姓名: 专业: 学号:

第 06 周作业

练习 1. 将 4 阶方阵 M 作如下分块

$$M = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ \frac{3}{1} & -\frac{1}{0} & 0 & 0 \\ -\frac{1}{1} & 0 & -\frac{1}{0} & 0 \\ 0 & 1 & -3 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A & O \\ I & -A \end{pmatrix}$$

请按此分块方式计算 M^2 。

练习 2. 将矩阵 A, B 作如下分块

$$A = \begin{pmatrix} 5 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 2 \\ 3 & 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A_1 & 2I \\ 3 & A_2 \end{pmatrix}, \quad B = \begin{pmatrix} 2 & 7 & 0 & 0 \\ -1 & 0 & 1 & 4 \\ 0 & -1 & 2 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} B_1 & O \\ -I & B_2 \end{pmatrix},$$

请按此分块方式计算乘积 AB。

练习 3. 设

$$M = \begin{pmatrix} O_{r \times s} & A_{r \times r} \\ B_{s \times s} & O_{s \times r} \end{pmatrix}$$

其中 A, B 分别为 r, s 阶可逆方阵, 求 M 的逆矩阵 M^{-1} 。

练习 4. 用初等变换将下列矩阵化为等价标准形:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1\\ 1 & -1 & 2\\ 3 & -3 & 1\\ -2 & 2 & -4 \end{pmatrix}$$

练习 5. 用初等行变换求下列矩阵 A, B, C, D 的逆矩阵:

(其中 $a_i \neq 0$, i = 1, 2, 3, 4)

练习 6. 求
$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 2 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 2 & 3 & \cdots & 0 \\ \vdots & & & \ddots & \vdots \\ 1 & 2 & 3 & \cdots & n \end{pmatrix}$$
 的逆矩阵。

以下两题是附加题,做出来的同学下次课交,可以加分。注意解答过程要详细。

练习 7. 求出一个 2 阶方阵 A, 满足 $A^{17} = I_2$, 且 $A \neq I_2$ 。

练习 8. 设分块矩阵 $A=\left(\begin{array}{cc}A_{11}&A_{12}\\A_{21}&A_{22}\end{array}\right)$ 中子块 A_{11} 和 A_{22} 为方阵,并且 A_{11} 可逆。求出矩阵 X 和 Y 满 $\left(\begin{array}{cc} A_{11} & A_{12} \\ A_{21} & A_{22} \end{array}\right) = \left(\begin{array}{cc} I & O \\ X & I \end{array}\right) \left(\begin{array}{cc} A_{11} \\ & S \end{array}\right) \left(\begin{array}{cc} I & Y \\ O & I \end{array}\right)$

其中 $S=A_{22}-A_{21}A_{22}^{-1}A_{21}$ 。 假设 S 也是可逆,导出用 S^{-1} , A_{11}^{-1} 及 A 的子块计算 A^{-1} 的一个公式。

以下是附加题,做出来的同学下次课交,可以加分。注意解答过程要详细。

练习 9. (关于纠错码) 在这个练习中,我们不使用实数,而使用二进制数字 0 和 1。在这种数字系统中,加 法、减法、乘法定义为: 1+1=0, 1+0=1, 0-1=1, $1\cdot 1=1$, $0\cdot 1=0$ 等等。用 $\mathbb F$ 表示这种数字系统,即 $\mathbb F = \{0,1\}$ 。(题外话,实数系统则记为 $\mathbb R$ 。)

把分量均为 \mathbb{F} 中的 0 和 1 的 n 维向量的全体,定义为 \mathbb{F}^n 。不难知道, \mathbb{F}^n 只包含 2^n 个向量。在信息通信中, \mathbb{F}^8 中的一个向量就是一个字节(byte)。例如,向量

$$\left(\begin{array}{c} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{array}\right)$$

就是一个字节。

计算机中信息储存的形式是 0 和 1 的字符串。例如

 $\cdots 1011000111100100101011110\cdots$

通常把该字符串以8个数字为一段加以断开。例如上述字符串就断开成:

$$\cdots \mid 10110001 \mid 11100100 \mid 10101110 \mid \cdots$$

这样,每一段的 8 个数字正好构成 1 个字节,也就是 \mathbb{F}^8 中的一个向量。通信时,每次传输 1 字节的信息。通信的过程有时会出错,例如,把字节 10110001 发送出去,但接受方可能收到的是字节 10110101。那么,有没有一种办法,让接收方**自行**判断收到的字节是否正确?这是有的,其中一种办法是采用"纠错码"。这种方法会涉及到线性代数中矩阵的乘积。以上就是本题的背景和说明。

下面介绍纠错码时,我们假设字符串是以 4 个数字为一段进行断开,而不是通常的 8 个数字。这样做是为了叙述简单。

首先给出一些定义。定义矩阵

$$H = \left(\begin{array}{cccccccc} 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \end{array}\right).$$

该矩阵称为 Hamming 矩阵。定义 \mathbb{F}^7 中四个向量:

$$v_{1} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad v_{2} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad v_{3} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad v_{4} = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$

验证: 乘积 Hv_1 , Hv_2 , Hv_3 , Hv_4 均为 \mathbb{F}^3 中的零向量。 定义矩阵

$$M = (v_1, v_2, v_3, v_4).$$

(即: 矩阵 M 为 7×4 矩阵,各列依次为: v_1, v_2, v_3, v_4) 则上述所验证的结论说明 HM = O。 现在假设 Coco 要发送信息 $u \in \mathbb{F}^4$ 给 Cici。纠错码的办法是:

- 1. 首先 Coco 计算乘积 v:=Mu。(注意 $v\in\mathbb{F}^7$ 。) **验证**: v 的后四位数字正好就是 u。
- 2. 然后,Coco 把 v 发送给 Cici。(注意不是发送原信息 u。)
- 3. 假设 Cici 收到的信息是 $w \in \mathbb{F}^7$ 。(如果 $w \neq v$, 则说明发送过程出错。但 Cici 现在还不知道收到的 w究竟有错没错。)

$$w = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$
 (第 2 位数字出错) 或者 $w = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ (第 6 位数字出错) 等等,但不可能收到 $w = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$

(第2,6位数字同时出错)。

- 4. Cici 开始验证了: 计算乘积 Hw。请你**验证**: 如果 Hw=0,则说明传输过程没错,即 w=u。这时 w 的后 4 位数字正好就是原信息 u。如果 $Hw \neq 0$,则说明传输过程出错,即 $w \neq v$ 。
 - 5. 即便传输过程出错,也是有办法在错误中把原信息恢复出来。请你以这个例子想一想:假设收到

$$w = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$
,那么原信息 u 是什么?

最后,想一想"纠错码"体现在哪里?