



哈爾濱工業大學(深圳)

HARBIN INSTITUTE OF TECHNOLOGY, SHENZHEN

ElGamal 数字签名实验





实验目的

- 了解数字签名的过程（签名过程和认证过程）
- 掌握 ElGamal 算法的密钥生成过程
- 掌握 ElGamal 算法的数字签名方案



实验内容

本次实验需要大家完成 ElGamal 数字签名算法，推荐大家用 Java 或者 Python 实现，签名的信息 m 是你的学号，需要随机生成两次不同的 k 进行签名并验证签名，并且验证下假设消息 m 在传送过程中被修改的情况。

1. 需要将公钥 (p, g, y) 和私钥 x 以及每次使用的随机数 k 打印输出；
2. 用学号作为消息 m ，并打印输出随机生成两次不同的 k 的签名信息和签名验证的结果；
3. 验证签名时，可以假设消息 m 被篡改的情况，要输出验证签名不通过的信息。
4. 补充说明：Hash 算法不是必须的，如果不对消息 m 进行 Hash 运算，那么算法使用中就可以将 $H(m)$ 换成 m 。



实验原理

ElGamal密码算法是一种不确定性公钥加密算法，它的安全性是基于有限域上计算离散对数问题的困难性。



实验原理

➤ 密钥生成

◆ 选择大素数 p , $g \in Z_p^*$ 是一个生成元, p 和 g 是公开的;

◆ 随机选择整数 x , $1 < x < p - 1$, 计算

$$y = g^x \bmod p$$

公钥就是 (y, p, g)

私钥是随机数 x



实验原理---签名算法

对于消息 m ，首先随机选取整数 k ， $1 \leq k \leq p-1$ ，然后计算：

$$r = g^k \bmod p, \quad s = k^{-1}(H(m) - xr) \bmod (p-1)$$

则 m 的签名为 (r, s) ，其中 H 为Hash函数。

注意： k 与 $p-1$ 互素，即 $\gcd(k, p-1)=1$ ； k^{-1} 是 $k \bmod p-1$ 的逆。



实验原理---验证算法

接收方在收到消息 m 和签名 (r, s) 后，验证

$$y^r r^s \equiv g^{H(m)} \pmod{p}$$

如果等式成立，则 (r, s) 是消息 m 的有效签名；反之，则是无效签名。



实验原理---ElGamal签名的正确性

因为有 $s = k^{-1}(H(m) - xr) \bmod (p - 1)$

所以有 $rx + sk = H(m) \bmod (p - 1)$

所以 $y^r r^s \equiv g^{xr} g^{sk} \bmod p \equiv g^{xr+sk} \bmod p \equiv g^{H(m)} \bmod p$



即：公钥为(467, 2, 132)，私钥为 127

其中 $k^{-1} = 213^{-1} = 431 \pmod{466} = 431$

消息m的签名 (r, s) 为 (29, 51)

验证 $132^{29} * 29^{51} \bmod 467 = 189 = 2^{100} \bmod 467$



实验内容

本次实验需要大家完成 ElGamal 数字签名算法，推荐大家用 Java 或者 Python 实现，签名的信息 m 是你的学号，需要随机生成两次不同的 k 进行签名并验证签名，并且验证下假设消息 m 在传送过程中被修改的情况。

1. 需要将公钥 (p, g, y) 和私钥 x 以及每次使用的随机数 k 打印输出；
2. 用学号作为消息 m ，并打印输出随机生成两次不同的 k 的签名信息和签名验证的结果；
3. 验证签名时，可以假设消息 m 被篡改的情况，要输出验证签名不通过的信息。
4. 补充说明：Hash 算法不是必须的，如果不对消息 m 进行 Hash 运算，那么算法使用中就可以将 $H(m)$ 换成 m 。



实验要求

➤ 请把电子版实验报告及源代码打包成一个zip上传到系统中，命名格式如下：

压缩包：“学号_姓名_密码学基础_实验4”

<http://10.249.12.98:8000/#/login>

请同学们开始实验！

