



# 第五章 网络层

## ——IP数据报

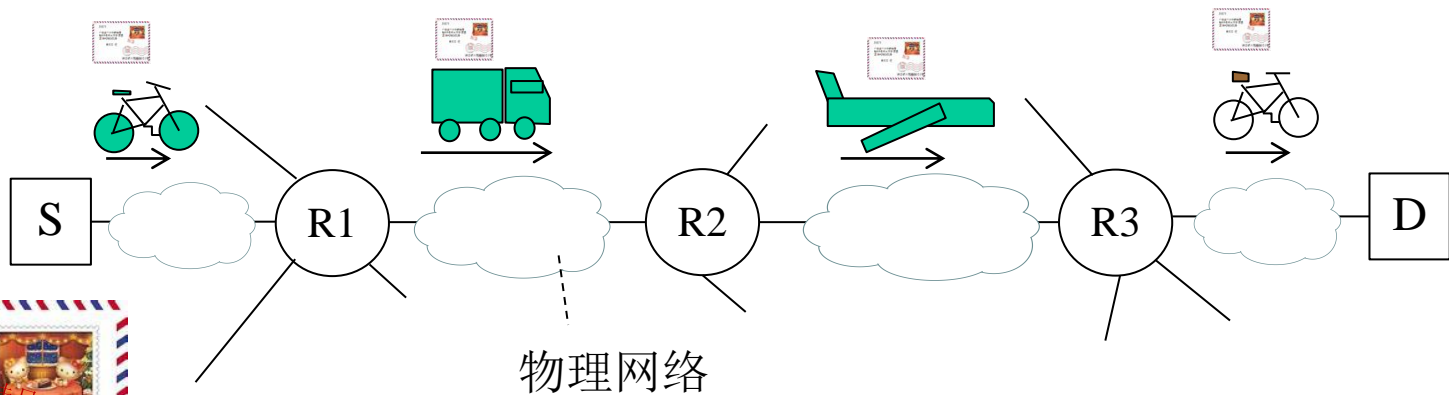


# 本节内容

- 概述
- 网络层的服务模型
- 交换技术
- 因特网网络层的服务模型
- **IP数据报的格式**
- **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

- ❑ 网络层负责把所有物理网络“连接”起来。
- ❑ 网络层的主要功能为路由选择(routing)。



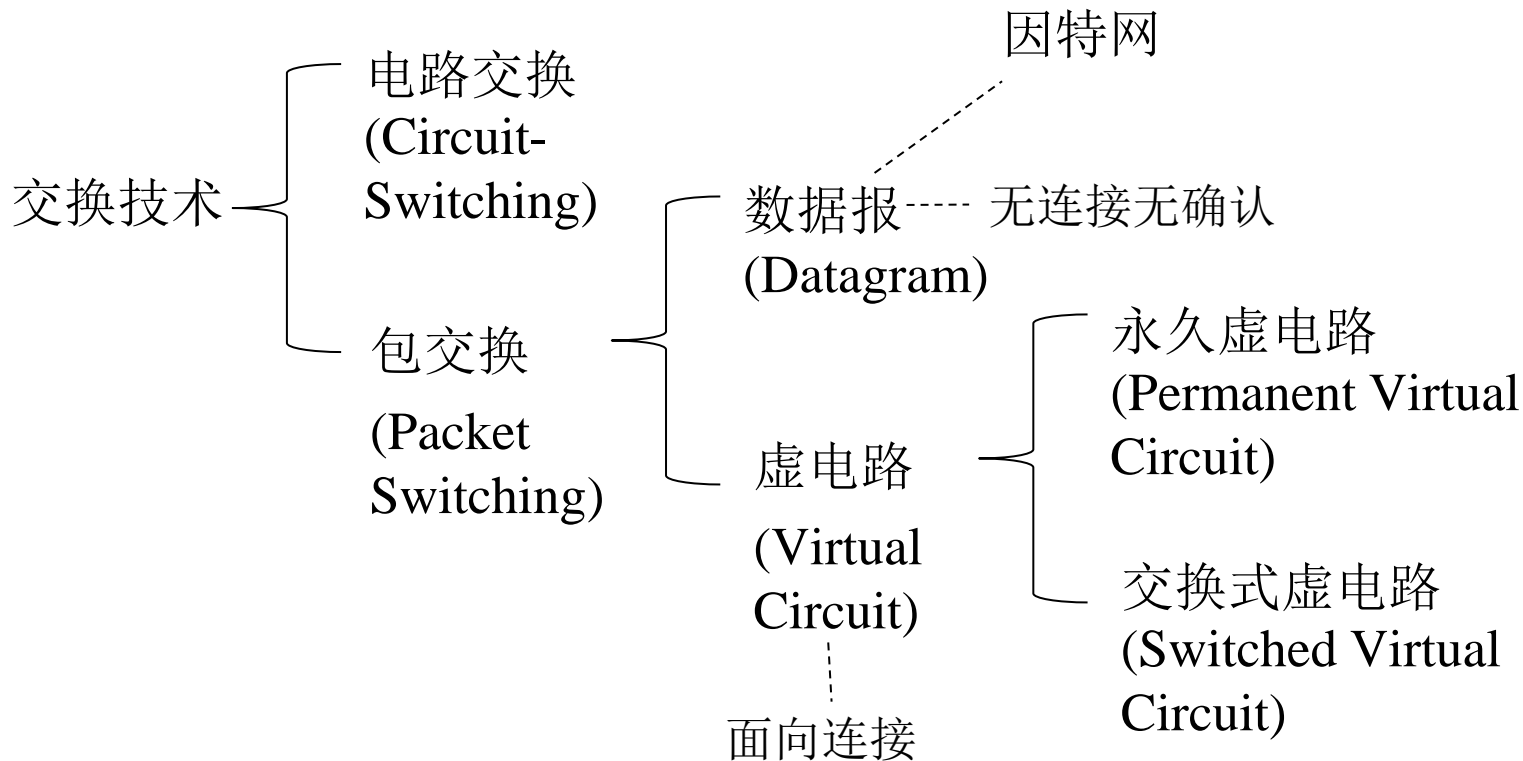
# 网络层的服务模型

网络结构	服务模型	确保?				拥塞反馈
		带宽	不丢包	有序	及时	
<b>ATM</b>	恒定位速率	固定速率	是	是	是	无拥塞
<b>ATM</b>	可变位速率	确保速率	是	是	是	无拥塞
<b>ATM</b>	可用位速率	最小保证	否	是	否	是
<b>ATM</b>	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)*

# 交换技术

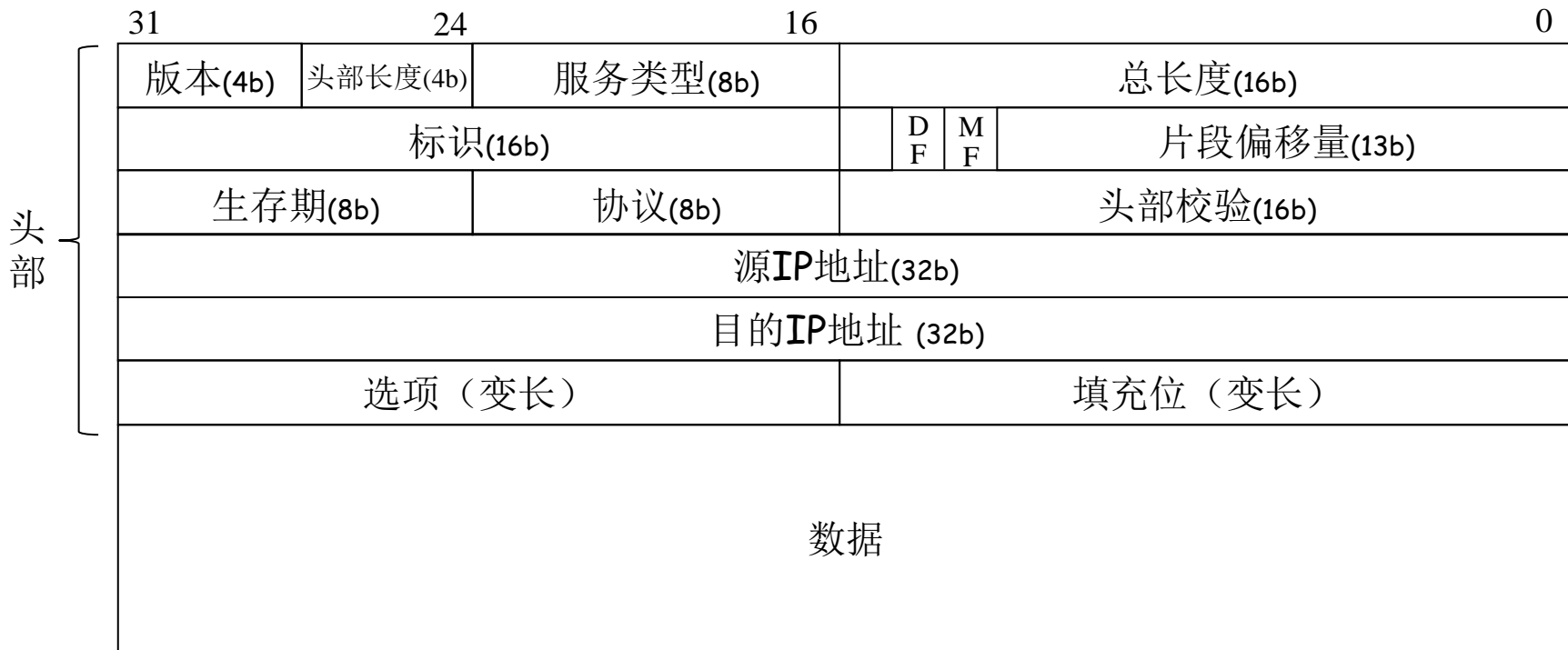


# 因特网网络层的服务模型

- ❑ IP (Internet Protocol)协议是因特网的网络层协议
- ❑ IP协议是可路由的(routable) -- 全局编址，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>

# 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(**Differentiated Services**)。 差分服务见<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

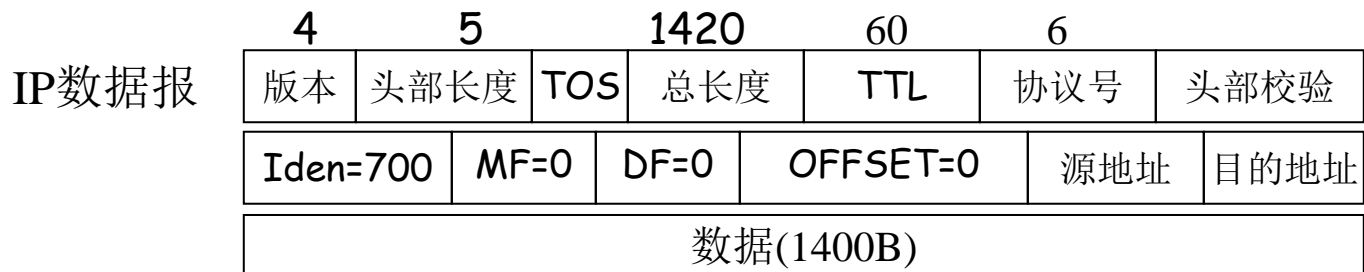
Binary Value	IP Precedence	Decimal Value
000	Routine	Precedence 0
001	Priority	Precedence 1
010	Immediate	Precedence 2
011	Flash	Precedence 3
100	Flash Override	Precedence 4
101	Critic/Critical	Precedence 5
110	Internetwork Control	Precedence 6
111	Network Control	Precedence 7

# 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数据报时都会把标志(Identification)字段加1。分段时标志的值保持不变，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)。



MTU=532

片段的有效载荷

512B	512B	376B
------	------	------

第一个片段: OFFSET=?, MF=?

OFFSET=0, MF=1;

第二个片段: OFFSET=?, MF=?

OFFSET=64, MF=1;

第三个片段: OFFSET=?, MF=?

OFFSET=128, MF=0。

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 代码	1B 长度	1B 指针	4B IP地址1	4B IP地址2	.....	4B 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 ->
            10.10.2.50 ->
            10.10.1.18
Reply from 202.116.64.9: bytes=32 time=17ms TTL=58
    Route: 172.18.240.82 ->
```

6B DA	6B SA	2B TYPE	IP数据报	4B FCS
----------	----------	------------	-------	-----------

0x0800 - IP Packet

以太网的帧

# 总结

- 概述
- 网络层的服务模型
- 交换技术
- 因特网网络层的服务模型
- IP数据报的格式
- 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