

2022学期《密码学原理》期末考试试卷

*本次考试为开卷考试，可以查阅各种资料（包括网络），但请独立完成作答。

请大家在北京时间2022年12月28日早上8点前**，将解答发送至191220003@mail.nju.edu.cn，并抄送一份至zhangyuan@nju.edu.cn。请将邮件名和附件文件名均命名为“学号_姓名_密码学”

***答题可以在纸上手写然后拍照，请保持字迹清晰并注明题号；也欢迎大家使用**markdown**, **latex**等编辑软件书写答案（提供试卷的**markdown**文件）

姓名: _____ 学院: _____ 学号: _____

1.(10 points)

请判断以下函数是否为可忽略的(negligible)，并证明你的结论。

(a) $f(n) = \frac{1}{2^{2022} \log n}$

(b) $f(n) = \frac{1}{\sqrt[2022]{n!}}$

2.(15 points)

请判断以下构造的函数是否一定是伪随机数生成器 (pseudorandom generator)？并简要说明理由。

(a) 如果 f_1 和 f_2 是两个不同的伪随机数生成器，定义 $g(x) = f_1(x)||f_2(\bar{x})$ ，其中 \bar{x} 表示对比特串 x 按位取非， $||$ 表示比特串拼接。

(b) 如果 f 是伪随机数生成器，定义 $g(x) = f(x)||f(\bar{x})$ 。

(c) 如果 f 是输出长度为 $l(n) > n$ 的伪随机数生成器，定义 $g(x) = f(x) \oplus (x||0^{l(|x|)-|x|})$ ，其中 \oplus 表示按位异或运算， $|x|$ 表示比特串 x 的长度。

3.(15 points)

计算题（不允许使用计算机、计算器、手机等电子设备）

(a) 在Plain RSA密码系统中，假设模(modulus) $N = 77$ ，加密指数 $e = 13$ ，明文 $m = 3$ ，那么 m 对应的密文 $c = \underline{\hspace{2cm}}$ 。

(b) 在Plain RSA密码系统中，假设模 $N = 77$ ，加密指数 $e = 43$ ，密文 $c = 3$ ，则解密密钥 $d = \underline{\hspace{2cm}}$ ，密文 c 对应的明文 $m = \underline{\hspace{2cm}}$ 。

(c) 在ElGamal密码系统中，假设 G 是以 $p = 17$ 为模的乘法群。如果明文 m 的密文为 $(4, 11)$ ，明文 m' 的密文是 $(6, 5)$ ，那么请分别构造 $2m$ 的一个密文\underline{\hspace{2cm}}， mm' 的一个密文\underline{\hspace{2cm}}。

4.(20 points)

参考讲义中ElGamal加密系统的密钥生成算法 Gen ，可以构造如下一个新的“1比特加密方法”：若公钥为 (\mathbb{G}, q, g, h) ，私钥为 (\mathbb{G}, q, g, x) ，其中 q 为 \mathbb{G} 的阶， g 为其生成元， x 等概率选取于 \mathbb{Z}_q 。

对于明文 $b \in \{0, 1\}$

- 若 $b = 0$, 则等概率独立选取随机数 $y, z \in \mathbb{Z}_q$, 并计算 $c_1 := g^y, c_2 := g^z$, 密文为 $\langle c_1, c_2 \rangle$.
- 若 $b = 1$, 则等概率选取一个随机数 $y \in \mathbb{Z}_q$, 并计算 $c_1 := g^y, c_2 := h^y$, 密文为 $\langle c_1, c_2 \rangle$.

请回答以下问题:

(1) 证明若 DDH 问题关于 \mathbb{G} 是困难的, 那么该加密系统是 CPA 安全的.

(2) 考虑这样一个群 \mathbb{G}' :

- 考虑模 p 的乘法群 \mathbb{Z}_p^* , 其中 $p = 2q + 1$ 且 p, q 都是素数. 令集合 $\mathbb{G}' = \{x \in \mathbb{Z}_p^* : \exists y \in \mathbb{Z}_p^*, y^2 = x\}$

容易验证 \mathbb{G}' 也是 \mathbb{Z}_p^* 上的乘法群。

请问我们构造的加密算法在 \mathbb{G}' 上也是 CPA 安全的吗? 请证明你的结论。

5.(20 points)

定义一个签名方案 $(Gen, Sign, Verify)$ 如下:

- Gen : 依照 ElGamal 密钥生成算法生成 (g, y, x, q) . q 是一个大质数; g 是 \mathbb{Z}_q^* 的一个随机的生成元 (generator); $x \xleftarrow{R} \mathbb{Z}_{q-1}, y = [g^x \bmod q]$; 公钥 $pk = (g, y, q)$, 私钥 $sk = (g, x, q)$, 其中 \xleftarrow{R} 表示按均匀分布随机从集合选取。
- $Sign(m)$: $k \xleftarrow{R} \mathbb{Z}_{q-1}; r = [g^k \bmod q]; s = [(km - x) \bmod (q - 1)]$
如果 $s = 0$, 则重新签名; 否则, 输出 $\sigma = (r, s)$.
- $Verify(m, \sigma)$: 如果 $0 < r < q, 0 < s < q - 1$, 且 $r^m = yg^s \bmod q$ 输出 1; 否则输出 0.

(1) 请判断以上签名方案是否安全? 如果安全, 请严格证明; 否则, 给出一个攻击方案。

(2) 判断下一方案是否安全? 如果安全, 请给出严格证明; 否则, 请给出一个攻击方案。

- $Sign(m)$: $k \xleftarrow{R} \mathbb{Z}_{q-1}^*; r = [g^k \bmod q]; s = [(m - xr)k^{-1} \bmod (q - 1)]$
如果 $s = 0$, 则重新签名; 否则, 输出 $\sigma = (r, s)$.
- $Verify(m, \sigma)$: 如果 $0 < r < q, 0 < s < q - 1$, 且 $g^m = y^r r^s \bmod q$ 输出 1; 否则输出 0.

6.(20 points)

在今年的全球开发者大会上, 苹果宣布于 9 月份开始在 Mac、iPhone、iPad 和 Apple TV 上推出无密码 (None-Password) 登录。在 iOS 16 和 MacOS Ventura 上, 人们不再使用密码 (Password), 而是使用 Passkey 登录网站和应用。这是现实世界中为消除密码而进行的第一次重大转变。请去互联网上简单调研 Passkey 技术, 并简要论述一下:

(1) 基于 Password 和基于 Passkey 方案的主要区别; (请尽量将答案控制在 60 字以内)

(2) 结合密码学课上学到的知识, 你能否大体描述一下 Passkey 方案是如何避免向身份验证服务器泄漏密钥信息, 又能完成身份验证的? (请尽量将答案控制在 60 字以内)