

武汉大学计算机学院 2010-2011 学年第一学期

“信息安全数学基础” 答案(B 卷)

一. 计算题 (每小题 10 分, 共 80 分)。

1. 计算勒让德符号 $\left(\frac{23}{31}\right)$, $\left(\frac{21}{29}\right)$, $\left(\frac{37}{101}\right)$ 。

$$\text{解 } \left(\frac{23}{31}\right) = \left(\frac{-8}{31}\right) = \left(\frac{-1}{31}\right) \left(\frac{2}{31}\right) = -(-1)^{30 \cdot 32/8} = -1;$$

$$\left(\frac{21}{29}\right) = \left(\frac{-8}{29}\right) = -1;$$

$$\left(\frac{37}{101}\right) = \left(\frac{101}{37}\right) = \left(\frac{27}{37}\right) = \left(\frac{3}{37}\right) = \left(\frac{1}{3}\right) = 1;$$

2. 判断同余式 $x^2 \equiv 37 \pmod{101}$ 是否有解? 有解时求出其所有解。

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 $101-1=100=2 \cdot 2 \cdot 25$ 所以容易由公式计算出该同余式的解为 $x \equiv 21, 80 \pmod{101}$ 。

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. 求模 47 的所有原根, 并且建立它的关于最小正原根的指标表, 由此求解如下高次剩余 $x^5 \equiv 29 \pmod{47}$ 。

解 因为 $\varphi(47) = 46 = 2 \times 23$, 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。当 $(d, \varphi(47)) = (d, 46) = 1$ 时, 5^d 是模 47 的原根, 所以模 47 的所有

原根为 5, 31, 23, 11, 40, 13, 43, 41, 38, 10, 15, 22, 33, 26, 39, 35, 29, 20, 30, 45, 44, 19。

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 $x \equiv 11 \pmod{47}$ 。

5. 求 $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x^3 + 1)$ 中的生成元 $g(x)$, 并且计算出所有的生成元。

解: 首先证明 $g(x) = x$ 是一个生成元, $(k, 15) = 1$, 则 $g(x)^k$ 为所有的生成元。

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

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

6. 求 $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x^3 + 1)$ 的所有不可约多项式。

解: $F_{2^4} = F_2[x]/(x^4 + x^3 + 1)$ 中的所有 16 个元素为 0, 1, $x, x+1, x^2, x^2+1, x^2+x, x^2+x+1, x^3, x^3+1, x^3+x, x^3+x+1, x^3+x^2, x^3+x^2+1, x^3+x^2+x, x^3+x^2+x+1$, 其中所有的不可约多项式 $x, x+1, x^2+x+1, x^3+x+1, x^3+x^2+1$ 。

7. 对于由 $GF(2)$ 上的不可约多项式 x^4+x+1 扩成的有限域 $GF(2^4)$, 设 α 是一个本原元, 求 α 的最小多项式

解: 因为 $|\alpha| = 15, 2^4 \bmod 15 = 1$, 所以最小多项式为

$$M(x) = (x - \alpha)(x - \alpha^2)(x - \alpha^4)(x - \alpha^8) = x^4 + x + 1$$

8. 求解递推关系

$$\begin{cases} f(n) = f(n-1) + 9f(n-2) - 9f(n-3) \\ f(0) = 0, f(1) = 1, f(2) = 2 \end{cases}.$$

解: 特征方程为 $x^3 - x^2 - 9x + 9 = 0$ 的根为 1, 3, -3, 故通解为

$$f(n) = c_1 1^n + c_2 3^n + c_3 (-3)^n$$

由初始值得

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

解得 $c_1 = -\frac{1}{4}, c_2 = \frac{1}{3}, c_3 = -\frac{1}{12}$, 因此 $f(n) = -\frac{1}{4} + 3^{n-1} - \frac{1}{12}(-3)^n$ 。

二. 证明: 形如 $8k-1$ 的素数有无穷多个。(10 分)

证明 反证法。如果形如 $8k-1$ 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 $8k-1$, $N > p_i, 1 \leq i \leq k$, 所以 N 为合数, 设 p 为其任意一个素因数, 则 p 为奇数, 且 $(p, p_i) = 1, i = 1, 2, \dots, k$ 。

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

即 p 是形如 $8k-1$ 或 $8k+1$ 的素数, 则 N 一定存在形如 $8k-1$ 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. 简述有限域的构造方式。(10 分)

答: 在有限集合 F 上面定义了两种二元运算加法和乘法, 首先确定集合 F 的元素个数 n , n 必须为 q 或 q^k 的形式, 如果 $n=q$ 则, 加法和乘法定义为模 n 的剩余类加法和乘法。如果 $n=q^k$, 则需要先寻找 $GF(q)[x]$ 上的一个不可约多项式 $m(x)$, 加法和乘法定义为关于模 $m(x)$ 多项式的加法和乘法。