

Nuovo orario: mart. 18-20 invece che mercoledì (da confermare) -

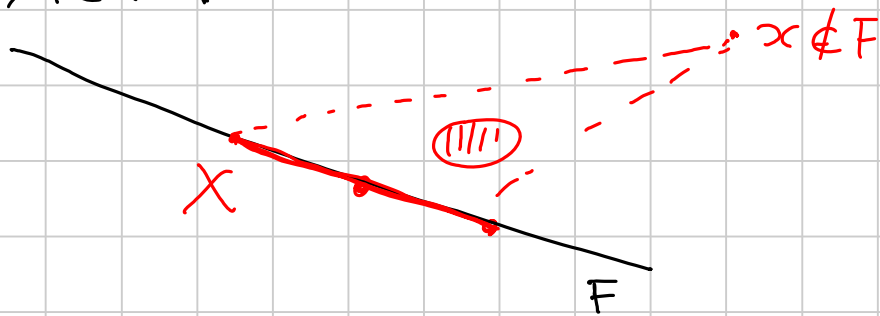
Per provare che $th(K)$ dipende solo da $|K|$
resta: Teo: $|K|=|L| \Rightarrow$ hanno suddivisione
comune -

Lemma: $X \subset \mathbb{R}^N$ convesso $\implies \exists$ unico stsp. aff.
di dim massima in cui X ha punti interni
(denotato con $S(X)$). Inoltre $X \subset S(X)$.

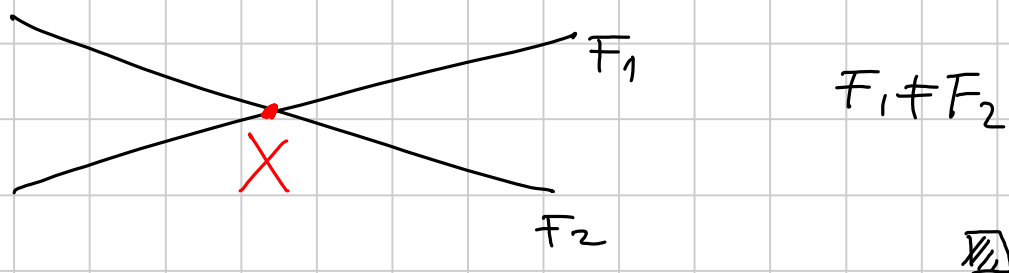
Dim: $X = \emptyset$...

$X \neq \emptyset$ esiste F di dim max in cui X ha pts interni.

Dico che $X \subset F$:



Se $X \not\subseteq F$, $z \in \text{int} F$, X ha punti interni in $\text{Aff}(F \cup z)$
contro la massimalità - "Verità"



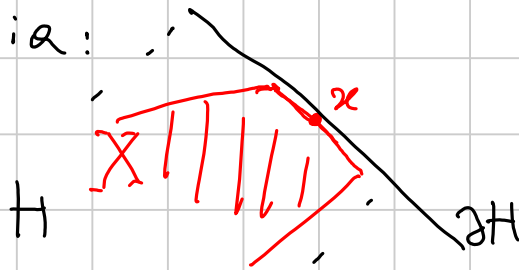
Con: X convesso, è definita $\dim(X) = \dim(F(X))$.

Def: se X è convesso chiamo H semi-spazio in \mathbb{R}^N
di supporto se $X \subset H$.

Lemma: $X \subset \mathbb{R}^N$ convesso e chiuso, $\text{int}_{\mathbb{R}^N}(X) \neq \emptyset$
(cioè $F(X) = \mathbb{R}^N$)

$\Rightarrow \partial X = \bigcup \{X \cap \partial H : H \text{ semi-spazio di supporto}\}$

Dim: \supset ovvia: \therefore



C: sia $x \in \partial X$; prendo $(y_n) \subset \mathbb{R}^N \setminus X$ con
 $y_n \rightarrow x$; sia $x_n \in X$ il punto di X avente
minimale distanza da y_n ; posso supporre

$$\frac{y_m - x_m}{\|y_m - x_m\|} \rightarrow v \in S^{N-1} ; \text{ ora}$$



$$H = x + \{z \in \mathbb{R}^N : \langle z, v \rangle \leq 0\}$$

è un semi-spazio di
supporto per X . \square

Def: chiamo politopo convesso in \mathbb{R}^N l'involuppo convesso di un numero finito di punti.

Oss: $\text{Conv}(p_1, \dots, p_k) = \left\{ \sum_{i=1}^k t_i p_i : \sum_{i=1}^k t_i = 1, t_i \geq 0 \right\}$

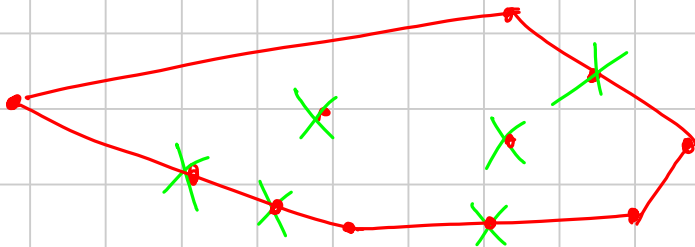
(\supset : RHS contiene p_1, \dots, p_k ed è convesso

(\subset : per inclusione su $\# \{i : t_i \neq 0\}$ prova che

$\sum_{i=1}^k t_i p_i \in X_k$; $\# = 1$ ok; $\# \geq 2 \Rightarrow$

$$0 < t_1 < 1 \quad \sum_{i=1}^k t_i p_i = t_1 p_1 + (1-t_1) \cdot \sum_{i=2}^k \frac{t_i}{1-t_1} p_i \quad -)$$

(Oss: $A \subset \mathbb{R}^N$, $\text{Conv}(A) = \bigcap \{C \text{ convesso}, C \supset A\}$ -)



Prop: Dati $p_1, \dots, p_k \in \mathbb{R}^N$ esiste un unico
sottoinsieme minimale $\{v_1, \dots, v_n\} \subset \{p_1, \dots, p_k\}$
t.c. $\text{Conv}(p_1, \dots, p_k) = \text{Conv}(v_1, \dots, v_n)$ (vertici)

Dim: noto che

$$\begin{aligned} p_1 \in \text{Conv}(p_2, \dots, p_k) &\Leftrightarrow \text{Conv}(p_1, \dots, p_k) \\ (\text{facile}) &= \text{Conv}(p_2, \dots, p_k) \end{aligned}$$

One partendo da $\{p_1, \dots, p_k\}$ scarto uno dopo
l'altro un punto sotto il quale l'involucro convesso
rimane uguale - Alla fine trova

$\{v_1, \dots, v_h\}$ minimale con $\text{Conv}(v_1, \dots, v_h) = \text{Conv}(p_1, \dots, p_k)$
ed ho che $v_j \notin \text{Conv}(v_1, \dots, \widehat{v_j}, \dots, v_h) \forall j$.

Per l'unicità: sia $G = \text{Conv}(v_1, \dots, v_h) = \text{Conv}(p_1, \dots, p_k)$.

Dico che v_1, \dots, v_h sono caratterizzati da queste proprietà: non essere punto interno di un segmento con estremi distinti in G .

*) v_1 non è punto interno ... : p. q.

$$v_1 = \lambda \cdot q_0 + (1-\lambda) \cdot q_1, \quad 0 < \lambda < 1, \quad q_0, q_1 \in G, \quad q_0 \neq q_1$$

$$v_1 = \lambda \cdot \sum_{i=1}^h t_i v_i + (1-\lambda) \sum_{i=1}^h \pi_i v_i$$

q_0 e q_1 non sono entrambi $v_j \Rightarrow t_1 < 1$ o $\pi_1 < 1$

$$\Rightarrow \lambda \cdot t_1 + (1-\lambda) \cdot \pi_1 < 1$$

$$\Rightarrow v_1 = \sum_{i=2}^h \frac{\lambda t_i + (1-\lambda) \pi_i}{1 - (\lambda t_1 + (1-\lambda) \pi_1)} \cdot v_i$$

è comb. convessa $\sum_{i=2}^h (\lambda t_i + (1-\lambda) \pi_i) = \lambda(1-t_1) + (1-\lambda)(1-\pi_1)$

$$= \cancel{\lambda} - \lambda t_1 + \cancel{1-\lambda} - (1-\lambda) \pi_1$$

$$= 1 - (\lambda t_1 + (1-\lambda) \pi_1)$$

*) Se $x \in C_1$ non è uno dei v_j allora è punto

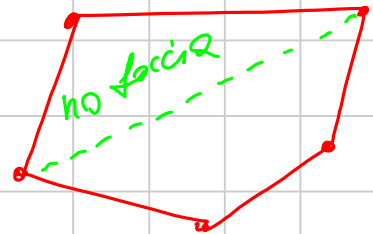
interno di un segmento . . .

$$x = \sum_{i=1}^n t_i v_i \quad \text{posso supporre } 0 < t_1 < 1$$

$$\Rightarrow x = \underbrace{t_1}_{\in C_1} \cdot v_1 + (1-t_1) \cdot \underbrace{\sum_{i=2}^n \frac{t_i}{1-t_1} \cdot v_i}_{\in C_1}$$

□

Def: chiamo faccia di X politopo convesso
 $X \cap \partial H$ con H semispazio di
supporto per X .



Oss: ogni faccia è un poligono convesso -

Basta provare che se $Y = X \cap \partial H$ allora

$Y = \text{Conv}(\text{vertici di } X \text{ contenuti in } \partial H)$ -

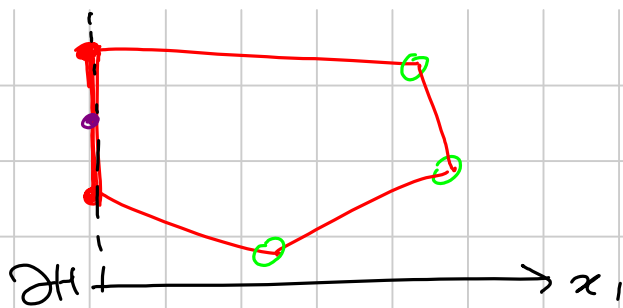
Scego coordinate x_1, \dots, x_N t.c. $H = \{x_i \geq 0\}$

$$x = \sum_{i=1}^n t_i v_i \in \partial H$$

$$X \subset \{x_i \geq 0\}$$

$$\Leftrightarrow x_i / \left(\sum_{j=1}^n t_j v_j \right) = 0 \Leftrightarrow t_j = 0 \quad \forall j \text{ t.c. } x_i / (v_j) > 0$$

$\Leftrightarrow x$ è comb. convessa dei vertici di X in ∂H . \square



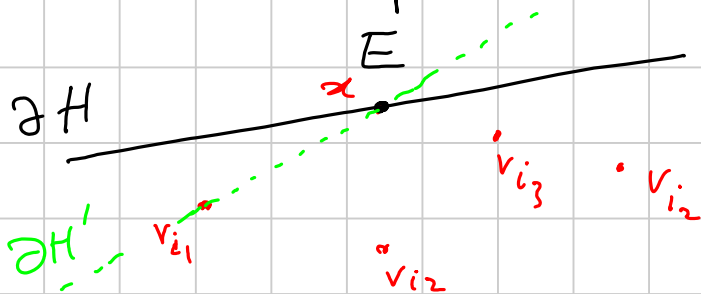
Prop: X politopo convesso $\Rightarrow \partial X$ unione delle facce di codimensione 1.

Dim: $x \in \partial X$. Per il fatto generale sui convessi esiste H semispazio di supporto con $x \in \partial H$ (X è chiuso perché il convesso di

$$\{t \in \mathbb{R}^n : t_i \geq 0, \sum t_i = 1\} \longrightarrow \mathbb{R}^N$$

$$\sum t_i \longmapsto \sum t_i v_i .)$$

Considero $X \cap \partial H$ è faccia; se ha codimensione almeno 2 esiste $E \subset \partial H$ ssp. affine di codim 1 in ∂H (cioè 2 in \mathbb{R}^n) t.c. $X \cap \partial H \subset E$. Ora proietto su E^\perp (dim = 2)



Ruoto ∂H intorno a E fino a incontrare un vertice che non sta in E : trovo H' con $\dim(\partial H' \cap X) > \dim(\partial H \cap X)$. Continuo. \square

Orientazione di un poliedro X
= orientazione per $S(X)$

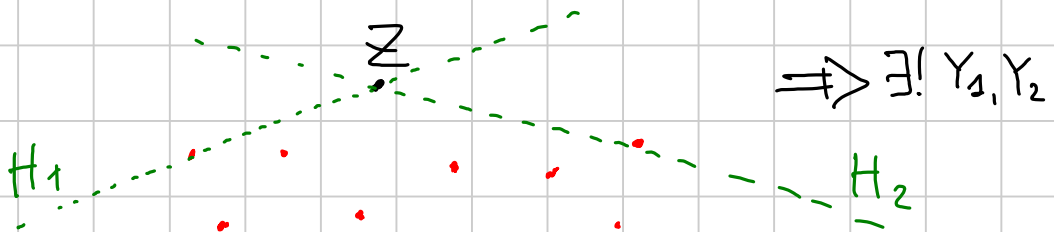
Orientazione indotta da X su una faccia Y di codimensione 1 : prendo v esterno a X lungo Y su $S(X)$ e dico che $u_2 \dots u_m$ base di $S(Y)$ è positiva se v, u_2, \dots, u_m è positiva in $S(X)$.

Prop: se Z è faccia di codim 2 di X , esistono esattamente 2 facce di X di codim 1 che contengono Z ; se sono Y_1 e Y_2 allora le orientazioni

$$\begin{array}{l} X \rightsquigarrow Y_1 \rightsquigarrow Z \\ X \rightsquigarrow Y_2 \rightsquigarrow Z \end{array}$$

sono opposte tra loro.

Dim: $S(Z)$ ha codim. 2; in $S(Z)^\perp$ ho



Orientazione: come per i semplici.



Def: K complesso politopale c'è un insieme finito di politopi convessi in \mathbb{R}^N t.c.

1) se $X \in K$ e Y è faccia di X allora $Y \in K$

2) se $X_1, X_2 \in K$, $X_1 \cap X_2$ è faccia comune.

COTE: $C_n(K)$ gruppo libero generato da $K^{[n]}$
(ciascuna con fissate arbitrarie orientazione)

$$\partial_n(X) = \sum_{Y \in K^{[n-1]} \subset X} \varepsilon(X, Y) \cdot Y$$

\Rightarrow ho complesso di cotangente $\Rightarrow H_n(K) = Z_n(K) / B_n(K)$

Oss: anche per complessi polilogari

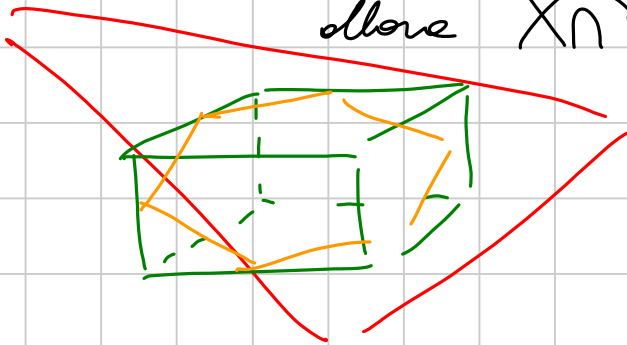
ho la nozione di suddivisione con (i) - (iv)

\Rightarrow se L suddivide K allora $H_n(L) \cong H_n(K)$ -
(devo rivedere la dimo delle suriettività).

Teo 3': se K, L sono complessi polilogari con
 $|K| = |L|$ allora hanno una suddivisione
comune -

(Cio' implica che $H_n(K)$ dipende/isomorfo
solo da $|K|$ se K e' politopo che e' simpliciale.)

Prop (chiave): se X e Y sono politopi convessi
allora $X \cap Y$ lo e'.



(Esercizio: provare che i vertici di $X \cap Y$
sono esattamente $\left. \begin{array}{l} X_1 \cap Y_1 : X_1 \subset X \text{ faccia} \\ Y_1 \subset Y \text{ faccia} \\ X_1 \cap Y_1 = \text{punto} \end{array} \right\}$

Il teo 3' segue subito: se $|K| = |L|$

$I = \{X \cap Y : X \in K, Y \in L\}$ è complesso
politopale che
suddivide K e L

Le prop chiave segue:

Prop: $X \subset \mathbb{R}^N$; X politopo convesso

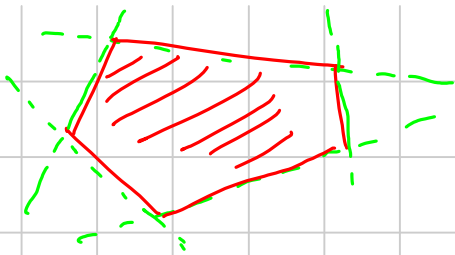
\Leftrightarrow limitato ed ϵ -intersezione
di una famiglia finita di
semispazi

Dimo: \Rightarrow Noto che basta dimostrare nel
caso in cui $\text{int}_{\mathbb{R}^N}(X) \neq \emptyset$ (cioè $S(X) = \mathbb{R}^N$);
infatti sapendo ciò ho

$X = \bigcap_{i=1}^p H_i$ con $H_i \subset S(X)$ semi-spazio;
 one scelgo $\tilde{H}_i \subset \mathbb{R}^N$ semi-spazio con $\tilde{H}_i \cap S(X) = H_i$,
 e semi-spazi $K_1 \dots K_q$ di \mathbb{R}^N con $S(X) = K_1 \cap \dots \cap K_q$,
 $\Rightarrow X = \tilde{H}_1 \cap \dots \cap \tilde{H}_p \cap K_1 \cap \dots \cap K_q$

One $S(X) = \mathbb{R}^N$. Siano Y_1, \dots, Y_p le facce di
 codimensione 1 di X ; $Y_j = X \cap \partial H_j$ con H_j
 di supporto.

Affermo che $X = \bigcap_{i=1}^p H_i$.



$X \subset \cap H_i$ ovvio

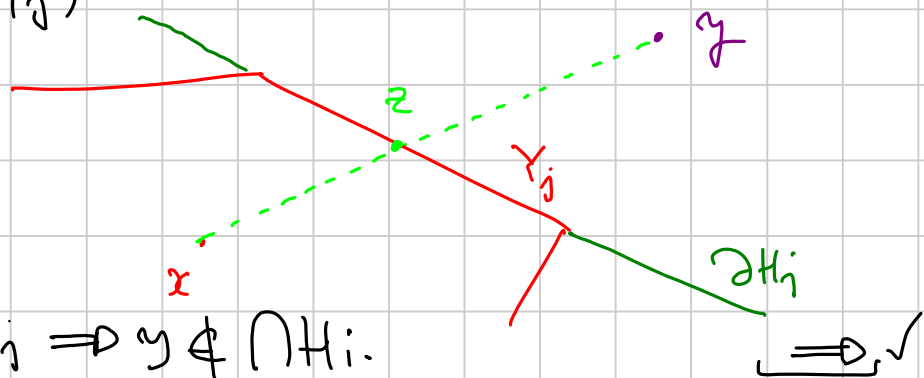
Viceversa: $y \notin X$

Scelgo $x \in \text{int}(X)$

$\Rightarrow [x, y]$ contiene al suo interno uno
e un solo punto z di ∂X



Facendo variare α nel suo intorno si evita l'interazione
 con qualsiasi step. di codim 2 \Rightarrow anche con
 un numero finito \Rightarrow si evita interazione con
 facce di codim 2 \Rightarrow posso supporre che
 $z \in \text{int}(Y_j)$



$\Rightarrow y \notin H_j \Rightarrow y \notin \bigcap H_i.$

