## AES 加密算法简介

## 李丽娟 2013.11.12

AES(高级加密标准)为分组密码算法,明文密文长度为 128 位(16 个字节),密钥长度可以为 128 位、192 位或 256 位,对应的轮变换次数分别为 10 轮、12 轮、14 轮。我们以密钥长度为 128 位的 AES 算法为例进行介绍。128-AES 加密算法的伪代码如下:

```
CipherAES128(byte in[16], byte out[16], word w[44])
{
     byte state[4,4];
     state = in;
     AddRoundKey(state, w[0, 3]);
     for (round = 1; round <10; round ++)
     {
          SubBytes(state);
          ShiftRows(state);
          MixColumns(state);
          AddRoundKey(state, w[round*4, (round+1)*4-1]);
     }
     SubBytes(state);
     ShiftRows(state);
     AddRoundKey(state, w[40, 43]);
     out= state;
}
```

对于 128-AES,加密先经过一个初始的轮密钥加,然后经过 9 次轮变换,每轮变换包括:字节替换(SubBytes)、行移位(ShiftRows)、列混淆(MixColumns)和轮密钥加(AddRoundkey)。最后还要经过一轮变换,这轮变换只有三种运算,没有列混淆。

AES 直接解密算法的伪代码如下:

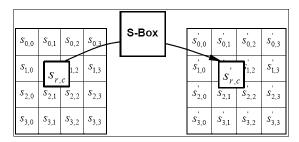
```
InvCipher128 (byte in[16], byte out[16], word w[44])
{
    byte state[4,4];
    state = in;
    AddRoundKey(state, w[40, 43]);
    for (round = 9; round >0; round --)
    {
        InvShiftRows(state);
        InvSubBytes(state);
        AddRoundKey(state, w[round*4, (round+1)*4-1]);
```

```
InvMixColumns(state);
}
InvShiftRows(state);
InvSubBytes(state);
AddRoundKey(state, w[0, 3]);
out= state;
}
```

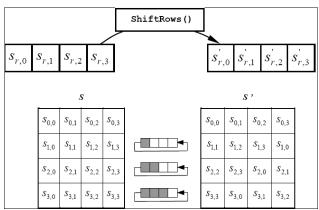
AES 解密变换是加密变换的逆过程,除了将所有变换转化为逆变换之外,各个运算的顺序也有所不同,密钥也需要逆序使用。解密先经过一个初始的轮密钥加,然后经过 9 次轮变换,每轮变换的顺序为: 逆行移位(InvShiftRows)、逆字节替换(InvSubBytes)、轮密钥加(AddRoundkey)和逆列混淆(InvMixColumns),最后还要经过一轮变换,这轮变换只有三种运算,没有列混淆。

下面我们只简要介绍 128-AES 加密算法和密钥扩展算法,对 AES 其他部分感兴趣的可以阅读 FIPS-197 标准。AES 加密轮变换中的四种运算简介如下:

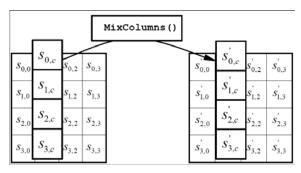
• 字节替换(SubBytes): 用一个 S 盒完成分组的字节到字节的代替。可用查找表法实现,即以 8 位输入为地址,查表得到 8 位输出。



• 行移位(ShiftRows): state 数组的第一行保持不变,第二行循环左移一个字节,第三行循环左移两个字节,第四行循环左移三个字节。



 列混淆(MixColumns): 对 state 数组的每一列单独进行操作,可由(1)式所示的矩阵 乘法表示。



$$\begin{bmatrix} S_{0,c}' \\ S_{1,c}' \\ S_{2,c}' \\ S_{3,c}' \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 02 & 03 & 01 & 01 \\ 01 & 02 & 03 & 01 \\ 01 & 01 & 02 & 03 \\ 03 & 01 & 01 & 02 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} S_{0,c} \\ S_{1,c} \\ S_{2,c} \\ S_{3,c} \end{bmatrix} \tag{1}$$

$$s'_{0,c} = (02 \cdot s_{0,c}) \oplus (03 \cdot s_{1,c}) \oplus s_{2,c} \oplus s_{3,c}$$

$$s'_{1,c} = s_{0,c} \oplus (02 \cdot s_{1,c}) \oplus (03 \cdot s_{2,c}) \oplus s_{3,c}$$

$$s'_{2,c} = s_{0,c} \oplus s_{1,c} \oplus (02 \cdot s_{2,c}) \oplus (03 \cdot s_{3,c})$$

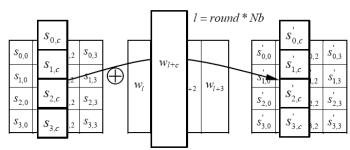
$$s'_{3,c} = (03 \cdot s_{0,c}) \oplus s_{1,c} \oplus s_{2,c} \oplus (02 \cdot s_{3,c})$$
(2)

(2)式中包含有限域  $GF(2^8)$ 的加法( $\oplus$  )和乘法( $\cdot$  )操作。这里只给出计算方法。加法  $\oplus$ 即为按位异或操作。AES 中定义的乘法规则如下,设 $S=(b_7b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_0)$ ,则

$$02 \cdot s = \begin{cases} (b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_00), & b_7 = 0 \\ (b_6b_5b_4b_3b_2b_1b_00) \oplus (00011011), & b_7 = 1 \end{cases}$$

$$03 \cdot s = (02 \cdot s) \oplus s$$

• 轮密钥加(AddRoundKey):将 state 的每列和对应的轮密钥的列进行异或,即 **128** 位的 异或运算。



• 密钥扩展算法: AES 还需要密钥扩展算法来为每轮变换提供密钥。128-AES 由 128 位初始密钥(4 word)扩展为 4x(10+1)=44 word 的密钥。密钥扩展的伪代码如下,其中⊕为异或操作。

```
KeyExpansion128 (byte key[16], word w[44])
{
    word temp
    for (i=0;i<4;i++)
        w[i] = (key[4*i],key[4*i+1],key[4*i+2],key[4*i+3]);
    for (i=4;i<44;i++)
    {</pre>
```

Rotword: 将一个字中的 4 个字节循环左移一个字节,即将输入字[ $B_0$ ,  $B_1$ ,  $B_2$ ,  $B_3$ ]变换成 [ $B_1$ ,  $B_2$ ,  $B_3$ ,  $B_0$ ]。

SubByte:用S盒对输入字中的每个字节进行字节代替。

Rcon: 轮常量是一个字,这个字最右边三个字节总为 0,因此字与 Rcon 相异或,其结果只是与该字最左的字节相异或。定义 Rcon[j]=(RC[j],0,0,0)。RC[j]的值按十六进制表示为:

j	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
RC[j]	01	02	04	08	10	20	40	80	1B	36

RC[j]也可由 RC[j+1]<=02·RC[j]计算生成。

