

“信息安全数学基础（上）”试卷(A 卷)

一. 计算题（每题 10 分，共 60 分）。

1. 求整数 s 和 t ，使得 $793s+2769t=(793,2769)$ 。
2. $31^{48413} \bmod 113$ 。
3. 求解同余式 $x^3+5x^2+9\equiv 0 \pmod{27}$ 。
4. 判断同余式 $x^2\equiv 37 \pmod{101}$ 是否有解？有解时求出其所有解。
5. 求模 31 的所有原根，并且求解如下高次剩余 $x^6\equiv 2 \pmod{31}$ 。
6. （1）求相邻的四个整数，它们依次可被 4, 9, 25, 49 整除；（2）求 13 的倍数，使得该数被 3, 5, 7, 11 除的余数是 2。

二. 证明题（每题 10 分，共 20 分）

- （1）设 a, b 为异奇偶的正整数，且 $(a, b)=1$ ，证明 $(a^2+b^2, a+b)=1$ ；
- （2）设 a, m 是正整数， $(a, m)=1, 0 < a < m$ ，记集合 $M = \{1, 2, 3, \dots, m-1\}$ 。

现对集合 M 中的每个数 i 涂上黑色或白色，要满足以下条件：（1） i 和 $m-i$ 要涂上同一种颜色；（2）当 $i \neq a$ 时， i 和 $|a-i|$ 要涂上同一种颜色。证明：所有的数一定都涂上同一种颜色。

三. 在 RSA 系统中，存在一种 $p-1$ 因子分解法，使得我们可以轻易地

分解因子 n 。若 $n = pq$ ，且 $p-1$ 的所有素因数均很小，即 $p-1 = \prod_{i=1}^t p_i^{a_i}$ ，

其中， p_i 为第 i 个素数， $a_i \geq 1$ 为整数，且所有 $p_i < A$ ， A 为已知的小正整数。（事实上，对于一个素数而言， $a_i > 1$ 的情况是很少出现的。）则

我们可令 $\{p_1, p_2, \dots, p_k\}$ 为所有小于 A 的素数, 任意选取估计值 $a \geq 1$, 令 $r = \prod_{i=1}^k p_i^a$, 则有 $p-1 \mid r$, 由费马定理知 $2^r \equiv 1 \pmod{p}$, 即 $p \mid (2^r - 1)$ 。令 $x = 2^r \bmod n$, 当 $x=1$ 时, 则选取下一个素数 3 代替 2, 直到 $x \neq 1$ 为止。当 $x \neq 1$ 时, 有 $(x-1, n) = p$, 于是可以将 n 因子分解得到 p 和 q 。试用这种方法分解整数 $n=118829$ 。(提示: 选取 A 为 14, $a=1$) (20 分)

答案

一 计算题 (每题 10 分, 共 60 分)。

1 解: 因为 $2769=793*3+390$, $793=390*2+13$, $390=13*30$, 即 $(793, 2769)=13$, 而 $13=793-390*2=793-(2769-793*3)*2=793*7-2769*2$ 即 $s=7, t=-2$; (注意, 此题答案不唯一)

2、解 因为 $\varphi(113) = 112$, $48413=112*432+29$, 所以 $31^{48413} \bmod 113 = 31^{29} \bmod 113$,

$(29)_{10} = (11101)_2$, 于是

$m_0=1, a_0=31, b_0=31$, $m_1=0, a_1=57, b_1=31$, $m_2=1, a_2=85, b_2=36$, $m_3=1, a_3=106, b_3=87$, $m_4=1, a_4=49, b_4=82$

所以 $31^{48413} \bmod 113 = 82$

3 解 对于 $f(x) = x^3 + 5x^2 + 9$, 有 $f'(x) = 3x^2 + 10x$, 直接验算, 知同余式

$f(x) \equiv 0 \pmod{3}$ 有两个解 $x \equiv 0, 1 \pmod{3}$ 。因为 $f'(0) = 0, f'(1) = 13$, 所以

$3 \mid f'(0), 3 \nmid f'(1)$, 对于 $x \equiv 1 \pmod{3}$, 依次求出对应的同余式 $x^3 + 5x^2 + 9 \equiv 0 \pmod{27}$

的解: $f'(1) \equiv 1 \pmod{3}$, $f'(1)^{-1} \bmod 3 = 1$; 其次, 计算

$$t_1 \equiv -\frac{f(1)}{3} f'(1)^{-1} \bmod 3 \equiv 1 \pmod{3},$$

$$x_2 \equiv 1 + 3t_1 \equiv 4 \pmod{9}, \text{ 最后, 计算 } t_2 \equiv -\frac{f(x_2)}{3^2} f'(1)^{-1} \bmod 3 \equiv 1 \pmod{3}$$

$x_3 \equiv x_2 + 3^2 t_2 \equiv 13 \pmod{27}$ 。因此, 对应于 $x \equiv 1 \pmod{3}$ 的同余式 $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ 的解

为 $x_3 \equiv 13 \pmod{27}$; 对于 $x \equiv 0 \pmod{3}$, 因为 $f(0) = 9 \equiv 0 \pmod{9}$, 所以

$x \equiv 0, 3, 6 \pmod{9}$ 都是同余式 $f(x) \equiv 0 \pmod{9}$ 的解。进一步, 对于 $x \equiv 0 \pmod{9}$, 因为

$f(0) = 9 \not\equiv 0 \pmod{27}$, 所以 $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ 没有 $x \equiv 0 \pmod{9}$ 对应的解; 对于

$x \equiv 3 \pmod{9}$, 因为 $f(3) \equiv 0 \pmod{27}$, 所以 $x \equiv 3, 12, 21 \pmod{27}$ 都是同余式

$f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ 对应于 $x \equiv 3 \pmod{9}$ 的解；对于 $x \equiv 6 \pmod{9}$ ，因为 $f(6) \equiv 0 \pmod{27}$ ，所以 $x \equiv 6, 15, 24 \pmod{27}$ 都是同余式 $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ 对应于 $x \equiv 6 \pmod{9}$ 的解。即同余式 $f(x) \equiv 0 \pmod{27}$ 的解为 $x \equiv 3, 6, 12, 13, 15, 21, 24 \pmod{27}$ 。

4 解因为 101 为奇素数，且 $\left(\frac{37}{101}\right) = \left(\frac{101}{37}\right) = \left(\frac{27}{37}\right) = \left(\frac{3}{37}\right) = \left(\frac{1}{3}\right) = 1$ ，故同余式有解，解数为 2。因为 $101 \bmod 4 = 1$ ，且 $101-1=100=2*2*25$ 所以容易由公式计算出该同余式的解为 $x \equiv 21, 80 \pmod{101}$ 。

5 解 由原根的判断方法计算 $\varphi(31) = 30 = 2 * 3 * 5$ ， $2^6 \bmod 31 = 2$ ， $2^{10} \bmod 31 = 1$ ， $3^6 \bmod 31 = 16$ ， $3^{10} \bmod 31 = 25$ ， $3^{15} \bmod 31 = 30$ ，所以模 31 的最小原根为 3，其他的所有原根分别为 3, 17, 13, 24, 22, 12, 11, 21。因为 $3^{24} \bmod 31 = 2$ ，令 $x \equiv 3^y \pmod{31}$ ，则有 $6y \equiv 24 \pmod{30}$ ，所以 $y \equiv 4, 9, 14, 19, 24, 29 \pmod{30}$ ，于是所以 $x \equiv 19, 29, 10, 12, 2, 21 \pmod{31}$ 。

6 解 (1) 设最小的一个数为 x ，则

$$x \equiv 0 \pmod{4}, x+1 \equiv 0 \pmod{9}, x+2 \equiv 0 \pmod{25}, x+3 \equiv 0 \pmod{49},$$

由中国剩余定理易解得 $x \equiv 29348 \pmod{44100}$ ；

(2) 设这个数为 $13x$ ，则 $13x \equiv 2 \pmod{3}$ ， $13x \equiv 2 \pmod{5}$ ， $13x \equiv 2 \pmod{7}$ ，

$$13x \equiv 2 \pmod{11},$$

由中国剩余定理易解得 $x \equiv 89 \pmod{1155}$ 。

二. 证明题 (每题 10 分，共 20 分)

(1) 证明：因为 $a^2+b^2=(a+b)a+b(b-a)$ ，所以 $(a^2+b^2, a+b) = (a+b, b(b-a))$ ，又因为 $a+b=b+a$ ，所以 $(a+b, b) = (b, a) = (a, b) = 1$ ，从而 $(a^2+b^2, a+b) = (a+b, b(b-a)) = (a+b, a-b) = (a+b, 2b) = (a+b, 2) = 1$ 。(最后一步用到了 a, b 异奇偶的条件)

(2) 证 我们的想法是把要涂色的集合 M 扩充到全体整数，除已知两条外另外满足：(3) 属于模 m 的同一个剩余类中的数涂上相同的颜色；(4) 0 和 a 要涂上同一种颜色。这样就可以对全体整数涂色，这样的涂色应该满足如下性质：

① 对任意的整数 j ， j 和 $-j$ 一定涂相同的颜色。因为对于任意的整数 j ，必存在整数 i ，

使得 $0 \leq i < m, j \equiv i \pmod{m}$ ，由 (3) 知 j 和 i 同色；而 $-j \equiv -i \equiv m-i \pmod{m}$ ，所以由

(3) 知 $-j$ 和 $m-i$ 同色，从而由 (1) 和 (4) 知 $-j$ 和 j 同色。

② 对任意的整数 j , j 和 $j-a$ 同色, 从而属于模 a 的同一个剩余类中的数涂上相同的颜色。

因为对于任意的整数 j , 必存在整数 i , 使得 $0 \leq i < m, j \equiv i \pmod{m}$, 由 (3) 知 j 和 i 同色, 而由 (2) 知 i 和 $|a-i|$ 同色, 进而由 ① 知, $i-a$ 和 $|a-i|$ 同色, 进而推出 j 和 $i-a$ 同色; 由条件 (3) 知, 属于模 m 的同一个剩余类中的数同色, 因为 $j \equiv i \pmod{m}$, 所以 $(i-a) \equiv (j-a) \pmod{m}$, 因此 $j-a$ 和 $i-a$ 同色, 从而 j 和 $j-a$ 同色。

由 ① 和 ② 知, 对于任意的整数 j , j 和 $j+sm+ta$ 同色, 其中 s 和 t 为任意的整数。由条件 $(a, m) = 1$ 知, 存在整数 s_1, t_1 , 使得 $s_1 m + t_1 a = 1$, 所以 j 和 $j+1$ 同色, 即所有整数同色。

三. 解 首先令 A 为 14, $a = 1$, 则

$$r = \prod_{i=1}^k p_i^a = 2 \times 3 \times 5 \times 7 \times 11 \times 13 = 30030,$$

$$x = 2^r \bmod n = 103935,$$

$$(x-1, n) = (103934, 118829) = 331,$$

所以 $n = 331 \times 359$ 。

“信息安全数学基础下册” 试卷(A 卷)

一. 名词解释 (20 分)

1. 循环群; 2. 群同构; 3. 正规子群; 4. 有限域。

二. 设 $\sigma = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f \\ b & c & d & e & a & f \end{pmatrix}$, $\tau = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f \\ d & e & b & c & f & a \end{pmatrix}$,

计算 $\sigma\tau$, $\tau\sigma$, σ^{-1} 。(10 分)

三. 求 4 阶对称群 S_4 的所有子群。(10 分)

四. 求 $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x + 1)$ 中的生成元 $g(x)$, 并且计算出所有的生成元。(15 分)

五. 求模 6 剩余类加法群 $\langle \mathbb{Z}_6, + \rangle$ 到模 7 剩余类乘法群 $\langle \mathbb{Z}_7 - \{0\}, \times \rangle$ 的所有同构映射。(15 分)

六. 求 $\{3 \cdot a, 4 \cdot b, 5 \cdot c\}$ 的 10 组合数。(15 分)

七. 求解递推关系

$$\begin{cases} f(n) = -f(n-1) + 3f(n-2) + 5f(n-3) + 2f(n-4) \\ f(0) = 1, f(1) = 0, f(2) = 1, f(3) = 2. \end{cases} \quad (15 \text{ 分})$$

答案(A 卷)

一 名词解释 (每小题 5 分, 共 20 分)。

1 循环群: 设 $\langle G, * \rangle$ 为群, 如果存在一个元素 $a \in G$, 使 $G = \{a^k \mid k \in \mathbb{Z}\}$, 则称 G 为循环群, 记作 $G = \langle a \rangle$, 称 a 是 G 的生成元;

2 群同构: 设 $(R_1, +)$ 和 (R_2, \oplus) 是两个群, 函数 $f: R_1 \rightarrow R_2$ 是一一映射, 若任意 $a, b \in R_1$, 有 $f(a+b) = f(a) \oplus f(b)$, 则称 f 是 $(R_1, +)$ 到 (R_2, \oplus) 的群同构;

3 正规子群: 设 H 是 G 的子群, 如果对 H 中的任意元素 a , 都有 $aH = Ha$, 则称 H 是 G 的正规子群。

4 有限域: 设 $(R, +, \bullet)$ 是交换环, 如果对于 R 的每一个非零元素, 关于运算 \bullet 都有可逆元, 且集合 R 中元素个数有限, 则称 $(R, +, \bullet)$ 为有限域。

二、解

$$\sigma\tau = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f \\ e & b & c & f & d & a \end{pmatrix};$$

$$\tau\sigma = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f \\ e & a & c & d & f & b \end{pmatrix};$$

$$\sigma^{-1} = \begin{pmatrix} a & b & c & d & e & f \\ e & a & b & c & d & f \end{pmatrix};$$

三 求 4 阶对称群 S_4 的所有子群。(10 分)

解: 一阶子群 $\{(1)\}$

二阶子群 $\{(1), (12)\}, \{(1), (13)\}, \{(1), (14)\}, \{(1), (23)\}, \{(1), (24)\}, \{(1), (34)\}, \{(1), (12)(34)\}, \{(1), (13)(24)\}, \{(1), (14)(23)\}$

三阶子群 $\{(1), (123), (132)\}, \{(1), (124), (142)\}, \{(1), (134), (143)\}, \{(1), (234), (243)\}$

四阶子群 $\{(1), (1234), (13)(24), (1432)\}, \{(1), (1243), (14)(23), (1342)\}, \{(1), (1324), (12)(34), (1423)\}, \{(1), (12), (34), (12)(34)\}, \{(1), (13), (24), (13)(24)\}, \{(1), (14), (23), (14)(23)\}$

六阶子群 $\{(1), (12), (13), (23), (123), (132)\}, \{(1), (12), (14), (24), (124),$

$(142)\}$, $\{(1), (13), (14), (34), (134), (143)\}$, $\{(1), (23), (24), (34), (234), (243)\}$

八阶子群 $\{(1), (1234), (13)(24), (1432), (13), (24), (12)(34), (14)(23)\}$, $\{(1), (1243), (13)(24), (1342), (14), (23), (12)(34), (14)(23)\}$, $\{(1), (1324), (13)(24), (1423), (12), (34), (12)(34), (14)(23)\}$

二十四阶子群 S_4

四、解：首先判断 x 为 $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x + 1)$ 的生成元， $(k, 15) = 1$ ，则 x^k 为所有的生成元。

$k=1, 2, 4, 7, 8, 11, 13, 14$, x^k 分别为：

$$x, x^2, x+1, x^3+x+1, x^2+1, x^3+x^2+x, x^3+x^2+1, x^3+1$$

五、解 因为 $\langle Z_6, + \rangle = \langle 1 \rangle = \langle 5 \rangle$, $\langle Z_7 - \{0\}, \times \rangle = \langle 3 \rangle = \langle 5 \rangle$ ，所以模 6 剩余类加法群 $\langle Z_6, + \rangle$ 到模 7 剩余类乘法群 $\langle Z_7 - \{0\}, \times \rangle$ 的所有同构映射为

$$f_1: 1^k \rightarrow 3^k \quad f_2: 1^k \rightarrow 5^k$$

$$1 \rightarrow 3, 2 \rightarrow 2, 3 \rightarrow 6, 4 \rightarrow 4, 5 \rightarrow 5, 0 \rightarrow 1, 1 \rightarrow 5, 2 \rightarrow 4, 3 \rightarrow 6, 4 \rightarrow 2, 5 \rightarrow 3, 0 \rightarrow 1$$

$$f_3: 5^k \rightarrow 3^k \quad f_4: 5^k \rightarrow 5^k$$

$$5 \rightarrow 3, 4 \rightarrow 2, 3 \rightarrow 6, 2 \rightarrow 4, 1 \rightarrow 5, 0 \rightarrow 1, 5 \rightarrow 5, 4 \rightarrow 4, 3 \rightarrow 6, 2 \rightarrow 2, 1 \rightarrow 3, 0 \rightarrow 1$$

六、解 令 $S_\infty = \{\infty \cdot a, \infty \cdot b, \infty \cdot c\}$ ，则 S_∞ 的 10 组合数为

$$\binom{10+3-1}{10} = \binom{12}{2} = 66$$

设集合 A 是 S_∞ 的 10 组合数全体，则 $|A| = 66$ ，现在要求在 10 组合数中 a 的个数小于等于 3， b 的个数小于等于 4， c 的个数小于等于 5。定义性质集合 $P = \{P_1, P_2, P_3\}$ ，其中：

P_1 ：10 组合数中 a 的个数大于等于 4；

P_2 ：10 组合数中 a 的个数大于等于 5；

P_3 ：10 组合数中 a 的个数大于等于 6；

将满足性质 P_i 的 10 组合全体记为 $A_i (1 \leq i \leq 3)$ ，那么 A_i 中的元素可以看作是由

S_∞ 的 $10-4=6$ 组和再拼上 4 个 a 构成的，所以

$$|A_1| = \binom{10-4+3-1}{10-4} = \binom{8}{6} = 28$$

类似地，有

$$|A_2| = \binom{10-5+3-1}{10-5} = \binom{7}{5} = 21, \quad |A_3| = \binom{10-6+3-1}{10-6} = \binom{6}{4} = 15,$$

$$|A_1 \cap A_2| = \binom{10-4-5+3-1}{10-4-5} = \binom{3}{1} = 3, \quad |A_1 \cap A_3| = \binom{10-4-6+3-1}{10-4-6} = \binom{2}{0} = 1,$$

$$|A_2 \cap A_3| = 0, \quad |A_1 \cap A_2 \cap A_3| = 0.$$

而 a 的个数小于等于 3, b 的个数小于等于 4, c 的个数小于等于 5 的 10 组合全体为

$\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}$, 根据容斥原理知, 它的元素个数为

$$|\overline{A_1} \cap \overline{A_2} \cap \overline{A_3}| = |A| - (|A_1| + |A_2| + |A_3|) + (|A_1 \cap A_2| + |A_1 \cap A_3| + |A_2 \cap A_3|) - |A_1 \cap A_2 \cap A_3| \\ = 66 - (28 + 21 + 15) + (3 + 1 + 0) - 0 = 6$$

七、解 该递推关系的特征方程为 $x^4 + x^3 - 3x^2 - 5x - 2 = 0$, 特征根为

$$x_1 = x_2 = x_3 = -1, x_4 = 2.$$

对应于 $x = -1$ 的解为 $f_1(n) = c_1(-1)^n + c_2n(-1)^n + c_3n^2(-1)^n$; 对应于

$x = 2$ 的解为 $f_2(n) = c_42^n$, 因此递推关系的通解为

$$f(n) = f_1(n) + f_2(n) = c_1(-1)^n + c_2n(-1)^n + c_3n^2(-1)^n + c_42^n$$

代入初始值, 得到方程组

$$\begin{cases} c_1 + c_4 = 1 \\ -c_1 - c_2 - c_3 + 2c_4 = 0 \\ c_1 + 2c_2 + 4c_3 + 4c_4 = 1 \\ -c_1 - 3c_2 - 9c_3 + 8c_4 = 2 \end{cases}$$

解这个方程组得

$$c_1 = \frac{7}{9}, c_2 = -\frac{1}{3}, c_3 = 0, c_4 = \frac{2}{9}$$

所以, 原递推关系的解为

$$f(n) = (-1)^n \frac{7}{9} - (-1)^n \frac{1}{3}n + \frac{2}{9} \cdot 2^n.$$