Aufgabe S. 2.1 (2+2+3+3)

Gegeben sei das Optimierungsproblem

$$P: \quad \min_{w \in \mathbb{R}^m} \frac{1}{2} ||w||_2^2 \text{ s.t. } Aw \ge e$$

mit einer (d, m)-Matrix A und

$$e := \begin{pmatrix} 1 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^d.$$

Gehen Sie im Folgenden davon aus, dass ein \tilde{w} existiert, für das gilt

$$A\tilde{w} \ge e$$
.

a) Zeigen Sie, dass P lösbar ist.

Beweis: Nach Korollar 1.2.40 gilt:

Es sei M nicht-leer, und $f: M \to R$ sei stetig und koerziv auf M.

Dann ist S nicht-leer und kompakt.

Nach Aufgabenstellung ist mit $f(w) = \frac{1}{2} ||w||_2^2$ und g(w) = e - Aw, sodass

$$M = \{ w \in \mathbb{R}^m \colon g(w) \le 0 \}$$

und damit:

$$P: \min_{w \in \mathbb{R}^m} f(w) \text{ s.t. } w \in M.$$

Nach Voraussetzung existiert ein $\tilde{w} \in M$, sodass M nicht-leer ist. Weiter ist die Funktion f stetig, da für $||x-y||_2 < \delta$ und $\epsilon := \frac{\delta^2}{2}$ mit der umgekehrten Dreiecksungleichung gilt:

$$|f(x) - f(y)| = \frac{1}{2} ||x||_2^2 - ||y||_2^2 | \le \frac{1}{2} ||x - y||_2^2 \le \epsilon.$$

M ist aufgrund der Stetigkeit der Restriktionsfunktion als untere Niveaumenge abgeschlosse¹ bzw. falls man anstatt g komponentenweise g_i als Restriktion betrachtet, so ist M als Schnitt abgeschlossener Mengen ebenfalls abgeschlossen:

$$M = \bigcap_{i \in I} \{ w \in \mathbb{R}^m \colon g_i(w) \le 0 \}.$$

Aus der Abgeschlossenheit der Menge M folgt, dass die Funktion f koerziv ist, denn nach Definition 1.2.37 müssen nur alle Folgen $(x^{\nu}) \subseteq M$ mit $||x^{\nu}|| \to \infty$ betrachtet werden und für die gilt mittels der Äquivalenz der Normen im \mathbb{R}^m :

$$f(x^{\nu}) = \frac{1}{2} \|x^{\nu}\|_2^2 \longrightarrow +\infty.$$

Damit sind alle Voraussetzungen von Korollar 1.2.40 erfüllt, S ist somit nicht-leer und kompakt und somit P lösbar.

b) Zeigen Sie, dass P ein konvexes Optimierungsproblem ist.

Beweis: Nach Beispiel 2.1.9 gilt:

Falls f, g_i für $i \in I$ auf R^m konvexe Funktionen sind, dann ist

$$P: \min f(x) \text{ s.t. } g_i(x) \le 0, \ i \in I$$

ein konvexes Optimierungsproblem.

Beim gegebenen Problem ist $g_i(w) = -(Aw)_i + 1$ für alle $i \in \{1, ..., d\}$ eine lineare und somit konvexe Funktion. Da $f \in C^2(\mathbb{R}^m)$ mit $f(w) = \frac{1}{2} \sum_{i=1,...,m} w_i^2$ folgt $\nabla_w f(w) = w$ und

$$D^{2}f = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \vdots \\ \vdots & 0 & \ddots & 0 \\ 0 & \dots & 0 & 1 \end{pmatrix} \succ 0,$$

womit nach 2.5.10 f insbesondere konvex und P ein konvexes Optimierungsproblem ist.

¹Dies wurde in der Übung (o. B.) kurz angesprochen; deshalb ist ein kurzer Beweis hinten angehängt

c) Stellen Sei das Wolfe-Dual D zu P auf.

Beweis: Die Lagrange Funktion zum restringierten, konvexen Optimierungsproblem P lautet:

$$L(w,\lambda) = f(w) + \sum_{i \in I} \lambda_i g_i(w) = \frac{1}{2} ||w||_2^2 + \lambda^T (e - Aw)$$
$$= \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m w_i^2 + \sum_{i=1}^d \lambda_i (1 - a_i \cdot w)$$

mit a_i i-ter Zeilenvektor von A und $\lambda = (\lambda_1, \dots, \lambda_d)^T$. Das Dualproblem lässt sich dadurch folgendermaßen umformulieren:

$$D: \max_{w,\lambda} L(w,\lambda) \text{ s.t. } \nabla_w L(w,\lambda) = 0, \ \lambda \ge 0,$$

mit der zulässigen Menge

$$M_D = \{(w, \lambda) \in \mathbb{R}^m \times \mathbb{R}^d : \nabla_w L(w, \lambda) = 0, \lambda \ge 0 \}.$$

Dabei ist

$$\nabla_w L(w, \lambda) = w - \nabla_w \left(\sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i \sum_{k=1,\dots,m} A_{ik} w_k \right)$$

$$= w - \nabla_w \left(\sum_{k=1,\dots,m} \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{ik} w_k \right)$$

$$= \begin{pmatrix} w_1 - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{i1} \\ \vdots \\ w_m - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{im} \end{pmatrix}$$

Zusammengefasst also:

$$D: \max_{(w,\lambda)\in\mathbb{R}^m\times\mathbb{R}^d} \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m w_i^2 + \sum_{i=1}^d \lambda_i \left(1 - a_i \cdot w\right)$$
s.t.
$$\begin{pmatrix} w_1 - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{i1} \\ \vdots \\ w_m - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{im} \end{pmatrix} = 0$$

d) Formulieren Sie, ausgehend von Aufgabenteil b), ein duales Optimierungsproblem, das nur von der Dualvariabel λ abhängt.

Beweis: Aus der Forderung aus c)

$$\begin{pmatrix} w_1 - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{i1} \\ \vdots \\ w_m - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{im} \end{pmatrix} = 0$$

folgt $w_1 - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{i1} = 0, \dots, w_m - \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{im} = 0$ und damit ist

$$w_1 = \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{i1}, \dots, w_m = \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i A_{im}.$$

Somit lassen sich die w_i in D ersetzen und das Dualproblem reduziert sich zu

$$P_{red}: \quad \max_{\lambda \in \mathbb{R}^d} \sum_{i=1,\dots,m} \left(\sum_{j=1,\dots,d} \lambda_j A_{ji} \right)^2 + \sum_{i=1,\dots,d} \lambda_i \left(1 - \left(\sum_{k=1,\dots,m} A_{ik} \sum_{j=1,\dots,d} \lambda_j A_{jk} \right) \right)$$

$$\iff \max_{\lambda \in \mathbb{R}^d} \|\lambda^T A\|_2^2 + \lambda^T \left(e - A A^T \lambda \right) \iff \max_{\lambda \in \mathbb{R}^d} \|\lambda^T A\|_2^2 + \lambda^T e - \left(\lambda^T A \right) \left(\lambda^T A \right)^T$$

Aufgabe S. 2.2 (3+4+5)

Gegeben sei das Optimierungsproblem

$$P: \quad \min_{x \in \mathbb{R}^2} x_1^2 + 2x_2^2 + x_1 \text{ s.t. } x_1 + x_2 \le \alpha$$

für einen Parameter $\alpha \in \mathbb{R}$.

a) Zeigen Sie, ohne P explizit zu lösen, dass P einen **eindeutigen** globalen Minimalpunkt besitzt.

Beweis: M ist trivialerweise nicht-leer, da die Menge nur durch eine lineare Funktion

$$g(x) = x_1 + x_2 - \alpha \le 0$$

beschränkt ist. Außerdem ist M aufgrund der Stetigkeit (analog zu 1. a) der Restriktionsfunktion als untere Niveaumenge von g abgeschlossen². Da lineare Funktionen insbesondere konvex sind, ist nach Übung 4.4 die Menge M konvex. Als Polynom ist $f \in C^2(\mathbb{R}^2)$ und Ableiten der Zielfunktion ergibt:

$$\nabla f(x) = \begin{pmatrix} 2x_1 + 1 \\ 4x_2 \end{pmatrix}$$
 und damit $D^2 f(x) = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix} \succ 0$.

Nach 2.5.10 ist f somit gleichmäßig konvex. Die eindeutige Lösbarkeit folgt nun mit Satz 2.3.3 c).

b) Lösen Sie P mit Hilfe der KKT-Bedingungen (*Hinweis: die Lösung ist abhängig von* α).

Beweis: Nach Definition ist 2.6.10 gilt:

Für ein C^1 -Problem P heißt ein Punkt $x \in \mathbb{R}^n$ KKT-Punkt mit Multiplikatoren λ

und μ falls folgendes System von Gleichungen und Ungleichungen erfüllt ist:

$$\nabla_x L(\overline{x}, \overline{\lambda}, \overline{\mu}) = 0, \ \overline{\lambda}_i g_i(\overline{x}) = 0, \ \overline{\lambda}_i \ge 0, \ g_i(\overline{x}) \le 0, \ h_j(\overline{x}) = 0$$

²vgl 1. a kurz bzw. kurzer Beweis im Anhang

für $i \in I$ und $j \in J$. Nach Satz 2.6.12 gilt außerdem:

P sei konvex und C^1 , und x sei KKT-Punkt (mit Multiplikatoren λ , μ).

 $Dann\ ist\ x\ globaler\ Minimal punkt\ von\ P.$

Da M nur durch eine Ungleichung beschrieben wird, lässt sich die Lagrange-Funktion schreiben als:

$$L(x,\lambda) = x_1^2 + 2x_2^2 + x_1 + \lambda(x_1 + x_2 - \alpha).$$

Damit ergibt sich für die erste KKT-Bedingung:

$$\nabla_x L(x,\lambda) = \begin{pmatrix} 2x_1 + 1 + \lambda \\ 4x_2 + \lambda \end{pmatrix} = 0. \Leftrightarrow \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{-1-\lambda}{2} \\ \frac{-\lambda}{2} \end{pmatrix}.$$

Für die Komplementärbedinungen betrachte man die beiden folgenden Fälle.

1. Fall $I_0(x) = \emptyset \Rightarrow \lambda_1 = 0$. Einsetzen von $\lambda_1 = 0$ in die 1. Bedingung ergibt

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{-1}{2} \\ 0 \end{pmatrix}.$$

Nach Konstruktion werden die ersten 3 KKT-Bedninungen erfüllt und da $I_0(x)=\emptyset$ gilt, muss zudem

$$x_1 + x_2 - \alpha < 0$$

erfüllt sein. Einsetzen von x_1, x_2 ergibt $\frac{-1}{2} < \alpha$.

2. Fall $I_0(x) = \{1\} \Rightarrow x_1 + x_2 - \alpha = 0$. Einsetzen von x_1, x_2 ergibt:

$$\frac{-1-\lambda}{2} + \frac{-\lambda}{2} - \alpha = 0.$$

$$\iff \frac{-1}{2} - \frac{3}{4}\lambda = \alpha \iff \lambda = -\frac{4}{3}\alpha - \frac{2}{3}$$

Da zudem $\lambda \geq 0$ gelten muss, ergibt sich $\alpha \leq -\frac{1}{2}$. Einsetzen von λ in die 1. Bedingung ergibt

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{-1}{2} + \frac{4}{6}\alpha + \frac{2}{6} \\ \frac{4}{12}\alpha + \frac{2}{12} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{2}{3}\alpha - \frac{1}{6} \\ \frac{1}{3}\alpha + \frac{1}{6} \end{pmatrix}.$$

d.h. $\lambda=-\frac{4}{3}\alpha-\frac{2}{3}$ mit $\begin{pmatrix} x_1\\x_2 \end{pmatrix}=\begin{pmatrix} \frac{2}{3}\alpha-\frac{1}{6}\\\frac{1}{3}\alpha+\frac{1}{6} \end{pmatrix}$ erfüllt nach Konstruktion alle KKT-Bedingungen.

Unter Verwendung von Teilaufgabe a) und Satz 2.6.12 ist somit für $\alpha \leq -\frac{1}{2}$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{2}{3}\alpha - \frac{1}{6} \\ \frac{1}{3}\alpha + \frac{1}{6} \end{pmatrix} \text{ und für } \alpha > -\frac{1}{2} \text{ ist } \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -0.5 \\ 0 \end{pmatrix}$$

globaler Minimalpunkt.

c) Es sei $v(\alpha)$ die Optimalwertfunktion von P abhängig vom Parameter α . Schreiben Sie v explizit und zeigen Sie, dass v eine konvexe Funktion ist.

Beweis: Setzt man die obige Lösung nun in die Zielfunktion ein, so ergibt sich folgende von α abhängige Funktion für den Optimalwert von P:

$$v(\alpha) = \left(\frac{2}{3}\alpha - \frac{1}{6}\right)^2 + 2 \cdot \left(\frac{1}{3}\alpha + \frac{1}{6}\right)^2 + \frac{2}{3}\alpha - \frac{1}{6}$$

$$= \frac{2}{3}\alpha^2 + \frac{2}{3}\alpha - \frac{1}{12}$$

$$= \frac{2}{3}\left(\alpha^2 + \alpha\right) - \frac{1}{6}$$

$$= \frac{2}{3}\left(\alpha + \frac{1}{2}\right)^2 - \frac{3}{8},$$

wobei $\alpha \in M = \{x \in \mathbb{R} | x \leq 0.5\}$. Als Parabel ist $v(\alpha)$ insbesondere konvex, denn $f''(x) = \frac{4}{3} > 0, \forall x \in M$.

Aufgabe S. 2.3 (13+4)

a) Implementieren Sie das Schnittebenenverfahren von Kelley (vgl. Algorithmus 2.1 im Skript), das eine Approximation eines globalen Minimalpunktes eines konvexen Optimierungsproblems

$$P: \min_{x \in \mathbb{R}^n} c^T x \text{ s.t. } g_i(x) \leq 0, \ i \in I, \ Ax \leq b$$

mit der nicht-leeren kompakten Mengen $M^0 := \{x \in \mathbb{R}^m | Ax \leq b\}$ berechnet. Die in jeder Iteration auftretenden linearen Optimierungsprobleme sollen mit dem Solver Gurobi geläst werden. Ihr Algorithmus erhält folgende Inputs:

• Das Gurobi-Modell zu Hilfsproblems

$$LP^0: \min_{x \in \mathbb{R}^n} c^T x \text{ s.t. } x \in M^0.$$

- Die Restriktionsfunktionen $g_1(x), \ldots, g_p(x)$.
- Die Gradienten (bzw. Ableitungen) der Restriktionsfuntionen.
- Eine Toleranz ϵ .
- b) Testen Sie Ihren Algorithmus an dem Optimierungsproblem

$$P: \quad \min_{x \in \mathbb{R}^2} x_2 \quad \text{s.t.}$$

$$x_1^2+x_2^2\leq 1,\ e^{x_1}-x_2\leq 0,\ x_1-x_2\leq 0,\ x_1\in [-1,-\frac{1}{2}],\ x_2\in [-1,1]$$
 für $\epsilon\coloneqq 10^{-7}.$

Anhang

Theorem: Die Funktion $f \colon \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ sei stetig. Dann sind die Mengen

$$f_{\leq}^{\alpha} = \{x \in \mathbb{R}^n \colon f(x) \leq \alpha\}$$

für alle $\alpha \in \mathbb{R}$ abgeschlossen.

Beweis: Sei $(x^{\nu}) \subseteq \mathbb{R}^n$ eine Folge in f^{α}_{\leq} . Weiterhin gelte

$$\lim_{\nu \to \infty} f(x^{\nu}) =: x.$$

Zu zeigen ist, dass $x \in f^\alpha_\le$, woraus die Abgeschlossenheit folgt. Es gilt:

$$f(x^{\nu}) \le \alpha \quad \forall \nu \in N.$$

Aufgrund der Stetigkeit der Funktion f folgt dann:

$$f(x) = f(\lim_{\nu \to \infty} x^{\nu}) = \lim_{\nu \to \infty} f(x^{\nu}) \le \alpha,$$

also $f(x) \le \alpha$ bzw. $x \in f_{\le}^{\alpha}$.