

哈尔滨工业大学（深圳）

# 《密码学基础》实验报告

## 实验 4 ElGamal 数字签名算法

学 院: 计算机科学与技术  
姓 名: 吴梓滔  
学 号: 220110430  
专 业: 计算机科学与技术  
日 期: 2024-11-06

一、根据实验内容回答如下几个问题

- 1、 截图 2 组，公钥和私钥相同，选取的随机值  $k_1$  和  $k_2$  不同，用学号作为消息  $m$ ，打印输出内容包括公钥  $(y,p,g)$ ，私钥  $x$ ，签名结果 $(r,s)$ 以及验证结果。

```
PS C:\Users\83923\Desktop\CryLab> & C:/Users/83923/AppData/Local/WindowsApps/python3.8.exe c:/Users/83923/Desktop/CryLab/elgama
-----1 生成密钥-----
p: 13338156247297579847
g: 5
y: 13300497261906607799
x: 9301005707853832664
-----2 第一次签名-----
消息: 220110430
本次签名使用的k: 7478345774336244055
第一次 r: 6486074893180203325
第一次 s: 5124698739661771070
-----3 第二次签名-----
本次签名使用的k: 1171182165342789875
第二次 r: 12579526383278820573
第二次 s: 10537276657205039404
-----4 验证第一次签名结果-----
要验证的消息: 220110430
验证成功
-----5 验证第二次签名结果-----
验证成功
```

用同一组密钥，用不同随机数  $k$  进行了两次签名，分别进行验证。

- 2、 假设收到的消息  $m$  被篡改了，打印输出 发送时的消息  $m$  和接收后被篡改的消息  $m'$  以及验证签名失败的结果，并截图，公钥、私钥以及  $k$  都可以用上面 1 中用到的值。

```

验证成功
PS C:\Users\83923\Desktop\CryLab> & C:/Users/83923/AppData/Local/Programs/Python/Python38-64/Python.exe c:/Users/83923/Desktop/CryLab/ElGamal.py
-----1 生成密钥-----
p: 17104134114375556343
g: 5
y: 13099211669268261750
x: 11178417401388052000
-----2 第一次签名-----
消息: 220110430
本次签名使用的k: 11040804375943106975
第一次 r: 4177235150373191921
第一次 s: 4500922621597357692
-----3 第二次签名-----
本次签名使用的k: 1945404892212943969
第二次 r: 13546751359143544225
第二次 s: 9899355567157060864
-----4 验证第一次签名结果-----
要验证的消息: 220110431
验证失败
-----5 验证第二次签名结果-----
验证失败

```

收到的消息  $m$  被改，两次验证均失败。

- 3、思考 1，用 ElGamal 方案计算一个签名时，使用的随机数  $k$  能不能泄露？请给出你的思考并分析原因。

随机数不可以泄露。如果  $k$  被攻击者知晓，由于  $p$  和  $g$  是公开的，攻击者可以直接算出  $r = g^k$ ，此时只要攻击者截获了一组发送的信息  $m$  及其前面  $sig(m) = (r, s)$ ，攻击者可以通过  $k \cdot s = H(m) - xr \bmod (p-1)$ ，由于  $k$ 、 $s$ 、 $r$  和算法  $H$  均为攻击者已知，攻击者可以求出  $xr \bmod (p-1) = x \cdot g^k \bmod (p-1)$ ，由于已知  $g^k$ ，求出它的逆也是容易的，将逆元  $r^{-1}$  乘上去，就恢复出了私钥  $x$ 。

- 4、思考 2, 如果采用相同的  $k$  值来签名不同的两份消息, 这样是否安全?  
请给出你的思考并分析原因。

不安全。当两份消息用相同  $k$  值签名, 意味着  $k, r$  相同。当攻击者截获这两个消息组, 会得到

$$s_1 = k^{-1}H(m_1) - xr \bmod(p-1)$$

$$s_2 = k^{-1}H(m_2) - xr \bmod(p-1)$$

两式相减, 可以消去  $xr$ , 从而先求出  $k$  值。求出  $k$  值后, 按照 3 中的步骤可以得到私钥  $x$ 。

## 二、密码学基础实验课程的收获和建议 (必填部分)

*(关于本学期密码学实验的收获与体会, 以及你的意见和建议。)*

通过实验, 理解了密码学算法的具体实现, 并且自己实现了几个算法, 感觉自己很厉害。实验中具体实现一些基础的数学算法, 比如有限域运算、扩展欧几里得算法、素数检测, 对理解理论课中抽象的数学原理有巨大的帮助。通过编程实现了解了对消息进行加密的一个完整过程。