

Eksamen i TMA4180 Optimeringsteori

Løsningsforslag.

Oppgave 1:

1. ordens betingelse for minima gir oss

$$\nabla f(x) = \begin{bmatrix} 2x_1 - 2x_2 + 2 \\ 2x_2 - 2x_1 - 2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \end{bmatrix},$$

som er oppfylt for når $x_2 = x_1 + 1$. I dette punktet er

$$\nabla^2 f(x) = \begin{bmatrix} 2 & -2 \\ -2 & 2 \end{bmatrix}$$

dvs. $\nabla^2 f(x)$ er positiv semi-definit (egenverdiene er 4 og 0). Dermed er $f(x)$ en konveks funksjon, og linjen $x_2 = x_1 + 1$ utgjør alle minima til funksjonen.

Oppgave 2.

En mengde Ω er konveks dersom: for alle $x, y \in \Omega$ så er $\theta x + (1 - \theta)y \in \Omega$ for alle $\theta \in (0, 1)$.

En funksjon er konveks på et konvekst sett Ω dersom følgende egenskap er oppfylt: for alle $x, y \in \Omega$ så gjelder

$$f(\theta x + (1 - \theta)y) \leq \theta f(x) + (1 - \theta)f(y), \quad \text{for alle } \theta \in (0, 1).$$

Oppgave 3

- Hvis $x = [x_1, x_2, \dots, x_n]^T$ så er $\varphi(\alpha) = f(x + \alpha p) = f(x_1 + \alpha p_1, \dots, x_n + \alpha p_n)$, og

$$\varphi'(\alpha) = \frac{\partial f(x_0 + \alpha p)}{\partial x_1} \cdot p_1 + \frac{\partial f(x_0 + \alpha p)}{\partial x_2} \cdot p_2 + \dots + \frac{\partial f(x_0 + \alpha p)}{\partial x_n} \cdot p_n = \nabla f(x_0 + \alpha p)^T p.$$

- De to Wolfe-betingelsene for skrittlengden α_0 er gitt ved:

1. $f(x_0 + \alpha_0 p) \leq f(x_0) + c_1 \alpha_0 \nabla f(x_0)^T p.$

2. $\nabla f(x_0 + \alpha_0 p)^T p \geq c_2 \nabla f(x_0)^T p.$

hvor $0 \leq c_1 \leq c_2 \leq 1$ er gitte konstanter.

Den første betingelsen sikrer at et skritt med lengde α_0 og i retning p reduserer målfunksjonen f tilstrekkelig.

Den andre betingelsen sikrer at vi ikke velger α_0 for liten. Dessuten, hvis $\varphi'(\alpha)$ er svært negativ, er det et tegn på at vi kan redusere $f(x_0 + \alpha p)$ vesentlig ved å øke α . Denne situasjonen unngås ved betingelse 2. For figurer, se Nocedal & Wright, s. 38-40.

Oppgave 4.

a) Et lineært problem på standard form er gitt ved

$$\begin{aligned} & \min c^T x, \\ & \text{slik at } Ax = b, \\ & \quad x \geq 0. \end{aligned}$$

Vi endrer max til min og innfører slakk-variable y_1, y_2 og y_3 , slik at problemet på standard form blir

$$\begin{aligned} \min \quad & \{-2x_1 - x_2 - x_3\} \\ \text{slik at} \quad & x_1 + x_3 + y_1 = 1 \\ & x_2 + x_3 + y_2 = 2 \\ & x_1 + x_2 + y_3 = 3 \\ & x_1, x_2, x_3, y_1, y_2, y_3 \geq 0. \end{aligned}$$

b) Ta utgangspunkt i et generelt lineært problem, der det tillatte området er gitt på formen

$$\begin{aligned} Ax &= b \\ x &\geq 0. \end{aligned}$$

der A er en $m \times n$ matrise, med $m \leq n$. Et tillatt punkt x er en vektor som oppfyller betingelsene over (selvfølgelig), og som i tillegg har maksimalt m elementer forskjellig fra 0. (Hvis det har færre enn m elementer forskjellig fra 0 sier vi at x er et degenerert basispunkt). For et tillatt basispunkt x skal følgende gjelde: Det skal være mulig å finne et index-sett $\mathcal{B}(x) \subset \{1, 2, \dots, n\}$ slik at

- $\mathcal{B}(x)$ inneholder nøyaktig m elementer.
- Hvis $i \notin \mathcal{B}(x)$ så er $x_i = 0$.
- $m \times m$ matrisa definert ved $B = [A_i]_{i \in \mathcal{B}(x)}$ er inverterbar. A_i er kolonne nr. i i A .

For problemet i oppgave b) kan et passende basispunkt være

$$x = [0, 0, 0, 1, 2, 3]^T.$$

Oppgave 5.

a) Lagrange-funksjonen er gitt ved

$$\mathcal{L}(x, \lambda) = q(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i (a_i^T x - b_i)$$

og for et tillatt punkt x er KKT-betingelsene er gitt ved

$$\begin{aligned} Gx + d &= \sum_{i=1}^m a_i \lambda_i & (1) \\ \lambda_i (a_i^T x - b_i) &= 0, & i = 1, 2, \dots, m \\ \lambda_i &\geq 0, & i = 1, 2, \dots, m. \end{aligned}$$

Et punkt x^* som tilfredsstiller disse betingelsene kalles et KKT-punkt. Siden G er symmetrisk positiv definit er $q(x)$ strengt konveks. Området $\Omega = \{x : a_i^T x - b_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, m\}$ er konveks siden alle føringene er lineære. Dermed vil et KKT-punkt x^* være et globalt minimum.

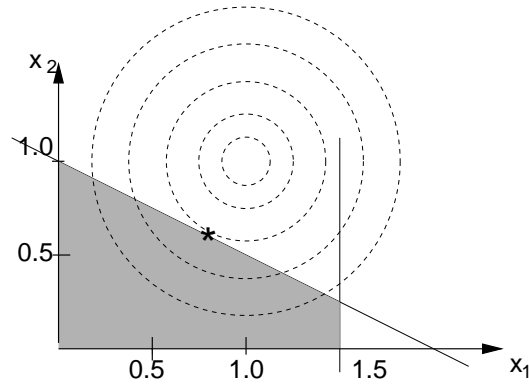
b) Problemet er gitt ved

$$\min (x_1 - 1)^2 + (x_2 - 1)^2$$

med føringene

$$\begin{aligned} i) \quad & -x_1 - 2x_2 \geq -2 \\ ii) \quad & -2x_1 \geq -3 \\ iii) \quad & x_1 \geq 0 \\ iv) \quad & x_2 \geq 0. \end{aligned} \tag{2}$$

En skisse av problemet er gitt under.



Minimum av $q(x)$ ligger utenfor det tillatte (skraverte) området. Det er klart at minimum må ligge på føringen gitt av $-x_1 - 2x_2 \geq -2$. Føringene $-2x_1 \geq -3$ og $x_1, x_2 \geq 0$ er passive, slik at $\lambda_2 = \lambda_3 = \lambda_4 = 0$. KKT-betingelsene blir da

$$\begin{aligned} 2x_1 - 2 &= -\lambda_1 \\ 2x_2 - 2 &= -2\lambda_1 \\ -x_1 - x_2 &= -2 \end{aligned}$$

med løsningen

$$x_1 = \frac{4}{5}, x_2 = \frac{3}{5}, \lambda_1 = \frac{2}{5}, \lambda_2 = \lambda_3 = \lambda_4 = 0.$$

c) G er symmetrisk, slik at

$$\begin{aligned} q(x_0 + p) &= \frac{1}{2}(x_0 + p)^T G(x_0 + p) + (x_0 + p)^T d \\ &= \frac{1}{2}p^T Gp + p^T(Gx_0 + d) + \frac{1}{2}x_0^T Gx_0 + x_0^T p \\ &= \frac{1}{2}p^T Gp + p^T \tilde{d} + q(x_0). \end{aligned}$$

med $\tilde{d} = Gx_0 + d$. $q(x_0)$ er konstant, og vil ikke påvirke løsningen p av optimeringsproblemet. Føringene er gitt av

$$a_i^T(x_0 + p) = b_i, \quad i \in \mathcal{W}.$$

Alle føringene i \mathcal{W} er aktive i x_0 , slik at $a_i^T x_0 = b_i$. Vårt reduserte problem kan dermed reduseres ytterligere til

$$\begin{aligned} \min_p \left\{ \frac{1}{2}p^T Gp + p^T \tilde{d} \right\} \\ \text{når} \\ A_{\mathcal{W}}p = 0 \end{aligned} \tag{3}$$

der $A_{\mathcal{W}}$ er en matrise med radene a_i^T , $i \in \mathcal{W}$. Siden a_i er lineært uavhengige vil $A_{\mathcal{W}}$ ha full rang. Vi kan nå fortsette på en av to måter:

Alternativ a). KKT-betingelsene for det reduserte problemet blir

$$\begin{aligned} Gp + \tilde{d} &= \sum_{i \in \mathcal{W}} a_i \lambda_i = A_{\mathcal{W}}^T \lambda_{\mathcal{W}}, \\ A_{\mathcal{W}} p &= 0, \end{aligned} \quad (4)$$

hvor $\lambda_{\mathcal{W}} = [\lambda_i]_{i \in \mathcal{W}}$. G er symmetrisk positiv definit og dermed inverterbar, slik at

$$p = G^{-1}(A_{\mathcal{W}}^T \lambda_{\mathcal{W}} - \tilde{d}).$$

Setter vi dette inn i ligningen for føringene får vi

$$A_{\mathcal{W}} p = A_{\mathcal{W}} G^{-1}(A_{\mathcal{W}}^T \lambda_{\mathcal{W}} - \tilde{d}) = 0$$

Matrisa $A_{\mathcal{W}}$ har full rang, dermed er matrisa $A_{\mathcal{W}} G^{-1} A_{\mathcal{W}}^T$ inverterbar og siste ligning kan løses mhp. $\lambda_{\mathcal{W}}$. Settes dette igjen inn i uttrykket for p får vi:

$$\lambda_{\mathcal{W}} = (A_{\mathcal{W}} G^{-1} A_{\mathcal{W}}^T)^{-1} A_{\mathcal{W}} G^{-1} \tilde{d}, \quad p = (G^{-1} A_{\mathcal{W}}^T (A_{\mathcal{W}} G^{-1} A_{\mathcal{W}}^T)^{-1} A_{\mathcal{W}} G^{-1} - G^{-1}) \tilde{d}. \quad (5)$$

Alternativ b). Søkeretningen p må ligge i nullrommet til $A_{\mathcal{W}}$. La Z være en basis for nullrommet til $A_{\mathcal{W}}$, slik at alle tillatte søkeretninger p skrives som $p = Zu$, hvor $u \in \mathbb{R}^{n-m_{\mathcal{W}}}$ og $m_{\mathcal{W}}$ er antall føringene i \mathcal{W} . Vi kan dermed definere en ny funksjon

$$f(u) = \frac{1}{2}(Zu)^T G(Zu) + (Zu)^T \tilde{d},$$

og vi har fått et kvadratisk minimeringsproblem i u uten føringene, $\min_u f(u)$, som har løsningen

$$u = -\tilde{G}^{-1} Z^T \tilde{d}.$$

Matrisa $\tilde{G} = Z^T G Z$ er SPD siden Z har full rang og G er SPD. Søkeretningen er nå gitt av

$$p = -Z \tilde{G}^{-1} Z^T \tilde{d}.$$

De tilhørende Lagrange-multiplikatorene kan vi finne ved å sette $\lambda_i = 0$ for alle $i \notin \mathcal{W}$, og løse de resterende fra (4).

d) La $\mathcal{E} = \{1, 2, \dots, m\}$, og sett $x_{\alpha} = x_0 + \alpha p$. Da vil $a_i^T x_{\alpha} = b_i$ for alle $i \in \mathcal{W}$, dvs. at alle føringene i \mathcal{W} er aktive, og dermed oppfylt, for alle α . For at x_{α} skal være et tillatt punkt, alle føringene tatt i betraktning, må

$$a_i^T (x_0 + \alpha p) \geq b_i, \quad \text{for alle } i \in \mathcal{E} \setminus \mathcal{W}.$$

La

$$\alpha_i = \frac{b_i - a_i^T x_0}{a_i^T p}, \quad \bar{\alpha} = \min_{i \in \mathcal{E} \setminus \mathcal{W}} \alpha_i. \quad (6)$$

Så lenge $\alpha \leq \bar{\alpha}$, vil altså $x_0 + \alpha p$ være et tillatt punkt. Dermed er to situasjoner mulige:

- Hvis $\bar{\alpha} \geq 1$ så ligger minimum av det reduserte problemet fra punkt **b)**, $x_1 = x_0 + p$ innenfor det tillatte området. Da bruker vi denne verdien.
- Hvis $\bar{\alpha} < 1$ når vi randa av det tillatte området før vi når minimum av det reduserte området. I så fall velger vi $x_1 = x_0 + \bar{\alpha} p$.

e) Skriv om den kvadratiske funksjonen

$$(x_1 - 1)^2 + (x_2 - 1)^2 = \frac{1}{2}x^T \begin{bmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 2 \end{bmatrix} x + x^T \begin{bmatrix} -2 \\ -2 \end{bmatrix} + 1,$$

der $x = [x_1, x_2]^T$. Så $G = 2I$, og $d = [-2, -2]^T$. La $x_0 = [3/2, 0]^T$, slik at

$$\tilde{d} = 2x_0 + d = \begin{bmatrix} 1 \\ -2 \end{bmatrix}.$$

I x_0 er det 2 aktive føringer, ii) og vi) fra (2). Vi kan altså velge \mathcal{W} til å omfatte en av disse, begge eller ingen. I det etterfølgende er alternativ **b**) valgt for å finne p .

Velg f.eks. $\mathcal{W} = \{iv\}$, slik at $A_{\mathcal{W}} = [0, 1]$. Da er $Z = [1, 0]^T$, og vi får

$$\tilde{G} = Z^T G Z = 2, \quad \tilde{G}^{-1} = \frac{1}{2}.$$

$$u = -\tilde{G} Z^T d = -\frac{1}{2}.$$

$$p = Z u = \begin{bmatrix} -\frac{1}{2} \\ 0 \end{bmatrix}.$$

Punktet $x_0 + p = [1, 0]^T$ ligger i det tillatte området (sjekk det), så vi setter

$$x_1 = [1, 0]^T.$$

Alternativt kunne vi velge $\mathcal{W} = \{ii\}$, slik at $A_{\mathcal{W}} = [-2, 0]$ med nullrom spent ut av $Z = [0, 1]^T$, og

$$\tilde{G} = 2, \quad u = 1, \quad p = Z = [0, 1]^T.$$

Men $x_0 + p = [\frac{3}{2}, 1]$ ligger utenfor det tillatte området, føring i) er ikke oppfylt her. Skritt lengden $\bar{\alpha}$ regner vi ut fra (6). Fra figuren ser vi at det bare er nødvendig å sjekke føring i), de andre vil alle være oppfylt når vi beveger oss rett oppover fra x_0 . Vi får dermed:

$$\bar{\alpha} = \alpha_1 = \frac{-2 - [-1, -2] [\frac{3}{2}, 0]^T}{[-1, -2] [0, 1]^T} = \frac{1}{4},$$

og

$$x_1 = x_0 + \bar{\alpha} p = \begin{bmatrix} \frac{3}{2} \\ \frac{1}{4} \end{bmatrix}$$

Hvis $\mathcal{W} = \{\emptyset\}$ så vil $p = [-\frac{1}{2}, 1]^T$, $\bar{\alpha} = \frac{1}{3}$ og $x_1 = [\frac{4}{3}, \frac{1}{3}]$.

Hvis $\mathcal{W} = \{ii, iv\}$ så vil $p = [0, 0]^T$.

f)

- Anta først at $x_1 = x_0 + p$, dvs. at løsningen av det reduserte problemet er et tillatt punkt. Anta at de tilhørende Lagrange-mulitplikatorene er funnet. Dersom $\lambda_i \geq 0$ for alle $i \in \mathcal{W}$ og $\lambda_i = 0$ for alle $i \notin \mathcal{W}$, så er KKT-betingelsene for det generelle problemet oppfylt, og x_1 er vårt globale minimum.

Hvis $\lambda_i < 0$ for en eller flere $i \in \mathcal{W}$, så fjerner vi den føringen som korresponderer til den

største negative verdien av λ . Dette danner da et nytt sett med aktive føringer som brukes til neste iterasjon.

(Dette er ikke en del av en besvarelsen:

Gå tilbake til punkt e), og la $\mathcal{W} = \{iv\}$, slik at $x_1 = [1, 0]^T$. La $\lambda_1 = \lambda_2 = \lambda_3 = 0$, og finn λ_4 fra (1), dvs. $\lambda_4 = -2$. Vi kan dermed konkludere med at x_1 ikke er et KKT-punkt, føringen iv) fjernes fra \mathcal{W} .)

- Hvis $x_1 = x_0 + \bar{\alpha}p$, med $\bar{\alpha} < 1$, så betyr det at en ny føring blir aktiv. Denne inkluderer vi i \mathcal{W} .

Se for øvrig algoritme 16.1 i Nocedal & Wright.

Oppgave 6.

- a) Vi undersøker om $f(x, y, z) = 2e^x y + z^2$ er sterkt konveks i $S \subseteq \mathbb{R}^3$ etter definisjon (3.4) i Troutman, dvs. om:

$$f(x, y + v, z + w) - f(x, y, z) \geq f_y(x, y, z)v + f_z(x, y, z)w, \quad \forall (x, y, z) \text{ and } (x, y + v, z + w) \in S$$

med = bare hvis $v = 0$ eller $w = 0$. I vårt tilfelle er $f_y = 2e^x$ og $f_z = 2z$, og

$$\begin{aligned} f(x, y + v, z + w) - f(x, y, z) &= 2e^x(y + v) + (z + w)^2 - 2e^x y - z^2 \\ &= 2e^x v + 2zw + w^2 \\ &\geq 2e^x v + 2zw, \quad \text{for alle } (x, y, z) \in \mathbb{R}^3 \end{aligned}$$

med likhet hvis og bare hvis $w = 0$. Så f er sterkt konveks, og dermed er $F(y)$ strengt konveks på \mathcal{D} (Teorem 3.5).

Alternativt kunne en skrive

$$F(y) = \int_0^1 2e^x y(x) dx + \int_0^1 y'(x)^2 dx.$$

Det siste integralet er en strengt konveks på \mathcal{D} (hvorfor?), det første er lineært i y og dermed konveks (men ikke strengt konveks). Summen av en konveks og en strengt konveks funksjonal blir en strengt konveks funksjonal.

Det er også mulig å bruke definisjon (3.1) i Troutman direkte.

(Før vi løser de siste oppgavene, la oss som neste skritt utlede Euler-Lagrange-ligningene: Gitt funksjonalen $F(y) = \int_a^b f(x, y, y') dx$. Den Gateaux -deriverte av $F(y)$ er gitt ved

$$\begin{aligned} \delta F(y; v) &= \int_a^b \frac{\partial}{\partial \varepsilon} f(x, y + \varepsilon v, y' + \varepsilon v')|_{\varepsilon=0} dx \\ &= \int_a^b (f_y(x, y, y')v + f_z(x, y, y')v') dx \\ (\text{Delvis integrasjon}) \quad &= \int_a^b \left(f_y(x, y, y') - \frac{d}{dx} f_z(x, y, y') \right) v dx + \Big|_a^b f_z(x, y, y')v \end{aligned}$$

Dette forutsetter at f er tilstrekkelig glatt til at derivasjonen med hensyn på ε kan flyttes innenfor integrasjonen. I så fall er $\delta F(y; v) = 0$ for alle $y, v + y \in \mathcal{D}$ hvis

$$\frac{d}{dx} f_z(x, y, y') = f_y(x, y, y'), \quad f_z(a, y(a), y'(a))v(a) = 0 \quad \text{og} \quad f_z(b, y(b), y'(b))v(b) = 0. \quad (7)$$

Den første ligningen er Euler-Lagrange ligningen, de to andre er randbetingelser.)

b) Euler-Lagrange ligningen blir

$$\frac{d}{dx} 2y' = 2e^x \quad \text{som blir} \quad y'' = e^x, \quad \text{med l sning} \quad y(x) = e^x + C_1x + C_2 \quad (8)$$

der C_1 og C_2 er konstanter som m  bestemmes fra randbetingelsene. I dette tilfellet ser vi at $y, v + y \in \mathcal{D}$ bare hvis $y(0) = 0$, $y(1) = 1$ og $v(0) = v(1) = 0$. De to randbetingelsene i (7) automatisk er oppfylt, C_1 og C_2 bestemmes fra randbetingelsene for y . Resultatet blir:

$$y(x) = e^x + (2 - e)x - 1.$$

c) Euler-Lagrange ligningen er som f r, med l sning gitt i (8). De to konstantene blir n  bestemt av randbetingelsen $y(0) = 0$ og $f_z(1, y(1), y'(1)) = 2y'(1) = 0$, den siste betingelsen kommer fra (7). Dette resulterer i l sningen

$$y(x) = e^x - ex - 1.$$

d) Vi ser n  p  den utvidede funksjonalen

$$\tilde{F}(y) = \int_0^1 (2e^x y + y'^2) dx + \lambda \int_0^1 y dx.$$

der λ er en (forel blig) ukjent konstant. Siden det siste integralet er line rt i y , vil ogs  \tilde{F} v re strengt konveks p  \mathcal{D} . Euler-Lagrange ligningen blir:

$$y'' = e^x + \frac{1}{2}\lambda \quad \text{med l sning} \quad y(x) = e^x + \frac{\lambda}{4}x^2 + C_1x + C_2.$$

Med randbetingelsene $y(0) = 0$ og $y(1) = 1$ blir l sningen

$$y(x) = e^x + \frac{\lambda}{4}x^2 + (2 - e - \lambda)x - 1.$$

Konstanten λ bestemmes av tilleggsbetingelsen

$$\begin{aligned} \int_0^1 y(x) dx &= \int_0^1 \left(e^x + \frac{\lambda}{4}x + (2 - e - \lambda)x - 1 \right) dx \\ &= \int_0^1 e^x dx + \frac{\lambda}{12}x + \frac{1}{2}(2 - e - \frac{\lambda}{4})x^2 - x \\ &= e - 1 + \frac{1}{3}\lambda + \frac{1}{2}(2 - e - \lambda) - 1 = 2 \end{aligned}$$

som har l sningen $\lambda = 12e - 72$. L sningen $y(x)$ er dermed gitt av

$$y(x) = e^x + (3e - 18)x^2 + (20 - 4e)x - 1.$$