



最优化理论 知识点复习和答疑

人工智能学院 智能感知与图像理解实验室



无约束最优化方法

1

知识点复习

2

答疑









无约束最优化方法

1

知识点复习

2

答疑











正定矩阵的判定<一>函数的凹凸性

判定定理1: A正定的充要条件为A的特征值都大于零

判定定理2: A正定的充要条件为A的所有顺序主子式都大于零



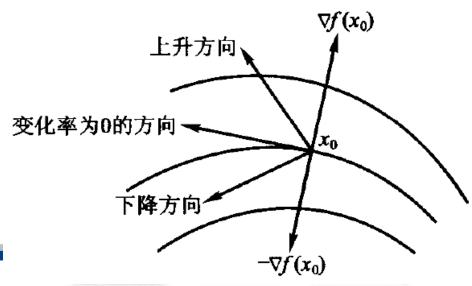






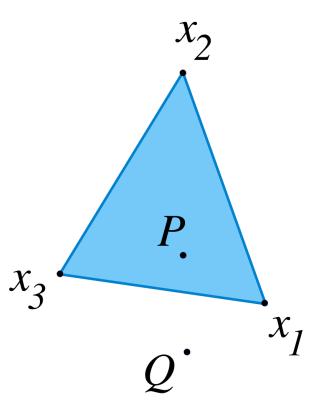
梯度与方向导数的结论

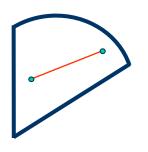
- 1. 梯度方向是函数值的最速上升方向;
- 2. 函数在与其梯度正交的方向上变化率为零;
- 3. 函数在与其梯度成锐角的方向上是上升的, 而在与其梯度成钝角的方向上是下降的;
- 4. 梯度反方向是函数值的最速下降方向。

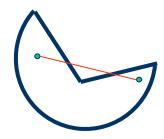


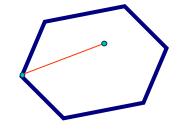


凸组合, 凸集的定义











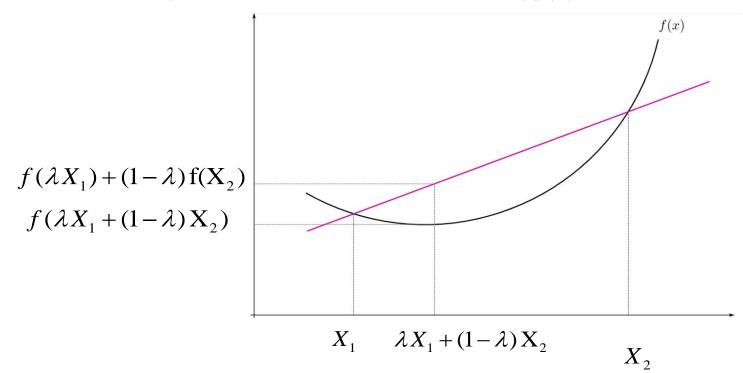






凸函数的定义及其判定

(Hesse矩阵半正定<一>凸函数)











线性规划的任意形式转化为标准形式

$$\min f(X) = \sum_{j=1}^{n} c_j x_j$$

$$s.t. \begin{cases} \sum_{j=1}^{n} a_{ij} x_{j} = b_{i}, i = 1, 2, ..., m \\ x_{j} \ge 0, j = 1, 2, ..., n \end{cases}$$









单纯型法以及表格型单纯型法的运用

- 1 确定初始的基本可行解
- 2. 判断现行的基本可行解是否最优
- 3. 基本可行解的改进 ——基变换
- 4. 用初等变换求改进了的基本可行解——旋转运算









单纯型法以及表格型单纯型法的运用

С			C _B	C _N	
C _B	X _B	b	$\mathbf{x_1} \mathbf{x_2} \cdots \mathbf{x_m}$	$\mathbf{X}_{m+1} \ \mathbf{X}_{m+2} \cdots \ \mathbf{X}_{n}$	θ
C ₁	X ₁	b ₁			θ ₁
C ₂	X ₂	b ₂	T	N	θ ₂
		.		/ •	
	•	.			
C _m	X _m	b _m			θ_{m}
Z		C _B b	0	$C_N - C_B N$	







线性对偶问题

定义 设原线性规划问题为

则称下列线性规划问题

$$\min f(x) = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

$$\begin{cases} a_{11} x_1 + a_{12} x_2 + \dots + a_{1n} x_n \ge b_1 \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 + \dots + a_{2n} x_n \ge b_2 \\ \dots \\ a_{m1} x_1 + a_{m2} x_2 + \dots + a_{mn} x_n \ge b_m \\ x_j \ge 0 (j = 1, 2, \dots, n) \end{cases}$$

$$\max g(y) = b_1 y_1 + b_2 y_2 + \dots + b_m y_m$$

$$\begin{cases} a_{11} y_1 + a_{21} y_2 + \dots + a_{m1} y_m \le c_1 \\ a_{12} y_1 + a_{22} y_2 + \dots + a_{m2} y_m \le c_2 \\ \dots \\ a_{1n} y_1 + a_{2n} y_2 + \dots + a_{mn} y_m \le c_n \\ y_i \ge 0 (i = 1, 2, \dots, m) \end{cases}$$

上述对偶问题称为对称型对偶问题。

原问题简记为(P),对偶问题简记为(D)











对偶关系对应表

原问题 (对偶问题)	对偶问题 (原问题)
min	max
目标函数系数	右边常数
右边常数	目标函数系数
约束条件系数矩阵	系数矩阵的转置
第 <i>i</i> 个约束条件为"≥"型	第 <i>i</i> 个变量≥0
第 <i>i</i> 个约束条件为"="型	第i个变量无限制
第 <i>i</i> 个约束条件为"≤"型	第 <i>i</i> 个变量≤0
第 <i>j</i> 个变量≥0	第 <i>j</i> 个约束条件为 "≤" 型
第 方变量无限制	第 <i>j</i> 个约束条件为"="型
第 <i>j</i> 个变量≤0	第 <i>j</i> 个约束条件为"≥"型









对偶问题之间的相互联系

对偶定理、互补松弛定理

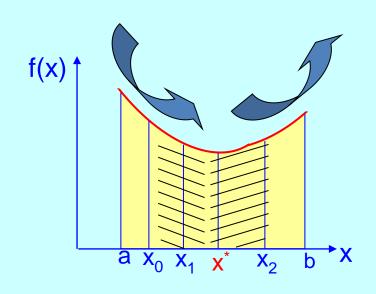








搜索极小点所在区间: 进退法











利用单谷(峰)函数性质求最优值:对分法

步骤1: 计算
$$x_0 = \frac{a+b}{2}$$

步骤2: 若 $f'(x_0) < 0$,令 $a = x_0$,转步骤3;

若 $f'(x_0) > 0$,令 $b = x_0$,转步骤3;

若 $f'(x_0)=0$, 停止, $x^*=x_0$ 。

步骤3: 若 $|b-a| < \varepsilon$,则 $x^* = \frac{a+b}{2}$,停止,否则,转步骤

优点: 计算量较少,而且总能收敛到一个局部极小点。

缺点: 收敛速度较慢











Newton切线法

步骤1: 给定初始点 $x_1 \in R$, $\varepsilon > 0$, 令 k = 1。

步骤2: 计算 $f'(x_{\nu}), f''(x_{\nu})$ 。

步骤3: 若 $|f'(x_k)| < \varepsilon$, 停止, $x^* \approx x_k$, 否则转步骤4。

步骤**4:** 计算 $x_{k+1} = x_k - \frac{f'(x_k)}{f''(x_k)}$ 令 k = k+1,转步骤**2**。

特点: 收敛速度快, 局部二阶收敛。

缺点:须计算二阶导数,工作量大;对初始点要求高,要求初 始点离极小点不太远,否则有可能使极小化发散或收敛到非极 小点:局部收敛。



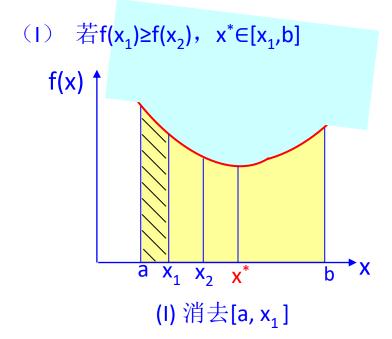


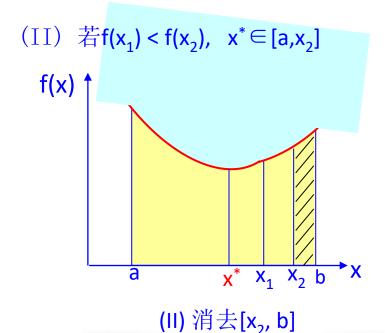


黄金分割法

定理:设 $f: R \rightarrow R$ 在[a, b]上是单谷(峰)函数 $a \le x_1 < x_2 \le b$ 那么

- 1° 若 $f(x_1) \ge f(x_2)$,则 $x^* \in [x_1, b]$,如左下图
- 2° 若 $f(x_1) < f(x_2)$,则 $x^* \in [a, x_2]$,如右下图













抛物线插值法

- 1. 寻找满足如下条件的点(进退法寻找),成为两头大中间小的点: $x_1 < x_2 < x_3$, $f(x_1) > f(x_2)$, $f(x_2) < f(x_3)$
- 2. 两头大中间小,可得 $a_2>0$,则 \overline{x} 为P(x)的极小值点,且 $\overline{x} \in [x_1, x_3]$
- 3.若 $|x_2 \overline{x}| < \varepsilon$,则迭代结束,取 $x^* = \overline{x}$,否则在点 $x_1, x_2, x_3, \overline{x}$ 中,选取使 f(x) 最小的点作为新的 x_2 并使新的 x_1 , x_3 各是新的 x_2 近旁的左右两点,继续进行迭代,直到满足终止准则。







最速下降法基本原理

如图所示,假定我们 已经迭代了k 次获得了第k个迭代点 X_k . 现在从 X_k 出发,可选择的下降方向很多,一个非常自然的想法是沿最速下降方向(即负梯度方向)进行搜索应该是有利的,至少在 X_k 邻近的范围内是这样。因此,取搜索方向为 $P_k = -\nabla f(X_k)$





最速下降法迭代步骤

已知目标函数 f(X及其梯度 g(X), 终止限 ε

- (1) 选定初始点 X_0 , 计算 $f_0 = f(X_0), g_0 = g(X_0)$. 置 k = 0.
- (2) 作直线搜索: $X_{k+1} = ls(X_k, -g_k)$; 计算

$$f_{k+1} = f(X_{k+1}), \ g_{k+1} = g(X_{k+1})$$

• (3) 检测终止准则 $\|\nabla f(X_{k+1})\| \le \varepsilon$ 是否满足: 若满足,则打印最优解 $X_{k+1}, f(X_{k+1})$,停止迭代; 否则,置 k = k+1 转(2).





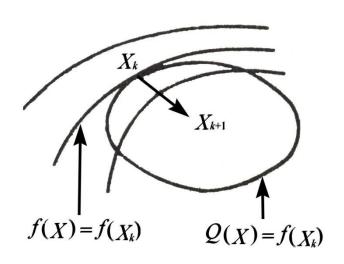






Newton法基本原理

为寻求收敛速度快的算法,我们考虑在应用基本迭代公式 $X_{k+1} = X_k + t_k P_k$ 中,每轮迭代在迭代的起始点 X_k 处用一个适当的二次函数来近似该点处的目标函数,由此用点 X_k 指向近似二次函数极小点的方向来构造搜索方向 P_k (如图所示).











牛顿法迭代步骤

- 已知目标函数f(X) 及其梯度 g(X), Hesse矩阵G(X),终止限 ε
- (1)选定初始点 X_0 , 计算 $f_0 = f(X_0)$, $g_0 = g(X_0)$ 置 k = 0.
- (2) 计算 $G_k = \nabla^2 f(X_k)$.
- (3)由方程 $G_k P_k = -g_k$ 解出 P_k .
- (4) H $\mathcal{Z}_{k+1} = X_k + P_k$, $f_{k+1} = f(X_{k+1})$, $g_{k+1} = g(X_{k+1})$
- (5)判别终止准则是否满足:若满足,则打印最优解停机;否则置 k = k + 1,转(2).









修正Newton法迭代步骤

- •已知目标函数 f(X) 及其梯度 g(X), Hesse矩阵 G(X), 终止限 ε .
- (1) 选取初始点 X_0 , 令 k = 0.
- (2) 求梯度向量. 计算 $g(X_k) = \nabla f(X_k)$, 若 $\|\nabla f(X_k)\| \le \varepsilon$, 停 止迭代输出 X_k . 否则,转(3).
- (3) 构造Newton方向. 计算 $G(X_k)^{-1} = [\nabla^2 f(X_k)]^{-1}$,取 $P_k = -[\nabla^2 f(X_k)]^{-1} \nabla f(X_k)$
- (4) 进行一维搜索. 求 t_k , 使得

$$f(X_k + t_k P_k) = \min_{t \ge 0} f(X_k + tP_k)$$

$$\diamondsuit X_{k+1} = X_k + t_k P_k, k = k+1$$
, 转 (2).











拟Newton法基本原理

 人们希望寻找一种算法既可以保持Newton法收敛速度快的优点, 又可以摆脱关于Hesse矩阵的计算,这就是本节要给大家介绍的拟 牛顿法。

• 拟牛顿法是一种非常好的方法. 其中**DFP算法**和**BFGS算法**,可以 说直到目前为止在不用Hesse矩阵的方法中是最好的算法.









拟Newton法迭代步骤

- •已知目标函数 f(X) 及其梯度g(X),问题的维数 n,终止限 \mathcal{E} .
- •(1)选定初始点. 计算 $f_0 = f(X_0), g_0 = g(X_0)$.
- •(2) \mathbb{H} $H_0 = I, P_0 = -g_0, k = 0.$
- •(3)作直线搜索 $X_{k+1} = ls(X_k, P_k)$; 计算 $f_{k+1} = f(X_{k+1}), g_{k+1} = g(X_{k+1}).$
- •(4)判别终止准则是否满足:若满足,则打印 $X_{k+1}, f_{k+1}, f_{k+1}$ 停机; 否则转(5).
- •(5)若 k = n,则置 $X_0 = X_{k+1}$, $f_0 = f_{k+1}$, $g_0 = g_{k+1}$,转(2);否则,转(6).
- $S_{k} = X_{k+1} X_{k}, \ \ y_{k} = g_{k+1} g_{k},$ •(6)计算

5) い 兵
$$H_{k+1} = H_k + \frac{S_k S_k^T}{S_k^T y_k} - \frac{H_k y_k y_k^T H_k}{y_k^T H_k y_k}, \quad P_{k+1} = -H_{k+1} g_{k+1}$$
置 $k = k+1$, 转(3).











共轭方向法原理

构成各种不同最优化方法,往往取决于如何从基本迭代公式 $X_{k+1} = X_k + t_k P_k$ 中确定搜索方向 P_k 。

最速下降法: 计算步骤简单,但 $P_k = -\nabla f(X_k)$ 导致搜索路线出现锯齿状,收敛速度慢。

Newton法和修正Newton法: $P_k = -[\nabla^2 f(X_k)]^{-1} \nabla f(X_k)$ 使得<mark>收敛速度快</mark>,但计算计算量大且要求Hesse矩阵正定,导致算法对初始点选择要求严格。

因此需要寻找一种好的算法,它的收敛速度介于最速下降法和牛顿法之间,对于正定二次函数只需迭代有限次就可达到极小点,收敛速度快同时计算简单的算法——**共轭方向法**。









FR共轭梯度法计算步骤

Step 1. 选定初始点 x^1 。

Step 2. 如果
$$\|g_1\| \le \varepsilon$$
,算法停止, $\chi^* = \chi^1$,否则转Step 3;

Step 3. 取
$$p^1 = -g_1, k=1;$$

Step 4. 精确一维搜索找最佳步长
$$\lambda_k$$
 , 令 $x^{k+1} = x^k + \lambda_k p^k$;

Step 5. 如果
$$\|g_{k+1}\| \le \varepsilon$$
,算法停止, $x^* = x^{k+1}$, 否转Step 6;

Step 6. 如果
$$k=n$$
, 令 $x^1=x^{k+1}$, $p^1=-g_{k+1}$, 算法停止, $k=1$,转Step 4; 否则转步骤7;

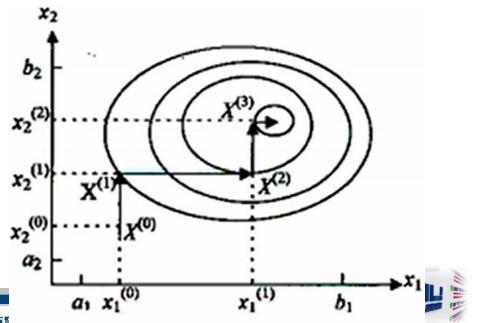
合则转步骤7;
Step 7. 计算
$$\alpha_k = \frac{\|g_{k+1}\|^2}{\|g_k\|^2}$$
, $p^{k+1} = -g_{k+1} + \alpha_k p^k$, $k = k+1$,转Step 4。



坐标轮换法基本原理

下面以二元函数为例来进行分析,然后给出n元函数的一般算法。

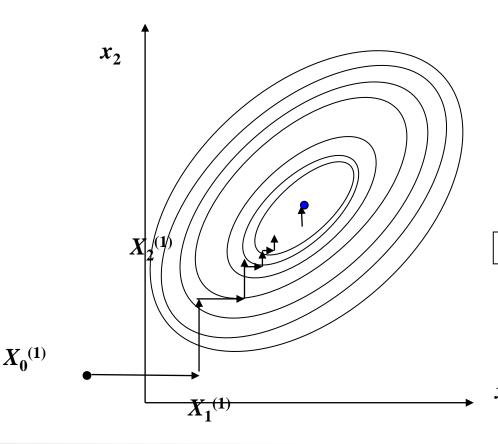
设某二元函数 $S = f(X) = f(x_1, x_2)$,其等高线见下图。设极值存在的区间为 $a_1 \le x_1 \le b_1$, $a_2 \le x_2 \le b_2$,其中 $\mathbf{e}_1 = (1,0)^T$, $\mathbf{e}_2 = (0,1)^T$ 分别表示 x_1 , x_2 的坐标方向。

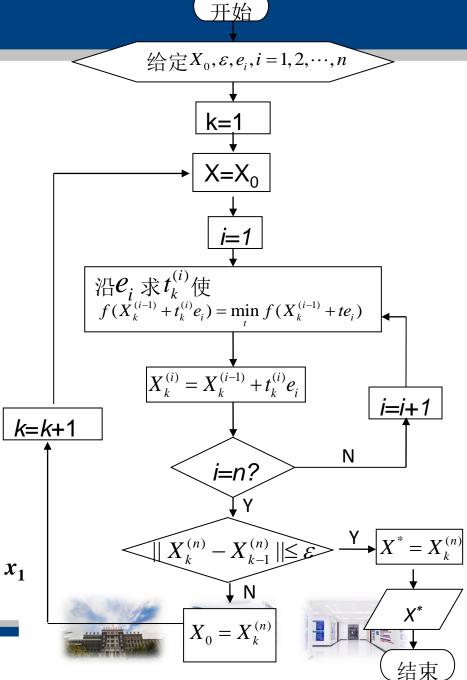






坐标轮换法算法流程图





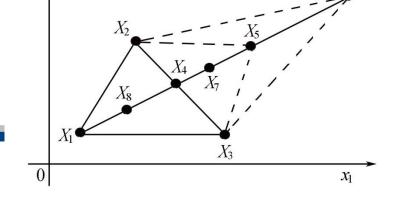


单形替换法基本原理

•设二元函数 $f(X) = f(x_1, x_2)$ 在 $x_1 - x_2$ 平面上取不在同一条直线上的三个点 X_1 , X_2 , X_3 , 并以它们为顶点构成一单纯形——三角形. 算出各顶点的函数值 $f(X_1)$, $f(X_2)$, $f(X_3)$, 比较其大小,现假定比较后有 $f(X_1) > f(X_2) > f(X_3)$

这说明点 X_1 最差,点 X_3 最好,点 X_2 次差.







无约束优化方法——间接法总结

1、梯度法

方向 负梯度 用到一阶导数 适合于精度不高或用于复杂函数寻找一个好的初始点

2、牛顿法

用到一阶导数和Hesse矩阵,具有二次收敛性 要求Hesse矩阵非奇异,且维数不宜太高

- 3、共轭梯度法 用到一阶导数,具有二次收敛性
- 4、变尺度法

收敛快,效果好,被认为是目前最有效的无约束优化方法。适用于维数较高,具有一阶偏导数的目标函数



无约束优化方法——直接法总结

1、坐标轮换法

计算效率较低

适合维数较低,目标函数无导数或导数较难求得

2、单形替换法

算法直观, 收敛慢





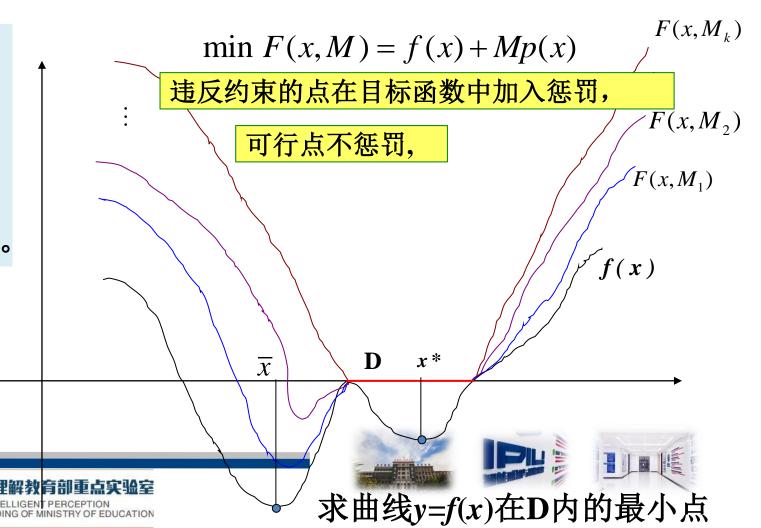




外点罚函数法

抬高到一定程度后,此曲线的无约束极小点就是原来函数在D内的最小点.

几何解释: 改造曲线, 使其在D内 保持不变, 在D外将曲 线逐步抬高。





外点罚函数法

步骤1:给定初始点 x^0 , 初始罚因子 $M_1 > 0$ (可取 $M_1 = 1$), 精度

 $\varepsilon > 0, k := 1.$

步骤2:以 x^{k-1} 初始点,求解无约束优化问题

 $\min F(x, M_k) = f(x) + M_k p(x)$

得到极小点 $x^*(M_k)$, 记为 x^k , 其中

$$p(x) = \sum_{i=1}^{m} (\min \{g_i(x), 0\})^2 + \sum_{j=1}^{l} h_j^2(x)$$

步骤3:若 $M_k p(x^k) < \varepsilon$,则停止计算,得到近似极小点 x^k ;

否则,令
$$M_{k+1} = cM_k$$
,置 $k:=k+1$,转步骤2。

$$p(x^k) \to 0 \qquad c \in [2, 50]$$

$$x^k \in D$$
 常取 $c \in [4,10]$

用解析法求驻 点 或者用无约 束优化方法求 解







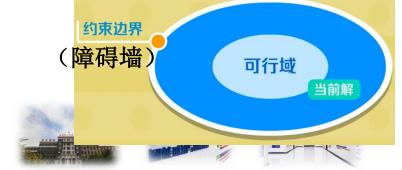
内点罚函数法

基本思想:

迭代点在可行域的内部移动,并对接近可行域边界的点施加惩罚(加入障碍),距边界越近障碍越大,这相当于在可行域的边界上筑起一道很高的"围墙",阻止迭代点穿越边界,从而将最优解"挡"在可行域内。内点罚函数法又称为障碍函数法。

内点法要求迭代点在可行域内部移动,初始点必须是内点,可行域的内部必须是非空的,内点法只能处理不等式约束,等式约束构成的集合内部为空。内点法只适合于不等式约束问题。

min f(x)s.t. $g_i(x) \ge 0$, i = 1,..., m





内点罚函数法

步骤1:给定初始点 $x^0 \in \text{int } D$,初始罚因子 $r_1 > 0$ (可取 $r_1 = 10$),精度

 $\varepsilon > 0, k := 1.$

步骤2: 以 x^{k-1} 初始点,求解无约束优化问题 $\min F(x, r_k) = f(x) + r_k B(x)$

得到极小点 $x^*(r_k)$, 记为 x^k , 其中

$$B(x) = \sum_{i=1}^{m} \frac{1}{g_i(x)}$$
 或者 $B(x) = -\sum_{i=1}^{m} \ln(g_i(x))$

步骤3: 若 $r_k B(x^k) < \varepsilon$,则停止计算,得到近似极小点 x^k ,否则,令

$$r_{k+1} = cr_k$$
, 置k:=k+1, 转步骤2。











混合罚函数法

混合罚函数法是采用内点法和外点法相结合的,用内点法处理不等式约束,用外点法处理等式约束。可以用来求解含不等式和等式约束的优化问题。









混合罚函数法-迭代步骤

混合法具有内点法的特点,迭代过程在可行域之内进行,参数的选择同内点法。

Step1: 任意给定初始点,要求满足不等式约束,初始障碍因子 r_0 , c < 1, 置k=1;

Step2: 假设已获迭代点 X_{k-1} , 以 X_{k-1} 为初始点,求解 $\min F(x,r_k)$,

得到极小点 $X(r_k)$.

Step3: 若 $\|X_k - X_{k-1}\| \le \varepsilon$ (例如: $\varepsilon = 10^{-6}$) 则停止计算,得到近似极小点 $X(\mathbf{r}_k)$; 否则,转Step4

Step4: $r_{k+1} = cr_k$, k=k+1, 转Step 2



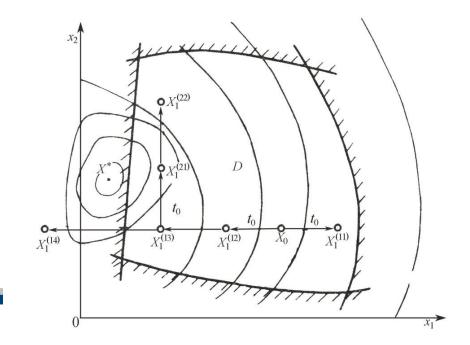






约束坐标轮换法-基本原理

对于n维约東优化问题,依次沿坐标向量 $e_1,e_2,...,e_n$ 的方向进行搜索时,由于只能在可行域内进行探索,故不宜采用最优步长,以免越出可行域。为此,通常利用加步搜索法来确定搜索步长,以求得一系列可行点,使目标函数值逐次下降,直至收敛到最优解。现以下图所示的二维情况进行说明:













无约束最优化方法

1

知识点复习

2

答疑











Key Laboratory of Intelligent Perception and Image Understanding of Ministry of Education

THE END

Thanks for your participation!