IP数据包分析实验

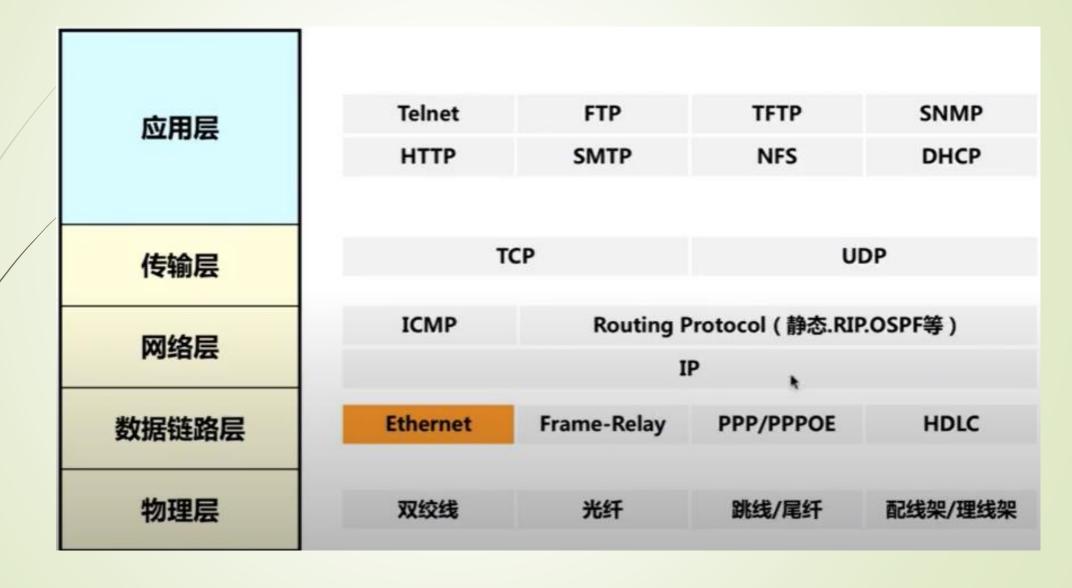
冯巾松

fengjinsong@tongji.edu.cn

数据逐层封装



TCP/IP体系协议分步



■1. IP数据报文格式总览

IP协议提供不可靠无连接的数据报传输服务, IP层提供的服务是通过IP层对数据报的封装与 拆封来实现的。

IP数据报的格式分为报头区和数据区两大部分, 其中报头区是为了正确传输高层数据而加的各种控制信息,数据区包括高层协议需要传输的数据。

IP数据报文格式总览

一个IP数据报由首部和数据两部分组成。



报文头部

→ 头部的前一部分是固定长度, 共 20 字节, 是所有IP数据报必须具有的。



在头部的固定部分的后面是一些可选字段,其长度是可变的。

数据报头部-版本

►版本 — 占 4 位,指IP协议的版本。目前的IP协议版本号为 4 (即 IPv4)



首部长度

一首部长度一占4位,可表示的最大数值是15个单位(一个单位为4字节),因此IP的首部长度的最大值是60



区分服务

一区分服务一占8位,用来获得更好的服务。在旧标准中叫做服务类型



总长度

一总长度一占16位,指首部和数据之和的长度,单位为字节,因此数据报的最大长度为65535字节。总长度必须不超过最大传送单元MTU



标识

一标识(identification)——占16位,它是一个计数器,用来产生IP数据报的标识



标志

●标志(flag) — 占 3 位,目前只有前两位有意义。标志字段的最低位是 MF (More ragment)。MF=1表示后面"还有分片"。MF=0表示最后一个分片。标志字段中间的一位是DF (Don't Fragment)。只有当 DF=0 时才允许分片



片偏移

一片偏移——占13位,指出:较长的分组在分片后某片在原分组中的相对位置。片偏移以8个字节为偏移单位。



生存时间

生存时间——占8位,记为TTL (Time To Live),指示数据报在网络中可通过的路由器数的最大值



协议

一 占 8 位, 指出此数据报携带的数据使用何种协议, 以便目的主机的 IP 层将数据部分上交给那个处理过程



首部检验和

●首部检验和 — 占16 位, 只检验数据报的首部, 不检验数据部分。这里不采用 CRC 检验码而采用简单的计算方法。IP 数据报首部检验和的计算采用16 位二进制反码求和算法



源地址和目的地址

▶源地址和目的地址都各占4字节

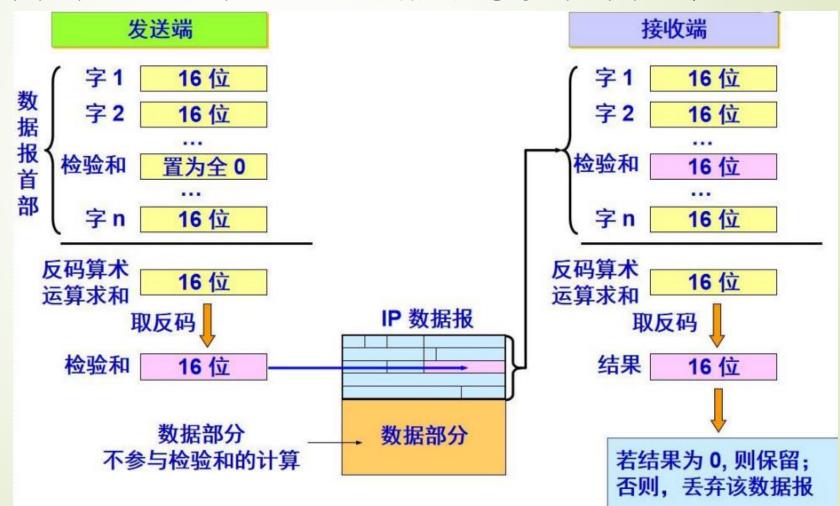


可变部分

■3. IP 首部的可变部分就是一个选项字段,用来支持排错、测量以及安全等措施,内容很丰富。选项字段的长度可变,从 1 个字节到 40 个字节不等,取决于所选择的项目。

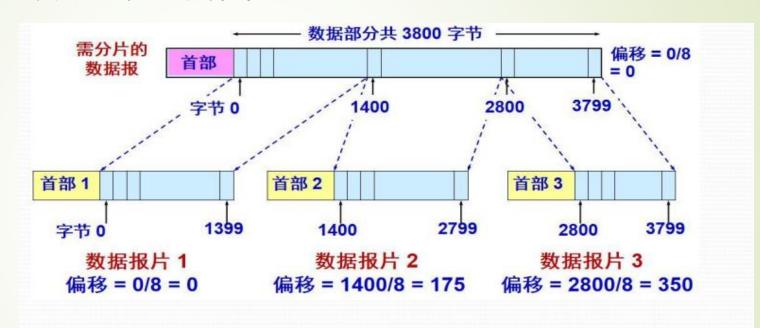


→ 4. IP 数据报首部校验 IP 数据报首部检验和的计算采用16 位二进制反码求和算法



- ■5. IP数据报分段给出 数据报的总长度为3820 字节, 其数据部分的长度为3800 字节 (使用固定首部), 需要分片为长度不超过1420 字节的数据报片。
- ✓1 因固定首部长度为 20 字节,因此每个数据报户的数据部分长度不能超过1400 字节。
- ✓ 2 于是分为 3 个数据报片, 其数据部分的长度分别为1400、1400和1000字节。
- ✓ 3 原始数据报首部被复制为各数据报片的首部,但必须修改有关字段的值(如标志字段)

■5. IP数据报分段



	总长度	标识	MF	DF	片偏移
原始数据报	3820	12345	0	0	0
数据报片1	1420	12345	1	0	0
数据报片2	1420	12345	1	0	175
数据报片3	1020	12345	0	0	350

► 6. IP数据报文格式传输

C		7	8 15	16	31	
	版本号(4位)	头长度(4位)	服务类型TOS(8位)	总 长 度(16位)		
		标 识	(16位)	标志(3位) 片 偏 移(13位)		
	生存时间	TTL(8位)	上层协议标识(8位)	头 部 校 验 和(16位)		
	源 IP 地 址(32位)					报头区
目 标 IP 地 址(32位)						
	选 项					
	数 据					数据区

注意,上图表示的数据,最高位在左边,记 0位;最低位在右边,记为31位。在网络中传输数据时,先传输0~7位,其次是8~15位,然后传输16~23位,最后传输24~31位

■7. IP数据报文上层协议

十进制编号	协 议	说 明		
0	无	保留		
1	ICMP	网际控制报文协议		
2	IGMP	网际组管理协议		
3	GGP	网关一网关协议		
4	无	未分配		
5	ST	流		
6	TCP	传输控制协议		
8	EGP	外部网关协议		
9	IGP	内部网关协议		
11	NVP	网络声音协议		
17	UDP	用户数据报协议		

■8. IP数据报文的TOS 服务类型(TOS、type of service): 占用8位 二进制位,用于规定本数据报的处理方式。服务类型字段的8位分成了5个子域:

 0
 1
 2
 3
 4
 5
 6
 7

 优先权
 D
 T
 R
 保留

(1)—优先权(0-7)数越大,表示该数据报优先权越高。网络中路由器可以使用优先权进行拥塞控制,如当网络发生拥塞时可以根据数据报的优先权来决定数据报的取舍

- (2)—短延迟位D(Delay):该位置1时,
- 请求以短延迟信道传输, 0表示正常延时。
- (3)—高吞吐量位T(Throughput):
- 数据报请求以高吞吐量信道传输, 0表示普通。
- (4)—高可靠位R(Reliability):该位置1时,数据报请求以高可靠性信道传输,O表示普通。
- (5)—保留位。

■8. IP数据报文的TOS

目前在Internet中使用的TCP/IP协议大多数情况下网络并未对TOS进行处理,但在实际编程时,有专门的函数来设置该字段的各域。一些重要的网际应用协议中都设置了建议使

用的TOS值:

应用程序	短延迟位D	高吞吐量位T	高可靠性位	低成本位	十六进制值	特性
Telnet	1	0	0	0	0x10	短延迟
FTP控制	1	0	0	0	0x10	短延迟
FTP数据	0	1	0	0	0x08	高吞吐量
TFTP	1	0	0	0	0x10	短延迟
SMTP命令	1	0	0	0	0x10	短延迟
SMTP数据	0	1	0	0	0x08	高吞吐量
DNS UDP查询 1 DNS TCP查询 0	0	0	0	0x10	短延迟	
	0	0	0	0	0x00	普通
DNS 区域传输	0	1	0	0	0x08	高吞吐量
ICMP差错	0	0	0	0	0x00	普通
ICMP查询	0	0	0	0	0x00	普通
SNMP	0	0	1	0	0x04	高可靠性
IGP	0	0	1	0	0x04	高可靠性
NNTP	0	0	0	1	0x02	低成本

9. 最大传输单元:

IP数据报在互联网上传输时,可能要经过多个 物理网络才能从源端传输到目的端。不同 网络由于链路层和介质的物理特性不同. 此在进行数据传输时, 对数据帧的最大长度 都有一个限制,这个限制值即最大传输单元 MTU (Maximum Transmission Unit). —— 个网络上的两台主机之间通信时, 该网络的 MTU值是确定的,不存在分片问题。分片问 题一般只存在于具有不同MTU值的互联网中

9.最大传输单元:

现在互联网主要使用路由器进行网络连 因此分片工作通常由路由器负责。 台主机之间的通信要通过多个具有不同 值的网络时, MTU的瓶颈是通信路径上最小 的MTU值,它被称为路径MTU。由于路由选 择不一定是对称的(从A到B的路由可能与从B JA的路由不同),因此,路径MTU在两个方 向上不一定是一致的,下表是几种常用网络 的MTU值

▶9.最大传输单元:

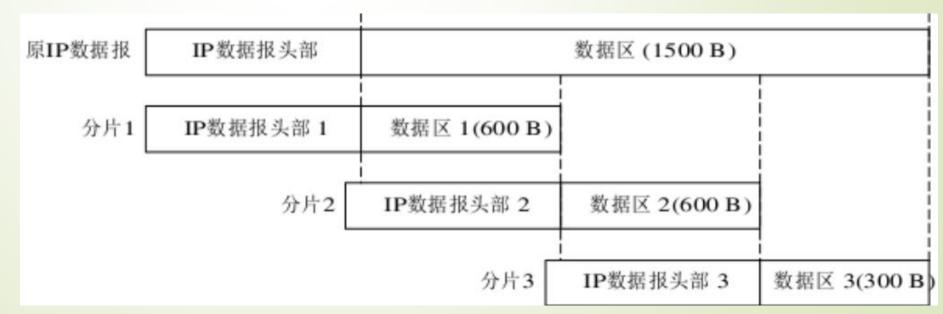
网络名称	MTU(单位:字节)			
以太网	1500			
IEEE802.3/802.2	1492			
FDDI	4352			
ATM(信元)	48			
X.25	576			
点到点(低延时)	296			
令牌环网(IBM 16 MB/s)	17 914			
令牌环网(IEEE802.5 IBM 16 MB/s)	4464			

▶10.分片:

把一个数据报为了适合网络传输而分成多个 数据报的过程称为分片,被分片后的各个IP数 据报可能经过不同的路径到达目标主机。 个IP数据报在传输过程中可能被分片, 也可能 不被分片。如果被分片,分片后的IP数据报和 原来没有分片的IP数据报结构是相同的,即也 是由IP头部和IP数据区两个部分组成: 分片后 的IP数据报,数据区是原IP数据报数据区的一 个连续部分,头部是原IP数据报头部的复制, 但与原来未分片的IP数据报头部有两点主要不 回: 标志和片偏移:

▶10.分片位移及说明图:

片偏移: IP数据报被分片后, 各片数据区在原来IP数据区中的位置用13位片偏移来表示。上图中分片1的偏移为0; 分片2的偏移为600; 分片3的偏移为1200实际在IP地址中,由于偏移是以8个字节为单位进行计算的,因而在IP数据报中分片1的偏移是0; 分片2的偏移是75; 分片3的偏移是150



▶11.接收组包:

重组:

当分了片的IP数据报到达最终目标主机时, 标主机对各分片进行组装,恢复成源主机发送 时的IP数据报,这个过程叫做IP数据报的重组。 在IP数据报头部中,标识用16位二进制数表示, 它唯一地标识主机发送的每一份数据报。 个数据报被分片时,每个分片仅把数据报 识"字段的值原样复制一份,所以一个数据 报的所有分片具有相同的标识。目标端主机重 组数据报的原理是

▶11.接收组包:

据"标识"字段可以确定收到的分片

据"标志"字段的"片未完MF"子字段 以确定分片是不是最后一个分片;
)—根据"偏移量"字段可以确定分片在原

- ■12. IP数据报"选项"主要有两大功能:
- 1) 用来实现对数据报传输过程中的控制,如

规定数据报要经过的路由;

2) 进行网络测试,如一个数据报传输过程中经过了哪些路由器。IP"选项"域共分为四大类,每类分为若干个选项,每个选项有确定的

■12. IP数据报选项

选项类	用 途	选项号	长度	功能
0 类	数据报或网络控制	0	_	IP 数据报头中的任选项域结束
		1	_	无操作
		2	11 字节	安全和处理限制(用于军事领域,详细内容参见 RFC 1108[Kent 1991])
		3	可变	设置宽松源路由选择
		7	可变	记录数据报经过的路由
		9	可变	设置严格源路由选择
1 类	未使用			
2 类	调试与测量		可变	记录 Internet 时戳
3 类	未使用			

■12. IP数据报选项

由三个部分组成:选项码、选项长度和选项数据。选项码和选项长度各占一个字节,中,选项长度用于确定整个选项部分的长度;选项码又分为复制、选项类和选项号:

复制:占一位,用来控制一个带有选项的IP数据报被分片后对选项的处理方式。该位置1时将选项复制到所有分片中;置0时将选项仅复制到第一个分片中。选项类和选项号用于确定该选项是哪类选项中的哪个选项,其实就是确定该选项的功能

- ■12. IP数据报选项
- 源路由选择:是指IP数据报在 所经过的路由是由发出IP数据报的 以区别于数据报在互联网 设置源路由选择选项, 以使数据报绕开出错的 可用于测试特定网络的吞吐量。源路由选择的为两类: 严格源路由选择和宽松源路由选择

→12. IP数据报选项

的每一个路由器,相邻 间路由器,并且所经过的 的ICMP差错报文。严格源路由选择选项

1字节	1字节	1字节	4字节	4字节	4字节	4字节
选项码	选项 长度	指针	第1站IP地址	第2站IP地址	第3站IP地址	 第9站IP地址

→12. IP数据报选项

(2)—宽松源路由选择:由发送方指明一个数据报经过的IP地址清单,但是在数据报传输的路径上,在选项中指定的两个IP地址之间可以有其他IP地址的路由器。格式与严格的相同,只是选项码字段值为0x83

- **▶12. IP**数据报选项
- 2) 记录路由: 通过设置记录路由选项, IP数据报 就可以记录数据报从源主机传输到目标主机时,所 经过路径上的各个路由器的IP地址。记录路由选 项的数据格式和严格源路由选择格式相同,但选 项码字段值为0x87. 指针初值为4. 指向存放第一 个IP地址的位置。每个路由器的IP地址存入选项的 数据区中, 指针字段的值也随着增加 (从4开始到 8, 12, 16, 最大到36), 它始终指向下一个存 放IP 地址的位置。当记录了9个IP地址后,指针字 段的值为40,表示数据区已满

- ▶12. IP数据报选项
- ■3) 记录时间戳:就是IP数据报每经过一个路由器都记下它的IP地址和时间。时间戳中的时间以ms为单位,时间戳取值一般为格林威治时间(UT, Universal Time) 自午夜开始计时的毫秒数时间戳选项格式如下:

	the state of the s			12000	4字节	4字节	4字节	4字节	
选项码	选项 长度	指针	溢出	标志	第1站IP地址	第1时间戳	第2站IP地址	第2时间戳	

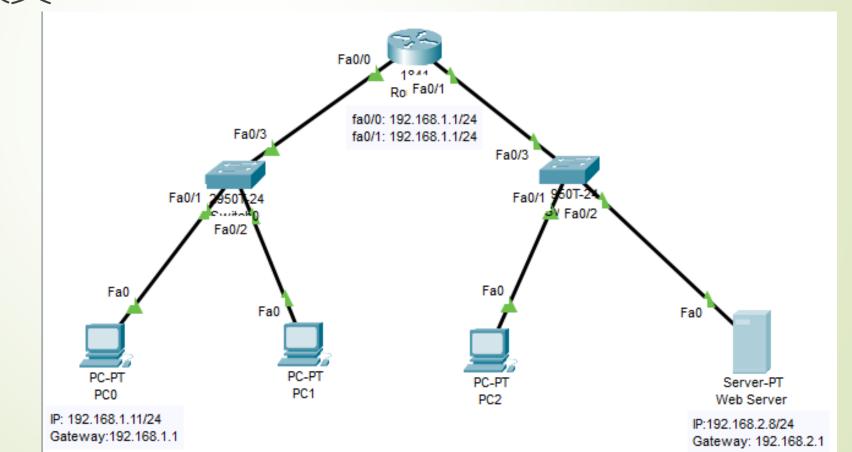
时间戳选项的选项码是0x44。选项长度表示选项的总长度(一般为36或40),指针指向下一个可用空间的指针(值为5、9、13等)

- **■12. IP**数据报选项
- 3) 记录时间戳 "溢出OF"字段表示因时间戳选项数据区空间不够而未能记录下来的时间戳个数; "标志FL"字段用于控制时间戳选项的格式, 取值如下:

标志字段值	含 义
0	只记录时间戳,不记录 IP 地址,即在图 2-15 所示的格式中去掉 IP 地址项,只记录
	每台路由器的时间戳。由于没有 IP 地址做参考, 所以用途有限
,	记录数据报通过路径时每台路由器的 IP 地址和时间戳。在选项列表中只有存放 4
1	对 IP 地址和时间戳的空间。其格式与图 2-15 所示的格式一致
	发送端对选项列表进行初始化, 存放了4个IP地址和4个取值为0的时间戳值。
3	只有当列表中的下一个 IP 地址与当前路由器地址相匹配时,才记录它的时间戳。这
	种方式用途较广

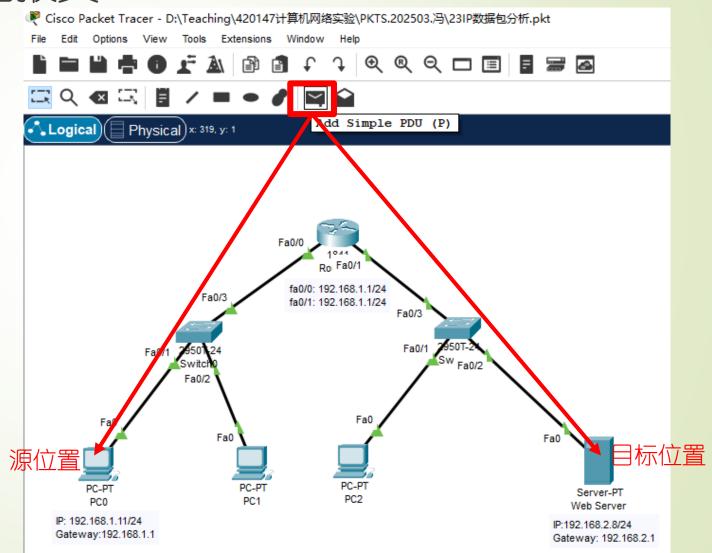
Packet Tracer 分析IP报文实验过程

1,网络结构图; 2,设置WEB服务器; 3,打开PCO浏览器,输入配置的Web服务器IP地址; 4,产生IP数据报文



Packet Tracer 分析IP报文实验过程

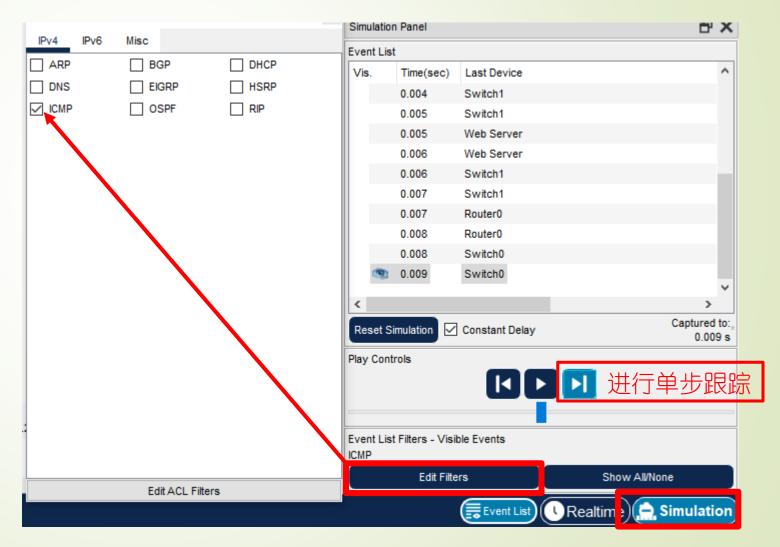
4,产生IP数据报文



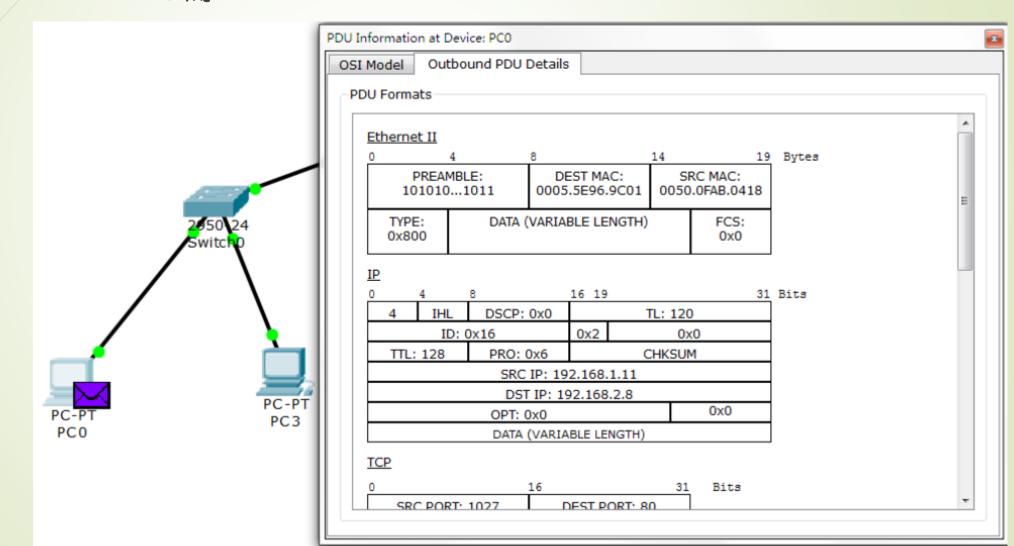
Packet Tracer 分析IP报文实验过程

5, 进入模拟状态,设置分析协议类型,进行单步跟

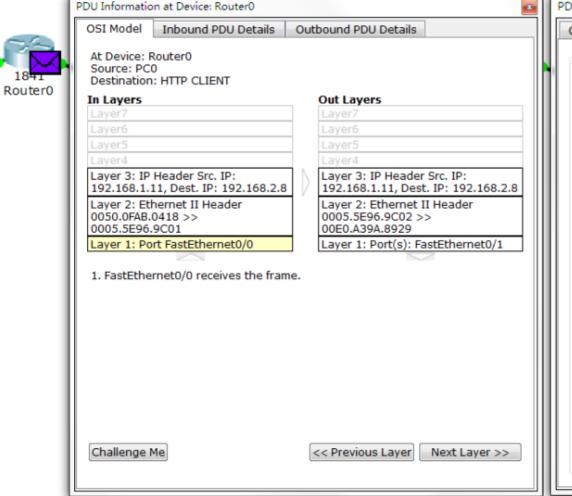
踪

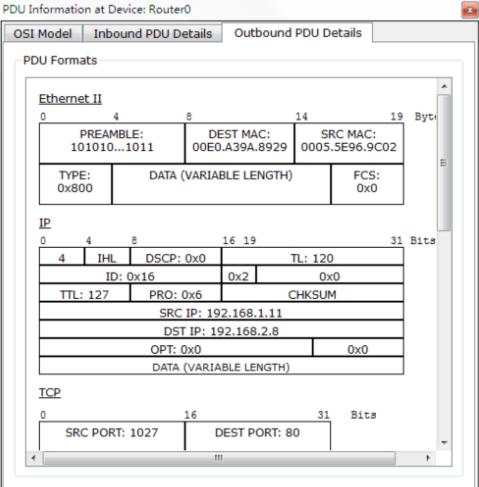




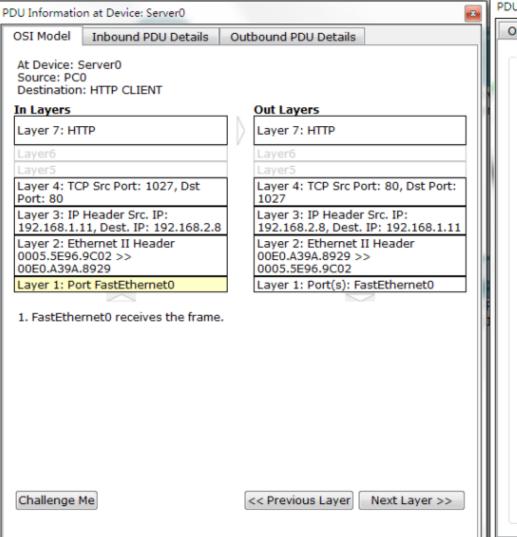


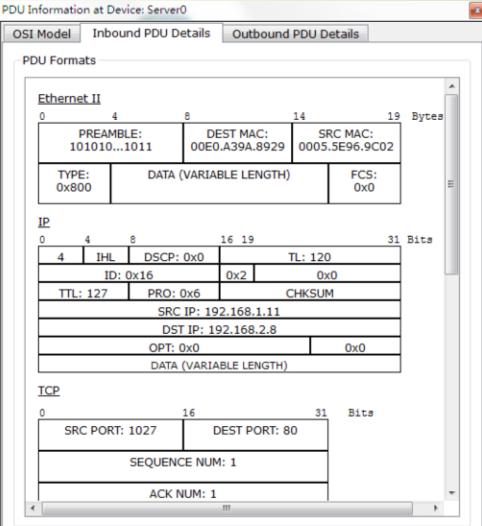
■Router0端



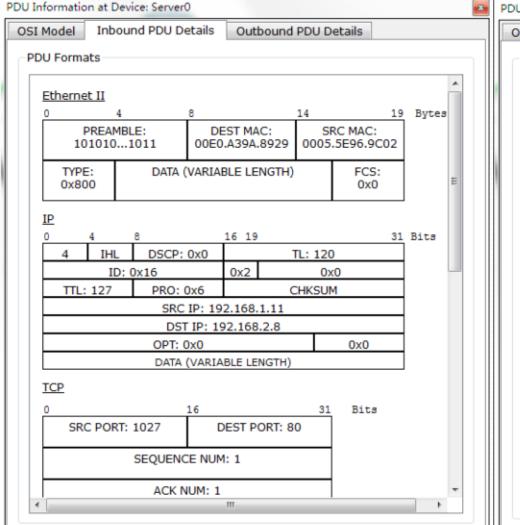


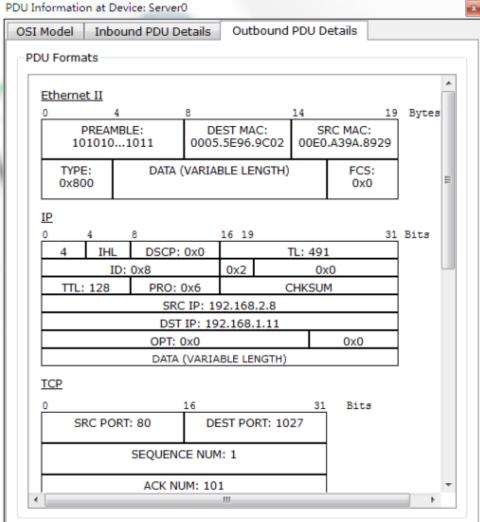
■Switch0端



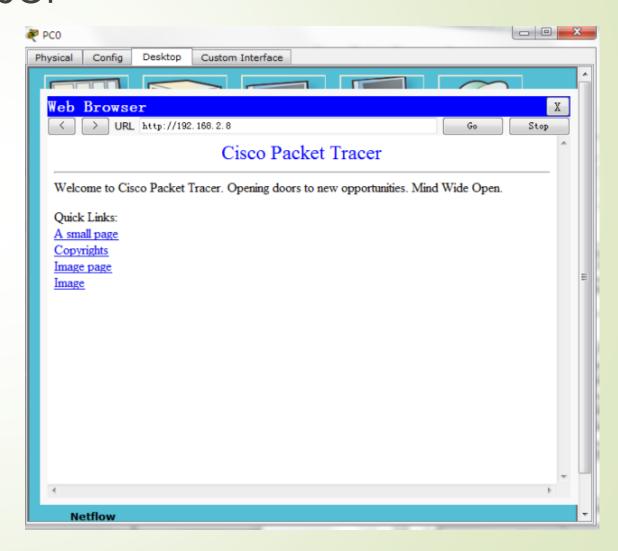


■Server0端





■PC0 WEB Browser

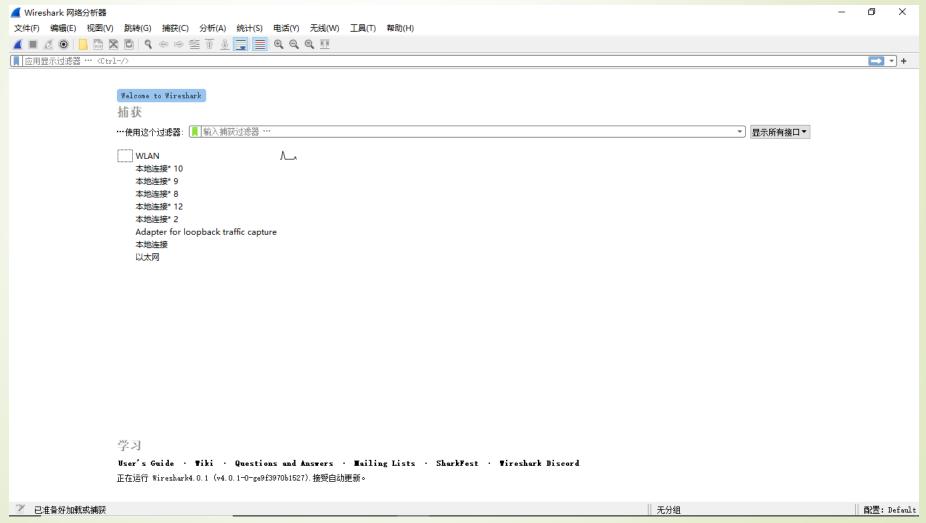


WireShark进行本地网络IP协议抓包

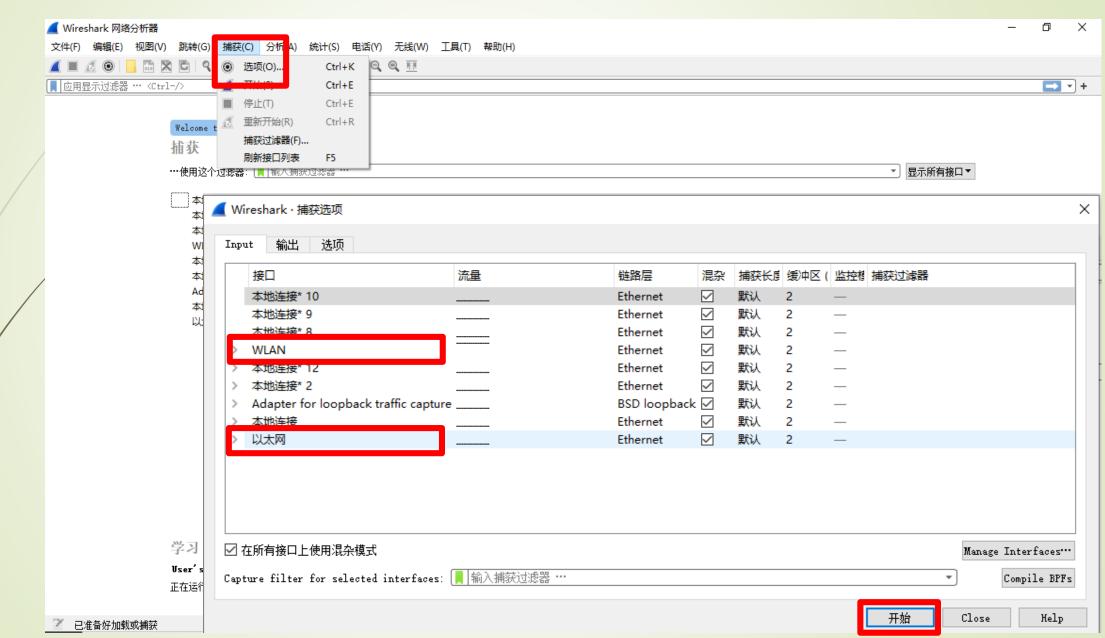
■点击图标



打开WireShark软件

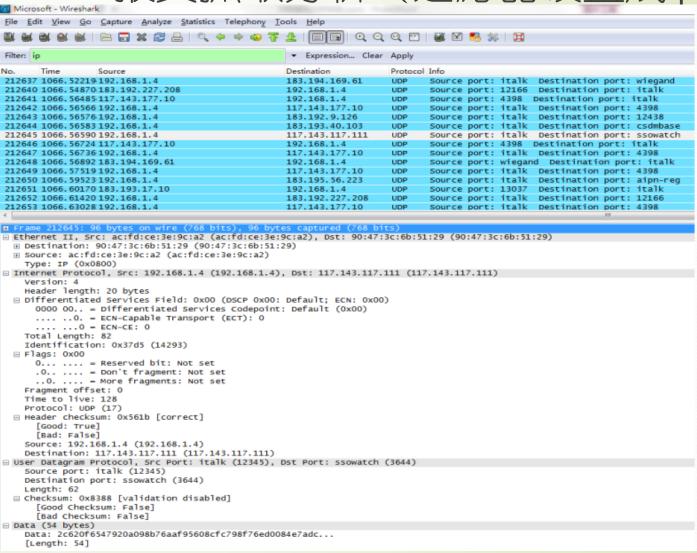


捕获->选项->以太网/WLAN ->开始



WireShark进行IP协议抓包

▶14. WireShark IP报文抓取分析(过滤器设置成ip)



实验主要分析内容

- ▶1.配置Web服务器,并从客户端查看;
- ►2.分析在PT软件中IP报文中各部分字段具体内容
- ■3.用WireShark抓取IP数据包。
- ■4.查看IP报文各字段内容, 并解读;