

2 Lokale Maxima und Minima unter Nebenbedingungen

Sit.: $U \subset \mathbb{R}^n$ offen, $x_0 \in U$

$$f: U \rightarrow \mathbb{R}$$

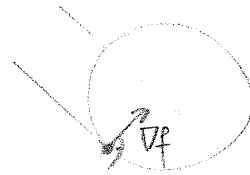
$$g: U \rightarrow \mathbb{R}^m \quad g(x) = \begin{pmatrix} g_1(x) \\ \vdots \\ g_m(x) \end{pmatrix} \quad \mathcal{M} = \{x \in U \mid g(x) = 0\}$$

betrachte Minima von $f|_{\mathcal{M}}$

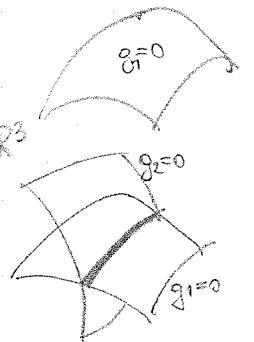
x_0 heißt lokales Minimum von f unter der Nebenbed. $g(x) = 0$, falls $g(x_0) = 0$ und falls es eine Umgebung U_0 von x_0 gibt, so daß

$$\forall x \in U_0 \text{ mit } g(x) = 0 : f(x) \geq f(x_0)$$

Beisp.: $f(x_1, x_2) = x_1 + x_2$
 $g(x_1, x_2) = x_1^2 + x_2^2 - 1$



Analog: $\{x \in \mathbb{R}^3 \mid g_1(x) = 0\}$ Fläche in \mathbb{R}^3
 $\{x \in \mathbb{R}^3 \mid g_1(x) = 0, g_2(x) = 0\}$ Kurve in \mathbb{R}^3



Satz: (notwendige Bedingung)

Seien $f: U \rightarrow \mathbb{R}$, $g: U \rightarrow \mathbb{R}^m$ stetig diffbar

$\nabla g_1(x_0), \dots, \nabla g_m(x_0)$ seien linear unabhängig ($m \leq n$)

Falls x_0 lokales Minimum von f unter NB $g(x) = 0$,

gibt es $\lambda_1, \dots, \lambda_m \in \mathbb{R}$, so daß

$$\nabla f(x_0) - \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x_0) = 0$$

(λ_i heißen Lagrange-Multiplikatoren.)

Beim: zusammen mit $g(x_0) = 0$ $n+m$ Gleichungen in $n+m$ Unbekannten $x_1, \dots, x_n, \lambda_1, \dots, \lambda_m$

Beim: $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ eindeutig bestimmt (wegen l.U. der $\nabla g_i(x_0)$)

brauchen Hilfsresultat aus linearer Algebra:

für Unterraum $V \subseteq \mathbb{R}^n$ bez. $V^\perp = \{u \in \mathbb{R}^n \mid \langle u, v \rangle = 0 \ \forall v \in V\}$

wissen: $\mathbb{R}^n = V \oplus V^\perp$

$\langle \cdot, \cdot \rangle$ euklid. Skp.

für Matrix $G \in \mathbb{R}^{m \times n}$:

$\text{Ker } G = \{v \in \mathbb{R}^n \mid Gv = 0\}$ Kern von G

$\text{Im } G^T = \{u \in \mathbb{R}^n \mid u = G^T \mu \text{ für ein } \mu \in \mathbb{R}^m\}$ Bild von G^T

HS1: $(\text{Ker } G)^\perp = \text{Im } G^T$

Beweis: Sei $u = G^T \mu \in \text{Im } G^T$, $v \in \text{Ker } G$

$$\langle u, v \rangle = u^T v = \mu^T \underbrace{Gv}_{=0} = 0$$

daher $\text{Im } G^T \subset (\text{Ker } G)^\perp$

$$\dim(\text{Ker } G)^\perp = n - \dim \text{Ker } G = \text{Rang } G = \text{Rang } G^T = \dim \text{Im } G^T$$

somit $\text{Im } G^T = (\text{Ker } G)^\perp$ \square

$v \in \mathbb{R}^n$ heißt Tangentenvektor an $M = \{x \in U \mid g(x) = 0\}$ in x_0 , falls es einen stetig diffbaren Weg $x: I \rightarrow M$ (I offenes Intervall um 0) gibt, sodass

$$\left. \begin{array}{l} g(x(t)) = 0 \quad \forall t \in I \\ x(0) = x_0, \quad \dot{x}(0) = v \end{array} \right\} (*)$$

$T_{x_0} M$ bezeichne die Menge aller Tangentenvektoren an M in x_0 .

HS2: $T_{x_0} M = \text{Ker } G$, wobei $G = Dg(x_0) \in \mathbb{R}^{m \times n}$

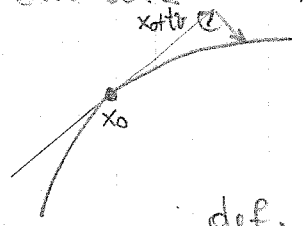
Bem: $T_{x_0} M$ ist also Vektorraum, heißt Tangentenraum an M in x_0 .

Beweis: (\subseteq) Sei $x: I \rightarrow M$ stetig diffbarer Weg mit (*)

$$\Rightarrow 0 = \frac{d}{dt} \Big|_{t=0} g(x(t)) = Dg(x_0) \dot{x}(0) = Gv \Rightarrow v \in \text{Ker } G$$

(2) zeige: zu jedem $v \in \text{Ker } G$ gibt es stetig diffbaren Weg $x: I \rightarrow M$ mit (*)

Ansatz: $x(t) = x_0 + \underbrace{tv}_{\in \text{Ker } G} + u(t)$ mit $u(t) \in (\text{Ker } G)^\perp \stackrel{\text{HS1}}{=} \text{Im } G^T$
 $u = G^T \mu$



def. $y(t, \mu) = g(x_0 + tv + G^T \mu)$

haben $y(0,0) = g(x_0) = 0$

$\frac{\partial y}{\partial \mu}(0,0) = GG^T$ invertierbar, denn:

$GG^T \mu = 0 \Rightarrow 0 = \mu^T GG^T \mu = \|G^T \mu\|_2^2$
 $\Rightarrow 0 = G^T \mu = \sum_{i=1}^m \mu_i \nabla g_i(x_0) \xRightarrow{\nabla g_i(x_0) \text{ l.u.}} \mu_1 = \dots = \mu_m = 0$

nach Satz über implizite Funktionen: \exists offenes Intervall I um 0

$\exists \mu: I \rightarrow \mathbb{R}^m$ stetig diffbar mit $\mu(0) = 0$ und

$y(t, \mu(t)) = 0 \quad \forall t \in I$

$g(x_0 + tv + G^T \mu(t))$

$0 = \frac{\partial y}{\partial t}(0,0) + \frac{\partial y}{\partial \mu}(0,0) \dot{\mu}(0) = \cancel{Gv} + GG^T \dot{\mu}(0) \Rightarrow \dot{\mu}(0) = 0$

$\Rightarrow x(t) := x_0 + tv + G^T \mu(t)$ erfüllt (*) □

Beweis des Satzes: Sei x_0 lokales Minimum von f unter NB $g(x) = c$

Sei $v \in T_{x_0} M \stackrel{\text{HS2}}{=} \text{Ker } G$, sei $x: I \rightarrow M$ stetig diffbarer Weg mit

$\Rightarrow t=0$ ist lokales Minimum von $\varphi(t) := f(x(t))$

$\Rightarrow 0 = \dot{\varphi}(0) = f'(x_0)v = \langle \nabla f(x_0), v \rangle$, gilt $\forall v \in \text{Ker } G$

$\Rightarrow \nabla f(x_0) \in (\text{Ker } G)^\perp \stackrel{\text{HS1}}{=} \text{Im } G^T$

$\Rightarrow \exists \lambda \in \mathbb{R}^m : \nabla f(x_0) = G^T \lambda = \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x_0)$ □

Bem: geometrische Interpretation

Falls x_0 lokales Minimum (oder Maximum) von f unter NB $g(x) = 0$,
 so steht $\nabla f(x_0)$ orthogonal auf alle Tangentialvektoren von
 $\mathcal{M} = \{x \mid g(x) = 0\}$ in x_0 .

Bem: Lagrange-Funktion

$(x_0, \lambda_0) \in \mathbb{R}^{n+m}$ mit $\lambda_0 = (\lambda_1, \dots, \lambda_m)^T$ ist Sattelpunkt von

$$L(x, \lambda) = f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x)$$

$$\frac{\partial L}{\partial x_j} = \frac{\partial f}{\partial x_j} - \sum_i \lambda_i \frac{\partial g_i}{\partial x_j}$$

$$\frac{\partial L}{\partial \lambda_k} = g_k$$

Bem: hinreichende Bedingung

$$v^T \left(\nabla^2 f(x_0) - \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla^2 g_i(x_0) \right) v > 0$$

$$\forall v \in T_{x_0} \mathcal{M} \\ \neq 0$$

$$\geq 0$$

auch notwendig

für Minimum unter NB

(ohne Beweis)

§1 Minimierung unter Gleichheits-NB

 $f(x)$ minimal! NB $a(x) = 0$

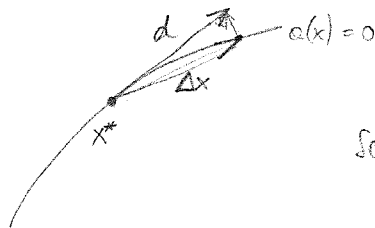
$$f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} \quad C^\infty$$

$$a: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^m$$

$$g(x) = \frac{\partial f}{\partial x}(x)^T$$

$$A(x) = \frac{\partial a}{\partial x}(x) \quad \text{Matrix } m \times n$$

$$H(x) = \left(\frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j}(x) \right)_{i,j=1}^n$$



$$a(x^* + \Delta x) = 0$$

Sei $x^* \in \mathbb{R}^n$ zulässig: $a(x^*) = 0$ betrachten zulässige Punkte um x^* : $x = x^* + \Delta x$ $a(x) = 0$

$$a(x) = a(x^* + \Delta x) = \underbrace{a(x^*)}_0 + \underbrace{A(x^*)}_{0} \cdot \Delta x + O(\|\Delta x\|^2)$$

Tangentenvektoren in x^* : $d \in \text{Ker } A(x^*)$

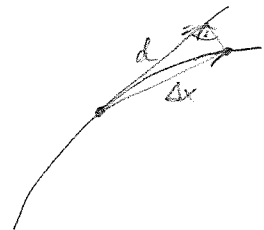
benötigen als Vorbereitung Hilfsmittel, um Klärung der 14. §x/a(x)=0 zu behandeln zu können.

Sf. wie oben

HS: $A(x^*)$ habe l.u. ZeilenDann ist für geeignete Null-Umgebungen $U, V \subset \mathbb{R}^n$ folgende Abb. ein Diffeomorphismus

$$\left\{ \Delta x \in \mathbb{R}^n : a(x^* + \Delta x) = 0 \right\} \cap U \xrightarrow{\quad} \text{Ker } A(x^*) \cap V$$

$$\Delta x \quad \longmapsto \quad P \cdot \Delta x = d$$

wobei P op. Projektion auf $\text{Ker } A(x^*)$ Es ist miters $d = \Delta x + O(\|\Delta x\|^2)$ Beweis: a) Sei Δx mit $a(x^* + \Delta x) = 0$, $\|\Delta x\|$ gen. kleinsetze $d = P \cdot \Delta x$, d ist Lösung von

$$\begin{pmatrix} I & A(x^*)^T \\ A(x) & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d \\ \mu \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \Delta x \\ 0 \end{pmatrix}$$

d.h. $d = (I - A^T(AA^T)^{-1}A(x^*)) \cdot \Delta x$

$$\mathbb{R}^n = \text{Ker } A(x) \oplus \text{Im } A(x)^T$$

$$A(x) := \begin{pmatrix} \frac{\partial a_i(x)}{\partial x} \end{pmatrix}_{i \in I} \Big|_{x=x^*} = \begin{pmatrix} \nabla a_i(x^*) \end{pmatrix}_{i \in I}$$

Zeige: $\exists \mu \in \mathbb{R}^n : a(x^* + \varepsilon d + \underbrace{A^T(x^*)\mu}_{\varphi(\varepsilon, \mu)}) = 0$

$$\varphi(0, 0) = 0$$

$$\frac{\partial \varphi}{\partial \mu}(0, 0) = A(x^*) A^T(x^*) \quad \text{inv., falls } A(x^*) \text{ l.u. Zeilen hat}$$

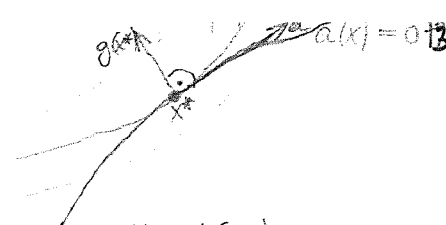
$$\frac{\partial \varphi}{\partial \varepsilon}(0, 0) = A(x^*) d = 0$$

\Rightarrow $\exists \mu$ lokal für kleine $\varepsilon \quad \exists \mu(\varepsilon) = \underbrace{\left(\frac{\partial \varphi}{\partial \mu} \right)^{-1} \left(\frac{\partial \varphi}{\partial \varepsilon} \right)}_0 + o(\varepsilon^2)$

$$\mu = o(\varepsilon^2)$$

daher $(g(x^*), ed) = O(\epsilon^2) \quad \forall \epsilon > 0$

$\Rightarrow (g(x^*), d) = 0$ gilt für alle $d \in \text{Ker } A(x^*)$



mit $g(x^*) = (\text{Ker } A(x^*))^\perp \stackrel{\text{p.H.}}{=} \text{Im } A(x^*)^T$

$\Rightarrow \exists \lambda^* \in \mathbb{R}^m : g(x^*) = A(x^*)^T \lambda^*$

"Lagrange-Multiplikatoren" (λ^* eindeutig, weil Spalten von $A(x^*)^T$ l.u.)

erhalten ~~ten~~ Gls. als notwendige Bed. für Minimum:

$$\begin{cases} g(x) - A^T(x) \lambda = 0 \\ -a(x) = 0 \end{cases} \quad F(x, \lambda) = 0$$

kann aufgestellt werden als

$$\nabla L(x, \lambda) = 0$$

mit $L(x, \lambda) = f(x) - a(x)^T \lambda$ Lagrange-Funktion

$$\left(\frac{\partial L}{\partial x_j} = \frac{\partial f}{\partial x_j} - \sum_{k=1}^m \frac{\partial a_k}{\partial x_j} \lambda_k, \quad \frac{\partial L}{\partial \lambda_i} = -a_i \right)$$

Newton-Verfahren: benötigte Matrix

$$\begin{pmatrix} M(x, \lambda) & -A^T(x) \\ -A(x) & 0 \end{pmatrix}$$

mit $M(x, \lambda) = \left(\frac{\partial^2 L}{\partial x_i \partial x_j} \right)_{i,j=1}^n = \left(\frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j}(x) - \sum_{k=1}^m \frac{\partial^2 a_k}{\partial x_i \partial x_j}(x) \lambda_k \right)_{i,j}$ symm

Hesse-Matrix der Lagrange-Funktion bzgl. x

§2 Lagrange-Newton Methode (Sequential Quadratic Programming)

nahebei NV zur numer. Lösung von $\nabla L(x, \lambda) = 0$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} g(x) - A^T(x)\lambda = 0 \\ -a(x) = 0 \end{cases}$$

Seien x_0, λ_0 geg.
löse

$$\begin{pmatrix} M_k & -A_k^T \\ -A_k & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \Delta x_k \\ \Delta \lambda_k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -g(x_k) - A_k^T \lambda_k \\ +a(x_k) \end{pmatrix} \quad k=0,1,2,\dots$$

(wobei $M_k = M(x_k, \lambda_k)$, $A_k = A(x_k)$)

und setze

$$x_{k+1} = x_k + \Delta x_k, \quad \lambda_{k+1} = \lambda_k + \Delta \lambda_k$$

äquiv: Lösung von $\begin{pmatrix} M_k & -A_k^T \\ -A_k & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \Delta x_k \\ \lambda_k \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -g_k \\ a_k \end{pmatrix}$

kann aufgefasst werden als

$$(q) \begin{cases} \text{minimiere quadrat. Funktion} & \frac{1}{2} \Delta x^T M_k \Delta x + g_k \\ \text{unter linearen NB} & A_k \cdot \Delta x + a_k = 0 \end{cases}$$

lokal quadratische Konvergenz

Quasi-Newton-Variante (müht sich nicht 2. Ableitungen in M_k berechnen)

ersetze M_k durch QN-Approximation (BFGS):

$$M_{k+1} = M + \frac{\Delta g \cdot \Delta g^T}{\Delta x^T \Delta g} - \frac{M \Delta x \cdot \Delta x^T M}{\Delta x^T M \Delta x} \Big|_k$$

mit $\Delta g_k = g(x_{k+1}) - g(x_k) - (A(x_{k+1})^T - A(x_k)^T) \cdot \lambda_{k+1}$, $\Delta x_k = x_{k+1} - x_k$

§3 Straffunktionen ("Penalty functions")

(P) minimiere $f(x)$ unter NB $a(x) = 0$ Lösung: x^* (P_ε) minimiere $f(x) + \frac{1}{\varepsilon} \|a(x)\|_2^2$ ($\varepsilon > 0$) Lösung: $x(\varepsilon)$

$$\begin{array}{c} \parallel \\ \dots \\ \Phi(x, \varepsilon) \end{array} \quad \begin{array}{l} \nearrow \\ \text{Abweichen von NB wird bestraft} \end{array}$$
löse Folge von Minimierungsproblemen ohne NB:

- (i) wähle Folge $\{\varepsilon_k\} \rightarrow 0$ z. B. $\varepsilon_k = 10^{-k}$
- (ii) finde (lokales) Minimum von $\Phi(\cdot, \varepsilon)$: $x_k = x(\varepsilon_k)$
- (iii) breche ab, falls $a(x_k)$ genügend klein

Satz: (Konvergenz der Straffunktionsmethode)Sei $f^* := \inf \{ f(x) : a(x) = 0 \} \in \mathbb{R}$ Falls $\varepsilon_k \downarrow 0$ ^(monoton) und x_k globales Minimum von $\Phi(\cdot, \varepsilon_k)$, so gilt

- (i) $\|a(x_k)\| \downarrow 0$ (monoton)
- (ii) jeder Häufungspunkt x^* von $\{x_k\}$ ist globales Minimum von f unter NB $a=0$.

Beweis: (i) Sei $l > k$ haben $\phi(x_k, \varepsilon_k) \leq \phi(x_l, \varepsilon_k) \leq \phi(x_l, \varepsilon_l) \leq \phi(x_k, \varepsilon_l)$ es folgt: $\{\phi(x_k, \varepsilon_k)\}_k$ monoton \uparrow

$$\left. \begin{array}{l} 0 \leq \phi(x_k, \varepsilon_l) - \phi(x_l, \varepsilon_l) = \left(\frac{1}{\varepsilon_l} - \frac{1}{\varepsilon_k} \right) \|a(x_k)\|^2 \\ 0 \geq \phi(x_k, \varepsilon_k) - \phi(x_l, \varepsilon_k) = \left(\frac{1}{\varepsilon_k} - \frac{1}{\varepsilon_l} \right) \|a(x_l)\|^2 \end{array} \right\} -$$

$$\Rightarrow 0 \leq \underbrace{\left(\frac{1}{\varepsilon_l} - \frac{1}{\varepsilon_k} \right)}_{> 0} \left(\|a(x_k)\|^2 - \|a(x_l)\|^2 \right) \Rightarrow \{ \|a(x_k)\| \} \text{ monoton}$$

$$\phi(x_k, \epsilon_k) \leq \phi(x_e, \epsilon_k) \Rightarrow f(x_k) \leq f(x_e) \Rightarrow \{f(x_k)\} \text{ monoton}$$

$$\phi(x_k, \epsilon_k) = \inf_x \phi(x, \epsilon_k) \leq \inf_{x: a(x)=0} \phi(x, \epsilon_k) = \inf_{x: a(x)=0} f(x) = f^*$$

$$\underbrace{f(x_k)}_{\geq f(x^*)} + \frac{1}{\epsilon_k} \|a(x_k)\|^2 \Rightarrow_{\epsilon_k \rightarrow 0} \|a(x_k)\| \searrow 0$$

(ii) Sei x^* HP von $\{x_k\}$, dann: $a(x^*) = 0$

$$f(x_k) \leq \phi(x_k, \epsilon_k) \leq f^*$$

$$\Rightarrow f(x^*) \leq f^* = \inf_{a(x)=0} f(x) \leq f(x^*) \Rightarrow f(x^*) = f^*$$

$$\Rightarrow \text{Beh. (ii)} \quad \square$$

Bem: Unter den hinreichenden Bedingungen von S.2, §1 kann man zeigen

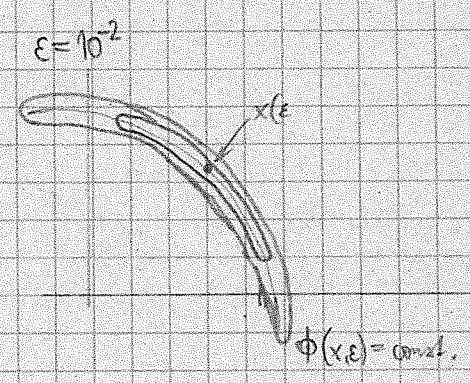
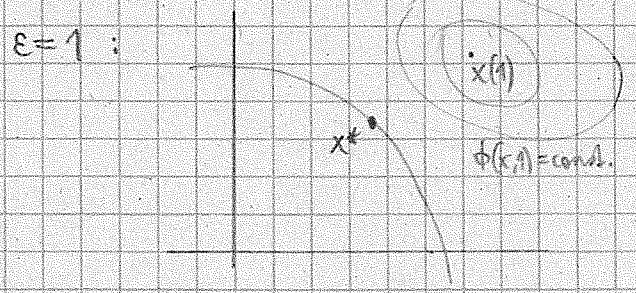
$$x(\epsilon) = x^* + O(\epsilon)$$

! aber: praktische Schwierigkeiten bei Minimierung von $\phi(\cdot, \epsilon)$ für kleine ϵ

Beisp: $-x_1 - x_2 = \min!$
 $1 - x_1^2 - x_2^2 = 0$

$x^* = (1, 1)$

$$\phi(x, \epsilon) = -x_1 - x_2 + \frac{1}{\epsilon} (1 - x_1^2 - x_2^2)^2$$



Penalty-Funktionsmethode i.a. nur für grobe Näherungen geeignet

schlecht konditioniert
schwierig zu lösen

§4 Erweiterte Lagrange-Funktions-Methoden ("augmented Lagrangian")

$$\S 3: \text{minimiere } \phi(x, \varepsilon) = f(x) + \frac{1}{\varepsilon} \cdot \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m a_i(x)^2 \quad \varepsilon \gg 0 \quad (\text{für } \frac{1}{\varepsilon} \rightarrow \infty)$$

$$\S 4: \phi(x, \theta, \sigma) = f(x) + \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m \sigma_i (a_i(x) - \theta_i)^2$$

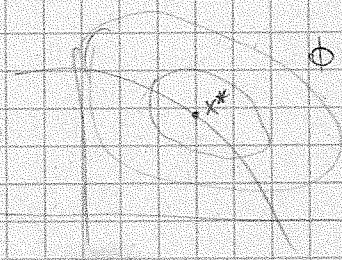
$$= f(x) + \frac{1}{2} (a(x) - \theta)^T S (a(x) - \theta)$$

$$S = \begin{pmatrix} \sigma_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \sigma_m \end{pmatrix}$$

$$\sigma = \begin{pmatrix} \sigma_1 \\ \vdots \\ \sigma_m \end{pmatrix}, \quad \theta = \begin{pmatrix} \theta_1 \\ \vdots \\ \theta_m \end{pmatrix}$$

möchte θ so wählen, daß für unendlich σ das Minimum von $\phi(\cdot, \theta, \sigma)$ bei der Lösung x^* des Minimierungsproblems mit NB auftritt \rightarrow vermeide Schlechtkonditioniertheit

Beisp: $-x_1 - x_2 = \min!$
 $1 - x_1^2 - x_2^2 = 0$



$$\phi(x, \theta, \sigma) = \text{const.}$$

z. B.: $\sigma = 1$

$$\phi(x, \theta, \sigma) = -x_1 - x_2 + \frac{1}{2} (1 - x_1^2 - x_2^2 - \theta)^2$$

Minimum bei $x^* = (1, 1)$, falls $\theta = \frac{1}{\sqrt{2}}$

führe neue Parameter ein: $\lambda_i = \sigma_i \theta_i \quad (i=1, \dots, m) \quad (\lambda = S\theta)$

$$\phi(x, \sigma, \theta) = f(x) - \underbrace{\theta^T S}_{\lambda^T} a(x) + \frac{1}{2} a(x)^T S a(x) + \underbrace{\frac{1}{2} \theta^T S \theta}_{\text{unabh. von } x}$$

minimiere daher (bzgl. x)

$$\phi(x, \lambda, \sigma) := \underbrace{f(x) - \lambda^T a(x)} + \frac{1}{2} a(x)^T S a(x)$$

"erweiterte Lagrange-Funktion"

bez. Minimum $x(\lambda, \sigma)$

(Rockafellar 1977)

(in §3: nur f "erweitert")

Satz 1: Es seien die hinreichenden Bedingungen von S.2, §1 bei x^*, λ^* erfüllt

(Erimn: $\nabla L(x^*, \lambda^*) = 0$, $d^T M(x^*, \lambda^*) d > 0 \quad \forall d \in \text{Ker } A(x^*)$)

dann: $\exists \delta_0 \geq 0 \quad \forall \delta > \delta_0$:

x^* ist isoliertes lokales Minimum von $\Phi(\cdot, \lambda^*, \delta)$

m.a.W.: $x^* = x(\lambda^*, \delta)$

Beweis: (setzen voraus: $\text{rang } A(x^*) = m$, Satz gilt auch ohne diese VS)

$$\Phi(x, \lambda, \delta) = L(x, \lambda) + \frac{1}{2} a(x)^T S a(x) \quad S = \text{diag}(\delta_i)$$

$$\frac{\partial \Phi}{\partial x}(x, \lambda, \delta) = \underbrace{\frac{\partial L}{\partial x}(x, \lambda)}_{=0} + \underbrace{a(x)^T S A(x)}_{=0} \quad A = \frac{\partial a}{\partial x}$$

für $x=x^*, \lambda=\lambda^*$

$$\frac{\partial^2 \Phi}{\partial x^2}(x, \lambda, \delta) = \underbrace{\frac{\partial^2 L}{\partial x^2}(x, \lambda)}_{M(x, \lambda)} + A(x)^T S A(x) + \underbrace{\{ \dots \}}_{=0 \text{ für } x=x^*} =: M_\delta(x, \lambda)$$

zeigen noch: $M_\delta(x^*, \lambda^*)$ positiv definit

Sei $0 \neq u \in \mathbb{R}^n$, zeige $u^T M_\delta(x^*, \lambda^*) u > 0$

$$\text{zerlege } u = \underbrace{v}_n + \underbrace{w}_m = v + A(x^*)^T \mu$$

$\text{Ker } A(x^*) \cdot (\text{Ker } A(x^*))^\perp = \text{Im } A(x^*)^T$

(lasse Argumente x^*, λ^* weg):

$$\begin{aligned} u^T M_\delta u &= v^T M v + 2 v^T M w + w^T M w + w^T A^T S A w \\ &= v^T M v + 2 v^T M A^T \mu + \mu^T A M A^T \mu + \mu^T (A A^T) S (A A^T) \mu \\ &\geq \underbrace{\alpha}_{\geq 0} \|v\|^2 - 2 \|v\| \cdot \|M A^T\| \cdot \|\mu\| - \|A M A^T\| \cdot \|\mu\|^2 + \delta \|A A^T\| \mu^2 \end{aligned}$$

VS S.2, §1 ($\alpha = \min \delta_i$)

A hat vollen Rang $\Rightarrow B = AA^T$ invertierbar

$$\| \mu \| = \| B^{-1} B \mu \| \leq \| B^{-1} \| \cdot \| B \mu \|^2$$

$$\Rightarrow \| B \mu \| \geq \frac{1}{\| B^{-1} \|} \| \mu \|^2$$

quadratische Form $\alpha \rho^2 - 2\beta \cdot \rho \eta + \gamma \eta^2 > 0 \quad \forall (\rho, \eta) \neq 0$

falls $\alpha > 0, \gamma > 0, \alpha\gamma > \beta^2$ ($\det \begin{pmatrix} \alpha & \beta \\ \beta & \gamma \end{pmatrix} > 0$)

hier: $\alpha \underset{>0}{(\sigma - \|MA^T\|)} > \|MA^T\|^2$

erfüllt, falls σ genügend groß

damit $\frac{\partial \phi}{\partial x}(x^*, \lambda^*, \sigma) = 0$

$\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2}(x^*, \lambda^*, \sigma)$ pos. def., falls σ gen. groß

$\Rightarrow x^*$ ist lokales Minimum von $\phi(\cdot, \lambda^*, \sigma)$ \square

also: falls λ^* bekannt, σ ist durch obigen Satz 1 die Minimierung mit NB zurückgeführt auf eine Minimierung ohne NB

wie berechne λ^* ?

Satz 2: (duals Problem)

Es seien die hinreichenden Bed. von S. 2, 6) in x^*, λ^* erfüllt

Dann ist λ^* ~~ist~~ lokales Maximum von

$$\psi_\sigma(\lambda) := \phi(x(\lambda, \sigma), \lambda, \sigma)$$

(global, falls $x(\lambda, \sigma)$ globales Minimum: dann $\phi(x(\lambda, \sigma), \lambda, \sigma) = \min_x \phi(x, \lambda, \sigma)$)

Beweis: (lasse δ festes δ in Notation weg, δ gm. groß)

$$x(\lambda) \text{ Lösung von } \frac{\partial \phi}{\partial x}(x, \lambda) = 0$$

da $\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2}(x^*, \lambda^*)$ pos. def. (Beweis von S.1)

existiert nach impl. FT C^∞ -Abb. $\lambda \mapsto x(\lambda)$ in Umgebung von λ^*

$$\psi(\lambda) = \phi(x(\lambda), \lambda) \leq \phi(x^*, \lambda) \stackrel{\uparrow}{=} \phi(x^*, \lambda^*) = \psi(\lambda^*)$$

$a(x^*) = 0$

$\Rightarrow \lambda^*$ (lokales) Maximum □

numerisch: löse duales Problem für λ^* : maximiere $\psi(\lambda)$!

benötige $\nabla \psi(\lambda)$, Hesse-Matrix $\frac{\partial^2 \psi}{\partial \lambda^2}$

$$\frac{\partial \psi}{\partial \lambda}(\lambda) = \underbrace{\frac{\partial \phi}{\partial x}(x(\lambda), \lambda) \cdot \frac{\partial x}{\partial \lambda}}_{=0} + \frac{\partial \phi}{\partial \lambda}(x(\lambda), \lambda)$$

$$\phi(x, \lambda) = f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i a_i(x) + \frac{1}{2} a^T(x) S a(x)$$

$$\frac{\partial \phi}{\partial \lambda_i} = -a_i$$

somit $\nabla \psi(\lambda)^T = -a(x(\lambda))$

Weitere Rechnung ergibt

$$\frac{\partial^2 \psi}{\partial \lambda^2}(\lambda) = - (A M_\delta^{-1} A^T)(x(\lambda), \lambda)$$

und $(A M_\delta^{-1} A^T)^{-1} = (A M^{-1} A^T)^{-1} + S$

Für große δ ist das $\approx S$. Dies motiviert die Iteration (anstelle Newton angewandt auf $\nabla \psi(\lambda) = 0$):

$$\underline{\lambda_{k+1} = \lambda_k - S a(x(\lambda_k))} \quad (\text{Kerstens, Powell 1969})$$

möglicher Algorithmus (Powell)

1) initialisiere λ, δ

2) finde ~~das~~ Minimum $x(\lambda, \delta)$ von $\phi(x, \lambda, \delta)$

(Varianten: wie genau?)

(Minimalvariante: 1 Schritt eines Quasi-Newton-Verfahrens)

setze $a := a(x(\lambda, \delta))$

3) für Komponenten $i=1, \dots, m$: (außer im ersten Schritt)

falls $|a_i| > \frac{1}{4} |\tilde{a}_i|$ setze $\delta_i := 10\delta_i$

falls $|a_i| < \frac{1}{100} |\tilde{a}_i|$ setze $\delta_i := \frac{1}{10} \delta_i$

4) setze $\lambda := \lambda - \delta a$

$\tilde{a} := a$

gehe nach 2), (oder breche ab, falls $\|\delta a\| \leq \text{TOL}$)

zielt auf Konvergenzrate $\frac{1}{4}$ oder besser

evtl. Schwierigkeit in (ii): schlecht konditioniert, falls δ groß wird

andere Möglichkeit: Bei Berechnung von $x(\lambda, \delta)$ mit Quasi-Newton

erhalte Approximation B_δ an $M_\delta^{-1} = \left(\frac{\partial^2 \phi}{\partial x^2}\right)^{-1}$

verwende diese in Berechnung von λ_{k+1} :

$$\lambda_{k+1} = \lambda_k + (A B_\delta A^T)^{-1} a(x_k)$$

(aufwendiger, aber konvergiert schneller)

(interessant, falls nur wenige NB)

§5 Minimierung mit Ungleichheits-Nebenbedingungen

$$(P) \quad \text{minimiere } f(x) \text{ unter NB} \quad a_i(x) \geq 0 \quad i \in U$$

$$a_i(x) = 0 \quad i \in G \quad \text{U} \cup G = \{1, \dots, m\}$$

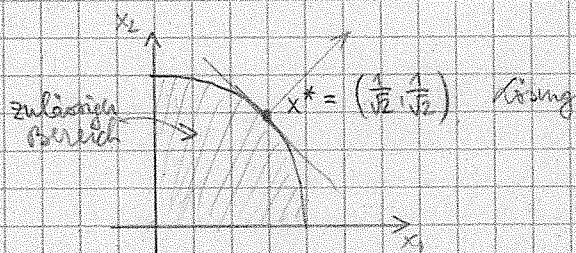
$$(f: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}, \quad a_i: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R} \quad C^\infty)$$

Beisp: $-x_1 - x_2 = \min!$

NB 1: $1 - x_1^2 - x_2^2 \geq 0$

2: $x_1 \geq 0$

3: $x_2 \geq 0$



im Lösungspunkt x^* :

$$1 - x_1^{*2} - x_2^{*2} = 0$$

Bzgl. der NB1 zulässige Richtungen: alle Richtungen, die in das Innere des Einheitskreises zeigen

$$d \text{ mit } -\begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}^T d \geq 0$$

$$x_1^* > 0$$

$$x_2^* > 0$$

alle Richtungen zulässig

→ -

"inaktive" NB, spielen lokal um x^* keine Rolle

$$\nabla f(x^*) = \left(-\frac{1}{\sqrt{2}}, -\frac{1}{\sqrt{2}}\right) = \frac{1}{2} \left(-2 \cdot \frac{1}{\sqrt{2}}, -2 \cdot \frac{1}{\sqrt{2}}\right) = \frac{1}{2} \nabla a_1(x^*)$$

positives Vielfaches

definieren allgemein für zulässiges x :

$$A(x) = \{i \in U \mid a_i(x) = 0\} \quad \text{aktive Ungl. NB in } x$$

$$I(x) = \{i \in U \mid a_i(x) > 0\} \quad \text{inaktive} \quad \rightarrow -$$

Notwendige Bedingungen für lokales Minimum liefert folgender grundlegender

Satz 1: (Kuhn - Tucker 1951) Sei x^* lokales Minimum von (P), und gelte

Regularitäts-VS: $\nabla a_i(x^*)$ für $i \in A(x^*) \cup G$ sind linear unabhängig

Dann gilt: $\exists \lambda \in \mathbb{R}^m$ mit
$$\nabla f(x^*) = \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla a_i(x^*)$$

$$\lambda_i \geq 0 \quad \forall i \in U \quad (\text{Ungl. NB})$$

$$\lambda_i a_i(x^*) = 0 \quad \forall i=1, \dots, m \quad (\text{Komplement})$$

Beweis in mehreren Schritten:

Sei $x = x^* + \Delta x$, Δx "klein"

$$f(x) = f(x^*) + \underbrace{\nabla f(x^*) \Delta x}_{\text{m\u00f6chte } < 0!} + o(\|\Delta x\|^2)$$

Abstieg Richtung: $d \in \mathbb{R}^n$ mit $\nabla f(x^*) \cdot d < 0$

$$a_i(x) = \underbrace{a_i(x^*)}_0 + \nabla a_i(x^*) \cdot \Delta x + o(\|\Delta x\|^2) \begin{matrix} \geq 0 & i \in K \\ = 0 & i \in G \end{matrix}$$

in $i \in \mathcal{A}(x^*) \cup G$

zul\u00e4ssige Richtung: $d \in \mathbb{R}^n$ mit $\nabla a_i(x^*) \cdot d \geq 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}(x^*)$
 $\nabla a_i(x^*) \cdot d = 0 \quad \forall i \in G$

(jede beliebige Richtung ist bzgl. inaktiver NB zul\u00e4ssig)

HS 2: Falls x^* lokales Minimum von (P), so gibt es in x^* keine zul\u00e4ssige Abstiegsrichtung.

Beweis: indirekt: Sei $d \in \mathbb{R}^n$ mit $\nabla f(x^*) \cdot d < 0$ (Abstieg Richtung)
 $\nabla a_i(x^*) \cdot d \geq 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}(x^*)$
 $= 0 \quad \forall i \in G$ (zul)

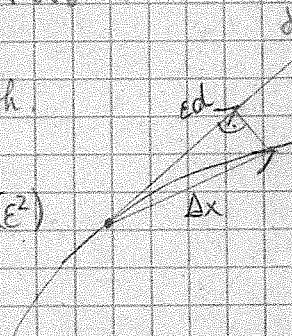
$$\text{Sei } \mathcal{A}_0 = \{i \in \mathcal{A}(x^*) \mid \nabla a_i(x^*) \cdot d = 0\}$$

$$\mathcal{A}_+ = \{i \in \mathcal{A}(x^*) \mid \nabla a_i(x^*) \cdot d > 0\} = \mathcal{A}(x^*) \setminus \mathcal{A}_0$$

nach VS: $\nabla a_i(x^*)$, $i \in \mathcal{A}_0$, sind linear unabh.

aus HS, §1: Zu gdw. kleinem $\varepsilon > 0$ gibt es $\Delta x = \varepsilon d + o(\varepsilon^2)$

so dass f\u00fcr $x = x^* + \Delta x$ gilt: $a_i(x) = 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}_0$



Sei nun $i \in \mathcal{A}_+$:

$$a_i(x) = \underbrace{a_i(x^*)}_0 + \underbrace{\varepsilon \nabla a_i(x^*) d}_{> 0} + O(\varepsilon^2) > 0, \quad \varepsilon > 0 \text{ gen. klein}$$

überw. $a_i(x) > 0$ für inaktive NB $i \in \mathcal{J}(x^*)$

somit: $x = x^* + \Delta x = x^* + \varepsilon d + O(\varepsilon^2)$ zulässig

aber:

$$f(x) = f(x^*) + \underbrace{\varepsilon \nabla f(x^*) d}_{< 0} + O(\varepsilon^2) < f(x^*), \quad \varepsilon \text{ klein}$$

$\Rightarrow x^*$ kein lokales Minimum \square

HS 3: (Lemma von Farkas) Seien $g, v_1, \dots, v_k \in \mathbb{R}^n$.

Dann sind äquivalent:

$$(1) \nexists d \in \mathbb{R}^n : \begin{aligned} (g, d) &< 0 \quad \text{und} \\ (v_i, d) &\geq 0 \quad \forall i=1, \dots, k \end{aligned}$$

$$(2) \exists \lambda_i \geq 0 \ (i=1, \dots, k) : \quad g = \sum_{i=1}^k \lambda_i v_i$$

Beweis: bezeichne $K = \left\{ \sum_{i=1}^k \lambda_i v_i \mid \lambda_i \geq 0 \right\}$

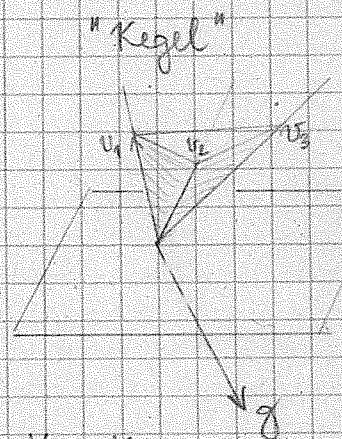
K konvex, abgeschlossen (\emptyset)

Aussage kann umformuliert werden als:

$$g \notin K \iff \exists d \in \mathbb{R}^n : \begin{aligned} (g, d) &< 0 \\ (v_i, d) &\geq 0 \quad \forall v_i \in K \end{aligned}$$

geometrische Interpretation: fasse d auf als Normalvektor der Hyperebene $\{x \in \mathbb{R}^n \mid (x, d) = 0\}$

$g \notin K \iff \exists$ Hyperebene, die g und K trennt (s. Bild!)
 \uparrow anschaulich klar



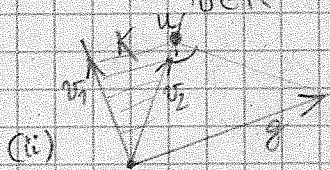
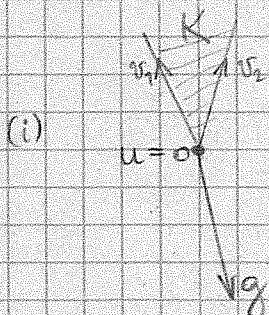
Beweis: (\Leftarrow) klar

(\Rightarrow) Sei $g \notin K$

Sei $u \in K$ jener Punkt in K mit dem kleinsten Abstand zu g :

$$\|u - g\| = \min_{v \in K} \|v - g\|$$

(existiert, weil K abgeschlossen)



2 Fälle: (i) $u = 0$

dann $\forall v \in K$: $\left. \frac{d}{d\lambda} \|\lambda v - g\|^2 \right|_{\lambda=0} \geq 0$

$$\left. \frac{d}{d\lambda} \left[\lambda^2 \|v\|^2 - 2\lambda(v, g) + \|g\|^2 \right] \right|_{\lambda=0}$$

$$2\lambda \|v\|^2 - 2(v, g) \Big|_{\lambda=0} = -2(v, g)$$

$$\Rightarrow (v, g) \leq 0 \quad \forall v \in K$$

wähle $d = -g$: $(g, d) < 0$, $(v, d) \geq 0 \quad \forall v \in K$

(ii) $u \neq 0$

wegen $\lambda u \in K \quad \forall \lambda \geq 0$ und $\|\lambda u - g\|^2$ minimal bei $\lambda = 1$:

$$0 = \left. \frac{d}{d\lambda} \|\lambda u - g\|^2 \right|_{\lambda=1} \stackrel{\text{Neben}}{=} 2(u, u) - 2(u, g) = 2(u, u - g)$$

$$\Rightarrow (u, u - g) = 0$$

setze $d = u - g$: dann $u = g + d$

$$0 = (u, u - g) = (g + d, d) = (g, d) + \underbrace{(d, d)}_{> 0} \Rightarrow (g, d) < 0$$

Sei $v \in K$ bel.

K konvex $\Rightarrow u + \theta(v-u) \in K \quad \forall \theta \in (0,1)$

$$\Rightarrow \|u + \theta(v-u) - g\|^2 \geq \|u - g\|^2$$

$$\|u - g\|^2 + 2\theta(u-g, v-u) + \theta^2 \|v-u\|^2$$

dividiere durch θ , lasse $\theta \searrow 0$:

$$(u-g, v-u) \geq 0$$

$$(d, v) - \underbrace{(d, u)}_0 = (d, v)$$

$$\Rightarrow (d, v) \geq 0 \quad \forall v \in K \quad \square$$

Beweis von Satz 1: x^* lokales Minimum

$$\xrightarrow{\text{HS2}} \nexists d \in \mathbb{R}^n : \nabla f(x^*) \cdot d < 0 \quad (\nabla f(x^*))^T, d < 0$$

$$\nabla a_i(x^*) \cdot d \geq 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}(x^*)$$

$$\left. \begin{array}{l} \nabla a_i(x^*) \cdot d \geq 0 \\ -\nabla a_i(x^*) \cdot d \geq 0 \end{array} \right\} \forall i \in \mathcal{G}$$

$$\xrightarrow{\text{HS3}} \exists \lambda_i \geq 0 \quad (i \in \mathcal{A}(x^*))$$

$$\lambda_i^+, \lambda_i^- \geq 0 \quad (i \in \mathcal{G}) \quad \text{mit}$$

$$\nabla f(x^*) = \sum_{i \in \mathcal{A}(x^*)} \lambda_i \nabla a_i(x^*) + \sum_{i \in \mathcal{G}} \underbrace{(\lambda_i^+ - \lambda_i^-)}_{=: \lambda_i} \nabla a_i(x^*)$$

$$\text{setze } \lambda_i = 0 \quad \text{für } i \in \mathcal{J}(x^*)$$

$$\text{damit: } \nabla f(x^*) = \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla a_i(x^*)$$

$$\lambda_i \geq 0 \quad i \in \mathcal{U} = \mathcal{A}(x^*) \cup \mathcal{J}(x^*)$$

$$\lambda_i = 0 \quad \text{für } i \text{ mit } a_i(x^*) > 0 \Rightarrow \lambda_i a_i(x^*) = 0 \quad \forall i$$

möchten notwendige und hinreichende Bedingungen für Minima von (P) mittels zweiter Ableitungen

x^* erfülle Kuhn-Tucker-Bed: $\nabla f(x^*) = \sum_{i=1}^m \lambda_i^* \nabla a_i(x^*)$
 $\lambda_i^* \geq 0 \quad \forall i \in U, \quad \lambda_i^* a_i(x^*) = 0 \quad \forall i$

$d \in \mathbb{R}^n$ heißt strikt zulässige Richtung in x^* :

$\Leftrightarrow d$ zulässige Richtung in x^* und $\nabla a_i(x^*)d = 0 \quad \forall i \in U$ mit $\lambda_i^* > 0$

$\Leftrightarrow d$ zulässige Richtung für das Minimierungsproblem, in dem alle Ungleichheits-NB in (P) mit nichtverschwindenden Lagrange-Multiplikatoren durch Gleichheits-NB ersetzt werden

Satz 4: (notwendige Bedingungen)

Sei x^* lokales Minimum von (P), und gelte Regularitäts-VS von S
 $\Rightarrow \exists \lambda^* \in \mathbb{R}^m$, sodass (x^*, λ^*) die Kuhn-Tucker-Bed. erfüllen. (S)

und es gilt

$d^T M(x^*, \lambda^*) d \geq 0 \quad \forall$ strikt zulässigen $d \in \mathbb{R}^n$

(Hierbei ist wieder $M = \frac{\partial^2 L}{\partial x^2}$, mit $L(x, \lambda) = f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i a_i(x)$ Lagrang

Beweis: Sei d strikt zulässige Richtung: $\nabla a_i(x^*)d = 0 \quad \forall i \in U$ mit $\lambda_i^* > 0$
- " - $\forall i \in G$

nach Regularitäts-VS sind diese $\nabla a_i(x^*)$ linear unabhängig, und $a_i(x^*) = 0$ (Komplement)

nach HS, §1: $\forall \epsilon > 0$ gen. klein $\exists \Delta x = \epsilon d + o(\epsilon^2)$

sodass für $x = x^* + \Delta x$ gilt: $a_i(x) = 0 \quad \forall i \in U$ mit $\lambda_i^* > 0$
 $\forall i \in G$

$\Rightarrow \lambda_i^* a_i(x) = 0 \quad \forall i = 1, \dots, m$

damit $f(x) = f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i^* a_i(x) = L(x, \lambda^*)$

weiter wie in S.1, §1 (Taylorentwicklung von $L(x, \lambda^*)$ um x^*) \Rightarrow Beh.

Satz 5: (hinreichende Bedingungen)

(x^*, λ^*) erfülle Kuhn-Tucker-Bedingungen, und es gelte

$d^T M(x^*, \lambda^*) d > 0 \quad \forall$ strikt zulässigen Richtungen d

$\Rightarrow x^*$ ist striktes lokales Minimum von (P) .

Beweis: indirekt: falls x^* kein striktes lokales Minimum von (P)

so existiert Folge zulässiger Punkte $x_k \rightarrow x^*$ mit

$f(x_k) \leq f(x^*)$

schreibe $x_k = x^* + \epsilon_k d_k$ mit $\|d_k\| = 1, \epsilon_k \rightarrow 0$

beschränkte Folge $\{d_k\}$ hat Häufungspunkt:

\exists konvergente Teilfolge $\{d_{k_l}\}$ von $\{d_k\}$

$\lim_{l \rightarrow \infty} d_{k_l} =: d \quad \text{oEdA: } d_k \rightarrow d (\neq 0)$

zeigen: d ist strikt zulässige Richtung

x_k zulässig $\Rightarrow 0 \leq a_i(x_k) = a_i(x^*) + \epsilon_k \nabla a_i(x^*) d_k + O(\epsilon_k^2)$, i

falls i aktive NB: $a_i(x^*) = 0$ dividiere durch ϵ_k , lasse $\epsilon_k \rightarrow 0$

$\Rightarrow \nabla a_i(x^*) d \geq 0 \quad \forall i \in J(x^*)$

ebenso $\nabla a_i(x^*) d = 0 \quad \forall i \in g \quad \left. \begin{matrix} \nabla a_i(x^*) d \geq 0 \\ \nabla a_i(x^*) d = 0 \end{matrix} \right\} d \text{ zulässige R}$

$f(x_k) \leq f(x^*)$

$f(x^*) + \epsilon_k \nabla f(x^*) d + O(\epsilon_k^2)$

$\nabla f(x^*) d \leq 0$

$0 \geq \nabla f(x^*) d \stackrel{\text{Kuhn-Tucker}}{=} \sum_{i=1}^m \lambda_i^* \underbrace{\nabla a_i(x^*) d}_{\geq 0 \quad \forall i}$

$\Rightarrow \lambda_i^* \nabla a_i(x^*) d = 0 \quad \forall i = 1, \dots, m$

$\Rightarrow \nabla a_i(x^*) d = 0 \quad \forall i \in U \text{ mit } \lambda_i^* > 0$

somit: d strikt zulässige Richtung

x_k zulässig \Rightarrow

$$\begin{aligned} f(x_k) &\geq f(x_k) - \sum_{i \in U} \lambda_i^* a_i(x_k) - \sum_{i \in G} \lambda_i^* a_i(x_k) = \\ &\stackrel{\wedge}{=} f(x^*) \\ &= L(x_k, \lambda^*) = \underbrace{L(x^*, \lambda^*)}_{f(x^*)} + \cancel{\frac{\partial L}{\partial x}(x^*, \lambda^*)} \varepsilon_k d_k + \\ &\quad + \frac{1}{2} \varepsilon_k^2 d_k^T M(x^*, \lambda^*) d_k + O(\varepsilon_k^3) \end{aligned}$$

$$\Rightarrow \cancel{\varepsilon_k^2} d_k^T M(x^*, \lambda^*) d_k + O(\varepsilon_k^3) \leq 0$$

$$\begin{aligned} \Rightarrow & d^T M(x^*, \lambda^*) d \leq 0 \quad \text{im Wskn, zur NS} \quad \square \\ k \rightarrow \infty & \end{aligned}$$

§6 Sequentielle quadratische Optimierung

(P) minimiere $f(x)$ unter NB $a_i(x) = 0 \quad i \in G$
 $a_i(x) \geq 0 \quad i \in U$

Erinnerung: §2 (Lagrange-Newton bei Gleichheits-NB)

$$\text{Iteration } x_{k+1} = x_k + \Delta x_k$$

bestimme Δx_k als Lösung des quadratischen Minimierungsproblems

$$\begin{aligned} \text{minimiere } & \frac{1}{2} \Delta x_k^T M_k \Delta x_k + g_k \quad (M_k = M(x_k, \lambda_k), \\ & g_k = \nabla f(x_k)^T) \\ \text{unter linearen NB} & \end{aligned}$$

$$\forall i \in G: a_i(x_k) \cdot \Delta x_k + a_i(x_k) = 0 \quad i \in G$$

falls: zusätzlich Ungleichheits-NB

$$\forall i \in U: a_i(x_k) \cdot \Delta x_k + a_i(x_k) \geq 0 \quad i \in U$$

Wie löst man solche quadratische Minimierungsprobleme mit Ungleichheits-NB

wieder Karfi
Quasi-Newton
gedämpftes

(* Active Set Method *)

§7 Aktive Nebenbedingungs-Verfahren zur quadratischen Optimierung

(ähnlich Simplex-Verfahren der linearen Optimierung)

$$(Q) \quad \text{minimiere} \quad \frac{1}{2} x^T M x + c^T x \quad (x \in \mathbb{R}^n, M \in \mathbb{R}^{n \times n}, c \in \mathbb{R}^n)$$
$$\text{unter NB:} \quad \begin{aligned} a_i^T x &\geq b_i & i \in U \\ a_i^T x &= b_i & i \in G \end{aligned} \quad (a_i \in \mathbb{R}^n, b_i \in \mathbb{R})$$
$$U \cup G = \{1, \dots, m\}$$

nehmen an: $d^T M d > 0 \quad \forall d \text{ mit } a_i^T d = 0 \text{ für } i \in G$

nach S. 5, § 5: Falls es x^* gibt, das die Kuhn-Tucker-Bed. erfüllt,
so ist es lokales Minimum

hier tatsächlich: globales Minimum

Sei x_0 zulässiger Punkt (erst erhalten mit Phase I des Simplex-Verfahrens)

aktive NB in x_0 : $\mathcal{A} = \{i \in U \mid a_i^T x_0 = b_i\}$

ersetze Ungleichung in (Q) durch Gleichheits-NB für $i \in \mathcal{A}$

und suche Lösung des quadratischen Minimierungsproblems

mit Gleichheits-NB:

$$\begin{cases} \frac{1}{2} x^T M x + c^T x = \min! \\ a_i^T x = b_i \quad \text{für } i \in \mathcal{A} \cup G \end{cases}$$

bzw. äquivalent für $d = x - x_0$ und $g = Mx + c$

$$\begin{cases} \frac{1}{2} d^T M d + g^T d = \min! \\ a_i^T d = 0 \quad \text{für } i \in \mathcal{A} \cup G \end{cases}$$

(erhalte d als Lösung eines linearen Gleichungssystems)

Falls $a_i^T (x_0 + d) \geq b_i \quad \forall i \in U \setminus \mathcal{A}$
ist $x_0 + d$ zulässig, setze

$$x_1 := x_0 + d$$

~~beginne von vorne~~

sonst: setze $x_1 := x_0 + \rho d$

wobei $0 \leq \rho < 1$ maximal ist, daß $x_0 + \rho d$ zulässig ist

$$a_i^T (x_0 + \rho d) \geq b_i \quad \forall i \in U \setminus \mathcal{A}$$

$$\text{erhalte } \rho = \min_{i \in U \setminus \mathcal{A}} \frac{b_i - a_i^T x_0}{a_i^T d}$$

mit $a_i^T d < 0$

Für jenen Index j , bei dem das Minimum angenommen wird

$$a_j^T x_1 = b_j$$

erweitere aktive NB \mathcal{A} um j : $\mathcal{A} := \mathcal{A} \cup \{j\}$

2 Möglichkeiten:

d) x_1 ist Lösung von $\begin{cases} \frac{1}{2} x^T M x + c^T x = \min! \\ a_i^T x = b_i \quad i \in \mathcal{A} \cup \mathcal{J} \end{cases}$

Betrachte zugehörige Lagrange-Mult. $\lambda_i, i \in \mathcal{A}$

falls $\lambda_i \geq 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}$: x_1 erfüllt Kuhn-Tucker-Bed

\implies x_1 Lösung von (Q) fertig
VS, S. 5, 5

sonst: sei k mit $\lambda_k = \min_i \lambda_i < 0$

entferne k aus \mathcal{A} , beginne von vorne

9
b) x_1 keine Lösung mit NB $i \in \mathcal{A} \cup \mathcal{g}$
beginne von vorne

erhalte zusammenfassend: Aktive-NB-Verfahren

1) finde zulässigen Punkt x (z.B. mit Simplex Phase I)
zugehörige aktive Indexmenge: $\mathcal{A} = \{i \in U \mid a_i^T x = b_i\}$

2) löse
$$\begin{pmatrix} M & -A(\mathcal{A})^T \\ -A(\mathcal{A}) & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} d \\ \lambda \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -g \\ 0 \end{pmatrix} \quad g = Mx + c$$

mit $A(\mathcal{A}) = (a_i^T)_{i \in \mathcal{A} \cup \mathcal{g}}$

3) falls $d = 0$:

falls $\lambda_i \geq 0 \quad \forall i \in \mathcal{A}$: x ist Lösung, fertig

falls $\lambda_k = \min_{i \in \mathcal{A}} \lambda_i < 0$: $\mathcal{A} := \mathcal{A} \setminus \{k\}$

gehe nach 2)

4) setze $x := x + \varphi d$

mit
$$\varphi = \min \left(1, \min_{\substack{i \in U \setminus \mathcal{A} \\ a_i^T d < 0}} \frac{b_i - a_i^T x}{a_i^T d} \right)$$

Falls $\varphi < 1$: $\mathcal{A} := \mathcal{A} \cup \{j\}$

wobei j jener Index,
bei dem das innere Minimum
angenommen wird

gehe nach 2)

Bem: Gls. in 2) unter gegebenem VS an M immer eindeutig nach d auflösbar
 λ eindeutig, falls $A(\mathcal{A})$ maximalen Rang hat

liefert i.a. nach endlich vielen Schritten die Lösung von (Q)

denn: in jedem Schritt minimiert x
$$\begin{cases} \frac{1}{2} x^T M x + c^T x = \min! \\ A(\mathcal{A}) x = b(\mathcal{A}) \end{cases}$$

Zielfunktion wird in jedem Schritt verringert (außer falls $\eta=0$)

\exists nur endlich viele Wahlmöglichkeiten für \mathcal{A} und damit für \mathcal{A}

daher: falls Algorithmus nicht bei einem nichtoptimalen x

wegen $\eta=0$ in jedem Schritt steckenbleibt ("Cycling", vgl. Sim
Mit praktisch nicht an

so bricht er nach endlich vielen Schritten ab.