好的,同学们,我们进入第四章《网络层》的学习。这一章是计算机网络的**核心枢纽**,上承传输层,下启数据链路层,是考研**绝对的命题重点**,尤其是**IPv4地址规划**和**路由协议**的计算与分析,每年必考,分值极高。

本章内容多、协议多、计算多,但掌握了方法就是"纸老虎"。跟紧 我的节奏,我们把网络层这块"硬骨头"嚼碎了、吃透了!

## 第4章 网络层

**本章定位**:如果说数据链路层是"同城快递",负责相邻站点间的交付,那网络层就是**"跨省/跨国物流系统"**,它的核心任务是规划出一条**全局路径**,把数据包(分组)从**源主机**送到遥远的**目的主机**。

## 功能

## 异构网络互连(统一

- **核心考点**: 网络层的核心任务之一是连接物理上、协议上可能 完全不同的网络。
- 形象记忆:
  - 网络层就像一个"万能转换插头+全球翻译官"。
  - 无论你用的是德国标准插座(以太网),还是美国标准插座(其他网络),网络层(IP协议)都能让它们互相通信,因为它提供了一套统一的、抽象的地址格式(IP地址)。
  - 。 实现这一功能的关键设备是路由器。

## 路由 转发(2

- 核心考点: 路由选择 与 分组转发 的区别。
- 形象记忆:
  - 路由选择 (Routing):
    - 角色: 地图规划师(路由器的大脑,控制层面)。
    - **工作**: 通过路由算法(如RIP, OSPF)与邻居交流路况,**制定并更新全局地图(路由表)**。这是一个相对较慢、需要"深思熟虑"的过程。

- 分组转发 (Forwarding):
  - **角色**: 十字路口的**交警**(路由器的数据层面)。
  - **工作**: 看到一个数据包(车),迅速瞥一眼它的目的 地,根据手头的**路牌(转发表)**,指挥它从哪个路口 (端口)出去。这是一个**硬件级的、极快的**动作。
  - **关系**: 地图规划师(路由选择)的工作成果——地图 (路由表),是交警(转发)指挥交通的依据。

## 网络层提供的两种服务(2: vd

- 核心考点: 虚电路服务 与 数据报服务 的对比。
- 形象记忆:
  - 。 虚电路服务 (Virtual Circuit): 坐火车
    - **过程**: 建立连接(买票铺轨道) -> 数据传输(所有车厢沿固定轨道顺序前进) -> 释放连接(拆轨道)。
    - **特点**: 可靠、有序、有连接建立开销。分组头部只需 携带一个短小的虚电路号。
  - 数据报服务 (Datagram): 开汽车
    - **过程**:每个数据包都是一辆<u>独立</u>的汽车,都带着**完整 的目的地地址**,自己问路(每个路由器都为其独立选择路径)。
    - **特点**: 无连接、灵活、高效。但可能失序、丢失。互 联网的**IP网络**采用的就是数据报服务。

## **SDN'基本概念**(2接口:北:program→大脑,南:大脑 →order

- 核心考点: 软件定义网络(SDN)的核心思想是控制与转发分离。
- 形象记忆: 无人机集群表演
  - 。 **传统网络**: 每架无人机(路由器)都有自己的"小脑子", 自己决定怎么飞,互相之间还要商量,协调复杂。
  - 。 **SDN网络**: 所有无人机(转发设备)都变成了"傻瓜"执行器,**没有自己的思想**。地面上有一个**超级计算机(SDN控制器**作为"大脑",集中计算所有无人机的飞行路径,然后通过指令下发给它们。

- 南向接口: "大脑"给"无人机"下达指令的通道。
- **北向..**: 应用程序给"**大脑**"下达表演任务的接口。

## 拥塞控制(1对比:p2p vs global

- 核心考点: 拥塞控制与流量控制的区别。
- 形象记忆:
  - 流量控制 (Flow Control):
    - **问题**: **点对点**的问题。发送方太快,**接收方一个人**处理不过来。
    - **比喻**: 我给你讲题,语速太快,你听不过来了,于是你对我说:"老师,慢一点!"
  - ∘ 拥塞.. (Congestion Control):
    - **问题**: **全局性**问题。**整个网络**都因为数据包太多而堵 塞了。
    - **比喻**: 春运期间,**整个国家的高速公路网**都堵车了, 交管局(路由器)发出通知,要求所有车辆减速慢 行。

# IPV4[2 2 3:ADC

## ...分组(3:识 志 偏移

- 核心考点: IPv4首部格式,特别是与分片相关的字段 (标识、标志、片偏移)。
- 形象记忆 (IP报文分片):
  - 。一个超大的货物(IP数据报)要通过一个矮隧道(链路 MTU)。必须把货物\*\*拆成几箱(分片)\*\*来运。
  - 。 标识 (Identification): 所有箱子都贴上**同一个运单号**,表示它们来自同一批货物。
  - 标志 (Flags):

- MF (More Fragment) 位:除了**最后一个箱子**MF=0,其他箱子都贴上 MF=1,告诉接收方"后面还有"。
- DF (Don't Fragment) 位:贴上 DF=1 表示"此货易碎,禁止拆箱"。
- 片偏移 (Fragment Offset):每个箱子上都标明了它装的 是**原始货物**的哪一部分。**注意:单位是8字节!**

## ..地址 NAT (1公n私

- 核心考点: 私有IP地址范围, NAT的工作原理。
- 形象记忆 (NAT): 公司的前台总机
  - 场景: 一个大公司(私有网络)里有上千员工,每人都有一个内线分机号(私有IP)。但公司对外只有一个总机号码(公网IP)。
  - 。 工作原理:
    - 出: 员工(192.168.1.10)用分机打外线,前台 (NAT路由器)会把来电显示自动换成公司的总机号 码,并记录下是哪个员工打的(IP+端口映射)。
    - **入**: 外面的人回电到总机,前台根据记录,把电话转 接到对应员工的分机上。
  - 。 **作用**: **节省公网IP地址**,并隐藏内部网络结构,提高安全性。

# ■ 划分子网 路由聚合(2count:求addr、host数 | 构造超网:写 二进制、找Longest perfix

### 这是 **【计算大题中的王者,每年必考】**。

• 【计算题模板】: 子网规划与计算

问题: 给定IP地址 a.b.c.d/xx ,求其网络地址、广播地址、可用主机数。

- i. **明确分界线**: /xx 表示网络前缀占 xx 位,主机号占 32-xx 位。
- ii. 计算**网络地址**:
  - 。 将IP地址的主机号部分**全部置为0**。

• **快捷方法**: IP地址 与 子网掩码 进行 **AND (与) 运 算**。

#### iii...广播地址:

。 将IP地址的主机号部分**全部置为1**。

#### iv...可用主机数:

- 主机号有 n = 32 xx 位。
- **可用主机数** =  $2^n 2$  (减去网络地址和广播地址)。

#### V...可用IP地址范围:

- 。 最小可用IP = 网络地址 + 1。
- ..大.. = 广播地址 1 。

### • 【计算题模板】: 路由聚合 (构造超网)

问题: 将多个子网 N1, N2, ... 聚合成一个超网。

- i. **写出二进制**: 将所有子网的网络地址写成二进制形式。
- ii. **找共同前缀**: 从左到右,找到所有地址都**相同的最长前 缀**。

#### iii. 得出结果:

- 。 超网的网络地址 = 共同前缀 + 后面全补0。
- 。 超网的掩码 = 共同前缀的位数。
- 。**例**: 192.168.0.0/24 和 192.168.1.0/24 的共同前缀是23位,聚合后为 192.168.0.0/23。

## 网络层转发分组的过程(路由表:最长前缀

- 核心考点: 路由器根据路由表进行转发决策,遵循"最长前缀匹配"原则。
- 形象记忆:
  - 。一个数据包的目的地是"**北京市海淀区中关村南大街27** 号"。
  - 路由表里有两条路:一条是"发往北京市的走这边",另一条是"发往北京市海淀区的走那边"。

。 路由器会选择<u>更具体</u>的那条路,即"**最长前缀匹配**",将数据包发往"海淀区"的路径。

# 地址解析协议 (ARP)(IP -> MAC:请求(广)-响应(单)

- 核心考点: ARP的功能 (IP -> MAC) 和工作流程。
- 形象记忆: 在教学楼里找人
  - 。 **场景**: 你在教学楼(局域网)里,知道张三(目的IP)的 名字,但不知道他在哪个教室(MAC地址)。
  - 。 **ARP请求 (广播)**: 你在教学楼的广播里大喊:"张三!你在哪个教室?"(目的MAC为 FF-FF...), **广播,所有人都听得到**。
  - 。 **ARP响应 (单播)**: 张三听到后,走到你面前(单播)悄悄告诉你:"我在201教室"。
  - 。 **跨网络**: 如果你要找校外的人,你会去问**门卫大爷(默认 网关**)。你通过ARP只会得到门卫大爷的MAC地址。

# 动态主机配置协议 (DHCP)(get IP 2 2:发现-提供,请求-确认)

- 核心考点: 主机如何自动获取IP地址(即插即用)。
- 形象记忆: 新员工入职领工位
  - 。 场景: 你(新电脑)第一天来公司上班(加入网络)。
  - 。 **..发现 (..)**: 你在公司大厅喊:"行政部(DHCP服务器)在哪? 我需要一个工位(IP地址)!" (源IP 0.0.0.0)
    - ..提供 (..): 行政部回复你: "我这有空位,A座501,你用吧!"
  - 。 **..请求 (..)**: 你再次大喊:"谢谢大家,我决定去A座501了!"(为了通知所有可能回复你的服务器,并确认你的选择)
    - **DHCP确认 (广播)**: 行政部最终确认:"好的,A座501 归你了,工牌(租期)有效期8小时!"

## 网际控制报文协议 (ICMP)(2侦

查:PING,Traceroute(TTL)

- 核心考点: ICMP的功能和常见报文类型。
- 形象记忆:
  - 。 **功能**: IP协议的"**侦察兵**"和"**信使**",负责报告网络中的各种 异常情况。它被封装在IP包里,是网络层的一部分。
  - 常见应用:
    - PING:使用"**回送请求/应答**"报文。就像你对山谷喊一声"喂",如果听到回声,说明路是通的。
    - Traceroute:使用"**TTL超时**"报文。通过不断发送 TTL=1, 2, 3...的包,看它在哪一跳"死掉"并收到"死亡 通知",从而探明路径。

### IPV6

## ..特点(4: 大化插安

- 核心考点: 为什么需要IPv6(IPv4地址耗尽)。
- 主要特点:
  - **地址空间巨大 (128位)**: 可以为地球上每一粒沙子分配一个IP地址。
  - 。 **首部格式简化**: 固定长度40字节,取消了检验和字段,路由器处理更快。
  - 。 即插即用: 支持自动配置,无需DHCP。
  - 。 安全性增强: 内置IPsec。

# .. 数据报基本首部(少,fix

- 核心考点: 与IPv4相比,字段更少,长度固定。
- 记忆: 取消

了首部长度、标识、标志、片偏移、首部检验和等字段,处理效率大大提升。分片相关功能由扩展首部实现。

## IPv6地址(1进制:128=8\*16 2规则:前导0 连续0

- 核心考点: IPv6地址的表示法。
- 记忆模板:
  - 。 **冒号十六进制**: 128位,每16位一组,共8组,用冒号隔开。
    - **2001:0DB8:0000:0000:ABCD:0000:0000:1234**
  - 零压缩规则:
    - 前导O可省略: 0DB8 -> DB8, 0000 -> 0。
    - 连续**0**可压缩: 0:0:0 -> :: 。
    - **注意**: :: 在一个地址中**只能使用一次**。
    - 示例: 2001:DB8:0:0:ABCD::1234

## IPv4 → IPv6过渡(2tech

- 核心考点: 两种主要的过渡技术。
- 形象记忆:
  - 。 **双协议栈** (Dual Stack): **双语人才**。一台设备既安装了 IPv4协议栈,也安装了IPv6协议栈,能和两种网络无缝沟 诵。
  - 。 **隧道..**(Tunneling): 跨国**邮寄**。把一封英文信(IPv6包) 装进一个中文信封(IPv4包)里,通过只懂中文的邮政系 统(IPv4网络)投递。到达目的地后,再拆开中文信封, 取出英文信。

# 路由算法 路由协议[2 3:rob

这是 **【本章的另一座大山,概念和过程理解是重点】**。

## 路由算法(2路由 2算法:DV LS

- 核心考点: 静态路由 vs 动态..; 距离-向量 vs 链路-状态。
- 形象记忆 (寻宝):
  - 。 **静态路由**: 管理员**手工绘制**一张<u>固定不变</u>的藏宝图。

。 **动态..**: 寻宝者们**自己探索**,

动态更新地图。

- **距离-向量算法**: "**听邻居说**"。每个寻宝者只和相邻的人交流,告诉对方"我到各个宝藏点大概需要几步"。
- 链路-状态算法: "全局广播"。每个寻宝者把自己到相邻点的距离(链路状态)广播给所有人,每个人都自己拼凑出完整的全局地图。

## 分层次的路由选择协议(3:治 内(ro)外(b)

核心考点:

自治系统(AS)、内部网关协议(IGP)、外部网关协议(EGP)。

- 形象记忆:
  - **AS**: 一个独立的"**国家**"或"**运营商**"(如中国电信)。
  - 。 IGP: 一个国家内部的交通规则(如RIP, OSPF)。
  - 。 **EGP**: **国与国之间**的外交协议和通关规则(如BGP)。

## 路由信息协议 (RIP)(15跳 DV;UDP

- 核心考点: RIP的特点和工作原理。
- 记忆要点:
  - 算法: 距离-向量。
  - 。 **度量**: **跳数** (最多15跳,16为不可达)。
  - 。 **更新**: 定期(30s)与邻居交换**整个路由表**。
  - 。 缺点: 慢收敛("坏消息传得慢")。
  - 。 传输: 基于 UDP。

## 开放最短路径优先 (OSPF) 协议(泛洪LS;IP

- 核心考点: OSPF的特点和工作原理。
- 记忆要点:
  - 。 算法: 链路-状态。

- 。 度量: 开销 (cost), 可根据带宽等因素配置。
- **更新**: **泛洪**(向AS内所有路由器)发送**链路状态更新**(只在变化时)。
- 。 **优点**: 收敛快,支持大规模网络(通过区域划分)。
- 。 传输: 直接基干 IP。

## 边界网关协议 (BGP) — 复杂 PV;TCP

- 核心考点: BGP是AS之间的路由协议,基于策略。
- 记忆要点:
  - 。 **算法**: **路径-向量**(交换的是到达目的网络所经过的AS路径)。
  - 。 **目的**: 寻找一条**较好的、无环的**路径,而非"最短"路径。
  - 。 **特点**: 极其复杂,考虑**政治、经济**等策略因素。
  - 。 传输: 基于 TCP, 保证可靠性。

# IP多播[群

## 概念

- 核心考点: 多播是一对多的通信模式。
- 形象记忆:
  - **单..**: **打电话**,一对一。
  - 。 **广.**.: **用大喇叭喊话**,范围内所有人都能听到,一对所有。
  - 。 **多播**: 建一个**微信群**,只有群里的人能收到消息,一对 多。

## ..地址(D类: 224.0.0.0~239.255.255.255

- 核心考点: D类地址范围为 224.0.0.0 到 239.255.255.255。
- 记忆: 每个D类地址代表一个"微信群号"。

# 在局域网上进行**硬件**多播 (D类IP→多播MAC:2: 28>23,01-00-5E

• 核心考点: D类IP地址→多播MAC地址的映射规则。

#### • 记忆:

- 。 IP多播地址的**后23位**会映射到一个以 01-00-5E 开头的特殊MAC地址。
- 。由于IP地址可用于映射的位数(28位)> MAC地址(23 位),可能存在**多个**IP多播地址映射到**同一个**MAC地址的 情况,需要上层软件过滤。

## IGMP 多播路由协议(组成员

• 核心考点: IGMP用于主机向本地路由器报告组成员关系。

### • 形象记忆 (IGMP):

- 。 你 (主机) 想看某场球赛直播(加入某个多播组)。
- 你对楼栋管理员 (本地多播路由器) 说:"我要加入'CCTV5球迷群'!"
- 。管理员在本子上记下,并负责把CCTV5的信号接进你们 楼。如果整栋楼都没人看了,他就把信号掐断。

# 移动IP[永久IP

## 概念

• 核心考点: 让移动设备在<u>切换网络</u>时保持其 永久IP地址 不变

## ..通信过程(123n,3步过程

- 形象记忆: 邮件转发服务
  - 。 你: 移动设备。

。 家庭住址: 归属地址 (永久不变的IP)

□ ..管家: 归属代理 (家里网的路由器)

- 出差住的酒店: 外地网络
- 。 **酒店前台**: 外地**代理** (酒店的路由器)。
- 。 酒店给你的临时房间号: 转交地址

#### 。 过程:

- a. 到酒店后,告诉前台你的家庭住址,前台给你一个临时房间号,并**打电话通知你家老管家**:"主人现在住我们这,房间号是XXX"。
- b. 别人寄信到你家,老管家收到后,把信装进一个新**信 封(隧道技术)**,写上**酒店地址**,寄到酒店。
- c. 酒店前台收到后,拆开信封,把原始的信交给你。

## 网络层设备

## 冲突域(23广播域(1

- 核心考点: 【绝对重点】 不同设备对两个域的隔离能力。
- 记忆模板:
  - 。 冲突域 (Collision Domain): 发生碰撞的范围。
    - 中继器/集线器: **不**..。像一个大办公室,所有人说话都互相干扰。
    - **交换机/网桥**: **隔离** 。像用隔板把大办公室分成了很多小隔间,每个隔间是一个冲突域。
    - 路由器: 隔离。
  - 。 广播域 (Broadcast Domain): 广播能传播到的范围。
    - 中继器/集线器/交换机/网桥: 不..。一个隔间里喊话,整个楼层(广播域)都能听到。

■ **路由器**: **隔离**。像一堵防火墙,把不同楼层隔开,楼下的广播楼上听不到。

## 路由器'组成和功能(2function 2平面

- 核心考点: 路由器的两大核心功能: 路由选择 和 分组转发。
- 组成:
  - 。 **控制**平面 (大脑): 运行路由**协议**,生成路由表。
  - 。 **数据**.. (四肢): 硬件,负责快速查找转发表并转发数据。

## 路由表 分组转发(最长前缀matching: Next

- 核心考点: 路由器根据最长前缀匹配原则查找路由表,找到下一跳地址。
- **记忆**: 路由器<u>不告诉</u>你<u>全程</u>路线,只告诉你**下一站**去哪。你到了下一站,再问那里的路由器下一步怎么走。

# 本章小结及疑难点

- **尽最大努力交付**: IP协议不保证可靠性,可能会丢包、失序、 重复,这些都交给上层(如TCP)来处理。
- ARP请求谁响应:如果目标在同一局域网,目标主机自己响应;如果目标在不同局域网,默认网关(路由器)会代为响应,给出它自己的MAC地址。
- 路由表为何不用MAC地址: 因为MAC地址是扁平的、无结构,无法进行路由聚合,会导致路由表爆炸式增长。而分层的IP地址结构才使得高效路由成为可能。

第四章的复习,要把**计算**和**原理**两手抓。**IPv4的子网划分和路由聚合**是计算的重中之-重,必须做到快、准、狠。**路由协议**的对比和工作原理是理解的重点,要能用自己的话把它们之间的区别讲清楚。加油!