

Matematiska institutionen
Optimeringslära

TENTAMEN

TAOP07/TEN1 OPTIMERINGSLÄRA GRUNDKURS för Y

Datum: 11 juni 2019
Tid: 14.00–19.00
Hjälpmedel: *Ett A4-blad med handskrivna dubbelsidiga anteckningar.*
Antal uppgifter: 7
Uppgifterna är inte ordnade efter svårighetsgrad.
För godkänt krävs 8 poäng.
Examinator: Torbjörn Larsson
Jourhavande lärare: Torbjörn Larsson 013-28 24 35
Resultat meddelas per e-post

Tentamensinstruktioner

När Du löser uppgifterna

*Redovisa Dina beräkningar och Din lösningsmetodik noga.
Motivera alla påståenden Du gör.
Använd alltid de standardmetoder som genomgåtts på föreläsningar och lektioner.*

*Skriv endast på ena sidan av lösningsbladen. Använd inte rödpenna.
Behandla ej fler än en huvuduppgift på varje blad.*

Vid skrivningens slut

*Sortera Dina lösningsblad i uppgiftsordning.
Markera på omslaget de uppgifter Du behandlat.
Kontrollräkna antalet inlämnade blad och fyll i antalet på omslaget.*

Uppgift 1.

- a) Ett optimeringsproblem innehåller de tre 0/1-variablerna x_1, x_2 och y . Dessa ska anta 0/1-värden som uppfyller att

$$\begin{cases} y = 0 \Rightarrow x_1 + x_2 \geq 1 \\ y = 1 \Rightarrow x_1 + x_2 \leq 1. \end{cases}$$

Modellera dessa relationer med *linjära* villkor.

(1p)

- b) Ett optimeringsproblem av minimeringstyp innehåller en kontinuerlig variabel x som kan anta värden mellan 0 och $2u$, där u är en positiv konstant. Målfunktionen innehåller en olinjär kostnadsterm $c(x)$ som ges av

$$c(x) = \begin{cases} 0 & \text{om } x = 0 \\ a + px & \text{om } 0 < x \leq u \\ b + p(x - u) & \text{om } u < x \leq 2u, \end{cases}$$

där a och b är konstanter och p är en positiv konstant. Antag att denna olinjära kostnadsterm modelleras som kostnaden C som ges av kraven

$$\begin{aligned} C &= ay_1 + (b - pu)y_2 + px \\ x &\leq uy_1 + 2uy_2 \\ y_1 + y_2 &\leq 1 \\ y_1, y_2 &= 0/1 \\ x &\geq 0. \end{aligned}$$

För att denna modellering ska ge ett värde på C som överensstämmer med det korrekta, dvs $c(x)$, för alla $0 \leq x \leq 2u$, måste konstanterna a, b, p och u uppfylla ytterligare krav. Vilket eller vilka krav måste uppfyllas?

(2p)

Uppgift 2.

Låt $X = \{x^1, \dots, x^p\} \subset \mathbb{R}^n$ och $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$. Då gäller att \bar{x} ligger i det konvexa höljet av X om och endast om det finns $\lambda_1, \dots, \lambda_p$ sådana att

$$\bar{x} = \sum_{j=1}^p \lambda_j x^j$$

$$\sum_{j=1}^p \lambda_j = 1$$

$$\lambda_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, p.$$

Om $\bar{x} \geq 0$ så kan man undersöka om detta gäller genom att lösa fas-1-problemet

$$w^* = \min w = \sum_{i=1}^n a_i$$

$$\text{då } \sum_{j=1}^p x^j \lambda_j + I a = \bar{x}$$

$$\sum_{j=1}^p \lambda_j = 1$$

$$\lambda_j \geq 0, \quad j = 1, \dots, p$$

$$a_i \geq 0, \quad i = 1, \dots, n,$$

där $a = (a_1, \dots, a_n)^T$.

Låt $n = 2, p = 4, x^1 = (0, 0)^T, x^2 = (4, 3)^T, x^3 = (6, 2)^T, x^4 = (3, 0)^T$ och $\bar{x} = (5, 1)^T$. Undersök om \bar{x} ligger i konvexa höljet av $X = \{x^1, x^2, x^3, x^4\}$ genom att lösa fas-1-problemet

$$w^* = \min w = a_1 + a_2$$

$$\text{då } 0\lambda_1 + 4\lambda_2 + 6\lambda_3 + 3\lambda_4 + a_1 = 5$$

$$0\lambda_1 + 3\lambda_2 + 2\lambda_3 + 0\lambda_4 + a_2 = 1$$

$$\lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 + \lambda_4 = 1$$

$$\lambda_1, \lambda_2, \lambda_3, \lambda_4, a_1, a_2 \geq 0.$$

Starta fas-1 med a_1, a_2 och λ_1 som basvariabler. Verifiera Din slutsats med hjälp av en figur i \mathbb{R}^2 med punkterna x^1, x^2, x^3, x^4 och \bar{x} .

(3p)

Uppgift 3.

Betrakta det linjära optimeringsproblemet

$$\begin{aligned} z^* = \min z = & 58x_1 + 18x_2 + 44x_3 + 9x_4 \\ \text{då} & \begin{aligned} 2x_1 + x_2 + 4x_3 - x_4 & \geq 21 \\ 5x_1 + 2x_2 + x_3 + x_4 & \geq 14 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 & \geq 0. \end{aligned} \end{aligned}$$

- a) Teckna det duala problemet. (1p)
- b) Sätt $x_2 = 3$ i det givna primala problemet (dvs ersätt x_2 med konstanten 3). Teckna dualen till det modifierade primala problemet. Lös detta duala problem grafiskt. (1p)
- c) Utifrån beräkningarna i deluppgift b kan man uppskatta värdet z^* . Hur och varför? (1p)
-

Uppgift 4.

Lös kappsäcksproblemet

$$\begin{aligned} z^* = \max z = & 23x_1 + 18x_2 + 12x_3 + 6x_4 \\ \text{då} & \begin{aligned} 10x_1 + 8x_2 + 6x_3 + 5x_4 & \leq 15 \\ x_1, x_2, x_3, x_4 & = 0/1 \end{aligned} \end{aligned}$$

med trädsökning. Använd djup-först-sökning och avsök alltid noll-grenen först. Observera att $23/10 > 18/8 > 12/6 > 6/5$. (3p)

Uppgift 5.

Givet det obegränsade olinjära optimeringsproblemet

$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) = x_1^2 + 2x_2(x_2 - x_1^2 - 4).$$

- a) Utför *en* iteration med brantaste lutningsmetoden från startpunkten $x^0 = (0, 0)^T$. (1p)
- b) Utför *en* iteration med Newtons modifierade metod (dvs Newtons metod med linjesökning) från startpunkten $x^0 = (0, 0)^T$. (1p)
- c) Avgör karaktären på den punkt som uppnåddes i deluppgift b. (Är den en stationär punkt, ett lokalt minimum, etc?) (1p)
-

Uppgift 6.

Betrakta det olinjära optimeringsproblemet

$$f^* = \min f(x) = 2x_1^2 + x_2^2 + x_1x_2 - 9x_1 - x_2$$

$$\text{då} \quad \begin{array}{r} 8 - 2x_1 - x_2 \leq 0 \\ 11 - x_1 - 4x_2 \leq 0. \end{array}$$

- a) Avgör om problemet är konvext. (1p)
- b) Lagrange-relaxera de två villkoren med multiplikatorvärdena $y_1 = 2$ och $y_2 = 1$. Vilken eller vilka slutsatser om f^* leder de gjorda beräkningarna till? (2p)
-

Uppgift 7.

Avgör för vart och ett av följande påståenden om det är sant eller falskt. Motivera nog!

- a) Givet ett oriktat nätverk med fem noder och åtta bågar med kostnader enligt tabellen nedan, där a-h är givna konstanter.

	nod			
nod	2	3	4	5
1	a	b	c	-
2	-	d	e	-
3	-	-	f	g
4	-	-	-	h

Antag att ett billigaste uppspannande träd (minimalträd) ges av bågar (1, 2), (1, 3), (3, 4) och (3, 5). Då måste gälla att $\min\{c, d, e\} \geq b$. (1p)

- b) Problemet

$$\max x_1 x_2$$

$$\text{då } \left(\frac{x_1}{a}\right)^2 + \left(\frac{x_2}{b}\right)^2 \leq 1$$

$$x_1, x_2 \geq 0,$$

där a och b är givna positiva konstanter, har en Karush-Kuhn-Tucker-punkt i $x = \frac{1}{\sqrt{2}} \begin{pmatrix} a \\ b \end{pmatrix}$ (1p)

- c) Problemet

$$z^* = \min x_1 + 4x_2 + 2x_3 + 6x_4 + x_5 + 3x_6 + 2x_7$$

$$\text{då } x_1 + x_2 = 1$$

$$x_3 + x_4 = x_1 + x_6$$

$$x_5 = x_2 + x_3$$

$$x_6 + x_7 = x_5$$

$$x_4 + x_7 = 1$$

$$x_j = 0/1, \quad j = 1, \dots, 7$$

kan lösas med Dijkstras algoritm. (1p)