

Duální prostor - dokončení

Tvrzení. Necht' $\eta^1, \dots, \eta^k, \eta \in U^*$. Potom rovnice $\eta = 0$
plyne ze soustavy rovnic $\eta^1 = 0, \dots, \eta^k = 0$, právě když
 η je lin. kombinací η^1, \dots, η^k :
$$\left(\forall v \in V: \eta^1(v) = 0, \dots, \eta^k(v) = 0 \Rightarrow \eta(v) = 0 \right) \Leftrightarrow \eta \in [\eta^1, \dots, \eta^k]$$

Poznámka. Logický systém: lineární rovnice (+ logické spojky
+ kvantifikátory). pravdivé tvrzení vs. dokazatelné tvrzení
(možné způsoby deduce ... tedy čisté lineární kombinace
(+ pravidla logiky). úplnost = pravdivé \equiv dokazatelné
V logice druhého řádu téměř nikdy neplatí (Kurt Gödel).


Podobnou teorii bychom mohli vytvořit pro nehomogenní
lineární rovnice (pomocí $A_n \subseteq \mathbb{K}^{n+1}$ a transformací na homogenní
lin. rovnice v \mathbb{K}^{n+1}), uvedeme ale pouze jednu praktickou aplikaci:

Věta. Soustava lin. rovnic $Ax + b = 0$ nemá řešení, právě když
existuje lin. kombinace jejich řádků tvaru $1 = 0$.

Důkaz. Homogenizace soustavy je $Ax + bx^0 = 0$ a pomocí ní
se naše úplnost napíše snadno: $Ax + bx^0 = 0 \Rightarrow x^0 = 0$

Podle předchozího tvrzení to pak znamená, že x^0 je lin.
kombinací řádků v $Ax + bx^0 \xrightarrow{x^0=1} 1$ je lin. komb. řádků
v $Ax + b$. □

Polyedrání kužely a polyedry

kvadratické rovnice $\xleftrightarrow{\text{uda}}$ kuželosečky
 $x^2 + y^2 - 1 = 0$ 

soustavy lin. rovnic
 - homogenní \longleftrightarrow vekt. podpr.
 - nehomogenní \longleftrightarrow afinní podpr.

soustavy lineárních nerovnic \longleftrightarrow "polyedry"

první ovšem homogenní verze:

soustavy homogenních lineárních nerovnic \longleftrightarrow "polyedrání kužely"

Galoisova konexe

Def. Galoisova konexe je dvojice zobrazení

$$F: A \rightleftarrows B: G$$

mezi uspořádanými množinami A, B splňující:

- $F \circ G$ převrací uspořádání
- $a \leq F \circ G a$, $b \leq G \circ F b$

Proveš $a \in A$ ustvěme **F-uzavřený**, pokud $a = F \circ G a \Rightarrow a \in \text{im } F$.

Naopak, pokud $a \in \text{im } F$, $a = F b$: $b \leq G \circ F b \Rightarrow a = F b \geq F \circ G \circ F b = F \circ G a$
 $a \leq F \circ G a \longrightarrow a = F \circ G a$

Dostáváme tak bijekci (anti-)izomorfismus

$$\begin{array}{ccc} \{G\text{-uz. prvky}\} & \xrightleftharpoons{F} & \{F\text{-uz. prvky}\} \\ \text{"im } G & & \text{"im } F \end{array}$$

Příklady. {nenulové kvadr. rovnice $a \bar{z}$ na násobek} \cong {proj. uadkvadriky}

"
 $P(S^2(\mathbb{K}^{n+1})^*)$ $\mathbb{K} = \mathbb{C}$ nebo alg. uz.
 prostor kvadr. forem

{vektorové podprostory U^* } \cong {vektorové podprostory U }
 $\xrightleftharpoons{(1)^+}$

↑
 dostaneme z libovolných podmnožin
 \rightarrow uzavřené jsou právě vektorové podprostory

Hlavní příklad této části bude

$$(\square) : \{\text{podmn. } U^*\} \iff \{\text{podmn. } U\} : (\square)$$

$$A \longmapsto A^\square = \{x \in U \mid \forall a \in A : ax \geq 0\}$$

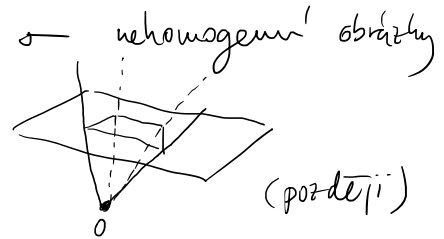
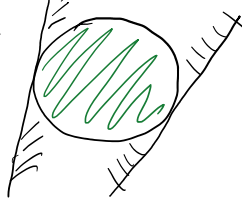
$$\{a \in U^* \mid \forall x \in X : ax \geq 0\} = X^\square \longleftarrow X$$

Sice lze popsat $(\square)^\square$ - uzavřené podmnožiny, ale budeme nás zajímat napravo pouze podmnožiny tvaru A^\square pro A konečnou:

ANO:



NE:



Pomocné pojmy: **konvexní kůžel generovaný** množinou vektorů $X \subseteq U$ definujeme

$$\text{cone } X = \{t^1 x_1 + \dots + t^k x_k \mid k \geq 0, t^i \geq 0, x_i \in X\}$$

\hookrightarrow lin. nezáp. lin. komb. prvků z X

H-kůžel = podm. tvaru A^\square pro A konečnou

V-kůžel = podm. tvaru $(X^\square)^\square$ pro X konečnou

Věta. Necht' $C \subseteq U$. Potom následující podmínky jsou ekvivalentní:

- i) $C = X^\square$ pro nějakou konečnou množinu $X \subseteq U$, tj. C je V-kůžel
- ii) $C = \text{cone } X$ pro nějakou konečnou množinu $X \subseteq U$
- iii) C je H-kůžel

Podmnožinám tohoto tvaru budeme říkat **(polyedrální) kůzely**.

Hlavní ingredience: **Motzkinova eliminace**

- analogie Gaussovy eliminace: v soustavě eliminujeme jednu proměnnou při zachování řešitelnosti

$$A = \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & * & \dots & * & * \\ * & * & \dots & * & * \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots \\ * & * & \dots & * & * \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & * & \dots & * & * \\ 0 & * & \dots & * & * \\ \vdots & \vdots & \dots & \vdots & \vdots \\ 0 & * & \dots & * & * \end{array} \right) = \left(\begin{array}{c|c} 1 & * \\ \hline 0 & B \end{array} \right)$$

$$A \text{ řešitelná} \iff B \text{ řešitelná}$$

řešení \longleftarrow řešení

\hookrightarrow zpětné dosazení

- máme tedy soustavu nerovnic

$$b_i + a_i x \geq 0 \quad i = 1, \dots, r$$

- tři možnosti

- $\beta_j = 0 \Leftrightarrow a_j x \geq 0$ netřeba nic, viz dále
- $\beta_k > 0 \Leftrightarrow t \geq -a_k/\beta_k x$ zadává dolní mez pro t
- $\beta_l > 0 \Leftrightarrow t \leq -a_l/\beta_l x$ zadává horní mez pro t

- soustava je řešitelná vzhledem k t (bereme x jako parametr), právě když

- jsou splněny nerovnice prvního typu
 $a_i x \geq 0$
- každá horní mez je \geq každá dolní mez
 $-a_l/\beta_l x \geq -a_k/\beta_k x$ tj.
 $(a_k/\beta_k - a_l/\beta_l) x \geq 0$

Abstraktně: $\exists t: b + Ax \geq 0 \Leftrightarrow Ax \geq 0$

tzv. eliminace kvantifikátorů;
velice užitečné zde i jinde;
reformulace: $C \subseteq \mathbb{R}^{n+1}$

$\downarrow \text{pr}$
 $\text{pr}(C) \subseteq \mathbb{R}^n$

C je H-kónvex $\Rightarrow \text{pr}(C)$ je H-kónvex
 $\Leftrightarrow (b|A)^{\square} \quad \Leftrightarrow (A')^{\square}$

\uparrow soustava vnitřní podle Motzkinovy eliminace; má cca $\frac{1}{4}$ rež rádků (iterací to dost božtná; u Gaussovy eliminace počet rádků klesá)

Věta. Necht' $C \subseteq U$. Potom následující podmínky jsou ekvivalentní:
i) $C = X^{\square}$ pro nějakou konvexní množinu $X \subseteq U$, tj. C je D-kónvex
ii) $C = \text{cone } X$ pro nějakou konvexní množinu $X \subseteq U$
iii) C je H-kónvex

Důkaz.

i) \Leftrightarrow ii) \Rightarrow iii) \Rightarrow i)
• "ii) \Rightarrow iii)" používá Motzkinovu eliminaci: $X = \{x_{1,1}, \dots, x_r\}$

$$C = \text{cone } X = \{t^1 x_1 + \dots + t^r x_r \mid t^i \geq 0\}$$

$$= \{x \in U \mid \exists t^1 \dots t^r: x = t^1 x_1 + \dots + t^r x_r, t^1 \geq 0, \dots, t^r \geq 0\}$$

$\underbrace{\quad}_{\text{Motzkin}} \quad \underbrace{\quad}_{\text{soustava homogenních lineárních nerovnic}}$

$$= \{x \in U \mid A'x \geq 0\} = (A')^{\square}$$

• "i) \Leftrightarrow ii)" je důkaz $X^{\square} = \text{cone } X$, vyňatím je již dokázaného

$X^{\square\square} =$ nejmenší \square -uzavřená podmnožina obsahující X
 $= \min \{A^{\square} \mid X \subseteq A^{\square}\}$

$\text{cone } X =$ nejmenší podmnožina obsahující X uz. na nezáp. lin. komb.

Přitom A^{\square} je vždy uz. na nezáp. lin. komb. $\Rightarrow \text{cone } X \subseteq X^{\square\square}$

Podle předch. víme $X \subseteq \text{cone } X = (A^{\square})^{\square} \Rightarrow X^{\square\square} \subseteq \text{cone } X$.

• „iii) \Rightarrow i)“ plyne z „i) \Rightarrow iii)“ a duality:

Protože $\{\text{D-uz. podm. } U^*\} \cong \{\text{D-uz. podm. } U\}$

H-kružely \iff V-kružely

\Downarrow
V-kružely \iff H-kružely

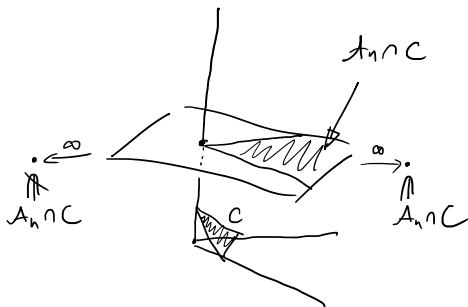
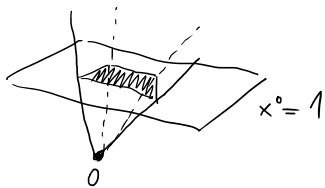
□

Důležitá (Farkasova lemma pro kružely).

Nechť $C: Ax \geq 0$ je polyedrální kružel (tj. $C=A^{\square}$). Pak C splňuje lineární nerovnici $Cx \geq 0$, právě když je tato nezáp. lin. komb. řádků soustavy $Ax \geq 0$, tj. ex. $\underbrace{y \geq 0}_{(y_1, \dots, y_r)} \text{ t.z. } \forall i: y_i \geq 0$: $C = y \cdot A$.

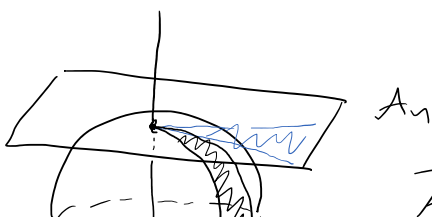
Důkaz. Platí $C=A^{\square}$. Pak C splňuje $Cx \geq 0$ znamená $C \in C^{\square} = A^{\square\square} = \text{cone } A \dots$ nezáp. lin. komb. řádků A . □

Polyedry

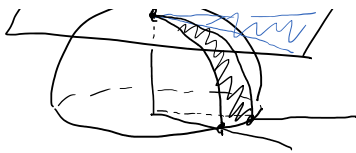


← kružely uzavřené na nezáporné lineární kombinace \Rightarrow je to o polopřímých průmech s $x^0=1$ uzavřených na konvexní kombinace = nezáporné afinní $t^0 A_0 + \dots + t^k A_k$, kde $t^0 + \dots + t^k = 1, t^i \geq 0$
 \Rightarrow potřeba rozlišovat nekonečna v opačných směrech

Budeme definovat $\overline{A}_n^+ = \{ \text{polopřímky } l \in \mathbb{R}^{n+1} \text{ ležící v } x^0 \geq 0 \}$



$\overline{A}_n^+ \approx$ hemisféra



$\overline{A}_n^+ \approx$ hemisféra

Definice. **Polyedr** je podmnožina $P \subseteq A_n$ tvaru $P = \underbrace{A_n \cap C}_C$, kde C je libovolný polyedrální kužel.

Průnikem C s $\{x^0 \geq 0\}$ můžeme předpokládat $C \subseteq \{x^0 \geq 0\}$.
opět kužel

Protože C můžeme zadat systémem $Bx^0 + Ax \geq 0$

$$P = \{[x^0, \dots, x^n] \in A_n \mid b + Ax \geq 0\} \leftarrow \text{zadání soustavou nehomogenních lineárních nerovnic}$$

Ukážeme, že polyedr P určuje kužel C v jistém smyslu jednoznačně

$$\{\text{kužely } C \subseteq \mathbb{R}^{n+1}\} \xrightleftharpoons[\text{()}\square]{\text{()}_1} \{\text{polyedry } P \subseteq A_n\}$$

Věta. Tato zobrazení jsou vzájemně inverzní, pokud levou stranu omezíme na **nezáporné kužely**. \leftarrow kladné kužely: kužel v $\{x^0 \geq 0\}$ ale ne v $\{x^0 = 0\}$

nulový kužel 0 - budeme ignorovat

Důkaz. • P polyedr, $P = C_1 \Rightarrow P \subseteq P^{\square} \subseteq C \Rightarrow P \subseteq (P^{\square})_1 \subseteq C_1$

$$\Rightarrow P = (P^{\square})_1$$

• Naopak necht' $C \subseteq \mathbb{R}^{n+1}$ je kladný kužel. Ukážeme, že $(C_1)^{\square} \stackrel{?}{=} C^{\square}$, pak $(C_1)^{\square\square} = C^{\square\square} = C$.

\leftarrow protože C je kužel

Zjevně pokud $Cx \geq 0$ platí na C_1 , platí na $C_1 \Rightarrow$ platí na $(C_1)^{\square}$.

Necht' naopak $Cx \geq 0$ platí na C_1 . Pokud $x \in C$ s $x^0 > 0$, pak $Cx \geq 0 \Leftrightarrow C\left(\frac{1}{x^0} \cdot x\right) \geq 0$ je splněno. Necht' $v \in C$ s $v^0 = 0$

a necht' $x \in C_1$ libovolný (protože C neleží v $\{x^0 = 0\}$, obsahuje bod A_n)

$$\text{Potom } \underbrace{x + tv}_{\text{nezp. lin. komb.}} \in C_1 \text{ pro } t \geq 0 \text{ a tedy } \begin{cases} c(x + tv) \geq 0 \\ c x + t \cdot c v \geq 0 \end{cases} \quad \forall t \geq 0$$

$$\Rightarrow cv \geq 0, \text{ tj. } cx \geq 0 \text{ platí na } v. \quad \square$$

Poznámka. Pojem H -kuželu jsme přepsali do řeci polyedru.
 Ekvivalentní pojem V -kuželu $C = X^{\square} = \text{cone } X$ pro konečnou množinu

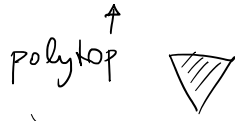
$$X = \left\{ \underbrace{A_0, \dots, A_r}_{\in A_n} \mid \underbrace{v_1, \dots, v_s}_{\in \text{Dir } A_n} \right\} \text{ pak dává}$$

$$P = C_1 = A_n \cap \{ \lambda^0 A_0 + \dots + \lambda^r A_r + t^1 v_1 + \dots + t^s v_s \mid \lambda^i \geq 0, t^j \geq 0 \}$$

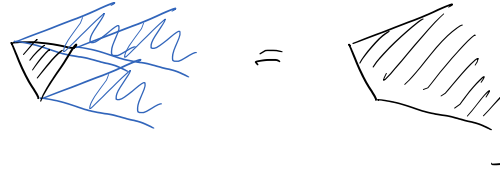
$$= \{ \lambda^0 A_0 + \dots + \lambda^r A_r + t^1 v_1 + \dots + t^s v_s \mid \lambda^0 + \dots + \lambda^r = 1, \lambda^i \geq 0, t^j \geq 0 \}$$

$$= \{ \lambda^0 A_0 + \dots + \lambda^r A_r + t^1 v_1 + \dots + t^s v_s \mid \lambda^0 + \dots + \lambda^r = 1, \lambda^i \geq 0, t^j \geq 0 \}$$

$$= \text{conv} \{A_0, \dots, A_r\} + \text{cone} \{v_1, \dots, v_s\}$$



Minkowského rozklad



Poznámka.

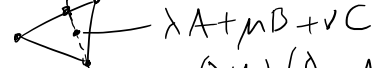
$$\text{conv } X = \{ \text{konvexní kombinace bodů z } X \} = \text{konvexní obal } X$$

$$\uparrow \lambda A + \mu B$$



$$\frac{\lambda}{\lambda+\mu} A + \frac{\mu}{\lambda+\mu} B$$

$$\lambda A + \mu B + \nu C$$



$$= (\lambda + \mu) \left(\frac{\lambda}{\lambda + \mu} A + \frac{\mu}{\lambda + \mu} B \right) + \nu C$$

⇒ nejmenší podmnožina obsahující X
a s každými dvěma body i úsečkou jimi určenou.

Věta (Farkasova lemma pro polyedry).

Nechť $\emptyset \neq P: Ax \geq b$ je polyedr. Pak $Cx \geq d$ platí na P , právě když je nezápornou lin. kombinací nerovnic z $Ax \geq b$ a triviální nerovnice $0x \geq -1$.

Věta (Farkasova lemma pro polyedry).

Nechť $P: Ax \geq b$ je polyedr. Pak $P = \emptyset$, právě když nezápornou lin. kombinací řádků $Ax \geq b$ lze vyrobit neplatnou nerovnici $0x \geq 1$.

Důkazy. První formulace: $0x \geq -x^0$

Položme $C: Ax \geq bx^0, x^0 \geq 0 \Rightarrow C$ je kladný kůžel

Podle důkazu korespondence $P^{\square} = C^{\square} = \{Ax - bx^0, x^0\}^{\square}$ \square

nezáp. lin. komb. generujících nerovnic $C \rightarrow$ přechodem $x^0 = 1$

nezáp. lin. komb. řádků $Ax \geq b, 0x \geq -1$.

Druhá formulace:

Položme $C: Ax \geq bx^0$. Pak $P = \emptyset$, právě když $C \subseteq \{x^0 \leq 0\}$

$\Leftrightarrow C^{\square} \supseteq \{0x \geq x^0\} \Leftrightarrow 0x \geq x^0$ je nezáp. lin. komb. řádků $Ax \geq bx^0$

" $\{Ax - bx^0\}^{\square} \Leftrightarrow 0x \geq 1$ je nezáp. lin. komb. řádků $Ax \geq b$.

□

Dále: • struktura polyedru – afinní obal, vnitřek, stěny, vrcholy
↑
nerovnice systému

- lineární programování