### 基本概念

**最优化问题的数学模型的一般形式 (优化模型):**(第七章又重新定义了一遍, 只是符号有所不同, 这里定义为极小化问题, 极大化问题可以转化为极小化问题)

$$\begin{cases} \min \ f(x) \\ \text{s.t.} \ c_i(x) = 0, \ i = 1, 2, \dots, m, \\ c_i(x) \geqslant 0, \ i = m + 1, \dots, p, \end{cases}$$

其中  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in \mathbb{R}^n$ ,  $f : \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^1$ ,  $c_i = \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}^1$   $(i = 1, 2, \dots, p)$  为连续函数, 通常还要求连续可微. x 称为**决策变量**, f(x) 为**目标函数**,  $c_i(x)$ ,  $i = 1, 2, \dots, p$  为**约束函数 (约束条件)**,  $c_i(x) = 0$ ,  $i = 1, 2, \dots, m$  为**等式约束**,  $c_i(x) \ge 0$ ,  $i = m + 1, \dots, p$  为**不等式约束**, 并记等式约束指标集为  $E = \{1, 2, \dots, m\}$ , 不等式约束指标集为  $I = \{m + 1, \dots, p\}$ .

**可行点**: 若点  $x \in \mathbb{R}^n$  满足优化模型中的所有约束条件, 则称 x 为**可行点**.

可行域: 全体可行点所成之集称为可行域, 即

$$\mathcal{F} = \{x : c_i(x) = 0, i = 1, 2, \dots, m, c_i(x) \ge 0, i = m + 1, \dots, p\}.$$

有效约束 (起作用约束): 可行点  $\bar{x} \in \mathcal{F}$ , 若  $c_i(\bar{x}) = 0$ , 则称不等式约束  $c_i(x) \ge 0$  在点  $\bar{x}$  是有效约束, 并称可行点  $\bar{x}$  位于约束  $c_i(x) \ge 0$  的边界.

**有效约束集**: 记  $I(x) = \{i : c_i(x) = 0, i \in I\}$ , 对任何  $x \in \mathbb{R}^n$ , 我们称集合

$$A(x) = E \cup I(x)$$

是在 x 点处的有效约束指标集 (或积极约束指标集), 简称有效约束集或有效集.

**可行方向**: 设  $x^* \in \mathcal{F}$ ,  $0 \neq d \in \mathbb{R}^n$ , 若存在  $\delta > 0$  使得

$$x^* + \alpha d \in \mathcal{F}, \quad \forall \alpha \in [0, \delta],$$

则称  $d \in \mathcal{F}$  在  $x^*$  处的**可行方向**.  $\mathcal{F}$  在  $x^*$  处的全体可行方向所成之集记为  $\mathcal{FD}(x^*,\mathcal{F})$ .

**下降方向**: 设 f(x) 为  $\mathbb{R}^n$  上的连续函数, 点  $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$ , 若对于方向  $s \in \mathbb{R}^n$  存在  $\delta > 0$  使得下式成立

$$f(\bar{x} + \alpha s) < f(\bar{x}), \quad \forall \alpha \in (0, \delta),$$

则称 s 为 f(x) 在  $\bar{x}$  处的一个**下降方向**, 将点  $\bar{x}$  处的所有下降方向所成之集记为  $\mathcal{D}(\bar{x})$ .

**无效约束 (不起作用约束)**: 可行点  $\bar{x} \in \mathcal{F}$ , 若  $c_i(\bar{x}) > 0$ , 则称不等式约束  $c_i(x) \ge 0$  在点  $\bar{x}$  是 **无效约束**, 并称可行点  $\bar{x}$  位于约束  $c_i(x) \ge 0$  的内部.

全局 (或总体) 最优解 (极小点): 可行点  $x^* \in \mathcal{F}$  称为优化模型的全局最优解, 当且仅当

$$f(x^*) \leqslant f(x), \quad \forall x \in \mathcal{F}.$$

**严格全局 (或总体) 最优解 (极小点)**: 可行点  $x^* \in \mathcal{F}$  称为优化模型的**严格全局最优解**, 当且仅当

$$f(x^*) < f(x), \quad \forall x \in \mathcal{F}, \ x \neq x^*.$$

**局部最优解 (极小点)**: 可行点  $x^* \in \mathcal{F}$  称为优化模型的**局部最优解**, 当且仅当, 存在  $x^*$  的一个邻域

$$\mathcal{N}(x^*) = \{x : ||x - x^*|| \le \delta\}$$

使得下式成立

$$f(x^*) \leqslant f(x), \quad \forall x \in \mathcal{N}(x^*) \cap \mathcal{F}.$$

同理也可以定义严格局部最优解.

**严格局部最优解 (极小点)**: 可行点  $x^* \in \mathcal{F}$  称为优化模型的**严格局部最优解**, 当且仅当, 存在  $x^*$  的一个邻域

$$\mathcal{N}(x^*) = \{x : ||x - x^*|| \le \delta\}$$

使得下式成立

$$f(x^*) < f(x), \quad \forall x \in \mathcal{N}(x^*) \cap \mathcal{F}, \ x \neq x^*.$$

**凸集**: 集合  $D \subset \mathbb{R}^n$  称为**凸集**, 当且仅当, 对于任意  $x, y \in D$  有

$$\lambda x + (1 - \lambda)y \in D, \quad \forall \lambda \in [0, 1].$$

即连接 x, y 的直线段上的所有点均在集合 D 内.

**凸函数**: 设函数 f(x) 在凸集 D 上有定义, 如果对于任意  $x,y \in D$  有

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \le \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y), \quad \forall \lambda \in [0, 1],$$

则称 f(x) 是凸集 D 上的**凸函数**.

**严格凸函数**: 设函数 f(x) 在凸集 D 上有定义, 如果对于任意  $x, y \in D, x \neq y$  有

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) < \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y), \quad \forall \lambda \in (0, 1),$$

则称 f(x) 是凸集 D 上的**严格凸函数**.

**凸规划问题**: 可行域  $\mathcal{F}$  是凸集, 目标函数 f(x) 是凸函数的最优化问题称为**凸规划问题**. (可以证明, 凸规划问题的局部最优解必是全局最优解)

**判断凸函数方法**: 设 f(x) 为非空开凸集  $D \subset \mathbb{R}^n$  上的二阶可微函数,则

- (1) f(x) 的 Hesse 矩阵  $\nabla^2 f(x)$  在 D 上半正定 (所有主子式均  $\geq 0$ )  $\iff$  f(x) 是 D 上的凸函数.
- (2) f(x) 的 Hesse 矩阵  $\nabla^2 f(x)$  在 D 上**正定** (顺序主子式均 > 0) $\Rightarrow f(x)$  是 D 上的**严格凸函**数.

最优性条件: 最优化问题的最优解(局部的或者全局的)所必须满足的条件.

**KKT 点**: 利用迭代的方法产生一个逐步改善的序列  $\{x^{(k)}\}$ , 在  $\{x^{(k)}\}$  为**有限**点列时, 它最后一个点是 **KKT 点**; 当  $\{x^{(k)}\}$  是**无限点列**时, 其任意一个聚点为 **KKT 点**.

#### 最优化方法的基本迭代格式:

- 1. 给出初始点  $x^{(0)}$ , 令 k := 0; (初始化)
- 2. 如果  $x^{(k)}$  满足对最优解估计的终止条件, 停止迭代; (结束条件)
- 3. 确定一个改善  $x^{(k)}$  的修正量  $s^{(k)}$ ; (计算)

**算法 (方法) 的收敛性**: 一个算法是收敛的, 当且仅当, 算法产生的序列  $\{x^{(k)}\}$  满足

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

其中 $x^*$  为该问题的 KKT点, 即该序列  $\{x^{(k)}\}$  收敛.

全局收敛 (总体收敛): 如果一个算法对于任意给定的初始点都能能够收敛,则称该算法全局收敛.

**局部收敛**:如果一个算法只有当初始点接近或充分接近最优解时才具有收敛性,则称该算法**局部收敛**.

**收敛速度**: 设向量序列  $\{x^{(k)}\}\subset\mathbb{R}^n$  收敛于  $x^*$ , 定义误差序列

$$e_k = x^{(k)} - x^*.$$

若存在正常数 C 和 r 使得下式成立

$$\lim_{k \to \infty} \frac{||x^{(k+1)} - x^*||}{||x^{(k)} - x^*||^r} = \lim_{k \to \infty} \frac{||e_{k+1}||}{||e_k||^r} = C,$$

则称序列  $\{x^{(k)}\}$  r 阶收敛于  $x^*$ (以 C 为因子, 有时也称 C 为**收敛速度的值**).

当 r=1, 0 < C < 1 时称为线性收敛, r=2 时称为二次收敛, r>1 时称为超线性收敛.

#### 精确线性搜索的无约束最优化算法的一般形式:

- 1. 给出初始点  $x_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $\varepsilon \geq 0$ , 今 k := 0.
- 2. 计算  $\nabla f(x_k)$ , 若  $||\nabla f(x_k)|| \leq \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 计算下降方向  $d_k$ , 计算步长因子  $\alpha_k$ , 使得

$$f(x_k + \alpha_k d_k) = \min_{\alpha \geqslant 0} f(x_k + \alpha d_k).$$

4. 今  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$ , k := k+1, 转到第 2 步.

# 5 种无约束最优化方法

**最速下降法**: 设目标函数 f(x) 在  $x_k$  附近连续可微, 且  $g_k := \nabla f(x_k) \neq 0$ .

- 1. 给出初始点  $x_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $\varepsilon \geq 0$ , 令 k := 0.
- 2. 计算  $d_k = -g_k$ ; 若  $||g_k|| \le \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 计算步长因子  $\alpha_k$ , 使得

$$f(x_k + \alpha_k d_k) = \min_{\alpha \geqslant 0} f(x_k + \alpha d_k).$$

4.  $\diamondsuit x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k, k = k+1$ , 转到第 2 步.

**带步长因子的牛顿法**: 设 f(x) 二次连续可微,  $x_k \in \mathbb{R}^n$ , 令  $G_k := \nabla^2 f(x_k)$ ,  $g_k := \nabla f(x_k)$ .

- 1. 给出初始点  $x_0, \varepsilon \geq 0$ , 令 k := 0.
- 2. 计算  $g_k$ . 若  $||g_k|| \leq \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 解方程组  $G_k d = -g_k$  得  $d_k$  为牛顿方向, 计算步长因子  $\alpha_k$ , 使得

$$f(x_k + \alpha_k d_k) = \min_{\alpha \ge 0} f(x_k + \alpha d_k).$$

4.  $\diamondsuit x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k, k := k+1$ , 转到第 2 步.

牛顿法具有 2 阶收敛速度.

**向量的共轭**: 设  $G \in n \times n$  对称正定矩阵,  $d_1, d_2$  为 n 为非零向量, 若

$$d_1^T G d_2 = 0,$$

则称向量  $d_1$  和  $d_2$  是 G-共轭的, 简称**共轭的**.

 $d_1, d_2, \cdots, d_m$  为一组 n 为非零向量, 若

$$d_i^T G d_j = 0, \quad (i \neq j),$$

则称向量  $d_1, d_2, \cdots, d_m$  是 G-共轭的, 简称**共轭的**.

#### 一般共轭方向法:

- 1. 给出初始点  $x_0, \varepsilon \ge 0$ , 令 k := 0. 计算  $g_0 = \nabla f(x_0)$  和初始下降方向  $d_0$ , 使得  $d_0^T g_0 < 0$ .
- 2. 计算  $g_k$ . 如果  $||g_k|| \leq \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 计算步长因子  $\alpha_k$ , 使得

$$f(x_k + \alpha_k d_k) = \min_{\alpha \geqslant 0} f(x_k + \alpha d_k).$$

4. 采用某种共轭方向法计算  $d_{k+1}$  使得

$$d_{k+1}^T G d_i = 0, \ j = 0, 1, \cdots, k.$$

令  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$ , k := k+1, 转到第 2 步.

二次终止性:对于正定二次函数,算法是有限步终止的. (可以证明若搜索方向是相互共轭的,则算法具有二次终止性,共轭梯度法和拟牛顿法都就具有二次终止性)

**拟牛顿法**:  $B_k$  为牛顿法迭代中的 Hesse 矩阵  $G_k$  的近似值, 通常取  $B_0 = E_n$  单位阵.

- 1. 给出初始点  $x_0 \in \mathbb{R}^n$ ,  $B_0 \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $\varepsilon \geqslant 0$ , k := 0.
- 2. 计算  $g_k = \nabla f(x_k)$ . 如果  $||g_k|| \leq \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 解方程组  $B_k d = -g_k$  得到搜索方向  $d_k$ , 计算步长因子  $\alpha_k$ , 使得

$$f(x_k + \alpha_k d_k) = \min_{\alpha > 0} f(x_k + \alpha d_k).$$

4. 令  $x_{k+1} = x_k + \alpha_k d_k$ . 校正  $B_k$  产生  $B_{k+1}$ , 使得拟牛顿条件

$$B_k(x_{k+1} - x_k) = g_{k+1} - g_k,$$

成立, 其中  $g_{k+1} = \nabla f(x_{k+1})$ . 令 k := k+1, 转到第 2 步.

#### 最小二乘问题:

$$\min_{x \in \mathbb{R}^n} \quad f(x) = \frac{1}{2} ||r(x)||_2^2 = \frac{1}{2} \sum_{i=1}^m [r_i(x)]^2, \quad m \geqslant n.$$
 (1)

其中  $r(x) = (r_1(x), r_2(x), \dots, r_m(x))^T$ ,  $r_i(x)$   $(i = 1, 2, \dots, m)$  称为**残量函数**, 有无  $\frac{1}{2}$  对最优解没有影响. 当  $r_i(x)$  为线性函数时, 称 (1) 为**线性最小二乘问题**; 当  $r_i(x)$  为非线性函数时, 称 (1) 为**非线性最小二乘问题**.

**Gauss-Newton 法求解非线性最小二乘问题**: 记向量函数 r(x) 的  $m \times n$  阶 Jacobian 矩阵为

$$A(x) = \nabla r(x) = [\nabla r_1(x), \cdots, \nabla r_m(x)]^T = \begin{bmatrix} \frac{\partial r_1}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial r_1}{\partial x_2}(x) & \cdots & \frac{\partial r_1}{\partial x_n}(x) \\ \frac{\partial r_2}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial r_2}{\partial x_2}(x) & \cdots & \frac{\partial r_2}{\partial x_n}(x) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial r_m}{\partial x_1}(x) & \frac{\partial r_m}{\partial x_2}(x) & \cdots & \frac{\partial r_m}{\partial x_n}(x) \end{bmatrix}$$

记  $A_k = A(x_k), r_k = r(x_k),$  则 Gauss-Newton 法如下

- 1. 给定初始值  $x_k, \varepsilon \geq 0$ , 令 k := 0.
- 2. 计算  $g_k = \nabla f(x_k)$ . 若  $||g_k|| \leq \varepsilon$ , 停止迭代.
- 3. 解方程组  $A_k^T A_k \delta = -A_k^T r_k$  得到搜索方向  $\delta_k$ .
- 4. 今  $x_{k+1} = x_k + \delta_k$ , k := k + 1, 转到第 2 步.

### KKT 条件

**KKT 定理**: 设 f(x),  $c_i(x)$  ( $i = 1, 2, \dots, p$ ) 在  $x^*$  的邻域内一阶连续可微, 约束规范条件 (应该不是重点)

$$\mathcal{SFD}(x^*, \mathcal{F}) = \mathcal{LFD}(x^*, \mathcal{F})$$

成立, 则存在  $\lambda_i^*$   $(i=1,2,\cdots,m)$  使得 (下面五个条件就是 **KKT 条件**)

若记 Lagrange 函数  $L(x, \lambda^*) = f(x) - \sum_{i=1}^m \lambda_i^* c_i(x)$ ,则 KKT 条件中第一个条件 (即 (2) 式) 可以视为

$$\nabla_x L(x^*, \lambda^*) = \frac{\partial L}{\partial x}(x^*) = \left[\frac{\partial L}{\partial x_1}(x^*) \quad \cdots \quad \frac{\partial L}{\partial x_n}(x^*)\right]^T = \mathbf{0}$$

注意: 使用上述 KKT 条件, 必须满足为极小化问题, 且不等式约束为 ≥ 0 的形式.

## 二次罚函数和内点障碍法

只需会构造即可.

二次**订函数**: 关于优化模型我们定义二次罚函数  $Q(x; \mu)$  如下

$$Q(x:\mu) := f(x) + \frac{1}{2\mu} \sum_{i \in E} c_i^2(x) + \frac{1}{2\mu} \sum_{i \in I} ([c_i(x)]^-)^2$$

其中  $[c_i(x)]^- := \min\{c_i(x), 0\}, (i \in I), \frac{1}{2\mu}$  称为罚系数.

当罚系数  $\rightarrow \infty$  时,  $Q(x; \mu)$  的极小值趋近优化模型的极小值.

内点障碍法: 考虑不等式约束最优化问题

$$\begin{cases} \min \ f(x) \\ \text{s.t. } c_i(x) \geqslant 0, \ i = I. \end{cases}$$

两种常用的障碍函数:

对数障碍函数:

$$P(x; \mu) = f(x) - \mu \sum_{i \in I} \log c_i(x).$$

### 分数障碍函数:

$$P(x; \mu) = f(x) - \mu \sum_{i \in I} \frac{1}{[c_i(x)]^+}.$$

其中  $[c_i(x)]^+ = \max\{0, c_i(x)\}.$ 

当  $\mu \to 0$  时,  $P(x; \mu)$  的极小值趋近优化模型的极小值.

内点障碍法的优势在于,  $P(x,\mu)$  每一步所求出的的极小值, 一定符合优化模型的所有不等式约束条件, 而罚函数方法并不能保证.