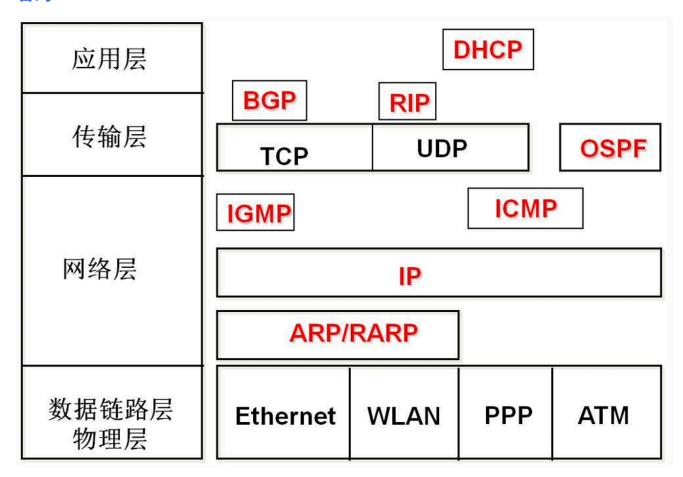
名词



第一章 概述

- ADSL 非对称数字用户线路
- DSL 数字用户线路
- ISDN 综合业务数字网
- ISP 因特网服务提供商
- LAN 局域网
- WAN 广域网
- MAN 城域网
- 协议数据单元 (PDU)
- 服务数据单元 (SDU)
- 协议控制信息 (PCI)
- 因特网的标准: RFC

第二章 应用层

- URL 统一资源定位符(WWW用)
- HTTP 超文本传输协议
- SMTP 简单邮件传输协议
- DNS 域名系统
- SNMP 简单网络管理协议
- FTP 文件传输协议: 21/20
- TFTP 简单文件传输协议
- TCP 传输控制协议
- UDP 用户数据报协议
- ARP 地址解析协议
- DNSSEC 域名系统安全扩展
- SSL 安全套接字层
- 邮件传输协议 SMTP: 25
- 邮件访问协议 POP3: 110 或 IMAP: 143
- MIME 多媒体因特网邮件扩展
- TELNET 远程登录协议: 23

- NVT 网络虚拟终端
- 代理服务器 (Proxy Server)
- 用户代理 (UA)

第三章 传输层

- RDT 可靠数据传输
- ARQ 自动重传请求
- TCP 传输控制协议
- UDP 用户数据报协议
- DHCP 动态主机配置协议

UDP端口

| 端口号 | 应用协议名称 | 功能描述 |
|-----|---------|------------------|
| 7 | Echo | 将接收到的数据报原样发回发送端 |
| 13 | Daytime | 服务器端返回当前的日期和时间 |
| 53 | DNS | 域名服务 |
| 67 | Bootps | DHCP的服务器端口 |
| 68 | Bootpc | DHCP的客户端口 |
| 69 | TFTP | 简单文件传输协议 |
| 111 | RPC | 远程过程调用 |
| 123 | NTP | 网络时间协议 |
| 161 | SNMP | 简单网络管理协议, 代理在此端口 |
| | | 接收请求消息 |
| 162 | SNMP | 简单网络管理协议,管理者在此端口 |
| | | 接收trap(差错报告)消息 |

TCP端口

| 端口号 | 应用协议名称 | 功能描述 |
|-----|---------|------------------|
| 7 | Echo | 将接收到的数据报原样发回发送端 |
| 13 | Daytime | 服务器端返回当前的日期和时间 |
| 20 | FTP | 文件传输协议, 数据连接的端口号 |
| 21 | FTP | 文件传输协议,控制连接的端口号 |
| 23 | TELNET | 终端仿真协议 |
| 25 | SMTP | 简单邮件传输协议 |
| 53 | DNS | 域名服务 |
| 80 | НТТР | 超文本传输协议 |
| 110 | POP3 | 邮局协议 |

- ICMP 因特网控制报文协议(差错处理)
- IGMP 因特网组管理协议
- IGP 内部网关协议
 - OSPF 开放最短路径优先协议
 - RIP 路由信息协议
- EGP 外部网关协议
 - BGP 边界网关协议
- IPSec IP安全协议
- AH 身份认证包头
- ESP 封装安全有效载荷
- IPv4 因特网协议第四版
- IPv6 因特网协议第六版
- CIDR 无类别域间路由
- DVR 距离矢量选路
- LSR 链路状态选路
- LSP 链路状态包
- QoS 服务质量
- NAT 网络地址翻译
- AS 自治系统
- CIDR 无类别域间选路

第五章 数据链路层

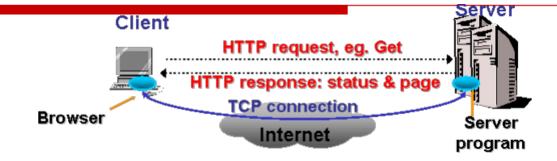
- PPP 点对点协议
- PPPoE 以太网上的点对点协议
- HDLC 高级数据链路控制规程
- ARP 地址解析协议
- MAC 介质访问控制
- LLC 逻辑链路控制

第六章 局域网LAN

- CSMA/CD 载波侦听多路访问/冲突检测
- CSMA/CA 载波侦听多路访问/冲突避免
 - RTS 请求发送
 - CTS 清除发送
- VLAN 虚拟局域网
- IFG 帧间最小间隔

第七章 物理层

- NRZ-L 不归零编码
- NRZI 不归零反向编码
- PCM 脉冲编码调制
- FDM 频分复用
- WDM 波分复用
- **TDM** 时分复用
- STDM 统计时分复用

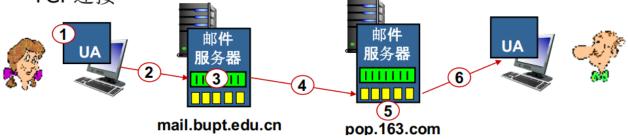


- (1) 浏览器分析超链接, 如 http://www.abc.com/example.html
- (2) 浏览器使用通过DNS获得服务器(www.abc.com)的IP地址
- (3) 浏览器建立到服务器的TCP连接
- (4) 浏览器发送HTTP 请求: GET /example.html HTTP/1.0
- (5) 服务器发送HTTP响应
- (6) 释放TCP连接
- (7) 浏览器显示网页example.html

电子邮件传输过程

- 1) Alice在我邮校园网内用UA (如Foxmail) 编辑邮件, 收件人是 bob@163.com
- 2) Foxmail把邮件发送到我邮的邮件服务器,邮件被放入消息队列
- 3) 我邮的邮件服务器建立到 163.com邮件服务器的 TCP连接

- 4) 我邮的邮件服务器把邮件转发给pop.163.com
- 5) 163邮件服务器把邮件 保存到Bob的邮箱
- 6) Bob使用UA(如 outlook)下载和查看 邮件



= Example

简述FTP的主要工作过程,主动数据连接和被动数据连接各起什么作用

- FTP的客户端首先与FTP服务器建立控制连接,客户端向服务器发送命令,服务器返回响应状态码,可以提供用户身份验证、目录转换、子目录的建立/删除/重命名、文件的删除/重命名等功能;当用户需要上传文件、下载文件、或者查看当前目录下的内容时,则需建立数据连接,在数据连接上传输文件数据,传输完毕,则释放数据连接。
- 主动/被动是从FTP服务器的角度出发。主动数据连接是由FTP服务器发起建立数据连接,而被动数据连接则是由FTP客户端发起建立数据连接。

- (1) 从收到的IP包的包头提取出目的 IP 地址 D。
- (2) 先检查直接相连的网络:用各网络的子网掩码和 D 逐位相 "与",看是否和对应的网络地址匹配。若匹配,则将包转发到对应接口;否则执行(3)
- (3) 若路由表中有目的地址为 D 的特定主机路由,则将 IP包转发给对应的下一跳路由器; 否则, 执行(4)。
- (4) 对路由表中的每一行的子网掩码和 *D* 逐位相"与",若其结果与该行的目的网络地址匹配,则将IP包转发给对应的下一跳路由器;否则,执行(5)。
- (5) 若路由表中有一个默认路由,则将IP包转发默认路由器。 否则,执行(6)。
- (6) 报告转发包出错

DHCP操作过程

Client广播请求,询问是否有可用的IP地址

DHCP服务器应答,提供可用的IP地址

Client选择DHCP服务器,请求IP地址

DHCP服务器分配IP地址

地址解析协议ARP过程

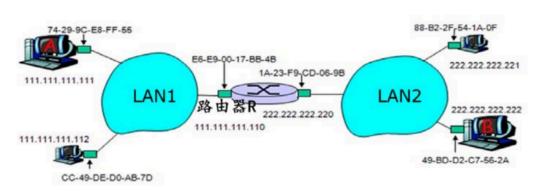
- LAN的每个站点都有一个ARP缓存表,记录MAC地址与IP地址的映射关系
- 在LAN内发送IP包之前,源节点**广播ARP请求**,包含目的节点的IP地址
- 目的节点将自己的MAC地址放到ARP响应中,单播发送给源节点
- 源节点将ARP映射关系加入ARP表
- ARP缓存表会定时删除无用的内容

ARP协议。

验证匹配

- ①源主机选路:主机A用目的印地址223.54.9.2和子网掩码/4进行按位与操作,得到目的网络地址223.54.9.0,与本网地址码,因此确定需要发送给路由器RI(210.23.6.10)
- 图主机A广播ARP请求,携带目标 印地址 20.23.6.10,路由器 RI返回ARP 响应,告知自己的MAC 地址 00ma.0062.c609
- ③ 主机A将此IP地址-MAC地址映射表填入ARP缓存

补充题 4. 在本讲义 45 页的图中, 主机 A 要发送一个 IP 包给主机 B, 假设主机 A 和路由器的 ARP 缓存表均为空,请写出这个 IP 包的传输过程。



答: 1) 主机A先 将目的

IP 地址与子网掩码相"与",求出目的网络地址,发现不在同一个子网内,确定要先转发给路由器:

- (2) 因为 ARP 缓存表为空,主机 A 不知道路由器的 MAC 地址,A 广播 ARP 请求(包含路由器的 IP 地址 111.111.110),路由器左边的接口回送 ARP 响应(对应 MAC 地址是 E6-E9-00-17-BB-4B), A 将 IP 包封装成帧并发送到 LAN1。
- (3)路由器收到帧,取出 IP包,上交网络层,网络层根据目的 IP 地址进行路由选择,确定应转发给右边的接口。
- (4) 路由器在 LAN2 广播 ARP 请求(包含 B的 IP 地址 222.222.222.222), 主机 B返回 ARP 响应(对应 MAC 地址是 49-BD-D2-C7-56-2A), 路由器将 IP 封装成帧并发送到 LAN2。
 - (5) 主机 B 接收到帧,取出 IP 包,交给网络层。

总结:交换机的工作过程

- □ 交換机收到一帧后,先进行逆向学习,查找交 换表中是否有该帧的源地址
 - ◆ 若没有,就增加一个表项(源地址、进入端口和时间)
 - ◆ 若有,则更新原表项
- □ 转发帧: 查找交换表中是否有该帧的目的地址
 - ◆ 若没有,则洪泛转发,即转发到所有其他端口
 - ◆ 若有(且不是进入接口),则转发到表中的对应端口
 - ◆ 若有且等于进入接口,则丢弃这个帧(过滤)
- □ 自学习方法使得交换机能够即插即用
 - (5分)简述链路状态路由协议的基本工作过程。

答:主要包括以下5个步骤:

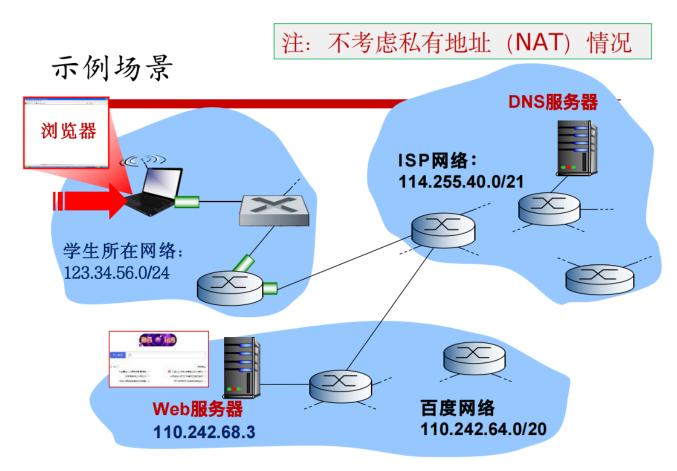
- (1) 发现邻居, 学习邻居的地址;
- (2) 测量到邻居的费用 (开销 cost);
- (3) 构造链路状态数据包 LSP;
- (4)扩散链路状态数据包 LSP 到网络中所有路由器;
- (5) 使用 Di jkstra 算法计算路由

系统化综合理解

一次Web请求的过程,目标是访问<u>www.baidu.com</u>

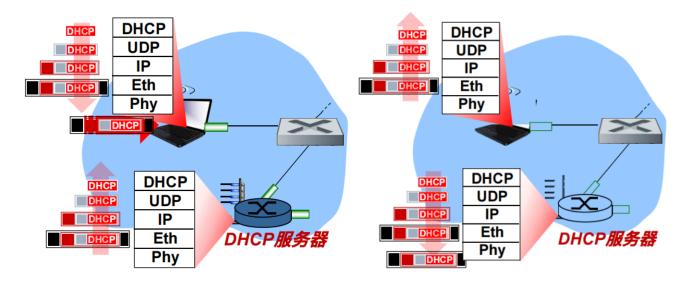
系统化综合理解

- 一次Web请求的过程,目标是访问www.baidu.com 🥏
 - 1. 连接到因特网: 客户端使用DHCP获取IP地址、子网掩码、路由器IP、DNS服务器IP。 🤣
- 2. ARP: 客户端需要获知路由器接口的MAC地址,广播ARP请求,路由器发送ARP应答。 🙋
- 3. **DNS**: 发送HTTP请求前,客户端需要获知www.baidu.com的IP地址。解析器产生DNS请求,封装成UDP数据报、IP包、以太网帧,发送给路由器。路由器根据路由表转发给ISP网络的DNS服务器。DNS服务器返回IP地址。
- 4. 建立TCP连接: 客户端与Web服务器进行三次握手建立TCP连接。
 - 客户端发送SYN。 ②
 - Web服务器返回SYN+ACK。
 - 客户端发送ACK。 ②



第一步: 连接到因特网

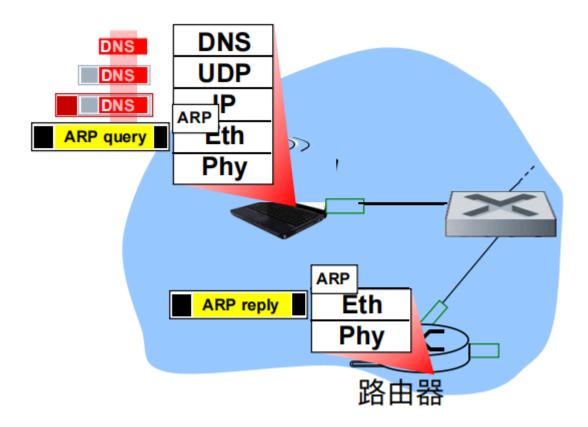
- 笔记本电脑首先要获得<mark>上网参数</mark>:IP地址、路由器地址、DNS服务器的IP地址→使用DHCP
 - DHCP请求: 封装在UDP数据报→IP包→以太网帧
 - 以太网帧在LAN上广播(目的MAC地址为FF-FF-FF-FF-FF)
 - DHCP服务器收到以太网帧,解封: IP包→UDP数据报→DHCP请求
- DHCP服务器返回DHCP ACK,包含所请求的上网相关参数
 - DHCP服务器将DHCP ACK封装成帧,通过LAN交换机转发给笔记本电脑
 - 解封,DHCP客户收到DHCP ACK



第二步: ARP

发送HTTP请求之前,客户端需要获知<u>www.baidu.com对应的IP地址→使用**DNS</u>**

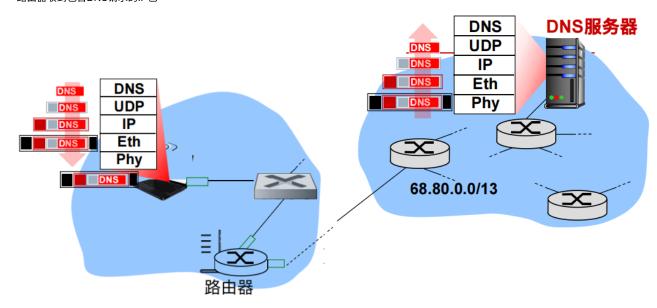
- 解析器产生DNS请求,封装: UDP数据报→IP包→以太网帧
- 要把帧发送给路由器,需要MAC地址→使用ARP
- 客户端广播ARP请求,路由器收到后发送ARP应答,包含自己接口网卡的MAC地址
- 客户端获知<mark>路由器接口的MAC地址</mark>,可以发送包含DNS请求的帧



第三步: DNS

- 基于选路协议(OSPF/RIP/BGP)构造的路由表,路由器把IP包转发给ISP网络的DNS服务器
- 解封,DNS服务器返回www.baidu.com对应的IP地址

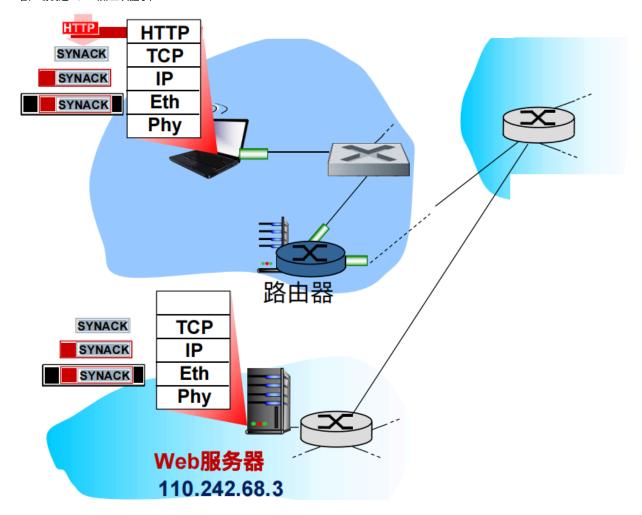
• 路由器收到包含DNS请求的IP包



第四步:建立TCP连接

要发送HTTP请求,客户端首先要与Web服务器建立TCP连接

- 客户端向Web服务器发送SYN报文段(第一次握手)
- Web服务器返回SYN+ACK (第二次握手)
- 客户端发送ACK(第三次握手)



第五步: HTTP请求/应答

- 浏览器在TCP连接上发送HTTP请求
- 包含HTTP请求的IP包被选路转发给Web服务器
- Web服务器返回包含网页数据的HTTP应答

• 包含HTTP应答的IP包被选路转发给浏览器

