

更多免费学习资料，请关注微博：学神资料站

更多学习资料，请关注淘宝店铺：学神资料站 <https://shop156050543.taobao.com/>

15.093 最优化方法

第 7 课：灵敏度分析

1 导学

1.1 问题

幻灯片 1

$$\begin{aligned} z = \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

- 目标函数中的价值系数 c 的变化与目标函数值 z 的关系？资源数量 b 的变化与目标函数值 z 的关系？
- 改变 b, c, A 中的任意一个， z 会有什么变化？
- 如果加入新的约束条件，引入新的变量， z 会有什么变化？
- 重要性：找到线性优化与实际应用之间的相关性

2 概述

幻灯片 2

1. 全局灵敏度分析
2. 局部灵敏度分析
 - (a) 改变 b 的值
 - (b) 改变 c 的值
 - (c) 增加一个变量
 - (d) 增加一个约束条件
 - (e) 改变 A 的值
3. 具体例子

3 全局灵敏度分析

3.1 依赖于 c

幻灯片 3

$$\begin{aligned} G(c) = \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

是 c 的一个凹函数

3.2 依赖于 b

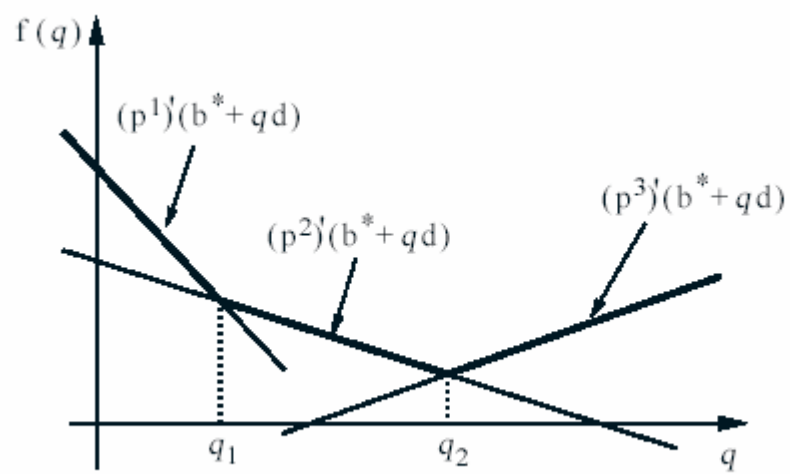
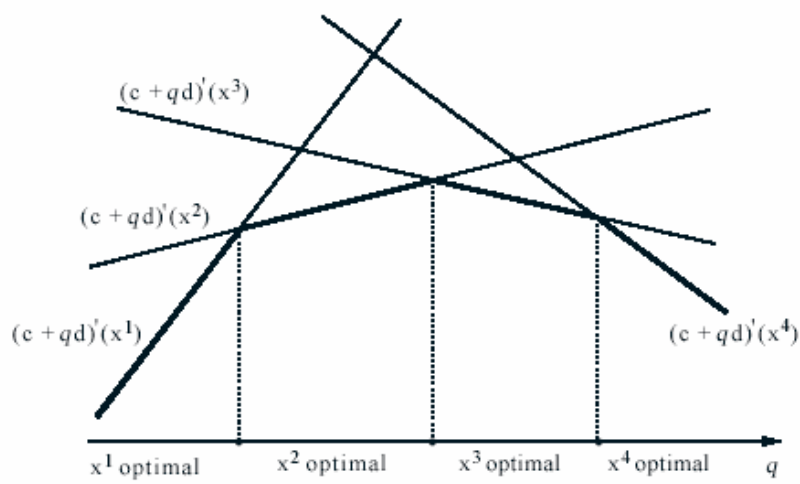
幻灯片 4

原函数

对偶函数

$$\begin{aligned} F(b) = \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned} \qquad \begin{aligned} F(b) = \max \quad & p'b \\ \text{s.t.} \quad & p'A \leq c' \end{aligned}$$

是 b 的一个凸函数



4 局部灵敏度分析

幻灯片 5

$$\begin{aligned} z = \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

基 B 最优的含义?

1. 可行性条件: $B^{-1}b \geq 0$
2. 最优性条件: $c' - c'_B B^{-1}A \geq 0'$

幻灯片 6

- 以假设改变 b 或 c 为例
- 如何确定基 B 仍然是最优的?
- 需要检查是否符合可行性条件和最优性条件

5 局部灵敏性分析

5.1 改变 b 的值

幻灯片 7

b_i 发生变化, 变为 $b_i + \Delta$

$$\begin{aligned} (P) \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{aligned} \quad \rightarrow \quad \begin{aligned} (P') \min \quad & c'x \\ \text{s.t.} \quad & Ax = b + \Delta e_i \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

- B 是 (P) 的最优基
- B 是 (P') 的最优基吗?

需要进行检查:

幻灯片 8

1. 可行性: $B^{-1}(b + \Delta e_i) \geq 0$
2. 最优性: $c' - c'_B B^{-1}A \geq 0'$

观察得到:

1. 改变 b 的值将影响可行性
2. 但不会改变最优性条件

幻灯片 9

$$\begin{aligned} B^{-1}(b + \Delta e_i) &\geq 0 \\ \beta_{ij} &= [B^{-1}]_{ij} \\ \bar{b}_j &= [B^{-1}b]_j \\ \text{Thus,} \\ (B^{-1}b)_j + \Delta(B^{-1}e_i)_j &\geq 0 \Rightarrow b_j + \Delta\beta_{ji} \geq 0 \Rightarrow \end{aligned}$$

因此,

幻灯片 10

$$\max_{\beta_{ij} > 0} \left(-\frac{\bar{b}_j}{\beta_{ij}} \right) \leq \Delta \leq \min_{\beta_{ji} < 0} \left(-\frac{\bar{b}_j}{\beta_{ji}} \right)$$
$$\underline{\Delta} \leq \Delta \leq \bar{\Delta}$$

在这个范围内:

- 现有的基 B 是最优的
- $z = c'_B B^{-1} (B + \Delta e_i) = c'_B B^{-1} b + \Delta p_i$
- 如果 $\Delta = \bar{\Delta}$ 呢?
- 如果 $\Delta > \bar{\Delta}$ 呢?

现有的解不可行, 但满足最优性条件 \rightarrow 采用对偶单纯形法

5.2 改变 c 的值

幻灯片 11

现有的基 B 是否最优?

需要进行检查:

1. 可行性: $B^{-1}(b + \Delta e_i) \geq 0$, 不受影响
2. 最优性: $c' - c'_B B^{-1} A \geq 0'$, 受影响

存在两种情况:

- x_j 为基变量
- x_j 为非基变量

5.2.1 x_j 为非基变量

幻灯片 12

c_B 不受影响

$$(c_j + \Delta) - c'_B B^{-1} A_j \geq 0 \Rightarrow \bar{c}_j + \Delta \geq 0$$

如果 $\Delta \geq -\bar{c}_j$, 解最优

如果 $\Delta = -\bar{c}_j$ 呢?

如果 $\Delta < -\bar{c}_j$ 呢?

5.2.2 x_j 为基变量

幻灯片 13

$$c_B \leftarrow \hat{c}_B = c_B + \Delta e_j$$

那么,

$$[c' - \hat{c}'_B B^{-1} A]_j \geq 0 \Rightarrow c_i - [c_B + \Delta e_j] B^{-1} A_j \geq 0$$

$$[B^{-1} A]_{ji} = \bar{a}_{ji}$$

$$\bar{c}_i - \Delta \bar{a}_{ji} \geq 0 \Rightarrow \max_{\bar{a}_{ji} < 0} \frac{c_i}{a_{ji}} \leq \Delta \leq \min_{\bar{a}_{ji} > 0} \frac{\bar{c}_i}{\bar{a}_{ji}}$$

如果 Δ 的值超出了这个范围呢? 采用原来的单纯形

5.3 加入一个新的变量

幻灯片 14

$$\begin{array}{ll} \min & c'x \\ \text{s.t.} & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{array} \quad \rightarrow \quad \begin{array}{ll} \min & c'x + c_{n+1}x_{n+1} \\ \text{s.t.} & Ax + A_{n+1}x_{n+1} = b \\ & x \geq 0 \end{array}$$

在新的问题中 $x_{n+1} = 0$ 还是 $x_{n+1} > 0$ (i.e, 这一改变是否有益处?)

幻灯片 15

现有的基为 B 。解 是最优吗?

- 满足可行性条件
- 满足最优性条件:

$$c_{n+1} - c'_B B^{-1} A_{n+1} \geq 0 \Rightarrow c_{n+1} - p' A_{n+1} \geq 0?$$

- 如果满足, 则解 为最优解
- 否则, 采用原单纯形

5.4 增加一个约束条件

幻灯片 16

$$\begin{array}{ll} \min & c'x \\ \text{s.t.} & Ax = b \\ & x \geq 0 \end{array} \quad \rightarrow \quad \begin{array}{ll} \min & c'x \\ \text{s.t.} & Ax = b \\ & a'_{m+1}x = b_{m+1} \\ & x \geq 0 \end{array}$$

如果现有的解可行, 即为最优解; 否则, 应用对偶单纯形。

5.5 改变 A 的值

幻灯片 17

- 假设 $a_{ij} \leftarrow a_{ij} + \Delta$
- 假定 A_j 不属于基
- 可行性条件: $B^{-1}b \geq 0$ 不受影响
- 最优性条件: $c_l - c'_B B^{-1} A_l \geq 0, l \neq j$ 不受影响
- 最优性条件: $c_j - p'(A_j + \Delta e_i) \geq 0 \Rightarrow \bar{c}_j - \Delta p_i \geq 0$
- 如果 A_j 是基呢? $BT, Exer.5.3$

6 例题

6.1 一个家具公司

幻灯片 18

- 一个家具公司制造书桌, 餐桌和椅子
- 生产这些产品需要木材, 修整工, 木匠

	书桌	餐桌 (ft)	椅子	可得性
利润	60	30	20	-
木材 (ft)	8	6	1	48
修整工 hrs.	4	2	1.5	20
木匠 hrs.	2	1.5	0.5	8

6.2 表达式

幻灯片 19

决策变量: $x_1 = \#$ 书桌数, $x_2 = \#$ 餐桌数, $x_3 = \#$ 椅子数

$$\begin{aligned}
 \max \quad & 60x_1 + 30x_2 + 20x_3 \\
 s.t. \quad & 8x_1 + 6x_2 + x_3 \leq 48 \\
 & 4x_1 + 2x_2 + 1.5x_3 \leq 20 \\
 & 2x_1 + 1.5x_2 + 0.5x_3 \leq 8 \\
 & x_1, x_2, x_3 \geq 0
 \end{aligned}$$

6.3 单纯形表

幻灯片 20

	s_1	s_2	s_3	x_1	x_2	x_3
	0	0	0	-60	-30	-20
初始表: $s_1 =$	48	1		8	6	1
$s_2 =$	20		1	4	2	1.5
$s_3 =$	8			2	1.5	0.5

最终表:

		s_1	s_2	s_3	x_1	x_2	x_3
	280	0	10	10	0	5	0
s_1	= 24	1	2	-8	0	-2	0
x_3	= 8	0	2	-4	0	-2	1
x_1	= 2	0	-0.5	1.5	1	1.25	0

6.4 表中的信息

幻灯片 21

- 基 B 的值?

$$B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 8 \\ 0 & 1.5 & 4 \\ 0 & 0.5 & 2 \end{bmatrix}$$

- B^{-1} 的值?

$$B^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 2 & -8 \\ 0 & 2 & -4 \\ 0 & -0.5 & 1.5 \end{bmatrix}$$

幻灯片 22

- 最优解为多少?
- 最优解的函数值为多少?
- 结果是否符合常规?
- 对偶问题的最优解是多少?
- 木材这个约束条件的影子价格是多少?
- 整修时间这个约束条件的影子价格是多少?
- x_2 减少的成本是多少?

6.5 影子价格

幻灯片 23

整修时间这个约束条件的对偶价格为何为 10?

- 假设整修时间从 20 调整为 21
- 现在只生产书桌 (x_1) 和椅子 (x_3)
- 整修时间和木匠时间为严格约束条件
- 这样改变后还存在最优解吗?

幻灯片 24

新的解:

$$\begin{array}{rclcl} 8x_1 + x_3 + s_1 & = & 48 & s_1 = 26 & 24 \\ 4x_1 + 1.5x_3 & = & 21 & \Rightarrow & x_1 = 1.5 \quad 2 \\ 2x_1 + 0.5x_3 & = & 8 & x_3 = 10 & 8 \end{array}$$

解的改变:

$$z' - z = (60 * 1.5 + 20 + 10) - (60 * 2 + 20 * 8) 10$$

- 假如你能以\$7 每小时的价格雇用修整工加班，你会采用这样的方式吗？
- 检查

$$c'_B B^{-1} = (0, -20, -60) \begin{pmatrix} 1 & 2 & -8 \\ 0 & 2 & -4 \\ 0 & -0.5 & 1.5 \end{pmatrix} = (0, -10, -10)$$

6.6 减少的成本

- x_2 减少的成本是 5 的含义？
- 假设你必须生产一张餐桌 ($x_2 = 1$)
- 将会减少多少利润？

$$\begin{array}{rclcl} 8x_1 + x_3 + s_1 + 6*1 = 48 & & s_1 = 26 \\ 4x_1 + 1.5x_3 + 2*1 = 20 & \Rightarrow & x_1 = 0.75 \\ 2x_1 + 0.5x_3 + 1.5*1 = 8 & & x_3 = 10 \end{array}$$

可以用另一种方法计算：如果 $x_2 = 1$

来自餐桌的直接利润为	+30
用去木材的费用	-6*0 = 0
整修所花的费用	-2*10 = -20
木匠工作所花的费用	-1.5*10 = -15
合计	-5

假设生产餐桌的收益从\$30 上升到\$34，应该生产餐桌吗？如果上升到\$35，\$36 呢？

6.7 成本范围

假设来自书桌的收益变为 $60 + \Delta$ 。 Δ 为什么值时，现有的基仍是最优的？
最优性条件：

$$c_j - c'_B B^{-1} A_j \geq 0 \Rightarrow$$

$$\begin{aligned} p' = c'_B B^{-1} - 1 &= [0, -20, -(60 + \Delta)] \begin{bmatrix} 1 & 2 & -8 \\ 0 & 2 & -4 \\ 0 & -0.5 & 1.5 \end{bmatrix} \\ &= -[0, 10 - 0.5\Delta, 10 + 1.5\Delta] \end{aligned}$$

s_1, x_3, x_1 是基

非基变量的减少的成本

$$\bar{c}_2 = c_2 - p' A_2 = -30 + [0, 10 - 0.5\Delta, 10 + 1.5\Delta] \begin{bmatrix} 6 \\ 2 \\ 1.5 \end{bmatrix} = 5 + 1.25\Delta$$

$$\bar{c}_{s_2} = 10 - 0.5\Delta$$

$$\bar{c}_{s_3} = 10 - 1.5\Delta$$

现有的基为最优：

$$\left. \begin{array}{l} 5 + 1.25\Delta \geq 0 \\ 10 - 0.5\Delta \geq 0 \\ 10 + 1.5\Delta \geq 0 \end{array} \right\} -4 \leq \Delta \leq 20$$

解仍为最优。

如果 $c_1 < 56$ ，或 $c_1 > 80$ 现有的基不是最优。

假设 $c_1 = 100 (\Delta = 40)$ 该怎么做？

6.8 Rhs 范围

幻灯片 30

假设修整时间变化一个小的量 Δ ，变为 $(20 + \Delta)$ ，会有什么变化？

$$\begin{aligned} B^{-1} \begin{bmatrix} 48 \\ 20 + \Delta \\ 8 \end{bmatrix} &= \begin{bmatrix} 1 & 2 & -8 \\ 0 & 2 & -4 \\ 0 & -0.5 & 1.5 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 48 \\ 20 + \Delta \\ 8 \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} 24 + 2\Delta \\ 8 + 2\Delta \\ 2 - 0.5\Delta \end{bmatrix} \geq 0 \\ &\Rightarrow -4 \leq \Delta \leq 4 \end{aligned}$$

现有的基最优

幻灯片 31

注意：即使现有的基是最优，最优解也会发生改变：

$$s_1 = 24 + 2\Delta$$

$$x_3 = 8 + 2\Delta$$

$$x_1 = 2 - 0.5\Delta$$

$$z = 60(2 - 0.5\Delta) + 20(8 + 2\Delta) = 280 + 10\Delta$$

幻灯片 32

假设 $\Delta = 10$ ，则

$$\begin{pmatrix} s_1 \\ x_3 \\ x_1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 44 \\ 25 \\ -3 \end{pmatrix} \quad \leftarrow \text{inf. (采用对偶单纯形)}$$

6.9 新的措施

幻灯片 33

假设这家公司有机会生产利润为\$15的凳子；每生产一张凳子需要 1ft 的木材，1 小时的修整时间，1 小时的木工时间。则该公司应该生产凳子吗？

$$\begin{aligned} \max \quad & 60x_1 + 30x_2 + 20x_3 + 15x_4 \\ & 8x_1 + 6x_2 + x_3 + x_4 + s_1 = 48 \\ & 4x_1 + 2x_2 + 1.5x_3 + x_4 + s_2 = 20 \\ & 2x_1 + 1.5x_2 + 0.5x_3 + x_4 + s_3 = 8 \\ & x_i \geq 0 \end{aligned}$$

$$c_4 - c'_B B^{-1} A_4 = -15 - (0, -10, -10) \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix} = 5 \geq 0$$

现有的基仍为最优。不应生产凳子。