

第三次作业

李子龙 123033910195

2023年10月12日

1. **解** 在挑战阶段,已经得到 m_b^* (b 从 {0,1} 中随机选取) 的密文 c^* 。在 El Gammal 加密中,该密文具有这种形式: $c^* = (c_1^*, c_2^*)$ 。在检测阶段,不允许直接对 c^* 进行解密。为了能够得到 m_b^* ,将要求对新构造的 $c = (c_1^*, c_1^* \cdot c_2^*)$ 进行解密,得到 m 后,就可以得到 $m_b^* = (c_1^*)^{-1} \cdot m$,此时与 m_0 与 m_1 进行对比就可以确定 b,概率会显著大于 1/2,也就意味着 El Gammal 加密不是 CCA 安全的。

证明如下:根据 El Gammal 加密的定义,对于公钥 pk = (G, q, g, h),私钥 sk = (x),其中 $h = g^x$,对于消息 $m_b \in G$ 有密文 $c^* = (c_1^*, c_2^*) = (g^y, m_b \cdot h^y)$ 。根据群的封闭性, $c_1^* \in G$, $c_2^* \in G$, $c_1^* \cdot c_2^* \in G$,故构造的密文 $c = (c_1^*, c_1^* \cdot c_2^*) \in G^2$ 合法。解密时,有

$$m = c_1^* \cdot c_2^* \cdot (c_1^{*x})^{-1} = c_1^* \cdot m_b \cdot h^y \cdot (g^{xy})^{-1} = c_1^* \cdot m_b \cdot h^y \cdot (h^y)^{-1} = c_1^* \cdot m_b$$

则等式两边与 $(c_1^*)^{-1}$ 进行左侧二元运算,有

$$(c_1^*)^{-1} \cdot m = (c_1^*)^{-1} \cdot c_1^* \cdot m_b = m_b$$

可以认为 $(c_1^*)^{-1} = (c_1^*)^{q-1}$ 是可求的, 证毕。

2. **证明** (a) 一个散列函数是碰撞抵抗的 ⇒ 目标碰撞抵抗的: 所有的多项式算法中,已知碰撞抵抗,即对于 $\forall (x,x') \in \{0,1\}^{*2}$ 且 $x \neq x'$,此处认为序列对 (x,x') 是有序的输出,即 $(x,x') \neq (x',x)$,都有

$$P(H(x) = H(x')) \le \text{negl}(n) \tag{1}$$

记 $P(H(x_i) = H(x'))$ 为固定一个定义域中的 $x_i \in \{0,1\}^*$,选取 $x' \in \{0,1\}^*$ 且 $x' \neq x_i$ 使得散列结果相同的概率,有下面的关系

$$P(H(x) = H(x')) = \sum_{i} P(H(x_i) = H(x'))$$
 (2)

结合式 (1) 和式 (2),以及概率的定义 $0 \le P \le 1$,有

$$P(H(x_i) = H(x')) \le \text{negl}(n) \tag{3}$$

也就是它也是目标碰撞抵抗的。

(b) 一个散列函数是目标碰撞抵抗的 \Rightarrow 原像抵抗的:反证法。假设所有的多项式算法中,对于固定的原像 $y \in \{0,1\}^{l(n)}$,找到 $x \in \{0,1\}^*$ 使得 H(x) = y 的概率不再是可忽略的,即

$$P(H(x) = y) > \text{negl}(n) \tag{4}$$



由于值域空间是小于定义域空间的, $|\{0,1\}^{l(n)}| < |\{0,1\}^*|$,实际上后者是一个无穷大的空间,所以对于一个原像 y,存在定义域中的另一个解 $x' \in \{0,1\}^*$ 且 $x' \neq x$,使得 y = H(x')。就原像抵抗的试验而言,x 和 x' 的地位是等价的、不可区分的,所以记

$$p = P(H(x') = y) = P(H(x) = y) > \text{negl}(n)$$
 (5)

现在做两次原像抵抗试验,假设第一次试验成功得到 x 使得 H(x) = y; 第二次试验也成功,得到 x' 使得 H(x') = y,有两种情形:

i. x' = x, 第二次与第一次取到的值相同;

ii. $x' \neq x$,第二次与第一次取到的值不相同。

显然

$$P(x' = x) + P(x' \neq x) = 1$$
 (6)

以目标碰撞抵抗的视角而言,可以视作第一次试验得到的 x 是固定的,即在 H(x) = y 的条件下,第二次试验成功的概率被分解为

$$P(H(x') = y) = P(x' = x)P(H(x') = y|x' = x) + P(x' \neq x)P(H(x') = y|x' \neq x)$$
(7)

注意到因为定义域空间 $|\{0,1\}^*|$ 是无穷大的,第二次取值直接为第一次取值的概率极限为 0,结合式 (6) 有

$$P(x' = x) = 0$$

 $P(x' \neq x) = 1 - P(x' = x) = 1$

那么式 (7) 就变为

$$P(H(x') = y) = P(H(x') = y | x' \neq x)$$
(8)

结合式 (5) 有

$$P(H(x') = y|x' \neq x) = p > \text{negl}(n)$$
(9)

式 (9) 左边正是在 $x' \neq x$ 的条件下,目标碰撞抵抗 H(x') = y 成功的概率,该式表明这个概率是不可忽略的。这与目标碰撞抵抗成功的概率可忽略的前提是矛盾的。