

# IN3171 - Modelamiento y Optimización

## Auxiliar N° 5 - Simplex

Profesores: Azucena Orellana, Benjamin Barrientos, Matías Romero  
Auxiliares: Matías Muñoz, Ignacia Segura, Javier Madariaga, Marian Mazurett

### 1 Simplex

Considere el siguiente programa lineal.

$$\begin{array}{l}
 \min \\
 \text{s.a. } x_1 \quad -3x_2 \quad -2x_3 \quad +x_4 \\
 (PL) \quad \quad -2x_2 \quad +5x_3 \quad +2x_4 \quad -3x_6 \quad = 5 \\
 \quad \quad \quad +x_2 \quad -2x_3 \quad +4x_4 \quad +x_5 \quad -2x_6 \quad = 7 \\
 \quad \quad \quad +x_2 \quad \quad \quad -3x_4 \quad -3x_6 \quad +x_7 \quad = 3 \\
 x_1, \quad x_2, \quad x_3, \quad x_4 \quad x_5, \quad x_6, \quad x_7 \geq 0
 \end{array}$$

- Encuentre una solución básica factible  $x$  que corresponde a la base  $B = (1, 5, 7)$ .
- Para cada variable no-básica  $x_j$ , calcule el costo reducido  $\bar{c}_j$ . Argumente si se puede concluir que  $x$  es óptimo.
- Recuerde que para cada variable no-básica  $x_j$ , hay una dirección factible  $d^j$ . ¿Para cuales de las variables no-básicas  $x_j$  el valor de la función objetivo
  - mejora,
  - empeora,
  - no cambia,

si uno va desde  $x$  hacia  $d^j$ , es decir, desde  $x$  a un punto  $x + \theta d^j$  para un  $\theta > 0$ ? Justifique.

- Seleccione una variable  $x_j$  tal que  $\bar{c}_j < 0$ . Encuentre el valor máximo  $\theta \geq 0$  tal que  $x + \theta d^j =: y$  es un punto factible para  $(PL)$ . Escriba una base  $B'$  que corresponde a  $y$ .
- Sea  $P$  el conjunto de los puntos factibles de  $(PL)$ . Demuestre sí  $P$  contiene una línea o no.

### 2 Aun más Simplex

Considere el problema de optimización lineal

$$\begin{array}{l}
 \min \quad x_1 \\
 \text{s.a.} \quad x_1 + x_2 \geq -1 \\
 \quad \quad x_1 - x_2 \leq -1 \\
 \quad \quad x_1 - 2x_2 \geq -4
 \end{array}$$

- Grafique el problema e indique la solución óptima.
- Escriba el problema en formulación estándar. ¿Es el punto asociado a  $(x_1, x_2) = (0, 1)$  en el problema de formulación estándar una solución básica factible? Justifique.



3. **SPOILER:**  $(x_1, x_2) = (0, 1)$  es SBF. Encuentre una dirección a una SBF adyacente que tenga costo reducido negativo (¿por qué queremos movernos de punto?).
4. Haga una iteración de simplex. Muestre que el nuevo punto es una SBF. Comente si el punto es degenerado o no.

## Geometría

**Teo:** Sea  $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax = b, x \geq 0\}$  un poliedro en forma estándar. Un vector  $x \in \mathbb{R}^n$  es una solución básica de  $P$  si y sólo si  $Ax = b$  y existen índices  $B(1), \dots, B(m)$  tales que:

- Las columnas  $A_{B(1)}, \dots, A_{B(m)}$  son linealmente independientes.
- $x_i = 0$  para  $i \notin \{B(1), \dots, B(m)\}$ .

## Algoritmo Simplex

Dados  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$  de rango  $m$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$  y  $c \in \mathbb{R}^n$ , el algoritmo simplex resuelve el problema

$$\begin{aligned} \min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad & c^t x \\ \text{s.a.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0. \end{aligned}$$

### 1. Inicialización:

Encontrar una base factible  $B$ , cuyas columnas denotaremos por  $A_{B(1)}, \dots, A_{B(m)}$ .  
Definir índices básicos y no básicos:  $\mathcal{B} := \{B(1), \dots, B(m)\}$ ,  $\mathcal{N} := \{1, \dots, n\} \setminus \mathcal{B}$ .  
Calcular  $B^{-1}$ ,  $x_B := B^{-1}b$ ,  $z := c_B^t x_B$ .

### 2. Test de optimalidad:

Calcular los multiplicadores simplex:  $p^t := c_B^t B^{-1}$ .  
Calcular los costos reducidos:  $\bar{c}_j := c_j - p^t A_j \quad \forall j \in \mathcal{N}$ .  
Si  $\forall j \in \mathcal{N}$ ,  $\bar{c}_j \geq 0$ , terminar (estamos en el óptimo).  
Si no, sea  $j \in \mathcal{N}$  tal que  $\bar{c}_j < 0$ .

### 3. Test de factibilidad:

Calcular  $u := B^{-1}A_j$ .  
Calcular  $\mathcal{I} := \{i \in \{1, \dots, m\} \mid u_i > 0\}$ .  
Si  $\mathcal{I} = \emptyset$ , terminar (el problema es no acotado).  
Si no, calcular  $\theta^* := \min_{i \in \mathcal{I}} \frac{x_{B(i)}}{u_i}$  y  $\ell \in \mathcal{I}$  tal que  $\theta^* = \frac{x_{B(\ell)}}{u_\ell}$ .

### 4. Actualizar:

Formar una nueva base  $B$  reemplazando  $A_{B(\ell)}$  por  $A_j$  en la base anterior.  
 $\mathcal{B} := \mathcal{B} \setminus \{B(\ell)\} \cup \{j\}$ ,  $\mathcal{N} := \mathcal{N} \setminus \{j\} \cup \{B(\ell)\}$   
Decimos que  $x_j$  entra a la base y  $x_{B(\ell)}$  sale de ella.  
 $x_j := \theta^*$ ,  $x_{B(i)} := x_{B(i)} - \theta^* u_i$  para  $i \neq \ell$ .  
 $z := z + \theta^* \bar{c}_j$ .  
Calcular  $B^{-1}(\ast)$ .  
Ir a 2.