



[4] ICAO MRTD DOC 9303 Part 1 Vol 2, p. IV-32

[5] ICAO MRTD DOC 9303 Part 1 Vol 2, p. IV-40 IV-41

## 实验内容

### 一 实验基本原理及步骤

#### 1、资料获取

在[国际民航组织官网](#)上搜索 DOC 9303，下载[中文版参考文档](#)，方便阅读。

#### 2、求未知字符“？”

阅读[1]可知，字符串‘12345678<8<<<1110182<111116?<<<<<<<<<<<<<<<<4’中，

1 到 9 位为护照号码，第 10 位为其校验位；

14 到 19 位为出生日期，第 20 位为其校验位；

22 到 27 位为到期日，第 28 位为其校验位。

未知字符“？”是 28 位，即“？”是 22 到 27 位“111116”的校验位，文献[2]给出了校验位的计算方法，计算要点摘录如下：

校验位须在模数 10 的基础上进行计算，不断地重复 731 731……加权。

- 步骤 1 从左到右，相应顺序位置上的加权数乘相关数字数据要素的每一位数。
- 步骤 2 将每次乘法运算的乘积相加。
- 步骤 3 将得出的和除以 10（模数）。
- 步骤 4 余数即为校验位。

根据以上计算方法，可以手工计算“111116”的校验位， $(1*7 + 1*3 + 1*1 + 1*7 + 1*3 + 6*1) \% 10 = 7$ ，即未知字符“？”为 7。

至此，恢复出了字符串‘12345678<8<<<1110182<1111167<<<<<<<<<<<<<<<<4’

#### 3、计算 $K_{ENC}$

[3] [4] [5]描述了  $K_{ENC}$  的导出过程。

[3]描述了 MRZ\_information 是字符串中证件号码、出生日期和到期日，并包括它们各自的校验位组合而成的。按照这些信息对应的位置提取子字符串，并重新组合，可得到 MRZ\_information。

```
1. MRZ_line2 = b'12345678<8<<<1110182<1111167<<<<<<<<<<<<<4'
2. Number_and_check = MRZ_line2[:10]
3. Birth_and_check = MRZ_line2[13:20]
4. Expiry_and_check = MRZ_line2[21:28]
5. mrz_information = Number_and_check + Birth_and_check + Expiry_and_check
```

另外，[3]描述了密钥种子 ( $K_{seed}$ ) 是“MRZ\_information”的 SHA-1 散列的前 16 字节。

```
1. K_seed = hashlib.sha1(mrz_information).hexdigest()[:32]
```

[4]描述了接下来的密钥生成方法，按照文件中的步骤操作即可。

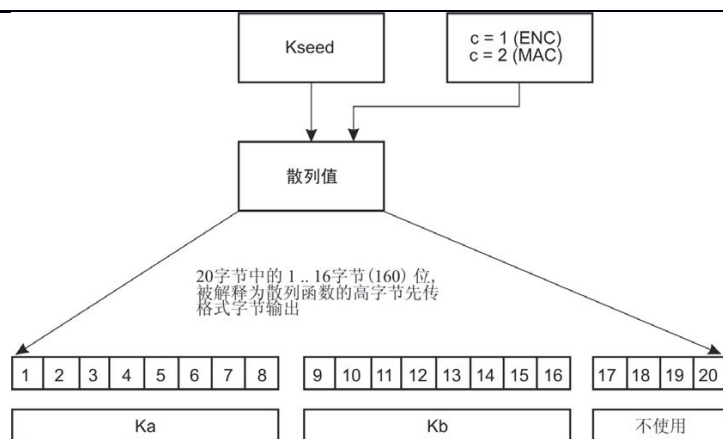


图 1 根据密钥种子计算密钥

1.  $D$  为  $K_{seed}$  和  $c$  的拼接 ( $D = K_{seed} \parallel c$ )。 (在加密中  $c = 0x\ 00\ 00\ 00\ 01$ )
  2. 计算  $H = \text{SHA-1}(D)$ , 即:  $H$  为  $D$  的 SHA-1 散列。
  3.  $H$  的字节 1..8 形成密钥  $K_a$ ,  $H$  的字节 9..16 形成密钥  $K_b$ 。
  4. 调整密钥  $K_a$  和  $K_b$  的奇偶校验位形成正确的 DES 密钥。
- 其中, 1 到 3 步的描述很明确, 实现如下:

```

1. K_seed = hashlib.sha1(mrz_information).hexdigest()[:32]
2. D_hex = K_seed + '00000001'
3. Hash_D = hashlib.sha1(binascii.a2b_hex(D_hex)).digest()
4.
5. K_a = Hash_D[:8]
6. K_b = Hash_D[8:16]

```

第 4 步的调整奇偶校验位不是很明确。可以阅读[5]的处理过程实例分析这一步的操作。

3. 形成密钥  $K_a$  和  $K_b$ :

$K_a = \text{'AB94FCEDF2664FDF'}$   
 $K_b = \text{'B9B291F85D7F77F2'}$

4. 调整奇偶校验位:

$K_a = \text{'AB94FDEC F2674FDF'}$   
 $K_b = \text{'B9B391F85D7F76F2'}$

*Handwritten notes: 0100 1110, 4, F*

图 2 调整奇偶校验位实例

观察发现, 字符串按字节进行奇偶校验位的调整, 所谓奇偶校验位就是每个字节 8 位中的最后 1 位, 需要改变此位使得每个字节的二进制表示中有奇数个“1”。了解了其调整过程, 便可编程实现, 计算调整后的  $K_a$  和  $K_b$ , 进而得到密钥  $K$ 。

```

1. def adjust_parity_bit(bytestocheck):
2.     res = b''
3.     for x in bytestocheck:
4.         if bin(x).count('1') % 2 == 0:
5.             x = x ^ 1
6.             res += x.to_bytes(1, 'big')
7.     return res
8.
9. K_a_adjust = adjust_parity_bit(K_a)
10. K_b_adjust = adjust_parity_bit(K_b)
11. key = K_a_adjust + K_b_adjust

```

## 4、解密

初始的密文需要先进行 base64 解密得到密文的字节码，加密模式为 CBC，初始向量为 0，调用 AES 解密可得到解密结果。

```
1. cipher_base64 = '9MgYwmuPrjiecPMx6106zIuy3MtIXQQ0E59T3xB6u0Gyf1gYs2i3K9Jxaa0zj4gTMazJuApwd  
6+jdyeI5iGHvhQyDHGV1AuYTgJrbFDrfB22Fpil2NfNnWFBTXyf7SDI'  
2. cipher_bytes = base64.b64decode(cipher_base64)  
3. IV = b'\x00'*16  
4. m = AES.new(key, AES.MODE_CBC, IV).decrypt(cipher_bytes)
```

解密结果为：b'Herzlichen Glueckwunsch. Sie haben die Nuss geknackt. Das Codewort lautet: Kryptographie!\x01\x00\x00\x00\x00\x00'

手动移除 01-00 填充，可得到明文 Herzlichen Glueckwunsch. Sie haben die Nuss geknackt. Das Codewort lautet: Kryptographie!

## 二 实验结果

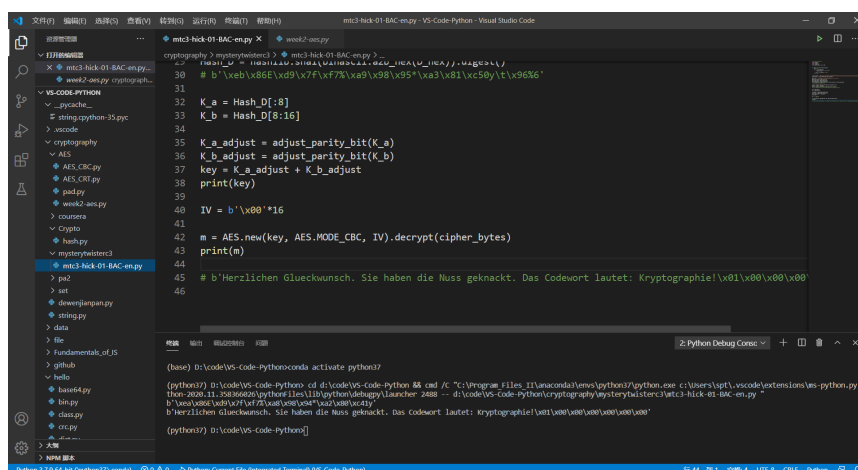


图 3 实验结果

## 三 实验结果的分析

尝试翻译该明文，发现翻译软件提示其为德文。大意为：恭喜你，你破解了难题。该密语是：密码学！

## 实验总结

- 1、英文的题目描述不易明白，需要利用软件翻译、查单词等手段帮助理解。认真阅读，理解题意。
- 2、题目参考文档的内容很多，需要只看有用的部分节约时间。

## 参考文献

[6] Koz\_0. mysterytwisterc3-challenge-AES key — encoded in the machine readable zone of a European ePassport. [EB/OL]. (2020-11-07)[2020-11-12]. [https://blog.csdn.net/Koz\\_0/article/details/109540921](https://blog.csdn.net/Koz_0/article/details/109540921)

[7] Joel-Q-Xu. MT3-mysterytwisterc3. [DB/OL]. (2019-05-10)[2020-11-12]. <https://github.com/Joel-Q-Xu/MT3-mysterytwisterc3>