

企业管理决策的最优选择

——线性规划法的应用

郑少国 编

中国商业出版社

企业管理决策的最优选择

——线性规划法的应用

郑少国 编

中国商业出版社出版

新华书店北京科技发行所发行 各地新华书店经售

阜城县印刷厂印刷

*

787×1092毫米 32开 6.25印张 140千字

1988年9月第1版 1988年9月 第1次印刷

印数1—8000册 定价：1.80元

ISBN 7-5044-0084-x/F·39

目 录

前 言	(1)
第一章 线性规划问题的数学表现形式	(1)
第一节 几个典型实际问题的数学模型	(1)
第二节 线性规划问题的标准形式	(25)
习题一	(29)
第二章 线性规划问题的图解法	(33)
第一节 线性规划问题解的性质	(33)
第二节 两个变量的线性规划问题的图解法	(35)
习题二	(41)
第三章 迭代法及单纯形法	(43)
第一节 迭代法	(43)
第二节 单纯形法	(69)
第三节 变量有界的线性规划问题的解法	(81)
习题三	(91)
第四章 对偶问题	(93)
第一节 对偶规划与它解之间的关系	(93)
第二节 影子价格——对偶问题的经济解释	(99)
第三节 对偶单纯形法	(105)
习题四	(108)
第五章 灵敏度分析和它的应用	(111)
第一节 目标函数系数的灵敏度分析	(111)

第二节	添加新变量时的灵敏度分析	(115)
第三节	约束条件常数项的灵敏度分析	(121)
第四节	添加新约束条件时的灵敏度分析	(125)
第五节	约束条件系数的灵敏度分析	(127)
习题五		(129)
第六章 整数规划		(131)
第一节	整数规划和它的分枝定界解法	(131)
第二节	0-1规划和它的几个特殊解法	(139)
习题六		(150)
第七章 运输问题的特殊解法		(153)
第一节	图上作业法	(153)
第二节	表上作业法	(164)
习题七		(186)

第一章 线性规划问题的数学表现形式

第一节 几个典型实际问题的数学模型

在企业管理中，需要解决各种各样的实际问题，而同一问题会有几种不同的解决方法。为了求得最优的解决方法而列成的数学模型，即把问题本身的内在关系列成数学等式或不等式，不仅可以表达出某个问题的特性，而且还能表达与它同类问题的共性。下面我们分类列出几个典型实际问题的数学模型：

1. 人员的分配

有 n 项工作分配给 n 个人（每人一项），已知各人完成各项工作的效率（或费用、或时间）如表1-1：

表1-1

效率 \ 工作 工人	I	II	...	N
1号	C_{11}	C_{12}	...	C_{1n}
2号	C_{21}	C_{22}	...	C_{2n}
⋮	...	...	...	...
n号	C_{n1}	C_{n2}	...	C_{nn}

问如何安排可使总的效率达到最大（或总费用、总时间达到

最少) ?

解: 设

$$x_{ij} = \begin{cases} 1 & (\text{表示第} i \text{个工人分配担任第} j \text{项工作。}) \\ 0 & (\text{表示第} i \text{个工人不分配担任第} j \text{项工作}) \end{cases}$$

其数学模型为:

$$\left\{ \begin{array}{l} \sum_{j=1}^n x_{ij} = 1, \quad (i = 1, 2, \dots, n.) \\ \quad (\text{表示每个工人只担任一项工作。}) \\ \sum_{i=1}^n x_{ij} = 1, \quad (j = 1, 2, \dots, n.) \\ \quad (\text{表示每一项工作必须由一个工人担任。}) \\ x_{ij} = \begin{cases} 1, \\ 0, \end{cases} \quad (i = 1, 2, \dots, n; \quad j = 1, 2, \dots, n.) \\ S = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij}, \text{值最大} \end{array} \right.$$

例 有四项工作分配给四个人, 各个人的工作效率如表 1~2 (表中数字越大, 表示效率越高):

表 1-2

工人 \ 工作				
	A	B	C	D
甲	6	2	3	1
乙	7	4	3	2
丙	8	10	7	3
丁	7	7	6	4

规定每个工人只分配一项工作，每项工作必由一个工人担任，问如何合理分配工人，使得总效率达到最高？

解：设

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & (\text{表示第 'i' 个工人分配担任第 j 项工作。}) \\ 0, & (\text{表示第 'i' 个工人不分配担任第 j 项工作。}) \end{cases}$$

其数学模型为：

$$\left\{ \begin{array}{l} x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 1, \\ x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 1, \\ x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 1, \\ x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 1, \\ \quad (\text{每个工人只担任一项工作。}) \\ x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 1, \\ x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 1, \\ x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43} = 1, \\ x_{14} + x_{24} + x_{34} + x_{44} = 1, \\ \quad (\text{每项工作必由一个工人担任。}) \\ x_{ij} = \begin{cases} 1, \\ 0, \end{cases} \quad (x_{ij} \text{ 只能等于 1 或 0。}) \\ S = 6x_{11} + 2x_{12} + 3x_{13} + x_{14} + 7x_{21} + 4x_{22} + 3x_{23} \\ \quad + 2x_{24} + 8x_{31} + 10x_{32} + 7x_{33} + 3x_{34} + 7x_{41} + 7x_{42} \\ \quad + 5x_{43} + 4x_{44}. \text{ 值最大} \end{array} \right.$$

2. 设备的配置与使用

(1) 设备的合理配置

有 n 台设备要分给 n 个单位，每一个单位分一台设备，已知各台设备在各单位的工作效率如表 1~3：

表1-3

设备 \ 单位效率	I	II	...	N
1	C_{11}	C_{12}	...	C_{1N}
2	C_{21}	C_{22}	...	C_{2N}
$\vdots$	...	...	...	...
n	C_{n1}	C_{n2}	...	C_{nN}

问如何对设备进行合理分配,使得总效率达到最大?

解: 设:

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{(当分配第 'i' 台设备到第 'j' 个单位工作时.)} \\ 0 & \text{(当不分配第 'i' 台设备到第 'j' 个单位工作时.)} \end{cases}$$

其数学模型为:

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n x_{ij} = 1, & (i=1, 2, \dots, n.) \\ \sum_{i=1}^n x_{ij} = 1, & (j=1, 2, \dots, n.) \\ x_{ij} = \begin{cases} 1, & (i=1, 2, \dots, n.) \\ 0 & (j=1, 2, \dots, n.) \end{cases} \\ S = \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \text{ 值最大} \end{cases}$$

例2 某矿山公司有甲、乙、丙、丁四台采矿机,需要分配给所属的四个矿区。每个矿区分配一台。这四台采矿机

的型号和技术性能各不相同，每个矿区的地质开采条件也不相同，所以各采矿机在不同矿区的效率也不相同，其工作效率的数值如表1~4:

表1-4 (工效吨/台日)

工效 机器 \ 矿区	1	2	3	4
甲	600	500	400	350
乙	200	150	120	140
丙	380	300	250	280
丁	80	50	80	100

表1-4说明甲机器在1号矿区工作每日可采矿石600吨，在2号矿区工作每日可采矿石500吨。…要求把这些设备进行合理分配，使增加四台采矿机后增产矿石数量达到最大。

解：设 $x_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{(表示把} i \text{台采矿机分配给第} j \text{个矿区.)} \\ 0 & \text{(表示第} i \text{台采矿机不分配给第} j \text{个矿区.)} \end{cases}$

$$x_{11} + x_{12} + x_{13} + x_{14} = 1,$$

$$x_{21} + x_{22} + x_{23} + x_{24} = 1,$$

$$x_{31} + x_{32} + x_{33} + x_{34} = 1,$$

$$x_{41} + x_{42} + x_{43} + x_{44} = 1,$$

(每台机器只能分配给一个矿区.)

$$x_{11} + x_{21} + x_{31} + x_{41} = 1,$$

$$x_{12} + x_{22} + x_{32} + x_{42} = 1,$$

$$x_{13} + x_{23} + x_{33} + x_{43} = 1,$$

$$x_{14} + x_{24} + x_{34} + x_{44} = 1,$$

(每个矿区必分到一台机器.)

$$x_{ij} = \begin{cases} 1, & (i=1,2,3,4; j=1,2,3,4.) \\ 0 \end{cases}$$

$$S = 600x_{11} + 500x_{12} + 400x_{13} + 350x_{14} + \dots + 100x_{44}. \text{ 值最大}$$

(2) 设备的合理使用

① 有 n 种产品需要在 m 种机床上(或企业、车间)生产, 每种机床为 b_i 台, 每种机床加工各种产品的生产效率为 c_{ij} (c_{ij} 表示第 i 种机床生产第 j 种产品的效率——件数/单位时数), 而这 n 种产品要求按 $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$ 的比例配套, 问应如何安排机床的加工, 使得在产品配套的条件下产品数为最多?

解: 设 x_{ij} 表示用第 i 种机床生产第 j 种产品的台数, 则其数学模型为:

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} = b_i, \quad (i=1, 2, \dots, m.)$$

(每种机床安排生产各种产品台数总和应等于这种机床的总数.)

$$\frac{\sum_{i=1}^m c_{i1} x_{i1}}{\lambda_1} = \frac{\sum_{i=1}^m c_{i2} x_{i2}}{\lambda_2} = \dots = \frac{\sum_{i=1}^m c_{in} x_{in}}{\lambda_n},$$

(各种产品数量应成比例.)

$$x_{ij} \geq 0, (i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n.)$$

$$S = \sum_{i=1}^m c_{i1} x_{i1}, \text{ 值最大}$$

②某车间用机床 $A_1, A_2, \dots, A_m$ 生产由 $B_1, B_2, \dots, B_n$ 这 n 个不同零件构成的机器, 如果每台机器需要各种零件的数目成比例 $\lambda_1 : \lambda_2 : \dots : \lambda_n$, 机床 A_i 生产零件 B_j 的效率(每日生产零件数)为 c_{ij} , 问应如何分配机床负荷, 才使生产的机器最多?

[解]: 设 x_{ij} 为机床 A_i 生产零件 B_j 的时间(单位: 日; $i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n.$), 则其数学模型为:

$$\sum_{j=1}^n x_{ij} = 1, (i = 1, 2, \dots, m.)$$

(机床 A_i 生产各种零件时间总和应等于1.)

$$\sum_{i=1}^m c_{i1} x_{i1} : \sum_{i=1}^m c_{i2} x_{i2} : \dots : \sum_{i=1}^m c_{in} x_{in} = \lambda_1 : \lambda_2 : \dots : \lambda_n,$$

$$\text{即: } \frac{\sum_{i=1}^m c_{i1} x_{i1}}{\lambda_1} = \frac{\sum_{i=1}^m c_{i2} x_{i2}}{\lambda_2} = \dots = \frac{\sum_{i=1}^m c_{in} x_{in}}{\lambda_n} = S,$$

(各机床一天生产各种零件总数, 应成一定比例.)

$$x_{ij} \geq 0, (i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n.)$$

(生产零件时间不能为负数.)

$$S = \frac{\sum_{i=1}^m c_{i1} x_{i1}}{\lambda_1}, \text{ 值最大}$$

当 $\lambda_1:\lambda_2:\dots:\lambda_n=1:1:\dots:1$ ，即每架机器需要各种零件数目相同时，其数学模型为：

$$\left\{ \begin{array}{l} \sum_{j=1}^n x_{ij} = 1, \quad (i=1,2,\dots,m) \\ \sum_{i=1}^m c_{i1}x_{i1} = \sum_{i=1}^m c_{i2}x_{i2} = \dots = \sum_{i=1}^m c_{in}x_{in}, \\ x_{ij} \geq 0, \quad (i=1,2,\dots,m; j=1,2,\dots,n) \\ S = \sum_{i=1}^m c_{i1}x_{i1} \text{ 值最大} \end{array} \right.$$

③用机床（或企业、车间） $A_1, A_2, \dots, A_m$ 加工 $B_1, B_2, \dots, B_n$ 种零件，在一个生产周期，各机床只能工作的机时，各种零件必须完成的加工数，各机床加工每个零件的时间（单位：机时/个），和加工每个零件的成本（单位：元/个）如表1~5，表1~6所示，问在这个生产周期，怎样安排各机床的生产任务，才能完成加工任务，并使总加工成本最低。（有时要求总收入或总利润为最多。）

表1-5

机 床	加工每个零件的时间				在一周期能工作机时
	B_1	B_2	...	B_n	
A_1	c_{11}	c_{12}	...	c_{1n}	a_1
A_2	c_{21}	c_{22}	...	c_{2n}	a_2
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	...	$\vdots$	$\vdots$
A_m	c_{m1}	c_{m2}	...	c_{mn}	a_m
必须加工零件数	b_1	b_2	...	b_n	

表1-6

机 床	加工每个零件的成本			
	B_1	B_2	...	B_n
A_1	d_{11}	d_{12}	...	d_{1n}
A_2	d_{21}	d_{22}	...	d_{2n}
$\vdots$	$\vdots$	$\vdots$	...	$\vdots$
A_m	d_{m1}	d_{m2}	...	d_{mn}

解：设 x_{ij} 为机床 A_i 在下一生产周期加工零件 B_j 的个数 ($i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n$)，则其数学模型为：

$$\sum_{j=1}^n c_{ij} x_{ij} \leq a_i, \quad (i = 1, 2, \dots, m.)$$

(机床 A_i 加工各零件总机时不能超过 A_i 能工作机时.)

$$\sum_{i=1}^m x_{ij} \geq b_j, \quad (j = 1, 2, \dots, n.)$$

(各机床加工零件 B_j 的总数不能少于 B_j 需要数.)

$$x_{ij} \geq 0, \text{ 整数}, \quad (i = 1, 2, \dots, m; j = 1, 2, \dots, n.)$$

(加工零件个数不能为负数.)

$$S = \sum_{i=1}^m \sum_{j=1}^n d_{ij} x_{ij} \text{ 值最小}$$

3. 下料与配料

(1) 合理下料

合理下料问题是许多工业部门，特别是机械制造、缝纫、制鞋等部门经常遇到的问题。它要求在长度一定的条形材料上，或面积、形状一定的板料上，切割若干具有一定形

状、尺寸的毛坯。通常材料不可能完全被利用，总会有一部分残余。如何最大限度地减少残料，使得切割规定数量的毛坯所用的原材料最少，是需要研究解决的问题。

如用某原材料（条材或板材）下零件 $A_1, A_2, \dots, A_m$ 的毛坯，根据过去经验在一件原材料上有 $B_1, B_2, \dots, B_n$ 种不同的下料方式，每种下料方式可得各种毛坯个数及每种零件需要量如表1~7所示，问应怎样安排下料方式，能满足需要而用料最少？

表1-7

各方式下的零件 零件名称	下料 方式	$B_1 \quad B_2 \quad \dots \quad B_n$				零件需要量
		B_1	B_2	$\dots$	B_n	
A_1		C_{11}	C_{12}	$\dots$	C_{1n}	a_1
A_2		C_{21}	C_{22}	$\dots$	C_{2n}	a_2
$\vdots$		$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\dots$	$\vdots$
A_m		C_{m1}	C_{m2}	$\dots$	C_{mn}	a_m

解：设用 B_j 种方式下料的原材料数为 x_j ，则这一问题的数学模型为：

$$\begin{cases}
 \sum_{j=1}^n c_{ij} x_j \geq a_i, \quad (i = 1, 2, \dots, m) \\
 \quad \text{(所下的 } A_i \text{ 零件总数不能少于 } a_i) \\
 x_j \geq 0, \text{ 整数}, \quad (j = 1, 2, \dots, n) \\
 \quad \text{(各种方式下料的原材料数不能是负数、分数。)} \\
 S = \sum_{j=1}^n x_j, \text{ 值最小}
 \end{cases}$$

例3 一种圆钢长度为5.5米，要制造100台机床 而 每一台需要圆钢的长度与这种长度的根数如表1~8；

表1-8

	规格 (米)	每台机床所需根数
甲	3.1	1
乙	2.1	2
丙	1.2	4

问制造100台机床最少要用多少根5.5米的圆钢？

解：根据所要求的规格，对圆钢可有以下五 种 截 法 下料。而每种截法所得的根数与余料如表1~9；

表1-9

下料方式	规 格			余料 (米)
	3.1 (米)	2.1 (米)	1.2 (米)	
1	1	1	0	0.3
2	1	0	2	0
3	0	2	1	0.1
4	0	1	2	1
5	0	0	4	0.7

设各种下料方式所用的根数分别为： x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 (根)，则其数学模型为：

$$\begin{cases} x_1 + x_2 \geq 100, \\ x_1 + 2x_3 + x_4 \geq 200, \\ 2x_2 + x_3 + 2x_4 + 4x_5 \geq 400, \\ x_j \geq 0, \quad (j = 1, 2, \dots, 5). \\ S = x_1 + x_2 + x_3 + x_4 + x_5. \text{值最小} \end{cases}$$

下料问题还有另一种情况：在原材料供应紧张时往往所给的原材料是定量的（设其数量为 a ），需切割出数量最多的配套毛坯（设要求各规格的毛坯的配套比例为： $k_1:k_2:\dots:k_m$ ），则其数学模型为：

$$\begin{cases} \sum_{j=1}^n x_j = a, \\ \frac{\sum_{j=1}^n c_{1j}x_j}{k_1} = \frac{\sum_{j=1}^n c_{2j}x_j}{k_2} = \dots = \frac{\sum_{j=1}^n c_{mj}x_j}{k_m}, \\ x_j \geq 0, \quad (j = 1, 2, \dots, n.) \\ S = \frac{\sum_{j=1}^n c_{1j}x_j}{k_1} \text{ 值最大} \end{cases}$$

(2) 合理配料

用 n 种原料 $B_1, B_2, \dots, B_n$ ，制成含有 m 种成分： $A_1, A_2, \dots, A_m$ 的产品，其所含各成分需要量分别不低于 $a_1, a_2, \dots, a_m$ ，各种原料的单价，以及各种原料所含成分的数量如表1-10所示，问应如何配料，才使产品成本最低？

解：设取原料 B_j 为 x_j 单位（ $j = 1, 2, \dots, n.$ ），这一问题的数学模型为：

表1-10

单位原料所含成分的数量 产品所含成分名称	原料	$B_1 \ B_2 \ \dots \ B_n$	产品所含成分 需要量
A_1		$C_{11} \ C_{12} \ \dots \ C_{1n}$	a_1
A_2		$C_{21} \ C_{22} \ \dots \ C_{2n}$	a_2
$\vdots$		$\vdots \ \vdots \ \dots \ \vdots$	$\vdots$
A_m		$C_{m1} \ C_{m2} \ \dots \ C_{mn}$	a_m
原料单价		$b_1 \ b_2 \ \dots \ b_n$	

$$\sum_{j=1}^n c_{ij}x_j \geq a_i, \quad (i=1, 2, \dots, m.)$$

(所有各种原料所含成分 A_i 的总数应不少于产品对 A_i 需要量 a_i .)

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

(所取原料不能为负数.)

$$S = \sum_{j=1}^n b_j x_j, \text{ 值最小}$$

例4 设某人由于健康的需要, 每日需要服A, B两种维生素。其中, A维生素最少服9个单位, B维生素最少服19个单位。现有六种营养物每克含A, B维生素的单位数与六种营养物每克的单价列表1~11:

问这六种营养物每日需服多少克, 才能摄取足量的A, B维生素, 而所花的费用最少?

解: 设六种营养物分别各服 $x_1, x_2, x_3, \dots, x_6$ 克, 则其