## 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:	杨行
学 号:	200111325
专 业:	计算机科学与技术
日期:	2022-11-01

1、 截图 2 组,公钥和私钥相同,选取的值 k1 和 k2 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。

#### 第一部分:

生成密钥,输出内容包括公钥(y,p,g),私钥x

```
请输入需要加密的明文:
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.11.515
2015.
```

### 第二部分:

使用随机数进行签名

输出内容包括选取的值 k1 和 k2, 对应的签名结果(r,s)

#### 第三部分:

进行验证,输出内容为验证结果

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。

假设进行了篡改。输出验证失败的信息采用1的k值和公私钥。

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。

答: 不能, 因为在签名过程存在计算式 $s = k^{-1} * (H(m) - x * r) mod(p-1)$ ,由于 s,r 和 m 是需要发送的信息,p 是公开的信息。在攻击者知道使用的哈希函数的情况下或者接受信息者有意图的话,计算式对于他们只有 x 未知,可以通过计算一个一次同余方程得到私钥 x,从而伪造签名。

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。

答:不安全,用相同的 k 值签名不同的两份信息,会得到如下两个关系式:

$$\begin{cases} s_1 = k^{-1} * (H(m_1) - x * r) mod(p-1) \\ s_2 = k^{-1} * (H(m_2) - x * r) mod(p-1) \end{cases}$$
进而可得 $\begin{cases} ks_1 = (H(m_1) - x * r) mod(p-1) \\ ks_2 = (H(m_2) - x * r) mod(p-1) \end{cases}$ 
即 $k(s_1 - s_2) = (H(m_1) - H(m_2)) mod(p-1)$ (除 k 外,都已知)  
故而 k 可得,由思考题 3 可知,私钥 x 在 k 已知时可以解方程求出,

故不安全。