

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：2018-05-29
上机实践编号：No.03	组号：	上机实践时间：15:24

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. 熟悉离散对数问题（DLP），了解离散对数求解的困难性；
2. 编程实现 Diffie-Hellman 体制；
3. 编程实现 ElGamal 体制。

三、实验平台

Microsoft Windows 10 ProWorkstation1803；

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

四、实验记录与实验结果分析

4.1 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。

4.2 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： $a \bmod p, a^2 \bmod p, \dots, a^{p-1} \bmod p$ 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 $b \equiv a^i \bmod p$ 。这里的这个 i 称为 b 的以 a 为底的模 p 离散对数，记为 $\text{dlog}_{a,p}(b)$ 。

算法描述：公开一个素数 p 和其本原根 a ，然后 A 用户选择一个随机整数 $X_A < p$ ，算出 $Y_A =$

$a^{X_A} \bmod p$, 这时候, 通过 Y_A 和 p 计算 X_A 是很困难的, 所以 Y_A 可以在公共信道进行传输。当 A 用户接收到来自 B 用户的采用相同方法生成的 $Y_B = a^{X_B} \bmod p$ 时, 可以简单地计算 $M = (Y_B)^{X_A} = (a^{X_B})^{X_A} = (a^{X_A})^{X_B} = (Y_A)^{X_B}$ 。

4.2.1 Sage 代码

```

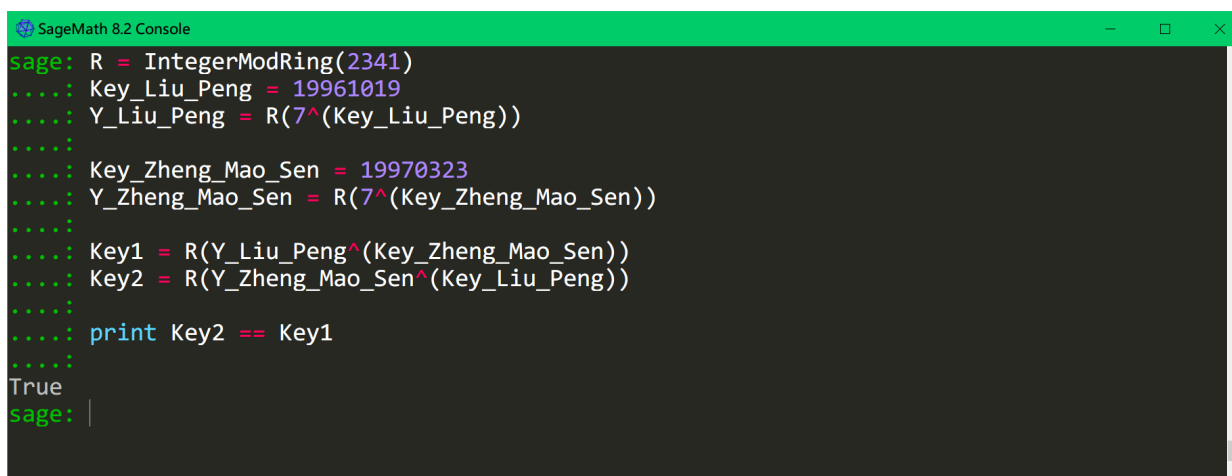
1 R = IntegerModRing(2341)
2 Key_Liu_Peng = 19961019
3 Y_Liu_Peng = R(7^(Key_Liu_Peng))
4
5 Key_Zheng_Mao_Sen = 19970323
6 Y_Zheng_Mao_Sen = R(7^(Key_Zheng_Mao_Sen))
7
8 Key1 = R(Y_Liu_Peng^(Key_Zheng_Mao_Sen))
9 Key2 = R(Y_Zheng_Mao_Sen^(Key_Liu_Peng))
10
11 print Key2 == Key1

```

Figure 1 Diffie-Hellman 密钥交换过程模拟

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, 这里取的是 7。

4.2.2 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:

```

Figure 2 Diffie-Hellman 密钥交换体制过程模拟截图

4.2.3 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。

4.3 3 题

编程实现 ElGamal 体制。

Solution:

1984 年, T. Elgamal 提出了一种基于离散对数的公开密钥体制, 一种与 Diffie-Hellman 密钥分配体制密

切相关的体制。ElGamal 密码体系应用于一些技术标准中，如数字签名标准（DSS）和 S/MIME 电子邮件标准。ElGamal 是一种公钥密码体制，与 RSA 类似，只不过 RSA 是基于大整数分解困难性，ElGamal 是基于离散对数求解困难性。^[1]

私钥持有用户生成公钥过程：A 用户想要公开自己的公钥，就首先选择一个大质数 p 及其一个本原根 a ，然后自己取一个整数 X_A ($1 < X_A < p-1$) 作为自己的私钥，本地保留。A 用户计算出 $Y_A = a^{X_A} \bmod p$ ，公开公钥 $PU = \{p, a, Y_A\}$ ；B 用户收到 A 用户的公钥，要用此公钥加密一大段消息 M ，那 B 用户就需要把 M 分成一些小的部分每个部分 m_i 都满足 $1 \leq m_i \leq q-1$ ，然后进行分组加密。

B 用户加密过程：选择 M 分组之后的一个部分 m ，针对这个 m ，选一个随机整数 k ，满足 $1 \leq k \leq p-1$ ，计算一次性密钥 $K_m = (Y_A)^k \bmod p$ ；生成密文对 (C_1, C_2) ，其中 $C_1 = a^k \bmod q$ ， $C_2 = K_m M \bmod q$

A 用户解密过程：计算出对方使用的一次性密钥 $K_m = (C_1)^{X_A} \bmod q$ ，这是可行的，因为 $(C_1)^{X_A} = (a^k)^{X_A} = (a^{X_A})^k = (Y_A)^k = K_m$ ，而离散对数的求解困难性保证过程不会被其他人看到；接着计算明文 $M = (C_2 K^{-1}) \bmod q$ ，这也是可行的，因为有公式 $C_2 = K_m M \bmod q$ 存在，所以只需要通过这个公式解出 M 就好了，这个公式等价于存在一个常整数 s ，使得等式 $M \cdot K_m + (-s) \cdot q = C_2$ ，根据扩展的欧几里得算法可以解出 M 。而且由于为了尽量减少分组数量——每个分组的大小都取 $q-1$ ，而最后一组不足 $q-1$ 可以补位即可——导致不会算出很多个 M 。

4.3.1 Sage 代码

```

1  print "User A --Private Key keeper Generate Public Key...\n"
2  p = 2341
3  Primitive_root = 7
4
5  R = IntegerModRing(2341)
6
7  Private_Key = ZZ(1996)
8  if Private_Key not in range(2, p-2):
9      raise ValueError("Bad Private Key")
10
11 Public_Key = R(Primitive_root^Private_Key)
12
13 print "Generation of Public Key Success...\n"
14 print "User B --Encrypting a Message...\n"
15
16 m = "HELLO, WORLD!"
17 print "Message is ", m, "\n"
18 m = [ord(x) for x in m]
19 Cipher_Text = []
20 for i in m:
21     k = randint(1, p)
22     K = R(Public_Key^k)
23
24     C_1 = R(Primitive_root^k)

```

```

25     C_2 = R(K*i)
26     Cipher_Text.append((C_1, C_2))
27
28     print Cipher_Text, "\n"
29
30     print "Encryption Success...\n"
31     print "User A --Received and Decrypting...\n"
32
33     Plain_Text = []
34     for i in Cipher_Text:
35         K = R(i[0]^Private_Key)
36         M = R(i[1] * K^(-1))
37         Plain_Text.append(M)
38
39     tmp = [chr(i) for i in Plain_Text]
40     Received_Message = ""
41     for i in tmp:
42         Received_Message += i
43     print "Decryption Finished!"
44
45     print "Message User A Received is", Received_Message

```

Figure 3 ElGamal 公钥密码体制

4.3.2 程序截图

```

SageMath 8.2 Console
sage:
### reloading attached file ElGamal.sage modified at 07:16:14 ###
User A --Private Key keeper Generate Public Key...

Generation of Public Key Success...

User B --Encrypting a Message...

Message is  HELLO, WORLD!

[(1145, 103), (635, 1762), (264, 1569), (1093, 610), (96, 1288), (2025, 787), (1794, 1199)
990, 1303), (1571, 524), (1301, 1004), (118, 472), (22, 2275), (1486, 260)]

Encryption Success...

User A --Received and Decrypting...

Decryption Finished!
Message User A Received is HELLO, WORLD!
sage:

```

Figure 4 ElGamal 运行结果

4.3.3 过程分析

由于这是个严格的分组密码，所以要考虑如何分组。我使用了一个不算大的质数2341来模拟实验，可以考虑 ASCII 编码下的字符串加密。每个 ASCII 字符占用 7 个字节，比2341小的2的整数幂是 $2^{11} = 2048$ ，所以只能一个字符分一组。

五、 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。

六、 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.