《信息安全数学基础》试卷 (A卷)

学号	姓名	
_	· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	

题号	_	1	[11]	四	总分
得分					

一、解答题(共计25分)

得分

1. 设
$$\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 6 & 3 & 5 & 2 & 1 & 4 \end{pmatrix}$$
, $\tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 6 & 2 & 5 & 1 & 3 \end{pmatrix}$, 将 $\sigma^{-1}\tau$ 分解成不相交的轮换. **(4分)**

$$\vec{\sigma}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 2 & 6 & 3 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\vec{\sigma}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 4 & 2 & 6 & 3 & 1 \end{pmatrix} = (162)(34)$$

2. 判断 5 是否为 19 的原根,并说明理由. (5 分)

頂: \$(19) = 18 , 5¹⁸ = 1 (mod 19) 18ぶ料料(13)有2,3,6,9

3. 判断方程 $x^2 \equiv 105 \pmod{1009}$ 是否有解,给出判断过程(无需求解) (5分)

$$\frac{105}{1009} = (-1)^{\frac{105-1}{2} \cdot \frac{1009-1}{2}} \left(\frac{64}{105} \right) = \left(\frac{8^{2}}{105} \right) = 1$$

$$\frac{105}{1009} = (-1)^{\frac{105-1}{2} \cdot \frac{1009-1}{2}} \left(\frac{64}{105} \right) = (\frac{8^{2}}{105}) = 1$$

4. 利用多项式 $x^3 + 2x + 1$ 构造一个有限域,并写出有限域中元素的个数和有限域的特征(答案不唯一,写出一个合理答案即可). **(5分)**

5. 设 G 为无限阶循环群,生成元为 a. 构造从 \mathbb{Z} 到 G 的映射 $f: \mathbb{Z} \to G$,满足 $f(n) = a^n, n \in \mathbb{Z}$. 请说明 f 是满同态映射的理由,并指出同态核 $\ker f$,最后写出结合上述条件与同态基本定理得到的结论. (6 分)

$$\begin{array}{ll}
\overrightarrow{A} : & \forall n_1, n_2 \in \mathbb{Z}, f(n_1 + n_2) = a^{n_1 + n_2} = a^{n_1} \cdot a^{n_2} = f(n_1) \cdot f(n_2) \\
\overrightarrow{A} : & \forall b \in \mathbb{G}, \exists m \in \mathbb{Z} \cdot S.t \quad a^m = b \\
& \text{ker} f = \{o\}, \\
& \frac{\mathbb{Z}}{\langle o \rangle} \cong \mathbb{G} \quad (\overrightarrow{A} \mathbb{Z} \cong \mathbb{G})
\end{array}$$

二、计算题(共计 25 分)

1. 计算2¹⁰⁰⁰⁰(mod 55). (**5**分)

$$\varphi(55) = 40$$
. $(0000 = 2 \int 0 \times 40$

$$2^{(0000)} = (2^{40})^{250} = |2^{50}| = |(mod 55)$$

- 2. 设 \mathbb{Z}_{23} 上的椭圆曲线为 $E: y^2 = x^3 + 3x + 1$, P = (5,7)是其上一点
- (1) 求点 2P 的坐标; (5分)
- (2) 求点 3*P* 的坐标;(5 分)
- (3) 求点 5P 的阶. (10分)

(1)
$$k = \frac{3 \times 5 + 3}{2 \times 7} = \frac{39}{7} \times 70 = -1 \pmod{23}$$

$$\begin{cases} x_3 = k^2 - x_1 - x_2 = 1 - 5 - 5 = 14 \pmod{23} \\ y_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = -(5 - 14) - 7 = 2 \pmod{23} \end{cases}$$

$$\therefore 2p = ((4, 2))$$

(2)
$$3p = 2p + p$$

 $k = \frac{7^{-2}}{5^{-14}} = -\frac{5}{9} = -\frac{5}{9} \times 162 = 2 \pmod{23}$

$$\begin{cases} x_3 = k^2 - x_1 - x_2 = 4 - 5 - 14 = 8 \pmod{2} \\ y_3 = k_1 x_1 - x_3 - y_1 = 2(5 - 8) - 7 = (0 \pmod{2}) \end{cases}$$

(3)
$$5p = 3p + 2p$$

 $k = \frac{(0-2)}{8-14} = -\frac{4}{3} = -\frac{4}{3} \times 24 = 14 \pmod{24}$

$$\int x_3 = k^2 - x_1 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23}$$

$$R = 8-14 = -3 = 3 \times 24 = 14 \pmod{23}$$

 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14^2 - 14 - 8 = 13 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k^2 - x_3 - x_2 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 14 \pmod{23} \end{cases}$
 $\begin{cases} x_3 = k(x_1 -$

$$k = \frac{3 \times 13 + 3}{2 \times 12} = \frac{81}{4} = \frac{81}{4} \times 24 = 4 \text{ (md 23)}$$

$$\begin{cases} x_1 = k^2 x_1 - x_2 = 4^2 - 13 - 13 = 13 \pmod{23} \\ y_2 = k(x_1 - x_3) - y_1 = 4(13 - 13) - 12 = 11 \pmod{23} \end{cases}$$

$$|SP = |OP + SP|, k = \frac{12-11}{12-11} = \infty$$

三、应用题(共15分)

得分

Rabin 是一种公钥密码算法,主要参数如下: 私钥为(p,q) (p 和 q 为 素数),公钥为 $n = p \times q$,明文为 m,密文为 c.

加密过程为: $c = m^2 \pmod{n}$

解密过程为: 求解方程 $x^2 = c \pmod{n}$

现已知 p = 19, q = 23,请根据所学的数学知识回答下面两个问题:

- 1. 设明文消息为66,求对应的密文.(3分)
- 2. 计算上一问中的密文所对应的 4 个可能的明文 (12 分)

· 阿和印刷是66,181,256,371 (mod 437)

四、证明题(共计35分)

得分

- 1. 设n是一个正整数,证明:
- (1) $42|(n^7-n)$ (7分)

$$(2) \varphi(2n) = \begin{cases} \varphi(n) & n \text{ 为奇数} \\ 2\varphi(n) & n \text{ 为偶数} \end{cases}$$
 (7 分)

记明: (1) 根据是引起理 n=n(mod 7), n=n(mod 3)
n=n(mod 2)

 $(2 \ n^{7} = (n^{2})^{3} \cdot n = (n^{3})^{3} \cdot n$ $(2 \ n^{7} = (n^{2})^{3} \cdot n = (n^{3})^{3} \cdot n$ $(2 \ n^{7} = (n^{2})^{3} \cdot n = n^{3} = n \pmod{3})$ $(3 \ n^{7} = (n^{2})^{3} \cdot n = n^{3} \cdot n = n^{4} = (n^{2})^{2} = n^{4} = n \pmod{2}$ $(3 \ n^{7} = n \pmod{4}) \cdot \text{ Pp } 4a \mid (n^{7} - n)$

(2) n为亏数时,(2,n)=1 ·· Y(2n)=Y(2)·Y(n)=Y(n).

n为偏数时,设n=25.t.tn奇数。

$$\varphi(2n) = \varphi(2^{s+1}, t) = \varphi(2^{s+1}) \varphi(t)$$

$$= 2^{s} \cdot \varphi(t)$$

$$= 2 \cdot 2^{s-1} \varphi(t)$$

$$= 2 \cdot \varphi(2^{s}) \varphi(t)$$

$$= 2 \cdot \varphi(2^{s}) \varphi(t)$$

$$= 2 \cdot \varphi(2^{s}, t)$$

$$= 2 \cdot \varphi(n)$$

: 得证

- 2. 请证明以下命题:
- (1) 域是整环; (7分)
- (2) 有限交换整环是域; (7分)
- (3) 不存在元素个数为 50 的整环; (7分)

记明: (1) 设下为城、即沿下中不在东西为 假设下中存在寒雨子,即存在在,b∈F。 Q≠0.b≠0.满足a.b=0. 已知下为城、如公a.b约为河道元素,于这有 a.b.b'=(a.b)·b'=0.b'=0

 $a \cdot b \cdot b^{-1} = a \cdot (b \cdot b^{-1}) = a$

ラ a=0 計

网络可拉姆 6=0 音情

二个的设不成立 即不存在零码 "城是鬼啊"

(2) 设(F,+,·) 物酮酸,其中活为F={a,a,··· an}.
ai + aj (i + j)·

对YaeF·构证集合a.F=fa.a.,...a.a.).

由于转闭性 a.a.e F ·· af cF

stfta·ai, a·aj, a·ai + a·aj sim a(ai-aj)=0 fft

到2-12存在 a·ai∈ a·F·使 a·ai=1.

即有:任意排露活透一这存在逆元

: 有限期是城

(试卷右侧为草稿区,可使用计算器)第 6 页,共6页

(3) 假设存在活意了较为50公惠环,那么该事不是有限惠环。则为有限城、市和县城公活意了较为意故或意致言篇。

1.50不是表校,也不是表校方军

二新

二个人的人

· 不存在透了较为50公妻啊.