

1. 是非判断题

(1) 哈希函数的定义中的“任意消息长度”是指实际中存在的任意消息长度，而不是理论上的任意消息长度。(V)

(2) 关于哈希函数的特性，具有抗强碰撞性的哈希函数一定具有抗弱碰撞性。(V)

(3) 哈希函数可以将“任意消息长度”的消息经过变换得到固定长度的输出，也就是说，无论采用何种哈希函数，所得哈希值的长度总是相同的。(X)

注：不同的哈希函数所得哈希值不同

(4) 哈希函数的安全性是指根据已知的哈希值不能推出相应的消息原文。(X)

注：主要是防止碰撞的出现

(5) MD5、SHA1、SHA256 这三个算法所输出的哈希值长度是不同的，并且它们的分组长度也是不相同的。(X) 注：都是 512 位

(6) SHA-256 和 SHA-512 输入消息的最大长度是相同的。(X) 注： $2^{64}-1$ 和 $2^{128}-1$

(7) SHA 系列算法有多个，其输出的散列值长度是不相同的，其散列值长度越长，其安全性就越高。(V)

(8) 基于 hash 消息认证码的输出长度与消息的长度无关，而与选用的 hash 函数有关。(V)

(9) 基于 hash 消息认证码 HMAC 的安全强度是由嵌入散列函数的安全强度决定的。(V)

(10) 消息认证码 MAC 的生成过程使用到密钥，所以，消息认证码 MAC 也是一种保密技术。(X) 注：密钥用来确定消息的来源

2. 选择题

(1) 下面哪一项不是 hash 函数的等价提法。(A)

A. 压缩信息函数 B. 哈希函数 C. 单向散列函数 D. 杂凑函数

(2) 下面哪个不是 hash 函数具有的特性。(B)

A. 单向性 B. 可逆性 C. 压缩性 D. 抗碰撞性

(3) 现代密码学中很多应用包含散列运算，而下面应用中不包含散列运算的是(A)。

A. 消息机密性 B. 消息完整性 C. 消息认证码 D. 数字签名

(4) 散列（哈希）技术主要解决信息安全存在的(B)问题。

A. 保密性 B. 完整性 C. 可用性 D. 不可否认性

(5) 在众多 Hash 算法中，SHA 被称为安全的哈希函数，其中 SHA-1 生成消息的哈希值长度是(C)。

A. 64 位 B. 128 位 C. 160 位 D. 256 位

(6) 下面哪一项不是 hash 函数的应用(C)。

A. 文件校验 B. 数字签名 C. 数据加密 D. 安全存储口令

(7) SHA-1 算法是以(D)位分组来处理输入信息的。

A. 64 B. 128 C. 256 D. 512

(8) SHA-1 算法可接受输入消息的最大长度是(C)比特。

A. 任意 B. 2^{64} C. $2^{64}-1$ D. $512 \times (2^{64}-1)$

注：填充前留有 64 位存放信息的长度

(9) 分组加密算法（如 AES）与散列函数算法（如 SHA）的实现过程最大的不同是（ D ）。

A. 分组 B. 迭代 C. 非线性 D. 可逆

(10) 生日攻击是针对下面哪种密码算法的分析方法。（ D ）

A. DES B. AES C. RC4 D. SHA-1

(11) 设 hash 函数的输出长度为 n 比特, 则安全的 hash 函数寻找碰撞的复杂度应该为（ D ）。

A. $O(n)$ B. $O(2^n)$ C. $O(2^{n-1})$ D. $O(2^{n/2})$

注：见书 P180

(12) 消息认证码 (MAC) 的主要作用是实现（ B ）。

A. 消息的保密性 B. 消息的完整性 C. 消息的可用性 D. 消息的不可否认性

(13) 国家商用密码管理办公室制定了一系列密码标准, 其中（ C ）是哈希函数。

A. SM1 B. SM2 C. SM3 D. SM4

3. 填空题

(1) Hash 函数就是把任意有限长度消息的输入, 通过散列算法, 变换成固定长度二进制的输出, 该输出称为 哈希值或杂凑值。

(2) Hash 函数的单向特性是指 对于给定的哈希值 h , 要找到一个消息 M , 使得 M 的哈希值等于 h 在计算上是不可行的。

(3) Hash 函数的抗碰撞性是指 不同的消息 M_1 和消息 M_2 , 使得 M_1 的哈希值与 M_2 的哈希值相等在计算上是不可行的。

(4) Hash 函数迭代使用一个压缩函数, 压缩函数有两个输入: 一个是前一次迭代的 n 位输出, 称为链接变量, 另一个来源于消息的 一个分组, 并产生一个 n 位的输出。第一次迭代输入的链接变量又称为 初始值, 由算法在开始时指定, 最后一次迭代的输出即为 消息哈希值。

(5) SHA-1 算法的输入是最大长度小于 2^{64} 比特的消息, 输出为 160 比特的消息摘要。

(6) SHA-1 的算法核心是一个包含 4 轮组成的, 每轮由 20 个步骤组成, 每轮使用的步函数相同, 不同轮中步函数包含不同的 非线性函数, 每一步函数的输入也不相同, 除了寄存器 A、B、C、D 和 E 外, 还有 额外常数 和 子消息分组。

(7) 与以往攻击者的目标不同, 散列函数的攻击不是恢复原始的明文, 而是寻找 碰撞 的过程, 最常用的攻击方法是 生日攻击。

(8) 消息认证码的作用是 验证信息的来源是真实的 和 验证消息的完整性。

(9) MD5、SHA-1、SHA-256 的消息分组长度为 512 比特, SHA-384、SHA-512 的消息分组长度为 1024 比特。

4. 思考题

(1) 在一个广域网的应用环境, 用户使用用户名和口令的方式登入到远程的服务器上, 服务器的管理员给每个用户设置一个初始口令, 请利用哈希函数的技术实现以下安全需求:

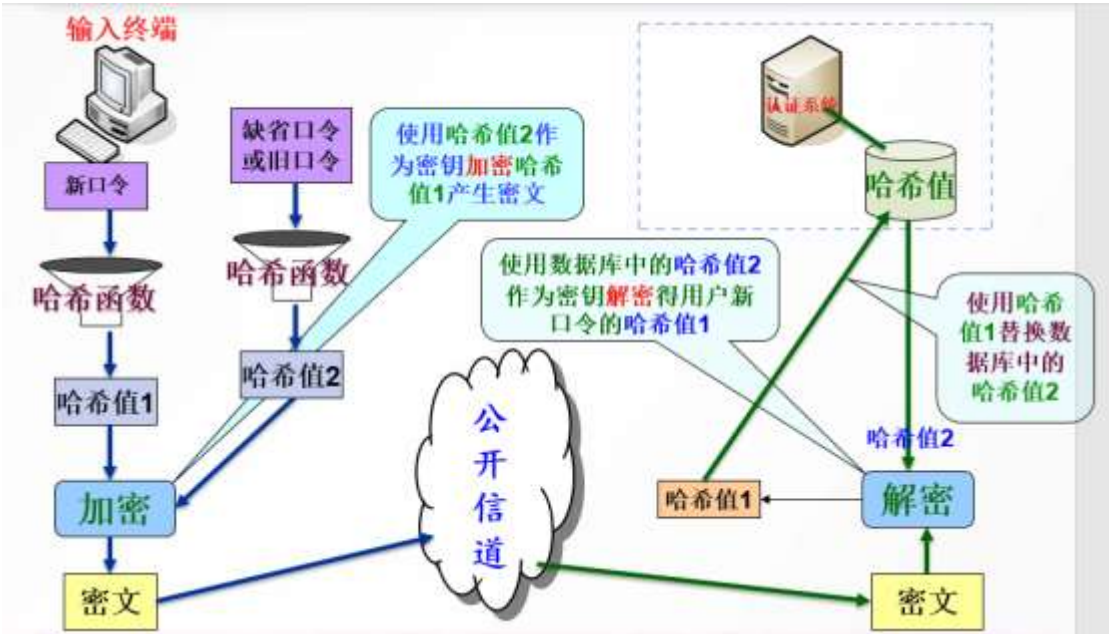
(i) 用户口令在广域网上安全传输 (也就是说, 即使攻击者窃取用户网上传输的信息, 也分析不出口令)。

(ii) 管理员也不知道用户的口令。

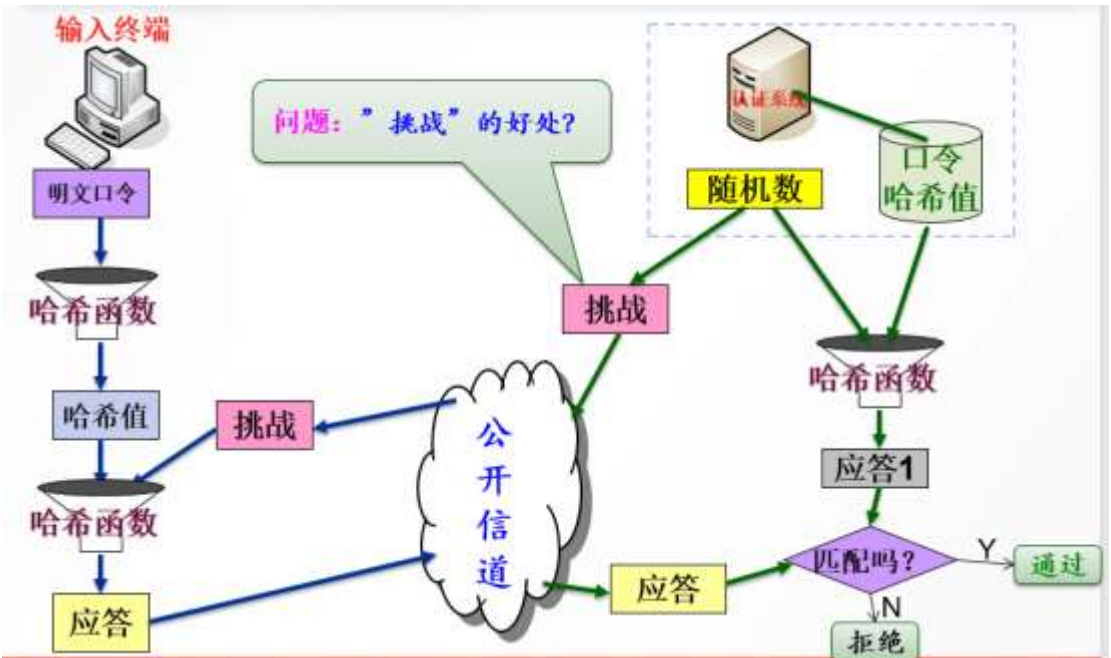
请设计一个方案满足上述的安全需求并分析其安全性。

提示：通常方案包括两部分，首先，用户根据管理员给定的初始口令，设定只有自己知道的新口令；然后，实现用户使用新口令认证自己的身份。

(i) 用户设置自己的口令



(ii) 口令认证过程



(2) SM3 是我国采用的一种密码散列函数标准，由国家密码管理局于 2010 年 12 月 17 日发布，请简要描述 sm3 算法的实现过程。

SM3 是我国采用的一种密码散列函数标准，由国家密码管理局于 2010 年 12 月 17 日

发布，其主要用于数字签名及验证、消息认证码生成及验证、随机数生成等，其算法公开，据国家密码管理局表示，其安全性及效率与 SHA-256 相当。

对长度为 $L (< 2^{64})$ 比特的消息 m ，SM3 杂凑算法经过填充和迭代压缩，生成杂凑值，杂凑值长度为 **256 比特**。

SM3 算法的消息分组长度为 512 比特，如果不满足 512 比特分组，需要填充，其填充方法同 SHA-1 填充方法完全一致。

分组数据的扩展：

分组消息扩展是根据分组消息(512比特)扩展成132个字：

$W_0, W_1, \dots, W_{67}, W'_0, W'_1, \dots, W'_{63}$

其过程如下：

a) 将分组消息划分为16个字 W_0, W_1, \dots, W_{15} 。

b) FOR $j=16$ TO 67

$$W_j \leftarrow P_1(W_{j-16} \oplus W_{j-9} \oplus (W_{j-3} \lll 15)) \oplus (W_{j-13} \lll 7) \oplus W_{j-6}$$

ENDFOR

c) FOR $j=0$ TO 63

$$W'_j = W_j \oplus W_{j+4}$$

ENDFOR

$$P_1(X) = X \oplus (X \lll 15) \oplus (X \lll 23)$$

算法实现过程：

$ABCDEFGH \leftarrow V^{(i)}$

FOR $j=0$ TO 63

$$SS1 \leftarrow ((A \lll 12) + E + (T_j \lll j)) \lll 7$$

$$SS2 \leftarrow SS1 \oplus (A \lll 12)$$

$$TT1 \leftarrow FF_j(A, B, C) + D + SS2 + W'_j$$

$$TT2 \leftarrow GG_j(E, F, G) + H + SS1 + W_j$$

$$D \leftarrow C$$

$$C \leftarrow B \lll 9$$

$$B \leftarrow A$$

$$A \leftarrow TT1$$

$$H \leftarrow G$$

$$G \leftarrow F \lll 19$$

$$F \leftarrow E$$

$$E \leftarrow P_0(TT2)$$

ENDFOR

$$V^{(i+1)} \leftarrow ABCDEFGH \oplus V^{(i)}$$

注：A,B,C,D,E,F,G,H为字寄存器
SS1,SS2,TT1,TT2为中间变量

$$T_j = \begin{cases} 79cc4519, & 0 \leq j \leq 15 \\ 7a879d8a, & 16 \leq j \leq 63 \end{cases}$$

$$FF_j(X, Y, Z) = \begin{cases} X \oplus Y \oplus Z, & 0 \leq j \leq 15 \\ (X \wedge Y) \vee (X \wedge Z) \vee (Y \wedge Z), & 16 \leq j \leq 63 \end{cases}$$

$$GG_j(X, Y, Z) = \begin{cases} X \oplus Y \oplus Z, & 0 \leq j \leq 15 \\ (X \wedge Y) \vee (\neg X \wedge Z), & 16 \leq j \leq 63 \end{cases}$$

$$P_0(X) = X \oplus (X \lll 9) \oplus (X \lll 17)$$

注： $V^0 = 7380166f \ 4914b2b9 \ 172442d7 \ da8a0600 \ a96f30bc \ 163138aa \ e38dee4d \ b0fb0e4e$