

# IN770 - Modelos y Algoritmos de Optimización

## Resumen Teoría de Dualidad II

Basado en el Capítulo 4 del libro *Introduction to linear optimization*

Profesor: Fernando Ordóñez

Auxiliares: Benjamín Barrientos, José Miguel González

### 4.6. Lema de Farkas y desigualdades lineales

**Teorema 4.6. (Lema de Farkas)** Sea  $\mathbf{A} \in \mathcal{M}_{m \times n}$  y sea  $\mathbf{b} \in \mathbb{R}^m$ . Entonces, exactamente una de las siguientes alternativas se cumple:

- (a) Existe algún  $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$  tal que  $\mathbf{Ax} = \mathbf{b}$ .
- (b) Existe algún vector  $\mathbf{y}$  tal que  $\mathbf{y}'\mathbf{A} \geq \mathbf{0}'$  e  $\mathbf{y}'\mathbf{b} < 0$ .

**Corolario 4.3.** Sean  $\mathbf{A}_1, \dots, \mathbf{A}_n$  y  $\mathbf{b}$  vectores dados, y suponga que cualquier vector  $\mathbf{y}$  que satisfaga  $\mathbf{y}'\mathbf{A}_i \geq 0$ ,  $i = 1, \dots, n$ , también debe satisfacer  $\mathbf{y}'\mathbf{b} \geq 0$ . Entonces,  $\mathbf{b}$  puede ser expresado como una combinación lineal no negativa de los vectores  $\mathbf{A}_1, \dots, \mathbf{A}_n$ .

**Teorema 4.7.** Suponga que el sistema de inecuaciones lineales  $\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$  tiene al menos una solución, y sea  $d$  algún escalar. Entonces, las siguientes son equivalentes:

- (a) Cada solución factible del sistema  $\mathbf{Ax} \leq \mathbf{b}$  satisface  $\mathbf{c}'\mathbf{x} \leq d$ .
- (b) Existe algún  $\mathbf{y} \geq \mathbf{0}$  tal que  $\mathbf{y}'\mathbf{A} = \mathbf{c}'$  y  $\mathbf{y}'\mathbf{b} \leq d$ .

### 4.8. Conos y rayos extremos

**Definición 4.1.** Un conjunto  $C \subset \mathbb{R}^n$  es un **cono** si  $\lambda\mathbf{x} \in C$  para todo  $\lambda \geq 0$  y todo  $\mathbf{x} \in C$ .

**Observaciones:**

- El único posible punto extremo de un cono es el vector  $\mathbf{0}$ . Si un cono tiene al  $\mathbf{0}$  como punto extremo, se dice que el cono es **punteado**.
- Un poliedro de la forma  $P = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n | \mathbf{Ax} \geq \mathbf{0}\}$  es llamado **cono poliedral**.

**Teorema 4.12.** Sea  $C \subset \mathbb{R}^n$  el cono poliedral definido por las restricciones  $\mathbf{a}_i'\mathbf{x} \geq 0$ ,  $i = 1, \dots, m$ . Entonces, las siguientes son equivalentes:

- (a) El vector cero es un punto extremo de  $C$ .
- (b) El cono  $C$  no contiene una línea.
- (c) Existen  $n$  vectores de la familia  $\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m$  que son linealmente independientes.

**Definición 4.2.**

- (a) Dado un poliedro  $P = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n | \mathbf{Ax} \geq \mathbf{b}\}$  y un vector  $\mathbf{y} \in P$ , se define el **cono de recesión en  $\mathbf{y}$**  como el conjunto de todas las direcciones  $\mathbf{d}$  en las cuales nos podemos mover indefinidamente lejos de  $\mathbf{y}$ , sin dejar el conjunto  $P$ . Esto es:

$$\{\mathbf{d} \in \mathbb{R}^n | \mathbf{A}(\mathbf{y} + \lambda\mathbf{d}) \geq \mathbf{b}, \forall \lambda \geq 0\} = \{\mathbf{d} \in \mathbb{R}^n | \mathbf{Ad} \geq \mathbf{0}\}$$

- (b) Los elementos distintos de cero del cono de recesión se llaman **rayos** del poliedro  $P$ .
- (c) Un elemento  $\mathbf{x}$  distinto de cero de un cono poliedral  $C \subset \mathbb{R}^n$  es llamado un **rayo extremo** si hay  $(n - 1)$  restricciones linealmente independientes que son activas en  $\mathbf{x}$ .
- (d) Un rayo extremo del cono de recesión asociado con un poliedro no vacío  $P$  también se denomina **rayo extremo** de  $P$ .

**Teorema 4.13.** Consideremos el problema de minimizar  $\mathbf{c}'\mathbf{x}$  sobre un cono poliedral punteado  $C = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{a}_i'\mathbf{x} \geq 0, i = 1, \dots, m\}$ . Entonces, el costo óptimo es igual a  $-\infty$  si y sólo si algún rayo extremo  $\mathbf{d}$  de  $C$  satisface  $\mathbf{c}'\mathbf{d} < 0$ .

**Teorema 4.14.** Consideremos el problema de minimizar  $\mathbf{c}'\mathbf{x}$  sujeto a  $\mathbf{Ax} \geq \mathbf{b}$ , y asumamos que el conjunto factible tiene al menos un punto extremo. Entonces, el costo óptimo es igual a  $-\infty$  si y sólo si algún rayo extremo  $\mathbf{d}$  del conjunto factible satisface  $\mathbf{c}'\mathbf{d} < 0$ .

## 4.9. Representación de poliedros

**Teorema 4.15.** Sea

$$P = \{\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n \mid \mathbf{Ax} \geq \mathbf{b}\}$$

un poliedro no vacío con al menos un punto extremo. Sean  $\mathbf{x}^1, \dots, \mathbf{x}^k$  los puntos extremos, y sea  $\mathbf{w}^1, \dots, \mathbf{w}^r$  el conjunto completo de los rayos extremos de  $P$ . Sea además:

$$Q = \left\{ \sum_{i=1}^k \lambda_i \mathbf{x}^i + \sum_{j=1}^r \theta_j \mathbf{w}^j \mid \lambda_i \geq 0, \theta_j \geq 0, \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1 \right\}$$

Entonces,  $Q = P$ .

**Corolario 4.4.** Un poliedro no vacío y acotado es la envoltura convexa de sus puntos extremos.

**Corolario 4.5.** Asuma que el cono  $C = \{\mathbf{x} \mid \mathbf{Ax} \geq \mathbf{0}\}$  es punteado. Entonces, cada elemento de  $C$  puede ser expresado como una combinación lineal no negativa de los rayos extremos de  $C$ .

## Referencias

- [1] D. Bertsimas y J.N. Tsitsiklis. *Introduction to linear optimization*. Athena Scientific, 1997.