

# 1 线性方程组

## 1.1 求解线性方程组

### 1.1.1 线性方程组的相关定义

定义 1.1 线性方程组 形如

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1m}x_m = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2m}x_m = b_2 \\ \cdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \cdots + a_{nm}x_m = b_n \end{cases}$$

的方程称作 $k$ 元线性方程组,其中 $a_{11}, a_{12}, \cdots, a_{nk}$ 为系数, $b_1, \cdots, b_n$ 为常数项.

定义 1.2 增广矩阵和系数矩阵 上述线性方程组的增广矩阵为

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} & b_1 \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} & b_2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} & b_n \end{pmatrix}$$

系数矩阵为

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \cdots & a_{nm} \end{pmatrix}$$

### 1.1.2 线性方程组的解法

定理 1.3 解线性方程组的操作 我们一般对线性方程组做如下变换:

1. 把一个方程的倍数加到另一个方程上.
2. 互换两个方程的位置.
3. 用一个非零的数乘某一个方程.

上述操作被称为线性方程组的初等变换,对应的在矩阵中对行的操作被称为初等行变换.

定义 1.4 阶梯形矩阵和简化行阶梯形矩阵 阶梯形矩阵应当满足下述条件:

1. 元素全为0的行(即零行)在下方.
2. 元素不全为0的行(即非零行),从左起第一个不为0的元素(称主元)的列指标随行指标的增大而严格增大.

通俗而言,阶梯形矩阵的各行左起连续为0的元素数目是随行指标严格递增的.例如

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 1 & 2 \\ 0 & 1 & -1 & -3 \\ 0 & 0 & 3 & 6 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

即为阶梯形矩阵.阶梯形矩阵和上三角矩阵的定义是有些类似的,但上三角矩阵一定是方阵,而阶梯形矩阵不一定.

一种特殊的阶梯形矩阵,即简化行阶梯形矩阵,应当满足如下条件:

1. 是阶梯形矩阵.
2. 每个非零行的主元均为1.
3. 每个主元所在列的其余元素均为0.

例如

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 1 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

即为简化行阶梯形矩阵.不难看出,简化行阶梯形矩阵直接对应于线性方程组的解.

于是,只要对线性方程组施以初等变换,即可得到解或者判断出解的存在性.

## 1.2 线性方程组的解的情况与判别准则

### 1.2.1 阶梯形矩阵的必然存在性

**定理 1.5 阶梯形矩阵的必然存在性** 任一矩阵都能经初等行变换为阶梯形矩阵.

证明. 我们现在通过数学归纳法证明上述命题.

零矩阵按定义是阶梯形矩阵.现在考虑非零矩阵,对行数 $m$ 做归纳.

当 $m = 1$ 时,该矩阵一定是阶梯形矩阵.

当 $m > 1$ 时,假定 $m - 1$ 行矩阵可以经初等行变换为阶梯形矩阵.考虑 $m$ 行的矩阵 $\mathbf{A}$ ,其 $(i, j)$ 元记为 $a_{ij}$ .

如果 $\mathbf{A}$ 的第一列不全为0,那么可以通过交换使得 $a_{11} \neq 0$ ,因此不妨直接假设 $a_{11} \neq 0$ .对于任意 $2 \leq i \leq m$ ,将第一

行的 $-\frac{a_{i1}}{a_{11}}$ 倍加到第 $i$ 行上.于是,变换后的矩阵 $\mathbf{J}_1$ 的第一列除 $a_{11}$ 外将变为0,即

$$\mathbf{J}_1 = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & a_{22} - \frac{a_{21}}{a_{11}}a_{12} & \cdots & a_{2n} - \frac{a_{21}}{a_{11}}a_{1n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & a_{m2} - \frac{a_{m1}}{a_{11}}a_{12} & \cdots & a_{mn} - \frac{a_{m1}}{a_{11}}a_{1n} \end{pmatrix}$$

注意到这一矩阵除去第一行和第一列之外即为 $m-1$ 行的矩阵,按照归纳假设,它可以通过初等行变换为阶梯形矩阵 $\mathbf{K}_1$ .于是, $\mathbf{A}$ 可以经初等行变换为下面的矩阵:

$$\mathbf{A} \rightarrow \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ 0 & & & \\ \vdots & & \mathbf{K}_1 & \\ 0 & & & \end{pmatrix}$$

依定义,上述右边的矩阵也是阶梯形矩阵.

如果 $\mathbf{A}$ 的第一列全为0,那么就忽略首列直到出现不全为0的列为止,记此时的矩阵为 $\mathbf{B}$ .根据前面的讨论, $\mathbf{B}$ 作为 $m$ 行矩阵也是可以变换为阶梯形矩阵的,记变换后的矩阵为 $\mathbf{K}_2$ .于是, $\mathbf{A}$ 可以经历如下变换:

$$\mathbf{A} = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 & a_{1k} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 & a_{mk} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix} \mathbf{B} \rightarrow \begin{pmatrix} 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \cdots & 0 \end{pmatrix} \mathbf{K}_2$$

依定义,上述右边的矩阵也是阶梯形矩阵.

于是 $m$ 行的矩阵 $\mathbf{A}$ 可以通过初等行变换成阶梯形矩阵.

于是对上述结论归纳可得:所有矩阵都可以通过初等行变换成阶梯形矩阵. □

**定理 1.6 简化阶梯形矩阵的必然存在性** 任一矩阵都能经初等行变换为简化阶梯形矩阵.

证明. 这是简单的.在变换成阶梯形矩阵的基础上,自下而上的对矩阵消元即可. □

### 1.2.2 线性方程的解的情况及其判别准则

**定理 1.7 线性方程的解的情况及其判别准则** 系数和常数项为有理数(或实数,或复数)的 $n$ 元线性方程组的解的情况有且仅有三种:无解,有唯一解,有无穷多解.

把 $n$ 元线性方程组的增广矩阵经初等行变换为阶梯形矩阵,如果出现主元在最后一列(即出现 $0 = d$ 型的方程)则原方程无解;否则有解.

当有解时,如果阶梯形矩阵的非零行数 $r$ 等于未知量数目 $n$ ,那么原方程组有唯一解;如果 $r < n$ ,那么原方程组有无穷多解.

上述解线性方程组的办法称作**Gauss-Jordan算法**.

**定义 1.8 齐次线性方程组** 常数项全为0的线性方程组称作齐次线性方程组.

**推论 1.9 齐次线性方程组有解的充要条件**  $n$ 元齐次线性方程组有非零解,当且仅当它的系数矩阵经初等行变换成的阶梯形矩阵中,非零行的数目 $r < n$ .

证明.  $n$ 元齐次线性方程组必然存在 $(0, \dots, 0)'$ 这一组解.因此,当且仅当方程组有无穷多解时才存在非零解.  $\square$

**推论 1.10 齐次线性方程组有解的充分条件** 当 $n$ 元齐次线性方程组的方程数目 $s$ 小于未知量的数目 $n$ ,那么它有非零解.

证明. 注意到有 $r \leq s < n$ ,故得证.  $\square$

### 1.3 数域

**定义 1.11 数域** 如果集合 $K \subseteq \mathbb{Z}$ 满足

1.  $0, 1 \in K$ .
2.  $\forall a, b \in K, a \pm b \in K$ 且 $ab \in K$ .
3.  $\forall a, b \in K$ 且 $b \neq 0, \frac{a}{b} \in K$ .

那么称 $K$ 是一个**数域**.

通俗而言,数域就是对四则运算封闭的集合.

**例题 1.1 令**

$$F = \left\{ \frac{a_0 + a_1e + \dots + a_ne^n}{b_0 + b_1e + \dots + b_me^m} : n, m \in \mathbb{N}, a_i, b_j \in \mathbb{Z}, \text{其中 } 0 \leq i \leq n, 0 \leq j \leq m \right\}$$

试证明 $F$ 是数域.

证明. 首先有

$$0 = \frac{0}{1} \in F$$

$$1 = \frac{1}{1} \in F$$

现在设

$$\alpha = \frac{a_0 + a_1e + \dots + a_ne^n}{b_0 + b_1e + \dots + b_me^m}$$

$$\beta = \frac{c_0 + c_1e + \dots + c_pe^p}{d_0 + d_1e + \dots + d_qe^q}$$

于是

$$\begin{aligned}
 \alpha \pm \beta &= \frac{(a_0 + \cdots + a_n e^n)(d_0 + \cdots + d_q e^q) \pm (b_0 + \cdots + b_m e^m)(c_0 + \cdots + c_p e^p)}{(b_0 + b_1 e + \cdots + b_m e^m)(d_0 + d_1 e + \cdots + d_q e^q)} \\
 &= \frac{\sum_{i=0}^{n+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, n\}} a_j d_{i-j} \right) \pm \sum_{i=0}^{m+p} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-p\}}^{\min\{i, m\}} b_j c_{i-j} \right)}{\sum_{i=0}^{m+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, m\}} b_j d_{i-j} \right)} \\
 &= \frac{\sum_{i=0}^{n+q} A_i e^i \pm \sum_{i=0}^{m+p} B_i e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} = \frac{\sum_{i=0}^{\max\{n+q, m+p\}} (A_i \pm B_i) e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} \in F
 \end{aligned}$$

当 $\beta = 0$ 时 $\alpha\beta = 0 \in F$ . 当 $\beta \neq 0$ 时有

$$\frac{1}{\beta} = \frac{d_0 + d_1 e + \cdots + d_q e^q}{c_0 + c_1 e + \cdots + c_p e^p} \in F$$

因此只需讨论乘法即可. 我们有

$$\begin{aligned}
 \alpha\beta &= \frac{a_0 + a_1 e + \cdots + a_n e^n}{b_0 + b_1 e + \cdots + b_m e^m} \cdot \frac{c_0 + c_1 e + \cdots + c_p e^p}{d_0 + d_1 e + \cdots + d_q e^q} \\
 &= \frac{\sum_{i=0}^{n+p} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-p\}}^{\min\{i, n\}} a_j c_{i-j} \right)}{\sum_{i=0}^{m+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, m\}} b_j d_{i-j} \right)} = \frac{\sum_{i=0}^{n+p} D_i e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} \in F
 \end{aligned}$$

综上,  $F$  是数域. □