首届(2016)全国高校密码数学挑战赛 赛题三

- 一、赛题名称: RSA 加密体制破译
- 二、赛题描述

1.1 问题描述

RSA 密码算法是使用最为广泛的公钥密码体制。该体制简单且易于实现,只需要选择 5 个参数即可(两个素数p和q、模数N=pq、加密指数e和解密指数d)。设m为待加密消息,RSA 体制破译相当于已知 $m^e \mod N$,能否还原m的数论问题。目前模数规模为 1024 比特的RSA 算法一般情况下是安全的,但是如果参数选取不当,同样存在被破译的可能。

有人制作了一个 RSA 加解密软件(采用的 RSA 体制的参数特点描述见密码背景部分)。已知该软件发送某个明文的所有参数和加密过程的全部数据(加密案例文件详见附件 3-1)。Alice 使用该软件发送了一个通关密语,且所有加密数据已经被截获,请问能否仅从加密数据恢复<mark>该通关密语</mark>及 RSA 体制参数?如能请给出原文和参数,如不能请给出已恢复部分并说明剩余部分不能恢复的理由?

1.2 实例破解

在本次竞赛问题中,我们选取了一个具体加密实例供大家破解,整个算法与加密过程描述如下,截获的加密数据见附件 3-2。

- 1. RSA 密码算法描述如下,包含体制参数选取和加解密过程。
- 1) RSA 体制参数选取

Step1. 每个使用者,任意选择两个大素数p和q,并求出其乘积 N=pq。

Step2. $\Diamond \varphi(N) = (p-1)(q-1)$, 选择整数e, 使得 $GCD(e, \varphi(N)) = 1$, 并求出e模 $\varphi(N)$ 的逆元d,即 $ed \equiv 1 \mod \varphi(N)$.

Step3. 将数对(e,N)公布为公钥,d保存为私钥。

2) 加解密过程

Bob 欲传递明文m给 Alice,则 Bob 首先由公开途径找出 Alice 的公钥(e,N),Bob 计算加密的信息c为: $c \equiv m^e \mod N$ 。

Bob 将密文c传送给 Alice。随后 Alice 利用自己的私钥d解密:

$$c^e \equiv (m^e)^d \equiv m^{ed} \equiv m \mod N.$$

- 2. Alice 使用的 RSA 密码体制,有以下事项需要说明:
- 1) 模数N = pq规模为 1024 比特, 其中p, q为素数;
- 2) 素数p由某一随机数发生器生成;
- 3) 素数q可以随机选择,也可以由2)中的随机数发生器产生;
- 4) 可以对文本加密,每次加密最多8个明文字符;
- 5) 明文超过8个字符时,对明文分片,每个分片不超过8个字符;
- 6) 分片明文填充为 512 比特消息后再进行加密,填充规则为高位添加 64 比特标志位,随后加上 32 比特通信序号,再添加若干个 0,最后 64 比特为明文分片字符对应的 ASCII 码 (注:填充方式参见加密案例,但注意每次通信的标志位可能变化):

- 7) 分片加密后发送一个加密帧数据,帧数据文件名称为 FrameXX, 其中 XX 表示<mark>接收序号</mark>,该序号不一定等于通信序号;
- 8) 帧数据的数据格式如下,其中数据都是 16 进制表示,结构如下 1024bit 模数 N | 1024bit 加密指数 e | 1024bit 密文 $m^e \mod N$ 。
- 9) 由于 Alice 初次使用该软件,可能会重复发送某一明文分片。

1.3 成绩评判

通过数论方法获得的原始明文及 RSA 参数数量,数量多者获胜。

三、国内外研究进展与现状

RSA 的安全性是基于大整数素因子分解的困难性,而大整数因子分解问题是数学上的著名难题。数域筛法是目前 RSA 攻击的首选算法。在 1999 年,一台 Cray 超级电脑用了 5 个月时间分解了 512 比特长的密钥。在 512 比特 RSA 算法破解 10 年之后,即 2009 年 12 月 9 日,768比特 RSA 算法即 232 数位数字的 RSA-768 被分解。分解一个 768 比特 RSA 密钥所需时间是 512 位的数千倍,而 1024 比特所需时间则是 768比特的一千多倍,因此在短时间内 1024 比特仍然是安全的。除此之外,目前对于 RSA 算法的攻击主要有以下方式:选择密文攻击、公共模数攻击、低加密密指数攻击、低解密指数攻击、定时攻击等等,详细的 RSA 安全分析参见有关文献。

四、参考文献与可能用到的软件

- 1. 陈少真, 密码学基础, 科学出版社, 2008-05-30.
- 2. 任伟, 现代密码学, 北京邮电大学出版社, 2011年4月
- 3. 冯登国 等译,密码学原理与实践(第三版),电子工业出版社
- 4. 谢建全,阳春华,RSA 算法中几种可能泄密的参数选择,《计算机工程》 2006 年 16 期
- 5. Don Coppersmith: Finding a Small Root of a Univariate Modular Equation. EUROCRYPT 1996 (LNCS 1070, Springer): 155-165.
- 6. GMP package, GNU Multiple Precision Arithmetic Library, https://gmplib.org/
- Magma Computational Algebra System,
 http://magma.maths.usyd.edu.au/magma/
- 8. Pari, http://pari.math.u-bordeaux.fr/
- 9. NTL: A Library for doing Number Theory, http://www.shoup.net/ntl/