

☐ ☒ ☐

定理7. ①  $P$  沃顿知识  $A$ ,  $B$   $P$  中号  $N$ ,  $p, p, k, q$  中号  $P$ ,  $q, p, k, q, t, p, \lambda, A, B, q^*$   $\lambda$   $t$   $Z$   $t$  —

- $-0^{\circ}$  我  $\tilde{n}$
- $@ \tilde{n} P \tilde{n} - N^1 - ^{\wedge} - \tilde{n}$

$$\cdot pA'Bq\bar{n}''\bar{n} \quad -\bar{n}''\bar{k}\bar{Z}_{k_0} \text{ (牛頓式)}$$

$$\begin{aligned} & \cdot -N^1 \cdot Z^{N^1} P. - Z q \sim \ddot{y} - \ddot{y} \cdot Z_k \\ & k^0 \end{aligned}$$

弊，何时何地，我们使用可交换的假设。同样的分解  $-\hat{n}^a \in \hat{n}$ 。

0 1

那  $AB \sim BA$  我3。

2派生  $\tilde{n}_k$  为  $k \in D_4$ 。

3-随着牛顿公式，推导出一个简单的形式 —  $\tilde{n}_0$ .

#### 4-与式因式分解推导出矩阵 $B$ .

注21。让  $-P$  中号  $n, p \leq q$   $ZP$  中号  $p, q \leq Q$  值。要计算的产品  $-$  和  $Z$  它有时会打破“块”有用：我们将分离矩阵  $-$  和  $Z$  成4个块，如下所示：

$$\begin{array}{c}
 \text{SP" 小号} \\
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 -1 & -3 \\
 \hline
 -2 & -4 \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{和 } Z \\
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 Z_1 & Z_3 \\
 \hline
 Z_2 & Z_4 \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}
 \end{array}$$

所以，当我们计算  $-^{\wedge} Z$  一切发生，因为如果我们将两个矩阵相乘  $2^2$  (但是请注意乘法的顺序!)。需要注意的是与分离 小号 列  $-$  和 小号 对于 线  $Z$  它是保证所有的产品都是兼容的位置：

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 -1 Z_1 & -2 Z_3 \\
 \hline
 -3 Z_1 & -4 Z_3 \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}$$

此方法是Strassen的算法，其允许矩阵乘法的更快的计算的基础。此外，该方法可以被概括的，因为它确保了雕刻是如果兼容

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 -1.1 & -1 \text{ 小号} \\
 \hline
 \vdots & \vdots \\
 \hline
 -R.1 & -R, S \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{和 } Z \\
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 Z_{1.1} & Z_{1 \tilde{r}} \\
 \hline
 \vdots & \vdots \\
 \hline
 Z_{\text{小号}1} & Z_{S, \tilde{r}} \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}$$

并且该产品是兼容的：

$$\begin{array}{c}
 @ \text{我P} \diamond 1; R \\
 @ \text{JP} \diamond 1; \tilde{r} \\
 @ \text{KP} \diamond 1; \text{小号}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 DP \tilde{n}, J, K, p, J, K, q, J, K, q \text{ 构成 } \tilde{n} \cdot 3 \text{ 中号 } -I, K \text{ 中号 } \tilde{n}, J, K, p, J, K, p \leq q \\
 Z_{K, J} \text{ 中号 } p, J, K, q, J, K, p \leq q \\
 (\text{因此，我们可以计算出 } -I, K Z_{K, J})
 \end{array}$$

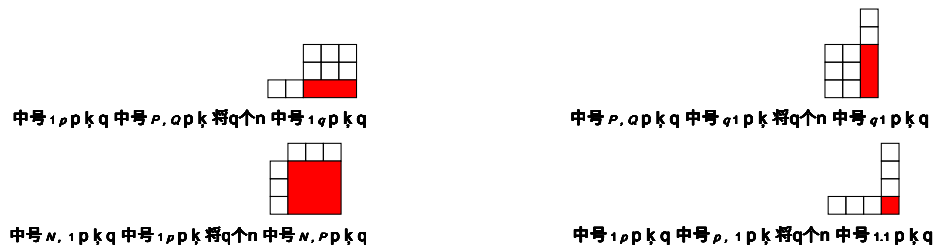
那么我们可以这样写：

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 \varphi_{1.1} & \varphi_{1 \tilde{r}} \\
 \hline
 \vdots & \vdots \\
 \hline
 \varphi_{\text{小号}1} & \varphi_{S, \tilde{r}} \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{同 } \varphi_{I, J} \text{ 小号} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|c|}
 \hline
 -I, K Z_{K, J} \\
 \hline
 \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}$$

这往往发生在使用感应，当你考虑的第一列分享一种特殊的情况  $p \cdot 1$  剩下的; 那么，我们有这样的情况：

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{cc}
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{|cc|}
 \hline
 \text{有} & \text{该-} \\
 \hline
 \varphi- & -1 \\
 \hline
 \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} & \begin{array}{c} \vdots \\ \vdots \\ \vdots \end{array} \\
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{有:} \\
 A, B P \leq \\
 -1 P \text{ 中号 } \tilde{n} \cdot 1 p \leq q \\
 Z_1 P \text{ 中号 } p \cdot 1 q \leq q
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{该-P 中号 } 1 p \leq q \\
 \text{该ZP 中号 } 1 q \cdot 1 p \leq q \\
 \varphi-P \text{ 中号 } \tilde{n} \cdot 1 p \leq q \\
 \varphi Z P \text{ 中号 } p \cdot 1 p \leq Q \text{ 值。}
 \end{array}$$

这让我们回忆起行，列之间的multiplication的一些有用的特性，并且死：



实施例19。使用公选择了一个分解块，可以计算非常Efficiently产物：

1 3 2 3      2 0 2 0 0 1 0 0  
1 1 0 0 0 0 1 0 1      1 0 1 0 0 0 0 1  
0 0 1

## 5-矩阵的基本操作

5.A ) 通用去网络nition 23。让我一组，p I, J q P构成我2 叫克罗内克符号的 I, J :

$\delta_{I,J} = 1$  , 如果我 $I=J$   
否则为0。

注22。如果我 $I \in 1; n$  , 然后 p  $\delta_{I,J} q$  我 $P \in 1; n$  ,  $J \in 1; n$  我 $n$

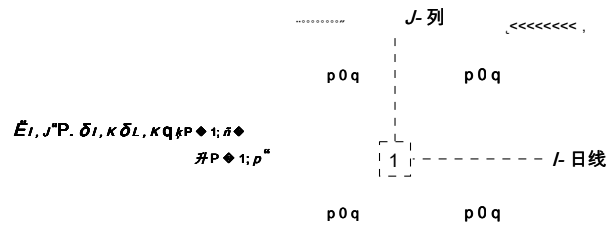
命题14。让我一组， $p, I, J, K, q$  构成我3则：

$$1- \delta_{I,J} \delta_{J,K} \delta_{I,K}$$

$$2- \ddot{y} \quad \text{有 } \delta_{I,K} \text{ 有 } \ddot{y}$$

$$3- \ddot{y} \quad \text{有 } p, \kappa \delta_{K,q} \text{ 有 } p, q$$

定义24。让  $\tilde{n}$  和  $p$  两个上或整数等于1.我们称之为矩阵  $\tilde{E}_{I,J}$  的中号  $n, p \times q$  其中所有的COEFFICIENT为零，除了在矩阵  $I$ -日线  $J$ -列：



命题15。让  $p, N, P, Q, q$  构成  $\tilde{n}$  和  $\tilde{p} \times 1; \tilde{n}, \tilde{J} \times 1; p, \tilde{K} \times 1; p, \tilde{J} \times 1; q$ 。让我们再  $\tilde{E}_{I,J}$  中号  $n, p \times q$  和  $\tilde{E}_{K,L}$  中号  $p, q \times q$  则：

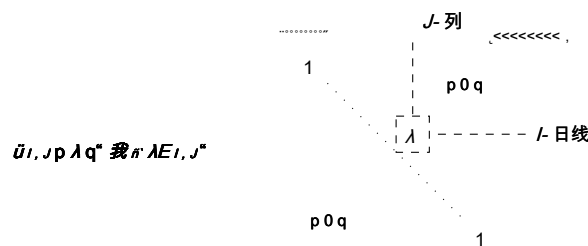
$$\tilde{E}_{I,J} \tilde{E}_{K,L} \delta_{J,K} \delta_{I,L} \text{ 中号 } n, q \times q$$

因此，该产品是  $0, n, q$  如果  $\tilde{J} \neq \tilde{K}$  如果  $\tilde{J} = \tilde{K}$  那么这是矩阵  $\tilde{E}_{I,L}$

实施例20。

定义25。让  $\tilde{n} \times \tilde{n} \times \tilde{n} \times \tilde{n} \times \tilde{n}$ ，和  $p, I, J, q$  构成  $\tilde{n} \times 1; \tilde{n} \times 2$  同我%学家然后定义在下面的矩阵 中号  $n, p \times q$  说基本操作矩阵：

- 矩阵transvection





## 5.B ) 每行等价

我们只是定义矩阵对应于基本运算上的系统，其中一个矩阵的行，左乘法

**命题17。** 是否  $p \in Q$  制度  $n$  线性方程组  $p$  不明  $P$  中号  $N, p \times q$  增广矩阵相关联。我们必须通过矩阵乘法左下面等价

榆树  $n \times q$  问：

$$\begin{aligned} \text{该 } d \text{ 该 } ALJDN &= \tilde{N} \tilde{U}_{I,J} p \lambda q AL \text{ 该 } J \\ DN &= \tilde{N} \tilde{T}_{I,J} - \\ \text{该 } d \text{ 该 } AL & \quad DN = \tilde{N} d \text{ 该 } p \lambda q - \end{aligned}$$

请注意，这些操作总是可能的，并保持了尾巴 — 因为基本操作的矩阵是在中号  $N, n \times p \times q$

**建议18。** 让  $p \in Q$  和  $p \in Q$  两个系统  $n$  线性方程组  $p$  不明  $A, A_1 P$  中号  $N, p \times p \times q_2$  相关联的增广矩阵。

$$p \in Q \text{ 该 } p \in Q DN = \text{该} - DN d \in P \text{ 榆树 } n \times q \{ EA \} -$$

这是翻译，以基本操作矩阵的两个矩阵是通过线等价的，如果存在的初级转化操作到彼此的序列。

**定理9 @** 中号  $P$  中号  $N, p \times q, d \in RP$  中号  $N, p \times q, d \in P$  榆树  $n \times q \{ \#$

$[R$  交错减少

$EM^* [R$

**注24。** 我们已经看到左边是乘以一个矩阵 榆树  $n \times q$  返回到上线的基本操作。它-发生，如果我们乘吧？请看下面的例子：

$$\begin{array}{ccccccc} \text{""1"1230"212,} & - & \text{"}^{\wedge}\text{"}d_2 p 3 q\text{"} & \text{""1"1230"212,} & \text{^ ""1000300,} & \text{" ""1"3230"216,} & \\ - & & & & & & 01 \\ & & 1 & & 1 & & 1 \end{array}$$

请注意，相关的基本操作  $d_2 p 3 q$  ( 由3乘法 ) 是在第二列 ( 而不是第二线 ) 在线FFectuée。事实上，它是一个更一般的结果：由矩阵乘法右 榆树  $n \times q$  对应于各列的操作。

**定义27。** 作为上述表示的结果是，它定义的列的基本操作如下：

$$\begin{aligned} - \tilde{N} TO_{I,J} p \lambda q & \quad \overset{\Delta}{DN} \varphi \text{ 该 } d \varphi \text{ 该 } ACJ \\ - \tilde{N} AT_{I,J} & \quad \overset{\Delta}{DN} \varphi \text{ 该 } \emptyset \varphi J \\ - \tilde{N} AD \text{ 该 } p \lambda q & \quad \overset{\Delta}{DN} \varphi \text{ 该 } d AC \text{ 该} \end{aligned}$$

**注25。** 在解决制度而言，这无异于不同的变化。例如，操作  $\varphi \text{ 该 } \emptyset \varphi J$  交换变量  $X_{\text{该}}$  和  $X_{\text{该}}$  操作  $\varphi \text{ 该 } d AC \text{ 该}$  对应于变量的变化  $X_1 \text{ 该} \lambda X_{\text{该}}$  和操作  $\varphi \text{ 该 } d \varphi \text{ 该 } ACJ$  对应于变量变化 ( 非平凡 )  $X_1 J^{\wedge} X_J^{\wedge} \lambda X_{\text{该}}$ 。

注26。用矩阵符号，解决系统

$$\begin{array}{c}
 \begin{array}{ccc}
 \text{有}_{1,1} X_{11} & \text{有}_{1,2} & \text{有}_{1,p} X_{p1} b_1 \\
 \vdots & \vdots & \vdots \\
 \text{有}_{i,1} X_{i1} & \text{有}_{i,2} & \text{有}_{i,p} X_{p1} b_i \\
 \vdots & \vdots & \vdots \\
 \text{有}_{n,1} X_{n1} & \text{有}_{n,2} & \text{有}_{n,p} X_{p1} b_n
 \end{array}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{, 同} \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{有}_{1,1} \quad \text{有}_{1,p} \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 \text{有}_{n,1} \quad \text{有}_{n,p}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 \text{, 和 } b_1, \dots, b_n
 \end{array}$$

返回解决  $X$

$$\begin{array}{c}
 \vdots \\
 \vdots \\
 \vdots \\
 X_n
 \end{array}$$

注27。在体  $k$  方程  $Ax = b$  很容易解决。据苏FFI冒这个项目

有  $\cdot_1$  ( 扭转, 一个用于, 根据定义, 有  $\cdot_1$  有  $\cdot_1$  ), 和乘法两侧方程:

有  $\cdot_1 Ax = b$  有  $\cdot_1 b$  有  $\cdot_1 X$  这里  $\text{résolue}$ . 解决系统是类似的问题, 我们将研究的存在 ( 或不 ) 和矩阵潜在逆的性质。

## 6-逆转模具

定义28。是否  $P$  中号  $p \times q$  值。一表达 翻转 当  $d$   $Z$   $P$  中号  $p \times q$   $\{AB^* BA^* \}$  我  $n$ . 然后, 它笔记  $Z^* = \cdot_1$ .

注28。可逆矩阵必然是正方形。这将是很难做出逆的定义意义的长方形矩阵。。。

命题19。下面的含义是VERI网络编辑:

- 一 翻转  $\cdot_1$  ( 和  $p \cdot_1 q \cdot_1 A$  )
- $A, B$  翻转  $AB$  可逆的,  $p AB q \cdot_1 Z^* \cdot_1$
- 一 翻转  $\cdot_1$  可逆的,  $p \cdot_1 q \cdot_1 P$ .  $\cdot_1 q n$  (  $\cdot_1 n$  被标记的滥用 )
- 一 翻转  $\cdot_1$  和逆转  $p \cdot_1 q \cdot_1 p \cdot_1 Q$  (  $\cdot_1 \cdot_1$  被标记的滥用 )

定义29。注  $GL_n(p \times q)$  集合大小的可逆矩阵的  $N$ , 在以COEFFICIENT  $K$ . 这套被称为 线性组  $KN$ . 为此, 我们将在后面具体说明原因。

注29。  $GL_n(p \times q)$  稳定, 和 是联想  $GL_n(p \times q)$  和具有中性元素:

我  $n$ . 此外, 任何项目  $GL_n(p \times q)$  有逆, 使其成为一个 组。

$GL_n(p \times q)$  也是稳定  $\cdot_1$ , 但不是  $\cdot_1$ !

建议20。我们有:

- 我  $nP$   $GL_n(p \times q)$  我  $\cdot_1$  我  $n$
- $0_n \in GL_n(p \times q) \in I, J \in GL_n(p \times q)$
- 榆树  $p \times q$   $GL_n(p \times q)$  同  $\tilde{u}_{I,J} p \lambda q \cdot_1 \tilde{u}_{I,J} p \lambda q$  等等。。。

注30。下面的定理给出了相同的性别 榆树  $p \times q$  和  $GL_n(p \times q)$  因为这两套其实 等价类的 我  $n$  为  $\cdot_1$ 。

**定理10.** 让  $\tilde{P} \neq \tilde{Q}$ ,  $\tilde{P}$  中号  $n$  与  $Q$  值。是等价的:

我)  $\tilde{P} \in GL_n(\mathbb{R})$

II)  $\tilde{P} = \tilde{Q}$

三)  $\tilde{P}$  有秩  $n$

IV)  $\tilde{P}$  中号  $n$ ,  $\tilde{P} \neq \tilde{Q}$   $\tilde{P} \neq \tilde{Q}$

样品5。

.....



方法3的矩阵A的逆矩阵的计算

$$A^{-1} = \frac{1}{|A|} \text{adj}(A)$$

.....