

# 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  $K \subseteq \mathbb{C}$  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. 特别地, 上面第二条和第三条的运算都是  $\mathbb{C}$  中的运算. 下面是一个典型的反例.

**例题 1.1** 令  $S = \{0, 1\}$ , 并令  $0 + 1 = 1 + 0 = 1, 0 + 0 = 1 + 1 = 0, 1 \times 1 = 1, 0 \times 0 = 1 \times 1 = 0$ . 说明  $S$  不是数域.

证明. 尽管  $S \subset \mathbb{C}$ , 但上述定义的加法与  $\mathbb{C}$  上定义的不同, 于是  $S$  不是数域. 事实上,  $S$  是域的一种, 称作有限域.  $\square$

**例题 1.2** 令

$$F = \left\{ \frac{a_0 + a_1 e + \dots + a_n e^n}{b_0 + b_1 e + \dots + b_m e^m} : n, m \in \mathbb{N}, a_i, b_j \in \mathbb{Z}, \text{其中 } 0 \leq i \leq n, 0 \leq j \leq m \right\}$$

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

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

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

于是

$$\begin{aligned} \alpha \pm \beta &= \frac{(a_0 + \cdots + a_ne^n)(d_0 + \cdots + d_qe^q) \pm (b_0 + \cdots + b_me^m)(c_0 + \cdots + c_pe^p)}{(b_0 + b_1e + \cdots + b_me^m)(d_0 + d_1e + \cdots + d_qe^q)} \\ &= \frac{\sum_{i=0}^{n+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, n\}} a_j d_{i-j} \right) \pm \sum_{i=0}^{m+p} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-p\}}^{\min\{i, m\}} b_j c_{i-j} \right)}{\sum_{i=0}^{m+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, m\}} b_j d_{i-j} \right)} \\ &= \frac{\sum_{i=0}^{n+q} A_i e^i \pm \sum_{i=0}^{m+p} B_i e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} = \frac{\sum_{i=0}^{\max\{n+q, m+p\}} (A_i \pm B_i) e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} \in F \end{aligned}$$

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

$$\frac{1}{\beta} = \frac{d_0 + d_1e + \cdots + d_qe^q}{c_0 + c_1e + \cdots + c_pe^p} \in F$$

因此只需讨论乘法即可. 我们有

$$\begin{aligned} \alpha\beta &= \frac{a_0 + a_1e + \cdots + a_ne^n}{b_0 + b_1e + \cdots + b_me^m} \cdot \frac{c_0 + c_1e + \cdots + c_pe^p}{d_0 + d_1e + \cdots + d_qe^q} \\ &= \frac{\sum_{i=0}^{n+p} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-p\}}^{\min\{i, n\}} a_j c_{i-j} \right)}{\sum_{i=0}^{m+q} \left( e^i \sum_{j=\max\{0, i-q\}}^{\min\{i, m\}} b_j d_{i-j} \right)} = \frac{\sum_{i=0}^{n+p} D_i e^i}{\sum_{i=0}^{m+q} C_i e^i} \in F \end{aligned}$$

综上,  $F$  是数域. □