

2020CTF笔记crypto部分

原创

[OceanSec](#) 于 2020-04-02 17:30:53 发布 9064 收藏 2

分类专栏: [# CTF](#)

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/q20010619/article/details/105274965>

版权



[CTF 专栏收录该内容](#)

66 篇文章 29 订阅

订阅专栏

准备工作

安装python2、3共存环境

1.检查环境变量, 缺少的我们需要添加。先找到环境变量的位置。

在Path环境变量中检查以下4个变量 (Path中的环境变量是以分号分隔的):

1.c:\Python27

2.c:\Python27\Scripts

3.c:\Python33

4.c:\Python33\Scripts

少哪个加哪个, 注意分号隔开。

2.然后进入Python2.7安装目录找到如图内容, 把python.exe删除。

图片: <https://uploader.shimo.im/f/BynG3hRKS0MCoGxF.png>

然后进入python3.3安装目录。找到python.exe程序, 把它重命名为python3.exe

最后打开命令行界面测试一下。执行python2命令会进入python2.7的交互环境, 执行python3命令会进入python3.3交互环境。

3.使用命令分别重新安装pip

4.安装wheel

图片: <https://uploader.shimo.im/f/heD44XaG9eM8Dsc4.png>

5.然后再在cmd中输入: pip install [whl文件的绝对路径]安装whl文件包。

6.输入: pip install gmpy2就可以安装了或者是在cmd中python交互环境下输入import gmpy2如果没报错, gmpy库只能用于python2

7.依次安装Crypto、PublicKey、multiprocessing

CTF-crypto正式内容

前述

如果密文是十进制，字符范围为“0-9”，可以猜测是ASCII编码；

如果密文由“a-z”“A-Z”和“=”构成，特别是末尾有“=”，那么可以判断为Base64编码；

如果密文含有“%”，形式为“%xx”和“%uxxxx”，字符范围又是十六进制“0-F”，判断是escape()函数编码，用unescape()解码；

若密文由“[], (), {}, +, !”字符组成的编码通常就通过Jother解密。

图片: <https://uploader.shimo.im/f/sk7NMRMNQk8XIMmq.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/10sPWtIPZ3YDzvgd.png>

base64

base64加密解密

加密:

```
import base64
encode = base64.b64encode(b'I love you')
encode
b'SSBsb3ZlIHlvdQ=='
解密:
```

```
import base64
decode = base64.b64decode(b'SSBsb3ZlIHlvdQ==')
decode
b'I love you'
```

类似的将base64.b32encode变成base64.b16encode
图片: <https://uploader.shimo.im/f/QuE10IUyfOUxAf8k.png>
图片: <https://uploader.shimo.im/f/Mg7cDiDH1tgAGfO2.png>

url编码
图片: <https://uploader.shimo.im/f/Gvwztq4uUS04dZqs.png>

base32中只有大写字母 (A-Z) 和数字234567

html编码escape编码morse
图片: <https://uploader.shimo.im/f/wyaFras1qBwT9IM7.png>

古典密码学
不暴力不成活工具

图片: <https://uploader.shimo.im/f/0vyhupFwKUMgivJA.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/5xrsdyvpo3gnMFdo.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/utu9kl3Hdi8hbTKl.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/4RupcMEw0UdODDs.png>

escape编码

图片: <https://uploader.shimo.im/f/ATSZyK0hInoh8kLf.png>

凯撒密码

图片: <https://uploader.shimo.im/f/UnrUAAw8XVwuOUUV.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/fmRgfcJVeCEYtJJ.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/yB3ZkMfg7O0W1XUP.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/sOOMcZoc8PEC6jfg.png>

出现固定替换

多表替换-维吉尼亚密码

图片: <https://uploader.shimo.im/f/eR2XN906P2UmdbcL.png>

置换密码

图片: <https://uploader.shimo.im/f/gNTQAsFKuKgvjrj0A.png>

栅栏密码

图片: <https://uploader.shimo.im/f/L2baKWRWCnsHmqZk.png>

维吉尼亚唯密文解析

图片: <https://uploader.shimo.im/f/B92iWm80eblzdbVH.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/R61DQraN3NE3dl1X.png>

数字可以被开方可以考虑二维码

QWE加密

从电脑键盘上的字母从Q开始数, 顺序是Q W E R T Y U I . . . 对应的字母顺序依次是A B C D E F G H 也就是说 Q=A,W=B,E=C, 依次类推

jsscript/vbscript

图片: <https://uploader.shimo.im/f/N5C6bQBRsUAlanPs.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/tQ7x1EWffLE4kQ4y.png>

密文分析

图片: <https://uploader.shimo.im/f/wkmr6KhUDxEcDY0i.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/N0PZOa69VeY80ANa.png>

RSA

好文章

<http://www.freebuf.com/articles/others-articles/166049.html>

<https://xz.aliyun.com/t/2446#toc-28>

<https://www.anquanke.com/post/id/84632>

<http://www.freebuf.com/articles/others-articles/161475.html>

<http://www.freebuf.com/sectool/163781.html>

<http://skysec.top/2018/08/25/RSA%E4%B9%8B%E6%8B%92%E7%BB%9D%E5%A5%97%E8%B7%AF-2/>

http://www.ruanyifeng.com/blog/2013/07/rsa_algorithm_part_two.html

<https://wenku.baidu.com/view/4e8db1e081c758f5f61f6766.html>

http://www.ruanyifeng.com/blog/2013/06/rsa_algorithm_part_one.html

<https://www.freebuf.com/articles/others-articles/161475.html>

<https://err0rzz.github.io/2017/11/14/CTF%E4%B8%ADRSA%E5%A5%97%E8%B7%AF#>

<https://l1b0.github.io/2018/07/29/Whitzard-CTF-RSA/>

<https://www.anquanke.com/post/id/164575>

RSA的数学基础理论

素数（质数）、合数、互质数

素数：一个数如果除了1与它本身之外没有其他的因数，那么这个数就被称为素数（或者质数，取自英文单词prime的首字母）。

合数：如果一个数大于1，且该数本身不是素数，那么这个数就是一个合数。

互质数：如果两个整数a,b的最大公因数（greatest common divisor）为1，即 $\text{gcb}(a,b)=1$ ，那么称a,b两数互质。

欧拉函数值

设m为正整数，则1,2,3,4.....,m中与m互素的整数的个数记为图片：<https://uploader.shimo.im/f/RwuHFWutdz4aWwCK.png>，叫做欧拉函数，欧拉函数的值叫做欧拉函数值。

取模运算与同余的概念

如果存在一个正整数m与两个整数a,b，如果a-b能够被m整除，也就是说 $m|(a-b)$ ，那么a和b模m同余。记为：

图片：<https://uploader.shimo.im/f/PSdqSZZw1EgQiHB0.png>

模指数运算

模指数运算即先进行指数运算，之后再取模运算。例如：

图片：<https://uploader.shimo.im/f/oeinf229DDgbCMx3.png>

在Python中给出了相应的处理函数（这在之后的使用Python进行编码求解相关问题的时候非常重要）：

`pow(x, y, z)`

函数是计算x的y次方，如果z存在，则再对结果进行取模，其结果等效于 $\text{pow}(x,y)\%z$ 注意：`pow()`通过内置的方法直接调用，内置方法会把参数作为整型，而`math`模块则会把参数转换为`float`。

欧几里得扩展算法

算法定义：对于不完全为0的非负整数a,b， $\text{gcb}(a,b)$ 表示a,b的最大公约数，必然存在整数对x,y使得 $\text{gcd}(a,b)=ax+by$ 成立。

证明：

假设 $a > b$

1、显然当 $b=0$ ， $\text{gcd}(a, b) = a$ ，此时 $x=1, y=0$;

2、 $ab \neq 0$ 时，设 $ax_1+by_1=\text{gcd}(a,b)$;

$bx_2+(a \bmod b)y_2=\text{gcd}(b,a \bmod b)$;

根据朴素的欧几里德原理有 $\text{gcd}(a,b)=\text{gcd}(b,a \bmod b)$;

则： $ax_1+by_1=bx_2+(a \bmod b)y_2$;

即： $ax_1+by_1=bx_2+(a-(a/b)*b)y_2=ay_2+bx_2-(a/b)*by_2$;

根据恒等定理得： $x_1=y_2; y_1=x_2-(a/b)y_2$;

这样我们就得到了求解 x_1, y_1 的方法： x_1, y_1 的值基于 x_2, y_2 .

上面的思想是以递归定义的，因为 gcd 不断的递归求解一定会有个时候 $b=0$ ，所以递归可以结束。

扩展欧几里得的递归实现（C语言）：

```
int exgcd(int a,int b,int &x,int &y)
```

```
{ if(b==0) { x=1; y=0; return a; } int r=exgcd(b,a%b,x,y); int t=x; x=y; y=t-a/by; return r; }
```

注：扩展欧几里得算法是之后RSA在知晓p、q、e的情况下求解d的主要思维算法，请详细了解。

RSA的加密解密原理

RSA加密解密涉及元素

N: 大整数N, 我们称之为模数 (modulus)

p 和 q: 大整数N的两个因子 (factor)

e 和 d: 互为模反数的两个指数 (exponent)

c 和 m: 分别是密文和明文, 这里一般指的是一个十进制的数还有一个就是n的欧拉函数值, 在求解d的时候常用RSA算法密钥的产生

(1) 选择两个满足需要的大素数p和q, 计算 $n=p*q$, 图片: <https://uploader.shimo.im/f/KUs3eOJmIEoZHPm.png>, 其中图片: <https://uploader.shimo.im/f/ql3eQ761wwUIAJKx.png>是n的欧拉函数值。

(2) 选一个整数e, 满足条件 $1 < e < n$ 且 $\gcd(e, n) = 1$ 。通过图片: <https://uploader.shimo.im/f/mapn2pRG7sc4fSEc.png>, 且 $\gcd(e, n) = 1$ 。通过图片: <https://uploader.shimo.im/f/pqzNDrjDI18nJaFX.png>, 计算出d。

(3) 以 $\{e, n\}$ 为公开密钥, $\{d, n\}$ 为秘密密钥。

RSA加密解密原理图

公钥: $\{e, n\}$ 私钥: $\{d, n\}$

图片: <https://uploader.shimo.im/f/QyICeWkSX8iRi9Z.png>

简单的保密通信模型

模拟场景:

假设Alice是秘密消息的接收方, 则只有Alice知道秘密密钥 $\{d, n\}$, 所有人都可以知道公开密钥 $\{e, n\}$ 。

加密操作:

如果发送方发送需要保密的消息m给Alice, 就选择Alice的公钥 $\{e, n\}$, 然后计算图片:

<https://uploader.shimo.im/f/dQnzMI46yMoqo8K8.png>, 之后把密文c发送给接收方Alice即可。

解密操作:

接收方Alice收到密文c之后, 根据自己掌握的私钥计算图片: <https://uploader.shimo.im/f/ydvX9bu9euMgxPDd.png>, 所得结果即为发送方要发送的消息。可以根据上面的“简单保密通信模型”来了解这一个过程。

选择两个大素数 p 和 q ，计算出模数 $N = p * q$

计算 $\phi = (p-1) * (q-1)$ 即 N 的欧拉函数，然后选择一个 e ($1 < e < \phi$)，且 e 和 ϕ 互质

取 e 的模反数为 d ，计算方法: $e * d \equiv 1 \pmod{\phi}$

对明文 m 进行加密: $c = \text{pow}(m, e, N)$ ，得到的 c 即为密文

对密文 c 进行解密， $m = \text{pow}(c, d, N)$ ，得到的 m 即为明文

p 和 q ：大整数 N 的两个因子 (factor)

N ：大整数 N ，我们称之为模数 (modulus)

e 和 d ：互为模反数的两个指数 (exponent)

c 和 m ：分别是密文和明文，这里一般指的是一个十进制的数

(N, e)：公钥

(N, d)：私钥

CTF中的RSA题型

公钥加密文

这是CTF中最常见最基础的题型，出题人会给你一个公钥文件（通常是以.pem或.pub结尾的文件）和密文（通常叫做flag.enc之类的），你需要分析公钥，提取出 (N, e)，通过各种攻击手段恢复私钥，然后去解密密文得到flag。

文本文档

对于第一种题型，耿直点的出题人直接给你一个txt文本文档，里面直接写出了 (N, e, c) 所对应的十进制数值，然后你直接拿去用就行了。当然也不都是给出 (N, e, c) 的值，有时还会给出其他一些参数，这时就需要思考，这题具体考察的什么攻击方法

pcap文件

有时出题人会给你一个流量包，你需要用wireshark等工具分析，然后根据流量包的通信信息，分析题目考察的攻击方法，你可以提取出所有你解题需要用到的参数，然后进行解密

本地脚本分析

题目会给你一个脚本和一段密文，一般为python编写，你需要逆向文件流程，分析脚本的加密过程，写出对应的解密脚本进行解密

远程脚本利用

这种题型一般难度较大。题目会给你一个运行在远程服务器上的python脚本和服务器地址，你需要分析脚本存在的漏洞，确定攻击算法，然后编写脚本与服务器交互，得到flag

例题

图片: [https://uploader.shimo.im/f/A0r57plmfDglTGrv.pnggmpy2.mpz\(x\)](https://uploader.shimo.im/f/A0r57plmfDglTGrv.pnggmpy2.mpz(x)) # 初始化一个大整数x

图片: <https://uploader.shimo.im/f/Qty8iFQxktX4ullKT.png>

图片: <https://uploader.shimo.im/f/0dtHl62x1rowseio.png>

e=2

图片: <https://uploader.shimo.im/f/a9kR3LRVNWl8co0h.png>

e特别大说明d较小 D:\study file\web s\CTF工具合集\编码与密码\密码\RSA\指数攻击\很大\rsa-wiener-attack\RSAwienerReallyHack.py

e为偶数

图片: <https://uploader.shimo.im/f/eTPip1CpFmYewVRf.png> 图片: <https://uploader.shimo.im/f/FPvACmp9kVMCju7q.png>

工具

在大多数情况下,你只需要把题目给的信息输入给脚本,脚本就会自动完成剩下的工作如:

1: 题目给了一个公钥文件和密文,直接用 `--key` 或 `-k` 指定公钥,用 `--decrypt` 指定密文文件就行了

2: 题目给了你如 (N, e, c) 的十进制值,分别通过 `-N`, `-e`, `-c` 输入就行了

3: 上面那种情况,如果题目是把这些参数都写入一个文本文件,如 `txt` 中,直接用 `--input` 或 `-i` 指定文本文件就行了

具体的例子:

Wiener's attack

```
python solve.py --verbose --private -i examples/wiener_attack.txt
```

或者通过命令行,只要指定对应参数就行了

```
python solve.py --verbose --private -N
```

```
460657813884289609896372056585544172485318117026246263899744329237492701820627219556007788200590119  
136173895989001382151536006853823326382892363143604314518686388786002989248800814861248595075326277  
099645338694977097459168530898776007293695728101976069423971696524237755227187061418202849911479124  
793990722597 -e
```

```
354611102441307572056572181827925899198345350228753730931089393275463916544456626894245415096107834  
465778409532373187125318554614722599301791528916212839368121066035541008808261534500586023652767712  
271625785204280964688004680328300124849680477105302519377370092578107827116821391826210972320377614  
967547827619
```

利用 factordb.com 分解大整数

```
python solve.py --verbose -k examples/jarvis_oj_mediumRSA/pubkey.pem --decrypt examples/jarvis_oj_mediumRSA/flag.enc
```

small q attack

```
python solve.py --verbose --private -k examples/small_q.pub
```

费马分解 (p & q 相近时)

```
python solve.py --verbose --private -i examples/closed_p_q.txt
```

密文与模数不互素

Common factor between ciphertext and modulus attack

```
python solve.py --verbose -k examples/common_factor.pub --decrypt examples/common_factor.cipher --private small e
```

```
python solve.py --verbose -k examples/small_exponent.pub --decrypt examples/small_exponent.cipher
```

Rabin 算法 ($e == 2$)

```
python solve.py --verbose -k examples/jarvis_oj_hardRSA/pubkey.pem --decrypt examples/jarvis_oj_hardRSA/flag.enc
```

Small fractions method when p/q is close to a small fraction

```
python solve.py --verbose -k examples/smallfraction.pub --private
```

Known High Bits Factor Attack

```
python solve.py --verbose --private -i examples/KnownHighBitsFactorAttack.txt
```

d泄漏攻击

```
python solve.py --verbose --private -i examples/d_leak.txt
```

模不互素

```
python solve.py --verbose --private -i examples/share_factor.txt
```

共模攻击

```
python solve.py --verbose --private -i examples/share_N.txt
```

Basic Broadcast Attack

```
python solve.py --verbose --private -i examples/Basic_Broadcast_Attack.txt
```

再列举几个实用的小功能

输入N与e创建公钥

```
python solve.py -g --createpub -N your_modulus -e your_public_exponent -o public.pem
```

查看密钥文件

```
python solve.py -g --dumpkey --key examples/smallfraction.pub
```

将加密文件转为十进制 (方便写入文本, 配合-i需要)

```
python solve.py -g --enc2dec examples/jarvis_oj_hardRSA/flag.enc
```

下面来介绍下我写这个工具的思路

这个工具如何工作

根据题目给的参数类型, 自动判断应该采用哪种攻击方法, 并尝试得到私钥或者明文, 从而帮助CTFer快速拿到flag或解决其中的RSA考点

大体思路

判断输入

首先, 识别用户的输入, 可以是证书 pem 文件, 也可以通过命令行参数指定 n , e 等变量的值, 甚至可以通过命令行指定题目所给的txt文件并自动识别里面的变量

判断攻击算法

根据取到的参数类型及数量, 选取可能成功的方法并采用一定的优先级逐个尝试。

如大整数分解的题型: 给了一个公钥和一个加密的密文, 我们需要先分解大整数 N , 然后得到私钥再去解密。考点在于大整数分解, 脚本的关键代码在CTF-RSA-tool/lib/factor_N.py中的solve函数

```
def solve(N, e, c, sageworks):
```

```
if sageworks:
    return pastctfprimes(N) or noveltyprimes(N) or wiener_attack(N, e) or factordb(N) or comfact_cn(N, c) or smallq(N) or p_q_2_close(N) or boneh_durfee(N, e) or smallfraction(N) or None
else:
    return pastctfprimes(N) or noveltyprimes(N) or wiener_attack(N, e) or factordb(N) or comfact_cn(N, c) or smallq(N) or p_q_2_close(N) or None
```


选择输出

CTFer可以通过命令行选择是输出私钥还是输出解密后的密文，还是一起输出，不过非--input（文本文档自动识别攻击）的情况下，请至少选择--private（打印得到的私钥）或--decrypt（解密一个加密的文件）或--decrypt_int（解密一个十进制数）中的一个。

0×05.还是没有得到flag

首先如果题型是大整数分解的话，你还可以尝试使用其他工具如yafu来分解，如果还是不能分解，你就得再好好看看这题是不是另有切入点了。

其次，如果是一些你没见过的题型的话，建议通过百度，谷歌，github搜一下，一般还是能搜到的类似的题目甚至原题的

/