北京信息科技大学

（楷体1号居中）

**毕业设计（论文）**

（楷体初号加粗居中）

**题 目：** 安卓中间人攻击的研究与实现

**学 院：** 计算机学院

**专 业：** 计算机科学与技术

**学生姓名：**计科1302 **班级/学号** 2013011172

**指导老师/督导老师：** 路旭强

**起止时间：**2007年 月 日 **至** 2007年 月 日

（以上宋体四号居中）

**摘 要**

（宋体、三号、加粗、居中）

随着网络信息技术的快速发展和普及，尤其是近年来无线接入技术和和移动终端技术的飞速发展，无线局域网已经成为人们工作和日常生活的必须。同时由于底层网络协议的不安全，导致主机对接受到的数据盲目信任，以至于让数据的传输不安全。中间人攻击（MITM）由于攻击方式简单，难于察觉等特点，成为危害无线局域网的主要方式。生活在局域网随处可见的环境下，了解一些网络数据传输原理和熟悉普遍的局域网攻击方式是很有必要的。

本文对ARP协议的内容、工作原理和协议漏洞有一定详细的介绍，并介绍了ARP欺骗攻击的原理和基本的防御方法。开发了一款运行在安卓系统上的应用，该应用实现了局域网ARP欺骗攻击和防御，主要功能有断网攻击、数据嗅探、HTTP数据劫持、和防御ARP欺骗攻击。通过该应用，普通用户可以体验ARP欺骗攻击的危害，加深对局域网安全的认识；安全研究人员可以学习ARP欺骗的原理和检测局域网是否安全。

（宋体、五号）

**关键词：**（3~8个词）中间人攻击； ARP欺骗； 局域网安全 ； 安卓；

数据劫持；

注：**关键词：**（宋体、五号、加粗） ；□□□□□□（宋体、五号）

**Abstract**

(Times New Roman、16磅、加粗、居中)

（Times New Roman 、12磅）

With the rapid development and popularization of network information technology, especially in recent years, the rapid development of wireless access technology and mobile terminal technology, wireless LAN has become a must for people to work and daily life. At the same time due to underlying network protocol insecurity, resulting in the host to blindly trust received data, so that the transmission of data is not safe. Man-in-the-middle attack (MITM) is the main way to harm wireless LANs because of the simple attack mode and difficult to detect. Living in the local area network can be seen everywhere in the environment, to understand some of the principles of network data transmission and familiar with the common LAN attack is necessary.

This article describes the contents of ARP protocol, working principle and protocol vulnerabilities, and introduces the principle of ARP spoofing attack and the basic defense method. Has developed an application running on the Android system, the application implements LAN ARP spoofing attack and defense, the main features are broken network attacks, data sniffing, HTTP data hijacking, and defense ARP spoofing attacks. Through this application, ordinary users can experience the dangers of ARP spoofing attacks, deepen the understanding of LAN security; security researchers can learn the principle of ARP spoofing and detect whether the LAN security.

**Keywords:** ( 3~8 words) **Man-in-the-middle attack; MITM; ARP spoofing; Android; Data hijacking; LAN security;**

注：**Keywords:** 12磅加粗 ； □□□□□□ 12磅

**目 录**

（宋体、三号、加粗、居中）

[**摘要** （摘要） …………………………………………………………………………I](#摘要)

[（Abstract）……………………………………………………………………… II](#Abstract)

**第一章** 概述 …………………………………………………………………………

1.1 □□□□□□□□□□□□□□□□ ……………………………………

1.2 □□□□□□□□□□□□□□□□ ……………………………………

**第二章** □□□□□□□□□□□□□□□□ ……………………………………

2.1 □□□□□□□□□□□□□□□□ ……………………………………

2.2 □□□□□□□□□□□□□□□□ ……………………………………

∶

∶

**第X章** □□□□□□□□□□□□□□□□ …………………………………

**结束语** …………………………………

**参考文献** …………………………………

注：1 摘要、章、结束语、参考文献：（宋体、小四、加粗、居左）；

2 节：（宋体、五号）；

3 中文摘要、英文摘要、目录的页码依次编排用“Ⅰ、Ⅱ、Ⅲ …”罗马数字（宋体、小五号、居中、底部）。

**第一章 概述**（宋体、三号、加粗、居中）

本章主要（宋体、五号）

**1.1 什么是中间人攻击和ARP欺骗**（宋体、小四、加粗）

在计算机安全中，中间人攻击（Man-in-the-middle Attack，MITM）是一种“间接”的入侵攻击，攻击者扮演“中间人”的角色，秘密的转播和修改两台相互信任主机间的通信。

在计算机网络中，ARP欺骗、ARP缓存中毒或ARP毒化路由是一种被攻击者用来发送具有欺骗性的ARP消息到局域网中的技术。

（宋体、五号）

**1.2**  **ARP协议的工作原理和ARP欺骗的原理**（宋体、小四、加粗）

**1.2.1 ARP工作原理**（宋体、五号、加粗）

ARP（Address Resolution Protocol）地址解析协议是用于将网络层地址（IP地址32位）解析为链路层地址（MAC地址48位）的链路层协议。在局域网中，主机间的是以“帧”为单位进行信息传输的，一台主机要和另一台主机进行通信，必须知道目标主机的MAC地址。“地址解析”就是在主机发送“帧”之前把目标主机的IP地址转换成MAC地址的过程。ARP协议的基本作用就是通过目标主机的IP地址来获取目标主机的MAC地址。

查询IP地址和 MAC地址的映射

无 有

主机A的ARP缓存表

发送ARP请求

直接发送数据

更新ARP缓存

回复主机A的ARP请求

**图1 局域网ARP工作原理**

图1展示了局域网中ARP的工作原理。在局域网中，每一台主机都有一个ARP缓存表，这个表保存了该局域网中主机的IP地址和MAC地址的映射关系。在图一中，主机A要向主机B发送数据，在主机A发送数据之前，要把目标主机B的IP地址和MAC地址封装到数据包里，起初主机A只知道主机B的IP地址，而不知道MAC地址。主机A会根据目标主机B的IP地址去ARP缓存表找到和目标IP对应的MAC地址，如果找到了对应的IP-MAC地址，则主机A把目标主机B的IP和MAC地址封装后，根据主机B的MAC地址直接发送数据包。如果没有找到IP-MAC映射关系，主机A会广播一个包含目标主机B的IP地址的ARP请求的数据帧到局域网的所有主机，目标主机B收到该ARP请求后会向主机A发送一个包含自己IP-MAC地址对应的ARP应答包。主机A收到目标主机B的ARP应答包后会更新本地的ARP缓存表，并根据目标主机B的MAC地址发送数据包。

**1.2.2 ARP协议的漏洞**（宋体、五号、加粗）

ARP协议是一个高效的数据链路层协议，但也是一个“无状态” 协议，ARP协议是建立在网络中各个主机互相信任的基础上的，因此其本身就存在设计上的缺陷，主要有下面三个方面：

1. ARP协议没有认证机制，ARP请求是以广播形式发送的且即使没有发送ARP请求，局域网中的所有主机都可以发送ARP应答包，主机不会验证收到的ARP应答包是否是目标主机发送的，只要收到的ARP应答包是有效的就把收到的IP-MAC地址刷新到本地ARP缓存表中。
2. ARP缓存表默认是动态更新的，IP-MAC地址映射有一个到期时间，ARP缓存并不维护IP-MAC地址映射的状态，也不进行认证，因此，ARP协议本身不能保证IP-MAC地址映射永远都是正确的，它只能保证该映射在得到正确ARP应答包至下一个ARP应答包之间的一定时间内是有效的。

**1.2.3 ARP欺骗的原理**

在1.2.2中提出了ARP协议的设计缺陷，ARP协议没有“连接”，它没有认证机制，对所有的ARP请求和应答都不做校验，并且ARP缓存表是动态更新的，只要收到ARP应答包就刷新缓存表，下图2展示了ARP欺骗的原理。

ARP缓存表

192.168.0.3 02-02-02-02-02-02

IP：192.168.0.1

MAC：01-01-01-01-01-01

我是192.168.0.3

我的MAC地址是

02-02-02-02-02-02

ARP缓存表

192.168.0.1 02-02-02-02-02-02

我是192.168.0.1

我的MAC地址是

02-02-02-02-02-02

IP：192.168.0.2

MAC：02-02-02-02-02-02

IP：192.168.0.3

MAC：03-03-03-03-03-03

图2 ARP欺骗原理

上图2展示了局域网ARP欺骗的基本过程，有一台网关，两台主机，它们各自的IP-MAC地址映射如下：

网关G：

IP地址：192.168.0.1

MAC地址：01-01-01-01-01-01

主机A：

IP地址：192.168.0.2

MAC地址：02-02-02-02-02-02

主机B：

IP地址：192.168.0.3

MAC地址：03-03-03-03-03-03

主机A是攻击者，网关G和主机B是被攻击者，攻击者A分别向网关G和主机B投ARP毒。①攻击者A广播ARP请求报文来获取G的MAC地址，再根据G的MAC地址向网关G发送内容为主机B的IP地址和主机A的MAC地址的伪造的ARP响应报文，网关G根据响应报文更新本地ARP缓存，网关G的缓存表结果为：

网关G的ARP缓存表

主机B的IP地址 192.168.0.3 主机A的MAC地址 02-02-02-02-02-02

这样网关G本来要发往主机B的报文就会发往主机A。②攻击者A广播ARP请求报文来获取主机B的MAC地址，再根据B的MAC地址向主机B发送内容为网关G的IP地址和主机A的MAC地址的伪造的ARP响应报文，主机B根据响应报文更新本地ARP缓存，结果为：

主机B的ARP缓存表

网关G的IP地址 192.168.0.3 主机A的MAC地址 02-02-02-02-02-02

经过上面两次ARP投毒，网关原来要发送给主机B的报文会发送到主机A上，主机B原来要发送给网关的报文会发送给主机A，这样主机A就可以秘密的获取主机B和网关G之间的通信数据。

（宋体、五号）

**1.3 本课题的主要原理和功能**

**1.3.1 课题的主要原理**

**1.3.2 课题的实现的功能**

**1.4 论文的组织结构**

（行距：最小值，18磅）

注：1论文正文的页码依次编排用“1、2、3 …”数字（宋体、小五号、居中、底部）