计算方法及 MATLAB 实现

郑勋烨 编著

主审: 高世臣 褚宝增 王祖朝 王翠香

副审: 李少琪 李明霞 赵琳琳 赵俊芳

国防工业出版社

§5.1 Gauss 消去法

5.1.4 Gauss 消去法的算法体系

显然, Gauss 消去法的核心思想丝毫不稀奇。下边我们给出 更一般的叙述形式,将上述讨论加以推广和抽象,同学们不 要被这些繁琐的符号和指标吓着,这仅仅是披挂着坚硬盔甲 的软体动物而已,其美味我们早已品尝。

【定理 1. Gauss 消去法的算法体系 】 Gauss 消去法的算法体系由 消元过程(Gaussian Elimination) 和 回代过程 (Backward Substituition) 构成.

1. 消元过程 (Gaussian Elimination)

标记首行向量

 $(a_{11}^{(1)}, a_{12}^{(1)}, \cdots, a_{1n}^{(1)}, b_{1}^{(1)}) = (a_{11}, a_{12}, \cdots, a_{1n}, b_{1})$. 对于满足条件"顺序主子式非零"的矩阵 $A = (a_{ij})$, 其顺序消元和主元素 $a_{ij}^{(k)}$ 不为 0 (此论断由下述的"约化定理"决定),可以直接利用 Gauss 消去法消元;对于非奇异矩阵 $A = (a_{ij})$, 其元素 a_{ij} 不全为 0 ,我们总能取到 $a_{ij} \neq 0$,再通过适当的初等易位变换 (交换行列位置) 放到 a_{11} 的位置上,故不妨设 $a_{11} \neq 0$. 原方程组的增广矩阵可以标记为初始形式,上标以 (1):

$$(A|b) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ a_{21}^{(1)} & a_{22}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(1)} & b_2^{(1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1}^{(1)} & a_{n2}^{(1)} & \cdots & a_{nn}^{(1)} & b_n^{(1)} \end{pmatrix}.$$

1、方程组的第 1 次消元 — 第 1 行不变,矩阵首列除基准元素 a_{11} 外均化为 0:

$$(A|b) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \longrightarrow$$

$$(A^{(2)}|b^{(2)}) = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & a_{n2}^{(2)} & \cdots & a_{nn}^{(2)} & b_n^{(2)} \end{pmatrix}.$$

2、方程组的第 k-1 次消元 — 前 k-1 行不变,矩阵化为上梯形形式

$$(A|b) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \longrightarrow$$

$$(A^{(k)}|b^{(k)}) = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_{1}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_{2}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} & b_{k}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} & b_{n}^{(k)} \end{pmatrix}.$$

称为方程组的第k-1次消元.

3、第 n-1 次消元 — 所有主对角线左下方元素消去为 0,矩 阵化为上三角形形式:

$$(A|b) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} & b_n \end{pmatrix} \longrightarrow$$

$$(A^{(n)}|b^{(n)}) = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} & b_1^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} & b_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nn}^{(n)} & b_n^{(n)} \end{pmatrix}.$$

2. 回代过程 (Backward Substituition)

$$\begin{cases} a_{kk}^{(k)} x_k + \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j = b_k^{(k)} & \Rightarrow x_k = \frac{b_k^{(k)} - \sum_{j=k+1}^n a_{kj}^{(k)} x_j}{a_{kk}^{(k)}} \\ \dots & \dots & \dots \\ a_{11}^{(1)} x_1 + \sum_{j=2}^n a_{1j}^{(2)} x_j = b_1^{(1)} & \Rightarrow x_1 = \frac{b_1^{(1)} - \sum_{j=2}^n a_{1j}^{(1)} x_j}{a_{11}^{(1)}} \end{cases}$$

【定理 2. 主元素非零条件】

矩阵 A 的约化主元素非零 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$ 的充分必要条件是矩阵 A 的 顺序主子式 $D_k \neq 0$. 即

$$D_1 = a_{11} \neq 0, D_2 = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} \\ a_{21} & a_{22} \end{vmatrix} \neq 0,$$

$$D_k = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \cdots & a_{kk} \end{vmatrix} \neq 0.$$

【证明 】证明是平易的. 用数学归纳法, 先证明充分性. 设如对 k-1 成立, 即 $D_i \neq 0$ 时有 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$, $i=1,2,3,\cdots,k-1$, 往证对 k 成立, 即 $D_i \neq 0$ 时有 $a_{ii}^{(i)} \neq 0$, $i=1,2,3,\cdots,k$, 由归纳假设, 即只要证 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$. 因矩阵 A 的顺序主子式 $D_i \neq 0$, $i=1,2,3,\cdots,k$, 由 Gauss 消去法, 可将 $A^{(1)}$ 约化为 $A^{(k)}$, 即

$$(A) = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} \longrightarrow$$

$$(A^{(k)}) = \begin{pmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} & \cdots & a_{1n}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(1)} & \cdots & a_{2n}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{kk}^{(k)} & \cdots & a_{kn}^{(k)} \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{nk}^{(k)} & \cdots & a_{nn}^{(k)} \end{pmatrix}.$$

此时有

$$D_1 = a_{11} \neq 0, D_2 = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} \end{vmatrix} \neq 0,$$

$$D_k = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{kk}^{(k)} \end{vmatrix} \neq 0.$$

从而

$$a_{11}^{(1)}a_{22}^{(2)}\cdots a_{kk}^{(k)}\neq 0$$

即 $a_{kk}^{(k)} \neq 0$. 于是对 k 成立.

对必要性, 由 $a_{ii}^{(i)} \neq 0, i = 1, 2, 3, \dots, k,$ 亦可知

$$D_k = \begin{vmatrix} a_{11}^{(1)} & a_{12}^{(1)} & \cdots & a_{1k}^{(1)} \\ 0 & a_{22}^{(2)} & \cdots & a_{2k}^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{kk}^{(k)} \end{vmatrix} =$$

$$a_{11}^{(1)}a_{22}^{(2)}\cdots a_{kk}^{(k)}\neq 0.$$

【推论.】 若 $D_k \neq 0, k = 1, 2, 3, \dots, n-1, 则$ $a_{11}^{(1)} = D_1, a_{kk}^{(k)} = \frac{D_k}{D_{k-1}}, k = 2, 3, \dots, n$

我们便知道: 方程组的 Gauss 消去法的矩阵本义就是系数方阵的 LU 三角分解: 将系数方阵分解为一个单位下三角阵 L 和一个上三角阵 U 的乘积。于此成立如下分解定理。

【 定理 3. Gauss 消去法的矩阵本义 ─-LU 三角分解 】

Gauss 消去法的矩阵本义是 LU 三角分解. n 阶系数方阵可分解为一个单位下三角阵 L 和一个上三角阵 U 的乘积 (此种分解称为杜利特尔 Doolittle 分解; 若分解为一个下三角阵 L 和一个单位上三角阵 U 的乘积,则称为克儒 Crout 分解):A = LU,即

$$\begin{pmatrix}
a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\
a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\
\vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nn}
\end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix}
1 & 0 & \cdots & 0 \\
l_{21} & 1 & \cdots & 0 \\
\vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\
l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1
\end{pmatrix}
\begin{pmatrix}
u_{11} & u_{12} & \cdots & u_{1n} \\
0 & u_{22} & \cdots & u_{2n} \\
\vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\
0 & 0 & \cdots & u_{nn}
\end{pmatrix}.$$

【证明】

标记 $A^{(1)} = (a_{ij}^{(1)}) = A = (a_{ij})$,对 $A^{(1)}$ 实施初等行变换相当于以初等变换矩阵 L_1 左乘 $A^{(1)}$,即 $L_1A^{(1)} = A^{(2)}$,其中初等变换矩阵 L_1 为单位下三角阵

$$L_{1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ -l_{21} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ -l_{n1} & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix}$$

其中
$$l_{i1}=\frac{a_{i1}^{(1)}}{a_{11}^{(1)}}=\frac{a_{i1}}{a_{11}},i=2,3,\cdots,n$$
. 同理若主元素
$$a_{kk}^{(k)}\neq 0\ ,\ \ 可令\ l_{ik}=\frac{a_{ik}^{(k)}}{a_{kk}^{(k)}},i=k+1,k+2,\cdots,n,$$
 定义初等变换矩阵

$$L_{k} = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ 0 & 1 & & & \\ \vdots & \vdots & \ddots & & \\ 0 & 0 & \cdots & 1 & & \\ 0 & 0 & \cdots & -l_{k+1,k} & 1 & & \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots & \vdots & \ddots & \\ 0 & 0 & \cdots & -l_{n,k} & \cdots & 1 \end{pmatrix}$$

则 $L_k A^{(k)} = A^{(k+1)}$,如是递推可得 $L_{n-1} L_{n-2} \cdots L_1 A^{(1)} = A^{(n)}$,记 $U = A^{(n)}, L = L_1^{-1} \cdots L_{n-2}^{-1} L_{n-1}^{-1}$,则 A = LU. 其中

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \cdots & 0 \\ l_{21} & 1 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & 1 \end{pmatrix}$$

【 定理 4. LU 三角分解的唯一性 】

n 阶系数方阵 A 的顺序主子式 $D_k \neq 0$,则三角分解是存在 唯一的. 即 A = LU.

【证明】

三角分解存在性已证. 对于唯一性,设如有两种 Doolittle 分解 $A = LU = L_1U_1$,其中 L, L_1 为单位下三角阵, U, U_1 为上三角阵,则有 $L^{-1}L_1 = UU_1^{-1}$,等式左边为单位下三角阵,右边为上三角阵,故只有两边均为单位阵,即 $L^{-1}L_1 = UU_1^{-1} = I$,从而 $L = L_1$, $U = U_1$,即分解是唯一的.

四、 Gauss 消去算法

我们将适合于程序运行的 Gauss 消去算法完整地归结如下。

【 算法 1.Gauss 消去算法 】

设 n 阶矩阵 A 的约化主元素非零: $a_{kk}^{(k)} \neq 0$,本高斯消去算法将 A 约化为上三角形,用约化矩阵 $A^{(k)}$ 覆盖初始矩阵 A,用乘数 l_{ik} 覆盖 a_{ik} .

- (1) 若 $a_{kk} = 0$, 则计算终止;
- (2)对于 $i = k + 1, k + 2, \dots, n$ (行标大于变换主元素行标, 比如 a_{43}, a_{53} 等等)

(2a)
$$a_{ik} \leftarrow l_{ik} = \frac{a_{ik}}{a_{kk}}, i = k+1, k+2, \cdots, n;$$

(2b)对于 $j = k + 1, k + 2, \dots, n$ (列标大于变换主元素列标,比如 a_{34}, a_{35} 等等)

$$a_{ij} \leftarrow a_{ij} - l_{ik} * a_{kj}, i, j = k + 1, k + 2, \cdots, n;$$

【 算法 2.Gauss 回代算法 】

设"终极矩阵"是 n 阶非奇异上三角形矩阵 $U=A^{(n)}$: $u_{kk}\neq 0, k=1,2,\cdots,n$,本高斯回代算法计算上三角形方程组 Ux=b 的解.

对于 $i = n, n - 1, \dots, 2, 1$ (倒向回代):

- $(1) x_i \leftarrow b_i;$
- (2) 对于 $j = i + 1, i + 2, \dots, n$,

$$x_i \leftarrow x_i - u_{ij} * x_j, j = i + 1, i + 2, \cdots, n;$$

$$(3) x_i \leftarrow x_i/u_{ii};$$

【命题 1. Gauss 消去法的计算量 】 Gauss 消去法的计算量 约为 $\frac{n^3}{3}$.

【证明】 Gauss 消去法的计算量,从第 1 步到第 k 步需要作 n-k 次除法(用来计算 $l_{ik} = \frac{a_{ik}}{a_{kk}}, i = k+1, k+2, \cdots, n;$),并作 $(n-k)*(n-k) = (n-k)^2$ 次乘法(用来计算 $l_{ik}*a_{kj}, i, j = k+1, k+2, \cdots, n;$).

倘若只算乘法的计算量(它是二次项,矩阵阶数很高时可以忽略掉除法的计算量,比如 n=10,则 $n^2=100$,相距整整一个数量级),则从第 1 步到第 n-1 步 Gauss 消去法的总计算量约为

$$\sum_{k=1}^{n-1} (n-k)^2 = \sum_{k=1}^{n-1} (n^2 - 2nk + k^2) = \sum_{k=1}^{n-1} n^2 - 2n \sum_{k=1}^{n-1} k + \sum_{k=1}^{n-1} k^2$$

$$= (n-1)n^2 - 2n \frac{(n-1)n}{2} + \frac{(n-1)n(2n-1)}{6}$$

$$= (n-1)[n^2 - n^2 + \frac{n(2n-1)}{6}] = \frac{(n-1)n(2n-1)}{6}$$

$$= \frac{n^3}{3} - \frac{n^2}{2} + \frac{n}{6} \approx \frac{n^3}{3}.$$

倘若合计乘法和除法的计算量,则从第 1 步到第 n-1 步Gauss 消去法的总计算量约为

$$\sum_{k=1}^{n-1} (n-k)^2 + 2\sum_{k=1}^{n-1} (n-k)$$

$$= \frac{n^3}{3} - \frac{n^2}{2} + \frac{n}{6} + \frac{n(n-1)}{2}$$

$$= \frac{n^3}{3} + \frac{n^2}{2} - \frac{5n}{6}$$

$$\approx \frac{n^3}{3}.$$

回代过程的计算量为

$$\sum_{k=1}^{n} (n-k+1) = \frac{n(n+1)}{2} = \frac{n^2}{2} + \frac{n}{2}.$$

相对数量级较高的乘除法的计算量,可以忽略. 因此总而言之, Gauss 消去法的总计算量约为 $\frac{n^3}{3}$.

比如,同样对于一个 20 阶的方程组, Gauss 消去法的乘法 计算量约为

$$\frac{n^3}{3} = \frac{20^3}{3} = \frac{8000}{3} \approx 2667$$

显然,这比我们使用 Cramer 法则计算行列式需要的乘法计算量 $n!(n^2-1)\approx 9.7\times 10^{20}$ 划算多了。

【证毕】

• 五、例题选讲

【例1】用 Gauss 消去法求解非齐次线性方程组

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 &= 6\\ 4x_2 - x_3 &= 5\\ 2x_1 - 2x_2 + x_3 &= 1 \end{cases}$$

【解】 增广矩阵

$$(A|b) = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 6 \\ 0 & 4 & -1 & 5 \\ 2 & -2 & 1 & 1 \end{pmatrix} \underbrace{r_3 - 2r_1}_{A} \rightarrow \underbrace{r_$$

$$\begin{pmatrix}
1 & 1 & 1 & 6 \\
0 & 4 & -1 & 5 \\
0 & -4 & -1 & -11
\end{pmatrix}$$

$$\frac{r_3 + r_2}{0} \rightarrow \begin{pmatrix}
 1 & 1 & 1 & 6 \\
 0 & 4 & -1 & 5 \\
 0 & 0 & -2 & -6
 \end{pmatrix}$$

方程组化为上三角形式

$$\begin{cases} x_1 + x_2 + x_3 &= 6\\ 4x_2 - x_3 &= 5\\ -2x_3 &= -6 \end{cases}$$

回代求解得

$$\begin{cases} x_3 & = 3 \\ x_2 = \frac{5+x_3}{4} & = 2 \\ x_1 = 6 - x_2 - x_3 & = 1 \end{cases}$$

解向量 $\overrightarrow{x} = (1, 2, 3)^T$.

【例2】用 Gauss 消去法求解非齐次线性方程组

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + 2x_3 - x_4 & = -8 \\ 2x_1 - 2x_2 + 3x_3 - 3x_4 & = 20 \\ x_1 + x_2 + x_3 & = -2 \\ x_1 - x_2 + 4x_3 + 3x_4 & = 4 \end{cases}$$

【解】 增广矩阵

$$(A|b) =$$

$$\begin{pmatrix} 1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\ 2 & -2 & 3 & -3 & -20 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & -2 \\ 1 & -1 & 4 & 3 & 4 \end{pmatrix} \xrightarrow{r_2 - 2r_1, r_3 - r_1, r_4 - r_1} \rightarrow$$

$$r_2 - 2r_1, r_3 - r_1, r_4 - r_1 \rightarrow$$

$$1 \quad -1 \quad 2 \quad -1 \quad -8$$

$$0 \quad 0 \quad -1 \quad -1 \quad -4$$

$$0 \quad 2 \quad -1 \quad 1 \quad 6$$

$$\frac{r_2 \leftrightarrow r_3}{} \rightarrow \begin{pmatrix}
1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\
0 & 2 & -1 & 1 & 6 \\
0 & 0 & -1 & -1 & -4 \\
0 & 0 & 2 & 4 & 12
\end{pmatrix}
\underbrace{r_4 + 2r_3}_{} \rightarrow \begin{pmatrix}
1 & -1 & 2 & -1 & -8 \\
0 & 2 & -1 & 1 & 6 \\
0 & 0 & -1 & -1 & -4 \\
0 & 0 & 0 & 2 & 4
\end{pmatrix}$$

方程组化为上三角形式

$$\begin{cases} x_1 - x_2 + 2x_3 - x_4 &= -8 \\ 2x_2 - x_3 + x_4 &= 6 \\ -x_3 - x_4 &= -4 \\ 2x_4 &= 4 \end{cases}$$

回代求解得

$$\begin{cases} x_4 & = 2 \\ x_3 = \frac{-4 + x_4}{-1} & = 2 \\ x_2 = \frac{6 - x_4 + x_3}{2} & = 3 \\ x_1 = -8 + x_2 - 2x_3 + x_4 & = -7 \end{cases}$$

解向量 $\overrightarrow{x} = (-7, 3, 2, 2)^T$.

由于我们在增广矩阵的初等变换过程中, 主对角线上出现了0, 这不可作为除数; 所以为了进一步变换, 我们使用了行的 互易变换, 把非零元素调整到主对角线上, 所以上述算法并非严格意义的常规 Gauss 消去法, 而是所谓 Gauss 列主元素 消去法. 这就是我们将要为诸君介绍的另一种重要的方法.