

CTF中关于RSA的常见题型

原创

abtgu 于 2020-09-11 18:10:15 发布 1257 收藏 21

分类专栏: [密码学 CTF](#) 文章标签: [密码学](#) [信息安全](#)

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/weixin_43790779/article/details/108539518

版权



[密码学](#) 同时被 2 个专栏收录

10 篇文章 2 订阅

订阅专栏



[CTF](#)

22 篇文章 1 订阅

订阅专栏

CTF中关于RSA的常见题型

关RSA算法原理的描述请看https://blog.csdn.net/weixin_43790779/article/details/105622327

1.已知(p, q, e), 求d.

示例: **【CTF秀-crypto4】** p=447685307 q=2037 e=17, 提交flag{d}即可。

解题思路:

```
import gmpy2
p = 447685307
q = 2037
e = 17
phi = (p-1)*(q-1)
d = gmpy2.invert(e,phi)
print(d)
```

2.已知(p, q, e,c), 求m.

示例: **【CTF秀-crypto5】** p=447685307 q=2037 e=17 c=704796792, 提交flag{m}。

解题思路:

```

import gmpy2
p=447685307
q=2037
e=17
c=704796792

phi = (p-1)*(q-1)
d = gmpy2.invert(e,phi)
m = gmpy2.powmod(c,d,p*q)

print(m)

```

3. 已知(p, q, dp, dq, c), 求m.

示例: 【BUUCTF-RSA1】

解题思路:

$$m = c \pmod n$$

由③得,

$$c = n + k \cdot \phi$$

脚本代码如下:

```

p = 8637633767257008567099653486541091171320491509433615447539162437911244175885667806398411790524083553445158113
502227745206205327690939504032994699902053229
q = 1264067497399647276917604793717088342092705082148001058159313713537247388059561373733763062975257734614703928
4030082593490776630572584959954205336880228469
dp = 650079570221683462110904235119326153065004384105625293093094966335862501688183284072806602615026469307610935
4874099841380454881716097778307268116910582929
dq = 783472263673553449019532580386470672380574033551303889137911760438881683674556098098256795673512201963002175
438762767516968043599582527539160811120550041
c = 2472230540388738207356731646764908066263155290596022939907910799560215441817605633580063888752761416407353043
7657085079676157350205351945222989351316076486573599576041978339872265925062764318536089007310270278526159678937
431903862892400747915525118983959970607934142974736675784325993445942031372107342103852

import gmpy2
import binascii
l = gmpy2.invert(p,q)
mp = gmpy2.powmod(c,dp,p)
mq = gmpy2.powmod(c,dq,q)

m = ((l*(mp-mq))%q)*p+mp
print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

4. 已知(e, dp, n, c), 求m.

示例: 【BUUCTF-RSA2】

解题思路:

$$e * d = 1 \pmod{\phi}$$

脚本代码如下:

```

import gmpy2
import binascii
e = 65537
n = 2482540078515262411777215266989018029858327661762216096122588773716205800604331015383280303052199186976436198
1420093067961210988553380133534844502375167047843707305554472428068473329805159916766030364518314616149748535863
3681492129668802402065797789905550489547645118787266601929429724133167768465309665906113
dp = 905074498052346904643025132879518330691925174573054004621877253318682675055421970943552016695528560364834446
303196939207056642927148093290374440210503657

c = 1404236709762526968075336735862094005756642821006841197842035271245211889964038265974368837660418790674942809
5741020195893573736038080184545382929399743341418883872575179626170262202858721156035336284719106030657851051138
0965162133472698713063592621028959167072781482562673683090590521214218071160287665180751

for i in range(1,e):
    if (e*dp-1)%i == 0 and n%((e*dp-1)//i+1)==0:
        q = n//((e*dp-1)//i+1)
        phi = (q-1)*((e*dp-1)//i)
        d = gmpy2.invert(e,phi)
        m = gmpy2.powmod(c,d,n)

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

5. 已知 (n, e_1, e_2, c_1, c_2) , 求 m .

示例: 【BUUCTF-RSA3】

解题思路: 涉及知识点为共模攻击

$$c_1 \equiv m \pmod n$$

$$c_1 * c_2 \pmod n$$

脚本代码如下:

```

import gmpy2
import binascii

n = 2270807881588501146246204906433918589871243927722683107345788840312937854735029242026701655181905243077900475
5846649044001024141485283286483130702616057274698473611149508798869706347501931583117632710700787228016480127677
3936499295304165986860273542164225659344590151619276136079028315428579778596125962823536793277733037270044072621
9723158632459918198357262240459035408454178806226216451014060586812241038809017442014775240855412978976090230089
8046273909007852818474030770699647647363015102118956737673941354217692696044969695308506436573142565573487583507
037356944848039864382339216266670673567488871508925311154801
c1 = 223220352756632370416468937704519335093247019134843033380762106035426127589562628696408224864701211494244855
7136100742129367551633882219528031379499113604814091884247121984026353633888625049268273943641001343665116172072
5855484866690084788721349555662019879081501113222996123305533009325964377798892703161521852805956811219563883312
8963301562986216746843539195475581279209257068428089147621990110549558165349776752673950095753478203870734839284
2506653636148277489237096952074030428745655550893337278232750656901077253749754176431142905221629119893209261779
2645253901478910801592878203564861118912045464959832566051361
c2 = 187020100451870155565486916423949828356692621472302127313099386752264585552104259724294184492734105353879859
3103671185426562390506680566575180326910688074676900347890079109959023951392544974881407590401747158557284847355
6490565450062664706449128415834787961947266259789785962922238701134079720414228414066193071495304612341052987455
6159300235368238014992697733571860874527475008406404193650115544211830375056534612867327409837027408226711480456
1949766718458612365728560406187565390956782232891406533779773344464035151877548764981997826236361726579798284317
9630888729407238496650987720428708217115257989007867331698397
e1 = 11187289
e2 = 9647291

s = gmpy2.gcdext(e1,e2)
a = s[1]
b = s[2]

if a<0:
    a = -a
    c1 = gmpy2.invert(c1,n)
else:
    b = -b
    c2 = gmpy2.invert(c2,n)

m = (gmpy2.powmod(c1,a,n)*gmpy2.powmod(c2,b,n))%n

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

6. 已知(e,n1,c1,n2,c2), 求m。

示例：【CTF秀-easyrsa2】

解题思路：两组数中e相同，n，c不同，求出n1与n2的最大公因数即为p，之后就可以得到q和d，从而求解m。

```

import gmpy2
import binascii

e = 65537
n1 = 236865639255375777530472290407542829533522217241544953906873588777753801476051524555379885634907169438725175
9321285832614681151110331186575301832910931462370220707388288425137255322598611200682711135150104497223927220061
6871716325265416115038890805114829315111950319183189591283821793237999044427887934536835813526748759612963103377
8030899006625093995698197855714928281124373126592298798061687588436032488236298218510537754586519339521839884821
6395003924848727045388828842754030554282417995173441204498536486653212480374600813976308188678136148830466657545
6680411806505094963425401175510416864929601220556158569443747
c1 = 162748414223789761394460782826898119391141740806482454071194519203564908810413303814740022407058841033519066
2682231189997580084680424209495303078061205122848904648319219646588720994019249279863462981015329483724747823991
5137141724788863067032900448717811583933041473010587060037933578469220869949527634859992827415952040086638479635
3942209634339146452706859904694627930903721285993130333550745514600139032655066853166549324529383900983246866839
0820282664984066399051403227990068032226382222173478078505888238749583237980643698405005689247922901342204142833
875409505180847943212126302482358445768662608278731750064815

n2 = 222576053205255840781808890735232239739241929843538471371646051869566296759389295853863923276720655243381764
0249641401408381644650886053088774258333888031747886251230663306160151040496009514394132084716056205052407286021
1772522478494742213643890027443992183362678970426046765630946644339093149139143388752794932806956589884503569175
2268504192710953367984562388990098831007935157445799458544814301948793607653462364180193846440952572428116293931
6440249826106607733930487521225089791842042781400014275128280598063208986710852533548801894009169860989099525241
3007073725850396076272027183422297684667565712022199054289711
c2 = 274260069544183655946955370283109837594864191540910697615784037797812391200739875362346111265979620991886698
5480471911393362797753624479537646802510420415039461832118018849030580675249817576926858363541683135777239322002
7418201459442861091720662598437667557952559131899024036447211385549359914398938505896778496392630805285991975957
0592753543094246318489168941007805909047468269488642002223065766115799387593160093276382461877342007727361710629
7660195179922018875399174346863404710420166497017196424586116535915712965147141775026549870636328195690774259990
189286665844641289108474834973710730426105047318959307995062

p = gmpy2.gcd(n1,n2)
q = n1 // p
phi = (p-1)*(q-1)

d = gmpy2.invert(e,phi)
m = gmpy2.powmod(c1,d,n1)

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

7. 已知 $(p+q, p-q, e, c)$, 求 m .

示例: [BJDCTF 2nd]rsa0

解题思路:

```

import gmpy2
import libnum
e=16300321

a=21350430512059560135536506725886192791652921782342757815537127809818896096167861777432862988721624947176730121
127946250044713187944377040826978092675745896

b=15532627658887894332013965439871344421844871008650561524096281705910880513374530329369018341186111464143957147
68350794090251064953913440485676167006809370

c=54505145716437017236783669089525458569996474667747952435007039609752579283598944353442923680602360632342975079
7574484847120257937193524758063431638188811337075903184265094680297068978107429650688814318107209470351966329500
24324040788801133194474150406380691624739115334015886740557921339305357167098392744905

p = (a+b)//2
q = (a-b)//2

phi = (p-1)*(q-1)
d = gmpy2.invert(e,phi)

m = gmpy2.powmod(c,d,p*q)
print(libnum.n2s(m))

```

7. 已知(e,n,c), 求m。

示例：【CTF秀-easyrsa1】

解题思路：

可以分解n得到p, q, 在线分解大整数网址<http://www.factordb.com/index.php>。

脚本代码如下：

```

import gmpy2
import binascii

e = 65537
n = 1455925529734358105461406532259911790807347616464991065301847
c = 69380371057914246192606760686152233225659503366319332065009
p = 1201147059438530786835365194567
q = 1212112637077862917192191913841

phi = (p-1)*(q-1)
d = gmpy2.invert(e,phi)
m = gmpy2.powmod(c,d,n)

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

8. 已知(e,n,c), 求m。（低加密指数攻击）

示例：【CTF秀-easyrsa4】

解题思路： 题中e=3相对于n, c来说极小, 故可知是低加密指数攻击。

①

当 $m < n$ 时, $c = m^e$ 。直接将c开三次方即可得到m。

脚本代码如下：

```

import gmpy2
import binascii

e = 3
n = 1897005372861660936645828606773128874902226495915840375835798591539338311796369382756880992577067935376562481
0804904382278845526498981422346319417938434861558291366738542079165169736232558687821709937346503480756281489775
8594392546144724250175540511777251430681221859615526706462752290095315286785482518734210766916508275078298592993
0027268322395926766128860161984595446636513407754769981973446532134575841695726568217586422727350625070731177579
7983409090702086309946790711995796789417222274776215167450093735639202974148778183667502150202265175471213833685
988445568819612085268917780718945472573765365588163945754761
c = 150409620528139732054476072280993764527079006992643377862720337847060335153837950368208902491767027770946661

i = 0
while True:
    if gmpy2.iroot((c+i*n),3)[1] == True:
        m = gmpy2.iroot((c+i*n),3)[0]
        break
    i += 1

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```

9. 已知(e,n,c), 求m。 (低解密指数攻击)

示例: 【CTF秀-easyrsa5】

解题思路: 题中e很大, 故可知是低解密指数攻击。

可以使用破解脚本: 求出d的值, 文件下载地址<https://github.com/pablocelayes/rsa-wiener-attack>

(注意, 这里要将破解脚本和rsa-wiener-attack的py文件放在同一个目录下)

脚本代码如下:

```

import gmpy2
import binascii
import RSAwienerHacker

e = 2841004786931616423276957124525054688917944103019064654346046433658550641019222526983275845249569553735533558
1413878440260551753643600907337233926442252261001001287724363045488912716005635863759970487193765944398564487145
334557672841442248907579173973154728513864830770775155312545928721094602949588237119345
n = 4684598872797817891888861885730174065485245703096638760648810319365647333415089452834074983062481455915591372
0709734713020358281335238201849185292284918682727911155522398203227170197264243822473008221667211031614252810823
9708171781850491578433309964093293907697072741538649347894863899103340030347858867705231
c = 3504291624185615254585390701860627884134264545988973265949356557625035364098976240287788143028494858504512439
3499491941866550240119517325580811946183248805330553074806878850074679113505362055058342136921403104019118895688
8321397450005528879987036183922578645840167009612661903399312419253694928377398939392827

d = RSAwienerHacker.hack_RSA(e,n)
m = gmpy2.powmod(c,d,n)

print(binascii.unhexlify(hex(m)[2:]))

```