



Aalto-yliopisto  
Perustieteiden  
korkeakoulu

# Kirjallisuuskatsaus sisäpistemenetelmiin ja niiden soveltamiseen eri optimointiluokille (valmiin työn esittely)

*Ilari Vähä-Pietilä*

*28.04.2014*

Ohjaaja: *TkT Kimmo Berg*

Valvoja: *Prof. Harri Ehtamo*

Työn saa tallentaa ja julkistaa Aalto-yliopiston avoimilla verkkosivuilla. Muilta osin kaikki oikeudet pidätetään.

# Työn tavoite

- Tehdä kirjallisuuskatsaus sisäpistemenetelmiin
- Tutustua kolmeen algoritmiin
  - Logaritminen estefunktio
  - Primaali-duaali menetelmä
  - Predictor-corrector menetelmä
- Tutustua, kuinka sisäpistemenetelmiä voidaan käyttää lineaaristen komplementaarisuusongelmien sekä semidefiniittien ongelmien ratkaisussa.
- Mitä rajoitteita sisäpistemementelmien soveltamisella on?

# Tausta

- Danzig julkaisi ensimmäisen version SIMPLEX-menetelmästäan 50-luvulla
- Khachiyan esitti 1979 ellipsoidimenetelmän lineaaristen ongelmien polynomiaikaiseksi algoritmiksi
- Karmarkar 1984 aloitti sisäpistemien laajamittaisen tutkimuksen
  - Polynomiaikainen sisäpistemien menetelmä, jossa oli potentiaalia haastamaan SIMPLEX-menetelmä käytännössä
  - Algoritmin ja klassisen logaritmisesti estefunktiomenetelmän välillä huomattavia yhtäläisyyksiä

# Lineaariset ongelmat (LP)

- Lineaarinen tehtävä standardimuodossa
  - $\min c^T x, \text{ s. e. } Ax = b, x \geq 0.$
- SIMPLEX on ollut käytetyin menetelmä
- Sisäpistemenetelmiä
  - Logaritminen estefunktio
  - Primaali-duaali-algoritmi
  - Predictor-corrector-menetelmä

# Logaritminen estefunktio

- Lähestytään optimia käyvän joukon sisäpuolelta
  - $\min_x f(x; \mu) = c^T x - \mu \sum_{i=1}^n \ln x_i, \text{ s. e. } Ax = b, x \geq 0$
- Ratkaistaan Newton-menetelmän askel jollain  $\mu$ , jonka jälkeen pienennetään  $\mu$  arvoa.
  - Toistetaan, kunnes jokin lopetusehto täyttyy

# Primaali-duaali-algoritmi

- Ottavat duaalimuuttujat eksplisiittisesti huomioon
  - $\min c^T x, \quad s. e. Ax = b, x \geq 0$
  - $\max b^T \lambda, \quad s. e. A^T \lambda + s = c, s \geq 0$
- Ratkaistaan KKT-ehdot Newtonin menetelmällä
  - Siirytään Newton-askel ja päivitetään muuttujat
  - Toistetaan, kunnes jokin lopetusehto täyttyy

# Primaali-duaali-algoritmi

- Karush-Kuhn-Tucker-ehdot:

$$\begin{aligned}Ax &= b \\ A^T \lambda + s &= c \\ XSe &= \mu e \\ (x, s) &> 0\end{aligned}$$

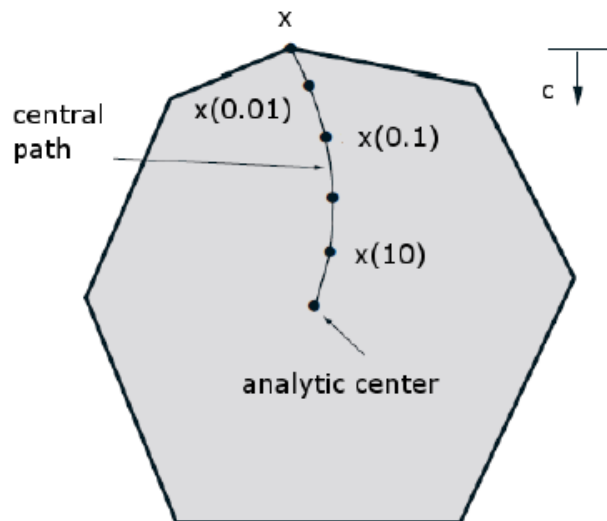
- Newton-askel

$$\begin{bmatrix} 0 & A & 0 \\ A^T & 0 & I \\ 0 & S & X \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \Delta\lambda \\ \Delta x \\ \Delta s \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ XSe - \sigma\mu e + r \end{bmatrix}$$

- $s$  surplus muuttuja,  $\mu = x^T s / n$ ,  $\sigma \in [0,1]$  keskitysparametri ja  $r$  on vakautusermi

# Primaali-duaali-algoritmi

- Keskuspolku määritellään jonona ratkaisuja  $\{x_\mu\}, \mu > 0$  ja kun  $\mu \rightarrow \infty, x_\mu \rightarrow x^A$ 
  - $x^A$  kutsutaan analyttiseksi keskuukseksi





# Predictor-corrector-algoritmi

- Käytännössä tehokkaampi kuin primaali-duaali-menetelmä
- Pyrkii valitsemaan keskitysparametrin aggressiivisemmin
  - Käytetään suuntahakua keskuspolun läheisyydessä pysymiseen
- Otetaan ensin ”predictor”-askel, jonka jälkeen ”corrector”-askel keskuspolun suuntaan
  - Ratkaistaan suurin mahdollinen askel, jolla ratkaisu on keskuspolun läheisyydessä, jonka jälkeen otetaan korjaava askel keskuspolun suuntaan
  - Toistetaan kunnes jokin lopetusehto täyttyy

# Lineaariset komplementaarisuusongelmat (LCP)

- Yleinen tehtäväluokka
  - Tutkimus tuottanut toimivia algoritmeja, joita voidaan laajentaa muihin optimointiluokkiin
- Pyritään löytämään vektorit  $w$  ja  $z$  siten että ne täyttävät
  - $w - Mz = q$ ,  $(w, z) \geq 0$ ,  $w_i z_i = 0$ , kaikille  $i$
  - Matriisissa  $M$  ja vektorissa  $q$  on tehtävän rajoitukset
- Primaali-duaali-algoritmi sekä monet sen sovellukset ovat identtisiä tämän kanssa.

# Semidefiniitti ohjelmointi (SDP)

- Minimoidaan lineaarista funktiota rajoitusehtojen suhteen, joiden affiinikombinaatio symmetrisistä matriiseista on positiivisesti definiitti
  - $P \cdot Q$  on matriisien sisätulo
- SDP määritellään standardimuodossa
  - $\min_x C \cdot X, \text{ s. e. } A_i \cdot X = b_i, X \geq 0, i = 1, 2, \dots, m$
- Ongelmana on keskuspolun ratkaiseminen Newton-askeleella

# Semidefiniitti ohjelmointi (SDP)

- KKT-ehdoista kahden symmetrisen matriisin tulo ei välttämättä ole symmetrinen matriisi
  - Newton-askelta ei voida suoraan soveltaa
- Eri primaali-duaali algoritmit eroavat niiden tavassa sovittaa tulomatriisin rangi ja dimensio yhteen
  - Useimmat hakusuunna semidefiniitille ohjelmointitehtävälle on löydettävissä sijoittamalla tulomatriisin  $XS = \mu I$  tilalle ”symmetrinen” matriisi, jonka rangi on  $\mathcal{R}^{n \times n}$

# Sisäpistemenetelmien soveltamisen rajoitukset

- Sisäpistemenetelmät hyödyntävät hyvin tehtävän rakennetta
  - Systemin rakenne ja ulottuvuudet säilyvät samana iteraatioiden ajan
- Sisäpistemenetelmillä ”warm start”-ominaisuudet ovat huonot
  - Muutokset kohdefunktiossa muuttavat keskuspolkua, jolloin sisäpistemenetelmä käyttää iteraatioita päästäkseen jälleen keskuspolun läheisyyteen

# Sisäpistemenetelmien soveltamisen rajoitukset

- SDP tapauksessa matriisien symmetrisyysvaatimukset tuovat rajoituksia tehtävien soveltamiselle
  - Täytyy tehdä yksinkertaistavia oletuksia ja approksimaatioita esimerkiksi symmetrisyyden suhteen
- Kokonaislukuoptimoinnissa SIMPLEX:iä hyödyntävät menetelmät ovat ylivoimaisia ”warm start”-ominaisuuksien takia