天津商业大学学生实验报告

开课实验室:现代信息交流中心 403

开课时间: 2014年11月4日

实验报告: 2014年11月4日

学院	信息	工程学院	年级、专	软件工程 1201	学	20125041	姓	王靖伟	同组		无
名称	18.0	_ [2] ///	业、班	八八二年1201	尃	20123011	名	_ 1,11r	姓名	i	70
课程 名称	Netv	omputer works and nternets	实验项目 名称	数据链	路层	实验		指导教师			尉斌
实验类	型	验证	= :	综合 □ 战	计		创	新 口	成绩		
教师评语								教师签名。	: 年	月	日

实验报告内容一般包括以下几个内容: 1、目的要求 2、仪器用具及材料(仪器名称及主要规格、用具名称) 3、实验内容及原理(简单但要抓住要点,写出依据原理) 4、操作方法与实验步骤 5、数据图表格(照片) 6、实验过程原始记录 7 数据处理及结果(按实验要求处理数据、结论) 8、作业题 9、讨论(对实验中存在的问题、进一步的想法等进行讨论)

实验报告内容:

- 1) 实验目的: ①熟悉数据链路层协议的内容和功能;
 - ②掌握数据链路层协议的使用方法
- 2) 实验要求: ①掌握数据链路层 ARP 协议的功能和使用方法
 - ②掌握数据链路层各种设备的运行方法
- 3) 实验设备:协议服务器(利用已有的网络服务器):协议客户端软件
- 4) 实验过程:
- ① ARP 协议的功能
- ② 客户端软件的配置与操作
- ③ 回答课后问题(需详细阐述,注明题号和问题)
- (1) 在第一个实验中,如果我们计时 ping 命令要多久才能成功返回的话,就会发现第二次 ping 命令由于 ARP 请求要花费更长时间。ARP 请求和应答增加了多少时间? 你是如何知道的?

注 1. 每个实验项目一份实验报告。 2. 实验报告第一页学生必须使用规定的实验报告纸书写,附页用实验报告附页纸或 A4 纸书写,字迹工整,曲线要画在坐标纸上,线路图要整齐、清楚(不得徒手画)。 3. 实验教师必须对每份实验报告进行批改,用红笔指出实验报告中的错、漏之处,并给出评语、成绩,签全名、注明日期。 4. 待实验课程结束以后,要求学生把实验报告整理好,交给实验指导教师,加上实验课学生考勤及成绩登记表(见附件 2)、目录和学院统一的封面(见附件 3)后,统一装订成册存档。

天津商业大学学生实验报告附页

开课实验室:现代信息交流中心 403 开课时间:2014年11月4日

实验报告: 2014年11月4日

从如图 1 所示的报文列表框可以知道,第一次发送 ping 命令需要 0.000139s 可以成功返回。 第二次 ping 命令由于 ARP 请求要花费更长时间, ARP 请求和应答增加了 15.238642-15.238511=0.000131s。第二次 ping 命令结果分组在分组 3 到 6 中显示,总花费 15. 238760-15. 238511=0. 000249s。第三次发送 ping 命令结果分组在分组 7 和 8 中显示,在分组 7 之前,不需要 ARP 交换,因为 ARP 高速缓存再一次包含了 192.168.0.100 项,所以只需要 17. 966157-17. 966039=0. 000118s.

No.	Time	Source	Destination	Protocol Leng	yth Info
	1 0.000000	192.168.0.105	192.168.0.100	ICMP	74 Echo (ping) request id=0x0300, seq=10752/42, ttl=128
	2 0.000139	192.168.0.100	192.168.0.105	ICMP	74 Echo (ping) reply id=0x0300, seq=10752/42, ttl=128
	3 15.238511	DellComp_e3:4d:1d	Broadcast	ARP	42 Who has 192.168.0.100? Tell 192.168.0.105
	4 15.238642	Intel_53:87:d9	DellComp_e3:4d:1d	ARP	60 192.168.0.100 is at 00:07:e9:53:87:d9
	5 15.238658	192.168.0.105	192.168.0.100	ICMP	74 Echo (ping) request id=0x0300, seq=11008/43, ttl=128
	6 15.238760	192.168.0.100	192.168.0.105	ICMP	74 Echo (ping) reply id=0x0300, seq=11008/43, ttl=128
	7 17.966039	192.168.0.105	192.168.0.100	ICMP	74 Echo (ping) request id=0x0300, seq=11264/44, ttl=128
	8 17.966175	192.168.0.100	192.168.0.105	ICMP	74 Echo (ping) reply id=0x0300, seq=11264/44, ttl=128

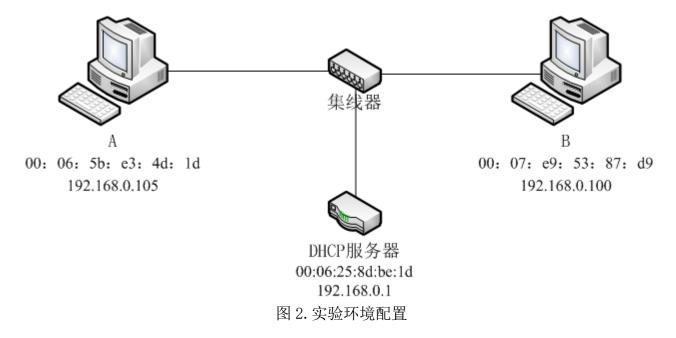
图 1. arp. cap 报文列表框

(2) 以太网地址比 IP 地址多多少位?可以表示出多少个唯一的 MAC 地址?可 以表示出多少个唯一的 IP 地址?

以太网地址又叫做硬件地址、物理地址、MAC 地址,一共有 48 位二进制位。IP 地址有 32 位 二进制位。以太网地址比 IP 地址多 16 位。可以表示出 248=2.81×1014个唯一的 MAC 地址。可以 表示出 2³²=4294967297 个唯一的 IP 地址。

(3) 当分配一个重复的 MAC 地址给主机 B 时,寻找一种方法使 DHCP 服务器不 分配 192.168.0.105 给主机 B。

实验环境如图 2 所示。在主机 B上,用命令 ipconfig/release 释放 IP 地址 192.168.0.100。 然后用命令 ipconfig/renew 重新获得 IP 地址。重设主机 B 的 MAC 地址为 00:10:7B:59:18:64。 MAC 地址变更在计算机重启后才会生效,所以重启计算机 B。当主机 B 启动时,捕获所产生的网 络通信流的 Wireshark 跟踪记录,并分离出 DHCP 分组,如图 3 所示。DHCP 服务器用一条否定应 答即 NACK 报文通知主机 B, IP 地址 192. 168. 0. 100 已经被人使用。从 DHCP 服务器的角度来看, 这条 DHCP 请求报文不是来自原来的 IP 地址为 192. 168. 0. 100 的同一主机 B。在分组 4 里,重新 为主机 B 分配一个新的 IP 地址 192. 168. 0. 106。然后再重设主机 B 的 MAC 地址为与主机 A 的 MAC 地址 00:06:5B:E3:4D:1D。重启主机,使新的 MAC 地址生效之后,DHCP 服务器分配 IP 地址 192.168.0.107 给主机 B。(没有分配地址 192.168.0.105, 因为主机 A 在网络上并响应了该 IP 地址。)



No.	Time	Source	Destination	Protocol Le	ngth Info
	1 0.000000	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	348 DHCP Request - Transaction ID 0xce685329
	2 0.999648	192.168.0.1	255.255.255.255	DHCP	590 DHCP NAK - Transaction ID 0xce685329
	3 2.390387	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	342 DHCP Discover - Transaction ID 0x4e5fff25
	4 3.389582	192.168.0.1	255.255.255.255	DHCP	590 DHCP Offer - Transaction ID 0x4e5fff25
	5 3.389942	0.0.0.0	255.255.255.255	DHCP	354 DHCP Request - Transaction ID 0x4e5fff25
	6 3.393744	192.168.0.1	255.255.255.255	DHCP	590 DHCP ACK - Transaction ID 0x4e5fff25

图 3. 主机 B 启动时所捕获的报文

5) 实验心得

通过这次实验使我学会了很多实战上的知识。在课堂上学习理论,在实验课上实践,使我对于数据链路层的基础知识更加了解。通过实验,使我熟悉了解并学会使用wireshark工具抓取网络报文、查看已有报文信息并能对报文加以分析。通过ARP地址解析协议实验,使我更加理解地址解析协议的原理和解析过程。通过MAC地址欺骗实验,使我理解DHCP在分配IP地址时的详细过程和防止IP冲突的方法。这次实验,也使我学会熟练使用命令行命令来查看网络状态、ARP命令、ping命令以及ipconfig的一系列命令。在实验过程中,我详细阅读每行报文,掌握了IP数据报、MAC帧的格式以及内容,在以后的学习中还应该加强对于报文的阅读理解的能力。