

高斯消元法只取决于  $+$ ,  $-$ ,  $\times$ ,  $\div$  运算.

如果  $Ax=b$ .  $A$  中元素均在  $\mathbb{Q}$  中.  $b$  中元素均在  $\mathbb{Q}$  中. 则  $\text{rref}(A, b)$  中的元素也均在  $\mathbb{Q}$  中.

比较  $x \in \mathbb{Q}^n$  与  $x \in \mathbb{R}^n$  中求解的异同

① 是否有解  $\checkmark$

也称作是  $v_1, \dots, v_s$  的线性组合.

② 解的结构

$$x = \underbrace{x_{i_1} v_1 + x_{i_2} v_2 + \dots + x_{i_s} v_s}_{x_{i_1}, \dots, x_{i_s} \text{ free variables}} + \tilde{x}$$

$\tilde{x}$  特解

$Ax=b$  的解.

$x_{i_1}, \dots, x_{i_s} \in \mathbb{Q}$  或者  $x_{i_1}, \dots, x_{i_s} \in \mathbb{R}$ .

线性方程组求解可推广至域上.

域: 某种有  $+$ ,  $-$ ,  $\times$ ,  $\div$  的代数结构.

$F$ . 可求解方程组  $Ax=b$ .  $A \in M_{m \times n}(F)$ .  
 $b \in F^m$   
关于  $x \in F^n$  的

$F$  域可指  $\mathbb{R}$ , 实数域,  $(+, -, \times, \div, 0, 1)$

$\mathbb{C}$ , 复数域,

$\mathbb{Q}$ , 有理数域.

$$\mathbb{Q}[i] = \{a+bi \mid a, b \in \mathbb{Q}\}$$

$$\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}.$$

$(+, -, \times, \div, 0, 1)$

运算“+”:  $F \times F \rightarrow F$  是映射.

$$(a, b) \mapsto a+b$$

“ $\times$ ”:  $F \times F \rightarrow F$

$$(a, b) \mapsto a \times b \text{ or } a \cdot b.$$

+ ,  $\times$ , 交换律. 结合律. 分配律

$$a+b = b+a$$

$$(a+b)+c = a+(b+c).$$

$$(a+b)c = ac+bc$$

$$a \cdot b = b \cdot a$$

$$a \cdot (b \cdot c) = (a \cdot b) \cdot c$$

$$c(a+b) = ca+cb.$$

存在  $0, 1$ , 使得

$$0+m = m, \quad 1 \cdot m = m.$$

对任意  $m$ , 存在  $-m$ ,  $m + (-m) = 0$

对任意  $m \neq 0$ , 有  $m^{-1}$ ,  $m \cdot (m^{-1}) = 1$

例如:  $\mathbb{R} \times \mathbb{R} = \{(a, b) \mid a \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}\}$ . (也记作  $\mathbb{R}^2$ )

定义“+”  $(a, b) + (c, d) = (a+c, b+d)$

“ $\times$ ”  $(a, b) \times (c, d) = (ac-bd, ad+bc)$

# 验证 结合律, 交换律, 分配律

"+" 结合, 交换.

"x" 结合律:  $((a, b) \times (c, d)) \times (e, f) = (ac - bd, ad + bc) \times (e, f) = (ace - bde - adf - bcf, acf - bdf + ade + bce)$

$$(a, b) \times ((c, d) \times (e, f)) = (a, b) \times (ce - df, cf + de) = (ace - adf - bcf - bde, acf + ade + bce - bdf)$$

交换律: 类似

分配律: 类似

有 "0"  $\doteq (0, 0)$ ,  $(0, 0) + (a, b) = (a, b)$

"1"  $\doteq (1, 0)$ ,  $(1, 0) \cdot (a, b) = (a, b)$

验证:  $-(a, b) = (-a, -b)$

$(a, b)$  有  $(a, b)^{-1} = \left( \frac{a}{a^2 + b^2}, \frac{-b}{a^2 + b^2} \right)$   
 $(0, 0)$ ,

$$(a, b) \cdot \left( \frac{a}{a^2 + b^2}, \frac{-b}{a^2 + b^2} \right) = (1, 0)$$

注意到  $(0, 1) \times (0, 1) = (-1, 0) = -(1, 0)$

$$\text{有 } (0,1)^2 = \dots -1 \dots$$

用  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$  构造了复数.

即  $(a,b)$  对应于  $a+bi$ .

$$(a,b) \cdot (c,d) = (ac-bd, ad+bc)$$

$$(a+bi)(c+di) = (ac-bd) + (ad+bc)i.$$

类似可验证  $\mathbb{F}_p = \mathbb{Z}/p\mathbb{Z}$ ,  $+$ ,  $-$ ,  $\times$ ,  $\div$ ,  $0, 1$   
 $p$  素数, 是域.  $\cong \{0, 1, \dots, p-1\}$

$\mathbb{Z}/p^2\mathbb{Z}$  不是域,  $\bar{p} \neq 0$ , 但  $\bar{p}$  没有逆,

不存在  $m \in \mathbb{Z}$ ,  $mp \equiv 1 \pmod{p^2}$

$$\mathbb{F}_2^2, \quad \mathbb{F}_2 \times \mathbb{F}_2 = \{(a,b) \mid a,b \in \mathbb{F}_2\}$$

$$(a,b) \times (c,d) = (ac+bd, ad+bc)$$

想法:  $(a+bx) \times (c+dx) = ac + bd x^2 + (ad+bc)x$   
且有  $x^2 + x + 1 = 0$ , 即  $x^2 = x+1$ .

$$0 = (0, 0),$$

$$1 = (1, 0), \quad a_1 = (0, 1)$$

$$a_2 = (1, 1)$$

x	0	1	$a_1$	$a_2$
0	0	0	0	0
1	0	1	$a_1$	$a_2$
$a_1$	0	$a_1$	$a_2$	1
$a_2$	0	$a_2$	1	$a_1$

$$a_1 \times a_2 = (1, 0)$$

$$a_1 \times a_1 = (1, 1)$$

$$a_2 \times a_2 = (0, 1)$$

四个元素的域.

更多例子  $F(\lambda) = \left\{ \frac{f(\lambda)}{g(\lambda)} \mid \begin{array}{l} f(\lambda) \in F[\lambda], \\ g(\lambda) \in F[\lambda], g(\lambda) \neq 0 \end{array} \right\}$

非域的例子  $F[\lambda]$ .  $\mathbb{Z}$ , (除了非零元乘法可逆以外均满足)  
不能作 Gauss 消元法.

如果只有  $+$ ,  $\times$ ,  $0$ ,  $1$ , 去掉非零元可逆条件, 称  $R$  为环 (环)

$$\mathbb{Z}, \mathbb{R}[x], \mathbb{C}[x], \mathbb{Z}[\sqrt{2}], \dots$$

环  $R$  上 仍然可以定义矩阵乘法.  $\checkmark$  利用完全展开式  
... 乘法依赖于乘法的运算. 方阵的行列式

$$(AB)C = A(BC) \quad \text{矩阵乘法结合律.}$$

问题是: 是否有  $\det(AB) = \det A \cdot \det B$ .  $AA^* = A^*A = (\det A)I_n$  !!

利用一般域上的线性代数来做  $\mathbb{R}$  上的线性代数.

Recall: 求  $G(m, n)$  中  $i$ -维 Schubert 胞腔个数  $b_i$ .

$F$  field  $v_1, \dots, v_m \in F^n$ . 是  $W \subset F^n$ ,  $\dim W = m$  的基.

$w_1, \dots, w_m \in F^n$ , 也是  $W$  的基 当且仅当

$$(v_1, \dots, v_m) = (w_1, \dots, w_m) \cdot A.$$

$A \in M_m(F)$ .  $A$  可逆.

$$\text{记 } GL(m, F) = \{ A \in M_m(F) \mid A \text{ 可逆} \}$$

写作行向量

$$\begin{pmatrix} v_1^T \\ \vdots \\ v_m^T \end{pmatrix} = A \cdot \begin{pmatrix} w_1^T \\ \vdots \\ w_m^T \end{pmatrix}$$

矩阵  $B$ .  $\exists A \in GL(m, F)$ , s.t.

$$AB = \text{rref}(B)$$

且  $\text{rref}(B)$  在  $W$  唯一确定.

(2.4).

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & * & * \\ 0 & 1 & * & * \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{F^x \hookrightarrow F^y \text{ 射}} \begin{pmatrix} 1 & * & 0 & * \\ 0 & 0 & 1 & * \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{F^3 \hookrightarrow F^4}$$

$$\# \text{ of } F^i = b_i.$$

$$\# \sum_{i=0}^{n-1} b_i t^i = f(t)$$


---

当  $F = \mathbb{F}_p$  时, 有  $f(p) = \# GL(m, n)$  <sup>为什么</sup>  
 (因为  $\# F^i = p^i$ )

另一方面 (Claim)  $f(p) = \frac{(p^n - 1)(p^n - p) \cdots (p^n - p^{n-1})}{(p^m - 1)(p^m - p) \cdots (p^m - p^{m-1})}$

证明:  $\text{span}(v_1, \dots, v_m) = W$ .

$v_1$  选取有  $p^n - 1$  种.

$v_2 \notin \text{span}_F(v_1)$ ,  $v_3 \notin \text{span}_F(v_1, v_2) \dots$   
 有  $p^n - p$  种  $p^n - p^2$  种

$$\text{又 } (v_1, \dots, v_m) = (w_1, \dots, w_m) \cdot A.$$

$$\text{同样 } \# GL(m, F) = (p^m - 1) \cdots (p^m - p^{m-1})$$

所以

$$f(p) = \frac{(p^n - 1)(p^{n-1} - 1) \cdots (p^{n-m+1} - 1)}{(p^m - 1)(p^{m-1} - 1) \cdots (p - 1)}$$

(aim

$$f(t) = \frac{(t^n - 1)(t^{n-1} - 1) \cdots (t^{n-m+1} - 1)}{(t^m - 1)(t^{m-1} - 1) \cdots (t - 1)}$$

因为

$$f(t) \cdot (t^m - 1) \cdots (t - 1) = (t^n - 1) \cdots (t^{n-m+1} - 1)$$

对任意  $t$  成立, 则多项式恒等式成立.