Ministry of Education Key Lab for Intelligent Networks and Network Security

Simplex Method

电信学院 · 自动化科学与技术系 系统工程研究所 吴江

Outline

- ▶ 单纯形法的基本思路(几何)
- ▶ 单纯形法的基本理论 (代数)



已有结论

min

$$c^T x$$

$$s.t.$$
 $Ax = b$

- 2. 判断可行解是否为最优解
- 3. 寻找更好的基本可行解

$$x \ge 0$$

只需在有限个顶点中寻找最优解!

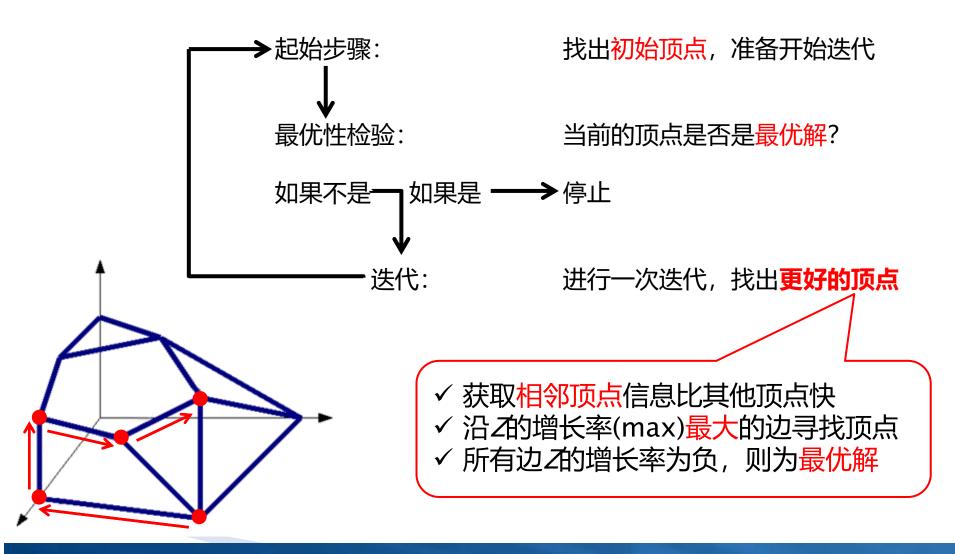
1947年,单纯形法(Simplex Method)



George Dantzig (1947)



关键的解原理 - 几何原理



Outline

- ▶ 单纯形法的基本思路(几何)
- ▶ 单纯形法的基本理论 (代数)

- 1. 寻找初始基本可行解(端点)
- 2. 判断可行解是否为最优解
- 3. 寻找更好的基本可行解



例:

min

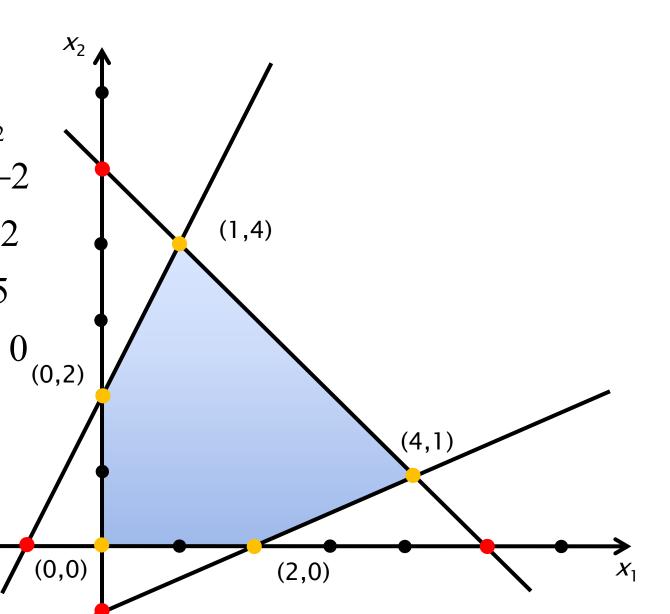
$$z = x_1 - x_2$$

$$s.t. \quad 2x_1 - x_2 \ge -2$$

$$x_1 - 2x_2 \le 2$$

$$x_1 + x_2 \le 5$$

$$x_1 \ge 0, x_2 \ge 0_{(0,2)}$$



基本可行解的定义

$$\begin{array}{ll}
\min & c^T x \\
s.t. & Ax = b \longrightarrow A = [B, M] & x = \begin{pmatrix} \overline{x}_B \\ \overline{x}_N \end{pmatrix} \\
x \ge 0
\end{array}$$

基本可行解:

一**基矩阵**B, 使得 $B^{-1}b$ ≥0时的基本解:

$$x = \begin{pmatrix} B^{-1}b \\ 0 \end{pmatrix}$$

基本可行解



可行基

基本解的性质

- 每个变量均可做为非基变量或基变量
- ▶ 基变量的个数等于约束方程的个数(*m*)
- ▶ 非基变量的个数等于变量总数减去约束条件个数(*n-m*)
- ▶ 非基变量的值设为0(*n*-*m*的自由度)
- ▶ 基变量 $x_B = B^{-1}b$
- 非退化:基变量均为正;退化:基变量有零值

两个重要公式

两个重要的下标集

$$\{B_1, B_2, ..., B_m\}$$

$$\{N_1, N_2, ..., N_{n-m}\}$$

$$B = (A_{B_1}, A_{B_2}, ..., A_{B_m})$$

$$B = (A_{B_1}, A_{B_2}, ..., A_{B_m})$$
 $N = (A_{N_1}, A_{N_2}, ..., A_{N_{n-m}})$

▶问题转化

$$Ax = b \iff x_B = \overline{b} - B^{-1}Nx_N$$

$$z = c^{T} x$$
 $= c_{R}^{T} \overline{b} - (c_{R}^{T} B^{-1} N - c_{N}^{T}) x_{N}$

 Z_0



原问题的等价问题

对应于基本可行解
$$\overline{x} = \begin{pmatrix} \overline{b} \\ 0 \end{pmatrix}$$
 , $\overline{b} \ge 0$

等价问题为:
$$\min$$
 $z = z_0 - \zeta^T x$ $s.t.$ $x_B + B^{-1}Nx_N = \overline{b}$ $x \ge 0$

最优顶点判定

定理1:若当前基本可行解对应的, $\zeta^T = c_B^T B^{-1} A - c^T \le 0$ 则它是最优基本可行解。

定义1: $\zeta^T = c_B^T B^{-1} A - c^T$ 称为当前基的检验数向量。

$$\begin{cases} \min & z = c^T x \\ s.t. & Ax = b \Leftrightarrow \end{cases} \begin{cases} \min & z = c_B^T \overline{b} - \zeta_N^T x_N \\ s.t. & x_B = \overline{b} - B^{-1} N x_N \\ x \ge 0 & x_B \ge 0 , x_N \ge 0 \end{cases}$$
 几何意义 $\frac{\partial z}{\partial x_{N_j}} = -\zeta_{N_j}$

寻找更好的顶点 (1/3)

$$\begin{cases} \min & z = c^T x \\ s.t. & Ax = b \Leftrightarrow \\ x \ge 0 \end{cases} \xrightarrow{\text{min}} z = c_R^T \overline{b} - \zeta_N^T x_N \\ x_B = \overline{b} - B^{-1} N x_N \\ x_B \ge 0, x_N \ge 0 \end{cases} \qquad \stackrel{\text{当} \zeta_{N_k}}{\overline{a}_{N_k}} > 0 \text{时},$$

$$\overline{a}_{N_k} \text{也有正分量?}$$

$$x_B = \overline{b} - x_{N_1} \overline{a}_{N_1} - x_{N_2} \overline{a}_{N_2} - \dots - x_{N_k} \overline{a}_{N_k} - \dots - x_{N_{n-m}} \overline{a}_{N_{n-m}}$$

让 x_{N_k} 从0↑,保持其余 x_{N_j} 仍为0, x_B 按等式约束变化,则z ↓?

$$\begin{pmatrix} x_{B_1} \\ \vdots \\ x_{B_k} \\ \vdots \\ x_{B_m} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \overline{b}_1 - x_{N_k} \overline{a}_{1,N_k} \\ \vdots \\ \overline{b}_i - x_{N_k} \overline{a}_{i,N_k} \\ \vdots \\ \overline{b}_m - x_{N_k} \overline{a}_{m,N_k} \end{pmatrix}$$

 x_{N_k} 最多可增加到多大?

$$x_{N_k} \to \theta = \min \left\{ \frac{\overline{b_i}}{\overline{a_{i,N_k}}} \middle| \overline{a_{i,N_k}} > 0 \right\}$$

寻找更好的顶点 (2/3)

$$\begin{pmatrix} x_{B_1} \\ \vdots \\ x_{B_i} \\ \vdots \\ x_{B_m} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \overline{b}_1 - x_{N_k} \overline{a}_{1,N_k} \\ \vdots \\ \overline{b}_i - x_{N_k} \overline{a}_{i,N_k} \\ \vdots \\ \overline{b}_m - x_{N_k} \overline{a}_{m,N_k} \end{pmatrix}$$

$$x_{N_k} \to \theta = \min \left\{ \frac{\overline{b_i}}{\overline{a_{i,N_k}}} \middle| \overline{a_{i,N_k}} > 0 \right\}$$

设最小比在i=r处取得,

则
$$x_{B_n} \to 0$$
, $x_{N_k} \to \theta$

新可行解是否是为基本可行解?

考察可能的正分量: $\{x_{B_1} \cdots x_{B_{r-1}} \mid x_{N_k} \mid x_{B_{r+1}} \cdots x_{B_m}\}$ 对应A中的列向量组: $\{a_{B_1} \cdots a_{B_{r-1}} \mid a_{N_k} \mid a_{B_{r+1}} \cdots a_{B_m}\}$

是否线性无关?

答:线性无关! 是基本可行解!

$$B^{-1}(a_{B_1} \cdots a_{B_{r-1}} a_{N_k} a_{B_{r+1}} \cdots a_{B_m})$$

$$= (e_1 \cdots e_{r-1} \overline{a}_{N_k} e_{r+1} \cdots e_m)$$

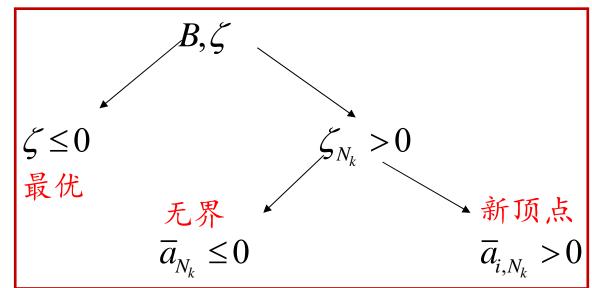
寻找更好的顶点: 结论及回顾 (3/3)

定理3: 若当前基本可行解对应的检验数有正分量 $\zeta_{N_k} > 0$ 且 \bar{a}_{N_k} 也有正分量,则可以得到一个更好的基本可行解。

$$\begin{cases} \min & z = c^T x \\ s.t. & Ax = b \Leftrightarrow \end{cases} \begin{cases} \min & z = c_B^T \overline{b} - \zeta_N^T x_N \\ s.t. & x_B = \overline{b} - B^{-1} N x_N \end{cases}$$
 消元法:
$$x_B \ge 0, x_N \ge 0$$
 约束继承

$$\zeta^T = c_B^T B^{-1} A - c^T \le 0$$

锲而不舍百折不挠



最优性准则

- ightharpoonup 若可行基b对应的检验数向量 $\zeta \leq 0$,则此可行基对应的基本可行解为最优解。且最优值为 $c_B^T b$
- ト 若向量 ζ 的第k个分量 $\zeta_k > 0$,而向量 $\overline{A}_k = B^{-1}A_k \le 0$ 则原问题**无界**。
- > 对于非退化的基本可行解 \bar{x} ,若向量 ζ 中 $\zeta_k > 0$,而 其相应的向量 \bar{A}_k **至少有一个正分量**,则有一个新的基本可行解 \hat{x} 使得 $c^T\hat{x} < c^T\bar{x}$

单纯形法步骤

- 获取初始可行基
- ▶ 计算检验数向量 $\zeta^T = c_B^T B^{-1} A c^T$
- ▶ 若 $\zeta_k \leq 0$,停止,已找到最优解
- ト若 $A_k \leq 0$,停止,原问题无界
- 》文 $\min \left\{ \frac{\overline{b}_i}{\overline{a}_{ik}} \mid \overline{a}_{ik} > 0, i = 1, ..., m \right\} = \frac{\overline{b}_r}{\overline{a}_{rk}}$
- ▶以A_k代替A_{Br}得到新基,转第2步

作业

- ▶ P72 3
- ▶ P72 4
- ▶ P73 9
- ▶ P74 12

