IP协议之分段与重组



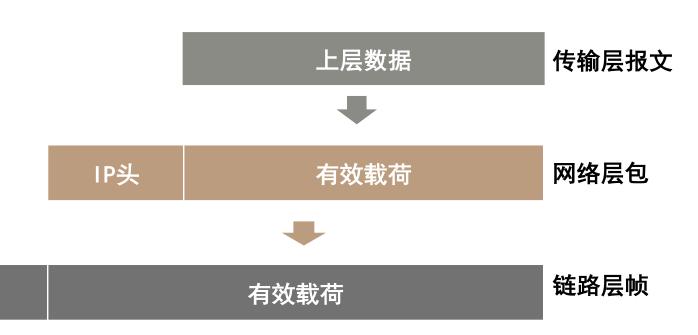
IP包——對裝

封装:将IP数据报装进一个帧的数据区,网络硬件像对待

帧头

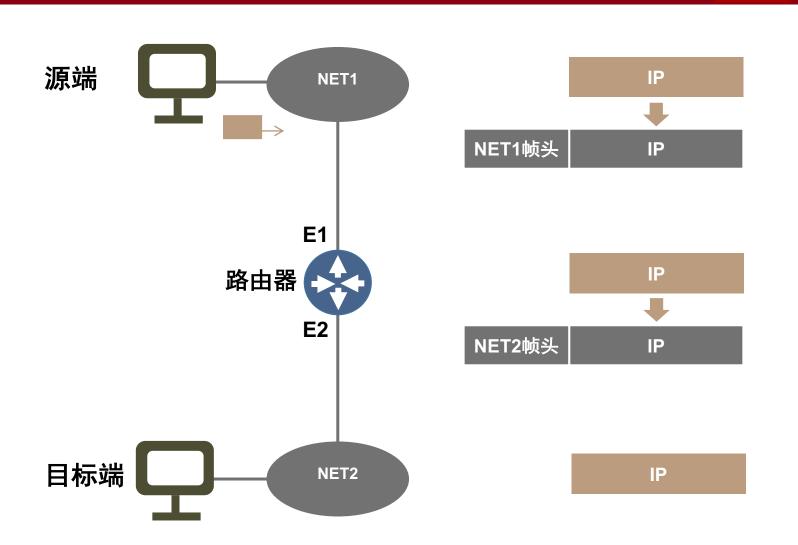
普通帧一样对待包含着数据报的帧。

IP包封装在哪种类型的数据帧中 取决于路由选择的结果和转发接 口的MAC协议。





IP包——多次封装



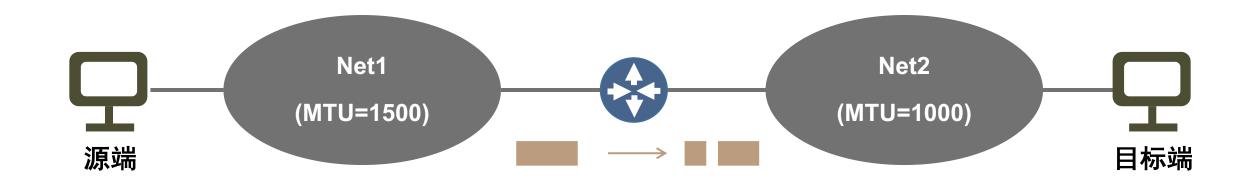
- ① 主机把IP包封装在网卡发送给本地路由器
- ② 路由器从网卡E1接收数据帧, 提取出其中的IP包做存储-转发 处理
- ③ 路由器把IP包封装在路由指示的转发接口E2的数据帧发送

为什么要多次封 装?

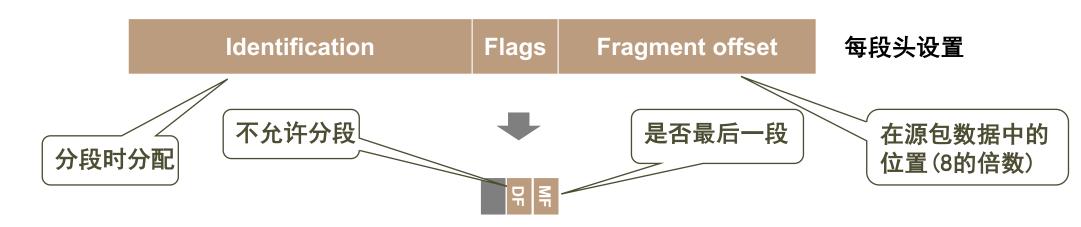
IP包的分段

分段: 当包的尺寸大于网络的最大传输单元时, 路由器将包分成若干个较小部分— 称为段。

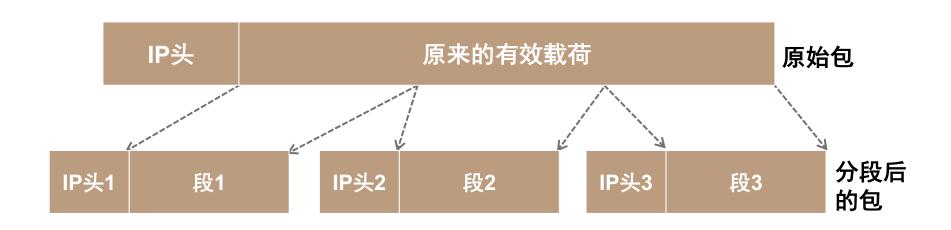
最大传输单元:指特定网络所能 传输的最大数据块长度。



IP包分段操作



- 每一段携带取之原数据报的部分数据, 具有一个类似于原包的报头
- 分段后包头必须给 出用于重组的分段 信息



IP包重组

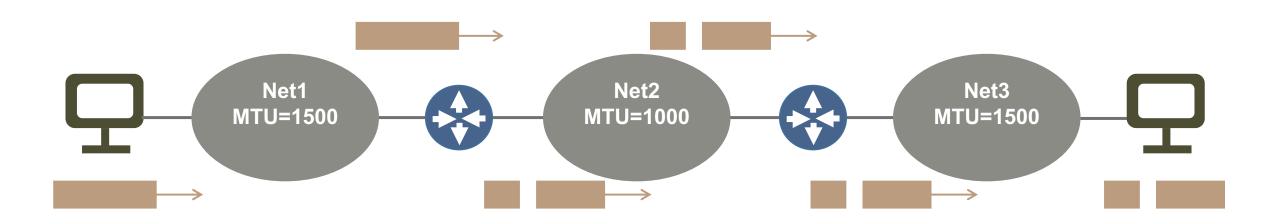
重组:在所有段的基础上重新产

生原始数据报的过程。

IP标准规定只在最终目 的地进行重组.

重组时机

- 在每个路由器进行
- 在最终目的地进行



IP分段与重组实例

原始包



payload



根据待穿越通信子 网的MTU分为三段

分段包1

(1480B)

分段包2

(1480B)

分段包3

假设:

- 包长4000字节(包括头)
- ② 通信子网MTU为1500字节

- Identification字段保持不变
- MF设置成1表示后面还有小包
- Offset表示包的有效载荷在原包中的偏移量,必须是8字节的倍数,例如:1480/8=185