数据科学与工程数学基础 作业7

■ 2021年6月30日 上午■ 5.1k字■ 43分钟

下面的集合哪些是凸集?

- 1. 平板, 即形如 $\left\{x \in \mathbb{R}^n \middle| \alpha \leq a^T x \leq \beta\right\}$ 的集合。
- 2. 矩形, 即形如 $\{x\in\mathbb{R}^n|\alpha_i\leq x_i\leq \beta_i, i=1,\cdots,n\}$ 的集合。当 n>2 使,矩形有时也称为超矩形。
- 3. 楔形,即 $\left\{x\in\mathbb{R}^n|a_1^Tx\leq b_1,a_2^Tx\leq b_2
 ight\}$ 。
- 4. 距离给定点比距离给定集合近的点构成的集合,即

$$\{x|||x-x_0||_2 \leq ||x-y||_2, orall y \in S\}$$

- ,其中 $S\subseteq\mathbb{R}^n$
- (a) 该集合可写为 $\{x \in \mathbb{R}^n | a^T x \leq \beta\} \cap \{x \in \mathbb{R}^n | a^T x > \alpha\}$,故为一个凸集
- (b) 该集合可写为一组半空间的交集, 故为一个凸集



- (c) 该集合可写为 $\{x \in \mathbb{R}^n | a_1^T x \leq b_1\} \cap \{x \in \mathbb{R}^n | a_2^T x \leq b_2\}$,故为一个凸集
- (d) 该集合可写为

$$\bigcap_{y \in S} \{x|||x-x_0||_2 \leq ||x-y||_2\}$$

故为一个凸集

_

下面的函数哪些是凸函数?请说明理由:

1.
$$f(x) = e^x + 1, x \in \mathbb{R}$$

2.
$$f(x) = \max\left(\|Ax + b\|_2, \left\|x^TAx
ight\|_1
ight), A \in \mathbb{R}^{m imes n} x \in \mathbb{R}^n b \in \mathbb{R}^m$$

3.
$$f(x) = -\cos x, x \in [-\pi/2, \pi/2]$$

(a)

$$f'(x) = e^x, f''(x) = e^x > 0, x \in \mathbb{R}$$

故 f(x) 为凸函数

- (b) 由于仿射映射、仿射函数取范数、取最大值为保凸运算,故 f(x) 为凸函数
- (c)

$$f'(x)=\sin x, f''(x)=\cos x\geq 0, x\in [-rac{\pi}{2},rac{\pi}{2}]$$

故 f(x) 为凸函数

Ξ

证明 $x^* = (1, 0.5, -1)$ 是如下优化问题的最优解:

$$egin{array}{ll} \min & rac{1}{2}x^TPx + q^Tx + r \ \mathrm{s.t} & -1 \leq x_i \leq 1, i = 1, 2, 3 \end{array}$$

其中

$$P = \left(egin{array}{ccc} 13 & 12 & -2 \ 12 & 17 & 6 \ -2 & 6 & 12 \end{array}
ight), q = \left(egin{array}{c} -22 \ -14.5 \ 13 \end{array}
ight), r = 1$$

由于
$$\nabla f_0 = \frac{1}{2}(P+P^T)x + q = px + q$$

故
$$\nabla f_0(x^*) = (-1,0,2)^T$$

因此
$$\forall y \in [-1,1]^n$$
, $\nabla f_0(x^*)^T (y-x) \geq 0$

即 x^* 满足最优性条件,也即目标函数的最优点

四

计算函数 f(x) 的共轭函数,以及共轭函数的定义域:

$$1. f(x) = -\log x$$

2.
$$f(x) = e^x$$

(a) 由
$$f(x) = -\log x$$
 可知 $dom f = \{x|x>0\}$

$$\Rightarrow g(x,y) = xy + \log x$$

当
$$y \ge 0$$
 时, $\sup g(x,y) = +\infty$

当
$$y<0$$
 时, $\sup g(x,y)=-1-\log(-y)$ 当且仅当 $x=-\frac{1}{y}$

故
$$f^*(y) = -1 - \log(-y), y < 0$$

(b) $dom f = \mathbb{R}$

$$\diamondsuit g(x,y) = xy - e^x$$

当
$$y > 0$$
 时, $\sup g(x,y) = y \log y - y$ 当且仅当 $x = \log y$

当
$$y = 0$$
 时, $\sup g(x, y) = \sup(-e^x) = 0$

当
$$y < 0$$
 时, $\sup g(x, y) = +\infty$

故

$$f^*(y) = \left\{egin{array}{l} y \log y - y, y > 0 \ 0, y = 0 \end{array}
ight.$$

五

求解线性规划

min
$$e^T x$$
s.t $Gx \le h$
 $Ax = b$

的对偶函数, 给出对偶问题。

拉格朗日函数

$$L(x,\lambda,\mu) = e^T x + \lambda^T (Gx - h) + \mu^T (Ax - b)$$

= $(e^T + \lambda G + \mu^T A)x - \lambda^T h - \mu^T b$

故

$$g(\lambda,\mu) = \left\{egin{array}{ll} -\lambda^T h - \mu^T b, & e + G^T \lambda + A^T \mu = 0 \ -\infty, & otherwise \end{array}
ight.$$

因此其对偶问题为

$$egin{aligned} & \max_{\lambda,\mu} \left(-\lambda^T h - \mu^T b
ight) \ & s.t. \ \ e + G^T \lambda + A^T \mu = 0, \lambda \geq 0 \end{aligned}$$

六

证明: Gauss概率密度函数的累积分布函数

$$\Phi(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} \int_{-\infty}^{x} e^{-\frac{u^2}{2}} du$$

是对数-凹函数。即 $\log(\Phi(x))$ 是凹函数。

由于

$$\Phi'(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}}$$

$$\Phi''(x) = -\frac{x}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{x^2}{2}}$$

$$(\Phi'(x))^2 = rac{1}{2\pi}e^{-rac{x^2}{2}}$$
 $\Phi(x)\Phi''(x) = -rac{x}{2\pi}e^{-rac{x^2}{2}}\int_{-\infty}^x e^{-rac{u^2}{2}}du$

当 $x \ge 0$ 时, 易见 $\Phi(x)\Phi''(x) \le (\Phi'(x))^2$

当 x < 0 时,由 $\frac{u^2}{2}$ 的凸性可知

$$\Phi(x)\Phi''(x) = -\frac{x}{2\pi}e^{-\frac{x^2}{2}} \int_{-\infty}^{x} e^{-\frac{u^2}{2}} du$$

$$\leq -\frac{x}{2\pi}e^{-\frac{x^2}{2}} \int_{-\infty}^{x} e^{-\frac{x^2}{2}-(u-x)x} du$$

$$= \frac{1}{2\pi}e^{-\frac{x^2}{2}}$$

$$= (\Phi'(x))^2$$

由此可知 $\Phi(x)$ 时对数凸函数

七

求优化问题 $rg \min_{x_1,x_2,x_3} x_1 x_2 x_3$ 当 x_1,x_2,x_3 满足 $x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 = 1$ 的解

拉格朗日函数 $L=x_1x_2x_3+\lambda(x_1^2+x_2^2+x_3^2-1)$

令 $\nabla L = 0$, 即

$$\left\{egin{aligned} rac{\partial L}{\partial x_1} &= x_2x_3 + 2\lambda x_1 = 0 \ rac{\partial L}{\partial x_2} &= x_1x_3 + 2\lambda x_2 = 0 \ rac{\partial L}{\partial x_3} &= x_1x_2 + 2\lambda x_3 = 0 \ rac{\partial L}{\partial \lambda} &= x_1^2 + x_2^2 + x_3^2 - 1 = 0 \end{aligned}
ight.$$

解得 $|x_1| = |x_2| = |x_3| = \frac{1}{\sqrt{3}}$

故 $|x_1x_2x_3|=rac{\sqrt{3}}{9}$

代入原方程可知 $x_1x_2x_3=-rac{\sqrt{3}}{9}$

八

已知矩阵 $A \in \mathbb{R}^{p \times q}, B \in \mathbb{R}^{p \times r}, \mathrm{rank}(A) = \min(p,q)$,未知矩阵 $X \in \mathbb{R}^{q \times r}$,求以下优化问题:

若p < q, 求Frobenius范数最小的矩阵X, 使得AX = B, 也即优化问题为

min
$$f(X) = \frac{1}{2}||X||_F^2$$

s.t $AX = B$

拉格朗日函数 $L = Tr(\frac{1}{2}X^TX) - Tr(\Lambda^T(AX - B))$

令abla L = 0,即

$$\begin{cases} \frac{\partial L}{\partial X} = X - A^T \Lambda = 0 \\ \frac{\partial L}{\partial \Lambda} = AX - B = 0 \end{cases}$$

由于 A 行满秩, 故 AA^T 可逆

故
$$AX = B = AA^T(AA^T)^{-1}B$$

$$\operatorname{FP} X = A^T (AA^T)^{-1} B$$

九少

给出优化问题 $\min_x(x^3-ax)$ 使用牛顿法时的迭代格式。

$$f'(x) = 3x^2 - a, f''(x) = 6x$$

故

$$x_n = x_{n-1} - rac{f'(x_n)}{f''(x_n)} = x_{n-1} - rac{3x_n^2 - a}{6x_n}$$

十

梯度下降法是最常用的优化方法之一。考虑优化问题

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

证明:在点 $x_0=(x_1,x_2,x_3)$ 处沿负梯度方向迭代的最佳步长为

$$\lambda = rac{x_1^2 + x_2^2 + 4x_3^2}{2x_1^2 + 2x_2^2 + 16x_3^2}$$

$$\diamondsuit x' = x - \lambda \nabla f(x)$$

故

$$egin{aligned} g(\lambda) &= f(x') \ &= f(x - \lambda
abla f(x)) \ &= (1 - 2\lambda)^2 x_1^2 + (1 - 2\lambda)^2 x_2^2 + 2(1 - 4\lambda)^2 x_3^2 \end{aligned}$$

于是

$$g'(\lambda) = -4(1-2\lambda)^2 x_1^2 - 4(1-2\lambda)^2 x_2^2 - 16(1-4\lambda)x_3^2$$

$$\diamondsuit g'(\lambda) = 0$$

解得

$$\lambda = rac{x_1^2 + x_2^2 + 4x_3^2}{2x_1^2 + 2x_2^2 + 16x_3^2}$$

器 数据科学数学基础 ♀ Mathematics DataScience

本博客所有文章除特别声明外,均采用 CC BY-SA 4.0 协议,转载请注明出处!

◆ 寻宝游戏(MongoDB)

数据科学与工程数学基础 作业6 ▶

<u>Hexo</u> ○ <u>Fluid</u>