# DES算法设计实验报告

学号: 15331061

姓名: 邓旺

### 算法原理概述

DES加密算法作为一种对称密码体制,具有如下的几个组成部分,可以用于加密也可以用于解密,并且加密和解密用的是同一个算法。



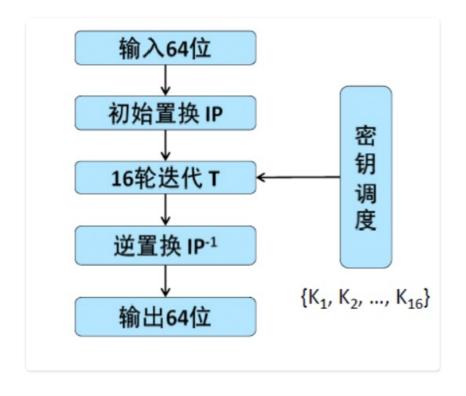
此外呢, DES加密算法还是一种典型的块加密方法, 它以64位为分组长度, 64位一组的明文作为算法的输入。它的密钥长度是56位(每个第8位都用作奇偶校验), 密钥可以是任意的56位的数, 而且可以任意时候改变, 通过一系列复杂的操作, 输出同样64位长度的密文。

算法的主要是通过多轮的换位和置换以及特定的数学运算实现的, 主要的步骤如下:

- 置换:将数码中的某一位的值根据置换表的规定,用另一位代替。通过不规则的操作确保加密的安全性。
- 扩展:将一段数码用置换的方法,以扩展置换表来规定扩展后的数码每一位的替代值,从而扩展成比原来位数 更长的数码。
- 压缩: 将一段数码通过置换表压缩成比原来位数更短的数码。
- 异或:一种按位的二进制布尔代数运算。

## 总体结构

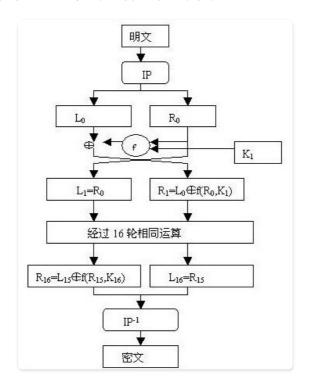
DES 算法的采用的是一种 Feistel 结构,是一种对称的密码结构。在DES 算法中的具体体现如下:



输入64位明文M 时,密钥按(K1K2 ... K16)次序调度,是加密过程。输入64位密文C 时,密钥按(K16K15 ... K1)次序调度,是解密过程。

# 模块分解

DES算法的主要流程如下图所示,按照流程可大致分为以下几个模块:



#### 初始置换IP

给定64位明文块M,通过一个固定的初始置换IP来重排M中的二进制位,得到二进制串M0 = IP(M) = L0R0,这里L0和R0分别新数据的前32位和后32位。下表给出IP置换后的下标编号序列。

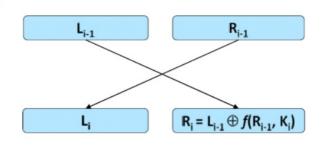
			IP 置	换表			
58	50	42	34	26	18	10	2
60	52	44	36	28	20	12	4
62	54	46	38	30	22	14	6
64	56	48	40	32	24	16	8
57	49	41	33	25	17	9	1
59	51	43	35	27	19	11	3
61	53	45	37	29	21	13	5
63	55	47	39	31	23	15	7

表中的数字代表新数据在原输入数据中的位置,例如数字58代表输入的64位数据的原第58位换到第1位,原第50位换到第2位,依此类推,。。。, 原第7位换到第64位, 最后得到新的64位数据。

OldData   
oldData = 
$$D_1 D_2 D_3 .... D_{63} D_{64}$$
  
newData =  $D_{58}D_{50}D_{42}...D_{15}D_7$ 

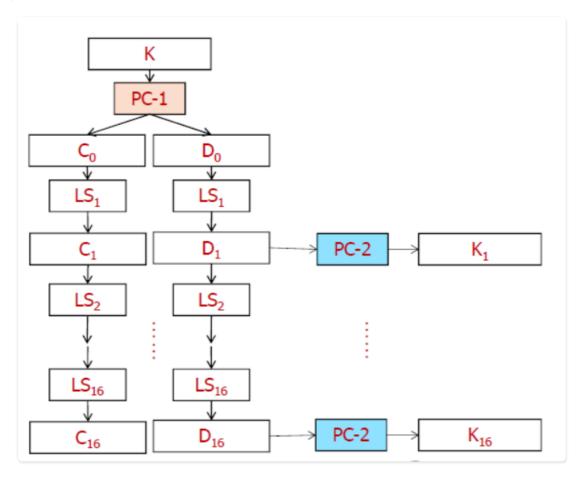
迭代T

- ◆ 根据  $L_0R_0$  按下述规则进行16次迭代,即  $L_i = R_{i-1}$ ,  $R_i = L_{i-1} \oplus f(R_{i-1}, K_i)$ , i = 1...16.
- ♦ 这里  $\oplus$  是32位二进制串按位异或运算, f 是 Feistel 轮函数
- ♦ 16个长度为48bit的子密钥 K<sub>i</sub> (i = 1.. 16) 由密钥 K 生成
- ♦ 16次迭代后得到 L<sub>16</sub>R<sub>16</sub>
- ◆ 左右交换输出 R<sub>16</sub>L<sub>16</sub>



#### 其中, 该步骤包括以下过程:

#### • 密钥置换



不考虑每个字节的第8位, DES的密钥由64位减至56位, 每个字节的第8位作为奇偶校验位, 产生的56位密钥如下(注意表中没有8,16,24,32,40,48,56和64这8位)

	PC-1 置换表														
57	49	41	33	25	17	9									
1	58	50	42	34	26	18									
10	2	59	51	43	35	27									
19	11	3	60	52	44	36									
63	55	47	39	31	23	15									
7	62	54	46	38	30	22									
14	6	61	53	45	37	29									
21	13	5	28	20	12	4									

在DES的每一轮中,从56位密钥产生出不同的48位子密钥,确定这些子密钥的方式如下:

- 1). 将56位的密钥分成两部分, 每部分28位。
- 2). 根据轮数,这两部分分别循环左移1位或2位。其中移位就是将一段数码按照规定的位数整体性地左移或右移。循环右移就是当右移时,把数码的最后的位移到数码的最前头,循环左移正相反。每轮移动的位数如下表:

轮数	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16
位数	1	1	2	2	2	2	2	2	1	2	2	2	2	2	2	1

移动后,从56位中选出48位。这个过程中,既置换了每位的顺序,又选择了子密钥,因此称为压缩置换。压缩置换规则如下表(注意表中没有9,18,22,25,35,38,43和54这8位)

14	17	11	24	1	5	3	28	15	6	21	10
23	19	12	4	26	8	16	7	27	20	13	2
41	52	31	37	47	55	30	40	51	45	33	48
44	49	39	56	34	53	46	42	50	36	29	32

#### • E扩展

让IP置换后获得的右半部分R0,将32位输入扩展为48位(分为4位×8组)输出,从而生成的数据可以与48位的子密钥可以进行异或运算。

E-扩展规则 (比特-选择表)													
32	1	2	3	4	5								
4	5	6	7	8	9								
8	9	10	11	12	13								
12	13	14	15	16	17								
16	17	18	19	20	21								
20	21	22	23	24	25								
24	25	26	27	28	29								
28	29	30	31	32	1								

从表中可以看出,扩展的数据是从相邻两组分别取靠近的一位,4位变为6位。例如表中第二行的4取自上组中的末位,9取自下组中的首位。

#### • S盒代替

S-盒是一类选择函数,用于二进制6-4 转换。Feistel 轮函数使用8个S-盒S<sub>1</sub>,...,S<sub>8</sub>,每个S-盒是一个4行(编号0-3)、16列(编号0-15)的表,表中元素是一个4位二进制数的十进制表示,取值在0-15之间。

设 $S_i$ 的6位输入为 $b_1$   $b_2$   $b_3$   $b_4$   $b_5$   $b_6$ ,则由n = ( $b_1$   $b_6$ )10 确定行号,m = ( $b_{21}$   $b_3$   $b_4$   $b_5$ ) $_{10}$  确定列号,[Si] $_{n,m}$  元素的值的二进制形式即为所要的 $S_i$  的输出。

#### 8个S盒如下:

	S <sub>1</sub> -BOX																			S <sub>2</sub> -E	юх										
14	4	13	1	2	15	11	8	3	10	6	12	5	9	0	7	15	1	8	14	6	11	3	4	9	7	2	13	12	0	5	10
0	15	7	4	15	2	13	1	10	6	12	11	9	5	3	8	3	13	4	7	15	2	8	14	12	0	1	10	6	9	11	5
4	1	14	8	13	6	2	11	15	12	9	7	3	10	5	0	0	14	7	11	10	4	13	1	5	8	12	6	9	3	2	15
15	12	8	2	4	9	1	7	5	11	3	14	10	0	6	13	13	8	10	1	3	15	4	2	11	6	7	12	0	5	14	9
							S₃-E	зох															S <sub>4</sub> -E	вох							
10	0	9	14	6	3	15	5	1	13	12	7	11	4	2	8	7	13	14	3	0	6	9	10	1	2	8	5	11	12	4	15
13	7	0	9	3	4	6	10	2	8	5	14	12	11	15	1	12	8	11	5	6	15	0	3	4	7	2	12	1	10	14	9
13	6	4	9	8	15	3	0	11	1	2	12	5	10	14	7	10	6	9	0	12	11	7	13	15	1	3	14	5	2	8	4
1	10	13	0	6	9	8	7	4	15	14	3	11	5	2	12	3	15	0	6	10	1	13	8	9	4	5	11	12	7	2	14

	S <sub>S</sub> -BOX																				S <sub>6</sub> -E	зох									
2	12	4	1	7	10	11	6	8	5	3	15	13	0	14	9	12	1	10	15	9	2	6	8	0	13	3	4	14	7	5	11
14	11	2	12	4	7	13	1	5	0	15	10	3	9	8	6	10	15	4	2	7	12	9	5	6	1	13	14	0	11	3	8
4	2	1	11	10	13	7	8	15	9	12	5	6	3	0	14	9	14	15	5	2	8	12	3	7	0	4	10	1	13	11	6
11	8	12	7	1	14	2	13	6	15	0	9	10	4	5	3	4	3	2	12	9	5	15	10	11	14	1	7	6	0	8	13
							S <sub>7</sub> -E	зох															S <sub>8</sub> -E	зох							
4	11	2	14	15	0	8	13	3	12	9	7	5	10	6	1	13	2	8	4	6	15	11	1	10	9	3	14	5	0	12	7
13	0	11	7	4	9	1	10	14	3	5	12	2	15	8	6	1	15	13	8	10	3	7	4	12	5	6	11	0	14	9	2
1	4	11	13	12	3	7	14	10	15	6	8	0	5	9	2	7	11	4	1	9	12	14	2	0	6	10	13	15	3	5	8
6	11	13	8	1	4	10	7	9	5	0	15	14	2	3	12	2	1	14	7	4	10	8	13	15	12	9	0	3	5	6	11

#### • P-置换

把输入的每位映射到输出位, 任何一位不能被映射两次, 映射规则如下表:

	P−置换表												
16	7	20	21										
29	12	28	17										
1	15	23	26										
5	18	31	10										
2	8	24	14										
32	27	3	9										
19	13	30	6										
22	11	4	25										

#### 逆置换 IP<sup>-1</sup>

初始置换的逆过程,对迭代T输出的二进制串 $R_{16}L_{16}$ 使用初始置换的逆置换 $IP^{-1}$ 得到密文C,即: $C=IP^{-1}$ ( $R_{16}L_{16}$ ).

			IP <sup>-1</sup> 置	換表			
40	8	48	16	56	24	64	32
39	7	47	15	55	23	63	31
38	6	46	14	54	22	62	30
37	5	45	13	53	21	61	29
36	4	44	12	52	20	60	28
35	3	43	11	51	19	59	27
34	2	42	10	50	18	58	26
33	1	41	9	49	17	57	25

# 类-C语言算法过程

注:大部分代码参考自这篇博客,自己完成了伪代码部分,但是在部分模块的实现上有一定的困难。

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <string.h>

/*IP置换矩阵*/
int IP_Table[64] = {58, 50, 42, 34, 26, 18, 10, 2,
60, 52, 44, 36, 28, 20, 12, 4,
62, 54, 46, 38, 30, 22, 14, 6,
64, 56, 48, 40, 32, 24, 16, 8,
57, 49, 41, 33, 25, 17, 9, 1,
59, 51, 43, 35, 27, 19, 11, 3,
61, 53, 45, 37, 29, 21, 13, 5,
63, 55, 47, 39, 31, 23, 15, 7};

//逆IP置换矩阵
int IPR_Table[64] = {40, 8, 48, 16, 56, 24, 64, 32,
39, 7, 47, 15, 55, 23, 63, 31,
38, 6, 46, 14, 54, 22, 62, 30,
37, 5, 45, 13, 53, 21, 61, 29,
```

```
36, 4, 44, 12, 52, 20, 60, 28,
     35, 3, 43, 11, 51, 19, 59, 27,
     34, 2, 42, 10, 50, 18, 58, 26,
     33, 1, 41, 9, 49, 17, 57, 25};
//E扩展矩阵
int E Table [48] = \{32, 1, 2, 3, 4, 5,
    4, 5, 6, 7, 8, 9,
    8, 9, 10, 11, 12, 13,
    12, 13, 14, 15, 16, 17,
    16, 17, 18, 19, 20, 21,
    20, 21, 22, 23, 24, 25,
    24, 25, 26, 27, 28, 29,
    28, 29, 30, 31, 32, 1};
   P-置换矩阵
int P Table [32] = \{16, 7, 20, 21,
      29, 12, 28, 17,
      1, 15, 23, 26,
      5, 18, 31, 10,
      2, 8, 24, 14,
      32, 27, 3, 9,
      19, 13, 30, 6,
      22, 11, 4, 25};
//PC-1置换矩阵
int PC1 Table[56] = {57, 49, 41, 33, 25, 17, 9,
      1, 58, 50, 42, 34, 26, 18,
      10, 2, 59, 51, 43, 35, 27,
      19, 11, 3, 60, 52, 44, 36,
      63, 55, 47, 39, 31, 23, 15,
      7, 62, 54, 46, 38, 30, 22,
      14, 6, 61, 53, 45, 37, 29,
      21, 13, 5, 28, 20, 12, 4};
// PC-2压缩置换矩阵
int PC2 Table [48] = \{14, 17, 11, 24, 1, 5,
      3, 28, 15, 6, 21, 10,
      23, 19, 12, 4, 26, 8,
      16, 7, 27, 20, 13, 2,
      41, 52, 31, 37, 47, 55,
      30, 40, 51, 45, 33, 48,
      44, 49, 39, 56, 34, 53,
      46, 42, 50, 36, 29, 32};
//16次轮转循环左移矩阵
const static int LOOP Table[16] = \{1,1,2,2,2,2,2,2,2,1,2,2,2,2,2,2,2,1\};
//8个S盒, 三维数组
int S Box[8][15][16] = {
     //S1
     \{\{14,4,13,1,2,15,11,8,3,10,6,12,5,9,0,7\},
                       \{0, 15, 7, 4, 14, 2, 13, 1, 10, 6, 12, 11, 9, 5, 3, 8\},\
                       {4,1,14,8,13,6,2,11,15,12,9,7,3,10,5,0},
                       {15,12,8,2,4,9,1,7,5,11,3,14,10,0,6,13}},
                 //S2
                   \{\{15,1,8,14,6,11,3,4,9,7,2,13,12,0,5,10\},
                   \{3, 13, 4, 7, 15, 2, 8, 14, 12, 0, 1, 10, 6, 9, 11, 5\},\
                   \{0, 14, 7, 11, 10, 4, 13, 1, 5, 8, 12, 6, 9, 3, 2, 15\},\
                   \{13, 8, 10, 1, 3, 15, 4, 2, 11, 6, 7, 12, 0, 5, 14, 9\}\},\
                  //s3
                   \{\{10,0,9,14,6,3,15,5,1,13,12,7,11,4,2,8\},
                   \{13, 7, 0, 9, 3, 4, 6, 10, 2, 8, 5, 14, 12, 11, 15, 1\},\
                   \{13, 6, 4, 9, 8, 15, 3, 0, 11, 1, 2, 12, 5, 10, 14, 7\},\
                   \{1,10,13,0,6,9,8,7,4,15,14,3,11,5,2,12\}\},
                  //S4
                   \{\{7,13,14,3,0,6,9,10,1,2,8,5,11,12,4,15\},
                   \{13, 8, 11, 5, 6, 15, 0, 3, 4, 7, 2, 12, 1, 10, 14, 9\},\
                   {10,6,9,0,12,11,7,13,15,1,3,14,5,2,8,4},
                   {3,15,0,6,10,1,13,8,9,4,5,11,12,7,2,14}},
                   \{\{2,12,4,1,7,10,11,6,8,5,3,15,13,0,14,9\},
                   \{14,11,2,12,4,7,13,1,5,0,15,10,3,9,8,6\},
                   {4.2.1.11.10.13.7.8.15.9.12.5.6.3.0.14}.
```

```
{11,8,12,7,1,14,2,13,6,15,0,9,10,4,5,3}},
                 //s6
                 {{12,1,10,15,9,2,6,8,0,13,3,4,14,7,5,11},
                  {10,15,4,2,7,12,9,5,6,1,13,14,0,11,3,8},
                  {9,14,15,5,2,8,12,3,7,0,4,10,1,13,11,6},
                  {4,3,2,12,9,5,15,10,11,14,1,7,6,0,8,13}},
                 //s7
                  \{\{4,11,2,14,15,0,8,13,3,12,9,7,5,10,6,1\},
                  {13,0,11,7,4,9,1,10,14,3,5,12,2,15,8,6},
                  \{1,4,11,13,12,3,7,14,10,15,6,8,0,5,9,2\},
                  {6,11,13,8,1,4,10,7,9,5,0,15,14,2,3,12}},
                 //S8
                  \{\{13,2,8,4,6,15,11,1,10,9,3,14,5,0,12,7\},
                  \{1,15,13,8,10,3,7,4,12,5,6,11,0,14,9,2\},
                  {7,11,4,1,9,12,14,2,0,6,10,13,15,3,5,8},
                 {2,1,14,7,4,10,8,13,15,12,9,0,3,5,6,11}}
               };
//初始IP置换
void opIP(const int input[64],int output[64],int table[64])
    int i;
    for(i=0;i<64;i++)
        output[i]=input[table[i]-1];
};
//E扩展
void opE(const int input[32],int output[48],int table[48])
    int i;
    for (i=0; i<48; i++)
        output[i]=input[table[i]-1];
};
//P置换
void opP(const int input[32], int output[32], int table[32])
    int i;
    for (i=0; i<32; i++)
        output[i]=input[table[i]-1];
};
//逆IP
void IP R(const int input[64],int output[64],int table[64])
{
    int i;
    for (i=0; i<64; i++)
        output[i]=input[table[i]-1];
};
void PC 1(const int input[64],int output[56],int table[56])
{
    int i;
    for (i=0; i<56; i++)
        output[i]=input[table[i]-1];
};
//PC_2
            not int input[56] int outnu
                                               in+ +abla[/0])
```

```
VOIG FO_2 (CONSt INt INPUT[30], INT Output[40], INT CADITE[40])
{
            int i;
            for (i=0; i<48; i++)
                       output[i]=input[table[i]-1];
};
//S盒
void opS(const int input[48],int output[32], int table[8][16][16])
{
   int i;
            int j=0;
            int INT[8];
            for (i=0; i<48; i=i+6)
                        INT[j] = table[j][(input[i] << 1) + (input[i+5])][(input[i+1] << 3) + (input[i+2] << 2) + (input[i+2] << 4) + (input[i+2] <<
nput[i+3]<<1)+(input[i+4])];
                       j++;
            for (j=0; j<8; j++)
                        for (i=0; i<4; i++)
                        {
                                    output[3*(j+1)-i+j]=(INT[j]>>i)&1;
};
//异或操作
void opXor(int *INA,int *INB,int len)
{
            int i;
            for(i=0; i<len; i++)
                        *(INA+i) = *(INA+i)^*(INB+i);
};
//Feistel 轮函数f(Ri-1, Ki)
void F func(int input[32], int output[32], int subkey[48])
            int len=48;
            int temp[48] = \{0\};
            int temp 1[32] = \{0\};
            opE(input, temp, E Table);
            opXor(temp, subkey, len);
            opS(temp, temp 1, S Box);
            opP(temp 1,output, P Table);
};
//密钥循环左移位
void RotateL(const int input[28], int output[28], int leftCount)
            int i;
            int len = 28;
            for(i=0;i<len;i++)
                        output[i]=input[(i+leftCount)%len];
};
//生成子密钥
void subKey fun(const int input[64], int Subkey[16][48])
            int loop=1, loop 2=2;
            int i, j;
            int c[28],d[28];
```

```
int pc 1[56]={0};
    int pc 2[16][56]={0};
    int rotatel c[16][28] = \{0\};
    int rotatel d[16][28] = \{0\};
    PC_1(input,pc_1,PC1 Table);
    for(i=0;i<28;i++)
        c[i]=pc 1[i];
        d[i] = pc 1[i+28];
    int leftCount = 0;
    for(i=1;i<17;i++)
        if(i==1||i==2||i==9||i==16)
             leftCount += loop;
             RotateL(c,rotatel c[i-1],leftCount);
             RotateL(d, rotatel d[i-1], leftCount);
        else
             leftCount += loop 2;
             RotateL(c,rotatel c[i-1],leftCount);
             RotateL(d, rotatel d[i-1], leftCount);
    for(i=0;i<16;i++)
        for (j=0; j<28; j++)
            pc 2[i][j]=rotatel c[i][j];
            pc 2[i][j+28]=rotatel d[i][j];
    for(i=0;i<16;i++)
        PC 2(pc 2[i], Subkey[i], PC2 Table);
};
//把CHAR转换为INT
void CharToBit(const char input[], int output[])
    int i,j;
    for (j=0; j<8; j++)
        for (i=0; i<8; i++)
            output[7*(j+1)-i+j] = (input[j] >> i) & 1;
};
//把INT转换为CHAR
void BitToChar(const int intput[], char output[])
    int i,j;
    for(j=0;j<8;j++)
        for(i=0;i<8;i++)
            output[j]=output[j]*2+intput[i+8*j];
};
void Des encrypt(char input[8], char key in[8], int output[64])
{
    int Ip[64]={0};//存储初始置换后的矩阵
    int output 1[64]={0};
```

```
int subkeys[16][48];
    int chartobit [64] = \{0\};
    int key[64];
    int l[17][32],r[17][32];
    CharToBit (input, chartobit);//正确,转换为64个二进制数的操作正确!
    opIP(chartobit, Ip, IP Table);//正确, IP初始置换!
    CharToBit(key in, key);//正确!
    subKey fun(key, subkeys);//正确!
    for (int i=0; i<32; i++)
        1[0][i]=Ip[i];
        r[0][i]=Ip[32+i];
    for (int j=1; j<16; j++) //前15轮的操作
        for (int k=0; k<32; k++)
        {
            l[j][k]=r[j-1][k];
            F func(r[j-1], r[j], subkeys[j-1]);
            opXor(r[j], l[j-1], 32);
    int t=0;
    for(t=0;t<32;t++)//最后一轮的操作
        r[16][t]=r[15][t];
        F func(r[15], l[16], subkeys[15]);
        opXor(l[16],l[15],32);
        for (t=0; t<32; t++)
    {
        output_1[t]=1[16][t];
        output 1[32+t]=r[16][t];
        IP R(output 1, output, IPR Table);
};
void Des decrypt(int input[64], char key in[8], char output[8])
    int Ip[64]={0};//存储初始置换后的矩阵
    int output_1[64]={0};
int output_2[64]={0};
    int subkeys[16][48];
    int chartobit[64]={0};
    int key[64];
    int 1[17][32],r[17][32];
    opIP(input, Ip, IP_Table);//正确, IP初始置换!
    CharToBit(key_in,key);//正确!
    subKey fun(key, subkeys);//正确!
    for (int i=0; i<32; i++)
        1[0][i]=Ip[i];
        r[0][i]=Ip[32+i];
    for(int j=1;j<16;j++)//前15轮的操作
        for (int k=0; k<32; k++)
        {
            l[j][k]=r[j-1][k];
            F func(r[j-1], r[j], subkeys[16-j]);
            opXor(r[j], l[j-1], 32);
    int t=0;
    for(t=0;t<32;t++)//最后一轮的操作
        r[16][t]=r[15][t];
    F func(r[15], l[16], subkeys[0]);
    opXor(1[16],1[15],32);
```

```
for (t=0; t<32; t++)
       output 1[t]=1[16][t];
       output 1[32+t]=r[16][t];
       IP R(output 1,output 2,IPR Table);
       BitToChar(output 2,output);
};
int main()
int output1[64] = \{0\};
char output2[64] = \{0\};
char data[9] = \{0\};
char key[9] = \{0\};
printf("请按照十六进制输入8位明文:");
gets (data);
printf("请按照十六进制输入8位密钥:");
gets (key);
Des encrypt (data, key, output1);
printf("生成的64位密文: \n");
for (int i=0; i<64; i++)
       printf("%d", output1[i]);
       if((i+1) % 8 == 0)
           printf("\n");
printf("\n根据生成的密文得到十六进制8位明文是:\n");
Des decrypt (output1, key, output2);
 for (int i=0; i<64; i++)
       printf("%c", output2[i]);
       if((i+1) % 8 == 0)
           printf("\n");
   return 0;
```

### 实验结果

```
■ C:\Users\duang1996\Desktop\未命名2.exe
请按照十六进制输入8位明文: 13252697
请按照十六进制输入8位密钥: 12345678
生成的64位密文:
01010100
10111011
00011101
11011000
10011111
01001101
根据生成的密文得到十六进制8位明文是:
13252697
```

安全体系(一)—— DES算法详解 DES加密算法原理 工程实践——DES算法的C语言实现