最优化方法

凸集与凸函数

Definition 1 凸集:

设集合 $D \subset \mathbb{R}^n$, 若 $\forall x,y \in D$,

$$\lambda x + (1 - \lambda)y \in D, \forall 0 \le \lambda \le 1$$

则称集合D为**凸集**。

凸集的性质: 设 D_1, D_2 是凸集,则 $D_1 \cap D_2, D_1 + D_2, D_1 - D_2, \alpha D_1$ 都是凸集

Examples:

1. 超平面: $H = \{x | p^T x = \alpha\}$ 是凸集,其中 $p \in \mathbb{R}^n$ 是非零向量,称为超平面的法向量, $\alpha \in \mathbb{R}$ 。

2. 闭半空间: $H^- = \{x | p^T x \le \alpha\}$ 和 $H^+ = \{x | p^T x \ge \alpha\}$ 是凸集。

3. 开半空见: $H_0^- = \{x|p^Tx < \alpha\}$ 和 $H_0^+ = \{x|p^Tx > \alpha\}$ 是凸集。

4. 多面集:由有限个闭半空间的交组合成的集合 $D = \{x | p_i^T x \leq \beta_i, i = 1, \dots, m\}$ 。其中 p_i 是非零向量, β_i 是数。多面集是一个凸闭集。

Statement $1D \subset \mathbb{R}^n$ 是凸集的充分必要条件是D中任意m个点 $x^{(i)}(i=1,2,\ldots,m)$ 的凸组合仍然属于D,即:

$$\sum_{i=1}^m lpha_i x^{(i)} \in D, lpha_i \geq 0 (i=1,2,\ldots,m), \sum_{i=1}^m lpha_i = 1$$

Definition 2 分离, 严格分离

设 $D_1,D_2\subset\mathbb{R}^n$ 为两非空凸集

若存在非零向量 $\alpha \in \mathbb{R}^n$ 和 $\beta \in \mathbb{R}$,使

$$D_1 \subset H^+ = \{x \in \mathbb{R}^n | lpha^T x \geq eta\} D_2 \subset H^- = \{x \in \mathbb{R}^n | lpha^T x \leq eta\}$$

则称超平面

$$H = \{x \in \mathbb{R}^n | lpha^T x = eta\}$$

分离集合 D_1, D_2 。

若存在非零向量 $\alpha \in \mathbb{R}^n$ 和 $\beta \in \mathbb{R}$,使

$$D_1 \subset H_0^+ = \{x \in \mathbb{R}^n | lpha^T x > eta\} D_2 \subset H_0^- = \{x \in \mathbb{R}^n | lpha^T x < eta\}$$

则称超平面 $H=\{x\in\mathbb{R}^n|\alpha^Tx=\beta\}$ 严格分离 D_1,D_2 ,其中 H_0^+,H_0^- 分别表示集合 H^+,H^- 的内部。

Statement 2 投影定理

设 $D \subset \mathbb{R}^n$ 是非空闭凸集, $y \in \mathbb{R}^n$ 但 $y \notin D$, 则

(1)存在唯一的点 $\bar{x} \in D$,使得集合D到点y的距离最小,即

$$\|\bar{x} - y\| = \inf_{x \in D} \|x - y\|$$

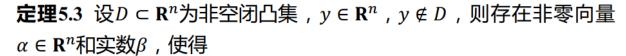
 $(2)\bar{x}$ ∈ D是点y到集合D的最短距离点的充分必要条件为

$$(x-\bar{x})^{\mathrm{T}}(\bar{x}-y)\geq 0, \forall x\in D$$

或写成

$$\langle x - \bar{x}, y - \bar{x} \rangle \le 0, \forall x \in D$$

Statement 3 存在超平面严格分离点与凸集



$$\alpha^{\mathrm{T}} x \leq \beta < \alpha^{\mathrm{T}} y$$
, $\forall x \in D$

成立,即存在超平面 $H = \{x \in \mathbf{R}^n | \alpha^T x = \beta\}$ 严格分离点y与凸集D。

Definition 3凸函数

定义5.3 设函数f(x)在凸集D上有定义,如果对任意x, $y \in D$ 和任意 $\lambda \in [0,1]$,有

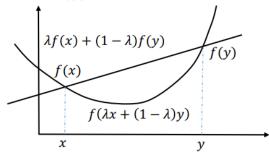
$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) \le \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

则称f(x)是凸集D上的凸函数

如果对任意x, $y \in D$, $x \neq y$ 和任意有 $\lambda \in (0,1)$ 有

$$f(\lambda x + (1 - \lambda)y) < \lambda f(x) + (1 - \lambda)f(y)$$

则称f(x)是凸集D上的严格凸函数



凸函数的性质 (类似于凸集)



D

- (1) 如果f是定义在凸集D上的凸函数,实数 $\alpha \geq 0$,则 αf 也是 凸集D上的凸函数
- (2) 如果 f_1 , f_2 是定义在凸集D上的凸函数,则 f_1 + f_2 也是凸集D上的凸函数
- (3) 如果 $f_i(x)(i = 1, \dots, m)$ 是非空凸集D上的凸函数,则 $f(x) = \max_{1 \le i \le m} |f_i(x)|$ 也是凸集D上的凸函数
- (4) 如果 $f_i(x)(i=1,\cdots,m)$ 是非空凸集D上的凸函数,则 $f(x)=\sum_{i=1}^m\alpha_i\,f_i(x)$ 也是凸集D上的凸函数,其中 $\alpha_i\geq 0(i=1,\cdots,m)$

Statement 4 设 x^* 是凸规划问题的一个局部最优解,那么 x^* 也是全局最优解。进一步,如果目标函数严格凸,那么 x^* 是唯一全局最优解。

Statement 5 设 f(x) 是定义在非空开凸集D的可微函数,则

f(x)是D上的凸函数 $\Longleftrightarrow f(y) \geq f(x) + \nabla f(x)^T (y-x), orall x, y \in D$

f(x)是D上的严格凸函数 $\iff f(y) > f(x) + \nabla f(x)^T (y-x), \forall x, y \in D, x \neq y$

Statement 6 设 f(x) 是定义在非空开凸集D的二阶可微函数,则

f(x)是D上的凸函数 $\iff Hesse_f == \nabla^2 f(x)$ 在D上半正定,即

对每一个
$$x \in D, y^T \nabla^2 f(x) y \geq 0, \forall y \in \mathbb{R}^n$$

如果 $Hesse_f$ 在D上正定,则f(x)是D上的严格凸函数,**反之不亦然**。

最优化问题

一般形式

$$P: minf(x), x \in \mathbb{R}^n ($$
目标函数 $)$ $s.t.h_i(x) = 0i = 1, 2, \ldots, m ($ 等式约束 $)$ $h_i(x) > 0 ($ 不等式约束 $)$

tips: 实际应用中,将所有目标函数统一成求**最小值的形式**。

Definition 4 可行解

满足等式约束和不等式约束的x成为可行解(也称可行点或容许点)。

Definition 5 可行域

全体可行解构成的集合为可行域(或称容许集),记为D,即:

$$D=\{x|h_i(x)=0,i=1,\ldots,m,h_i(x)\geq 0,i=m+1,\ldots,p,x\in\mathbb{R}^n\}$$

若 h_i 为连续函数,则D为闭集。

Definition 6 整体最优解 (严格整体最优解)

若 $x^* \in D, \forall x \in D, f(x^*) \leq f(x)$ 则称 x^* 为最优化问题(P)的整体最优解。

若 $x^* \in D, \forall x \in D \setminus \{x^*\}, f(x^*) < f(x)$ 则称 x^* 为最优化问题(P)的严格整体最优解。

Definition 7 局部最优解 (严格局部最优解)

若 $x^*\in D,\exists N_\epsilon(x^*), orall x\in D\cap N_\epsilon(x^*), f(x^*)\leq f(x)$ 则称 x^* 为最优化问题(P)的整体最优解。若 $x^*\in D,\exists N_\epsilon(x^*), orall x\in D\cap N_\epsilon(x^*)\setminus \{x^*\}, f(x^*)< f(x)$ 则称 x^* 为最优化问题(P)的严格整体最优解。

局部最优解不一定是整体最优解;求解最优化问题,就是再求可行域上的整体最优解。一般来说,整体最优解是很难求出的,往往只能求出局部最优解。

Definition 8 局部极小点,全局极小点,严格局部极小点,严格全局极小点(略,见 PPT5.Page17)

Definition 9 下降方向

定义5.9 设f(x)为定义在空间 \mathbf{R}^n 上的连续函数,点 $\bar{x} \in \mathbf{R}^n$,若对于方向 $s \in \mathbf{R}^n$ 存在 $\delta > 0$ 使成立

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

则称s为f(x)在 \bar{x} 处的一个下降方向。在点 \bar{x} 处的所有下降方向的全体记为 $D(\bar{x})$.

Statement 7 设函数 f(x) 在点 x_0 处连续可微,如存在非零向量 $s \in \mathbb{R}^n$ 使成立

$$abla f(x_0)^T s < 0$$

,则s是f(x)在 x_0 处的一个下降方向。

Statement 8~12, 一阶必要条件 二阶必要条件 二阶充分条件 凸最优性定理

定理5.8 (一阶必要条件) 设 $f: D \subset \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}^1$ 在开集D上连续可微, 若 $x^* \in D$ 是 $\min_{x \in \mathbf{R}^n} f(x)$ 的局部极小点,则

$$g(x^*) = \nabla f(x^*) = 0$$

定理5.9 (二阶必要条件) 设 $f: D \subset \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}^1$ 在开集D上二阶连续可微,若 $x^* \in D$ 是 $\min_{x \in \mathbf{R}^n} f(x)$ 的局部极小点,则

$$g(x^*) = 0, G(x^*) = \nabla^2 f(x^*) \ge 0$$

定理5.10 (二阶充分条件) 设 $f: D \subset \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}^1$ 在开集D上二阶连续可微,则 $x^* \in D$ 是f的一个严格局部极小点的充分条件是

$$g(x^*) = 0$$
和 $G(x^*)$ 是正定矩阵

定理5.11 (凸最优性定理) 设 $f: D \subset \mathbf{R}^n \to \mathbf{R}^1$ 是凸函数,且 $f \in C^1$. 则 x^* 是总体极小点的充分必要条件是 $g(x^*) = 0$

迭代法基本格式:

- 1. 给定初始点 $x^{(0)}$,令k=0
- 2. 如果 $x^{(k)}$ 满足对最优解估计的终止条件,停止迭代。

- 3. 确定一个改善 $x^{(k)}$ 的修正量 $s^{(k)}$
- 4. 得到一个更优的估计 $x^{(k+1)} = x^{(k)} + s^{(k)}$
- 5. k + +, goto(2)

如果一个算法只有当初始点充分接近最优解时,产生的点列才收敛,则这种算法为局部收敛的算法。如果对任意初始点,都收敛,则是具有全局收敛的算法。由于一般情况最优解是未知的,所有只有具有全局收敛的算法才有实用意义。

Definition 9 收敛速度(与方程迭代法收敛速度相似)

定义5.9 设向量序列 $\{x^{(k)}\}\subset \mathbf{R}^n$ 收敛于 x^* ,定义误差序列

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

如果存在正的常数C和r使成立

$$\lim_{k\to\infty} \frac{\|e_{k+1}\|}{\|e_k\|^r} = C$$

则称序列 $\{x^{(k)}\}$ r阶收敛于 x^* (以C为因子)

- \square 当r=1,0 < C < 1时称为<mark>线性收敛</mark>,这时的误差序列满足 $\|e_{k+1}\| \le C\|e_k\|$
- \Box 当r = 1, C = 0时,称序列 $\{x^{(k)}\}$ 超线性收敛于 x^* ,超线性收敛是一种比线性收敛更快的收敛,在上述收敛率的定义中,所有r > 1的收敛都属于超线性收敛

黄金分割法

- 1. 选取初始数据,确定搜索区间 $[a_0,b_0]$,和精度要求 $\delta>0$ 。计算初始点 $\lambda_0=a_0+(1-0.618)(b_0-a_0)~\mu_0=a_0+0.618(b_0-a_0)$ 计算 $\phi(\lambda_0),\phi(\mu_0)$,令k=0
- 2. 比较 $\phi(\lambda_k),\phi(\mu_k)$,若 $\phi(\lambda_0)>\phi(\mu_0)$,转3,否则转4
- 3. 若 $b_k \lambda_k \leq \delta$,则停止计算,输出 μ_k ;否则,令

$$a_{k+1} := \lambda_k, b_{k+1} := b_k, \lambda_{k+1} := \mu_k, \phi(\lambda_{k+1}) = \phi(\mu_k), \mu_{k+1} := a_{k+1} + 0.618(b_{k+1} - a_{k+1})$$

计算 $\phi(\mu_{k+1}), k++$, 转2。

4. 若 $\mu_k - a_k \leq \delta$,则停止计算,输出 λ_k ;否则,令

$$a_{k+1} := a_k, b_{k+1} := \mu_k, \mu_{k+1} := \lambda_k, \phi(\mu_{k+1}) = \phi(\lambda_k), \lambda_{k+1} := a_{k+1} + 0.382(b_{k+1} - a_{k+1})$$

计算 $\phi(\lambda_{k+1}), k++$,转2。

总结: 即每一次取两个黄金分割点,取舍掉较大的一个,形成新的区间,进行新一轮搜索。

二分法

- 1. 设初始区间 $[a_1,b_1]$,第k步的搜索区间 $[a_k,b_k]$,满足 $\phi'(a_k) \leq 0, \phi'(b_k) \geq 0$
- 2. 取中点 c_k , $if\phi'(c_k) < 0$, $thena_{k+1} = a_k$, $b_{k+1} = c_k$; else, $thena_{k+1} = c_k$, $b_{k+1} = b_k$. 一直进行2,知道搜索区间长度小于预定的限度为止。

二分法收敛速度为**线性**,收敛比1/2。

$$(b_1-a_1)(1/2)^n \leq \delta$$