天津大学本科生实验报告专用纸

学院 智能与计算学部 年级 2017 专业 软件工程 班级 2班 姓名 侯雨茜 学号 3017218092

课程名称 信息安全技术 实验日期 2019-10-22 成绩

同组实验者

实验 1: DES 加密算法实现

一、实验目的

实现 DES 算法并掌握其原理。

二、实验环境

- 1. 操作系统: Mac OS
- 2. 实现语言: Python

三、实验内容

- 1. 实现 16 轮 DES 加密算法
- 2. DES 算法正确性检验
- 3. 指定任意 64 比特明文 x, 指定任意 64 比特密钥 k, 完成 3 个问题

四、实验步骤

4.1 实现 16 轮 DES 加密算法

4.1.1 算法代码如下:

天津大学本科生实验报告专用纸

```
# 密钥压缩置换表
PC2 = [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]
# 数據例如圖模数1P

IIP = [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,

39, 31, 23, 15, 7]
                                                                                                                                                                                                              教师签字:
```

年 月 日

```
return PBox(PC1, x)
# 密钥压缩置换函数 56位->48位
# 函数说明: x为56为的密钥
# 输出为48位的子密钥
odef PerCho2(x):
return PBox(PC2, x)
# 明文初始置换函数 64位->64位
# 函数说明: x为初始明文 64位
# 返回值为6位
pdef InitPer(x):
# 最終置換函数 64位~>64位
# 函数说明: x为完成最后一轮循环得到的64为数据
# 返回值为密文或明文
odef FinalPer(x):
           return PBox(FP, x)
 # 函数说明: x为数据的右半部分 32位
# 扩展成48位的输出
def ExpPer(x):
                    rn PBox(EP, x)
 def PerTabl(x):
return PBox(PT, x)
□# 异或运算函数
□# 要求位数相同
□ def XOR(x, y):
x = int(x, 2)
□ # 16进制转2进制函数

| # 函数说明: x为16进制字符串

□ # 返回为2进制字符串

□ def HexToBin(x):

□ n = len(x) * 4
# 2进制转16进制函数
# y为2进制字符串
# 返回值为16进制字符串
def <u>BinToHex</u>(y):
return str(hex(int(y, 2)))[2:].upper()
def Round(x, k):

l0 = x[:32]

r0 = x[32:]

l1 = r0
         ep = ExpPer(r0)
xo = XOR(ep, k)
        x0 = XUR(ep, k)

sb = SBoxes(xo)

p = PerTabl(sb)

r1 = XOR(p, l0)

y = l1 + r1

return y
```

```
🛵 DES.py 🗵
                       def swap32bit(x):
    L0 = x[:32]
    R0 = x[32:]
                                y = R0 + L0
return y
                     # DES加密函数 64位->64位
# 函数说明: text为64位的给定明文, key为密钥
# 返回值为64位的密文
def Encrypt(key, text):
    key = Percho1(key)
    text = InitPer(text)
                              for i in range(16):
    for j in range(Rots[i]):
        key = LeftCircularShift(key)
    k = PerCho2(key)
    text = Round(text, k)
    text = swap32bit(text)
    text = FinalPer(text)
    return text
                     print('请输入16进制明文: ')
text = input()
print('请输入密钥: ')
key = input()
print('请输入加密次数: ')
itr = int(input())
                       text = HexToBin(text)
                     print('2进制明文为: ')
print(text)
                      print('2进制密钥为
print(key)
                      for i in range(itr):
```

4.2 DES 算法正确性检验

- 4.2.1 请依据下面的实验结果检验程序的正确性:
 - 1. 设 16 进制明文为 0123456789ABCDEF
 - 2. 密钥 K 为: 123456789ABCDEF0
 - 3. 加密后的密文为: 85E813540F0AB405
 - 4.1 节程序运行结果如下:

```
/Users/yuqianhou/Documents/Software_Engineering/信息安全技术/实验/DES/DES_py/venv/bin/python /Users/yuq
请输入16进制明文:
     请输入密钥:
= 5
     请输入加密次数:
     =
     2进制密钥为:
     加密后的密文为:
     85E813540F0AB405
     Process finished with exit code 0
```

程序正确。

- 4.3 指定任意 64 比特明文 x. 指定任意 64 比特密钥 k. 完成 3 个问题
- 4.3.1 随机改变明文 x 的一个比特位, 即 1 变 0, 0 变 1, 得到 x'。

测试 $y = DES_k(x)$ 和 $y' = DES_k(x')$ 中有多少位不同,即 $y \oplus y'$ 中"1"的个数。 修改代码,使程序可以自动计算所需要的值:

```
# DES加密函数 64位->64位
jdef Encrypt(key, text):
    key = PerCho1(key)
    text = InitPer(text)
    num = int(input())
    for i in range(num):
        for j in range(Rots[i]):
           key = LeftCircularShift(key)
        k = PerCho2(key)
       text = Round(text, k)
    text = swap32bit(text)
   text = FinalPer(text)
    return text
# print('请输入密钥k: ')
text = HexToBin(text)
print('2进制明文为: ')
key = HexToBin(key)
for i in range(itr):
   text = Encrypt(key, text)
textHex = BinToHex(text).zfill(16)
```

```
print(textHex)
text0 = int(text, 2)
print(text)
print('修改后的16进制明文x\' = ' + text)
# print('请输入加密次数: ')
text = HexToBin(text)
print(text)
# # print('2进制密钥为: ')
for k in range(itr):
   text = Encrypt(key, text)
textHex = BinToHex(text).zfill(16)
print(textHex)
text1 = int(text, 2)
print(text)
# 异或运算
xorzBin = str(bin(xorz))
print(xorzBin)
tmp = xorzBin.count('1')
print('其中, z^z\'中1的个数为: ' + str(tmp))
```

设任意 64 比特明文为:

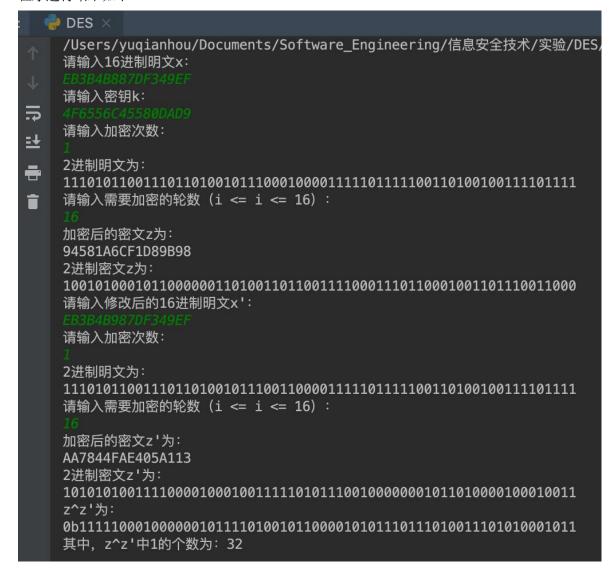
- $x = EB3B4B887DF349EF_{(16)}$
- = 1110 1011 0011 1011 0100 1011 1000 1000 0111 1101 1111 0011 0100 1001 1110 1111₍₂₎ 任意 64 比特密钥为:
- $k = 4F6556C45580DAD9_{(16)}$
- = 0100 1111 0110 0101 0101 0110 1100 0100 0101 0101 1000 0000 1101 1010 1101 1001₍₂₎ 生成的密文为:
- $y = 94581A6CF1D89B98_{(16)}$
- = 1001 0100 0101 1000 0001 1010 0110 1100 1111 0001 1101 1000 1001 1011 1001 1000₍₂₎ 任意改变明文为:
- $x' = 1110\ 1011\ 0011\ 1011\ 0100\ 1011\ 1001\ 1000\ 0111\ 1101\ 1111\ 0011\ 0100\ 1001\ 1110\ 1111_{(2)}$
- $= EB3B4B987DF349EF_{(16)}$

生成的密文为:

$y' = AA7844FAE405A113_{(16)}$

= 1010 1010 0111 1000 0100 0100 1111 1010 1110 0100 0000 0101 1010 0001 0001 0011₍₂₎ 因此 y ⊕ y' = 0011 1110 0010 0000 0101 1110 1001 0110 0001 0101 1101 1101 0011 1010 1000 1011, 其中,"1"的个数为 32 个。

程序运行结果如下:



4.3.2 设 DES_ki(x)是 DES 经过 i 轮加密后的结果, 其中 1 <= i <= 16.

对 i=1,...,16 分别测试 $z=DES_k{}^i(x)$ 与 $z'=DES_k{}^i(x)$ 有多少位不同。找到最小的 i 值,使得 $z \oplus z'$ 中"1" 的个数约等于 32。

仍然以上一题的 x, x'和 key 值为例:

当 i = 1 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 1;

当 i = 2 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 7;

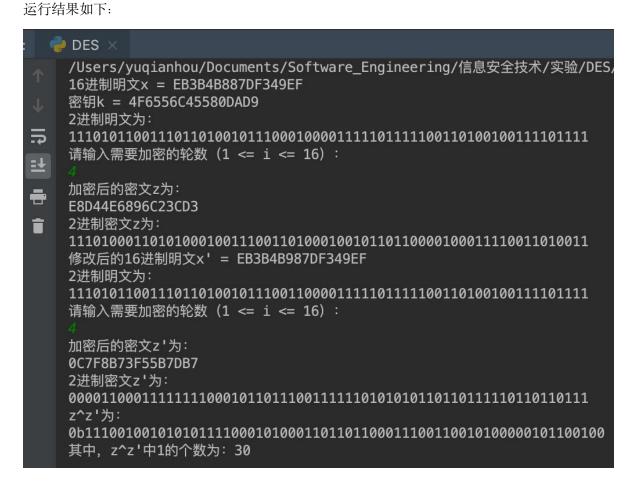
当 i = 3 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 20;

当 i = 4 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 30;

当 i = 5 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 36;

当 i = 6 时, z ⊕ z'中"1"的个数为 36;

当 i = 7 时, z + z' + "1"的个数为 31; 当 i = 8 时, z + z' + "1"的个数为 34; 当 i = 9 时, z + z' + "1"的个数为 36; 当 i = 10 时, z + z' + "1"的个数为 35; 当 i = 11 时, z + z' + "1"的个数为 30; 当 i = 12 时, z + z' + "1"的个数为 26; 当 i = 13 时, z + z' + "1"的个数为 31; 当 i = 14 时, z + z' + "1"的个数为 29; 当 i = 15 时, z + z' + "1"的个数为 28; 当 i = 16 时, z + z' + "1"的个数为 32; 因此, 当 i 最小为 4 时, 1 的个数已经接近于 32。



4.3.3 对明文 x 的 64 个不同的位置分别进行试验 ii.

假设 x'是 x 第 j 个位置取反后的结果,即 1 变 0, 0 变 1. 对固定的 i,记 z = DES_ki(x),z' = DES_ki(x)。 我们记 z \oplus z'中"1"的个数为 e(i, j)。计算 e_i = (1/64) $\sum_{j=1}^{64}$ e(i, j), 1,2,...,16. 找到最小的 i 值,使得 e_i 约等于32。

仍然以上一题的 x 和 key 值为例, 修改代码, 使程序可以自动计算所需要的值:

程序运行结果如下:

```
DES X
   /Users/yugianhou/Documents/Software Engineering/信息安全技术/实验/DES/I
   16进制明文x = EB3B4B887DF349EF
   密钥k = 4F6556C45580DAD9
   2进制明文为:
=
   加密后的密文z为:
   94581A6CF1D89B98
   2进制密文z为:
   1001010001011000000110100110110011110001110110001001101110011000
   改变明文第 1 比特位后,经过 1 轮迭代加密后,密文有 27 位不同
   改变明文第 2 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 29 位不同
   改变明文第 3 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 27 位不同
   改变明文第 4 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 29 位不同
   改变明文第 5 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 29 位不同
   改变明文第 6 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 29 位不同
   改变明文第 7 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 27 位不同
   改变明文第 8 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 29 位不同
   改变明文第 9 比特位后, 经过 1 轮迭代加密后, 密文有 27 位不同
```

```
改变明文第 55 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 56 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 57 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 58 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 59 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 60 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 61 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 62 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 63 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 64 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同改变明文第 64 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同公变明文第 64 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同公变明文第 64 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同公变明文第 64 比特位后,经过 7 轮迭代加密后,密文有 31 位不同经过 7 轮迭代加密后。
```

使得 ei 约等于 32 的最小的 i 值为 7。

五、结论

通过本次实验的实践和学习, 我掌握了使用 python 语言编写 DES 加密算法的方法。同时, 我还在对某一比特位的改变的测试过程中发现, 仅需经过几轮的迭代加密, 就可以使改变后的密文与原始的密文有 30-34 位的不同。

源代码详见 DES.py 文件。

••••

