

# 2020湖湘杯-CRYPTO-LFSRXOR

原创

大熊何在  于 2020-11-05 13:21:33 发布  544  收藏 3

分类专栏: [CRYPTO](#)

版权声明: 本文为博主原创文章, 遵循 [CC 4.0 BY-SA](#) 版权协议, 转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接: <https://blog.csdn.net/zippo1234/article/details/109509826>

版权



[CRYPTO 专栏收录该内容](#)

27 篇文章 1 订阅

订阅专栏

## 2020HXB-CRYPTO-LFSRXOR

### LFSRXOR

题目分析

开始

1. 题目

2. 数学理论

3. 回到题目

(1) 源代码

(2) LFSR分析

(3) content原文分析

4. 破解

5. get flag

结语

参考

每天一题, 只能多不能少

## LFSRXOR

### 题目分析

可以说是被LFSR给骗了, 其实跟LFSR根本没关系。

1. 异或逆向

2. 同原文不同密钥循环异或加密逆向

### 开始

## 1.题目

给了一个加密算法，两个enc在算法末端注释部分。

```
import numpy as np
from pylfsr import LFSR
from Crypto.Util.number import *
import random
import string
from secret import flag

assert flag[:6] == "DASCTF"

def xor(a,b):
    return str(chr(a^b)).encode('latin1')

def encode(content,key):
    tmp=b""
    for i in range(len(content)):
        tmp += xor(content[i],key[i%len(key)])
    return tmp

def shuffle_str(s):
    str_list = list(s)
    random.shuffle(str_list)
    return "".join(chr(i) for i in str_list).encode('latin1')

ran_str = "".join(chr(random.randint(1,256)) for _ in range(512)).encode()
content = ran_str+flag

L4 = LFSR(fpoly=[4,3],initstate ='random',verbose=True)
data = L4.runFullCycle()
k4 = b""
for _ in range(len(data)):
    a = b"
    for _ in range(8):
        a += str(L4.next()).encode()
    k4 += long_to_bytes(int(a,2))

L5 = LFSR(fpoly=[5,4,2,1],initstate ='random',verbose=True)
data = L5.runFullCycle()
k5 = b""
for _ in range(len(data)):
    a = b"
    for _ in range(8):
        a += str(L5.next()).encode()
    k5 += long_to_bytes(int(a,2))

k4 = shuffle_str(k4)
k5 = shuffle_str(k5)

enc2=encode(content,k5)
enc1=encode(content,k4)

print(enc1)
print(enc2)
```

##b\yhb\yrd3\y08\y15\y6\y08\yb2\yb2\y9f\ye4p\ye7\yep\y7f\yfd\lyf6f\y9c\ye4\yrd12\yae\_1\y81\yb1\y88\yab\ye5\4\ye9\y88\y14\ydf\_elyf6\ydb\_1\yb4\y06

```
S!0\lxbblxe4x1a1xe6Rlx8e\lx84Xlx19Klx95lx07Clxe8lx21\lxa9lx80lx15\lxeclx8fx8dYnKlx85lx99lx7!x134\lxa9lx6lx15\lxcf&lrlx9b\lxe1lx99\lxe4j3h
~\lxf0\lxa9\lxa5lx14\lxeel\jdx19\lxl14h\lx07v *a0lx12lx14\lxfelx0fx05\lxdemlx1d\lxe4s2Jlx7fx28\lxf6RRlx8e\lxbalxb2mlx18M\lxf1\lxfel4lx17\lxa8\lxb4lx14\l
c2lx8flxb9Y:K\lxaalx06T!\lx1b\lxbbl\lxfdl\lxf6G\lx8e\lx9a\lxebl\lxd9K\lxbblx06N\lx9a\lx82c\lxa9\lxa0lx14\lxed!\lx04\lxbmlx13\lxe5w3B\lx7fxd0\lxa9\lxbflxb7lx9c
\lxe3\lxd00\lx83K\lx86\lxab3\lx7fxclx1\lxbbl\lxfdlx11lx15\lxfdlx8e\lx80Ylx07\lxd8\lxe5j2m\lxe9\lxbbl\lxce \lx91o\lx8flx8cY!\lx81\lxe4Jlx92\lx8c\lxa7T\lx16E\lx15\lxf1
WMy(\lxb8\lx8e2y~\lxcblM\lx10\lx15\lxc7\lx1fWYlx0cKlx87\lxcelx5 !b\lxa8\lx83lx14\lxec6\lxd1!\lxc8\lx905\lxe52L\lxf1\lxbalxcfln\lx9d\lx9d\lxe7u\lxadm\lx06\lxe
4n2r\lxd8\lxbalx\lxf6\lx7fx9d\lxd8\lxd02mlx12G\lx07Ylx89\lx7fx0\lxa8\lxa4lx15\lxe5\lx043Ylx1eJ\lxaelx07n\lx94\lx87\lxbbl\lxcfl_ \lxd\lx9d\lxd1\lx14Y,\lx9e\lx
e5b\lx7d\lx8c\lx7fx7\lxa8\lx8flx14\lxc7\lx8flxb3\lx6\lxf1\lx93\lxe4O\lxd\lx04\lxbbl\lxbal\lxf6!\lx15\lxfdlx1\lx18\lxcflx6\lx03\lxea2E\lx7fxe1\lxa9\lxa5\lxfelx9d\lx09
\lxd1;\lxd9\lxeelx05\lx06z\lxc8\lx2\lxbbl\lxe2\lxf7JW4\lxcdm\lx1a\lxe5U\lx8d \lx0f&lxl14\lx7fx6\lx9d\lxd4E\lxbflxc3\lxbbl\lxe4L\lxe1\lxf7\lx90\lxbbl\lxdaZ\lxf4\lx9d\lx
d13\lxb8m3\lxe2D3o~\lxf8H\lxf6U*lx07Ylx03K\lxablx07~\lxa3\lx87\lxbbl\lxc9\lxf7sAQ\lx08Y6Jlx86\lx07Y\lxecl\lxf7\lxbbl\lxc6s\lx15\lxc6\lx7fEY\lx02Jlx95\lx07Z \
x11\lxbbl\lxc6T\lx15\lxfclx0\lx06\lxe6\lx9f\lx07^ \lx15\lxbbl\lxcclx14\lxf3\lx8fx97\lxd4\l9flx85\lxe8\lx8a\lxbel\lxbbl\lxf9\lxf6\lx9d\lxf2\lxd19\lxa2K\lxb6\lxccl\lxf6f~
\lxd5\lxa9\lxaalx15\lxd8\lx8e\lxb3\lx81m9\lxe4\lfb2!\lx1e\lxbal\lxd8s\lxfdlx1\lx08W\lxa1!\lx01\lx07_!\lx1\lxbbl\lxd\lxf6\lx9d\lxf0\lx17Ylx15\lxfelx02\lxc7\lxa0!.W
\lxa9\lxa5\lx8fx9c\lxe8\lxd1\lx12m\lx04\lxe5s3Q~\lxd\lxa9\lxa3\lx15\lxbbl\lx8flxaclxafxelx0\lx0x2_ \lxbal\lxbalx8\lxf6f.lxl1e\lxd1\lx17\lx06\lxe4U\lxd\lxf0\
\lxd6~\lx0fAlx14\lxcblx8e\lxb0Ylx1fJ\lxb2\lxe4\lxb3!\lxbal\lxfelx14\lxdY\lx0d>I~\lx06P 1\lxbbl\lxf2\lxf6waD\lxd1(m\lx12' \lx06@\lxb6~\lxfalxalx9\lxb1\lxb0\lx9d\lxf
b\lx18\lxfbm&\lxe4v2w\lxcclxbal\lxcbl\lxd5\lx07\lx11QX<J\lxbdl\lxb22O\lx7fxd8x>\lxc8\lx9c\lxd3\lxd03\lx9d\lxb5\lx1e\lxd72S\lxf2ry\lxf1W\lx9c\lxc89YrKlx8flxflx
8a\lxe0\lxb5\lxa9\lxaelx1b\lx9d\lxd\lxd1=\lxbelK\lxa3\lx06e!\lx08\lxbal\lxd2\lxf6\lx9c\lxf6\lx0\lx0f#\lxe5o\lxf5\lxaal~\lxc2\lxa9\lx99\lx15\lxea6\lxd1:\lxe7\lxa8\lxe4n\
\lxbbl \nl\lxa9\lx91\lx14\lxf9j\lxd0!m\lxe5j2o\lx81\lxbal\lxf8rlx14\lxebl\lrlxc9\lxecl\lxd\lxbflxc6\lx81\lxfKXW\lxb3o.%\lxa9\lxccl\lxb9\lx14\lxfdlx97\lx83\lx8eO\lx
03\lxb6iul\lxablx9d\lxbclx15\lxf4\lxc3\lxd6\lxc1'
```

## 2. 数学理论

假装自己真的知道，嗯。我真（wan）的（quan）知（bu）道（dong）：  
首先是最基础的。

$$a \oplus b = c$$
  
$$a \oplus c = b$$
  
然后稍微复杂的。

## 3. 回到题目

### (1) 源代码

加密脚本简单说起来就是通过LFSR算法产生了两个key。其中一个L4，另一个L5。  
两个key经过打乱顺序后用于encode。encode其实就是循环异或而已。  
encode的原文是一个随机序列+flag。  
所以当时比赛的时候的想法是首先去爆LFSR的状态得到L4和L5。然后再去爆随机的问题。想也知道以我的水平怎么可能写得出来。。。虽然现在这个WP我也还是写不出来。

### (2) LFSR分析

试试自己生产一个看看，分析一下生成的key的情况。

```

>>> from pyfsr import LFSR
>>> L4 = LFSR(fpoly=[4,3],initstate='random',verbose=True)
>>> L4.info()
4 bit LFSR with feedback polynomial  $x^4 + x^3 + 1$ 
Expected Period (if polynomial is primitive) = 15
Current :
State    : [0 1 0 1]
Count    : 0
Output bit : -1
feedback bit : -1
>>> L5 = LFSR(fpoly=[5,4,2,1],initstate='random',verbose=True)
>>> L5.info
<bound method LFSR.info of <pyfsr.pyfsr.LFSR object at 0x000002A373695EB0>>
>>> L5.info()
5 bit LFSR with feedback polynomial  $x^5 + x^4 + x^2 + x^1 + 1$ 
Expected Period (if polynomial is primitive) = 31
Current :
State    : [1 1 1 1 0]
Count    : 0
Output bit : -1
feedback bit : -1

```

也就是L4生成15位的key。L5生成31位的key。你再打乱位数又不会变，而且加密过程中也没有再打乱。

### (3) content原文分析

content是一串随机+flag，所以可以猜到最后一位必定是}

也就是说enc的最后一个字节与}异或后就可以得到key中的一位。

我们用L5生产的k5来分析。

enc的长度是810。

k5的长度是31。

$810/31=4$

所以可知enc的最后一个字节是由k5的第4个字节异或得到的，于是可得到k5[3]

```
k5[3] = enc2[809]^ord('}
```

同时根据上面数学理论中

将明文使用两个密钥加密得到两个密文，根据异或关系，可以从一个密钥得到另一个密钥。

的原理，可以得到。

```

k4[3] = k5[3] ^ enc1[3] ^ enc2[3]
k4[4] = k5[3] ^ enc1[34] ^ enc2[34]
k4[5] = k5[3] ^ enc1[65] ^ enc2[65]

```

$k5[3] \rightarrow \text{enc1}[3] \text{ enc2}[3]$   
 $k5[3] \rightarrow \text{enc1}[34] \text{ enc2}[34]$   
 $31 \times 2 + 3 = 34$   
 $k5[3] \rightarrow \text{enc1}[65] \text{ enc2}[65]$   
 $31 \times 3 + 3 = 96$   
 $k4[5]$   
 $34 \div 15 = 0.4$   
 $65 \div 15 = 5$   
 $[i \div 5]$   
 $\text{for } i \text{ in range}(3, 810, 31):$

#### 4. 破解

那么就可以用这个宝贵的k5[3]来得到整个k4。  
k4有了。不就是无脑还原明文了？

```
#!/python3
#-*- coding: utf-8 -*-
# @Time : 2020/11/5 11:48
# @Author : A.James
# @FileName: lfsr-exp-1.py
#fork from:https://www.cnblogs.com/Injoy/p/LFSRXOR.html
import string

chars = string.ascii_letters+string.digits+'{}'

enc1 = b'\xb\b\x3\x08\x15\xc6:\x08\b2\b2\x9f\xe4p\xc7\xecl\x7f\xfd)\xf6f\x9c\xae4\xd12\xaeJ\x81\b1\b1\x88\bab\xa5V\xa9\x88\x14\xdf~\xf6\b\bJ\b4\x06S!0\b\b\b\xe4\x1a\xe6R\x8e\x84X\x19K\x95\x07C\x8e8\b2'\xa9\x80\x15\xec\x8f\x8dY\nK\x85\x99\b7!\x134\xa9\b6\x15\xcf&l\r\x9b\xe1\x99\xe4}3h~\xf0\xa9\xa5\x14\xee}\xd19!\x14h\x07v *a0\x12\x14\xfe\x0f\x05\xdem\x1d\xe4s2J\x7f\xc28\xf6RR!\x8e\bab\x2m\x18M\x1\xef!4\x17\xa8\b4\x14\x2\x8f\b9Y:K\xaa\x06T!\x1b\b\b\b\xdf6Gv\x8e\x9a\bexd9K\b\b\x06N\x9a\x82c\xa9\xa0\x14\xed!\x04\b\bm\x13\xe5w3B\x7f\x9d0\xa9\bfb\x9d\x9c\x9e3\x00\x83K\x86\bab3\x7f\xc1\b\b\b\xdf\x11\x15\xdf\x8e\x80Y\x07\x8e5j2m\xe9\b\b\xce` \x91o\x8f\x8cY!\x81\xe4J\x92\x8c\xa7T\x16E\x15\xf1WMY(\xb8[\xe2y~\xcbM\x10\x15\xc7\x1fWY\x0cK\x87\xce\x8e5`!b\xa8\x83\x14\xec6\xd1!\xc8\x905\xe52L\x1f1\xba\xcf\n\x9d\x9d\xe7u\xadm\x06\xe4n2r\x8d\bab\xed\x6f7\x9d\x8d\x02m\x12G\x07Y\x89\x7f\xc0\xa8\xa4\x15\xe5\x043Y\x1eJ\xae\x07n\x94\x87\b\b\xcf_ \x8d\x9d\x1\x14Y,\x9e\xe5b\x7d\x8c\x7f\x7\xa8\x8f\x14\xc7\x8f\b3\b6\x1\x93\xe4O\xdd\x4\xdb\bab\x6f!\x15\xfd.\xd1\x18\xcf\x6\x03\xea2E\x7f\xe1\xa9\xa5\xfe\x9d\x9d\x9d1;\xd9\x9e\x05\x06z\x8\b2\b\b\xe2\x7f{JW4\xcdm\x1a\xe5U\x8d \x0f&\x14\x7f\x6\x9d\x4E\bfb\x3\b\b\xe4L\xe1\x7f\x90\b\b\b\xdaZ\x14\x9d\x13\b8m3\xe2D3o~\xf8H\xf6U*\x07IY\x03K\bab\x07~\xa3\x87\b\b\b\x9f7sAQ\x08Y6J\x86\x07Y\xec\x7f\b\b\b\x9c6s\x15\xce6\x7fEY\x02J\x95\x07Z \x11\b\b\b\x6T\x15\xfc~\xd0\x06\xe6\x9f~\x07^\x15\b\b\b\xccz\x14\x3f3\x8f\x97\xd49t\x85\xe8\x8a\b\b\b\b9f\x6f\x9d\x2\xd19\xa2K\b6\xcd\xcf\x6~\xd5\xa9\xaa\x15\x8d\x8e\b3\x81m9\xe4f\b2!\x1e\bab\x8s\xfd\x11\x08W\xa1!;\x01\x07_!\x11\b\b\b\xdd\x6\x9d\xfd\x017Y\x15\xfe\x02\x7\xa0!.W\xa9\xa5\x8f\x9c\xe8\xd1\x12m\x04\xe5s3Q~\xd0\xa9\xa3\x15\xdb\b8f\xac\xaf\xec\b\b\b\x10\xde2_ \xababab\xe8\x6f.\x1e\x17!\x06\xe4U\xdd\xfd\x06~\x0fA\x14\bcb\x8e\b0Y\x1fJ\b2\xe4\b3!\xmba\xfeU\x14\xedY\x0d>I~\x06P 1\b\b\b\x2\x6waD\x1(m\x12'\x06@\xb6~\xfaxa9\b1\b0\x9d\bfb\x18\bfbm&\xe4v2w\xce\bab\xcb0\x5d\x07\x11QX<J\bdb\b22O\x7f\x8d8>\xc8\x9c\x3d\x03\x9d\b5\x1e\x1d72S\x1f2ry\b1W\x9c\x9c89YrK\x8f\xff\x8a\xe0\b5{ \xa9\xae\b1\x9d\xdd\x1=\xbeK\xa3\x06e!\x08\bab\x2d\x6fj\x9c\x6f\x0\x0f#\xe5o\x5f5xaa~\xc2\xa9\x99\x15\xea6\xd1:\xe7\xa8\xe4\n\b\b \nV\xa9\x91\x14\x9f}\x0d!m\xe5j2o\x81\bab\x8r\x14\b\b\b\bT\x9c\x9c\xdd` \xbfb\x6\x81\xdfKXW\b3o.%\xa9\xcd\b9\x14\xfd\x97\x83\x8eO\n\x03\b6iui\bab\x9d\b\bcb\x15\x4\x3d\x6\x1'
```

得到:

```
||w||6||B||||uy||||mft||||1||||||||||||F||L||k||N||||0||N||||B|D||||S||||k5||o||||||||||||qv||x|||A||||||||o||}|||||Q||U||UF1||||cn|}p||||1}
J||||RD|||||||{||g||M||J||f7||||d|||||a||k|||||v||jZ||||n||||||g|||c|||||||vg|||||||W||k||J||V|R||||o|||||||tJ||||A||||||K||F||2V||||a|||||
O||N||RA|h|||||||C||F|OED|||||||w|Q||X||||||5C26||||pS|||||j|dt||||B||||X||||||F|T|||g||a||r||Z|Y|B||v||||||2|8||N||||||{||f|||
||||||||H|||||{||H||J||||0||||||8||DASCTF{7cc33bd1c63b029fa27a6a78f1253024}
```

这里为了方便显示，作者把非可见字符都用“|”来替换了，便于查找flag。

### 5.get flag

```
DASCTF{7cc33bd1c63b029fa27a6a78f1253024}
```

### 结语

深入分析代码，才能找到突破口。所以前提就是读懂加密过程并掌握一定的数学理论知识（问题就是没有这些能力。。。）

### 参考

[2020湖湘杯-CRYPTO-LFSRXOR WriteUp](#)