crypto-RSA.md 2021/8/20

RSA

加密

RSA的加密可以用下面的公式来表示:

\$\$密文=明文^E mod N\$\$

通过公式我们可以知道RSA的密文是通过明文的E次方再对N进行mod运算得到的。这个加密过程只用到了阶乘和取模运算,可以算是非常简单明了了。

简洁的才是最好的,这可能也是RSA算法这么通用的原因吧。

如果知道了E和N,那么就可以得到密文,所以我们把E和N的组合称为公钥,可以这样表示公钥{E,N}。

如何选择E和N是一个复杂的数学过程,我们会在后面讲到。

解密

先看一下RSA解密的公式:

 $$$明文 = 密文^D \mod N$$$

通过公式可以看到,明文是通过密文的D次方,再和N取模得到的。这里的N和加密的N是同一个数字。

D和N的组合表示为私钥{D,N}。

N,E,D的生成

生成过程如下:

1. 生成N

生成N的公式如下: \$\$N=p*q\$\$ p和q是两个很大的质数,太小的话容易被破译,太大的话会影响计算速度。通常p和q的大小为1024比特。这两个数是通过伪随机数生成器生成的。伪随机数生成器不能直接生成质数,它是通过不断的重试得到的。

2. 求L

L是一个中间数,它和p,q一样,不会出现在RSA的加密和解密过程。 L的计算公式如下:\$\$L=lcm(p-1,q-1)\$\$ L是p-1和q-1的最小公倍数

3. 求E

E就是用来加密的公钥了,E是一个比1大,比L小的数。并且E和L必须互质。只有E和L互质才能计算出D值。 \$\$1 < E < L\$\$\$ gcd(E,L)=1\$\$ 这里E也是通过伪随机数生成器来生成的。

找到了E和N,我们的公钥就生成了。

4. 求D

计算D的公式如下: \$\$1<D<E\$\$ \$\$E*D mod L=1\$\$

crypto-RSA.md 2021/8/20