

# 计算机网络与通信技术

第四章网络层

北京交通大学 刘彪



# 计算机网络与通信技术

知识点: IPv6

北京交通大学 刘彪



### 问题

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

- 互联网经过几十年的飞速发展,到 2011 年 2 月, IPv4 的 32 位地址已经耗尽。
- ISP已经不能再申请到新的 IP 地址块了。
- 我国在 2014 2015 年也逐步停止了向新用户和应用分配 IPv4 地址。
- 解决 IP 地址耗尽的问题的措施:
  - 采用划分子网和无类别编址 CIDR, 使 IP 地址的分配更加合理
  - 采用网络地址转换 NAT方法以节省全球 IP 地址
  - 采用具有更大地址空间的新版本的 IP 协议 IPv6
- 解决 IP 地址耗尽的根本措施就是采用具有更大地址空间的新版本的 IP, 即 IPv6。



# 所引进的主要变化

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播

IPv6 仍支持无连接的传送, 主要变化如下:

- 更大的地址空间: IPv6 将地址从 IPv4 的 32 位 增大到了 128 位
- 扩展的地址层次结构
- 灵活的首部格式: IPv6 定义了许多可选的扩展首部
- · 改进的选项:IPv6 允许数据报包含有选项的控制信息, 其选项放在有效载荷中
- 允许协议继续扩充。
- 支持即插即用(即自动配置),因此 IPv6 不需要使用 DHCP
- 支持资源的预分配:IPv6 支持实时视像等要求,保证一定的带宽和时延的应用
- IPv6 首部改为 8 字节对齐





#### IPv6数据报的一般形式

- IPv6 数据报由两大部分组成:
  - 基本首部 (base header)
  - 有效载荷 (payload)。有效载荷也称为净负荷。有 效载荷允许有零个或多个扩展首部 (extension header),再后面是数据部分。



具有多个可选扩展首部的 IPv6 数据报的一般形式





#### IPv6的基本首部

- IPv6 将首部长度变为固定的 40 字节, 称为 基本首部(base header)。
- 将不必要的功能取消了,首部的字段数减少 到只有8个。
- 取消了首部的检验和字段, 加快了路由器处 理数据报的速度。
- 在基本首部的后面允许有零个或多个扩展首 部。
- 所有的扩展首部和数据合起来叫做数据报的 有效载荷(payload)或净负荷。



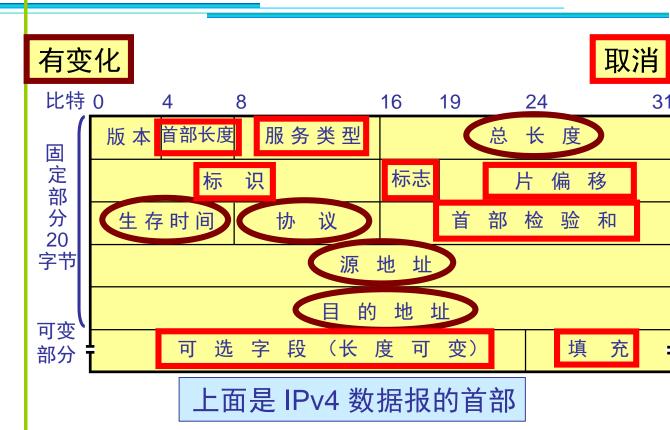
#### 与IPv4数据报首部的对比

4.9 网际控制报文ICMP

4.10 路由选择协议RIP

4.11 IPv6

4.12 IP多播



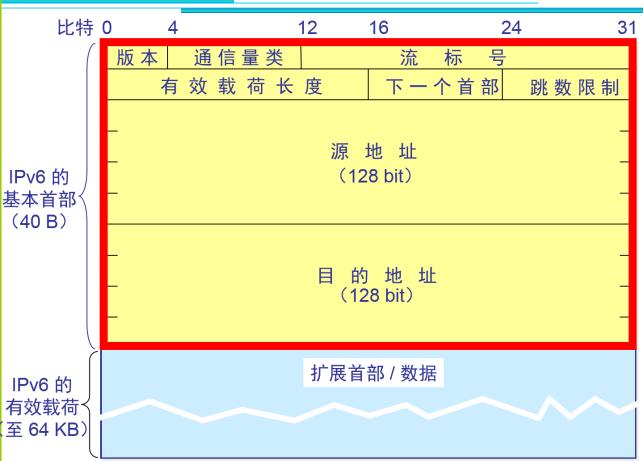


## IPv6的报文

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.11 IPV0 4.12 ID*名* 

4.12 IP多播





### IPv6的报文

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.11 II VO 4.12 IP多播 IP 基





4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播



版本(version)——4 bit。它指明了协议的版本,对 IPv6 该字段总是6。



4.12 IP多播



#### IPv6的基本首部

4.9 网际控制报文ICMP 4.10 路由选择协议RIP 4.11 IPv6



通信量类(traffic class)—— 8 bit。这是为了区分不同的 IPv6 数 据报的类别或优先级。目前正在进行不同的通信量类性能的实验。





#### 4.9 网际控制报文ICMP 4.10 路由选择协议RIP 4.11 IPv6

4.12 IP多播

#### IPv6的基本首部



流标号(flow label)—— 20 bit。 "流"是互联网络上从特定源点到特定 终点的一系列数据报。所有属于同一个流的数据报都具有同样的流标号。

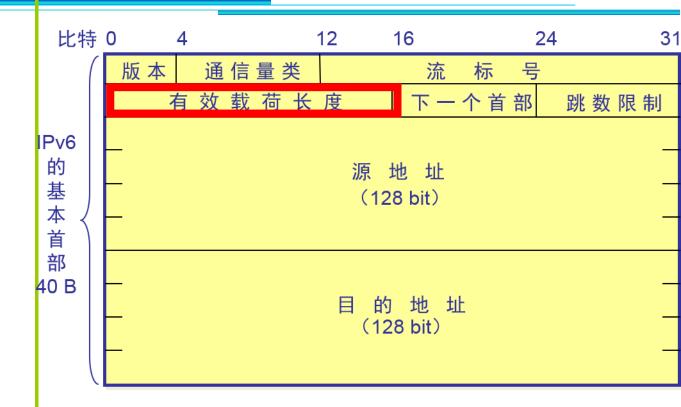


4.12 IP多播



#### IPv6的基本首部

4.9 网际控制报文ICMP 4.10 路由选择协议RIP 4.11 IPv6



有效载荷长度(payload length)—— 16 bit。它指明 IPv6 数据报除基本首部 以外的字节数(所有扩展首部都算在有效载荷之内),其最大值是 64 KB。



4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播



下一个首部(next header)—— 8 bit。它相当于 IPv4 的协议字段或可选字段,表示对应的高层协议(无扩展首部时)或者第一个扩展首部的类型(有扩展首部时)。



4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播



跳数限制(hop limit)—— 8 bit。源站在数据报发出时即设定跳数限制。路由器在转发数据报时将跳数限制字段中的值减1。 当跳数限制的值为零时,就要将此数据报丢弃。



4.9 网际控制报文ICMP 4.10 路由选择协议RIP 4.11 IPv6

4.12 IP多播



源地址—— 128 bit。是数据报的发送站的 IP 地址。



4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播



目的地址—— 128 bit。是数据报的接收站的 IP 地址。





#### IPv6的扩展首部

- IPv6 把原来 IPv4 首部中选项的功能都放在扩展首部中,并将扩展首部留给路径两端的源站和目的站的主机来处理。
- 数据报途中经过的路由器都不处理这些扩展 首部(只有一个首部例外,即逐跳选项扩展 首部)。
- 这样就大大提高了路由器的处理效率。



### IPv6的扩展首部

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv6

4.12 IP多播

在 RFC 2460 中定义了六种扩展首部:

- (1) 逐跳选项
- (2) 路由选择
- (3) 分片
- (4) 鉴别
- (5) 封装安全有效载荷
- (6) 目的站选项

每一个扩展首部都由若干个字段组成,它们的长度也各不相同。但所有扩展首部的第一个字段都是8位的"下一个首部"字段。此字段的值指出了在该扩展首部后面的字段是什么。



#### IPv6的扩展首部示例

- 4.9 网际控制报文ICMP
- 4.10 路由选择协议RIP
- 4.11 IPv6
- 4.12 IP多播







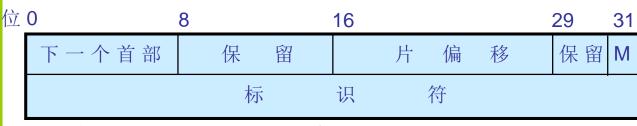




#### 扩展首部举例

#### 以分片为例

- IPv6 把分片限制为由源站来完成,路由器不允许分片。
- 分片扩展首部的格式如下:



- 片偏移:以8字节为单位
- · M: More, 有效表示后面还有数据报
- 标识符: 数据报标识号



#### 冒号十六进制记法

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

• 每个 16 bit 的值用十六进制值表示,各值之间用冒号分隔。

68E6:8C64:FFFF:FFFF:0:1180:960A:FFFF

- 冒号十六进制记法可以允许零压缩(zero compression),即一连串连续的零可以为一对冒号 所取代。
- FF05:0:0:0:0:0:0:B3 可以写成: FF05::B3

任一地址中只能使用一次零压缩!!!!



#### 点分十进制记法的后缀

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

- 冒号十六进制记法可结合使用点分十进制记法的后缀,这种结合在 IPv4 向 IPv6 的转换阶段特别有用。
- 例如: 0:0:0:0:0:0:128.10.2.1
  再使用零压缩即可得出: ::128.10.2.1
- CIDR 的斜线表示法仍然可用。
- 例如: 60 位的前缀 12AB0000000CD3 可记为: 12AB:0000:0000:CD30:0000:0000:0000:0000/60

或 12AB::CD30:0:0:0/60 (零压缩)

或 12AB:0:0:CD30::/60 (零压缩)





## IPv6 地址分类

地址类型	二进制前缀
未指明地址	000(128位),可记为 ::/128。
环回地址	001(128位),可记为 ::1/128。
多播地址	1111111(8位),可记为 FF00::/8。
本地链路单播地 址	1111111010(10位), 可记为 FE80::/10
全球单播地址	(除上述四种外,所有其他的二进制前 缀)



#### IPv6 地址分类

#### • 未指明地址

- 这是16字节的全0地址,可缩写为两个冒号":"。
- 这个地址只能为还没有配置到一个标准的 IP 地址的主机当作源地址使用。
- 这类地址仅此一个。

#### • 环回地址

- 即 0:0:0:0:0:0:0:1 (记为::1)。
- 作用和 IPv4 的环回地址一样。
- 这类地址也是仅此一个。



### IPv6 地址分类

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

- 多播地址
  - 功能和 IPv4 的一样。
  - 这类地址占 IPv6 地址总数的 1/256。
- ▶ 本地链路单播地址 (Link-Local Unicast Address)
  - 有些单位的网络使用 TCP/IP 协议,但并没有连接到互联网上。连接在这样的网络上的主机都可以使用这种本地地址进行通信,但不能和互联网上的其他主机通信。
  - 这类地址占 IPv6 地址总数的 1/1024。



#### IPv6 地址分类

- 全球单播地址
  - IPv6的这一类单播地址是使用得最多的一类。
  - 曾提出过多种方案来进一步划分这 128 位的单播地址。
  - 根据 2006 年发布的草案标准 RFC 4291 的建议, IPv6 单播地址的划分方法非常灵活。

#### 结 点 地 址(128 bit)

子网前缀(n bit)

接口标识符(128-n)bit

全球路由选择前缀 (n bit)

子网标识符 (m bit)

接口标识符(128-n-m) bit

IPv6 单播地址的几种划分方法



#### 从 IPv4 向 IPv6 过渡

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

- 向 IPv6 过渡只能采用逐步演进的办法,同时,还必须使新安装的 IPv6 系统能够向后兼容: IPv6 系统必须能够接收和转发 IPv4 分组,并且能够为 IPv4 分组选择路由。
  - 两种向 IPv6 过渡的策略:
    - 使用双协议栈
    - 使用隧道技术





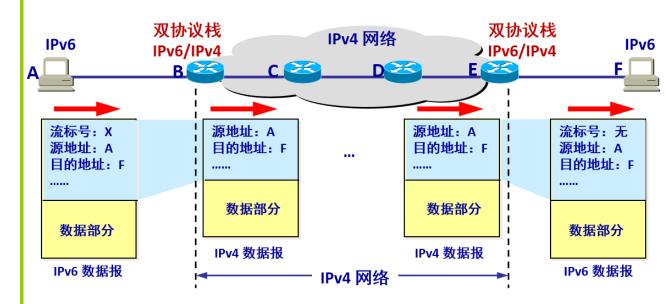
#### 双协议栈

- 双协议栈 (dual stack) 是指在完全过渡到 IPv6 之前, 使一部分主机(或路由器)装有两个协 议栈,一个IPv4和一个IPv6。
- 双协议栈的主机(或路由器)记为 IPv6/IPv4 . 表明它同时具有两种 IP 地址: 一个 IPv6 地 址和一个IPv4地址。
- 双协议栈主机在和 IPv6 主机通信时是采用 IPv6 地址, 而和 IPv4 主机通信时就采用 IPv4 地址。
- 根据 DNS 返回的地址类型可以确定使用 IPv4 地址还是 IPv6 地址。





#### 双协议栈



使用双协议栈进行从 IPv4 到 IPv6 的过渡

缺点:造成某些字段丢失



### 隧道技术

4.9 网际控制报文ICMP4.10 路由选择协议RIP4.11 IPv64.12 IP多播

- 在 IPv6 数据报要进入 IPv4 网络时,把 IPv6 数据报封装成为 IPv4 数据报,整个的 IPv6 数据报变成了 IPv4 数据报的数据部分。
- 当 IPv4 数据报离开 IPv4 网络中的隧道时, 再把数据部分(即原来的 IPv6 数据报)交 给主机的 IPv6 协议栈。





- 4.9 网际控制报文ICMP 4.10 路由选择协议RIP 4.11 IPv6
- 4.12 IP多播

#### 隧道技术

