## 五邑大学

# 毕业设计说明书

毕业设计题目: 以太网卡监管系统开发

学院	(部)	智能制造学部	
专	<u>₩</u>	通信工程	
学	号	3117000096	
学生姓名		张学勤	
指导教师		张先勇 教授	
完成日期		2019年4月26日	

## 摘要

自 1994 年 5 月 17 日中国接入互联网至今,这二十五年间网络令我们的生活出现了 天翻地覆的变化。因为网络,我们打破了空间的壁垒,掌握全球资讯;因为网络,我们 打破了时间限制,全天候网上冲浪。

在改变的背后,我们不应忽略一群为现今多姿多彩的便捷生活孜孜不倦地奋斗的人——网络工程师。随着经济和互联网的不断发展,计算机网络的高素质从业人员需求将持续扩大。然而网络的学习并非是易事,该学科知识点的零散以及网络协议的抽象,提高了学习门槛,网络的学习必须立足文本结合实践。

该系统立足于为"准网络工程师"们提供一个友好的计算机网络的学习平台,为网络工程师们提供一款便携使用的网络工具,解决基本的网络排错,局域网信息统计等相关问题。

该系统使用了当前流行的 Python 作为主要编程语言,图形用户界面选用了 PyQt5 这一具有跨平台能力的图形库,运行平台选择的是 Linux。

该系统功能完备,可满足网络工程师对以太网监管的绝大部分的需求,如以本地局域网进行信息收集,数据包的捕获,过滤器的应用等。

关键字: 协议分析,局域网监听,嗅探技术

Abstract

Since China's access to the Internet on May 17, 1994, the Internet has made a dramatic

change in our lives over the past 25 years. Because of the network, we broke the barriers of

space and mastered global information; because of the network, we broke the time limit and

surfed around the clock.

Behind the changes, we should not neglect a group of people who work tirelessly for

today's colorful and convenient life - network engineers. With the continuous development of

the economy and the Internet, the demand for highly qualified employees of computer networks

will continue to expand. However, the study of the network is not an easy task. The

fragmentation of the knowledge points of the discipline and the abstraction of the network

protocol raise the threshold of learning. Learning of the network should based on text and

practice.

This system is based on providing a friendly computer network learning platform for

"quasi-network engineers", providing network engineers with a portable network tool to solve

basic network troubleshooting, like LAN information statistics and other related issues.

This system uses the current popular Python as the main programming language. The

graphical user interface uses PyQt5, it's a cross-platform graphics library, run for Linux

computer operation system.

This system is fully functional and can meet the needs of network engineers for most of

Ethernet supervision, such as information collection on local LAN, data packet capture, and

filter application.

**Keywords**: protocol analysis, LAN monitoring, sniffing technology

II

## 目 录

摘	要.		Ι
Ab	stract	I	Ι
目	录.	II	Ι
第	1章	绪论	1
	1. 1	课题背景	1
	1.2	课题目的和意义	2
	1.3	国内外文献综述	3
第	2 章	相关知识	7
	2. 1	计算机网络知识	7
		2.1.1 网络层次划分及其功能	7
		2.1.2 数据包封装与解封	8
		2.1.3 主机间通信过程	9
	2. 2	地址与端口1	0
		2. 2. 1 MAC 地址 1	0
		2. 2. 2 IP 地址	1
		2.2.3 端口号	4
	2. 3	开发涉及知识1	5
		2.3.1 嗅探技术 1	5
		2.3.2 ARP 攻击技术1	5
第	3 章	可行性与需求分析1	7
	3. 1	系统可行性研究 1	7
		3.1.1 技术可行性 1	7
		3.1.2 经济可行性 1	7
		3.1.3 社会可行性 1	7
	3. 2	系统需求分析 1	8
		3.2.1 需求获取 1	8
		3.2.2 分析需求 1	9
第	4 章	系统总体设计 22	2
	4. 1	划分子系统 2	2
	4. 2	子系统模块结构 2	3
	4. 3	软件架构图 2	5
	4. 4	软件流程图 2	6
第	5 章	系统详细设计与实现 2	8
	5. 1	界面设计 2	8
	5. 2	界面实现2	9
	5.3	模块详细设计3	2
	5. 4	模块实现3	5
第	6 章	性能分析 4	4
	6. 1	测试环境 4	4
		6.1.1 测试概述 4	4

## 目录

6.1.2 主机环境	44
6.1.3 宿主机信息	46
6.2 软件测试	47
总结与展望	51
致 谢	53
参考文献	54

## 第1章 绪论

#### 1.1 课题背景

近年来,我国的互联网发展一直呈现着一片欣欣向荣的景象。据《中国互联网发展报告(2019年2月)》指出,截至2018年12月,国内网民规模为8.29亿,互联网的普及率已达59.6%,需要特别指出的是,这是自2013以来连续五年内持续的增长,且每年均有百分之二以上的稳定攀升<sup>[1]</sup>。取得如此骄人的成绩,首先是互联网基础设施不断完善,有了基础设备才有了接入网络的入口,其次是网络战略的不断深化,互联网服务持续的渗透,使得网络的使用在各个行业中都大放异彩。

如今互联网的发展让我们的生活产生了巨大变迁。在计算机和网络通信高速发展,以及政府大力倡导的"互联网+"战略的双重"攻势"下,居民生活方式产生了前所未有史无前例的巨变。网络购物的出现使得人们从"出门——挑选——结账——运输"繁琐的购物模式,简化为"挑选——结账"的消费方式,极大地简化了的操作流程,减轻了消费者的顾虑之忧。长途出行中"一票难求"的窘境曾经是阻碍大家远行的障碍,如今实名认证网络购票不仅方便快捷而且十分安全,为顺利出行提供了新的解决方式。崇尚美食一直都是中国人孜孜不倦的追求,这造就了国内庞大的餐饮市场,互联网结合餐饮业,诞生出的网络订餐便捷应用,解决了无数都市白领餐饮的需求,已广泛得到消费者的认可与青睐<sup>[2]</sup>。

互联网的发展日新月异,正在不断刷新我们对生活新的认识。然而对于互联网的发展我们绝对不能忽视对其起着奠基的作用计算机网络。

可是不论是计算机网络的教学还是学习之路都并不平坦。在教学过程中,由于计算机网络理论知识偏多,因此教学重心十分自然地向理论教学倾斜,实践教学变为辅导的手段的教学模式。导致即使学生用心学,但苦于理论知识难以理解,实践机会不足,教学的效果并不如意,更不用说满足新形势下社会对大学生真正需求<sup>[3]</sup>。在学习过程中,以学生的视角来看,计算机网络一般是大二必修的计算机基础学科,由于该学科融合了通信工程与计算机基础知识,知识的联系紧密度并不太高,在学习完一个模块后,知识大致有个梗概,可几周过后由于缺乏相应的实践内容辅助记忆,也忘记得差不多了。尤其是网络的分层结构,无论教师如何多次强调要去背诵,在没有实践操作情况下,忘记是十分轻而易举的事情。这将导致在在日后学习网络相关协议的学习中显现出明显的力

不从心,例外对于协议的学习,大多数同学只朦胧知道有协议头字段这个概念,但是协议字段究竟有什么真实意义,大多数同学的只是人云亦云,知其然却不知所以然。

网络人才的培养发展并不乐观,但对于网络人才尤其是高素质人才的需求却十分急切。据一份针对川渝地区网络公司及政府部门的分析<sup>[4]</sup>指出,目前计算机网络专业的岗位主要分为五大类,计算机网络组建、网络系统的管理、网站的开发与组建、计算机及网络产品的维护维修与销售。这些岗位都对计算机网络知识能力有或多或少的要求。如今网络已经渗透到各行各业,对应于网络相关从业的要求也越来越高,对于网络设备的调试、安装,网络的组建、管理、维护工作都将对网络从业人员提出新的挑战。新技术当然将会不断涌现,这只是表面现象,对于从业人员务必须会戳破现象去看本质,网络基本功知识才是成为高素质人才的根本竞争力。

#### 1.2 课题目的和意义

本课题的主要目的可分为以下两点:其一是为网络初学者扫清部分学习障碍,其二是为网络从业者提供一款集成式的局域网监管软件。

对于网络初学者而言,计算机网络学习的痛点有以下几个方面。其是一是理解网络的组成,计算机网络是通信技术与计算机网络相互结合的学科,其中包含了硬件与软件的结合,以及通信子网与资源子网的结合。如何迅速地理清这部分内容,对后续的学习十分重要。其二是对网络协议的学习,网络协议是计算机网络学习的根本,网络的沟通是通过一个个协议之间进行联系的。其三部分是网络的分类,对于初学者而言如何正确区分局域网、城域网、广域网仅仅从区域大小上进行区分是不够的,我们还需要通过网络层面上识别。其四部分就是理解好 TCP/IP 协议族,这一步是将网络学习中零碎的知识进行有机的整合,通过将我们的知识在 TCP/IP 结构上进行归类,让我们将知识的一个个小点化成一个面,最后组成一个立体的思维结构[5]。

本研究的主要目的是为网络初学者攻破上述后三个方面,即网络协议的学习,网络的分类,理解好 TCP/IP 协议族。对于网络协议的学习,该研究成果能够对互联网绝大多数主流应用的数据包进行解析,其解析可分为精简信息以及详细信息。对于精简信息,关注点落在数据包的相关地址上面,以及该协议的封装层次的展示,而对于详细信息,数据包将被进行字节的解析,通过结果来呈现出数据包蕴藏的信息是什么,从而让学习过程中本来虚无飘渺的网络协议头字段瞬间变的真实起来。关于网络分类的学习,该研

究成果提供了一个辅助功能可对 IP 地址进行信息的查询,初学者大多对于私有 IP 和公 网 IP 只有一个概念不清楚其中的差异在哪里,公网 IP 有什么特殊的地方。通过这个 IP 查询的辅助工具,可以很容易地告诉学习者,公网 IP 其对应信息是哪些,便捷的及是反馈机制,有助于对局域网和广域网的区分从地理的大小提升到 IP 地址的不同上。对于 TCP/IP 协议族的学习,着力点在于让学习者明晰各个网络层次划分关系的不同,尤其是重要的学习是在网络层(IP)与传输层(TCP/UDP)上面,对于这些主流的协议,该研究成果十分完善地对其进行了详尽的解析,务求令初学者能够看到数据包中各个字段的准确解析。

对于网络的从业者,他们的需求与网络使用者有所不同,他们需要的不仅仅是网络数据包的查看工具,他们更多时候需要处理的对象甚至并不是自己的主机而是存在于局域网的主机,所以该课题成果试图覆盖更广阔的使用人群。因此为从业者提供了如下的功能,局域网主机扫描与信息导出,对某台局域网主机进行数据包的捕获,对于网络协议的过滤功能,对于网络信息的统计绘图,对于计算机术语的查询。

本课题实际目的是明显的,该课题为计算机网络的初学者提供了一个简单易用的平台,使得他们可以对计算机网络拥有一个"可视化"的理解,加深对计算机网络知识的理解与认识,从畏惧网络都理解网络。为网络从业者提供一个简易携带,开箱即可使用的网络协议分析工具,使得繁复的网络资源信息统计与记录变得简便而迅速。

#### 1.3 国内外文献综述

本研究使用的主要技术为网络嗅探技术。

嗅探器(Sniffer)国外主要使用的专业名词为(Packet analyzer),直译为数据包分析仪(以下使用嗅探器代之),它可以是硬件或是软件构成的系统,其主要目的是对流经数字网络或一部分网络的网络流量进行截取和记录<sup>[6]</sup>。经常与之成对出现的还有一个名词(Packet capture),直译为数据包捕获,这主要强调的是对网络流量进行截获和记录这个动作。其中需要指出的是,在国内嗅探器与数据分析仪器最大的区别在于,嗅探器一般为纯软件实现,而数据分析仪器绝大多数会包含硬件部分,但它们的职能是相类似的。

嗅探器的工作原理可大致分为以下三类,其一是中间人攻击的嗅探原理,其二是基于 ARP 欺骗的网络欺骗(Spoof)原理,其三是网卡设置为混杂模式的嗅探原理,对于

第三中方式,需要补充说明,一般网卡的工作方式可分为四种模式,以下依照收发数据包的"范围"由小到大进行讲解。直接方式,在该模式下只有目的网卡才允许接收数据,在以太网帧表现为接收目的地址为本机 MAC 的数据包;组播模式,在该模式下网卡能接收到组播数据包,在以太网帧表现为接收所有多播数据帧无论自己是否为组内成员;广播模式,在该模式下网卡能接收到网络中的广播数据,在以太网帧表现为接收 MAC 地址为 0xFFFFFF 的广播帧;混杂模式,在该模式下网卡能够接收网络中一切通过的数据。[7] 网卡的默认工作模式包含直接模式与广播模式。

嗅探器与数据包分析技术是许多安全软件实施的基础,该技术应用已在业内国内外的应用软件中得到了较为完善的发展,下面我们将回顾利用该技术为核心所研发的一系列软件。

#### Wireshark

Wireshark 是一款免费的开源数据包分析工具。它是一款可用于网络故障排除、分析、通信协议研发和教学的软件。该软件啊最初命名为 Ethereal,于 2006 年 5 月由于项目商标的问题,更名为 Wireshark。Wireshark 使用的 pcap 数据包格式是跨平台的,它能运行于各大操作系统平台之上,如 Unix-类系统,微软,苹果<sup>[8]</sup>。下图为 Wireshark 运行的界面。

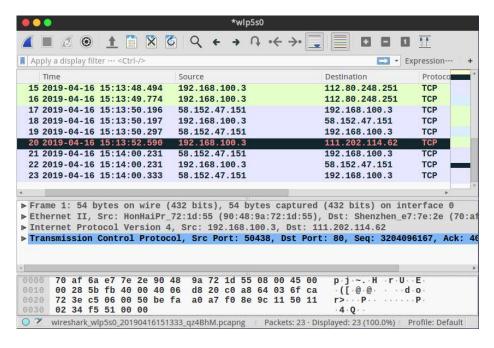


图 1.1 Wireshark 运行界面

#### **Tcpdump**

Tcpdump 是一款通用的数据包分析软件,它通过命令行运行。它允许用户显示通过计算机所连接的网络传输中收发的 TCP/IP 以及其他数据包。该软件基于 BSD 许可证分发,属于免费软件。Tcpdump 使用与大多数类 Unix 操作系统,如 Linux、Solaris、FreeBSD、NetBSD、OpenBSD、OpenWrt、macOS、HP-UX、AIX等,在上述系统中 Tcpdump 利用 libpcap 库进行捕获数据包,在 Windows 系统中则使用 WinPcap 库,其对应软件名为 WinDump。

```
Terminal

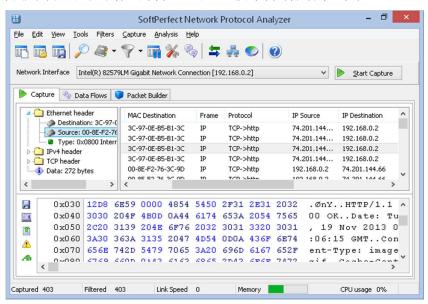
* ~ > sudo tcpdump -i wlp5s0 -c 5
tcpdump: verbose output suppressed, use -v or -vv for full protocol decode
listening on wlp5s0, link-type EN10MB (Ethernet), capture size 262144 bytes
15:16:10.174695 IP n058152047151.netvigator.com.32734 > 192.168.100.3.59154
: Flags [P.], seq 2189259992:2189260850, ack 1352549544, win 91, options [n
op,nop,TS val 1592118672 ecr 2164784024], length 858
15:16:10.176045 IP 192.168.100.3.59154 > n058152047151.netvigator.com.32734
: Flags [P.], seq 1:976, ack 858, win 1444, options [nop,nop,TS val 2164793
957 ecr 1592118672], length 975
15:16:10.277198 IP n058152047151.netvigator.com.32734 > 192.168.100.3.59154
: Flags [.], ack 976, win 91, options [nop,nop,TS val 1592118697 ecr 216479
3957], length 0
15:16:15.191251 ARP, Request who-has 192.168.100.3 tell 192.168.100.1, leng
th 28
15:16:15.191272 ARP, Reply 192.168.100.3 is-at 90:48:9a:72:1d:55 (oui Unknown), length 28
5 packets captured
5 packets captured
5 packets received by filter
0 packets dropped by kernel

* ~ >
```

图 1.2 Tcpdump 命令行运行

#### Softperfect Network Protocol Analyzer

SoftPerfect 网络协议分析器是一款免费的专业软件,用于分析、调试、维护和监控 网络和 Internet 连接。它可用于捕获以太网卡传输的数据,分析这些数据,然后以可读 的形式表示出来。对于网络管理人员,安全专家,网络应用程序开发人员,以及需要全面了解网络连接或局域网流量的人而言,这是一款十分有用的工具。



#### 图 1.3 Softperfect 图形界面

#### Capsa-free

这是一款国产的网络协议分析仪,来自国内网络分析专业厂商科来。Capsa-free 是一款免费的网络分析软件。它能为客户提供丰富的体验,可以学习如何监控网络活动,查明网络问题,增强网络安全性。Capas-free 是 Capsa 网络分析仪的特殊版,适合于学生、教师以及对计算机协议学习的爱好者。

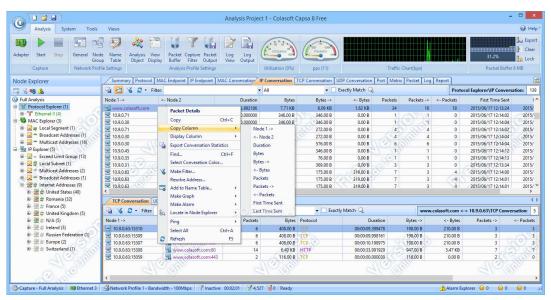


图 1.4 Capsa-free 图形界面

## 第2章 相关知识

#### 2.1 计算机网络知识

#### 2.1.1 网络层次划分及其功能

网络协议 (protocols) 的开发通常是依照不同的层次进行的,不同的层次将负责通信中不同的部分。对于一个协议族/协议族而言 (protocol suite),例如 TCP/IP 协议族,它是由多层次不同的协议协同组合而成的。一般而言,TCP/IP 协议被划分为 4 个层次,如下图所示。

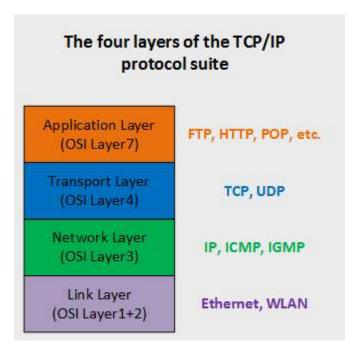


图 2.1 TCP/IP 分层图

不同层次决定了不同的功能。

链路路层(Link Layer),该层有时候也会被称为(data-link)数据链路层或网络接口层 (Network Interface)。该层处理包含了操作系统中的设备驱动以及计算机物理设备的网卡 (Network Interface Card)的事务。具体体现为在传输前将比特编码为数据包(Packet),在接收端将比特封装为数据帧,比特作为计算机通信中最基本的信息单元,数据包是所有现代计算机网络信息传输的基本单位。该层的职能还包括逻辑链路控制、媒体访问的控制、硬件寻址、差错检测和处理以及物理层定义的物理标准的工作。其通过必要的差错控制与流量控制来传输数据包,从而达到提供可靠数据传输的目的。

网络层(Network Layer),该层也被称为网际层(internet layer)。该层负责路由功能,解决物理地址与逻辑地址的转换问题,在网络路径中依照给定的算法选择一条合适的路径进行数据包的传输。

传输层(Transport Layer),盖层负责维持网络上端到端的通信,传输层响应来自上方应用层的服务请求,并向下层的网络曾发出服务请求,以此在两台主机之间建立对话(虚连接)。该层主又两个协议组成,一个是面向连接的 TCP 协议,另外一个是无连接得UDP协议。区别在于 TCP 发送的每个数据包都要求接收方提供确认反馈,而 UDP 则不需要任何确认反馈信息。

应用层(Application Layer), 盖层提供给人或软件使用网络资源,它提供了网络用户接口和支撑服务例如收发电子邮件的 POP3 与 SMTP, 远程主机登录的 Telnet、SSH、Rlogin,文件下载的 FTP, 网页浏览的 HTTP 等。

#### 2.1.2 数据包封装与解封

数据包从一台主机发送到另一台主机这个过程中,对于发送方而言,需要对数据包进行封装(Encapsulation),而对于接收方而言需要对数据包解封(Decapsulate)。在这个过程中,数据处于不同的层次有不同的名称作为区分,具体如下图所示。

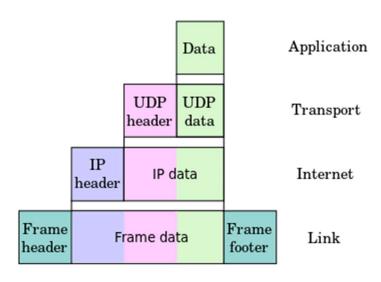


图 2.2 数据包层次

在数据包发送过程中,数据由应用层中相关应用产生,应用层将数据递交给传输层,传输层依据相关的"需求"使用 TCP 或 UDP 对数据进行封装,封装完成后传输给网络层,网络层则继续进行 IP 头部的封装,封装完成后,将数据包传递给数据链路层,数据

链路层则进行以太网头和尾部校验的封装,之后将数据包通过传输介质发送出去。

在数据包接收过程中链路层将接受到整个数据包被称为帧(Frame),当数据链路层玻璃了以太网头部和尾部后数据包被送到网络层,此时我们将得到包(Packet),当网络层将IP头部剥离送达传输层后,我们将得到以UDP或TCP为头部的内容称为报文(datagram),当传输层将其头部剥离传输给应用层后,我们将得到真正的数据(data)。

封装与解封是一组互逆的过程,可形象地将其理解为邮政包裹的包装和派送这两个 动作。

#### 2.1.3 主机间通信过程

主机通信过程以 FTP 通信作为实例作为讲解,过程图如下所示。

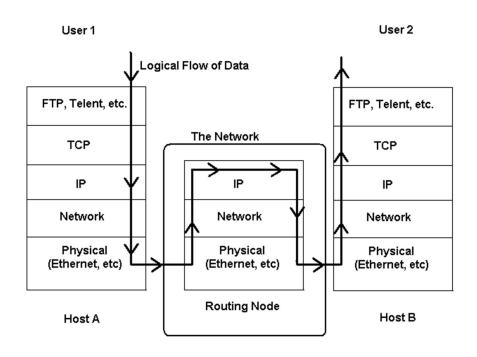


图 2.3 通信过程图

假设 User1 要与 User2 的 FTP 相关进程进行通信。User1 的 FTP 进程会先把需要发送的数据交给传输层,由于 FTP 传输对传输有数据完整有极高的要求,因此 FTP 应用进程选择传输任务交给传输层的 TCP 协议。传输层接收到数据后,为数据包封装 TCP头,原本"裸露"的数据变成了报文,报文继续发送到下层网络层,网络层接过报文,为其封装 IP 头部,将报文变成了包,网络层继续将包递交到下一层数据链路层,数据链路层为包打上以太网头部和尾部,将包变成了以太网帧,紧接着网卡以比特流的形式将太网帧送出网卡到达传输介质。

当这一串比特流离开 User1 的计算机后,通过传输介质将会到达一台至多台的路由器 (Router),仅以图例讲解,路由器是一台拥有三个网络层次的设备。比特流在路由器的数据链路层将会被会解封以太网头部和以太网尾部,接着进入路由器的网络层将会被解封其 IP 头部信息,依据相应路由算法计算出下一条的地址,将计算出新的地址重新封装新的网络层信息,封装新的以太网信息,通过路由器网卡的出口,再次以比特流的形式传输到传输介质上。

经过一次或多次路由的地址切换后,数据包最终将会抵达 User2 的主机。此时 User2 主机的网卡接受该串比特流,比特流通过数据链路层解封以太网头部和以太网尾部,将包移交给网络层,网络层解封 IP 头部将报文移交给传输层,传输层解封 TCP 头部,将数据移交给上层的 FTP 应用进程。至此,User1 的数据包顺利到达 User2 主机上,完成一个数据包的收发过程。

撇开通信的细节而言,网络中的通信就是依照上述的流程进行的。网络通信的流程如此复杂却能有条不紊的进行下去,其关键因素在于使用了层次划分的理念。分层所带来的好处是明显的,如各层次是独立的、灵活性好、结构上可以分割开、易于实现和维护和能促进标准化工。<sup>[9]</sup>

### 2.2 地址与端口

#### 2. 2. 1 MAC 地址

MAC 地址 (Media Access Control address)直译名称为媒体接入控制地址。该地址是分配给网络接口控制器 (Network Interface Card)的唯一标识。对于同一网段的通信而言,它被用于以太网中进行局域网通信寻址,MAC 地址在 TCP/IP 族中位于数据链路层。

MAC 地址的格式。MAC 地址由 48 位二进制(6 个字节)组成,以 16 位作为一组(2 个字节)用 16 进制对 8 位二进制进行编码,使用冒号(:)进行分割。由于 MAC 地址是 NIC 的唯一标识符,因此地址的分配和使用需要监管,目前该工作由 IEEE 的注册管理机构 RA(Registration Authority)负责此事。该机构负责分配 MAC 地址字段的前 24位(3 个字节),因此对于 MAC 地址而言前 24位被称为组织唯一标识码OUI(Organizationally Unique Identifier),被注册厂商设定为自己得公司标识(vendor id)。获得 OUI 分配号码的厂商,可以自由使用 MAC 字段的后 24位(3 个字节),不进行地

址保留的情况下可分配的 MAC 地址数量为 2<sup>24</sup> 约为 1.84 \* 10<sup>19</sup> 个不同的地址。 利用该方法得到的 48 位地址称为 EUI-48 (Extended Unique Identifier)。需要指出的是对于我们不应该依靠 24 位 OUI 标识码来对应标示一家公司,因为有可能是几家公司一起购买同一 OUI 标识码,也有可能是一家公司购买了多个 OUI 标识码。

对于 MAC 地址的规范除了上面的 OUI 码划分外,IEEE 还作出了以下的规定: MAC 地址的第一个字节,最低位为组播 (Multicast) 和单播 (Unicast) 的区分位,其为 1 时表示组播可表示可进行多播,当其为 0 时,表示单播地址。MAC 地址第一字节的倒数第二位为全球管理 (Global) 和本地管理 (Locally) 区分位,其为 0 时表示为全球地址代表这是向 IEEE 申请购买的 OUI,当其为 1 时表示为本地管理,这时用户可以任意分配网络上的地址。

具体图示如下所示。

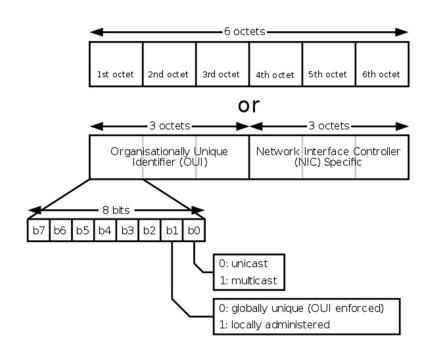


图 2.4 MAC 地址格式

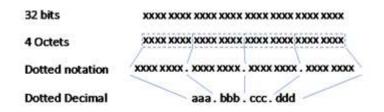
#### 2.2.2 IP 地址

目前, IP 地址(Internet Protocol address)可分为两类, IPv4 地址与 IPv6 地址, IP 地址位于 TCP/IP 协议族中网络层, 本小结只对 IPv4 相关内容进行介绍。

IPv4 依然是我们如今最常用的网络地址。IPv4 地址大小为 32 位, 其理论可分配的

最大地址数为 2<sup>32</sup> 等于 4294967296。基于这个数字之下,一些地址被保留用作其他的目的,例如专用网络(Private Network)用去了约 1800 万个地址,多播寻址用去了约 2.7亿个地址。IPv4 地址采用点分十进制 (dot-decimal notation)的方式表示,由四个十进制数组成,每个十进制数的范围从 0 到 255,用点分隔,例如 122.162.254.7,每部分均表示一组 8 位二进制。详情可见下图。

#### **IPv4** address Notation



#### **EXAMPLE**

32 bits 1010 0110 0100 1011 1110 0101 0001 0110

Dotted notation 1010 0110 . 0100 1011 . 1110 0101 . 0001 0110

Dotted Decimal 166.75.229.22

图 2.5 IP 地址点分十进制

在网络协议开发的早期,网络号是使用最高位的前八位作为划分的,因此最多可分配网络数量为 2<sup>2</sup>8 等于 256 个。这种分配额方式很快就被证实难以应对发展,因此在 1981 年,引入了 IP 分类网络地址 (Classful Network) 架构修改了寻址规范。分类网络地址将 IP 地址划分为,A 类、B 类、C 类、D 类和 E 类共五种,其中 A 类、B 类、C 类为单播地址,D 类为多播地址,E 类保留为以后使用。单播地址的划分均由两个字段组成,一个字段为网络号 (net-id),另一个字段为主机号 (host-id),主机号与网络号二者组合成完整的 IP 地址,主机号和网络号以及 IP 地址长度的关系如下: 网络号长度 + 主机号长度= IP 地址长度(32 位)。 网络号的长度确定划分网络的数量,而主机号的长度决定了一个网络中最多可容纳的主机个数。对于 A 类地址而言,网络号的长度为 8 位,可分配网络数为 256 个,每个网络可容纳主机理论值为 16777216 台; B 类网络号长度为16 位,可分配网络数为 65536 个,每个网络可容纳主机理论值为 65536 台; C 类地址网络号长度为 24 位,可分配网络数为 16777216 个,每个网络可分配的主机数量理论值为 256 台。

随着网络的进一步发展,人们发现 A 类 B 类网络的划分存在着利用率极其低下的

问题,一个 A 类网络中原本可以分配 16777216 个设备使用,但在实际生产环境下,这造成得更多是地址的浪费。因此为了提交分类网络的使用,人们提出了新的解决方案划分子网(Subnetwork),子网的划分是从有类网络中过渡而来的,使得原来由两个字段组成的 IP 地址,变为三个字段组成,即保留网络号,主机号拆分成由子网号和主机号两部分构成。其关系如下: 网络号长度 + 子网号长度 + 主机号长度 = IP 地址长度(32位)。有了子网号码就必须拥有标识子网号的标记,因此产生了子网掩码(subnet mask),子网掩码的设计与 IP 地址格式相类似,由 32 位二进制组成,其网络号和子网号被全部填充为 1,主机号为 0。IP 地址只要与子网掩码进行异或操作,即可得出子网的网络地址,这对于网络设备路由寻址相当的重要。

在 1987 年,一份 RFC 指明在一个划分子网的网络中运行同时使用多个不同的子网掩码,这被称为变长子网掩码(Variable Length Subnet Mask),该技术可更进一步提高 IP 地址的利用率。以下对相同需求下,比较使用 VLSM 进行地址划分与不使用 VLSM 进行地址划分二者对 IP 地址的消耗情况。

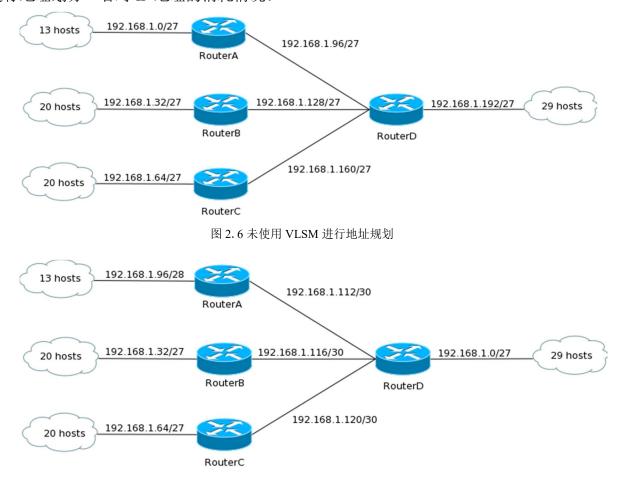


图 2.7 使用 VLSM 进行地址规划

在没有使用 VLSM 的图中,可以发现最大的单个子网需要至少容纳 29 台主机。因此主机号为五位,因此子网掩码长度为 27 位,这样做刚好达到组网的要求。但是不难发现,这里除了与 RouterD 相连的子网外,其余的子网都存在着或多或少未进行分配的 IP 地址,这些地址由于都是同属于一个子网,即使该子网不进行分配,其他网络也不能进行使用,这将造成十分严重的浪费。尤其是在路由器之间相连的接口上,由于这些接口使用了 27 位子网掩码,本可分配 30 个 IP,而如今只分配了两个,造成了 28 个 IP 地址白白流失。对没有使用 VLSM 地址划分的拓扑图,统计可得将有 118 个 IP 地址在这次分配中被浪费,而分配使用的 IP 数仅为 92 个。

在使用了 VLSM 的图中,对比可以看出,其区别在于子网掩码的位数变的可以自由调整,这也是 VLSM 这个名字的由来。通过自由调整子网掩码的位数,我们可以实现按需分配,我们这次分配 92 个 IP 地址,仅浪费了 22 个 IP 地址,利用率有了明显的提高。

由于 IP 地址使用越发激烈,在 VLSM 的基础上又进步研究出了无类编址方法,其命名为无分类域间路由选择 CIDR (Classless Inter-Domain Routing),这是一种用于用户分配 IP 地址以及在互联网上有效路由并对 IP 数据包的对 IP 地址进行归类的方法。CIDR 消除了传统 A、B、C 三类地址及划分子网的概念,它把网络前缀都相同的连续 IP 组织成一个 "CIDR"块,通过 CIDR 块中任意一个地址,我们都可以知道这个地址块的起始地址。CIDR 技术用新的手段定义了 IP 地址,并且在路有表中也能运用上 CIDR 进行地址块的查询,这种地址聚合被称为路由聚合 (route aggregation)。

#### 2.2.3 端口号

端口号(Port),具体名称为协议端口号(Protocol Port Number),其存在于 TCP/IP 族的传输层。

传输层中通过使用到 16 位二进制(两个字节),用于标识一个端口,该编号仅具备本地意义,仅用于标示本计算机的传输层与各个进程间的接口。在互联网上不同的计算机中,相同的端口号之间没有任何关联。16 位的端口号意味着可以使用的端口数有 65536个,对于一台计算机而言是十分充足的。两台计算机要进行通信,除了需要知道双方的IP 地址外确认主机身份以外,对于一个应用而言还需要知道双方的端口号,才能确认是哪两个进程之间进行通信。

为了在使用端口的时候,避免一些不必要的麻烦,标准化组织 IANA 对于端口号的

使用进行了使用规范的制订。该规定以端口号的数值作为区分标准,他们将 0-1023 定义为熟知端口(Well-Known Port Number),这些端口指派给最熟悉的应用程序,让所有的用户都知道,例如 FTP 对应 21 号端口,FTP-Data 对应 20 号端口,SSH 对应 23 号端口,HTTP 对应的是 80 号端口。另外一类被称为注册端口(Registered Ports),其范围为1024-40151,该范围的端口是没有熟知的端口号在使用的,但是使用这类端口必须向IANA 申请办理规定的手续,以防止重复。剩下的从 49152-65535 被定义为临时端口(Ephemeral Ports),这些端口可留给客户进程选择暂时使用。通信开始时,客户端进程使用这些端口与服务端进行数据收发,通信结束后客户端释放该端口,循环给本机其他客户进程再次使用。

#### 2.3 开发涉及知识

#### 2.3.1 嗅探技术

嗅探指的是窃听网络中流经的数据包,窃听的对象一般在局域网内。使用嗅探技术的人员有很多,常见的是网络从业人员,他们希望对网络相关数据包进行取样、调查、排错确认网络的情况,但也有像是 Cracker 这类为了盗取别人的银行密码等信息使用嗅探器对数据包进行分析的。该技术是一把双刃剑,关键取决于使用者。

目前以太网俨然成为了局域网的代名词,以太网采用的是 CSMA/CD 的协议,这个协议在同一时间内只运行一台计算机发送数据,势必造成了所有的主机都必须进行对局域网内的监听,如果 A 主机在发送数据后产生冲突,需要依照相关的算法进行冲突监测,监测没有冲突后才允许再次进行数据包的发送。既然需要检查,那么局域网势必要进行广播的方式对这些信息进行发送,让每台主机都能收到。正因为广播这个特性,通过对网卡的工作模式进行特定的设置,我们的嗅探器能够轻易地得到局域网内主机见收发的数据。

#### 2. 3. 2 ARP 攻击技术

ARP 协议(Address Resolution Protocol),该协议主要在局域网中被使用。其设计的 初衷是将 IP 地址映射到相应的 MAC 地址上,这是由于局域网内一台主机要与另一台主 机通信需要通过 MAC 地址来寻找主机,ARP 协议正是为了完成该功能而创造的。例如

在局域网中,A主机希望和B主机进行通信,A主机首先检查IP地址是否在局域网内,接着检查自己的ARP映射表是否有这台主机的MAC地址,如果A主机没有B主机MAC地址的信息,就会向全网发送ARP数据包,包内包含自己的IP、MAC地址以及B主机的IP地址。B主机收到这个ARP请求后,便立即发送ARP回复报文,告知A主机自己的MAC地址,并且记录A主机的MAC地址到IP自己的ARP缓存中。A主机收到B主机的MAC地址,将其记录到自己的ARP缓存中,封装数据包,发送数据给B主机。至此,A和B主机之间就建立起通信连接了。

ARP 攻击,是一种利用 ARP 协议伪装主机,进行欺骗的攻击行为。攻击者一般会将自己伪装成网关,通过大量伪装 ARP 响应或请求报文,在数据包中将自己的 IP 映射到网关的 IP 上,将该数据包大量发送给目标主机,目标主机对于 ARP 报文由于没有识别能力,一般收到 ARP 报文后便会自动更新自己的 ARP 缓存,导致将自己的网管 IP 映射到了攻击者得 MAC 地址上。由于局域网中寻址依靠的是 MAC 地址,因此通过 ARP 缓存毒害后,目标主机便会将本应发送给网关的数据包误发到攻击者的手上。

#### 小结

本章简单阐述了网络的分层知识,通信中每个层次间的不同的标识,并对各个标识进行了简单的梳理和总结。对于开发涉及的技术要点给出了简单的概括,为后续篇章的展开提供了知识铺垫。

## 第3章 可行性与需求分析

#### 3.1 系统可行性研究

#### 3.1.1 技术可行性

目前而言,嗅探工具种类繁多,著名的嗅探软件如 Tcpdump 和 Wireshark,使用者的占比都相当高。以下逐一分析它们的优缺点,Tcpdump 是一款命令行软件,它有一格先天优势在于一般情况是 Linux 类操作系统下自带的嗅探软件,你只要安装了 Linux 系统,打开命令行即可使用 Tcpdump。但是由于是命令行的软件,这同时也赐予了它先天的不足,学习门槛较高,对于大部分新手而言绝对不友好,挫败感十分强烈,现有的直接学习资料是 manual 文档,参数及其多,真正上手时间需要至少数十天。另一款软件是 Wireshark,Wireshark 提供图形界面,对新手较为友好,可以通过图形界面选择需要嗅探的网卡,数据包的分析也十分友善,符合操作者的习惯。但其功能过与单一,对于网络的排查人员而言,经常需要接触到 IP 地址查询的问题,使用 Wireshark 就必须在两个软件之间进行切换,导致连惯性不足。从两款产品的比较而言,要想从中突破,就必须要开发出一款既亮丽的图形界面,又配备了向网络工具箱这样的软件。只有真正优秀的产品,才能捕获使用者的芳心。

#### 3.1.2 经济可行性

目前而言,计算机网络的学习对于绝大多数计算机学科的同学都是必须的学科,而该款软件能够很好的解决,教授教导网络知识时遇到的痛点和难点,因此定位于教学辅助软件来说,其收益是不错的。因为借用了python3 这股东风,快速开发对于开发人员要求有所降低,硬件而软件设备的投入也并不会太多。所以就经济上来说,开发该款嗅探器还是具有一定市场的。

#### 3.1.3 社会可行性

嗅探作为学习网络的实践内容,其对于学习者的益处是显而易见的。然而我们也比必须要知道,许多网络的 cracker 们图谋不轨地使用这嗅探器以获取别人的帐号密码来盗用钱财。嗅探技术生来就是一把刀,这把刀应该怎么用,这是人的问题,技术本无对

错之分。本应用软件的使用,应在合法的条件下进行,不得已损人利己的方式为自己谋 取利益。

#### 3.2 系统需求分析

#### 3.2.1 需求获取

目前收到的需求资料如下:

希望能够开发以下系统,捕获网络中传输和发送的数据,分析这些数据提取有用信息,记录下网络流入流出的数据流量。对于数据的抓取之前,能够有一个类似于筛选的机制只筛选出需要的数据包,重要的是能够对不同应用的数据也进行过滤,这样可以很方便地对数据进行分析。既然有了网络数据捕获的功能,系统捕获的网络数据不仅是个人主机的,它还应该具备扩展到局域网来捕捉数据,系统主要考虑的因素是实用性,这意味着必须要能解决特定环境下的网络问题。

需求记录(需求编号,需求类型,需求来源,需求原语,需求内容):

对于上述的需求治疗,必须要进行细致化的整理,理清客户的需求,并进行相应的记录。为了表述更为明确,这里将使用表格进行需求的记录,需求编号的设计上,格式上使用三位数字不满足三位的数字从左侧补零,数值上从一开始相邻序号依次递增一,作用目的仅用于唯一标识需求。需求类型,按照需求的性质划分,可分为显性需求与阴性需求,显性需求为客户通过材料得出的信息,隐形需求为通过内容分析得出的信息。需求来源,提出该需求的主体。需求原语,若需求来源为资料,标明出自资料的句子。需求内容,明确需求希望完成的任务是什么。

以下为需求记录表:

需求序号 需求类型 需求原语 需求来源 需求内容 001 显性 需求材料 捕获网络中数据 对网络数据嗅探 002 显性 需求材料 提取有用信息 数据包进行解析 003 显性 需求材料 记录数据流量 网络流量记录 004 显性 需求材料 筛选出数据包 过滤器设置 005 显性 需求材料 解决网络问题 实际应用

表 3.1 需求记录表

表 3.1(续表)

需求序号	需求类型	需求来源	需求原语	需求内容
006	显形	需求材料	扩展到局域网	全局嗅探功能
007	隐性	资料分析	-	本机局域网区分
008	隐性	资料分析	-	过滤字段设置
009	隐性	思考联想	-	抓取信息保存
010	隐性	思考联想	-	读取保存文件
011	隐性	思考联想	-	辅助功能延伸

#### 3.2.2 分析需求

#### 3.2.2.1 表面需求

通过上一阶段的需求获取,摘录得出了用户 11 个需求。这些需求有显性的依据用户说明给出的,也有隐形的依据需求进行推导而得出的。现将进行需求的总结,该总结被称为表面需求,因为这些需求的得出只是根据用户一方的依据,而用户对产品的定位和设计的依据并不充足,他们的建议和需求许多时候并不是产品设计的最终参考。

现有需求分析如下,用户希望能够开发一款可以能应用于本地主机和局域网主机进行 网络信息数据包进行过滤和分析,对网络流量进行监视,对以上汇聚的数据能够重复利用。

#### 3.2.2.2 本质需求

通过以上表层的分析,不难看出,用户在寻觅的一款网络嗅探软件外加网络协议分析软件,这两个功能在本地主机上实现困难是不大的,唯一比较麻烦的是如何在局域网上执行。为此,在寻找解决方案中,一种方式是使用客户端与服务器端,两端分别启动,每次客户端收送数据时,便向服务器端发送数据进行反馈,这显然会加大开发的成本和测试的难度。另外一种解决方式是通过 ARP 协议的欺骗攻击,通过对局域网上主机发送 ARP 报文,伪装自己为网关,通过在本机上开启路由转发(IP Forwarding)的功能,数据包转发给真正的网关,再对网关进行欺骗,让网关误以为本机是发送数据的主机,

得到接收的数据包,从而实现局域网的监听功能。明显可以看出,第二个选择方案更为简单灵活。

#### 3.2.2.3 产品需求

综合以上的分析,我们得出了开发真正的产品需求。沿用嗅探器与网络协议分析的技术,开发出一款具有混合能力的产品,并且为这款产品配备一个有力的过滤器,对于局域网的抓包功能,我们引入 ARP 攻击模块,以 ARP 数据包为基础,利用 ARP 的广播功能探知局域网内存活的主机,以 ARP 的欺骗,作为监听局域网监听的手段。

#### 3.2.2.4 需求排序

需求的功能是有分不同层次的,根据 Kano 模型 (Kano model),用户的需求可分为以下三类,基本型需求 (Basic expectation),期望型需求 (Performance),以及兴奋型需求 (Delighter)。在基本型需求中,产品的功能必须满足,否则用户是不会使用该产品的,在期望型需求中,用户会为产品提供更为优秀的功能而得到满足,在兴奋型需求中,挖掘的是用户潜意识中并没有注意到的需求,这类需求为的是给用户带来惊喜。该模型详细见下图。



图 3.1 Kano 模型图

以下将对需求按 Kano 模型进行表格记录:

表 3-2 Kano 需求分析表

需求类型	功能	实现方式
	数据包的捕捉	嗅探器原理
基本型需求	数据包的分析	网络协议知识
	网络流量的查看	调用相应统计接口
	数据包过滤	Tcpdump 产生过滤编码
	局域网网络分析	ARP 扫描与 ARP 欺骗
	数据包的保存	选用*. pcap 二进制格式
期待型需求	数据包的读取	选用*. pcap 二进制格式
	导出本地主机网络信息	-
	导出局域网所有主机信息	ARP 扫描
	导出数据包概要信息	-
	IP 地址信息查询	通过网络 API
兴奋型需求	计算机术语查询	通过网络 API
	流量/数据包进出图	绘图工具包
	数据包统计图	绘图工具包
	数据包长度统计图	绘图工具包

#### 小结

本章阐述了软件开发的可行性,通过可行性的分析了解到软件是否值得开发,可行性中的横向对比,为开发中着力地提供了支撑。需求分析中,通过对需求资料的细致解读,洞悉客户的需求目的,透过现象看本质,最后结合 Kano 模型制定出开发的真实需求。

## 第4章 系统总体设计

#### 4.1 划分子系统

子系统的划分,将依据以下三部分进行阐述,子系统名称、子系统功能以及子系统在系统中担任角色。子系统名称,为子系统提供一个功能标识的名字;子系统功能,对子系统承担的主要业务进行梳理;子系统在系统中担当的据色,揭示出子系统与系统之间的关联。

子系统划分表格如下:

图 4.1 子系统划分表

子系统编号	子系统名称	子系统功能	在系统中担当角色
001	网络信息子系统	本模块负责对本机网络信	获取基本网络配置信
		进行处理,以及信息的导	息,为后续进行网络扫
		出	描提供数据基础
002	局域网扫描子系统	对局域网内存活主机进行	借助本机信息模块的数
		扫描,获取存活主机的信	据,为系统提供存活节
		息予以显示,以及信息的	点,为后续抓包提供选
		导出	择
003	数据包过滤器子系统	对数据包的捕捉建立筛选	过滤出需要的数据包,
		机制,提供对感兴趣数据	为系统完善数据包捕获
		包的捕获	机制
004	数据包捕获子系统	对满足条件的网络数据包	对满足条件的网络数据
		进行捕获,尝试进行初步解	包进行捕获,尝试进行
		包, 简明数据包信息的导出	初步解包,简明数据包
			信息的导出
005	数据包信息展示子系统	对数据包进行解析工作,提	承接数据包捕获模块,
		供详细的解包信息展示	对数据包信息进行加工
			处理分析

表 4.1(续表)

子系统编号	子系统名称	子系统功能	在系统中担当角色
006	统计绘图子系统	对网络流量,数据包类	优化信息的显示,为系
		型,数据包长度等信息进	统提供出色的数据统计
		行统计友好展示	呈现
007	数据导出子系统	对获得的数据进行相关的	为系统获取的信息进行
		记录	文档化存档
008	协助支援子系统	网络抓包中需要用到的功	辅佐工具箱, 为系统提
		能,但不属于抓包应用的	供有里的辅助价值延伸
		主要内容	

#### 4.2 子系统模块结构

子模块结构,将依照以下三部分进行阐述,子系统名称、模块的组成和各模块职能。其中模块的组成,表明子系统中包含的模块具体有那些,这写模块是真正编码的落实内容,各模块职能,具体描述每个小模块之间的工作内容。

子系统设计模块表如下所示:

表 4.2 子系统模块设计表

子系统名称	模块的组成	各模块职能
网络信息子系统	1. 本地主机网络信息模块	1. 对本机的网络信息如 IP 地
	2. 网关设备网络信息模块	址,MAC 地址等进行摘录
		2. 对网关的网络信息如 IP 地
		址,MAC 地址等进行摘录
局域网扫描子系统	1. 扫描方式选择模块	1. 设置两种扫描方式,IP 地址
	2. ARP 数据包发送监听模块	段扫描与掩码扫描
	3. 扫描信息显示模块	2. 发送 ARP 数据包进行数据
		收集
		3. 对扫描得到的信息进行友好
		显示

表 4.2(续表)

子系统名称	模块的组成	各模块职能
数据包过滤器子系统	1. 过滤器实现模块	1. 实现过滤器功能的"引擎"
	2. 过滤器规则设置模块	2. 过滤器输入界面的设置
	3. 过滤器提示模块	3. 过滤器规则的显示
数据包捕获子系统	1. 数据包捕捉模块	1. 实现网络数据包的捕获"引
	2. 数据包初解包模块	擎"
	3. 数据包文件模块	2. 实现数据包基本解包,解析
		出如抓包时间, 抓包协议等内
		容
		3. 对数据包文件(*. pcap)进行
		保存与读取操作
数据包信息展示子系统	1. 数据包分层解包模块	1. 对数据包进行分层解析,得
	2. 数据包原始数据解码模块	到所需内容
		2. 将数据包的原始进行解析
统计绘图子系统	1. 网络流量图模块	1. 网络流量上传下载的速度,
	2. 协议统计模块	网络数据包进出个数,统计分
	3. 数据包长度统计模块	析
		2. 数据包协议类型封装统计,
		数据包使用协议族统计,数据
		包地址统计
		3. 数据包长度统计, TCP 数据
		包长度统计,UDP 数据包长度
		统计
数据导出子系统	1. 本地信息导出	1. 本地网络信息的格式导出
	2. 局域网信息导出	2. 局域网网络信息的格式化导
	3. 数据包摘要信息导出	出
		3. 数据包摘要信息的格式导出

表 4.2(续表)

子系统名称	模块的组成	各模块职能
协助支援子系统	1. 协议查找模块	1. 对捕获的数据包进行筛选查
	2. IP 地址所属查询模块	找
	3. 计算机术语查询模块	2. 对 IP 地址(公网)信息的查
	4. 网络流量记录模块	询显示
		3. 对计算机相关术语进行查询
		显示
		4. 在一定时间间隔内,对网络
		流量进行记录与刷新显示

#### 4.3 软件架构图

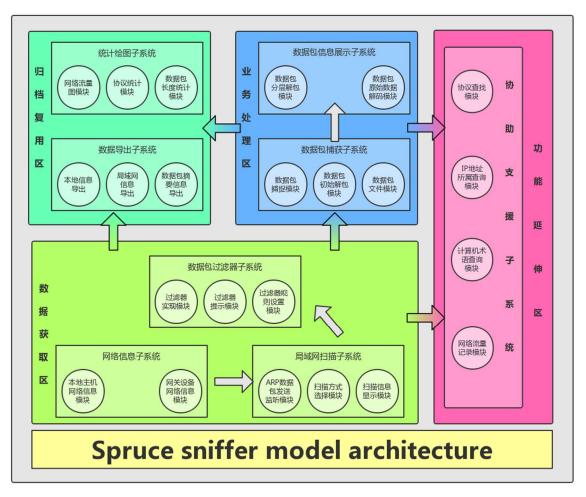


图 4-2 软件架构图

该结构图是依据上面的模块设计绘画而成的,其目的是利用图画的特性让逻辑显得更加清晰明了。需要指出的是,这里依照不同的职能特性,将系统划分为四个区域,信息获取区、业务处理区、归档复用区以及功能延伸区。其中信息获取区的作用是为了获取信息,可以理解为系统的初始化过程,通过这个数据获取我们才能进入后续的操作。业务处理区,业务处理是应用的核心功能,包括了该应用最为重要的数据包获得已经数据包分析的功能,这两个子系统是设计系统的"心脏"。无论是初始化的数据获取还是业务处理,均会产生很多有复用价值的数据,因此就产生了归档复用区,其设计目的是为了将所需复用数据进行导出保存。一个良好的应用还需要一定的辅助工具,因此这里还划分了一个功能延伸区,专门处理类似于"插件"这些辅助功能的东西。图中箭头为数据的流动方向,灰白色的箭头表示区域内的数据流动,有彩色过渡的箭头表示区域交互的数据流动。

#### 4.4 软件流程图

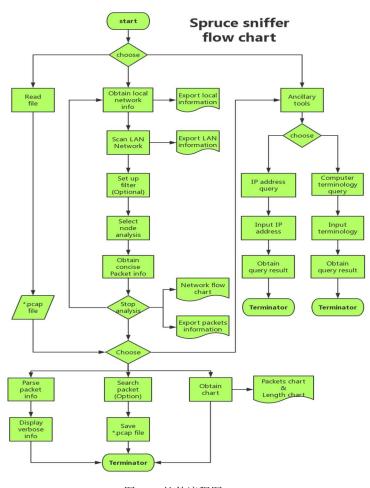


图 4.1 软件流程图

上图为软件的功能流程图,设计的目的是规划与展示软件的功能。以下将对该流程图进行详细的解说,以此梳理清楚软件的功能情况。软件在启动后有三个可供选择的功能,第一个是文件读取功能,该功能使用的前提是你在本地上已经存有一份\*.pcap格式的文件,第二个功能是辅助工具功能,这个功能集成了软件的非核心功能,这些功能与软件主业务无关,但确是网络人员在数据包分析后经常会调用到的功能,一个是IP地址归属地以及相关信息的查询功能,另外一个是网络专业名词的查询,通过专业名词的查询,我们可以很容易地对一些不太清楚的网络协议进行便捷的查询功能。

第三个功能个人网络信息的获取,这是本应用的核心功能流程第一步。通过对个人网络信息的获取后,便可以产生相应的网络信息文档。接着是对局域网信息的扫描,扫描完成后,可以对局域网进行网络信息文档的导出。接着允许用户设置过滤器,过滤器的设置是一个可选的功能,默认为不使用过滤器。然后选择相应需要抓包的节点进行分析,数据包分析会反馈简明的数据包信息,需要指出的是,在这个过程中,你依然可以选择使用辅助工具。当我们得到足够的数据包后,我们可以选择停止数据包的捕捉,停止捕捉后,简明网络数据包信息将可以被导出,网络流量的数据图也将可以被使用,在该过程中我们能够重新进行多次抓包。

接着我们再次进入选择环节,这里可以选择的功能是数据包分析,通过数据包的分析可以得到详细的解包信息,我们可以通过查询功能对数据包进行筛选,我们还能通过数据包的有关信息进行绘图如数据包协议的绘图,以及数据包长度统计数据的绘图。最后我们可以选择是否保持数据包,保存的文件格式为 pcap 格式。至此应用的功能流程结束。

#### 小结

本章有宏观到局部介绍了系统的总体设计,其逻辑是一个不断细分的过程,将系统划分为多个子系统,在子系统之下根据具体功能划分为不同的模块,这些模块是将是日后变成最小的完成单元。接着为模块进行工作区域划分,给出架构示意图。最后给出软件的流程图,确定软件的执行流程。

## 第5章 系统详细设计与实现

#### 5.1 界面设计

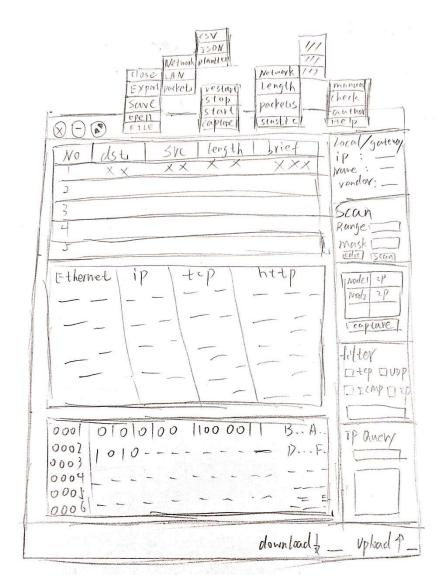


图 5.1 界面设计草图

界面设计图如上所示。该设计图为主界面设计图,设计图中所有的功能模块均安放在同一界面下,下面具体介绍各部分控件的功能。

应用的绝大多数功能是通过菜单按钮实现的,依照一般的使用习惯,第一个菜单为文件菜单(File),负责有关文件读写、数据导出以及应用关闭的功能。第二个菜单为功能菜单(Capture),负责控制抓包的功能,如抓包的开始,抓包的停止,重新启动抓包功能。第三个菜单为统计菜单(Statistics),负责有关网络流量数据图表生成,协议长

度图表的统计生成,数据包相关图表的统计生成。最后一个是帮助菜单(Help),负责 开发者的信息,使用帮组等信息的展示。

应用的主界面分为两个部分组成,一块是数据呈现区域,另外一块是信息配置区域。

数据呈现区域是应用的核心区域,占应用界面的三分之二。该区域可以再细分为三个部分,第一部分为数据包基本信息展示,这里进行了粗略的数据包解包,因此可以看到其显示信息为数据包编号,目的地址,源地址,数据包长度,基本信息展示等相关的条目。接着第二个部分是详细数据包的分析,该部分以 TCP/IP 族的结构划分为了三大块,数据包信息的头部字段详细解析就在这里完成。第三部分是二进制解释区域,这部分将数据包的二进制表示展示出来,使用 ASCII 编码格式对其进行解析。

信息配置区域,由五部分组成,主要处理数据获取,辅助工具等内容。对于数据获取,这里第一个模块获得的是本地与网管的网络信息,第二个模块提供了范围 IP 地址扫描与掩码扫描两种对局域网主机进行发现的方式。第三个模块是对活动节点的展示,为抓包提供节点的选择。第四个模块是过滤器模块,提供了过滤协议的选择,第五个模块是 IP 地址查询得外界模块,提供了 IP 地址归属信息的查询,查询结果在文本框显示。

应用的状态栏上,有下载(Download)与上传(Upload)信息的动态更新。

#### 5.2 界面实现

系统实现界面由 Qt Designer 工具辅助完成,完成结果较设计草稿有明显的优化,以下为系统的真实实现效果。

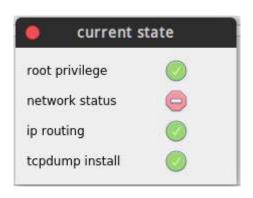


图 5.2 环境测试 错误

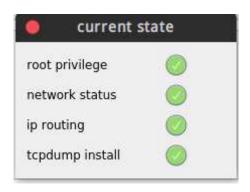


图 5.3 环境测试 成功

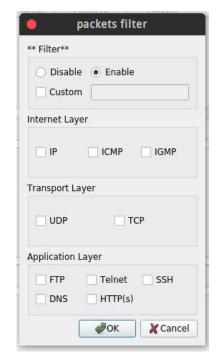


图 5.4 数据包过滤对话框

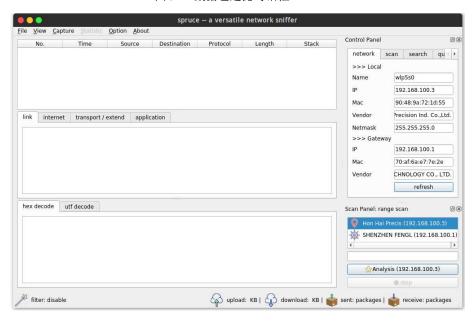


图 5.5 软件实现图

上图为系统实际启动图,以下将对实际实现的用户界面和设计草稿之间进行对比,指明提升的地方再哪里。

首先从界面全局进行分析,明显的发现草稿上拥挤在一起的控件消失了,更换成了内嵌的 Tabs 格式布局,提升了空间的利用率。在整体设计上,实现的界面增添了不少的图标点缀,为应用带来了不少的生气。

对于菜单界面,新增加了视图菜单(view)这个条目,该条目是两个关于右侧面板的复选框,其目的是提供给用户对面板进行显示与隐藏。新增加了选项(Option)这个条目,这个条目下面是过滤器选项,点击该选项将会弹出一个过滤器对话框。该对话框提供两种过滤器使用的方法,一种是通过点击的复选框常用协议进行数据包过滤,第二种是自定义过滤字段,可参见图 5.4。帮助菜单更名为关于菜单(about),其中除了设计草图的功能外,额外增加了 rank 功能,这是一个用于查看系统环境是否符合应用运行环境的,可参见图 5.2 和图 5.3。为了配合这个 rank 功能,选项菜单新增了一条更新控件使用权的(refresh rank)。

对于数据呈现区域,数据包基本信息呈现区域被条目中 Brief 字段被删除,新增了 Protocol 与 Stack 条目。详细数据包分析区域没有变化。二进制解析区域从原来的二进制与解析结合在一起,改为现在的分离式结构。

信息配置区域,由于使用得 Dock 排版,从设计草图中的固定位置,变为如今集拉伸、隐藏、浮动和折叠功能于一身的窗体。为使用的便捷性提供了无可挑剔的优势。由于需要进行 ARP 活动节点这类较为费事的操作,特意添加了一条进度条,提供给用户更好的体验。

应用的状态栏上增加了不少的图标点缀,左边增加了一个过滤器提示信息,右边新增了数据包收发数量的统计功能。

### 5.3 模块详细设计

表 5.1 网络信息子系统设计表

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
网络信息子	本地主机网络信	-	通过系统文件读取获得网	-	成功:本机的 IP
系统	息模块		络信息当,填写至文本框		地址、MAC 地
			中		址、子网掩码和
					制造商信息
					失败:空
	网关设备网络信	-	通过对系统文件的读取获	-	成功:网关IP
	息模块		得网关信息,填写至文本		地址、MAC 地
			框中		址和制造商信息
					失败:空

#### 表 5.2 局域网扫描子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
局域网扫描子	扫描方式选择	网络相关信息	提取 IP 与掩	获得网络地址信	显示符合规范
系统	模块		码进行网络地	息,计算相关格式	得扫描 IP 格式
			址计算	网络号	
	ARP 数据包	网络相关信息	构建 ARP 数	发送 ARP 包监听	存储的节点信
	发送监听模块	扫描范围	据包发送接收	网络,对响应数据	息
				包进行记录	
	扫描信息显示	存储的节点信	扫描的信息进	获得 MAC 地址,	在列表中显示
	模块	息	行整理与显示	根据 OUI 表查询	存活节点的 IP
				vendor 信息,判断	与制造商信息
				主机节点类型	

#### 表 5.3 数据包过滤器子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
数据包过滤器	过滤器实现模	过滤字符串	过滤字符串进	获得过滤器设置	Socket 可识别
子系统	块		行处理, 生成	字段,将过滤器	的过滤代码
			可在 socket 中	字段处理成相应	
			使用的内容	的格式代码,应	
				用于 socket	

表 5.3(续表)

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
数据包过滤器	过滤器规则设	=	将过滤器	=	显示的字符
子系统	置模块		界面复选		串
			框内容映		
			射为过滤		
			字符串		
	过滤器提示模	过滤器规	对过滤器	_	将过滤器字
	块	则设置模	字符串进		符串显示在
		块获得的	行显示		状态栏上
		内容			

### 表 5.4 数据包捕获子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
数据包捕获子	数据包捕捉模	过滤器字符串	开启数据包捕	Rawsocet 启用,	保存的数据
系统	块	代码	获,设置过滤	对抓包主机进	包
			器,对捕获信	行判断,设置过	
			息数据包进行	滤器,存储数据	
			保存	包	
	数据包初解包	捕获的数据包	对捕获的数据	_	保存的数据
	模块		包进行特定字		包长度,地址
			段的解析,将		信息,最高层
			字段显示到表		协议等信息
			格当中		
	数据包文件模	数据包存储信	写入pcap头部	_	数据包 pcap
	块	息	信息,依照其		文件
			格式进行数据		
			包的写入		

### 表 5.5 数据包信息展示子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
数据包信息展	数据包分层解	读入存储的数	对数据包进行	依据相关网络	在 Tabs 中显
示子系统	包模块	据包	分层解析	协议头字段进	示各层的解析
				行解码	内容
	数据包原始数	读入存储的数	对数据包进行	依照 utf-8 格	在 Tabs 中显
	据解码模块	据包	编码解析	式进行数据包	示原始二进制
				解码	和解码内容

### 表 5.6 统计绘图子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
统计绘图子系统	网络流量图模块	网络流量信息	网络流量为 x	-	网络流量的时
			轴,流量为y		间关系图
	协议统计模块	存储的网络数	数据包类型为	-	网络数据包统
		据包	x, 其个数为 y		计关系图
	数据包长度统计	存储的网络数	数据包个数为	-	网络数据包长
	模块	据包	x,其长度为 y		度统计图

### 表 5.7 数据导出子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
数据导出子系统	本地信息导出	网络信息	对网络信息进	_	输出 csv、Json
			行格式化		和纯文本格式
	局域网信息导	局域网信息	对局域网记录	_	输出 csv、Json
	出		信息格式化		和纯文本格式
	数据包摘要信	存储的数据包	对存储得数据	_	输出 csv、Json
	息导出	信息	包基本解包信		和纯文本格式
			息整理格式化		

### 表 5.8 协助支援子系统

子系统名称	模块名称	输入	处理	算法描述	输出
协助支援子系统	协议查找模块	规定下的协议格式	对输入的协议	输入字符串与	在列表中加载
			信息进行处	协议栈字段信	出符合规则的
			理,搜索出符	息查询比较	数据包
			合的数据包		
	IP 地址所属查	IP 地址	通过网络接口	_	数据IP所属信
	询模块		API 获取 IP 相		息 Json 格式
			关信息		
	计算机术语查	计算机术语	通过网络接口	_	输出该术语的
	询模块	(英文)	API 获取该术		相关解析
			语的信息		
	网络流量记录	_	_	以间隔 1 秒的	存储网路流量
	模块			密度对网络流	的速度值和数
				量的上传下载	据包收发情况
				速度已经数据	
				包的收发进行	
				获取	

### 5.4 模块实现

网络信息子系统:

network	scan	search	query	1			
>>> Loca	l.						
Name	wlp	5s0					
IP	19	2.168.100.	3				
Mac	90	:48:9a:72:1	ld:55				
Vendor	Ha	Hai Precision Ind. Co.,Ltd.					
Netmask	25	255.255.255.0					
>>> Gate	way						
IP	19	2.168.100.	1				
Mac	70	70:af:6a:e7:7e:2e					
Vendor	N.T	N TECHNOLOGY CO., LTD.					
		refresh					

图 5.6 网络信息

该控件包含了本地计算机信息以及网关信息,通过对刷新按钮(refresh)的单击可以刷新当前网络信息。

#### 局域网扫描子系统:

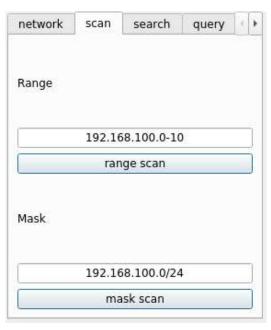


图 5.7 扫描选择

局域网的扫描方式有两种,一种是范围扫描,使用"-"来表示范围。另外一种是子网掩码的扫描,使用"/"来表示后面的子网掩码。以上两个信息均是由网络信息自动计算而来,如有需要也能通过手动进行修改。

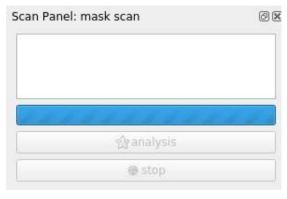


图 5.8 扫描存活节点



图 5.9 存活节点显示



图 5.10 节点详细信息

点击扫描按键(Scan)后,扫描控件将会被激活,在扫描控件中将会显示扫描所选用的方式,其进度条将以走马灯的形式告诉用户,正在进行扫描操作。扫描完成后,我们将会在列表空间中看到相应的活跃节点,三种不同的图标表示节点不同的类型,其中红色的"坐标"图标表示这为当前用户的主机节点,方向盘这个图标表示的是网关节点,蓝色箭头图标表示的是其他存活主机节点,图标后续依次是硬件厂家信息和IP地址。更方便的方式是双击需要查看的主机,这将显示出相关的节点详细信息。

#### 数据包过滤器子系统:

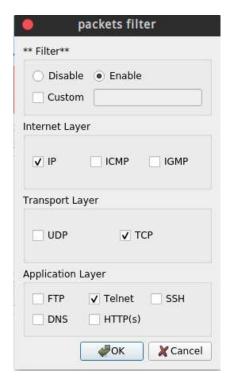


图 5.11 过滤器设置



图 5.12 过滤字段显示

这是过滤器操作界面,如需启动过滤器需要先对过滤器进行其用,默认情况下过滤器是关闭的(Disable)。启动过滤器后,过滤器字段有两个选择,第一个通过复选框,进行常用协议的过滤,另外一种是自己手工设置过滤字段。第一方式适合初学者,第二种方式适合进阶人员的使用。无论是那种方式对过滤器进行设置,过滤器字段只要被确定,将会在状态栏中进行显示,如图 5.11。

#### 数据包捕获子系统:

No.	Time	Source	Destination	Protocol	Length	Stack
42	2019-04-22 1	90:48:9A:72:	70:AF:6A:E7:	ARP	42	[<< ether
43	2019-04-22 1	192.168.100.1	192.168.100.3	NBNS	92	[<< ether
44	2019-04-22 1	192.168.100.3	192.168.100.1	ICMP	120	[<< ether
45	2019-04-22 1	FE80::AE37:4	FF02::2	IPv6-ICMP	70	[<< ether
					-	<b>)</b>

图 5.13 数据包信息简要显示

数据包被捕获后,得到的数据包信息将存储到内存中,对基本信息解码后,将会 呈现到表格界面当中。为了方便用户使用,对于不同的数据包进行了必要的颜色标 识,以作区分。

#### 数据包信息展示子系统:

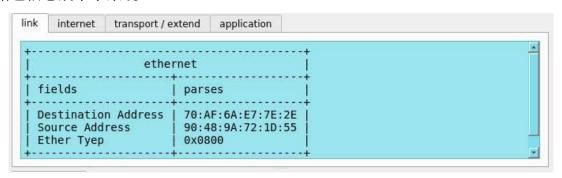


图 5.14 分层数据包解析

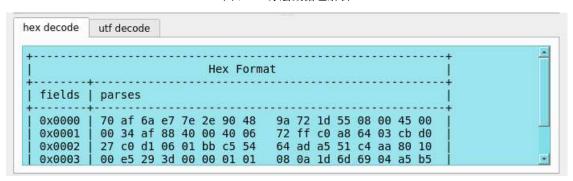


图 5.15 数据包编码解析

对于数据包的解析,使用的是 TCP/IP 族的结构,该结构可以很好地对数据包的层次进行展示。对于二进制的解码,使用的是两个界面,独立查看。

#### 统计绘图子系统:

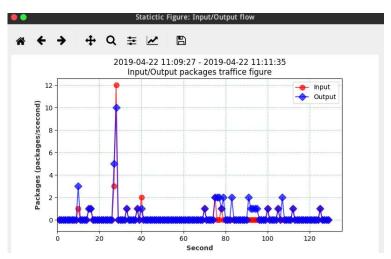


图 5.16 网络流量统计图

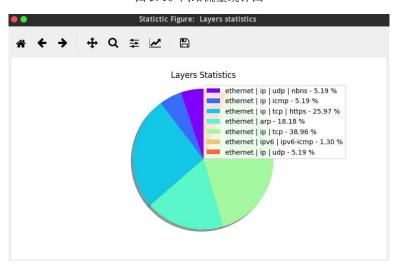


图 5.17 数据包结构统计图

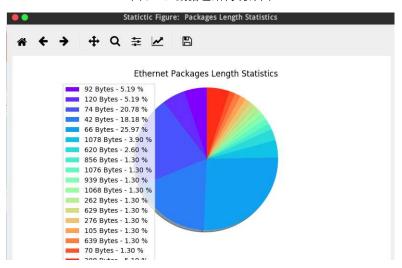


图 5.18 数据包长度信息统计

统计数据图有9张,这里不过多展示,只列举了每一个大类别下的一张图。

#### 数据导出子系统:

图 5.19 本地网络信息 csv 导出

图 5.20 局域网信息 csv 导出

图 5.21 数据包简要信息 csv 导出

对于数据的导出,每个数据类型有三种不同的导出格式 csv、Json 和纯文本格式,这里为了方便统计三种方式均使用了 csv 格式进行了展示。

协助支援子系统:

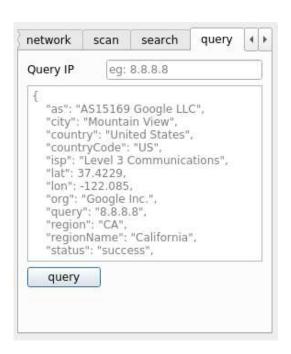


图 5.22 未进行 IP 查询时



图 5.23 进行 IP 查询

对于 IP 地址信息归属的查询,这里提示的效果。在没有进行 IP 地址查询的时候,使用了 PlaceHolder 对将要展示的信息给出了一个 demo,使用户在第一次使用时就对获得的信息有一个大致的了解。

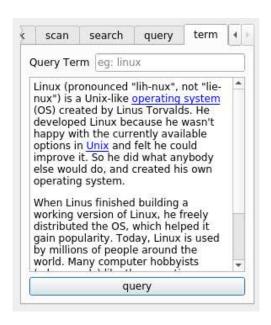


图 5.24 未进行专业名词查询

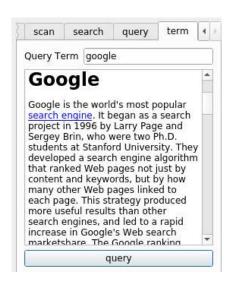


图 5.25 未进行专业名词查询

对于计算机专业词汇的查询,也是如此,使用上操作简单,上手门槛极低。

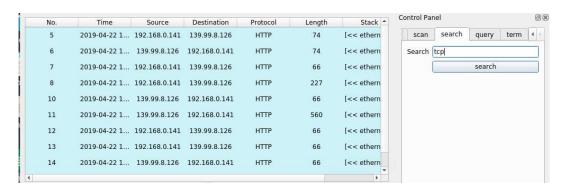


图 5.26 数据包查找功能

数据包显示后,还有一个对于数据包查找的功能,通过数据包的查找可以在表格中筛选出符合条件的数据包。值得一提的是,数据包的查找有两个规则可以应用,一个是". "的嵌套协议查找相当于 AND 操作,一个是", "的多个协议查找相当于 OR 操作。



图 5.27 网络状态查看

状态栏的网络相关信息,仅仅在抓包的时候才会启动。这些信息动态更新,通过 图标的可读性来替代文字是一个很不错的选择。

#### 小结

本章讲述了系统的详细设计与实现。详细设计中,对系统用户接口设计草图进行了分析并在界面设计过程中不断进行完善和改进,对各个模块的输入、输出、处理等信息的表格化显示,阐述清楚每一个模块处理的工作以及其使用的算法。在模块实现中,分解了软件中每个模块,进行独立的讲解,与子系统设计进行呼应。

# 第6章 性能分析

### 6.1 测试环境

#### 6.1.1 测试概述

本次系统测试将会在主机为 Linux (Ubuntu 16.04) 系统下的宿主机 (同样为 Ubuntu16.04) 下进行, 虚拟机管理器 (Virtual Machine Monitor) 工具选择的是 VMM (Virtual Machine Manager), 其版本号为1.4.2。

### 6.1.2 主机环境

主机的基本情况:

表 6.1 主机基本信息表

条目名称	条目信息
Hostname	alopex@alpha
OS	Ubuntu 16.04 xenial
Kernel	x86_64 Linux 4.15.0-47-generic
Shell	bash 4.3.48
Resolution	1366x768
DE	Unity 7.4.5
WM	Compiz
Font	WenQuanYi Micro Hei 11
CPU	Intel Core i5-4210M CPU @ 3.2GHz
GPU	GeForce 840M
RAM	1762MiB / 6823MiB

### 主机详细情况:

表 6.2 主机详细信息表

硬件/系统	条目信息		
System	Host	alpha	
	Kernel	4.15.0-47-generic x86_64 (64 bit)	
	Desktop	Unity 7.4.5	
	Distro	Ubuntu 16.04 xenial	
Machine	System	LENOVO (portable)	
	product	20C5A081CD	
	v ThinkPad Edge E440		
	Mobo	LENOVO	
	model	20C5A081CD	
CPU	-	Dual core Intel Core i5-4210M	
	cache	3072 KB	
	clock speeds	max: 3200 MHz	
Graphics	Card-1	Intel 4th Gen Core Processor Integrated Graphics	
		Controller	
	Card-2	NVIDIA GM108M [GeForce 840M]	
Network	Card-1	Realtek RTL8111/8168/8411 PCI Express	
		Gigabit Ethernet Controller	
	Driver	r8169	
	Card-2	Realtek RTL8723BE PCIe Wireless Network	
		Adapter driver: rtl8723be	
	Driver	rt18723be	
Drives	HDD Total Size:	1000.2GB(11.1% used)	

### 6.1.3 宿主机信息

宿主机为新安装主机,安装系统为 Ubuntu16.04。 软件包安装如下:

表 6.3 软件包安装表

包名	安装目的		
inxi	产生主机的硬件信息		
openssh-server	便于对命令结果拷贝工作		
python3-pip	便于对 python 软件的安装		
python3-tk	Tk 图形接口开发工具		
python3-venv	产生一个虚拟环境		
screenfetch	产生基本的系统信息		

## 宿主机的基本情况:

表 6.4 宿主机基本信息表

条目名称	条目信息		
Hostname	sprucetest@sprucetest		
OS	Ubuntu 16.04 xenial		
Kernel	x86_64 Linux 4.8.0-36-generic		
Shell	bash 4.3.46		
Resolution	1366x768		
WM	Compiz		
Font	WenQuanYi Micro Hei 11		
CPU 2x Westmere E56xx/L56xx/X56xx (IBRS			
	@ 2.594GHz		
RAM	762MiB / 1999MiB		

#### 宿主机详细情况:

表 6.5 宿主机详细信息表

硬件/系统	条目	信息	
System	Host	sprucetest	
	Kernel	4.8.0-36-generic x86_64 (64 bit)	
	Desktop	N/A	
	Distro	Ubuntu 16.04 xenial	
Machine	System	QEMU	
	product	Standard PC (i440FX + PIIX 1996)	
	v	pc-i440fx-xenial	
	Mobo	N/A	
	model	N/A	
CPU	-	2 Single core Westmere E56xx/L56xx/X56xx	
		(IBRS update)s	
	cache	8192 KB	
	clock speeds	max: 2593 MHz	
Graphics	Card	Red Hat QXL paravirtual graphic card	
Network	Card	Realtek RTL-8100/8101L/8139 PCI Fast	
		Ethernet Adapter driver	
	Driver	8139cp	
Drives	HDD Total Size:	21.5GB (29.2% used)	

### 6.2 软件测试

本次测试使用的 Python 解析器为 CPython3,其版本为 3. 5. 2。CPython 安装所使用的编译器为 GCC, 其版本为 5. 4. 0 20160609。spruce 安装环境将会在虚拟环境下进行,虚拟环境提供工具为 venv。安装方式为通过 pip 工具直接下载位于 pypi 上的软件包,进行本地安装。

#### 安装过程:

```
sprucetest@sprucetest: ~/Desktop$
sprucetest@sprucetest: ~/Desktop$ python3 -m venv testEnv
sprucetest@sprucetest: ~/Desktop$ source testEnv/bin/activate
(testEnv) sprucetest@sprucetest: ~/Desktop$ pip install spruce-sniffer
Collecting spruce-sniffer
Downloading https://files.pythonhosted.org/packages/6d/8c/72ccc813b69
ef9b117c19b3d46a46f5b47415838e9ac9d74c7c78724c4fb/spruce_sniffer-0.1.4-
py3-none-any.whl (1.3MB)
100% | 1.3MB 1.1MB/s

Collecting ptable>=0.9.2 (from spruce-sniffer)
Downloading https://files.pythonhosted.org/packages/ab/b3/b5430181117,
3ca94119eb474634f120a49cd370f257d1aae5a4abaf12729/PTable-0.9.2.tar.gz
Collecting netifaces>=0.10.9 (from spruce-sniffer)
Downloading https://files.pythonhosted.org/packages/6f/66/2df3d5cb0e1
8eccf0f798f7a31601678fc3578ce560fa5b897d791e3f835/netifaces-0.10.9-cp35-cp35m-manylinux1 x86_64.whl
Collecting PyQt5>=5.12.1 (from spruce-sniffer)
Downloading https://files.pythonhosted.org/packages/98/61/fcd53201a23
dd94a1264c29095821fdd55c58b4cd388dc7115e5288866db/PyQt5-5.12.1-5.12.2-c
p35.cp36.cp37.cp38-abi3-manylinux1_x86_64.whl (61.2MB)
100% | 61.2MB 25kB/s

Collecting requests>=2.21.0 (from spruce-sniffer)
Downloading https://files.pythonhosted.org/packages/7d/e3/20f3d364d6c
8e5d2353c72a67778eb189176f08e873c9900e10c0287b84b/requests-2.21.0-py2.p
```

图 6.1 软件安装进行图

```
Running setup.py clean for scapy
Failed to build ptable psutil scapy
Installing collected packages: ptable, netifaces, PyQt5-sip, PyQt5, url
lib3, idna, certifi, chardet, requests, pyparsing, six, cycler, kiwisol
ver, python-dateutil, numpy, matplotlib, psutil, scapy, spruce-sniffer
Running setup.py install for ptable ... done
Running setup.py install for psutil ... done
Running setup.py install for scapy ... done
Successfully installed PyQt5-5.12.1 PyQt5-sip-4.19.15 certifi-2019.3.9
chardet-3.0.4 cycler-0.10.0 idna-2.8 kiwisolver-1.0.1 matplotlib-3.0.3
netifaces-0.10.9 numpy-1.16.3 psutil-5.6.1 ptable-0.9.2 pyparsing-2.4.0
python-dateutil-2.8.0 requests-2.21.0 scapy-2.4.0 six-1.12.0 spruce-sn
iffer-0.1.4 urllib3-1.24.2
You are using pip version 8.1.1, however version 19.0.3 is available.
You should consider upgrading via the 'pip install --upgrade pip' comma
nd.
(testEnv) sprucetest@sprucetest:~/Desktop$
```

图 6.2 软件安装完成图

#### 软件运行方式与展示:

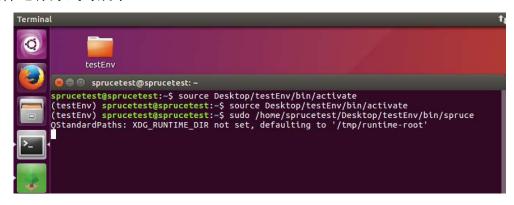


图 6.3 软件执行命令

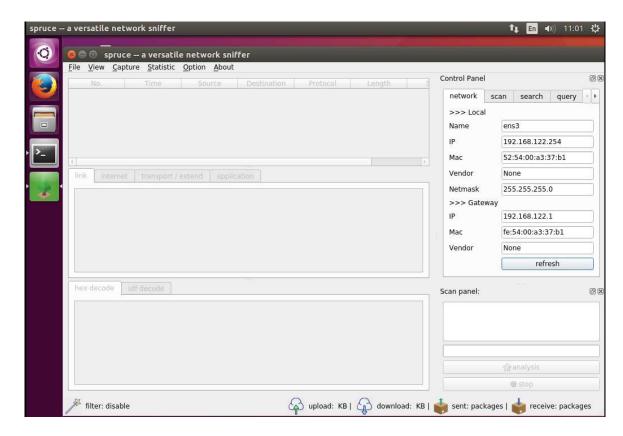


图 6.4 软件运行界面

以下将通过软件在三种状态下硬件的相关信息,空转为软件启动但不做任何操作的情况;常规为软件在普通场景经下进行抓包的情况如浏览网页;高负载是在极端环境下如下载大文件时的表现情况。

参考信息	尚未启动	空转	常规	高负载
$CPU^{^{\scriptsize{\textcircled{1}}}}$	0.23,0.20,0.19	0.32,0.20,0.19	0.96,0.90,0.59	1.20,0.98,0.76
内存 <sup>②</sup>	563104(27.5%)	679160(33.2%)	737076(36.0%)	900268(44.0%)
网速峰值	$0.0 \mathrm{KB/s}$	0.0 KB/s	392KB/s	885KB/s
软件流畅度 <sup>®</sup>	N/A	+++	+++	+
数据包捕获个数	N/A	-	650	26664
数据包捕获比值	N/A	-	99.54%	66.67%
是否出现无响应	N/A	无	无	无

表 6.6 性能分析表

①CPU 数据来自 uptime 命令

②内存数据来自 free 命令

③"+"越多表示越流畅

以上表格可以看出,软件的启动对内存的消耗为百分之五,对 CPU 消耗并不高。 当软件在常规情况下运行时,总体表现良好,内存的占用有所提升,但丢包率并不会太 严重,软件使用的流程度依然可观。当软件在高负载情况下运行时,可明显看出,由于数据包存储于内存中,此时对存储的消耗大幅提升,软件的流畅度有了明显的下滑,数据包捕获工作依然能完成,但是其捕获比例呈现出明显的丢包情况。

#### 小结

本章对开发的嗅探器软件进行了性能测试工作。在性能测试前对信系统和与测试环境进行了了硬件信息的详细叙述,对嗅探器软件安装前必要的依赖包进行了解释,务求能在最少改变系统环境的情况下对软件进行安装于测试。对于得出的测试数据,进行了概括行的分析。

## 总结与展望

该应用的优势有以下三个方面,良好的图形交互、安装门槛低以及可扩展性高。

图形界面是这个应用的一大亮点,对于嗅探器这样的应用,良好的图形界面能够让使用着更加得心应手,减少疲劳感。图形界面的设计上,开发者对排版进行了数次的修改,为求令用户有一个自由度更高的界面,在控件选用上下了一番功夫。使得整个应用界面的各个模块之间可以自由活动,每个用户都能依照自己的兴趣习惯来调整界面的布局,无需配置文件只需要简单的鼠标拉伸点击即可。在界面的颜色搭配上,为了令用户在使用是保持一致性,在图标的选择上特意选择了同一位设计师的同一系列图标库,做到在图标的风格上保持一致。

软件的安装是每个软件分发中必须经历的。应用提供了两套软件安装方法,一个方法是利用源代码,进行冻结代码安装,另一个方法是使用 CPython 的包管理工具 pip 进行安装。这两种方式适用于有不同需求的用户,但相同的是使用方式都极为简单。该应用对于系统的硬件要求很低,开发者使用的电脑于 2014 年的购置,其配置是当时常见的 i5 芯片和 4G 内存。即使在今天 2019 年,运行起该软件甚至是分配虚拟机来运行该软件,也没有感觉到明显的卡顿现象。

软件的主要编码由 Python 提供,软件在对数据包的解析中,没有选用时下 Python 流行的 Scapy 库,而是自己编写了解析的文件。在软件的版权上,遵照 MIT license 执行,任何人都有权利对软件进行修改与重分发。赋予了后续开发者,学习、交流以及完善功能的自由。

该应用的不足主要表现在以下两个方面,平台的兼容性和功能有待完善。

如今的个人计算机(Personal Computer)的主要系统为Windows,对于软件无法跨平台这件事,无疑是软件的短板,严重削减了软件的受众群体。然而因为在开发过程中,其中一些数据的获取功能依赖于Linux某些文件,因此想要做到跨平台需要不少的路要走,对于平台的无法兼容,毫无疑问是一个不小的遗憾。

在高并发中,可以发现软件对于网速过高时,其抓包率并不理想,这一方面是因为软件在数据结构设计方面经验不足,导致数据量过大,对内存资源的消耗过高,另外一个方面是因为选定了使用 CPython 解释器,其中的 GIL (Global Interpreter Lock) 也是其中的阻碍因素。另外对于数据包的解释上,网络协议是一个非常庞大的家族,因此该应用只针对常用协议进行了解析,某些协议的解析颗粒度并未达到工业水平。

软件的开发,到了分发只能算完成了一半,后面的一半需要由维护与不断的升级来 体现软件后续的生命力。

在软件的使用上,我们的应用交付目前已经完成。但是正如上文所描述的,该软件依然存在这不小的问题,这里将提供一些可以参照的解决思路。

在跨平台功能上,其解决思路是改变目前数据的收集方式,让数据的收集去系统化,让其尽量和系统无关,要做到这点可能刚开始有点困难,但是为了后续的长远发展,这是必须要实现的。在高并发中,依然希望能够稳定抓包,一个简单的解决方案是选择使用无 GIL 的 python 解释器,例如 pypy,这是 Python 的一个未来,但是由于一些主要开发包都在 pypi 上,并为移植到 pypy 的上,这使得这个简单的方案成无限延期的等待。另外一种方式,是对如今数据存储中得数据结构进行优化,或者是对 GIL 进行有力的解锁。

## 致 谢

毕业论文是大学生涯必经的一个阶段,是必不可少得锻炼与磨练。从前,总渴望着大学的毕业典礼尽快来临,那里有鲜花有掌声,有脸上洋溢着青春的娇气,有欢欣鼓舞的喝彩。

如今这一刻慢慢逼近,倒有一种不舍油然而生。

毕业设计完成之际,将真诚的感谢送给我得导师张先勇教授。在毕设制作期间,由于缺乏开发经验,我遇到不少棘手的问题,它们的产生使得项目的开发变得困难重重。得益于张老师无意间的点拨,问题随之便能迎刃而解。假若说毕业论文是挫折是一道道坎,那么张老师的点拨就是一个有力的指导。时而告诉你,这里坑不浅你必须造梯子过去,时而告诉你这坑不深,涉水过去也未尝不可。

另外感谢班上每一位同学,或许我们在一起得时间不算太长。但是在他/她们身上,我收获了很多精彩与感动得瞬间,这些经历足以令我深刻而难忘。

## 参考文献

- [1] 中国互联网络信息中心. 中国互联网络发展状况统计报告[R/OL](2019-02-28)[2019-04-15]. www. cac. gov. cn/wxb\_pdf/0228043. pdf.
- [2] 于志军. 互联网对中国人生活方式的改变及影响[J]. 计算机与网络, 2018, 44(22):9-10.
- [3] 刘维嘉. "互联网+"环境下高职《计算机网络技术》课程教学改革与研究[J]. 福建电脑, 2017, 33(02):57-58.
- [4] 柯辉. 计算机网络技术专业卓越人才需求调查分析[J]. 电脑知识与技术, 2015, 11(33):83-84.
- [5] 刘春梅. 学好网络技术的三大技巧[J]. 计算机与网络, 2018, 44(18):42-43.
- [6] Kevin J. Connolly. Law of Internet Security and Privacy[M]. Aspen Publishers. 2003:131.
- [7] 于鹏飞, 孙春静, 薄红岩, 彭斌. 基于 windows 平台的网络嗅探器系统的设计与实现
- [J]. 黑龙江科技信息, 2017(06):179.
- [8] A. Dabir, A. Matrawy. Bottleneck Analysis of Traffic Monitoring Using Wireshark [R]. 4th International Conference on Innovations in Information Technology, 2007, IEEE Innovations. 2007:158–162
- [9] 谢希仁. 计算机网络[M]. (7). 电子工业出版社. 2017:29-30
- [10] W. Richard Stevens. TCP/IP 详解(卷 1):协议(英文版) [M]. (2). 人民邮电出版社. 2016:2-28
- [11]刘大成. Python 数据可视化之 matplotlib 实践[M]. (1). 电子工业出版社. 2018:3-16
- [12] 王硕, 孙洋洋. PyQt5 快速开发与实战[M]. (1). 电子工业出版社. 2017:317-373