

凸优化 2023 答案

一、填空题

1. 阻尼牛顿阶段 二次收敛阶段

解析: newton 迭代一开始收敛很慢, 算法始终选择步长 $t < 1$, 当满足一定条件时, 会选择 $t=1$ 收敛很快, 详细条件和证明在凸优化书 P466

$$2. \nabla f(x^*) = 0 \quad \|f(x)\|_* \arg \min \{\nabla f(x)^T d \mid \|d\| = 1\}$$

$$-\nabla^2 f(x)^{-1} \nabla f(x) \quad \left[\nabla f(x)^T \nabla^2 f(x)^{-1} \nabla f(x) \right]^{\frac{1}{2}}$$

解析: 最优点处的梯度为 0, 为最优性条件, 第二个空是非规范下降方向, 规范化下降方向是 $\arg \min \{\nabla f(x)^T d \mid \|d\| = 1\}$ 非规范要乘 $\|f(x)\|_*$

3. 可行点牛顿方法 不可行点牛顿方法 对偶牛顿方法

ps. 不会可以抄后面的大题

$$2x_1 + \lambda = 0$$

$$4x_2 + \lambda + \nu = 0$$

$$x_1 + x_2 - 3 = 0$$

$$4. \nu(x_2 - 1) = 0$$

$$x_2 \leq 1$$

$$\nu > 0$$

拉格朗日函数为 L , 等式约束为 $g(x)$, 不等式约束为 $f(x)$

$$\nabla L = 0$$

$$g(x) = 0$$

$$f_i(x) \leq 0$$

$$\nu f(x) = 0$$

$$\nu_i > 0$$

二、判定凸集及凸函数

1. 是凸集

取 $\forall x, y \in C$, 如下可证 $\theta x + (1-\theta)y \in C$

$$\begin{aligned} & (\theta x + (1-\theta)y)^T A(\theta x + (1-\theta)y) \\ &= \theta^2 x^T A x + (1-\theta)^2 y^T A y + 2(1-\theta)\theta x^T A y \\ &\leq \theta^2 b + (1-\theta)^2 b + 2(1-\theta)\theta b \\ &= b \end{aligned}$$

解析：从定义入手即可。

2. 是凸函数

我们可以计算 Hessian 矩阵

$$\nabla^2 f(x) = \begin{bmatrix} \frac{2}{y} & -\frac{2x}{y^2} \\ -\frac{2x}{y^2} & \frac{2x^2}{y^3} \end{bmatrix}$$

计算 Hessian 矩阵特征值 $\lambda_1 = 0$, $\lambda_2 = \frac{2(x^2 + y^2)}{y^3} > 0$ 其为半正定矩阵, 则

该函数为凸函数。

解析，证明凸函数可以从定义，一阶判定，二阶判定考虑。

三、对以下优化问题

1. $X = [3, 4]$

$$x^* = 3$$

$$p^* = 22$$

2.

$$\begin{aligned}
L(x, \lambda) &= (3x^2 - 2x + 1) + \lambda(x - 3)(x - 4) \\
&= (3 + \lambda)x^2 - (7\lambda + 2)x + 12\lambda + 1 \\
g(\lambda) &= \min_x L(x, \lambda) \\
&= -\frac{\lambda}{4} + \frac{123}{4} - \frac{361}{4\lambda + 12} \\
g''(\lambda) &= \frac{-361}{2(\lambda + 3)^3} < 0
\end{aligned}$$

解析 $L = f(x) - \lambda g(x)$, 证明凹函数对于单变量函数求二阶导即可

3.

$$\max g(\lambda)$$

$$s.t. \lambda > 0$$

令 $g'(\lambda) = 0$ 得 $\lambda = 16$, 此时 $d^* = 22$

此时强对偶性成立

根据 Slater 条件, 当 $x = 3.5$ 时, $(x - 3)(x - 4) < 0$, 符合强对偶性。

解析: Slater 条件只需找到使 $g(x) < 0$ 的非边界点就行。

四、对于无约束优化问题

(a)

$$\text{由 } f(y) \geq f(x) + \nabla f(x)^T (y - x) + \frac{m}{2} \|y - x\|_2^2$$

$$f(y) \geq f(x) - \|\nabla f(x)\|_2 \|y - x\|_2 + \frac{m}{2} \|y - x\|_2^2$$

$$\text{有 } f(x^*) < f(x^k)$$

$$0 > f(x^*) - f(x^k) \geq -\|\nabla f(x^k)\|_2 \|x^* - x^k\|_2 + \frac{m}{2} \|x^* - x^k\|_2^2$$

$$\|x^* - x^k\| \leq \frac{1}{2m} \|\nabla f(x^k)\|$$

解析：这个证明可以看书 P440

$$(b) -\nabla f(x)^T$$

解析 Euclid 下降方向为二范数下降方向，最速下降方向就是负梯度方向

$$(c)$$

1. 取 $x_0 \in \text{dom} f$
2. 终止条件 $\|\nabla f(x)\| < \varepsilon$
3. 确定 $t > 0, d = -\nabla f(x)^T$ 使 $f(x+td) < f(x)$
4. $x = x+td$ 回 2

$$(d) \text{ 上界 } k \geq \frac{\log((f(x) - p^*)/\varepsilon)}{\log(1/c)}$$

其中 $c = 1 - m/M$

证明

$$f(x^+) \leq f(x) - \frac{1}{2M} \|\nabla f(x)\|_2^2$$

$$\|f(x)\|_2^2 \geq 2m(f(x) - p^*)$$

$$f(x^k) - p^* \leq c^k (f(x^0) - p^*)$$

$$\text{其中 } c = 1 - \frac{m}{M}$$

解析：这个在书的 P446

五、对于等式约束优化问题

$$(a)$$

$$r(x, v) = \begin{bmatrix} \nabla f(x) + A^T v \\ Ax - b \end{bmatrix}$$

dx 可由以下方程解得

$$\begin{bmatrix} \nabla^2 f(x) & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} dx \\ dv \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} \nabla f(x) + A^T v \\ Ax - b \end{bmatrix}$$

(b)

1. 取 x_0 符合 $Ax = b$

2. 终止条件 $\frac{1}{2} \lambda(x^k)^2 < \varepsilon$

3. 由 KKT 方程解得 dx

$$\begin{bmatrix} \nabla^2 f(x) & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} dx \\ w \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} \nabla f(x) \\ 0 \end{bmatrix}$$

4. $t=1$

while $f(x^k + tdx) > f(x^k) - \alpha t^k \lambda(x^k)^2$

$t = \beta t$

5. $x^{k+1} = x^k + tdx^k$, 回 2

六、对于等式不等式约束优化问题

(a)

$$\min f_0(x) + \sum_{i=1}^m -\frac{1}{t} \log(-f_i(x))$$

$$s.t. Ax = b$$

$$\phi(x) = \sum_{i=1}^m \log(-f_i(x))$$

(b)

$$t \nabla f(x) + \nabla \phi(x) + A^T v = 0$$

$$\begin{bmatrix} t \nabla^2 f_0(x) + \nabla^2 \phi(x) & A^T \\ A & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} dx \\ v \end{bmatrix} = - \begin{bmatrix} t \nabla f_0(x) + \nabla \phi(x) \\ 0 \end{bmatrix}$$

(c)

$$\begin{aligned}g(\lambda, v) &= f_0(x^*(t)) + \sum_{i=1}^m \lambda_i(t) f_i(x^*(t)) + v^*(t)^T (Ax^*(t) - b) \\&= f_0(x^*(t)) - m/t \\f_0(x^*(t)) - p^* &\leq m/t\end{aligned}$$

(d)

$$\begin{aligned}\min s \\f(x) &\leq s \\Ax &= b\end{aligned}$$

若 $p^* < 0$, 有严格可行解

若 $p^* > 0$ 无可行解

若 $p^* = 0$ 有可行解, 无严格可行解

解析: 利用障碍方法要计算严格可行点, 需要构造初始点,
 s 可以理解为最大不可行值的上界, 我们要使最大值小于零
(书 P552)