实验报告

【实验目的】

- 1、通过本次实验,熟悉编程环境,为后续实验做好铺垫。
- 2、回顾数论以及有限域上的基本算法,加深对其理解,为本学期密码学课程及实验课打好基础。
- 3、通过本次实验,了解 $GF(2^n)$ 上元素的性质及其四则运算。
- 4、掌握上的不可约多项式的判定和生成算法。

【实验环境】

• Python 3.9 64-bit

【实验内容】

- 一、Euclid 算法
- 1、算法流程

以矩阵视角, 实现以下矩阵变换

$$\begin{pmatrix} a & 1 & 0 \\ b & 0 & 1 \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{disfreek}} \begin{pmatrix} (a,b) & x & y \\ 0 & m & n \end{pmatrix}$$

即可得到满足ax + by = (a,b)的x,y,(a,b)。

2、测试样例及结果截图

3、讨论与思考

- 扩展 Euclid 算法所占时间空间较 Euclid 算法更大,因为它能得到x,y,这对于求逆很方便。
- 考虑到负数的情况和结果的唯一性,对结果进行了再次处理。

二、快速幂取模

1、算法流程

欲计算 $a^b \mod p$

- 将b表示成二进制形式,令初始化结果为1;
- 从b的最低位开始,若当前位为 1,则将当前结果乘以a模p;若当前位为 0,则当前结果不变;
- $a \leftarrow a^2 \mod p$;
- repeat, 直到b的每一位运算完毕。

2、测试样例及结果截图



3、讨论与思考

• 相比常规的幂取模算法,快速幂模算法时空效率更高。

三、中国剩余定理

1、算法流程

- $M=m_1m_2m_3,\ M_i=rac{M}{m_i}\,(i=1\,,2\,,3)\,;$
- $x = a_1 M_1^{-1} M_1 + a_2 M_2^{-1} M_2 + a_3 M_3^{-1} M_3 \mod (m_1 m_2 m_3)$.

2、测试样例及结果截图



3、讨论与思考

- 题目中明确说明x为最小正整数,所以还需考虑 $b_1,b_2,b_3=0$ 的情况。
- 实验中调用了扩展 Euclid 算法来求模逆。

四、素性检测算法

1、算法流程

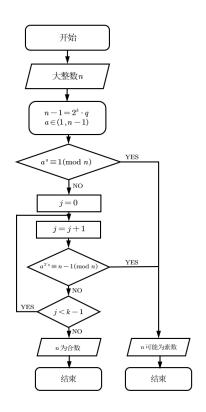
- $n-1=2^k \cdot q$, 随机在(1,n-1)选取a;
- t = (0,k) + t = 1, t = (0,k) + t = 1.
- 通过测试的很可能为 prime,不通过的必为 composite。

伪代码:

Algorithm 1: Miller Rabin 素性检测

```
Input: great integer n
Output: YES or NO
     function "miller rabin()"
          n-1=2^k\cdot a
2.
3.
          for i \leftarrow 1 to 10:
               a \leftarrow 2 to n-1 的随机数
4.
               if a^q \equiv 1 \pmod{n}:
5.
6.
                     return YES
               for j \leftarrow 0 to k-1:
7.
                     if a^{2^{j} \cdot q} \equiv n - 1 \pmod{n}:
8.
9.
                          return YES
          return NO
10.
11. end function
```

流程图:



2、测试样例及结果截图

2022-413 03-03 Accepted Python 724ms 11732KB

3、讨论与思考

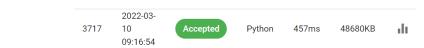
- 该算法具有随机性,故即使程序写得不错了,结果也可能由于随机数选择的不同而不同。
- 为了再保证效率的前提下提高检测的准确性,将a的取值限制在了 [n/2, n-1), 并取了 $10 \land a$ 。
- 该算法的实现效率依赖于模幂算法

五、厄拉多塞筛算法

1、算法流程

- 建立列表 [] 标记是否被筛去;
- 遍历2 to \sqrt{n} , 如果l[i] 没被筛去,则筛去下标为i 倍数的数;
- 返回没有被筛去的数。

2、测试样例及结果截图



3、讨论与思考

• 由于每次都会遍历到未被筛去的倍数,我们只需遍历2 to \sqrt{n} 即可;

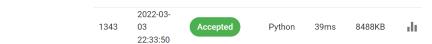
• 为提高效率,避免一些重复的筛去,可以在初始化时去掉偶数。

六、有限域的四则运算

1、算法流程

- 加、减法即按位异或运算。
- 乘法运算利用不断加法来实现:①判断a2(被乘数)的最低位,为1则加a1 (进行异或运算)并左移一位,否则直接左移一位;②判断a1的最高位,为1则与不可约多项式poly进行异或;③将a2右移一位,重复①。
- 除法: 初始化商q为 0,当a1 的 bit 长度大等于a2 的 bit 长度时,a2 左移k位 后与a1 长度相等,此时将q加上 1 左移k位后的值,将a1 减去a2 左移k位后的值,再比较a1 与a2 大小,重复上述步骤。

2、测试样例及结果截图



3、讨论与思考

- 该乘法算法也可以实现 2^n 元有限域乘法运算,只需改变不可约多项式poly即可。
- 对于 p^n 元有限域需将输入转化为p进制的形式,加、减法运算转化为模p的加减法运算。

七、有限域的快速模幂

1、算法流程

- 将k转化为二进制字符串;
- 从k的最低位开始,为 1 则将res乘以a (调用五中的乘法函数),为 0 则结果不变:
- $a \leftarrow a \times a$ (调用五中的乘法函数);
- 重复上述步骤直至k的每一位运算完毕。

2、测试样例及结果截图



3、讨论与思考

• 该算法与二完全一致。

八、有限域扩展 Euclid 算法

1、算法流程

与一类似,以矩阵视角不断辗转相除。

2、测试样例及结果截图

3、讨论与思考

该算法与一完全一致,但需注意其中的乘、除运算需调用五中有限域的乘、 除运算。

九、有限域求逆元

1、算法流程

由 Extended Euclid 算法,可以得到:

$$x1 \times a + x2 \times b = 1$$

 $\Rightarrow a^{-1} = x1 \pmod{b}$

故取出 Euclid 算法中最后得到的x1即可。

2、测试样例及结果截图

3、讨论与思考

• 该算法仍然调用了有限域的乘法与除法。

十、本原多项式的判定和生成

1、算法流程

- 以厄拉多塞筛算法的思想遍历得到8次不可约多项式;
- 筛去不能整除 $x^{2^8-1}-1$ 的多项式和能整除 $x^q+1(q<2^8-1)$ 的多项式;
- 未被筛去的即为8次本原多项式。

2、测试样例及结果截图

3、讨论与思考

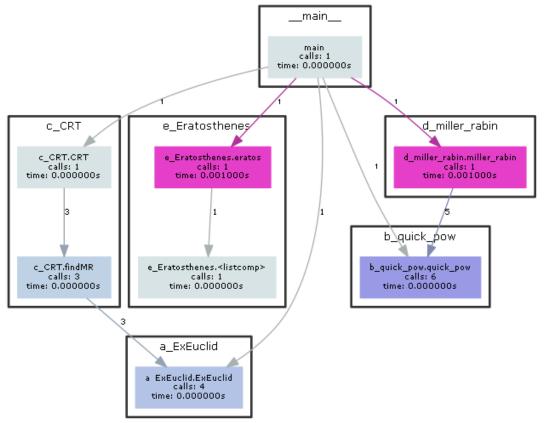
- 该算法调用了 $GF(2^8)$ 乘法、除法的函数;
- 可以通过在程序中直接输入低次的不可约多项式(如4次不可约多项式)来 避免不可约多项式的重复筛选。

【收获与建议】

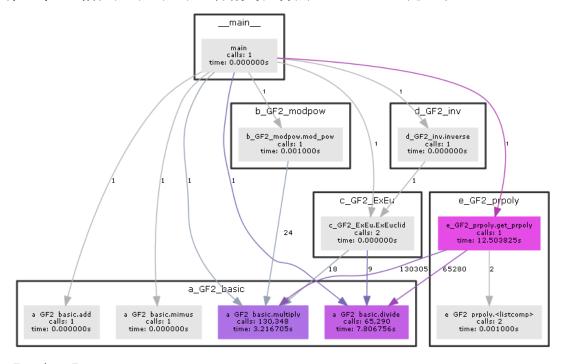
- 收获:加深了对基本算法以及有限域的理解,巩固了编程能力。
- 建议:程序提交、实验报告、程序检查三方面的工作有一定的重复性:算法 流程&程序检查、程序提交&伪代码,个人建议可以适当的删减实验检查中 的重复部分以减轻同学和助教们的负担。

【函数调用关系】

第一章(函数 a, b, c, d, e 分别对应算法一、二、三、四、五)



第二章(函数 a, b, c, d, e 分别对应算法六、七、八、九、十)



【思考题】

见相应部分的讨论与思考。