

# 5.2 对称加密算法逆向分析

- @两种对称加密算法进行介绍
  - □RC4
  - **DES**



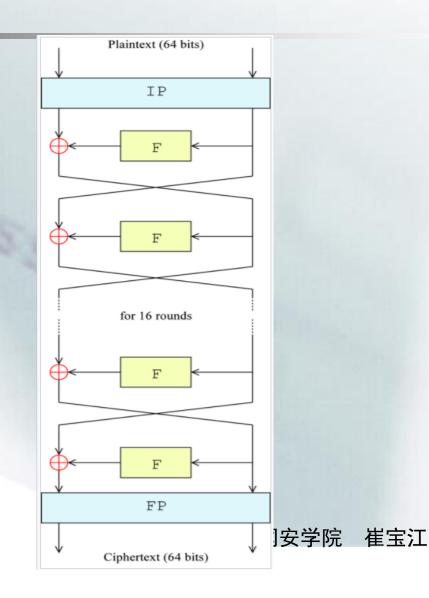


### @原理介绍

- □DES属于对称密码体制,加解密使用相同的密钥,有效密钥的长度为56位。
- □DES为分组密码算法,分组长度为64位,使用 Feistel的结构作为加解密的基本结构。



### 7/到史





- □首先,将输入的64位明文进行一个初始置换(IP),并将得到的结果分为左右两个分组,各为32位。
- □进行初始置换后,对左右两个分组进行16轮相同轮函数的迭代,每轮迭代都有置换和代换。 需要注意的是最后一轮迭代输出不进行左右两个分组的交换。
- □经16轮迭代后,得到的结果再经逆初始置换(FP)的作用后,作为加密的最终输出。

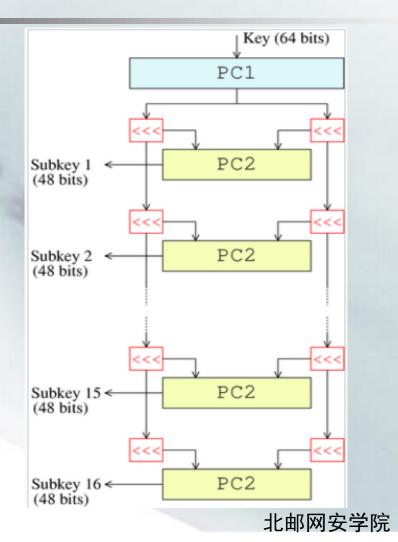




### @密钥生成算法

- □在加密过程的每一轮迭代中,轮函数F需要在 右边分组和每一轮的子密钥的控制下得到输出 ,并与左边分组进行异或操作。
- □每一轮子密钥就是在密钥生成算法的控制下产 生的。







崔宝江

- □从图中可以看到,对于用户输入的64位密钥, 先经过置换选择PC-1得到有效的56位密钥—— 剩下的8位要么直接丢弃,要么作为奇偶校验 位。
- □然后将得到的56位密钥分为左右两个28位的半密钥。在接下来的16轮中,左右两个半密钥都被左移1或2位(具体由轮数决定),然后通过置换选择PC-2产生48位的子密钥。

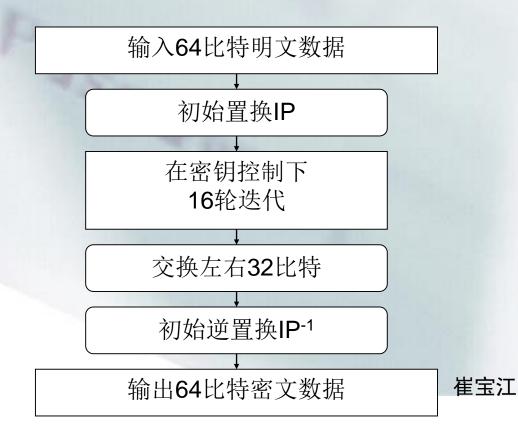




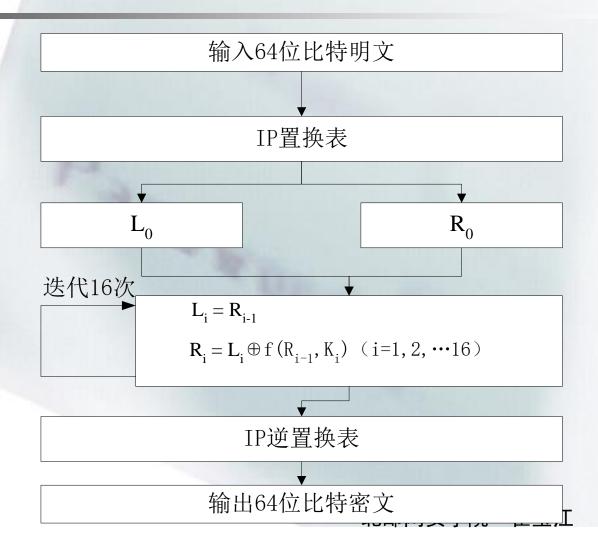
@加解密步骤



DES利用56比特串长度的密钥K来加密长度为64位的明文,得到长度为64位的密文

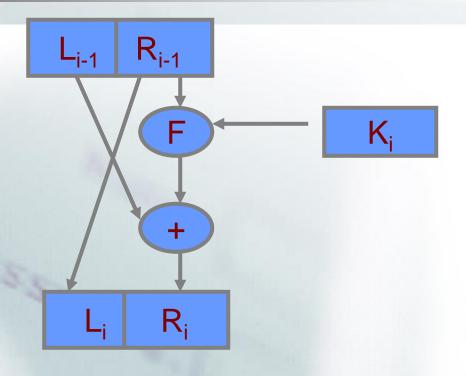












一轮加密的简图

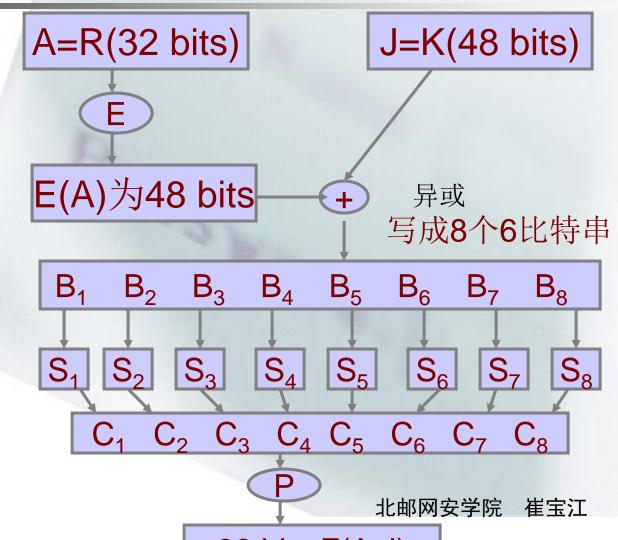


#### F函数说明

F(R<sub>i-1</sub>, K<sub>i</sub>)函数F以长度为32的比特串A=R(32bits)作第一个输入,以长度为48的比特串变元J=K(48bits)作为第二个输入。产生的输出为长度为32的位串。

- (1) 对第一个变元A,由给定的扩展函数E,将其扩展成48位串E(A);
- (2) 计算E(A)+J,并把结果写成连续的8个6位串,B=b<sub>1</sub>b<sub>2</sub>b<sub>3</sub>b<sub>4</sub>b<sub>5</sub>b<sub>6</sub>b<sub>7</sub>b<sub>8</sub>;
- (3) 使用8个S盒,每个Sj是一个固定的 $4\times16$ 矩阵,它的元素取0~15的整数。给定长度为6个比特串,如  $B_j=b_1b_2b_3b_4b_5b_6$ ,计算 $S_j(B_j)$ 如下: $b_1b_6$ 两个比特确定了 $S_j$ 的行数,r(0<=r<=3);而 $b_2b_3b_4b_5$ 四个比特确定了 $S_j$ 的列数c(0<=c<=15)。最后 $S_j(B_j)$ 的值为S-盒矩阵 $S_j$ 中r行c列的元素(r,c),得 $C_j=S_j(B_j)$ ;
- (4) 最后,进行固定置换P。







32 bits F(A,J)

(1) 给定64位的密钥K,放弃奇偶校验位(8,16,...,64) 并根据固定置换PC1来排列K中剩下的位。我们写

 $PC1(K)=C_0D_0$ 其中 $C_0$ 由PC1(K)的前28位组成, $D_0$ 由后28位组成;

(2) 对1<=i<=16,计算 C<sub>i</sub>=LS<sub>i</sub>(C<sub>i</sub>-1)

 $D_i = LS_i(D_i - 1)$ 

LS<sub>i</sub>表示循环左移2或1个位置,取决于i的的值。 i=1,2,9和16 时移1个位置,否则移2位置;

(3) K<sub>i</sub>=PC2(C<sub>i</sub>D<sub>i</sub>), PC2为固定置换。北邮网安学院 崔宝江





### @逆向分析

- □通过分析一个DES加密的示例来加深一下对 DES加密算法的理解
- □由于DES加密算法较为复杂,仍然在F5插件反编译得到的伪代码基础上进行分析,并且主要对一些关键的函数进行分析





□运行desenc.exe,发现程序需要我们输入一个字符串来加密

```
give me a string to encrypt:
```



- □使用IDA打开desenc.exe,定位到main函数
  - ,查看程序大致流程
    - ○首先获取用户的输入,将其存放到分配的栈空间v9中;
    - 〇接着判断输入内容的长度是否符合要求;
    - ○在长度符合要求的情况下将地址0x409070处的数据作为参数传入函数sub\_401560中;
    - 〇接着将用户的输入作为参数传递给函数 sub\_4010B0;
    - ○最后还有一个字节数组之间的比较



```
int cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
 int v4; // eax@3
 char v5[8]; // [sp+4h] [bp-28h]@3
 int v6; // [sp+Ch] [bp-20h]@1
 int v7; // [sp+10h] [bp-1Ch]@1
 char v8; // [sp+14h] [bp-18h]@1
 char v9; // [sp+18h] [bp-14h]@1
 v6 = dword 409070;
 v7 = dword 409074;
 v8 = byte 409078;
 puts(aGiveMeAStringT);
 scanf(aS, &v9);
 if ( strlen(&v9) == 8 )
   sub 401560(&v6);
   sub_4010B0(&v9, v5);
   V4 = 0;
   while ( v5[v4] == byte 409030[v4] )
     if ( ++ 04 >= 8 )
       puts(aG00dJob);
       system(aPause);
       return 0;
 return -1;
```



□下面跟进函数sub\_401560,该函数的参数是一块固定的8字节数据,猜测是产生密钥的函数。该函数中又存在着多处函数调用

```
int __cdecl sub_401560(int a1)
 int v1; // ebx@1
 void *v2; // ebp@1
 int result; // eax@2
 char *v4; // edi@2
 char v5; // [sp+10h] [bp-A8h]@1
 char v6; // [sp+2Ch] [bp-8Ch]@2
 char v7; // [sp+48h] [bp-70h]@2
 sub_4011E0(a1, (int)&v8, 8);
  sub 401490(&v8, &v5);
  v2 = &unk 40B930;
  do
   sub 4014F0(&v5, &v5, byte 408208[v1]);
   sub 4014F0(&v6, &v6, byte 408208[v1]);
   result = sub 401400(&v5, &v7);
   v4 = (char *)v2;
   v2 = (char *)v2 + 48;
   ++01:
   qmemcpy(v4, &v7, 0x30u);
  while ( (signed int) v2 < (signed int) &dword 40BC30 );
 return result;
```



#### 7 AUL

# 对称加密算法 DES

〇对于函数调用sub\_4011E0,将固定的数据作为参数传递给它,并将处理后的结果放入栈空间v8中,跟进该函数发现是该函数取出参数中每一字节数据的每一位,并将每一位数据再放入一个字节中;

```
int result; // eax@1
   4 int v4; // esi@1
     int v5; // edi@2
     signed int v6; // eax@3
      signed int v7; // edx@3
      result = a3:
      V4 = 0:
11
      if (a3 > 0)
 12
13
       v5 = a2;
  14
        do
  15
16
         v6 = 0;
17
         07 = 7:
  18
19
          *(_BYTE *)(v5 + v6++) = (*(_BYTE *)(v4 + a1) >> v7--) & 1;
         while ( v_6 < 8 );
20
21
         result = a3:
22
          ++04:
23
          u5 += 8:
  24
25
        while ( v4 < a3 );
  26
      return result;
```

28 }



#### 7 AUL

# 对称加密算法 DES

〇函数调用sub\_401490则是将栈中的数据v8作为参数进行处理,一共进行了56轮循环,每一轮循环都是根据字节数组0x4081A0处的值来将v8中的数据放入输出地址a2处,经过该函数,输入的64字节数据变成了56字节数据,联想到DES生成密钥的过程我们知道这是PC-1置换选择





□字节数组0x4081A0处的数据如下,与标准的 PC-1表进行对照发现该处就是PC-1置换表

```
      .rdata:004081A0 ; _BYTE byte_4081A0[56]

      .rdata:004081A0 byte_4081A0 db 39h, 31h, 29h, 21h, 19h, 11h, 9, 1, 3Ah, 32h, 2Ah, 22h

      .rdata:004081A0 ; _DATA XREF: sub_401490+5Îo

      .rdata:004081A0 db 1Ah, 12h, 0Ah, 2, 3Bh, 33h, 2Bh, 23h, 1Bh, 13h, 0Bh

      .rdata:004081A0 db 3, 3Ch, 34h, 2Ch, 24h, 3Fh, 37h, 2Fh, 27h, 1Fh, 17h

      .rdata:004081A0 db 0Fh, 7, 3Eh, 36h, 2Eh, 26h, 1Eh, 16h, 0Eh, 6, 3Dh, 35h

      .rdata:004081A0 db 2Dh, 25h, 1Dh, 15h, 0Dh, 5, 1Ch, 14h, 0Ch, 4
```



#### 7 AUL

- □知道了函数sub\_401560为生成子密钥的函数
  - ○便能知道函数sub\_4014F0就是循环移位的函数, 分别对56位密钥中的左右两个子密钥进行移位。
  - ○同样函数sub\_4014C0应该就是PC-2置换选择函数了,跟进该函数进行验证,发现其中也有一个查表的操作,而表中的数据刚好是PC-2置换选择表

®函数sub\_4014F0就是循环移位的函数

```
1int __cdecl sub_401560(int a1)
      int v1; // ebx@1
      void *v2; // ebp@1
      int result; // eax@2
     char *v4; // edi@2
      char v5; // [sp+10h] [bp-A8h]@1
      char v6; // [sp+2Ch] [bp-8Ch]@2
      char v7; // [sp+48h] [bp-70h]@2
      char v8; // [sp+78h] [bp-40h]@1
  11
12
      sub 4011E0(a1, (int)&v8, 8);
      sub 401490(&v8, &v5);
14
      v1 = 0:
      v2 = &unk_40B930;
15
  16
  17
      sub 4014F0(&v5, &v5, byte 408208[v1]);
      sub 4014F0(&vó, &vó, byte 408208[v1]);
        result = sub 4014C0(&v5, &v7);
 20
      v_4 = (char *)v_2;
 22
        v2 = (char *)v2 + 48;
 23
        ++01:
24
        qmemcpy(v4, &v7, 0x30u);
  25
      while ( (signed int)v2 < (signed int)&dword 40BC30 );
27
      return result:
28 }
```



### □下面返回main,看一下加密的函数sub\_4010B0

```
int cdecl main(int argc, const char **argv, const char **envp)
  int v4; // eax@3
  char v5[8]; // [sp+4h] [bp-28h]@3
  int v6; // [sp+Ch] [bp-20h]@1
  int v7; // [sp+10h] [bp-10h]@1
  char v8; // [sp+14h] [bp-18h]@1
  char v9; // [sp+18h] [bp-14h]@1
  v6 = dword 409070;
  v7 = dword 409074;
  v8 = bute 409078;
  puts(aGiveMeAStringT);
  scanf(aS, &v9);
  if ( strlen(&v9) == 8 )
   sub 401560(&v6);
   sub_4010B0(&v9, v5);
    <del>04</del> = υ,
    while ( v5[v4] == byte_409030[v4] )
      if (++v4 >= 8)
        puts(aG00dJob);
        system(aPause);
        return 0;
```



- □下面跟进进行加密的函数sub\_4010B0,函数的开始调用了函数byte2Bits(sub\_4011E0)将用户的输入中的每一位(一共有位)提取出来转换成一个64字节的数组;
- □接下来调用函数sub\_401270对这64字节数组进行处理, 这就是加密过程中的IP置换;
- □接着调用了两次memcpy将置换后的数据分成两个32字节的数组,也即16轮迭代中的左右两个分组;



```
int cdecl sub 4010B0(int a1, int a2)
 void *v2; // ebx@1
  char v4; // [sp+Ch] [bp-A0h]@1
  char v5; // [sp+2Ch] [bp-80h]@2
  char v6; // [sp+4Ch] [bp-60h]@1
  char v7; // [sp+6Ch] [bp-40h]@1
  char v8; // [sp+8Ch] [bp-20h]@1
 byte2Bits(a1, (int)&v7, 8);
  sub 401270(&v7, (int)&v7);
  qmemcpy(&v6, &v7, 0x20u);
 v2 = &unk 40B930;
  qmemcpy(&v4, &v8, 0x20u);
  ۵o
   sub 401430((int)&v4, &v5, (int)v2);
   sub 401400(&v5, (int)&v6, 32);
   v2 = (char *)v2 + 48;
   qmemcpy(&v6, &v4, 0x20u);
    qmemcpy(&v4, &v5, 0x20u);
  while ( (signed int)v2 < (signed int)&unk 40BC00 );
  sub_401430((int)&v4, &v5, (int)&unk_40BC00);
  sub 401400(&v6, (int)&v5, 32);
  qmemcpy(&v7, &v6, 0x20u);
  qmemcpy(&v8, &v4, 0x20u);
  sub 4012B0(&v7, &v7);
  return sub 401230(&v7, a2, 8);
```



- □在将数据分成左右两个分组后应该就要进入16轮循环 迭代了,观察到该函数有一个do...while循环,循环的 起点是0x40B930,增加的步长为48,循环的终点为 0x40BC00,经计算刚好是进行了15轮循环,而缺少 的一轮加密则出现在了do...while结束之后的地方;
- □16轮循环迭代,这也是DES加密的一个特征



```
int cdecl sub 4010B0(int a1, int a2)
 void *v2; // ebx@1
 char v4; // [sp+Ch] [bp-A0h]@1
 char v5; // [sp+2Ch] [bp-80h]@2
  char v6; // [sp+4Ch] [bp-60h]@1
  char v7; // [sp+6Ch] [bp-40h]@1
  char v8; // [sp+8Ch] [bp-20h]@1
  byte2Bits(a1, (int)&v7, 8);
  sub 401270(&v7, (int)&v7);
 gmemcpy(&v6, &v7, 0x20u);
  v2 = &unk 40B930;
  qmemcpy(&v4, &v8, 0x20u);
  do
   suh 401430((int)&u4, &u5, (int)u2);
   sub 401400(&v5, (int)&v6, 32);
   v2 = (char *)v2 + 48:
   qmemcpy(&v6, &v4, 0x20u);
    qmemcpy(&v4, &v5, 0x20u);
  while ( (signed int)v2 < (signed int)&unk 40BC00 );
  sub 401430((int)&v4, &v5, (int)&unk 408000);
  sub 401400(&v6, (int)&v5, 32);
  qmemcpy(&v7, &v6, 0x20u);
  qmemcpy(&v8, &v4, 0x20u);
  sub 4012B0(&v7, &v7);
  return sub 401230(&v7, a2, 8);
```

□下面分析最关键的函数sub\_401430,对于其中的函数sub\_4012F0,通过观察其参数,我们可以进行猜测,a1为一个32字节的数据,v5则是分配的栈上的空间,大小为0x30(48)字节,因此该函数可能是一个扩展置换,可以跟进该函数进行验证

```
int __cdecl sub_401430(int a1, char *a2, int a3)
{
   int result; // eax@1
   char v4; // [sp+8h] [bp-50h]@1
   char v5; // [sp+28h] [bp-30h]@1

   sub_4012F0((const void *)a1, (int)&v5);
   sub_401400(&v5, a3, 48);
   sub_401330((int)&v5, (int)&v4);
   result = sub_4013C0(&v4, (int)&v4);
   qmemcpy(a2, &v4, 0x20u);
   return result;
}
```





□分析函数sub\_401400,发现其主要做的是: 将第一个参数和第二个参数逐字节的相加,并 将结果'与'上0x1(也即取最低位),这其 实就是异或的操作,也是标准DES加密过程中 右边分组经扩展置换后与密钥进行异或的部分



- □根据DES加密的步骤不难知道,函数 sub\_401330是S盒代换的部分,主要是根据 6bit数据查表得到一个4bit数据的过程。
- □对于函数sub\_4013C0,跟进去后发现仍然有一个查表的操作,也即P盒置换的过程。
- □后续的处理则是DES最后的逆IP置换,以及从字节中提取bit位的逆操作(这里为了查表方便将字节中的每一位都提取出来放入一个字节中,构成一个字节数组)。



- □DES加密的主要过程就分析完了,在加密完成 之后将得到的密文与0x409030处的字节数组( 密文)进行比较。
- □我们现在知道了加密算法为DES,密钥为地址 0x409070处的8字节数据"DE3\_En1C",在 编写解密函数时,只需要将生成的16轮子密钥 倒过来使用即。
- □因解密代码较长, 仅列出关键部分





```
int main()
unsignedchar key[9]="DE3 En1C";
unsignedchar plaintext[20];
unsignedchar
ciphertext[8] = \{0xef, 0x34, 0xd4, 0xa3, 0xc6, 0x84, 0xe4, 0x23\};
     get subkey (key);
     decryption(ciphertext, plaintext);
      plaintext[8]='\0';
      printf("%s\n",plaintext);
      system("pause");
return0;
```



```
void decryption(unsignedchar* ciphertext,unsignedchar* plaintext) {
int i;
unsignedchar array ciphertext[64];
unsignedchar f result[32];
unsignedchar left array[32];
unsignedchar right array[32];
    byte2Bit(ciphertext,array ciphertext,8);
    ip replace(array ciphertext, array ciphertext);
    memcpy(left array, array ciphertext, 32);
    memcpy(right array,array ciphertext+32,32);
for (i=15; i>0; --i) {
        f func(right array, f result, & subkey[i][0]);
        byteXOR(f result, left array, 32);
        memcpy(left array, right array, 32);
        memcpy(right array, f result, 32);
    f func(right array, f result, & subkey[i][0]);
    byteXOR(left array, f result, 32);
    memcpy(array ciphertext,left array,32);
    memcpy(array ciphertext+32, right array, 32);
    fp replace(array ciphertext, array ciphertext);
    bit2Byte(array ciphertext,plaintext,8);
```





□运行该解密函数,得到解密结果并对其进行验 证



# Q & A



