

应用密码学第二次作业解答

1. 试编写一段程序实现扩展欧几里得算法。

解： 算法伪代码：

```
# 给定正整数a, b, 计算gcd(a,b)和Bézout系数s, t, 使得gcd(a,b)=sa+tb
function extended_gcd(a, b)
    s := 0;    old_s := 1;
    t := 1;    old_t := 0;
    r := b;    old_r := a;

    while r != 0
        quotient := old_r div r
        (old_r, r) := (r, old_r - quotient * r)
        (old_s, s) := (s, old_s - quotient * s)
        (old_t, t) := (t, old_t - quotient * t)

    output "Bézout coefficients:", (old_s, old_t)
    output "greatest common divisor:", old_r
```

2. 试证同余方程

$$a_1x_1 + \cdots + a_nx_n \equiv b \pmod{m}$$

有解 (x_1, \dots, x_n) 之充分必要条件为 $(a_1, \dots, a_n, m) \mid b$. 若此条件适合, 则其解的个数(对模 m 不同余者) 为

$$m^{n-1} (a_1, \dots, a_n, m).$$

证明： (必要性) 若方程 $a_1x_1 + \cdots + a_nx_n \equiv b \pmod{m}$ 有解, 则存在整数 (s_1, \dots, s_n, k) 满足

$$a_1s_1 + \cdots + a_ns_n + km = b.$$

由于 $(a_1, \dots, a_n, m) \mid a_i$, $(a_1, \dots, a_n, m) \mid m$, 从而 $(a_1, \dots, a_n, m) \mid b$.

(充分性) 利用归纳法和扩展欧几里得算法容易得到存在整数 (s_1, \dots, s_n, k) (Bézout系数) 使得

$$(a_1, \dots, a_n, m) = a_1 s_1 + \dots + a_n s_n + km.$$

由 $(a_1, \dots, a_n, m) \mid b$ 可知方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv b \pmod{m}$ 存在一组解

$$\left(\frac{b}{(a_1, \dots, a_n, m)} s_1, \dots, \frac{b}{(a_1, \dots, a_n, m)} s_n \right).$$

再计算解的个数。首先, 容易发现, 若方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv b \pmod{m}$ 有解, 则其 \pmod{m} 不同余的解的个数等于方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv 0 \pmod{m}$ 的解的个数; 其次, 设 $d = (a_1, \dots, a_n, m)$, 容易证明方程 $\frac{a_1}{d} x_1 + \dots + \frac{a_n}{d} x_n \equiv 0 \pmod{\frac{m}{d}}$ 的 $\pmod{\frac{m}{d}}$ 不同余的解分别对应着方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv 0 \pmod{m}$ 的 d^n 个 \pmod{m} 不同余的解(请自行验证)。

注意到 $(\frac{a_1}{d}, \dots, \frac{a_n}{d}, \frac{m}{d}) = 1$, 因此可将问题归结为研究方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv 0 \pmod{m}$ 在满足 $(a_1, \dots, a_n, m) = 1$ 时的解的个数。若 $m = p^u$, p 为素数, 则存在 j 使得 $(a_j, m) = 1$, 从而有 $a_j x_j \equiv -\sum_{i \neq j} a_i x_i \pmod{m}$ 。注意到对任意 x_i ($i \neq j$) 的取值, 该方程有唯一解 (\pmod{m} 的意义下), 从而方程解的总数为 m^{n-1} 。根据中国剩余定理可知对一般的 m , 所要考查方程的解数为 m^{n-1} 。最终可得原方程解的个数为

$$d^n \left(\frac{m}{d} \right)^{n-1} = dm^{n-1}.$$

□

方程解的个数也可以使用数学归纳法证明。从代数的角度, 考查方程 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n \equiv b \pmod{m}$ 解的情况, 相当于考查在环 $\mathbb{Z}/(m)$ 中理想 (a_1, \dots, a_n) 是否包含 b 。由于 $\mathbb{Z}/(m)$ 为主理想环, 容易证明 $(a_1, \dots, a_n) = (d)$, 其中 $d = (a_1, \dots, a_n, m)$, 故当 $d \mid b$ 时 $b \in (d)$, 同余方程有解。为了计算解的个数, 考查满同态

$$\psi: (\mathbb{Z}/(m))^n \longrightarrow (d) \quad (x_1, \dots, x_n) \longmapsto \sum_{i=1}^n a_i x_i.$$

根据同态基本定理可得

$$|\ker \psi| = |(\mathbb{Z}/(m))^n|/|(d)| = \frac{m^n}{m/d} = dm^{n-1}.$$

3. 二数余一，五数余二，七数余三，九数余四，问本数。

解：根据中国剩余定理可求得 $x \equiv 157 \pmod{630}$ 。