

题目 1

单位：西安电子科技大学
网络与信息安全学院

Fermat 小定理

给定素数 p , $a \in \mathbb{Z}$, 则有 $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 。

问题1

如果有一个整数 a , $(a, m) = 1$, 使得

$$a^{m-1} \not\equiv 1 \pmod{m}$$

则 m 一定是一个合数。

问题2

如果有一个整数 a , $(a, m) = 1$, 使得

$$a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$$

则 m 一定是一个素数吗？素数或伪素数

$$m = 63 , \quad (8, 63) = 1 , \quad 8^2 \equiv 1 \pmod{63}$$

$$8^{63-1} \equiv 8^{62} \equiv (8^2)^{31} \equiv 1 \pmod{63}$$



以 a 为底伪素数

奇整数 m , 若任取一整数 $2 \leq a \leq m - 2$, $(a, m) = 1$,
使得 $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$, 则 m 至少有 $\frac{1}{2}$ 的概率为素数。

Fermat素性检验算法

给定奇整数 $m \geq 3$ 和安全参数 k

- (1) 随机选取整数 a , $2 \leq a \leq m - 2$
- (2) 计算 $g = (a, m)$, 如果 $g = 1$, 转 (3) ; 否则 , 跳出 , m 为合数
- (3) 计算 $r = a^{m-1} \pmod{m}$, 如果 $r = 1$, m 可能是素数 , 转 (1) ; 否则 , 跳出 , m 为合数
- (4) 重复上述过程 k 次 , 如果每次得到 m 可能为素数 , 则 m 为素数的概率为 $1 - \frac{1}{2^k}$ 。

① 随机选取整数 a

② “合数” 结论确定无疑 , 而 “素数” 以概率确定

奇整数 m , 若任取一整数 $2 \leq a \leq m - 2$, $(a, m) = 1$, 使得 $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$, 则 m 至少有 $\frac{1}{2}$ 的概率为素数。

概率算法

判定 $m = 277$ 是否为素数，并指出其可能性的概率。

解 安全参数 $k = 4$, 其可能性的概率为 $1 - \frac{1}{2^4} = 93.75\%$ 。

$a = 2$, $(2, 277) = 1$, $2^{277-1} \pmod{277} \equiv 1$, 故 $m = 277$ 可能为素数 ; 50%

$a = 3$, $(3, 277) = 1$, $3^{277-1} \pmod{277} \equiv 1$, 故 $m = 277$ 可能为素数 ; 75%

$a = 5$, $(5, 277) = 1$, $5^{277-1} \pmod{277} \equiv 1$, 故 $m = 277$ 可能为素数 ; 87.5%

$a = 6$, $(6, 277) = 1$, $6^{277-1} \pmod{277} \equiv 1$, 故 $m = 277$ 可能为素数 ; 93.75%

所以，以 93.75% 的可能性 $m = 277$ 可能为素数。

奇整数 m , 若任取一整数 $2 \leq a \leq m - 2$,
 $(a, m) = 1$, 使得 $a^{m-1} \equiv 1 \pmod{m}$, 则
 m 至少有 $\frac{1}{2}$ 的概率为素数。



The End

