密码学实验报告

姓名: 吴静 学号: 2113285 专业: 信息安全

一、SPN加密算法

代码

首先是全局变量, 定义了s盒和p盒, 还有一个输出函数:

```
1 char s[17] = { 'E', '4', 'D', '1', '2', 'F', 'B', '8', '3', 'A', '6', 'C', '5',
    '9', '0', '7', '\0' };
2 int p[17] = { 0, 1, 5, 9, 13, 2, 6, 10, 14, 3, 7, 11, 15, 4, 8, 12, 16 };
3
4 void output(char* s);
```

其次是 main 函数:

```
int main() {
 1
 2
        char x[17];
 3
        char K[33];
 4
        cout << "Please input x:" << endl;</pre>
 5
        input_x(x);
        cout << "Please input K:" << endl;</pre>
 6
 7
        input_K(K);
 8
        char temp_w[17];
 9
        char temp_K[17];
10
        char temp_u[17];
11
        char temp_v[17];
12
        memcpy(temp_w, x, 17);
13
        for (int r = 1; r < 5; r++) {//表示轮数
             cout <<endl<< "round" << r << ":" << endl;</pre>
14
15
             memcpy(temp_K, K + 4*(r - 1), 16);
16
             temp_K[16] = '\0';
17
             cout << "k:";
18
             output(temp_K);
19
             get_u(temp_u, temp_w, temp_K);
20
             get_v(temp_v, temp_u);
             if(r!=4)
21
22
                 get_w(temp_w, temp_v);
23
        }
24
        cout << end1<<"round5:" << end1;</pre>
25
        memcpy(temp_K, K + 16, 16);
26
        temp_K[16] = '\0';
27
        cout << "k:";
28
        output(temp_K);
29
        char y[17];
```

main 函数主要实现的功能是输入16位明文,通过调用各种函数对输入的明文进行加密。

对于生成密文的过程,按照伪代码进行编程即可,算法如下:

```
算法 3.1 SPN (x, \pi_S, \pi_P, (K^1, \dots, K^{Nr+1}))

w^0 \leftarrow x

for r \leftarrow 1 to Nr - 1

\begin{cases} u^r \leftarrow w^{r-1} \oplus K^r \\ \text{for } i \leftarrow 1 \text{ to } m \\ \text{do } v^r_{<i>>} \leftarrow \pi_S(u^r_{<i>>}) \\ w^r \leftarrow (v^r_{\pi_P(1)}, \dots, v^r_{\pi_P(\ell m)}) \end{cases}

u^{Nr} \leftarrow w^{Nr-1} \oplus K^{Nr}

for i \leftarrow 1 to m

do v^{Nr}_{<i>>} \leftarrow \pi_S(u^{Nr}_{<i>>})

y \leftarrow v^{Nr} \oplus K^{Nr+1}

output(y)
```

首先 $$w_0$$ 为明文x,接着在每一个轮次下面计u,v和下一轮的轮密钥K;其中包括s盒置换和p盒置换,最后计算y。

部分函数解释如下:

get_u(temp_u, temp_w, temp_K);用于计算w和k的异或,最后存入u数组中:

get_v(temp_v, temp_u);用于计算v的值,是通过u的s置换得到的:

```
1
    void get_v(char* v, char* u) {
 2
        for (int i = 0; i < 4; i++) {
 3
            char u_content[5];
 4
            memcpy(u\_content, u + 4 * i, 4);
 5
            u\_content[4] = '\setminus 0';
 6
            int decnum = BintoDec(u_content, 4);
 7
            char tempptr = s[decnum];
            HextoBin(v + i * 4, tempptr);
 8
 9
            //在四次循环后完成v的转化
10
        }
```

```
11 | v[16] = '\0';

12 | cout << "v:";

13 | output(v);

14 |}
```

get_w(temp_w, temp_v);用于获取当前轮次下的轮密钥:

```
void get_w(char* w, char* v) {
1
2
        for (int i = 0; i < 16; i++) {
3
           w[i] = *(v + p[i + 1] - 1);
4
            //v下标从1开始计数,但是实际存是从0开始,所以要减1
5
           //p的下标也从1开始有意义,所以要加1
        }
6
7
        w[16] = ' \setminus 0';
        cout << "w:";</pre>
8
9
        output(w);
10 }
```

get_y(y, temp_v, temp_K);则是计算最后的y值,计算方法和u一样:

另外还有两个进制转换函数 BintoDec 和 HextoBin ,分别为将二进制转换为十进制和将十六进制转换为二进制:

```
int BintoDec(char* s, int length) {
 1
 2
        int dec = 0;
 3
        for (int i = 0; i < length; i++) {
 4
            if (s[i] == '0')
 5
                continue;
            dec += pow(2, length - 1 - i);
 6
 7
8
        return dec;
9
    }
10
11
    void HextoBin(char* binaryStr, char s) {
12
        int text;
        if (s <= 'Z' && s >= 'A')
13
14
            text = s - 'A' + 10;
15
        else
16
            text = s - '0';
17
18
        for (int i = 3; i >= 0; i--) {
19
            if (text % 2)
```

```
binaryStr[i] = '1';
else

binaryStr[i] = '0';

text /= 2;

binaryStr[4] = '\0';

binaryStr[4] = '\0';

binaryStr[4] = '\0';

binaryStr[4] = '\0';
```

运行结果截图

```
Please input x:
0010011010110111
Please input K:
001110101001010011010111000111111
round1:
k:0011 1010 1001 0100
u:0001 1100 0010 0011
v:0100 0101 1101 0001
w:0010 1110 0000 0111
round2:
k:1010 1001 0100 1101
u:1000 0111 0100 1010
v:0011 1000 0010 0110
w:0100 0001 1011 1000
round3:
k:1001 0100 1101 0110
u:1101 0101 0110 1110
v:1001 1111 1011 0000
w:1110 0100 0110 1110
round4:
k:0100 1101 0110 0011
u:1010 1001 0000 1101
v:0110 1010 1110 1001
round5:
k:1101 0110 0011 1111
y:1011 1100 1101 0110
```

二、数据集的准备与获取

思路

由于要进行SPN的线性攻击算法,所以要准备许多数据集,这些数据集是使用同一个密钥加密的明文和密文,因为数量太大,所以我们采用随机数随机生成明文的方式进行,再用SPN加密算法加密随机生成的明文,并将明文和密文一起存入一个新文件 example.txt 中方便调用。

于是将明文的获取方式变成随机数的输入,用户所需要输入的只有生成明文-密文对的数量num。

```
int main() {
 1
 2
        //随机数的产生
 3
        random_device rd;
        mt19937 gen(rd());
 4
        uniform\_int\_distribution < int> distribution(0, 1);
 5
 6
 7
        int num;
 8
        cout << "Please input K:" << endl;</pre>
9
        char K[33];
10
        input_K(K);
11
        //输入明文-密文对数目
12
13
        cout << "please input number:" << endl;</pre>
14
        cin >> num;
15
        //打开文件,准备进行写入
16
        outputfile.open("example.txt");
17
18
        for(int ii=0;ii<num;ii++)</pre>
        //循环,表示对每一个生成的明文进行加密
19
20
        {
21
            char x[17];
            cout << "Please input x:" << endl;</pre>
22
            for (int i = 0; i < 16; i++)
23
24
                x[i] = distribution(gen) + '0';
25
                //明文采用随机数生成的方式
26
            x[16] = ' \setminus 0';
27
            //input_x(x);
28
            cout << x << endl;</pre>
29
            outputfile << x << endl;</pre>
30
            //向文件中写入随机数生成的明文
31
32
33
             (中间部分和前面SPN攻击算法的一样,不过多赘述)
34
35
        }
36 }
```

在获得密文 y 后写入文件中。

至此,我们可以得到特定密钥生成的一定数量的明文-密文对数目,在文件 example.txt 中,方便线性攻击时使用。

运行结果



文件(E) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)

以上为 example.txt 部分截图。

三、SPN的线性攻击算法

代码文件

先看伪代码:

```
算法 3.2 线性攻击 (T, T, \pi_S^{-1}) for (L_1, L_2) \leftarrow (0, 0) to (F, F) do Count[L_1, L_2] \leftarrow 0 for each (x, y) \in T \begin{cases} for(L_1, L_2) \leftarrow (0, 0) to(F, F) \\ \begin{bmatrix} v_{<2>}^4 \leftarrow L_1 \oplus y_{<2>} \\ v_{<4>}^4 \leftarrow L_2 \oplus y_{<4>} \\ u_{<2>}^4 \leftarrow \pi_S^{-1}(v_{<2>}^4) \\ z \leftarrow x_5 \oplus x_7 \oplus x_8 \oplus u_6^4 \oplus u_8^4 \oplus u_{14}^4 \oplus u_{16}^4 \\ \text{if } z = 0 \\ \text{then } Count[L_1, L_2] \leftarrow Count[L_1, L_2] + 1 \end{cases} max \leftarrow -1 for (L_1, L_2) \leftarrow (0, 0) to (F, F) \begin{cases} Count[L_1, L_2] \leftarrow |Count[L_1, L_2] - T/2 \\ \text{if } Count[L_1, L_2] \leftarrow |Count[L_1, L_2] - T/2 \\ \text{max} \leftarrow |Count[L_1, L_2] - T/2 \\
```

接下来我将根据伪代码的部分解释main函数:

main 函数:

```
1
    int main() {
 2
        string x;
 3
        string y;
 4
        streampos lastPos = 0;
 5
        int num;
        cout << "Please input num:" << endl;</pre>
 6
 7
        cin >> num;
        for (int i = 0; i < 16; i++) {
 8
 9
             if (s[i] >= '0' \&\& s[i] <= '9')
10
                 s1[s[i] - '0'] = i;
11
             else
12
                 s1[s[i] - 'A' + 10] = i;
13
        }
14
        for (int i = 0; i < 16; i++)
             for (int j = 0; j < 16; j++)
15
                 Count[i][j] = 0;
16
17
18
        ifstream inputfile;
        inputfile.open("example.txt");
19
        for(int i=0;i<num;i++)</pre>
20
21
22
             inputfile.seekg(lastPos);
23
             getline(inputfile, x);
```

```
getline(inputfile, y);
24
25
             lastPos = inputfile.tellg();
26
             linear(x, y);
        }
27
28
29
        int max = -1;
        int maxkey_1 = 0;
30
        int maxkey_2 = 0;
31
        for (int i = 0; i < 16; i++) {
32
33
             for (int j = 0; j < 16; j++) {
34
                 Count[i][j] = abs(Count[i][j] - num / 2);
                 if (Count[i][j] > max) {
35
36
                     max = Count[i][j];
37
                     maxkey_1 = i;
38
                     maxkey_2 = j;
                 }
39
40
             }
41
        }
        int maxkey_L1[4];
42
        int maxkey_L2[4];
43
44
        DectoBin(maxkey_L1, maxkey_1);
45
        DectoBin(maxkey_L2, maxkey_2);
        cout << "maxkey:" << endl;</pre>
46
47
        for (int i = 0; i < 4; i++)
48
             cout << maxkey_L1[i];</pre>
        cout << ' ';
49
        for (int i = 0; i < 4; i++)
50
             cout << maxkey_L2[i];</pre>
51
        cout << ' ';
52
53
54
    }
```

- 1. 首先当然要依次读取数据集中的数据,总共要读取 num 次,为了在循环中每次都能读取到上一次读取到的数据的后面,我们加了一个定位符 lastPos ,首先赋值为 0 ,然后在每次读取数据后都更新定位符,以方便下一次读取数据时不读取重复。
- 2. 首先求出S置换的逆置换 S1。
- 3. 初始化计数器 Count。
- 4. 依次读取文件中的明文和密文, 存入 x 和 y 中。
- 5. 通过 linear 函数进行计数器的计数。

先来看计数器计数的算法实现:

```
1  void linear(string x,string y) {
2
3  for (int i = 0; i < 16; i++) {
    for (int j = 0; j < 16; j++) {
        DectoBin(L1, i);
        DectoBin(L2, j);
    }
}</pre>
```

```
8
                  v[4] = L1[0] \wedge (y[4] - '0');
 9
                  v[5] = L1[1] \wedge (y[5] - '0');
                  v[6] = L1[2] \land (y[6] - '0');
10
11
                  v[7] = L1[3] \wedge (y[7] - '0');
12
13
                  v[12] = L2[0] \wedge (y[12] - '0');
                  v[13] = L2[1] \wedge (y[13] - '0');
14
                  v[14] = L2[2] \wedge (y[14] - '0');
15
16
                  v[15] = L2[3] \wedge (y[15] - '0');
17
18
                  int len1 = v[4] * pow(2, 3) + v[5] * pow(2, 2) + v[6] * pow(2, 1) +
     v[7] * pow(2, 0);
19
                  DectoBin(u+4, s1[len1]);
                  //cout << "len1:" << len1 << " s1[len1]:" << s1[len1] << " u:" <<
20
     u[4] \ll u[5] \ll u[6] \ll u[7] \ll end];
21
                  int len2 = v[12] * pow(2, 3) + v[13] * pow(2, 2) + v[14] * pow(2, 3)
     1) + v[15] * pow(2, 0);
23
                  DectoBin(&(u[12]), s1[len2]);
                  //cout << "len2:" << len2 << " s1[len2]:" << s1[len2] << " u:" <<
24
     u[12] \ll u[13] \ll u[14] \ll u[15] \ll end];
25
                  int z = (x[4]-'0') \land (x[6]-'0') \land (x[7]-'0') \land u[5] \land u[7] \land u[13]
26
     ^ u[15];
27
                  //cout << "z:" << z << endl;
28
                  if (z == 0)
29
30
                      Count[i][j]++;
31
              }
32
         }
33 }
```

以下为部分解释:

1. 首先遍历 (0,0) 到 (F,F) , 利用双层循环分别给 L1 和 L2 赋值,由于在之后的运算中, L1 和 L2 是以 四位二进制数出现的,所以这里首先要注意预处理数据:将十六进制数转化为四位二进制数 DectoBin:

```
void DectoBin(int* binaryStr, int text) {
1
2
        //把十进制转化为四位二进制数
3
        for (int i = 3; i >= 0; i--) {
4
5
           if (text % 2)
               binaryStr[i] = 1;
6
7
            else
8
               binaryStr[i] = 0;
9
           text /= 2;
10
11 }
```

- 2. 计算v^4^~<2>~,计算公式为L~1~和y~<2>~异或,注意这里y还是字符,所以在计算时要减去ascii码变成数字形式;然后逐个数字异或即可。
- 3. 计算v^4^~<4>~, 计算公式为L~2~和y~<4>~异或,依旧是要把y变成数字然后逐个数字异或。
- 4. 计算u^4^-<2>-, 计算公式为П~S~^-1^(v^4^-<2>-), 这里首先计算v^4^-<2>-代表的十进制数, 然后利用算得的s置换的逆置换求取即可,最后将求取到的数转化为四位二进制数分别放在以u^4^-<2>-开头的四个字节处的位置。
- 5. 计算u^4^~<4>~, 计算公式为П~S~^-1^(v^4^~<4>~), 和上一步一样。
- 6. 计算 z 值, 计算公式为: x~5~和x~7~和x~8~和u~6~^4^和u~8~^4^和u~14~^4^和u~16~^4^异或。
- 7. 进行判断,如果 z 值等于0,则计数器自加。

该函数的作用就是计算每一对候补密钥对的计数器,方便进行比较。

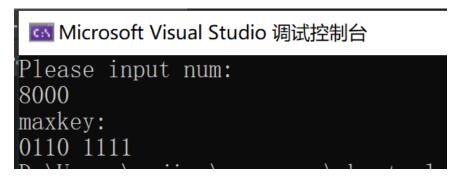
退出循环后,来到 main 函数,对于每一个候补密钥(L1,L2)的计数器进行判断,如果该候补密钥对应的计数器的值Count(L1,L2)减去一半的明文-密文对数目的绝对值,即 |Count(L1,L2)-n/2|的值大于max,则记录当前L1和L2的值并更新max值。

最后输出 max 值对应的 maxkey 值即 L1 和 L2 值。

运行结果

设密钥为 0011101010010100110101010111111 , 随机生成16000个明文-密文对 , 然后在线性攻击算法里面运行 , 运行结果如下:

由于8000对明文-密文对的时候运行大概率成功,于是我们先使用8000进行检测:



逐步减少检测的对数:



发现仍然可以运行, 且结果正确。

再尝试另几对密钥:

🐼 Microsoft Visual Studio 调试控制台

Please input num: 9000 maxkey: 0000 0000

🚳 Microsoft Visual Studio 调试控制台

Please input num: 2000 maxkey: 1111 1111

等等,以上均运行成功。

注意作业中给的文件中,

- example.txt 包含了密钥为 0011101010101010110101111111 的16000组明文-密文对;