

Name: _____

Vorname: _____

MNr: _____

Einführung in die Optimierung – 14. Übungsblatt

Aufgabe 46:

Sei $M \subseteq \mathbb{R}^n$. Zeigen Sie, dass

$$\text{conv}M = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \exists r \in \mathbb{N} \exists x_i \in M \exists \lambda_i \geq 0 : \sum_{i=1}^r \lambda_i = 1, x = \sum_{i=1}^r \lambda_i x_i\}$$

gilt.

Aufgabe 47:

Betrachten Sie das folgende ganzzahlige Problem:

$$\begin{array}{ll} \min & x_1 - 3x_2 \\ \text{s.d.} & 2x_1 + 2x_2 \leq 7 \\ (IP) & -2x_1 + 2x_2 \leq 3 \\ & x_1, x_2 \geq 0 \\ & x_1, x_2 \in \mathbb{Z} \end{array}$$

Geben Sie zunächst die LP-Relaxation von (IP) an und bestimmen Sie anschließend das zugehörige lineare Programm in Standardform. Führen Sie danach einen *Gomory-Schnitt* aus. Die hierbei auftretenden linearen Programme dürfen Sie grafisch lösen.

[Probeklausur Teil 2]

Die folgenden Aufgaben sollen als (zusätzliche) Klausurvorbereitung dienen. Sie werden wie normale Übungsaufgaben gewertet.

Probeklausur Aufgabe 4:

Sei eine Funktion $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ gegeben. Beschreiben Sie das *Verfahren des goldenen Schnittes* zur Minimierung von f im Pseudocode.

Hinweis: Es gilt $\tau = \frac{\sqrt{5}-1}{2}$ und $1 - \tau = \frac{3-\sqrt{5}}{2}$.

Probeklausur Aufgabe 5:

Betrachten Sie die zu den Daten $(A, b, c) \in \mathbb{R}^{m \times n} \times \mathbb{R}^m \times \mathbb{R}^n$ gehörigen linearen Programme

$$(P) \quad \begin{array}{ll} \min & c^T x \\ & Ax = b \\ & x \geq 0, \end{array} \quad (D) \quad \begin{array}{ll} \max & b^T y \\ & A^T y + s = c \\ & s \geq 0. \end{array}$$

und die entsprechenden Optimalitätsbedingungen

$$(S_\tau) \quad \begin{cases} A^T y + s = c, \\ Ax = b, \\ x_i s_i = \tau \quad \forall i = 1, \dots, n, \\ x, s > 0 \end{cases}$$

für $\tau > 0$.

(a) Zeigen Sie, dass die Lösbarkeit der Programme (P) und (D) nicht zwingend die Lösbarkeit des Systems (S_τ) impliziert.

(b) Sei

$$F_\tau : \mathbb{R}^{n+m+n} \rightarrow \mathbb{R}^{n+m+n}, \quad F_\tau \left(\begin{pmatrix} x \\ y \\ s \end{pmatrix} \right) := \begin{pmatrix} A^T y + s - c \\ Ax - b \\ x_1 s_1 - \tau \\ \vdots \\ x_n s_n - \tau \end{pmatrix}.$$

Dann ist (S_τ) äquivalent zu dem System

$$F_\tau \left(\begin{pmatrix} x \\ y \\ s \end{pmatrix} \right) = 0, \quad x > 0, \quad s > 0.$$

Zeigen Sie: Gilt $\text{Rang}(A) = m$, dann ist die Jacobimatrix

$$J_{F_\tau} \left(\begin{pmatrix} x \\ y \\ s \end{pmatrix} \right) \text{ für alle } \begin{pmatrix} x \\ y \\ s \end{pmatrix} \text{ mit } x > 0, \quad s > 0 \text{ invertierbar.}$$

Probeklausur Aufgabe 6:

Sei $f : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ stetig differenzierbar, $x^0 \in \mathbb{R}^n$ und $(x_k)_{k \geq 0}$ eine Folge, die für gewisse Suchrichtungen d^k und Schrittweiten $t_k > 0$ der Formel

$$x^{k+1} = x^k + t_k d^k \quad \forall k \geq 0$$

genügt. Ferner gelte

$$f(x^{k+1}) \leq f(x^k) + \varepsilon_k \quad \forall k \geq 0,$$

wobei $(\varepsilon_k)_{k \geq 0}$ eine Folge nichtnegativer Zahlen sei, welche die Bedingung

$$\sum_{k=0}^{\infty} \varepsilon_k < \infty$$

erfüllt.

Sei x^* der Grenzwert einer Teilfolge $(x_{k_s})_{s \geq 0}$ der Folge $(x_k)_{k \geq 0}$, wobei $d^{k_s} = -\nabla f(x^{k_s})$ für alle $s \geq 0$ gelte und die Schrittweite t_{k_s} den Bedingungen

$$f(x^{k_s} + t_{k_s} d^{k_s}) \leq f(x^{k_s}) + \sigma t_{k_s} \nabla f(x^{k_s})^T d^{k_s}$$

und $t_{k_s} \geq \theta$ für alle $s \geq 0$ genüge. Hierbei seien $\theta > 0$ und $\sigma \in (0, 1)$ fest gewählt. Zeigen Sie, dass folgende Aussagen erfüllt sind:

- (a) Die gesamte Folge $(f(x^k))_{k \geq 0}$ konvergiert gegen $f(x^*)$.

Hinweis: Untersuchen Sie für $\varepsilon := \sum_{k=0}^{\infty} \varepsilon_k$ die Folge $\left(f(x^k) + \varepsilon - \sum_{j=0}^{k-1} \varepsilon_j\right)_{k \geq 0}$.

- (b) x^* ist ein stationärer Punkt von f .