

UNIVERSIDAD DE MURCIA

Teoría Ol 2023

Alonso Oma Alonso

13 de mayo de 2023

Índice

1. Teoría:	2
1.1. Tema 3:	2

1. Teoría:

1.1. Tema 3:

Teorema. 3.3

Sea \bar{x} un punto de M . \bar{x} es un punto extremo de M si se encuentra en n hiperplanos definitorios linealmente indendientes.

Demostración.

" \Leftarrow "

$$M = \{x : Ax \leq b, x \geq 0\}$$

- Supongamos \bar{x} está en n hiperplanos definitorios linealmente indendientes. Sea $Gx = g$ el sistema definido por estos n hiperplanos. Como $rg(G) = n$, el sistema es **SCD**.
- Por reducción al absurdo, supongamos que x no es un punto extremo. $\bar{x} = \lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2$ con $x_1 \neq x_2 \in M, 0 < \lambda < 1$.
- En cada hiperplano donde \bar{x} es conectante también lo son x_1 y x_2 . Entonces x_1 y x_2 también son soluciones de $Gx = g \Rightarrow$ **CONTRADICCIÓN**

" \Rightarrow "

$$M = \{x : Ax \leq b, x \geq 0\}$$

- Supongamos que \bar{x} es punto extremos y es conectante a $h < n$ hiperplanos definitorios linealmente indendientes. Sea $Gx = g$ el sistema definido por los hiperplanos en los que \bar{x} es conectante. $rg(G) = h$.
- El sistema $Gd = 0$ es **SCI**, pues $rg(G) = rg(G, 0) = h < n$. Sea $\bar{d} \neq 0$ solución de $Gd = 0$.
- $x_1 = \bar{x} + \epsilon \bar{d}, x_2 = \bar{x} - \epsilon \bar{d}$. x_1 y x_2 son conectantes en todos los hiperplanos donde los es \bar{x} (son soluciones del sistema $Gx = g$).
- Consideremos una restricción $\alpha^t x \leq \beta$ en la que \bar{x} no es conectante ($\alpha^t \bar{x} < \beta$).

$$\alpha^t x_1 = \alpha^t \bar{x} + \epsilon \alpha^t \bar{d} < \beta + \epsilon \alpha^t \bar{d} \quad \alpha^t x_2 = \alpha^t \bar{x} - \epsilon \alpha^t \bar{d} < \beta - \epsilon \alpha^t \bar{d}$$

- Es decir, para $\epsilon > 0$ suficientemente pequeño, x_1 y x_2 también satisfacen las otras restricciones en las que \bar{x} no es conectante. Luego, $x_1, x_2 \in M$ y $\bar{x} = \frac{1}{2}x_1 + \frac{1}{2}x_2$, lo cual es una contradicción.

□

Teorema. 3.5

Sea $M = \{x : Ax \leq b, x \geq 0\}$ un poliedro no vacío. Entonces el conjunto de puntos extremos es no vacío y tiene un número finito de puntos.

Demostración.

$M = \{x : Ax \leq b, x \geq 0\} \neq \emptyset$. Sea $\bar{x} \in M$. Supongamos que \bar{x} no es un punto extremo:

- \bar{x} está en $0 \leq h < n$ hiperplanos definitorios linealmente indendientes.
- $\bar{x} = \lambda x_1 + (1 - \lambda)x_2$ con $x_1 \neq x_2 \in M, 0 < \lambda < 1$.

Sea $d = x_2 - x_1 \neq 0 \rightarrow x_1 = \bar{x} - (1 - \lambda)d$ y $x_2 = \bar{x} + \lambda d$. En al menos uno de los sentidos d o $-d$ no se puede avanzar indefinidamente a partir de \bar{x} , pues $M \subset \mathbb{R}^n$ (o el rayo toca en algún hiperplano $a_j^t x = b_j$ o en alguno de la forma $x_j = 0$). Sin pérdida de generalidad, supongamos que eso ocurre en el sentido $-d$.

Sea $\bar{\epsilon} = \max\{\epsilon \geq 0 : \bar{x} - \epsilon d \in M\}$ y sea $\bar{x}_1 = \bar{x} - \bar{\epsilon}d$. \bar{x} está en el segmento dado por \bar{x}_1 y \bar{x}_2 lo que implica que \bar{x}_1 está en los hiperplanos definitorios en los que está \bar{x} . Además, por construcción \bar{x}_1 está en alg'ún otro hiperplano definitorio $\alpha^t x = \beta$.

\bar{x}_1 está en $h + 1$ hiperplanos linealmente indendientes. Si es punto extremo, **FIN**. En caso contrario, se repite el proceso.

Supongamos que los h hiperplanos en los que está \bar{x} son $\{a_j^t x = b_j\}_{j=1}^h$ y supongamos que $\alpha^t x = \beta$ es combinación lineal de ellos $\rightarrow \alpha = \sum_{j=1}^h \lambda_j a_j$. Entonces se tendría que $\alpha^t \bar{x}_1 = \beta = \sum_{j=1}^h \lambda_j a_j^t \bar{x}_1 = \sum_{j=1}^h \lambda_j b_j$. Por otro lado, $\alpha^t \bar{x} = \sum_{j=1}^h \lambda_j a_j^t \bar{x} = \sum_{j=1}^h \lambda_j b_j = \beta$. Es decir, si el nuevo hiperplano en el que \bar{x}_1 es conectante fuese linealmente dependiente de los anteriores, entonces \bar{x} ya sería conectante sobre él, lo cuál es absurdo por construcción. \square