Crypto寒假学习计划

第一周 (01.15 — 01.21)

古典密码及Python实现

第二周 (01.22 — 01.28)

- 一. 数学基本知识
- 二. Cryptopal中的"set1"和"set2"

第三周 (01.29 — 02.04)

- 一. RSA算法的加解密原理及Python实现
- 二. Cryptopal中的"set3"和"set4"

第四周 (02.05 — 02.11)

- 一. 刷crypto类ctf题目 (在NSS上)
- 二. Cryptopal中的set5、set6、set7

第一周

古典密码及Python实现

—. Caesar crypto

原理:

通过将明文根据后移位数**(即密钥,范围为1~25)**进行加密,如下表所示(部分):

原文	A/a	X/x	Y/y	Z/z	
密文 (key=3)	d	а	b	С	

e.g.

明文: cipher

密钥: 3

密文: flskhu

Python实现:

因为在计算机上,不可能直接进行字母与字母之间的转换;所以需要先将这些字母转换成对应的ASCII码,然后再进行转换。

于是需要用到ord()将字母转换成对应的ASCII码,如ord(a)=97

然后用判断语句进行大小写判断(设定密文均为小写字母)以及加密判断(存在一些后移位不够的情况,如 key=3时的"z"应转化成"c"),

如

```
if(ord(x)-ord('a')+int(wheel)>26):
    print(chr(ord(x)+int(wheel)-26), end='')
```

最后分别把加密部分和解密部分编写出来,就完成了:

```
from numpy import place
def caesar_encryption(x):
   cipher=''
   plain = input("请输入明文:\n")
   plain= str(plain)
   wheel=input("请输入密钥:\n")
   for x in plain:
        if(x==' '):
            continue
        elif('a'<=x<='z'):
            if(ord(x)-ord('a')+int(wheel)>26):
                cipher+=chr(ord(x)+int(wheel)-26)
            else:
                cipher+=chr(ord(x)+int(wheel))
        elif('A'<=x<='Z'):
            if(ord(x)-ord('A')+int(wheel)>26):
                cipher+=chr(ord(x)+int(wheel)+6)
            else:
                cipher+=chr(ord(x)+int(wheel)+32)
        else:
            cipher+=x
   print("密文为:\n"+cipher)
def caesar_decryption(x):
   plain=''
   cipher=input("请输入密文:\n")
   cipher=str(cipher)
   wheel=input("请输入密钥:\n")
   for x in cipher:
        if('a'<=x<='z'):
            if(ord(x)-ord('a')-int(wheel)<0):</pre>
                plain+=chr(ord(x)-int(wheel)+26)
            else:
```

```
plain+=chr(ord(x)-int(wheel))
else:
    plain+=x
print("明文为:\n"+plain)

if __name__=='__main__':
    x=input("加密请按1, 解密请按2:\n")
    while(x!='1' and x!='2'):
        x=input("输入错误, 加密请按1, 解密请按2:\n")

if(x=='1'):
    caesar_encryption(x)
else:
    caesar_decryption(x)
```

二. Playfair crypto

原理:

通过密钥构成5X5的矩阵,然后对密文进行分组并一组一组地进行加密。(其中字母j当作字母i来处理)

加密规则:

- 1. 如果相邻两个字母相同,则在其中间插入一个字母(假设是字母q);
- 2. 如果明文的字母总数为奇数,则在末尾添上一个字母(假设是字母q)。
- 3. 如果明文m1和m2在矩阵中的同一行,则密文c1和c2分别为紧靠m1和m2的右端字母(将第一列视为最后一列的右边)
- 4. 如果明文m1和m2在矩阵的同一列,则密文c1和c2分别为紧靠m1和m2的下方字母(将第一行视为最后一行的下方)
- 5. 如果明文m1和m2不符合3和4的情况,则密文c1和c2分别由m1和m2确定的矩形其他两个角的字母,c1和m1同行,c2和m2同行

e.g.

明文: charles wheatstone

密钥: key

1. 构造矩阵:

keyab

c d f g h

ilmno

pqrst

uvwxz

2.明文分组:

charles wheatstone

charleswheatstoneq

3.加密:

明文	ch	ar	le	sw	he	at	st	on	eq
密文	dc	sy	qd	rx	db	bs	tp	io	dv

所以密文为dcsyqdrxdbbstpiodv

Python实现:

因为这种密码需要根据密钥来创造矩阵,所以需要编写一个函数来实现;于是根据网上关于矩阵的构建方法,编写了这个:

```
def Create_Cbook(key):
    key=Remove_Duplicates(key) #移除密钥中的重复字母
    key=key.replace(' ','') #去除密钥中的空格
    for ch in letter_list: #根据密钥获取新组合的字母表
        if ch not in key:
              key+=ch
    j=0
    for i in range(0,len(key)): #将新的字母表里的字母逐个填入密码表中,组成5*5的矩阵
        Cbook[j]+=key[i] #j用来定位字母表的行
        if (i+1)%5==0:
              j+=1
```

又因为这种加密方式有三种情况,且与字母矩阵中的位置有关;于是需要一个函数来获取字母的坐标,于是编写了 这个:

```
def Get_Cbook(ch):
    for i in range(len(Cbook)):
        for j in range(len(Cbook)):
        if ch==Cbook[i][j]:
        return i,j #i为行, j为列
```

接着是加密部分。

第一种情况是两明文字母同行,则对应的密文字母分别为矩阵中明文字母右段的字母;因此只要将明文字母的横坐标加一,然后对其与五相除求余即可。

同理, 第二种情况是明文m1和m2在矩阵的同一列,则密文c1和c2分别为紧靠m1和m2的下方字母;只要将明文字母的纵坐标加一,然后对其与五求余即可。

第三种情况是明文m1和m2不符合3和4的情况,则密文c1和c2分别由m1和m2确定的矩形其他两个角的字母,c1和m1同行,c2和m2同行;因此只要前者的纵坐标和后者的横坐标互换即可。

```
if x[0]==y[0]: #如果在同一行
    cipher+=Cbook[x[0]][(x[1]+1)%5]
+Cbook[y[0]][(y[1]+1)%5]
elif x[1]==y[1]: #如果在同一列
    cipher+=Cbook[(x[0]+1)%5][x[1]]
+Cbook[(y[0]+1)%5][y[1]]
else: #如果不同行不同列
    cipher+=Cbook[x[0]][y[1]]+Cbook[y[0]][x[1]]
```

至于解密部分,其实是将上述代码反过来就行:

```
if x[0]==y[0]: #如果在同一行
    plain+=Cbook[x[0]][(x[1]-1)%5]
+Cbook[y[0]][(y[1]-1)%5]
elif x[1]==y[1]: #如果在同一列
    plain+=Cbook[(x[0]-1)%5][x[1]]
+Cbook[(y[0]-1)%5][y[1]]
else: #如果不同行不同列
    plain+=Cbook[x[0]][y[1]]+Cbook[y[0]][x[1]]
```

最后整合在一起,就完成了:

```
#字母表
letter list='abcdefghiklmnopqrstuvwxyz'
#密码表
Cbook=['','','','','']
#根据密钥建立密码表
def Create Cbook(key):
   key=Remove_Duplicates(key) #移除密钥中的重复字母
   key=key.replace('','') #去除密钥中的空格
   for ch in letter list: #根据密钥获取新组合的字母表
      if ch not in key:
         key+=ch
   for i in range(0,len(key)): #将新的字母表里的字母逐个填入密码表中,组成5*5的矩阵
                     #j用来定位字母表的行
       Cbook[j]+=key[i]
       if (i+1)\%5==0:
         j+=1
#移除字符串中重复的字母
def Remove_Duplicates(key):
 key=key.lower() #转成小写字母组成的字符串
 kev=''
```

```
for ch in key:
   if ch.lower()=='j':
     ch='i'
   if ch in _key:
     continue
   else:
     _key+=ch
 return _key
#获取字符在密码表中的位置
def Get_Cbook(ch):
 for i in range(len(Cbook)):
   for j in range(len(Cbook)):
     if ch==Cbook[i][j]:
       return i,j #i为行, j为列
#加密
def Encrypt(plain,Cbook):
   cipher=''
   plain=list(plain)
   while i<len(plain): #对明文进行遍历
       if plain[i+1]==plain[i]:
           plain.insert(i+1,'q')
       if len(plain)%2 !=0: #如果新的明文长度为奇数,在其末尾添上'q'
          plain+='q'
                                      #如果是明文是字母的话,
       if True==plain[i].isalpha():
                                      #则开始对该字母及其后一个字母进行遍历,
          j=0
                                     #然后遍历字母并进行加密
          while j<len(plain):</pre>
              j=i+1
              if(j==len(plain)):
                  break
              if True==plain[j].isalpha():
                  if plain[i].lower()=='j':
                     x=Get_Cbook('i')
                  else:
                     x=Get_Cbook(plain[i].lower()) #对字符在密码表中的坐标
                  if plain[j].lower()=='j':
                                                   #/进行定位,同时将'j'作
为'i'来处理
                     y=Get Cbook('i')
                  else:
                     y=Get_Cbook(plain[j].lower())
                  if x[0] == y[0]:
                                 #如果在同一行
                      cipher+=Cbook[x[0]][(x[1]+1)%5]+Cbook[y[0]][(y[1]+1)%5]
                  elif x[1]==y[1]: #如果在同一列
                     cipher+=Cbook[(x[0]+1)%5][x[1]]+Cbook[(y[0]+1)%5][y[1]]
                                  #如果不同行不同列
                  else:
                     cipher+=Cbook[x[0]][y[1]]+Cbook[y[0]][x[1]]
              j+=1
              i=j #每次对明文的遍历是从加密过后的明文的后一个明文开始的
              continue
       else:
```

```
cipher+=plain[i] #如果明文不是字母,直接加到密文上
   return cipher
#解密
def Decrypt(cipher,Cbook):
   plain=''
   i=0
   while i<len(cipher): #对密文进行遍历
                                  #如果是密文是字母的话,
      if True==cipher[i].isalpha():
          j=0
                                 #则开始对该字母及其后一个字母进行遍历,
                                   #然后遍历字母并进行解密
          while j<len(cipher):</pre>
             j=i+1
              if True==cipher[j].isalpha():
                 if 'j'==cipher[i].lower():
                    x=Get_Cbook('i')
                 else:
                     x=Get_Cbook(cipher[i].lower()) #对字符在密码表中的坐标
                                                    #进行定位,同时将'i'作为
                 if 'j'==cipher[j].lower():
                                                 #'i'来处理
                     y=Get_Cbook('i')
                 else:
                    y=Get_Cbook(cipher[j].lower())
                                #如果在同一行
                 if x[0] == y[0]:
                     plain+=Cbook[x[0]][(x[1]-1)%5]+Cbook[y[0]][(y[1]-1)%5]
                 elif x[1]==y[1]: #如果在同一列
                     plain+=Cbook[(x[0]-1)\%5][x[1]]+Cbook[(y[0]-1)\%5][y[1]]
                 else:
                                 #如果不同行不同列
                     plain+=Cbook[x[0]][y[1]]+Cbook[y[0]][x[1]]
              j+=1
             i=j #每次对密文的遍历是从解密过后的密文的后一个密文开始的
              continue
       else: #如果密文不是字母,直接加到明文上
          plain+=cipher[i]
          i+=1
   return plain
#主函数
if name ==' main ':
   user=input("加密请按1,解密请按2:\n")
   while(user!='1' and user!='2'):
       user=input("输入有误!请重新输入:\n")
   key=input("请输入你的密钥:\n")
   Create Cbook(key)
   if user=='1':
       plain =input("请输入你的明文:\n")
       plain=plain.replace(' ','')
      print("密文为:\n"+Encrypt(plain,Cbook))
   else:
       cipher =input("请输入你的密文:\n")
       print("明文为:\n"+Decrypt(cipher,Cbook))
```

三. 矩形密码

原理:

将明文平均分成key行,然后一列一列地读取就得到密文了(如果明文内容数为奇数个时,在末尾加上x)

e.g.

明文: transposition cipher

密钥(key): 5

平均分成5行:

tran

spos

itio

ncip

herx

于是密文为tsinhrptceaoiirnsopx

Python实现:

因为这是以分行的形式进行加密, 所以我们可以让明文中的内容与每行的的个数进行求余来实现加密:

也因此,解密部分与之相似,只不过变成与行数进行求余:

最后便得到整个加解密脚本:

```
def Rec enc(s, n):
   s=str(s).lower()
   s=s.replace(" ","")
   for i in range(len(s)):
       if len(s)\%2!=0:
           s=''.join([s,'x'])
   f = len(s) // n
   if(len(s)-n<n):</pre>
       print("输入无效,无法加密")
       return 0
   if(len(s)%n!=0):
       f+=1
   c = ''
   for i in range(f):
       for j in range(∅, len(s)):
           if j % f == i:
               c += s[j]
   print("密文为:\n"+c)
   return c
def Rec_dec(s, n):
   c = ''
   for i in range(n):
       for j in range(∅, len(s)):
           if j % n == i:
               c += s[j]
   return c
if __name__ == '__main__':
   x=input("加密请按1,解密请按2\n")
   while(x!='1' and x!='2'):
       x=input("输入有误!请重新输入:\n")
   if x=='1':
       text=input("请输入明文:\n")
       key= eval(input('请输入密钥(行数):'))
       Rec enc(text, key)
   else:
       text = input("请输入密文:\n")
        key= eval(input('请输入密钥(行数):'))
        print("明文为:\n"+Rec dec(text, key))
```

四. 栅栏密码

原理:

将明文根据密钥摆成"W"型,然后逐行读取就得到密文了

e.g

明文: railfence

密钥: 2

rifne

alec

最后得到密文: rifnealec

Python实现;

因为课本上关于栅栏密码的加密规律我没看懂,于是查了查网上关于栅栏密码的讲述。以下为收获:

根据上面的例子,可以发现:如果将密文中的"r"到"i"看作是一部分的话,则这个V字的长度为**3**,刚好是**2*2-1**;假如key=3,则这部分的长度为5,即**2*3-1**,如下列所示:

rfe alec

i n

加密部分:

我们可以先在输出密文的地方分好key个组,然后让明文里的前 key个内容分别加到这key个组中,然后再反着回到中间的组中;循环往复,然后用一个判断语句来跳出循环,就完成了加密。加密部分如下所示:

```
def encode(string, key):#需要加密的字符串以及加密栏数
   i = 0
   enlist = []
   for j in range(∅, key):
       enlist.append('')#添加分组,列表的一个元素相当于一个分组
   while i < len(string):#分组重排进行加密
       for k in range(∅, key):
           if i >= len(string):
               break
           enlist[k] += string[i]
           i += 1
       for k in range(1, key-1):
           if i >= len(string):
               break
           enlist[key-1-k] += string[i]
           i += 1
       enstr = ''
   for i in range(key):
       enstr += enlist[i]
   return enstr
```

解密部分:

与加密过程类似,先通过密钥将密文分成key组;接着构建出包含key组的明文框架,然后进行来回填充,最后得到了明文。解密部分如下所示:

```
def decode(string, key):
                               #解密字符串以及解密栏数
   de_key = 2*key - 2
                              #一个部分的长度
   length = len(string)//de_key #确定有多少个完整部分
   r = len(string)%de_key
                               #最后不完整部分的长度
   delist = []
   for i in range(key):
                         #重新排布分组
      delist.append('')
   #确定第一个分组
   if r == 0:
      delist[0] += string[0:length]
      s = length
   else:
      delist[0] += string[0:length+1]
       s = length+1
   #确定第二个到第key-1个分组
   for i in range(1, key-1):
                               #这几个分组长度至少是完整部分数量的两倍
       1 = length*2
      #最后一个不完整部分对应当前分组有几个元素
      if r > i:
          1 += 1
      if r > de_key-i:
          1 += 1
      delist[i] += string[s:s+l]
       s = s+1
   #确定最后一个分组
   delist[key-1] += string[s:]
   #排布分组确定原文字符串
   destr = ''
   i = 0
   for i in range(∅, len(string)):
      destr += delist[j][0]
      delist[j] = delist[j][1:]
      if j == \text{key-1}:
          flag = 0
      if j == 0:
          flag = 1
      if flag:
          j += 1
       else:
          j -= 1
   return destr
```

最后便得到了一个加解密脚本:

```
def encode(string, key):#需要加密的字符串以及加密栏数
i = 0
enlist = []
for j in range(0, key):
    enlist.append('')#添加分组,列表的一个元素相当于一个分组
```

```
while i < len(string):#分组重排进行加密
       for k in range(∅, key):
          if i >= len(string):
              break
          enlist[k] += string[i]
           i += 1
       for k in range(1, key-1):
          if i >= len(string):
              break
          enlist[key-1-k] += string[i]
           i += 1
       enstr = ''
   for i in range(key):
       enstr += enlist[i]
   return enstr
def decode(string, key):
                                #解密字符串以及解密栏数
   de key = 2*key - 2
                               #一个部分的长度
   length = len(string)//de_key #确定有多少个完整部分
   r = len(string)%de_key
                               #最后不完整部分的长度
   delist = []
   for i in range(key):
       delist.append('')
                          #重新排布分组
   #确定第一个分组
   if r == 0:
       delist[0] += string[0:length]
       s = length
   else:
       delist[0] += string[0:length+1]
       s = length+1
   #确定第二个到第key-1个分组
   for i in range(1, key-1):
                                #这几个分组长度至少是完整部分数量的两倍
       1 = length*2
       #最后一个不完整部分对应当前分组有几个元素
       if r > i:
          1 += 1
       if r > de key-i:
          1 += 1
       delist[i] += string[s:s+l]
       s = s+1
   #确定最后一个分组
   delist[key-1] += string[s:]
   #排布分组确定原文字符串
   destr = ''
   i = 0
   for i in range(∅, len(string)):
       destr += delist[j][0]
       delist[j] = delist[j][1:]
       if j == \text{key-1}:
          flag = 0
       if j == 0:
          flag = 1
```

```
if flag:
          j += 1
       else:
          j -= 1
   return destr
if name ==' main ':
   x=input("加密请按1,解密请按2\n")
   while(x!='1' and x!='2'):
       x=input("输入有误!请重新输入:\n")
   if(x=='1'):
       string=input("请输入明文:\n")
       key= eval(input('请输入栅栏深度(行数):'))
       print("密文为:\n"+encode(string,key))
   else:
       string = input("请输入密文:\n")
       key= eval(input('请输入栅栏深度(行数):'))
       print("明文为:\n"+decode(string, key))
```

五. 转轮机密码

原理:

通过使用转子来实现加密(其实质上是复杂的单表替代密码,即复式替代密码)

Python实现:

因为其实质是多次使用单表替换密码, 所以需要设三个转子:

```
r_password1 = 'qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm'
r_password2 = 'asdfqwerzxcvtyuiopghjklbnm'
r_password3 = 'poiuytrewqasdfghjklmnbvcxz'
```

而转轮机的特点就是"转",即第一个转子转完一轮,第二个转子要转一格;第二个转完一轮,第三个要转一格。

因此需要一个函数及两条判断语句来实现这个功能:

不仅如此,转轮机的奇特之处,在于反射器;有了这个反射器,便可实现"输入明文,得到密文;输入密文,得到明文"。因此需要一个函数来实现:

根据其原理,可以得到一个明密间转换的函数:

```
def simple_replace(password, replace_word1, replace_word2, replace_word3): # 加密
的主函数
   count = 0 # 设置计数器
   new_pass = '' # 设置一个空字符串准备接收密码
   ori_table = 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz' # 原始的字符串,用来建立映射表
   for obj in password: # 开始拆解原字符串
       table1 = str.maketrans(ori table, replace word1) # 建立转子1的映射表
       table2 = str.maketrans(ori_table, replace_word2) # 建立转子2的映射表
       table3 = str.maketrans(ori_table, replace_word3) # 建立转子3的映射表
       new obj = str.translate(obj, table1) # 把obj通过转子1转换
       new_obj = str.translate(new_obj, table2) # obj通过转子2
       new_obj = str.translate(new_obj, table3) # obj通过转子3
       new obj = reverse word(new obj) # 进入自反器,得到自反值
      reverse_table1 = str.maketrans(replace_word1, ori_table) # 增加自反出去的
对应表, 反向解译
       reverse table2 = str.maketrans(replace word2, ori table)
       reverse table3 = str.maketrans(replace word3, ori table)
       new_obj = str.translate(new_obj, reverse_table3) # new_obj再赋值,反向解译
通过转子3
       new obj = str.translate(new obj, reverse table2) # 通过转子2
       new obj = str.translate(new obj, reverse table1) # 通过转子1
       new_pass += new_obj # 返回的密码增加一个new_obj
       replace word1 = rotors(replace word1) # 转子1每个字符都转动一次
       count += 1 # 计数器增加1
      if count % 676 == 0: # 如果模676为0, 那么转子3转动一次(因为转子2已经转动了一
整圈)
          replace word3 = rotors(replace word3)
       elif count % 26 == 0: # 如果模26为0, 那么转子2转动一次 (因为转子1已经转动了一
整圈)
          replace word2 = rotors(replace word2)
   return new_pass # 返回新的已经被转子加密的密码
```

最终整合到一块,便得到了加解密脚本:

```
import re
import string
def simple_replace(password, replace_word1, replace_word2, replace_word3): # 加密
的主函数
   count = 0 # 设置计数器
   new_pass = '' # 设置一个空字符串准备接收密码
   ori_table = 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz' # 原始的字符串,用来建立映射表
   for obj in password: # 开始拆解原字符串
       table1 = str.maketrans(ori_table, replace_word1) # 建立转子1的映射表
       table2 = str.maketrans(ori_table, replace_word2) # 建立转子2的映射表
       table3 = str.maketrans(ori table, replace word3) # 建立转子3的映射表
       new_obj = str.translate(obj, table1) # 把obj通过转子1转换
       new_obj = str.translate(new_obj, table2) # obj通过转子2
       new_obj = str.translate(new_obj, table3) # obj通过转子3
       new_obj = reverse_word(new_obj) # 进入自反器,得到自反值
       reverse_table1 = str.maketrans(replace_word1, ori_table) # 增加自反出去的
对应表, 反向解译
       reverse_table2 = str.maketrans(replace_word2, ori_table)
       reverse_table3 = str.maketrans(replace_word3, ori_table)
       new_obj = str.translate(new_obj, reverse_table3) # new_obj再赋值,反向解译
通过转子3
       new_obj = str.translate(new_obj, reverse_table2) # 通过转子2
       new_obj = str.translate(new_obj, reverse_table1) # 通过转子1
       new pass += new obj # 返回的密码增加一个new obj
       replace word1 = rotors(replace word1) # 转子1每个字符都转动一次
       count += 1 # 计数器增加1
       if count % 676 == 0: # 如果模676为0, 那么转子3转动一次(因为转子2已经转动了一
整圈)
          replace word3 = rotors(replace word3)
       elif count % 26 == 0: # 如果模26为0, 那么转子2转动一次(因为转子1已经转动了一
整圈)
          replace word2 = rotors(replace word2)
   return new_pass # 返回新的已经被转子加密的密码
def is str(password, replace word): # 判断的函数
   an = re.match('[a-z]+$', password)
   if not type(password) == type(replace_word) == type('a'):
       print('密码必须是字符串!')
       return False
   elif not an:
       print('字符串只能包含小写字母!')
       return False
   elif len(replace_word) != 26:
       print('替换码必须为26个字母!')
       return False
   else:
       return True
```

```
def rotors(replace_word): # 转子转动的函数,每调用一次,就把转子前面第一个字母移动到最
   return replace word[1:] + replace word[0]
# 反射器
def reverse_word(word):
   dic = {'a': 'n', 'b': 'o', 'c': 'p', 'd': 'q',
          'e': 'r', 'f': 's', 'g': 't', 'h': 'u',
          'i': 'v', 'j': 'w', 'k': 'x', 'l': 'y',
          'm': 'z', 'n': 'a', 'o': 'b', 'p': 'c',
          'q': 'd', 'r': 'e', 's': 'f', 't': 'g',
          'u': 'h', 'v': 'i', 'w': 'j', 'x': 'k',
          'y': '1', 'z': 'm'}
   return dic[word]
while True:
   a_password = input('请输入文本(输明文,得密文;输密文,得明文):\n')
   r_password1 = 'qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm'
   r_password2 = 'asdfqwerzxcvtyuiopghjklbnm'
   r_password3 = 'poiuytrewqasdfghjklmnbvcxz'
   if is_str(a_password, r_password1):
       print('对应的结果为:\n', simple_replace(a_password, r_password1,
r_password2, r_password3))
       break
   else:
       pass
```