

BUUCTF 打卡1

原创

路由()生 于 2021-08-19 17:27:03 发布 38 收藏

分类专栏: [crypto](#) 文章标签: [python](#)

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/qq_52193383/article/details/119784153

版权



[crypto](#) 专栏收录该内容

35 篇文章 3 订阅

订阅专栏

由于后面的知识盲点太多了, 就从头开始把之前不会的再做一遍。

1.RSA5

一大串数据, 20次加密过程中的m、e相同。我以为是广播攻击, 想着用剩余定理来解, 自己编的脚本差劲, 就用了书上的脚本。解出个'x01'。回头再看一下广播攻击的前提, 加密指数e较低!!! e = 65537应该算大吧。于是只能将这20个n进行分解, 在n5的时候解出了p、q。

```
import libnum,gmpy2
n = 228220397330493881109367781730147656636633038117912832343612306497758059239021734385539278054074631061046997
7399415837570403309347176138779985216833789852698052175361430789966901593138781992742187531630459152190159282381
4417756447695701045846773508629371397013053684553042185725059996791532391626429712416994990889693732805181947970
0714293095996149737727365562994042464247916606792538849400217288469063441988547791919517397193429087613306619104
7711993342855077424291042095249692960568615479948783992342433635374744215357167806452076314979329436078782175170
3543288696726923909670396821551053048035619499706391118145067
c = 154064985807617801086258918780085268151453720962340839366814422251550972992648086243588266869065355948536226
8737926896946843307238814978660739539642410431882087944374311235870654675393521575607834595937529965071855575969
8887852318017597503074317356745122514481807843745626429797861463012940172797612589031686718185390345389295851075
2792785161470766022701785406901478083141727989874972593300378103285234648518956218518590278236816559341047136895
3984804716308866689647366550015817904619653821077889773020957270843006765841175595986603353170046055155638099398
2706171848970460224304996455600503982223448904878212849412357
p = 132585806383798600305426957307612567604223562626764190211333136246643723811046149337852966828729052476725552
3611324373705215487076649771231652793050529718680127555091604086411005487440466215168779818641800764975240932014
04558036301820216274968638825245150755772559259575544101918590311068466601618472464832499
q = 172130338499326278748088659642118539903263306644625489813269854049704514120598134934786316771912260248369075
9488640362296055639500704919926431258385941493816313621205426155451586969253609160864701079877712466454594338413
20759048661246016875180635458357799131806734777129141845728102816378815607663660131827433
e = 65537
phi = (p-1)*(q-1)
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
m = pow(c,d,n)
print(libnum.n2s(m))
```

2.rsa2

提示hash前要encode，于是

```
flag = "flag{" + hashlib.md5(hex(d).encode()).hexdigest() + "}"
```

```
print(flag)#flag{8159e6c4abdd3b94ce461ed9a1a24017}
```

可还是错的。

后面看了一下大佬的，才知道这个程序在python2中才能运行成功。我之前还以为是我不会md5和hash（确实不会）。后面按照大佬的指示，用网站的python2运行才算出结果。

菜鸟工具 python

```
import gmpy2, libnum
import hashlib

N = 101991809777553253470276751399264740131157682329252673501792154507006158434432009141995367241962525705950046
2534001888846582624965347064387915150718858608975527366568995669157312972258172506398736433763101039921706469065
57242832893914902053581087502512787303322747780420210884852166586717636559058152544979471
q = 904685391522350335178703188897762710693456404320478359311867818199159631658287705755646315257962169901061056
9526573031954779520781448550677767565207407183
p = 112737323641235712934296004003433094037339521469123188799938511414232846757973252723218568635287769147099928
21287788339848962916204774010644058033316303937
e = 467319195632657213071051804103025186766761355097379929126250929768490752621920925493230823675182643786305433
3821902574482091647191369607205029199062048658171941035438512176076137422937484769514823059600540997838336974030
5816082770283909611956355972181848077519920922059268376958811713365106925235218265173085
#e 很大
phi = (p-1)*(q-1)
d = int(gmpy2.invert(e, phi))
#flag = "flag{" + hashlib.md5(hex(d)).hexdigest() + "}"
#
print(flag)
```

3.[HDCTF2019]bbbbbbbsa

代码中写的是对c进行base32编码，但是用base32解码不对，使用base64解码。根据代码推测e是要进行爆破的（ $50000 < e < 70000$ ）。用try except来处理e模phi没有逆元的情况。

```

import base64,gmpy2,libnum,sympy
from Crypto.Util.number import long_to_bytes
from binascii import a2b_hex,b2a_hex
p = 177077389675257695042507998165006460849
n = 37421829509887796274897162249367329400988647145613325367337968063341372726061
c = '==gMzYDNzIjMxUTNyIzNzIjMyYTM4MDM0gTMwEjNzgTM2UTN4cjNwIjN2QzM5ADMwIDNyMT04UzM2cTM5kDN2MT0yUT05YDM0czM3MjM'
q = n//p
Cipher = c[::-1]
c = int(base64.b64decode(Cipher))
#print(c)
phi = (p-1)*(q-1)
e = 50001
'''
while e<70000:
    if gmpy2.gcd(e,phi) == 1:
        try:
            d = int(gmpy2.invert(e,phi))
            m = pow(c,d,n)
            m = str(long_to_bytes(m))
            if 'CTF' in m or 'flag' in m:
                print(m)
        except:
            pass
        e = sympy.nextprime(e)
'''
for e in range (50000,70000):
    if gmpy2.gcd (e,phi) == 1:
        try:
            d = gmpy2.invert (e,phi)
            m = pow (c,d,n)
            m = str(long_to_bytes(m))
            if 'CTF' in m or 'flag' in m:
                print(m)
        except:
            pass

```

4.[ACTF新生赛2020]crypto-rsa0

```

import gmpy2, sympy
from Crypto.Util.number import long_to_bytes

p = 901858806643420637724027716247673927138624017308867652629531516399096834702292284129912827455148292649090839
9237153883494964743436193853978459947060210411
q = 754700567387773825783572976003776521334003669635076632422914361317993214512213068577850406241013704363595820
8805698698169847293520149572605026492751740223
c = 509962069259610194152560033947435941060614738650327920730359549258750560797626266484523488562555758401666405
1933486269006394931651575025654593749821347628663745580345289078126444603073236987104487035983856861817658620604
1055000297981733272816089806014400846392307742065559331874972274844992047849472203390350
n = p*q
phi = (p-1)*(q-1)

for e in range(2,100000):
    if sympy.isprime(e) == True:
        if gmpy2.gcd(e,phi) == 1:
            try:
                d = int(gmpy2.invert(e,phi))
                m = pow(c,d,n)
                flag = str(long_to_bytes(m))
                if 'CTF' in flag or 'flag' in flag or 'ctf' in flag:
                    print('e = ',e)
                    print(flag)
            except:
                pass

```

5.[GWCTF 2019]BabyRSA

原来是我想的不仔细。根据原代码，我们可以知道 $p < q, c_2 < N$ ，又因为 $c_1 = F_1 + F_2$ ， $c_2 = \text{pow}(F_1, 3) + \text{pow}(F_2, 3)$ ，可以知道 $c_1 < c_2 < N$ ，而且 $c_2 = (F_1 + F_2) * (F_1^2 - F_1 * F_2 + F_2^2) = (F_1 + F_2)((F_1 + F_2)^2 - 3 * F_1 * F_2)$ ，从而推出 $F_1 * F_2$ 。知道了 $F_1 + F_2$ 和 $F_1 * F_2$ ，我们就可以构造方程 $x^2 - (F_1 + F_2)x + F_1 * F_2 = 0$ ，解出 F_1, F_2 。

```

import gmpy2
from Crypto.Util.number import long_to_bytes

N = 636585149594574746909030160182690866222909256464847291783000651837227921337237899651287943597773270944384034
8589252957448807271016068414136400065276148731106514101558937765487378231529437978847291301497582791274300447392
5400042661092283457309495708258953944561082827942881452431349126206193051282907446623263313059910449089357209394
3832740301809630847541592548921200288222432789208650949937638303429456468889100192613859073752923812454212239908
9489301783553313909335367710657918176439787630450308337123261628838106381200293783370929386621741197476878994846
03628344079493556601422498405360731958162719296160584042671057160241284852522913676264596201906163
m1 = 9000997434145224321698693802837125752860494320894117651871746355477496787815269458646937765296113165659498
7260127122886704588843739714198427509292876586402662196866469569298721157821730939797429587451216719285687094685
2609871592718982960049728311805164110730512885269703205336811518121606962660616550346512572520487557870123778929
2966211824002761481815276666236869005129138862782476859103086726091860497614883282949955023222414333243193268564
7816216998704125578224043812138040266858312214307282907555978192593396166501586747132488416543385151994055320031
73732520457813901170264713085107077001478083341339002069870585378257051150217511755761491021553239
m2 = 48744398575740517342662818837565711760423550793696752299325797210887228369830523845446572321422687141427678
8912058186197039821242912736742824080627680971802511206914394672159240206910735850651999316100014691067295708138
6393632035962446939955627802866371163947382507741297590210801973237248054146680423188060106528144050787697385489
136754661815510055270653095153649506101372063932571483576596668709166274984856022545382636227170429269284759633
9533229088038820532086109421158575841077601268713175097874083536249006018948789413238783922845633494023608865256
071962856581229890043896939025613600564283391329331452199062858930374565991634191495137939574539546
e = int('0x10001',16)
p = 797862863902421984951231350430312260517773269684958456342860983236184129602390919026048496119757187702076499
5513107941779179201376468358888627061269240884115709971412571595639527258822141811855312091869723514699462695085
11312863779123205322378452194261217016552527754513215520329499967108196968833163329724620251096080377747699
q = 797862863902421984951231350430312260517773269684958456342860983236184129602390919026048496119757187702076499
5513107941779179201376468358888627061269240884115709971412571595639527258822141811855312091869723514699462695085
11312863779123205322378452194261217016552527754513215520329499967108196968833163329724620251096080377748737
phi = (p-1)*(q-1)
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
c1 = pow(m1,d,N)# 这里的c1 = (F1 + F2)%N = F1 + F2
c2 = pow(m2,d,N)# c2 = pow(F1, 3) + pow(F2, 3) < N
#c2 = F1**3+F2**3 = (F1+F2)*(F1**2-F1*F2+F2**2) = c1*((F1+F2)**2-3*F1*F2) = c1*(c1**2-3*F1*F2)
#==>F1*F2 = (c1**2-c2//c1)//3
F1F2 = (c1**2-c2//c1)//3
#构造方程x**2-(F1+F2)*x+F1*F2 = 0
pd = int(gmpy2.iroot(c1**2-4*F1F2,2)[0])
F1 = (c1+pd)//2
F2 = (c1-pd)//2
flag1 = long_to_bytes(F1)
flag2 = long_to_bytes(F2)
print(flag1, '\n', flag2)

```