

Hoy: Optimización cónica y intro a dualidad.

Sean V, W e.v. $/\mathbb{R}$ $\dim(V), \dim(W) < \infty$

$A: V \rightarrow W$ lineal

y $S \subseteq V$ subespacio lineal

Def.

$$\begin{array}{ccc}
 V & \xrightarrow{A} & W \\
 \downarrow \varphi \circ A & \searrow & \downarrow \varphi \text{ lineal} \\
 A^*(\varphi) & & \mathbb{R} \\
 & & \downarrow \text{Bases } B, B'
 \end{array}
 \quad \rightsquigarrow \quad
 \begin{array}{ccc}
 W^* & \xrightarrow{A^*} & V^* \\
 \varphi & \longmapsto & A^*(\varphi)(v) = \varphi(Av)
 \end{array}$$

Ejercicio: (1) Fije bases de V y W y ponga sus bases duales C, C' en V^* y W^*

$$[A]_{B, B'} = [A^*]_{C, C'}^t \quad (\text{por eso a veces se escribe } A^t)$$

(2) Si V, W n de Hilbert $\langle A^* \varphi, x \rangle = \langle \varphi, Ax \rangle$ Demuestre que es ómn y que define A^* de manera única.

Def. $S \subseteq V$, subespacio lineal, $S^\perp = \{ \varphi \in V^* : \varphi(s) = 0 \ \forall s \in S \}$

Lema: (1) $\dim(S^\perp) = \dim(V) - \dim(S)$

(2) $(S^\perp)^\perp = S$

(3) $\text{im}(A)^\perp = \text{ker}(A^*)$ $A: V \rightarrow W$

(4) $\text{im}(A^*) = \text{ker}(A)^\perp$

Dem: $S = \langle \{s_1, \dots, s_k\} \rangle$ con $k = \dim(S)$

Completos a una base para V $\{s_1, \dots, s_k, v_1, \dots, v_{n-k}\}$
 Considere la base dual a la escogida $\{\delta_1, \dots, \delta_k, w_1, \dots, w_{n-k}\}$

$$\begin{aligned}
 S^\perp &= \{ \varphi \in V^* : \varphi(s) = 0 \ \forall s \in S \} \\
 &= \left\{ \varphi = \sum_{i=1}^k a_i \delta_i + \sum_{j=1}^{n-k} b_j w_j : \varphi(s) = 0 \ \forall s \in S \right\} \\
 &\quad \varphi(s_j) = a_j = 0 \text{ así que}
 \end{aligned}$$

$S^\perp = \langle w_1, \dots, w_{n-k} \rangle$ y estos son l. indep.

$$\dim(S^\perp) = n - k \quad \checkmark$$

$$(2) \quad S \subseteq (S^\perp)^\perp \quad \left(\begin{array}{l} \varphi \in S^\perp \text{ y } s \in S \\ \varphi(s) = 0 = \varphi_s(p) \end{array} \right) \text{ luego } \varphi_s \in (S^\perp)^\perp$$

$$\dim((S^\perp)^\perp) = n - \dim(S^\perp) = n - (n - \dim(S)) = \dim(S)$$

luego hay igualdad.

$$(3) \quad V \xrightarrow{A} W$$

$$\varphi \in \text{im}(A)^\perp \Leftrightarrow \varphi \in W^* \quad \varphi(Ax) = 0 \quad \forall x \in V \Leftrightarrow \varphi \in W^* \quad A^*(\varphi) = 0$$

$$\Leftrightarrow \varphi \in \ker(A^*)$$

$$(4) \quad \text{im}(A^*) \stackrel{?}{=} \ker(A)^\perp$$

$$\text{De (3)} \quad \text{im}(A^*)^\perp = \ker(A^{**}) = \ker(A)$$

apl. de perp a ambos lados

$$\text{im}(A^*) = \ker(A)^\perp \quad \checkmark$$

Def: Sea W un ev/ \mathbb{R} y sea $C \subseteq W$ un cono admisible (convexo cerrado punto con int.).

Un problema de programación C -cónica es

$$Ax - b \in C$$

$$\min \{ c(x) : Ax \in b \}$$

donde $x \in V$ ev/ \mathbb{R}

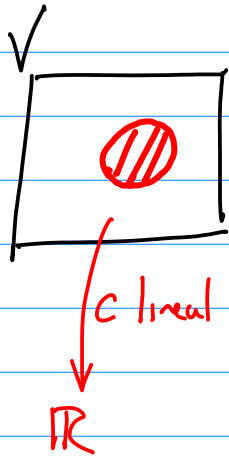
$c: V \rightarrow \mathbb{R}$ lineal

$A: V \rightarrow W$

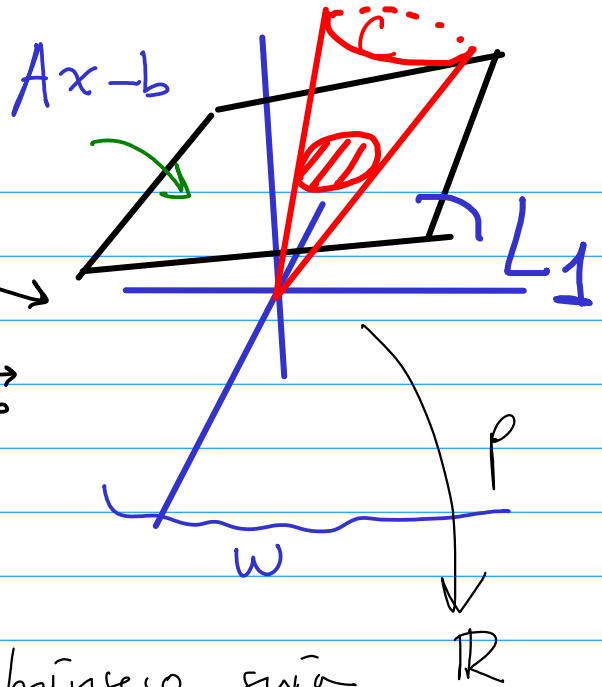
$\vec{b} \in W$ fijo.

$C \subseteq W$ cono admisible

Geométricamente ...



lineal afin
 $\vec{x} \mapsto A\vec{x} - \vec{b}$



Para hacer todo más intrínseco sería deseable encontrar $p \in W^*$ que coincida con c en los puntos del subespacio afin. \perp Sea esto posible?

$$\min \left\{ p(y) : \begin{array}{l} y \in L_1 \\ y \in C \end{array} \right\}$$

(1) $\exists x : Ax \approx \vec{b}$?

NO \searrow
 $+\infty$
 NO inherente

si $(\exists x_0 : Ax_0 - \vec{b} \in \mathcal{L})$
 \searrow
 $\mathcal{L} \in \ker(A)^\perp = \text{im}(A^*)$?

NO \searrow
 $\exists v \in \ker(A) : c(v) \neq 0$

si \searrow
 $\exists p \in W^* : A^*(p) = c$!!

$A(x_0 + tv) - b = Ax_0 - b + tAv$
 $\mathcal{L} \rightarrow -\infty$

$$V \xrightarrow{A} W \xrightarrow{-b} W$$

$$x \mapsto Ax \mapsto Ax - b$$

C

$$\exists p \in W^* : p(Ax) = C(x) \quad \forall x \in V \quad ?$$

$$A^*(p)(x) = C(x)$$

$$C \in \text{im}(A^*) \quad ?$$

$$\parallel \text{ker}(A)^\perp$$

$$\exists p \in W^* : A^*(p) = C$$

$$\text{and } p(-b) = 0 \quad ?$$

Solutions

$$[A^*(z) = C]$$

soln:

$$\varphi : \varphi(b) = 0$$

$$p + \text{ker}(A^*)$$

$$\exists z \in \text{ker}(A^*) : \varphi(b) \neq 0$$

$$p - \frac{p(b)}{\varphi(b)} \varphi$$

$$\text{im}(A)^{\perp} = \text{ker}(A^*) \not\subseteq \langle b \rangle^\perp \quad ?$$

$$\text{im}(A) \not\subseteq \langle b \rangle$$

Algoritmo: (1) Encuentra $p_0: A^*(p_0) = c$
(2) Encuentra $\gamma \in \ker(A^*): \gamma(b) \neq 0$

Defina $p = p_0 - \frac{p_0(b)}{\gamma(b)} \gamma$

$$(P) \quad \min \left\{ p(y) : \begin{array}{l} y \in L_1 \\ y \in C \end{array} \right\}$$

donde $L_1 = \{ Ax - b : x \in V \}$
y $p(b) = 0$

Obs: $\alpha^* = \text{m\u00edmo de } (P)$