

攻防世界crypto高手题之OldDriver

原创

沐一·林  已于 2022-04-12 20:34:51 修改  122  收藏

分类专栏: [CTF 密码学](#) 文章标签: [ctf](#)

于 2021-09-13 11:00:36 首次发布

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/xiao__1bai/article/details/120262433

版权



[CTF 同时被 2 个专栏收录](#)

167 篇文章 6 订阅

订阅专栏



[密码学](#)

51 篇文章 1 订阅

订阅专栏

攻防世界crypto高手题之OldDriver

继续开启全栈梦想之逆向之旅~

这题是攻防世界crypto高手题的OldDriver

OldDriver

 3 最佳Writeup由 [系统战队](#) · admin 提供

 WP

 建议

难度系数:  3.0

题目来源: [XCTF 4th-WHCTF-2017](#)

题目描述: 有个年轻人得到了一份密文, 身为老司机的你能帮他看看么?

题目场景: 暂无

题目附件: [附件1](#)

下载附件，一个.txt文件，打开，发现是c、n、e的RSA类型题：

```
{ "c": 7366067574741171461722065133242916080495505913663250330082747465383676893970411476550748394841,
  "c": 21962825323300469151795920289886886562790942771546858500842179806566435767103803978885148772139,
  "c": 65696894202740669578359833905835852865700876190481101411877005841937926952354050778115443551692,
  "c": 45082461680445135184524938827135363906367415415518058217903389737976159712718672485843798131141,
  "c": 22966105670291282335588843018244161552764486373117942865966904076191122337435542553276743938817,
  "c": 17963313063405045742968136916219838352135561785389534381262979264585397896844470879023686508540,
  "c": 16524175347090294503805706539737053209861176795975638730226831408005074825604829483101315409482,
  "c": 15585771734488351039456631394040497759568679429510619219766191780807675361741859290490732451112,
  "c": 89651234216376940500442168445233791633474780291248150328328132250507325585242396606487462848841,
  "c": 13560945756543023008529388108446940847137853038437095244573035888531288577370829065666320069397
```

CSDN @沐一一沐，一沐一

(这里积累第一个经验)

上网查了查，发现类型是 **低加密指数广播攻击**，这里附上别人的话：(里面的中国剩余定理我还没看懂)

首先介绍什么是广播，加入我们需要将一份明文进行多份加密，但是每份使用不同的密钥，密钥中的模数n不同但指数e相同且很小，我们只要拿到多份密文和对应的n就可以利用中国剩余定理进行解密。关于中国剩余定理请参考文章：

<https://www.cnblogs.com/freinds/p/6388992.html>

只要满足以下情况，我们便可以考虑使用低加密指数广播攻击：

加密指数e非常小

一份明文使用不同的模数n，相同的加密指数e进行多次加密

可以拿到每一份加密后的密文和对应的模数n、加密指数e

RSA密钥的指数 $e=10$ ，这些特征暗示低加密指数广播攻击；当加密一份消息给多人时， $c_i = m^e \bmod N_i, i = 1, \dots, k$ ，当 $k \geq e$ 时，可由中国剩余定理求解 m^e ，再开方即得明文 m 。

(这里积累第二个经验)

本来想参考着写一个脚本的，发现 `CTF-RSA-tool` 工具里面好像可以解决 `低加密指数广播攻击`。附上我以前的笔记：

Basic Broadcast Attack(低加密指数广播攻击)

python2 solve.py --verbose -i examples/Basic_Broadcast_Attack.txt

```
c : 686794099669187003153041171448590684455281819332552890631930540142881510834668075943321676338109673218246331444
e : 7
n : 248109108527046030486633490110546696556311464335434595347964388153313356873091139435832122351502419713780689331

c : 111790522018432968511549166966012919382356764174758471732474538924713336989205158602070844221359169639425227522
e : 7
n : 471278391052993610337912087377988997767812553815030303816869090821557573610191041032806205407168946991331421731
|
c : 401180769437353375595373796929820709439215153480002110975993562633307600759067483741297275267404388836950945031
e : 7
n : 43134291711046821358455351358884087770210038394702965059904505817062193793562723917942201290368951998733858025

c : 126490765922226493711921648690440254082313717176277800462193463778520245443370501526526765771223425348689580917
e : 7
n : 193008389211492210072989448874785990828002290452192716062720381039706565599439141972816541585874687305418283064

c : 288990899354352675882358975198461203934332141143415212386963841225073168994573270550295469723332814525639848384
e : 7
n : 307541214888276356929718495992677493750779491825503031457293253753149264019057838309316287386588793201799448800

c : 140866294138556724036398306761180424658460203201438233188150480703685056842081416526035962349609687032177884729
e : 7
n : 304304779834704261956311426596680717722566412055259298919858729961158580107446487793709835399421876891924065174

c : 200492992075889559071552760957879134025896523791341514033403604983718931198559578335764438565340378862987317019
e : 7
n : 354892751265368059742816359429074804639160896630691297714205486128170200026024336399617090003099765318199840303
```

CSDN @沐一一沐，一沐沐一

那么把题目的 `enc.txt` 照着格式摆放，然后运行脚本即可：

```
c : 736606757474117146172206513324291608049550591366325033008274746538367689397041147655074839484143741810531235
3971095003424322679616940371123028982189502042
e : 10
n : 251625070523397144218396888737345961777511240367238310033009597611378114907152057429417384065481502408617793
01784133652165908227917415483137585388986274803

c : 219628253233004691517959202898868865627909427715468585008421798065664357671038039788851487721393054843196882
49368999503784441507383476095946258011317951461
e : 10
n : 239768595899044197983208120976818586523254737918912327104319972028978195806349370709006252132180953307668771
90212418023297341732808839488308551126409983193

c : 656968942027406695783598339058358528657008761904811014118770058419379269523540507781154435516929038235714937
4107076406086154103351897890793598997687053983
e : 10
n : 185037828368585400439745580356016546109489155056452198201502510623051201487455459065675486501918320908234828
52604346478335353784501076761922605361848703623

c : 450824616804451351845249388271353639063674154155180582179033897379761597127186724858437981311412547819528469
2695928668946553625483179633266057122967547052
e : 10
n : 233830874785455122187131579329347461107217068190774234180602200836577134285035828019098071428026473679942897
75015595100541168367083097506193809451365010723
```

c : 229661056702912823355888430182441615527644863731179428659669040761911223374355425532767439388176867295547143
15494818922753880198945897222422137268427611672
e : 10
n : 317756490898614286710579090761441528707967225281125804794420733650539160125072734330284517554369870547224960
57749731758475958301164082755003195632005308493

c : 179633130634050457429681369162198383521355617853895343812629792645853978968444708790236865085403551609985331
22970239261072020689217153126649390825646712087
e : 10
n : 222463420229434328206961904441556652899283786538411726322832278881744954022486330610106155726421265845911037
50338919213945646074833823905521643025879053949

c : 165241753470902945038057065397370532098611767959756387302268314080050748256048294831013154094822779704550539
0333146191586749269249548168247316404074014639
e : 10
n : 253954611426706312681561061360283257443933584366175286779672493473535249246550011518495440222017725000332808
22372661344352607434738696051779095736547813043

c : 155857717344883510394566313940404977595686794295106192197661917808076753617418592904907324511126487766481267
79759368428205194684721516497026290981786239352
e : 10
n : 320565088927441849012894132877280398913038323115486081410882278763267536741541247751327769284819353781847567
56785107540781632570295330486738268173167809047

c : 896512342163769405004421684452337916334747802912481503283281322505073255852423966064874628488414074678882368
1886010577342254841014594570067467905682359797
e : 10
n : 528497662695418274742281894288206485741625395959853959922616498099074357422630205510500642688903333928771735
72811691599841253150460219986817964461970736553

c : 135609457565430230085293881084469408471378530384370952445730358885312885773708290656663200693978983948484848
47030321018915638381833935580958342719988978247
e : 10
n : 304159848003075789329463999875590889683556383543448233593972044191912418027217724994866156616990809985024399
01585573950889047918537906687840725005496238621

```
INFO: Here are your plain text:  
flag{wo0_th3_tr4in_i5_leav1ng_g3t_on_it}
```

(这里积累第三个经验)

积累一下别人的脚本以备后用: (python2)

```

import libnum
import gmpy2
dic = [{"c":73660675747411714617220651332429160804955059136632503300827474653836768939704114765507483948414374181
05312353971095003424322679616940371123028982189502042, "e": 10, "n":25162507052339714421839688873734596177751124
036723831003300959761137811490715205742941738406548150240861779301784133652165908227917415483137585388986274803}
,
{"c":21962825323300469151795920289886886562790942771546858500842179806566435767103803978885148772139305484319688
249368999503784441507383476095946258011317951461, "e": 10, "n":2397685958990441979832081209768185865232547379189
1232710431997202897819580634937070900625213218095330766877190212418023297341732808839488308551126409983193},
{"c":65696894202740669578359833905835852865700876190481101411877005841937926952354050778115443551692903823571493
74107076406086154103351897890793598997687053983, "e": 10, "n":18503782836858540043974558035601654610948915505645
219820150251062305120148745545906567548650191832090823482852604346478335353784501076761922605361848703623},
{"c":45082461680445135184524938827135363906367415415518058217903389737976159712718672485843798131141254781952846
92695928668946553625483179633266057122967547052, "e": 10, "n":23383087478545512218713157932934746110721706819077
423418060220083657713428503582801909807142802647367994289775015595100541168367083097506193809451365010723},
{"c":22966105670291282335588843018244161552764486373117942865966904076191122337435542553276743938817686729554714
315494818922753880198945897222422137268427611672, "e": 10, "n":3177564908986142867105790907614415287079672252811
2580479442073365053916012507273433028451755436987054722496057749731758475958301164082755003195632005308493},
{"c":17963313063405045742968136916219838352135561785389534381262979264585397896844470879023686508540355160998533
122970239261072020689217153126649390825646712087, "e": 10, "n":2224634202294343282069619044415566528992837865384
1172632283227888174495402248633061010615572642126584591103750338919213945646074833823905521643025879053949},
{"c":16524175347090294503805706539737053209861176795975638730226831408005074825604829483101315409482277970455053
90333146191586749269249548168247316404074014639, "e": 10, "n":25395461142670631268156106136028325744393358436617
528677967249347353524924655001151849544022201772500033280822372661344352607434738696051779095736547813043},
{"c":15585771734488351039456631394040497759568679429510619219766191780807675361741859290490732451112648776648126
779759368428205194684721516497026290981786239352, "e": 10, "n":3205650889274418490128941328772803989130383231154
8608141088227876326753674154124775132776928481935378184756756785107540781632570295330486738268173167809047},
{"c":89651234216376940500442168445233791633474780291248150328328132250507325585242396606487462848841407467888236
81886010577342254841014594570067467905682359797, "e": 10, "n":52849766269541827474228189428820648574162539595985
395992261649809907435742263020551050064268890333392877173572811691599841253150460219986817964461970736553},
{"c":13560945756543023008529388108446940847137853038437095244573035888531288577370829065666320069397898394848484
847030321018915638381833935580958342719988978247, "e": 10, "n":3041598480030757893294639998755908896835563835434
4823359397204419191241802721772499486615661699080998502439901585573950889047918537906687840725005496238621]}
n = []
C = []
for i in dic:
    n.append(i["n"])
    C.append(i["c"])

N = 1
for i in n:
    N *= i

Ni = []
for i in n:
    Ni.append(N // i)

T = []
for i in range(10):
    T.append(int(gmpy2.invert(Ni[i], n[i])))

X = 0
for i in range(10):
    X += C[i] * Ni[i] * T[i]

m10 = X % N
m = gmpy2.iroot(m10, 10)
print (libnum.n2s(m[0]))

```

总结:

1:

(这里积累第一个经验) 上网查了查, 发现类型是 **低加密指数广播攻击**, 这里附上别人的话: (里面的中国剩余定理我还没看懂)

首先介绍什么是广播, 加入我们需要将一份明文进行多份加密, 但是每份使用不同的密钥, 密钥中的模数 n 不同但指数 e 相同且很小, 我们只要拿到多份密文和对应的 n 就可以利用中国剩余定理进行解密。关于**中国剩余定理**请参考文章:

<https://www.cnblogs.com/freinds/p/6388992.html>

只要满足以下情况, 我们便可以考虑使用低加密指数广播攻击:

加密指数 e 非常小

一份明文使用不同的模数 n , 相同的加密指数 e 进行多次加密

可以拿到每一份加密后的密文和对应的模数 n 、加密指数 e

RSA密钥的指数 $e=10$, 这些特征暗示低加密指数广播攻击; 当加密一份消息给多人时,
$$c_i = m^e \bmod N_i, i = 1, \dots, k, \text{ 当 } k \geq e \text{ 时, 可由中国剩余定理求解 } m^e, \text{ 再开方即得明文 } m.$$

2:

(这里积累第二个经验) 本来想参考着写一个脚本的, 发现 **CTF-RSA-tool** 工具里面好像可以解决 **低加密指数广播攻击**。

3:

(这里积累第三个经验)

积累一下别人的脚本以备后用。

解毕!

敬礼!