

# 数字签名技术在网络安全防护中的应用研究

徐霁桐

(南京市栖霞区妇幼保健所, 江苏 南京 210046)

**摘要** 网络技术的飞速发展使网络的运行更加的复杂, 在极大地方便了人们的生活和工作的同时, 也带来了许多的安全问题。因此, 加强对网络的保护是非常必要的。其中, 以数字签字技术最为普遍, 它可以有效地改善网络的安全性, 并能很好地适应用户对信息的要求。因此, 在这种背景下, 本文将对数字签名技术进行深入的探讨, 以为为同行业人员提供借鉴。

**关键词** 数字签名技术; 网络安全防护; 密钥

**中图分类号**: TP393.08

**文献标识码**: A

**文章编号**: 1007-0745(2023)08-0016-03

## 1 数字签名技术概述

### 1.1 采用对称密码算法进行数字签名

对称密码算法又称为单钥密码算法, 一般使用与解密密钥一样的加密密钥, 甚至可以从任何一种密匙上导出另一种, 即  $K_e=K_d$ 。所以, 在发送和处理消息的同时, 发送和接受的人都需要共享这个口令。对称加密技术的安全取决于加密密钥, 泄漏密钥就是指谁都可以加密, 所以加密时要严格控制。它具有较高的加密密度、较低的运算量和较高的运算速率。但它的弊端在于, 在多方通讯时, 由于要保持原有的密匙, 所以会很麻烦, 为了确保更好的保密, 通常的密码都是有期限的, 必须频繁的更新, 一旦更新, 就会出现泄漏, 这就造成了很大的风险。采用数据包加密的一般方法有 DES、3DES、IDEA、FEAL、AES 等。

### 1.2 采用非对称密码算法进行数字签名

非对称密码算法也称为公开密钥算法, 其主要目的在于解决传统加密技术中的密匙分发和数字签署问题。在使用对称密码的情况下, 提出了两个条件: 一方使用了一把钥匙, 另一方使用了一把钥匙, 这把钥匙被分发到了另一端。事实上, 这种方法违背了加密技术的本质——在通讯中, 它是绝对保密的。该公钥运算法则取决于加密密钥和解密密钥。作为密码使用的钥匙与作为解密的钥匙是不一样的, 从该密码算法和该密码键决定该破解密匙在该运算 1 中是无效的; 任意一种钥匙都可以用于密码, 而另外一种用于进行解密。

### 1.3 数字签名的安全性分析

作为一种完备的数字签名体系, 它首先需要考虑的是安全, RSA 体系的安全取决于 RSA 的公钥加密技术,

因此, 在 RSA 体系中, 要确保 RSA 体系的安全, 必须考虑以下方面:

1. n 的长短取决于被密码的文档的重要性的密码的时间的需要。RSA 的安全取决于大质数的解析率。为了增强系统的安全性, 可以从多个不同点中随机选取大的质点 p 和 q (当前应该是 512 个比特), 而解密密钥 d 的相关模式 n 不能太少。如果 d 的尺寸是 n 的四分之一, 而 e 小于 n, 那么就有办法还原 d。

2. 在采用 RSA 的通讯网路协定中, 不应当采用公用模式 n, 这是由于已知攻击方可以在密码/解密密钥索引中对该模式进行分解, 因此也可以在不对 n 进行拆分的情况下, 算出其它的密码/解密密对。

## 2 网络安全防护及数字签名技术的应用现状

### 2.1 网络安全的防护情况

根据相关部门的数据, 美国每年因互联网问题造成的经济损失达 170 亿美金, 德国和英国都有几百亿美金的损失, 法国的几百亿, 日本和新加坡的问题也很大。在当今世界各国刑法典所列出的最新的新罪行业中, 电脑犯罪位居第一。虽然我们目前已经广泛应用了各类先进的软体技术, 例如防火墙、代理服务器、入侵探测器、信道控制等, 然而, 不管是发达国家还是发展中国家, 都有愈演愈烈的骇客行为, 它们无处不在, 给人们的生活带来了极大的威胁。

### 2.2 数字签名技术在企业信息网络中的应用情况

随着办公自动化、财务管理、定值管理、市场营销等系统的投入使用, 大量的关键数据、保密信息通过网络进行传递。这一类的信息管理系统, 往往是针对某一类用户而设置的, 所提供的资料也仅限于某一

部分的用户, 因此, 在系统中, 用户管理的主要目的是为了建立用户、设置权限、管理和控制用户的权限。虽然从某种意义上说, 这些方法可以增强网络的安全性能, 但是其实施过程中却出现了诸如主观恶意欺骗、信息不完全、拒不承认等问题, 从而对网络安全造成了破坏<sup>[1]</sup>。比如, 在许多商业活动中, 需要签字盖章, 而在电子文档中, 手工签字是不可能的。一些应用程序将签名图像嵌入文件中, 以达到数字签名的目的, 但这样做也会带来一些安全性问题, 比如文件中含有签字的照片被恶意修改, 或者为了避免承担法律后果而拒绝签字等。

### 3 数字签名技术在网络安全防护中的应用分析

#### 3.1 数字签名技术需具备的功能

在本软件中需要实现的功能有以下几个: (1) 生成 RSA 密钥: 公钥  $ke=(e, n)$ , 私钥  $kd=(d, n)$ ; (2) 利用 MD5 算法计算出消息摘要 MD; (3) 实施数字签署: 利用私有密钥  $d$  对报文概要进行密码运算 (RSA 运算); (4) 检验数字签字: 用公开密钥  $e$  对该数字签字进行解密运算 (RSA 运算), 将该解密的结果与步骤 (2) 所算出的报文汇总相对照, 若两条报文的概要相同, 则签字就成功。

#### 3.2 数字签名技术应用的要求

1. 按要求生成非对称密钥——公钥和私钥。
2. 根据任何被写入的报文字列 (明文) 产生所要求的报文概要 MD。
3. 按照 RSA 算法的密码原则, 利用所产生的私有密钥  $d$  对所产生的报文概要进行密码操作, 从而获得一个数字签署。
4. 按照 RSA 算法的解密原则, 利用该发明的公开密钥  $e$  将该已编码的报文概要 (在此方案中表示为已解码的信息) 进行解码, 并将两个报文汇总进行对比, 以确认该数字签名器的识别是否属实<sup>[2]</sup>。
5. 提示信息完整, 操作舒适, 图形界面美观。在整个系统中, 所有的数字签名系统都是以 C++ 为基础, 使用微软 Visual c++6.0 进行了系统的仿真。

#### 3.3 应用于网络安全防护的数字签名设计

##### 3.3.1 密钥形成

在密钥的产生部分中起决定性作用的是素数的选择, 对随机数作素性检测, 若通过则为素数; 否则增加一个步长后再做素性检测, 直到找出素数。素性检测采用 Fermat 测试<sup>[3]</sup>。这个算法的理论依据是费马小定理: 如果  $m$  是一个素数, 且  $a$  不是  $m$  的倍数, 那么根据费马小定理有:  $a=1 \pmod m$ 。实际应用时:  $a=1 \pmod m \Leftrightarrow a=a \pmod m \Leftrightarrow a=a \pmod m$ , 因此对于

整数  $m$ , 只需计算  $a \pmod m$ , 再将结果与  $a$  比较, 如果两者相同, 则  $m$  为素数。选取  $a=2$ , 则  $a$  一定不会是任何素数的倍数。根据所选的素数的不同产生不同的密钥。密钥的理论产生模块流程图如图 1 所示。

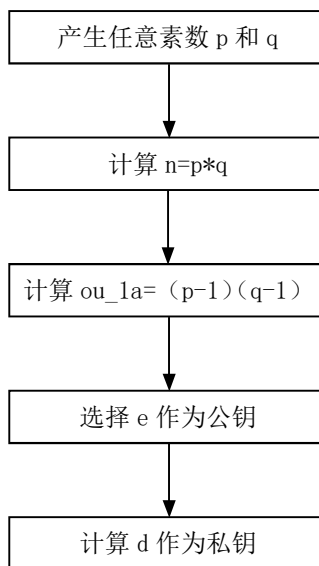


图 1 密钥产生

##### 3.3.2 消息摘要

计算消息摘要的理论实现流程图如图 2 所示。

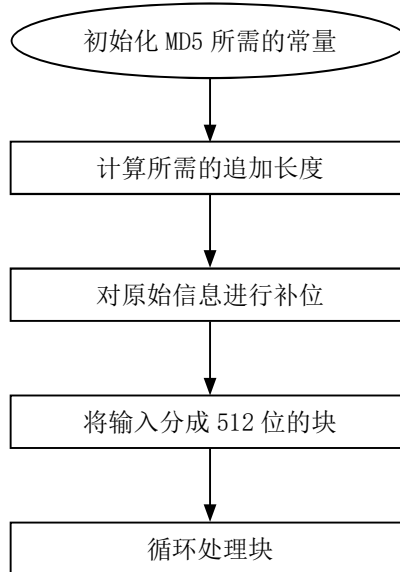


图 2 消息摘要计算流程

在以上流程图中其中循环处理块是最重要的一步, 也是 MD5 的核心算法, 在这一步中包括了: (1) 将四个联结变数分别为  $a$ 、 $b$ 、 $c$ 、 $d$  四个变数, 使得  $a=A$ 、 $b=B$ 、 $c=C$ 、 $d=D$ ; 将  $a$ 、 $b$ 、 $c$ 、 $d$  合并为 128 比特的暂存器, 并将中间和最后的结果分别存储在实际的演算过程中;

(2) 将当前的 512 位块分解为 16 个子块, 每个子块为 32 位; (3) 将四个回合进行一次周期, 每个回合在一个区块内进行 16 次操作, 四次回合的第 1 阶段执行各种操作, 其余均是一样的: 每个回合 16 个输入子区块  $M(0)$ 、 $M(1)$ …… $M(15)$ , 或者用  $M[i]$  来表达, 在这里  $i$  是  $0\sim 15$ ;  $t$  是一个由 64 个单元组成的常数阵列, 其中的每一个都是 32 比特,  $t[1]$ ,  $t[2]$ …… $t[64]$ ,  $k$  是  $1\sim 64$ 。

### 3.3.3 数字签名设计

在数字签字中采用了 RSA 密码技术, 其认证方法采用了 RSA 解密的基本原则。

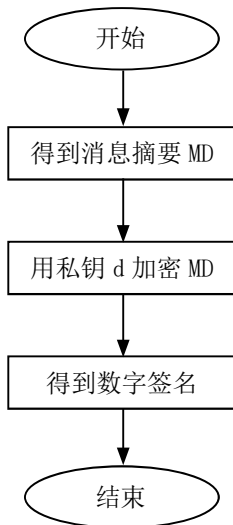


图 3 数字签名的实现流程

RSA 加密和解密都是对一个整型的方次进行运算, 然后得到一个模组。如果按照它的意义来进行运算, 那么它的中间结果会很大, 甚至会超过电脑所允许的整数数值。在加解密操作中, 减少了中间值, 提高了索引运算的效率。其计算程序如下 (如果计算  $a^m \bmod n$ ): (1) 将  $m$  表示为二进制的形式; (2) 将  $c=0$ ,  $d=1$ ,  $c$  代表了该指标的一部分, 其最终数值为  $m$ ,  $d$  为该中间产物, 其最终数值为所要得到的结果; (3) 从二进制数的最高位到最低位开始对每一位都用公式 1 进行运算, 得到的  $d$  为该步的结果, 公式 1:  $c=2*c$ ;  $d=fmod(d*d, n)$ ; (4) 如果二进制数字为 1, 那么在上述操作之后, 下面的操作将会进行:  $c=c+1$ ;  $d=fmod(d*a, n)$ ; 这个步骤的最后的结论是  $d$ 。

### 3.3.4 数字签名验证

检验数字签章的正确率和成功率, 是通过对两份报文的结果进行比对, 如果核查者用签名者的公开密钥来破译报文的概要 (也就是在这个设计中获得的报文概要), 那么就可以证明该签名的真实性, 没有被

人动过手脚, 也没有被伪造, 而检验签字的基本原则就是 RSA 的加密方法。

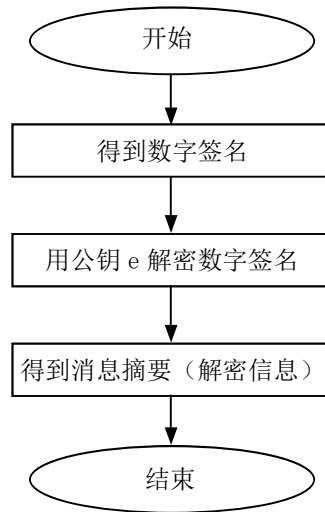


图 4 验证数字签名流程

### 3.3.5 数字签名运行

在这个软件中有两个报文摘要: 报文摘要 (明文报文), 解密数字签名后的报文摘要 (也就是在这个发明中的解密的消息摘要)。若两个报文的概要相同, 就可以验证 RSA 的数字签名器的正确性, 由此可以完成 RSA 的数字签字。所生成的报文概要与所述解密后的报文概要 (这里为已解密的报文) 是相同的, 那么所述数码签章的可靠性就被证实<sup>[4]</sup>。

## 4 总结

信息技术已成为社会发展的重要战略, 而网络安全技术是其不可缺少的保障。然而, 互联网的安全并非单纯的技术问题, 而是一种更大的社会性问题, 需要加大对它的宣传与教育。网络安全是一个综合性的系统工程, 它不能只依赖于防火墙等单一的安全体系, 而是要充分地考虑到网络安全的要求, 同时还要综合运用多种的数字签名技术, 形成一个高效、通用、安全的网络体系。

## 参考文献:

- [1] 郭浩. 探析数字签名技术及其在网络通信安全中的应用 [J]. 网络安全技术与应用, 2020(06):36-38.
- [2] 于丹. 关于网络通信安全中数字签名技术的应用探析 [J]. 数字技术与应用, 2020,38(05):187-188.
- [3] 肖辉远, 肖培森, 葛利军. 基于 ECC 的数字签名方案在网络可信身份认证中的设计与实现 [J]. 警察技术, 2017(04):83-86.
- [4] 王森. 数字签名技术在网络安全中的应用 [J]. 电子测试, 2019(06):66-67.