



# 运筹与优化

## Operations Research & Optimization

鲁海燕

江南大学理学院

信息与计算科学系

2019-2020-2 学期

Email: [luhaiyan@jiangnan.edu.cn](mailto:luhaiyan@jiangnan.edu.cn)

# 线性规划的对偶理论

## 第二章

# 对偶单纯形法

## 第4节

# 对偶单纯形法

- 理论基础

- 由对偶理论可知，用单纯形法求解线性规划问题时，在单纯形表的**b**列得到原始问题一个基可行解的同时，在检验数行得到对偶问题的一个基解，且两者的目标函数值相等。

- 算法思想

- 单纯形法

- 在保持原始问题(max)为基可行解（这时对偶问题一般为非可行解）的基础上，通过迭代，增大目标函数值，当对偶问题的基解成为可行解时，则原始问题和对偶问题均得到了最优解。

- 对偶单纯形法

- 在保持对偶问题(min)为基可行解（这时原始问题一般为非可行解）的基础上，通过迭代，减小目标函数值，当原始问题的基解成为可行解时，则对偶问题和原始问题均得到了最优解。

通过在原始问题单纯形表上直接求解对偶问题，从而同时解得原始问题。

# 对偶单纯形法

## • 算法原理

- 设原始问题为  $\{\max z = cX; AX = b; X \geq 0\}$ ，并设  $B$  为原始问题的一个基(未必为可行基)，其对应的基变量为  $X_B$ 。取非基变量  $X_N = 0$ ，则得到  $X_B = B^{-1}b$ ，列出单纯形表。
- 若  $B^{-1}b$  中至少有一个负分量，且单纯形表检验数行的检验数  $\sigma = c - c_B B^{-1}A = c - YA \leq 0$ ，即对偶问题  $\{\min \omega = Yb; YA \geq c; Y \text{ 无约束}\}$  可行，考虑继续迭代。
- 每次迭代是在当前单纯形表的基变量中选取一个负分量  $x_l$  离基，按照一定规则选取一个非基变量  $x_k$  入基，经基变换，使所有检验数仍保持非正(即保持对偶可行)，而迭代后的目标函数值有所减小。
- 从原始问题来看，原始问题由非可行解往可行解靠近，当原始问题得到可行解时，便得到了最优解（同时对偶问题也达到最优）。

# 对偶单纯形法的计算步骤 (max)

(1) 根据线性规划问题, 列出初始单纯形表。若 $b$ 列的数字都为非负, 检验数行都为非正, 则已得到最优解, 停止计算。若 $b$ 列的数字至少还有一个负分量, 检验数行保持非正, 则进行以下计算。

先确定  
出基变量

(2) 确定换出变量

$\min \left\{ (B^{-1}b)_i \mid (B^{-1}b)_i < 0 \right\} = (B^{-1}b)_l$  对应的基变量 $x_l$ 为换出变量。

再确定  
入基变量

(3) 确定换入变量

在单纯形表中检验 $x_l$ 所在行的各系数 $a_{lj} (j = 1, \dots, n)$ 。若所有 $a_{lj} \geq 0$ , 则

无可行解, 停止计算。若存在 $a_{lj} < 0$ , 计算

$$\theta = \min_j \left\{ \frac{c_j - z_j}{a_{lj}} \mid a_{lj} < 0 \right\} = \frac{c_k - z_k}{a_{lk}}$$

确定非基变量 $x_k$ 为换入变量 (这样才能保持对偶可行)

(4) 以 $a_{lk}$ 为主元素, 按原单纯形法在表中进行迭代, 得到新的计算表。

重复步骤 (1) 到 (4)。

这里 $\theta$ 并不是原始问题中新入基变量 $x_k$ 的值, 而是对偶问题中新入基变量的值。而

$$x_k = \frac{(B^{-1}b)_l}{a_{lk}}$$

此时 $\theta$ 的取值没有限制, 从而对偶问题为无界解, 故由对偶理论可知, 原始问题无可行解。实际上此时单纯新表中 $x_l$ 所在行对应的约束条件无法满足, 故原始问题无可行解。

对偶单纯形法(max): 设当前基为  $B = (P_1, \dots, P_m)$

Jiangnan University 3/23/2020

$c_j \rightarrow$			$c_1$	...	$c_l$	...	$c_m$	...	$c_j$	...	$c_k$	...	$c_n$
$c_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	...	$x_l$	...	$x_m$	...	$x_j$	...	$x_k$	...	$x_n$
$c_1$	$x_1$	$\bar{b}_1$	1	...	0	...	0	...	$\bar{a}_{1j}$	...	$\bar{a}_{1k}$	...	$\bar{a}_{1n}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$c_l$	$x_l$	$\bar{b}_l$	0	...	1	...	0	...	$\bar{a}_{lj}$	...	$\bar{a}_{lk}$	...	$\bar{a}_{ln}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$c_m$	$x_m$	$\bar{b}_m$	0	...	0	...	1	...	$\bar{a}_{mj}$	...	$\bar{a}_{mk}$	...	$\bar{a}_{mn}$
$c_j - z_j$			0	...	0	...	0	...	$c_j - z_j$	...	$c_k - z_k$	...	$c_n - z_n$

目标函数值增量:  $\frac{\bar{b}_l}{\bar{a}_{lk}}(c_k - z_k) = \bar{b}_l(\frac{c_k - z_k}{\bar{a}_{lk}})$

迭代

$$z_k = \sum_{i=1}^m c_i \bar{a}_{ik}$$

$c_j \rightarrow$			$c_1$	...	$c_l$	...	$c_m$	...	$c_j$	...	$c_k$	...	$c_n$
$c_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	...	$x_l$	...	$x_m$	...	$x_j$	...	$x_k$	...	$x_n$
$c_1$	$x_1$	$\bar{b}_1 - \bar{b}_l \frac{\bar{a}_{1k}}{\bar{a}_{lk}}$	1	...	$-\frac{\bar{a}_{1k}}{\bar{a}_{lk}}$	...	0	...	$\bar{a}_{1j} - \bar{a}_{1k} \frac{\bar{a}_{lj}}{\bar{a}_{lk}}$	...	0	...	$\bar{a}_{1n} - \bar{a}_{1k} \frac{\bar{a}_{ln}}{\bar{a}_{lk}}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$c_k$	$x_k$	$\frac{\bar{b}_l}{\bar{a}_{lk}}$	0	...	$\frac{1}{\bar{a}_{lk}}$	...	0	...	$\frac{\bar{a}_{lj}}{\bar{a}_{lk}}$	...	1	...	$\frac{\bar{a}_{ln}}{\bar{a}_{lk}}$
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$		$\vdots$
$c_m$	$x_m$	$\bar{b}_m - \bar{b}_l \frac{\bar{a}_{mk}}{\bar{a}_{lk}}$	0	...	$-\frac{\bar{a}_{mk}}{\bar{a}_{lk}}$	...	1	...	$\bar{a}_{mj} - \bar{a}_{mk} \frac{\bar{a}_{lj}}{\bar{a}_{lk}}$	...	0	...	$\bar{a}_{mn} - \bar{a}_{mk} \frac{\bar{a}_{ln}}{\bar{a}_{lk}}$
$c_j - z_j$			0	...	$-\frac{c_k - z_k}{\bar{a}_{lk}}$	...	0	...	$(c_j - z_j) - \frac{\bar{a}_{lj}}{\bar{a}_{lk}}(c_k - z_k)$	...	0	...	$(c_n - z_n) - \frac{\bar{a}_{ln}}{\bar{a}_{lk}}(c_k - z_k)$

# 对偶单纯形法

- 例5 用对偶单纯形法求解线性规划问题

$$\min \omega = 2x_1 + 3x_2 + 4x_3$$

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 + x_3 \geq 3 \\ 2x_1 - x_2 + 3x_3 \geq 4 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

- 解:

将该问题化为如下形式，得到原问题的一个对偶可行初始基

$$\max z = -2x_1 - 3x_2 - 4x_3$$

$$\begin{cases} -x_1 - 2x_2 - x_3 + x_4 = -3 \\ -2x_1 + x_2 - 3x_3 + x_5 = -4 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0 \end{cases}$$

列出初始单纯形表，用对偶单纯形法求解，依次得到下列表格：



# 对偶单纯形法

$c_j \rightarrow$			-2	-3	-4	0	0
$c_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_4$	-3	-1	-2	-1	1	0
0	$x_5$	-4	-2	1	-3	0	1
$c_j - z_j$			-2	-3	-4	0	0
$c_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
0	$x_4$	-1	0	-5/2	1/2	1	-1/2
-2	$x_1$	2	1	-1/2	3/2	0	-1/2
$c_j - z_j$			0	-4	-1	0	-1
$c_B$	$X_B$	$b$	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_4$	$x_5$
-3	$x_2$	2/5	0	1	-1/5	-2/5	1/5
-2	$x_1$	11/5	1	0	7/5	-1/5	-2/5
$c_j - z_j$			0	0	-9/5	-8/5	-1/5

原始问题的最优解为  $X^* = (11/5, 2/5, 0, 0, 0)^T$ , 对偶问题的最优解为  $Y^* = (8/5, 1/5)$ .

# 对偶单纯形法的优缺点

- 优点

- 初始基解可以是非可行解，当对偶可行时，就可进行基的变换，而不需添加人工变量，因此可以简化计算。
- 对变量较少，而约束条件很多的线性规划问题，可先将其变换为对偶问题，这样使得变量多，而约束条件很少，这时用对偶单纯形法求解就会减少计算工作量。
- 在灵敏度分析及求解整数规划的割平面法中，有时需要用对偶单纯形法，可以使问题的处理得到简化。

- 缺点

- 对于大多数线性规划问题，一般很难找到原始问题的一个对偶可行的初始基，因此这种方法在求解线性规划问题时很少单独使用。

# 课堂练习

## • 判断题

(1) 如果将原问题(max型)中约束方程  $AX \leq b$  变成  $AX \geq b$  , 则其对偶问题的唯一改变就是将非负约束  $Y \geq 0$  变成非正约束  $Y \leq 0$ 。

对

(2) 已知  $y_i^*$  为线性规划的对偶问题的最优解, 若  $y_i^* > 0$ , 则说明在最优生产计划中第  $i$  种资源已完全耗尽。

对

(3) 已知  $y_i^*$  为线性规划的对偶问题的最优解, 若  $y_i^* = 0$ , 则说明在最优生产计划中第  $i$  种资源一定有剩余。

错

# 课堂练习

## • 判断题

(4) 若某种资源的影子价格等于 $k$ ，在其他资源不变的情况下，当该种资源增加5个单位时，相应的目标函数值将增加 $5k$ 。

错

(5) 应用对偶单纯形法(max)计算时，若单纯形表中某一基变量 $x_i < 0$ ，又 $x_i$ 所在行的元素全部大于或等于零，则可以判断其对偶问题具有无界解。

对

(6) 用对偶单纯形法求解线性规划问题的每一步，在单纯形表检验数行与基变量列对应得到对偶问题与原始问题的解，将之代入各自目标函数得到的值始终相等。

对

谢谢!

Thank you!