作业 6

李邹 人工智能一班 (2020 级)

最优化方法 课程作业



2022年5月9日



作业题 1

假设 $f: R \to R$ 是凸函数, $a, b \in \mathbf{dom} f, a < b$,

(a) 证明对任意 $x \in [a,b]$, 下式成立

$$f\left(x\right) \le \frac{b-x}{b-a} f\left(a\right) + \frac{x-a}{b-a} f\left(b\right)$$

(b) 证明对任意 $x \in (a,b)$, 下式成立

$$\frac{f(x)-f(a)}{x-a} \leq \frac{f(b)-f(a)}{b-a} \leq \frac{f(b)-f(x)}{b-x}$$

画一个草图来描述此不等式。

(c) 假设函数 f 可微。利用 (b) 中的结果来证明

$$f'(a) \le \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \le f'(b)$$

注意到这些不等式也可以通过 (3.2) 得到:

$$f(b) \ge f(a) + f'(a)(b - a)$$

$$f(a) \ge f(b) + f'(b)(a - b)$$

(d) 假设函数 f 二次可微。利用 (c) 中的结论证明 $f^{''}(a) \ge 0$ 以及 $f^{''}(b) \ge 0$ 。

证明

(a) 由题, f 是凸函数, $a,b \in \mathbf{dom} f$, 则有,

$$f(\theta a + (1 - \theta)b) \le \theta f(a) + (1 - \theta)f(b) \tag{1}$$

令 $\theta = \frac{b-x}{b-a}$, 由于 a < b, 则 $\theta \in [0,1]$ 一定成立。

代入(1)式,则有,

$$f\left(\frac{b-x}{b-a}a+\frac{x-a}{b-a}b\right)=f(x)\leq \frac{b-x}{b-a}f(a)+\frac{x-a}{b-a}f(b)$$

(b) 将 (1) 式去分母化,得

$$(b-a)f(x) \le (b-x)f(a) + (x-a)f(b)$$

$$\iff (b-a)f(x) - (b-a)f(a) \le (a-x)f(a) + (x-a)f(b)$$

$$\iff \frac{f(x)-f(a)}{x-a} \le \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$$
(2)



同理可得:

$$(b-a)f(x) - (b-a)f(b) \le (b-x)f(a) + (x-b)f(b)$$

$$\iff \frac{f(b)-f(x)}{b-x} \le \frac{f(b)-f(a)}{b-a}$$
(3)

合并 (2)(3) 式, 即得,

$$\frac{f(x)-f(a)}{x-a} \leq \frac{f(b)-f(a)}{b-a} \leq \frac{f(b)-f(x)}{b-x}$$

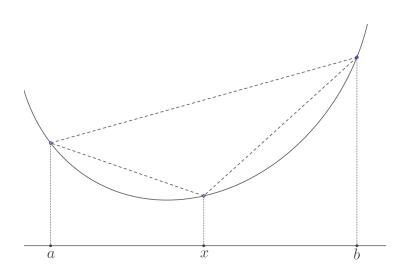


图 1: 描述 (b) 中不等式的草图

(c) 当 $x \rightarrow a$ 时,由微分的定义,有

$$\frac{f(x) - f(a)}{x - a} = f'(a)$$

代入(2)式,有

$$f'(a) \le \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \tag{4}$$

同理可得:

$$\frac{f(b) - f(a)}{b - a} \le f'(b) \tag{5}$$

综合 (4)(5) 式,可得

$$f'(a) \le \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \le f'(b)$$
 (6)



(d) 由 (6) 有 $f'(a) \le f'(b)$, 由于 a < b, 则有:

$$\frac{f'(b) - f'(a)}{b - a} \ge 0 \tag{7}$$

当 $a \rightarrow b$ 时, (7) 式可化为:

$$f^{\prime\prime}(b)\geq 0$$

同理可得:

$$f^{\prime\prime}(a)\geq 0$$

作业题 2

推导下列函数的共轭函数

- (a) 最大值函数。函数 $\max_{i=1,\ldots,n} x_i$,定义在 \mathbf{R}^n 上。
- (b) 最大若干分量之和。函数 $f(x) = \sum_{i=1}^r x_{[i]}$,定义域为 \mathbf{R}^n 。
- (c) 定义在 R 上的线性分片函数。定义在 R 上的线性分片函数 $f(x) = \max_{i=1,...,m} (a_i x + b_i)$ 。 在求解过程中,可以假设 a_i 按升序排列,即 $a_1 \leq \cdots \leq a_m$,且每一个函数 $a_i x + b_i$ 都不是冗余的,即任选 k,至少存在一点 x 使得 $f(x) = a_k x + b_k$ 。
- (d) **幂函数**。定义在 \mathbf{R}_{++} 上的函数 $f(x) = x^p$,其中 p > 1。如果 p < 0 呢?
- (e) 几何平均。定义在 \mathbf{R}_{++}^n 上的几何平均函数 $f(x) = -(\prod x_i)^{1/n}$ 。
- (f) 二阶锥上的负广义对数。函数 $f(x,t) = -\log(t^2 x^T x)$,定义域为 $\{(x,t) \in \mathbf{R}^n \times \mathbf{R} \mid \|x\|_2 < t\}$ 。

解答

(a) 由定义有,

$$f^*(y) = \sup_x \left\{ y^T x - \max x \right\}$$

首先考虑 y 分量中是否存在负值,若存在负值,则对应的 $x^T\to\infty$ 时,函数无上界,因此 $y\ge 0$ 必然成立。其次考虑 y 是否存在大于 1 的分量,若存在,则对应的 $x_i\to\infty$ 时,函数无上界,因此 $y\le 1$ 必然成立。

综上,我们将定义域限制在 $0 \le y \le 1$ 的范围中。 设 $x \in \mathbb{R}^n$ 的各分量按从大到小排序为 $x_1 \ge x_2 \ge \cdots \ge x_n$



于是有:

$$f^*(y) = \sup_x \left\{ \sum_{i=1}^n y_i x_i - x_1 \right\} = \sup_x \left\{ \left(y_1 - 1\right) x_1 + \sum_{i=2}^n y_i x_i \right\}, \quad \forall i \geq 2 \quad x_i \leq x_1$$

考虑使函数逼近上界的 x 取值,不妨取各个分量相等的向量,即 x = t1,则有:

$$f^*(y) = \sup_{x} \left\{ (y_1 - 1) x_1 + \sum_{i=2}^{n} y_i x_i \right\} = \sup_{t} \left\{ t \left(\sum_{i=1}^{m} y_i - 1 \right) \right\}$$

容易发现,当且仅当 $\sum_i y_i = 1$ 时,函数值才不受变量 t 的控制,上界一定存在。此时,

$$f^*(y) = 0$$

综上所述:

$$f^*(y) = \begin{cases} 0 & \text{if } y \ge 0, \quad \mathbf{1}^T y = 1\\ \infty & \text{otherwise} \end{cases}$$

(b) 与 (a) 类似,不难确定本小问的定义域为 $0 \le y \le 1$ 设 $x \in \mathbf{R}^n$ 的各分量按从大到小排序为 $x_1 \ge x_2 \ge \cdots \ge x_n$ 于是有:

$$f^*(y) = \sup \left\{ \sum_{i=1}^r (y_i - 1) x_i + \sum_{i=r+1}^n y_i x_i \right\}$$

考虑最大化函数值的 x 取值,不妨取各个分量相等的向量,即 x = t1,则有:

$$f^*(y) = \sup \left\{ \sum_{i=1}^r (y_i - 1) \, x_i + \sum_{i=2}^n y_i x_i \right\} = \sup \left\{ t \left(\sum_{i=1}^m y_i - r \right) \right\}$$

容易发现,当且仅当 $\sum_i y_i = r$ 时,函数值才不受变量 t 的控制,上界一定存在。此时,

$$f^*(y) = 0$$

综上所述:

$$f^*(y) = \begin{cases} 0 & \text{if } 0 \le y \le 1, \quad \mathbf{1^T} y = r \\ \infty & \text{otherwise} \end{cases}$$

(c) 对于 $f(x) = \max_{i=1,\dots,m} (a_i x + b_i)$,存在 m-1 个拐点,其表达式为:

$$x_i = \frac{b_i - b_{i+1}}{a_{i+1} - a_i}, \quad i = 1, \dots, m - 1$$

因此,不难求得:

$$f^*(y) = -b_i - \frac{b_{i+1} - b_i}{a_{i+1} - a_i} (y - a_i)$$

其中, $y \in [a_i, a_{i+1}]$

(d) 先考虑 p > 1 的情况



由 $y = \nabla f(x) = px^{p-1}$ 可得:

$$x = \left(\frac{y}{p}\right)^{\frac{1}{p-1}} \tag{8}$$

当 y > 0 时,将(8)式代入共轭函数定义式中,则有:

$$f^*(y) = y \left(\frac{y}{p}\right)^{\frac{1}{p-1}} - \left(\frac{y}{p}\right)^{\frac{p}{p-1}}$$
$$= (p-1)\left(\frac{y}{p}\right)^{\frac{p}{p-1}}$$

当 $y \le 0$ 时,显然有 $f^*(y) = 0$. 综上所述:

$$f^*(y) = \begin{cases} 0 & y \le 0\\ (p-1)\left(\frac{y}{p}\right)^{\frac{p}{p-1}} & y > 0 \end{cases}$$

再考虑 p < 0 的情况

此时定义域变换为 -R++, 同理可得:

$$f^*(y) = -y \left(\frac{-y}{p}\right)^{\frac{1}{p-1}} + \left(\frac{-y}{p}\right)^{\frac{p}{p-1}}$$
$$= (1-p) \left(\frac{-y}{p}\right)^{\frac{p}{p-1}}$$

(e) 假设 y 中存在一个大于 0 的分量,设其为 $y_k > 0$ 令 $x_k = t, x_i = 1 (i \neq k)$, 当 $t \to \infty$ 时有:

$$f^*(y) = ty_k + t^{\frac{1}{n}} \to \infty$$

因此, $y \notin \mathbf{dom} f$

当 y 中不存在一个大于 0 的分量,且 $\left(\prod_i (-y_i)\right)^{\frac{1}{n}} < \frac{1}{n}$ 时。 不妨取 $x = -\frac{t}{v}$,且 $t \to \infty$,则有:

$$f^*(y) = -\operatorname{tn} - t \left(\prod_i \left(-\frac{1}{y_i} \right) \right)^{\frac{1}{n}} > t \to \infty$$

此时,同样有 $y \notin \text{dom } f$

当 y 中不存在一个大于 0 的分量,且 $\left(\prod_i (-y_i)\right)^{\frac{1}{n}} \geq \frac{1}{n}$ 时,则有:

$$x^T y = \sum_{i=1}^n x_i y_i \le -n \left(\prod_{i=1}^n -x_i y_i \right)^{\frac{1}{n}} \le -n \cdot \frac{1}{n} \left(\prod_{i=1}^n x_i \right)^{\frac{1}{n}} = f(x)$$

从而有

$$f^*(y) = x^T y - f(x) \le 0$$

综上所述, $f^*(y) = 0$



(f) 分两种情况讨论。

当 $||y||_2 ≥ u$ 时

不妨取 x = sy, $t = s(||y||_2 + 1) > su$, $s \to \infty$, 则有:

$$x^{T}y + tu + \log(t^{2} - x^{T}x) > su^{2} + su^{2} + \log(s^{2}) \to \infty$$

上界不存在,因此 $y \notin \mathbf{dom} f$

当 $||y||_2 < u$ 时

此时 $(y,u) = \nabla f(x,t), f(x,t) = -\log\left(t^2 - x^Tx\right)$, 计算可得:

$$u = -\frac{2t}{t^2 - x^T x}, y = \frac{2x}{t^2 - x^T x}$$

下面尝试反解出 x,t, 不难得到:

$$x = \frac{2y}{u^2 - y^T y}, t = -\frac{2u}{u^2 - y^T y} \tag{9}$$

将 (9) 式代入 g(y,u) 中, 即得:

$$\begin{split} g(y,u) &= x^T y + t u + \log \left(t^2 - x^T x \right) \\ &= -2 + \log \left(\frac{4}{u^2 - y^T y} \right) \end{split}$$

注 在《Convex Optimization Solutions Manual》中,编者给出本小问的参考答案为 $2 + \log 4 - \log \left(y^2 - u^t u \right)$,显然 y 不应为平方的形式,而应当以转置相乘的形式参与运算。值得注意的是,参考答案中 $y^2 - u^t u$ 似乎不在 log 函数所要求的定义域中。