Numerical Optimization

Lecture 3: Simplex Method

王浩

信息科学与技术学院

Email: wanghao1@shanghaitech.edu.cn

线性规划的历史

- 渊源要追溯到Euler、Leibniz、Lagrange等
- 二战期间, G. Dantzig, Von Neumann和 L. Kantorovich在 1940's创建了线性规划
- 1947年, George Bernard Dantzig于发明了单纯形法
- · 被誉为对20世纪的科学发展和工程实践产生巨大影响的10 大算法
- 以后接着说……

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

单纯形法的历史



George Bernard Dantzig

University of Maryland (BS)
University of Michigan (MS)
University of California, Berkeley (PhD)
mathematical adviser to the military (1946-1952),
a research mathematician at the RAND Corp. (1952-1960)
chair and professor of the Operations Research Center at UC-Berkeley



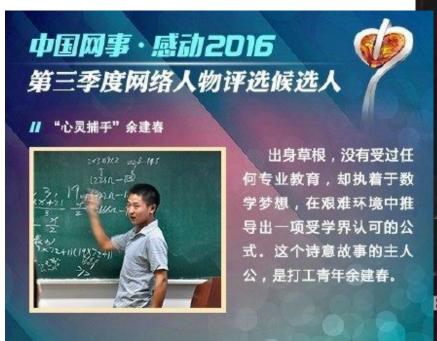
- 1982: Michael J.D. Powell, R. Tyrell Rockafellar
- 1985: Ellis Johnson, Manfred Padberg
- 1988: Michael J. Todd
- 1991: Martin Grotschel, Arkady S. Nemirovskii
- 1994: Claude Lemarechal, Roger J.B. Wets
- 1997: Roger Fletcher, Stephen M. Robinson
- 2000: Yurii Nesterov
- 2003: Jong-Shi Pang, Alexander Schrijver
- 2006: Eva Tardos
- 2009: Gérard Cornuéjols
- 2012: Jorge Nocedal, Laurence Wolsey
- 2015: Dimitri P. Bertsekas
- 2018: Andrzej Piotr Ruszczyński, Alexander Shapiro

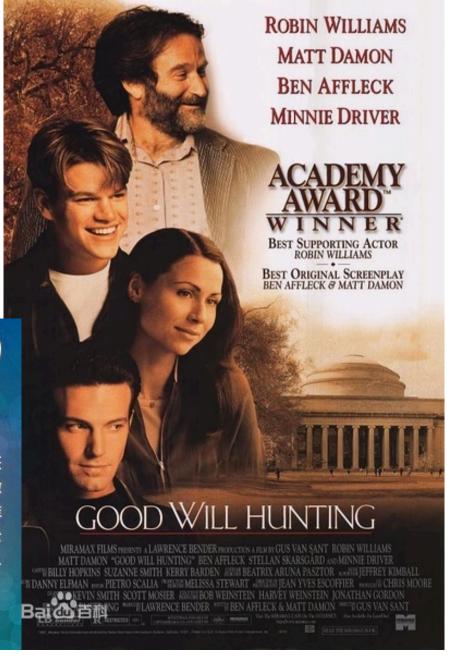


(1960-1966).



George Bernard Dantzig





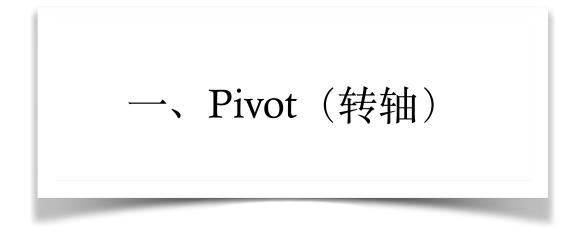
本节内容:

- 规范型、既约费用系数、既约线性规划
- 最优性判别、无界判别、BFS的改进 重点
- 单纯形法的表格实现 重点
- 单纯形法的有限步收敛性
 - ◆ 非退化的线性规划,单纯形法有限步收敛
 - ◆ 退化的线性规划
 - ✓ 退化BFS与退化转轴
 - ✔ 单纯形法循环的例子
 - ✔ 避免循环的Bland法则

Simplex Method (单纯形法)

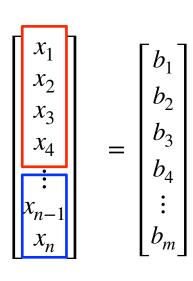
- 适用形式:标准形(BFS等价于极点)
- 理论基础: 线性规划的基本定理!
- 基本思想: 从约束集的<u>某个极点/BFS</u>开始,依次移动到相邻极点/BFS,直到找出最优解,或判断问题无界.
- 迭代规则:如何从一个极点/BFS迭代到相邻的(更好的)极点/BFS? (转轴)
- 判断准则: 何时最优? 何时无界? (即约费用)
- 初始化:如何找到一个BFS? (启动)
- 退化:如何避免死循环? (Bland法则)

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS



标准形 $\min c^T x$ s.t. $Ax = b, x \ge 0$

$$a_{14}$$
 ... $a_{1,n-1}$ a_{1n} a_{24} ... $a_{2,n-1}$ a_{2n} a_{34} ... $a_{3,n-1}$ a_{3n} a_{44} ... $a_{4,n-1}$ a_{4n} a_{4n} a_{4n} a_{4n} ... a_{4n} a_{4n



$$\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & a_{24} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & a_{34} \\ a_{41} & a_{42} & a_{43} & a_{44} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & a_{m3} & a_{m4} \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \\ b_4 \\ \vdots \\ b_m \end{bmatrix}$$

 \boldsymbol{B}

规范形(Canonical form) $x_B + B^{-1}Nx_N = B^{-1}b, x \ge 0$

这代表了什么?

不妨设 $\mathbf{A} = [\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m, \mathbf{a}_{m+1}, \dots, \mathbf{a}_j, \dots, \mathbf{a}_n]$ 和 $\mathbf{B} = [\mathbf{a}_1, \dots, \mathbf{a}_m]$,则有第j列的系数向量 $\mathbf{y}_j = [y_{1j}, \dots, y_{mj}]^T$ 为

$$\mathbf{y}_j = \mathbf{B}^{-1} \mathbf{a}_j \implies \mathbf{a}_j = y_{1j} \mathbf{a}_1 + y_{2j} \mathbf{a}_2 + \ldots + y_{mj} \mathbf{a}_m$$

第j列的系数是用当前基表示 a_i 时的系数!

一般的,
$$\mathbf{B} = [\mathbf{a}_i]_{i \in \mathcal{B}} = [\mathbf{a}_{B(1)}, \dots, \mathbf{a}_{B(m)}]$$
,则有

$$\mathbf{a}_j = \sum_{i \in \mathcal{B}} y_{ij} a_i = y_1 \mathbf{a}_{B(1)j} + y_2 \mathbf{a}_{B(2)j} + \dots + y_m \mathbf{a}_{B(m)j}$$

将 Ax = b 的任一解 x 用非基变量表示为

$$x_1 = \bar{b}_1 - \sum_{j=m+1}^n y_{1j}x_j$$
 $x_{B(1)} = \bar{b}_1 - \sum_{j\in\mathcal{N}} y_{1j}x_j$ $x_2 = \bar{b}_2 - \sum_{j=m+1}^n y_{2j}x_j$ \vdots $x_{B(2)} = \bar{b}_2 - \sum_{j\in\mathcal{N}} y_{2j}x_j$ \vdots $x_{B(m)} = \bar{b}_m - \sum_{j\in\mathcal{N}} y_{mj}x_j$ $f = c_1x_1 + c_2x_2 + \ldots + c_nx_n = f_0 + \sum_{j=m+1}^n (c_j - z_j)x_j$ $f_0 = \bar{b}_1c_1 + \ldots + \bar{b}_mc_m$, $z_j = y_{1j}c_1 + \ldots + y_{mj}c_m$ Reduced C

- ❖ 既约费用系数的经济解释!(合成费用、相对费用)
- What if you have all reduced costs being nonnegative?
- ❖ What is the values of r_j , $j \in \mathcal{B}$?

Reduced Cost

 $r_j=c_j\!-\!z_j$

Reduced Linear Programming(既约线性规划)

minimize
$$r_{m+1}x_{m+1} + ... + r_nx_n + f_0$$

subject to $(x_1 =) \ \bar{b}_1 - \sum_{j=m+1}^n y_{1j}x_j \ge 0$

原问题相对basis B的等价表述

$$(x_m =) \bar{b}_m - \sum_{j=m+1}^n y_{mj} x_j \ge 0$$

 $x_{m+1} \ge 0, \dots, x_n \ge 0$

• 定理(optimality criterion最优性判别)

在某基本可行解处,如果对所有j有 $r_j = c_j - z_j \ge 0$,则这个基本可行解是最优的.

• 如果没有达到最优,该怎么办?

数值最优化 \$\text{thtilde the Sist-Cs} \qquad \qquad \text{ShanghaiTech-SiST-CS} \qquad \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqqq \qqqq \qqq \qqqq \qqqq \qqqq \qqqq \qqqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qqq \qqqq \qq

严格增大,则目标严格下降

minimize

$$r_{m+1}0 + \dots + r_{q-1}0 + r_q x_q + r_{q+1}0 + \dots + r_n0 + f_0$$

非退化,则这些都是正数

subject to

$$(x_1 =)$$
 \bar{b}_1 $-y_{1q}x_q \ge 0$ $(x_m =)$ \bar{b}_m $-y_{mq}x_q \ge 0$ $x_{m+1} \ge 0, \ldots, x_n \ge 0$ x_q 可以严格增大

定理(BFS的改进)

给定目标值为 f_0 的<u>非退化基本可行解</u>,且假设存在q使得 $r_q < 0$,则

- (i) 用 a_q 替换基中某列得到了新的BFS,则新BFS处的目标值比当前目标值严格小. (why?)
- (ii) 否则,即任何替换都产生不了新的BFS ($y_q \le 0$),问题无界. (why?)

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

当前选取基为:
$$A = [B \ N], x = \begin{bmatrix} x_B \\ x_N \end{bmatrix}, c = \begin{bmatrix} c_B \\ c_N \end{bmatrix},$$

在选定的基上把 x_B 用 x_N 来表示: $x_B = B^{-1}b - B^{-1}Nx_N$

把 x_N 设置为0,则得基本解(假设其可行)为: $x^{(0)} = \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix}$

在
$$x^{(0)}$$
的目标函数值为: $f_0 = c^T x^{(0)} = [c_B^T, c_N^T] \begin{bmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{bmatrix} = c_B^T B^{-1}b$

现在换一个不同的可行解: $x = \begin{bmatrix} x_B \\ x_N \end{bmatrix}$

$$f = c^T x = \begin{bmatrix} c_B^T, c_N^T \end{bmatrix} \begin{vmatrix} x_B \\ x_N \end{vmatrix} = c_B^T x_B + c_N^T x_N$$

带入,目标函数变为:

$$= c_B^T (B^{-1}b - B^{-1}Nx_N) + c_N^T x_N$$

$$= c_B^T B^{-1}b + (c_N^T - c_B^T B^{-1}N)x_N$$

目标函数变为:
$$f = f_0 + \sum_{i \in \mathcal{N}} (c_j - z_j) x_j = f_0 + \sum_{i \in \mathcal{N}} r_j x_j$$

 $i\in\mathcal{N}$ $i\in\mathcal{N}$ 如果换为新的基本可行解,则选某 x_i 从0变为非0

$$= \mathbf{B}^{-1}\mathbf{b} - \mathbf{B}^{-1}\mathbf{a}_q x_q = \bar{\mathbf{b}} - \mathbf{y}_q x_q$$

当增加 x_q ,f下降,但是持续增加 x_q ,还能保证 $\mathbf{x}_B \geq 0$?

如果 $\mathbf{y}_q \leq 0$, 则令 $x_q \to +\infty$, 问题无界 $f \to -\infty$

如果存在 $p \in \{1,...,m\}$ 有 $y_{pq} > 0$,则 x_q 不可能无限制增大

一直增大 x_a ,使得某 x_i , $i \in \mathcal{B}$ 变成0(即,出基)

$$\mathbf{x_B} = \bar{\mathbf{b}} - \mathbf{y}_q x_q = \begin{bmatrix} \bar{b}_1 \\ \bar{b}_2 \\ \vdots \\ \bar{b}_m \end{bmatrix} - \begin{bmatrix} y_{1q} \\ y_{2q} \\ \vdots \\ y_{mq} \end{bmatrix} x_q = \bar{\mathbf{b}} - \mathbf{y}_q x_q = \begin{bmatrix} \bar{b}_1 - x_q y_{1q} \\ \bar{b}_2 - x_q y_{2q} \\ \vdots \\ \bar{b}_m - x_q y_{mq} \end{bmatrix} \ge 0$$

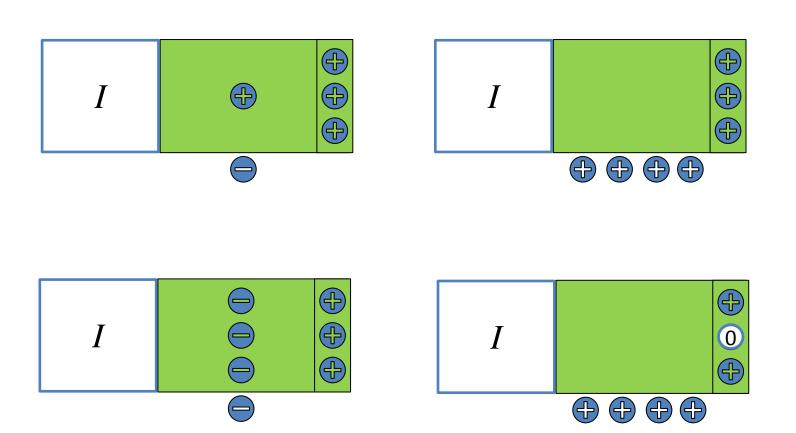
所以
$$x_q$$
最大可以是 $\max ? \min ? \{ \frac{\bar{b}_i}{y_{iq}} \mid y_{iq} > 0, i = 1,...,m \} = \frac{\bar{b}_p}{y_{pq}}$

Pivot(转轴): x_q 进基后导致 $x_{B(p)}$ 出基,得到新的基本可行解

从一个基本可行解,得到了一个临近的基本可行解

并且带来了目标函数的(严格)下降

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS



何时终止算法?

以(p,q)元转轴后,新规范形的系数

Pivot, 意味着以此消元

对
$$j=1,...,n$$
,新系数: $y'_{ij}=\begin{cases} y_{ij}-rac{y_{pj}}{y_{pq}}y_{iq} & i \neq p \\ rac{y_{pj}}{y_{pq}} & i = p \end{cases}$

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS 18

我们可以随后从单纯性表里观察到既约参数的更新

• 以(p,q)元转轴后,新reduced cost: $r'_j = r_j - \frac{y_{pj}}{y_{pq}} r_q$

• 特别的:

$$r'_{q} = r_{q} - \frac{y_{pq}}{y_{pq}} r_{q} = 0, \quad r'_{p} = r_{p} - \frac{y_{pp}}{y_{pq}} r_{q} = 0 - \frac{1}{y_{pq}} r_{q} > 0$$
why?

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS ₁₉

转轴后,还是一组基吗?(算法是良好定义的吗?)

- 转轴前的基是: $\mathbf{B} = [\mathbf{a}_{B(1)}, \mathbf{a}_{B(2)}, \dots, \mathbf{a}_{B(p)}, \dots, \mathbf{a}_{B(m)}]$ 这是一组线性无关的向量
- 转轴后的基是: $\widehat{\mathbf{B}} = [\mathbf{a}_{B(1)}, \mathbf{a}_{B(2)}, \dots, \mathbf{a}_{q}, \dots, \mathbf{a}_{B(m)}]$ 这还是一组线性无关的向量吗? m

$$\mathbf{y}_q = \mathbf{B}^{-1} \mathbf{a}_q \implies \mathbf{a}_q = \mathbf{B} \mathbf{y}_q = \sum_{i=1}^{n} y_{iq} \mathbf{a}_{B(i)}$$

- 注意转轴元 $y_{pq} > 0$
- 转轴后是:

$$\widehat{\mathbf{B}} = [\mathbf{a}_{B(1)}, \mathbf{a}_{B(2)}, \dots, \sum_{i=1}^{m} y_{iq} \mathbf{a}_{B(i)}, \dots, \mathbf{a}_{B(m)}]$$

而还是线性无关

Pivot • 规范型 ⇒ 规范型

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

二、Simplex Method (单纯形法)

Simplex Method in Tableau Format

单纯形表(tableau): **BFS**对应规范形的表格+既约费用系数+**BFS**目标值的相反数

$\overline{x_1}$	• • •	x_p	• • •	x_{m}	x_{m+1}	x_{m+2}	• • •	$x_{oldsymbol{q}}$	• • •	x_n	$B^{-1}b$
1	• • •	0	• • •	0	$y_{1,m+1}$	$y_{1,m+2}$	• • •	y_{1q}	• • •	y_{1n}	$ar{ar{b}}_1$
	٠.				:	:		:		÷	•
0	• • •	1	• • •	0	$y_{p,m+1}$	$y_{p,m+2}$	• • •	y_{pq}	• • •	y_{pn}	$ar{b}_p$
			٠.,		:	:		:		:	•
0	• • •	0	• • •	1	$y_{m,m+1}$	$y_{m,m+2}$	• • •	y_{mq}	• • •	y_{mn}	$ar{b}_m$
r^{T} 0	• • •	0	• • •	0	r_{m+1}	r_{m+2}	• • •	$r_{m{q}}$	• • •	r_n	<u> </u>

单纯形表可以提供计算需要的所有信息!

❖ 有的教材在底端采用判别数/检验数(Optimality Test), 其为即约费用的相反数。

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

如何得到第一张单纯形表

• 初始化: **BFS**对应规范形的表格 + $(c^T,0)$

	x_1	• • •	x_p		x_m	x_{m+1}	x_{m+2}	• • •	x_q	• • •	x_n	$B^{-1}b$
	1	• • •	0	• • •	0	$y_{1,m+1}$	$y_{1,m+2}$	• • •	y_{1q}		y_{1n}	$oldsymbol{ar{b}}_1$
		٠.				÷	÷		÷		÷	•
	0	• • •	1	• • •	0	$y_{p,m+1}$	$y_{p,m+2}$	• • •	y_{pq}	• • •	y_{pn}	$ar{b}_p$
				٠		÷	÷		÷		÷	•
	0		0		1	$y_{m,m+1}$	$y_{m,m+2}$		y_{mq}		y_{mn}	$ar{b}_m$
$c^{ m T}$							c_{m+2}					0

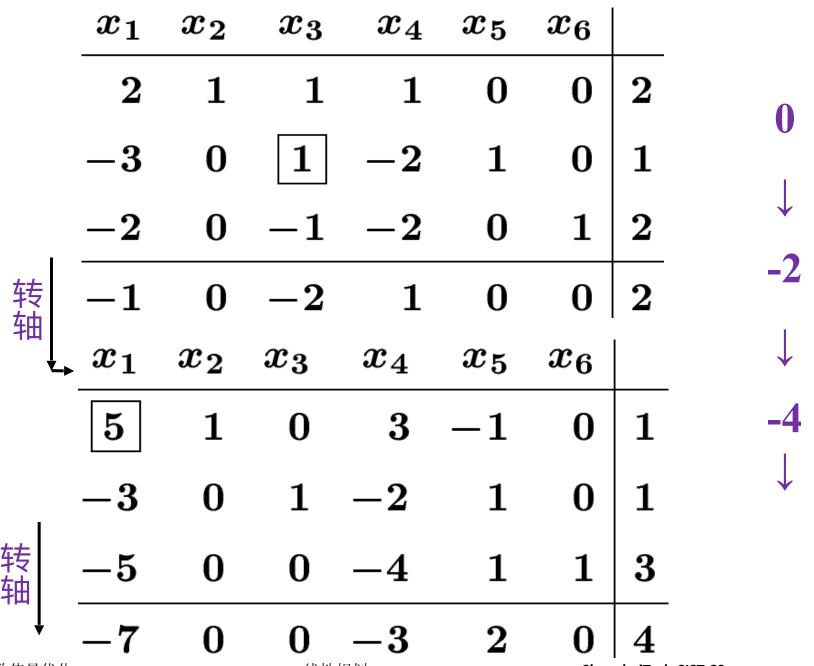
• 用转轴运算(初等行变换)将最后一行与基变量对应的元素化为零,即得第一张单纯形表!(Why?)

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

例1. maximize
$$3x_1+x_2+3x_3$$
 subject to $2x_1+x_2+x_3\leq 2,$ 化标准形 $x_1+2x_2+3x_3\leq 5,$ $2x_1+2x_2+x_3\leq 6,$ $x_1>0, x_2>0, x_3>0$

得标准形的初始表格/第一张单纯形表

	$\mathbf{a_1}$	$\mathbf{a_2}$	$\mathbf{a_3}$	$\mathbf{a_4}$	$\mathbf{a_5}$	$\mathbf{a_6}$	b
	2	1	1	1	0	0	2
	$\overline{f 1}$	2	$\bf 3$	0	1	0	5
•	2	${\bf 2}$	<u>1</u>	0	0	1	6
转轴 cT/rT (-	_ 3)	-1	<u>(-3)</u>	0	0	0	0



	x_6	x_5	$\boldsymbol{x_4}$	x_3	$\boldsymbol{x_2}$	x_1
1/5	0	-1/5	3/5	0	1/5	1
8/5	0	2/5	-1/5	1	3/5	0
		0	-1			
27/5	0	3/5	6/5	0	7/5	0

最优解:

$$x_1 = \frac{1}{5}, x_3 = \frac{8}{5}, x_6 = 4, x_2 = x_4 = x_5 = 0$$

最优值:
$$-\frac{27}{5}$$
 原问题的极大值: $\frac{27}{5}$

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

单纯形法的步骤

- 步0 形成与初始BFS对应的初始表格. 通过行变换求出第一张单纯形表.
- 步1 若对每个j都有 $r_j \geq 0$,停;当前BFS是最优的.
- 步2 选取q满足 $r_q = \min\{r_j \mid r_j < 0, j = 1,...,n\}$
- 步3 若 $y_q \le 0$, 停,问题无界; 否则,选p满足

$$\frac{\bar{b}_p}{y_{pq}} = \min\{\frac{\bar{b}_i}{y_{iq}} \mid y_{iq} > 0, i = 1,...,m\}$$

27

步4 以 y_{pq} 为转轴元进行转轴,更新单纯形表,返回步1.

进基变量:最小既约费用系数规则;出基变量:最小指标规则!

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

三、Convergence and Degeneracy (收敛性、退化)

单纯形法的收敛性

• 非退化的线性规划问题

称任意一个基本可行解都非退化的线性规划问题是非 退化的.

• 收敛性定理

对于非退化的线性规划问题,利用单纯形法,从任一BFS出发,可在有限步内得到最优解或判断问题无界(why?).

• 退化情况呢?

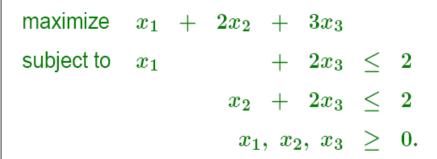
数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

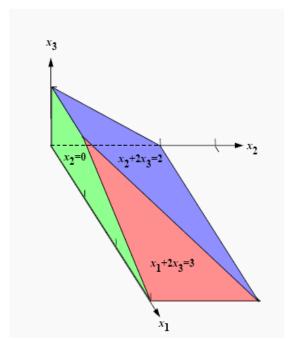
退化的基本可行解→退化的线性规划问题(几何解释)

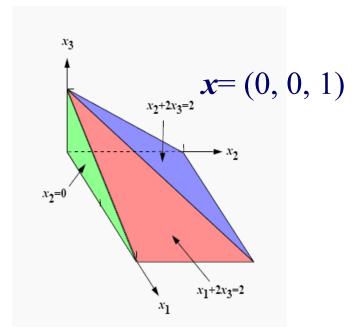
当BFS仅对应一个基时,是非退化的;当BFS对应多个基时,是退化的。

BFS是退化的当且仅当单纯形表最后一列有一个或者多个零。

maximize
$$x_1 + 2x_2 + 3x_3$$
 subject to $x_1 + 2x_3 \leq 3$ $x_2 + 2x_3 \leq 2$ $x_1, x_2, x_3 \geq 0.$







对于三维问题(非标准形,如图),若极点是三个平面的交点,是非退化的;否则,是退化的。 数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS 30

退化的基本可行解→退化转轴→循环



退化转轴指转轴后目标函数的值没有发生变化!

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

退化(degenerate) →循环(cycling)

 退化问题
 单纯形法可能出现循环(从某张单纯形表开始,若干次转轴迭代后 又返回到该单纯形表的一串转轴)

• 循环的例子 E. M. L. Beale 的例子([1]例3.3.1) $-\frac{3}{4}x_4+20x_5-\frac{1}{2}x_6+6x_7$ subject to $x_1+\frac{1}{4}x_4-8x_5-x_6+9x_7=0$ $x_2+\frac{1}{2}x_4-12x_5-\frac{1}{2}x_6+3x_7=0$ $x_3+x_6=1$ $x_1\geq 0, \cdots, x_7\geq 0$

• 转轴规则(进基出基变量的选取规则)

进基变量:最小既约费用系数(平局时采用最小指标)规则

出基变量:最小正比率(平局时采用最小指标)规则

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

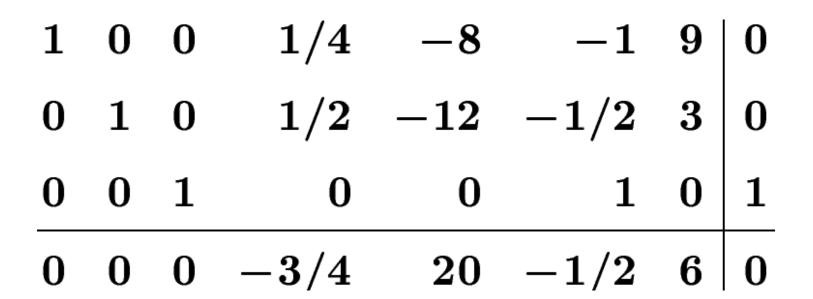
$$B = (a_1, a_2, a_3)$$

$$x = (0, 0, 1, 0, 0, 0, 0)^{T}$$

$$B = (a_4, a_2, a_3)$$

$$B = (a_4, a_5, a_3)$$

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS



第七张单纯形表 $B = (a_1, a_2, a_3)$,又回来了!循环!

注:循环时,转轴序列中所有**BFS**都是退化的,是同一个**BFS**,但每张表对应这个**BFS**的互不相同的基!

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

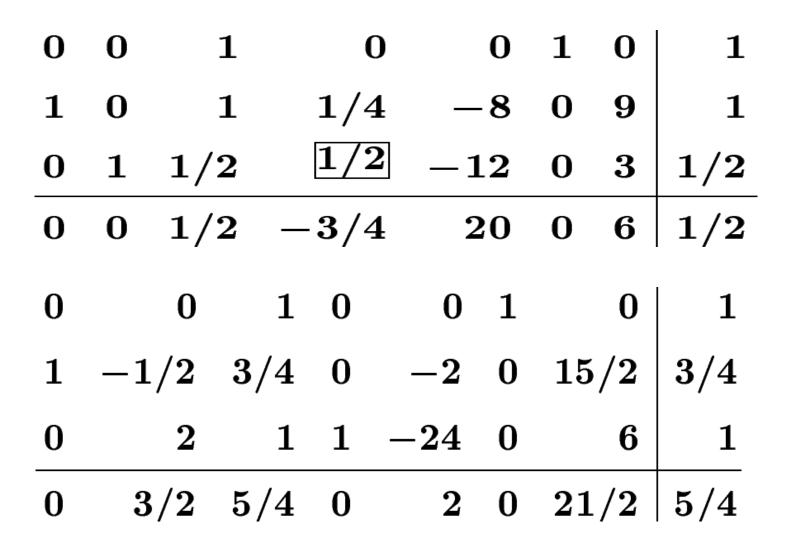
避免循环的方法

- 实际中经常碰到退化问题,但很少出现循环
- · 避免出现循环的措施: 摄动法、字典序法、Bland法则
- 摄动法(Charnes, 1954)、字典序法(Dantzig, Orden, Wolfe, 1954)
- Bland法则(Bland, 1977)—最小指标法则
 - ◆进基后使目标值减小的变量中,选指标最小者进基(负既约费用系数中指标最小者规则)
 - ◆出基后使新的基本解保持可行的变量中,选指标最小者出基 (最小正比率规则,平局时取最小指标者)
- New Finite Pivoting Rules for the Simplex Method. *Mathematics of Operations Research*. Vol. 2, No. 2 (May, 1977), pp. 103-107 (5 pages)

数值最优化 ShanghaiTech-SIST-CS

利用Bland法则作为转轴规则求解Beale的例子!

前四张单纯形表相同!但在第四张单纯形表:



最后一张单纯形表/最优单纯形表

$$x^* = (3/4, 0, 0, 1, 0, 1, 0)^T$$
, $z^* = -5/4$