

Algunas aplicaciones de dualidad:

$$z^* = \inf \{ c^t x : Ax - b \in C \}$$

$$\left[\begin{array}{l} \beta^* \\ \beta^* \end{array} = \sup \left\{ b^t y : \begin{array}{l} y \in C^* \\ A^t y = c \end{array} \right\} \right] \leftarrow \text{Más común}$$

Ejemplo 0: Aprox de funciones.

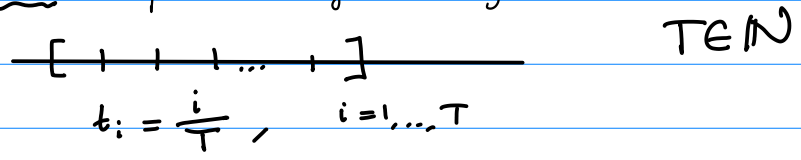
Queremos aproximar $\beta(t)$, $0 \leq t \leq 1$ mediante combinaciones lineales de funciones dadas $d_j(t)$, $0 \leq t \leq 1$

$$\min_{\vec{x} \in \mathbb{R}^N} \left\| \beta(t) - \sum_{j=1}^N x_j d_j(t) \right\|$$

↑ norma es el esp de funciones

Muy común $\| \beta - p \|_\infty = \left[\sup_{t \in [0,1]} | \beta(t) - p(t) | \right]$

aproximamos el problema es cogido un grid en $[0,1]$



$$\vec{b} = \begin{bmatrix} | \\ \beta(t_i) \\ | \end{bmatrix}_{\substack{\uparrow \\ \mathbb{R}^T}}, \quad A = \begin{bmatrix} | & & | \\ d_1(t_i) & \dots & d_N(t_i) \\ | & & | \end{bmatrix}$$

← N

$$\min_{\vec{x} \in \mathbb{R}^n} \left[\| \vec{b} - A\vec{x} \|_\infty \right] = \min_{\vec{x} \in \mathbb{R}^n} \left[\max_j | b_j - (Ax)_j | \right]$$

Obs: Si tenemos $\| \cdot \|_\infty$ se puede formular como opt (lineal) (*)

Más generalizado que una en \mathbb{R}^T

$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \| A\vec{x} - \vec{b} \|$

← problema convexo.

Plan: (1) Reescribimos esto como un problema convexo
 (2) Calculamos el problema dual.

$$(*) \min_{\vec{x} \in \mathbb{R}^n} \left[\max_j | b_j - (Ax)_j | \right] = \min w$$

$\forall_j \left\{ \begin{array}{l} b_j - (Ax)_j \leq w \\ (Ax)_j - b_j \leq w \end{array} \right.$

← opt. lineal.

$$\left[\min_{x \in \mathbb{R}^n} \|Ax - b\| \right]$$

$$\|Ax - b\| \leq w$$

$$\min_{(x,w) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}} \left\{ w : (Ax - b, w) \in C_{\|\cdot\|} \right\}$$

donde $C_{\|\cdot\|} = \{ (y, s) : \|y\| \leq s \}$ ← epigrafo de la norma.

$$\alpha^* = \min_{(x,w) \in \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}} \left\{ (x,w) \cdot \begin{pmatrix} \vec{0} \\ 1 \end{pmatrix} : \begin{pmatrix} Ax \\ w \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} b \\ 0 \end{pmatrix} \in C_{\|\cdot\|} \right\}$$

$$\begin{pmatrix} A & 0 \\ 0^t & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x \\ w \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} b \\ 0 \end{pmatrix} \in C_{\|\cdot\|}$$

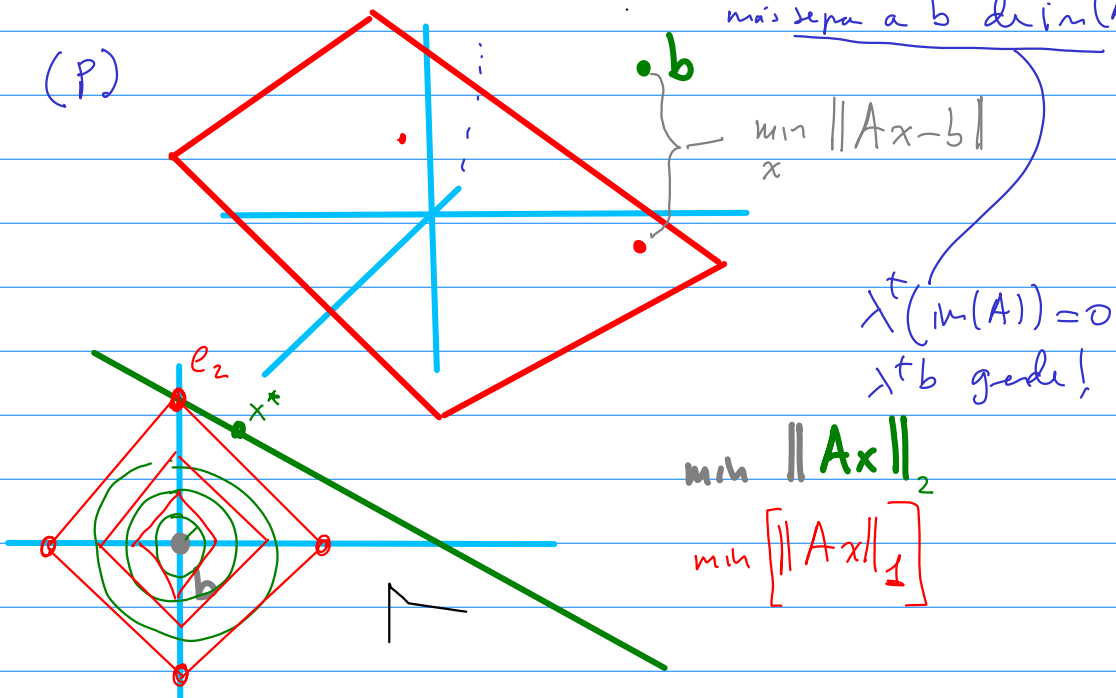
$$\beta^* = \max_{(\vec{\lambda}, u)} \left\{ b^t \lambda : \begin{pmatrix} \vec{\lambda} \\ u \end{pmatrix} \in C_{\|\cdot\|}^* \right\} = C_{\|\cdot\|}^*$$

$$\begin{pmatrix} A^t & 0 \\ 0^t & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \lambda \\ u \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \vec{0} \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\beta^* = \max_{(\vec{\lambda}, u)} \left\{ b^t \lambda : \begin{matrix} A^t \lambda = \vec{0} \\ u = 1 \\ \|\lambda\|_* \leq u \end{matrix} \right\}$$

$$\beta^* = \max_{\vec{\lambda}} \left\{ \lambda^t b : \begin{matrix} \lambda^t A = 0 \\ \|\lambda\|_* \leq 1 \end{matrix} \right\}$$

$\lambda : \lambda^t A y = 0$
Entre las líneas λ con $\|\lambda\|_* \leq 1$ busque la que más separe a b de $\text{im}(A)$



Ejemplo: [Función de soporte.]

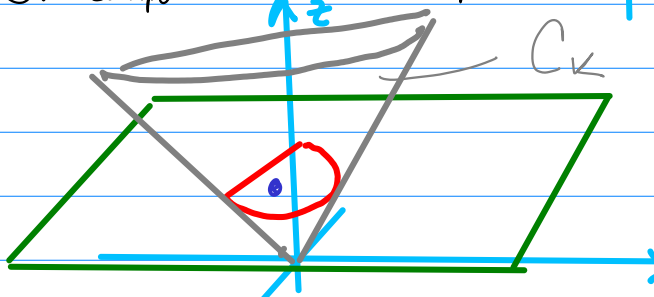
K compacto, convexo int(K) $\neq \emptyset$

$$h(b) = \max \{ b^t y : y \in K \}$$

¿Qué comportamientos tiene esta función?



Función de soporte de K



$$\max \{ b^t y : y \in C_K^*, A^t y = c \}$$

$$\max_{(y, z)} \{ b^t y : (y, z) \in C_K, z = 1 \}$$

$$A^t \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y \\ z \end{pmatrix} = 1$$

¿Cómo calcular su dual:

$$A = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\min_{w \in \mathbb{R}} \left\{ w : \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix} w = \begin{pmatrix} b \\ 0 \end{pmatrix} \in C_K^* \right\}$$

$$\min_{w \in \mathbb{R}} \left\{ w : \begin{pmatrix} -b \\ w \end{pmatrix} \in C_K^* \right\}$$

$$\min_{w \in \mathbb{R}} \left\{ w : (-b, w) \in C_K^* \right\}$$

$$\Leftrightarrow w \in K^v \ni -b$$

$$\min_{w \in \mathbb{R}} \left\{ w : w \in K^v \ni -b \right\} = \rho_{K^v}(-b)$$

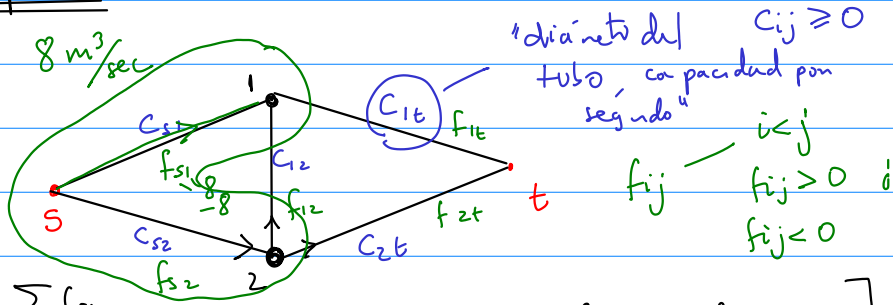
Función de Minkowski de K^v

De ahí por ejemplo concluimos que

$h_k(b)$ es cóncava en b .

Tercera de

Ejemplo 3: Max Flow = Min Cut



$c_{ij} \geq 0$
 "diámetro del tubo, capacidad por segundo"
 f_{ij} — $i < j$
 $f_{ij} > 0$ o $f_{ij} < 0$

$$\left[\begin{array}{l} \max \sum_{k:(s,k) \in E} f_{sk} \\ -c_{ij} \leq f_{ij} \leq c_{ij} \\ \forall i \in V(G) \setminus \{s,t\} \left(\sum_{k < i} f_{ki} - \sum_{j > i} f_{ij} = 0 \right) \end{array} \right]$$

Ejercicio: (1) Remover parámetros de arriba

(2) Calcular el dual.

(3) Probar max flow min cut ← los mínimos del dual se alcanzan en "cortes"