



KTH Matematik

5B1817 Tillämpad icke-linjär optimering, 5p

Barriärmetoder för linjärprogrammering och semidefinit programmering

Linjärprogrammering	Semidefinit programmering
Givet är $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^m$ och $c \in \mathbb{R}^n$.	Givet är $B \in \mathbb{R}^{m \times m}$, B symmetrisk, $A_j \in \mathbb{R}^{m \times m}$, A_j symmetriska, för $j = 1, \dots, n$ och $c \in \mathbb{R}^n$.
Låt $e = (1 \ 1 \ \dots \ 1)^T$, $g(x) = Ax - b$ och $G(x) = \text{diag}(g(x))$.	Låt $G(x) = \sum_{j=1}^n A_j x_j - B$.
Primalt problem: $(P) \quad \min \quad c^T x$ då $Ax \geq b$.	Primalt problem: $(P) \quad \min \quad c^T x$ då $\sum_{j=1}^n A_j x_j \succeq B$.
Dualt problem: $(D) \quad \max \quad b^T y$ då $A^T y = c$, $y \geq 0$.	Dualt problem: $(D) \quad \max \quad \text{trace}(BY)$ då $\text{trace}(A_j Y) = c_j$, $j = 1, \dots, n$, $Y = Y^T \succeq 0$.
Dualitetsgap: $c^T x - b^T y = g(x)^T y$.	Dualitetsgap: $c^T x - \text{trace}(BY) = \text{trace}(G(x)Y)$.
Barriärtransformerat problem: $(P_\mu) \quad \min c^T x - \mu \sum_{i=1}^m \ln(g_i(x))$.	Barriärtransformerat problem: $(P_\mu) \quad \min c^T x - \mu \ln(\det(G(x)))$.
Optimalitetsvillkor: $c - \mu A^T G(x)^{-1} e = 0$.	Optimalitetsvillkor: $c_j - \mu \text{trace}(A_j G(x)^{-1}) = 0$, $j = 1, \dots, n$.
Med $y = \mu G(x)^{-1} e$ kan optimalitetsvillkoren skrivas som $c - A^T y = 0$, $G(x)y - \mu e = 0$. $(g(x) > 0, y > 0 \text{ implicit})$	Med $Y = \mu G(x)^{-1}$ kan optimalitetsvillkoren skrivas som $c_j - \text{trace}(A_j Y) = 0$, $j = 1, \dots, n$, $G(x)Y - \mu I = 0$. $(G(x) \succ 0, Y \succ 0 \text{ implicit})$
Vi har n primala variabler och m duala variabler.	Vi har n primala variabler och $\frac{m(m+1)}{2}$ duala variabler.

Alla resultaten i den vänstra kolumnen kan erhållas som ett specialfall av resultaten i den högra kolumnen genom att låta matriserna vara diagonalmatriser.

Det gäller att

$$\frac{\partial \ln(\det(G(x)))}{\partial x_j} = \text{trace}(A_j G(x)^{-1}) \quad \text{för } j = 1, \dots, n.$$