

Hoy: Conos (parte 1) $C \subseteq \mathbb{R}^n$

Def: $C \subseteq \mathbb{R}^n$ es un cono convexo si
satisface: (1) $x, y \in C \Rightarrow x + y \in C$
(2) $x \in C, \lambda \in \mathbb{R}_{>0} \Rightarrow \lambda x \in C$.

Adicionalmente decimos que C es puntado ("pointed")
si $\forall a \in V, a, -a \in C \Rightarrow a = 0$.

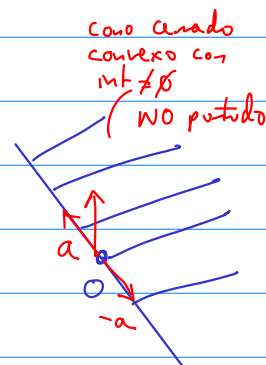
(C no contiene a ningún segmento de recta con
0 en su interior relativo).

Def: Si $C \subseteq V$ es un subconjunto de puntos,
 $C^* = \{ \varphi \in V^* : \varphi(c) \geq 0 \forall c \in C \}$
 $\dim(V) < \infty$

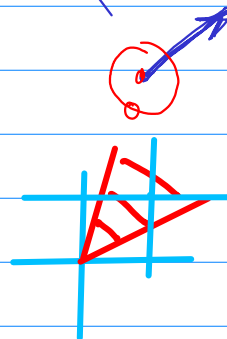
Teorema: Sea $C \subseteq V$ un cono. Las siguientes
afirmaciones son ciertas:

- ✓ (1) C^* es un cono convexo cerrado
- (2) $\text{int}(C) \neq \emptyset \Rightarrow C^*$ es puntado
- (3) Teorema de bi-dualidad para conos

$$(C^*)^* = \overline{C}$$



Ejercicio: Si $C \subseteq \mathbb{R}^n$ es cerrado y puntado
 $\Rightarrow C^*$ tiene interior no vacío.



Def: $C \subseteq \mathbb{R}^n$ es un cono admisibles si
 C es un cono convexo cerrado, puntado
y con interior no vacío.

Dem del Lema: $C^* = \text{"Desigualdades válidas en } C \text{"}$

$$C^* = \bigcap_{v \in C} \underbrace{\{ \varphi \in V^* : \varphi(v) \geq 0 \}}_{\text{semiespacios cerrados}}$$

$(f, d) \in V^* \times \mathbb{R}$ es válida para C
 $\forall x \in C (f(x) \geq d)$

Obs: Si C es cono (f, d) es válida $\Leftrightarrow (f, 0)$ es válida

$$f(x) \geq d \quad \forall x \in C$$

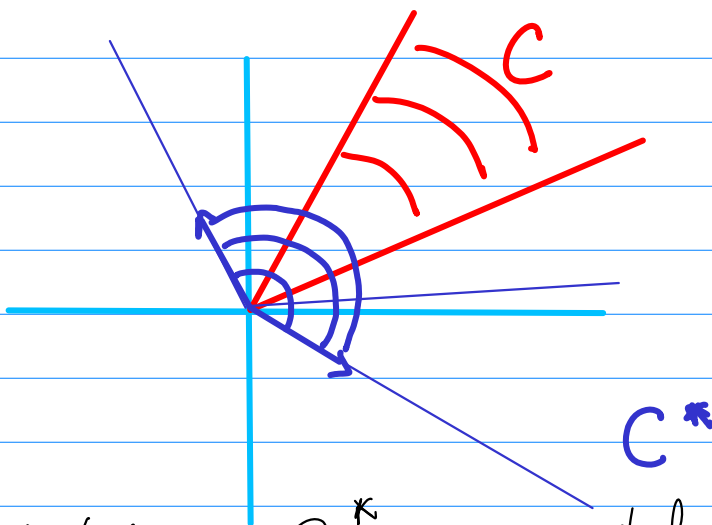
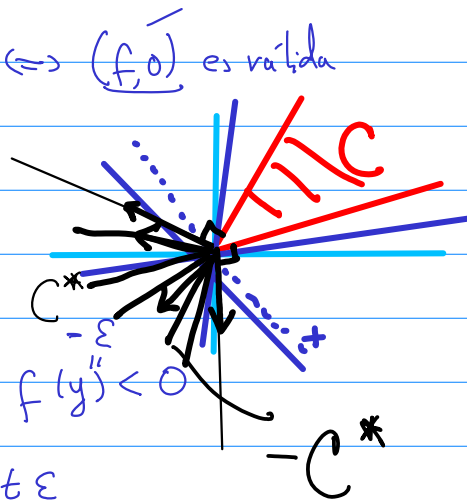
$$\underbrace{\inf_{x \in C} f(x)}_{\alpha} \geq d$$

si $\alpha \geq 0$

si $\alpha < 0 \exists y \in C : f(y) < 0$

$$\forall t \quad f(ty) < t f(y) < -t \epsilon$$

luego $\inf_{y \in C} f(y) = -\infty \quad \square$



(2) $\text{int}(C) \neq \emptyset \Rightarrow C^*$ es puntado

C^* no puntado $\Rightarrow \text{int}(C) = \emptyset$

\Downarrow

$\exists \varphi \neq 0 : \varphi, -\varphi \in C^*$

$$\begin{aligned} \varphi(x) \geq 0 \quad \forall x \in C \\ -\varphi(x) \geq 0 \quad \forall x \in C \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \varphi \equiv 0 \text{ en } C$$

$C \subseteq \ker(\varphi)$ luego
 $\text{int}(C) = \emptyset$.

$$(3) \quad \underbrace{(C^*)^*}_{V^{**}} = \overline{C}_V$$

$$\begin{aligned} V &\xrightarrow{|\cdot|} V^{**} \\ v &\longmapsto eV_v \end{aligned}$$

y por dualidad
es isomorfismo.

Si $v \in C$ y $\varphi \in C^*$ entonces

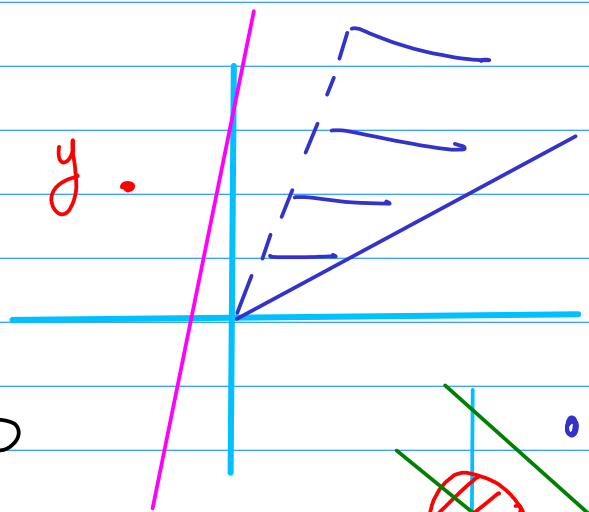
$$eV_v(\varphi) = \varphi(v) \geq 0 \quad \text{luego } eV_v \in (C^*)^*$$

$\overline{C} \subseteq (C^*)^*$ porque todo dual es cerrado.

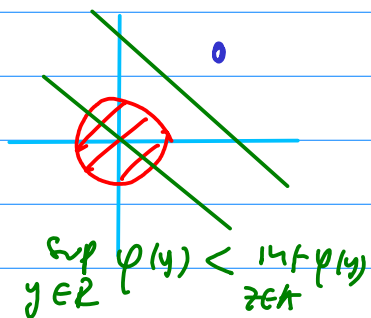
Sea $y \notin \overline{C}$

Por Hahn-Banach geométrico
+ Ejercicio $\exists \varphi: V \rightarrow \mathbb{R}$

$$\varphi(y) < \inf_{v \in C} \varphi(v) = 0$$



Como C es convexo $\inf_{v \in C} \varphi(v) \geq 0$



$$\sup_{y \in \mathbb{R}} \varphi(y) < \inf_{z \in A} \varphi(z)$$

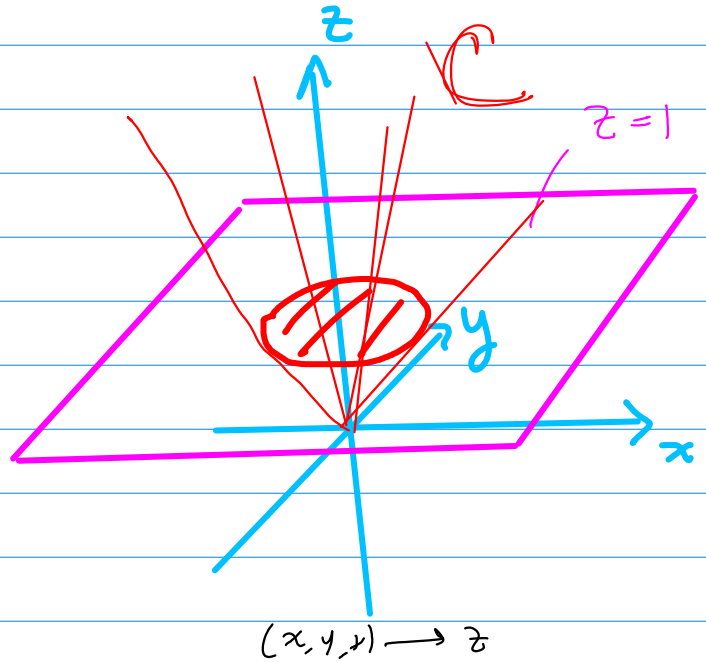
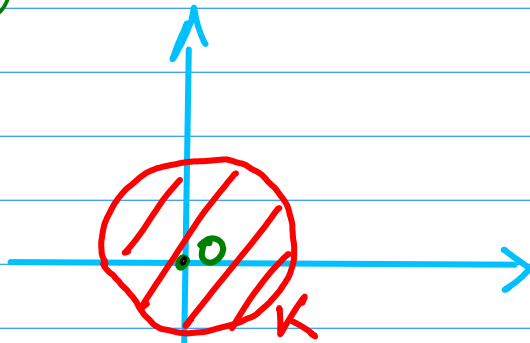
$$\underbrace{\varphi(y) < 0}_{\text{ev}_y(\varphi) < 0} \quad \text{y} \quad \underbrace{\left[\begin{array}{l} \varphi(v) \geq 0 \\ \forall v \in C \end{array} \right]}_{\varphi \in C^*}$$

$$\Rightarrow \text{ev}_y \notin (C^*)^*$$

$$V \xrightarrow{i} V^{**}$$

$$i(\bar{C}) = (C^*)^*$$

Ejercicio:



$$C \subseteq V \times \mathbb{R}$$

viene equipado con: (1) $\text{grad}_y: C \rightarrow \mathbb{R}$

(2) $(\vec{0}, 1) \in \text{Int}(C)$

Calculamos V^*

$$C^* \subseteq V^* \times \mathbb{R}$$

$$V^*$$

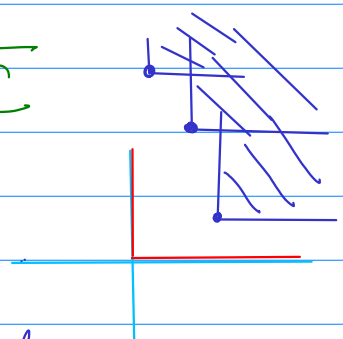
(1) Demuestra que $\{\varphi \in C^0 : \varphi(\vec{0}, 1) = 1\}$

(112)

K^V

(2) $(K^V)^V = \overline{K}$ \leftrightarrow $(C^0)^0 = \overline{C}$

relacione



Optimizaci3n c3nica: (Conic programming).

Sea $K \subseteq V$ un cono admisible. Esto define un orden parcial en V

$\vec{a} \succeq_K \vec{b} \Leftrightarrow \vec{a} - \vec{b} \in K$

Ejercicio:

K es un cono convexo puntado \Leftrightarrow con $0 \in K$

\succeq_K

satisface:

- (1) Reflexiva
- (2) Antisimetrica
- (3) Transitiva
- (4) Aditividad $a \succeq_K b$ y $c \succeq_K d \Rightarrow a+c \succeq_K b+d$
- (5) homogeneidad $a \succeq_K b \Rightarrow \forall \lambda \in \mathbb{R}_{\geq 0} \lambda a \succeq_K \lambda b$

Sea $C \subseteq W$ un cono admisible.

Un problema de programaci3n c3nica en V es

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

donde $A: V \rightarrow W$
 $b \in W$ y $c: V \rightarrow \mathbb{R}$ lineal afn

Venemos que

