

§2 Vollständig - unimodulare Matrizen

Def: $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ heißt vollständig-unimodular (VU), falls jeder ihrer Minoren (d.h. Determinanten quadratischer Teilmatrizen) gleich $0, -1$, oder $+1$ ist.

Insbesondere: $A_{ij} \in \{0, -1, +1\}$

Satz: Sei $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ VU, $b \in \mathbb{Z}^m$. Dann ist jede Ecke des Polyeders $P = \{x : Ax \leq b\}$ ganzzahlig.

Bew: Sei z Ecke von P . Dann hat die Teilmatrix A_z (siehe Vorl. 12, Kap. 5.3) vollen Rang n und enthält darum eine $n \times n$ Teilmatrix A' von Rang n . OBdA ist A' in den ersten n Zeilen von A enthalten.

Setze $b' = (b_1, \dots, b_n) \in \mathbb{Z}^n$, dann gilt $A'z = b'$.

Nach der Cramerschen Regel ist $z_i = \frac{\det A'_i}{\det A'}$. Da

$|\det A'| = 1$ und A'_i ganzzahlig, ist also $z_i \in \mathbb{Z}$. \square

Bem: Nicht jedes Polyeder hat eine Ecke.

Def: Ein Polyeder $P \subseteq \mathbb{R}^n$ heißt ganzzahlig, falls für alle $c \in \mathbb{R}^n$, für die $\max \{c^T x : x \in P\}$ endlich ist, das Maximum an einem ganzzahligen Vektor angenommen wird.

Satz: Sei $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ VU, $b \in \mathbb{Z}^m$. Dann ist $P = \{x : Ax \leq b\}$ ein ganzzahliges Polyeder.

Bew: Sei $c \in \mathbb{R}^n$ gegeben und x^* optimale Lösung von $\max \{c^T x : Ax \leq b\}$. Wähle $d', d'' \in \mathbb{Z}^n$ mit $d' \leq x^* \leq d''$. Dann ist $Q = \{x \in \mathbb{R}^n : Ax \leq b, d' \leq x \leq d''\}$ ein Polytop. Weiter ist

$$Q = \left\{ x \in \mathbb{R}^n : \begin{bmatrix} A \\ -I \\ I \end{bmatrix} x \leq \begin{bmatrix} b \\ -d' \\ d'' \end{bmatrix} \right\}$$

und die Matrix $\begin{bmatrix} A \\ -I \\ I \end{bmatrix}$ ist VU. Nach dem vorherigen Satz ist Q also ganzzahliges Polytop und außerdem wird $\max \{c^T x : x \in Q\}$ an einer Ecke \tilde{x} angenommen.

Da $x^* \in Q$, ist $c^T \tilde{x} \geq c^T x^*$, und weil $A\tilde{x} \leq b$, ist \tilde{x} optimale Lösung von $\max \{c^T x : Ax \leq b\}$. \square

Korollar: $A \in \mathbb{Z}^{m \times n}$ VU, $b \in \mathbb{Z}^m$, $c \in \mathbb{Z}^n$. Dann haben die beiden linearen Programme

$\max \{c^T x : Ax \leq b\} = \min \{y^T b : y \geq 0, y^T A = c^T\}$
ganzzahlige Lösungen, falls die Optima endlich sind.

Bew: Folgt aus dem vorhergehenden Satz, weil die Matrix

$$\begin{bmatrix} -I \\ A^T \\ -A^T \end{bmatrix} \in \mathbb{Z}^{(2n+m) \times m} \text{ VU ist.}$$

Ziel: Charakterisierung von VU mit Hilfe von Ganzzahligkeit von Polyedern.

Satz (Hoffman, Kruskal 1956) Sei $A \in \mathbb{Z}^{m \times n}$. Dann gilt
 A ist VU $\Leftrightarrow \forall b \in \mathbb{Z}^m: P = \{x: Ax \leq b, x \geq 0\}$
 ist ganzzahlig.

Bew: " \Rightarrow " Weil $P \subseteq \{x: x \geq 0\}$, wird $\max\{c^T x: x \in P\}$
 in einer Ecke von P angenommen, falls das Maximum
 endlich ist. (\rightarrow Aufgabe 9.1)

Sei z eine Ecke von P . Betrachte

$$B = \begin{bmatrix} A \\ -I \end{bmatrix} \leq \begin{bmatrix} b \\ 0 \end{bmatrix}.$$

Dann enthält Bz eine reguläre Teilmatrix $B' \in \mathbb{Z}^{n \times n}$.

Sei $b' \in \mathbb{Z}^n$ der entsprechende Teilvektor von $\begin{bmatrix} b \\ 0 \end{bmatrix}$.

Dann ist $z = (B')^{-1} b'$ ganzzahlig aufgrund der
 Cramerschen Regel und weil A VU ist.

" \Leftarrow " Sei A' reguläre $k \times k$ Teilmatrix von A . $z \in \mathbb{Z}^n: |\det A'| = 1$.

ObdA ist A' obere linke Teilmatrix von A . Betrachte

$B \in \mathbb{Z}^{m \times m}$ bestehend aus den ersten k und letzten

$m-k$ Spalten von $\begin{bmatrix} A & I_m \\ \hline & \end{bmatrix}$ also

$$[A \ I_m] = \left[\begin{array}{c|c} \begin{matrix} k & n-k \end{matrix} \\ \hline A' & \begin{matrix} I_k & 0 \\ 0 & I_{m-k} \end{matrix} \end{array} \right] \begin{matrix} k \\ m-k \end{matrix}$$

Dann ist $|\det B| = |\det A|$.

Ziel: Zeige $B^{-1} \in \mathbb{Z}^{m \times m}$. Denn: Weil dann $\det B^{-1} \in \mathbb{Z}$ und $\det B \cdot \det B^{-1} = 1$, muss $|\det B| = 1$ sein.

Sei $i \in \{1, \dots, m\}$. Wir zeigen dass die i -te Spalte von B^{-1} ganzzahlig ist:

Wähle $y \in \mathbb{Z}^m$ mit $y + B^{-1}e_i \geq 0$ und setze $z = y + B^{-1}e_i$.

Dann ist $Bz = By + e_i \in \mathbb{Z}^m$ und setze $b = Bz$.

Füge in z links den ersten k Komponenten $n-k+k$ Nullen ein, nenne diesen Vektor z' . Dann gilt nach Konstruktion

$$[A \ I] z' = Bz = b.$$

Da $z' \geq 0$, liegt der Vektor z'' , der aus den ersten n Komponenten von z' besteht, in $P = \{x: Ax \leq b, x \geq 0\}$. D.h. es gilt

$$\begin{bmatrix} A \\ -I \end{bmatrix} z'' \leq \begin{bmatrix} b \\ 0 \end{bmatrix}.$$

Die ersten k und die letzten $n-k$ dieser Ungleichungen sind mit Gleichheit erfüllt. Da die entsprechenden Zeilen von $\begin{bmatrix} A \\ -I \end{bmatrix}$ lin. unabh. sind, ist also z'' eine Ecke von P .

Nach Vor. ist $z'' \in \mathbb{Z}^n$. Auf den ersten n Komponenten stimmen z' und z'' überein. Die letzten m Komponenten von z' sind durch $b - Az''$ gegeben, und also auch ganzzahlig.

Also ist $z \in \mathbb{Z}^m$ und somit auch $B^{-1}e_i = z - y \in \mathbb{Z}^m$.

□