

最优化模型

Optimization Modelling

主讲人：薛毅教授

北京工业大学应用数理学院

运筹学学科部主任

xueyi@bjut.edu.cn



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 1 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)



第五章

最优化模型

- 第一节 最优化问题的数学模型
- 第二节 一维搜索
- 第三节 求解无约束问题的下降算法
- 第四节 惩罚函数法
- 第五节 用LINGO软件包求解最优化问题
- 第六节 实例分析— 飞行管理问题

最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析— 飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 2 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

1 最优化问题的数学模型

1.1. 无约束最优化问题

我们先用一个例子引出无约束最优化问题的数学模型.

例5.1.1 曲线拟合问题

设有两个物理量 ξ 和 η , 根据某一物理定律得知它们满足如下关系:

$$\eta = a + b\xi^c,$$

其中 a, b, c 是三个常数, 在不同情况下取不同的值. 现由实验得到一组数据

$$(\xi_1, \eta_1), (\xi_2, \eta_2), \dots, (\xi_m, \eta_m),$$

试选择 a, b, c 的值, 使曲线 $\eta = a + b\xi^c$ 尽可能靠近所有的实验点 $(\xi_i, \eta_i), i = 1, 2, \dots, m$.



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

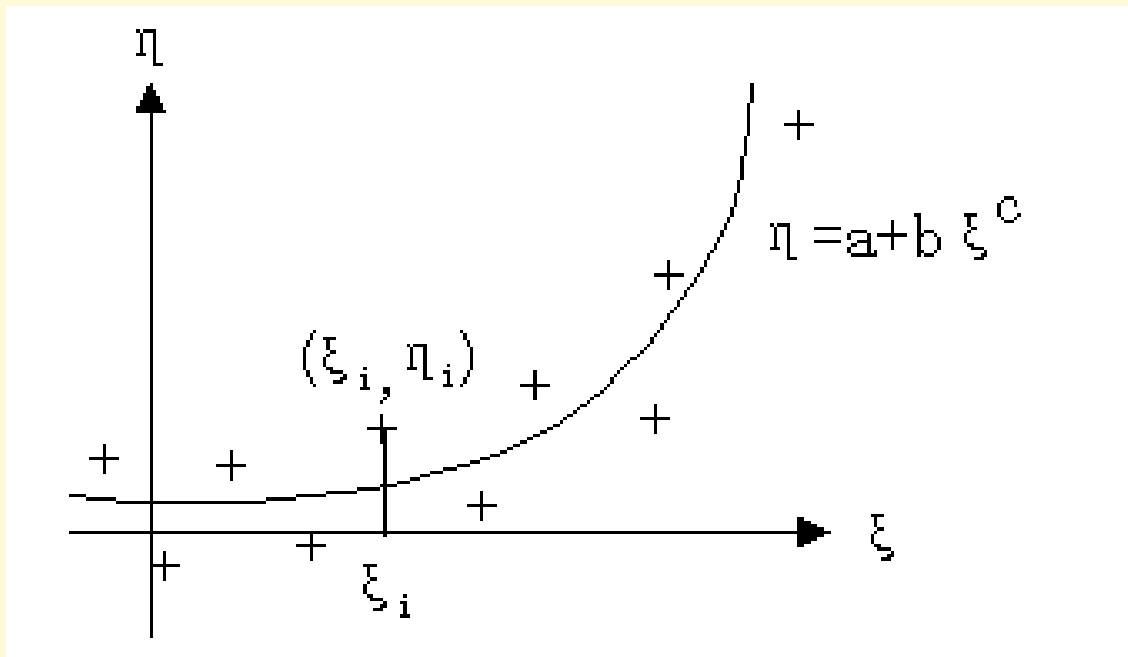
第 3 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



这个问题可用最小二乘原理求解，即选择 a, b, c 的一组值，使得偏差的平方和

$$\delta(a, b, c) = \sum_{i=1}^m (a + b\xi_i^c - \eta_i)^2$$

达到最小。换句话说，就是求三个变量的函数 $\delta(a, b, c)$ 的极小点作为问题的解。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 4 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



为了便于今后的讨论，我们把它写成统一的形式。把 a, b, c 换成 x_1, x_2, x_3 ，记为 $x = (x_1, x_2, x_3)^T$ 。把 δ 换成 f ，这样例5.1.1归纳求解无约束问题

$$\min f(x) = \sum_{i=1}^m (x_1 + x_2 \xi_i^{x_3} - \eta_i)^2.$$

将例5.1.1推广到一般形式，无约束最优化问题的数学模型为

$$\min f(x), \quad x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T \in R^n, \quad (1.1)$$

称 $f(x)$ 为目标函数， x 为 n 维变量。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 5 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



对于无约束问题(1.1), 我们给出最优解的严格定义。

定义5.1.1 若存在 $x^* \in R^n, \varepsilon > 0, \forall x \in R^n$, 使当 $\|x - x^*\| < \varepsilon$ 时, 恒有

$$f(x) \geq f(x^*),$$

则称 x^* 是 $f(x)$ 的局部极小点, 或称 x^* 是无约束问题的局部解。若对 $x \in R^n$, 使当 $0 < \|x - x^*\| < \varepsilon$ 时, 恒有

$$f(x) > f(x^*),$$

则称 x^* 是 $f(x)$ 的严格局部极小点, 或称 x^* 是无约束问题的严格局部解。

去掉定义中的 $\|x - x^*\| < \varepsilon$, 则称 x^* 是 $f(x)$ 的(严格)全局极小点, 或称 x^* 是无约束问题的(严格)全局解。

将全局和局部解均称为无约束问题的最优解。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 6 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



定义5.1.2 称 n 维向量 $\left(\frac{\partial}{\partial x_1} f(\bar{x}), \frac{\partial}{\partial x_2} f(\bar{x}), \dots, \frac{\partial}{\partial x_n} f(\bar{x}) \right)^T$
为函数 $f(x)$ 在 $x = \bar{x}$ 处的梯度, 记为 $\nabla f(\bar{x})$, 即

$$\nabla f(\bar{x}) = \left(\frac{\partial}{\partial x_1} f(\bar{x}), \frac{\partial}{\partial x_2} f(\bar{x}), \dots, \frac{\partial}{\partial x_n} f(\bar{x}) \right)^T .$$

称 $\nabla f(x)$ 为梯度函数, 简称梯度。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 7 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



定理5.1.1 (无约束问题局部解的一阶必要条件) 设 $f(x)$ 具有连续的一阶偏导数, 若 x^* 是无约束问题(1.1)的局部解, 则

$$\nabla f(x^*) = 0. \quad (1.2)$$

定理5.1.1的逆命题不成立, 即梯度为0的点不一定是局部解。这种情况由一元函数就可以得到验证。但此类点也是很重要的点, 称梯度为0的点为稳定点。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 8 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



下面介绍充分条件, 仍然先给出一个概念.

定义5.1.3 称 $n \times n$ 阶矩阵

$$\begin{bmatrix} \frac{\partial^2}{\partial x_1^2} f(\bar{x}) & \frac{\partial^2}{\partial x_1 \partial x_2} f(\bar{x}) & \cdots & \frac{\partial^2}{\partial x_1 \partial x_n} f(\bar{x}) \\ \frac{\partial^2}{\partial x_2 \partial x_1} f(\bar{x}) & \frac{\partial^2}{\partial x_2^2} f(\bar{x}) & \cdots & \frac{\partial^2}{\partial x_2 \partial x_n} f(\bar{x}) \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial^2}{\partial x_n \partial x_1} f(\bar{x}) & \frac{\partial^2}{\partial x_n \partial x_2} f(\bar{x}) & \cdots & \frac{\partial^2}{\partial x_n^2} f(\bar{x}) \end{bmatrix}$$

为函数 $f(x)$ 在 $x = \bar{x}$ 处的Hesse矩阵, 记为 $\nabla^2 f(\bar{x})$, 即

$$\nabla^2 f(\bar{x}) = \left(\frac{\partial^2}{\partial x_i \partial x_j} f(\bar{x}) \right)_{n \times n}.$$

称 $\nabla^2 f(x)$ 为Hesse矩阵函数。

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第9页共102页

返回

全屏显示

关闭

退出



定理5.1.2 (无约束问题局部解的二阶充分条件) 设 $f(x)$ 具有连续的二阶偏导数, 在 x^* 处满足

$$\nabla f(x^*) = 0 \quad \text{且} \quad \nabla^2 f(x^*) \text{ 正定}, \quad (1.3)$$

则 x^* 是无约束问题(1.1)的严格局部解。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 10 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 11 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

1.2. 约束最优化问题

类似于无约束问题, 我们仍用一个例子导出约束最优化问题的数学模型.

例5.1.2 人字架最优设计问题

考虑如图5.1.1所示的钢管构造的人字架, 设钢管壁厚 $t = \bar{t}$ 和半跨度 $s = \bar{s}$ 已给定, 试求能承受负荷 $2P$ 的最轻设计。

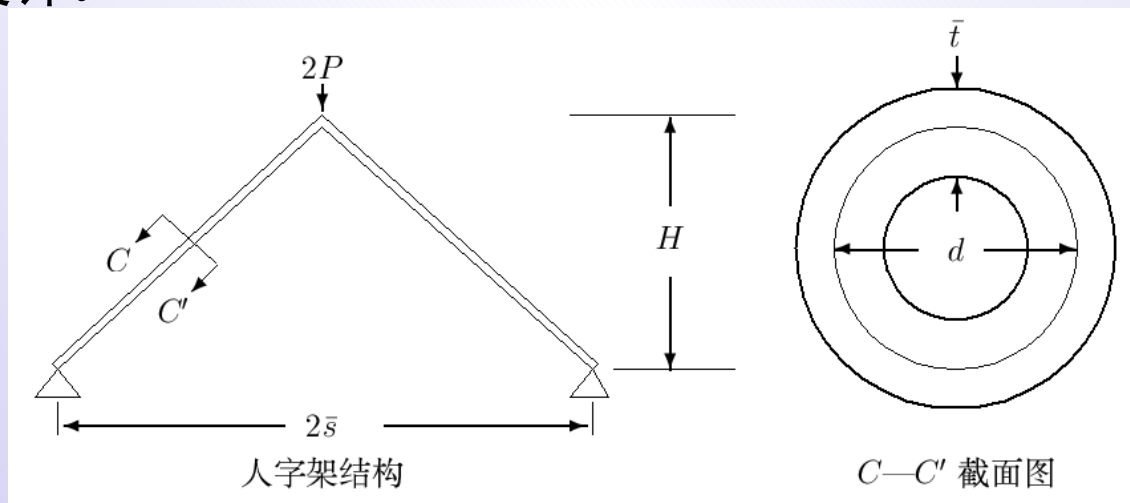


图5.1.1 人字架最优设计问题



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 12 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

首先我们定性地分析此问题。壁厚和跨度一定。欲求最轻设计，需要杆短。这样做必使张角增大，则负荷 $2P$ 就会在钢管上有很大的张力。为了能承受这样的应力，钢管需变粗，其结果是杆变重。

下面进行定量的分析。给定一组 d 和 H 值后，可以计算出钢管的截面积 A 和钢管的长度 L ,

$$A = \frac{1}{4}\pi(D_2^2 - D_1^2) = \frac{\pi}{4}(D_2 + D_1)(D_2 - D_1) = \pi d\bar{t},$$
$$L = (\bar{s}^2 + H^2)^{\frac{1}{2}},$$

因此钢管的重量为

$$w(d, H) = 2\rho\pi d\bar{t}(\bar{s}^2 + H^2)^{\frac{1}{2}},$$

其中 ρ 是比重。



下面考虑 d, H 受到的限制, 当负荷为 $2P$ 时, 杆件受到的压力为

$$\sigma(d, H) = \frac{P}{\pi \bar{t}} \cdot \frac{(\bar{s}^2 + H^2)^{\frac{1}{2}}}{Hd}$$

根据结构力学原理, 对于选定的钢管, 不出现断裂的条件(屈服条件)是

$$\sigma(d, H) \leq \sigma_y,$$

其中 σ_y 是钢管最大许可的抗压强度。而不出现弹性弯曲的条件(屈曲条件)为

$$\sigma(d, H) \leq \frac{\pi^2 E (d^2 + \bar{t}^2)}{8(\bar{s}^2 + H^2)},$$

其中 E 为钢管材料的扬氏模量。因此人字架最优设计问题是在上述两个条件下使 $w(d, H)$ 达到最小。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 13 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

为了方便起见，写成统一的数学表达式，分别用 x_1, x_2 代替 d, H ，记 $x = (x_1, x_2)^T$ ，用 f 代替 w ，因此人字架最优设计问题的数学表达式为

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = 2\pi\rho\bar{t}x_1(\bar{s}^2 + x_2^2)^{\frac{1}{2}}, \\ \text{s.t.} \quad & c_1(x) = \frac{P}{\pi\bar{t}} \cdot \frac{(\bar{s}^2 + x_2^2)^{\frac{1}{2}}}{x_1x_2} - \sigma_y \leq 0, \\ & c_2(x) = \frac{P}{\pi\bar{t}} \cdot \frac{(\bar{s}^2 + x_2^2)^{\frac{1}{2}}}{x_1x_2} - \frac{\pi^2 E}{8} \cdot \frac{\bar{t}^2 + x_1^2}{\bar{s}^2 + x_2^2} \leq 0. \end{aligned}$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 14 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 15 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

综上所述，一般形式的约束最优化问题的数学模型为

$$\min f(x), x \in R^n, \quad (1.4)$$

$$s.t. c_i(x) = 0, i \in E = \{1, 2, \dots, l\}, \quad (1.5)$$

$$c_i(x) \leq 0, i \in I = \{l + 1, l + 2, \dots, l + m\} \quad (1.6)$$

称 $f(x)$ 为目标函数，称 $c_i(x) = 0 (i \in E)$ ，或 $c_i(x) \leq 0 (i \in I)$ 为约束条件。其中 E 是等式约束指标集， I 是不等式约束指标集。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

定义5.1.4 称满足约束条件的点为可行点, 称可行点全体组成的集合为可行域, 记作 D , 即

$$D = \{x \mid c_i(x) = 0, i \in E, c_i(x) \leq 0, i \in I\}.$$

这样我们可以定义约束问题的最优解。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 16 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



定义5.1.5 若对 $x^* \in D$, 存在 $\varepsilon > 0$, 使当 $x \in D$ 且 $\|x - x^*\| \leq \varepsilon$ 时, 总有

$$f(x) \geq f(x^*),$$

则称 x^* 为约束问题(1.4)–(1.6)的局部解, 或简称 x^* 为最优解. 若当 $x \in D$ 且 $0 < \|x - x^*\| \leq \varepsilon$, 总有

$$f(x) > f(x^*),$$

则称 x^* 为约束问题的严格局部解.

去掉定义中的 $\|x - x^*\| < \varepsilon$, 则称 x^* 为约束问题(1.4)–(1.6)的(严格)全局解.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 17 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



在这里我们给出约束问题的一阶必要条件.

定理5.1.3 (约束问题局部解的一阶必要条件) 设约束问题(1.4)–(1.6)中 $f(x)$, $c_i(x)$ ($i = 1, 2, \dots, l + m$)具有连续的一阶偏导数, 若 x^* 是约束问题(1.4)–(1.6)的局部解, 并且在 x^* 处满足 $\nabla c_i(x^*)$ ($i \in E \cup I^*$), 则存在常数 $\lambda^* = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \dots, \lambda_{l+m}^*)^T$, 使得

$$\nabla_x L(x^*, \lambda^*) = \nabla f(x^*) + \sum_{i=1}^{l+m} \lambda_i^* \nabla c_i(x^*) = 0,$$

$$c_i(x^*) = 0, \quad i \in E = \{1, 2, \dots, l\},$$

$$c_i(x^*) \leq 0, \quad i \in I = \{l + 1, l + 2, \dots, l + m\},$$

$$\lambda_i^* \geq 0, \quad i \in I = \{l + 1, l + 2, \dots, l + m\},$$

$$\lambda_i^* c_i(x^*) = 0, \quad i \in I = \{l + 1, l + 2, \dots, l + m\},$$

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 18 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

其中 I^* 为 x^* 处的有效约束指标集, 简称有效集, 即

$$I(x^*) = \{i \mid c_i(x^*) = 0, i \in I\}.$$

$L(x, \lambda)$ 为Lagrange 函数, 即

$$L(x, \lambda) = f(x) + \sum_{i=1}^{l+m} \lambda_i c_i(x).$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 19 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

[访问主页](#)

[标题页](#)

[«](#) [»](#)

[◀](#) [▶](#)

第 20 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)

通常称上述一阶必要条件为Karush-Kuhn-Tucker条件, 或简称为KKT条件, 称满足KKT条件的点为KKT点, 称 λ^* 为 x^* 处的Lagrange乘子.

由于约束问题的二阶充分条件涉及较深的数学知识, 这里就不作介绍了.

大家注意到, 如果去掉不等式约束条件, 约束问题的一阶必要条件与《高等数学》中讲到条件极值的必要条件相同. 在增加不等式约束之后, 一阶必要条件变得复杂的多. 因此用一阶必要条件求解约束最优化问题, 比求解无约束问题更困难, 有关求解的数值方法, 将在5.4节中予以介绍.



1.3. 求解最优化问题的图解法

例5.1.3 根据图象求解无约束问题

$$\min f(x) = (x_1 - 2)^2 + (x_2 - 2)^2 + 4.$$

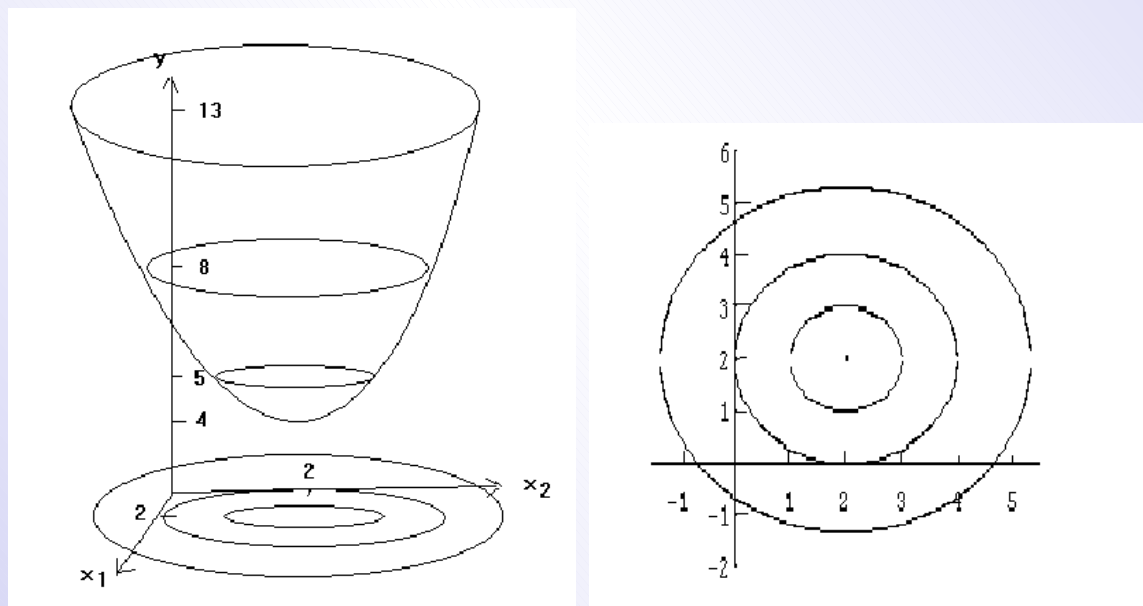


图5.1.2 无约束问题极小点的几何意义

最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 21 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀▶

◀▶

第22页共102页

返回

全屏显示

关闭

退出

例5.1.4 用图解法求解约束问题

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = (x_1 - 2)^2 + (x_2 - 2)^2, \\ \text{s.t.} \quad & c_1(x) = x_1 + 2x_2 - 4 \leq 0, \\ & c_2(x) = -x_1 \leq 0, \\ & c_3(x) = -x_2 \leq 0. \end{aligned}$$

首先画出问题的可行域 D ,

$$D = \{x \mid x_1 + 2x_2 \leq 4, x_1 \geq 0, x_2 \geq 0\},$$

再考虑 f 的等高线

$$(x_1 - 2)^2 + (x_2 - 2)^2 = k,$$

是一族同心圆。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

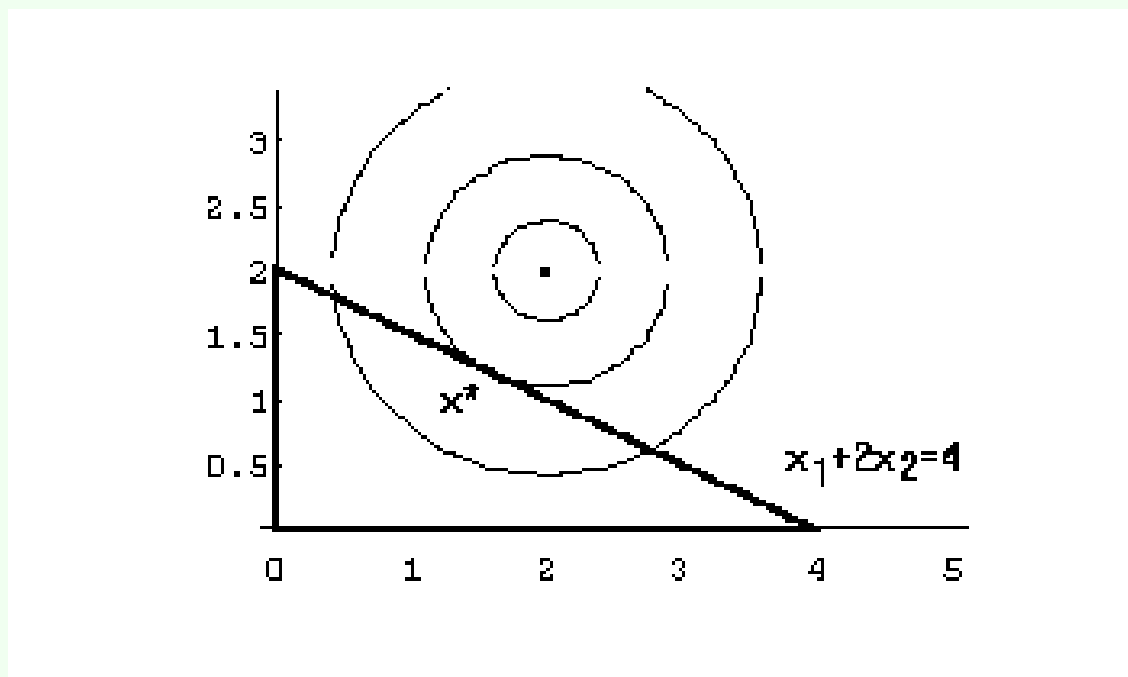


图5.1.3 约束问题极小点的几何意义

访问主页

标题页

◀

▶

◀

▶

第 23 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



由图形可知，某一等高线($f(x) = k$)与约束 $c_1(x) = 0$ 相切，即其偏导数成比例。由于

$$\frac{\partial f}{\partial x_1} = 2x_1 - 4, \quad \frac{\partial f}{\partial x_2} = 2x_2 - 4$$

和

$$\frac{\partial c_1}{\partial x_1} = 1, \quad \frac{\partial c_1}{\partial x_2} = 2$$

则最优点满足方程组

$$\begin{cases} 2x_1 - 4 = \lambda \\ 2x_2 - 4 = 2\lambda \\ x_1 + 2x_2 = 4 \end{cases}$$

解方程组得到 $x^* = (\frac{8}{5}, \frac{6}{5})^T$ ，其最优目标函数值为 $f(x^*) = \frac{4}{5}$ 。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 24 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

2 | 一维搜索

求解无约束最优化问题(1.1), 一般采用迭代的方法, 即先选择一个初始点, 再寻找该点处的下降方向 (称为搜索方向)。然后求该方向上极小点 (称为一维搜索), 得到一个新的点. 这个新点要优于原来的点, 即新点处的目标函数值小于原来点处的目标函数值. 然后在新点处再寻找下降方向和在该方向上求极小点, ……., 如此下去, 最终得到最优点. 在这一节, 我们要解决的问题是一维搜索, 即给出求解一维问题

$$\min_{\alpha} \phi(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$$

的数值方法.



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 25 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

一维搜索的数值方法基本上有二种,一种是试探法,即陆续取一些试探点,逐次比较在这些点的函数值,完成一维搜索的任务.另一种是插值法,即用某些点的函数值(或导数值)构造插值函数,用插值函数的极小点来近似函数 $\phi(\alpha)$ 的极小点.在这一节介绍最基本的试探法和插值方法.

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 26 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

2.1. 0.618法

0.618法又称为黄金分割法，是试探法的一种。
0.618是一元二次方程

$$\tau^2 + \tau - 1 = 0 \quad (2.1)$$

的根

$$\tau = \frac{\sqrt{5} - 1}{2}$$

的近似值.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 27 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



0.618法的基本思想是先在搜索区间 $[a, b]$ 上确定两个试探点, 其中左试探点为

$$\alpha_l = a + (1 - \tau)(b - a),$$

右试探点为

$$\alpha_r = a + \tau(b - a).$$

再分别计算这两个试探点的函数值 $\phi_l = \phi(\alpha_l)$, $\phi_r = \phi(\alpha_r)$. 由单峰函数的性质, 若 $\phi_l < \phi_r$, 则区间 $[\alpha_r, b]$ 内不可能有极小点, 因此去掉区间 $[\alpha_r, b]$, 令 $a' = a$, $b' = \alpha_r$, 得到一个新的搜索区间. 若 $\phi_l > \phi_r$, 则区间 $[a, \alpha_l]$ 内不可能有极小点, 去掉区间 $[a, \alpha_l]$, 令 $a' = \alpha_l$, $b' = b$, 得到一个新的搜索区间.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 28 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第29页共102页

返回

全屏显示

关闭

退出

类似上面的步骤, 在区间 $[a', b']$ 内再计算二个新的试探点

$$\alpha'_l = a' + (1 - \tau)(b' - a'),$$

$$\alpha'_r = a' + \tau(b' - a'),$$

再比较函数值, 再确定新的区间, 如此下去, ...

在上述方法中, 似乎每次迭代中需要计算两个试探点及它们的函数值, 这里取 τ 值和其他值并没有什么不同. 真是这样吗? 下面对新的试探点进行分析。



访问主页

标题页

◀▶

◀▶

第 30 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

(1) 若 $\phi_l < \phi_r$, 则去掉区间 $[\alpha_r, b]$, 那么新的右试探点为

$$\alpha'_r = a' + \tau(b' - a') = a + \tau(\alpha_r - a) = a + \tau^2(b - a),$$

注意到 τ 是方程(2.1)的根, 因此有

$$\alpha'_r = a + \tau^2(b - a) = a + (1 - \tau)(b - a) = \alpha_l,$$

即原区间的左试探点.



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 31 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

(2) 若 $\phi_l > \phi_r$, 则去掉区间 $[a, \alpha_l]$, 那么新的左试探点为

$$\begin{aligned}\alpha'_l &= a' + (1 - \tau)(b' - a') = \alpha_l + (1 - \tau)(b - \alpha_l) \\ &= a + (1 - \tau)(b - a) + \tau(1 - \tau)(b - a) \\ &= a + (1 - \tau^2)(b - a) = a + \tau(b - a) \\ &= \alpha_r,\end{aligned}$$

即原区间的右试探点.

因此在上述计算过程中, 只需要计算一个新试探点和一个点的函数值. 因此, 0.618法除第一次需要计算两个试探点外, 其余各步每次只需计算一个试探点和它的函数值, 这大大提高了算法的效率. 因此就得到相应的算法.



算法5.2.2 (0.618法)

(1) 置初始搜索区间 $[a, b]$, 并置精度要求 ε , 并计算左右试探点

$$\alpha_l = a + (1 - \tau)(b - a), \quad \alpha_r = a + \tau(b - a),$$

其中 $\tau = \frac{\sqrt{5} - 1}{2}$, 及相应的函数值 $\phi_l = \phi(\alpha_l)$, $\phi_r = \phi(\alpha_r)$.

(2) 如果 $\phi_l < \phi_r$, 则置 $b = \alpha_r$, $\alpha_r = \alpha_l$, $\phi_r = \phi_l$, 并计算

$$\alpha_l = a + (1 - \tau)(b - a), \quad \phi_l = \phi(\alpha_l);$$

否则置 $a = \alpha_l$, $\alpha_l = \alpha_r$, $\phi_l = \phi_r$, 并计算

$$\alpha_r = a + \tau(b - a), \quad \phi_r = \phi(\alpha_r).$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 32 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 33 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

(3) 若 $|b - a| \leq \varepsilon$, 做

如果 $\phi_l < \phi_r$, 则置 $\mu = \alpha_l$; 否则置 $\mu = \alpha_r$, 停止计

算

(μ 作为问题的解).

否则转(2).

例5.2.1 用0.618法求解一维问题

$$\min \phi(\alpha) = e^\alpha - 5\alpha$$

在区间[1,2]内的极小点, 计算4步.

解: $a = 1, b = 2, \alpha_l = 1.382, \alpha_r = 1.618, \phi_l = -2.927,$
 $\phi_r = -3.047$, 所以 $\phi_l > \phi_r$, 去掉区间 $[a, \alpha_l]$. 详细计算结果
见表5.2.1.



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

表 5.2.1 迭代 4 次的计算结果

迭代次数	a	b	α_l	α_r	ϕ_l	ϕ_r	$ b - a $
1	1	2	1.382*	1.618*	-2.927*	-3.047*	1.00
2	1.382	2	1.618	1.764*	-3.047	-2.984*	0.618
3	1.382	1.764	1.528*	1.618	-3.031*	-3.047	0.332
4	1.528	1.764	1.618	1.674*	-3.047	-3.037*	0.236

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 34 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 35 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

3 求解无约束问题的下降算法

3.1. 最速下降法

在讨论最速下降法之前,先介绍一阶方向导数的概念.一阶方向导数与普通的导数有些类似.

定义5.3.1 设 d 是任意的单位向量,即 $\|d\| = 1$,若极限

$$\lim_{\alpha \rightarrow 0^+} \frac{f(\bar{x} + \alpha d) - f(\bar{x})}{\alpha}$$

存在,则称该极限值为函数 $f(x)$ 在 \bar{x} 处沿方向 d 的一阶方向导数,简称为方向导数.记为 $\frac{\partial}{\partial d} f(\bar{x})$,即

$$\frac{\partial}{\partial d} f(\bar{x}) = \lim_{\alpha \rightarrow 0^+} \frac{f(\bar{x} + \alpha d) - f(\bar{x})}{\alpha}.$$



由导数的几何意义, 我们不难得到方向导数的几何意义, 即方向导数表示函数 $f(x)$ 在点 \bar{x} 处沿 d 方向的变化率。

因此, 若 $\frac{\partial f}{\partial d} > 0$, 当自变量沿 d 方向前进时, 函数值上升。此时称 d 为上升方向。

若 $\frac{\partial f}{\partial d} < 0$, 当自变量沿 d 前进时, 函数值下降。此时称 d 为下降方向。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 36 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

为了便于计算方向导数, 我们给出方向导数的另一种表达式.

定理5.3.1 设 d 是单位向量, 若函数 $f(x)$ 具有连续的一阶偏导数, 则它在 \bar{x} 处沿方向 d 的一阶方向导数为

$$\frac{\partial}{\partial d} f(\bar{x}) = d^T \nabla f(\bar{x}).$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 37 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



定义5.3.2 设 $x, y \in R^n$, 称

$$x^T y = \sum_{i=1}^n x_i y_i$$

为 x 与 y 的内积(点积).

因此, 方向导数可以看成单位方向与梯度的内积.

对于任意的两个向量 $x, y \in R^n$, 则有如下不等式

$$|x^T y| \leq \|x\| \cdot \|y\|.$$

这就是著名的Schwartz不等式. 其意义为: 两个向量的内积小于等式向量模的积.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 38 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



由定理5.3.1和Schwartz不等式, 对任何方向上的单位向量, 有如下不等式

$$\frac{\partial}{\partial d} f(\bar{x}) \geq -\|\nabla f(\bar{x})\|. \quad (3.1)$$

特别当 d 取负梯度方向时, 即 $d = -\nabla f(\bar{x})/\|\nabla f(\bar{x})\|$. 由定理5.3.1得到

$$\frac{\partial}{\partial d} f(\bar{x}) = -\|\nabla f(\bar{x})\|. \quad (3.2)$$

式(3.1)和式(3.2)表明, 一阶方向导数在负梯度方向处达到最小, 也就是说负梯度方向是该点处使函数下降最快的方向.

因此称负梯度方向为最速下降方向.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 39 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最速下降法的基本思想是: 选任取一点 $x^{(1)}$ 作为初始点, 计算该点的梯度 $\nabla f(x^{(1)})$, 求该点处的最速下降方向, 即令 $d^{(1)} = -\nabla f(x^{(1)})$, 再沿 $d^{(1)}$ 方向前进, 寻找该方向上的极小点, 得到点 $x^{(2)}$, 再计算 $\nabla f(x^{(2)})$, 令 $d^{(2)} = -\nabla f(x^{(2)})$, 沿 $d^{(2)}$ 方向前进, 得到点 $x^{(3)}$, 如此下去.....
具体算法如下。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 40 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



算法5.3.1 (最速下降法)

- (1) 取初始点 $x^{(1)}$, 置精度要求 ε , 置 $k = 1$ 。
- (2) 若 $\|\nabla f(x^{(k)})\| < \varepsilon$, 则停止计算($x^{(k)}$ 为无约束问题的最优解); 否则置

$$d^{(k)} = -\nabla f(x^{(k)}).$$

- (3) 一维搜索。求解一维问题

$$\min_{\alpha} \phi(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)}).$$

得 α_k , 置

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}.$$

- (4) 置 $k = k + 1$, 转(2)。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 41 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

在算法中, ε 是精度要求, 即当梯度接近于0时, 我们就认为达到极小点, 终止计算. 这样做的目的是避免算法产生死循环. 算法中的一维搜索可用5.2节中介绍的算法求解.

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 42 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)

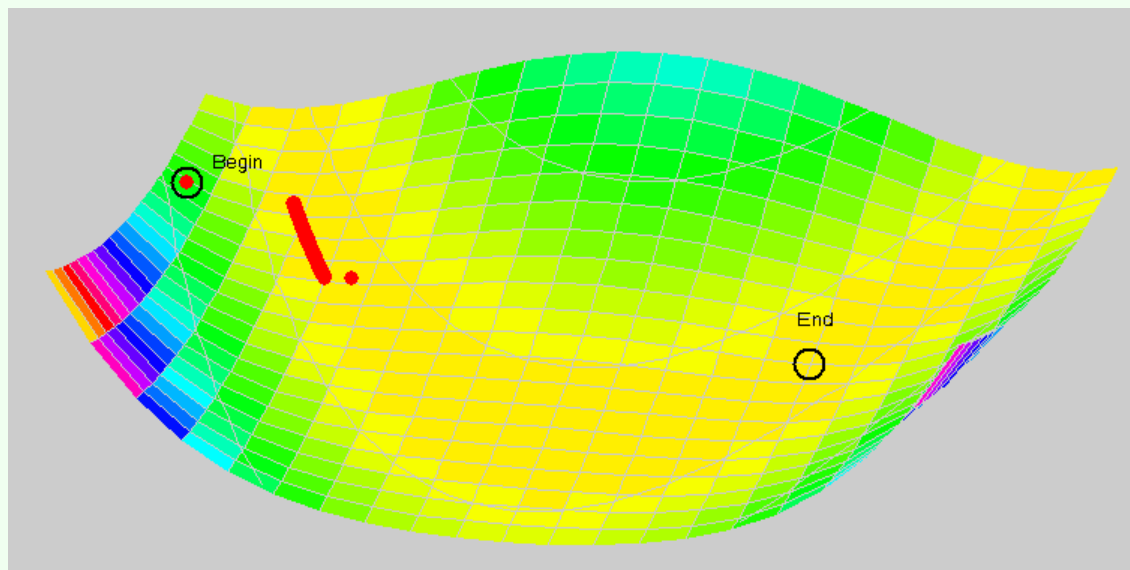


例5.3.1 用最速下降法求解无约束问题

$$\min f(x) = 100 * (x_2 - x_1^2)^2 + (1 - x_1)^2,$$

取 $x^{(1)} = (-1.9, 2)^T$.

为便于理解，这里不给出具体的计算过程，而是用图形来描述。在计算68次迭代，302次函数值的计算，得到如下结果。



[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 43 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)



3.2. Newton法

若 x^* 是无约束问题的局部解, 则 x^* 满足

$$\nabla f(x) = 0, \quad (3.3)$$

因此, 可以通过求解方程组(3.3)来得到无约束最优化问题解. 注意到方程组(3.3)是非线性的, 处理起来较为困难, 因此考虑它的一个线性逼近. 选取初始点 $x^{(1)}$ (作为 x^* 的第一次近似), 在 $x^{(1)}$ 处线性展开(与一元函数的线性展开类似), 略去高阶部分得到

$$\nabla f(x) \approx \nabla f(x^{(1)}) + \nabla^2 f(x^{(1)})(x - x^{(1)}), \quad (3.4)$$

这里 $\nabla^2 f(x^{(1)})$ 是 $x^{(1)}$ 处的Hesse矩阵. 令式(3.4)右端为0, 即

$$\nabla f(x^{(1)}) + \nabla^2 f(x^{(1)})(x - x^{(1)}) = 0. \quad (3.5)$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 44 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



求解线性方程组(3.5)得到

$$x^{(2)} = x^{(1)} - \left(\nabla^2 f(x^{(1)}) \right)^{-1} \nabla f(x^{(1)}),$$

作为 x^* 的第二次近似.

如果 $x^{(2)}$ 的精度不够,可以在 $x^{(2)}$ 处将 $\nabla f(x)$ 展开,求解相应的线性方程组,得到 $x^{(3)}$,如此下去,可以得到序列 $\{x^{(k)}\}$,并且满足如下迭代公式

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} - \left[\nabla^2 f(x^{(k)}) \right]^{-1} \nabla f(x^{(k)}), \quad k = 1, 2, \dots, \quad (3.6)$$

称式(3.6)为Newton迭代公式.

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 45 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



为了便于计算将式(3.6)改为

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + d^{(k)},$$

其中 $d^{(k)}$ 是线性方程组

$$\nabla^2 f(x^{(k)})d = -\nabla f(x^{(k)}) \quad (3.7)$$

的解. 通常称式(3.7)为Newton方程.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 46 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



由上述推导过程, 我们得到如下算法.

算法5.3.2 (Newton法)

- (1) 取初始点 $x^{(1)}$, 置精度要求 ε , 置 $k = 1$.
- (2) 如果 $\|\nabla f(x^{(k)})\| \leq \varepsilon$, 则停止计算($x^{(k)}$ 作为无约束问题的解); 否则求解线性方程组

$$\nabla^2 f(x^{(k)})d = -\nabla f(x^{(k)}),$$

得到 $d^{(k)}$.

- (3) 置

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + d^{(k)}, \quad k = k + 1,$$

转(2).

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 47 页 共 102 页

返回

全屏显示

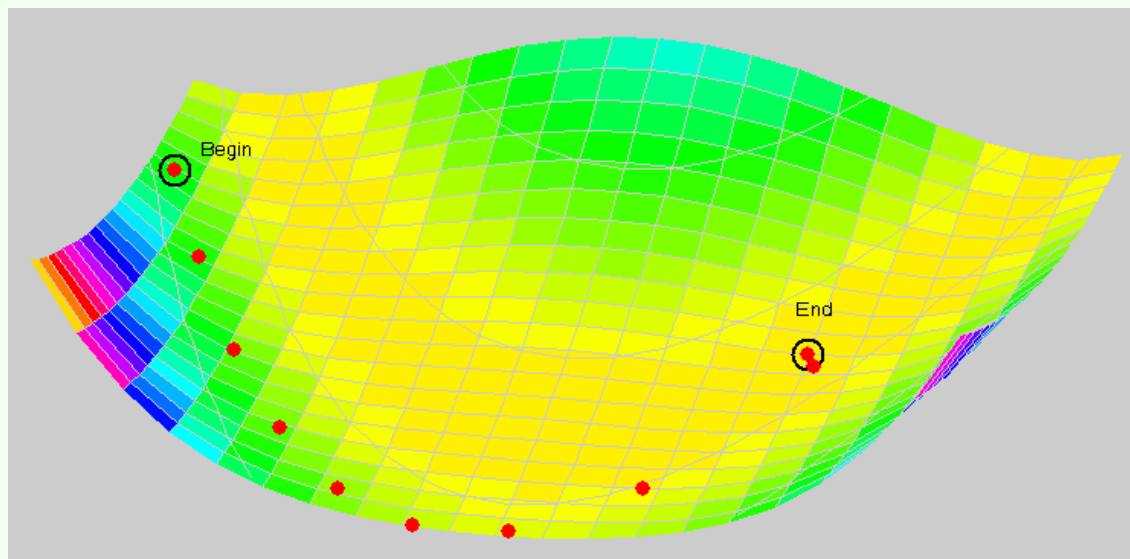
关闭

退出

例5.3.2 用Newton法求解无约束问题

$$\min f(x) = 100 * (x_2 - x_1^2)^2 + (1 - x_1)^2,$$

$$\text{取 } x^{(1)} = (-1.9, 2)^T.$$



上述结果是经过11次迭代，47次函数值计算得到的。从计算效果来看，Newton法要比最速下降法优越的多。事实上，Newton法是求解无约束最优化问题最好的算法。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 48 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

3.3. 变度量法

Newton法具有许多好的性质, 如收敛速度快等, 但在Newton法中, 每步计算需要求解Newton方程. 这一做法的主要缺点是需要计算Hesse矩阵, 计算量大. 要克服上述缺点的最直观想法是: 不计算Hesse矩阵 $\nabla^2 f(x^{(k)})$, 而用一个“近似”矩阵 $B^{(k)}$ 来代替 $\nabla^2 f(x^{(k)})$. 其中 $B^{(k)}$ 是根据迭代过程中的某些信息得到的.

用方程组

$$B^{(k)}d = -\nabla f(x^{(k)}) \quad (3.8)$$

的解 $d^{(k)}$ 来作为搜索方向. 即用方程(3.8)来代替Newton方程(3.7). 这就得到一个新的算法. 由于 $B^{(k)}$ “近似”于 $\nabla^2 f(x^{(k)})$, 可以猜想, 该算法应有较好性质, 并且克服了计算量大的缺点. 那么问题的关键是如何构造矩阵 $B^{(k)}$?



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 49 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



首先, $B^{(k)}$ 不可能在数值上近似 $\nabla^2 f(x^{(k)})$, 因为我们的目标是不计算Hesse矩阵 $\nabla^2 f(x^{(k)})$. 那么, $B^{(k)}$ 只能在性质上近似 $\nabla^2 f(x^{(k)})$.

经推导, $B^{(k)}$ 应满足

$$B^{(k)} s^{(k-1)} = y^{(k-1)}, \quad (3.9)$$

称式(3.9)为拟Newton方程. 并且假设 $B^{(k)}$ 是对称矩阵.

由于式(3.9)并不能唯一地确定 $B^{(k)}$, 因此还需要附加一些条件. 假设前面已得到的矩阵 $B^{(k-1)}$, 并且矩阵 $B^{(k-1)}$ 已与 $\nabla^2 f(x^{(k-1)})$ “近似”. 一种自然的想法就是 $B^{(k)}$ 是由 $B^{(k-1)}$ 经过修正得到的, 即

$$B^{(k)} = B^{(k-1)} + \Delta B^{(k)}. \quad (3.10)$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 50 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 51 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

但由式(3.9)和式(3.10)仍无法唯一地确定出 $\Delta B^{(k)}$.
在1970年, Brogden、Fletcher、Goldfarb和Shanno 给出了一个著名的修正公式,

$$B^{(k)} = B^{(k-1)} - \frac{B^{(k-1)} s^{(k-1)} (s^{(k-1)})^T B^{(k-1)}}{(s^{(k-1)})^T B^{(k-1)} s^{(k-1)}} + \frac{y^{(k-1)} (y^{(k-1)})^T}{(y^{(k-1)})^T s^{(k-1)}}, \quad (3.11)$$

因此称式(3.11)为BFGS公式, 相应的拟Newton算法也称为BFGS算法.



算法2 (BFGS算法)

(1) 取初始点 $x^{(1)}$, 置初始矩阵 $B^{(1)} (= I)$, 置精度要求 ε , 置 $k = 1$.

(2) 如果 $\|\nabla f(x^{(k)})\| \leq \varepsilon$, 则停止计算($x^{(k)}$ 作为无约束问题的解); 否则求解线性方程组

$$B^{(k)}d = -\nabla f(x^{(k)})$$

得到 $d^{(k)}$.

(3) 一维搜索. 求解一维问题

$$\min \phi(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$$

得 α_k , 置

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}.$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 52 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



(4) 修正 $B^{(k)}$, 记

$$s^{(k)} = x^{(k+1)} - x^{(k)}, \quad y^{(k)} = \nabla f(x^{(k+1)}) - \nabla f(x^{(k)}),$$

置

$$B^{(k+1)} = B^{(k)} - \frac{B^{(k)} s^{(k)} (s^{(k)})^T B^{(k)}}{(s^{(k)})^T B^{(k)} s^{(k)}} + \frac{y^{(k)} (y^{(k)})^T}{(y^{(k)})^T s^{(k)}}.$$

(5) 置 $k = k + 1$, 转(2).

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 53 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 54 页 共 102 页

返回

全屏显示

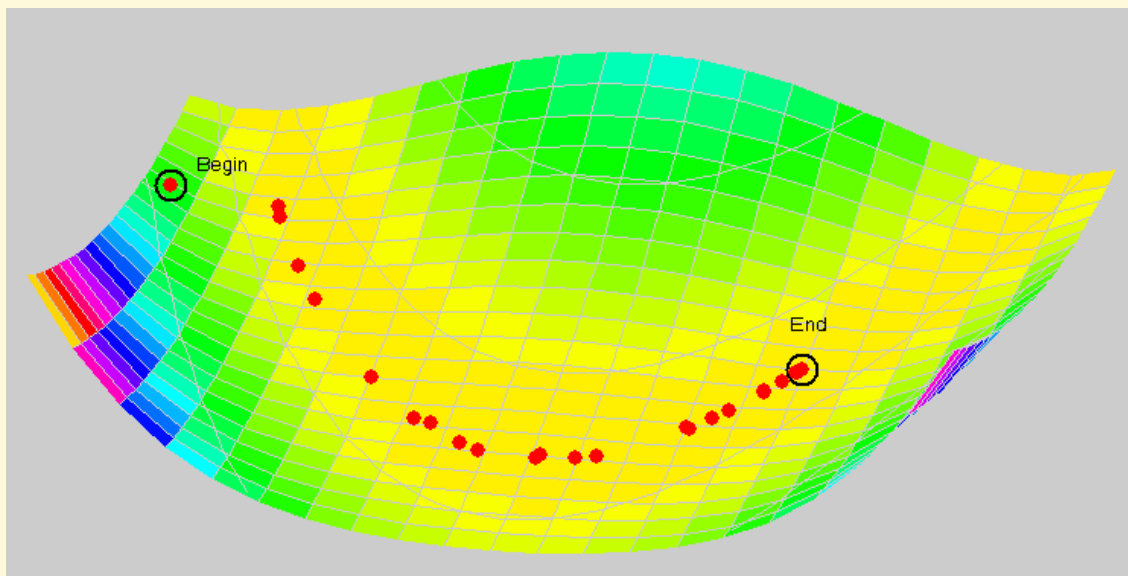
关闭

退出

例5.3.3 用变度量法(BFGS算法)求解无约束问题

$$\min f(x) = 100 * (x_2 - x_1^2)^2 + (1 - x_1)^2,$$

取 $x^{(1)} = (-1.9, 2)^T$.



上述结果是经过25次迭代，105次函数值计算得到的。

从各种指标综合来看，拟Newton算法（BFGS算法）是求解无约束最优化问题最优秀的算法。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

3.4. 共轭梯度法

定义5.3.3 设 G 为 $n \times n$ 阶正定对称矩阵. 若 $d^{(1)}, d^{(2)}$ 满足

$$(d^{(1)})^T G d^{(2)} = 0,$$

则称 $d^{(1)}, d^{(2)}$ 关于 G 共轭. 若 $d^{(1)}, d^{(2)}, \dots, d^{(k)} (k \leq n)$ 两两关于 G 共轭, 即

$$(d^{(i)})^T G d^{(j)} = 0, \quad i \neq j, \quad i, j = 1, 2, \dots, k,$$

则称 $d^{(1)}, d^{(2)}, \dots, d^{(k)}$ 为 G 的 k 个共轭方向. 若 $d^{(i)} \neq 0, i = 1, 2, \dots, k$, 则称为 G 的 k 个非零共轭方向.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 55 页 共 102 页

返回

全屏显示

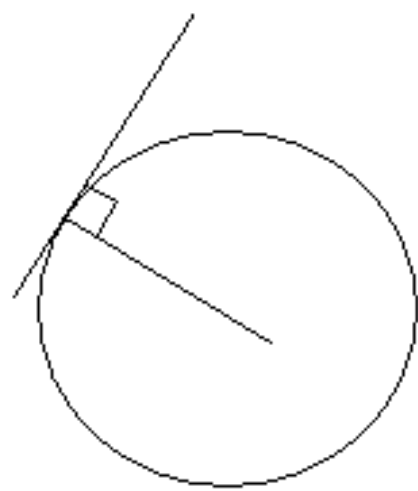
关闭

退出

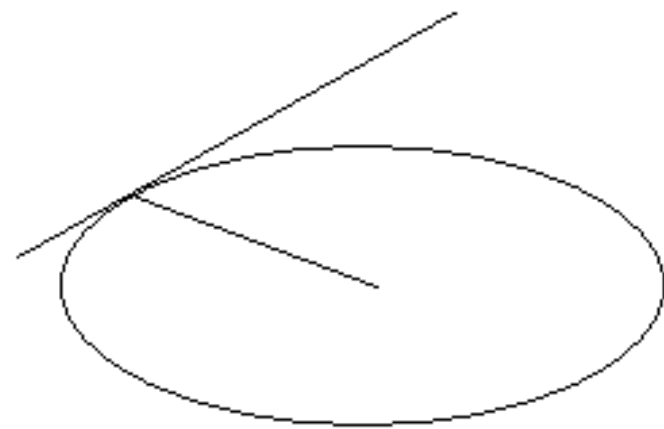


共轭方向的几何意义:

正交方向



共轭方向



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 56 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



对于共轭方向，有一个重要的定理。

定理5.3.2 (扩展子空间定理) 设目标函数为

$$f(x) = \frac{1}{2}x^T Gx + r^T x + \delta,$$

$\{d^{(1)}, d^{(2)}, \dots, d^{(k)}\}$ 是 G 的 $k(k \leq n)$ 个非零的共轭方向. 从任意的初始点 $x^{(1)}$ 出发, 依次沿 $\{d^{(1)}, d^{(2)}, \dots, d^{(k)}\}$ 作精确一维搜索, 得到 $\{x^{(2)}, x^{(3)}, \dots, x^{(k+1)}\}$, 则 $x^{(k+1)}$ 是 $f(x)$ 在线性流形

$$X_k = \left\{ x = x^{(1)} + \sum_{i=1}^k \alpha_i d^{(i)} \mid -\infty < \alpha_i < +\infty \right\}$$

上的唯一极小点. 特别当 $k = n$ 时, 则 $x^{(n+1)}$ 是 $f(x)$ 在整个空间上的唯一极小点.

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 57 页 共 102 页

返回

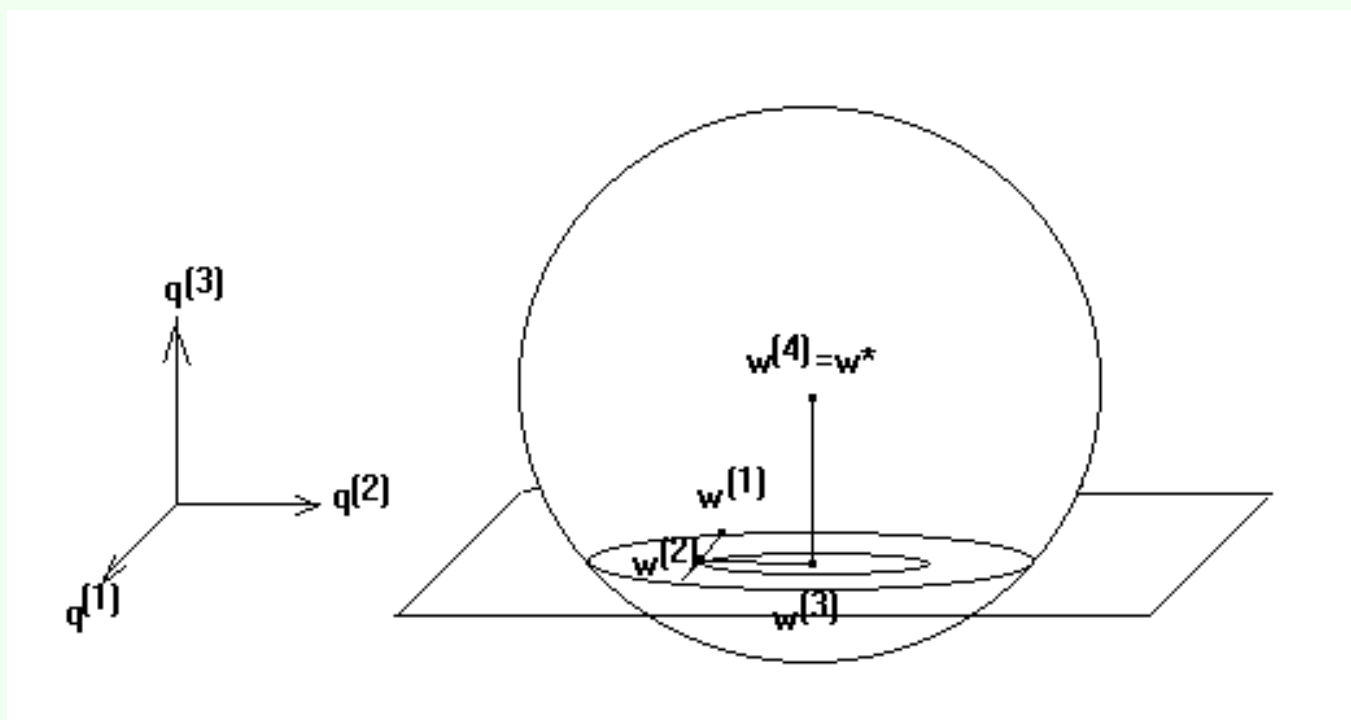
全屏显示

关闭

退出



扩展子空间定理的几何意义:



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页



第 58 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



经过推导得到：若在点 $x^{(k)}$ 处， $\nabla f(x^{(k)}) \neq 0$ ，则 $x^{(k)}$ 处的搜索方向为

$$d^{(k)} = -\nabla f(x^{(k)}) + \beta_{k-1}d^{(k-1)},$$

其中

$$\beta_{k-1} = \frac{\nabla f(x^{(k)})^T (\nabla f(x^{(k)}) - \nabla f(x^{(k-1)}))}{\nabla f(x^{(k)})^T \nabla f(x^{(k)})}, \quad (3.12)$$

$$\beta_{k-1} = \frac{\|\nabla f(x^{(k)})\|^2}{\|\nabla f(x^{(k-1)})\|^2}. \quad (3.13)$$

式(3.12)是由Plak, Ribir 和Polyak三人提出来的，因此称为PRP公式，式(3.13)是由Fletcher和Reeves提出来的，因此称为FR公式。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 59 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



算法5.3.4 (FR算法或PRP算法)

- (1) 取初始点 $x^{(1)}$, 置精度要求 ε , 置 $k = 1$.
- (2) 如果 $\|\nabla f(x^{(k)})\| \leq \varepsilon$, 则停止计算($x^{(k)}$ 作为无约束问题的解); 否则置

$$d^{(k)} = -\nabla f(x^{(k)}) + \beta_{k-1}d^{(k-1)},$$

其中

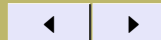
$$\beta_{k-1} = \begin{cases} 0, & k = 1, \\ \frac{\|\nabla f(x^{(k)})\|^2}{\|\nabla f(x^{(k-1)})\|^2}, & k > 1, \end{cases}$$

或

$$\beta_{k-1} = \begin{cases} 0, & k = 1, \\ \frac{\nabla f(x^{(k)})^T (\nabla f(x^{(k)}) - \nabla f(x^{(k-1)}))}{\nabla f(x^{(k-1)})^T \nabla f(x^{(k-1)})}, & k > 1. \end{cases}$$

访问主页

标题页



第 60 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



(3) 一维搜索. 求解一维问题

$$\min \phi(\alpha) = f(x^{(k)} + \alpha d^{(k)})$$

得 α_k , 置

$$x^{(k+1)} = x^{(k)} + \alpha_k d^{(k)}.$$

(4) 置 $k = k + 1$, 转(2).

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 61 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



4 惩罚函数法

求解约束最优化问题

$$\min f(x), x \in R^n, \quad (4.1)$$

$$s.t. c_i(x) = 0, i \in E = \{1, 2, \dots, l\}, \quad (4.2)$$

$$c_i(x) \leq 0, i \in I = \{l + 1, l + 2, \dots, l + m\} \quad (4.3)$$

有两类方法. 一类是利用约束问题本身的性质, 直接求解约束问题 (方法介绍略). 另一类方法是将约束问题转化为一系列无约束问题, 通过求解一系列无约束最优化问题, 来得到约束问题的最优解. 这类方法称为序列无约束极小化方法. 本节介绍的惩罚函数法.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 62 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



先给一个简单的例子, 来阐明罚函数法的基本思想.
考虑一个变量, 仅有一个不等式约束的问题

$$\min f(x) = x^2 \quad (4.4)$$

$$s.t. \quad c(x) = x + 1 \leq 0 \quad (4.5)$$

其可行域为 $(-\infty, -1]$, 最优解为 $x^* = -1$.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 63 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



现将问题(4.4)–(4.5)转化为无约束问题,也就是说,希望构造相应的无约束问题,而该无约束问题的解恰好是约束问题的最优解.从直观上看,要做到这一点就必须增大在非可行域处的目标函数值,即对非可行域处的目标函数加以惩罚.现构造惩罚函数,一种较为简单而又能保证函数具有连续的偏导数的方法为:

$$P(x, \sigma) = \begin{cases} f(x), & c(x) \leq 0 \\ f(x) + \frac{\sigma}{2}[c(x)]^2, & c(x) > 0 \end{cases}$$
$$= \begin{cases} x^2, & x + 1 \leq 0, \\ x^2 + \frac{\sigma}{2}(x + 1)^2, & x + 1 > 0, \end{cases}$$

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 64 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

其无约束问题

$$\min P(x, \sigma)$$

的最优解为

$$\bar{x}(\sigma) = -\frac{\sigma}{2 + \sigma}.$$

当 $\sigma \rightarrow +\infty$ 时, 有

$$\bar{x}(\sigma) \rightarrow -1 = x^*,$$

即约束问题的最优解.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 65 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

因此, 对于不等式约束问题

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x), \\ \text{s.t.} \quad & c(x) \leq 0, \end{aligned}$$

其罚函数定义为

$$\begin{aligned} P(x, \sigma) &= \begin{cases} f(x), & c(x) \leq 0 \\ f(x) + \frac{\sigma}{2}[c(x)]^2, & c(x) > 0 \end{cases} \\ &= f(x) + \frac{\sigma}{2} (\max\{0, c(x)\})^2. \end{aligned}$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 66 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

对于等式约束问题

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x), \\ \text{s.t.} \quad & c(x) = 0, \end{aligned}$$

其罚函数定义为

$$P(x, \sigma) = f(x) + \frac{\sigma}{2} (c(x))^2,$$

即不满足等式方程就加以惩罚.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 67 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



由上面的分析可以得到, 对于一般约束问题(4.1)–(4.3), 其罚函数定义为

$$\begin{aligned} P(x, \sigma) &= f(x) + \frac{\sigma}{2} \left(\sum_{i \in E} [c_i(x)]^2 + \sum_{i \in I} [\max\{0, c_i(x)\}]^2 \right) \\ &= f(x) + \frac{\sigma}{2} S(x), \end{aligned}$$

其中

$$S(x) = \left(\sum_{i \in E} [c_i(x)]^2 + \sum_{i \in I} [\max\{0, c_i(x)\}]^2 \right),$$

称 σ 为惩罚因子, 称 $\frac{\sigma}{2}S(x)$ 为惩罚项.

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 68 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

可以期望, 当 σ 充分大时, 无约束问题

$$\min P(x, \sigma) = f(x) + \frac{\sigma}{2}S(x)$$

的最优解 $\bar{x} = \bar{x}(\sigma)$ 接近约束问题的最优解 x^* .

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 69 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



因此,可得到如下算法.

算法5.6.1 (惩罚函数法)

(1) 选择序列 $\{\sigma_k\}$, σ_k 递增趋于 $+\infty$, 取初始点 $x^{(0)}$, 置精度要求 ε , 置 $k = 1$.

(2) 以 $x^{(k-1)}$ 为初始点, 求解无约束问题

$$\min P(x, \sigma_k) = f(x) + \frac{\sigma_k}{2} S(x),$$

得到最优解 $x^{(k)}$.

(3) 若 $\sigma_k S(x^{(k)}) \leq \varepsilon$, 则停止计算($x^{(k)}$ 作为约束问题的最优解); 否则置

$$k = k + 1$$

转(2).

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 70 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

例5.4.1 用惩罚函数法求解约束问题

$$\min f(x) = \frac{1}{2} \left(x_1^2 + \frac{1}{3} x_2^2 \right), \quad (4.6)$$

$$s.t. \quad c(x) = x_1 + x_2 - 1 = 0. \quad (4.7)$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 71 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



解:

$$P(x, \sigma) = f(x) + \frac{\sigma}{2} c^2(x) = \frac{1}{2} \left(x_1^2 + \frac{1}{3} x_2^2 \right) + \frac{\sigma}{2} (x_1 + x_2 - 1)^2$$

所以

$$\begin{aligned} \frac{\partial P}{\partial x_1} &= x_1 + \sigma (x_1 + x_2 - 1) \\ \frac{\partial P}{\partial x_2} &= \frac{1}{3} x_2 + \sigma (x_1 + x_2 - 1) \end{aligned}$$

令 $\nabla_x P(x, \sigma) = 0$, 得到

$$\bar{x}_1(\sigma) = \frac{\sigma}{1 + 4\sigma}, \quad \bar{x}_2(\sigma) = \frac{3\sigma}{1 + 4\sigma}$$

令 $\sigma \rightarrow +\infty$, 得到 $x^* = \left(\frac{1}{4}, \frac{3}{4}\right)^T$.

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 72 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

无论是问题(4.4)–(4.5), 还是问题(4.6)–(4.7), 其相应的无约束问题的最优解均在可行域的外部. 而对于一般约束问题, 除非它的最优解 x^* 也是一个无约束问题的最优解, 通常 x^* 总位于可行域的边界上, 因此, 采用罚函数法得到的无约束问题的最优解 $x^{(k)}$ 均位于可行域的外部, 因此, 罚函数法也称为外罚函数法.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 73 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 74 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

5 用LINGO软件包求解最优化问题

在第三章中介绍了用Lingo软件求解线性规划问题的方法，本节介绍用Lingo软件求解最优化问题的方法。在求解方法上，用Lingo软件求解最优化问题与求解线性规划问题基本上是相同的，所不同的是所定的目标函数与约束函数是非线性函数而已。

5.1. 求解无约束最优化问题

用Lingo软件求解无约束最优化问题

$$\min f(x)$$

较为简单，只需直接给出 $f(x)$ 表达式即可。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

例如，求解无约束问题

$$\min f(x) = 100(x_2 - x_1^2)^2 + (1 - x_1)^2.$$

相应的Lingo语句为

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 75 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 76 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)

```
1]model:
2]  sets:
3]    var/1..2/: x;
4]  endsets
5]  @for(var:@free(x));
6]  min=100*(x(2)-x(1)^2)^2+(1-x(1))^2;
7]end
```

第2~4行是变量说明，第5行说明变量 x 无非负限制，第6行是目标函数。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

其计算结果为

Local optimal solution found at step: 16

Objective value: -0.5026222E-06

Variable	Value	Reduced Cost
X(1)	0.9998498	0.0000000
X(2)	0.9996994	0.0000000

本题的理论结果是 $x^* = (1, 1)^T$, $f(x^*) = 0$. 从前面的结果可以看到理论结果与计算结果存在一定的误差, 在Lingo软件中可以通过调整参数来控制计算结果的精度。有关Lingo软件中参数的介绍可见第九章。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 77 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

5.2. 求解约束最优化问题

对于一般约束优化问题：

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x), \\ \text{s.t.} \quad & c_i(x) = 0, \quad i \in E, \\ & c_i(x) \leq 0, \quad i \in I. \end{aligned}$$

只需在Lingo语句中给出相应的目标函数和约束函数的表达式即可。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 78 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

例如求解约束问题

$$\begin{aligned} \max \quad & x_1 x_2 x_3 \\ \text{s.t.} \quad & -x_1 - 2x_2 - 2x_3 \leq 0, \\ & x_1 + 2x_2 + 2x_3 \leq 72, \\ & x_1 \leq 20, \\ & x_2 \leq 11. \end{aligned}$$

访问主页

标题页

◀▶

◀▶

第 79 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

相应的Lingo语句为

```
1] model:  
2]   sets:  
3]     var/1..3/: x;  
4]   endsets  
5]   max=x(1)*x(2)*x(3);  
6]   -x(1)-2*x(2)-2*x(3)<=0;  
7]   x(1)+2*x(2)+2*x(3)<=72;  
8]   x(1)<=20;  
9]   x(2)<=11;  
10]  @for(var:@free(x));  
11] end
```

第2~4行是变量说明，第5行是目标函数，第6~9行是约束函数，第10行说明变量 x 无非负限制。



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 80 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

其计算结果为

Local optimal solution found at step: 7
Objective value: 3300.000

Variable	Value	Reduced Cost
X(1)	20.00000	0.0000000
X(2)	11.00000	0.0000000
X(3)	15.00000	0.0000000

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 81 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



5.3. 求解二次规划问题

对于二次规划问题：

$$\begin{aligned} \min \quad & f(x) = \frac{1}{2}x^T Hx + c^T x, \\ \text{s.t.} \quad & Ax \leq b. \end{aligned}$$

给出相应的Lingo语句即可.

例如求解二次规划问题

$$\begin{aligned} \min \quad & x_1^2 + x_2^2 - 2x_1 - 4x_2, \\ \text{s.t.} \quad & x_1 + x_2 \leq 1, \\ & -x_1 \leq 0, \\ & -x_2 \leq 0. \end{aligned}$$

最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 82 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

相应的Lingo语句为

```
1] model:
2]   sets:
3]     var/1..2/: c,x;
4]     str/1..3/: b;
5]     matrix(var,var): H;
6]     constr(str,var): A;
7]   endsets
8]
9]   @for(var: @free(x));
10]  min=@sum(matrix(i,j):
11]    .5*H(i,j)*x(i)*x(j))+@sum(var(i):c(i)*x(i));
12]  @for(str(i):
13]    @sum(var(j):A(i,j)*x(j))<=b(i));
```



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 83 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 84 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

```
14] data:
15]     H=2, 0, 0, 2;
16]     c=-2, -4;
17]     A=1, 1, -1, 0, 0, -1;
18]     b=1, 0, 0;
19] enddata
20]end
```

第2 ~ 7行是变量说明，定义向量 b , c , x 和矩阵 H , A 。
第9行说明变量无限制。第10行是目标函数，第11 ~ 12行是约束函数。第13 ~ 18是数据集合。对于其他的二次规划问题，只需更改相应的数据集合即可。



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

其计算结果为

Local optimal solution found at step: 4

Objective value: -3.000000

Variable	Value	Reduced Cost
X(1)	0.1130181E-06	0.0000000
X(2)	0.9999999	0.0000000

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 85 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



5.4. 最优化问题的应用—曲线拟合问题

已知一个量 y 依赖于另一个量 x . 现收集有数据如下:

x	0.0	0.5	1.0	1.5	1.9	2.5	3.0	3.5	4.0	4.5
y	1.0	0.9	0.7	1.5	2.0	2.4	3.2	2.0	2.7	3.5

x	5.0	5.5	6.0	6.6	7.0	7.6	8.5	9.0	10.0
y	1.0	4.0	3.6	2.7	5.7	4.6	6.0	6.8	7.3

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 86 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



- (1) 求拟合以上数据的直线 $y = ax + b$, 目标为使 y 的各个观察值同按直线关系所预期的值的绝对偏差总和为最小;
- (2) 求拟合以上数据的直线, 目标为使 y 的观察值同预期值的最大偏差为最小;
- (3) 求拟合以上数据的二次曲线 $y = ax^2 + bx + c$, 分别用(1)和(2)两种目标。

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 87 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

解：(1) 该问题是不可微优化问题。求常数 a, b 使得绝对偏差总和达到最小，即

$$\min_{a, b} \sum_{i=1}^n |ax_i + b - y_i|.$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 88 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



相应的Lingo语言如下

```
1]model:  
2]  sets:  
3]    quantity/1..19/: x,y;  
4]  endsets  
5]  
6]  min=@sum(quantity: @abs(a*x+b-y));  
7]    @free(a);  
8]    @free(b);  
9]
```

最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 89 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



```
10] data:
11]     x=0.0,0.5,1.0,1.5,1.9,2.5,3.0,3.5,4.0,4.5,
12]         5.0,5.5,6.0,6.6,7.0,7.6,8.5,9.0,10.0;
13]     y=1.0,0.9,0.7,1.5,2.0,2.4,3.2,2.0,2.7, 3.5,
14]         1.0,4.0,3.6,2.7,5.7,4.6,6.0,6.8,7.3;
15] enddata
16]end
```

最优解为: $a = 0.6375$, $b = 0.5813$, 即

$$y = 0.6375x + 0.58125.$$

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 90 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

(2) 其最优化问题为

$$\min_{a,b} \max_{1 \leq i \leq n} |ax_i + b - y_i|,$$

相应的最优直线方程为:

$$y = 0.6246x - 0.3978.$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 91 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

(3) 相应的最优化问题为

$$\min_{a, b, c} \sum_{i=1}^n |ax_i^2 + bx_i + c - y_i|,$$

和

$$\min_{a, b, c} \max_{1 \leq i \leq n} |ax_i^2 + bx_i + c - y_i|.$$

相应的最优解为:

$$y = 0.03382x^2 + 0.2940x + 0.9830,$$

和

$$y = 0.1250x^2 - 0.6250x + 2.4750.$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 92 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 93 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)

6 | 实例分析—飞行管理问题

飞行管理问题是1995年全国大学生数学建模竞赛A题.

6.1. 飞行管理问题

在约10,000米高空的某边长160公里的正方形区域内,经常有若干架飞机作水平飞行.区域内每架飞机的位置和速度向量均由计算机记录其数据,以便进行飞行管理.当一架飞机欲进入该区域的飞机到达区域的边缘时,记录其数据后,要立即计算并判断是否会与区域内的飞机发生碰撞.如果会碰撞,则应计算如何调整各架(包括新进入的)飞机飞行的方向角,以避免碰撞.现假定条件如下:



[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 94 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)

- 1) 不碰撞的标准为任意两架飞机的距离大于8公里;
- 2) 飞机飞行方向角调整的幅度不应超过30度;
- 3) 所有飞机飞行速度均为每小时800公里;
- 4) 进入该区域的飞机在达到区域边缘时, 与区域内飞机的距离应在60公里以上;
- 5) 最多需考虑6架飞机;
- 6) 不必考虑飞机离开此区域后的状况.

请你对这个避免碰撞的飞行管理问题建立数学模型, 列出计算步骤, 对以下数据进行计算(方向角误差不超过0.01度), 要求飞机飞行方向角调整的幅度尽量小.

设该区域4个顶点的坐标为 $(0, 0)$, $(160, 0)$, $(160, 160)$, $(0, 160)$.



记录数据如表5.6.1所示。

表 5.6.1 飞行数据表

飞机编号	横坐标 X	纵坐标 Y	方向角 (度)
1	150	140	243
2	85	85	236
3	150	155	220.5
4	145	50	159
5	130	150	230
新进入	0	0	52

注：方向角指飞行方向与 X 轴正向的夹角。

试根据实际应用前景对你的模型进行评价与推广。

最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 95 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

6.2. 数学模型的建立

设 $(x_{i0}, y_{i0}, \theta_{i0})$ 为第 i 架飞机的初始位置和初始方位角, $\Delta\theta_i$ 为第 i 架飞机方位角的改变量, 调整后的方位角为

$$\theta_i = \theta_{i0} + \Delta\theta_i, \quad i = 1, 2, \dots, 6.$$

根据相对运动原理, 两架飞机的相对速度方向为 $(v(\cos \theta_i - \cos \theta_j), v(\sin \theta_i - \sin \theta_j))$, 在 t 时刻的相对位置为

$$(x_{i0} - x_{j0} + vt(\cos \theta_i - \cos \theta_j), y_{i0} - y_{j0} + vt(\sin \theta_i - \sin \theta_j)).$$

令 $vt = l$, 则有

$$\begin{aligned} c_{ij}(\theta, l) &= (x_{i0} - x_{j0} + l(\cos \theta_i - \cos \theta_j))^2 \\ &\quad + (y_{i0} - y_{j0} + l(\sin \theta_i - \sin \theta_j))^2, \end{aligned}$$

其中 $\theta = (\theta_1, \theta_2, \dots, \theta_6)$.



最优化问题的数学模型

一维搜索

求解无约束问题的下降算法

惩罚函数法

用LINGO软件包求解最优...

实例分析—飞行管理问题

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 96 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 97 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

因此飞行管理问题归纳为

$$\min \sum_{i=1}^6 [\Delta\theta_i]^2, \quad (6.1)$$

$$s.t. \quad c_{ij}(\theta, l) \geq 64 \quad 1 \leq i, j \leq 6, i \neq j, \quad (6.2)$$

$$|\Delta\theta_i| \leq 30^0 \quad i = 1, 2, \dots, 6, \quad (6.3)$$

这是一个非线性规划问题,但约束中含有参数 l ,根据题意,其范围是 $0 \leq l \leq 160\sqrt{2}$,这实际上是一个参数规划问题.



访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 98 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

6.3. 问题的求解

如何利用我们前面讲过的方法求解问题(6.1)–(6.3)呢? 一种简单而又直观的方法是将参数 l 离散化, 得到

$$\min \sum_{i=1}^6 [\Delta\theta_i]^2, \quad (6.4)$$

$$s.t. \quad c_{ij}(\theta, l_k) \geq 64, \quad 1 \leq i, j \leq 6, \quad i \neq j, \quad k = 1, 2, \dots \quad (6.5)$$

$$|\Delta\theta_i| \leq 30^0, \quad i = 1, 2, \dots, 6. \quad (6.6)$$

我们通过求解(6.4)–(6.6)来得到(6.1)–(6.3)的最优解.



最优化问题的数学模型
一维搜索
求解无约束问题的下降算法
惩罚函数法
用LINGO软件包求解最优...
实例分析—飞行管理问题

但这又出现新的问题: (1) 如何确定 r 和 l_k 的值? (2) 由问题(6.4)–(6.6)得到的最优解能否满足问题(6.1)–(6.3)的约束条件? 对于一般情况, 这两个问题是较难解决的, 但对于飞行管理问题, 我们通过分析, 还是能够得到解决的.

[访问主页](#)

[标题页](#)

[◀](#) [▶](#)

[◀](#) [▶](#)

第 99 页 共 102 页

[返回](#)

[全屏显示](#)

[关闭](#)

[退出](#)



访问主页

标题页

⏪ ⏩

◀ ▶

第 100 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出

当任意两架飞机在飞行中达到最近距离时, 其参数 l 为

$$l = \frac{(x_{i0} - x_{j0})(\cos \theta_i - \cos \theta_j) + (y_{i0} - y_{j0})(\sin \theta_i - \sin \theta_j)}{(\cos \theta_i - \cos \theta_j)^2 + (\sin \theta_i - \sin \theta_j)^2}.$$

通过计算, 若不改变方位角, 飞机会在区域内有两处会发生碰撞(即不满足 $c_{ij}(\theta, l) \geq 64$). 当 $c_{ij}(\theta, l)$ 达到最小时, 其参数为

$$l = 108.4009 \quad \text{和} \quad l = 99.2123$$

时. 因此可先取

$$r = 2, \quad l_1 = 108.4009 \quad \text{和} \quad l_2 = 99.2123.$$

将上述参数代入问题(6.4)–(6.6), 用约束最优化方法求解问题(6.4)–(6.6), 其最优解为

$$\Delta\theta^{(1)} = (0, 0, 1.8879, 0, 0, 1.8809).$$



但此时, 将 $\Delta\theta^{(1)}$ 代入问题(6.1)–(6.3)的约束条件时, 其约束条件并不能满足. 当 $c_{ij}(\theta, l)$ 达到最小时, 其参数为

$$l = 108.3266 \quad \text{和} \quad l = 96.5197,$$

因此再取 $l_1 = 108.3266$, $l_2 = 96.5197$ 代入问题(6.4)–(6.6), 求解得到

$$\Delta\theta^{(2)} = (0.0001, 0, 2.1143, -0.4738, 1.6550).$$

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 101 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出



但仍不能满足约束条件, 此时参数为

$$l = 108.2841 \quad \text{和} \quad l = 96.6512,$$

因此再取 $l_1 = 108.2841$, $l_2 = 96.6512$, 第三次求解问题(6.4)–(6.6), 得到

$$\Delta\theta^{(3)} = (0, 0, 2.1203, -0.4701, 0, 1.6492).$$

其结果满足问题(6.1)–(6.3)的约束条件, 因此我们将 $\Delta\theta^{(3)}$ 作为飞行管理问题的最优解, 其总角度改变量为4.2399.

访问主页

标题页

◀ ▶

◀ ▶

第 102 页 共 102 页

返回

全屏显示

关闭

退出