第三章 无约束优化方法

无约束优化问题

 $\min_{x \in R^n} f(x) \tag{3.0.1}$

其中 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$.





教学内容

- 一. 算法理论基础 (§ 3.1)
- 二. 最速下降法 (§ 3.2)
- 三. 牛顿法 (§3.3)
- 四. 共轭梯度法 (§ 3.4)
- 五. 拟牛顿法 (§3.5)

§3.1 算法理论基础



考虑无约束优化问题

$$\min_{x \in R^n} f(x) \tag{3.0.1}$$

其中 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$.

记号:
$$g(x) := \nabla f(x)$$
, $g_k := \nabla f(x^k)$, $g_* := \nabla f(x^*)$
 $G(x) := \nabla^2 f(x)$, $G_k := \nabla^2 f(x^k)$, $G_* := \nabla^2 f(x^*)$

一、无约束优化问题的最优性条件



引理3.1.1 给定 $x^* \in \mathbb{R}^n$ 和任意的 $d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$,则

 x^* 是 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ 的(严格)局部极小点 $\Leftrightarrow \lambda_* = 0$ 是一元函数 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$ 的(严格) 局部极小点.

证明: 显然,由 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$ 可得 $\varphi(0) = f(x^*)$.

假设 x^* 是多元实值函数 f 的局部极小值点, 那么对任意靠近 x^* 的 $x \in \mathbb{R}^n$ 有 $f(x^*) \leq f(x)$. 而对任意的 $d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, 当 λ 充分靠近 0 时, $x^* + \lambda d$ 将充分靠近 x^* , 所以 $\lambda_* = 0$ 是一元函数 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$ 的局部极小值点.

假设 $\lambda_* = 0$ 是一元函数 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$ 的局部极小值点, 那么当 λ 充分靠近 0 时, $\varphi(0) \leqslant \varphi(\lambda)$. 因此, 对任意的 $d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, 当 λ 充分靠近 0 时, $x^* + \lambda d$ 将充分靠近 x^* 且 $f(x^*) \leqslant f(x^* + \lambda d)$. 由 d 的任意性可得, 对任意靠近 x^* 的 $x \in \mathbb{R}^n$ 有 $f(x^*) \leqslant f(x)$. 所以 x^* 是多元实值函数 f 的局部极小值点.

因此, x^* 是多元实值函数 f 的局部极小值点当且仅当 $\lambda_*=0$ 是一元函数 $\varphi(\lambda)=f(x^*+\lambda d)$ 的局部极小值点. 类似可得: x^* 是多元实值函数 f 的严格局部 极小值点当且仅当 $\lambda_*=0$ 是一元函数 $\varphi(\lambda)=f(x^*+\lambda d)$ 的严格局部极小值点. \square



一元函数取得极值的条件

设一元函数 $\varphi:\mathbb{R}\to\mathbb{R}$,则

- (i) (一阶必要条件) 若函数 φ 一阶连续可微且 $\lambda_* \in \mathbb{R}$ 为 φ 的局部极小值点,则 $\varphi'(\lambda_*) = 0$;
- (ii) (二阶必要条件) 若函数 φ 二阶连续可微且 $\lambda_* \in \mathbb{R}$ 为 φ 的局部极小值点,则 $\varphi'(\lambda_*) = 0$ 且 $\varphi''(\lambda_*) \geq 0$;
- (iii) (二阶充分条件) 若函数 φ 二阶连续可微且 $\varphi'(\lambda_*) = 0$ 且 $\varphi''(\lambda_*) > 0$,则 $\lambda_* \in \mathbb{R}$ 为函数 φ 的严格局部极小值点.

无约束优化问题的最优性条件



定理3.1.1(必要条件) 设 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$.

- (i) (一阶必要条件) 若f在 $x^* \in \mathbb{R}^n$ 的某邻域内一阶连续可微,且 x^* 是f的局部极小点,则 $g_* = \nabla f(x^*) = 0$;
- (ii) (二阶必要条件) 若 f 在 $x^* \in \mathbb{R}^n$ 的某邻域内二阶连续可微,且 x^* 是 f 的局部极小点,则 $g_* = 0$ 且 $G_* = \nabla^2 f(x^*)$ 对称半正定.

称满足一阶必要条件 $g_* = 0$ 的点为稳定点(也称为驻点). 稳定点分为三种类型:极大值点、极小值点、鞍点.

注: 该定理的逆命题不成立, 可能有鞍点存在.



证明 只证明 (ii) 中的结论, (i) 中的结论类似可得. 任取 $d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, 定义 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$. 由于函数 f 在 x^* 的某邻域内二阶连续可微, 所以函数 φ 在 $\lambda_* = 0$ 的某邻域内二阶连续可微且

$$\varphi'(\lambda) = g(x^* + \lambda d)^{\mathrm{T}} d, \quad \varphi''(\lambda) = d^{\mathrm{T}} G(x^* + \lambda d) d.$$

由于 x^* 为 f 的局部极小值点, 所以由引理 3.1.1 知, $\lambda_* = 0$ 是一元函数 φ 的局部极小值点. 因此, 由一元函数的极值条件 $\varphi'(0) = 0$ 和 $\varphi''(0) \ge 0$ 可得

$$g_*^{\mathrm{T}}d = 0, \quad d^{\mathrm{T}}G_*d \geqslant 0.$$

由 d 的任意性进一步可得: $g_* = 0$ 且 G_* 半正定. 定理得证.



定理3.1.2 (二阶充分条件)

设f在 $x^* \in \mathbb{R}^n$ 的某邻域内二阶连续可微. 若 $g_* = 0$ 且 G_* 正定,则 x^* 是函数 f 的严格局部极小值点.



证明 任取 $d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$, 定义 $\varphi(\lambda) = f(x^* + \lambda d)$. 由于函数 f 在 x^* 的某邻域内二阶连续可微, 所以函数 φ 在 $\lambda_* = 0$ 的某邻域内二阶连续可微且

$$\varphi'(0) = g_*^{\mathrm{T}} d, \quad \varphi''(0) = d^{\mathrm{T}} G_* d.$$

由于 $g_* = 0$ 且 G_* 正定, 所以可得

$$\varphi'(0) = g_*^{\mathrm{T}} d = 0 \quad \text{I.} \quad \varphi''(0) = d^{\mathrm{T}} G_* d > 0, \quad \forall d \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}.$$

这表明: $\lambda_* = 0$ 是一元函数 φ 的严格局部极小值点. 所以由引理 3.1.1 可知, x^* 为 f 的严格局部极小值点. 定理得证.

无约束凸规划问题的最优性条件



定理3.1.3 (无约束凸规划的最优性条件)

设 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ 是一阶连续可微的凸函数,则

 x^* 是函数 f的全局极小值点 $\Leftrightarrow g_* = 0$.

证明 必要性由定理 3.1.1 可得, 下证充分性. 由于 f 是 \mathbb{R}^n 上的一阶连续可微的凸函数, 根据凸函数的一阶判别定理 (定理 1.3.4), 因而可得对任意的 $x \in \mathbb{R}^n$, 有

$$f(x) - f(x^*) \ge g_*^{\mathrm{T}}(x - x^*).$$

结合上式和条件 $g_*=0$, 于是有: 对任意的 $x\in\mathbb{R}^n$ 有 $f(x)\geqslant f(x^*)$. 这表明: x^* 为函数 f 的全局极小值点. 定理得证.

二、线搜索迭代下降算法及其收敛性



1、算法的基本思想

从某个初始点开始,按照一定的规则不断地寻找迭代方向和迭代步长进行迭代,使得目标函数 f 的函数值不断地下降,以至于所得到的点列中的最后一个点(如果点列有限)或点列的某个聚点(如果点列无限)是无约束优化问题的稳定点.

二、线搜索迭代下降算法及其收敛性



2、算法框架

算法3.1.1(线搜索迭代下降算法)选择初始点 $x^0 \in \mathbb{R}^n$,置k := 0.

步2: 确定下降方向 $d^k \in \mathbb{R}^n$,使得 $g_k^T d^k < 0$.

步3: 确定步长 $\lambda_k > 0$,使得 $f(x^k + \lambda_k d^k) < f(x^k)$.

步4: 置 $x^{k+1} := x^k + \lambda_k d^k$, k := k+1, 并返回步1.



3、算法的收敛性

定理3.1.4 假设 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ 连续可微有下界,且其梯度函数g具有Lipschitz连续性,

即存在常数L > 0使得对任意 $x, y \in \mathbb{R}^n$,有 $\|g(x) - g(y)\| \le L\|x - y\|$.

设无穷序列 $\{x^k\}$ 由算法3.1.1产生,其中步长 λ_k 由精确一维搜索得到,那么,

$$\sum_{k=0}^{\infty} \|g_k\|^2 \cos^2 \theta_k < \infty \quad (这里 \theta_k 表示 d^k 与 - g_k 之间的夹角).$$

特别地,若存在常数 $\beta > 0$ 使得 $\cos \theta_k \ge \beta$,则 $\lim_{k \to \infty} ||g_k|| = 0$.



证明 由于最后的结论可由(3.1.2)式的结论直接得到,因而下面只需证明(3.1.2)式的结论成立. 因为函数f连续可微, 所以对任意的 $\lambda > 0$, 存在 $\alpha_k \in (0,1)$ 使得

$$\begin{split} f(x^k + \lambda d^k) &= f(x^k) + \lambda g(x^k + \alpha_k \lambda d^k)^\top d^k \\ &= f(x^k) + \lambda g_k^\top d^k + \lambda [g(x^k + \alpha_k \lambda d^k) - g_k]^\top d^k \\ &\leq f(x^k) + \lambda g_k^\top d^k + \lambda ||g(x^k + \alpha_k \lambda d^k) - g_k||||d^k|| \\ &< f(x^k) + \lambda g_k^\top d^k + \lambda^2 \mathcal{L}||d^k||^2, \end{split}$$

特别地, 取 $\hat{\lambda}_k := -\frac{g_k^T d^k}{2\mathcal{L} ||d^k||^2}$, 则由上式可得

$$f(x^k + \hat{\lambda}_k d^k) \le f(x^k) - \frac{(g_k^\top d^k)^2}{4\mathcal{L}||d^k||^2}.$$



又由精确一维线搜索知: 步长 λ_k 满足 $f(x^{k+1}) = f(x^k + \lambda_k d^k) \le f(x^k + \hat{\lambda}_k d^k)$. 因此, $f(x^{k+1}) \le f(x^k + \hat{\lambda}_k d^k) \le f(x^k) - \frac{(g_k^\top d^k)^2}{4 f \|d^k\|^2}.$

根据(3.1.1)式,由上式可得

$$||g_k||^2 \cos^2 \theta_k \le 4\mathcal{L}[f(x^k) - f(x^{k+1})].$$

从而有
$$\sum_{k=0}^{n-1} \|g_k\|^2 \cos^2 \theta_k \le 4L \sum_{k=0}^{n-1} (f(x^k) - f(x^{k+1})) = 4L(f(x^0) - f(x^n))$$

因为f(x)有下界,所以 $\sum_{k=0}^{\infty} \|g_k\|^2 \cos^2 \theta_k < \infty$. 证毕.



定理3.1.5 假设无穷序列 $\{x^k\}$ 由算法3.1.1产生,其中步长 λ_k 由Armijo线搜索得到,并且定理3.1.4的其他条件成立. 如果存在常数c>0,使得 $\|g_k\| \le c \|d^k\|$,

则定理3.1.4的结论成立.

定理3.1.6 如果无穷序列 $\{x^k\}$ 由算法3.1.1产生,其中步长 λ_k 由Wolfe线搜索得到,并且定理3.1.4的其他条件成立,则定理3.1.4的结论成立.



4、算法收敛速度

定理3.1.7 假设 $f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$ 二阶连续可微,无穷序列 $\{x^k\}$ 由算法3.1.1产生,其中迭代步长 λ_k 由Armijo线搜索得到(其中 $\sigma \in (0, \frac{1}{2})$)或由Wolfe线搜索得到.假设 $x^k \to x^*$, $g_* = 0$ 且 G_* 正定.如果 $\lim_{k \to \infty} \frac{\left\|g_k + G_k d^k\right\|}{\left\|d^k\right\|} = 0,$

则 (1) 当k充分大时, $\lambda_k = 1$; (2) 序列 $\{x^k\}$ 局部超线性收敛于 x^* .

谢谢观看!



