

IP 30.4.19

Beweis zu Satz 2.1

- Für $y \in \mathbb{Q}^n$ sei $\alpha(y) \in \{1, 2, \dots\}$ das Produkt der Norm der Komponenten von y .
- $\tilde{Y} := \{\alpha(y) \cdot y : y \in Y\} \subseteq \mathbb{Z}^n$
 - $\text{ccone}(\tilde{Y}) = \text{ccone}(Y)$
 - $k(\tilde{Y})$ ist polynomial beschränkt in $k(Y)$
- $\tilde{X} := \mathbb{Z}^n \cap (\text{conv}(X) + Q)$ mit $Q := \left\{ \sum_{y \in \tilde{Y}} \lambda_y \cdot y : 0 \leq \lambda_y \leq 1, y' \in \tilde{Y}, |Y'| \leq n \right\}$
- Für alle $z \in \text{conv}(X) + Q$ gilt:

$$\|z\|_\infty \leq \max \{ \|x\|_\infty : x \in X \} + n \cdot \max \{ \|y\|_\infty : y \in \tilde{Y} \}$$
- Also für alle $z \in \tilde{X}$: $\langle z \rangle$ polynomial beschränkt in $k(X \cup \tilde{Y})$,
also in $k(X \cup Y)$.

• Daher genügt es, $P_n \mathbb{Z}^n = \tilde{X} + \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y})$ zu zeigen.

• " \supseteq ": klar, da $\tilde{X} \subseteq P$ und $\tilde{Y} \subseteq \text{ker}(P)$ (und $\tilde{X}, \tilde{Y} \subseteq \mathbb{Z}^n$).

• " \subseteq ": Sei $p \in P_n \mathbb{Z}^n$ ($P = \text{conv}(X) + \text{ker}(P)$)

- $\text{conv}(\tilde{Y}) = \text{ker}(P) \Rightarrow p = x + v$ mit $x \in \text{conv}(X), v \in \text{conv}(\tilde{Y})$

- Carathéodory's Theorem $\Rightarrow \exists Y' \subseteq \tilde{Y}, |Y'| \leq n, \exists \mu_y \in \mathbb{R}_+ (y \in Y')$:

$$v = \sum_{y \in Y'} \mu_y \cdot y = \lfloor \mu_y \rfloor + (\mu_y - \lfloor \mu_y \rfloor)$$

$$p = x + \underbrace{\sum_{y \in Y'} (\mu_y - \lfloor \mu_y \rfloor) \cdot y}_{r \in Q} + \underbrace{\sum_{y \in Y'} \lfloor \mu_y \rfloor \cdot y}_{\tilde{v} \in \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y})}$$

- Mit $\tilde{x} := \underbrace{x + r}_{\in \text{conv}(X) + Q} = p - \tilde{v} \in \mathbb{Z}^n \in \tilde{X}$ also $p = \tilde{x} + \tilde{v}$
 $\in \tilde{X} + \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y})$

□

Kor. 2.2: Für $A \in \mathbb{Q}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{Q}^m$ gibt es $\tilde{X}, \tilde{Y} \in \mathbb{Z}^n$, $|\tilde{X}|, |\tilde{Y}| < \infty$ u.l.:

- $P^{\leq}(A, b) \cap \mathbb{Z}^n = \tilde{X} + \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y})$
- $\text{cone}(\tilde{Y}) = \text{conv}(P^{\leq}(A, b)) \quad (= P^{\leq}(A, 0))$
- $k(\tilde{X}, \tilde{Y})$ polynomial beschreibt in $k(A, b)$.

Bemerkungen:

- Kor. 2.2 liefert Parametrisierung von $\{x \in \mathbb{Z}^n : Ax \leq b\}$ oder $\{x \in \mathbb{Z}^n : Ax = b, x \geq 0\}$, die analog zu den Sätzen 1.8(ii) und 1.2(ii) sind.
- $|\tilde{X}|, |\tilde{Y}|$ sind i.a. nicht polynomial beschreibbar in $\langle A, b \rangle$.
- $P^{\leq}(A, b) \cap \mathbb{Z}^n \neq \emptyset \Leftrightarrow \tilde{X} \neq \emptyset$

Beobachtung: Für $\tilde{X} \neq \emptyset, \tilde{Y} \subseteq \mathbb{R}^n, |\tilde{X}|, |\tilde{Y}| < \infty, c \in \mathbb{R}^n$ gilt:

$$\bullet \inf \{ \langle c, x+y \rangle : x \in \tilde{X}, y \in \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y}) \} = -\infty \\ \Leftrightarrow \exists y \in \tilde{Y} : \langle c, y \rangle < 0$$

$$\bullet \text{ Andernfalls: } \inf \{ \langle c, x+y \rangle : x \in \tilde{X}, y \in \Lambda^{\geq 0}(\tilde{Y}) \} \\ = \min \{ \langle c, x \rangle : x \in \tilde{X} \}$$

Kor. 2.3: Seien $A \in \mathbb{Q}^{m \times n}, b \in \mathbb{Q}^m$.

(i) Falls $P^{\leq}(A, b) \cap \mathbb{Z}^n \neq \emptyset$, so gilt es $x \in \mathbb{Z}^n$ mit $Ax \leq b$ und $\langle x \rangle$ polynomial beschränkt in $k(A, b)$.

(ii) Falls für $c \in \mathbb{R}^n$ der Optimalwert von $\min \{ \langle c, x \rangle : Ax \leq b, x \in \mathbb{Z}^n \} (*)$ endlich ist, so hat (*) ein Optimum x^* mit $\langle x^* \rangle$ polynomial beschränkt in $k(A, b)$.

Bemerkungen:

- Kor. 2.3 (i) liefert ein polynomial growths Zertifikat für die Lebbarkeit rationaler Diophantischer linearer Gleichungssysteme
 \leadsto "IP-Zulässigkeit" ist in NP (es ist NP-vollständig)
- Es gibt aber kein polynomial growths Zertifikat für die Unlösbarkeit (es denn $NP = coNP$).

Definition: Ein Hilbert-Basis eines polyedrischen Kegels $K \subseteq \mathbb{R}^n$ ist die endliche Menge $H \subseteq \mathbb{Z}^n$ mit

$$K \cap \mathbb{Z}^n = \Lambda^{\geq 0}(H).$$

Kor. 2.4:

- (i) Jeder rational polyedrische Kegel hat eine Hilbert-Basis.
- (ii) Jeder spitze rational polyedrische Kegel hat eine endliche inklusionsminimale Hilbert-Basis.

Linearhülle = $\{0\}$, d.h. es gilt $c \in \mathbb{R}^n$ und

$$\langle c, x \rangle \geq 0 \quad \forall x \in K, \quad (\langle c, x \rangle = 0, x \in K) \Rightarrow x = 0$$

