

现代密码学

第四十九讲 特殊性质的签名算法

信息与软件工程学院





盲签名

不可否认签名

群签名



盲签名



• 盲签名是在发送者A和签名者B之间的双方协议。其基本思想如下: A发送给B一段信息, B对它签名并送回A。从这个签名, A能够计算B关于A预先所选消息m的签名。

协议完成时,B既不知道消息m也不知道消息的签名。

• 盲签名的目的是防止B看到消息和签名,从而使B以后不能将所签消息和发送者A联系起来。



盲签名的应用



- ●发送者A(客户)不希望签名者B(银行)能够将一条先验消息m及其签名S_B(m)与协议的特定实例相联系。
- ●这个特性在电子现金应用中可能很重要,因为那里的消息也 许表示A所花的金钱数额。
- ●当m和S_B(m)提交给B进行支付时,B无法推断原先接收签名的是谁。这就是允许A的匿名性,从而A的消费模式不能被监测。





- 盲签名协议需要下列组件:
 - 签名者B的一种数字签名机制。用S_B(x)记B对x的签名。
 - 函数f和g (只有发送者知道),满足g($S_B(f(m))$) = $S_B(m)$ 。f叫做盲化函数,g叫做去盲函数,f(m)叫做盲消息。
- 第2条对S_B和g的选择加了许多限制。



Chaum盲签名协议



- 发送者A接收B关于盲消息的签名。
- A计算B关于A预先所选消息m的签名, $0 \le m \le m-1$ 。B既没有消息m也没有m相关签名的知识。
 - B的RSA公钥和私钥分别是(n, e)和d。k是A随机选择的秘密数,满足 $0 \le k \le n$ -1且gcd(n, k)=1。
 - 协议步骤。
 - (盲化) A计算 m*= mk* mod n, 将它发送给B。
 - (签名) B计算 s*=(m*)d mod n, 将它发送给A。
 - (去盲) A计算 $s=k^{-1}$ s^* mod n, s就是B关于m的签名。



Chaum盲签名的正确性



• 显然 $S \in M$ 是m的签名,即 $S = M^d \mod n$ 。

• B既没有消息m也没有m相关签名 s的知识。





盲签名

不可否认签名

群签名



不可否认的数字签名



- 不可否认的数字签名由Chaum等在1989年提出。
- 不可否认签名没有签名者的合作,接收者无法验证签名



不可否认签名的应用



- 实体A(客户)希望访问被实体B(银行)控制的某个安全区域。比如该安全区域可能是存放保险箱的房间。在许可访问之前,B要求A签署一份时间和日期的文件。如果A采用了不可否认签名,那么在验证过程中没有A的直接参与,(在以后的日期)B就不能向任何人证明A使用过安全区域中的设施。
- 假定某大公司A制作了一个软件包。A对软件包签名并将它卖给实体B,而B决定将其拷贝再卖给第三方C,那么没有A的合作C就无法验证该软件是否正版。当然,这种措施并不能阻止B用它自己的签名重新签署软件包,但因此B也就无法利用与A名气相关的市场利益。而且追踪B的欺诈行为也将很容易。





- 一个不可否认签名方案有三部分组成:
 - 签名算法
 - 验证协议
 - 否认协议





- 签名者可以声称一个签名是伪造的,在这种情况下,如果签名者拒绝参加 验证,就可认为签名者有欺骗行为。如果签名者参加验证,由否认协议就 可推断出签名的真伪。
- 否认协议需要做到以下两点
 - B能使A相信一个不合法的签名是伪造的。
 - B以很小的概率使A相信一个合法签名是伪造的。





- 不可否认签名的一个不足之处是签名者有可能不在场或者拒绝合作,而导致签名无法被接收者验证。
 - Chaum提出"指定验证者签名"的概念,其中签名者指定某实体作为签名的验证者。
 - 一旦签名者不在场或者拒绝合作,验证者就有权力与接收者交互来 检查签名。
 - 验证者不能产生签名者的签名。





盲签名

不可否认签名

群签名





- 1991年, Chaum等提出群签名方案。
- 该方案允许群里的某个成员以群的名义匿名地签发消息。满足下述三个条件:
 - 只有群中的成员才能代表群进行签名;
 - 签名的接收者能验证签名是哪一个群的一个合法签名,但不能分辨具体的签名者。
 - 一旦出现争端,可借助群成员或一个可信的机构能识别出签名者。



群签名的应用



一个公司有几台计算机,每台都联在局域网上。公司的每个部门有其自己的打印机(也连在局域网上),并且只有本部门的人员才能允许使用其部门的打印机。因此,打印前必须确认用户在哪个部门工作。同时公司为了保密,不可以暴露用户的身份。然而,如果有人滥用打印机,主管者必须能找出是谁在滥用打印机。





一个群签名方案由以下几个部分组成:

- (1) 建立 (setup) 一个用以产生群公钥和私钥的多项式概率算法。
- (2) 加入(join) 一个用户和群管理员之间的交互式协议。执行该协议可以使用户成为群成员,群管理员得到群成员的秘密的成员管理密钥,并产生群成员的私钥和成员证书。





- (3) 签名(sign) 一个概率算法,当输入一个消息、一个群成员的私钥和一个群公钥后,输出对该消息的签名。
- (4) 验证(verify) 给定一个消息的签名和一个群公钥后,判断该签名相对于该群公钥是否有效。
- (5) 打开(open) 给定一个签名、群公钥和群私钥的条件下确定签名者的身份。





盲签名

不可否认签名

群签名





- 一个代理签名方案由以下几个部分组成:
- 系统建立 选定代理签名方案的系统参数,用户的密钥等。
- 签名权力的委托 原始签名者将自己的签名权力委托给代理签名者。
- 代理签名的产生 代理签名者代表原始签名者产生代理签名。
- 代理签名的验证 验证人验证代理签名的有效性。