_{x_1,x_2} f = -4 - 2\delta$ 

**Observación:** el análisis previo es cierto solo si  $\delta \geq -2$  pues en caso contrario se tiene que el poliedro es  $=\emptyset$  y por ende el problema P3 infactible, también notar la particularidad del caso  $\delta = -2$  donde el poliedro es el singleton  $\{(-1,1)\} \neq \emptyset$  y las tres restricciones que definen dicho poliedro se encuentran activas, es decir que el punto y única solución factible x = (-1,1) es una solución degenerada.

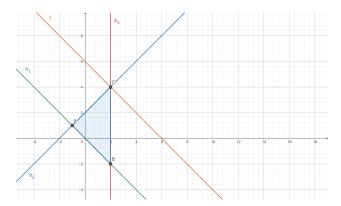


Figura 1: Poliedro del problema P3

2. Recordando que para el problema P3 la matríz  $A^T = \begin{bmatrix} 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}$  y para los vectores de costo  $c^T = (-1, -1)$ , recursos  $b^T = (0, 2, 1 + \delta)$  y f.o.  $g = 2y_2 + (1 + \delta)y_3$  se tiene que el dual de P3 es

$$\max g$$
s.a.  $y_1 - y_2 + y_3 = -1$ 

$$y_1 + y_2 = -1$$

$$y_2, y_3 \le 0$$

$$y_1 \ge 0$$

3. Tomando la solución  $\mathbf{x} = (1 + \delta, 3 + \delta)$  del problema primal tenemos que

$$(1+\delta+3+\delta)y_1 \stackrel{!}{=} 0 \tag{1}$$

$$(-1 - \delta + 3 + \delta - 2)y_2 \stackrel{!}{=} 0 \tag{2}$$

$$(1+\delta-1-\delta)y_3 \stackrel{!}{=} 0 \tag{3}$$

$$(y_1 - y_2 + y_3 + 1)(1 + \delta) \stackrel{!}{=} 0 \tag{4}$$

$$(y_1 + y_2 + 1)(3 + \delta) \stackrel{!}{=} 0 \tag{5}$$

luego de (1) se debe cumplir que  $\delta = -2 \vee y_1 = 0 \implies \text{para}$  (5)  $\delta = -3 \vee y_2 = -1$  donde la condición para  $\delta = -3$  no es posible pues del primal vimos que P3 no es factible para  $\delta < -2$ , finalmente de (4) sacamos que  $\delta = -1 \vee y_3 = -2$  donde para el caso en que  $\delta = -1$ ,  $y_3$  queda libre y no se puede concluir nada, caso contrario el óptimo se alcanza en el punto  $\mathbf{y} = (0, -1, -2)$ .

4. Siguiendo con el análisis de los  $\delta$  críticos se tiene que para el caso en que  $\delta = -2$  no es posible

Pregunta 3

encontrar el óptimo ya que  $y_2, y_3$  van en función de  $y_1$ , valor del cual no se puede concluir que = 0 por lo que debemos recurrir al corolario de dualidad fuerte  $\max_{y_1,y_2,y_3} g = \min_{x_1,x_2} f = -4 - 2\delta \Rightarrow 2y_2 + (1-2)y_3 = -4 - 2 \cdot -2 \implies y_3 = 2y_2$ , luego reemplazando en (4) y (5) nos percatamos que no es posible encontrar el óptimo ya que dichas ecuaciones son redundantes y no aportan mayor información, esto pues del problema primal se había concluido que para  $\delta = -2$  dicho problema era un PL de caso especial pues cuenta con una única solución la cual es degenerada.

Ahora escribiendo el problema primal en forma estándar

$$\min -x_1^+ + x_1^- - x_2^+ + x_2^- 
x_1^+ -x_1^- + x_2^+ - x_2^- - x_3 = 0 
s.a. -x_1^+ + x_1^- + x_2^+ - x_2^- + x_4 = 2 
x_1^+ -x_1^- + x_2^+ - x_2^- + x_3, x_4, x_5 \ge 0$$

Partiendo con el punto  $\mathbf{x} = (1+\delta, 0, 3+\delta, 0, 4+2\delta, 0, 0)$  el cual sabemos por subítem 2 es óptimo y cuya base asociada haciendo uso de las restricciones cuando  $\delta \ge -1$  es  $B = [x_1^+, x_2^+, x_3]$ , base la cual es invertible y por ende pasa los criterios de optimalidad además de que calculando el vector de costos reducidos se cumple que cada componente es  $\ge 0$ . Ahora calculamos  $\mathbf{y} = c_B^T B^{-1} = (0, -1, -2)$  el cual mostramos que es óptimo mediante holgura complementaria

$$0(1 + \delta + 3 + \delta - 4 - 2\delta) = 0 \tag{6}$$

$$-1(-1 - \delta + 3 + \delta - 2) = 0 \tag{7}$$

$$-2(1 + \delta - 1 - \delta) = 0 \tag{8}$$

(9)

Por lo que en efecto es óptimo

Para el caso en que  $-2 < \delta < -1$  la base cambia a  $B = x_1^-, x_2^+, x_3$  y para  $\delta = -2$  debido a la degeneración existen 3 bases óptimas

5. Como el coeficiente que acompaña a  $y_3$  es negativo y dicha variable es a lo más = 0, en combinación con el resto de restricciones se tiene que el problema es no acotado, de esto concluir que el primal es infactible por corolario