云南大学数学与统计学院 上机实践报告

课程名称: 近代密码学实验	年级: 2015 级	上机实践成绩:
指导教师: 陆正福	姓名: 刘鹏	
上机实践名称: 离散对数问题实验	学号: 20151910042	上机实践日期: 2018-03-07
上机实践编号: No.03	组号:	上机实践时间: 22:39

一、实验目的

熟悉离散对数问题(DLP)及其有关的密码体制。

二、实验内容

- 1. 编程实现与离散对数问题(DLP)有关的求解算法;
- 2. 编程实现 Diffie-Hellman 体制;
- 3. 编程实现 EIGamal 体制。

三、实验平台

Windows 10 ProWorkstation1803;

SageMath version 8.2, Release Date: 2018-05-05

四、实验记录与实验结果分析

1题

编程实现与离散对数问题(DLP)有关的算法。求解离散对数问题常见的算法有: Shanks 的大步小步算法(baby-step giant-step algorithm)、Pollard rho 算法、Pohlig-Hellman 算法、Index Calculus 算法等。对于三十位以上的素数,已知最优的模p剩余类域中离散对数求解算法是应用了数域筛法技术的 Index Calculus 算法。

2 题

编程实现 Diffie-Hellman 密钥交换体制。

Solution:

Diffie 和 Hellman 在一篇具有独创意义的论文中首次提出了公钥算法,给出了公钥密码学的定义,该算法通常称为 Diffie-Hellman 密钥交换。该算法的目的是使两个用户能安全地交换密钥,以便在后续的通信中用该密钥对消息加密。该算法本身只限于进行密钥交换。[1]

Diffie-Hellman 算法的有效性是建立在计算离散对数是很困难的这一基础上的。一个素数p的本原根a,满足如下条件: $a \mod p$, $a^2 \mod p$, …, $a^{p-1} \mod p$ 是整数1到p-1的一个置换。对于任意一个整数b,必然有如下结论:存在一个整数i,满足 $b \equiv a^i \mod p$ 。这里的这个i称为b的以a为底的模p离散对数,记为 $d\log_{a} n(b)$ 。

Sage 代码

```
1 R = IntegerModRing(2341)
2 Key_Liu_Peng = 19961019
3 Y_Liu_Peng = R(7^(Key_Liu_Peng))
4
5 Key_Zheng_Mao_Sen = 19970323
6 Y_Zheng_Mao_Sen = R(7^(Key_Zheng_Mao_Sen))
7
```

```
8  Key1 = R(Y_Liu_Peng^(Key_Zheng_Mao_Sen))
9  Key2 = R(Y_Zheng_Mao_Sen^(Key_Liu_Peng))
10
11  print Key2 == Key1
```

可以看到,这个程序里面需要对私钥进行以本原根为底取指数,然后取模p的结果。这里面要用到快速幂取模算法,幸运的是 SageMath 里面内置了。这里的素数p=2341,它有很多本原根,这里取得是7。

程序截图

```
Sage: R = IntegerModRing(2341)

...: Key_Liu_Peng = 19961019

...: Y_Liu_Peng = R(7^(Key_Liu_Peng))

...: Key_Zheng_Mao_Sen = 19970323

...: Y_Zheng_Mao_Sen = R(7^(Key_Zheng_Mao_Sen))

...: Key1 = R(Y_Liu_Peng^(Key_Zheng_Mao_Sen))

...: Key2 = R(Y_Zheng_Mao_Sen^(Key_Liu_Peng))

...: print Key2 == Key1

True

Sage:
```

过程分析:

Diffie-Hellman 体制非常简单,核心的原理就是素数本原根的性质与离散对数的反推困难性。可以看到最后的 Key2 与 Key1 是相等的。而中间值都是可以在公共信道传输并避免被攻击者进行分析的。

六、实验体会

SageMath 的文档在国内比较少,要读官方的数论篇才能有所应用。总体来看,SageMath 在使用上还是比较方便的。

七、参考文献

[1] STALLINGS W. 密码编码学与网络安全: 原理与实践 [M]. 6th ed. 北京: 机械工业出版社, 2015.