

RSA加密

原创

一个小南瓜 于 2020-07-27 10:16:00 发布 258 收藏

分类专栏: [web安全 CTF](#) 文章标签: [密码学](#) [算法](#) [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_45554491/article/details/107605736

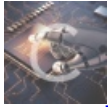
版权



[web安全](#) 同时被 2 个专栏收录

4 篇文章 0 订阅

订阅专栏



[CTF](#)

6 篇文章 1 订阅

订阅专栏

RSA加密

0x01、RSA算法的起源和简介

出自百度百科

1、起源:

RSA是1977年由罗纳德·李维斯特 (Ron Rivest)、阿迪·萨莫尔 (Adi Shamir) 和伦纳德·阿德曼 (Leonard Adleman) 一起提出的。RSA就是他们三人姓氏开头字母拼在一起组成的。

2、简介:

RSA公开密钥密码体制是一种使用不同的加密密钥与解密密钥,“由已知加密密钥推导出解密密钥在计算上是不可行的”密码体制。RSA是被研究得最广泛的公钥算法,从提出到现在已近三十年,经历了各种攻击的考验,逐渐为人们接受,普遍认为是目前最优秀的公钥方案之一。

0x02、RSA算法的基本原理

RSA是非对称加密

数学锁: $f(m)=c$ 信息 m 通过加密函数 $f()$ 得到密文 c 很简单,但是通过密文 c 得到信息 m 却很难,但是给与一定的提示信息(私钥)后这种逆运算就变得简单

取模运算:

```
a mod n ≡ b    a与b对模n同余
3 mod 2 ≡ 1    3与1对模2同余
```

信息传递过程:

$m^e \bmod N \equiv c$ 加密过程(简单), 加密密钥(公钥): (e, N)

$c^d \bmod N \equiv m$ 解密过程(难), 解密密钥(私钥): (d, N)

0x03、RSA算法描述

(实际应用中选取的素数都很大来保证加密的可靠性)

1、随机选择两个不相等的质数 p 和 q ，例如 $p=61,q=53$

2、计算 p 和 q 的乘积 N

$$N=61*53=3233$$

N 的二进制的长度就是密钥的长度，3233的二进制一共有12位，所以这个密钥的长度就是12位。（实际应用中密钥的长度一般为1024位或2048位）

3、计算 N 的欧拉函数 $\varphi(N)$

$$\varphi(N)=(p-1)(q-1)$$

$$\varphi(3233)=3120$$

4、随机选择一个整数 e ，也就是公钥中用来加密的数字

条件： $1 < e < \varphi(N)$ ，且 e 与 $\varphi(N)$ 互质

此处，随机选择17（实际应用中，常常选择65537）

5、计算 e 对于 $\varphi(N)$ 的模反元素 d 。也就是密钥当中用来解密的数字。

推导 d 和 e 的关系，欧拉定理

由：

$$m^e \bmod N \equiv c$$

$$c^d \bmod N \equiv m$$

推导出：

$$d=(k*\varphi(N)+1)/e$$

k 的取值要保证 d 可以算出整数。

e 和 d 的关系也可以写作：

$$ed \equiv 1 \bmod \varphi(N) \text{ 也可以写作 } ed \bmod \varphi(N) = 1$$

$$\text{取 } d=2753, 17*2753 \bmod 3120=1$$

6、将 e 和 N 封装成公钥， d 和 N 封装为私钥

公钥为：(17,3233)

私钥为：(2753,3233)

这里要解释一下， \equiv 是数论中表示同余的符号。公式中， \equiv 符号的左边必须和符号右边同余，也就是两边模运算结果相同。显而易见，不管取什么值，符号右边 $1 \bmod \varphi(N)$ 的结果都等于1；符号的左边 d 与 e 的乘积做模运算后的结果也必须等于1。这就需要计算出 d 的值，让这个同余等式能够成立。

RSA算法的保密性在于如何正确将 N 分解成两个整数素数，而整数分解在数学上是无解的问题

0x04、RSA算法在CTF中的应用

1、攻防世界easy_RSA

[<https://adworld.xctf.org.cn/task/answer?type=crypto&number=5&grade=0&id=5114&page=1>]:

题目:

在一次RSA密钥对生成中, 假设 $p=473398607161$, $q=4511491$, $e=17$
求解出 d

解题脚本1 (输出的 d 即为flag):

```
import math
def getEuler(p1,q1):
    return (p1-1)*(q1-1)
def getDkey(e,Eulervalue):
    k=1
    while True:
        if ((Eulervalue*k+1)%e==0:
            (d,m)=divmod(Eulervalue*k+1,e)
            return d
        k += 1
def Mingwen(c,d,n):
    return pow(c,d,n)
if __name__=='__main__':
    p=473398607161
    q=4511491
    d=getDkey(17,getEuler(p,q))
    print('私钥为:%d'%d)
```

解题脚本2:

```
import gmpy2
p =473398607161
q =4511491
e =17
phin =(p -1)*(q -1)
# print (gmpy2.invert(e, phin))
d =(gmpy2.invert(e, phin))
# d = mpz(12563135777427553)
d =12563135777427553
cipher =""
for char in str(d):
    cipher +=chr(ord('a')+int(char)-1)
print(cipher)
```

参考文档:

[<https://www.jianshu.com/p/ff2b538a77e2>]

[<https://adworld.xctf.org.cn/task/writeup?type=crypto&id=5114&number=5&grade=0&page=1>]