

# 哈希函数章节密码学基础作业

姓名：郭子涵 学号：2312145 班级：信息安全、法学双学位班

## 1 习题 4.6

4.6 假定  $f: \{0, 1\}^m \rightarrow \{0, 1\}^m$  是一个原像稳固的双射。定义  $h: \{0, 1\}^{2m} \rightarrow \{0, 1\}^m$  如下：给定  $x \in \{0, 1\}^{2m}$ ，记

$$x = x' \parallel x''$$

其中  $x', x'' \in \{0, 1\}^m$ ，然后定义

$$h(x) = f(x' \oplus x'')$$

证明： $h$  不是第二原像稳固的。

证明：

已知  $x = x' \parallel x''$ ，取任意非零  $x_0 \in \{0, 1\}^m$ ，

构造  $x'_1 = x' \oplus x_0$ ， $x''_1 = x'' \oplus x_0$ ， $x_1 = x'_1 \parallel x''_1$

验证：因为  $x_0 \neq 0$ ，所以  $x'_1 \neq x'$  且  $x''_1 \neq x''$ ，所以  $x_1 \neq x$ ，

又因为， $h(x_1) = f(x'_1 \oplus x''_1) = f((x' \oplus x_0) \oplus (x'' \oplus x_0)) = f(x' \oplus x'') = h(x)$

由此我们构造了  $x_1 \neq x$ ，但是他们拥有相同的哈希值  $h(x_1) = h(x)$ 。因此  $h$  不是第二原像稳固的，证毕。

## 2 习题 4.9

4.9 假定  $h_1: \{0, 1\}^{2m} \rightarrow \{0, 1\}^m$  是一个碰撞稳固的 Hash 函数。

(a) 定义  $h_2: \{0, 1\}^{4m} \rightarrow \{0, 1\}^m$  如下：

1. 将  $x \in \{0, 1\}^{4m}$  记为  $x = x_1 \parallel x_2$ ，其中  $x_1, x_2 \in \{0, 1\}^{2m}$ 。

2. 定义  $h_2(x) = h_1(h_1(x_1) \parallel h_1(x_2))$ 。

证明： $h_2$  是碰撞稳固的。

(b) 对整数  $i \geq 2$ ，从  $h_{i-1}$  递归定义 Hash 函数  $h_i: \{0, 1\}^{2^i m} \rightarrow \{0, 1\}^m$  如下：

1. 将  $x \in \{0, 1\}^{2^i m}$  记为  $x = x_1 \parallel x_2$ ，其中  $x_1, x_2 \in \{0, 1\}^{2^{i-1} m}$ 。

2. 定义  $h_i(x) = h_1(h_{i-1}(x_1) \parallel h_{i-1}(x_2))$ 。

证明： $h_i$  是碰撞稳固的。

### 2.1 (a) 证明：

假设有碰撞：

设  $h_2(x) = h_2(x')$ ，其中  $x \neq x'$ ，记为  $x = x_1 \parallel x_2$ ， $x' = x'_1 \parallel x'_2$ 。

## 分析碰撞转化路径：

1. **第一种情况：**若 $h_1(x_1) \neq h_1(x'_1)$ ，那么 $h_1(x_1) \| h_1(x_2) \neq h_1(x'_1) \| h_1(x'_2)$ ，  
且 $h_2(x) = h_2(x') \rightarrow h_1(h_1(x_1) \| h_1(x_2)) = h_1(h_1(x'_1) \| h_1(x'_2))$   
这就意味着我们在 $h_1$ 中找到了一个碰撞，与题设矛盾。
2. **第二种情况：**若 $h_1(x_1) = h_1(x'_1)$ ，但 $h_1(x_2) \neq h_1(x'_2)$ ，  
我们同样可以上述对称方式找出 $h_1$ 的一个碰撞，与题设矛盾。
3. **第三种情况：**如果两个哈希值都相等： $h_1(x_1) = h_1(x'_1)$ ， $h_1(x_2) = h_1(x'_2)$

但由于 $x \neq x'$ ，说明 $(x_1, x_2) \neq (x'_1, x'_2)$ ，所以必然存在 $x_1 \neq x'_1$ 或 $x_2 \neq x'_2$ ，

从而得出 $h_1$ 有碰撞，与题设矛盾。

**综上：**任意情况下，若 $h_2$ 有碰撞，就可以从中推导出 $h_1$ 的碰撞。但题设 $h_1$ 是碰撞稳固的Hash函数  $\Rightarrow$  矛盾  $\Rightarrow$  所以 $h_2$ 必然也是碰撞稳固的。

## 2.2 (b) 证明：

**假设存在碰撞：**

$h_i(x) = h_i(x')$ ，其中 $x \neq x'$ ，记为 $x = x_1 \| x_2$ ， $x' = x'_1 \| x'_2$

**三种情况处理：**

1. 若 $h_{i-1}(x_1) \neq h_{i-1}(x'_1)$ ：由 $h_i(x) = h_i(x') \rightarrow h_1(h_{i-1}(x_1) \| h_{i-1}(x_2)) = h_1(h_{i-1}(x'_1) \| h_{i-1}(x'_2))$ 推出 $h_1$ 发生碰撞，与题设矛盾。
2. 若 $h_{i-1}(x_2) \neq h_{i-1}(x'_2)$ ：同理，由第一种情况推理方法，得到 $h_1$ 发生碰撞，与题设矛盾。
3. 若 $h_{i-1}(x_1) = h_{i-1}(x'_1)$ 且 $h_{i-1}(x_2) = h_{i-1}(x'_2)$ 。

因为 $x \neq x'$ ，说明 $(x_1, x_2) \neq (x'_1, x'_2)$ ，所以必然存在 $x_1 \neq x'_1$ 或 $x_2 \neq x'_2$ ，

必然可以得到至少一个 $h_{i-1}$ 的碰撞

**综上：**如果 $h_i$ 有碰撞，则必然存在 $h_{i-1}$ 或 $h_1$ 的碰撞，若 $i = 2$ ， $h_1$ 碰撞必然存在，与题设矛盾。所以，若 $h_1$ 抗碰撞  $\Rightarrow$  所有 $h_i$ 都抗碰撞，即 $h_i$ 碰撞稳固。