

# 运筹学讲义

(采运专业用)

郑登旋

东北林学院采运系

一九八五年四月

## 序 言

运筹学是近四十年来发展起来的一门新兴学科。在第二次世界大战期间，为研究如何更有效地使用新式武器的迫切任务提出了运筹学的问题。战后，英、美等国的运筹学都逐渐地应用于工农业生产。

50年代初，英、美分别出版了运筹学的专门期刊，并成立了运筹学学会。1957年成立了国际运筹学协会。

我国大规模开展运筹学的应用和研究，起始于58年。到七十年代，运筹学已得到了迅速普遍地推广。尤其在现代化生产管理中得到了极为广泛的应用。

运筹学是一门应用数学，在处理问题时，有两个重要特点：一是从全局出发，二是通过建立模型。在建立模型和求解的过程中，往往要用到数学方法和技巧，因此需要较深的数学理论。鉴于采运工作者掌握数学知识的程度和特点，本讲义力求深入浅出，着重应用，并尽量结合采运专业引进实例。

本讲义共分八章：第一章 线性规划；第二章 整数规划；第三章 非线性函数的极值；第四章 动态规划；第五章 图与网络；第六章 排队论；第七章 存贮论；第八章 决策论。这些内容都是实现木材生产管理现代化的有力工具，但由于本人水平有限，加之时间仓促，作为采运专业第一次尝试的讲义，错误之处，在所难免，望读者多提意见，以便改进。

O<sub>22</sub>

2428:1

## 目 录

序 言	-----	-----
第一章 线性规划	-----	1
§ 1 线性规划问题及其数学模型	-----	1
§ 2 “ ” “ ” “ ” 的标准型	-----	9
§ 3 “ ” “ ” “ ” 的解	-----	14
§ 4 单纯形法	-----	15
§ 5 对偶单纯形法	-----	53
§ 6 敏感度分析	-----	58
§ 7 运输问题	-----	76
第二章 整数规划	-----	98
§ 1 问题的提出	-----	98
§ 2 分枝定界法	-----	100
§ 3 0 - 1 整的规划	-----	103
§ 4 指派问题	-----	109
第三章 非线性函数的极值	-----	117
§ 1 斐波那契分数法	-----	117
§ 2 黄金分割法	-----	127
§ 3 搜索法在优选法中的应用	-----	131
第四章 动态规划	-----	135
§ 1 多阶段决策问题	-----	135
§ 2 动态规划的基本思想	-----	136

§ 3 多阶段决策过程	141
<b>第五章 图与网络</b>	<b>157</b>
§ 1 图的基本概念	157
§ 2 网络分析	160
§ 3 统筹法	169
<b>第六章 排队论</b>	<b>188</b>
§ 1 排队论的基本知识	188
§ 2 M / M / 1 系统	191
§ 3 M / M / C 系统	191
§ 4 应用举例	207
<b>第七章 存贮论</b>	<b>212</b>
§ 1 存贮论的基本概念	212
§ 2 确定型存贮问题	213
§ 3 随机性存贮问题	222
<b>第八章 决策论</b>	<b>228</b>
§ 1 决策的概念与类型	228
§ 2 风险型决策	231
§ 3 不确定情况下的决策	239
§ 4 决策过程	241

## 第一章 线性规划

在生产过程中，往往受到一些条件的限制，如劳力、原材料、时间，供需数量，资金等，这是生产的首要条件，规划中称为约束条件，满足约束条件下最理想方案称为目标，表达目标的函数称为目标函数。

线性规划是在一些线性等式或不等式的约束条件下，求解线性目标函数的最大值或最小值的方法。

线性规划是运筹学的一个重要分支，自一九四七年，丹捷格（Dantzig）提出单纯形法求解一般线性规划问题的方法之后，线性规划在理论上趋向成熟，实际应用也日益广泛与深入，特别是能用电子计算机来处理繁杂的数字计算之后，它的应用范围更加广泛；从个人、单位的日常工作和计划安排，到整个部门，以至国民经济的计划的最优化方案的提出。它具有适应性强、应用面广，计算简便的特点，是现代管理科学的重要基础和手段之一。

### § 1 线性规划问题及其数学模型

例 1 某林业局今年木材生产可在甲、乙、丙 3 个林场安排。已知各林场生产每万立米木材需架设索道分别为 2.8.0 (百米)，修公路分别为 0.2.4 (公里)，汽车分别为 3.2.5 (百车日)，由于条件限制，林业局今年最大可能架设索道、修建公路、调配汽车分别为 15 (百米)、8 (公里)、20 (百车日) (见表 1-1)，若甲、乙、丙林场每生产一万立米木材可得利润分别为 3 (万元)，5 (万元)，4 (万元)，

问应如何安排各林场的生产产量，才能得到总利润最多？

表 1-1

每万立米木 材需要条件	林 场			可 用 量
	甲	乙	丙	
索 道 (百米)	2	3	0	15
公 路 (公里)	0	2	4	8
汽 车 (百车日)	3	2	5	20
每万立米利润 (万元)	3	5	4	

这个问题的数学语言可描述如下：

假设甲、乙、丙林场今年安排木材生产的数量(万立米)分别为 $x_1$ 、 $x_2$ 、 $x_3$ 。考虑今年架设索道的数量不得超过15的条件，用不等式表示为

$$2x_1 + 3x_2 \leq 15$$

同样，考虑到公路和运材车的条件，可用不等式表示为

$$2x_2 + 4x_3 \leq 8 \text{ 及 } 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 20$$

由于木材产量不能为负数，所以又有

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0 \quad (\text{即变量的非负约束})$$

该林业局的生产目标是：在满足上述条件下，如何确定产量 $x_1$ 、 $x_2$ 、 $x_3$ ，使得到的总利润最大。若用 $Z$ (万元)表示总利润，则有

$$Z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$$

综上所述，该问题可归纳为  
满足约束条件：

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 15 \\ 2x_2 + 4x_3 \leq 8 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 20 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{cases}$$

使得目标（利润） $Z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$  为最大

例2 某林场在陡峻山地安排生产原条和原木两种木材，已知生产原条和原木时，每万立米木材需伐木油锯的台时数分别为2、2（千台时）造材（打枝）小油锯分别为1、2（千台时），集材索道绞盘机分别为4、0（千台时），人力集材分别为0、4（千工日），若在生产期内可提供的油锯、小油锯、绞盘机、集材工的工时数分别为12（千台时），（8千台时），16（千台时），12（千工日），该场每生产一万立米原条和原木可得到利润分别为2、3（万元），问如何安排原条和原木的生产产量，才能得到总利润最多？

表1-2

每生产万立米 木材需要条件	产 品		可 用 量
	原 条	原 木	
伐木锯（千台时）	2	2	12
打选锯（“”“”）	1	2	8
绞盘机（“”“”）	4	0	16
集材工（千工日）	0	4	12
每万立米利润（万元）	2	3	

(已知条件列在表 1 - 2 )

这问题也可描述为数学语言。

假设：安排原条和原木的生产数量分别为  $x_1$ ， $x_2$  (万立米)，考虑了四个约束条件，即可列出四个不等式

$$2x_1 + 2x_2 \leq 12; x_1 + 2x_2 \leq 8$$

$$4x_1 \leq 16; 4x_2 \leq 12$$

考虑非负约束，即有

$$x_1, x_2 \geq 0$$

该林场的生产目标是：在满足上述条件下，如何确定  $x_1, x_2$ ，使得总利润最大，若用  $Z$  (万元) 表示总利润，则有

$$Z = 2x_1 + 3x_2$$

于是，该问题可归纳为

满足约束条件：

$$\begin{cases} 2x_1 + 2x_2 \leq 12 \\ x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

使得

目标(利润)  $Z = 2x_1 + 3x_2$  为最大。

例3 某林业局有甲、乙两林场往贮木场运送木材，已知这两林场每万立米木材中含有松木分别为1、4（千立米），柞木分别为1、1（千立米）杨木分别为2、0（千立米），桦木分别为3、2（千立米）如贮木场需要在甲、乙、两林场运来的总量中有松木、柞木、杨木、桦木分别120、45、20、90（千立米），甲、乙两林场木材运到贮木场的每万立米运费分别1、2（十万元）（见表1-3）。

表1-3

每万米木材中含有树种	林 场		贮木场需要量
	甲	乙	
松 木(千立米)	1	4	120(千立米)
柞 木(“”“”)	1	1	45
杨 木(“”“”)	2	0	20
桦 木(“”“”)	3	2	90
每万立米运费(十万元)	1	2	

问如何安排甲、乙林场的木材量，才能使总的运输费用最小？

这个问题的数学语言可描述如下：

假设·从甲、乙两林场运出的木材量为 $x_1$ ， $x_2$ （万立米），考虑贮木场对四个树种的需要量，即可列出四个不等式

$$x_1 + 4x_2 \geq 120; x_1 + x_2 \geq 45$$

$$2x_1 \geq 20; 3x_1 + 2x_2 \geq 90$$

考虑非负约束，即有

$$x_1, x_2 \geq 0$$

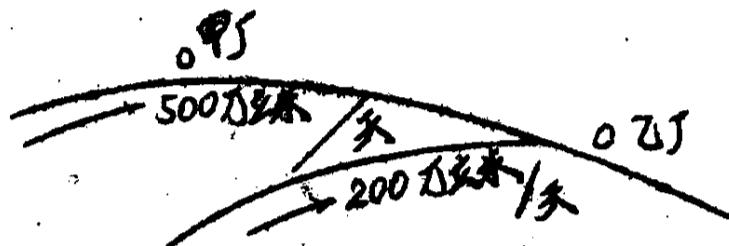
该林业局的调运目标是：在满足上述条件下，如何确定  $x_1$ ， $x_2$ ，使得总运费最小，若用  $Z$ （十万元）表示总运费，则有

$$Z = x_1 + 2x_2$$

综合上述，这个调运计划问题可归纳为满足约束条件：

$$\begin{cases} x_1 + 4x_2 \geq 120 \\ x_1 + x_2 \geq 45 \\ 2x_1 \leq 20 \\ 3x_1 + 2x_2 \geq 90 \end{cases}$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



使得

图 1-1

$$Z = x_1 + 2x_2 \quad \text{最小}$$

例 4 某河沿岸有两个综合利用工厂（见图 1-1），根据林业局总体设计要求，对综合厂废水处理要有治理方案。已知流经甲厂的河水流量是每天 500（万立米），两厂之间有一流量为每天 200 万立米的支流，甲、乙两厂排放污水每天分别为 2 和 1.4（万立米），甲厂排出的污水流到乙厂前，有 20% 自然净化。根据环保要求，河流中工业污水的含量应不大于 0.2%。甲乙两厂处理污水的费用是每万立米分别为 1000、800（元）。问甲乙两厂应各处理污水量多少，才能使两厂总的处理污水费用最小？

这个问题的数学语言可描述如下：

设 甲、乙两厂每天处理污水量为  $x_1$ ， $x_2$ （万立米），考虑两厂之间，河流中污水含量不大于 0.2%，可得不等式

$$\frac{2 - x_1}{500} \leq 0.2\% \quad \text{即 } x_1 \geq 1$$

考虑乙厂之后，河流中污水含量仍不大于0.2%则有

$$\frac{(2 - x_1)(1 - 20\%) + (1.4 - x_2)}{500 + 200} \leq 0.2\%$$

整理后得

$$0.8x_1 + x_2 \geq 1.6$$

由于污水的每天处理量不大于排放量，故有

$$x_1 \leq 2, \quad x_2 \leq 1.4$$

再由非负约束条件，又有

$$x_1, x_2 \geq 0$$

这问题的目标是：满足上述条件下，如何确定  $x_1$ 、 $x_2$ ，使得处理污水的总费用最小，若用  $Z$  (元) 表示总费用，则有

$$Z = 1000x_1 + 800x_2$$

综合上述，这环保问题可归纳为

满足约束条件：

$$\begin{cases} x_1 \geq 1 \\ 0.8x_1 + x_2 \geq 1.6 \\ x_1 \leq 2 \\ x_2 \leq 1.4 \\ x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

使得

$$Z = 1000x_1 + 800x_2 \text{ 为最小}$$

从以上几个例子看出，它们都是属于一类优化问题，从数学上说，它们具有以下共同特征：

(1)每一个问题都用一组未知数( $x_1, x_2, \dots, x_n$ )表示某一个方案;这组未知数的一组定值就代表一个具体方案。通常要求这些未知数取值是非负的。

(2) 存在一定的限制条件(称为约束条件),这些限制条件都可以用一组线性等式或不等式来表达。

(3)都有一个目标要求，并且这个目标可表示为一组未知数的线性函数（称为目标函数）。按问题不同，要求目标函数实现最大化或最小化。

一般，这类问题可用数学语言描述如下：

## 目标函数

$$\text{Max (或 Min)} Z = C_1 X_1 + C_2 X_2 + \dots + C_n X_n \quad (1*1)$$

满足约束条件

$$x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \quad (1-3)$$

这就是线性规划的数学模型。

式(1·1)称为目标函数；(1·2)与(1·3)称为约束条件，其中式(1·3)也称为非负条件

## § 2 线性规划问题的标准型

由前述可知，线性规划问题有各种不同的形式，为了便于以后讨论，规定了线性规划问题的标准型为：

目标函数

$$\text{Max } Z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \quad (1 \cdot 4)$$

约束条件

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \dots \dots \dots \\ a_{m_1}x_1 + a_{m_2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{array} \right. \quad (1 \cdot 5)$$

$$x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \quad (1 \cdot 6)$$

其缩写形式为：

$$\text{Max } Z = \sum_{j=1}^n c_j x_j$$

$$\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j = b_i \quad i = 1, 2, \dots, m$$

$$x_j \geq 0 \quad j = 1, 2, \dots, n$$

这里假定  $b_j \geq 0$  (否则等式两端同乘以 -1 )

有时线性规划问题也可用向量和矩阵描述

$$\text{Max } z = c \cdot x$$

$$A \cdot x = b$$

$$x \geq 0$$

其中：

$$c = (c_1, c_2, \dots, c_n); x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}; b = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & & \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix}, \quad o = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$$

c 称目标函数中的系数向量(价值向量)

b 称约束方程组的常数项向量(限定向量)

x 称未知数向量

为方便起见常写成行向量的转置形式

$$x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^\top$$

A 称约束方程组的系数矩阵 (m×n 阶)

若用

$$p_1 = \begin{pmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{m_1} \end{pmatrix}, \dots p_j = \begin{pmatrix} a_{1j} \\ \vdots \\ a_{mj} \end{pmatrix}, p_n = \begin{pmatrix} a_{1n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{pmatrix}$$

则

$$A = (p_1, p_2, \dots, p_n)$$

向量  $p_j$  称对应变量  $x_j$  的系数向量

这样，(1·5)式也可写成

$$(p_1, p_2, \dots, p_n) X = b$$

为借助于标准型的求解方法进行求解，首先要将各式各样的线性规划数学模型化成标准型。

1. 若要求目标函数实现最小化，即

$$\min z = c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$$

$$\text{只需令 } Z' = -z = -c_1 x_1 - c_2 x_2 - \dots - c_n x_n$$

$$\text{即可得到 } \max(-z) = -c_1 x_1 - c_2 x_2 - \dots - c_n x_n$$

例如例 4 的目标函数化成标准型即为

$$\max(-z) = -1000x_1 - 800x_2$$

2. 若约束条件为不等式。这里可能为“≤”或“≥”的形式，前者可在“≤”的左端加入非负的松弛变量，后者则可在“≤”的左端减去非负的剩余变量，从而把不等式约束条件化成标准型

例如，例 1 的数学模型为

$$\text{Max } z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3$$

$$\begin{cases} 2x_1 + 3x_2 \leq 15 \\ 2x_2 + 4x_3 \leq 8 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 \leq 20 \end{cases}$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

在约束条件的各不等式中，分别在“≤”号左端加上一个非负的变量  
 $x_4, x_5, x_6$ ，使不等式变为等式，于是得标准型

$$\begin{cases} \text{Max } z = 3x_1 + 5x_2 + 4x_3 + 0 \cdot x_4 + 0 \cdot x_5 + 0 \cdot x_6 \\ 2x_1 + 3x_2 + x_4 = 15 \\ 2x_2 + 4x_3 + x_5 = 8 \\ 3x_1 + 2x_2 + 5x_3 + x_6 = 20 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0 \end{cases}$$

所加松弛变量 $x_4, x_5, x_6$ 表示没有被利用的设备能力（或资源）  
 由于没有被利用，当然不会转为利润（价值），所以在目标函数中，它们  
 的系数恒为零，即 $c_4 = c_5 = c_6 = 0$

又如例2，其数学模型为

$$\begin{cases} \text{Max } z = 2x_1 + 3x_2 \\ 2x_1 + 2x_2 \leq 12 \\ x_1 + 2x_2 \leq 8 \\ 4x_1 \leq 16 \\ 4x_2 \leq 12 \end{cases}$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

化为标准型应为

$$M_{\max} z = 2 x_1 + 3 x_2 + 0. x_3 + 0. x_4 + 0. x_5 + 0. x_6$$

$$\left\{ \begin{array}{l} 2x_1 + 2x_2 + x_3 = 12 \\ x_1 + 2x_2 + x_4 = 8 \\ 4x_1 + x_5 = 16 \\ 4x_2 + x_6 = 12 \end{array} \right.$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

3. 若存在无非负要求的变量  $x_k$ ，可令  $x_k = x_k' - x_k''$

其中  $x'_k, x''_k \geq 0$ , 这样, 可由  $x'_k$  与  $x''_k$  的大小决定  $x_k$  的正负。

例如，线性规划问题的数学模型为

$$M_{\min}^2 = 2 x_2 - x_1 - 3 x_3$$

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 \leq 7 \\ x_1 - x_2 + x_3 \leq 2 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_3 = 5 \end{cases}$$

$x_1, x_2 \geq 0$ ,  $x_3$  无正负约束

化为标准型即为

$$\text{Max } Z' = x_1 - 2x_2 + 3(x_4 - x_5) + 0.x_6 + 0.x_7$$

$$\left\{ \begin{array}{l} x_1 + x_2 + x_4 - x_5 + x_6 = 7 \\ x_1 - x_2 + x_4 - x_5 - x_7 = 2 \\ -3x_1 + x_2 + 2x_4 - 2x_5 = 5 \end{array} \right.$$