1.1 DES

1.1.1 简介

● Data encrypt standard 数据加密标准

● 入参: 64比特(8个字节、16个16进制数)

• key: 64比特(8个字节、16个16进制数)

● 结果: 64比特(8个字节、16个16进制数)

• DES分两部分: 明文的处理以及密钥的编排

• 二进制流处理

1.1.2 手算DES

● 前置

input: 0123456789abcdef (hex)

key: 133457799bbcdff1(hex)

output: 85e813540f0ab405 (hex)

模式: ECB

● 第0步:初始置换

初始置换表:

```
PI = [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]
```

需要对 input 重新排列。根据PI表的索引指示,对明文重新排列,58就是找明文第58个

注:数的时候input从1开始不是0, 看PI表的顺序为从左到右然后从上至下)

置换后的结果为: 11001100 00000000 11001100 11111111 11110000 10101010 11110000 10101010

● 第一步:密钥的编排

使用PC1(置换选择表1),只有56个位置,用法同上。des密钥一共64位,只有56位被使用。

```
CP_1 = [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]
```

置换后的结果为: 1111000 0110011 0010101 0101111 0101010 1011001 1001111 0001111

注:此时由64为变成了56位

平等拆成两块:

Left0: 1111000 0110011 0010101 0101111 Right0: 0101010 1011001 1001111 0001111

然后进行循环左移,进行一共16轮运算:

SHIFT = [1,1,2,2,2,2,2,2,1,2,2,2,2,2,1]

L1: 对Left0左移1位,位数 = SHIFT[0] = 1 得到 1110000 1100110 0101010 10111111

R1: 对right左移1位,位数 = SHIFT[0] = 1 得到 1010101 0110011 0011110 0011110

然后进行拼接:

L1 + R1:1110000 1100110 0101010 1011111 1010101 0110011 0011110 0011110 使用PC2(置换选择表2)进行置换,只有48个位置

```
CP_2 = [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]
```

L1R1经过置cp_2置换后的结果为: 00011011 00000010 11101111 11111100 01110000 01110010,得到了第一个子密钥k1,注意: 此时由56为变成了48位

L2: 对L1进行左移SHIFT[1]位,得到 110000 1100110 0101010 10111111 R2: 对R1进行左移SHIFT[1]位,得到 010101 0110011 0011110 00111101 append后得到L2R2与CP_2继续置换生成k2 循环往复直到生成k16,16轮的k/子密钥

● 第二步: 明文的处理

上文已经对明文的重排并得到了结果: 11001100 00000000 11001100 11111111 11110000 10101010 11110000 10101010 并得到了了 16 个子密钥

把重排的结果分两半

LO: 11001100 00000000 11001100 11111111

RO: 11110000 10101010 11110000 10101010

L1: R0 (总是上一步的R)

R1: L0 + F(R0, K1) 可以看到得到Rn的公式就是: Rn = Ln -1 + F(Rn -1, kn), 注: 此刻的+号为异或运算

F函数中

第一步: E(R0) 和k做异或使用EXPEND表把R0 32位 扩展到48位,因为之后要与密钥异或,密钥都是48位的所以要扩充到48位

```
[ 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]
```

得到结果 01111010 00010101 01010101 01111010 00010101 01010101

第二步: E(RO) ^ k, 和k做异或

得到结果 011000 010001 011110 111010 100001 100110 010100 100111 此时为48位。

第三步: S(E(R0) ^ k), 在S盒中找到对应的位置。

把第二步得到的结果经过 B1B2B3B4B5B6B7B8 此规则分段, 那么就会得到:

```
B1: 011000
B2: 010001
B3: 011110
B4: 111010
B5: 100001
B6: 100110
B7: 010100
B8: 100111
```

以B1 011000 为例,分成两部分:

。 第一部分: 第一位和最后一位 00, 对应的 10进制 为0, 也就是第0行

○ 第二部分:中间4位为1100,对应的 10进制为12列,也就是第12列。

在S盒中从0开始数 (从S_BOX第0个索引开始找),那么就代表着s盒的 第一行第12个 -> 就是5 转成二进制为0101。

以B2 010001 为例,分成两部分,因为是B2,就从S_BOX[1]开始数:

○ 第一部分: 第一位和最后一位 01, 对应的 10进制 为1, 也就是第1行

第二部分:中间4位为1000,对应的 10进制为8。

最后8轮 * 4位数 S(E(R0) ^ k) 的结果就变成了32位。

```
S BOX = [
  [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],
  ],
  [[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],
  ],
  [[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],
  ],
  [[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],
  ],
  [[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],
  ],
  [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],
  ],
  [[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],
]
```

第四步:P置换,将S盒后得到的结果经过P表进行置换,重新排列后得到32位。

```
P = [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]
```

第五步: 最后 L0 + f函数

注: 此时+号为异或运算

● 经过上述步骤周而复始最后得到L16R16,将L16 R16 倒换相加,最后一轮才倒换,别的轮次不用。

L16: 01000011 01000010 00110010 00110100 R16: 00001010 01001100 11011001 10010101

R16L16: 00001010 01001100 11011001 10010101 01000011 01000010 00110010 00110100

● 最后通过PI 1表进行末位置换得到结果

```
PI_1 = [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]
```