

4. Übung

1. (10 Punkte)

(a) Sei $F \subseteq \mathbb{R}^n$ eine konvexe Menge und $c \in \mathbb{R}^n$ ein Kostenvektor.

Ein Vektor $x^* \in F$ heißt *lokales Minimum*, falls es ein $\epsilon > 0$ gibt, so dass $c^T x^* \leq c^T x$ für alle $x \in F \cap U_\epsilon(x^*)$ ist. Hierbei bezeichnet $U_\epsilon(x^*) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \|x - x^*\|_2 < \epsilon\}$ eine ϵ -Umgebung um x^* und $\|x - x^*\|_2 = \sqrt{\sum_{j=1}^n (x_j - x_j^*)^2}$ die Euklidische Norm.

Ein Vektor $x^* \in F$ heißt *globales Minimum*, falls $c^T x^* \leq c^T x$ für alle $x \in F$ ist.

Beweisen Sie, dass alle lokalen Minima auch globale Minima sind.

(b) Sei nun $c : F \rightarrow \mathbb{R}$ eine konvexe Funktion, d.h. für alle $x, y \in F$ und $\lambda \in [0, 1]$ ist $c(\lambda x + (1 - \lambda)y) \leq \lambda c(x) + (1 - \lambda)c(y)$.

Zeigen Sie, dass dann ebenfalls alle lokalen Minima auch globale Minima sind.

2. (10 Punkte) Zeigen Sie, dass der Simplex-Algorithmus nicht unbedingt terminiert. Benutzen Sie dazu folgende Pivot-Regel:

(i) Wähle $p \notin B$ mit minimalem \bar{c}_p .

(ii) Falls $\theta = \frac{T[q,0]}{T[q,p]}$ und $T[q,p] > 0$ von mehreren q erfüllt wird, wähle das kleinste q . (Achtung: Das kleinste q ist nicht unbedingt die linkeste Spalte unter den Spalten k_q mit $\theta = \frac{T[q,0]}{T[q,p]}$.)

Starten Sie mit folgendem Tableau:

$$\left[\begin{array}{c|cccccccc} 3 & -\frac{3}{4} & 20 & -\frac{1}{2} & 6 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{4} & -8 & -1 & 9 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & -12 & -\frac{1}{2} & 3 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right].$$

3. (10 Punkte) Gegeben sei ein LP „minimiere $c^T x$ mit $Ax = b$ “ ohne weitere Einschränkungen an x . Hierbei ist $A \in \mathbb{Z}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{Z}^m$ und $c \in \mathbb{Z}^n$. Außerdem ist $\text{rank}(A) = m$.

(a) Zeigen Sie: Gibt es ein $\pi \in \mathbb{R}^m$ mit $\pi^T A = c^T$, dann ist das LP lösbar und alle Lösungen sind optimal.

(b) Zeigen Sie: Gibt es kein $\pi \in \mathbb{R}^m$ mit $\pi^T A = c^T$, dann ist das LP unbeschränkt.

4. (15 Punkte) Führen Sie den Simplex-Algorithmus mit Blands Pivot-Regel an folgendem Beispiel durch:

$$\begin{array}{l} \text{Minimiere} \\ \text{unter den Bedingungen} \end{array} \quad \begin{array}{l} x_1 + x_2 \\ \begin{pmatrix} -1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ -1 & 2 & 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} x = \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 8 \\ 2 \end{pmatrix} \text{ und} \\ x \geq 0. \end{array}$$

Das Beispiel entspricht dem Beispiel 2.D aus der Vorlesung bis auf die vierte Bedingung und die Kostenfunktion.