最优化问题解题步骤

1. 建模最优化问题

我们首先需要根据题目的描述对于问题 (\mathcal{P}) 进行数学建模。包括问题中提供的任何信息。确定

- (1) 我们想要最大化或最小化目标函数,并将其统一转换成最小化问题;
- (2) 为目标方程中的变量依照题意添加约束,统一标准化为小于等于约束;
- (3) 如果可以,结合图形更加直观。

2. 确定目标函数的定义域 Ω

目标函数的定义域 Ω 的封闭性、有无界性、是否非空 和 凹凸性:必须是一个<u>封闭(closed) 的</u>、<u>有界的(bounded)</u> 非空 (non-empty) 凸区间 (convex interval) (即两端都有端点并包含这些端点的区间,且区间中任意两点的连线上的所有点都属于这个区间)

3. 判断目标函数在定义域 Ω 上的极值情况

■ <u>存在性 (existence)</u>: 一阶偏导 (梯度) ∇ 检验,评估目标函数在定义域 Ω 中的一阶偏导,简单判断目标函数的极值情况。例如:

$$f(x_1,x_2,x_3) \Rightarrow f(z,z,z) \xrightarrow{z \to \infty} f \to \infty$$
 无全局最大值,
$$f(x_1,x_2,x_3) \Rightarrow f(z,z,z) \xrightarrow{z \to -\infty} f \to -\infty$$
 无全局最小值

■ 唯一性 (unicité): 二阶偏导 (梯度) ∇^2 检验,要求:定义域 Ω 中必须只有一个极值。测试:求目标函数的二阶偏导,并在临界数处对其进行评估。如果该值为 <0,则临界数表示严格极大值 (strict maximum)。如果该值为 >0,则临界数表示严格极小值 (strict minimum)。

4. 构造拉格朗日乘数法或KKT

下略。

范数

是数学中的一种基本概念。 在泛函分析中,它定义在赋范线性空间中,并满足一定的条件,即 ①非负性; ②齐次性; ③三角不等式。 它常常被用来度量某个向量空间(或矩阵)中的每个向量的长度或大小。

■ l₁范数:

$$\|x\|_1 = \sum_{i=1}^n |x_i|$$

l₂范数:

$$\|x\|_2=\sqrt{x^Tx}=\sqrt{\sum_{i=1}^n x_i^2}$$

l_∞范数:

$$\|x\|_{\infty} = max\{|x_i| : i \in 1, 2, \dots, n\}$$

l_p范数:

$$\|x\|_p = (\sum_{i=1}^n |x_i|^p)^{rac{1}{p}}, p \in [1,\infty)$$

凸集

凸集 (Convex set)

给定非空集合 $F \subseteq \mathbb{R}^n$,如果 $\forall x, y \in F, \alpha \in [0,1]$ 都有 $\alpha x + (1-\alpha)y \in F$,那么我们就称这个 F 为 \mathbb{R}^n 中的一个 凸集,即集合中的任意两点的连线仍然属于该集合。

凸组合 (Convex combination)

 x^1, x^2, \ldots, x^k 的凸组合:

$$\lambda_1 x^1 + \lambda_2 x^2 + \ldots + \lambda_k x^k$$

其中,
$$\lambda_1, \lambda_2, \ldots, \lambda_k \geq 0, \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1$$

黑塞矩阵 (Hessain)

在之前的学习中我们已经知道,一阶导数,也就是目标函数的梯度,反映了函数值随着自变量 x 变化的速率情况。 所谓二阶导数,就是在一阶导数的基础上再求导数,反映了一阶导数的变化情况。

例如对于二次型函数 $f(x)=x^2$,它的一阶导数就是 $\frac{df(x)}{dx}=2x$,二阶导数为 $\frac{d^2f(x)}{dx^2}=2$

将其推广,对于一般的多元函数 $f(x): \mathbb{R}^n \to \mathbb{R}$, 对其求一阶偏导数 (partial),一阶偏导为向量称作梯度 (gradient):

$$abla f(x) = egin{bmatrix} rac{\partial f}{\partial x_1} \\ rac{\partial f}{\partial x_2} \\ dots \\ rac{\partial f}{\partial x_n} \end{bmatrix}$$

我们再对一阶导数 $\frac{\partial f(x)}{\partial x}$ 对于 x_i 求偏导,我们可以得到

$$\nabla(\frac{\partial f}{\partial x_i}) = \nabla^2 f(x) = \begin{bmatrix} \frac{\partial}{\partial x_1} \frac{\partial f}{\partial x_1} & \frac{\partial}{\partial x_2} \frac{\partial f}{\partial x_1} & \cdots & \frac{\partial}{\partial x_n} \frac{\partial f}{\partial x_1} \\ \frac{\partial}{\partial x_1} \frac{\partial f}{\partial x_2} & \frac{\partial}{\partial x_2} \frac{\partial f}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial}{\partial x_n} \frac{\partial f}{\partial x_2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial}{\partial x_1} \frac{\partial f}{\partial x_n} & \frac{\partial}{\partial x_2} \frac{\partial f}{\partial x_n} & \cdots & \frac{\partial}{\partial x_n} \frac{\partial f}{\partial x_n} \end{bmatrix} \leftarrow Hessian \ Matrix$$

黑塞矩阵是对梯度再求一次偏导,所以它是 $n \times n$ 的方阵,满足对称性 $\mathcal{H}_{ij} = \mathcal{H}_{ji}$

例: 对于
$$f(x,y) = 5x + 8y + xy - x^2 - 2y^2$$

$$abla f(x,y) = egin{bmatrix} rac{\partial f}{\partial x} \ rac{\partial f}{\partial y} \end{bmatrix} = egin{bmatrix} 5 - 2x + y \ 8 + x - 4y \end{bmatrix} \ \mathcal{H}(x) = egin{bmatrix} 2 & 1 \ 1 & -4 \end{bmatrix}$$

对于二次函数,黑塞矩阵为常数矩阵。

黑塞矩阵的意义

如果一个函数的黑塞矩阵是正定 (positive definite) 的,即特征值大于 0,也即目标函数在所有可行方向 d 上的二阶导数都大于 0。我们就可以得出 f(x) 是一个严格的凸函数,其极值就是极小值,而且也是全局的最小值。

矩阵的正定

正定矩阵首先是一个对称阵。以下我们介绍一种判断矩阵是否正定的方法, Sylvester's Criterion:

Sylvester's Criterion

各阶行列式(顺序主子式)都大于0⇒矩阵正定≻0

$$\begin{bmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{bmatrix} \quad \Rightarrow \quad |2| > 0 \quad \begin{vmatrix} 2 & -1 \\ -1 & 2 \end{vmatrix} > 0 \quad \begin{vmatrix} 2 & -1 & 0 \\ -1 & 2 & -1 \\ 0 & -1 & 2 \end{vmatrix} > 0$$

无约束优化问题的最优性条件

无约束优化问题: $\min f(x)$

最优解的定义:

■ 局部最优解: 对于一个解 \bar{x} ,在 \bar{x} 的临域空间 $N_s(\bar{x})$ 内 $f(\bar{x})$ 的值是最大或最小的。

$$\forall x \in N_s(\bar{x}), f(x) > f(\bar{x}) \text{ if } f(x) < f(\bar{x})$$

• 全局最优解:对于一个解 \bar{x} ,在任意n维空间 \mathbb{R}^n 内 $f(\bar{x})$ 的值是最大或最小的。

$$\forall x \in \mathbb{R}^n, f(x) \geq f(\bar{x}) \ \text{if} \ f(x) \leq f(\bar{x})$$

■ 严格局部最优解: 对于一个解 \bar{x} ,在 \bar{x} 的临域空间 $N_s(\bar{x})$ 内 $f(\bar{x})$ 的值是严格最大或最小的(不包含等于情况)。

$$\forall x \in N_s(\bar{x}), f(x) > f(\bar{x}) \ \ \text{if} \ f(x) < f(\bar{x})$$

■ 严格全局最优解:对于一个解 \bar{x} ,在任意n维空间 \mathbb{R}^n 内 $f(\bar{x})$ 的值是严格最大或最小的(不包含等于情况)。

$$\forall x \in \mathbb{R}^n, f(x) > f(\bar{x}) \text{ if } f(x) < f(\bar{x})$$

最优性条件

考虑无约束优化问题: $\min f(x)$

(1) $\nabla f(x^*) = 0$ 目标函数在 x^* 的位置时梯度为零

(2) $\nabla^2 f(x^*) \succeq 0$ 目标函数在 x^* 的位置时黑塞矩阵是半正定的

■ 充分条件:

无约束优化:线搜索和 信赖域

考虑无约束优化问题: $\min f(x)$

迭代下降算法的描述:

给定一个初始点 x_0 ,我们可以判断 x_0 是否是我们需要找的点,如果不是,我们要产生点列 $\{x_k\}_{k=1}^\infty$,并且满足 $f(x_{k+1}) < f(x)$ "下一个点的函数值比当前点的函数值小"。我们有两种策略:线搜索 (Line search) 和 信赖域 (Trust region)

线搜索方法

算法描述

- 1. 给定初始点 x_0
- 2. 判断 x_0 是否满足【终止条件】; 是,则终止
- 3. 当前点为 x_k ,首先找到【下降方向 d_k 】(从这个点出发,有一段步长的距离,目标函数值会减小的方向)
- 4. 确定【步长 $\alpha_k > 0$ 】, 使得 $f(x_k + \alpha_k d_k) < f(x)$
- 5. 我们就得到了下一个点 $x_{k+1} := x_k + \alpha_k d_k$; 转第 2 步
- 终止条件: $\|\nabla f(x_k)\|_2 \leq \mathcal{E}$, 其中 \mathcal{E} 是一个很小的正整数,意味着当梯度趋近于 0
- 下降方向 d_k 的选择: 最速下降、共轭梯度等
- 步长 α_k 的选择: 我们令 $\phi(\alpha) := f(x_k + \alpha d_k)$, 步长 $\alpha_k = \min \phi(\alpha), \alpha \geq 0$
- 算法结束后会给我们一个点列 $\{x_k\}$, 我们需要关心点列的收敛性和收敛速度

信赖域方法

- 1. 当前点为 x_k ,首先决定"活动范围 $\Delta'' \|d\|_2 \leq \Delta$
- 2. 再决定"活动方向"

无约束优化: 最速下降

收敛速度

设当前点列 $\{x_k\}$ 收敛到 x^* , 若存在极限

$$\lim_{k o\infty}rac{\|x_{k+1}-x^*\|_2}{\|x_k-x^*\|_2}=eta$$

- $\pm 0 < \beta < 1$ 时,则称点列 $\{x_k\}$ 为线性收敛
- $\beta = 0$ 时,则称点列 $\{x_k\}$ 为超线性收敛

若存在某个 $p \ge 1$,有

$$\lim_{k o \infty} rac{\|x_{k+1} - x^*\|_2}{\|x_k - x^*\|_2^p} = eta < +\infty$$

则称点列 $\{x_k\}$ 为p阶收敛

■ 当 p > 1 时, p阶收敛必为超线性收敛

最速下降法

也叫做梯度下降法。【基本思想】是选择 x_k 处的负梯度方向作为搜素方向,即 $d_k = -\nabla f(x_k)$

- 优点:简单直观;收敛;搜素方向只需计算 $-\nabla f(x_k)$
- 缺点:收敛速度慢(线性搜索); Zigzag现象(路径是"之"字形); 不具备"在有限步内求得凸二次函数最优解"的特性

约束优化: KKT 条件

一阶必要条件:最优解 $\rightarrow \mathcal{KKT}$ 点

假设 x^* 是问题 $\mathcal P$ 的局部最优解,且 x^* 某处的约束规范 (constraint qualification) 成立,则存在 λ , μ 使得

$$\min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x)$$
 $s.t. \quad orall i \in \{1,2,\ldots,l\}: h_i(x) = 0 \quad \mathbb{H} \quad orall j \in \{1,2,\ldots,m\}: g_j(x) \leq 0$ 可行集 $S(\mathcal{E}) = \{x | 满足 \ s.t. \}$

1.
$$\nabla f(x^*) + \sum_{i=1}^m \lambda_i \nabla g_i(x^*) + \sum_{i=1}^l \mu_i \nabla h_i(x^*) = 0$$

- 2. $\forall i \in \{1, 2, \dots, m\} : \lambda_i \geq 0$
- 3. $\forall i \in \{1, 2, \dots, m\} : g_i(x^*) \leq 0$
- 4. $\forall i \in \{1, 2, \dots, m\} : h_i(x^*) = 0$
- 5. $\forall i \in \{1, 2, \dots, m\} : \lambda_i g_i(x^*) = 0$

二阶充分条件:KKT点 \rightarrow 最优解

假设 x^* 满足上述的 \mathcal{KKT} 条件,我们定义一个函数 $\mathcal{L}(x) = f(x) + \sum \mu_i h_i(x) + \sum \lambda_i g_i(x)$),可知:

- 2. $\mathcal{L}(x^*) = f(x^*) + \sum \mu_i h_i(x^*) + \sum \lambda_i g_i(x^*) = f(x^*) + 0 + 0 \quad \Rightarrow \quad \mathcal{L}(x^*) = f(x^*)$
- 3. $\forall x \in S(\mathcal{E}), \ \mathcal{L}(x) \leq f(x)$

有以下结论:

- 由 2, 3 可知,若 x^* 是 $\mathcal{L}(x)$ 的最优解,则 x^* 也是 \mathcal{P} 的最优解: $f(x^*) = \mathcal{L}(x^*) \leq \mathcal{L}(x) \leq f(x)$
- 若 $\nabla_{xx}\mathcal{L}(x^*) \succeq 0$, $\forall x \in S(\mathcal{E})$, 则 $x^* \neq \mathcal{P}$ 的全局最优解
- 若 $\nabla_{xx}\mathcal{L}(x^*) \succeq 0$, $\forall x \in \{S(\mathcal{E}) \cap_{\text{hig}} N_S(x^*)\}$, 则 $x^* \notin \mathcal{P}$ 的<u>局部最优解</u>
- 若 $\nabla_{xx}\mathcal{L}(x^*) \succ 0$,则 x^* 是 \mathcal{P} 的<u>严格局部最优解</u>

约束优化: 对偶理论

考虑如下一般形式的约束优化问题:

$$(\mathcal{P}): \min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \ s.t. \quad egin{cases} h_i(x) = 0, \ orall i \in \{1,2,\ldots,l\} \ g_j(x) \leq 0, \ orall j \in \{1,2,\ldots,m\} \ x \in X \end{cases}$$

可行集
$$S(\mathcal{E}) = \{x \in X |$$
满足 $s.t. \}$

其中 X 是"集合约束",如果:

- 1. $X = \mathbb{R}^n$ 所研究的问题 \mathcal{P} 就是在 n 维实数域上的连续优化问题,就可以运用以上知识
- 2. $X=\mathbb{Z}^n_+$ 所研究的问题 $\mathcal P$ 就是在 n 维整数(或非负整数)域上的连续优化问题,就可以运用以上知识
- 3. $X = \{0,1\}^n$ 所研究的问题 \mathcal{P} 就是在 n 维 0-1 集合上的离散整数优化问题

对偶问题的意义

原问题
$$(\mathcal{P})$$
 $\xrightarrow{\text{构建}}$ 对偶问题 (\mathcal{D})

- 1. 如果原问题 (\mathcal{P}) 是非凸问题,我们很难求解这一类 NP-hard 问题,我们就可以构造一个和原问题 (\mathcal{P}) 的关系紧密又简单的对偶问题 (\mathcal{D}) 来求解;
- 2. 在线性规划问题中的对偶问题;
- 3. 鲁棒优化, 锥优化

拉格朗日对偶问题

$$(\mathcal{P}): \min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \ s.t. \quad egin{cases} h_i(x) = 0, \ orall i \in \{1,2,\ldots,l\} \ g_j(x) \leq 0, \ orall j \in \{1,2,\ldots,m\} \ x \in X \end{cases}$$

可行集
$$S(\mathcal{E}) = \{x \in X |$$
满足 $s.t. \}$

我们引入拉格朗日函数:

$$\mathcal{L}(x,\lambda,\mu) = f(x) + \sum_{i=1}^l \mu_i h_i(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x))$$

此时我们对拉格朗日函数 $\mathcal L$ 求最小值,得到拉格朗日对偶函数 (dual function):

$$egin{aligned} d(\lambda,\mu) &= \min_{x \in X} (\mathcal{L}(x,\lambda,\mu)) = \min_{x \in X} \{f(x) + \sum_{i=1}^l \mu_i h_i(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x)\} \ &\leq \min_{x \in S(\mathcal{E})} \{f(x) + \sum_{i=1}^l \mu_i h_i(x) + \sum_{i=1}^m \lambda_i g_i(x)\} \ &\leq \min_{x \in S(\mathcal{E})} \{f(x)\} \end{aligned}$$

■ 对于 $\forall (\lambda, \mu), \lambda \geq 0$ 必有 $d(\lambda, \mu) \leq v(\mathcal{P})$,即 $d(\lambda, \mu)$ 是 $v(\mathcal{P})$ 的下界,所以我们要找出 $d(\lambda, \mu)$ 的【最大值】 此时我们就可以给出拉格朗日问题的对偶问题 (\mathcal{D}) :

$$(\mathcal{D}): \max d(\lambda, \mu) \ s.t. \quad \lambda_i \geq 0, \ orall i \in \{1, 2, \dots, m\}$$

写成以下形式:

$$(\mathcal{D}): \max_{\lambda \geq 0} \quad \min_{x \in X} (\mathcal{L}(x,\lambda,\mu)) \quad \stackrel{
otin h}{\longrightarrow} \quad \min_{x \in X} \quad \max_{\lambda \geq 0} (\mathcal{L}(x,\lambda,\mu))$$

经过推导,问题 (\mathcal{D}) 可转化成原问题 (\mathcal{P}) :

$$egin{aligned} (\mathcal{P}): & \min_{x \in \mathbb{R}^2} f(x) \ s.t. & egin{aligned} h_i(x) = 0, \ orall i \in \{1,2,\ldots,l\} \ g_j(x) \leq 0, \ orall j \in \{1,2,\ldots,m\} \ x \in X \end{aligned}$$

弱对偶定理

在之前拉格朗日对偶问题中,"对于 $\forall (\lambda,\mu), \lambda \geq 0$ 必有 $d(\lambda,\mu) \leq v(\mathcal{P})$,即 $d(\lambda,\mu)$ 是 $v(\mathcal{P})$ 的下界,所以我们要找出 $d(\lambda,\mu)$ 的最大值"。我们可以推导到一般:

■ 设 $v(\mathcal{P})$ 是原问题 (\mathcal{P}) 的最优值, $v(\mathcal{D})$ 是对偶问题 (\mathcal{D}) 的最优值, 则 $v(\mathcal{D}) \leq v(\mathcal{P})$

推论: 假设 $\bar{x} \in S(\mathcal{E})$, $(\bar{\lambda}, \bar{\mu})$, $\bar{\lambda} > 0$ 且 $d(\bar{\lambda}, \bar{\mu}) = f(\bar{x})$, 则 $v(\mathcal{P}) = v(\mathcal{D})$ 且 \bar{x} , $(\bar{\lambda}, \bar{\mu})$ 是 $v(\mathcal{P})$ 和 $v(\mathcal{D})$ 的最优解