

原 带你彻底理解RSA算法原理

置顶 2015年10月09日 21:08:47

阅读数：54991

1. 什么是RSA

RSA算法是现今使用最广泛的公钥密码算法，也是号称地球上最安全的加密算法。在了解RSA算法之前，先熟悉下几个术语
根据密钥的使用方法，可以将密码分为对称密码和公钥密码

对称密码：加密和解密使用同一种密钥的方式

公钥密码：加密和解密使用不同的密码的方式，因此公钥密码通常也称为非对称密码。

2. RSA加密

RSA的加密过程可以使用一个通式来表达

$$\text{密文} = \text{明文}^E \bmod N$$

也就是说RSA加密是对明文的E次方后除以N后求余数的过程。就这么简单？对，就是这么简单。

从通式可知，只要知道E和N任何人都可以进行RSA加密了，所以说E、N是RSA加密的密钥，也就是说**E和N的组合就是公钥**，我们用(E,N)来表示公钥

$$\text{公钥} = (E, N)$$

不过E和N并不是随便什么数都可以的，它们都是经过严格的数学计算得出的，关于E和N拥有什么样的要求及其特性后面会讲到。顺便啰嗦一句E是加密（Encryption）的首字母，N是数字（Number）的首字母

3. RSA解密

RSA的解密同样可以使用一个通式来表达

$$\text{明文} = \text{密文}^D \bmod N$$

也就是说对密文进行D次方后除以N的余数就是明文，这就是RSA解密过程。知道D和N就能进行解密密文了，所以D和N的组合就是私钥

$$\text{私钥} = (D, N)$$

从上述可以看出RSA的加密方式和解密方式是相同的，加密是求“E次方的mod N”，解密是求“D次方的mod N”
此处D是解密（Decryption）的首字母；N是数字（Number）的首字母。

小结下

公钥	(E, N)
私钥	(D, N)
密钥对	(E, D, N)
加密	密文 = 明文 ^E mod N

解密	明文 = 密文 ^D mod N
----	----------------------------

4. 生成密钥对

既然公钥是 (E, N)，私钥是 (D, N) 所以密钥对即为 (E, D, N) 但密钥对是怎样生成的？步骤如下：

1. 求N
2. 求L (L为中间过程的中间数)
3. 求E
4. 求D

4.1 求N

准备两个质数p, q。这两个数不能太小，太小则会容易破解，将p乘以q就是N

$$N = p * q$$

4.2 求L

L 是 p - 1 和 q - 1 的最小公倍数，可用如下表达式表示

$$L = lcm (p - 1 , q - 1)$$

4.3 求E

E必须满足两个条件：E是一个比1大比L小的数，E和L的最大公约数为1

用gcd(X,Y)来表示X, Y的最大公约数则E条件如下：

$$1 < E < L$$

$$\gcd (E , L) = 1$$

之所以需要E和L的最大公约数为1是为了保证一定存在解密时需要使用的数D。现在我们已经求出了E和N也就是说我们已经生成了密钥对中的公钥了。

4.4 求D

数D是由数E计算出来的。D、E和L之间必须满足以下关系：

$$1 < D < L$$

$$E * D \bmod L = 1$$

只要D满足上述2个条件，则通过E和N进行加密的密文就可以用D和N进行解密。

简单地讲条件2是为了保证密文解密后的数据就是明文。

现在私钥自然也已经生成了，密钥对也就自然生成了。

小结下：

求N	$N = p * q$; p, q为质数
求L	$L = lcm (p - 1 , q - 1)$; L为p - 1、q - 1的最小公倍数
求E	$1 < E < L$, $\gcd (E , L) = 1$; E, L最大公约数为1 (E和L互质)
求D	$1 < D < L$, $E * D \bmod L = 1$

5 实践下吧

我们用具体的数字来实践下RSA的密钥对生成，及其加解密对全过程。为方便我们使用较小数字来模拟。

5.1 求N

我们准备两个很小对质数，

$$p = 17$$

$$q = 19$$

$$N = p * q = 323$$

5.2 求L

$$L = \text{lcm}(p - 1, q - 1) = \text{lcm}(16, 18) = 144$$

144为16和18对最小公倍数

5.3 求E

求E必须要满足2个条件: $1 < E < L$, $\text{gcd}(E, L) = 1$

$$\text{即 } 1 < E < 144, \text{gcd}(E, 144) = 1$$

E和144互为质数，5显然满足上述2个条件

$$\text{故 } E = 5$$

$$\text{此时公钥} = (E, N) = (5, 323)$$

5.4 求D

求D也必须满足2个条件: $1 < D < L$, $E * D \bmod L = 1$

$$\text{即 } 1 < D < 144, 5 * D \bmod 144 = 1$$

显然当D = 29 时满足上述两个条件

$$1 < 29 < 144$$

$$5 * 29 \bmod 144 = 145 \bmod 144 = 1$$

$$\text{此时私钥} = (D, N) = (29, 323)$$

5.5 加密

准备的明文必须时小于N的数，因为加密或者解密都要mod N其结果必须小于N

假设明文 = 123

$$\text{则 密文} = \text{明文}^E \bmod N = 123^5 \bmod 323 = 225$$

5.6 解密

$$\text{明文} = \text{密文}^D \bmod N = 225^{29} \bmod 323 = 123$$

解密后的明文为123。

好了至此RSA的算法原理已经讲解完毕，是不是很简单？

[上一篇](#) Android 解决mac无法识别手机设备[下一篇](#) RxJava中常见的几种Subject