

# 安全中间件之公共安全操作平台<sup>\*</sup>)

向生建·刘勇余堃熊光泽

(电子科技大学计算机科学与工程学院 成都610054)

**摘要** 安全中间件是为解决安全的复杂性而引入中间件思想、技术提出的,它与中间件一样,采用了分层的体系架构,从不同的多个层面屏蔽现实生活中所遇到的复杂安全问题,既是平台又是接口,既是框架又是模式解决方案。本文讨论了安全中间件的核心层—公共安全操作平台,以公钥密码加密标准 PKCS#11 展开设计,强调协作、多平台、多任务的支持。

**关键词** 安全中间件,公共安全操作平台,公钥密码加密标准(PKCS#11)

## Common Security Operating Platform of Security Middleware

XIANG Sheng-Jian LIU Yong SHE Kun XIONG Guang-Ze

(College of Computer Science and Engineering, UEST of China, Chengdu 610054)

**Abstract** Security middleware is proposed to introduce middleware idea, technology into security for solving secure complexity. It uses the same hierarchical architecture as middleware and hopes to screen the complex secure problems in daily life. It is a platform, and also a interface, at the same time, it is a framework, also a schema solution. In this paper, the core layer—common security operating platform—is discussed, and designed by employing PKCS#11 to emphasize cooperation, multiplatform and multitasking.

**Keywords** Security middleware, Common security operating platform, Public key cryptographic standard (PKCS#11)

## 1 引言

据 CCID 报道,国内安全市场2003年达到了20亿人民币,这包括了防火墙、加密软硬件模块、病毒软件、审计软件、系统恢复软件等。显然,加密软硬件仅仅是安全系统中很小的一部分。其中的深刻原因,就在于信息系统整体化水平不高,需求不高,使得信息系统的增值效应不明显,低水平建设多。当今国内的信息安全公司不下千家,但它们大部分都重复着同样的事情:生产加密设备,包括电话线上、DDN 上、帧中继、X.25、IP 等链路/路由级加密机,造成国家整体人力、物力资源的大量浪费。因此,公共、通用、可复用、易扩展的安全中间件技术正受到国家相关部门的高度重视。国家创新基金、国家863先后下达了安全中间件方面的课题<sup>[1~3]</sup>。作为电子政务、电子商务必须解决的问题之一,安全产品通过安全中间件进行互操作、整合和可重用的技术,将在未来1~2年内普及起来。

国外对于安全产品的研究和开发已有较长的历史,企业/个人的安全意识相对较强,安全产品的应用较为广泛,除了传统的加密厂家还在从事这方面的工作外,象 IBM、Microsoft 这样的业界巨头已经在操作系统、中间件、电子政务/商务工具中引入安全增值服务,在更广的层面上普及安全事业。为此,国外许多厂家都提出了加密设备的互操作标准,如 RSA 公司的 PKCS#11<sup>[4]</sup>、Microsoft 公司的相应竞争产品 CryptAPI<sup>[5]</sup>和 Intel 公司的 CDSA<sup>[6]</sup>等,这些标准大小雷同,本文以国外常见的 PKCS#11 作为安全中间件之公共安全操作平台突破口。

公钥密码标准 PKCS (Public Key Cryptography Standards) 是美国 RSA 数据安全公司为公钥密码学提供的一个工业标准接口。PKCS 包含一系列标准,其中的 PKCS#11 是加密设备接口标准,该标准详细规定了一个称为 Cryptoki (cryptographic token interface 的缩写) 的编程接口,它可以用于各种可移植的安全设备。Cryptoki 给出了一个通用的逻辑模型,用户不需要知道详细的技术细节就可以在可移植的设备上完成加密操作。

PKCS#11 规范的提出主要有两个目的:一个目的是屏蔽各种安全实现之间的差异,向用户提供统一的接口,使安全服务的具体实现方法对用户透明化;另一个目的是使用户可以在多个安全服务具体实现之间共享资源,使一个设备可以被多个应用程序访问,一个应用程序也可以访问多个设备。PKCS#11 协议中的结构描述正是以这两点为目标展开的,因此 PKCS#11 不仅提供了安全设备无关的接口,还是安全设备之间互操作、共同协作完成安全任务的平台。

## 2 PKCS#11 设计模型

Cryptoki 的通用模型可以用图1来阐述。模型的最上层为一些需要执行密码操作的应用,最下层为执行具体运算操作的密码设备。

Cryptoki 通过一系列“slot”提供了对许多密码设备访问的接口,这些设备在 slot 中处于激活状态。每一个 slot 对应一个物理读卡器或其他设备接口,它们包括一个或多个的“token”。Cryptoki 仅仅提供了对 slot 和 token 的一种逻辑视图,它们也可以代表其他相类似的物理设备,因此多个 slot 共

<sup>\*</sup> 本文得到国家创新基金、国家火炬计划、国家重点新产品计划和国家军事预研项目支持。向生建、刘勇、余堃 博士研究生,主要研究方向为信息安全。熊光泽 教授,博导,研究方向为实时系统,信息安全。

享一个物理设备也是可行的。问题的关键是一个系统有许多 slot 和通过插在 slot 中的 token 进行连接的上层应用。

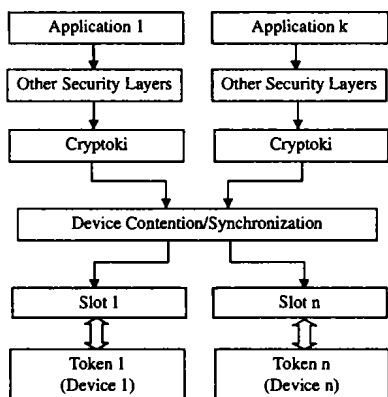


图1

通常密码设备通过特定命令集执行一系列密码操作,典型是通过诸如 PCMCIA 卡服务驱动或 socket 服务。Cryptoki 使每个密码设备逻辑上看起与其他设备无异。因此应用不需要直接对设备驱动的接口, Cryptoki 把这些细节隐藏了。实际上下面说的“设备”可以是纯软件的实现,没有任何硬的东西。

“Device Contention/Synchronization”协调上层应用对多个安全设备的均衡使用,使 PKCS # 11 在简单的安全透明接口基础上,提供了安全互操作的平台。

### 2.1 用户类型

最新版的 Cryptoki 提供了两种类型的用户。一种是安全官员(SO),另一种类型是普通用户。只有普通用户在被授权认证后才可以访问 token 中的对象。SO 的角色是:初始化一个 token、设置修改普通用户的 PIN;在某些特定情况下 SO 和普通用户通常为一个人。

### 2.2 应用和 Cryptoki 的使用

对 Cryptoki,一个应用程序包括一个单独的地址空间,本应用控制的线程都在其间执行。调用 C-Initialize 一个应用程序开始了一个“Cryptoki application”,其后本应用程序可以调用其他的 Cryptoki 函数。调用结束后,应用程序通过 Cryptoki 函数 C-Finalize 来中止 Cryptoki 应用。

### 2.3 应用(Application)和进程(Process)

一般来说一个应用程序包括一个单独的进程。

调用 C-Initialize 一个 UNIX 进程 P 成为一个 Cryptoki 应用,然后 fork() 一个子进程 C。因为 P 和 C 有单独的地址空间,所以如果 C 需要使用 Cryptoki,它需要再次调用 C-Initialize。而且如果 C 需要经由 Cryptoki 登录 Tokens,即使这个时候 P 已经登录,C 也必须做一次登录操作。

### 2.4 应用(Application)和线程(Thread)

一些应用程序会以多线程的方式访问 Cryptoki 函数库。Cryptoki 要求应用程序提供库需要的一些信息以保证对多线程的支持。特别是,当一个应用程序通过调用 C-Initialize 初始化 Cryptoki 库时,它可以指定下面四种多线程模式:

①应用程序不会在多线程方式中使用 PKCS # 11,这样库可以不使用同步机制。

②应用程序要在多线程方式中使用 PKCS # 11,库必须使用本地操作系统的同步机制来保证线程安全性。

③应用程序要在多线程方式中使用 PKCS # 11,库使用应用程序提供的方法来保证线程安全性。

④应用程序要在多线程方式中使用 PKCS # 11,要使用本地操作系统的同步机制或应用程序提供的方法来保证线程安全性。

在后两种情况中,应用程序要自己提供方法来实现同步机制。它需要提供四个方法来操作互斥对象,包括 CreateMutex、DestroyMutex、LockMutex、UnlockMutex。

PKCS # 11 定义了四个函数指针来指向这四种方法,然后用这四种指针和一个 flags 来组成一个称为 CK\_C\_INITIALIZE\_ARGS 的结构。调用 PKCS # 11 的 C-Initialize 方法时,就是用一个指向这样的结构的指针作为参数。关于这几个函数和结构的具体情况参看 PKCS # 11 文档。根据 flags 中的 CKF\_OS\_LOCKING\_OK 位的值和四个函数指针的值可以指定应用程序的四种线程方式。

**小结** 本文讨论了安全中间件的基础层公共安全操作平台,并根据 PKCS # 11 规范进行了设计和开发。该产品已在信息安全系列产品中获得应用,将诸多信息安全设备——PCI 加密卡、密码服务器、USBKey 和智能卡——统一在一个可互操作的平台上。整个产品的代码量达到了 30000 行 C 代码。

## 参考文献

- 1 国家创新基金项目·新方向安全中间件. 2001
- 2 余堃. 国家 863 安全中间件项目 863-301-7-9 验收自评报告. 2002. 1
- 3 余堃,周明天. 安全中间件核心——公共安全服务. 小型与微型计算机, 2003. 24(7)
- 4 PKCS # 11 v2. 11 Final Draft: Cryptographic Token Interface Standard. RSA Laboratories, June 2001
- 5 Entrust, Implementing Client-side PKCS # 11 v2 Libraries for Entrust. [http://www.entrust.com/resources/pdf/PKCS\\_#11v2.pdf](http://www.entrust.com/resources/pdf/PKCS_#11v2.pdf)
- 6 Microsoft. The Microsoft Internet Security Framework: Technology for Secure Communication, Access Control, and Commerce. <http://msdn.microsoft.com/library/default.asp?url=/library/en-us/dnsecure/html/msdn-misf.asp>