

武汉大学计算机学院

2014-2015 学年度第一学期 2013 级弘毅班

《信息安全数学基础》期末考试试卷 (A) 答案

一. 计算题 (每小题 10 分, 共 50 分)。

1. 求整数 s 和 t , 使得 $sa+tb=(a,b)$:

(1) $a=127, b=833$; (2) $a=987, b=2668$ 。

解: 因为 $833=127*6+71$, $127=71*1+56$, $71=56+15$,
 $56=15*3+11$, $15=11+4$, $11=4*3-1$;

所以 $1=4*3-11=15*3-11*4=15*15-56*4=15*71-56*19=$
 $71*34-127*19=833*34-127*223$,

即 $s=34, t=-223, (a,b)=1$;

(2) 因为 $2668=987*2+694$, $987=694+293$, $694=293*2+108$, $293=108*2+77$,
 $108=77+31$, $77=31*2+15$, $31=15*2+1$;

所以 $1=31-15*2=31*5-77*2=108*5-77*7=108*19-293*7=$
 $694*19-293*45=694*64-987*45=2668*64-987*173$

即 $s=-173, t=64, (a,b)=1$. (注意, 此题答案不唯一)

2. 运用模重复平方方法计算 $473^{17} \bmod 713$ 。

解: 令 $x=473^{17}$, 因为 $713=23 \times 31$, 所以计算 $x \bmod 713$ 等价于求解同余式组

$$\begin{cases} x \equiv 473^{17} \equiv a \pmod{23} \\ x \equiv 473^{17} \equiv b \pmod{31} \end{cases}$$

利用同余的性质, 上面同余式组可以简化为

$$\begin{cases} x \equiv 13^{17} \equiv a \pmod{23} \\ x \equiv 8^{17} \equiv b \pmod{31} \end{cases}$$

因为 $(17)_{10} = (10001)_2$

由模重复平方算法 2.1.1 可以依次计算得到

$$m_0=1, \quad a_0=13, \quad b_0=13,$$

$$m_1=0, \quad a_1=8, \quad b_1=13,$$

$$m_2=0, \quad a_2=18, \quad b_2=13,$$

$$m_3=0, \quad a_3=2, \quad b_3=13,$$

$$m_4=1, \quad a_4=4, \quad b_4=6$$

所以第一个同余式为 $x \equiv 6 \pmod{23}$

同理计算第二个同余式为 $x \equiv 2 \pmod{31}$

由中国剩余定理可得同余式组

$$\begin{cases} x \equiv 6 \pmod{23} \\ x \equiv 2 \pmod{31} \end{cases}$$

的解为 $x \equiv 31 \cdot 3 \cdot 6 + 23 \cdot 27 \cdot 2 \equiv 374 \pmod{713}$

所以 $473^{17} \pmod{713} = 374$ 。

3. 求解同余式 $x^2 + x + 7 \equiv 0 \pmod{27}$ 。

解 因为 $(4, 27) = 1$, 所以由同余式的性质可以得到

$4x^2 + 4x + 28 \equiv 0 \pmod{27}$, 即 $4x^2 + 4x + 1 \equiv 0 \pmod{27}$, 于是

$(2x+1)^2 \equiv 0 \pmod{27}$, 因此 $2x+1 \equiv 0 \pmod{9}$, 利用一次同余式的求解方法得

$x \equiv 4 \pmod{9}$, 所以原同余式的解为

$x \equiv 4, 13, 22 \pmod{27}$ 。

4. 判断同余式 $x^2 \equiv 102 \pmod{259}$ 是否有解? 有解时求出其所有解。

解 因为 $259 = 7 \times 37$ 不是素数, 原同余式等价于同余式组
$$\begin{cases} x^2 \equiv 102 \equiv 4 \pmod{7} \\ x^2 \equiv 102 \equiv 28 \pmod{37} \end{cases}$$

因为 $\left(\frac{4}{7}\right) = \left(\frac{28}{37}\right) = 1$, 故同余式有解, 解数为 4。因为 $7 \pmod{4} = 3$, 所以容易计算

第一个同余式的解为 $x \equiv \pm 4 \cdot \frac{7+1}{4} \equiv \pm 2 \pmod{7}$, 而 $37 \pmod{4} = 1$, 所以可以计算出第二个同余式的解为 $x \equiv \pm 18 \pmod{37}$, 应用中国剩余定理求得同余式的解为 $x \equiv \pm 19, \pm 93 \pmod{259}$ 。

5. 设 $\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 2 & 3 & 4 & 5 & 1 & 6 \end{pmatrix}$, $\tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 4 & 5 & 2 & 3 & 6 & 1 \end{pmatrix}$,

计算 $\sigma\tau$, $\tau\sigma$, σ^{-1} 。

解: $\sigma\tau = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 1 & 3 & 4 & 6 & 2 \end{pmatrix}$;

$\tau\sigma = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 \\ 5 & 2 & 3 & 6 & 4 & 1 \end{pmatrix}$;

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

二. 证明题 (每小题 10 分, 共 20 分)

1. 设 $m \geq 3$, 证明: 模 m 的最小正简化剩余系的各数之和等于 $m\varphi(m)/2$ 。

证明: 设 a_1, a_2, \dots, a_s 是所有小于 $m/2$ 且和 m 互素的正整数, 则有

$$m/2 < m - a_i < m, \text{ 且 } (m - a_i, m) = 1, i = 1, 2, \dots, s,$$

并且对于任意一个正整数 a , 如果它满足

$$m/2 < a < m, \text{ 且 } (a, m) = 1,$$

则有 $0 < m - a < m/2$, 且 $(m - a, m) = 1$, 因此一定存在一个正整数 $a_i, 1 \leq i \leq s$, 使得

$$m - a = a_i, \text{ 即 } a = m - a_i, \text{ 所以}$$

$$a_1, a_2, \dots, a_s, m - a_s, m - a_{s-1}, \dots, m - a_1$$

构成模 m 的最小正简化剩余系, 所以得 $\varphi(m) = 2s$, 且

$$a_1 + a_2 + \dots + a_s + m - a_s + \dots + m - a_1 = ms = m\varphi(m)/2.$$

2. 应用勒让德符号证明形如 $8k+3$ 的素数有无穷多个。

证明: 反证法。如果形如 $8k+3$ 的素数只有有限多个。设这些素数为 p_1, p_2, \dots, p_k , 考虑整数

$$N = (p_1 p_2 \cdots p_k)^2 + 2$$

因为 N 形如 $8k+3$, $N > p_i, 1 \leq i \leq k$, 所以 N 为合数, 设 p 为其任意一个素因数,

则 p 为奇数, 且 $(p, p_i) = 1, i = 1, 2, \dots, k$ 。

$$\left(\frac{-2}{p}\right) = \left(\frac{-2+N}{p}\right) = \left(\frac{(p_1 p_2 \cdots p_k)^2}{p}\right) = 1 = (-1)^{\frac{p \cdot p-1}{8} + \frac{p-1}{2}},$$

即 p 是形如 $8k+1$ 或 $8k+3$ 的素数, 则 N 一定存在形如 $8k+3$ 的素因数 q (否则 N 是形如 $8k+1$ 的素因数, 矛盾), 所以存在整数 $1 \leq j \leq k$, 使得 $q = p_j$, 这与 $(q, p_i) = 1, i = 1, 2, \dots, k$ 矛盾。

三. 简述题 (每小题 10 分, 共 30 分)

1. 简述求模 47 的最小原根的方法以及由此求解如下高次剩余 $x^5 \equiv 29 \pmod{47}$ 的步骤。

答: 因为 $\phi(47) = 46 = 2 \times 23$, 所以只需验证 g^2, g^{23} 模 47 是否为 1 即可, 逐个计算可得:

$$2^2 \bmod 47 = 4, 2^{23} \bmod 47 = 1,$$

$$3^2 \bmod 47 = 9, 3^{23} \bmod 47 = 1,$$

$$5^2 \bmod 47 = 25, 5^{23} \bmod 47 = 46$$

故 5 是模 47 的原根。

分别计算 $5^n \bmod 47$ 为 5, 25, 31, 15, 23, 21, 11, 8, 40, 12, 13, 18, 43, 27, 41, 17, 38, 2, 10, 3, 15, 28, 46, 42, 22, 16, 33, 24, 26, 36, 39, 7, 35, 34, 29, 4, 20, 6, 30, 9, 45, 37, 44, 32, 19, 1。

令 $x \equiv 5^y \pmod{47}$ 因为 $29 \equiv 5^{35} \equiv 5^{5y} \pmod{47}$, 于是 $5y \equiv 35 \pmod{46}$, $y \equiv 7 \pmod{46}$, 所以 $x \equiv 11 \pmod{47}$ 。

2. 给出集合 $\{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$ 上的加法和乘法运算表, 使得该系统构成有限域。

答: $\text{GF}(8) = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}$, 先找一个 $\text{GF}(2)[x]$ 的一个 3 次不可约多项式 $x^3 + x + 1$, 加法表为

+	0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	1	2	3	4	5	6	7
1	1	0	3	2	5	4	7	6
2	2	3	0	1	6	7	4	5
3	3	2	1	0	7	6	5	4
4	4	5	6	7	0	1	2	3
5	5	4	7	6	1	0	3	2
6	6	7	4	5	2	3	0	1
7	7	6	5	4	3	2	1	0

乘法表为

*	0	1	2	3	4	5	6	7
0	0	0	0	0	0	0	0	0

1	0	1	2	3	4	5	6	7
2	0	2	4	6	3	1	7	5
3	0	3	6	5	7	4	1	2
4	0	4	3	7	6	2	5	1
5	0	5	1	4	2	7	3	6
6	0	6	7	1	5	3	2	4
7	0	7	5	2	1	6	4	3

3. 简述群的定义。

答: 设 $\langle G, * \rangle$ 是代数系统, $*$ 为 G 上的二元运算, 如果 $*$ 运算是可结合的, 则称 $\langle G, * \rangle$ 为半群。如果 $\langle G, * \rangle$ 为半群, 并且二元运算 $*$ 存在单位元 $e \in G$, 则称 $\langle G, * \rangle$ 为么半群。如果 $\langle G, * \rangle$ 为半群, 并且二元运算 $*$ 存在单位元 $e \in G$, G 中的任何元素 x 都有逆元 $x^{-1} \in G$, 则称 $\langle G, * \rangle$ 为群, 可简记为 G 。