



BUUCTF RSA（二）

原创

路由()生  于 2021-08-18 15:13:48 发布  196  收藏

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/qq_52193383/article/details/119756514

版权



[crypto](#) 专栏收录该内容

35 篇文章 3 订阅

订阅专栏

这里写目录标题

- 1.[BJDCTF2020]RSA
- 2.[BJDCTF2020]rsa_output
- 3.SameMod
- 4.[BJDCTF2020]easyrsa
- 5.[NCTF2019]babyRSA
- 6.[ACTF新生赛2020]crypto-rsa3
- 7.[AFCTF2018]你能看出这是什么加密么
- 8.[RoarCTF2019]babyRSA
- 9.[RoarCTF2019]RSA
- 10.[HDCTF2019]together

1.[BJDCTF2020]RSA

两个加密的n共用一个q, 对n1,n2求最大公约数, 进而分解n1,n2, 分别求得p, q。

假设 $c3 = \text{pow}(294, e, n1)$

,利用其进行枚举求得e,此时的e应该满足三个条件:

1. $e < 100000$

2. $(e, n1) = 1$

3. $\text{pow}(294, e, n1) = c3$

解是解出来了, 不过另一个明文加密的过程好像没有用到, 仅仅只是提示了两个模数有共同因数。

```

c1 = 12641635617803746150332232646354596292707861480200207537199141183624438303757120570096741248020236666965755
7980096565477386163990253001230437662555185961493489304445998206752300464233730530516319325572308490834268594901
8373230375174400487418306259485687031861428999167598006354831649948690892320962756387155487561270207910056701869
8992935818206109087568166097392314105717555482926141030505639571708876213167112187962584484065321545727594135175
3692339259225077949996073235369768241831629233850056699304034488534651414058468359198429084697875473417523654718
92495204307644586161393228776042015534147913888338316244169120
n1 = 13508774104460209743306714034546704137247627344981133461801953479736017021401725818808462898375994767375627
7494948396719445438224030599780738131224414076125306581689429878202567865830069470017117492301935423705709507055
3016792170283562712240147525103900077501738163390022247472739682370869506313624611565262225976963459130942176126
9548260984426148824641285010730983215377509255011298737827621611158032976420011662547854515610597955628898073569
6841582256783334745439203265328934468498081128374766843900309764720539050698555222978506880269607011865434281398
43783907624317274796926248829543413464754127208843070331063037
q = 998553537617649393082659514921169767986746812829414625169565777129437178500480512733587450959062070851709157
9418774995458868585045216216505983174930347310654193094872300088271345367990452565532716866529520742325792266672
1077747911860159181041422993030618385436504858943615630219459262419715816361781062898911
p = 135283423427545651023916134156519717109709399113553907832988770259402226695880524199087896377303631866790192
0085296587163766843280320758360941561508110251633366811634208754517473898685492030817435619073792602406651531669
27504059379076555558704275659133135906827306189040804323574468819553401905127999523676067
phi = (q-1)*(p-1)

c3 = 38163126882580646951816637038735203547577567716361573075945434391356361597088196733240770990123563771893618
4198930226303761876517101208677107311006065728014220477966000620964056616058676999878976943319063836649085085377
5772732147923715487752045940978870788985984638924401415779745449392682478189379366070131008081697586750422645685
4776403162843141472792216858099849469580040304331240664352763766746631847366954232616921866536642304357900338848
6634167642663495896607282155808331902351188500197960905672207046579647052764579411814305689137519860880916467272
056778641442758940135016400808740387144508156358067955215018
e = 2
while e<100000:
    if int(gmpy2.gcd(e,n1)) == 1:
        if pow(294,e,n1) == c3:
            print(e)
            break
        e += 1
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
m = pow(c1,d,n1)
print(libnum.n2s(m))

n2 = 12806210903061368369054309575159360374022344774547459345216907128193957592938071815865954073287532545947370
6718383721448065397538294843560649193572856233052096006805709752246392143968051243508627721592723627787680368446
3476091761270872178732015931843245605080622778443509116111998261398730325599554316539542665805946211005643139251
7548717447898084915167661172362984251201688639469652283452307712821398857016487590794996544468826705600332208535
2014433222672987471175288829859553752464248126164783271823994617099788934640932451355301354300078422233893602128
03439850867615121148050034887767584693608776323252233254261047

```

2.[BJDCTF2020]rsa_output

可以看出第一二行是 (n,e) ，两个 n 相同，属于共模攻击。那么只要利用扩展欧几里得算法求出 s,t 使得 $s * e_1 + t * e_2 = 1$ 即可。

```

#共模攻击
import libnum
e1 = 2767
c1 = 20152490165522401747723193966902181151098731763998057421967155300933719378216342043730801302534978403741086
8879690407219595331900583427620573594326637178258263654449969154690390564284161661739209582430448314049241134425
1261759942687614118421212167750037123693712757180289132170658761039363944686883698717030181301821840888696826388
2123084155607494076330256934285171370758586535415136162861138898728910585138378884530819857478609791126971308624
3184549059929194053557514927891100093131384172651261172737108138439231433812762048025159105274688832242748299624
79636527422350190210717694762908096944600267033351813929448599
e2 = 3659
c2 = 11298697323140988812057735324285908480504721454145796535014418738959035245600679947297874517818928181509081
5450270565237900225982339180112610119731963863956893715267747855823261219591861955860698515924676378193666240441
3366101637336088515895695526364561434588135049401232827521582130695521278828261781268654888315106686614906036348
2958708364726982908798340182288702101023393839781427386537230459436512613047311585875068008210818996941460156589
3141350104383624475224282068849449526398266772478190668127068357731070595670828223123007210498270136604186102651
89288840247186598145741724084351633508492707755206886202876227
n = 210583393373542878475341075446136053050154410905089240941988166912191033995268001128024163830889952539088574
6026672692561582689530337780161482936403462447519585999794314630558831593913077745048519629076624961234005435462
2516207681542973756257677388091926549655162490873849955783768663029138647079874278240867932127196686258800146911
6207307067341036118331797332640964752864919880639904310853804990750056298077024066767078413246609711732531009563
6252834668475295993747385263014589379605667579364643079357826541825591937632379604458855972670385842931178470524
5069845938316802681575653653770883615525735690306674635167111

def ext_euclid(a, b):
    if b == 0:
        return 1, 0, a
    else:
        x, y, q = ext_euclid(b, a % b) # q = gcd(a, b) = gcd(b, a%b)
        x, y = y, (x - (a // b) * y)
        return x, y, q
r,s,q = ext_euclid(e1,e2)
m = (pow(c1,r,n)*pow(c2,s,n))%n
print(libnum.n2s(m))

```

3.SameMod

可以看出来是共模攻击，不过最后用libnum.n2s等方法解出来的不对。后面尝试了将m的前几个数根据情况分开，进行chr()转换，出现了flag。于是就想着有没有什么函数可以一次性将这串数字转成字符，找了老半天了，后面才知道要自己手动完成!!!

```

import libnum

e1 = 773
c1 = 34535205927234439354511515452450258642323888717216823264089150243498040620419767023647286606829123969039681
93981131553111537349
e2 = 839
c2 = 56728180268162933440701193325366296194571635700363052968690535322931053796907933860190657544652928677695217
36414170803238309535
n = 626656572072690726599724135833158541709572614634198975553801712298136074281349840153359475708879653634194165
9691259323065631249

def ext_euclid(a, b):
    if b == 0:
        return 1, 0, a
    else:
        x, y, q = ext_euclid(b, a % b)
        x, y = y, (x - (a // b) * y)
        return x, y, q
r,s,q = ext_euclid(e1,e2) #r=gmpy2.gcdext(e1,e2)[1],s=gmpy2.gcdext(e1,e2)[2]
m = (pow(c1,r,n)*pow(c2,s,n))%n
print(m)
print(libnum.n2s(m))#b'\x86\xe~\xd9\x1f\x06\xe6\x9f\xd2\x9b\xd3\xa2j\xa8\xaf4"\xc9\x90\xe2\x81TI>J\xf2\x89\xa9^
>\x93\xd4P\xba\x05'

ming = str(m)
i = 0
while i < len(ming):
    if ming[i] == '1' :
        print(chr(int(ming[i:i+3])),end = '')
        i += 3
    else :
        print(chr(int(ming[i:i+2])),end = '')
        i += 2

```

4.[BJDCTF2020]easyrsa

这个n可以用网站进行分解就得到了。不过按照题目的意思来吧。通过求导并化简得 $z = p^2 + q^2$

已知 $n = p * q$ ，可以求出 $p + q$ ，再构造方程 $x^2 - (p + q) * x + p * q = 0$ ，分别求出 p, q 。

```

'''
#分数      #导数      #arctan()      #反双曲正切arth()
z=Fraction(1,Derivative(arctan(p),p))-Fraction(1,Derivative(arth(q),q))
#z = 1/(1/(1+p**2)) - 1/(1/(1-q**2)) = p**2+q**2
'''

import gmpy2,libnum
c = 792254786685776145980749150265421628301277617778951154935067295810181028134840228409831014779654943068925380
3510994877420135537268549410652654479620858691324110367182025648788407041599943091386227543182157746202947099572
3896760843927064060843076570001046656966544091550063132039572928857437917151987819742055786547921231915849576652
9320839045374836918233315280988231245335970614780819892291676277372172668158897710387745411904374488916452938318
8077499194932909643918696646876907327364751380953182517883134591810800848971719184808713694342985458103006676013
451912221080252735948993692674899399826084848622145815461035
z = 321157486776232096674716228721852750702579247660150200728052673598390593932843165958829333722897321272740764
3458751933330014247301034469480388516855754880120249593322621543776332928024211355652449845755956287290081160205
694442396740377623306961880757613246328729616643032628964072931272085866928045973799374711846825157781056965164
1785052325242458091792356075715671742288225616978886459685593436083753319880971571452643576267381416465563535009
9492411587574819831803629689860409700093827219590305673356588015054027536923963779397592332959871600335030825932
1436752579291000355560431542229699759955141152914708362494482
n = 153107451613368954134066900093247662007891792488969519420472354489016123511284593091458255475692984798211012
4909416186720768653760704744796870875899095013638092474735905257054959409856997063285435182595072975256350228484
9263730127586382522703959893392329333760927637353052250274195821469023401443841395096410231843592101426591882573
405934188675124326997277752382879284037433242977051517325246412135163065852977221907800881807050703594697198693
4393910652920479828595751686077438400189277752591616774327241995857205533223205609597944815508246597778148259837
1994798871917514767508394730447974770329967681767625495394441
#解方程 x*x-(p+q)*x+p*q=0
paq = int(gmpy2.iroot(z+2*n,2)[0])
pd = int(gmpy2.iroot(paq**2-4*n,2)[0])
p = (paq + pd)//2
q = (paq - pd)//2
e = 65537
phi = (p-1)*(q-1)
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
m = pow(c,d,n)
print(libnum.n2s(m))

```

5.[NCTF2019]babyRSA

因为 $\phi = (p-1) * (q-1)$ ，又 q 是 p 的后一个素数，所以 $p^2 < \phi < q^2$ ，即 $\sqrt{\phi}$ 永远在 p 和 q 之间，求前后素数即可得到 p 和 q 。

已知 $e * d = 1 \pmod{\phi} \implies ed - 1 = t * \phi$

因为 $(e*d-1)$ 是2064bit， p 和 q 是素数， $(p-1)$ 和 $(q-1)$ 是1024bit，乘起来是2048 ~ 2049bit，那么 t 是15 ~ 16bit。枚举 t 并验算 p, q 。

```

'''文件内容
from Crypto.Util.number import *
from flag import flag

def nextPrime(n):
    n += 2 if n & 1 else 1
    while not isPrime(n):
        n += 2
    return n

p = getPrime(1024)
q = nextPrime(p) #返回下一个素数
n = p * q
e = 0x10001
d = inverse(e, (p-1) * (q-1))
c = pow(bytes_to_long(flag.encode()), e, n)
'''

import gmpy2, libnum, sympy, binascii
from Crypto.Util.number import long_to_bytes
d = 192757789460378997180354554381755091757239114661274621545069165641015199236033089003314276019834768862558492
0033237408199644297630705859739088116815586223853301862194473329920810818581417946684450446816320036999656426592
1022888670062554504758512453217434777820468049494313818291727050400752551716550403647148197148884408264686846693
8421183872177535169634497538098603540476192567878694002978585681397003965675194698253985751038854876244634244299
1301772958562087716817160344411146469284137966111207512339934327061027228786520088039819357326084826863346198343
5015031227070217852728240847398084414687146397303110709214913
c = 538272316807382811069616855829420668175799114902277782112756330141348322387452723330072118083929861707670568
5041174247415826157096583055069337393987892262764211225227035880754417457056723909135525244957935906902665679777
1011301113927802375029286562257052624314319530035200939329243759021112800772552051182174367441120640694296786329
2325989862799714580389275398925561527314030002104065450590144278781065362652430570631666316934179720575293875559
0056568986738227803487467274114398257187962140796551136220532809687606867385639367743705527511680719955380746377
631156468689844150878381460560990755652899449340045313521804
e = 65537
pd = e*d-1
#print(len(bin(pd)[2:])) # 2064bit p*q至少2048bit t最多16bit
start = pow(2,15)
end = pow(2,16)
for t in range(start,end):
    if pd%t == 0:
        phi = pd//t
        p = sympy.prevprime(int(gmpy2.iroot(phi,2)[0])) #phi近似于p**2,#prevprime返回上一个素数
        q = sympy.nextprime(p)
        #这里的p,q并无大小之分,可以任取前后素数,但必须是一前一后
        if (p-1)*(q-1) == phi:
            break
n = p*q
m = pow(c,d,n)
print(long_to_bytes(m))#print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

6.[ACTF新生赛2020]crypto-rsa3

已知n,e,c, 利用fatordb网站分解n, 得到p,q。

```
'''文件内容
from flag import FLAG
from Cryptodome.Util.number import *
import gmpy2
import random

e=65537
p = getPrime(512)
q = int(gmpy2.next_prime(p))
n = p*q
m = bytes_to_long(FLAG)
c = pow(m,e,n)
print(n)
print(c)
'''

import libnum,gmpy2
n = 177606504836499246970959030226871608885969321778211051080524634084516973331441644993898029573612290095853069
2640365304592536528755862679468778310551475469102271005664966581483818346830373661345538480119032512527264740476
61274223137727688689535823533046778793131902143444408735610821167838717488859902242863683
c = 145739037851138235477100054094536116898477505269307364168237507140749085128970307090574952583048303598873711
7653971428424612332020925926617395558868160380601912498299922825914229510166957910451841730028919883807634489834
128830801407228447221775264711349928156290102782374379406719292116047581560530382210049
e = 65537
p = 133269090503574476435265858368339693780781470577230547014328421929887176493857314300950556223035495772334957
93715580004801634268505725255565021519817179231
q = 133269090503574476435265858368339693780781470577230547014328421929887176493857314300950556223035495772334957
93715580004801634268505725255565021519817179293
d = int(gmpy2.invert(e,(p-1)*(q-1)))
m = pow(c,d,n)
print(libnum.n2s(m))
```

7.[AFCTF2018]你能看出这是什么加密么

解出的结果是一堆'\x'的东西就懒得看后面的了，看到这个我以为转换的方法不对，用了其他方法，还是这样。可恶，到最后网络上一搜发现flag就在最后面。不过当时写的一些题目解出来是'\x'的东西，网上查了一些，不知道为什么会产生这种结果，而且有的貌似还没找到解决方法，曾一度崩溃，所以看到这个的时候真没有心情往下看。

```
import libnum,gmpy2
from Crypto.Util.number import long_to_bytes
from Crypto.PublicKey import RSA
from Crypto.Cipher import PKCS1_OAEP
p = int('0x928fb6aa9d813b6c3270131818a7c54edb18e3806942b88670106c1821e0326364194a8c49392849432b37632f0abe3f3c52e
909b939c91c50e41a7b8cd00c67d6743b4f',16)
q = int('0xec301417ccdf6a79a8dcc4027dd0d75baf9d441625ed8930472165717f4732884c33f25d4ee6a6c9ae6c44aedad039b0b72c
f42cab7f80d32b74061',16)
e = int('0x10001',16)
c = int('0x70c9133e1647e95c3cb99bd998a9028b5bf492929725a9e8e6d2e277fa0f37205580b196e5f121a2e83bc80a8204c99f5036a
07c8cf6f96c420369b4161d2654a7eccbdaf583204b645e137b3bd15c5ce865298416fd5831cba0d947113ed5be5426b708b89451934d11f
9aed9085b48b729449e461fff0863552149b965e22b6',16)
n = p * q
phi = (p-1)*(q-1)
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
m = pow(c,d,n)
print(m)
print(libnum.n2s(m))
```

8.[RoarCTF2019]babyRSA

明知道不行，我还是去算 $B!$ 。网上别人用Wilson定理来解。看到Wilson定理，这才恍然大悟。

- Wilson定理

设 p 是一个素数，则 $(p-1)! \equiv -1 \pmod{p}$

因为 A 是素数，所以 $(A-1)! \equiv -1 \pmod{A}$ ，又因为 $B < A$ ，所以有 $B! \equiv -1 * (A-1)^{-1} * (A-2)^{-1} * \dots * (B+1)^{-1} \pmod{A}$ ，至此 $(B!) \% A$ 就解决了，从而能求出 p 和 q 。

不过这里要注意的是 $n = p * q * r$ ，所以 $\phi = (p-1) * (q-1) * (r-1)$ 。为什么 $n = p * q * r$ ？为什么不是 $n = p * q$ ？


```

'''
import sympy
import random

def myGetPrime():
    A= getPrime(513)
    print(A)
    B=A-random.randint(1e3,1e5)
    print(B)
    return sympy.nextPrime((B!)%A)

'''

import gmpy2,libnum
import sympy
#p=myGetPrime()
A1=2185696345246163043734827843419143400006607675041902749385246351346986526206434083661383106660230095977263239
7773487317560339056658299954464169264467234407
B1=2185696345246163043734827843419143400006607675041902749385246351346986526206434083661383106660230095977263239
7773487317560339056658299954464169264467140596

#q=myGetPrime()
A2=1646611311583922811976788789930882002574926093386344688822416716985761217866413954572634086740679075456022751
6013796269941438076818194617030304851858418927
B2=1646611311583922811976788789930882002574926093386344688822416716985761217866413954572634086740679075456022751
6013796269941438076818194617030304851858351026

#r=myGetPrime()

#Wilson定理 p为素数,(p-1)! = -1 mod p
def getpq(B,A):
    result = -1
    for i in range(B+1,A):
        pd = int(gmpy2.invert(i,A))
        result = (result*pd)%A
    return result

#n=p*q*r
n = 854926637862752921598316033910838761751493543093276730087166276507181605856397231007933475346496283304166312
5566090130753390990043141344752426233223265915304706790869348194712106907045156282241735765643217187095118467313
2554213690123308042697361969986360375060954702920656364144154145812838558365334172935931441424096270206140691814
6623185626969257679919373697826279084082390873580331654100206901520677157111127322520385884328967584058987090103
42467882264362733

#c=pow(flag,e,n)
e = int('0x1001',16)
c = 7570088830216695777393293167954507062045026358023107314771569988347108207702452194687032453020099989320670803
8397756029970806047622208963020997262975596514031752603468045248336091737881224436588452718605634188861556433556
0765053550155758362271622330017433403027261127561225585912484777829588501213961110690451987625502701331485141639
6843564273169051229957598252411338727343627160418198199486456628032924188022044308745213421084136236351504759631
21220095236776428

p = sympy.nextprime(getpq(B1,A1))
q = sympy.nextprime(getpq(B2,A2))
r = n//p//q
phi = (p-1)*(q-1)*(r-1)
d = int(gmpy2.invert(e,phi))
m = pow(c,d,n)
print(libnum.n2s(m))

```

9.[RoarCTF2019]RSA

用factordb网站分解n，得到p和q。e通过爆破来求得。因为e模phi不可能都有逆元，所以用try except来处理异常。

```
import gmpy2, libnum, sympy, binascii
from Crypto.Util.number import long_to_bytes, bytes_to_long
#A = (((y%x)**5)%(x*y))**2019+y**316+(y+1)/x
#p = gmpy2.nextprime(z*x*y)
#q = gmpy2.nextprime(z)
# p > q

A = 268334918267871452424746951279347600986101478100492490548412748030816137776819286806156188657704864643238212
8960881487463427414176114486885830693959404989743229103516924432512724195654425703453612710310587164417035878308
3906766125928487502873873181294241952086234402946478173677408782119491475262870912983074805028974622791025725568
2223166943827931747482847908971904638641197110544872391059471041809397704417994980037322435472917983339321982778
9389078869290217569511230868967647963089430594258815146362187250855166897553056073744582946148472068334167445499
314471518357535261186318756327890016183228412253724
n = 117930806043507374325982291823027285148807239117987369609583515353889814856088099671454394340816761242974462
2684359117650455763777677115931004169320198318890593331669462631848612879757229549922197664930896308108769847811
1364536245039800923455608533094312556837774106524218307388255883460343086259806678647529991839534101487741690118
5392905676043795425126968745185649565106322336954427505104906770493155723995382318346714944184577894150229037758
4345972425648152991749501477544269502514192049173765173605050245496917236833581708234167579730593547841426014365
19500811159036795034676360028928301979780528294114933347127
c = 419718502754283836256533508241072916095878538870376242395447627515588382947186721599799292669225289179121891
2471327367394805146422651960580374517134072434370583219855468019679862326380661799807249602601994047632497169692
8551159371970207365741517064295956376809297272541800647747885170905737868568000101029143923792003486793278197051
3267166802127261110994392625893410509439134010676738518851143147097060166221572850232724967935952810540742604511
1621381593484331789489888321536228959936610101808151321512072829713135243906693045228182944658656206224252732967
2575620261776042653626411730955819001674118193293313612128

#factordb
p = 842868045681390934539739959201847552284980179958879667933078453950968566151662147267006293571765463137270594
1511386957789861651113804288065455935880783653313130842300146187144129595848434215866741626883219428893699123920
31882620994944241987153078156389470370195514285850736541078623854327959382156753458569
q = 139916095583110895133596833227506693679306709873174024876891023355860781981175916446323044732913066880786918
6290890234993117034084891511818865685356210086449979719821824267065925512910840079833879110062614425196354054570
77292515085160744169867410973960652081452455371451222265819051559818441257438021073941183
phi = (p-1)*(q-1)
e = 2
while e < 100000:
    try:
        d = int(gmpy2.invert(e, phi))
        m = pow(c, d, n)
        m = str(long_to_bytes(m))
        if 'CTF' in m:
            print(m)
    except:
        pass
    e = sympy.nextprime(e)
```

10.[HDCTF2019]together

公钥解析求出两个加密的e和n，发现n相同，是共模攻击。另外两个文件里面是base64编码，应该是密文，只通过base64解码只能得到一串'\x'的东西，需要进行bytes_to_long()转换成数字，毕竟写过的题目里面的c都是大数，所以把它转成数字，

```
import libnum,gmpy2,base64
from Crypto.Util.number import long_to_bytes,bytes_to_long
e1 = 2333
e2 = 23333
n = 148530812779024112409917195822654372989416068509894326559280757474492277998323895742511903476546587017739515
9909836624866159711301522156604130550199645163862438941705595692623859594788574008499480938293273355698610765349
9144588614105694518150594105711438983069306254763078820574239989253573144558449346681620784979079971559976102366
5272708675274230010831691274021575981834429233644803837426531172856430263199142440729755572003535460603527442636
3786755716204642988617603561657059022964601378973762978548832650165420242946689102272326876884132011115238161926
0637023031430545168618446134188815113100443559425057634959299
c1 = base64.b64decode('R3Noy6r3WLItytAmb4FmHEygoilucEEZb09ZYXx5JN03HNpBLDx7fXd2f1+UL5+11RCs/y0q1TGURWWDtG66eNLzG
wNpAKiVj6I7RtUJl2Pcm3NvFeAFwI9UsVREyh7zIV6sI9ZP81/2GVDorLAz5ULW+f00INGhJmZm8FL/aDn1fTElhQ87LPicWpXYoMtyr6WrxjK60
ntn8BqCt0EjQ7TeXZhxIH9VTPWjDmFdmOqaqdVIT+LZemTgLNESwM5nn4g5S3aFDFwj1YiDYl0/+8etvKf0r-foK0wR0CxsRHagwdUUTES8EchLmM
GCxCkDZn3SzzmA6Nb3lgLeSgG8P1A==')
c2 = base64.b64decode('0+rRCXI3aTB6P1rYIOPUda1Up6ujpwEq4I20CoWA+HIL8xxGtqY6N5gpr0guZv9ZgOEA MFnBx0QMdVnNB9GgnhmXt
t1ZWydPqIcHv1fwpd/Lyd0XSjXnjaz3P3v0QvR71cD/uXyBA0XPzmnTIMgEhuGJVfM8min0L/2qI7wg/Z7w1+4m0mi655JIXeCiG23ukDv619bZu
qfGvWCa1KKXWDP31nLbp0ZN2obUs6jEAa1qVTaX6M4My+sks+0VvHATrAUuCrMmWVEivqIJ/nS6ymGVERN6OhnzYr168knEBKOVj0FA0x3YLfppM
M+Xb0GHeqdKJRLpMvqFXDMGQInT3w==')
c1,c2 = bytes_to_long(c1),bytes_to_long(c2)
gcd = gmpy2.gcdext(e1,e2)
s,t = int(gcd[1]),int(gcd[2])
m = pow(c1,s,n)*pow(c2,t,n)%n
print(libnum.n2s(m))
```