

Report One

崔航

2023.09.30

摘要

Nam dui ligula, fringilla a, euismod sodales, sollicitudin vel, wisi. Morbi auctor lorem non justo. Nam lacus libero, pretium at, lobortis vitae, ultricies et, tellus. Donec aliquet, tortor sed accumsan bibendum, erat ligula aliquet magna, vitae ornare odio metus a mi. Morbi ac orci et nisl hendrerit mollis. Suspendisse ut massa. Cras nec ante. Pellentesque a nulla. Cum sociis natoque penatibus et magnis dis parturient montes, nascetur ridiculus mus. Aliquam tincidunt urna. Nulla ullamcorper vestibulum turpis. Pellentesque cursus luctus mauris.

目录

1	Fermat's Little Theorem	1
2	伪素数	2
2.1	Carmichael伪素数	2
2.1.1	Fermat素数检测	2
2.2	算法实现	2
2.2.1	平方因子检测	2
2.3	Euler伪素数	2
2.3.1	Solovary-Strassen素数检测	2
2.3.2	算法实现	3
3	强伪素数	3
3.1	Miller-Rabin素数检测	3
3.2	算法实现	3
3.3	python实现	3
4		4

1 Fermat's Little Theorem

当 p 为素数时, 对于任意整数 a , 有 $a^p \equiv a \pmod{p}$ 。即 $a^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$ 。

2 伪素数

2.1 Carmichael伪素数

由Fermat's Little Theorem可知, 若对于任意整数 a , 有 $a^p \equiv a \pmod{p}$, 则 p 可能为素数。但是, 若 p 为合数, 仍有可能满足 $a^p \equiv a \pmod{p}$ 。此时, p 被称为Carmichael伪素数。

2.1.1 Fermat素数检测

1. 给定奇整数 $n \geq 3$ 和安全参数 t 。
2. 随机选取整数 $b, (b, n) = 1, 2 \leq b \leq n - 2$ 。
3. 计算 $r = b^{n-1} \pmod{n}$ 。
4. 若 $r \neq 1$, 则 n 为合数。
5. 若 $r = 1$, 则 n 可能为素数, 重复步骤2-4, 共重复 t 次。

2.2 算法实现

```
def fermat(n, k):  
    if n == 2:  
        return True  
    if n % 2 == 0:  
        return False  
    for i in range(k):  
        a = random.randint(2, n - 2)  
        if pow(a, n - 1, n) != 1:  
            return False  
    return True
```

2.2.1 平方因子检测

设 n 为一个有平方因子的整数, 则存在整数 a , 使得 $a^2 \equiv 1 \pmod{n}$, 且 $a \not\equiv \pm 1 \pmod{n}$ 。此时, n 被称为Carmichael数。

2.3 Euler伪素数

设 n 是一个正奇合数, 设整数 b 与 n 互素, 若 $b^{\frac{n-1}{2}} \equiv \pm 1 \pmod{n}$, 则 n 被称为Euler伪素数。

2.3.1 Solovary-Strassen素数检测

1. 给定奇整数 $n \geq 3$ 和安全参数 t 。
2. 随机选取整数 $b, (b, n) = 1, 2 \leq b \leq n - 2$ 。
3. 计算 $r = b^{\frac{n-1}{2}} \pmod{n}$ 。
4. 若 $r \not\equiv \pm 1 \pmod{n}$, 则 n 为合数。

5. 计算Jacobi符号($\frac{b}{n}$)。
6. 如果 $r \neq s$, 则 n 为合数。
7. 若 $r \equiv \pm 1 \pmod{n}$, 则 n 可能为素数, 重复步骤2-4, 共重复 t 次。

2.3.2 算法实现

```
def solovay_strassen(n, k):
    if n == 2:
        return True
    if n % 2 == 0:
        return False
    for i in range(k):
        a = random.randint(2, n - 2)
        if pow(a, (n - 1) // 2, n) != jacobi(a, n) % n:
            return False
    return True
```

3 强伪素数

设一个奇合数 n ,且有表达式 $n - 1 = 2^s d$, 其中 d 为奇数。若对于任意整数 a , 有

$$a^d \equiv 1 \pmod{n}$$

或

$$a^{2^r d} \equiv -1 \pmod{n}$$

, 则 n 被称为强伪素数。

3.1 Miller-Rabin素数检测

1. 给定奇整数 $n \geq 3$ 和安全参数 t 。
2. 随机选取整数 $b, (b, n) = 1, 2 \leq b \leq n - 2$ 。
3. 计算 $r = b^{n-1} \pmod{n}$ 。
4. 若 $r \neq 1$, 则 n 为合数。
5. 若 $r = 1$, 则 n 可能为素数, 重复步骤2-4, 共重复 t 次。

3.2 算法实现

3.3 python实现

```
def miller_rabin(n, k):
    if n == 2:
        return True
    if n % 2 == 0:
```

```

        return False
s = 0
d = n - 1
while d % 2 == 0:
    s += 1
    d //= 2
for i in range(k):
    a = random.randint(2, n - 1)
    x = pow(a, d, n)
    if x == 1 or x == n - 1:
        continue
    for j in range(s - 1):
        x = pow(x, 2, n)
        if x == 1:
            return False
        if x == n - 1:
            break
    else:
        return False
return True

```