

杉数科技教学平台



第二章线性规划及单纯形法

第五节 单纯形法 (另一个视角)

郭加熠 | 助理教授



检查相邻点

如何寻找基本可行解的相邻点,使得对当前解进行改善、以降低目标函数值?

- ▶ 这一问题的关键在干,如何针对当前情况进行更新。
- ▶ 后续仅需重复相同操作,直至迭代到最优点。
- 一种简单的想法是检查当前基本可行解的所有相邻点:
 - ▶ 对于基本可行解中一个基变量、用一个非基变量替换后得到的解作为相邻点, 最多有 m(n-m) 种可能。而对于每一种情况,都需要求解含 m 个变量的线性 方程。
 - ▶ 这种方法有效,但处理起来效率较低。

本节课将讨论一种更有效的方法来解决这一问题。



基本可行解

假设有一个基为 $B = \{B(1), ..., B(m)\}$ 的基本可行解。

定义基矩阵 AR:

$$A_B = [A_{B(1)}, A_{B(2)}, \dots, A_{B(m)}]$$

同时定义非基矩阵 A_N ——包含所有 A 的非基向量。

通过适当调整变量的顺序,使得 $A = [A_B, A_N], \mathbf{x} = [\mathbf{x}_B; \mathbf{x}_N]$ 。此时 \mathbf{x}_B 为基变量、 x_N 为非基变量。

根据定义及相关约束,可以得出

$$\mathbf{x}_B = A_B^{-1} \mathbf{b} \ge \mathbf{0}$$
 $\mathbf{x}_N = 0$



目录



基方向

最优性判断

基变换

讲 员

叶荫宇,王子卓,皇甫琦,邓琪, 高建军,葛冬冬,郭加熠,何斯 迈,江波,刘慧康

寻找基本可行解的相邻基本可行解

希望找到一个相邻的基本可行解:

- ▶ 选一个非基变量 x_i 作为入基变量。
- ▶ 也就是基于当前的基本可行解增加 x_i 的值。

为了实现该目的,考虑将当前基本可行解 x 平移到 $x + \theta d$,其中:

- 1. $d_j = 1$
- 2. 对于其他位置 j' 的非基变量, $d_{j'}=0$ 。

对于 d, 需要设置什么限制?

▶ 平移后的 $\mathbf{x} + \theta \mathbf{d}$ 仍然为可行解,即:

$$A(\mathbf{x} + \theta \mathbf{d}) = \mathbf{b} = A\mathbf{x}$$

可以得出,Ad = 0。



基方向

将 \boldsymbol{d} 改写为 $\boldsymbol{d} = [\boldsymbol{d}_B; \boldsymbol{d}_N]$ 。

对于 d_N , 其中的 $d_i = 1$, 其余都为 0。此时有

$$A_B \mathbf{d}_B + A_j = 0$$

上式可以转化为

$$\boldsymbol{d}_B = -A_B^{-1}A_j$$

因此, d 的取值是唯一确定的,满足:

$$\mathbf{d} = [\mathbf{d}_B; \mathbf{d}_N] = [-A_B^{-1}A_j; 0; \dots; 1; \dots; 0]$$

其中的 1 对应于第 j 个元素,称这样的 d 为第 j 个基方向。



基方向(续)

基方向仅仅保证等式约束 Ax = b 仍然满足。

考虑到 x > 0,还需保证非负约束满足,即 $x + \theta d > 0$:

- ▶ 对于非基变量,开始时为0、对应位置的d非负(0或1)。因此,非基变量变 化后仍然满足非负。
- ▶ 对于基变量,如果需要保证非负,则 θ 的选取不能过大,从而使得 $\mathbf{x} + \theta \mathbf{d} > 0$ 仍然满足。

通常来说,基本可行解的基变量均为正数。然而,某些情况下基本可行解中有的基 变量为 0 (退化问题),后续将讨论这一情形。



目录



基方向

最优性判断

基变换

讲 员

叶荫宇,王子卓,皇甫琦,邓琪, 高建军,葛冬冬,郭加熠,何斯 迈,江波,刘慧康



目标值的变化

对于原始线性规划的目标函数值 $c^T x$,同样可以将 c 分解成基变量和非基变量对应的部分,也就是

$$\boldsymbol{c} = [\boldsymbol{c}_B; \boldsymbol{c}_N]$$

当基本可行解从 x 更新至 $x + \theta d$ 时,目标函数的变化值为 $\theta c^{\mathsf{T}} d$ 。

代入 d 的表达式,有:

$$\boldsymbol{c}^T \boldsymbol{d} = c_j - \boldsymbol{c}_B^T A_B^{-1} A_j \doteq \bar{c}_j$$

 \bar{c}_i 被称为变量 x_i 的检验数/机会成本。





对于检验数

$$\bar{c}_j = c_j - \boldsymbol{c}_B^T A_B^{-1} A_j$$

作为单纯形法中较为重要的概念,它反映了当基作出调整时,目标函数的变化值。

- ▶ 第一项反映了每增加一单位 x_i 所增加的收益。
- ▶ 第二项是为了满足约束 Ax = b,补偿基变量调整所带来的成本。

检验数 (续)

给定当前的基及入基变量 x_i , 检验数可以很容易地计算:

- ightharpoonup 当检验数为正,说明加入j到当前的基将增加目标函数值;
- ▶ 当检验数为 $_{\odot}$,说明加入 $_{i}$ 到当前的基将 $_{\odot}$ 小目标函数值。

因此, 检验数可以指导算法如何选择入基变量。

提问:对于基变量 $x_{B(i)}$,检验数 $\bar{c}_{B(i)}$ 是多少?

$$\bar{c}_{B(i)} = c_{B(i)} - c_B^T A_B^{-1} A_{B(i)} = c_{B(i)} - c_B^T e_i = c_{B(i)} - c_{B(i)} = 0$$

(上式中, e_i 是一个仅第 i 个元素为 1、其余为 0 的向量。)

因此,基变量的检验数为0。



检验数 (续)

定理 2.4 迭代终止准则

对于一个基为 $B = \{B(1), \dots, B(m)\}$ 的基本可行解 x,令 \bar{c} 为各变量对应检验数所构成的向量。若 $\bar{c} \geq 0$,则 x 为最优解。

注:这个定理阐明了单纯形法的停止条件:当发现所有的检验数非负时结束。

▶ 这也意味着,如果在相邻点中找不到一个更优的解,那么说明已经达到最优解。



定理证明

假设对于基本可行解 x,所有的检验数 $\bar{c} \geq 0$ 。

考虑任意一个可行解 y, 定义 d = y - x。

▶ 由于 x 和 y 均为可行解,所以 Ad = 0 成立。

令 N 表示非基变量位置所对应的集合,可以进一步得到:

$$A_B \mathbf{d}_B + \sum_{i \in \mathcal{N}} A_i d_i = 0$$

因此, $\mathbf{d}_B = -\sum_{i \in N} A_B^{-1} A_i d_i$ 。

现在分析目标函数值的变化,有

$$\boldsymbol{c}^T\boldsymbol{d} = \boldsymbol{c}_B^T\boldsymbol{d}_B + \sum_{i \in N} c_i d_i = \sum_{i \in N} (c_i - c_B^T A_B^{-1} A_i) d_i = \sum_{i \in N} \bar{c}_i d_i$$

 $\forall i \in N, \ \bar{c}_i \geq 0$ 、同时 d_i 因为 $y \geq 0$ 也非负。故 $c^T y \geq c^T x$ 。



检验数例子

考虑已转化为标准型的生产问题:

minimize
$$-x_1$$
 $-2x_2$ subject to x_1 $+s_1$ $= 100$ $2x_2$ $+s_2$ $= 200$ x_1 $+x_2$ $+s_3$ $= 150$ x_1 , x_2 , s_1 , s_2 , s_3 ≥ 0

基为 {1,2,3} 时, 基本可行解为 (50,100,50,0,0), 相应的检验数为:

$$\bar{c}_4 = 0 - [-1, -2, 0] \begin{bmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 2 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix}^{-1} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix} = 0.5$$

同理 $\bar{c}_5 = 1$,故所有的检验数均非负,当前基本可行解为最优解。



检验数例子(续)

minimize
$$-x_1$$
 $-2x_2$ subject to x_1 $+s_1$ $= 100$ $2x_2$ $+s_2$ $= 200$ x_1 $+x_2$ $+s_3$ $= 150$ x_1 , x_2 , s_1 , s_2 , s_3 ≥ 0

基为 {1,4,5} 时,基本可行解为 (100,0,0,200,50),相应的检验数为:

$$ar{c}_2 = -2 - [-1,0,0] \left[egin{array}{ccc} 1 & 0 & 0 \ 0 & 1 & 0 \ 1 & 0 & 1 \end{array}
ight]^{-1} \left[egin{array}{ccc} 0 \ 2 \ 1 \end{array}
ight] = -2$$

类似地有 $\bar{c}_3 = 1$,故下一步应该将 x_2 作为入基变量以减小目标函数值。



目录



基方向

最优性判断

基变换

讲 员

叶荫宇,王子卓,皇甫琦,邓琪, 高建军,葛冬冬,郭加熠,何斯 迈,江波,刘慧康

基的变换

对于解 x, 如果检验数 $\bar{c} \geq 0$, 那么 x 为最优解。

如果存在某个 j,对应的 $\bar{c}_i < 0$?

- ▶ 这意味着要将这个非基变量作为基变量,以减小目标函数值。
- ▶ 因此,d 应该选择第j 个方向。

对于 $\bar{c}_j < 0$,将 **d** 选择第 j 个基方向。沿着这个方向更新会减小目标值,但更新的 步长 θ 应该选取多少?

- ► 需要保证 $\mathbf{x} + \theta \mathbf{d} \geq 0$;
- ► 需要 θ 尽可能的大;
- ▶ 因此,步长的选取为

$$\theta^* = \max\{\theta \ge 0 \mid \mathbf{x} + \theta \mathbf{d} \ge 0\}$$



步长

在不违反约束的情况下,步长的选取设置为:

$$\theta^* = \max\{\theta \ge 0 \mid \mathbf{x} + \theta \mathbf{d} \ge 0\}$$

这里对于 θ^* 有两种情形:

- ▶ 如果 $d \ge 0$,那么 $\theta^* = \infty$ 。在这种情形下, θ 可以尽可能的大,目标函数下降的同时约束也不会被违反。因此,原始的线性规划问题无界。
- ▶ 如果对于某些 i 有 d_i < 0,那么需要求解:

$$\theta^* = \min_{\{i|d_i<0\}} \left(-\frac{x_i}{d_i}\right)$$

对于任意的 $i \in N$ 有 $d_i \ge 0$,因此上式等价于:

$$\theta^* = \min_{\{i \in B | d_i < 0\}} \left(-\frac{x_i}{d_i} \right)$$



基的转换

在 θ^* 有限的情况,可以根据 θ^* 与 **d** 转化为另一个可行解:

$$\mathbf{y} = \mathbf{x} + \theta^* \mathbf{d}$$

假设 $B(\ell) \in \{B(1), ..., B(m)\}$ 对应于 $\theta^* = -\frac{x_B(\ell)}{d_B(\ell)}$ (可能存在多个满足 θ^* 的 $B(\ell)$,后续对其进行讨论),那么则有

$$y_{B(\ell)} = x_{B(\ell)} + \theta^* d_{B(\ell)} = 0$$

因此,原先的基变量 $x_{B(\ell)}$ 变为 0,而原先的非基变量 $x_j = \theta^*$ 变为正数。也就是说基转换为

$$B(1), \ldots, B(\ell-1), j, B(\ell+1), \ldots, B(m)$$



单纯形法的基本流程

假设从基为 B 的基本可行解 x 开始运行

1. 首先,计算检验数 \bar{c}

$$\bar{c}_j = c_j - \boldsymbol{c}_B^T A_B^{-1} A_j$$

- ▶ 如果各个检验数均非负,则 x 为最优解;
- ▶ 否则,选择某个满足 $\bar{c}_i < 0$ 的 j。
- 2. 计算第 j 个基方向 $\mathbf{d} = [-A_B^{-1}A_i; 0; \dots; 1; \dots; 0]$
 - ▶ 如果 $\mathbf{d} \ge 0$, 那么该问题无界、最优值为 $-\infty$;
 - ▶ 否则,计算 $\theta^* = \min_{\{i \in B | d_i < 0\}} \{-\frac{x_i}{d_i}\}$ 。
- 3. 更新至新的基本可行解: $\mathbf{y} = \mathbf{x} + \theta^* \mathbf{d}$,相应的 \mathbf{j} 替换了基中的 $B(\ell)$:

$$B(\ell) = \arg\min_{\{i \in B \mid d_i < 0\}} \left\{ -\frac{x_i}{d_i} \right\}$$

此时,目标函数值也变化了 $\theta^* \mathbf{c}^\mathsf{T} \mathbf{d} = \theta^* \bar{\mathbf{c}}_i$ 。并重复回步骤 1。





在大多情形下,在单纯形法的迭代中目标函数值都会严格下降。

- ▶ 如果严格下降都能成立,由于基本可行解的数量有限,那么单纯形法一定能在有限次数的迭代后停止。
- ▶ 然而,在迭代过程中存在目标函数值不变的情况。如果处理不当,可能会引起问题。
- ▶ 这也就是单纯形法中的退化问题,之后课程将对这种情况进行分析。



感谢聆听!

Thank You!

