# 第二章作业答案



# 第二章要点



### □掌握应用层的基本概念

✓ 应用层的体系结构: C/S模型 、P2P模型

✓ 关键概念: 进程通信、端口号、通信关系

## □掌握典型的应用层协议

✓ DNS: 功能原理、名字空间、域名服务器层次、迭代解析/递归解析、资源记录

✓ HTTP: 功能原理、非持久连接、持久连接(流水线/非流水线)、消息格式

✓ SMTP、POP3: 功能原理、MIME编码

✓ FTP: 功能原理、控制连接、数据连接

✓ TELNET: 功能原理

✓ 应用层协议的熟知端口及对传输层的要求





- 假定某服务器端有一个F字节的文件要发给N个客户端。假设文件传输的瓶颈是各主机的与服务器 之间的吞吐量 u Bps。试计算:
- (1) 按照Client-Server模型分发, 文件分发到所有N个客户端的最短时间;
- (2) 按照P2P模型分发文件,且每个客户端作为对等体,只能在接收完整个文件后才能向其他对等体转发。文件分发到所有N个客户端的最短时间。

#### 答:

- (1)从服务器端考虑,N台主机共需要从服务器得到的数据总量为NF字节。如果服务器能够不停 地以上传速率u向各主机发送数据,一直到各主机都收到文件,则需要时间为NF/u,就是文件分 发到所有客户端的最短时间。
- (2) 传送一次文件所需的时间是F/u。第1次只能传送给1个对等体,第2次能发送给2<sup>1</sup>个对等体,到最后的第n次能发送给2<sup>n-1</sup>个对等体,因此,1+2<sup>1</sup>+2<sup>2</sup>+····+2<sup>n-1</sup>=N,即2<sup>n-1</sup>=N,传输总次数n=log<sub>2</sub>(N+1)

文件分发到N个对等体的最短时间为(log,(N+1))\*F/u。





- 2、 假定你在浏览器上点击一个URL,但这个URL对应服务器Su的IP地址在本地主机上没有缓存,因此需要用DNS进行解析。假定这个解析需要经过本地域名服务器S、根域名服务器Sr、顶级域名服务器St和权威域名服务器Sa。S到Sr、S到St、S到Sa的往返时间都是80ms, Sr、St、Sa之间任意两台服务器的往返时间都是30ms。而从本地主机到Su和到本地域名服务器S的往返时间都是60ms。假定从要访问的网页上只有少量文字(即忽略网页的发送时延)。试问:
- (1) DNS按照迭代解析方式,从点击这个URL开始,到本地主机屏幕出现所访问的网页,要经过多少时延?
- (2) DNS换成递归解析方式,则(1)所求的时延又变为多少?

(提示: 需要考虑DNS解析和网页访问所需的总时间)

答: 将用户主机记作H.

(1) 迭代解析的过程为: H->S, S<->Sr, S<->St, S<->Sa, S->H, 解析IP地址需要的时间:

60+80+80+80=300ms;

建立TCP连接和请求WWW网页需要2×60=120ms。

需要的总时间为300+120=420ms。

(2) 递归解析的过程为: H->S, S->Sr, Sr->St, St->Sa, Sa->St, St->Sr, Sr->S, S->H, 解析IP 地址需要的时间: 60+80+30+30=200ms;

建立TCP连接和请求WWW网页需要2×60=120ms。

需要的总时间为200+120=320ms。





3、简要解释DNS中域(Domain)和区(Zone)的概念,并举例说明它们之间的多种对应情形。

#### 答:

域是DNS树形名字空间中的一颗子树,它包含下面的全部子域,例如edu.cn域包含中国所有的学校子域,bupt.edu.cn是北邮校园网对应的域,包含北邮所有的域名。区是从名字管理的角度来划分,一个区对应一个名字数据库,由一个权威服务器来管理。例如北邮校园网就对应一个区。

域和区的对应有多种情形: 1) 一个域对应一个区,例如北邮域bupt. edu. cn对应一个区,只有一个名字数据库

- 2) 一个域对应多个区,比如某大公司,在不同部门有多个权威服务器,分别管理不同的名字数据库,因此要划分成多个区
- 3) 一个区对应多个下级域,比如某ISP管理一个名字数据库,提供域名分配和管理服务,它的区中包含了多个公司(域)。

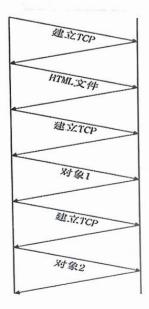




- 4、 网页服务器Su的HTML文件中链接了2个非常小的对象。若忽略这些对象的发送时延,且不考虑 DNS解析的时间(用户主机本地有DNS缓存),从本地主机到Su的往返时间是50ms。试计算用户点击读取这些对象所需的时间,并画出通信过程的图解:
- (1) 非持久HTTP:

#### 答:

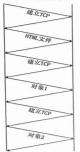
(1) 非持久HTTP: 一个连接只传输一个文件(两次往返: 2\*50=100ms), 先后建立3次连接所需时间=2×50(建立TCP连接和读取HTML文件)+2×(2×50)(读取2个对象)=6×50=300ms。



4、 网页服务器Su的HTML文件中链接了2个非常小的对象。若忽略这些对象的发送时延,且不考虑 DNS解析的时间(用户主机本地有DNS缓存),从本地主机到Su的往返时间是50ms。该计算用户点击读 取这些对象所需的时间,并画出通信过程的图解: (1)非持久HTTP:

答:

(1) 非持久HTTP: 一个连接只传输一个文件 (两次往返: 2\*50=100ms) , 先后建立3次连接 所需时间=2×50 (建立TCP连接和读取HTML文件) +2× (2×50) (读取2个对象)=6×50=300ms。



4、 网页服务器Su的HTML文件中链接了2个非常小的对象。若忽略这些对象的发送时延,且不考虑 DMS解析的时间(用户主机本地有DMS缓存),从本地主机到Su的往返时间是50ms。试计算用户点击读 取这些对象所需的时间,并画出通信过程的图解::

(2) 非流水线机制的持久HTTP:

(3) 流水线机制的持久HTTP。

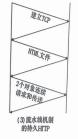
答:

4续

(2) 非流水线机制的持久HTTP: 只需建立一个连接,顺序传输3个文件 所需时间=2×50(建立TCP连接和读取HTML文件) +2×50(读取2个对象)=4×50=200ms。

(3)流水线机制的持久HTTP: 只需一个连接, 先传 输HTML文件, 之后同时2个对象文件 所需时间=2×50(建立TCP连接和读取HTML文件) +50(读取2个对象)=3×50=150ms







5



5、电子邮件应用中有三种方式接收邮件: POP3、IMAP和Webmail, 从传输层服务、端口号、邮件默认保存位置、是否在线读取、是否可建立子文件央、是否可下载邮件、是否需要邮件客户端等多方面总结和比较这三种方式的异同点。

	POP3	IMAP	Webmail
应用层协议	POP3	IMAP	HTTP
传输层协议	TCP	TCP	TCP
服务器端口号	110	143	80
邮件默认保存地点	本地(下载后从服务器删除)	服务器	服务器
是否在线读邮件	否	是	是
是否可以在服务器上建立 子文件央	否	是	是
是否可以下载部分邮件	否	是	是
是否需要安装邮件客户端	是	是	否





6、FTP协议包括两个连接:控制连接和数据连接,这两个连接在一次FTP会话中都是必要的吗?简要说明这两个连接的功能、建立方式、持续时间和应用场合。

#### 答:

在一次FTP会话中,控制连接是必要的,数据连接不一定是必需的。

控制连接建立后,才能开始FTP会话;连接终止,即会话终止,因此控制连接是持久连接;控制连接用于传输客户端发送的FTP命令和服务器的响应,是由客户端发起连接请求。

数据连接只在需要传输文件或者较大量数据时才建立,即显示当前文件列表、上传文件、下载文件时才需要建立数据连接;在文件/数据传输结束后,数据连接即释放,因此是临时连接;数据连接可以由客户端发起,也可以由服务器端发起。





7、一个二进制文件共3006字节长, 若使用Base64编码, 并且每发完50字节就插入一个回车符CR(1字节)和一个换行符LF(1字节)。请问一共发送了多少个字节?

#### 答:

文件包括的6bit单元数: 3006×8/6=4008个6bit单元。每个6bit转换为一个8bit单元,因此转换为Base64编码后该文件有4008×8/8=4008字节。

下面考虑分行,4008=80×50+8,最后的8字节也要作为一行来发送,因此共有80+1=81行,每行要插入CR、LF两个字节,总共要插入2×81=162字节。

因此, 总共需要发送4008+162=4170字节。