密码学实验二 AES 加密算法

	08111505	1120152056	李世林
密码学实验二 AES 加密算法			1
1 算法原理			2
1.1 简介	• • • • • • • • • •		2
1. 2AES 加密			2
1.3AES 解密		• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	2
1.4 加解密流程图			3
2C++代码实现 AES 加解密		• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	4
2.1 程序流程图		• • • • • • • • • • • • • • • • • • • •	4
2.2 AES 加解密详解			5
2.2.1 AES 秘钥扩展			5
2.2.2 S 盒变换-SubBytes()	• • • • • • • • •		8
2.2.3 行变换-ShiftRows(• • • • • • • • •		10
2.2.4 列变换-MixColumns().	• • • • • • • • •		11
2.2.5 与扩展密钥的异或-AddF	RoundKey()		13
2. 3AES 解密			14
2.3.1 S-盒逆变换	• • • • • • • • • •		14
2.3.2 逆行变换-InvShiftRows	s()		16
2.3.3 逆 S 盒变换-InvSubByt	es()		17
2.3.4 逆列变换-InvMixColumn	ıs()		18

2.4 工具函数......18

2.5	运行	「结!	果.	 • • •	•	 	•	 	 •	 	•	•	 •	 	•	 •	 	20
3 实验总	总结			 		 		 		 	•			 			 	21

1 算法原理

1.1 简介

AES 算法是一个对称分组密码算法。数据分组长度必须是 128 bits,使用的密钥长度为 128, 192 或 256 bits。对于三种不同密钥长度的 AES 算法,分别称为"AES-128"、"AES-192"、"AES-256"。本实验使用 AES-128,

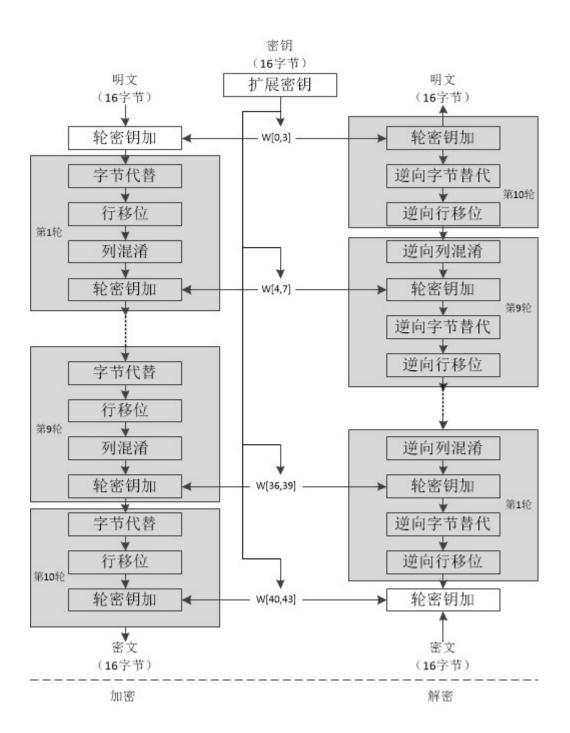
1. 2AES 加密

AES 加密过程涉及到 4 种操作:字节替代(SubBytes)、行移位(ShiftRows)、列混淆(MixColumns)和轮密钥加(AddRoundKey)。

1. 3AES 解密

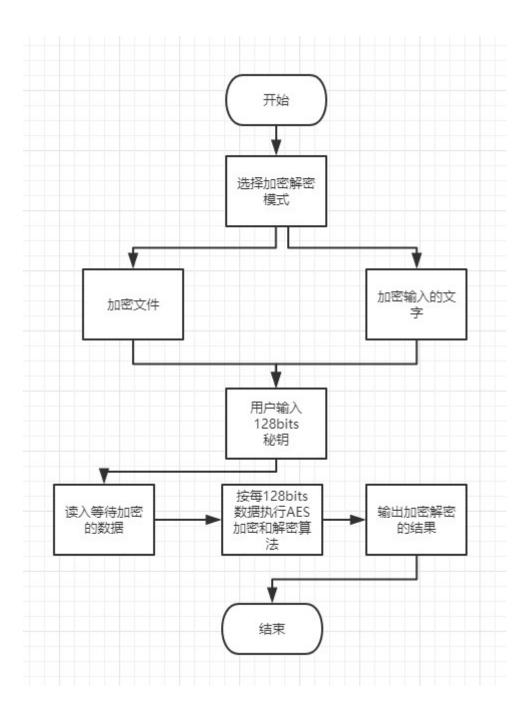
解密过程分别为对应加密过程的逆操作。由于每一步操作都是可逆的,按照相反的顺序进行解密即可恢复明文。加解密中每轮的密钥分别由初始密钥扩展得到。算法中 16 字节的明文、密文和轮密钥都以一个4x4 的矩阵表示。

1.4 加解密流程图



2C++代码实现 AES 加解密

2.1 程序流程图



2.2 AES 加解密详解

2.2.1 AES 秘钥扩展

AES 算法通过密钥扩展程序(Key Expansion)将用户输入的密钥 K 扩展生成 Nb(Nr+1)个字,存放在一个线性数组 w[Nb*(Nr+1)]中。

```
// 将 4 个 byte 转换为一个 word.
word Word (byte& k1, byte& k2, byte& k3, byte& k4)
{
  word result (0x00000000);
  word temp;
  temp = k1. to ulong(); // K1
   temp <<= 24;
  result |= temp;
  temp = k2. to ulong(); // K2
   temp <<= 16;
  result |= temp;
   temp = k3. to ulong(); // K3
   temp <<= 8;
  result |= temp;
  temp = k4. to ulong(); // K4
  result |= temp;
   return result;
```

```
//按字节 循环左移一位
//把[a0, a1, a2, a3]变成[a1, a2, a3, a0]
word RotWord(word& rw)
  word high = rw << 8;
  word low = rw >> 24;
  return high | low;
//对输入word中的每一个字节进行S-盒变换
word SubWord(word& sw)
{
  word temp;
  for (int i = 0; i < 32; i += 8)
     int row = sw[i + 7] * 8 + sw[i + 6] * 4 + sw[i + 5]
*2 + sw[i + 4];
     int col = sw[i + 3] * 8 + sw[i + 2] * 4 + sw[i + 1]
```

```
*2 + sw[i];
     byte val = S Box[row][col];
     for (int j = 0; j < 8; ++j)
        temp[i + j] = val[j];
  return temp;
// 密 钥 扩 展 函 数 - 对 128 位 密 钥 进 行 扩 展 得 到
w[4*(EncryptTimes+1)]
void KeyExpansion(byte key[4 * KeyWords], word w[4 *
(EncryptTimes + 1)])
  word temp;
  int i = 0;
  // w[]的前 4 个就是输入的 key
  while (i < KeyWords)
     w[i] = Word(key[4 * i], key[4 * i + 1], key[4 * i +
2], key[4 * i + 3]);
```

```
++i;
   i = KeyWords;
   while (i < 4 * (EncryptTimes + 1))
   \left\{ \right.
      temp = w[i - 1]; // 记录前一个word
      if (i % KeyWords == 0)
         w[i] = w[i - KeyWords] ^ SubWord(RotWord(temp))
Rcon[i / KeyWords - 1];
      else
         w[i] = w[i - KeyWords] ^ temp;
      ++i;
```

2.2.2 S 盒变换-SubBytes()

S 盒是一个 16 行 16 列的表,表中每个元素都是一个字节。S 盒变换很简单:函数 SubBytes()接受一个 4x4 的字节矩阵作为输入,对其中的每个字节,前四位组成十六进制数 x 作为行号,后四位组成

的十六进制数 y 作为列号,查找表中对应的值替换原来位置上的字节.

```
byte S Box[16][16] = {
                        \{0x63, 0x7C, 0x77, 0x7B, 0xF2, 0x6B, 0x6F, 0xC5, 0x30, 0x6B, 0x6F, 0xC5, 0x30, 0x6B, 0x6
0x01, 0x67, 0x2B, 0xFE, 0xD7, 0xAB, 0x76}
                        \{ 0xCA, 0x82, 0xC9, 0x7D, 0xFA, 0x59, 0x47, 0xF0, 0xAD, 
0xD4, 0xA2, 0xAF, 0x9C, 0xA4, 0x72, 0xC0 },
                        \{ 0xB7, 0xFD, 0x93, 0x26, 0x36, 0x3F, 0xF7, 0xCC, 0x34, 0xB7, 0xF7, 0xCC, 0x34, 0xB7, 0x
0xA5, 0xE5, 0xF1, 0x71, 0xD8, 0x31, 0x15,
                        \{ 0x04, 0xC7, 0x23, 0xC3, 0x18, 0x96, 0x05, 0x9A, 0x07, 0x94, 0x07, 0x96, 0x06, 0x96, 0x
0x12, 0x80, 0xE2, 0xEB, 0x27, 0xB2, 0x75 },
                        { 0x09, 0x83, 0x2C, 0x1A, 0x1B, 0x6E, 0x5A, 0xA0, 0x52,
0x3B, 0xD6, 0xB3, 0x29, 0xE3, 0x2F, 0x84},
                        \{ 0x53, 0xD1, 0x00, 0xED, 0x20, 0xFC, 0xB1, 0x5B, 0x6A, 
0xCB, 0xBE, 0x39, 0x4A, 0x4C, 0x58, 0xCF },
                        { 0xD0, 0xEF, 0xAA, 0xFB, 0x43, 0x4D, 0x33, 0x85, 0x45,
0xF9, 0x02, 0x7F, 0x50, 0x3C, 0x9F, 0xA8 },
                       \{0x51, 0xA3, 0x40, 0x8F, 0x92, 0x9D, 0x38, 0xF5, 0xBC,
0xB6, 0xDA, 0x21, 0x10, 0xFF, 0xF3, 0xD2,
                        \{ 0xCD, 0x0C, 0x13, 0xEC, 0x5F, 0x97, 0x44, 0x17, 0xC4, 
0xA7, 0x7E, 0x3D, 0x64, 0x5D, 0x19, 0x73 },
                        \{ 0x60, 0x81, 0x4F, 0xDC, 0x22, 0x2A, 0x90, 0x88, 0x46,
```

```
OxEE, OxB8, Ox14, OxDE, Ox5E, OxOB, OxDB },
                        0xD3, 0xAC, 0x62, 0x91, 0x95, 0xE4, 0x79},
                        \{ 0xE7, 0xC8, 0x37, 0x6D, 0x8D, 0xD5, 0x4E, 0xA9, 0x6C, 
0x56, 0xF4, 0xEA, 0x65, 0x7A, 0xAE, 0x08,
                        \{ 0xBA, 0x78, 0x25, 0x2E, 0x1C, 0xA6, 0xB4, 0xC6, 0xE8, 
0xDD, 0x74, 0x1F, 0x4B, 0xBD, 0x8B, 0x8A},
                        \{ 0x70, 0x3E, 0xB5, 0x66, 0x48, 0x03, 0xF6, 0x0E, 0x61, 0x61, 0x70, 0x
0x35, 0x57, 0xB9, 0x86, 0xC1, 0x1D, 0x9E },
                       \{ 0xE1, 0xF8, 0x98, 0x11, 0x69, 0xD9, 0x8E, 0x94, 0x9B, 
0x1E, 0x87, 0xE9, 0xCE, 0x55, 0x28, 0xDF \},
                        \{ 0x8C, 0xA1, 0x89, 0x0D, 0xBF, 0xE6, 0x42, 0x68, 0x41, 0x80, 0x
0x99, 0x2D, 0x0F, 0xB0, 0x54, 0xBB, 0x16
};
```

2.2.3 行变换-ShiftRows()

行变换是将矩阵的每一行以字节为单位循环移位:第一行不变,第二 行左移一位,第三行左移两位,第四行左移三位。

```
//2. 行变换 - 按字节循环移位
void ShiftRows(byte mtx[4 * 4])
{
    // 第二行循环左移一位
    byte temp = mtx[4];
```

```
for (int i = 0; i < 3; ++i)
   mtx[i + 4] = mtx[i + 5];
mtx[7] = temp;
// 第三行循环左移两位
for (int i = 0; i < 2; ++i)
\left\{ \right.
   temp = mtx[i + 8];
   mtx[i + 8] = mtx[i + 10];
   mtx[i + 10] = temp;
}
// 第四行循环左移三位
temp = mtx[15];
for (int i = 3; i > 0; --i)
   mtx[i + 12] = mtx[i + 11];
mtx[12] = temp;
```

2.2.4 列变换-MixColumns()

函数 MixColumns()同样接受一个 4x4 的字节矩阵作为输入,并对矩阵进行逐列变换

```
// 有限域上的乘法 GF(2<sup>8</sup>)
byte GFMul(byte a, byte b) {
```

```
byte p = 0;
   byte _bit_set;
   for (int counter = 0; counter < 8; counter++) {
      if ((b & byte(1)) != 0) {
          p ^= a;
      _{\text{bit\_set}} = \text{(byte) (a \& byte(0x80))};
      a <<= 1;
      if (_bit_set != 0) {
          a = 0x1b;
          // x^8 + x^4 + x^3 + x + 1
      }
      b >>= 1;
   return p;
// 列变换
void MixColumns (byte mtx[4 * 4])
\left\{ \right.
   byte arr[4];
   for (int i = 0; i < 4; ++i)
   \Big\{
```

```
for (int j = 0; j<4; ++j)
    arr[j] = mtx[i + j * 4];

mtx[i] = GFMul(0x02, arr[0]) ^ GFMul(0x03, arr[1]) ^
arr[2] ^ arr[3];
    mtx[i + 4] = arr[0] ^ GFMul(0x02, arr[1]) ^
GFMul(0x03, arr[2]) ^ arr[3];
    mtx[i + 8] = arr[0] ^ arr[1] ^ GFMul(0x02, arr[2]) ^
GFMul(0x03, arr[3]);
    mtx[i + 12] = GFMul(0x03, arr[0]) ^ arr[1] ^ arr[2]
^ GFMul(0x02, arr[3]);
}
</pre>
```

2.2.5 与扩展密钥的异或-AddRoundKey()

根据当前加密的轮数,用w[]中的 4 个扩展密钥与矩阵的 4 个列进 行按位异或。

```
// 轮密钥加变换 - 将每一列与扩展密钥进行异或
void AddRoundKey(byte mtx[4 * 4], word k[4])
{
    for (int i = 0; i<4; ++i)
    {
```

```
word k1 = k[i] >> 24;
word k2 = (k[i] << 8) >> 24;
word k3 = (k[i] << 16) >> 24;
word k4 = (k[i] << 24) >> 24;

mtx[i] = mtx[i] ^ byte(k1.to_ulong());
mtx[i + 4] = mtx[i + 4] ^ byte(k2.to_ulong());
mtx[i + 8] = mtx[i + 8] ^ byte(k3.to_ulong());
mtx[i + 12] = mtx[i + 12] ^ byte(k4.to_ulong());
}
```

2. 3AES 解密

2.3.1 S-盒逆变换

```
byte Inv_S_Box[16][16] = {
    { 0x52, 0x09, 0x6A, 0xD5, 0x30, 0x36, 0xA5, 0x38, 0xBF, 0x40, 0xA3, 0x9E, 0x81, 0xF3, 0xD7, 0xFB },
    { 0x7C, 0xE3, 0x39, 0x82, 0x9B, 0x2F, 0xFF, 0x87, 0x34, 0x8E, 0x43, 0x44, 0xC4, 0xDE, 0xE9, 0xCB },
    { 0x54, 0x7B, 0x94, 0x32, 0xA6, 0xC2, 0x23, 0x3D, 0xEE, 0x4C, 0x95, 0x0B, 0x42, 0xFA, 0xC3, 0x4E },
    { 0x08, 0x2E, 0xA1, 0x66, 0x28, 0xD9, 0x24, 0xB2, 0x76,
```

```
0x5B, 0xA2, 0x49, 0x6D, 0x8B, 0xD1, 0x25,
                                  \{0x72, 0xF8, 0xF6, 0x64, 0x86, 0x68, 0x98, 0x16, 0xD4, 0xF6, 0xF
 0xA4, 0x5C, 0xCC, 0x5D, 0x65, 0xB6, 0x92 },
                                  \{ 0x6C, 0x70, 0x48, 0x50, 0xFD, 0xED, 0xB9, 0xDA, 0x5E, 
 0x15, 0x46, 0x57, 0xA7, 0x8D, 0x9D, 0x84},
                                  \{ 0x90, 0xD8, 0xAB, 0x00, 0x8C, 0xBC, 0xD3, 0x0A, 0xF7, 0x90, 0xBC, 0xD3, 0x0A, 0xF7, 0xBC, 0x
 0xE4, 0x58, 0x05, 0xB8, 0xB3, 0x45, 0x06,
                                  \{ 0xD0, 0x2C, 0x1E, 0x8F, 0xCA, 0x3F, 0x0F, 0x02, 0xC1, 0xBC, 0x
 0xAF, 0xBD, 0x03, 0x01, 0x13, 0x8A, 0x6B },
                                  \{ 0x3A, 0x91, 0x11, 0x41, 0x4F, 0x67, 0xDC, 0xEA, 0x97, 0xBA, 0xBA, 0x97, 0x87, 0x
 0xF2, 0xCF, 0xCE, 0xF0, 0xB4, 0xE6, 0x73,
                                  \{ 0x96, 0xAC, 0x74, 0x22, 0xE7, 0xAD, 0x35, 0x85, 0xE2, 
 0xF9, 0x37, 0xE8, 0x1C, 0x75, 0xDF, 0x6E,
                                  \{ 0x47, 0xF1, 0x1A, 0x71, 0x1D, 0x29, 0xC5, 0x89, 0x6F, 
 0xB7, 0x62, 0x0E, 0xAA, 0x18, 0xBE, 0x1B },
                                  \{ 0xFC, 0x56, 0x3E, 0x4B, 0xC6, 0xD2, 0x79, 0x20, 0x9A, 
 0xDB, 0xCO, 0xFE, 0x78, 0xCD, 0x5A, 0xF4},
                                  \{ 0x1F, 0xDD, 0xA8, 0x33, 0x88, 0x07, 0xC7, 0x31, 0xB1, 0x
0x12, 0x10, 0x59, 0x27, 0x80, 0xEC, 0x5F },
                                  \{ 0x60, 0x51, 0x7F, 0xA9, 0x19, 0xB5, 0x4A, 0x0D, 0x2D, 
 0xE5, 0x7A, 0x9F, 0x93, 0xC9, 0x9C, 0xEF },
                                  \{ 0xA0, 0xE0, 0x3B, 0x4D, 0xAE, 0x2A, 0xF5, 0xB0, 0xC8,
```

```
      0xEB, 0xBB, 0x3C, 0x83, 0x53, 0x99, 0x61 },

      { 0x17, 0x2B, 0x04, 0x7E, 0xBA, 0x77, 0xD6, 0x26, 0xE1,

      0x69, 0x14, 0x63, 0x55, 0x21, 0x0C, 0x7D }

      };
```

2.3.2 逆行变换-InvShiftRows()

ShiftRows()是对矩阵的每一行进行循环左移, InvShiftRows()是对矩阵每一行进行循环右移。

```
// 逆行变换 - 以字节为单位循环右移
void InvShiftRows(byte mtx[4 * 4])
{
    // 第二行循环右移一位
    byte temp = mtx[7];
    for (int i = 3; i>0; --i)
        mtx[i + 4] = mtx[i + 3];
    mtx[4] = temp;
    // 第三行循环右移两位
    for (int i = 0; i<2; ++i)
    {
        temp = mtx[i + 8];
        mtx[i + 8] = mtx[i + 10];
```

```
mtx[i + 10] = temp;
}
// 第四行循环右移三位
temp = mtx[12];
for (int i = 0; i<3; ++i)
    mtx[i + 12] = mtx[i + 13];
mtx[15] = temp;
}</pre>
```

2.3.3 逆 S 盒变换-InvSubBytes()

```
void InvSubBytes(byte mtx[4 * 4])
{
    for (int i = 0; i<16; ++i)
    {
        int row = mtx[i][7] * 8 + mtx[i][6] * 4 + mtx[i][5]
    * 2 + mtx[i][4];
        int col = mtx[i][3] * 8 + mtx[i][2] * 4 + mtx[i][1]
    * 2 + mtx[i][0];
        mtx[i] = Inv_S_Box[row][col];
    }
}</pre>
```

2.3.4 逆列变换-InvMixColumns()

```
void InvMixColumns (byte mtx[4 * 4])
{
  byte arr[4];
  for (int i = 0; i < 4; ++i)
      for (int j = 0; j < 4; ++ j)
        arr[j] = mtx[i + j * 4];
      mtx[i] = GFMul(0x0e, arr[0]) \hat{GFMul(0x0b, arr[1])}
GFMul(0x0d, arr[2]) \cap GFMul(0x09, arr[3]);
     mtx[i + 4] = GFMul(0x09, arr[0])  GFMul(0x0e,
arr[1]) ^ GFMul(0x0b, arr[2]) ^ GFMul(0x0d, arr[3]);
     mtx[i + 8] = GFMul(0x0d, arr[0])  GFMul(0x09,
arr[1]) ^ GFMul(0x0e, arr[2]) ^ GFMul(0x0b, arr[3]);
     mtx[i + 12] = GFMul(0x0b, arr[0])  GFMul(0x0d,
arr[1]) \hat{GFMul}(0x09, arr[2]) \hat{GFMul}(0x0e, arr[3]);
```

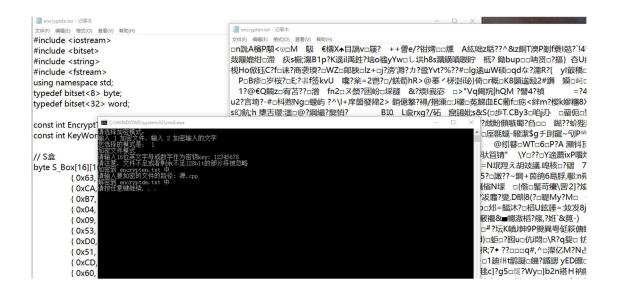
2.4 工具函数

//将一个 char 字符数组转化为二进制

```
//存到一个 byte 数组中
void charToByte(byte out[16], const char s[16])
  for (int i = 0; i < 16; ++i)
     for (int j = 0; j < 8; ++ j)
        out[i][j] = ((s[i] >> j) & 1);
// 将连续的 128 位分成 16 组, 存到一个 byte 数组中
void divideToByte (byte out[16], bitset<128>& data)
{
  bitset<128> temp;
  for (int i = 0; i < 16; ++i)
     temp = (data \ll 8 * i) \gg 120;
     out[i] = temp. to ulong();
// 将 16 个 byte 合并成连续的 128 位
bitset<128> mergeByte(byte in[16])
```

```
 bitset<128> res;
 res.reset(); // 置 0
 bitset<128> temp;
 for (int i = 0; i<16; ++i)
  {
    temp = in[i].to_ulong();
    temp <<= 8 * (15 - i);
    res |= temp;
  }
  return res;
}</pre>
```

2.5 运行结果



3 实验总结

AES 算法和 DES 算法都是对称加密算法,但是 AES 的加密过程比 DES 的加密过程更复杂,但是同时 AES 的加密效果也比 DES 的效果要好。因为 AES 算法的加密过程比较复杂,加密过程中针对 128 位的数据进行加密和解密,因此在操作的时候比较复杂,特别是加密中文的时候处理比较困难。