

2006–05–11

Optimering, fortsättning

$$(P) \quad \begin{cases} \min f(x) \\ \text{då } \begin{cases} g(x) = 0 \\ h(x) \leq 0 \end{cases} \end{cases}$$

I optimering möts två matematiska världar: analkys och linjär algebra.

EXEMPEL. Minimera $f(x)$ då $Ax = b, x \geq 0, x \in \mathbb{R}^n, A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m < n$.

Tag en punkt x_0 i planet. (fig20). d_0 är ortogonala projektionen av $-\nabla f(x_0)$ på planet $\{x: Ax = b\}$. Om $d_0 \in \text{Nul}(A)$ så blir x_1 OK. Visa att om x_0 är tillåten och $d_0 \in \text{Nul}(A)$ så är x_1 tillåten.

Bevis. $Ax_0 = b \implies A(x_0 + d_0) = Ax_0 + Ad_0 = Ax_0 = b$, dvs $x_1 = x_0 + d_0$ tillåten ty $Ax_1 = b$. \square

Matematiska grundbegrepp

Riktad derivata av ordning k i punkten x i riktning y .

$$\left. \frac{d^k}{d\tau^k} f(x + \tau y) \right|_{\tau=0}$$

Speciellt om $k = 1$ får vi

$$\frac{d}{d\tau} f(x + \tau y) = \nabla f(x)^T y$$

där

$$\nabla f(x) = \begin{pmatrix} \frac{\partial f}{\partial x_1}(x) \\ \vdots \\ \frac{\partial f}{\partial x_n}(x) \end{pmatrix}$$

är **gradienten** av f i punkten x .

Hessianen, $H(x)$, är matrisen med element $h_{ij} = \frac{\partial^2 f}{\partial x_i \partial x_j}(x)$. Hessianen är alltså Jakobianen av gradienten. H är symmetrisk på grund av symmetri.

EXEMPEL.

$$f(x) = x_1^2 x_3 + x_2^2 x_3^2 + x_2^3$$

$$\nabla f(x) = \begin{pmatrix} 2x_1 x_3 \\ 2x_2 x_3^2 + 3x_2^2 \\ x_1^2 + 2x_2^2 x_3 \end{pmatrix}$$

$$H(x) = J(\nabla f(x)) = \begin{pmatrix} 2x_3 & 0 & 2x_1 \\ 0 & 2x_3^2 + 6x_2 & 4x_2 x_3 \\ 2x_1 & 4x_2 x_3 & 2x_2^2 \end{pmatrix}$$

Speciella typer av optimeringsproblem Linjär programering (LP).

$$\min c^T x \quad \left| \quad c^T x = c_1 x_1 + \dots + c_n x_n \right.$$

då $A \mathbf{x} \leq \mathbf{b}$, $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$. I ett LP problem har vi alltså en linjär objektfunktion och linjära bivillkor, positivitetskrav.

MATLAB: `linprog`.

EXEMPEL (Matnyttigt.) Du behöver 4 enheter protein per dag. Du äter jordnötssmör och/eller biffstek.

Jordnötssmör innehåller 1 enhet protein och kostar 2\$ per pund.

Biffstek innehåller 2 enheter protein och kostar 3\$ per pund. Hur ska du äta till minimal kostnad?

Lösning: Låt x_1 vara antal pund jordnötssmör man ska äta, x_2 antal pund biffstek.

$$(P) \quad \begin{cases} \min 2x_1 + 3x_2 \\ \text{då } x_1 + 2x_2 \geq 4, \quad x_1 \geq 0, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

Grafisk lösning. (fig21).

Observationer kring (LP)-problemet:

- nivåkurvorna är räta linjer.
- tillåtet område är ett polygonområde (simplex)
- lösning i någon av hörnpunkterna.
- en metod som systematiskt söker upp optimal hörnpunkt är simplexmetoden.

Kvadratisk programmering (QP)

$$\begin{cases} \min \frac{1}{2} \mathbf{x}^T H \mathbf{x} + \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{då } \begin{cases} A\mathbf{x} = \mathbf{b} \\ \mathbf{x} \geq \mathbf{0} \end{cases}, \text{ linjära bivillkor} \end{cases}$$

MATLAB: `quadprog`

EXEMPEL: $\min x_1^2 + 2x_2^2 - 2x_1$ då $x_1 + 2x_2 \geq 4, x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$. Här är:

$$H = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 4 \end{pmatrix}, \quad \mathbf{c} = \begin{pmatrix} -2 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad A = [1 \quad -2], \quad \mathbf{b} = -4$$

Lösning utan bivillkor: $H\mathbf{x}^* = -\mathbf{c}$, dvs $\mathbf{x}^* = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}$.

Med bivillkor: Nivåkurvorna är ellipser:

$$x_1^2 + 2x_2^2 - 2x_1 = \alpha \iff (x_1 - 1)^2 + 2x_2^2 = \alpha + 1$$

(fig22). Bestäm skärningen mellan ellipsen och bivillkor:

$$(3 - 2x_2)^2 + 2x_2^2 = \alpha + 1 \iff (x_2 - 1)^2 + \frac{1}{2} = \frac{\alpha + 1}{6}$$

Dubbelrot om $\frac{\alpha - 1}{6} = \frac{1}{2} \implies \alpha = 2$ och då är $x_2 = 1$ och $x_1 = 2$.

Några definitioner

$$\begin{cases} \min f(\mathbf{x}) \\ \text{då } \mathbf{x} \in X, \text{ tillåtet område} \end{cases}$$

$x^* \in X$ är **globalt** minimum om $f(x^*) \leq f(x), \forall x \in X$.

$x^* \in X$ är **lokalt** minimum om $f(x^*) \leq f(x), \forall x \in X$ i en omgivning av x^* .

Strikt olikhet \Rightarrow strikt minimum.

En riktning s i x är **tillåten** om $x + \alpha s$ är tillåten för $0 < \alpha < \delta_1$, något δ_1 .

En riktning s i s är en **descentriktning** om $f(x + \alpha s) < f(x)$ för $0 < \alpha < \delta_2$.

Intressanta riktningar vid minimering: tillåtna descentriktningar.

Ett par resultat

- s är en descentriktning om $\nabla f(x)^T s < 0$
- x^* lokalt min \Rightarrow det finns ingen tillåten descentriktning. Omvändningen gäller inte.
- x^* ligger i det inre av X och lokalt min $\Rightarrow \nabla f(x^*) = \mathbf{0}$.

Endimensionell optimering

Problem:

$$\min_{x \in \mathbb{R}} f(x), \quad f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$$

Några metoder:

1. Gyllne snittet: kräver endast f -beräkningar, inga derivator.

Förutsättning: f är unimodal på (för enkelhets skull) $[0,1]$, dvs $\exists! x^*$ i intervallet så att $f(x^*)$ är min och f är strikt avtagande $x \leq x^*$ och strikt växande $x \geq x^*$.

Idé: Att med så få f -beräkningar som möjligt stänga in x^* i mindre intervall. (fig23)

Test: Om $f(x_1) < f(x_2)$ så $x^* \in [0, x_2]$. Om $f(x_1) > f(x_2)$ så $x^* \in [x_1, 1]$.

Som fortsättning ska delintervallen vara lika långa. Anta $x^* \in [x_1, 1]$; vi vill återanvända $f(x_2)$ för att bara göra *en* f -beräkning i x_3 . Vi ser att x_2 ska ligga i intervallet $[x_1, x_3]$ ligger intervallet $[x_1, 1]$. Villkoret blir $\frac{1-\tau}{\tau} = \frac{\tau}{1} \Rightarrow \tau^2 + \tau - 1 = 0$.