

# XCTF-攻防世界-密码学crypto-新手练习区-writeup

原创

[Ryanm](#) 于 2019-10-23 22:14:44 发布 7598 收藏 28

分类专栏: [密码学 CTF](#) 文章标签: [密码学](#) [Crypto CTF](#) [攻防世界](#) [WP](#)

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/Ryanm\\_/article/details/102708011](https://blog.csdn.net/Ryanm_/article/details/102708011)

版权



[密码学](#) 同时被 2 个专栏收录

4 篇文章 0 订阅

订阅专栏



[CTF](#)

2 篇文章 0 订阅

订阅专栏

目录

[0x00 base64](#)

[0x01 Caesar](#)

[0x02 Morse](#)

[0x03 Railfence](#)

[0x04 转轮机加密](#)

[0x05 easy\\_RSA](#)

[0x06 Normal\\_RSA](#)

[0x07 不仅仅是Morse](#)

[0x08 混合编码](#)

[0x09 easychallenge](#)

[0x0A easy\\_ECC](#)

[0x0B 幂数加密](#)

## 0x00 base64

元宵节灯谜是一种古老的传统民间观灯猜谜的习俗。因为谜语能启迪智慧又饶有兴趣, 灯谜增添节日气氛, 是一项很有趣的活动。你也很喜欢这个游戏, 这不, 今年元宵节, 心里有个黑客梦的你, 约上你青梅竹马的好伙伴小鱼, 来到了cyberpeace的攻防世界猜谜大会, 也想着一展身手。你们一起来到了小孩子叽叽喳喳吵吵闹闹的地方, 你俩抬头一看, 上面的大红灯笼上写着一些奇奇怪怪的字符串, 小鱼正纳闷呢, 你神秘一笑, 我知道这是什么了。

密文: Y3liZXJwZWVjZXtXZWxjb21lX3RvX25ld19Xb3JsZCF9

一眼base64, 直接上代码或者工具

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-
import base64

cipher = "Y3liZXJwZWJjZXtXZWxjb21lX3RvX25ld19Xb3JsZCF9"
plaintext = base64.b64decode(cipher)
print(plaintext)
```

PS: 写Python脚本时遇到一个小坑, 如果把py文件命名为base64.py会导致import base64错误, 改个文件名即可。

```
AttributeError: module 'base64' has no attribute 'b64decode'
```

## 0x01 Caesar

你成功的解出了来了灯谜, 小鱼一脸的意想不到“没想到你懂得这么多啊!”你心里面有点小得意, “那可不是, 论学习我没你成绩好轮别的我知道的可不比你少, 走我们去看看下一个”你们继续走, 看到前面也是热热闹闹的, 同样的大红灯笼高高挂起, 旁边呢好多人叽叽喳喳说个不停。你一看 大灯笼, 上面还是一对字符, 你正冥思苦想呢, 小鱼神秘一笑, 对你说道, 我知道这个的答案是什么了

密文: oknqdbqmoq{kag\_tmhq\_xqmdzqp\_omqemd\_qzodkbfuaz}

Caesar, 凯撒密码

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-

def caesar(cipher):
    for j in range(26):
        str_list = list(cipher)
        i = 0
        while i < len(cipher):
            if not str_list[i].isalpha():
                str_list[i] = str_list[i]
            else:
                a = "A" if str_list[i].isupper() else "a"
                str_list[i] = chr((ord(str_list[i]) - ord(a) + j) % 26 + ord(a))
            i = i + 1
        print(''.join(str_list))

if __name__ == '__main__':
    cipher = "oknqdbqmoq{kag_tmhq_xqmdzqp_omqemd_qzodkbfuaz}"
    caesar(cipher)
```

```
Run: caesar x
zvybombxzb{v1r_exsb_ibxokba_zxbpxo_bkzovmqflk}
awzcpncyac{wms_fytc_jcyp1cb_aycqyp_clapwnrgml}
bxadqodzbd{xnt_gzud_kdzqmdc_bzdrzq_dmbqxoshnm}
cyberpeace{you_have_learned_caesar_encryption}
dzcfsqfbdf{zpv_ibwf_mfbsofe_dbftbs_fodszqujpo}
```

## 0x02 Morse

小鱼得意的瞟了你一眼，神神气气的拿走了答对谜语的奖励，你心里暗暗较劲 想着下一个谜题一定要比小鱼更快的解出来。不知不觉你们走到了下一个谜题的地方，这个地方有些奇怪。上面没什么提示信息，只是刻着一些0和1，感觉有着一些奇怪的规律，你觉得有些熟悉，但是就是想不起来 这些01代表着什么意思。一旁的小鱼看你眉头紧锁的样子，扑哧一笑，对你讲“不好意思我又猜到答案了。”(flag格式为cyberpeace{xxxxxxxxxx},均为小写)

密文：11 111 010 000 0 1010 111 100 0 00 000 000 111 00 10 1 0 010 0 000 1 00 10 110

Morse摩斯密码

A	·—	N	—·	1	·— — — —
B	—···	O	— — —	2	···— — —
C	—·—·	P	·— —·	3	···— —
D	—··	Q	— —·—	4	···— ·
E	·	R	·—·	5	···— ··
F	···—·	S	···	6	—···—·
G	— —·	T	—	7	— —·—·
H	····	U	··—	8	— — —·—
I	··	V	···—	9	— — — —·
J	·— — —	W	·— —	0	— — — — —
K	—·—	X	—·—·	?	···— —·
L	·—··	Y	—·— —	/	—·—·—
M	— —	Z	— —·—	.	·— — — —
()	—·— —·—	—	—·—·—	@	—·—·—

此处借鉴下一位dalao的代码

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-

table ={'a': ".-.", 'b': "-...", 'c': "-.-.", 'd': "-..", 'e': ".", 'f': "..-.", 'g': "--.",
'h': "....", 'i': "..", 'j': ".---", 'k': "-.-", 'l': ".-..", 'm': "--", 'n': "-.",
'o': "---", 'p': ".---", 'q': "--.-", 'r': "-..", 's': "...", 't': "-.", 'u': "...",
'v': "...-", 'w': "--", 'x': "-.-.", 'y': "-.-.", 'z': "---.",

'0': '-----', '1': '.-----', '2': '..-----', '3': '...---', '4': '....-',
'5': '.....', '6': '-.....', '7': '--....', '8': '---...', '9': '----.',

',': '---.--', '.': '---.-', ':': '-----', ';': '---.--',
'?': '.....', '=': '---.-', "'": '-----', '/': '---.-',
'!': '---.--', '-': '---.-', '_': '---.-', '(' : '---.-',
')': '---.-', '$': '---.-', '&': ' . . .', '@': '---.-' }

def morse(cipher):
    msg = ''
    codes = cipher.split(' ')
    for code in codes:
        if code == '':
            msg += ' '
        else:
            UNCODE = dict(map(lambda t: (t[1], t[0]), table.items()))
            msg += UNCODE[code]
    return msg

if __name__ == '__main__':
    file = open(r'D:\CTF\攻防世界\Crypto\Morse.txt', 'r')
    cipher = file.read()
    cipher = cipher.replace('1', '-')
    cipher = cipher.replace('0', '.')
    plaintext = morse(cipher)
    print(plaintext)
```

## 0x03 Railfence

被小鱼一连将了两军，你心里更加不服气了。两个人一起继续往前走，一路上杂耍卖艺的很多，但是你俩毫无兴趣，直直的就冲着下一个谜题的地方去了。到了一看，这个谜面看起来就已经有点像答案了样子了，旁边还画着一张画，是一副农家小院的图画，上面画着一个农妇在栅栏里面喂5只小鸡，你嘿嘿一笑对着小鱼说这次可是我先找到答案了。

密文：ccehgyaefnpeoobe{lcirg}epriec\_ora\_g

The rail fence cipher 栅栏密码

此题有坑，栅栏密码具体操作不止一种，一些在线工具解密也会得到不一样的结果。

# 栅栏密码加密/解密

明文:	cyberpeace{railfence_cipher_gogogo}
栏数:	5
<input type="button" value="加密"/> <input type="button" value="解密"/>	
密文:	ccehgyaefnpeoobe{lcirg}epriec_ora_g

[https://blog.csdn.net/Ryanmn\\_](https://blog.csdn.net/Ryanmn_)

## 0x04 转轮机加密

你俩继续往前走，来到了前面的下一个关卡，这个铺面墙上写了好多奇奇怪怪的英文字母，排列的的整整齐齐，店面前面还有一个大大的类似于土耳其旋转烤肉的架子，上面一圈圈的也刻着很多英文字母，你是一个小历史迷，对于二战时候的历史刚好特别熟悉，一拍大腿：“嗨呀！我知道 是什么东西了！”。提示：托马斯·杰斐逊

密文：

```
1: < ZWAXJGDLUBVIQHKYPNTCRMOSFE <
2: < KPBELNACZDTRXMJQOYHGVSFUWI <
3: < BDMAIZVRNSJUWFHTEQGYXPLOCK <
4: < RPLNDVHGFCUKTEBSXQYIZMJWAO <
5: < IHFRLABEUOTSGJVDKCPMNZQWXY <
6: < AMKGHIWPNYCJBFZDRUSLOQXVET <
7: < GWTHSPYBXIZULVKMRAFDCEONJQ <
8: < NOZUTWDCVRJLXKISEFAPMYGHBQ <
9: < XPLTDSRFHENYVUBMCQWAOIKZGJ <
10: < UDNAJFBOWTGVRSCZQKELMXYIHP <
11: < MNBVCXZQWERTPOIUVALSKDJFHG <
12: < LVNCMXZPQOWEIURYTASBKJDFHG <
13: < JZQAWSXCDEFVBGTYHNUMKILOP <
```

密钥为：2,3,7,5,13,12,9,1,8,10,4,11,6

密文为：NFQKSEVOQOFNP

杰斐逊轮转加密[视频演示戳这里](#)

首先将每一行按照密钥顺序重新排列，如第二行应至于第一行的位置，以此类推。

```
2: < KPBELNACZDTRXMJQOYHGVSFUWI <
3: < BDMAIZVRNSJUWFHTEQGYXPLOCK <
7: < GWTHSPYBXIZULVKMRAFDCEONJQ <
5: < IHFRLABEUOTSGJVDKCPMNZQWXY <
13: < JZQAWSXCDERFVBGTYHNUMKILOP <
12: < LVNCMXZPQOWEIURYTASBKJDFHG <
9: < XPLTDSRFHENYVUBMCQWAOIKZGJ <
1: < ZWAXJGDLUBVIQHKYPNTCRMOSFE <
8: < NOZUTWDCVRJLXKISEFAPMYGHBQ <
10: < UDNAJFBOWTGVRSCZQKELMXYIHP <
4: < RPLNDVHGFUCUKTEBSXQYIZMJWAO <
11: < MNBVCXZQWERTPOIUYALSKDJFHG <
6: < AMKGHIWPNYCJBFZDRUSLOQXVET <
```

密钥为: 2,3,7,5,13,12,9,1,8,10,4,11,6  
密文为: NFQKSEVOQOFNP

然后按照密文，将每一行进行循环移位，使得其首位字母与对应的密文相同。

最后就是瞎眼时间，找到通顺的一系列明文：fireinthehole

```
< NACZDTRXMJQOYHGVS F UWIKPBEL <
< FHTEQGYXPLOCKBDMA I ZVRNSJUW <
< QGWTHSPYBXIZULVKM R AFDCEONJ <
< KCPMNZQWXYIHFRLAB E UOTSGJVD <
< SXCDERFVBGTYHNUMK I LOPJZQAW <
< EIURYTASBKJDFHGLV N CMXZPQOW <
< VUBMCQWAOIKZGJXPL T DSRFHENY <
< OSFEZWAXJGDLUBVIQ H KYPNTRM <
< QNOZUTWDCVRJLXKIS E FAPMYGHB <
< OWTGVRSCZQKELMXYI H PUDNAJFB <
< FCUKTEBSXQYIZMJWA O RPLNDVHG <
< NBVCXZQWERTPOIUYA L SKDJFHGM <
< PNYCJBFZDRUSLOQXV E TAMKGHIW <
```

密文为: NFQKSEVOQOFNP

## 0x05 easy\_RSA

解答出来了上一个题目的你现在可是春风得意，你们走向了下一个题目所处的地方 你一看这个题目傻眼了，这明明是一个数学题啊!!! 可是你的数学并不好。扭头看向小鱼，小鱼哈哈一笑，让你在学校里面不好好听讲现在傻眼了吧~来我来! 三下五除二，小鱼便把这个题目轻轻松松的搞定了。flag格式为cyberpeace{小写的你解出的答案}

在一次RSA密钥对生成中，假设 $p=473398607161$ ， $q=4511491$ ， $e=17$   
求解出d

RSA算法中，d，e，p，q的关系如下：

$$d=e^{-1} \bmod (p-1)(q-1)$$

现已知 $p$ ,  $q$ ,  $e$ , 可用扩展欧几里得算法进行求逆运算:

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-

def exgcd(a, n):
    if n == 0:
        return 1, 0
    else:
        x, y = exgcd(n, a % n)
        x, y = y, x - (a // n) * y
        return x, y

def getReverse(a, n):
    re, y = exgcd(a, n)
    while(re < 0):
        re += n
    return re

if __name__ == "__main__":
    p = 473398607161
    q = 4511491
    e = 17
    d = getReverse(e, (p - 1)*(q - 1))
    print('d = ' + str(d))
```

```
d = 12563135777427553
```

## 0x06 Normal\_RSA

你和小鱼走啊走走啊走，走到下一个题目一看你又一愣，怎么还是一个数学题啊 小鱼又一笑，hhhh数学在密码学里面很重要的！现在知道吃亏了吧！你哼一声不服气，我知道数学很重要了！但是工具也很重要，你看我拿工具把他解出来！你打开电脑折腾了一会还真的把答案 做了出来，小鱼有些吃惊，向你投过来一个赞叹的目光

本题主要考察工具的使用，附件共2个文件，flag.enc与pubkey.pem

OpenSSL（开放式安全套接层协议）使用 PEM 文件格式存储证书和密钥。PEM 实质上是 Base64 编码的二进制内容，再加上开始和结束行。

```
-----BEGIN PUBLIC KEY-----
MDwwDQYJKoZIhvcNAQEBBQADKwAwKAIhAMJjauXD20Q/+5erCQKPGqxsC/bNPXDr
yigb/+1/vjDdAgMBAE=
-----END PUBLIC KEY-----
```

祭出kali，自带openssl

第一步，提取pem文件信息

```
openssl rsa -pubin -text -modulus -in warmup -in pubkey.pem
```

```
root@kali:~/桌面/Normal_RSA# openssl rsa -pubin -text -modulus -in warmup -in pubkey.pem
RSA Public-Key: (256 bit)
Modulus:
 00:c2:63:6a:e5:c3:d8:e4:3f:fb:97:ab:09:02:8f:
 1a:ac:6c:0b:f6:cd:3d:70:eb:ca:28:1b:ff:e9:7f:
 be:30:dd
Exponent: 65537 (0x10001)
Modulus=C2636AE5C3D8E43FFB97AB09028F1AAC6C0BF6CD3D70EBCA281BFFE97FBE30DD
writing RSA key
-----BEGIN PUBLIC KEY-----
MDwwDQYJKoZIhvcNAQEBBQADKwAwKAIhAMJjauXD20Q/+5erCQKPGqxsC/bNPXDr
yigb/+l/vjDdAgMBAAE=
-----END PUBLIC KEY-----
```

[https://blog.csdn.net/Ryannn\\_](https://blog.csdn.net/Ryannn_)

得到大素数乘积n，此处为16进制，使用工具转换为10进制。

```
Modulus=C2636AE5C3D8E43FFB97AB09028F1AAC6C0BF6CD3D70EBCA281BFFE97FBE30DD
```

Hexadecimal	C2636AE5C3D8E43FFB97AB09028F1AAC6C0BF6CD3D70EBCA281BFFE97FBE30DD
HexConvert:2/8/10/16/32/36	Result
Binary	111101011100001110101111001010001010000001101111111111111010010111111101111100011000011011101
Octal	14114332562703661620777671365302201217065261540277331517270353624240337776457757430335
Decimal	87924348264132406875276140514499937145050893665602592992418171647042491658461

对素数乘积n进行分解，解出素数q、p。 [大数分解](#)

```
n=87924348264132406875276140514499937145050893665602592992418171647042491658461
```

```
275127860351348928173285174381581152299
```

```
319576316814478949870590164193048041239
```

现已知大素数p、q，取随机素数e，使用rsatool生成私钥文件

```
python rsatool.py -o private.pem -e 65537 -p 275127860351348928173285174381581152299 -q 3195763168144789498
```

```
root@kali:~/桌面/Normal_RSA# python rsatool.py -o private.pem -e 65537 -p 275127860351348928173285174381581152299 -q 319576316814478949870590164193048041239
Using (p, q) to initialise RSA instancepem rsatool.py

n =
c2636ae5c3d8e43ffb97ab09028f1aac6c0bf6cd3d70ebca281bffe97fbe30dd

e = 65537 (0x10001)

d =
1806799bd44ce649122b78b43060c786f8b77fb1593e0842da063ba0d8728bf1

p = 275127860351348928173285174381581152299 (0xcefb2cf7e18a98ebdc36e3e7c3b02b)
q = 319576316814478949870590164193048041239 (0xf06c28e91c8922b9c236e23560c09717)

Saving PEM as private.pem
```

[https://blog.csdn.net/Ryannn\\_](https://blog.csdn.net/Ryannn_)





```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-
import re

table = {'a': 'aaaaa', 'b': 'aaaab', 'c': 'aaaba', 'd': 'aaabb', 'e': 'aabaa', 'f': 'aabab', 'g': 'aabba',
        'h': 'aabbb', 'i': 'abaaa', 'j': 'abaab', 'k': 'ababa', 'l': 'ababb', 'm': 'abbaa', 'n': 'abbab',
        'o': 'abbba', 'p': 'abbbb', 'q': 'baaaa', 'r': 'baaab', 's': 'baaba', 't': 'baabb', 'u': 'babaa',
        'v': 'babab', 'w': 'babba', 'x': 'babbb', 'y': 'bbaaa', 'z': 'bbaab'}

def bacon(cipher):
    msg = ''
    codes = re.findall(r'.{5}', cipher)
    for code in codes:
        if code == '':
            msg += ' '
        else:
            UNCODE = dict(map(lambda t: (t[1], t[0]), table.items()))
            msg += UNCODE[code]
    return msg

if __name__ == '__main__':
    cipher = 'aaaaabaabbbaabbaaaaaaabaabababaaaaaabbabaaabbaabbaaaaaababaabaaabbabaaabaaabaababbaabbbabaaa
plaintext = bacon(cipher)
print(plaintext)
```

## 0x08 混合编码

经过了前面那么多题目的历练，耐心细致在解题当中是 必不可少的品质，刚巧你们都有，你和小鱼越来越入迷。那么走向了下一个题目，这个题目好长 好长，你知道你们只要细心细致，答案总会被你们做出来的，你们开始慢慢的尝试，慢慢的猜想，功夫不负有心人，在你们耐心的一步一步的解答下，答案跃然纸上，你俩默契一笑，相视击掌 走向了下面的挑战。格式为cyberpeace{小写的你解出的答案}

密文（还真是好长 好长）：

```
JiM3NjSmIzEyMjSmIzY5OyYjMTIwOyYjNzk7JiM4MzsmIzU2OyYjMTIwOyYjNzc7JiM2ODsmIzY5OyYjMTE4OyYjNzc7JiM4NDsmIzY10yY
```

base64->text

```
&#76;&#122;&#69;&#120;&#79;&#83;&#56;&#120;&#77;&#68;&#69;&#118;&#77;&#84;&#65;&#52;&#76;&#122;&#107;&#53;&
```

unicode

```
LzExOS8xMDEvMTA4Lzk5LzExMS8xMDkvMTAxLzExNi8xMTEvOTcvMTE2LzExNi85Ny85OS8xMDcvOTcvMTEwLzEwMC8xMDAvMTAxLzEwMi8
```

再次base64

```
/119/101/108/99/111/109/101/116/111/97/116/116/97/99/107/97/110/100/100/101/102/101/110/99/101/119/111/114/
```

再次unicode

```
welcometoattackanddefenceworld
```

---

## 0x09 easychallenge

你们走到了一个冷冷清清的谜题前面，小鱼看着题目给的信息束手无策，丈二和尚摸不着头脑，你嘿嘿一笑，拿出来了你随身带着的笔记本电脑，噼里啪啦的敲起来了键盘，清晰的函数逻辑和流程出现在了电脑屏幕上，你敲敲键盘，更改了几处地方，运行以后答案变出现在了电脑屏幕上。

附件是一个python的.pyc文件，大致可以理解为python程序编译后得到的文件。可以下载uncompyle库后使用uncompyle6将easychallenge.pyc反编译成py文件。

```
uncompyle6 easychallenge.pyc > easychallenge.py
```

```

# uncompile6 version 3.5.0
# Python bytecode 2.7 (62211)
# Decompiled from: Python 2.7.14+ (default, Dec 5 2017, 15:17:02)
# [GCC 7.2.0]
# Embedded file name: ans.py
# Compiled at: 2018-08-09 11:29:44
import base64

def encode1(ans):
    s = ''
    for i in ans:
        x = ord(i) ^ 36
        x = x + 25
        s += chr(x)

    return s

def encode2(ans):
    s = ''
    for i in ans:
        x = ord(i) + 36
        x = x ^ 36
        s += chr(x)

    return s

def encode3(ans):
    return base64.b32encode(ans)

flag = ''
print 'Please Input your flag:'
flag = raw_input()
final = 'UC7K0WVXWVNKNIC2XCXKHKK2W5NLBKNOUSK3LNNVWW3E=== '
if encode3(encode2(encode1(flag))) == final:
    print 'correct'
else:
    print 'wrong'
# okay decompiling easychallenge.pyc

```

emmmm感觉像是在做逆向题，逆就完事了。

```
#!/usr/bin/python
# -*- coding=utf -*-
import base64

def decode1(s):
    ans = ''
    for i in s:
        x = ord(i) - 25
        x = x ^ 36
        ans += chr(x)
    return ans

def decode2(s):
    ans = ''
    for i in s:
        x = i ^ 36
        x = x - 36
        ans += chr(x)
    return ans

def decode3(ans):
    return base64.b32decode(ans)

if __name__ == "__main__":
    final = 'UC7KOWVXWVNKNIC2XCXKHKK2W5NLBKNOUOSK3LNNVWV3E=== '
    flag = decode1(decode2(decode3(final)))
    print(flag)
```

## 0x0A easy\_ECC

转眼两个人又走到了下一个谜题的地方，这又是一种经典的密码学加密方式 而你刚好没有这个的工具，你对小鱼说“小鱼我知道数学真的很重要了，有了工具只是方便我们使用 懂了原理才能做到，小鱼你教我一下这个谜努怎么做吧！”在小鱼的一步步带领下，你终于明白了ECC的基本原理，成功的解开了这个题目，两个人相视一笑，快步走向了下一个题目所在的位置。flag格式为cyberpeace{x+y的值}

这难度系数5颗星有点吓人

```
已知椭圆曲线加密Ep(a,b)参数为
p = 15424654874903
a = 16546484
b = 4548674875
G(6478678675,5636379357093)
私钥为
k = 546768
求公钥K(x,y)
```

椭圆加密算法（ECC）是一种公钥加密体制，最初由Koblitz和Miller两人于1985年提出，其数学基础是利用椭圆曲线上的有理点构成Abel加法群上椭圆离散对数的计算困难性。公钥密码体制根据其所依据的难题一般分为三类：大素数分解问题类、离散对数问题类、椭圆曲线类。有时也把椭圆曲线类归为离散对数类。

## ECC椭圆曲线加密学习笔记

### 椭圆曲线的奇妙比喻

参考了[这位博主](#)的代码

```
import collections

def inverse_mod(k, p):
    """Returns the inverse of k modulo p.
    This function returns the only integer x such that (x * k) % p == 1.
    k must be non-zero and p must be a prime.
    """
    if k == 0:
        raise ZeroDivisionError('division by zero')

    if k < 0:
        # k ** -1 = p - (-k) ** -1 (mod p)
        return p - inverse_mod(-k, p)

    # Extended Euclidean algorithm.
    s, old_s = 0, 1
    t, old_t = 1, 0
    r, old_r = p, k

    while r != 0:
        quotient = old_r // r
        old_r, r = r, old_r - quotient * r
        old_s, s = s, old_s - quotient * s
        old_t, t = t, old_t - quotient * t

    gcd, x, y = old_r, old_s, old_t

    assert gcd == 1
    assert (k * x) % p == 1

    return x % p

# Functions that work on curve points #####

def is_on_curve(point):
    """Returns True if the given point lies on the elliptic curve."""
    if point is None:
        # None represents the point at infinity.
        return True

    x, y = point

    return (y * y - x * x * x - curve.a * x - curve.b) % curve.p == 0

def point_neg(point):
    """Returns -point."""
    assert is_on_curve(point)

    if point is None:
        # -0 = 0
```

```

        return None

    x, y = point
    result = (x, -y % curve.p)

    assert is_on_curve(result)

    return result

def point_add(point1, point2):
    """Returns the result of point1 + point2 according to the group law."""
    assert is_on_curve(point1)
    assert is_on_curve(point2)

    if point1 is None:
        # 0 + point2 = point2
        return point2
    if point2 is None:
        # point1 + 0 = point1
        return point1

    x1, y1 = point1
    x2, y2 = point2

    if x1 == x2 and y1 != y2:
        # point1 + (-point1) = 0
        return None

    if x1 == x2:
        # This is the case point1 == point2.
        m = (3 * x1 * x1 + curve.a) * inverse_mod(2 * y1, curve.p)
    else:
        # This is the case point1 != point2.
        m = (y1 - y2) * inverse_mod(x1 - x2, curve.p)

    x3 = m * m - x1 - x2
    y3 = y1 + m * (x3 - x1)
    result = (x3 % curve.p,
              -y3 % curve.p)

    assert is_on_curve(result)

    return result

def scalar_mult(k, point):
    """Returns k * point computed using the double and point_add algorithm."""
    assert is_on_curve(point)

    if k < 0:
        # k * point = -k * (-point)
        return scalar_mult(-k, point_neg(point))

    result = None
    addend = point

    while k:
        if k & 1:
            # Add

```

```

        # Add.
        result = point_add(result, addend)

    # Double.
    addend = point_add(addend, addend)

    k >>= 1

    assert is_on_curve(result)

    return result

# Keypair generation and ECDHE #####

def make_keypair():
    """Generates a random private-public key pair."""
    private_key = curve.n
    public_key = scalar_mult(private_key, curve.g)

    return private_key, public_key

EllipticCurve = collections.namedtuple('EllipticCurve', 'name p a b g n h')
curve = EllipticCurve(
    'secp256k1',
    # Field characteristic.
    p=15424654874903,
    # Curve coefficients.
    a=16546484,
    b=4548674875,
    # Base point.
    g=(6478678675,5636379357093),
    # Subgroup order.
    n=546768,
    # Subgroup cofactor.
    h=1,
)
private_key, public_key = make_keypair()
print("private key:", hex(private_key))
print("public key: (0x{:x}, 0x{:x})".format(*public_key))
print("x + y = " + str(public_key[0] + public_key[1]))

```

```

private key: 0x857d0
public key: (0xcb19fe553fa, 0x50545408eb4)
x + y = 19477226185390

```

## 0x0B 幂数加密

你和小鱼终于走到了最后的一个谜题所在的地方，上面写着一段话“亲爱的朋友，很开心你对网络安全有这么大的兴趣，希望你一直坚持下去，不要放弃，学到一些知识，走进广阔的安全大世界”，你和小鱼接过谜题，开始了耐心细致的解答。flag为cyberpeace{你解答出的八位大写字母}

密文：8842101220480224404014224202480122



# 二进制幂数加密法

[编辑](#)[讨论](#)

本词条缺少概述、信息栏，补充相关内容使词条更完整，还能快速升级，赶紧来[编辑](#)吧！

二进制数除了0和1的表示方法外，在由二进制转换成十进制的时候，还可以表示成2的N次方的形式。例如：

$$15=2^0+2^1+2^2+2^3$$

并且我们发现，任意的十进制数都可以用 $2^n$ 或 $2^n+2^m+\dots$ 的形式表示出来，可以表示的单元数由使用的max n来决定。

$$\text{可表示的单元数}=2^{(n+1)}-1$$

二进制幂数加密法就是应用这个原理，由于英文字母只有26个字母，由公式可知，只要2的0、1、2、3、4次幂就可以表示31个单元。通过用二进制幂数表示字母序号数来加密。例如

明文：donotpullallyoureggsinonebasket

字母序号：4 15 14 15 20 16 21 12 12 1 12 12 25 15 21 18 5 7 7 19 9 14 15 14 5 2 1 19 11 5 20

由于 $4=2^2$  所以D加密之后是2； $15=2^0+2^1+2^2+2^3$ 所以O加密后是0123。同理得到上述明文的加密后的密文

密文：2 0123/123 0123 24/4 024 23 23/0 23 23/034 0123 024 14/02 012 012 014/03 123 /0123 123 02/1 0 014 013 02 24

其中空格表示字母的间隔，/表示单词的间隔。

[https://blog.csdn.net/Ryannn\\_](https://blog.csdn.net/Ryannn_)

然而这题显然不是单纯的二进制幂数加密，因为多了数字8。

有些博主说它是云影密码，实际上好像还是不太一样的。

hint说总共8个字母，密文里恰好7个0分成了8段，每段的数字加起来对应字母就可以了。

```
88421 0 122 0 48 0 2244 0 4 0 142242 0 248 0 122
88421 122 48 2244 4 142242 248 122
23 5 12 12 4 15 14 5
W E L L D O N E
WELLDONE
```