第五章 网络层共分为七节:

第一节、网络层-IP数据报第二节、网络层-IP地址第三节、网络层-路由协议第三节、网络层-RIP协议第五节、网络层-OSPF协议第五节、网络层-BGP协议第七节、网络层-IP多播协议第八节、网络层-IP6





第五章 网络层 ——TP数据报

isszym sysu.edu.cn 2016.3.29

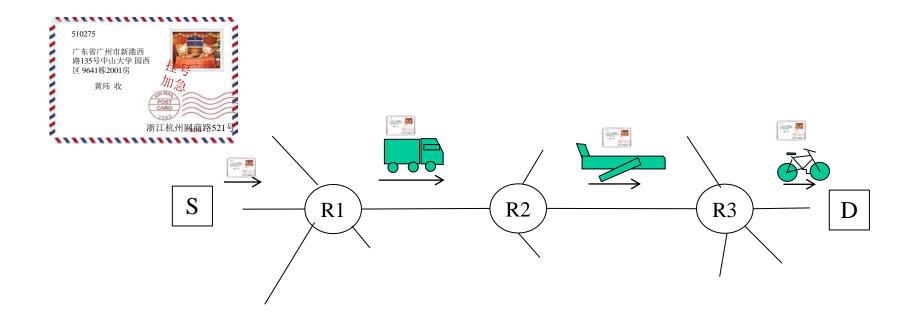


本节内容

- □ 概述
- □ 网络服务模型
- □ 交换技术
- □ IP数据报格式
- □ IP数据报的服务类型
- □ IP数据报的生存期
- □ IP数据报的分段和重组
- □ IP数据报的选项

概述

- □ 每个数据链路层协议只涉及一个直连网,而网络层协议涉及整个网络。
- □ 网络层协议负责确定把收到的包从哪条路经转发(forwarding)出去,即路由选择(routing)功能。具有传送由数据链路层和物理层负责。



一般网络的服务模型

一个网络可以提供什么样的服务?

| | | 确保? | | | | |
|------|-----------|------|--------|--------|----|------|
| 网络结构 | 服务模型 | 带宽 | 不丢包 | 有序 | 及时 | 拥塞反馈 |
| ATM | 恒定位速率 | 固定速率 | 是 | 是 | 是 | 无拥塞 |
| ATM | 可变位速率 | 确保速率 | 是 | 是 | 是 | 无拥塞 |
| ATM | 可用位速率 | 最小保证 | 否 | 是 | 石 | 是 |
| ATM | 未指定位速率 | 无 | 否 | 是 | 否 | 否 |
| 因特网 | 尽力服务 | 无 | 否 | 否 | 否 | 否 |

Connectionless Service: IP

Connection-oriented Service: X.25, ATM(Asynchronous Transfer Mode)

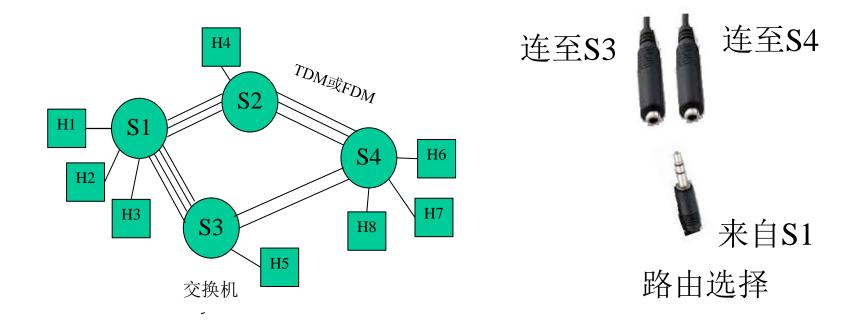
IP协议的服务模型

- □ IP (Internet Protocol)协议是因特网的网络层协议
- □ IP协议是可路由的(routable) -- 全局地址,按层分配
- □ IP协议提供尽力服务(best effort),即无连接无确认的数据报服务。
- □ IP协议可以运行在任何网络上。

http://www.faqs.org/rfcs/rfc791.html

交换技术-电路交换

- □ **电路交换(Circuit Switching)**技术通过在网络中连接多条物理电路形成一条通路后传送数据。
- □ 每条物理电路可以是一条链路(link)或者一条链路通过 FDM或TDM形成的通道(Channel)。

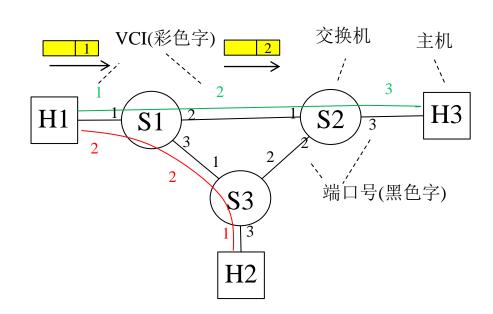


交换技术-包交换(1)

- □ 包交换(Packet Switching)技术是采用统计多路复用的方法通过网络传送数据包,有虚电路(Virtual Circuit)和数据报(Datagram)两种方式。
- □采用虚电路方式需要先建立连接然后才可以传送数据。
- 采用数据报方式不需要建立连接便可以传送数据包。交换机根据数据包的目的地址转发包。
- □因特网采用数据报交换技术。

交换技术-包交换(2)

- 虚电路有交换式虚电路(Switched Virtual Circuit)和永久虚电路 (Permanent Virtual Circuit)两种。
- □ 交换式虚电路每次传送数据前都要建立连接,传送完数据后要释放 连接,而永久虚电路由管理员建好后一直保持着,故随时可以传送 数据。

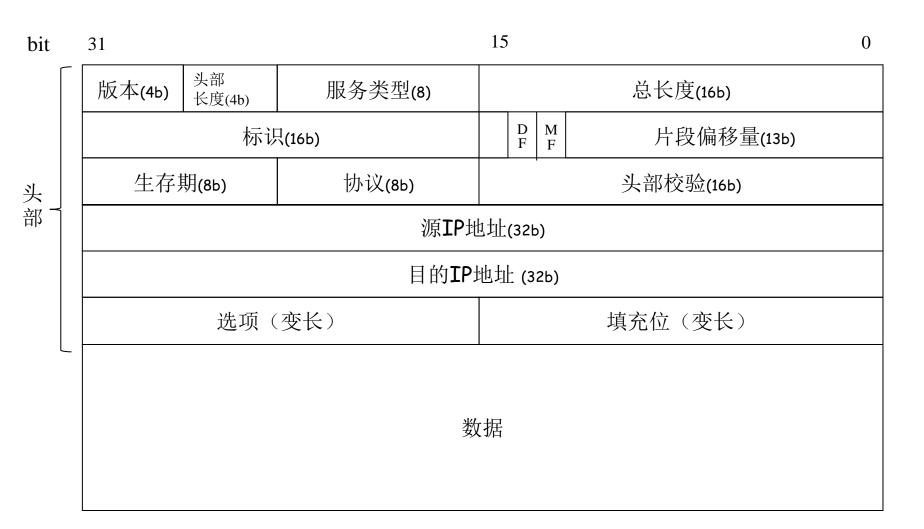


VCI(virtual circuit identifier): 虚电路标识符

VC表

| ſ | 输入 端口 号 | 输入 V <i>C</i> I | 输出 端口 号 | 输出 VCI |
|--------|---------------|--------------------|---------------|-----------|
| S1 | 1 | 1 | 2 | 2 |
| | 1 | 2 | 3 | 2 |
| ι [| | | | |
| S2 . | 1 | 2 | 3 | 3 |
| [| | | | |
| S3 - | 1 | 2 | 3 | 1 |
| l | | | | |

IP数据报格式



IP数据报的字段说明

| 字段 | 位数 | 说明 | | |
|-------------------------------|----|--|--|--|
| 版本 | 4 | 共两个版本: 4 for IPv4, 6 for IPv6 | | |
| 头部长度 | 4 | 头部的长度,以字(32-bit)为单位。 | | |
| 服务类型 (Type of Service,TOS) | 8 | 本IP数据报希望得到的服务 | | |
| 总长度 | 8 | 整个数据报的长度,以字节为单位 | | |
| 标识、标志 (DF,MF) 、 偏移量 | 16 | 用于划分片段 | | |
| 生存期 | 8 | 记载经过的路由器数(跳数)。 | | |
| 协议(Protocol) 8 | | 定义数据部分的协议,例如: TCP为6, UDP为17, ICMP 为1, IGMP为2, 等等。 | | |
| 头部校验 | 16 | 头部校验和。路由器会丢弃出错的数据报。 | | |
| 源IP地址 | 32 | 发出本数据报的地址 | | |
| 目的IP地址 | 32 | 接收本数据报的地址 | | |
| 选项和填充位 | 可变 | 最多40个字节,填充位用于32位对齐。 | | |

IP数据报的服务类型

- □ 服务类型(Type of Quality, ToS)起初用于提出数据报的四种独立的服务要求(低延迟、高吞吐量、高可靠性和花钱最少)和优先权(111为最高优先权),实际上只用了优先权。
- □ 为了更好地使用它,现在又把它重新定义,从整体上说明数据报所需的服务,即差分服务(Differeniated Services)。 http://tools.ietf.org/html/rfc2474

| 3b | 1b | 1b | 1b | 1b | 1b |
|------------------|----------------|--------------------|---------------------|------------------------------|-----------------|
| IP Precedence | low latency | high throughput | high reliability | Minimise monetary cost | reserved (0) |

Original definition of TOS

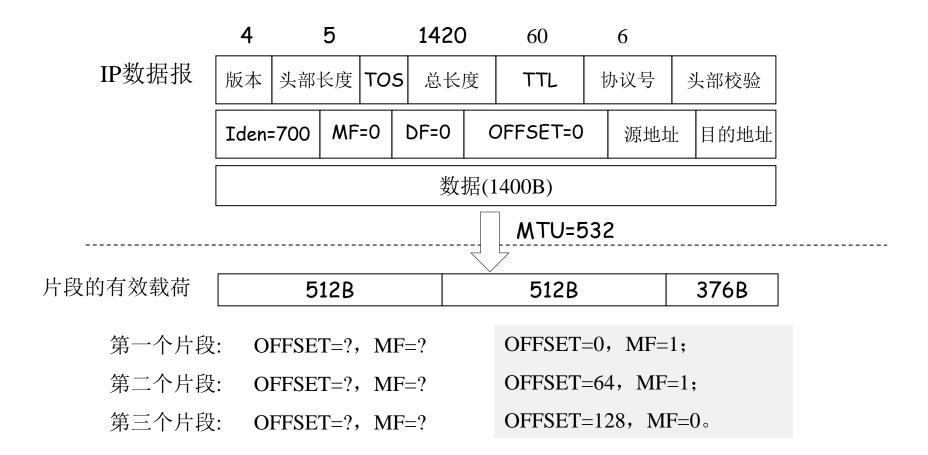
| Binary Value | IP Precedence | Decimal Value |
|--------------|----------------------|---------------|
| 000 | Routine | Precedence O |
| 001 | Priority | Precedence 1 |
| 010 | Immediate | Precedence 2 |
| 011 | Flash | Precedence 3 |
| 100 | Flash Override | Precedence 4 |
| 101 | Critic/Critical | Precedence 5 |
| 110 | Internetwork Control | Precedence 6 |
| 111 | Network Control | Precedence 7 |

IP数据报的生存期

- □ IP数据报的生存期(Time-To-Live, TTL)用于限制其在因特网上的停留时间(RFC 791),实际限制为经过的路由器数,即跳数(hop)。
- □ TTL的初值被设置为因特网直径的两倍,例如,Windows 8和 Linux为64,UNIX 为255。
- □ 当路由器收到IP数据报时,它将把它的TTL减1。如果减到零,路由器将丢弃该数据报并发送一个ICMP包告知源主机。

IP数据报的分段和重组

- □ 一个物理网络的最大传输单元(maximum transmission unit, MTU)是 该网络可以运载的最大有效载荷,即数据帧的数据部分的最大长度。例如:以太网(DIXv2)的 MTU为 1500, FDDI和令牌环的MTU分别为 4353和 4482。
- □ 如果一个数据报的大小大于要承载它的网络的MTU,路由器需要先对该数据报进行**分段(fragment)**。
- □ 源主机每次发送IP数据报时都会把标识(Identification)字段加1。分段时用标识的值保持不变,并且用偏移量字段(offset)指出该片段的数据部分相对原来数据报的偏移量(以8字节为单位)。



哪些字段改变了? 头部检验,总长度,偏移量, MF

- □ 当目的主机收到该数据报的所有片段时,它会**重组(reassemble)** 为原来的数据报。
- □ 第一个片段到达目的主机时目的主机会启动一个重组定时器(默认超时值为15秒)。如果该定时器到期时没有收集到所有片段,目的主机会放弃本次重组并丢弃该数据报的所有片段。
- □ DF(Don't Fragment)为1表示不允许分段),MF(More Fragment)为1表示后面还有片段。

IP数据报的选项

1B 1B nB

一般格式: 代码 总长度 数据

| 代码 | 名称 | 描述 |
|-----|--------|----------------------------|
| 0 | 选项列表结束 | 一个字节: 0x00。用于最后选项4字节对齐。 |
| 1 | 无操作 | 一个字节: 0x01。用于中间选项4字节对齐。 |
| 131 | 松散源路由 | 指明一系列必须经过的路由器。 |
| 7 | 记录路由 | 记录下每个转发路由器的IP地址。 |
| 137 | 严格源路由 | 指明一系列必须且只能经过的路由器。 |
| 20 | IP警报器 | 告知路由器需要特殊处理的选项。 |
| 50 | 记录时间戳 | 每个转发的路由器都记录下自己的IP地址和当时的时间。 |

记录路由选项:

| 1B | 1B | 1B | 4B | 4B | | 4B |
|----|-----|----|-------|-------|-------|-------|
| 代码 | 长度 | 指针 | IP地址1 | IP地址2 | ••••• | IP地址9 |
| =7 | =39 | | | | | |

- 指针字段指向下一个IP地址的位置: 4(空), 8, ... , 40(满)。
- 该数据报经过的每个路由器记录转出接口的IP地址,直到记满9个地址。

```
C:\Documents and Settings\Administrator\ping -r 8 www.sysu.edu.cn

Pinging pisces-1.sysu.edu.cn [202.116.64.9] with 32 bytes of data:

Reply from 202.116.64.9: bytes=32 time=219ms TTL=58

Route: 172.18.240.82 ->

10.44.16.202 ->

10.10.1.17 ->

10.10.2.49 ->

202.116.64.254 ->

202.116.64.9 ->

10.10.1.18

Reply from 202.116.64.9: bytes=32 time=17ms TTL=58

Route: 172.18.240.82 ->
```

 6B
 6B
 2B

 DA
 SA
 TYPE
 IP数据报
 FCS

0x0800 - IP Packet

以太网的帧

总结

- □ 概述
- □ 网络服务模型
- □ 交换技术
- □ IP数据报格式
- □ IP数据报的服务类型
- □ IP数据报的生存期
- □ IP数据报的分段和重组
- □ IP数据报的选项