张大伟等

DOI: 10.3969/j.issn.1009-6868.2015.05.011 网络出版地址: http://www.cnki.net/kcms/detail/34.1228.TN.20150923.1005.004.html

安全可信智能移动终端研究

Security and Trusted Intelligent Mobile Terminal

中图分类号: TN929.1 文献标志码: A 文章编号: 1009-6868 (2015) 05-0039-006

牆要: 从软件方案、基于可信执行环境(TEE)方案和基于典型安全元件(SE)方案 3个方面对智能移动终端安全技术进行了探讨。软件层面探讨了一般运行环境中 的安全技术,基于TEE的方案探讨了TEE的系统架构、隔离技术和安全执行技术,基 于 SE 的方案探讨了基于本地 SE 和云端 SE 的安全增强技术。认为只有将可信硬件 平台和可信软件加以结合,才能为智能移动终端提供完整的安全保障。

关键词: 智能移动终端;可信执行环境;可信计算;安全元件

Abstract: This paper discusses the smart mobile terminal security technology from three aspects: software solutions, solution based on trusted execution environment (TEE) and solution based on secure element (SE). A software-level solution involves security technology used in the rich execution environment. A solution based on TEE involves the system architecture of TEE, isolation technology of TEE and the trusted execution technology. A solution based on SE involves security-enhancement technology based on local SE and cloud of SE. A combination of trusted software and trusted hardware platform guarantees security for smart mobile terminals.

Keywords: intelligent mobile terminal; trusted execution environment; trusted computing; secure element

着移动互联网的发展,智能移 **近**动终端的数量急剧增加,功能 也日益完善。2013年全球智能移动 终端出货量近10亿部;全球计算平 台(含PC和智能移动终端)中移动操 作系统(Android 和 iOS)的占比超过 50%[1]; 2013年中国智能移动终端用 户规模为3.2亿,2014年已达10.6亿, 较 2013 年增长 231.7%[2]。 截至 2014 年12月底, 手机网民规模达5.57亿, 较 2013 年底增加 5 672 万人。网民中 使用手机上网人群占比由2013年的 81.0%提升至85.8%[3]。

收稿日期:2015-03-02 网络出版时间: 2015-05-01

基金项目:国家自然科学基金 (61402035);新世纪优秀人才项目 (NCET-11-0565);中央(2015-INA)(41) 务费专项资金资助项目(2015JBM041)

随着智能移动终端应用的普及, 移动终端中存储的敏感信息越来越 多,但丰富的通信和数据交换功能为 信息泄露和恶意软件传播提供了通 道,各种安全问题日益凸显。

1 智能移动终端的安全需求

智能移动终端已从过去的基本 通信工具演变为工作、生活工具。它 们已经包括多媒体播放、照相、定位、 移动钱包、移动办公、移动医疗等新 功能。随着用户敏感数据和关键业 务在智能移动终端上的不断积累,智 能移动终端也越来越需要被保护。

智能移动终端应用环境下的安 全需求如下:

> (1)开放环境下的安全需求 不同于传统手机的封闭系统,新

张大伟/ZHANG Dawei 郭烜/GUO Xuan 韩臻/HAN Zhen

(北京交通大学,北京 100044) (Beijing Jiaotong University, Beijing 100044,

型智能移动终端设备通常都是构建 在提供开放式操作环境的操作系统 之上,如Android、iOS操作系统。使 用这些操作系统的一个主要优点是 用户可以随时添加应用程序,同时可 以几乎不必考虑对设备稳定性的影 响。然而,这种开放式的环境也是设 备暴露在不断增长的多种形式的攻 击之下。

(2)数据安全需求

智能移动终端设备上存储着不 断增长的个人信息(如联系人、邮件、 照片等)甚至是敏感数据(证书、密 码等)。为了防止在设备丢失、被盗 或者其他不良情况,必须有足够的安 全措施来保护这些隐私信息。

(3)安全连接的需求

通过多种网络技术如3G、4G或 者 Wi-Fi, 以及个人通信手段如蓝牙、 近场通信(NFC),越来越多的用户可 以使用他们的设备进行 P2P 通信和 访问网络。如何保证连接过程的安 全,尤其是终端上的安全接入问题也 有待进一步深入研究。

(4)交易安全需求

使用智能移动终端进行金融交 易已经成为移动市场的主流。2014 年底,移动金融整体用户规模达到

2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5 / 39 中兴通讯技术

张大伟等

安全可信智能移动终端研究

8.7亿,较年初翻一番四,越来越多的 用户选择使用移动端金融交易服 务。移动支付的实现方式包括远程 支付和近场支付。在移动支付中需 要保证信息的机密性、完整性和不可 抵赖性、交易的真实性以及解决交易 中的身份鉴别等问题。

(5)管理策略的安全需求

智能移动终端正不断被企业用 于承载关键技术及核心应用,同时携 带个人设备(BYOD)策略也被大量引 入企业。为了防止企业数据泄露和 个人使用环境中的恶意软件对企业 数据的窃取,必须提高设备安全并引 入有效的移动设备管理措施。

2 一般运行环境的终端 安全技术

一般运行环境(REE)主要包括 运行于通用嵌入式处理器中的一般 操作系统(Rich OS)及其上的客户端 应用程序。诸如 Android、iOS 等一般 操作系统赋予了智能移动终端功能 的可扩展性和使用的便利性。与此 同时,也带来了多种安全威胁。

2.1 传统的设备访问控制

智能移动终端提供了包括密码 配置、用户身份鉴别等传统的设备访 问控制机制。以 Android 和 iOS 系统 为例。Android系统提供了身份鉴 别、口令设置、重鉴别和鉴别失败处 理机制^[4]。Android系统提供基本密 码配置选项,包括设置图案密码、数 字密码、混合密码等多种密码方式。 有些机型还为用户配置了基于用户 生物特征,如面部识别和指纹识别的 身份鉴别机制。iOS的系统管理者可 以设定密码强度,可确定用户频繁使 用后需要设定新密码的周期写。 Android 和 iOS 的用户还可以设置用 户错误登录的上限,以及超过这个上 限后系统是否擦除设备信息。

2.2 设备数据加密机制

智能移动终端操作系统为设备

中的数据提供了数据加密机制。

Android 3.0 及之后的版本的系统 提供了文件系统的加密机制™。所有 的用户数据均可使用 AES-128 算法, 以密码分组链接(CBC)模式进行加 密。文件系统密钥通过使用由用户 口令派生出的密钥以AES128算法进 行保护。生成加密文件系统密钥的 加密密钥时,采用标准的基于口令的 密钥派生 PBKDF2 算法,由用户口令 派生出加密密钥。

iOS系统中,所有用户数据强制 加密⁶。每台iOS设备都配备了专用 的 AES-256 加密引擎,它内置于闪存 与主系统内存之间的直接存储器访 问(DMA)路径中,可以实现高效的文 件加密。加密解密所使用的密钥主 要来自设备的唯一标识(UID)以及 设备组标识(GID)。设备的UID及 GID 全部被固化在芯片内部,除了 AES加密引擎,没有其他方式可以直 接读取。只能查看使用它们进行加 解密后的结果。每台设备的UID是 唯一的。使用UID的加密方式将数 据与特定的设备捆绑起来,因此,如 果将内存芯片从一台设备整体移至 另一台设备,文件将不可访问。除了 GID 及 UID, 其他加密使用的密钥全 部由系统自带的随机数生成器产生。

除了iOS设备内置的硬件加密功 能,iOS系统还提供了名为文件数据 保护的数据保护方法,进一步保护设 备闪存中的数据。每次在数据分区 中创建文件时,数据分区都会创建一 个新的256位密钥,并将其提供给 AES引擎,以对文件进行加密。这些 密钥被称作文件密钥。每个文件的 文件密钥是不同的,被加密封装于文 件的元数据中。

2.3 应用运行时的隔离机制

智能移动终端为在其上运行的 应用程序提供了应用隔离机制。 Android 系统提供了沙盒机制,为每 个应用在运行过程中提供了一个沙 盒四。其具体的实现是,系统为每个 应用提供了一个 Dalvik 虚拟机实例, 使其独立地运行于一个进程,并为每 个应用创建一个 Linux 底层的用户 名,设置UID。具有相同用户签名的 应用通过设置 SharedUserID 方式来共 享数据和权限。iOS沙盒的实质是一 个基于 TrustBSD 策略框架的内核扩 展模块访问控制系统[9-10]。应用间不 能查看或者修改数据和运行逻辑,并 且应用在执行过程中也不可能查看 到设备上已安装的其他应用。

2.4 基于权限的访问控制

智能移动终端为在其上运行的 应用程序提供基于权限的访问控制 机制。在Android系统中,每个应用 程序都会有一个嵌入式的权限列表, 只有用户授予了该项权限,应用才能 使用该项功能®。iOS系统中,GPS定 位功能、接受来自互联网的通知提醒 功能、拨打电话、发送短信或电子邮 件这4项功能需要授权使用[5]。

2.5 应用逆向工程的防止策略

智能移动终端的应用程序通常 会使用各种手段来防止逆向。在 Android 系统中,通常的做法是应用 程序的混淆和加壳技术。此外,还有 使用动态链接(SO)库和采用 Android 类动态加载技术的方法凹防止逆 向。iOS系统中,通过使用统一资源 定位(URL)编码加密、方法体方法名 高级混淆和程序结构混排加密等方 式防止逆向的。

2.6 系统安全更新

类似于桌面操作系统,智能移动 终端系统具有不定期系统安全更新 机制。通过不断的系统安全补丁或 者发布带有新的安全机制的系统升 级减少攻击的发生。

3 可信执行环境技术的 终端安全技术

尽管在REE中采取了诸多安全 措施来保障应用和数据的安全,众多

中兴通讯技术 40 2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5

的攻击案例和系统漏洞表明,这些仍 然无法保证敏感数据的安全性。因 此开放移动终端组织(OMTP)首先提 出了可信执行环境(TEE)概念。 2010年7月,全球平台组织(GP)第一 个提出了TEE 标准[12]。

3.1 TEE 概述

TEE是运行于一般操作系统之外 的独立运行环境。TEE向一般操作 系统提供安全服务并且与Rich OS隔 离。Rich OS 及其上的应用程序无法 访问它的硬件和软件安全资源。 TEE 的架构如图 1 所示[13]。

图 1 中, TEE 向被称作可信应用 程序(TA)的安全软件提供安全可执 行环境。它同时加强了对这些可信 应用程序中数据和资源的机密性、完 整性和访问权限的保护。为了保证 TEE 的可信根, TEE 在安全引导过程 中进行认证并且与Rich OS分离。在 TEE 内部,每一个可信应用都是独立 的。可信应用程序不能未经授权的 访问另一个可信应用程序的安全资 源。可信应用程序可以由不同的应 用提供商提供。TEE中,通过TEE内 部接口(TEE internal API)控制可信应 用对安全资源和服务的访问。这些 资源和服务包括密钥注入和管理、加 密、安全存储、安全时钟、可信用户界 面(UI)和可信键盘等。TEE将执行 一个度量程序,其中包括功能性测试 和安全性评估。

TEE 提供了介于典型操作系统和 典型安全元件(SE)之间的安全层。 如果我们认为 Rich OS 是一个易于被 攻击的环境,SE是一个能够抵抗攻 击但是应用受限的环境,那么TEE就 扮演着介于两者之间的角色。Rich OS、TEE、SE所处的位置和比较如图 2 所示[13]。

在一般情况下,TEE提供了一个 比 Rich OS 更高安全等级的运行环 境,但它的安全等级比SE所提供的 要低。TEE提供的安全性足以满足 大多数的应用。此外,TEE提供比SE

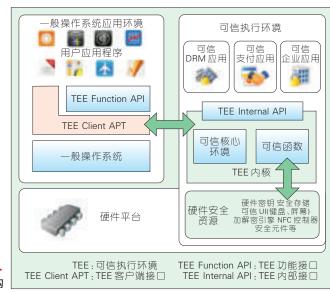


图 1 TEE 架构

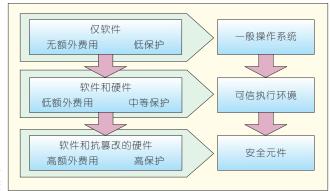


图 2 Rich OS、TEE、SE 所 处的位置和比较

更强大的处理能力和更大的可访问 的内存空间。由于TEE比SE支持更 多的用户接口和外围连接,它允许在 其上开发有一定用户体验的安全程 序。此外,因为TEE与Rich OS是隔 离的,它能够抵御在Rich OS中发生 的软件攻击。

3.2 TEE 系统架构

3.2.1 TEE 硬件架构

芯片级别的TEE硬件它连接着 如处理器、RAM和Flash等组件[14]。 REE 和 TEE 都会使用一些专有硬件, 如处理器、RAM、ROM和加解密引 擎。处理器之外的实体被称作资 源。一些能够被REE访问的资源也 能够被TEE访问,反之,REE不能访 问未经 TEE 授权的 TEE 资源。可信

资源仅能由其他可信资源访问,从而 保证了与一般操作系统隔离形成封 闭系统。一个封装在片上系统(SoC) 上的资源组合结构如图 3 所示[14]。

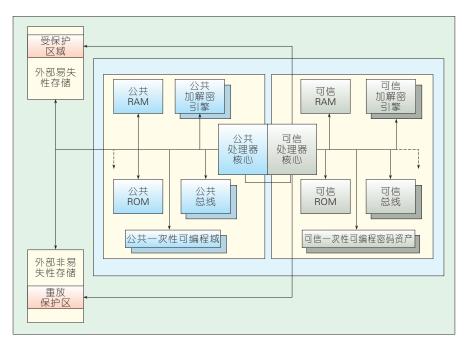
3.2.2 TEE 软件架构

TEE 系统软件^[14]架构如图 4 所 示。TEE软件架构的目标是为可信 应用程序提供隔离的和可信服务,并 且这些服务可以间接的被客户端应 用程序(CA)使用。

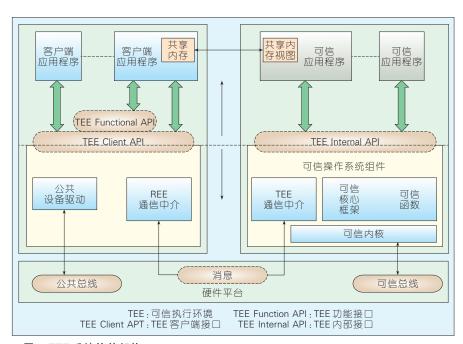
TEE 软件架构包括4部分: REE 调用接口、可信操作系统组件、可信 应用程序和共享内存。

REE 调用借口包括两类 API 接 口, TEE 功能接口(TEE Function API), TEE 客户端接口(TEE Client API)和一类通信中介。TEE Function API 向 CA 提供一套操作系统友好

2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5 / 41 中兴通讯技术



▲ 图 3 REE 和 TEE 的硬件架构



▲图4 TEE 系统软件架构

API。允许程序员以类似于编写操作 系统应用的方式调用TEE 服务,如进 行密码运算和存储。TEE Client API 是一个低级的通信接口。它被设计 用于使运行于Rich OS中的应用程序 访问和交换运行于TEE中的可信应 用程序中的数据。REE通信中介提 供了CA和TA之间的消息支持。

在TEE内部有两类不同的软件 结构:可信操作系统组件和可信应用 程序。可信操作系统组件由可信核 心框架、可信函数和TEE通信中介组 成。可信核心框架向可信应用程序 提供了操作系统功能,可信函数向开 发者提供功能性调用。TEE通信中 介与REE通信中介一同工作,为CA 和TA之间的信息交互提供安全保 障。可信应用程序是调用可信操作 系统组件的 API 的内部应用程序。 当一个客户端应用程序与一个可信 应用程序开启一个会话进行交互时, 客户端应用程序与可信应用程序的 一个实例进行连接。每个可信应用 程序的实例都与其他所有的可信应 用程序的实例在物理内存空间上隔 离。共享内存能够被 TEE 和 REE 共 同访问,它提供了允许CA和TA之间 大量数据有效快速交互的能力。

3.3 使用 TrustZone 技术的 TEE 实现

得益于ARM优秀的设计和商业 模式,ARM架构非常适用于智能移动 终端市场。因此,目前智能移动终端 所使用的 CPU 内核以 ARM 架构居 多。ARM TrustZone 技术是ARM 提出 的系统范围的安全方法。TrustZone 技术包括在ARM处理器架构和系统 架构上添加的处理器的安全扩展、附 加总线等技术。使用 ARM TrustZone 技术构建TEE是绝大多数智能移动 终端的实现方式。

3.3.1 TrustZone 的隔离技术

TrustZone 技术的关键是隔离[15]。 它将每一个物理处理器核心划分为 两个虚拟核心,一个是非安全核心 (Non-secure), 另一个是安全核心 (Secure)。同时提供了名为 Monitor 模式的机制来进行安全上下文切 换。TrustZone 技术隔离所有 SoC 硬件 和软件资源,使它们分别位于两个区 域(用于安全子系统的安全区域以及 用于存储其他所有内容的普通区域) 中。支持 TrustZone 总线构造中的硬 件逻辑可确保普通区域组件无法访 问安全区域资源,从而在这两个区域 之间构建强大边界。将敏感资源放 入安全区域的设计,以及在安全的处 理器内核中可靠运行软件可确保资 产能够抵御众多潜在攻击,包括通常 难以防护的攻击如使用键盘或触摸 屏输入密码等。TrustZone技术的硬

中兴通讯技术 42 2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5

张大伟等

件和软件架构如图 5 所示[15]。

3.3.2 TrustZone 技术中的安全启动

安全可信系统周期中一个重要 的阶段是系统启动过程。有许多攻 击尝试在设备断电后破解软件。如 果系统从未经检验真实性的存储上 引导镜像,这个系统就是不可信的。

TrustZone 技术为可信域内的所 有软件和和普通区域可能的软件生 成一条可信链。这条可信链的可信 根是难以被篡改的。使用 TrustZone 技术的处理器在安全区域中启动。 使用 TrustZone 技术的处理器的启动 过程如图 6 所示[15]。

4 基于安全元件的终端 安全技术

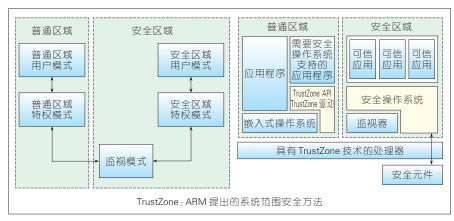
4.1 安全元件概述

GP组织将安全元件(SE)定义为 由硬件、软件和能够嵌入智能卡级应 用的协议组成的防篡改组合。它可 以通过一组由可信方预设的安全规 则和要求来保护应用程序和其机密 信息。SE的典型实现包括SIM/UICC 卡、嵌入式SE和可移动存储卡。SE 提供比TEE更高的安全级别,但与此 同时它的花费也最高。在近场移动 支付中,通常使用 SE 模拟非接触 卡。SE与终端进行通信,发送查询 响应,生成动态密码等。最新的安全 方案是使用基于主机的卡模拟方式 (HCE),这种方式将安全存储和运行 环境转移到云端,而不是存储在本地 的SE中。

4.2 基于本地 SE 解决方案

在 SE 的实现方式中,通常把嵌 入在智能设备中的 SE 和嵌入在运营 商SIM卡中的SE称为本地SE。以谷 歌钱包(Google Wallet)和 ApplePay 为 例,来探讨在移动支付中基于本地 SE的解决方案。

谷歌钱包1.0版本和ApplePay都 是基于本地SE实现的。他们的工作



▲ 图 5 TrustZone 硬件(左)和软件(右)架构

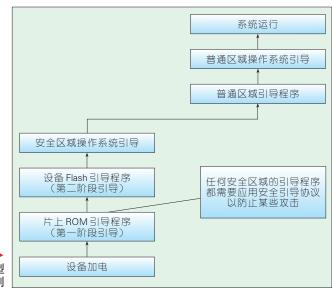
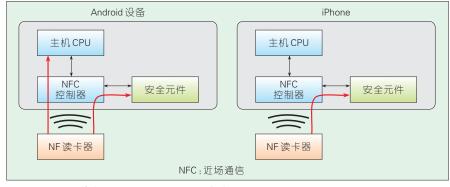


图 6 TrustZone 技术的典型 启动序列

方式如图7所示。

在谷歌钱包1.0中, Android设备 的NFC控制器工作在卡模拟模式。 在SE中存储的移动支付应用程序模 拟非接触卡片,使用标准的应用协议 数据单元(APDU)指令与终端进行通 信。ApplePay 中使用本地设备 SE 执 行卡模拟和安全存储。在许多方面 它与谷歌钱包1.0类似,但也有重要 的差异。ApplePay在SE中不存储真 实的主账号(PAN),这与谷歌钱包 1.0 完全相反。ApplePay 存储的是符



▲图7 Google 钱包 1.0 和 ApplePay 工作方式

2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5 / 43 中兴通讯技术

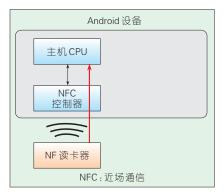
合EMVco令牌化标准[16]的令牌。在 交易过程中,这个令牌被发送给终 端。在授权流程中,网络识别令牌, 去令牌化,生成真正的PAN,将PAN 交给发卡行以授权。

4.3 基于云的 SE 解决方案

基于本地SE的解决方式本质上 是安全的,这是它的一个非常大的优 势。然而,它也有一个很大的缺点。 SE的拥有者决定了市场准入。其他 所有人都需要通过复杂的商业模式、 合作方式和依赖关系进入市场。这 让整个过程变得复杂而昂贵。此外, SE本身的存储容量和处理速度有限 也是这种方式的一个缺点。

一种可行的解决方案是使用基 于主机的卡模拟方式。Android 4.4及 其后版本的操作系统提供了HCE模 式的API^[17]。HCE模式的运行方式如 图 8 所示。

当消费者把手机放置在NFC终 端上时,NFC控制器将所有的数据直 接发送到直接运行应用程序的主机 CPU中。然后 Android 应用程序(移 动钱包)和特定的支付程序开始进行 处理,进行卡仿真,进行请求和响 应。由于主机 CPU 本身是不安全的, 因此任何真实的支付凭证不会存储 在手机钱包中。以谷歌钱包3.0为 例,谷歌将所有这些真实的数据托管 到云服务中,在那里进行安全存储和 安全处理。从本质上来说,这是一种 基于云的SE方式。实现了从基于本 地的SE到基于云的SE的转变。



▲图8 HCE模式运行方式

这种方法也有它的缺点,如安全 性和交易过程中需要网络连接。同 时还需要使用如支付卡令牌化的技 术来保证它的安全性。然而另一方 面,这种方式可以使商业模式、合作 关系变得简单,而且没有对本地SE 的接入限制。这使得应用提供商可 以轻松的提供服务。

5 结束语

本文从软件方案、基于TEE的方 案和基于SE的方案3个层面对智能 移动终端安全技术进行了探讨。软 件层面上,在一般运行环境中,主要 使用传统的设备访问控制、数据加 密、应用运行时隔离机制、基于权限 的访问控制、逆向工程的防止、系统 安全更新等措施保护智能移动终端 的安全。在基于TEE的方案中,使用 特殊的软硬件体系结构、安全隔离和 安全启动机制等来保护智能移动终 端的安全。在基于SE的方案中,使 用了基于本地SE和基于云端SE的安 全隔离和可信执行技术来保证智能 移动终端的安全。本文认为智能移 动终端的安全解决方案是多层面立 体式的解决方案。任何一个层面都 有安全性或使用方便性的不足。只 有将软件和可信硬件平台加以结合, 才能为智能移动终端提供完整的安 全保障。

- [1] 工业和信息化部电信研究院. 移动互联网白皮 书(2014年) [EB/OL]. [2015-03-01]. http:// www.miit.gov.cn/n11293472/n11293832/ n15214847/n15218338/index.html
- [2] TalkingData. 2014 移动互联网报告 [EB/OL]. [2015-03-01]. https://www.talkingdata.com/ index/#/datareport/-1/zh_cn
- [3] CNNIC. 第35次中国互联网络发展状况统计 报告 [EB/OL]. [2015-03-01]. http://www. cnnic.net.cn/hlwfzyj/hlwxzbg/
- [4] Android System and kernel security [EB/OL]. [2015-03-01]. http://source.android.com/ devices/tech/security/overview/kernelsecurity.html
- [5] iOS Security Overview [EB/OL]. [2015-03-01]. https://developer.apple.com/library/ios/ documentation/Security/Conceptual/ Security_Overview/Introduction/Introduction. html
- [6] iOS Security February 2014 [EB/OL]. [2015-03-01]. http://www.apple.com/ipad/business/ docs/iOS_Security_Feb14.pdf

- [7] JOSHUAJDRAKE P, OLIVAFORA P, LANLIER Z, et al. Android Hacker's Handbook [M]. John Wiley & Sons, Inc., 2014
- [8] ENCK W, ONGTANG M, MCDANIEL P. Understanding android security [J]. IEEE security & privacy, 2009,250(1): 50-57
- [9] 凌宁, 张文, 牛少彰, 等. 基于iOS系统的安全 性研究 [J]. 中国电子商情·通信市场, 2013,12 (4):91-95
- [10] iOS Technology Overview [EB/OL]. [2015-03-01]. https://developer.apple.com/library/ ios/documentation/Miscellaneous/ Conceptual/iPhoneOSTechOverview/ Introduction/Introduction.html
- [11] 梅瑞, 武学礼, 文伟平, 等. 基于 Android 平台 的代码保护技术研究 [J]. 信息网络安全, 2013 23(7):10-15
- [12] Trusted execution environment [EB/OL]. [2015-03-01]. http://en.wikipedia.org/wiki/ Trusted_execution_environment
- [13] The Trusted Execution Environment White Paper [EB/OL]. [2015-03-01]. www. globalplatform.org
- [14] TEE System Architecture Version 1.0 [EB/ OL]. [2015-03-01]. http://www. alobalplatform.org/specificationsdevice.asp
- [15] ARM Security Technology [EB/OL]. [2015-03-01]. http://infocenter.arm.com/help/ topic/com.arm.doc.prd29-genc-009492c/ PRD29-GENC-009492C_trustzone_security_whitepaper.
- [16] EMV Payment Tokenisation Specification-Technical Framework [EB/OL]. [2015-03-01]. http://www.emvco.com/ download agreement.aspx?id=945
- [17] Host-based Card Emulation [EB/OL]. [2015-03-01], http://developer.android.com

作者简介



张大伟,北京交通大学计算 机与信息技术学院讲师;主 要从事可信计算、智能卡安 全方向的教学、科研工作。



郭烜,北京交通大学计算机 与信息技术学院在读硕士 研究生;从事移动安全方向 的研究。



韩臻,北京交诵大学计算机 与信息技术学院教授、博士 生导师,中国计算机学会信 息保密专委会副主任委员, 教育部高等学校信息安全 专业教学指导委员会副主 任委员;从事信息安全体系 结构和可信计算技术方面 的研究和教学工作。

中兴通讯技术 44 2015年10月 第21卷第5期 Oct. 2015 Vol.21 No.5