

RSA小扎

原创

端阳月七 于 2021-02-12 09:05:25 发布 1180 收藏

分类专栏: [Network Security](#) 文章标签: [数据库](#) [c#](#) [asp.net](#)

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/h6h26169i1034fgrh/article/details/113774128>

版权



[Network Security](#) 专栏收录该内容

3 篇文章 0 订阅

订阅专栏

预备知识

1. $a \bmod b = c$: a 除以 b 的余数是 c (1除以160的余数是1);
2. $a \equiv b \pmod{m}$: 如果两个整数 a 和 b 满足 $a-b$ 能够被 m 整除, 即 $(a-b)/m$ 得到一个整数, 那么就称整数 a 与 b 对模 m 同余;
3. $\gcd(a, b) = c$: a 和 b 都能被 c 整除($a = mc, b = nc$);
4. 欧拉函数 $\phi(n)$: 整数 $1 \leq a < n$ 中满足 $\gcd(a, n) = 1$ 的个数(在比 n 小的整数里和没有公因数的素数的个数), $\phi(n) = n(1-1/p_1)(1-1/p_2)\dots(1-1/p_m)$;

RSA算法步骤

1. 用户选择两个大的随机素数 p, q ;
2. 计算 $N=p \cdot q$;
3. 计算 n 的欧拉数: $\phi(N)=(p-1)(q-1)$;
4. 随机算则一个加密密钥 e : $1 < e < \phi(n), \gcd(e, \phi(n)) = 1$;
5. 解以下方程得到解密密钥 d : $e \cdot d = 1 \pmod{\phi(n)}$ and $0 \leq d < n$;
6. 加密消息 M 得到密文 $C = M^e \pmod{N}$;
7. 解密密文得到明文 $M = C^d \pmod{N}$;

RSA算法示例

1. 算则两个素数: $p=17$ & $q=11$
2. 计算 $n = pq = 17 \times 11 = 187$
3. 计算 $\phi(n) = (p-1)(q-1) = 16 \times 10 = 160$
4. 选择 $e: \gcd(e, 160) = 1$; 其中 $e=7$
5. 计算 $d: de=1 \pmod{160}$ and $d < 160$
 $d=23$ (因为 $23 \times 7 = 161 = 10 \times 160 + 1$)
6. 公布公钥 $KU = \{7, 187\}$
7. 保存私钥 $KR = \{23, 17, 11\}$

●如果待加密的消息 $M = 88$ (注意: $88 < 187$)

●加密: $C = 88^7 \bmod 187 = 11$

●解密: $M = 11^{23} \bmod 187 = 88$

CSDN 博客园

easy_RSA

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

1. Euler Theorem;
2. 模运算: 伪随机数、散列算法;
3. RSA: 用公钥加密密文后, 确保不能根据公钥反推出来, 也就是说什么运算反推不容易且单向计算容易呢?

参考资料:

1. [攻防世界-crypto-easy_RSA_南海小鱼干的博客-CSDN博客_easy_rsa](#);
2. [探秘公钥加密算法 RSA_哔哩哔哩_bilibili](#);
3. [XCTF-攻防世界-密码学crypto-新手练习区-writeup_Ryannn_的博客-CSDN博客](#)

Normal_RSA

1. [Kali](#);

[攻防世界-crypto-Normal_RSA \(openssl和rsatool工具解密RSA\) - zhengna - 博客园](#)