第2周

一、第1天

1. 认识网络

1. 分类

1. 覆盖范围

- 局域网
- 城域网
- 广域网

2. 拓扑结构

- 总线网
- 环形网
- 星型网

3.使用范围

- 公用网
- 专用网

2. 组成

1. 网络硬件

- 计算机: 网络服务器、网络工作站
- 网络适配器: 即网卡
- 交换机
- 传输介质: 双绞线、同轴电缆、光纤
- 网络互联设备:中继器、路由器、网关

2. 网络软件

- 网络操作系统: Windows、Unix
- 协议软件: TCP/ip
- 应用软件: 浏览器、数据库应用系统

2. 网络模型

1. OSI七层模型

1. 介绍

• 国际标准化组织(ISO)于1984颁布了开放系统互连(OSI)参考模型

2. 分层

(1). 物理层

• 单位: 比特

• 功能:传输比特流,与电信号相互转化

(2). 数据链路层

• 单位: 帧

• 功能: 建立逻辑连接。进行硬件寻址、差错校验等功能

(3). 网络层

• 单位:数据包

• 功能:进行逻辑寻址,实现不同网络的物理选择

(4). 传输层

• 单位: 报文段/用户数据报

• 功能: 定义传输数据的**协议**(TCP、UDP)和端口号, 保证报文的正确传输

(5). 会话层

• 功能:建立、管理和终止表示层实体之间的通信会话

(6). 表示层

• 功能:处理数据的表示,如编码、加解密和格式转换等

(7). 应用层

• 功能:提供接口,实现各种服务



2. TCP/IP协议模型

1. 介绍

• 是一个**协议族的统称**,包括了IP协议、ICMP协议、TCP协议、以及http、ftp、pop3、https协议等

2. 端口及协议号

1. 端口号

• HTTP: 80

• HTTPS: 443

• DNS: 53

• POP3: 110

• FTP: 20/21

• SMTP: 25

• Telnet: 23

• SSH: 22

• server: 445

• DUP: 3389

2. 协议号

TCP: 6UDP: 17

3. 分层

(1). 网络接口层

1. 物理层:接收信号并将其转化为**比特流**,传递给数据链路层

2. 数据链路层:接收数据帧(以太帧),去除数据链路层头部与尾部,将数据包传递给网络层

(2). 网络层

• 接收**数据包**,去除网络层头部,将**报文段**传递给传输层

(3). 传输层

• 接受**报文段**,去除传输层头部,将**数据**传递给应用层

(4). 应用层

• 接收数据并交给应用程序处理

二、第2天

1. 网络层

1. ip地址

1. 概念

- 每一台计算机一个唯一的编号
- 唯一标识,是一段网络编码,由32位组成

2. 格式

- 4个字节
- 常用点分十进制表示

3. 分类

①A类

• 格式: 第1个字节为网络地址, 后3个字节为主机地址

• 范围: 1.0.0.0 - 126.255.255.255

• 数量: 256^3-2 (一亿六千万多个)

②**B**类

• 格式: 前2个字节为网络地址,后2个字节为主机地址

• 范围: 128.0.0.0 - 191.255.255.255

• 数量: 256^2-2

③C类

• 格式:前3个字节为网络地址,最后1个字节为主机地址

• 范围: 192.0.0.0 - 223.255.255.255

• 数量: 256-2

④**D**类

• 格式:不划分网络地址与主机地址,第一个字节前4位固定位1110

• 范围: 224.0.0.0 - 239.255.255.255

• 作用:作为组播地址,无子网掩码

⑤**E类**

• 格式:不划分网络地址与主机地址,第一个字节前5位固定位11110

范围: 240.0.0.0-255.255.255.255作用: 用于Internet科研(实验地址)

4. 特殊分类

1.0.0.0.0: 是所有不清楚的主机和目的网络的集合

2. 255.255.255.255: 作为本网段内的广播地址

3. 127.0.0.1: **环回地址**,别名Localhost, Windows下整个127.0.0.x均为环回地址

4. 169.254.x.x: DHCP发生故障或响应时间太长时的地址

5. 私有地址

1. 10.x.x.x

2. 172.16.x.x ~ 172.31.x.x

3. 192.168.x.x

5. 适用范围

IP地址类型	第一字节表示的十进制数的 范围	适用范围
A类	1~126	适用于 <mark>大型</mark> 网络,网络数量少,主机数很多的情况
B类	128 ~ 191	适用于 <mark>中型</mark> 网络,网络数量中等,主机数目中等
C类	192 ~ 223	适用于 <mark>小型</mark> 网络,网络数量较多,网络中的主机数 目较少
D类	224 ~ 239	组播地址
E类	240 ~ 255	保留地址,用于科研使用

2. 子网

1. 划分原因

- 有效利用地址空间
- 便于管理
- 可以隔离广播和通信,减少网络拥塞
- 出于安全方面的考虑

2. 划分方法

- 主机号拿出一部分来标识子网,另一部分任然做主机号
- 组成: **网络号 + 子网号 + 主机号**

4. 子网掩码

1. 介绍

- 不能单独存在,结合IP地址一起使用
- 将某个IP地址划分为**网络地址**和**主机地址两**部分

2. 确定规则

- 凡是IP地址的**网络和子网标识**部分,都用**二进制1**标识
- 凡是IP地址的**主机标识**部分,都用**二进制0**表示

3. 三种运算方式

- 1. 与运算(&)
- 2. 或运算(|)
- 3. 异或运算(^)
 - 值不同为1,否则为0

IP地址: 11000000 10101000 00001010 11010111 => 192.168.10.215 子网掩码: 11111111 11111111 11111111 00000000 => 255.255.255.0

与运算(&)

网络地址: 11000000 10101000 00001010 00000000 => 192.168.10.0

5. 无分类编址(CIDR)

1. 介绍

- 消除了传统的A类、B类和C类地址以及划分子网的概念
- 采用各种长度的"网络前缀"代替网络号和子网络号

2. 格式

- 采用**斜线记法**, 分为**网络前缀**和**主机号**两部分
- 例如: 127.14.35.7/20

3. CIDR聚合

1. 聚合目的

- 将相邻的多个IP前缀合并为一个短前缀
- 聚合后的网段刚好包含合并前网段的所有地址

2. 聚合过程

```
1、2个前缀相同的网络可以聚合成一个网络
10111110 10111010 11011011 01011|000 => 190.186.219.88/29
10111110 10111010 11011011 01010|000 => 190.186.219.80/29
2、聚合之后
10111110 10111010 11011011 0101|0000 => 190.186.219.80/28
```

6. 路由寻址

1. 步骤

- 1. 主机A判断和主机B是否在同一个网络
- 2. 不在,则根据路由表规则,进行交接请求处理
- 3. 路由器判断主机B是否在主机A的F0/0网段,在则转发给对应主机(聚合因素)
- 4. 不在, 查找其它接口, 并继续判断
- 5. 都不存在,则废弃该消息

7. GNS指令

```
1. 路由器配置
configure terminal => conf t //c从用户模式进入全局模式
interface f 0/0 => int f 0/0 //进入端口进行配置
ip add 192.168.1.1 255.255.255.0
no shutdown //开启端口,默认是关闭
end //保存退出(只本次生效)
wr //将配置固定

2.PC配置
ip 192.168.71.45/24 192.168.71.1
save //将配置保存至配置文件,下次启动自动加载
```

三、第4天

1. TCP/IP协议栈

1. ARP协议

- 1. 介绍
 - 将IP地址解析为以太网MAC地址的协议

2. 工作原理

- 1. 主机A在当前局域网广播 ARP请求数据报,包含本机IP和MAC以及对方IP
- 2. 局域网每一台主机接收并验证,验证失败的主机则废弃该数据报
- 3. 验证成功的主机以单播返回ARP响应报文,包含接收方的IP地址和MAC地址

3. ARP缓存表

• 包含IP地址到MAC地址的映射关系

4. ARP报文格式

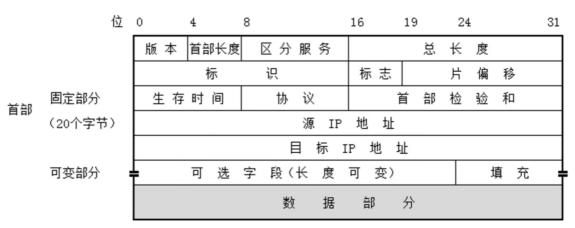
- 1. 操作类型: 1代表请求报文, 2代表响应报文
- 2. 源MAC地址
- 3. 源IP地址
- 4. 目的MAC地址
- 5. 目的IP地址

2. IP协议

1. 格式

• 首部前一部分固定20字节,后一部分可选字段长度可变

•



2. 重要字段分析

• 协议: 占8位

协议号	协议名
1	ICMP
6	TCP
17	UDP

3. ICMP协议

1. 介绍

- IPv4协议簇中的一个子协议,用于在IP主机与路由器之间传递控制信息
- 控制信息: 网络通不通、主机是否可达、路由是否可用

2. 作用

• 在IP包无法传输时提供**差错报告**

3. 格式

• 包含在IP数据报中

4. 类型及含义

类型	(十进	制) 内容		
	0	回送应答		
	3	目标不可达		
	4	原点抑制		
	5	重定向或改变路由		
	8	回送请求		
	9	路由器公告		
	10	路由器请求		
	11	超时		
	17	地址子网请求		
	18	地址子网应答		
TYPE	CODE	Description	Query	Error
0	0	Echo Reply——回显应答(Ping应答)	×	
3	0	Network Unreachable——网络不可达		х
3	1	Host Unreachable——主机不可达		х
3	2	Protocol Unreachable——协议不可达		х
3	3	Port 以nreachable——端口不可达		х
3	4	Fragmentation needed but no frag. bit set——需要进行分片但设置不分片比特		х
3	5	Source routing failed——源站选路失败		х
3	6	Destination network unknown——目的网络未知		х
3	7	Destination host unknown——目的主机未知		х
3	8	Source host isolated (obsolete)——源主机被隔离(作废不用)		х
3	9	Destination network administratively prohibited——目的网络被强制禁止		х
3	10	Destination host administratively prohibited——目的主机被强制禁止		x
3	11	Network unreachable for TOS——由于服务类型TOS,网络不可达		х
3	12	Host unreachable for TOS——由于服务类型TOS,主机不可达		х
3	13	Communication administratively prohibited by filtering——由于过滤,通信被强制禁止		х
3	14	Host precedence violation——主机越权		х
3	15	Precedence cutoff in effect——优先中止生效		х
4	0	0 Source quench——源端被关闭(基本流控制)		

2. 以太网帧

1. 重要字段结构

- 目的MAC地址
- 源MAC地址
- 上层协议

字段	协议
0x0800	IP协议帧
0x0806	ARP协议帧

3. 交换机

1. 工作原理

- 1. 主机A把数据发送到交换机A,交换机A查找**MAC地址表**并**记录**主机A的MAC地址,有则返回直接发送给主机B,没有则向**所有端口**发送**广播**
- 2. 交换机B接收到交换机A的广播帧,查找MAC地址表并记录主机A的MAC地址,有则直接发送给主机B,没有则向**所有端口**发送**广播**
- 3. 交换机B某一端口的主机B接收到广播帧,通过单播发送ARP请求给交换机B
- 4. 交换机B发送主机B的数据帧并记录主机B的MAC地址
- 5. 交换机A转发交换机B的数据帧并记录主机B的MAC地址
- 6. 主机A收到回复请求

2. 基本配置

• 配置主机名: hostname

```
hostname icq
```

• 设置登录密码: password

```
line console 0 #进入控制台
password icq #设置登录口令
login #允许登录
exit #退出控制台
```

• 保存配置: write

• 重启设备: reload

• 设置用户特权密码

```
conf t
enable password 密码 (明文密码)
enable secret 密码 (密文)
write
```

• 查看MAC缓存表

```
show mac-address-table
```

• 查看接口状态列表

```
show ip int brief
```

• 手工关闭接口

```
shutdown
```

• 手工开启接口

no shutdown

• 删除配置

命令前加: no

• 清除初始化配置

erase startup-config

4. 路由器

1. 路由表

1. 直连网段

• 配置IP地址 -> 端口处于UP状态 -> 形成直连路由

2. 非直连网段

• 需要静态路由或者动态路由,将网段添加到路由表中

1. 静态路由

1. 手动配置, 缺乏灵活性

格式:

ip route 目标网段 子网掩码 下一跳IP

ip route 192.168.0.0 255.255.255.0 192.168.1.2 //表示把寻找192.168.0.0网段的信息发送给另一个端口192.168.1.2

ip route 0.0.0.0 0.0.0.0 下一跳IP //表示任何网络都交给下一跳处理

5. VLAN

1. 含义

- 在物理网络上划分出的逻辑网络,对应OSI第二层
- 不受端口物理位置限制

2. 作用

- 1. 减少保密信息遭到破坏的可能性
- 2. 节约成本,无需升级网络
- 3. 极高管理效率
- 4. 缩小广播域,减少一个广播域上的设备数量
- 5. 提高性能,减少不必要的数据流

3. 配置

vlan x //创建编号为x的vlan区域 switchport access vlan x //到交换机端口配置,将端口添加至vlan区域

4. VLAN Trunk

1. 介绍

• 将不同交换机划分的VLAN连接在一起

2. 配置

```
int f0/x
switchport mode trunk
exit
```

四、第4天

1. 访问控制列表

1. 含义

• 应用于路由器接口的指令列表,用于指定哪些数据包可以转发,哪些数据包需要拒绝

2. 作用

- 提供网络访问的基本安全手段
- 控制数据流量
- 控制通信量

3. 工作原理

- 读取第三层及第四层包头中的信息(协议、目的地址与目的端口、源地址与源端口)
- 根据预先定义好的规则对包进行过滤(包过滤)

4. 分类

1. 基本类型

- 标准访问控制列表
 - 只使用数据包的源地址来允许或拒绝数据包
 - 。 访问控制列表号从1~99
- 扩展访问控制列表

2. 其他类型

- 基于MAC地址的访问控制列表
- 基于时间的访问控制列表

5. 标准ACL配置

1. 创建策略

```
configure terminal access-list 1 deny 202.100.10.1 0.0.0.0 //创建策略1, 拒绝202.100.10.1的主机访问
```

2. 应用策略

```
configure terminal interface f0/0 ip access-group 1 in //将策略1配置到f0/0的流入流量控制
```

3. 实例

五、第5天

1. NAT转换

1. 原因

- 合法的IP地质资源**即将耗尽**
- 通过NAT技术将私网地址转换成公网地址
- 可以有效的**隐藏内部局域网中的主机**,具有一定的安全保护作用

2. 原理

- 1. 改变IP包头
- 2. 报文从**私有网络**进入公网时,将**源IP地址**替换成公网IP
- 3. 响应包从服务端发回出口网关时,网关将目的地址改为原内网地址

3. 类型

1. 静态NAT

- 手动转换
- 一对一转换
- 适用于内部服务器**向外部提供服务**(WEB、FTP)

2. 动态NAT

- 手动定义2个地址集,一个**允许转换的内部地址集**,一个**外部地址集**,转换设备**动态的**实现地址映射
- 一对一转换
- 适用于内部用户访问外部资源时,以及适用于租用的地址数量较多时

3. 端口地址转换PAT

- 多个本地地址使用相同的全局地址进行转换,只通过**不同的端口**进行区分
- 多对一转换
- 适用于地址数很少,用户很多时

4. 配置

```
ip nat inside source static local-ip global-ip //配置静态转换表ip nat inside //标记端口连接内网(在端口上进行操作)ip nat outside //标记端口连接外网(在端口上进行操作)
```