

УНИВЕРСИТЕТ МГУ-ППИ В ШЭНЬЧЖЭНЕ SHENZHEN MSU-BIT UNIVERSITY

Математическое моделирование и исследование моделей с помощью математических программ

数学建模及数学软件的使用

Лекция № 7b (线性规划) 张晔

ye.zhang@smbu.edu.cn

Линейное программирование/Linear programming/ 线性规划

- · 法国数学家J.- B.- J.傅里叶和C.瓦莱 普森分别于1832和1911 年独立地提出线性规划的想法,但未引起注意。
- 1939年苏联数学家Леонид Витальевич Канторович在 《生产组织与计划中的数学方法》一书中提出线性规划问题,也 未引起重视。
- 1947年美国数学家G.B.Dantzing提出求解线性规划的单纯形法, 为这门学科奠定了基础。P.S.: 丹齐格的父亲托比阿斯·丹齐格是1 名俄罗斯数学家,曾在巴黎与大数学家昂利·庞加莱学习。
- 1947年美国数学家J.von诺伊曼提出对偶理论,开创了线性规划的许多新的研究领域,扩大了它的应用范围和解题能力。
- 1951年美国经济学家T.C.库普曼斯把线性规划应用到经济领域, 为此与康托罗维奇一起获1975年诺贝尔经济学奖。

例子:

以下是一个线性规划的例子。假设一个农夫有一块A平方千米的农地,打算种植小麦或大麦,或是两者依某一比例混合种植。该农夫只可以使用有限数量的肥料F和农药P,而单位面积的小麦和大麦都需要不同数量的肥料和农药,小麦以 (F_1,P_1) 表示,大麦以 (F_2,P_2) 表示。设小麦和大麦的售出价格分别为 S_1 和 S_2 ,则小麦与大麦的种植面积问题可以表示为以下的线性规划问题:

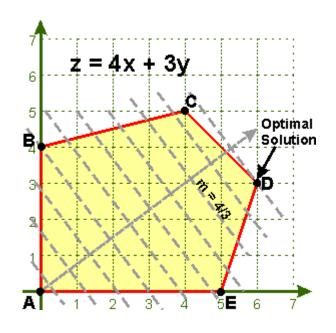
$$\max Z = S_1 x_1 + S_2 x_2$$
 (最大化利润 - 目标函数) $s.t. \ x_1 + x_2 \leq A$ (种植面积的限制) $F_1 x_1 + F_2 x_2 \leq F$ (肥料数量的限制) $P_1 x_1 + P_2 x_2 \leq P$ (农药数量的限制) $x_1 \geq 0, \ x_2 \geq 0$ (不可以栽种负数的面积)

线性规划:单纯形法

Linear Programming (LP) Problem:

min
$$c^T x$$

 $A x = b$
 $x \ge 0$



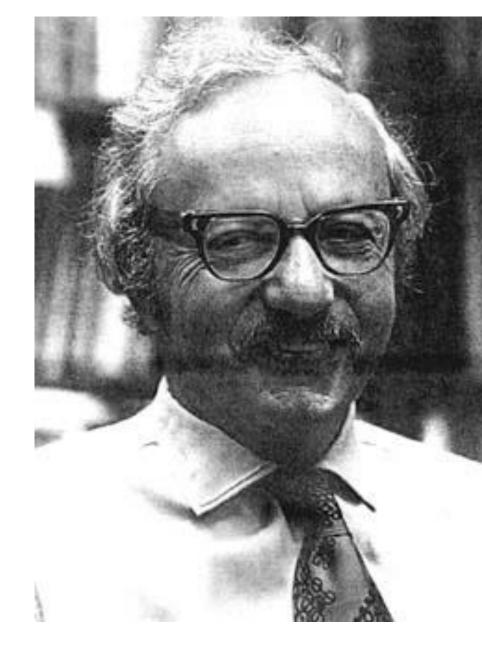
单纯形方法

$$\hat{x} \ge 0, \quad A\hat{x} = b$$

 $\hat{x}_i = 0 \quad \text{if } i \in N$

$$\begin{cases}
1, ..., n \\
B \cap N = \Phi \\
|N| = n - m
\end{cases}$$

逐步调整N → 得到解



G. Dantzig(1914-2005)

单纯形方法的计算

列表法

C

A

 $\mathbf{0}$

b

 $x = (x_B x_N)$

 C_{NI}

11

<u>D</u>

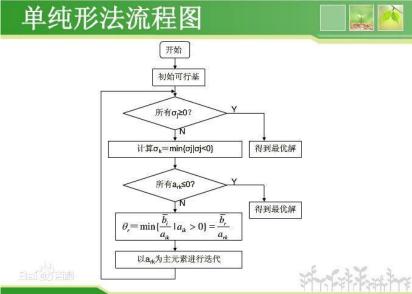
-f

顶点: $(x_B 0)$

 X_{B} X_{N}

Симплекс-метод/Simplex algorithm/单纯形法

- 单纯形算法利用多面体的顶点构造一个可能的解,然后沿着多面体的边走到目标函数值更高的另一个顶点,直至到达最优解为止。
- · 单纯形法的最坏时间复杂度为<mark>指数</mark>级别。
- 椭球算法和内点算法均为解决线性规划的多项式时间算法。



线性规划: 内点法

Interior Point Method (Karmarkar, 1984)



N. Karmarkar(1957-)

•单纯形法最古老,被研究的最为透彻,商业化软件也最成熟

·<u>椭球算法</u>像昙花一现,虽然在理论上证明了线性规划问题可在多项式时间内求解,但在实际应用上反而不如单纯形法来的有效便捷

·内点法是最新的设计,理论上它比椭球法还要有效,实际应用上它也可以与单纯形法相抗衡,不少商业化软件已经上市,前景甚佳

整数规划

例1 集装箱运货问题:

已知甲乙两种货物的装运和获利情况如下表所示,问:甲乙两货物各托运多少箱,可使获得利润最大?

货物	体积 (m³/箱)	重量(100kg/箱)	利润(1000元/箱)
甲	5	2	20
乙	4	5	10
装运限制	24	13	

解:设x1,x2为甲乙两货物各托运箱数

$$\max z = 20x_1 + 10x_2$$

$$\begin{cases} 5x_1 + 4x_2 \le 24 \\ 2x_1 + 5x_2 \le 13 \\ x_1, x_2 \ge 0$$
且为整数

0-1规划

・ 0-1背包问题: NP完全

例5一个旅行者要到某地作两周的带包旅行,装背包时,他发现除了已装的必需物件外,他还能再装5公斤重的东西.他打算从下列4种东西中选取,使增加的重量不超过5公斤又能使使用价值最大.这4种东西的重量和使用价值(这里用打分数的办法表示价值)如下表所示,问旅行者应该选取哪些物件为好?

物品序号	物件	重量	价值
1	录音机	2	6
2	罐头	3	7
3	手电筒	1 3	
4	书籍	4	9

解: 建立模型为
$$\max Z=6x_1+7x_2+3x_3+9x_4$$

$$\sup \sum_{i=0,1}^{2} (1+3x_2+x_3+4x_4) \leq 5$$
s.t.
$$\begin{cases} 2x_1+3x_2+x_3+4x_4 \leq 5\\ x_i=0,1 \\ (i=1,2,3,4) \end{cases}$$

Z值	满足条件 是√否×	约束条件	(x_1, x_2, x_2, x_4)
0	✓	0	(0,0,0,0)
9	✓	4	(0,0,0,1)
3	~	1	(0,0,1,0)
7	√	3	(0,1,0,0)
6	~	2	(1,0,0,0)
12	✓	5	(0,0,1,1)
	><	7	(0,1,0,1)
10	✓	4	(0,1,1,0)
	><	6	(1,0,0,1)
9	~	3	(1,0,1,0)
13	✓	5	(1,1,0,0)
	×	8	(0,1,1,1)
	×	7	(1,0,1,1)
	×	9	(1,1,0,1)
	×	6	(1,1,1,0)
	×	10	(1,1,1,1)

标准型的矩阵表达

```
\min f = c^{\mathrm{T}}x
\mathrm{s.\,t.} \begin{cases} Ax \leq b \\ A_{eq}x = b_{eq} \\ l_b \leq x \leq u_b \end{cases}
Matlab语法
f=[36];
A=[-1\ 0;\ 0\ -1;\ 1\ 2;\ -1\ 0;\ 0\ -1];
b=[-4; -3; 10; 0; 0];
[x,fval]=linprog(f,A,b)
```

[x,fval,exitflag]=linprog(f,A,b)

[x,fval,exitflag]=linprog(f,A,b,Aeq,beq)

[x,fval,exitflag]=linprog(f,A,b,Aeq,beq,lb,ub)

[x,fval,exitflag]=linprog(f,A,b,Aeq,beq,lb,ub,x0)

[x,fval,exitflag]=linprog(f,A,b,Aeq,beq,lb,ub,x0,options)

options由optimset设置参数, exitflag取值从 -7到1