



计算方法丛书·典藏版

— 4

# 线性规划计算方法

赵凤治 编著



科学出版社

计算方法丛书·典藏版 4

# 线性规划计算方法

赵凤治 编著

科学出版社

北京

## 内 容 简 介

线性规划是一个应用广泛的数学分支。本书介绍几种常用的线性规划计算方法,如:单纯形法、初等矩阵法、迭代法等;讨论几种特殊类型的线性规划问题的解法,如:生产组织与管理问题、运输问题、分配问题等。

本书可供有关专业的教师、研究生,大学高年级学生以及科研、工程技术人员参考。

### 图书在版编目(CIP)数据

---

线性规划计算方法/赵凤治编著. —北京:科学出版社, 2015. 11

(计算方法丛书)

ISBN 978-7-03-046408-8

I. ①线… II. ①赵… III. ①线性规划—计算方法 IV. ①O221.1

中国版本图书馆 CIP 数据核字(2015)第 275755 号

---

责任编辑: 向安全 张鸿林 / 责任校对: 鲁 素

责任印制: 钱玉芬 / 封面设计: 王 浩

**科学出版社** 出版

北京东黄城根北街 16 号

邮政编码: 100717

<http://www.sciencep.com>

**北京京华虎彩印刷有限公司** 印刷

科学出版社发行 各地新华书店经销

\*

1981 年 10 月第 一 版 开本: 850×1168 1/32

2016 年 1 月印 刷 印张: 10 1/8

字数: 265 000

定价: 69.00 元

(如有印装质量问题, 我社负责调换)

## 《计算方法丛书》编委会

主 编	冯 康						
副主编	石钟慈	李岳生					
编 委	王汝权	何旭初	吴文达	李庆扬	林 群	周毓麟	
	胡祖炽	席少霖	徐利治	袁兆鼎	黄鸿慈	蒋尔雄	
	雷晋干						

## 前 言

线性规划是数学规划中理论完整、方法成熟、应用广泛的一个分支。它可以用来解决科学研究、工程设计、活动安排、军事指挥、经济规划、经营管理等许多方面提出的大量问题。为适应在电子计算机上求解这些问题的要求，本书有选择地介绍一些线性规划问题的常用解法。

本书共分四章：第一章是本书的重点，介绍单纯形法。包括对偶单纯形法、原来-对偶单纯形法、分解原则等。为了对计算中或应用中产生的问题进行分析，也进行了必不可少的理论方面的讨论。第二章介绍初等矩阵法和迭代法。它们与单纯形法有联系，但又各有特色。这里对初等矩阵法介绍得较为详细，因为用它求解一些实际问题，特别是大规模稀疏线性规划问题较为方便；迭代法讲得较少，对其有兴趣的读者可参阅文献[13,14]。第三章以特殊类型线性规划作为讨论对象，讨论了运输问题、分配问题、生产组织与管理问题的解法。最后一章叙述了用线性规划的解法求解分段线性规划、非线性规划、整数线性规划问题的计算方案。

介绍每一个算法一般分四步，首先做一些理论上的讨论，以便使读者把握住方法的实质；第二是计算公式，便于在机器上实现时套用；第三是给出示意性框图，供读者了解算法的逻辑结构；最后提供手算例题，帮助读者掌握算法。书中还附有少量习题和参考文献。

限于作者水平，缺点和错误在所难免，请读者批评指正。

作 者

# 目 录

第一章 单纯形法	1
§ 1. 线性规划的对偶理论	1
§ 2. 单纯形法	18
§ 3. 修正单纯形法	60
§ 4. 对偶单纯形法	79
§ 5. 原来-对偶单纯形法	95
§ 6. 大规模稀疏线性规划问题的解法	109
§ 7. 参数线性规划与解的稳定性	165
第二章 初等矩阵法及迭代法	194
§ 1. 凸集的一个定理	194
§ 2. 线性规划的转换	208
§ 3. 解线性规划问题的初等矩阵方法	211
§ 4. 大规模稀疏问题的初等矩阵法	223
§ 5. 解线性规划的迭代法	234
第三章 特殊类型线性规划问题	246
§ 1. 生产组织与管理中的线性规划问题及其解法	246
§ 2. 运输问题及其解法	259
§ 3. 分配问题	281
第四章 线性规划与其他	297
§ 1. 分段线性规划问题的解法	297
§ 2. 用逐步线性化方法求解非线性规划问题	303
§ 3. 整数线性规划的计算方法	307
参考文献	314

# 第一章 单纯形法

在线性规划的解法中,单纯形法是一个最著名的方法.它在理论上是完善的、严格的;在实践上是方便的、有效的.

这一章介绍单纯形法的几种实现形式和与之有关的理论,还介绍大规模线性规划问题的分解算法.

## §1. 线性规划的对偶理论

线性规划的对偶理论是线性规划理论的一个重要部分.利用它来分析线性规划解的存在性、稳定性以及其它特性是很方便的.在建立计算方法时,对偶理论的研究也有指导意义.

数学规划对偶理论的建立,首先就是在线性规划的范围内进行的.数学规划工作者希望能在非线性规划中,也建立起类似于线性规划对偶理论的理论.所以线性规划对偶理论自1947年提出以后在不到三十年的时间内,数学规划的对偶理论就有了很大的发展.在这些发展中,人们都试图能保存线性规划对偶理论的一些很好的性质.因此可以说,对线性规划对偶理论的深刻理解,不单是研究线性规划所必需的,并且对于研究数学规划的对偶理论也是必要的.

### 1.1. 线性不等式组的有关对偶理论

在研究线性规划的对偶理论之前,我们先讨论一些线性不等式组方面的知识.

**定义 1.1.** 我们称

$$(P): \mathbf{v} \geq \mathbf{0}, \mathbf{A}^T \mathbf{u} + \mathbf{C}^T \mathbf{v} \geq \mathbf{0}, \mathbf{B}^T \mathbf{u} + \mathbf{D}^T \mathbf{v} = \mathbf{0};$$

与

$$(D): -Ax - By = 0, -Cx - Dy \geq 0, x \geq 0$$

为一对相互对偶的线性不等式组。也可以说成, (P)是“原有”的线性不等式组, (D)是(P)的“对偶”线性不等式组。

很明显, 依定义, 若把(D)看成“原有”的线性不等式组, 则其对偶线性不等式组刚好是(P)。这种对偶关系, 我们说它具有“对合”性质, 即(P)的对偶的对偶刚好是问题(P)本身。这种对合性质也是数学规划对偶理论所追求的一个重要特性。

对于这一对相互对偶的线性不等式组有下述重要性质。

**定理 1.1.** 一对对偶线性不等式组。

$$(P): v \geq 0, u \text{ 自由}, A^T u + C^T v \geq 0, B^T u + D^T v = 0;$$

$$(D): -Ax - By = 0, -Cx - Dy \geq 0, x \geq 0, y \text{ 自由},$$

具有解  $u^*, v^*$  和  $x^*, y^*$ , 满足

$$v^* - Cx^* - Dy^* > 0,$$

$$A^T u^* + C^T v^* + x^* > 0.$$

这里在两个向量之间用符号“>”表示, “>”左面的向量与“>”右面的向量, 各个分量之间都成立严格不等式。如  $w = (w_1, w_2, \dots, w_n)^T > 0$ , 是指满足不等式

$$w_j > 0 \quad (j = 1, 2, \dots, n).$$

在上面两组不等式组中各个量的意义如下:

$A$ :  $m \times n$  矩阵;

$B$ :  $m \times r$  矩阵;

$C$ :  $p \times n$  矩阵;

$D$ :  $p \times r$  矩阵;

$x$ :  $n$  维向量, 一般指列向量。

$y$ :  $r$  维向量;

$u$ :  $m$  维向量;

$v$ :  $p$  维向量。

其中符号“ $T$ ”记于矩阵或向量的右上角, 表示矩阵或向量的转置。

为了证明定理 1.1, 我们先要证明引理 1.1 及引理 1.2。

**引理 1.1.** 线性不等式组



$$A^T \mathbf{u} \geq \mathbf{0},$$

和

$$A\mathbf{x} = \mathbf{0}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

有解  $\mathbf{u}^*, \mathbf{x}^*$  满足

$$A^T \mathbf{u}^* + \mathbf{x}^* > \mathbf{0}.$$

其中  $A$  为  $m \times n$  矩阵,  $\mathbf{u}$  为  $m$  维向量,  $\mathbf{x}$  为  $n$  维向量.

容易看出, 引理 1.2 是定理 1.1 中取  $B = \mathbf{0}, C = \mathbf{0}, D = \mathbf{0}$  的特殊情形. 所以它们也是一对相互对偶的线性不等式组.

证 我们先证明设引理 1.1 有解  $\mathbf{u}^{(j)}, \mathbf{x}^{(j)}$  使  $A^T_j \mathbf{u}^{(j)} + \mathbf{x}^{(j)} > \mathbf{0}$  的情形. 其中  $A_{\cdot j}$  为矩阵  $A$  的第  $j$  列,  $A^T_j$  为一行向量.  $\mathbf{u}^{(j)}, \mathbf{x}^{(j)}$  为与  $A_{\cdot j}$  有关的两个向量.  $x^{(j)}$  为纯量, 是向量  $\mathbf{x}^{(j)}$  的第  $j$  个分量. 因为  $A$  的各个列向量  $\mathbf{x}^{(j)}$  的各个分量和标号  $j$  无关, 也就是说, 我们完全可以用分量交换的方式把它们换到任意指定的位置. 所以为证明  $A^T_j \mathbf{u}^{(j)} + \mathbf{x}^{(j)} > \mathbf{0}$ , 只要证明  $A^T_1 \mathbf{u}^{(1)} + \mathbf{x}_1^{(1)} > \mathbf{0}$  就够了. 即对

$$A^T \mathbf{u} \geq \mathbf{0} \quad (1.1)$$

和

$$A\mathbf{x} = \mathbf{0}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0} \quad (1.2)$$

有解  $\mathbf{u}^{(1)}, \mathbf{x}^{(1)}$ , 且满足

$$A^T_1 \mathbf{u}^{(1)} + \mathbf{x}_1^{(1)} > \mathbf{0}. \quad (1.3)$$

用归纳法证明:

当  $A$  只有一列时, 记为  $A_{\cdot 1}$ . 若  $A_{\cdot 1} = \mathbf{0}$ , 取  $x_1^{(1)} = \alpha > 0$ , 不管  $\mathbf{u}^{(1)}$  取任何向量, 只要各分量的值取定, 于是上述(1.1), (1.2), (1.3)都可满足.

若  $A_{\cdot 1} \neq \mathbf{0}$ , 取  $\mathbf{u}^{(1)} = A_{\cdot 1}, x_1^{(1)} = 0$ , 于是代入(1.1), (1.2), (1.3)都满足. 因此对于  $A$  只有一列时命题成立.

设当  $A$  有  $k$  列时命题成立, 证明  $A$  有  $k+1$  列时命题也成立. 记

$$A^\Delta = (A_{\cdot 1}, \dots, A_{\cdot k}, A_{\cdot k+1}) = (\tilde{A}, A_{\cdot k+1}).$$

由归纳法的假设, 有  $\mathbf{u}, \mathbf{x}$  使得

$$\tilde{A}^T \mathbf{u} \geq 0, \tilde{A} \mathbf{x} = \mathbf{0}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0}, A^T_1 \mathbf{u} + x_1 > 0.$$

下面分两种情形来构造  $\mathbf{u}^{(1)}$  及  $\mathbf{x}^{(1)}$ .

i) 当  $A^T_{k+1} \mathbf{u} \geq 0$  时, 取  $\mathbf{u}^{(1)} = \mathbf{u}$ ,  $\mathbf{x}^{(1)} = (\mathbf{x}^T, 0)^T$ , 只要直接代入公式进行验证就可以知道, 如此构造的  $\mathbf{u}^{(1)}$ ,  $\mathbf{x}^{(1)}$  满足

$$(A^\Delta)^T \mathbf{u}^{(1)} = \begin{pmatrix} \tilde{A}^T \mathbf{u} \\ \tilde{A}^T_{k+1} \mathbf{u} \end{pmatrix} \geq \mathbf{0},$$

$$A^\Delta \mathbf{x}^{(1)} = (\tilde{A}, A_{\cdot k+1}) \begin{pmatrix} \mathbf{x} \\ 0 \end{pmatrix} = \tilde{A} \mathbf{x} = \mathbf{0},$$

$$\mathbf{x}^{(1)} = \begin{pmatrix} \mathbf{x} \\ 0 \end{pmatrix} \geq \mathbf{0},$$

$$(A^\Delta_1)^T \mathbf{u}^{(1)} + x_1^{(1)} = A^T_1 \mathbf{u} + x_1 > 0.$$

ii) 当  $A^T_{k+1} \mathbf{u} < 0$  时, 引进矩阵

$$B = (B_1, B_2, \dots, B_k)$$

$$= (A_{\cdot 1} + \lambda_1 A_{\cdot k+1}, A_{\cdot 2} + \lambda_2 A_{\cdot k+1}, \dots, A_{\cdot k} + \lambda_k A_{\cdot k+1}).$$

其中

$$\lambda_j = \frac{-A^T_{k+1} \mathbf{u}}{A^T_{k+1} \mathbf{u}} \geq 0 \quad (j = 1, 2, \dots, k).$$

对于  $B$  有

$$B^T \mathbf{u} = ((A^T_1 + \lambda_1 A^T_{k+1}) \mathbf{u}, (A^T_2 + \lambda_2 A^T_{k+1}) \mathbf{u}, \dots, (A^T_k + \lambda_k A^T_{k+1}) \mathbf{u})^T = \mathbf{0}.$$

因为  $B$  是只含有  $k$  列的矩阵, 故根据归纳法的假设有  $\mathbf{v}, \mathbf{y}$  满足

$$B^T \mathbf{v} \geq \mathbf{0}, B \mathbf{y} = \mathbf{0}, \mathbf{y} \geq \mathbf{0}, B^T_1 \mathbf{v} + y_1 > 0.$$

于是取

$$\mathbf{u}^{(1)} = \mathbf{v} + \mu \mathbf{u},$$

$$\mathbf{x}^{(1)} = \left( \mathbf{y}^T, \sum_{j=1}^k \lambda_j y_j \right)^T$$

其中

$$\mu = \frac{-A^T_{k+1} \mathbf{v}}{A^T_{k+1} \mathbf{u}}, \quad \mathbf{y} = (y_1, y_2, \dots, y_k)^T,$$

则  $\mathbf{u}^{(1)}, \mathbf{x}^{(1)}$  为所要求的向量.

事实上

$$\begin{aligned}
 (A^\Delta)^T \mathbf{u}^{(1)} &= \begin{pmatrix} \tilde{A}^T \\ A^T_{\cdot, k+1} \end{pmatrix} (\mathbf{v} + \mu \mathbf{u}) \\
 &= (A^T_{\cdot, 1} \mathbf{v} + \mu A^T_{\cdot, 1} \mathbf{u} \quad A^T_{\cdot, 2} \mathbf{v} + \mu A^T_{\cdot, 2} \mathbf{u} \cdots A^T_{\cdot, k} \mathbf{v} \\
 &\quad + \mu A^T_{\cdot, k} \mathbf{u} \quad A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v} + \mu A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u})^T \\
 &= \left( A^T_{\cdot, 1} \mathbf{v} - \frac{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v}}{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u}} A^T_{\cdot, 1} \mathbf{u} \quad A^T_{\cdot, 2} \mathbf{v} + \frac{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v}}{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u}} A^T_{\cdot, 2} \mathbf{u} \cdots \right. \\
 &\quad \left. A^T_{\cdot, k} \mathbf{v} - \frac{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v}}{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u}} A^T_{\cdot, k} \mathbf{u} \quad A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v} \right. \\
 &\quad \left. - \frac{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v}}{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u}} A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u} \right)^T \\
 &= ((A_{\cdot, 1} + \lambda_1 A_{\cdot, k+1})^T \mathbf{v} (A_{\cdot, 2} + \lambda_2 A_{\cdot, k+1})^T \mathbf{v} \cdots \\
 &\quad (A_{\cdot, k} + \lambda_k A_{\cdot, k+1})^T \mathbf{v} \quad 0)^T \\
 &= (B^T \mathbf{v} \quad 0)^T \geq 0.
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 A^\Delta \mathbf{x}^{(1)} &= (\tilde{A} \quad A_{\cdot, k+1}) \begin{pmatrix} \mathbf{y} \\ \sum_{j=1}^k \lambda_j y_j \end{pmatrix} \\
 &= \tilde{A} \mathbf{y} + \sum_{j=1}^k \lambda_j A_{\cdot, k+1} y_j = B \mathbf{y} = 0.
 \end{aligned}$$

因为  $\mathbf{y} \geq 0$ ,  $\lambda_j \geq 0$  ( $j = 1, 2, \dots, k$ ) 所以明显地有

$$\mathbf{x}^{(1)} = \begin{pmatrix} \mathbf{y} \\ \sum_{j=1}^k \lambda_j y_j \end{pmatrix} \geq 0.$$

最后

$$\begin{aligned}
 A^{\Delta T} \mathbf{u}^{(1)} + x_1^{(1)} &= A^T_{\cdot, 1} \mathbf{v} - \frac{A^T_{\cdot, 1} \mathbf{u}}{A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{u}} A^T_{\cdot, k+1} \mathbf{v} + y_1 \\
 &= B^T_{\cdot 1} \mathbf{v} + y_1 > 0.
 \end{aligned}$$

故如此构造的  $\mathbf{u}^{(1)}$ ,  $\mathbf{x}^{(1)}$  满足所有条件。证毕。

只要对  $A$  的各列和  $\mathbf{x}$  的各分量重新排列, 仿上面的证明便可以得出  $\mathbf{u}^{(j)}$ ,  $\mathbf{x}^{(j)}$ , 其满足

$$A^T \mathbf{u}^{(j)} \geq 0, A \mathbf{x}^{(j)} = 0, \mathbf{x}^{(j)} \geq 0, A^T_{\cdot j} \mathbf{u}^{(j)} + x_j^{(j)} > 0.$$

若令

$$\mathbf{u}^* = \sum_{j=1}^n \mathbf{u}^{(j)},$$
$$\mathbf{x}^* = \sum_{j=1}^n \mathbf{x}^{(j)},$$

则有

$$A^T \mathbf{u}^* = \sum_{j=1}^n A^T \mathbf{u}^{(j)} \geq \mathbf{0},$$
$$A \mathbf{x}^* = \sum_{j=1}^n A \mathbf{x}^{(j)} = \mathbf{0},$$
$$\mathbf{x}^* - \sum_{j=1}^n \mathbf{x}^{(j)} \geq \mathbf{0}$$

及由

$$A^T_{.j} \mathbf{u}^* + \mathbf{x}^*_j = \sum_{k=1}^n (A^T_{.j} \mathbf{u}^{(k)} + x^{(k)}_j) \geq A^T_{.j} \mathbf{u}^{(j)} + x^{(j)}_j > 0$$
$$(j = 1, 2, \dots, n)$$

推出

$$A^T \mathbf{u}^* + \mathbf{x}^* > \mathbf{0}.$$

引理 1.1 证完.

有了这个引理,很容易证明下述

**引理 1.2.** 线性不等式组

$$\mathbf{v} \geq \mathbf{0}, G^T \mathbf{v} \geq \mathbf{0},$$

与

$$-G\mathbf{x} \geq \mathbf{0}, \mathbf{x} \geq \mathbf{0}$$

有解  $\mathbf{v}^*$  和  $\mathbf{x}^*$  满足

$$\mathbf{v}^* - G\mathbf{x}^* > \mathbf{0},$$
$$G^T \mathbf{v}^* + \mathbf{x}^* > \mathbf{0}.$$

容易看出,引理 1.2 是定理 1.1 中取  $A = 0, B = 0, D = 0,$   
 $C = G$  的特殊情形,表明这还是一对对偶线性不等式组.

证 在引理 1.1 中我们取  $A = (I \ G)$ , 于是有解  $\mathbf{v}^*$  及  $\begin{pmatrix} \mathbf{w}^* \\ \mathbf{x}^* \end{pmatrix}$

满足

$$(I \ G^T)^T v^* \geq 0, \quad (I \ G) \begin{pmatrix} w^* \\ x^* \end{pmatrix} = 0,$$

$$\begin{pmatrix} w^* \\ x^* \end{pmatrix} \geq 0, \quad (I \ G^T)^T v^* + \begin{pmatrix} w^* \\ x^* \end{pmatrix} > 0.$$

其中  $I$  为一单位矩阵. 从第一式求出  $v^* \geq 0$ ,  $G^T v^* \geq 0$ , 从第二、三式求出一  $Gx^* \geq 0$ ,  $x^* \geq 0$ , 从第二、四式求出  $v^* - Gx^* > 0$  及  $G^T v^* + x^* > 0$ . 引理 1.2 证完.

现在证明定理 1.1.

证 在引理 1.1 中取

$$G = \begin{pmatrix} -A & -B & B \\ A & B & -B \\ C & D & -D \end{pmatrix},$$

相应地将  $v$  扩大为

$$\begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ v \end{pmatrix},$$

将  $x$  扩大为

$$\begin{pmatrix} x \\ y_1 \\ y_2 \end{pmatrix},$$

则存在

$$u_1^* \geq 0, \quad u_2^* \geq 0, \quad v^* \geq 0; \quad x^* \geq 0, \quad y_1^* \geq 0, \quad y_2^* \geq 0$$

满足

$$\left. \begin{aligned} -A^T u_1^* + A^T u_2^* + C^T v^* &\geq 0, \\ -B u_1^* + B^T u_2^* + D^T v^* &\geq 0, \\ B^T u_1^* - B^T u_2^* - D^T v^* &\geq 0, \end{aligned} \right\} \text{对应于 } G^T v \geq 0,$$

$$\left. \begin{aligned} Ax^* + By_1^* - B_2 y_2^* &\geq 0, \\ -Ax^* - By_1^* + B_2 y_2^* &\geq 0, \\ -Cx^* - Dy_1^* + Dy_2^* &\geq 0, \end{aligned} \right\} \text{对应于 } -Gx \geq 0.$$

$v^* - Cx^* - Dy_1^* + Dy_2^* > 0$ , 对应于  $v^* - Gx^* > 0$  的最后部分.

$-A^T u_1^* + A^T u_2^* + C^T v^* + x^* > 0$ , 对应于  $G^T v^* + x^* > 0$  的第一部分. 我们取

$$\begin{aligned} u^* &= u_2^* - u_1^*, \\ y^* &= y_1^* - y_2^* \end{aligned}$$

代入上面各式, 得出

$$\begin{aligned} A^T u^* + C^T v^* &\geq 0, & -Ax^* - By^* &= 0, \\ B^T u^* + D^T v^* &= 0, & -Cx^* - Dy^* &\geq 0, \\ A^T u^* + C^T v^* + x^* &\geq 0, & v^* - Cx^* - Dy^* &> 0. \end{aligned}$$

为定理 1.1 所要证明的.

**定理 1.2.** 我们称

$$Kw \geq 0, \quad w \geq 0,$$

当  $K^T = -K$  时为自对偶系统, 它有解  $w^*$  满足

$$Kw^* + w^* > 0.$$

证 在引理 1.2 中取  $G = K^T = -K$ ,

则存在  $v^*$  及  $x^*$  满足

$$\begin{aligned} v^* &\geq 0, & Kv^* &\geq 0, & Kx^* &\geq 0, & x^* &\geq 0, \\ v^* + Kx^* &> 0, & Kv^* + x^* &> 0. \end{aligned}$$

取

$$w^* = v^* + x^*,$$

便有

$$\begin{aligned} Kw^* &= K(v^* + x^*) = Kv^* + Kx^* \geq 0, \\ w^* &= v^* + x^* \geq 0, \\ Kw^* + w^* &= K(v^* + x^*) + v^* + x^* \\ &= v^* + Kx^* + Kv^* + x^* > 0. \end{aligned}$$

由此得证.

对偶线性不等式组还有一些结果, 这里就不予介绍了.

## 练 习

1. (Farkas 引理)若对所有满足

$$Ax \geq 0,$$

的  $x$  都有

$$b^T x \geq 0$$

成立,则一定有  $y \geq 0$  使

$$A^T y = b$$

成立.

其中  $A$  为  $m \times n$  矩阵,  $b$  为  $n$  维向量.

证明此引理.

2. 给出 Farkas 引理的几何解释.

3. 若

$$Ax \geq 0,$$

$$b^T x < 0$$

无解,则

$$A^T y = b,$$

$$y \geq 0$$

一定有解.

## 1.2. 线性规划的对偶理论

**定义 1.2.** 我们称下述的数学问题为线性规划问题:

(LP): 极大化

$$S = c^T x \quad (1.4)$$

满足于约束条件

$$Ax \leq b, \quad (1.5)$$

$$x \geq 0. \quad (1.6)$$

其中  $c$  是一个给定的  $n$  维向量,称为价值系数向量,或目标函数系数向量.  $S = c^T x$  被称为目标函数.  $x$  为未知量,也是一个  $n$  维向量.  $A$  为一给定的  $m \times n$  矩阵,称为技术状态矩阵,或约束条件系数矩阵.  $b$  为给定的  $m$  维列向量,称为要求向量,或约束条

件右端向量.  $Ax \leq b, x \geq 0$  称为约束条件. 因为目标函数和约束条件中各函数都是自变量  $x$  的线性函数, 故称为线性规划问题. 在整个这本书中都将讨论这一类数学问题.

每一个线性规划问题中有三个给定的量, 即  $c, A, b$ . 也可以说凡给定了  $A, b, c$  我们都可依(1.4), (1.5), (1.6)写出一个线性规划问题.

**定义 1.3.** 对应着每一个线性规划问题 (LP), 都可给出与其匹配的另一个线性规划问题:

(LD): 极小化

$$z = b^T y, \quad (1.7)$$

满足于约束条件

$$A^T y \geq c, \quad (1.8)$$

$$y \geq 0. \quad (1.9)$$

称 (LP) 为“原有”线性规划问题, 称 (LD) 为 (LP) 的“对偶”线性规划问题.

应该注意, 对偶线性规划一定要有一对线性规划问题. 没有一个“对偶”的线性规划存在, 就无所谓“原有”线性规划, 自不必说, 没有“原有”规划就更谈不上什么“对偶”线性规划问题了.

在一对对偶线性规划问题中, 所用的给定量都为  $A, b, c$ . 有了  $A, b, c$  可以用 (1.4), (1.5), (1.6) 写出 (LP); 同时也可以由 (1.7), (1.8), (1.9) 写出 (LD). 所以  $A, b, c$  给定了, 问题 (LD) 也就给定了. 因此可以说沿以上的规律定义的对偶线性规划, 一旦 (LP) 给定了, (LD) 也是确定的.

因为极小化  $b^T y$  与极大化  $-b^T y$  相一致.  $A^T y \geq c$  与  $-A^T y \leq -c$  相一致. 所以可以把 (LD) 改写成:

(LP)': 极大化

$$-z = -b^T y$$

满足于约束条件

$$\begin{aligned} -A^T y &\leq -c, \\ y &\geq 0. \end{aligned}$$

于是, 按上述的对偶规则, 可以写出 (LP)' 的对偶线性规划问题:



$(LD)'$ : 极小化

$$-s = \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

满足于约束条件

$$(-A^T)^T \mathbf{x} \geq -\mathbf{b},$$

$$\mathbf{x} \geq \mathbf{0}.$$

事实上,  $(LP)'$  就是前面的  $(LD)$ , 而  $(LD)'$  就是前面的  $(LP)$ .

也就是说, 对于一个给定的线性规划问题  $(LP)$  我们可以根据对偶规则写出其对偶问题  $(LD)$ . 对于新的线性规划问题  $(LD)$ , 还可以根据对偶规则再写出  $(LD)$  的对偶, 此时给出的线性规划问题刚好是  $(LP)$  本身. 所以线性规划的对偶关系具有“对合”性质. 于是一对相互对偶的线性规划问题, 其中哪一个都可以称为原有问题, 而另一个称为它的对偶问题. 因此我们可以称  $(LP)$ ,  $(LD)$  是一对互为对偶的线性规划问题.

对偶理论的提出是有深刻的实践背景的, 对此大家可以参阅书后参考文献.

一对对偶线性规划有一些很好的性质, 研究这些性质是数学规划对偶理论的重要内容. 为了研究这些性质, 首先引进一些概念.

**定义 1.4.** 容许解: 满足全部约束条件的向量称为容许解, 也可称为一个容许点.

如对问题  $(LP)$ , 若有  $\mathbf{x}^\circ$  满足  $A\mathbf{x}^\circ \leq \mathbf{b}$ ,  $\mathbf{x}^\circ \geq \mathbf{0}$ , 我们便称  $\mathbf{x}^\circ$  为  $(LP)$  的一个容许解.

又如对问题  $(LD)$ , 若有  $\mathbf{y}^\circ$  满足  $A^T \mathbf{y}^\circ \geq \mathbf{c}$ ,  $\mathbf{y}^\circ \geq \mathbf{0}$ , 则称  $\mathbf{y}^\circ$  为  $(LD)$  的一个容许解. 其中  $\mathbf{x} \geq \mathbf{0}$ ,  $\mathbf{y} \geq \mathbf{0}$  的约束条件且不可忽略. 有时把这种约束条件称为“平庸”的约束条件, 但这些约束条件不满足也不能称为容许解.

**定义 1.5.** 容许集合: 也有时称为容许区域, 容许集等. 所有容许点构成的集合称为容许集合.

因为可以把一个容许点称为一个容许解. 所以容许集合也就是容许解的集合.