

宽带 VPN 网络密钥管理的研究应用

Research and Application of Key Management Based on the Broadband VPN Network

摘要: 本文主要基于中低速 VPN 网络环境的几种密钥管理协议出发, 引出适合在高速 VPN 网络环境下的 SKIP 密钥管理协议, 然后对该协议及其特点进行分析, 并结合 IPSEC 和 VPN, 从密钥的产生, 证书的颁发和网络框架等三个方面出发, 提出基于 SKIP 协议的密钥管理模型, 最后结合宽带 VPN 网络的 IPSEC 隧道和传输两种模式在 LINUX 操作系统中实现。

关键词: 密钥管理 宽带 VPN SKIP 协议

1 引言

目前, 国内外密钥管理主要应用于中低速的 VPN 产品中, 基本上都采用基于对称密码体制的密钥管理方式, 随着网络速度不断提高, 现有的密钥管理已日渐不适应宽带 VPN 环境, 一般来讲, 宽带 VPN 的网络环境是指网络传输速度每秒达到 1000M 字节的虚拟专用网络。

对于网络安全技术的核心部分——密钥管理技术的研究已经有了很长的历史, 在此过程中, IETF 制定了几个主要的密钥管理协议, Internet 安全关联和密钥管理协议 (Internet Security Association and Key Management Protocol, ISAKMP), Internet 密钥交换协议 (Internet Key Exchange, IKE), Oakley 密钥交换协议, Photuris 密钥管理协议, Internet 简单密钥管理协议 (Simple Key-Management for Internet Protocols, SKIP 协议), 这五种协议都用 ESP (Encapsulated Security Payload) 和 AH (Authentication Header) 对 IP 数据包提供安全保护, 其中 ISAKMP, Oakley, IKE 还需要建立起双方之间的安全关联, 安全关联 (Security Association, SA) 是两个或多个实体间

的关系, 描述实体间如何利用安全服务进行安全通信, 它们通过专门的密钥管理信息包建立双方需要的密钥, 然后才能进行安全通信, 因为需要专门的管理信息包, 在突发事件中应变能力较差, 特别是在密钥更新的过程中常常会带来通信的延迟, 在高速网络环境下, 需要频繁的发布密钥管理包, 不仅加重了网络负担, 而且在更新过程中出现丢包, 需要重传, 加大了网络的延迟, 因此, 它们都不适合在高速网络环境下进行密钥管理。

2 SKIP 协议及特点

2.1 SKIP 协议概述

SKIP 协议是服务于面向无会话的数据包协议如 IPv4 和 IPv6 的密钥管理机制, 基于内嵌密钥的密钥管理协议, 每个数据包都被一个密钥加密, 这个密钥包含在数据包中同时又被另一个事先已被通信双方共享的密钥加密, SKIP 协议使用经过鉴别对方的公钥值和自己的私钥来生成双方所共享的密钥, 在每个 IPsec 通信包中都含有密钥信息, 这样可以实现一包一密钥, 满足随时

实现密钥的更新, 而不需要专门的密钥管理信息包, 不会给通信带来延迟, 这对于密钥更新频繁的环境特别有用, 例如在一个配置策略为 100M 字节就要更新密钥的千兆环境中, 每秒就要更新密钥, 如果采用有连接状态的密钥管理, 就要频繁的发布密钥管理包, 不仅加重了网络负担, 而且在更新过程中如果出现丢包, 需要重传, 加大了网络的延迟。

2.2 SKIP 协议特点

SKIP 协议采用无连接状态的密钥更新, 可以不经先协商而随时更新密钥, 若两个节点都已经对方节点的公钥证书, 则不需要额外的密钥交换包, 因为到来的数据包中已经包含供接收节点计算共享密钥, 并且正确响应的足够信息, 正是由于这个轻量级特点, 当主机正与许多对等主机通信时, SKIP 协议对错误的恢复 (如系统重新启动) 将会非常快, SKIP 协议能防御常见的攻击: 对抗中间人攻击, SKIP 协议使用鉴别过的 Diffie-Hellman 公钥值, 因为这个鉴别值在获取公钥证书时, 要对发布证书的实体的数字签名进行验证, 通过使用会话密钥

和主密钥, SKIP 协议能对抗已知/选择密钥攻击,正是基于它所选用的加密算法能够对抗已知/选择明文攻击;对抗拒绝服务攻击,SKIP 协议预先计算并缓存主密钥。

SKIP 协议的不足是由于每个包都包含密钥信息,减少了每包的数据的传输量,相对而言每包的传输效率变低,但对于高速环境而言,这种开销相对发送密钥交换包和丢包等造成的通信延迟而言,影响很小。在宽带 VPN 网络环境中,若采用 ISAKMP、Oakley、IKE、Photuris 或 SKEME 等密钥管理协议,必然会频繁发送密钥更新包,如果密钥更新包丢失,则需重传,这将大大影响通信效率;而采用 SKIP 协议,则可以随时对密钥进行更新,而无需发送专有的密钥管理信息包。因此在宽带 VPN 环境中,国内外的发展趋势是尽量不采用象 ISAKMP、Oakley、IKE、Photuris 或 SKEME 等有连接状态的密钥管理协议,主要采用无连接状态的 SKIP 密钥管理协议。

正是由于 SKIP 协议不需要在建立连接之前进行连接会话和实时传输时对数据包连接状态要求,及对网络攻击的其本身具有的预防等特点,提出一种宽带网络 VPN 环境下的密钥管理和密钥交换解决实施方案,通过宽带 VPN 网络环境中实现与 IPsec 的结合的方案。通过与 PKI (Public Key Infrastructure) 相结合,颁发和识别 x.509 数字证书,支持证书撤销列表 (CRL),支持目录服务 (LDAP V3),提供支持第三方 CA 的接口,在 LINUX 操作系统中实现 SKIP 协议的密钥管理。

3 实现原理

3.1 VPN 设备数字证书的产生、分发、撤销及设备并为第三方 CA 提供接口

如图 1 所示,设备数字证书在 CA 上产生,采用在线方式来分发和撤销设备的数字证书,设备的私钥及 CA 的公钥采用离线方式(比如:

通过智能卡)分发,同时为了适应宽带 VPN 网络环境,这里采取“缓存证书信息”的措施,即将常用的其他设备的数字证书存放在本地的缓存中,当需要其他设备的数字证书时,首先在“证书信息缓存库”中查找有无对方的数字证书,如果没有才到公共的“证书信息库”中获取,当在 CA 上撤销某个设备的数字证书时,需要通知相应设备以刷新“证书信息缓存库”中的信息。同时为了提供对第三方 CA 的支持,系统颁发的数字证书将严格遵从 X.509 V3 标准,提供不同类型和不同系统之间的证书的互通性和互操作性。

3.2 基于 LINUX 操作系统的 SKIP 密钥管理协议与 IPsec 相结合在宽带 VPN 网络中的实现

在 LINUX 操作系统下实现 SKIP 协议与 IPsec 相结合的体系结构如图 2 所示。在图 2 中,SKIP 密钥管理器负责从证书信息库中提取其他安全网关的公钥,验证该公钥的真实性,并按照图 1 所示的密钥产生流程最终将瞬时密钥 K_p 存入“核心密钥 cache”中,“SKIP 协议流模块”与“IPsec 核心模块”位于网络接口层与 IP 层之间。当一个 IP 数据包要输出时,IPsec 核心模块查找“系统策略库”以决定是否对该 IP 数据包实施 IPsec 处理,如果需要对该 IP 数据包实施 IPsec 处理,则填充 IPsec 头,IPsec 头的位置依 AH 或 ESP 的工作模式而定,如果是工作在传输模式,则 IPsec 头位于原始 IP 头之后,位于上层协议数据之前;如果是工作在隧道模式,则 IPsec 头位于

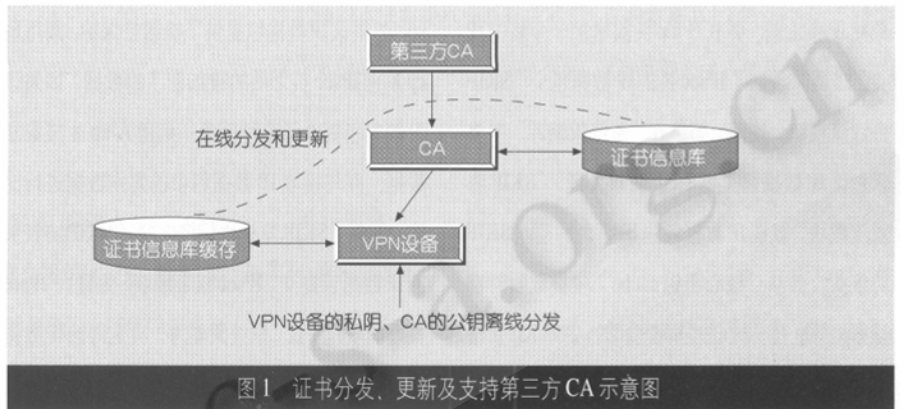


图 1 证书分发、更新及支持第三方 CA 示意图

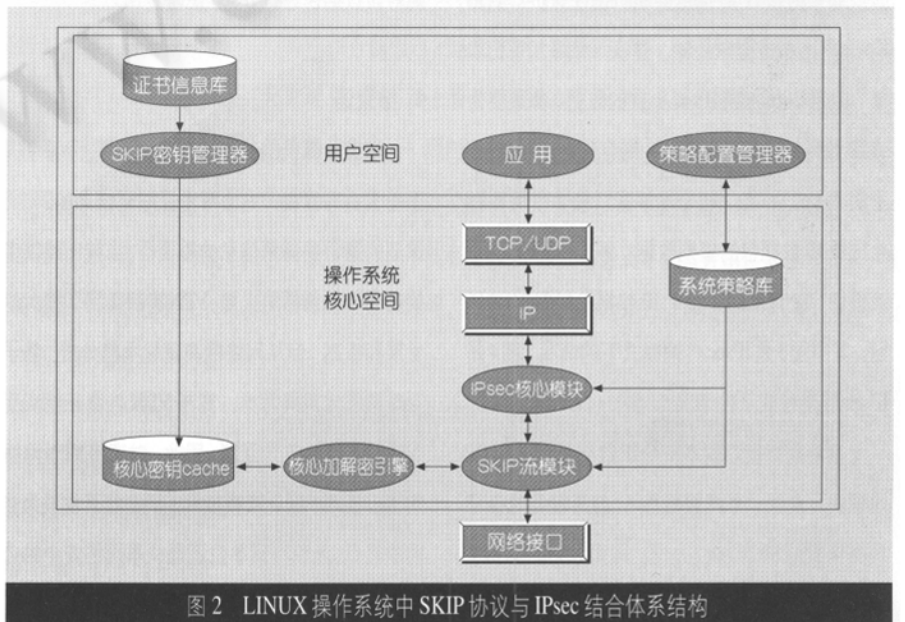


图 2 LINUX 操作系统中 SKIP 协议与 IPsec 结合体系结构

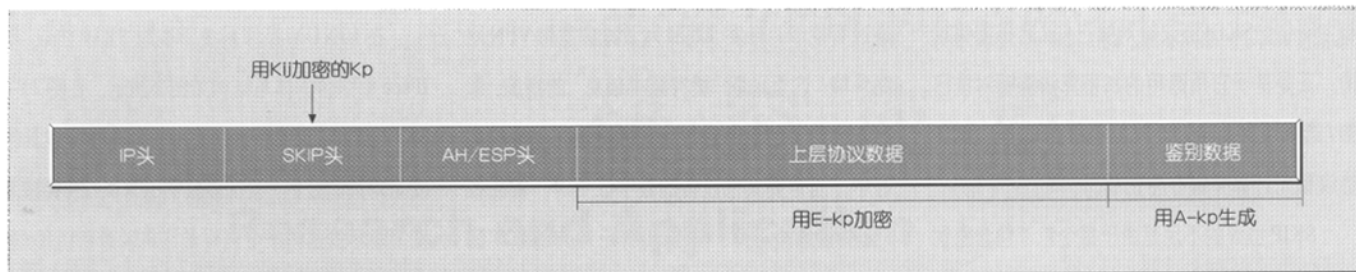


图3 传输模式下, 经 SKIP 协议流模块处理后 IP 数据包结构示意图



图4 隧道模式下, 经 SKIP 协议流模块处理后 IP 数据包结构示意图

原始 IP 头之前, 并在 IPsec 头前增加一个新的 IP 头。然后将增加了 IPsec 头的 IP 数据包交“SKIP 协议流模块”处理。如果在“系统策略库”中要求对该 IP 数据包实施 SKIP 协议处理, “SKIP 协议流模块”就在 IP 数据包的 IP 头之后插入 SKIP 协议头, 并从“核心密钥 cache”中提取瞬时密钥 Kp, Kp 在“核心加解密引擎”中用 Kij 加密之后填入 SKIP 协议头中。

如果为该 IP 数据包实施机密性保护, 则由 Kp 分离出加密密钥 E-kp, 并在“核心加解密引擎”中用 E-kp 加密 IPsec 头后的数据; 如果要为该 IP 数据包提供鉴别服务, 则有 Kp 分离出鉴别密钥 A-kp, 并在“核心加解密引擎”中用 E-kp 生成原 IP 数据包的鉴别数据, 经过“SKIP 协议流模块”处理之后, 整个 IP 数据包如图 3、4 所示, 其中图 3 是 IPsec 传输模式下的情况, 图 4 是 IPsec 隧道模式下的情况。

当从网络接口输入一个 IP 数据包时, “SKIP 流模块”查找“系统策略库”, 如果需要对该 IP 数据包实施 SKIP 协议处理, 则用 Kij 解密 SKIP 协议头中的 Kp, 并由 Kp 分离 E-kp 和 (或) A-

kp, 如果该 IP 数据包提供了机密性保护, 则用 E-kp 解密 IPsec 头之后的被加密了的数据, 如果该 IP 数据包提供了鉴别服务, 则用 A-kp 生成鉴别数据, 并与接收 IP 数据包中的鉴别数据进行比较, 最后“SKIP 流模块”将去掉了 SKIP 协议头的 IP 数据包提交“IPsec 核心模块”处理, “IPsec 核心模块”查找“系统策略库”决定对该 IP 数据包是否事实 IPsec 处理, 如果需要进行 IPsec 处理, 则对该数据包进行 IPsec 处理。

4 结束语

随着计算机的普及和互联网发展, 无论个人还是企业等, 在一方面享受互联网信息的同时, 深刻的意识到保密信息的重要性, 当前出现很多的安全产品包括防火墙、VPN 等都得到了很大的发展和提高, 但从网络的高速化角度分析, 基于互联网和专用网考虑, 宽带 VPN 才真正能实现了远程网络的安全互联, 因此, 对宽带 VPN 网络的核心技术—密钥交换技术的研究和开发成为当前的热点, 无论科研单位还是从事网络安全的公司, 企业都投入了很大的财力、物力, 本文即从

该角度出发, 提出适于宽带 VPN 网络的密钥管理技术。■

参考文献

- 1 Germano Caronni, Hannes Lubich etc, "SKIP - Securing the Internet", IEEE Computer Society Press, 1996.
- 2 B. Gleeson, A. Lin etc, "A framework for IP Based Virtual Private Networks", RFC2764 February 2000.
- 3 H. K. Orman, "The OAKLEY Key Determination Protocol", Internet draft, work in progress, May 1996.
- 4 Ashar Aziz Tom Markson Hemma Prafullchandra, "Simple Key-Management for Internet Protocols (SKIP)", April 1997.
- 5 D. Maughan, "Internet Security Association and Key Management Protocol", RFC2408 November 1998.