

Computer Networks and Internets

《计算机网络与因特网》课件

林坤辉

PART IV Internetworking

Chapter 22 (2)

IP Encapsulation, Fragmentation, and Reassembly

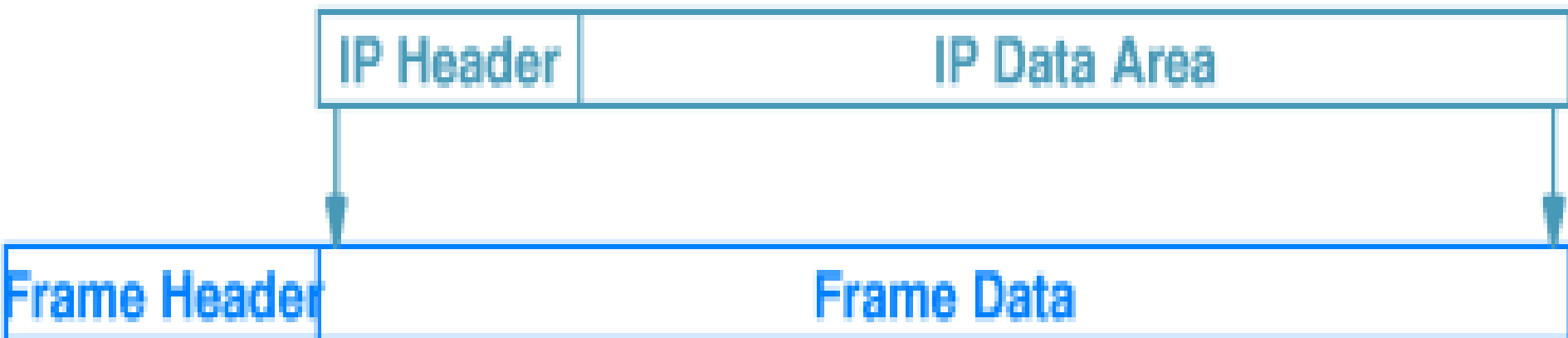
IP封装、分段与重组

22.2 Datagram Transmission and Frames

- **IP software first selects the next hop,**
- **Then transmits the datagram across a physical network.**
- **Network hardware does not understand datagram format or Internet addressing.**
- **Each hardware technology defines a frame format and a physical addressing scheme.**

22.3 Encapsulation封装

- encapsulation.
- The hardware does not examine or change the contents of the frame data area.
- The sender and receiver must agree on the value used in the frame type field.
- The sender must supply the physical address of the next computer to which the datagram should be sent.



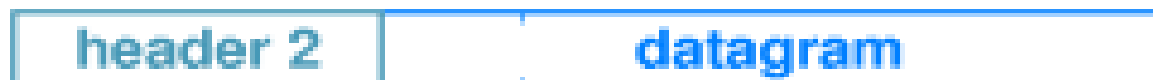
22.4 Transmission Across an Internet

- When a frame reaches the next hop, the receiving software extracts the IP datagram and discards the frame header.
- If the datagram must be forwarded across another network, a new frame is created.
- Frame headers do not accumulate during a trip through the internet.
- Hosts and routers store a datagram in memory with no additional header.

☐ Source host



☐ Router 1

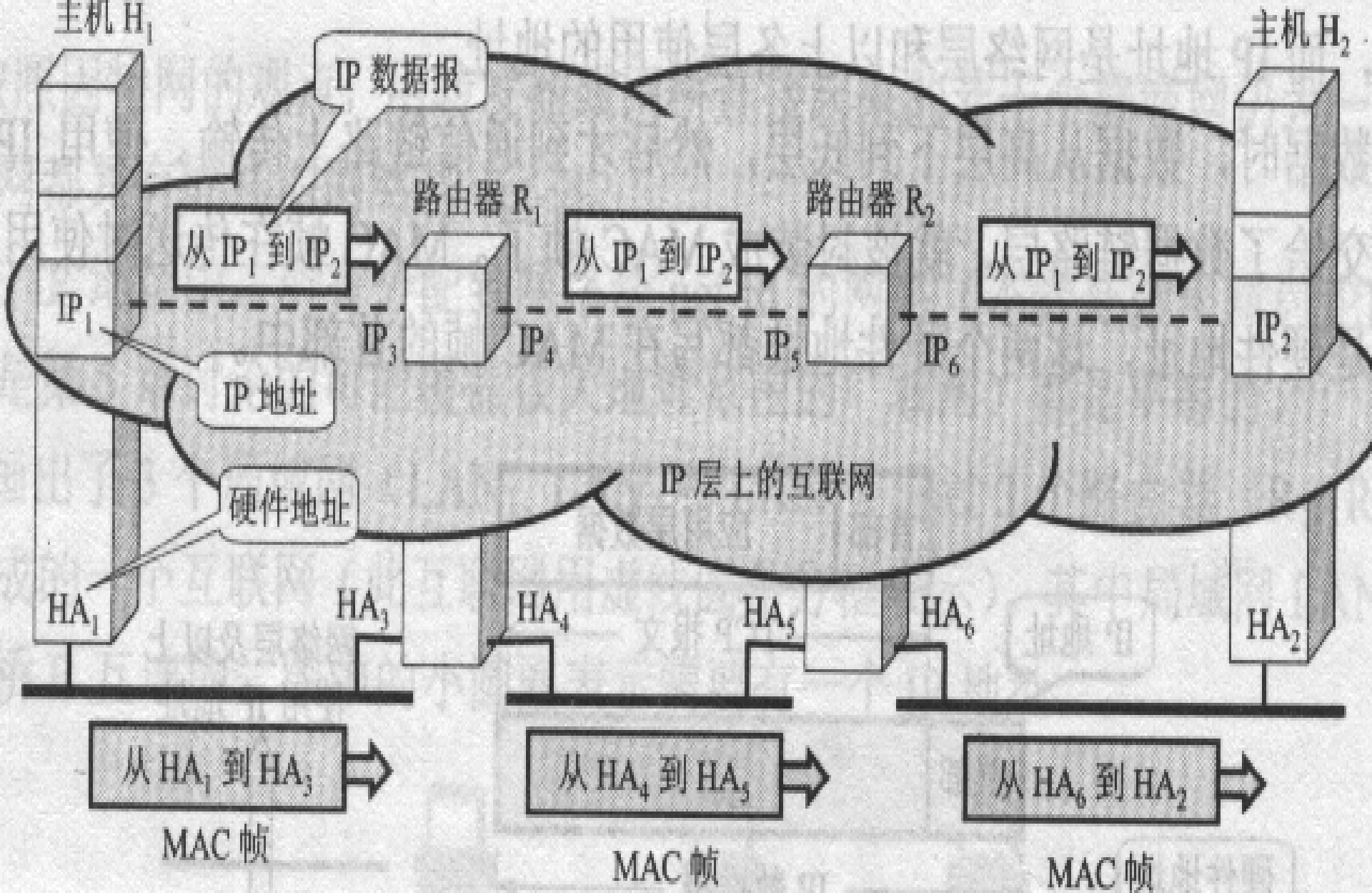


☐ Router 2



☐ Destination host



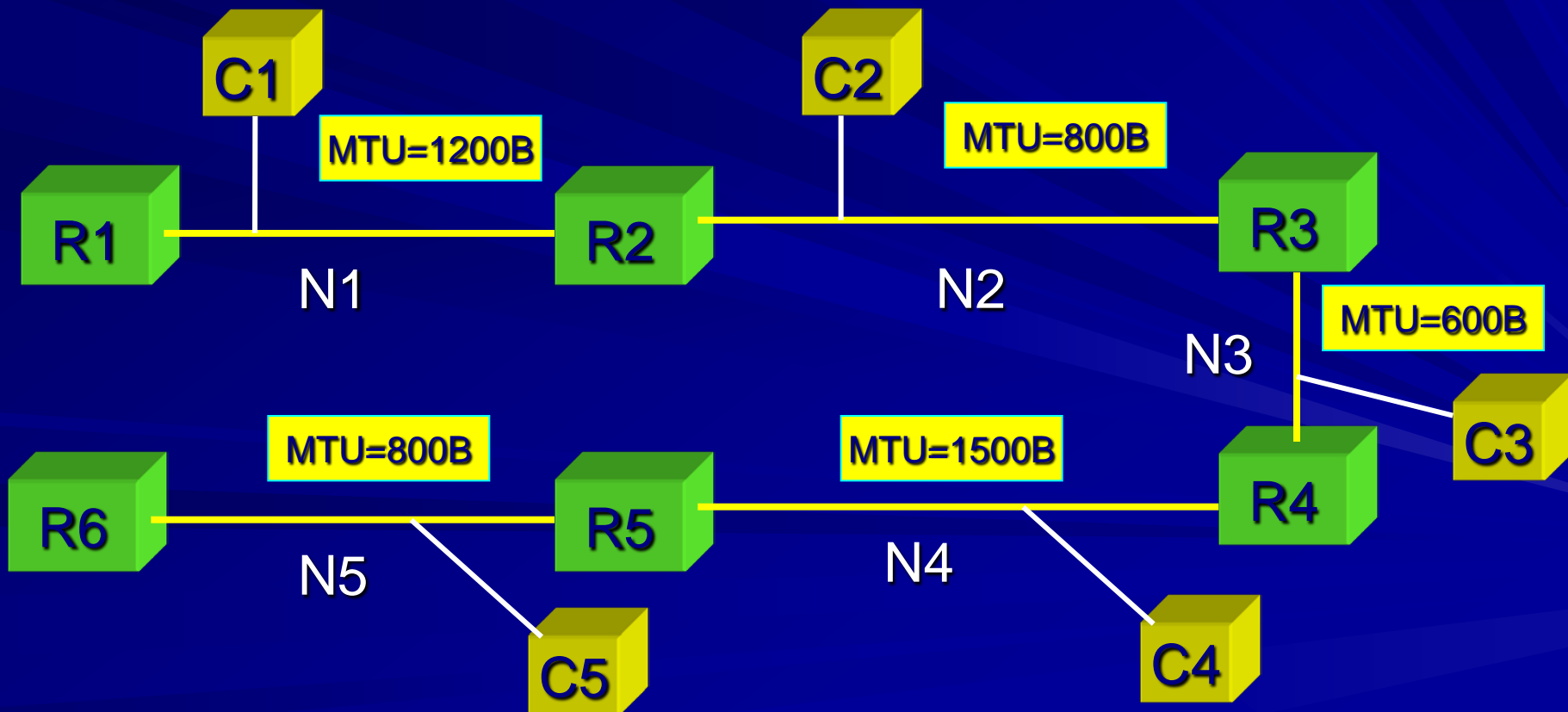


(b) 不同层次、不同区间的源地址和目的地址

最大传输单元 (MTU) (1)

■ 什么是最大传输单元

— 链路层数据帧支持的最大传输字节数



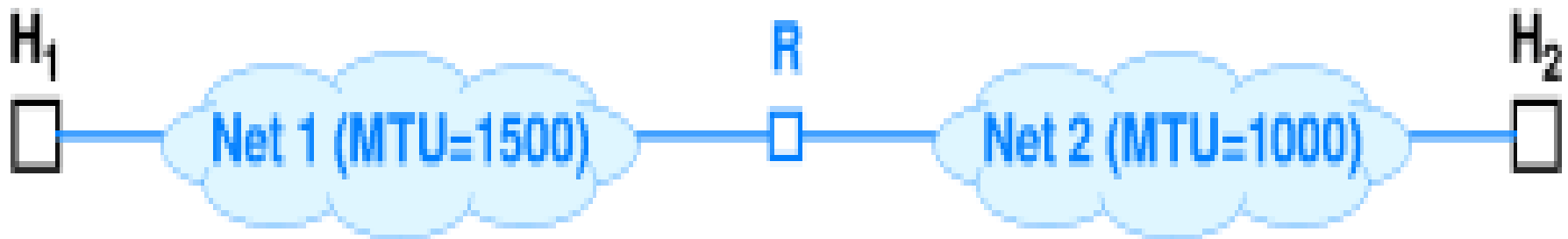
最大传输单元（MTU）(2)

- 路径上最大传输单元对IP报文大小的影响
 - 按照端到端路径上最大MTU作为IP报文长度
 - 1500B
 - 按照端到端路径上最小MTU作为IP报文长度
 - 600B
 - 按照当前链路上MTU作为IP报文长度
 - 1500B
 - 1200B
 - 1000B
 - 800B
 - 600B

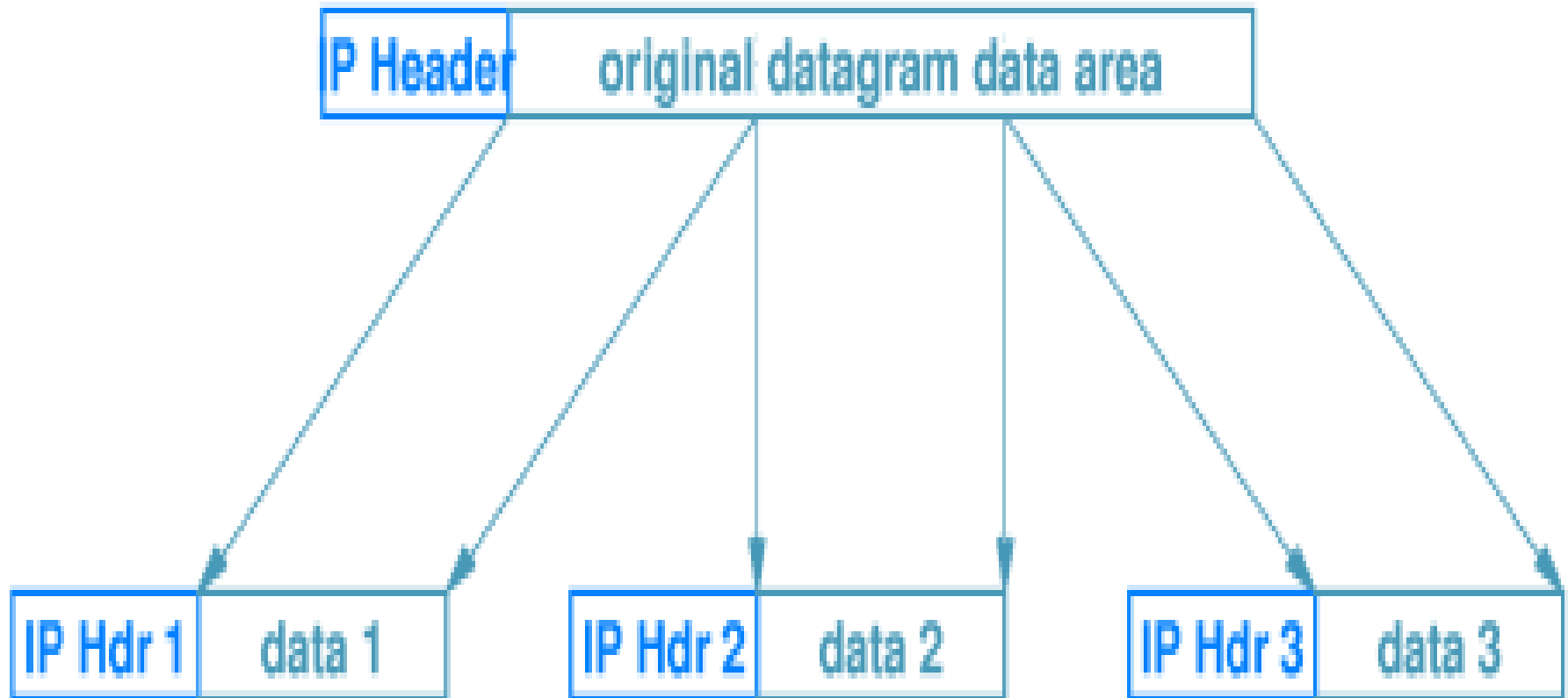
22.5 MTU, Datagram Size, and Encapsulation

• Protocol MTU

Token ring(16Mbps)	17914
Token ring (4Mbps)	4464
FDDI	4352
Ethernet	1500
X.25	576
PPP	296



- The router divides the datagram into smaller pieces called fragments.
- Each fragment uses the IP datagram format.
- sends each fragment independently.



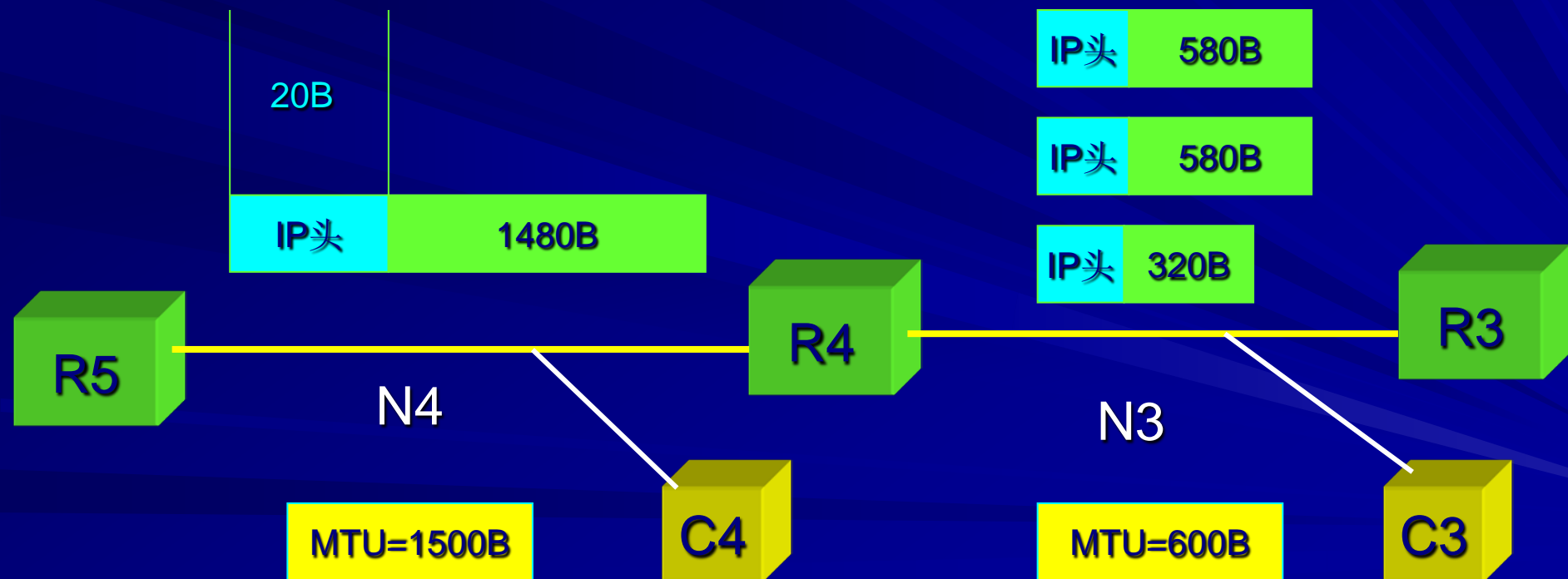
IP报文的分片策略(1)

■ IP报文传输的分片策略

- 在不超版本本身规定大小的前提下，采用当前最合适的报文长度
- 在当前链路帧长度小于IP数据报文的时候，将IP报文分成较小的几个分片进行传输
- 分片原则
 - 各片尽可能大，但是必须能为帧所封装
 - 片大小必须为8的整数倍

IP报文的分片策略(2)

- 分片大小根据MTU、IP报文头长度（基本长度为20字节）计算



分片信息表示

■ IP报文中的相关信息

– IP报文中的ID

- 始终保持初始ID不变

– 标志位

- 如果第一次分片，则修改“是否已经分片”相应位

– 片偏移量

- 表示当前分片在初始IP包中有效数据的偏移位置（IP包中以8字节为单位）

偏移量 = 0

IP头 580

偏移量 = 580

IP头 580

偏移量 = 1160

IP头 320

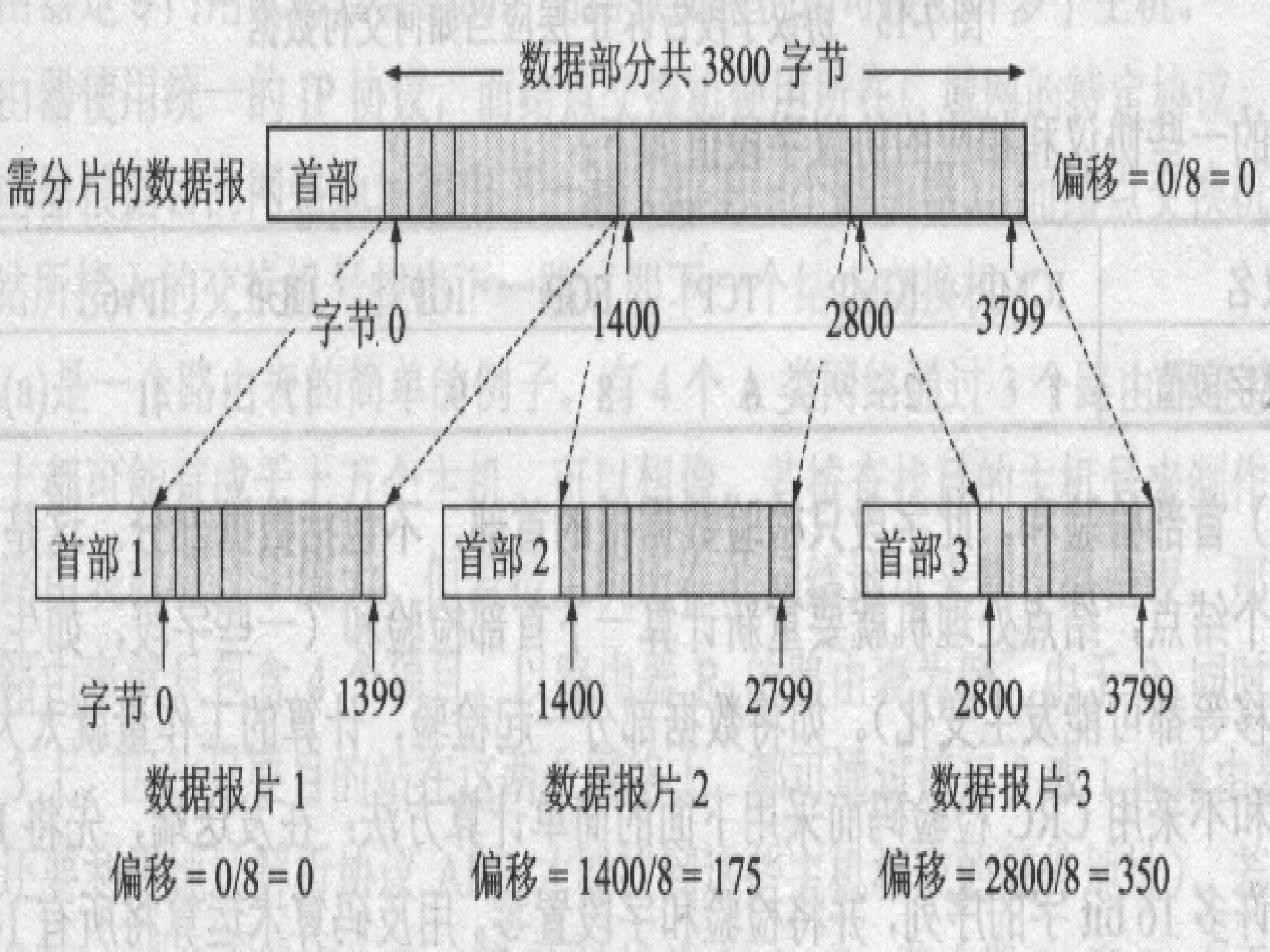


表 7-4 IP 数据报首部中与分片有关的字段中的数值

	总长度	标识	MF	DF	片偏移
原始数据报	4000	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

•标志 MF(more fragment), MF=1 表示后面还有分片; MF=0 表示这是最后一个分片; DF(don't fragment), DF=1 表示不允许分片; DF=0 表示允许分片。

22.6 Reassembly 重组

- The process of creating a copy of the original datagram from fragments is called reassembly.
- IP specifies that the ultimate destination host should reassemble fragments.



22.7 Identifying A Datagram

- A sender places a unique identification number in the IDENTIFICATION field of each outgoing datagram.
- When a router fragments the datagram, the router copies the identification number into each fragment.

IP报文的重组

■ 报文重组策略

- 源端到目标端数据传输过程中可能有多次分片

- 数据报文大小一定不会大于路径上的最小MTU

- 所有传输的分片重组在目标端进行

- 中间路由设备不做分片重组

- 减少中间节点的数据处理过程

22.8 fragment Loss

- Some fragment are delayed or lost.
- Receiver must save the fragments.
- IP specifies a maximum time to hold fragments.
- Either all fragments arrive and IP reassembles the datagram, or IP discards the complete datagram.
- There is no mechanism for a receiver to tell the sender which fragments have arrived.
- If the sender did retransmit the datagram, routes may be different.

IP报文丢失问题

■ IP报文丢失判断

- 目标端对IP报文分片作重组处理的时候进行丢失判断
- 对应于源端发出的每一个报文，在收到第一个分片的时候，给出一个等待的有限时间T-out，如果T-out之后还没有收到全部分片，则为超时
- 任何一个分片丢失或数据出错，则丢弃整个报文

22.9 Fragmenting A fragment

- The fragmentation scheme has been planned carefully to make it possible to further fragment a fragment.

作业

- 从C1向C5发送一个IP报文（报文总长1200B），给出此IP报文在N1、N2、N3、N4、N5中的每个分片的大小及其偏移量。（IP报头20字节）

