

计算机网络第七版答案

第一章 概述

1-01 计算机网络向用户可以提供那些服务？ 答： 连通性和共享

1-02 简述分组交换的要点。 答：（1）报文分组，加首部（2）经路由器储存转发（3）在目的地合并

1-03 试从多个方面比较电路交换、报文交换和分组交换的主要优缺点。

答：（1）电路交换：端对端通信质量因约定了通信资源获得可靠保障，对连续传送大量数据效率高。

（2）报文交换：无须预约传输带宽，动态逐段利用传输带宽对突发式数据通信效率高，通信迅速。

（3）分组交换：具有报文交换之高效、迅速的要点，且各分组小，路由灵活，网络生存性能好。

1-04 为什么说因特网是自印刷术以来人类通信方面最大的变革？

答： 融合其他通信网络，在信息化过程中起核心作用，提供最好的连通性和信息共享，第一次提供了各种媒体形式的实时交互能力。

1-05 因特网的发展大致分为哪几个阶段？请指出这几个阶段的主要特点。

答：从单个网络 APPANET 向互联网发展；TCP/IP 协议的初步成型 建成三级结构的 Internet；
分为主干网、地区网和校园网；形成多层次 ISP 结构的 Internet；ISP 首次出现。

1-06 简述因特网标准制定的几个阶段？

答：（1）因特网草案(Internet Draft)——在这个阶段还不是 RFC 文档。（2）建议标准(Proposed Standard)——从这个阶段开始就成为 RFC 文档。（3）草案标准(Draft Standard)（4） 因特网标准(Internet Standard)

1-07 小写和大写开头的英文名 internet 和 Internet 在意思上有何重要区别？

答：（1） internet（互联网或互连网）：通用名词，它泛指由多个计算机网络互连而成的网络。；协议无特指（2）Internet（因特网）：专用名词，特指采用 TCP/IP 协议的互联网络。区别：后者实际上是前者的双向应用

1-08 计算机网络都有哪些类别？各种类别的网络都有哪些特点？

答：按范围：（1）广域网 WAN：远程、高速、是 Internet 的核心网。

（2）城域网：城市范围，链接多个局域网。

（3）局域网：校园、企业、机关、社区。

（4）个域网 PAN：个人电子设备

按用户：公用网：面向公共营运。专用网：面向特定机构。

1-09 计算机网络中的主干网和本地接入网的主要区别是什么？

答：主干网：提供远程覆盖\高速传输\和路由器最优化通信。本地接入网：主要支持用户的访问本地，实现散户接入，速率低。

1-10 试在下列条件下比较电路交换和分组交换。要传送的报文共 x（bit）。从源点到终点共经过 k 段链路，每段链路的传播时延为 d（s），数据率为 b(b/s)。在电路交换时电路的建立时间为 s(s)。在分组交换时分组长度为 p(bit)，且各结点的排队等待时间可忽略不计。问在怎样的条件下，分组交换的时延比电路交换的要小？（提示：画一下草图观察 k 段链路共有几个结点。）

答：线路交换时延： $kd+x/b+s$ ， 分组交换时延： $kd+(x/p)*(p/b)+(k-1)*(p/b)$ ，其中 $(k-1)*(p/b)$ 表示 K 段传输中，有 $(k-1)$ 次的储存转发延迟，当 $s>(k-1)*(p/b)$ 时，电路交换的时延比分组交换的时延大，当 $x>>p$ ，相反。

1-11 在上题的分组交换网中，设报文长度和分组长度分别为 x 和(p+h)(bit),其中 p 为分组的数据部分的长度，而 h 为每个分组所带的控制信息固定长度，与 p 的大小无关。通信的两端共经过 k 段链路。链路的数据率为 b(b/s)，但传播时延和结点的排队时间均可忽略不计。若打算使总的时延为最小，问分组的数据部分长度 p 应取为多大？（提示：参考图 1-12 的分组交换部分，观察总的时延是由哪几部分组成。）

答：总时延 D 表达式，分组交换时延为： $D=kd+(x/p)*((p+h)/b)+(k-1)*(p+h)/b$ D 对 p 求导后，令其值等于 0，求得 $p=[(xh)/(k-1)]^{0.5}$

1-12 因特网的两大组成部分（边缘部分与核心部分）的特点是什么？它们的工作方式各有什么特点？

答：边缘部分：由各主机构成，用户直接进行信息处理和信息共享；低速连入核心网。核心部分：由各路由器连网，负责为边缘部分提供高速远程分组交换。

1-13 客户服务器方式与对等通信方式的主要区别是什么？有没有相同的地方？

答：前者严格区分服务和被服务者，后者无此区别。后者实际上是前者的双向应用。

1-14 计算机网络有哪些常用的性能指标？

答：速率，带宽，吞吐量，时延，时延带宽积，往返时间 RTT，利用率

1-15 假定网络利用率达到了 90%。试估计一下现在的网络时延是它的最小值的多少倍？

解：设网络利用率为 U ，网络时延为 D ，网络时延最小值为 D_0 $U=90\%$; $D=D_0/(1-U)$ ----> $D/D_0=10$ 现在的网络时延是最小值的 10 倍

1-16 计算机通信网有哪些非性能特征？非性能特征与性能特征有什么区别？

答：征：宏观整体评价网络的外在表现。性能指标：具体定量描述网络的技术性能。

1-17 收发两端之间的传输距离为 1000km，信号在媒体上的传播速率为 2×10^8 m/s。试计算以下两种情况的发送时延和传播时延：

- (1) 数据长度为 107bit, 数据发送速率为 100kb/s。
- (2) 数据长度为 103bit, 数据发送速率为 1Gb/s。

从上面的计算中可以得到什么样的结论？

解：(1) 发送时延: $t_s=107/105=100s$ 传播时延 $t_p=106/(2 \times 10^8)=0.005s$

(2) 发送时延 $t_s=103/109=1\mu s$ 传播时延: $t_p=106/(2 \times 10^8)=0.005s$

结论：若数据长度大而发送速率低，则在总的时延中，发送时延往往大于传播时延。但若数据长度短而发送速率高，则传播时延就可能是总时延中的主要成分。

1-18 假设信号在媒体上的传播速度为 2×10^8 m/s. 媒体长度 L 分别为：

- (1) 10cm (网络接口卡)
- (2) 100m (局域网)
- (3) 100km (城域网)
- (4) 5000km (广域网)

试计算出当数据率为 1Mb/s 和 10Gb/s 时在以上媒体中正在传播的比特数。

解：(1) 1Mb/s: 传播时延 $=0.1/(2 \times 10^8)=5 \times 10^{-10}$ 比特数 $=5 \times 10^{-10} \times 1 \times 10^6=5 \times 10^{-4}$ 1Gb/s: 比特数 $=5 \times 10^{-10} \times 1 \times 10^9=5 \times 10^{-1}$

(2) 1Mb/s: 传播时延 $=100/(2 \times 10^8)=5 \times 10^{-7}$ 比特数 $=5 \times 10^{-7} \times 1 \times 10^6=5 \times 10^{-1}$ 1Gb/s: 比特数 $=5 \times 10^{-7} \times 1 \times 10^9=5 \times 10^2$

(3) 1Mb/s: 传播时延 $=100000/(2 \times 10^8)=5 \times 10^{-4}$ 比特数 $=5 \times 10^{-4} \times 1 \times 10^6=5 \times 10^2$ 1Gb/s: 比特数 $=5 \times 10^{-4} \times 1 \times 10^9=5 \times 10^5$

(4) 1Mb/s: 传播时延 $=5000000/(2 \times 10^8)=2.5 \times 10^{-2}$ 比特数 $=2.5 \times 10^{-2} \times 1 \times 10^6=5 \times 10^4$ 1Gb/s: 比特数 $=2.5 \times 10^{-2} \times 1 \times 10^9=5 \times 10^7$

1-19 长度为 100 字节的应用层数据交给传输层传送，需加上 20 字节的 TCP 首部。再交给网络层传送，需加上 20 字节的 IP 首部。最后交给数据链路层的以太网传送，加上首部和尾部工 18 字节。试求数据的传输效率。数据的传输效率是指发送的应用层数据除以所发送的总数据（即应用数据加上各种首部和尾部的额外开销）。若应用层数据长度为 1000 字节，数据的传输效率是多少？

解：(1) $100/(100+20+20+18)=63.3\%$

(2) $1000/(1000+20+20+18)=94.5\%$

1-20 网络体系结构为什么要采用分层次的结构？试举出一些与分层体系结构的思想相似的日常生活。答：

分层的好处：①各层之间是独立的。某一层可以使用其下一层提供的服务而不需要知道服务是如何实现的。②灵活性好。当某一层发生变化时，只要其接口关系不变，则这层以上或以下的各层均不受影响。③结构上可分割开。各层可以采用最合适的技术来实现④易于实现和维护。⑤能促进标准化工作。与分层体系结构的思想相似的日常生活有邮政系统，物流系统。

1-21 协议与服务有何区别？有何关系？ 答：网络协议：为进行网络中的数据交换而建立的规则、标准或约定。由以下三个要素组成：

(1) 语法：即数据与控制信息的结构或格式。

(2) 语义：即需要发出何种控制信息，完成何种动作以及做出何种响应。

(3) 同步：即事件实现顺序的详细说明。协议是控制两个对等实体进行通信的规则集合。在协议的控制下，两个对等实体间的通信使得本层能够向上一层提供服务，而要实现本层协议，还需要使用下面一层提供服务。

协议和服务的概念的区别：

1、协议的实现保证了能够向上一层提供服务。本层的服务用户只能看见服务而无法看见下面的协议。下面的协议对上面的服务用户是透明的。

2、协议是“水平的”，即协议是控制两个对等实体进行通信的规则。但服务是“垂直的”，即服务是由下层通过层间接口向上层提供的。上层使用所提供的服务必须与下层交换一些命令，这些命令在 OSI 中称为服务原语。

1-22 网络协议的三个要素是什么？各有什么含义？

答：网络协议：为进行网络中的数据交换而建立的规则、标准或约定。由以下三个要素组成：

(1) 语法：即数据与控制信息的结构或格式。

(2) 语义：即需要发出何种控制信息，完成何种动作以及做出何种响应。

(3) 同步：即事件实现顺序的详细说明。

1-23 为什么一个网络协议必须把各种不利的情况都考虑到？

答：因为网络协议如果不全面考虑不利情况，当情况发生变化时，协议就会保持理想状况，一直等下去！就如同两个朋友在电话中约会好，下午 3 点在公园见面，并且约定不见不散。这个协议就是很不科学的，因为任何一方如果有耽搁了而来不了，就无法通知对方，而另一方就必须一直等下去！所以看一个计算机网络是否正确，不能只看在正常情况下是否正确，而且还必须非常仔细的检查协议能否应付各种异常情况。

1-24 论述具有五层协议的网络体系结构的要点，包括各层的主要功能。

答：综合 OSI 和 TCP/IP 的优点，采用一种原理体系结构。各层的主要功能：物理层 物理层的任务就是透明地传送比特流。（注意：传递信息的物理媒体，如双绞线、同轴电缆、光缆等，是在物理层的下面，当做第 0 层。） 物理层还要确定连接电缆插头的定义及连接法。数据链路层 数据链路层的任务是在两个相邻结点间的线路上无差错地传送以帧（frame）为单位的数据。每一帧包括数据和必要的控制信息。网络层 网络层的任务就是要选择合适的路由，使发送站的运输层所传下来的分组能够

正确无误地按照地址找到目的站，并交付给目的站的运输层。运输层 运输层的任务是向上一层的进行通信的两个进程之间提供一个可靠的端到端服务，使它们看不见运输层以下的数据通信的细节。应用层 应用层直接为用户的应用进程提供服务。

1-25 试举出日常生活中有关“透明”这种名词的例子。

答：电视，计算机视窗操作系统、工农业产品

1-26 试解释以下名词：协议栈、实体、对等层、协议数据单元、服务访问点、客户、服务器、客户-服务器方式。

答：**实体(entity)** 表示任何可发送或接收信息的硬件或软件进程。**协议**是控制两个对等实体进行通信的规则集合。**客户(client)和服务器(server)**都是指通信中所涉及的两个应用进程。客户是服务的请求方，服务器是服务的提供方。**客户服务器方式**所描述的是进程之间服务和被服务的关系。 **协议栈**：指计算机网络体系结构采用分层模型后，每层的主要功能由对等层协议的运行来实现，因而每层可用一些主要协议来表征，几个层次画在一起很像一个栈的结构。对等层：在网络体系结构中，通信双方实现同样功能的层。

协议数据单元：对等层实体进行信息交换的数据单位。**服务访问点**：在同一系统中相邻两层的实体进行交互（即交换信息）的地方。**服务访问点 SAP** 是一个抽象的概念，它实体上就是一个逻辑接口。

1-27 试解释 everything over IP 和 IP over everything 的含义。

TCP/IP 协议可以为各式各样的应用提供服务（所谓的 everything over ip） 答：允许 IP 协议在各式各样的网络构成的互联网上运行（所谓的 ip over everything）

第二章 物理层

2-01 物理层要解决哪些问题？物理层的主要特点是什么？

答：物理层要解决的主要问题：

（1）物理层要尽可能地屏蔽掉物理设备和传输媒体，通信手段的不同，使数据链路层感觉不到这些差异，只考虑完成本层的协议和服务。（2）给其服务用户（数据链路层）在一条物理的传输媒体上传送和接收比特流（一般为串行按顺序传输的比特流）的能力，为此，物理层应该解决物理连接的建立、维持和释放问题。（3）在两个相邻系统之间唯一地标识数据电路

物理层的主要特点：（1）由于在 OSI 之前，许多物理规程或协议已经制定出来了，而且在数据通信领域中，这些物理规程已被许多商品化的设备所采用，加之，物理层协议涉及的范围广泛，所以至今没有按 OSI 的抽象模型制定一套新的物理层协议，而是沿用已存在的物理规程，将物理层确定为描述与传输媒体接口的机械，电气，功能和规程特性。（2）由于物理连接的方式很多，传输媒体的种类也很多，因此，具体的物理协议相当复杂。

2-02 归层与协议有什么区别？

答：规程专指物理层协议

2-03 试给出数据通信系统的模型并说明其主要组成构建的作用。

答：源点：源点设备产生要传输的数据。源点又称为源站。

发送器：通常源点生成的数据要通过发送器编码后才能在传输系统中进行传输。接收器：接收传输系统传送过来的信号，并将其转换为能够被目的设备处理的信息。终点：终点设备从接收器获取传送过来的信息。

终点又称为目的站传输系统：信号物理通道

2-04 试解释以下名词：数据，信号，模拟数据，模拟信号，基带信号，带通信号，数字数据，数字信号，码元，单工通信，半双工通信，全双工通信，串行传输，并行传输。

答：**数据**：是运送信息的实体。**信号**：则是数据的电气的或电磁的表现。**模拟数据**：运送信息的模拟信号。**模拟信号**：连续变化的信号。**数字信号**：取值为有限的几个离散值的信号。**数字数据**：取值为不连续数值的数据。码元(code)：在使用时间域（或简称为时域）的波形表示数字信号时，代表不同离散数值的基本波形。

单工通信：即只有一个方向的通信而没有反方向的交互。**半双工通信**：即通信和双方都可以发送信息，但不能双方同时发送（当然也不能同时接收）。这种通信方式是一方发送另一方接收，过一段时间再反过来。

全双工通信：即通信的双方可以同时发送和接收信息。**基带信号**（即基本频带信号）——来自信源的信号。像计算机输出的代表各种文字或图像文件的数据信号都属于基带信号。**带通信号**——把基带信号经过载波调制后，把信号的频率范围搬移到较高的频段以便在信道中传输（即仅在一段频率范围内能够通过信道）。

2-05 物理层的接口有哪几个方面的特性？个包含些什么内容？

答：（1）机械特性 指明接口所用的接线器的形状和尺寸、引线数目和排列、固定和锁定装置等等。（2）电气特性 指明在接口电缆的各条线上出现的电压的范围。（3）功能特性 指明某条线上出现的某一电平的电压表示何意。（4）规程特性说明对于不同功能的各种可能事件的出现顺序。

2-06 数据在信道重的传输速率受哪些因素的限制？信噪比能否任意提高？香农公式在数据通信中的意义是什么？“比特/每秒”和“码元/每秒”有何区别？

答：码元传输速率受奈氏准则的限制，信息传输速率受香农公式的限制 香农公式在数据通信中的意义是：只要信息传输速率低于信道的极限传信率，就可实现无差传输。比特/s 是信息传输速率的单位码元传输速率也称为调制速率、波形速率或符号速率。一个码元不一定对应于一个比特。

2-07 假定某信道受奈氏准则限制的最高码元速率为 20000 码元/秒。如果采用振幅调制，把码元的振幅划分为 16 个不同等级来传送，那么可以获得多高的数据率（b/s）？

答： $C = R * \log_2(16) = 20000 \text{b/s} * 4 = 80000 \text{b/s}$

2-08 假定要用 3KHz 带宽的电话信道传送 64kb/s 的数据（无差错传输），试问这个信道应具有多高的信噪比（分别用比值和分贝来表示？这个结果说明什么问题？）

答： $C = W \log_2(1 + S/N)$ (b/s)

$W = 3\text{kHz}$, $C = 64\text{kb/s}$ ---- $S/N = 64.2\text{dB}$ 是个信噪比要求很高的信源

2-09 用香农公式计算一下，假定信道带宽为 3100Hz，最大信道传输速率为 35Kb/s，那么若想使最大信道传输速率增加 60%，问信噪比 S/N 应增大到多少倍？如果在刚才计算出的基础上将信噪比 S/N 应增大到多少倍？如果在刚才计算出的基础上将信噪比 S/N 再增大到十倍，问最大信息速率能否再增加 20%？

答： $C = W \log_2(1 + S/N)$ b/s ---- $SN1 = 2 * (C1/W) - 1 = 2 * (35000/3100) - 1$

$SN2 = 2 * (C2/W) - 1 = 2 * (1.6 * C1/W) - 1 = 2 * (1.6 * 35000/3100) - 1$

$SN2/SN1 = 100$ 信噪比应增大到约 100 倍。 $C3 = W \log_2(1 + SN3) = W \log_2(1 + 10 * SN2)$ $C3/C2 = 18.5\%$

如果在此基础上将信噪比 S/N 再增大到 10 倍，最大信息速率只能再增加 18.5%左右

2-10 常用的传输媒体有哪几种？各有何特点？

答：双绞线 屏蔽双绞线 STP (Shielded Twisted Pair) 无屏蔽双绞线 UTP (Unshielded Twisted Pair) 同轴电缆 50 W 同轴电缆 75 W 同轴电缆 光缆 无线传输：短波通信/微波/卫星通信

2-11 假定有一种双绞线的衰减是 0.7dB/km(在 1 kHz 时)，若容许有 20dB 的衰减，试问使用这种双绞线的链路的工作距离有多长？如果要双绞线的工作距离增大到 100 公里，试 应当使衰减降低到多少？

解：使用这种双绞线的链路的工作距离为 $= 20/0.7 = 28.6\text{km}$

衰减应降低到 $20/100 = 0.2\text{db}$

2-12 试计算工作在 1200nm 到 1400nm 之间以及工作在 1400nm 到 1600nm 之间的光波的频带宽度。假定光在光纤中的传播速率为 $2 * 10^8\text{m/s}$ 。

解： $V = L * F$ ---- $F = V/L$ ---- $\Delta B = F2 - F1 = V/L1 - V/L2$

1200nm 到 1400nm：带宽 = 23.8THZ

1400nm 到 1600nm：带宽 = 17.86THZ

2-13 为什么要使用信道复用技术？常用的信道复用技术有哪些？

答：为了通过共享信道、最大限度提高信道利用率。频分、时分、码分、波分。

2-14 试写出下列英文缩写的全文，并做简单的解释。

FDM, TDM, STDM, WDM, DWDM, CDMA, SONET, SDH, STM-1, OC-48.

答：FDM(frequency division multiplexing)

TDM(Time Division Multiplexing)

STDM(Statistic Time Division Multiplexing)

WDM(Wave Division Multiplexing)

DWDM(Dense Wave Division Multiplexing)

CDMA(Code Wave Division Multiplexing)

SONET(Synchronous Optical Network)同步光纤网

SDH(Synchronous Digital Hierarchy)同步数字系列

STM-1(Synchronous Transfer Module)第 1 级同步传递模块

OC-48(Optical Carrier)第 48 级光载波

2-15 码分多址 CDMA 为什么可以使所有用户在同样的时间使用同样的频带进行通信而不会互相干扰？这种复用方法有何优缺点？

答：各用户使用经过特殊挑选的相互正交的不同码型，因此彼此不会造成干扰。 这种系统发送的信号有很强的抗干扰能力，其频谱类似于白噪声，不易被敌人发现。占用较大的带宽。

2-16 共有 4 个站进行码分多址通信。4 个站的码片序列为

A：(-1 -1 -1 +1 +1 -1 +1 +1) B：(-1 -1 +1 -1 +1 +1 +1 -1)

C：(-1 +1 -1 +1 +1 +1 -1 -1) D：(-1 +1 -1 -1 -1 -1 +1 -1)

现收到这样的码片序列 S: (-1+1-3+1-1-3+1+1)。问哪个站发送数据了? 发送数据的站发送的是 0 还是 1?

解: $S \cdot A = (+1-1+3+1-1+3+1+1) / 8 = 1$, A 发送 1

$S \cdot B = (+1-1-3-1-1-3+1-1) / 8 = -1$, B 发送 0

$S \cdot C = (+1+1+3+1-1-3-1-1) / 8 = 0$, C 无发送

$S \cdot D = (+1+1+3-1+1+3+1-1) / 8 = 1$, D 发送 1

2-17 试比较 xDSL、HFC 以及 FTTx 接入技术的优缺点?

答: xDSL 技术就是用数字技术对现有的模拟电话用户线进行改造, 使它能够承载宽带业务。成本低, 易实现, 但带宽和质量差异性大。HFC 网的最大的优点具有很宽的频带, 并且能够利用已经有相当大的覆盖面的有线电视网。要将现有的 450 MHz 单向传输的有线电视网络改造为 750 MHz 双向传输的 HFC 网需要相当的资金和时间。FTTx (光纤到.....) 这里字母 x 可代表不同意思。可提供最好的带宽和质量、但现阶段线路和工程成本太大。

2-18 为什么在 ADSL 技术中, 在不到 1MHz 的带宽中却可以传送速率高达每秒几个兆比?

答: 靠先进的 DMT 编码, 频分多载波并行传输、使得每秒传送一个码元就相当于每秒传送多个比特

第三章 数据链路层

3-01 数据链路(即逻辑链路)与链路(即物理链路)有何区别?“电路接通了”与“数据链路接通了”的区别何在?

答: 数据链路与链路的区别在于数据链路出链路外, 还必须有一些必要的规程来控制数据的传输, 因此, 数据链路比链路多了实现通信规程所需要的硬件和软件。“电路接通了”表示链路两端的结点交换机已经开机, 物理连接已经能够传送比特流了, 但是, 数据传输并不可靠, 在物理连接基础上, 再建立数据链路连接, 才是“数据链路接通了”, 此后, 由于数据链路连接具有检测、确认和重传功能, 才使不太可靠的物理链路变成可靠的数据链路, 进行可靠的数据传输当数据链路断开连接时, 物理电路连接不一定跟着断开连接。

3-02 数据链路层中的链路控制包括哪些功能?试讨论数据链路层做成可靠的链路层有哪些优点和缺点。

答: 链路管理 帧定界 流量控制 差错控制 将数据和控制信息区分开 透明传输 寻址 可靠的链路层的优点和缺点取决于所应用的环境: 对于干扰严重的信道, 可靠的链路层可以将重传范围约束在局部链路, 防止全网络的传输效率受损; 对于优质信道, 采用可靠的链路层会增大资源开销, 影响传输效率。

3-03 网络适配器的作用是什么?网络适配器工作在每一层?

答: 适配器 (即网卡) 来实现数据链路层和物理层这两层的协议的硬件和软件 网络适配器工作在 TCP/IP 协议中的网络接口层 (OSI 中的数据链路层和物理层)

3-04 数据链路层的三个基本问题(帧定界、透明传输和差错检测)为什么都必须加以解决?

答: 帧定界是分组交换的必然要求 透明传输避免消息符号与帧定界符号相混淆 差错检测防止合差错的无效数据帧浪费后续路由上的传输和处理资源

3-05 如果在数据链路层不进行帧定界, 会发生什么问题?

答: 无法区分分组与分组 无法确定分组的控制域和数据域 无法将差错更正的范围限定在确切的局部

3-06 PPP 协议的主要特点是什么?为什么 PPP 不使用帧的编号?PPP 适用于什么情况?为什么 PPP 协议不能使数据链路层实现可靠传输?

答: 简单, 提供不可靠的数据报服务, 检错, 无纠错 不使用序号和确认机制 地址字段 A 只置为 0xFF。地址字段实际上并不起作用。控制字段 C 通常置为 0x03。PPP 是面向字节的当 PPP 用在同步传输链路时, 协议规定采用硬件来完成比特填充 (和 HDLC 的做法一样), 当 PPP 用在异步传输时, 就使用一种特殊的字符填充法 PPP 适用于线路质量不太差的情况下、PPP 没有编码和确认机制

3-07 要发送的数据为 1101011011。采用 CRC 的生成多项式是 $P(X) = X^4 + X + 1$ 。试求应添加在数据后面的余数。数据在传输过程中最后一个 1 变成了 0, 问接收端能否发现? 若数据在传输过程中最后两个 1 都变成了 0, 问接收端能否发现? 采用 CRC 检验后, 数据链路层的传输是否就变成了可靠的传输?

答：作二进制除法，1101011011 0000 10011 得余数 1110，添加的检验序列是 1110。作二进制除法，两种错误均可发现。仅仅采用了 CRC 检验，缺重传机制，数据链路层的传输还不是可靠的传输。

3-08 要发送的数据为 101110。采用 CRC 生成多项式是 $P(X) = X^3 + 1$ 。试求应添加在数据后面的余数。

答：作二进制除法，101110 000 10011 添加在数据后面的余数是 011

3-09 一个 PPP 帧的数据部分（用十六进制写出）是 7D 5E FE 27 7D 5D 7D 5D 65 7D 5E。试问真正的数据是什么（用十六进制写出）？

答：7D 5E FE 27 7D 5D 7D 5D 65 7D 5E 7E FE 27 7D 7D 65 7D

3-10 PPP 协议使用同步传输技术传送比特串 011011111111100。试问经过零比特填充后变成怎样的比特串？若接收端收到的 PPP 帧的数据部分是 0001110111110111110110，问删除发送端加入的零比特后变成怎样的比特串？

答：011011111 11111 00 011011111011111000

000111011111011110110 000111011111 11111 110

3-11 试分别讨论一下各种情况在什么条件下是透明传输，在什么条件下不是透明传输。（提示：请弄清什么是“透明传输”，然后考虑能否满足其条件。）（1）普通的电话通信。

（2）电信局提供的公用电报通信。

（3）因特网提供的电子邮件服务。

3-12 PPP 协议的工作状态有哪几种？当用户要使用 PPP 协议和 ISP 建立连接进行通信需要建立哪几种连接？每一种连接解决什么问题？

3-13 局域网的主要特点是什么？为什么局域网采用广播通信方式而广域网不采用呢？答：局域网 LAN 是指在较小的地理范围内，将有限的通信设备互联起来的计算机通信网络。从功能的角度来看，局域网具有以下几个特点：（1）共享传输信道，在局域网中，多个系统连接到一个共享的通信媒体上。（2）地理范围有限，用户个数有限。通常局域网仅为一个单位服务，只在一个相对独立的局部范围内连网，如一座楼或集中的建筑群内，一般来说，局域网的覆盖范围越位 10m~10km 内或更大一些。从网络的体系结构和传输检测提醒来看，局域网也有自己的特点：（1）低层协议简单（2）不单独设立网络层，局域网的体系结构仅相当于相当与 OSI/RM 的最低两层（3）采用两种媒体访问控制技术，由于采用共享广播信道，而信道又可用不同的传输媒体，所以局域网面对的问题是多元，多目的的连连管理，由此引发出多中媒体访问控制技术在局域网中各站通常共享通信媒体，采用广播通信方式是天然合适的，广域网通常采站点间直接构成格状网。

3-14 常用的局域网的网络拓扑有哪些种类？现在最流行的是哪种结构？为什么早期的以太网选择总线拓扑结构而不是星形拓扑结构，但现在却改为使用星形拓扑结构？

答：星形网，总线网，环形网，树形网。当时很可靠的星形拓扑结构较贵，人们都认为无源的总线结构更加可靠，但实践证明，连接有大量站点的总线式以太网很容易出现故障，而现在专用的 ASIC 芯片的使用可以讲星形结构的集线器做的非常可靠，因此现在的以太网一般都使用星形结构的拓扑。

3-15 什么叫做传统以太网？以太网有哪两个主要标准？

答：DIX Ethernet V2 标准的局域网 DIX Ethernet V2 标准与 IEEE 的 802.3 标准

3-16 数据率为 10Mb/s 的以太网在物理媒体上的码元传输速率是多少码元/秒？

答：码元传输速率即为波特率，以太网使用曼彻斯特编码，这就意味着发送的每一位都有两个信号周期。标准以太网的数据速率是 10MB/s，因此波特率是数据率的两倍，即 20M 波特

3-17 为什么 LLC 子层的标准已制定出来了但现在却很少使用？

答：由于 TCP/IP 体系经常使用的局域网是 DIX Ethernet V2 而不是 802.3 标准中的几种局域网，因此现在 802 委员会制定的逻辑链路控制子层 LLC（即 802.2 标准）的作用已经不大。

3-18 试说明 10BASE-T 中的“10”、“BASE”和“T”所代表的意思。

答：10BASE-T 中的“10”表示信号在电缆上的传输速率为 10MB/s，“BASE”表示电缆上的信号是基带信号，“T”代表双绞线星形网，但 10BASE-T 的通信距离稍短，每个站到集线器的距离不超过 100m。

3-19 以太网使用的 CSMA/CD 协议是以争用方式接入到共享信道。这与传统的时分复用 TDM 相比优缺点如何？

答：传统的时分复用 TDM 是静态时隙分配，均匀高负荷时信道利用率高，低负荷或符合不均匀时资源浪费较大，CSMA/CD 课动态使用空闲新到资源，低负荷时信道利用率高，但控制复杂，高负荷时信道冲突大。

3-20 假定 1km 长的 CSMA/CD 网络的数据率为 1Gb/s。设信号在网络上的传播速率为 200000km/s。求能够使用此协议的最短帧长。答：对于 1km 电缆，单程传播时间为 $1/200000=5$ 为微秒，来回路程传播时间为 10 微秒，为了能够按照 CSMA/CD 工作，最小帧的发射时间不能小于 10 微秒，以 Gb/s 速率工作，10 微秒可以发送的比特数等于 $10 \times 10^{-6} / 1 \times 10^{-9} = 10000$ ，因此，最短帧是 10000 位或 1250 字节长

3-21 什么叫做比特时间？使用这种时间单位有什么好处？100 比特时间是多少微秒？答：比特时间是发送一比特多需的时间，它是传信率的倒数，便于建立信息长度与发送延迟的关系“比特时间”换算成“微秒”必须先知道数据率是多少，如数据率是 10Mb/s，则 100 比特时间等于 10 微秒。

3-22 假定在使用 CSMA/CD 协议的 10Mb/s 以太网中某个站在发送数据时检测到碰撞，执行退避算法时选择了随机数 r=100。试问这个站需要等待多长时间后才能再次发送数据？如果是 100Mb/s 的以太网呢？

答：对于 10mb/s 的以太网，以太网把争用期定为 51.2 微秒，要退后 100 个争用期，等待时间是 51.2（微秒） $\times 100 = 5.12\text{ms}$ 对于 100mb/s 的以太网，以太网把争用期定为 5.12 微秒，要退后 100 个争用期，等待时间是 5.12（微秒） $\times 100 = 512$ 微秒

3-23 公式（3-3）表示，以太网的极限信道利用率与连接在以太网上的站点数无关。能否由此推论出：以太网的利用率也与连接在以太网的站点数无关？请说明你的理由。答：实际的以太网各给发送数据的时刻是随即的，而以太网的极限信道利用率的得出是

假定以太网使用了特殊的调度方法（已经不再是 CSMA/CD 了），使各结点的发送不发生碰撞。

3-24 假定站点 A 和 B 在同一个 10Mb/s 以太网网段上。这两个站点之间的传播时延为 225 比特时间。现假定 A 开始发送一帧，并且在 A 发送结束之前 B 也发送一帧。如果 A 发送的是以太网所容许的最短的帧，那么 A 在检测到和 B 发生碰撞之前能否把自己的数据发送完毕？换言之，如果 A 在发送完毕之前并没有检测到碰撞，那么能否肯定 A 所发送的帧不

会和 B 发送的帧发生碰撞？（提示：在计算时应当考虑到每一个以太网帧在发送到信道上时，在 MAC 帧前面还要增加若干字节的前同步码和帧定界符）答：设在 $t=0$ 时 A 开始发送，在 $t=(64+8) \times 8=576$ 比特时间，A 应当发送完毕。 $t=225$ 比特时间，B 就检测出 A 的信号。只要 B 在 $t=224$ 比特时间之前发送数据，A 在发送完毕之前就

一定检测到碰撞，就能够肯定以后也不会再发送碰撞了如果 A 在发送完毕之前并没有检测到碰撞，那么就能够肯定 A 所发送的帧不会

和 B 发送的帧发生碰撞（当然也不会和其他站点发生碰撞）。

3-25 在上题中的站点 A 和 B 在 $t=0$ 时同时发送了数据帧。当 $t=255$ 比特时间，A 和 B 同时检测到发生了碰撞，并且在 $t=255+48=273$ 比特时间完成了干扰信号的传输。A 和 B 在 CSMA/CD 算法中选择不同的 r 值退避。假定 A 和 B 选择的随机数分别是 $r_A=0$ 和 $r_B=1$ 。试问 A 和 B 各在什么时间开始重传其数据帧？A 重传的数据帧在什么时间到达 B？A 重传的数据会不会和 B 重传的数据再次发生碰撞？B 会不会在预定的重传时间停止发送数据？答： $t=0$ 时，A 和 B 开始发送数据 $T_1=225$ 比特时间，A 和 B 都检测到碰撞（ τ ） $T_2=273$ 比特时间，A 和 B 结束干扰信号的传输（ T_1+48 ） $T_3=594$ 比特时间，A 开始发送（ $T_2+\tau+r_A \times \tau+96$ ） $T_4=785$ 比特时间，B 再次检测信道。（ $T_4+T_2+\tau+r_B \times \tau$ ）如空闲，则 B 在 $T_5=881$ 比特时间发送数据、否则再退避。（ $T_5=T_4+96$ ）A 重传的数据在 819 比特时间到达 B，B 先检测到信道忙，因此 B 在预定的 881 比特时间停止发送

3-26 以太网上只有两个站，它们同时发送数据，产生了碰撞。于是按截断二进制指数退避算法进行重传。重传次数记为 i， $i=1, 2, 3, \dots$ 。试计算第 1 次重传失败的概率、第 2 次重传的概率、第 3 次重传失败的概率，以及一个站成功发送数据之前的平均重传次数 I。答：将第 i 次重传成功的概率记为 p_i 。显然第一次重

传失败的概率为 0.5, 第二次重传失败的概率为 0.25, 第三次重传失败的概率为 0.125. 平均重传次数 $I=1.637$

3-27 假定一个以太网上的通信量中的 80%是在本局域网内进行的, 而其余的 20%的通信量是在本局域网和因特网之间进行的。另一个以太网的情况则反过来。这两个以太网一个使用以太网集线器, 而另一个使用以太网交换机。你认为以太网交换机应当用在哪一个网络?

答: 集线器为物理层设备, 模拟了总线这一共享媒介共争用, 成为局域网通信容量的瓶颈。交换机则为链路层设备, 可实现透明交换局域网通过路由器与因特网相连当本局域网和因特网之间的通信量占主要成份时, 形成集中面向路由器的数据流, 使用集线器冲突较大, 采用交换机能得到改善。当本局域网内通信量占主要成份时, 采用交换机改善对外流量不明显

3-28 有 10 个站连接到以太网上。试计算一下三种情况下每一个站所能得到的带宽。(1) 10 个站都连接到一个 10Mb/s 以太网集线器; (2) 10 个站都连接到一个 100Mb/s 以太网集线器; (3) 10 个站都连接到一个 10Mb/s 以太网交换机。答: (1) 10 个站都连接到一个 10Mb/s 以太网集线器: 10mb/s (2) 10 个站都连接到一个 100mb/s 以太网集线器: 100mb/s (3) 10 个站都连接到一个 10mb/s 以太网交换机: 10mb/s

3-29 10Mb/s 以太网升级到 100Mb/s、1Gb/s 和 10Gb/s 时, 都需要解决哪些技术问题? 为什么以太网能够在发展的过程中淘汰掉自己的竞争对手, 并使自己的应用范围从局域网一直扩展到城域网和广域网?

答: 技术问题: 使参数 a 保持为较小的数值, 可通过减小最大电缆长度或增大帧的最小长度在 100mb/s 的以太网中采用的方法是保持最短帧长不变, 但将一个网段的最大电缆的长度减小到 100m, 帧间时间间隔从原来 9.6 微秒改为现在的 0.96 微秒吉比特以太网仍保持一个网段的最大长度为 100m, 但采用了“载波延伸”的方法, 使最短帧长仍为 64 字节 (这样可以保持兼容性)、同时将争用时间增大为 512 字节。并使用“分组突发”减小开销 10 吉比特以太网的帧格式与 10mb/s, 100mb/s 和 1Gb/s 以太网的帧格式完全相同吉比特以太网还保留标准规定的以太网最小和最大帧长, 这就使用户在将其已有的以太网进行升级时, 仍能 and 较低速率的以太网很方便地通信。由于数据率很高, 吉比特以太网不再使用铜线而只使用光纤作为传输媒体, 它使用长距离 (超过 km) 的光收发器与单模光纤接口, 以便能够工作在广

3-30 以太网交换机有何特点? 用它怎样组成虚拟局域网?

答: 以太网交换机则为链路层设备, 可实现透明交换虚拟局域网 VLAN 是由一些局域网网段构成的与物理位置无关的逻辑组。这些网段具有某些共同的需求。虚拟局域网协议允许在以太网的帧格式中插入一个 4 字节的标识符, 称为 VLAN 标记 (tag), 用来指明发送该帧的工作站属于哪一个虚拟局域网。

3-31 网桥的工作原理和特点是什么? 网桥与转发器以及以太网交换机有何异同? 答: 网桥工作在数据链路层, 它根据 MAC 帧的目的地址对收到的帧进行转发。网桥具有过滤帧的功能。当网桥收到一个帧时, 并不是向所有的接口转发此帧, 而是先检查此帧的目的 MAC 地址, 然后再确定将该帧转发到哪一个接口转发器工作在物理层, 它仅简单地转发信号, 没有过滤能力以太网交换机则为链路层设备, 可视为多端口网桥

3-32 图 3-35 表示有五个站点分别连接在三个局域网内, 并且用网桥 B1 和 B2 连接起来。每一个网桥都有两个接口 (1 和 2)。在一开始, 两个网桥中的转发表都是空的。以后有以下各站向其他的站发送了数据帧: A 发送给 E, C 发送给 B, D 发送给 C, B 发送给 A。试把有关数据填写在表 3-2 中。发送的帧 B1 的转发表 B2 的转发表 B1 的处理 (转发? 丢弃? 登记?) B2 的处理 (转发? 丢弃? 登记?) 地址 接口 地址 接口 A→E A 1 A 1 转发, 写入转发表 转发, 写入转发表 C→B C 2 C 1 转发, 写入转发表 转发, 写入转发表 D→C D 2 D 2 写入转发表, 丢弃不转发 转发, 写入转发表 B→A B 1 写入转发表, 丢弃不转发 接收不到这个帧

3-33 网桥中的转发表是用自学习算法建立的。如果有的站点总是不发送数据而仅仅接受数据, 那么在转发表中是否就没有与这样的站点相对应的项目? 如果要向这个站点发送数据帧, 那么网桥能够把数据帧正确转发到目的地址吗? 答: 没有与这样的站点相对应的项目; 网桥能够利用广播把数据帧正确转发到目的地址

第四章 网络层

1. 网络层向上提供的服务有哪两种? 是比较其优缺点。网络层向运输层提供“面向连接”虚电路 (Virtual Circuit) 服务或“无连接”数据报服务前者预约了双方通信所需的一切网络资源。优点是能提供服务质量的

承诺。即所传送的分组不出错、丢失、重复和失序（不按序列到达终点），也保证分组传送的时限，缺点是路由器复杂，网络成本高；后者无网络资源障碍，尽力而为，优缺点与前者互易

2.网络互连有何实际意义？进行网络互连时，有哪些共同的问题需要解决？

网络互联可扩大用户共享资源范围和更大的通信区域

进行网络互连时，需要解决共同的问题有：

不同的寻址方案不同的最大分组长度

不同的网络接入机制

不同的超时控制

不同的差错恢复方法

不同的状态报告方法

不同的路由选择技术

不同的用户接入控制

不同的服务（面向连接服务和无连接服务）

不同的管理与控制方式

3.作为中间设备，转发器、网桥、路由器和网关有何区别？

中间设备又称为中间系统或中继(relay)系统。

物理层中继系统：转发器(repeater)。

数据链路层中继系统：网桥或桥接器(bridge)。

网络层中继系统：路由器(router)。

网桥和路由器的混合物：桥路器(brouter)。

网络层以上的中继系统：网关(gateway)。

4.试简单说明下列协议的作用：IP、ARP、RARP 和 ICMP。

IP 协议：实现网络互连。使参与互连的性能各异的网络从用户看起来好像是一个统一的网络。网际协议 IP 是 TCP/IP 体系中两个最主要的协议之一，与 IP 协议配套使用的还有四个协议。

ARP 协议：是解决同一个局域网上的主机或路由器的 IP 地址和硬件地址的映射问题。

RARP：是解决同一个局域网上的主机或路由器的硬件地址和 IP 地址的映射问题。

ICMP：提供差错报告和询问报文，以提高 IP 数据交付成功的机会

因特网组管理协议 IGMP：用于探寻、转发本局域网内的组成员关系。

5.IP 地址分为几类？各如何表示？IP 地址的主要特点是什么？分为 ABCDE 5 类；每一类地址都由两个固定长度的字段组成，其中一个字段是网络号 net-id，它标志主机（或路由器）所连接到的网络，而另一个字段则是主机号 host-id，它标志该主机（或路由器）。各类地址的网络号字段 net-id 分别为 1，2，3，0，0 字节；主机号字段 host-id 分别为 3 字节、2 字节、1 字节、4 字节、4 字节。特点：（1）IP 地址是一种分等级的地址结构。分两个等级的好处是：第一，IP 地址管理机构在分配 IP 地址时只分配网络号，而剩下的主机号则由得到该网络号的单位自行分配。这样就方便了 IP 地址的管理。第二，路由器仅根据目的主机所连接的网络号来转发分组（而不考虑目的主机号），这样就可以使路由表中的项目数大幅度减少，从而减小了路由表所占的存储空间。（2）实际上 IP 地址是标志一个主机（或路由器）和一条链路的接口。当一个主机同时连接到两个网络上时，该主机就必须同时具有两个相应的 IP 地址，其网络号 net-id 必须是不同的。这种主机称为多归属主机(multihomed host)。由于一个路由器至少应当连接到两个网络（这样它才能将 IP 数据报从一个网络转发到另一个网络），因此一个路由器至少应当有两个不同的 IP 地址。（3）用转发器或网桥连接起来的若干个局域网仍为一个网络，因此这些局域网都具有同样的网络号 net-id。（4）所有分配到网络号 net-id 的网络，范围很小的局域网，还是可能覆盖很大地理范围的广域网，都是平等的。

6.试根据 IP 地址的规定，计算出表 4-2 中的各项数据。解：1）A 类网中，网络号占七个 bit，则允许用的网络数为 2^7 次方，为 128，但是要

除去 0 和 127 的情况，所以能用的最大网络数是 126，第一个网络号是 1，最后一个网络号是 126。主机号占 24 个 bit，则允许用的最大主机数为 2 的 24 次方，为 16777216，但是也要除去全 0 和全 1 的情况，所以能用的最大主机数是 16777214。2) B 类网中，网络号占 14 个 bit，则能用的最大网络数为 2 的 14 次方，为 16384，第一个网络号是 128.0，因为 127 要用作本地软件回送测试，所以从 128 开始，其点后的还可以容纳 2 的 8 次方为 256，所以以 128 为开始的网络号为 128.0~128.255，共 256 个，以此类推，第 16384 个网络号的计算方法是： $16384/256=64$ ， $128+64=192$ ，则可推算出为 191.255。主机号占 16 个 bit，则允许用的最大主机数为 2 的 16 次方，为 65536，但是也要除去全 0 和全 1 的情况，所以能用的最大主机数是 65534。3) C 类网中，网络号占 21 个 bit，则能用的网络数为 2 的 21 次方，为 2097152，第一个网络号是 192.0.0，各个点后的数占一个字节，所以以 192 为开始的网络号为 192.0.0~192.255.255，共 $256*256=65536$ ，以此类推，第 2097152 个网络号的计算方法是： $2097152/65536=32$ ， $192+32=224$ ，则可推算出为 223.255.255。主机号占 8 个 bit，则允许用的最大主机数为 2 的 8 次方，为 256，但是也要除去全 0 和全 1 的情况，所以能用的最大主机数是 254。7.试说明 IP 地址与硬件地址的区别，为什么要使用这两种不同的地址？IP 地址就是给每个连接在因特网上的主机（或路由器）分配一个在全世界范围是唯一的 32 位的标识符。从而把整个因特网看成为一个单一的、抽象的网络在实际网络的链路上传送数据帧时，最终还是必须使用硬件地址。

MAC 地址在一定程度上与硬件一致，基于物理、能够标识具体的链路通信对象、IP 地址给予逻辑域的划分、不受硬件限制。

8.IP 地址方案与我国的电话号码体制的主要不同点是什么？于网络的地理分布无关

9. (1) 子网掩码为 255.255.255.0 代表什么意思？

有三种含义

其一是一个 A 类网的子网掩码，对于 A 类网络的 IP 地址，前 8 位表示网络号，后 24 位表示主机号，使用子网掩码 255.255.255.0 表示前 8 位为网络号，中间 16 位用于子网段的划分，最后 8 位为主机号。第二种情况为一个 B 类网，对于 B 类网络的 IP 地址，前 16 位表示网络号，后 16 位表示主机号，使用子网掩码 255.255.255.0 表示前 16 位为网络号，中间 8 位用于子网段的划分，最后 8 位为主机号。

第三种情况为一个 C 类网，这个子网掩码为 C 类网的默认子网掩码。

(2) 一网络的现在掩码为 255.255.255.248，问该网络能够连接多少个主机？255.255.255.248 即 11111111.11111111.11111111.11110000。每一个子网上的主机为 $(2^3)-6$ 台 掩码位数 29，该网络能够连接 8 个主机，扣除全 1 和全 0 后为 6 台。

(3) 一 A 类网络和一 B 网络的子网号 subnet-id 分别为 16 个 1 和 8 个 1，问这两个子网掩码有何不同？

A 类网络：11111111 11111111 11111111 00000000

给定子网号（16 位“1”）则子网掩码为 255.255.255.0

B 类网络 11111111 11111111 11111111 00000000

给定子网号（8 位“1”）则子网掩码为 255.255.255.0 但子网数目不同

(4) 一个 B 类地址的子网掩码是 255.255.240.0。试问在其中每一个子网上的主机数最多是多少？

$(240)_{10} = (128+64+32+16)_{10} = (11110000)_2$ Host-id 的位数为 $4+8=12$ ，因此，最大主机数为： $2^{12}-2=4096-2=4094$

11111111.11111111.11110000.00000000 主机数 $2^{12}-2$

(5) 一 A 类网络的子网掩码为 255.255.0.255；它是否为一个有效的子网掩码？是 10111111 11111111 00000000 11111111

(6) 某个 IP 地址的十六进制表示 C2.2F.14.81，试将其转化为点分十进制的形式。这个地址是哪一类 IP 地址？

C2 2F 14 81 $\rightarrow (12*16+2).(2*16+15).(16+4).(8*16+1) \rightarrow 194.47.20.129$ C2 2F 14 81 $\rightarrow 11000010.00101111.00010100.10000001$ C 类地址

(7) C 类网络使用子网掩码有无实际意义？为什么？

有实际意义.C 类子网 IP 地址的 32 位中,前 24 位用于确定网络号,后 8 位用于确定主机号.如果划分子网,可以

选择后 8 位中的高位,这样做可以进一步划分网络,并且不增加路由表的内容,但是代价是主机数相信减少.

10.试辨认以下 IP 地址的网络类别。

(1) 128.36.199.3 (2) 21.12.240.17 (3) 183.194.76.253 (4)
192.12.69.248 (5) 89.3.0.1 (6) 200.3.6.2

(2)和(5)是 A 类,(1)和(3)是 B 类,(4)和(6)是 C 类.

11. IP 数据报中的首部检验和并不检验数据报中的数据。这样做的最大好处是什么? 坏处是什么?

在首部中的错误比在数据中的错误更严重,例如,一个坏的地址可能导致分组被投寄到错误的主机。许多主机并不检查投递给它们的分组是否确实是要投递给它们,它们假定网络从来不会把本来是要前往另一主机的分组投递给它们。数据不参与检验和的计算,因为这样做代价大,上层协议通常也做这种检验工作,从前,从而引起重复和多余。因此,这样做可以加快分组的转发,但是数据部分出现差错时不能及早发现。

12.当某个路由器发现一 IP 数据报的检验和有差错时,为什么采取丢弃的办法而不是要求源站重传此数据报? 计算首部检验和为什么不采用 CRC 检验码? 答: 纠错控制由上层(传输层)执行 IP 首部中的源站地址也可能出错请错误的源地址重传数据报是没有意义的 不采用 CRC 简化解码计算量,提高路由器的吞吐量

13.设 IP 数据报使用固定首部,其各字段的具体数值如图所示(除 IP 地址外,均为十进制表示)。试用二进制运算方法计算应当写入到首部检验和字段中的数值(用二进制表示)。

4 5 0 28 1 0 0 4 17 10.12.14.5 12.6.7.9

1000101 00000000 00000000-00011100

00000000 00000001 00000000-00000000

00000100 00010001 xxxxxxxx xxxxxxxx

00001010 00001100 00001110 00000101

00001100 00000110 00000111 00001001 作二进制检验和(XOR) 01110100 01001110 取反码 10001011 10110001

14. 重新计算上题,但使用十六进制运算方法(没 16 位二进制数字转换为 4 个十六进制数字,再按十六进制加法规则计算)。比较这两种方法。

01000101 00000000 00000000-00011100 4 5 0 0 0 0 1 C

00000000 00000001 00000000-00000000 0 0 0 1 0 0 0 0 00000100 000010001

xxxxxxxx xxxxxxxx 0 4 1 1 0 0 0 0

00001010 00001100 00001110 00000101 0 A 0 C 0 E 0 5

00001100 00000110 00000111 00001001 0 C 0 6 0 7 0 9

01011111 00100100 00010101 00101010 5 F 2 4 1 5 2 A

5 F 2 4 1 5 2 A 7 4 4 E-a8 B B 1

15.什么是最大传送单元 MTU? 它和 IP 数据报的首部中的哪个字段有关系? 答: IP 层下面数据链里层所限定的帧格式中数据字段的最大长度,与 IP 数据报首部中的总长度字段有关系

16.在因特网中将 IP 数据报分片传送的数据报在最后的目的地主机进行组装。还可以有另一种做法,即数据报片通过一个网络就进行一次组装。是比较这两种方法的优劣。在目的地站而不是在中间的路由器进行组装是由于:

(1) 路由器处理数据报更简单些;效率高,延迟小。

(2) 数据报的各分片可能经过各自的路径。因此在每一个中间的路由器进行组装可能总会缺少几个数据报片;

(3) 也许分组后面还要经过一个网络,它还要给这些数据报片划分成更小的片。如果在中间的路由器进行组装就可能会组装多次。

(为适应路径上不同链路段所能许可的不同分片规模,可能要重新分片或组装)

17. 一个 3200 位长的 TCP 报文传到 IP 层,加上 160 位的首部后成为数据报。下面的互联网由两个局域网

通过路由器连接起来。但第二个局域网所能传送的最长数据帧中的数据部分只有 1200 位。因此数据报在路由器必须进行分片。试问第二个局域网向其上层要传送多少比特的数据（这里的“数据”当然指的是局域网看见的数据）？

答：第二个局域网所能传送的最长数据帧中的数据部分只有 1200bit，即每个 IP 数据片的数据部分 <1200-160(bit)，由于片偏移是以 8 字节即 64bit 为单位的，所以 IP 数据片的数据部分最大不超过 1024bit，这样 3200bit 的报文要分 4 个数据片，所以第二个局域网向上传送的比特数等于 (3200+4×160)，共 3840bit。

18. (1) 有人认为：“ARP 协议向网络层提供了转换地址的服务，因此 ARP 应当属于数据链路层。”这种说法为什么是错误的？因为 ARP 本身是网络层的一部分，ARP 协议为 IP 协议提供了转换地址的服务，数据链路层

使用硬件地址而不使用 IP 地址，无需 ARP 协议数据链路层本身即可正常运行。因此 ARP 不再数据链路层。

(2) 试解释为什么 ARP 高速缓存每存入一个项目就要设置 10~20 分钟的超时计时器。这个时间设置的太大或太小会出现什么问题？

答：考虑到 IP 地址和 Mac 地址均有可能是变化的（更换网卡，或动态主机配置）

10—20 分钟更换一块网卡是合理的。超时时间太短会使 ARP 请求和响应分组的通信量太频繁，而超时时间太长会使更换网卡后的主机迟迟无法和网络上的其他主机通信。

(3) 至少举出两种不需要发送 ARP 请求分组的情况（即不需要请求将某个目的 IP 地址解析为相应的硬件地址）。在源主机的 ARP 高速缓存中已经有了该目的 IP 地址的项目；源主机发送的是广播分组；源主机和目的主机使用点对点链路。19. 主机 A 发送 IP 数据报给主机 B，途中经过了 5 个路由器。试问在 IP 数据报的发送过程中总共使用了几次 ARP？ 6 次，主机用一次，每个路由器各使用一次。

20. 设某路由器建立了如下路由表：

目的网络	子网掩码	下一跳
128.96.39.0	255.255.255.128	接口 m0
128.96.39.128	255.255.255.128	接口 m1
128.96.40.0	255.255.255.128	R2
192.4.153.0	255.255.255.192	R3
*（默认）	——	R4

现共收到 5 个分组，其目的地址分别为：

- (1) 128.96.39.10
- (2) 128.96.40.12
- (3) 128.96.40.151
- (4) 192.153.17
- (5) 192.4.153.90

(1) 分组的目的站 IP 地址为：128.96.39.10。先与子网掩码 255.255.255.128 相与，得 128.96.39.0，可见该分组经接口 0 转发。

(2) 分组的目的 IP 地址为：128.96.40.12。

① 与子网掩码 255.255.255.128 相与得 128.96.40.0，不等于 128.96.39.0。

② 与子网掩码 255.255.255.128 相与得 128.96.40.0，经查路由表可知，该项分组经 R2 转发。

(3) 分组的目的 IP 地址为：128.96.40.151，与子网掩码 255.255.255.128 相与后得 128.96.40.128，与子网掩码 255.255.255.192 相与后得 128.96.40.128，经查路由表知，该分组转发选择默认路由，经 R4 转发。

(4) 分组的目的 IP 地址为：192.4.153.17。与子网掩码 255.255.255.128 相与后得 192.4.153.0。与子网掩码 255.255.255.192 相与后得 192.4.153.0，经查路由表知，该分组经 R3 转发。

(5) 分组的目的 IP 地址为：192.4.153.90，与子网掩码 255.255.255.128 相与后得 192.4.153.0。与子网掩码 255.255.255.192 相与后得 192.4.153.64，经查路由表知，该分组转发选择默认路由，经 R4 转发。

21 某单位分配到一个 B 类 IP 地址，其 net-id 为 129.250.0.0。该单位有 4000 台机器，分布在 16 个不同的地

点。如选用子网掩码为 255.255.255.0，试给每一个地点分配一个子网掩码号，并算出每个地点主机号码的最小值和最大值 $4000/16=250$ ，平均每个地点 250 台机器。如选 255.255.255.0 为掩码，则每个网络所连主机数 $=2^8-2=254>250$ ，共有子网数 $=2^8-2=254>16$ ，能满足实际需求。可给每个地点分配如下子网号码

地点:	子网号 (subnet-id)	子网网络号	主机 IP 的最小值和最大值
1:	00000001	129.250.1.0	129.250.1.1---129.250.1.254
2:	00000010	129.250.2.0	129.250.2.1---129.250.2.254
3:	00000011	129.250.3.0	129.250.3.1---129.250.3.254
4:	00000100	129.250.4.0	129.250.4.1---129.250.4.254
5:	00000101	129.250.5.0	129.250.5.1---129.250.5.254
6:	00000110	129.250.6.0	129.250.6.1---129.250.6.254
7:	00000111	129.250.7.0	129.250.7.1---129.250.7.254
8:	00001000	129.250.8.0	129.250.8.1---129.250.8.254
9:	00001001	129.250.9.0	129.250.9.1---129.250.9.254
10:	00001010	129.250.10.0	129.250.10.1---129.250.10.254
11:	00001011	129.250.11.0	129.250.11.1---129.250.11.254
12:	00001100	129.250.12.0	129.250.12.1---129.250.12.254
13:	00001101	129.250.13.0	129.250.13.1---129.250.13.254
14:	00001110	129.250.14.0	129.250.14.1---129.250.14.254
15:	00001111	129.250.15.0	129.250.15.1---129.250.15.254
16:	00010000	129.250.16.0	129.250.16.1---129.250.16.254

22. 一个数据报长度为 4000 字节（固定首部长度）。现在经过一个网络传送，但此网络能够传送的最大数据长度为 1500 字节。试问应当划分为几个短些的数据报片？各数据报片的数据字段长度、片偏移字段和 MF 标志应为何数值？ IP 数据报固定首部长度为 20 字节

	总长度(字节)	数据长度(字节)	MF	片偏移
原始数据报	4000	3980	0	0
数据报片 1	1500	1480	1	0
数据报片 2	1500	1480	1	185
数据报片 3	1040	1020	0	370

23 分两种情况（使用子网掩码和使用 CIDR）写出因特网的 IP 成查找路由的算法。见课本 P134、P139

24. 试找出可产生以下数目的 A 类子网的子网掩码（采用连续掩码）。

(1) 2, (2) 6, (3) 30, (4) 62, (5) 122, (6) 250.

(1) 255.192.0.0, (2) 255.224.0.0, (3) 255.248.0.0, (4) 255.252.0.0, (5) 255.254.0.0, (6) 255.255.0.0

25. 以下有 4 个子网掩码。哪些是不推荐使用的？为什么？

(1) 176.0.0.0, (2) 96.0.0.0, (3) 127.192.0.0, (4) 255.128.0.0。

只有 (4) 是连续的 1 和连续的 0 的掩码，是推荐使用的

26. 有如下的 4 个/24 地址块，试进行最大可能性的聚会。

212.56.132.0/24

212.56.133.0/24

212.56.134.0/24

212.56.135.0/24

212= (11010100) 2, 56= (00111000) 2

132= (10000100) 2,

133= (10000101) 2

134= (10000110) 2,

135=(10000111)2

所以共同的前缀有 22 位, 即 11010100 00111000 100001, 聚合的 CIDR 地址块是: 212.56.132.0/22

27.有两个 CIDR 地址块 208.128/11 和 208.130.28/22。是否有那一个地址块包含了另一个地址? 如果有, 请指出, 并说明理由。

208.128/11 的前缀为: 11010000 100

208.130.28/22 的前缀为: 11010000 10000010 000101, 它的前 11 位与 208.128/11 的前缀是一致的, 所以 208.128/11 地址块包含了 208.130.28/22 这一地址块。

28.已知路由器 R1 的路由表如表 4—12 所示。表 4-12 习题 4-28 中路由器 R1 的路由表地址掩码 目的网络
地址 下一跳地址 路由器接口

/26 140.5.12.64 180.15.2.5 m2

/24 130.5.8.0 190.16.6.2 m1

/16 110.71.0.0 m0

/16 180.15.0.0 m2

/16 196.16.0.0 m1

默认 默认 110.71.4.5 m0

试画出个网络和必要的路由器的连接拓扑, 标注出必要的 IP 地址和接口。对不能确定的情应该指明。图形
见课后答案 P380

29.一个自治系统有 5 个局域网, 其连接图如图 4-55 示。LAN2 至 LAN5 上的主机数分别为:

91, 150, 3 和 15.该自治系统分配到的 IP 地址块为 30.138.118/23。试给出每一个局域网的地址块 (包括前缀)。
30.138.118/23-- 30.138.0111 011

分配网络前缀时应先分配地址数较多的前缀题目没有说 LAN1 上有几个主机, 但至少需要 3 个地址给三个
路由器用。

本题的解答有很多种, 下面给出两种不同的答案:

第一组答案

第二组答案

LAN1 30.138.119.192/29 30.138.118.192/27

LAN2 30.138.119.0/25 30.138.118.0/25

LAN3 30.138.118.0/24 30.138.119.0/24

LAN4 30.138.119.200/29 30.138.118.224/27

LAN5 30.138.119.128/26 30.138.118.128/27

30. 一个大公司有一个总部和三个下属部门。公司分配到的网络前缀是 192.77.33/24.公司的网络布局如图
4-56 示。总部共有五个局域网, 其中的 LAN1-LAN4 都连接到路由器 R1 上, R1 再通过 LAN5 与路由器 R5
相连。R5 和远地的三个部门的局域网 LAN6~LAN8 通过广域网相连。每一个局域网旁边标明的数字是局
域网上的主机数。试给每一个局域网分配一个合适的网络的前缀。见课后答案 P380

31.以下地址中的哪一个和 86.32/12 匹配: 请说明理由。

(1) 86.33.224. 123; (2) 86.79.65.216; (3) 86.58.119.74; (4) 86.68.206.154。

86.32/12 86.00100000 下划线为 12 位前缀说明第二字节的前 4 位在前缀中。

给出的四个地址的第二字节的前 4 位分别为: 0010, 0100, 0011 和 0100。因此只有 (1) 是匹配的。

32.以下地址中的哪一个地址 2.52.90.140 匹配? 请说明理由。 (1) 0/4; (2) 32/4; (3) 4/6 (4) 152.0/11
前缀 (1) 和地址 2.52.90.140 匹配

2.52.90.140 0000 0010.52.90.140

0/4 0000 0000

32/4 0010 0000

4/6 0000 0100

80/4 0101 0000

33. 下面的前缀中的哪一个和地址 152.7.77.159 及 152.31.47.252 都匹配？请说明理由。 (1) 152.40/13；
(2) 153.40/9；(3) 152.64/12；(4) 152.0/11。

前缀 (4) 和这两个地址都匹配

34. 与下列掩码相对应的网络前缀各有多少位？

(1) 192.0.0.0；(2) 240.0.0.0；(3) 255.254.0.0；(4) 255.255.255.252。

(1) /2；(2) /4；(3) /11；(4) /30。

35. 已知地址块中的一个地址是 140.120.84.24/20。试求这个地址块中的最小地址和最大地址。地址掩码是什么？地址块中共有多少个地址？相当于多少个 C 类地址？ 140.120.84.24 140.120.(0101 0100).24

最小地址是 140.120.(0101 0000).0/20 (80)

最大地址是 140.120.(0101 1111).255/20 (95)

地址数是 4096.相当于 16 个 C 类地址。

36. 已知地址块中的一个地址是 190.87.140.202/29。重新计算上题。

190.87.140.202/29 190.87.140.(1100 1010)/29

最小地址是 190.87.140.(1100 1000)/29 200

最大地址是 190.87.140.(1100 1111)/29 207

地址数是 8.相当于 1/32 个 C 类地址。

37. 某单位分配到一个地址块 136.23.12.64/26。现在需要进一步划分为 4 个一样大的子网。试问：

(1) 每一个子网的网络前缀有多长？

(2) 每一个子网中有多少个地址？

(3) 每一个子网的地址是什么？

(4) 每一个子网可分配给主机使用的最小地址和最大地址是什么？

(1) 每个子网前缀 28 位。

(2) 每个子网的地址中有 4 位留给主机用，因此共有 16 个地址。

(3) 四个子网的地址块是：

第一个地址块 136.23.12.64/28，可分配给主机使用的

最小地址：136.23.12.01000001=136.23.12.65/28

最大地址：136.23.12.01001110=136.23.12.78/28

第二个地址块 136.23.12.80/28，可分配给主机使用的

最小地址：136.23.12.01010001=136.23.12.81/28

最大地址：136.23.12.01011110=136.23.12.94/28

第三个地址块 136.23.12.96/28，可分配给主机使用的

最小地址：136.23.12.01100001=136.23.12.97/28

最大地址：136.23.12.01101110=136.23.12.110/28

第四个地址块 136.23.12.112/28，可分配给主机使用的

最小地址：136.23.12.01110001=136.23.12.113/28

最大地址：136.23.12.01111110=136.23.12.126/28

38. IGP 和 EGP 这两类协议的主要区别是什么？

IGP：在自治系统内部使用的路由协议；力求最佳路由

EGP：在不同自治系统便捷使用的路由协议；力求较好路由（不兜圈子）

EGP 必须考虑其他方面的政策，需要多条路由。代价费用方面可能可达性更重要。

IGP：内部网关协议，只关心本自治系统内如何传送数据报，与互联网中其他自治系统使用什么协议无关。

EGP：外部网关协议，在不同的 AS 边界传递路由信息的协议，不关心 AS 内部使用何种协议。

注：IGP 主要考虑 AS 内部如何高效地工作，绝大多数情况找到最佳路由，对费用和代价的有多种解释。

39. 试简述 RIP，OSPF 和 BGP 路由选择协议的主要特点。

主要特点 RIP OSPF BGP

网关协议 内部 内部 外部

路由表内容 目的网，下一站，距离 目的网，下一站，距离 目的网，完整
路径

最优通路依据 跳数 费用 多种策略

算法 距离矢量 链路状态 距离矢量

传送方式 运输层 UDP IP 数据报 建立 TCP 连接

其他 简单、效率低、跳数为 16 不可达、好消息传的快，坏消息传的慢 效率高、路由器频繁交换信息，
难维持一致性 规模大、统一度量可达性

40. RIP 使用 UDP，OSPF 使用 IP，而 BGP 使用 TCP。这样做有何优点？为什么 RIP 周期性地和临站交
换路由器由信息而 BGP 却不这样做？

RIP 只和邻站交换信息，使用 UDP 无可靠保障，但开销小，可以满足 RIP 要求； OSPF 使用可靠的洪泛
法，直接使用 IP，灵活、开销小；

BGP 需要交换整个路由表和更新信息，TCP 提供可靠交付以减少带宽消耗； RIP 使用不保证可靠交付的
UDP，因此必须不断地（周期性地）和邻站交换信息才能使路由信息及时得到更新。但 BGP 使用保证可靠
交付的 TCP 因此不需要这样做。

41. 假定网络中的路由器 B 的路由表有如下的项目（这三列分别表示“目的网络”、“距离”和“下一跳路由
器”）

N1	7	A
N2	2	B
N6	8	F
N8	4	E
N9	4	F

现在 B 收到从 C 发来的路由信息（这两列分别表示“目的网络”“距离”）：

N2	4
N3	8
N6	4
N8	3
N9	5

试求出路由器 B 更新后的路由表（详细说明每一个步骤）。

路由器 B 更新后的路由表如下：

N1	7	A	无新信息，不改变
N2	5	C	相同的下一跳，更新
N3	9	C	新的项目，添加进来
N6	5	C	不同的下一跳，距离更短，更新
N8	4	E	不同的下一跳，距离一样，不改变
N9	4	F	不同的下一跳，距离更大，不改变

42. 假定网络中的路由器 A 的路由表有如下的项目（格式同上题）：

N1	4	B
N2	2	C
N3	1	F
N4	5	G

现将 A 收到从 C 发来的路由信息（格式同上题）：

N1	2
----	---

N2	1
N3	3
N4	7

试求出路由器 A 更新后的路由表（详细说明每一个步骤）。

路由器 A 更新后的路由表如下：

N1	3	C	不同的下一跳，距离更短，改变
N2	2	C	不同的下一跳，距离一样，不变
N3	1	F	不同的下一跳，距离更大，不改变
N4	5	G	无新信息，不改变

43.IGMP 协议的要点是什么？隧道技术是怎样使用的？

IGMP 可分为两个阶段：

第一阶段：当某个主机加入新的多播组时，该主机应向多播组的多播地址发送 IGMP 报文，声明自己要成为该组的成员。本地的多播路由器收到 IGMP 报文后，将组成员关系转发给因特网上的其他多播路由器。

第二阶段：因为组成员关系是动态的，因此本地多播路由器要周期性地探询本地局域网上的主机，以便知道这些主机是否还继续是组的成员。只要对某个组有一个主机响应，那么多播路由器就认为这个组是活跃的。但一个组在经过几次的探询后仍然没有一个主机响应，则不再将该组的成员关系转发给其他的多播路由器。隧道技术：多播数据报被封装到一个单播 IP 数据报中，可穿越不支持多播的网络，到达另一个支持多播的网络。

44. 什么是 VPN？VPN 有什么特点和优缺点？VPN 有几种类别？

P171-173

45. 什么是 NAT？NAPT 有哪些特点？NAT 的优点和缺点有哪些？NAT 的优点和缺点有哪些？ P173-174

第五章 传输层

5—01 试说明运输层在协议栈中的地位和作用，运输层的通信和网络层的通信有什么重要区别？为什么运输层是必不可少的？

答：运输层处于面向通信部分的最高层，同时也是用户功能中的最低层，向它上面的应用层提供服务。运输层为应用进程之间提供端到端的逻辑通信，但网络层是为主机之间提供逻辑通信（面向主机，承担路由功能，即主机寻址及有效的分组交换）。各种应用进程之间通信需要“可靠或尽力而为”的两类服务质量，必须由运输层以复用和分用的形式加载到网络层。

5—02 网络层提供数据报或虚电路服务对上面的运输层有何影响？

答：网络层提供数据报或虚电路服务不影响上面的运输层的运行机制。但提供不同的服务质量。

5—03 当应用程序使用面向连接的 TCP 和无连接的 IP 时，这种传输是面向连接的还是面向无连接的？

答：都是。这要在不同层次来看，在运输层是面向连接的，在网络层则是无连接的。

5—04 试用画图解释运输层的复用。画图说明许多个运输用户复用到一条运输连接上，而这条运输连接有复用到 IP 数据报上。

5—05 试举例说明有些应用程序愿意采用不可靠的 UDP，而不用采用可靠的 TCP。答：VOIP：由于语音信息具有一定的冗余度，人耳对 VOIP 数据报损失由一定的承受度，但对传输时延的变化较敏感。有差错的 UDP 数据报在接收端被直接抛弃，TCP 数据报出错则会引起重传，可能带来较大的时延扰动。

因此 VOIP 宁可采用不可靠的 UDP，而不愿意采用可靠的 TCP。

5—06 接收方收到有差错的 UDP 用户数据报时应如何处理？答：丢弃

5—07 如果应用程序愿意使用 UDP 来完成可靠的传输，这可能吗？请说明理由答：可能，但应用程序中必须额外提供与 TCP 相同的功能。

5—08 为什么说 UDP 是面向报文的，而 TCP 是面向字节流的？

答：发送方 UDP 对应用程序交下来的报文，在添加首部后就向下交付 IP 层。UDP 对应用层交下来的报文，既不合并，也不拆分，而是保留这些报文的边界。接收方 UDP 对 IP 层交上来的 UDP 用户数据报，在去除首部后就原封不动地交付上层的应用进程，一次交付一个完整的报文。

发送方 TCP 对应用程序交下来的报文数据块，视为无结构的字节流（无边界约束，课分拆/合并），但维持各字节

5—09 端口的作用是什么？为什么端口要划分为三种？

答：端口的作用是对 TCP/IP 体系的应用进程进行统一的标志，使运行不同操作系统的计算机的应用进程能够互相通信。熟知端口，数值一般为 0~1023.标记常规的服务进程；登记端口号，数值为 1024~49151，标记没有熟知端口号的非常规的服务进程； 5—10 试说明运输层中伪首部的作用。 答：用于计算运输层数据报校验和。

5—11 某个应用进程使用运输层的用户数据报 UDP，然而继续向下交给 IP 层后，又封装成 IP 数据报。既然都是数据报，可否跳过 UDP 而直接交给 IP 层？哪些功能 UDP 提供了但 IP 没提提供？

答：不可跳过 UDP 而直接交给 IP 层 IP 数据报 IP 报承担主机寻址，提供报头检错；只能找到目的主机而无法找到目的进程。UDP 提供对应用进程的复用和分用功能，以及提供对数据差分的差错检验。

5—12 一个应用程序用 UDP，到 IP 层把数据报在划分为 4 个数据报片发送出去，结果前两个数据报片丢失，后两个到达目的站。过了一段时间应用程序重传 UDP，而 IP 层仍然划分为 4 个数据报片来传送。结果这次前两个到达目的站而后两个丢失。试问：在目的站能否将这两次传输的 4 个数据报片组装成完整的数据报？假定目的站第一次收到的后两个数据报片仍然保存在目的站的缓存中。答：不行 重传时，IP 数据报的标识字段会有另一个标识符。 仅当标识符相同的 IP 数据报片才能组装成一个 IP 数据报。前两个 IP 数据报片的标识符与后两个 IP 数据报片的标识符不同，因此不能组装成一个 IP 数据报。

5—13 一个 UDP 用户数据的数据字段为 8192 字节。在数据链路层要使用以太网来传送。试问应当划分为几个 IP 数据报片？说明每一个 IP 数据报字段长度和片偏移字段的值。答：6 个 数据字段的长度：前 5 个是 1480 字节，最后一个 800 字节。片偏移字段的值分别是：0，1480，2960，4440，5920 和 7400。

5—14 一 UDP 用户数据报的首部十六进制表示是：06 32 00 45 00 1C E2 17.试求源端口、目的端口、用户数据报的总长度、数据部分长度。这个用户数据报是从客户发送给服务器发送给客户？使用 UDP 的这个服务器程序是什么？

解：源端口 1586，目的端口 69，UDP 用户数据报总长度 28 字节，数据部分长度 20 字节。 此 UDP 用户数据报是从客户发给服务器（因为目的端口号<1023，是熟知端口）、服务器程序是 TFTP。

5—15 使用 TCP 对实时语音数据的传输有没有什么问题？使用 UDP 在传送数据文件时会有什么问题？

答：如果语音数据不是实时播放（边接受边播放）就可以使用 TCP，因为 TCP 传输可靠。接收端用 TCP 讲话音数据接受完毕后，可以在以后的任何时间进行播放。但假定是实时传输，则必须使用 UDP。 UDP 不保证可靠交付，但 UCP 比 TCP 的开销要小很多。因此只要应用程序接受这样的服务质量就可以使用 UDP。

5—16 在停止等待协议中如果不使用编号是否可行？为什么？

答：分组和确认分组都必须进行编号，才能明确哪个分则得到了确认。

5—17 在停止等待协议中，如果收到重复的报文段时不予理睬（即悄悄地丢弃它而其他什么也没做）是否可行？试举出具体的例子说明理由。

答：收到重复帧不确认相当于确认丢失

5—18 假定在运输层使用停止等待协议。发送方在发送报文段 M0 后再设定的时间内未收到确认，于是重传 M0，但 M0 又迟迟不能到达接收方。不久，发送方收到了迟到的对 M0 的确认，于是发送下一个报文段 M1，不久就收到了对 M1 的确认。接着发送方发送新的报文段 M0，但这个新的 M0 在传送过程中丢失了。正巧，一开始就滞留在网络中的 M0 现在到

达接收方。接收方无法分辨 M0 是旧的。于是收下 M0，并发送确认。显然，接收方后来收到的 M0 是重复的，协议失败了。试画出类似于图 5-9 所示的双方交换报文段的过程。答： 旧的 M0 被当成新的 M0。

5—19 试证明：当用 n 比特进行分组的编号时，若接收到窗口等于 1（即只能按序接收分组），当仅在发送窗口不超过 $2n-1$ 时，连接 ARQ 协议才能正确运行。窗口单位是分组。解：见课后答案。

5—20 在连续 ARQ 协议中，若发送窗口等于 7，则发送端在开始时可连续发送 7 个分组。因此，在每一分组发送后，都要置一个超时计时器。现在计算机里只有一个硬时钟。设这 7 个分组发出的时间分别为 t_0, t_1, \dots, t_6 ，且 t_{out} 都一样大。试问如何实现这 7 个超时计时器（这叫软件时钟法）？

解：见课后答案。

5—21 假定使用连续 ARQ 协议中，发送窗口大小是 3，而序列范围 $[0, 15]$ ，而传输媒体保证在接收方能够按序收到分组。在某时刻，接收方，下一个期望收到序号是 5。试问：

- (1) 在发送方的发送窗口中可能有出现的序号组合有哪几种？
- (2) 接收方已经发送出去的、但在网络中（即还未到达发送方）的确认分组可能有哪些？说明这些确认分组是用来确认哪些序号的分组。

5—22 主机 A 向主机 B 发送一个很长的文件，其长度为 L 字节。假定 TCP 使用的 MSS 有 1460 字节。

- (1) 在 TCP 的序号不重复使用的条件下， L 的最大值是多少？
- (2) 假定使用上面计算出文件长度，而运输层、网络层和数据链路层所使用的首部开销共 66 字节，链路的数据率为 10Mb/s，试求这个文件所需的最短发送时间。

解：(1) L_{max} 的最大值是 $2^{32}-4GB, G=2^{30}$ 。

(2) 满载分片数 $Q=\{L_{max}/MSS\}$ 取整=2941758 发送的总报文数

$$N=Q*(MSS+66)+\{(L_{max}-Q*MSS)+66\}=4489122708+682=4489123390$$

总字节数是 $N=4489123390$ 字节，发送 4489123390 字节需时间为： $N*8/(10*10^6)$

=3591.3 秒，即 59.85 分，约 1 小时。

5—23 主机 A 向主机 B 连续发送了两个 TCP 报文段，其序号分别为 70 和 100。试问：

- (1) 第一个报文段携带了多少个字节的数据？
- (2) 主机 B 收到第一个报文段后发回的确认中的确认号应当是多少？
- (3) 如果主机 B 收到第二个报文段后发回的确认中的确认号是 180，试问 A 发送的第二个报文段中的数据有多少字节？
- (4) 如果 A 发送的第一个报文段丢失了，但第二个报文段到达了 B。B 在第二个报文段到达后向 A 发送确认。试问这个确认号应为多少？

解：(1) 第一个报文段的数据序号是 70 到 99，共 30 字节的数据。

(2) 确认号应为 100。(3) 80 字节。(4) 70

5—24 一个 TCP 连接下面使用 256kb/s 的链路，其端到端时延为 128ms。经测试，发现吞吐量只有 120kb/s。试问发送窗口 W 是多少？（提示：可以有两种答案，取决于接收等发出确认的时机）。

解：来回路程的时延等于 $256ms(=128ms \times 2)$ 。设窗口值为 X （注意：以字节为单位），假定一次最大发送量等于窗口值，且发射时间等于 $256ms$ ，那么，每发送一次都得停下来期待再次得到下一窗口的确认，以得到新的发送许可。这样，发射时间等于停止等待应答的时间结果，测到的平均吞吐率就等于发送速率的一半，即 $8X \div (256 \times 1000) = 256 \times 0.001X = 8192$ 所以，窗口值为 8192。

5—25 为什么在 TCP 首部中要把 TCP 端口号放入最开始的 4 个字节？答：在 ICMP 的差错报文中要包含 IP 首部后面的 8 个字节的内容，而这里面有 TCP 首部中的源端口和目的端口。当 TCP 收到 ICMP 差错报文时需要用这两个端口来确定是哪条连接出了差错。

5—26 为什么在 TCP 首部中有一个首部长度字段，而 UDP 的首部中就没有这个这个字段？答：TCP 首部除固定长度部分外，还有选项，因此 TCP 首部长度是可变的。UDP 首部长度是固定的。

5—27 一个 TCP 报文段的数据部分最多为多少个字节？为什么？如果用户要传送的数据的字节长度超过 TCP 报文字段中的序号字段可能编出的最大序号，问还能否用 TCP 来传送？

答：65495 字节，此数据部分加上 TCP 首部的 20 字节，再加上 IP 首部的 20 字节，正好是 IP 数据报的最大长度 65535。（当然，若 IP 首部包含了选择，则 IP 首部长度超过 20 字节，这时 TCP 报文段的数据部

分的长度将小于 65495 字节。) 数据的字节长度超过 TCP 报文段中的序号字段可能编出的最大序号, 通过循环使用序号, 仍能用 TCP 来传送。

5—28 主机 A 向主机 B 发送 TCP 报文段, 首部中的源端口是 m 而目的端口是 n。当 B 向 A 发送回信时, 其 TCP 报文段的首部中源端口和目的端口分别是什么? 答: 分别是 n 和 m。

5—29 在使用 TCP 传送数据时, 如果有一个确认报文段丢失了, 也不一定会引起与该确认报文段对应的数据的重传。试说明理由。

答: 还未重传就收到了对更高序号的确认。

5—30 设 TCP 使用的最大窗口为 65535 字节, 而传输信道不产生差错, 带宽也不受限制。若报文段的平均往返时延为 20ms, 问所能得到的最大吞吐量是多少?

答: 在发送时延可忽略的情况下, 最大数据率=最大窗口*8/平均往返时间=26.2Mb/s。

5—31 通信信道带宽为 1Gb / s, 端到端时延为 10ms。TCP 的发送窗口为 65535 字节。试问:可能达到的最大吞吐量是多少?信道的利用率是多少?

答: $L=65536 \times 8 + 40 \times 8 = 524600$

$C=109\text{b/s}$

$L/C=0.0005246\text{s}$

$T_d=10 \times 10^{-3}\text{s}$

0.02104864

$\text{Throughput}=L/(L/C+2 \times T_d)=524600/0.0205246=25.5\text{Mb/s}$

$\text{Efficiency}=(L/C)/(L/C+2 \times D)=0.0255$

最大吞吐量为 25.5Mb/s。信道利用率为 25.5/1000=2.55%

5—32 什么是 Karn 算法?在 TCP 的重传机制中, 若不采用 Karn 算法, 而是在收到确认时都认为是重传报文段的确认, 那么由此得出的往返时延样本和重传时间都会偏小。试

问: 重传时间最后会减小到什么程度?

答: Karn 算法: 在计算平均往返时延 RTT 时, 只要报文段重传了, 就不采用其往返时延样本。设新往返时延样本 T_i

$\text{RTT}(1) = a \cdot \text{RTT}(i-1) + (1-a) \cdot T(i);$

$\text{RTT}^{\wedge}(i) = a \cdot \text{RTT}(i-1) + (1-a) \cdot T(i) / 2;$

$\text{RTT}(1) = a \cdot 0 + (1-a) \cdot T(1) = (1-a) \cdot T(1);$

$\text{RTT}^{\wedge}(1) = a \cdot 0 + (1-a) \cdot T(1) / 2 = \text{RTT}(1) / 2$

$\text{RTT}(2) = a \cdot \text{RTT}(1) + (1-a) \cdot T(2);$

$\text{RTT}^{\wedge}(2) = a \cdot \text{RTT}(1) + (1-a) \cdot T(2) / 2;$

$= a \cdot \text{RTT}(1) / 2 + (1-a) \cdot T(2) / 2 = \text{RTT}(2) / 2$

$\text{RTO} = \text{beta} \cdot \text{RTT}$, 在统计意义上, 重传时间最后会减小到使用 karn 算法的 1/2。

5—33 假定 TCP 在开始建立连接时, 发送方设定超时重传时间是 $\text{RTO}=6\text{s}$ 。

(1) 当发送方接到对方的连接确认报文段时, 测量出 RTT 样本值为 1.5s。试计算现在的 RTO 值。

(2) 当发送方发送数据报文段并接收到确认时, 测量出 RTT 样本值为 2.5s。试计算现在的 RTO 值。答:

(1) 据 RFC2988 建议, $\text{RTO} = \text{RTTs} + 4 \cdot \text{RTTd}$ 。其中 RTTd 是 RTTs 的偏差加权均值。初次测量时, RTTd

$(1) = \text{RTT}(1) / 2;$ 后续测量中, $\text{RTTd}(i) = (1 - \text{Beta}) \cdot \text{RTTd}(i-1) + \text{Beta} \cdot \{ \text{RTTs} - \text{RTT}(i) \};$

$\text{Beta} = 1/4$

依题意, $\text{RTT}(1)$ 样本值为 1.5 秒, 则

$\text{RTTs}(1) = \text{RTT}(1) = 1.5\text{s}$ $\text{RTTd}(1) = \text{RTT}(1) / 2 = 0.75\text{s}$

$\text{RTO}(1) = \text{RTTs}(1) + 4 \cdot \text{RTTd}(1) = 1.5 + 4 \cdot 0.75 = 4.5(\text{s})$

(2) $\text{RTT}(2) = 2.5$ $\text{RTTs}(1) = 1.5\text{s}$ $\text{RTTd}(1) = 0.75\text{s}$

$\text{RTTd}(2) = (1 - \text{Beta}) \cdot \text{RTTd}(1) + \text{Beta} \cdot \{ \text{RTTs}(1) - \text{RTT}(2) \};$

$$(2) = 0.75 \times 3/4 + \{1.5 - 2.5\}/4 = 13/16$$

$$RTO(2) = RTT_s(1) + 4RTT_d(2) = 1.5 + 4 \times 13/16 = 4.75s$$

5—34 已知第一次测得 TCP 的往返时延的当前值是 30 ms。现在收到了三个接连的确认报文段，它们比相应的数据报文段的发送时间分别滞后的时间是：26ms，32ms 和 24ms。设 $\alpha=0.9$ 。试计算每一次的新的加权平均往返时间值 RTT_s 。讨论所得出的结果。

答： $\alpha=0.1$ ， $RTT_0=30$

$$RTT_1 = RTT_0 \times (1-\alpha) + 26 \times \alpha = 29.6$$

$$RTT_2 = RTT_1 \times \alpha + 32(1-\alpha) = 29.84$$

$$RTT_3 = RTT_2 \times \alpha + 24(1-\alpha) = 29.256$$

三次算出加权平均往返时间分别为 29.6，29.84 和 29.256ms。

可以看出，RTT 的样本值变化多达 20% 时，加权平均往返

5—35 试计算一个包括 5 段链路的运输连接的单程端到端时延。5 段链路程中有 2 段是卫星链路，有 3 段是广域网链路。每条卫星链路又由上行链路和下行链路两部分组成。可以取这两部分的传播时延之和为 250ms。每一个广域网的范围为 1500km，其传播时延可按 $150000km/s$ 来计算。各数据链路速率为 48kb/s，帧长为 960 位。

答：5 段链路的传播时延 $= 250 \times 2 + (1500/150000) \times 3 \times 1000 = 530ms$

$$5 \text{ 段链路的发送时延} = 960 / (48 \times 1000) \times 5 \times 1000 = 100ms$$

$$\text{所以 5 段链路单程端到端时延} = 530 + 100 = 630ms$$

5—36 重复 5-35 题，但假定其中的一个陆地上的广域网的传输时延为 150ms。答：760ms

5—37 在 TCP 的拥塞控制中，什么是慢开始、拥塞避免、快重传和快恢复算法？这里每一种算法各起什么作用？“乘法减小”和“加法增大”各用在什么情况下？答：慢开始：在主机刚刚开始发送报文段时可先先将拥塞窗口 $cwnd$ 设置为一个最大报文段

MSS 的数值。在每收到一个对新的报文段的确认后，将拥塞窗口增加至多一个 MSS 的数值。用这样的方法逐步增大发送端的拥塞窗口 $cwnd$ ，可以分组注入到网络的速率更加合理。拥塞避免：当拥塞窗口值大于慢开始门限时，停止使用慢开始算法而改用拥塞避免算法。拥塞避免算法使发送的拥塞窗口每经过一个往返时延 RTT 就增加一个 MSS 的大小。快重传算法规定：发送端只要一连续收到三个重复的 ACK 即可断定有分组丢失了，就应该立即重传丢手的报文段而不必继续等待为该报文段设置的重传计时器的超时。快恢复算法：当发送端收到连续三个重复的 ACK 时，就重新设置慢开始门限 $ssthresh$ 与慢开始不同之处是拥塞窗口 $cwnd$ 不是设置为 1，而是设置为 $ssthresh$ 若收到的重复的 ACK 为 n 个 ($n>3$)，则将 $cwnd$ 设置为 $ssthresh$ 若发送窗口值还容许发送报文段，就按拥塞避免算法继续发送报文段。若收到了确认新的报文段的 ACK，就将 $cwnd$ 缩小到 $ssthresh$

乘法减小：是指不论在慢开始阶段还是拥塞避免阶段，只要出现一次超时（即出现一次网络拥塞），就把慢开始门限值 $ssthresh$ 设置为当前的拥塞窗口值乘以 0.5。当网络频繁出现拥塞时， $ssthresh$ 值就下降得很快，以大大减少注入到网络中的分组数。加法增大：是指执行拥塞避免算法后，在收到对所有报文段的确认后（即经过一个往返时间），就把拥塞窗口 $cwnd$ 增加一个 MSS 大小，使拥塞窗口缓慢增大，以防止网络过早出现拥塞

5—38 设 TCP 的 $ssthresh$ 的初始值为 8(单位为报文段)。当拥塞窗口上升到 12 时网络发生了超时，TCP 使用慢开始和拥塞避免。试分别求出第 1 次到第 15 次传输的各拥塞窗口大小。你能说明拥塞控制窗口每一次变化的原因吗？答：拥塞窗口大小分别为：1，2，4，8，9，10，11，12，1，2，4，6，7，8，9。

5—39 TCP 的拥塞窗口 $cwnd$ 大小与传输轮次 n 的关系如下所示：

$cwnd$

$n \quad 1$

1	2
2	4
3	8
4	16
5	32
6	33
7	34
8	35
9	36
10	37
11	38
12	39
13	
cwnd	
n	40
14	41
15	42
16	21
17	22
18	23
19	24
20	25
21	26
22	1
23	2
24	4
25	8
26	

- (1) 试画出如图 5-25 所示的拥塞窗口与传输轮次的关系曲线。
- (2) 指明 TCP 工作在慢开始阶段的时间间隔。
- (3) 指明 TCP 工作在拥塞避免阶段的时间间隔。
- (4) 在第 16 轮次和第 22 轮次之后发送方是通过收到三个重复的确认还是通过超时检测到丢失了报文段？
- (5) 在第 1 轮次，第 18 轮次和第 24 轮次发送时，门限 `ssthresh` 分别被设置为多大？
- (6) 在第几轮次发送出第 70 个报文段？
- (7) 假定在第 26 轮次之后收到了三个重复的确认，因而检测出了报文段的丢失，那么拥塞窗口 `cwnd` 和门限 `ssthresh` 应设置为多大？

答：(1) 拥塞窗口与传输轮次的关系曲线如图所示（课本后答案）：

- (2) 慢开始时间间隔：【1， 6】和【23， 26】
- (3) 拥塞避免时间间隔：【6， 16】和【17， 22】
- (4) 在第 16 轮次之后发送方通过收到三个重复的确认检测到丢失的报文段。在第 22 轮次之后发送方是通过超时检测到丢失的报文段。
- (5) 在第 1 轮次发送时，门限 `ssthresh` 被设置为 32 在第 18 轮次发送时，门限 `ssthresh` 被设置为发生拥塞时的一半，即 21。在第 24 轮次发送时，门限 `ssthresh` 是第 18 轮次发送时设置的 21
- (6) 第 70 报文段在第 7 轮次发送出。
- (7) 拥塞窗口 `cwnd` 和门限 `ssthresh` 应设置为 8 的一半，即 4。

5—40 TCP 在进行流量控制时是以分组的丢失作为产生拥塞的标志。有没有不是因拥塞而引起的分组丢失的情况?如有, 请举出三种情况。

答: 当 IP 数据报在传输过程中需要分片, 但其中的一个数据报未能及时到达终点, 而终点组装 IP 数据报已超时, 因而只能丢失该数据报; IP 数据报已经到达终点, 但终点的缓存没有足够的空间存放此数据报; 数据报在转发过程中经过一个局域网的网桥, 但网桥在转发该数据报的帧没有足够的差错空间而只好丢弃。

5—41 用 TCP 传送 512 字节的数据。设窗口为 100 字节, 而 TCP 报文段每次也是传送 100 字节的数据。再设发送端和接收端的起始序号分别选为 100 和 200, 试画出类似于图 5-31 的工作示意图。从连接建立阶段到连接释放都要画上。

5—42 在图 5-32 中所示的连接释放过程中, 主机 B 能否先不发送 ACK=x+1 的确认? (因为后面要发送的连接释放报文段中仍有 ACK=x+1 这一信息)

答: 如果 B 不再发送数据了, 是可以把两个报文段合并成为一个, 即只发送 FIN+ACK 报文段。但如果 B 还有数据报要发送, 而且要发送一段时间, 那就不行, 因为 A 迟迟收不到确认, 就会以为刚才发送的 FIN 报文段丢失了, 就超时重传这个 FIN 报文段, 浪费网络资源。

5—43 在图(5-33)中, 在什么情况下会发生从状态 LISTEN 到状态 SYN_SENT, 以及从状态 SYN_SENT 到状态 SYN_RCVD 的变迁?

答: 当 A 和 B 都作为客户, 即同时主动打开 TCP 连接。这时的每一方的状态变迁都是: CLOSED→SYN-SENT→SYN-RCVD→ESTABLISHED

5—44 试以具体例子说明为什么一个运输连接可以有多种方式释放。可以设两个互相通信的用户分别连接在网络的两结点上。

答: 设 A,B 建立了运输连接。协议应考虑一下实际可能性:

A 或 B 故障, 应设计超时机制, 使对方退出, 不至于死锁;

A 主动退出, B 被动退出

B 主动退出, A 被动退出

5—45 解释为什么突然释放运输连接就可能会丢失用户数据, 而使用 TCP 的连接释放方法就可保证不丢失数据。答: 当主机 1 和主机 2 之间连接建立后, 主机 1 发送了一个 TCP 数据段并正确抵达主机 2, 接着

主机 1 发送另一个 TCP 数据段, 这次很不幸, 主机 2 在收到第二个 TCP 数据段之前发出了释放连接请求, 如果就这样突然释放连接, 显然主机 1 发送的第二个 TCP 报文段会丢失。而使用 TCP 的连接释放方法, 主机 2 发出了释放连接的请求, 那么即使收到主机 1 的确认后, 只会释放主机 2 到主机 1 方向的连接, 即主机 2 不再向主机 1 发送数据, 而仍然可接受主机 1 发来的数据, 所以可保证不丢失数据。

5—46 试用具体例子说明为什么在运输连接建立时要使用三次握手。说明如不这样做可能会出现什么情况。答: 3 次握手完成两个重要的功能, 既要双方做好发送数据的准备工作 (双方都知道彼此已准备好), 也要允许双方就初始序列号进行协商, 这个序列号在握手过程中被发送和确认。

假定 B 给 A 发送一个连接请求分组, A 收到了这个分组, 并发送了确认应答分组。按照两

次握手的协定, A 认为连接已经成功地建立了, 可以开始发送数据分组。可是, B 在 A 的应答分组在传输中被丢失的情况下, 将不知道 A 是否已准备好, 不知道 A 建议什么样的序列号, B 甚至怀疑 A 是否收到自己的连接请求分组, 在这种情况下, B 认为连接还未建立成功, 将忽略 A 发来的任何数据分组, 只等待连接确认应答分组。而 A 发出的分组超时后, 重复发送同样的分组。这样就形成了死锁。

5—47 一个客户向服务器请求建立 TCP 连接。客户在 TCP 连接建立的三次握手中的最后一个报文段中捎带上一些数据, 请求服务器发送一个长度为 L 字节的文件。假定: (1) 客户和服务器之间的数据传输速率是 R 字节/秒, 客户与服务器之间的往返时间是 RTT (固定值)。

(2) 服务器发送的 TCP 报文段的长度都是 M 字节, 而发送窗口大小是 nM 字节。(3) 所有传送的报文段都不会出错 (无重传), 客户收到服务器发来的报文段后就及时发送确认。(4) 所有的协议首部开销都可忽

略，所有确认报文段和连接建立阶段的报文段的长度都可忽略（即忽略这些报文段的发送时间）。试证明，从客户开始发起连接建立到接收服务器发送的整个文件多需的时间 T 是： $T=2RTT+L/R$ 当 $nM>R(RTT)+M$

或 $T=2RTT+L/R+(K-1)[M/R+RTT-nM/R]$ 当 $nM<R(RTT)+M$

其中， $K=[L/nM]$ ，符号 $[x]$ 表示若 x 不是整数，则把 x 的整数部分加 1。

解：发送窗口较小的情况，发送一组 nM 个字节后必须停顿下来，等收到确认后继续发送。共需 $K=[L/nM]$ 个周期：其中 前 $K-1$ 个周期每周期耗时 $M/R+RTT$ ，共耗时 $(K-1)(M/R+RTT)$ 第 K 周期剩余字节数 $Q=L-(K-1)*nM$ ，需耗时 Q/R 总耗时 $=2*RTT+(K-1)M/(R+RTT)+Q/R=2*RTT+L/R+(K-1)[(M/R+RTT)-nM/R]$

第六章 应用层

6-01 因特网的域名结构是怎么样的？它与目前的电话网的号码结构有何异同之处？答：（1）域名的结构由标号序列组成，各标号之间用点隔开：

... 三级域名 . 二级域名 . 顶级域名

各标号分别代表不同级别的域名。

（2）电话号码分为国家号结构分为（中国 +86）、区号、本机号。

6-02 域名系统的主要功能是什么？域名系统中的本地域名服务器、根域名服务器、顶级域名服务器以及权限域名服务器有何区别？

答：域名系统的主要功能：将域名解析为主机能识别的 IP 地址。

因特网上的域名服务器系统也是按照域名的层次来安排的。每一个域名服务器都只对域名体系中的一部分进行管辖。共有三种不同类型的域名服务器。即本地域名服务器、根域名服务器、授权域名服务器。当一个本地域名服务器不能立即回答某个主机的查询时，该本地域名服务器就以 DNS 客户的身份向某一个根域名服务器查询。若根域名服务器有被查询主机的信息，就发送 DNS 回答报文给本地域名服务器，然后本地域名服务器再

回答发起查询的主机。但当根域名服务器没有被查询的主机的信息时，它一定知道某个保存有被查询的主机名字映射的授权域名服务器的 IP 地址。通常根域名服务器用来管辖顶级域。根域名服务器并不直接对顶级域下面所属的所有域名进行转换，但它一定能够找到下面的所有二级域名的域名服务器。每一个主机都必须在授权域名服务器处注册登记。通常，一个主机的授权域名服务器就是它的主机 ISP 的一个域名服务器。授权域名服务器总是能够将其管辖的主机名转换为该主机的 IP 地址。因特网允许各个单位根据本单位的具体情况将本域名划分为若干个域名服务器管辖区。一般就在各管辖区中设置相应的授权域名服务器。

6-03 举例说明域名转换的过程。域名服务器中的高速缓存的作用是什么？答：（1）把不方便记忆的 IP 地址转换为方便记忆的域名地址。

（2）作用：可大大减轻根域名服务器的负荷，使因特网上的 DNS 查询请求和回答报文的数量大为减少。

6-04 设想有一天整个因特网的 DNS 系统都瘫痪了（这种情况不大会出现），试问还可以给朋友发送电子邮件吗？

答：不能；

6-05 文件传送协议 FTP 的主要工作过程是怎样的？为什么说 FTP 是带外传送控制信息？主进程和从属进程各起什么作用？

答：（1）FTP 使用客户服务器方式。一个 FTP 服务器进程可同时为多个客户进程提供服务。

FTP 的服务器进程由两大部分组成：一个主进程，负责接受新的请求；另外有若干个从属进程，负责处理单个请求。

主进程的工作步骤：

1、打开熟知端口（端口号为 21），使客户进程能够连接上。

2、等待客户进程发出连接请求。

3、启动从属进程来处理客户进程发来的请求。从属进程对客户进程的请求处理完毕后即终止，但从属进程

在运行期间根据需要还可能创建其他一些子进程。

4、回到等待状态，继续接受其他客户进程发来的请求。主进程与从属进程的处理是并发地进行。FTP 使用两个 TCP 连接。

控制连接在整个会话期间一直保持打开，FTP 客户发出的传送请求通过控制连接发送给服务器端的控制进程，但控制连接不用来传送文件。

实际用于传输文件的是“数据连接”。服务器端的控制进程在接收到 FTP 客户发送来的文件传输请求后就创建“数据传送进程”和“数据连接”，用来连接客户端和服务器的数据传送进程。

数据传送进程实际完成文件的传送，在传送完毕后关闭“数据传送连接”并结束运行。

6-06 简单文件传送协议 TFTP 与 FTP 的主要区别是什么？各用在什么场合？答：(1)文件传送协议 FTP 只提供文件传送的一些基本的服务，它使用 TCP 可靠的运输服务。FTP 的主要功能是减少或消除在不同操作系统下处理文件的不兼容性。FTP 使用客户服务器方式。一个 FTP 服务器进程可同时为多个客户进程提供服务。FTP 的服务器进程由两大部分组成：一个主进程，负责接受新的请求；另外有若干个从属进程，负责处理单个请求。TFTP 是一个很小且易于实现的文件传送协议。TFTP 使用客户服务器方式和使用 UDP 数据报，因此 TFTP 需要有自己的差错改正措施

TFTP 只支持文件传输而不支持交互。TFTP 没有一个庞大的命令集，没有列目录的功能，也不能对用户进行身份鉴别。

6-07 远程登录 TELNET 的主要特点是什么？什么叫做虚拟终端 NVT？

答：(1) 用户用 TELNET 就可在其所在地通过 TCP 连接注册（即登录）到远地的另一个主机上（使用主机名或 IP 地址）。TELNET 能将用户的击键传到远地主机，同时也能将远地主机的输出通过 TCP 连接返回

到用户屏幕。这种服务是透明的，因为用户感觉到好像键盘和显示器是直接连在远地主机上。

(2) TELNET 定义了数据和命令应该怎样通过因特网，这些定义就是所谓的网络虚拟终端 NVT。

6-08 解释以下名词。各英文缩写词的原文是什么？

www,URL,HTTP,HTML,CGI,浏览器，超文本，超媒体，超链，页面，活动文档，搜索引擎。答：www:万维网 WWW (World Wide Web) 并非某种特殊的计算机网络。万维网是一个大规模

的、联机式的信息储藏所，英文简称为 Web。万维网用链接的方法能非常方便地从因特网上的一个站点访问另一个站点（也就是所谓的“链接到另一个站点”），从而主动地按需获取丰富的信息。URL:为了使用户清楚地知道能够很方便地找到所需的信息，万维网使用统一资源定位符 URL (Uniform Resource Locator) 来标志万维网上的各种文档，并使每一个文档在整个因特网的范围内具有唯一的标识符 URL。

HTTP:为了实现万维网上各种链接，就要使万维网客户程序与万维网服务器程序之间的交互遵守严格的协议，这就是超文本传送协议 HTTP。HTTP 是一个应用层协议，它使用 TCP 连接进行可靠的传送。CGI:通用网关接口 CGI 是一种标准，它定义了动态文档应该如何创建，输入数据应如何

提供给应用程序，以及输出结果意如何使用。CGI 程序的正式名字是 CGI 脚本。按照计算机科学的一般概念。浏览器：一个浏览器包括一组客户程序、一组解释程序，以及一个控制程序。

超文本：超文本的基本特征就是可以超链接文档；你可以指向其他位置，该位置可以在当前的文档中、局域网中的其他文档，也可以在因特网上的任何位置的文档中。这些文档组成了一个杂乱的信息网。目标文档通常与其来源有某些关联，并且丰富了来源；来源中的链接元素则将这种关系传递给浏览者。超媒体：

超级媒体的简称,是超文本 (hypertext) 和多媒体在信息浏览环境下的结合。超链：超链接可以用于各种效果。超链接可以用在目录和主题列表中。浏览者可以在浏览器屏幕上单击鼠标或在键盘上按下按键，从而选择并自动跳转到文档中自己感兴趣的那个主题，或跳转到世界上某处完全不同的集合中的某个文档。超链接 (hyper text)，或者按照标准叫法称为锚 (anchor)，是使用 <a> 标签标记的，可以用两种方式表示。锚的一种类型是在文档中创建一个热点，当用户激活或选中（通常是使用鼠标）这个热点时，会导致

浏览器进行链接。

页面：页面，类似于单篇文章页面，但是和单篇文章不同的是：1.每个页面都可以自定义样式，而单篇文章则共用一个样式。2.页面默认情况一般不允许评论，而单篇文章默认情况允许评论。3.页面会出现在水平导航栏上，不会出现在分类和存档里，而单篇文章会出现在分类和存档里，不会出现在水平导航栏上。

活动文档：即正在处理的文档。在 Microsoft Word 中键入的文本或插入的图形将出现在活动文档中。活动文档的标题栏是突出显示的。一个基于 Windows 的、嵌入到浏览器中的非 HTML 应用程序，提供了从浏览器界面访问这些应用程序的功能的方法。搜索引擎：搜索引擎指能够自动从互联网上搜集信息，经过整理以后，提供给用户进行

查阅的系统。

6-09 假定一个超链从一个万维网文档链接到另一个万维网文档时，由于万维网文档上出现了差错而使得超链只想一个无效的计算机名字。这是浏览器将向用户报告什么？答：404 Not Found。

6-10 假定要从已知的 URL 获得一个万维网文档。若该万维网服务器的 Ip 地址开始时并不知道。试问：

除 HTTP 外，还需要什么应用层协议和传输层协议？答：应用层协议需要的是 DNS。

传输层协议需要的是 UDP（DNS 使用）和 TCP（HTTP 使用）。

6-11 你所使用的浏览器的高速缓存有多大？请进行一个试验：访问几个万维网文档，然后将你的计算机与网络断开，然后再回到你刚才访问过的文档。你的浏览器的高速缓存能够存放多少各页面？

6-12 什么是动态文档？试举出万维网使用动态文档的一些例子。

答：Dynamic document 动态文档：与 www 文档有关的计算机程序，它能生成所需的文档。当浏览器需要动态文档时，服务器就运行该程序并发送输出到浏览器。动态文档程序对每个需求可生成不同的输出。

6-13 浏览器同时打开多少个 TCP 连接进行浏览的优缺点如何？请说明理由。答：优点：简单明了方便。

缺点：卡的时候容易死机

6-14 当使用鼠标点击一个万维网文档是，若该文档出来有文本外，还有一个本地.gif 图像和两个远地.gif 图像。试问：需要使用那个应用程序，以及需要建立几次 UDP 连接和几次 TCP 连接？答：若使用 HTTP/1.0，需要建立 0 次 UDP 连接，4 次 TCP 连接。若使用 HTTP/1.1，需要建立 0 次 UDP 连接，1 次 TCP 连接。

6-15 假定你在浏览器上点击一个 URL，但这个 URL 的 ip 地址以前并没有缓存在本地主机上。因此需要用 DNS 自动查找和解析。假定要解析到所要找的 URL 的 ip 地址共经过 n 个 DNS 服务器，所经过的时间分别是 $RTT_1, RTT_2, \dots, RTT_n$ 。假定从要找的网页上只需要读取一个很小的图片（即忽略这个小图片的传输时间）。从本地猪寄到这个网页的往返时间是

RTT_w 。试问从点击这个 URL 开始，一直到本地主机的屏幕上出现所读取的小图片，一共需要经过多少时间？

解：解析 IP 地址需要时间是： $RTT_1 + RTT_2 + \dots + RTT_n$ 。建立 TCP 连接和请求万维网文档需要 $2RTT_w$ 。

6-16 在上题中，假定同一台服务器的 HTML 文件中又链接了三个非常小的对象。若忽略这些对象的发送时间，试计算客户点击读取这些对象所需的时间。

(1) 没有并行 TCP 连接的非持续 HTTP；

(2) 使用并行 TCP 连接的非持续 HTTP；

(3) 流水线方式的持续 HTTP。

解：(1) 所需时间= $RTT_1 + RTT_2 + \dots + RTT_n + 8RTT_w$ 。

(2) 所需时间= $RTT_1 + RTT_2 + \dots + RTT_n + 4RTT_w$ 。

(3) 所需时间= $RTT_1 + RTT_2 + \dots + RTT_n + 3RTT_w$ 。

6-17 在浏览器中应当有几个可选解释程序。试给出一些可选解释程序的名称。答：在浏览器中，HTML 解释程序是必不可少的，而其他的解释程序则是可选的。如 java 可选解释程序，但是在运行 java 的浏览器是则需要两个解释程序，即 HTML 解释程序和 Java 小应用程序解释程序。

6-18 一个万维网网点有 1000 万个页面，平均每个页面有 10 个超链，读取一个页面平均要 100ms。问要检索整个网点所需的最少时间。答： $t = 100 \times 10^{-3} \times 10 \times 1000 \times 10^4 = 107 \text{ s}$

6-19 搜索引擎可分为哪两种类型？各有什么特点？

答：搜索引擎的种类很多，大体上可划分为两大类，即全文检索搜索引擎和分类目录搜索引擎。全文检索搜索引擎是一种纯技术型的检索工具。它的工作原理是通过搜索软件到因特网上的各网站收集信息，找到一个网站后可以从这个网站再链接到另一个网站。然后按照一定的规则建立一个很大的在线数据库供用户查询。用户在查询时只要输入关键词，就从已经建立的索引数据库上进行查询（并不是实时地在因特网上检索到的信息）。分类目录搜索引擎并不采集网站的任何信息，而是利用各网站向搜索引擎提交的网站信息时填写的关键词和网站描述等信息，经过人工审核编辑后，如果认为符合网站登录的条件，则输入到分类目录的数据库中，供网上用户查询。

6-20 试述电子邮件的最主要的组成部件。用户代理 UA 的作用是什么？没有 UA 行不行？

答：电子邮件系统的最主要组成部件：用户代理、邮件服务器、以及电子邮件使用的协议。UA 就是用户与电子邮件系统的接口。用户代理使用户能够通过一个很友好的接口来发送和接收邮件。没有 UA 不行。因为并非所有的计算机都能运行邮件服务器程序。有些计算机可能没有足够的存储器来运行允许程序在后台运行的操作系统，或是可能没有足够的 CPU 能力来运

行邮件服务器程序。更重要的是，邮件服务器程序必须不间断地运行，每天 24 小时都必须不间断地连接在因特网上，否则就可能使很多外面发来的邮件丢失。这样看来，让用户的 PC 机运行邮件服务器程序显然是很不现实的。

6-21 电子邮件的信封和内容在邮件的传送过程中起什么作用？和用户的关系如何？答：一个电子邮件分为信封和内容两大部分。电子邮件的传输程序根据邮件信封上的信息（收信人地址）来传送邮件。RFC822 只规定了邮件内容中的首部格式，而对邮件的主体部分则让用户自由撰写。用户填写好首部后，邮件系统将自动地将所需的信息提取出来并写在信封上。

6-22 电子邮件的地址格式是怎样的？请说明各部分的意思。

答：TCP/IP 体系的电子邮件系统规定电子邮件地址的格式如下：

收信人邮箱名@邮箱所在主机的域名

符号“@”读作“at”，表示“在”的意思。例如，电子邮件地址

xiexiren@tsinghua.org.cn

6-23 试简述 SMTP 通信的三个阶段的过程。

答：1. 连接建立：连接是在发送主机的 SMTP 客户和接收主机的 SMTP 服务器之间建立的。SMTP 不使用中间的邮件服务器。2. 邮件传送。3. 连接释放：邮件发送完毕后，SMTP 应释放 TCP 连接。

6-24 试述邮局协议 POP 的工作过程。在电子邮件中，为什么需要使用 POP 和 SMTP 这两个协议？IMAP 与 POP 有何区别？答：POP 使用客户机服务器的工作方式。在接收邮件的用户的 PC 机中必须运行 POP 客户机程序，而在其 ISP 的邮件服务器中则运行 POP 服务器程序。POP 服务器

只有在用户输入鉴别信息（用户名和口令）后才允许对邮箱进行读取。POP 是一个脱机协议，所有对邮件的处理都在用户的 PC 机上进行；IMAP 是一个联机协议，用户可以操纵 ISP 的邮件服务器的邮箱。

6-25 MIME 与 SMTP 的关系是什么的？什么是 quoted-printable 编码和 base64 编码？答：MIME 全称是通用因特网邮件扩充 MIME。它并没有改动或取代 SMTP。MIME 的意图是继续使用目前的 RFC 822 格式，但增加了邮件主体的结构，并定义了传送非 ASCII 码的编码规则。也就是说，MIME 邮件可以在现有的电子邮件程序和协议下传送。下图表明了 MIME 和 SMTP 的关系：quoted-printable 编码：对于所有可打印的 ASCII 码，除特殊字符等号外，都不改变。等号和不可打印的 ASCII 码以及非 ASCII 码的数据的编码方法是：先将每个字节的二进制代码用两个十六进制数字表示，然后在前面再加上一个等号。base64 编码是先把二进制代码划分为一个 24 位长的单元，然后把每个 24 位单元划分为 4 个 6 位组。每一个 6 位组按以下方法替换成 ASCII 码。6 位的二进制代码共有 64 种不同的值，从 1 到 63。用 A 表示 0，用 B 表示 1，等等。26 个大写字母排列完毕后，接下去再排 26 个小写字母，再后面是 10 个数字，最后用+表示 62，而用/表示 63。再用两个连在一起的等号==和一个等号=分别表示最后一组的代码只有 8 位或 16 位。回车和换行都忽略，它们可在任何地方插入。

6-26 一个二进制文件共 3072 字节长，若使用 base64 编码，并且每发送完 80 字节就插入一个回车符 CR 和一个换行符 LF，问一共发送了多少个字节？ 解答：在 base64 编码方案中，24 比特的组被分成 4 个 6 比特单位，每个单位都作为一个合法的 ASCII 字符发送。编码规则是 A 表示 0，B 表示 1 等等，接着是 26 个小写字母表示 26 到 51，10 个数字(0 到 9)表示 52 到 61，最后，+和/分别表示 62 和 63。=和=分别用来指示最后一组仅包含 8 位或 16 位。回 车和换行被忽略不计，因 此可以任意插入它们来保持一行足够短。在本题中，base 64 编码将把报文划分成 1024 个单元，每个单元 3 字节长。每个单元被编码为 4 个字节，所以共有 4096 个字节。如果把这些字节每 80 字节划分为一行，将需要 52 行，所以需要加 52 个 CR 和 52 个 LF。4096+52×2=4200。综上所述，该二进制文件用 base 64 编码将会有 4200 字节长。

6-27 试将数据 11001100 10000001 00111000 进行 base64 编码，并得到最后传输的 ASCII 数据。解：对应的 ASCII 数据为 zIE4，对应的二进制代码为：01111010 01001001 01000101 00110100

6-28 试将数据 01001100 10011101 00111001 进行 quoted-printable 编码，并得出最后传送的 ASCII 数据。这样的数据用 quoted-printable 编码后其编码开销有多大？ 解：01001100 00111101 00111001 01000100 00111001 编码开销为 66.7%

6-29 电子邮件系统需要将众的电子邮件地址编成目录以便于查找，要建立这种目录应将人名划分为标准部分（例如，姓，名）。若要形成一个国际标准，那么必须解决哪些问题？ 答：非常困难。例如，人名的书写方法，很多国家（如英、美等西方国家）是先书写姓。但像中国或日本等国家则是先书写姓再写名。有些国家的一些人还有中间的名。称呼也有非常多种类。还有各式各样的头衔。很难有统一的格式。

6-30 电子邮件系统使用 TCP 传送邮件。为什么有时我们会遇到邮件发送失败的情况？为什么有时对方会收不到我们发送的邮件？ 答：

有时对方的邮件服务器不工作，邮件就发送不出去。对方的邮件服务器出故障也会使邮件丢失。

6-31 基于万维网的电子邮件系统有什么特点？在传送邮件时使用什么协议？ 答：特点：不管在什么地方，只要能上网，在打开万维网浏览器后，就可以收发电子邮件。这时，邮件系统中的用户代理就是普通的万维网。 电子邮件从 A 发送到网易邮件服务器是使用 HTTP 协议。两个邮件服务器之间的传送使用 SMTP。邮件从新浪邮件服务器传送到 B 是使用 HTTP 协议。

6-32 DHCP 协议用在什么情况下？当一台计算机第一次运行引导程序时，其 ROP 中有没有该 IP 地址，子网掩码或某个域名服务器的 IP 地址？ 答：动态主机配置协议 DHCP 提供了即插即用连网的机制。这种机制允许一台计算机加入新的网络和获取 IP 地址而不用手工参与。

6-33 什么是网络管理？为什么说网络管理是当今网络领域中的热门课题？ 答：网络管理即网络的运行、处理、维护（Maintenance）、服务提供等所需要的各种活动。网络管理是控制一个复杂的计算机网络使得它具有最高的效率和生产力的过程。

6-34 解释下列术语，网络元素，被管对象，管理进程，代理进程和管理库 答：网络元素：被管对象有时可称为网络元素。被管对象：在每一个被管设备中有许多被管对象，被管对象可以是被管设备中的某个硬件（例如，一块网络接口卡），也可以是某些硬件或软件（例如，路由选择协议）的配置参数集合。管理进程：管理程序在运行时就成为管理进程。代理进程：在每一个被管理设备中都要运行一个程序以便和管理站中的管理程序进行通信。这些运行着的程序叫作网络管理代理程序。管理库：在被管理的实体中创建了命名对象，并规定了其类型。

6-35 SNMP 使用 UDP 传送报文，为什么不使用 TCP？ 答：使用 UDP 是为了提高网管的效率

6-36 为什么 SNMP 的管理进程使用轮询掌握全网状态用于正常情况而代理进程用陷阱向管理进程报告属于较少发生的异常情况？ 答：使用轮询以维持对网络资源的实时监控，系统简单并限制通信量。陷阱的中断方式

更灵活、快