

Mathematische Optimierung I

Wintersemester 2006/2007

Abgabe: bis Donnerstag, 11. Januar 2007, vor der Vorlesung

Übungsblatt 8

Aufgabe 29:

Der in Satz 4.18 beschriebene Algorithmus löst ein LP $\max\{cx : Ax \leq b\}$ mit einer Laufzeit von $O(d^7 s^2)$. Hierbei sei A eine Matrix mit m Zeilen und n Spalten, $d := m + n$ und $s := \text{size}(A) + \text{size}(b) + \text{size}(c)$. (5 Punkte)

Aufgabe 30:

Für $X \subseteq \mathbb{R}^n$ sei $X^\circ = \{y \in \mathbb{R}^n : y^T x \leq 1 \text{ für alle } x \in X\}$.

- Ist $P \subseteq \mathbb{R}^n$ ein Polyeder, so auch P° .
- Charakterisiere diejenigen Polyeder P , für die $(P^\circ)^\circ = P$ gilt.

(4 Punkte)

Aufgabe 31:

Für $y \in \mathbb{R}^n$ und $\rho \in \mathbb{R}_+$ sei $B^*(y, \rho) := \{x \in \mathbb{R}^n : \sum_{i=1}^n x_i = n, \|x - y\| \leq \rho\}$.
Sei $\Sigma := \{x \in \mathbb{R}^n : \sum_{i=1}^n x_i = n, x \geq 0\}$.

- $R := \min\{\rho : \Sigma \subseteq B^*(\mathbf{1}, \rho)\} = \sqrt{n(n-1)}$.
- $r := \max\{\rho : B^*(\mathbf{1}, \rho) \subseteq \Sigma\} = \sqrt{\frac{n}{n-1}}$.

(4 Punkte)

Für die Aufgaben 32 und 33 benötigen wir die folgenden Definitionen:

Für $x \in \mathbb{R}^n$ sei $\text{diag}(x) = \text{diag}(x_1, \dots, x_n) \in \mathbb{R}^{n \times n}$ die Matrix mit $\text{diag}(x)_{ii} = x_i$ und $\text{diag}(x)_{ij} = 0$ ($i, j \in \{1, \dots, n\}, i \neq j$).

Sei außerdem $\Sigma := \{x \in \mathbb{R}^n : \sum_{i=1}^n x_i = n, x \geq 0\}$ und $\overset{\circ}{\Sigma} := \{x \in \mathbb{R}^n : \sum_{i=1}^n x_i = n, x > 0\}$.

Aufgabe 32:

Seien $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ und $z \in \overset{\circ}{\Sigma}$ mit $Az = 0$.

Für $y \in \mathbb{R}^n$ und $\rho \in \mathbb{R}_+$ sei $B^*(y, \rho) := \{x \in \mathbb{R}^n : \sum_{i=1}^n x_i = n, \|x - y\| \leq \rho\}$.

Es existiere ein $\bar{x} \in \Sigma$ mit $A \operatorname{diag}(z) \bar{x} = 0$ und $\bar{x}_1 = 0$.

- a) Sei v die Orthogonalprojektion des Einheitsvektors e_1 auf den Untervektorraum $U := \{x \in \mathbb{R}^n : A \operatorname{diag}(z) x = 0, \mathbf{1}^T x = 0\}$. Zeige: $v \neq 0$.

(Anleitung: Der Vektor $\mathbf{1} - \bar{x}$ liegt in U , woraus $e_1 \notin U^\perp$ folgt.)

Wir setzen nun $\tilde{x}_\rho := \mathbf{1} - \frac{\rho}{\|v\|} v$ für $\rho \in \mathbb{R}_+$ (was wegen $\|v\| > 0$ erlaubt ist).

- b) $\tilde{x}_\rho \in Q_\rho := \{x \in B^*(\mathbf{1}, \rho) : A \operatorname{diag}(z) x = 0\}$.

- c) $e_1^T \tilde{x}_\rho = 1 - \rho \|v\|$.

- d) Für alle $q \in Q_\rho$ gilt $e_1^T q \geq 1 - \rho \|v\|$.

(Anleitung: Zeige $\mathbf{1} - q =: u \in U$ und benutze die Cauchy-Schwarz-Ungleichung für v und u .)

- e) Ist $q \in Q_\rho$ mit $e_1^T q = 1 - \rho \|v\|$, so ist $q = \tilde{x}_\rho$.

(Anleitung: Die Cauchy-Schwarz-Ungleichung wird genau dann mit Gleichheit erfüllt, wenn die beiden Vektoren linear abhängig sind.)

Der Vektor \tilde{x}_ρ ist also eindeutig bestimmte optimale Lösung von $\min\{q_1 : q \in Q_\rho\}$. (6 Punkte)

Aufgabe 33:

In dieser Aufgabe wird gezeigt, wie der Vektor v aus Aufgabe 32 berechnet werden kann.

Sei $m < n$ und $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ eine Matrix mit $\operatorname{Rang}(A) = m$ und $A\mathbf{1} = 0$. Sei $z \in \overset{\circ}{\Sigma}$ mit $Az = 0$. Zeige: Die Matrix

$$B := \begin{pmatrix} A \operatorname{diag}(z) \\ \mathbf{1}^T \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^{(m+1) \times n}$$

hat Rang $m + 1$. (Bekanntlich folgt daraus die Invertierbarkeit von BB^T .)

Zeige, dass sich die orthogonale Projektion v des Vektors e_1 auf den Untervektorraum U aus Aufgabe 32 durch Lösen des linearen Gleichungssystems

$$\begin{pmatrix} B^T & I \\ 0 & B \end{pmatrix} \begin{pmatrix} w \\ v \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} e_1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

ermitteln lässt und dass dieses Gleichungssystem genau eine Lösung hat, nämlich

$$\begin{pmatrix} w \\ v \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} (BB^T)^{-1} B \\ I - B^T (BB^T)^{-1} B \end{pmatrix} e_1.$$

(5 Punkte)