最优化简介

Hailiang ZHAO @ ZJU-CS

http://hliangzhao.me

2021年6月30日

标准形式

$$\mathcal{P}_1: \quad \min \quad f(x)$$

$$s.t. \quad x \in \mathcal{X}$$

- 1. $x \in \mathbb{R}^n$: 决策变量
- $2. f: \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$: 目标函数
- 3. $\mathcal{X} \subseteq \mathbb{R}^n$: 可行域

$$\mathcal{X} \triangleq \{x \in \mathcal{R}^n | c_i(x) \le 0, i = 1, ..., m,$$

 $c_i(x) = 0, i = m + 1, ..., m + l.\}$

- ▶ $\min f(x) \Rightarrow \inf f(x)$ (最大下界)
- ▶ $\max f(x) \Rightarrow \sup f(x)$ (最小上界)

实例

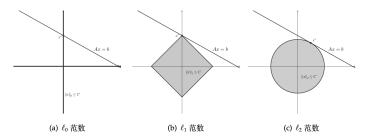
▶ 稀疏优化(信号还原)

(NP-hard)
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} ||x||_0,$$

$$s.t. \quad Ax = b$$

变换为 l_1 -norm 优化问题求解(l_0 -norm 和 l_1 -norm 优化一样,均具备稀疏性):

(solvable)
$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} ||x||_1,$$
$$s.t. \quad Ax = b$$



实例

▶ 低秩矩阵恢复

$$\begin{aligned} & \min_{X \in \mathbb{R}^{m \times n}} \mathrm{rank}(X), \\ & s.t. \quad X_{ij} = M_{ij}, (i,j) \in \Omega \end{aligned}$$

根据稀疏优化思想,非零奇异值的个数 ⇒ 非零奇异值的和:

$$\min_{X \in \mathbb{R}^{m \times n}} ||X||_*,$$
s.t. $X_{ij} = M_{ij}, (i, j) \in \Omega$

二次罚函数形式 (去掉约束项):

$$\min_{X \in \mathbb{R}^{m \times n}} \mu \|X\|_* + \frac{1}{2} \sum_{(i,j) \in \Omega} \left(X_{ij} - M_{ij} \right)^2$$

步骤与分类

▶ 步骤: 构造模型 ⇒ 确定问题类型 ⇒ 设计算法 ⇒ 实现

▶ 分类:

1. 连续: 可以根据临域信息来估计某点是否最优

2. 离散:通常松弛成连续问题来求解

1. 无约束: 欧几里得空间中寻找函数的最小点

2. 有约束: 将约束罚到目标函数上转换为无约束问题

1. 确定: 不含未知参数

2. 随机: 目标函数是关于未知参数的期望

1. 线性: 单纯型法、内点法

2. 非线性: 目标或约束至少有一个非线性

1. 凸: 任何局部最优解都是全局最优解

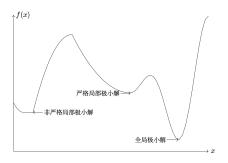
2. 非凸: 转化为一系列凸子问题并逼近

最优解

定义

\mathcal{P}_1 的最优解 对于 $\bar{x} \in \mathcal{X}$:

- 1. $\forall x \in \mathcal{X}, f(\bar{x}) \leq f(x) \Rightarrow \bar{x}$ 为全局极小解/最优解/最小值点;
- 2. 存在 \bar{x} 的 ε-临域 $\mathcal{N}_{\varepsilon}(\bar{x})$ 使得 $\forall x \in \mathcal{N}_{\varepsilon}(\bar{x}) \cap \mathcal{X}, f(\bar{x}) \leq f(x) \Rightarrow \bar{x}$ 为局部极小解/局部最优解;
- $3. \ \forall x \in \mathcal{N}_{\varepsilon}(\bar{x}) \cap \mathcal{X}$ 且 $x \neq \bar{x}, f(\bar{x}) < f(x) \Rightarrow \bar{x}$ 为严格局部极小解。



解的形式

- ▶ 解析解 (分析函数性质得到)
- ▶ 数值解(迭代算法) (无约束优化)收敛准则(需要某种方法对 x* 进行估计):

$$\frac{f(x^k) - f^*}{\max\{|f^*, 1|\}} \le \varepsilon_1, \quad \|\nabla f(x^k)\| \le \varepsilon_2$$

判定约束优化问题是否收敛还需考虑约束条件的违反度。

停机准则:

$$\frac{\|x^{k+1} - x^k\|}{\max\{\|x^k\|, 1\}} \le \varepsilon_3, \quad \frac{\|f(x^{k+1}) - f(x^k)\|}{\max\{\|f(x^k)\|, 1\}} \le \varepsilon_4$$

依点列收敛到局部(全局)最优解:

$$\lim_{k \to \infty} \|x^k - x^*\| = 0$$

渐进收敛速度

Q-**收敛速度**: 对于充分大的 k, 若有

1.
$$\frac{\|x^{k+1}-x^*\|}{\|x^k-x^*\|} \le a, a \in (0,1) \Longrightarrow Q$$
-线性收敛

2.
$$\frac{\|x^{k+1}-x^*\|}{\|x^k-x^*\|} = 0 \Longrightarrow Q$$
-超线性收敛 (快)

3.
$$\frac{\|x^{k+1}-x^*\|}{\|x^k-x^*\|} \le 1 \Longrightarrow Q$$
-次线性收敛

4.
$$\frac{\|x^{k+1} - x^*\|}{\|x^k - x^*\|^2} \le a, a \in (0, 1) \Longrightarrow Q$$
-二次收敛(快)

差距越小,速度越快,注意 $\|x^{k+1} - x^*\|$ 和 a 都应是远小于 1 的量。

R-线性收敛 (同理可定义 R-超/次/二次收敛):

$$||x^k - x^*|| \le t_k \Longrightarrow$$
 记为 $\mathcal{O}(t_k)$

其中 $\{t_k\}$ 是非负的 Q-线性收敛序列。

复杂度

可结合渐进收敛速度得到。

示例: 若已知

$$f(x^k) - f(x^*) \le \frac{c}{\sqrt{k}}, \forall k > 0,$$

则满足精度 $f(x^k) - f(x^*) \le \varepsilon$ 的迭代次数 k 满足

$$k \geq \frac{c^2}{\varepsilon^2}.$$

因此,算法对应的复杂度为 $O(\frac{1}{\varepsilon^2})$ 。

优化算法设计技巧*

- 1. **泰勒展开**(多项式的可拟合任意曲线) 在局部用多项式函数逼近并迭代更新。
- 2. **对偶** 对偶问题通常比原始问题容易求解, Primal-Dual Update, ADMM, etc。
- 3. 拆分

$$\min_{x} f(x) + g(x) \Longrightarrow \min_{x,y} f(x) + g(y), \quad s.t. \quad x = y$$

4. **块坐标下降** 通过逐步求解分量转化为多个低维空间的优化问题。