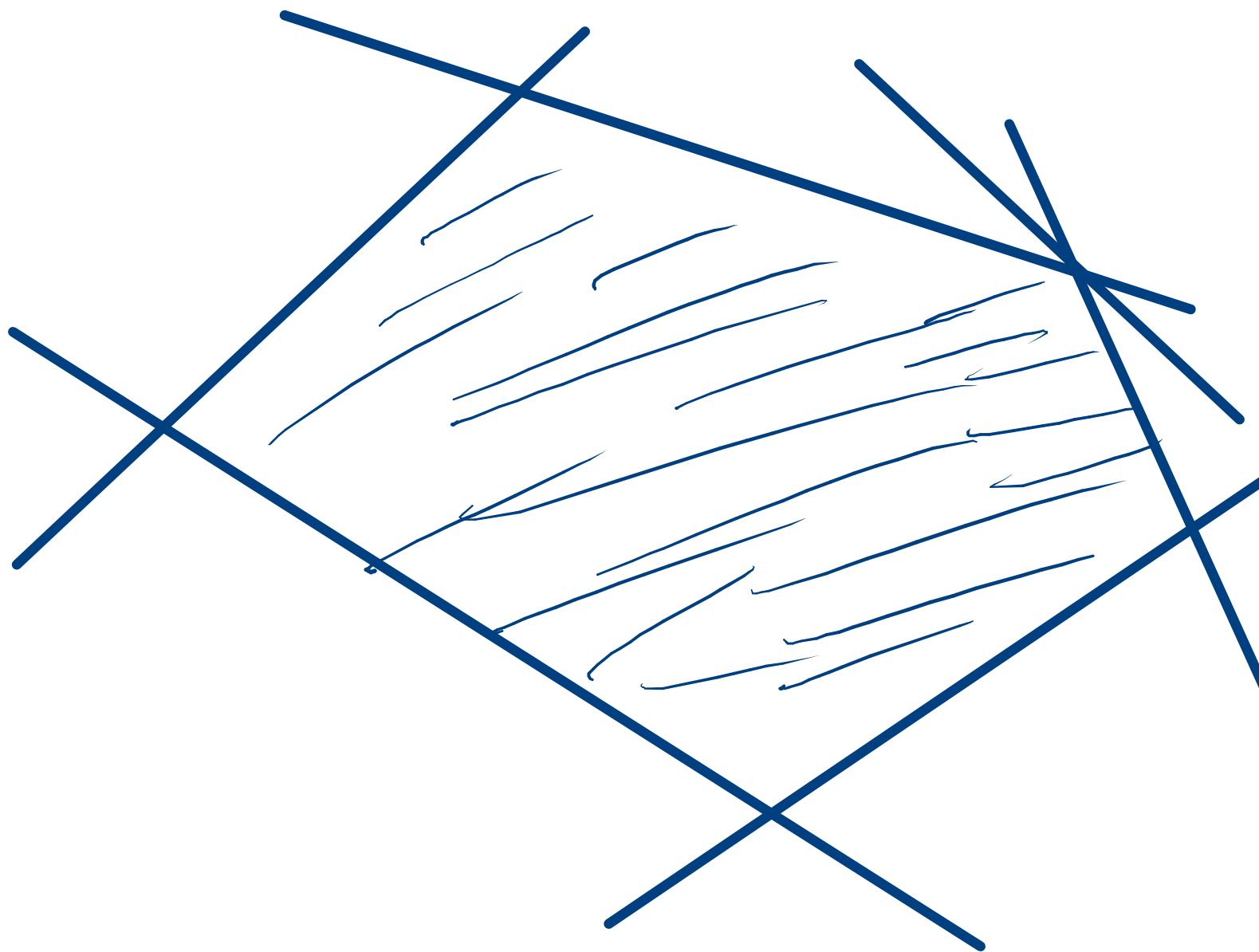


## Definition

Sei  $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax \leq b\}$  ein nicht-leeres Polyeder und  $c \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ .

- (a) Für  $\delta := \max\{c^t x \mid x \in P\} < \infty$  heißt  $\{x \in \mathbb{R}^n \mid c^t x = \delta\}$  **Stützhyperebene** (supporting hyperplane) von  $P$ .
- (b) Eine Menge  $X \subseteq \mathbb{R}^n$  heißt **Fläche** (face) von  $P$ , falls  $X = P$  oder falls es eine Stützhyperebene  $H$  von  $P$  mit  $X = P \cap H$  gibt.
- (c) Falls  $\{x'\}$  eine Fläche von  $P$  ist, heißt  $x'$  **Ecke** (vertex) von  $P$  oder **Basislösung** (basic solution) des Systems  $Ax \leq b$ .

Polyeder mit  $m$  Flächen



## Proposition

Sei  $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax \leq b\}$  ein Polyeder und  $F \subseteq P$ . Dann sind die folgenden Aussagen äquivalent:

- (a)  $F$  ist eine Fläche von  $P$ .
- (b) Es gibt einen Vektor  $c \in \mathbb{R}^n$ , sodass  $\delta := \max\{c^t x \mid x \in P\} < \infty$  und  $F = \{x \in P \mid c^t x = \delta\}$ .
- (c) Es gibt ein Teilsystem  $A'x \leq b'$  von  $Ax \leq b$ , sodass  $F = \{x \in P \mid A'x = b'\} \neq \emptyset$ .

Beweis: "(a)  $\Rightarrow$  (b)": Sei  $F$  eine Fläche von  $P$ . Falls  $F = P$ , dann wähle  $c = 0$ .  
 $\Rightarrow \delta = 0$ ,  $F = \{x \in P \mid 0^t x = 0\} = P$ .

wenn  $F \neq P$ , dann muss es ein  $c \in \mathbb{R}^n$   
(verschieden von Nullvektor) geben, sodass  
für  $\delta = \max\{c^T x : x \in P\} < \infty$  gilt:

$$F = \{x \in \mathbb{R}^n : c^T x = \delta\} \cap P = \{x \in P : c^T x = \delta\}$$

„(b)  $\Rightarrow$  (c)“: Seien  $c, \delta$  und  $F$  wie in (b)

Sei:  $A'x = b'$  ein maximales TDSystem

von  $Ax \leq b$ , sodass  $A'x = b'$  für alle  $x \in F$ .

$$\Rightarrow F \subseteq \{x \in P : A'x = b'\}$$

Z.z.:  $F \supseteq \{x \in P : A'x = b'\}$

Sei  $\hat{A}x \leq \hat{b}$  das System der Ungleichungen aus  $Ax \leq b$ , die nicht in  $\bar{A}x \leq \bar{b}'$  enthalten sind.

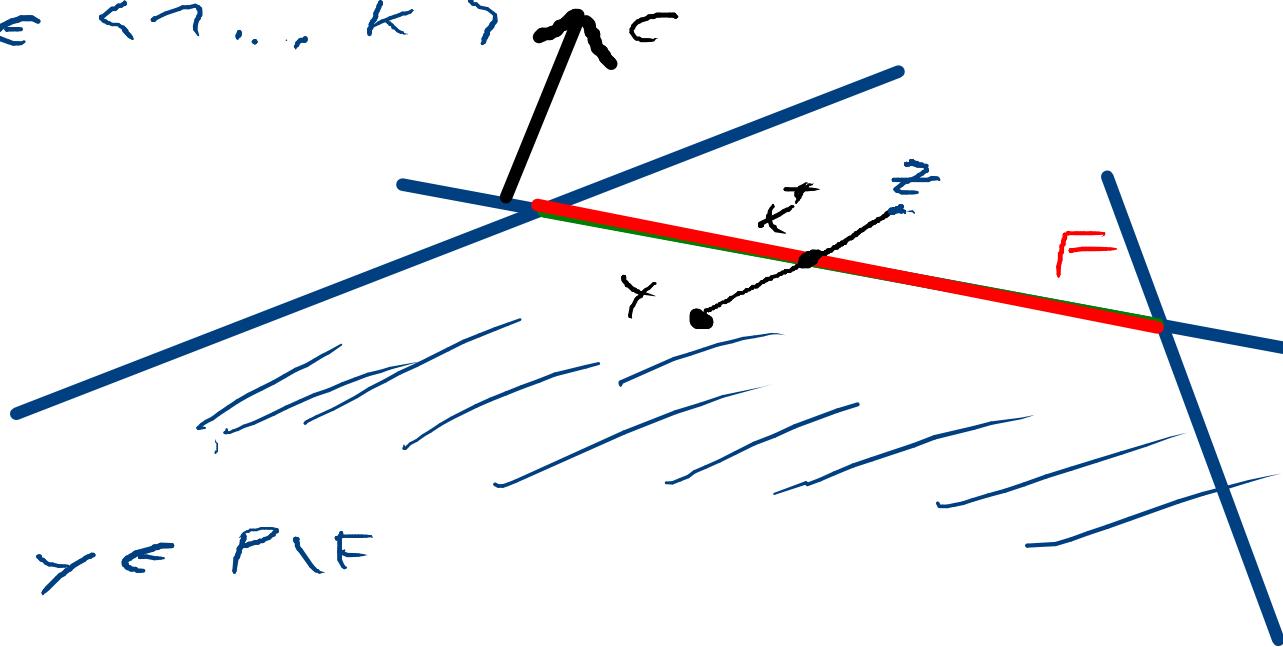
Bezeichne die Ungleichungen in  $\hat{A}x \leq \hat{b}$  mit  $\hat{a}_j^t x \leq \hat{b}_j$  ( $j=1, \dots, t$ )

Für jedes  $j \in \{1, \dots, t\}$  siff es ein  $x_j \in F$  mit  $\hat{a}_j^t x_j < \hat{b}_j$  (nach Wahl von  $A', b'$ )

Fall  $k > 0$ , setze  $x^* := \frac{1}{k} \sum_{j=1}^k x_j$   
 sonst sei  $x^*$  ein beliebiges Element von  $F$ .

$\Rightarrow x^* \in F$  und es gilt  $\hat{a}_j^* x^* < \hat{b}_j$

für  $j \in \{1, \dots, k\}$



Betrachte  $y \in P \setminus F$

z.B.:  $A'y \neq b'$

$y \in P \setminus F \Rightarrow \langle c, y \rangle < \delta$

Wähle  $\varepsilon > 0$  mit  $\varepsilon < \frac{\hat{a}_j - \tilde{a}_j^t x^*}{\tilde{a}_j^t (x^* - y)}$  für alle

$j \in \{1, \dots, k\}$  mit  $\tilde{a}_j^t x^* > \tilde{a}_j^t y$

Setze  $z := x^* + \varepsilon(x^* - y)$

$\Rightarrow c^t z > \beta \Rightarrow z \notin P$

$\Rightarrow$  Es gibt eine Ungleichung  $a^t z > \beta$

aus dem System  $Ax \leq b$ , sodass  $a^t z > \beta$ .

Behauptung: Diese Ungleichung kann nicht in  $\tilde{A}x \leq \tilde{b}$  liegen.

Annahme:  $a^t x \leq \beta$  liegt doch in  $\tilde{A}x \leq \tilde{b}$

Falls  $a^t x^* \leq a^t y$ , dann gilt:

$$a^t z = a^t x^* + \varepsilon a^t (x^* - y) \leq a^t x^* < \beta \quad \text{g}$$

Falls  $a^t x^* > a^t y$ , dann:

$$a^t z = a^t x^* + \varepsilon a^t (x^* - y^*)$$

$$< a^t x^* + \frac{\beta - a^t x^*}{a^t (x^* - y)} \cdot a^t (x^* - y) = \beta. \text{g}$$

$\Rightarrow a^t \varepsilon = \beta$  schert zu  $A' x \leq b'$

$$\Rightarrow a^t y = a^t (x^* + \frac{1}{\varepsilon} (x^* - z))$$

$$= (\gamma + \frac{1}{\varepsilon}) \beta - \frac{1}{\varepsilon} a^t z < \beta$$

$\Rightarrow A' y \neq b'$

“(c)  $\Rightarrow$  (a)": Sei  $A'x \leq b'$  ein Teilsystem von  $Ax \leq b$ , sodass  $F = \{x \in P : A'x = b'\}$   
Sei  $c^t$  die Summe aller Zeilenvektoren von  $A'$ , und sei  $\delta$  die Summe der Einträge von  $b'$

$\Rightarrow c^t x \leq \delta$  für alle  $x \in P$ ,

$$F = P \cap H \quad \text{mit} \quad H = \{x \in \mathbb{R}^n : c^t x = \delta\}$$

□

## Korollar

Sei  $P \neq \emptyset$  ein Polyeder und  $F$  eine Fläche von  $P$ .

- (a) Sei  $c \in \mathbb{R}^n$  ein Vektor mit  $\max\{c^t x \mid x \in P\} < \infty$ . Dann ist die Menge aller Vektoren  $x$ , bei denen das Maximum von  $c^t x$  über  $P$  angekommen wird, eine Fläche von  $P$ .
- (b)  $F$  ist ein Polyeder.
- (c) Eine Teilmenge  $F' \subseteq F$  ist genau dann eine Fläche von  $F$ , wenn  $F'$  eine Fläche von  $P$  ist.
- (d) Wenn  $P$  von der Form  $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b\}$  ist (d.h.  $P$  ist ein linearer Unterraum), dann hat  $P$  genau eine Fläche, nämlich  $P$  selbst.

□

## Definition

Es sei  $P$  ein Polyeder. Eine **Facette** (facet) von  $P$  ist eine inklusionsweise maximale Fläche  $F$  von  $P$  mit  $F \neq P$ . Eine Ungleichung  $c^t x \leq \delta$  heißt **facettenbestimmend** (facet-defining) für  $P$ , wenn  $c^t x \leq \delta$  für alle  $x \in P$  gilt und  $\{x \in P \mid c^t x = \delta\}$  eine Facette ist.

## Theorem

Es sei  $P \subseteq \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b\}$  ein nicht-leeres Polyeder der Dimension  $n - \text{rank}(A)$ . Es sei  $A'x \leq b'$  ein kleinstes Ungleichungssystem, sodass  $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b, A'x \leq b'\}$ . Dann ist jede Ungleichung in  $A'x \leq b'$  facettenbestimmend für  $P$  und jede Facette von  $P$  wird durch eine Ungleichung von  $A'x \leq b'$  gegeben.

Beweis: Falls  $P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b\}$ , dann hat  $P$  keine Facette, da  $P$  selbst die einzige Fläche von  $P$  ist.

Also nehmen wir  $P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax = b\}$  an.

Sei  $A'x \leq b'$  ein kleinstes System von Ungleichungen, sodass

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax = b, A'x \leq b'\}$$

Sei  $a^t x \leq \beta$  eine Ungleichung in  $A'x \leq b'$ , und sei  $A''x \leq b''$  der Rest des Systems  $A'x \leq b'$  (ohne  $a^t x \leq \beta$ )

Z.B.:  $a^t x \leq \beta$  ist facettenbestimmend.

Sei  $y \in \mathbb{R}^n$  ein Vektor mit  $Ay = b$ ,  
 $A''y \leq b''$  und  $a^t y > \beta$ .  $y$  existiert, weil  
 wir sonst  $A'y \leq b'$  durch das kleinere  
 System  $A''y \leq b'$  ersetzen können.

Und es sei  $\tilde{y} \in P$  ein Vektor mit  
 $A'\tilde{y} \leq b'$  (existiert, weil  $\dim(P) = n - \text{rank}(A)$ )

$$\text{Sei } z = \tilde{y} + \frac{\beta - a^t \tilde{y}}{a^t y - a^t \tilde{y}} (y - \tilde{y})$$

$$\Rightarrow a^t z = a^t \tilde{y} + \frac{\beta - a^t \tilde{y}}{a^t y - a^t \tilde{y}} (a^t y - a^t \tilde{y}) = \beta$$

$$\text{Achender } 0 < \frac{\beta - a^t \tilde{y}}{a^t y - a^t \tilde{y}} < 1$$

$\Rightarrow z$  ist Kombination von  $x$  und  $y$ .  $\Rightarrow z \in P$ .

Sei  $F := \{x \in P : a^t x = \beta\}$

$\Rightarrow F \neq \emptyset$  ( $\text{fa } z \in F$ )

Von:  $F \neq P$ , weil  $y \in P \setminus F$

$\Rightarrow F$  ist eine Fläche von  $P$ , aber verschieden von  $P$ .

Von:  $F$  ist eine Facette, weil

$a^t x = \beta$  die einzige Ungleichung von  $A'x \leq b'$  ist, die von allen Elementen von  $F$  mit

Gleichheit erfüllt wird (z. B. erfüllt  
wurde diese Ungleichung mit Gleichheit)

Die zweite Aussage folgt direkt aus der  
Definition von Farben.  $\square$