# CH8-应用层

# 1.掌握应用<mark>进程通信</mark>方式以及<mark>服务进程</mark>工作模式

- 应用进程: 为解决具体应用问题而彼此通信的进程
- 每个应用层协议是为了解决某一类应用问题
- 客户/服务器 (C/S, Client/Server) 方式:
  - 。 客户是服务请求方 (主动请求服务, 被服务)
  - 。 服务器是服务提供方(被动接受服务请求, 提供服务)
  - 。 C/S方式可以是面向连接的, 也可以是无连接的:
    - 面向连接时, C/S通信关系一旦建立, 通信就是**双向**的, **双方地位平等**,都可发送和接收数据
- 浏览器/服务器(B/S, Browser/Server)方式: C/S的特例,客户软件改为浏览器
  - 采取浏览器请求、服务器响应的工作模式
  - **用户界面**完全通过**Web浏览器**实现,一部分事务逻辑在前端实现,但主要的事务逻辑在**服务 器端**实现
  - 三层架构:数据层-处理层-表现层



- 。 优势和不足:
  - 界面统一, 使用简单: 只需要安装浏览器软件
  - 易于维护
  - 可扩展性好:采用标准的TCP/IP和HTTP协议
  - 信息共享度高: HTML是数据格式的一个开放标准, 目前大多数流行的软件均支持 HTML
  - 可能面临浏览器兼容性问题
- P2P对等方式
  - 两个进程在通信时并不区分服务的请求方和服务的提供方,平等、对等的通信。每一个P2P 进程既是客户同时也是服务器
- 服务器进程工作方式
  - 循环方式(iterative mode)
    - 一次只运行一个服务进程 ,服务进程按**请求的先后顺序**依次做出响应 (**阻塞方式**)
  - o 并发方式(concurrent mode)
    - 同时运行多个服务进程,
    - 每一个服务进程都对某个特定的客户进程做出响应 (**非阻塞方式**)
- 选取合适的传输服务

## TCP服务:

- 面向连接:用户端和服务器需要建立连接
- 接收和发送进程间的可靠传输
- 流量控制: 发送方不会淹没接收方
- 拥塞控制:网络负载过高时限制发送方发送
- 不提供: 延迟保证, 最小带宽保证

# UDP服务:

- 接收和发送进程间的不可靠传输
- 不提供:连接建立,可靠性、流量 控制、拥塞控制和带宽保证

需要新的传输服务? 怎么办?

# 协议标准 v.s. 私有协议

- o TCP不提供延迟保证和最小带宽保证
- o UDP不提供可靠性、流量控制、拥塞控制和带宽保证

#### 2.掌握<mark>域名系统DNS</mark>基本原理和工作机制

- 域名映射成IP地址,采用了**层次树状结构**的命名方法
- 域名基本要求:各分量之间用小数点(.)隔开,总长不超过255个字符。点"."的个数至少为一个
- 域名注册: 域名管理机构分级负责域名注册。三级域名注册由其所属二级域名机构负责,以此类推。我国的二级域名注册机构为**中国互联网络信息中心(CNNIC)**
- 域名解析
  - 域名服务器:保存关于**域树(domain tree)**的结构和设置信息的服务器程序,称为**名字服务** 器(name server)或**域名服务**器
  - 域名和IP地址**不一定是一一映射**。域名**解析过程对用户透明**
  - **权威名字服务器**:根据本地知识知道一个DNS区的内容,无需查询其他服务器
    - 层次树状结构: 根名字、顶级域名、二级域名、三级域名 (<=3:**本地域名服务器**)
  - 。 **递归解析器**:递归方式运行,用户程序联系域名字服务器

#### • 域名查询

- o 递归查询(recursive query) : 主机进行查询,本地域名服务器向下一步应查询的域名服务器 发出查询请求替递归服务器继续查询
- 。 迭代查询(或循环查询,iterative query) **优先使用**:域名字服务器向根服务器优先迭代,把下一步应查询的域名服务器IP地址告诉本地域名服务器,让本地域名服务器继续
- DNS下使用UDP数据包,端口号53
- DNS**高速缓存**作用:域名服务器广泛使用高速缓存,**生存时间TTL**
- DNS报文的RR (Resource Record) 格式

# DNS资源记录的类型 RR格式: (name, ttl, class, type, value)

- > type=A
  - ▶ name是主机名
  - ▶ value是主机IPv4地址

# > type=CNAME

- ▶ name是某些"规范"名称的别名,例如 www.cs.vu.nl.是主机名papac022.vu.nl.的别名
- ➤ value是IP地址

#### > type=AAAA

- ▶ name是主机名
- ➤ value是主机IPv6地址

## > type=MX

- ▶ name是请求域名
- ➤ value是与请求域名关联的SMTP邮件服务器的 名称

• google.com.	299 IN	AAAA 2a00:1450:4017:804::200e
dip0.connect.de.	86400 IN	A 46.82.174.69
• www.cs.vu.nl.	60 IN	CNAME papac022.vu.nl.

献夕玄统

37

- 根服务器: 共有13套(不是13台机器) 域名为a.rootservers.net m.rootservers.net
  - 目前全球已设置了1000多台镜像根服务器,**就近**找到一个根服务器
  - 每套都可以有多个镜像(mirrored)根服务器,其内容定期与上述对应的根服务器同步 (同步需要一定的时间才能完成)
- DNS遇到的问题:安全问题 , UDP明文传输 , 未加上任何的认证和加密措施 。解决方法: DNSSEC数字签名

•

#### 3.掌握电子邮件系统体系结构及基本工作原理

- 体系结构
  - 用户代理 (user agent) ——邮件客户端
  - 。 传输代理 (message transfer agent) ——邮件服务器
  - 。 电子邮件系统常采用C/S工作模式
  - 。 简单邮件传输协议SMTP(Simple Mail Transfer Protocol)
    - 利用TCP可靠地从客户向服务器传递邮件,使用端口25
    - 3个阶段:连接建立、邮件传送、连接关闭
    - SMTP是一个简单的ASCII协议
    - 不断重复:命令-响应
    - 服务发送的行用"S:" 标识; 客户端发送的行用"C:" 标识
    - SMTP 是一个推协议,需要接收方始终在线
  - 。 最终交付 (邮件访问) 协议
    - POP3 (Post Office Protocol-Version 3),第三版邮局协议 110端口
      - **认证**(Authorization): 处理用户登录的过程
      - **事务处理**(Trnsactions): 用户收取电子邮件,并将邮件标记为删除
      - **更新**(Update):将标为删除的电子邮件删除
      - POP3使用C/S工作方式
    - IMAP: Internet Message Access Protocol, Internet邮件访问协议 **143端口** 
      - 把每个邮件与一个文件夹联系起来
      - 为用户提供了在远程文件夹中**查询邮件**的命令,
      - 维护了IMAP会话的**用户状态信息**

- 具有**允许用户代理获取邮件某些部分**的命令 : 可以避免可能包含如音频或视频片断的大邮件
- Webmail (HTTP) : 基于Web的电子邮件
  - 使用Web作为界面,用户代理就是普通的浏览器
  - 用户及其远程邮箱之间的通信通过HTTP进行

#### 4.掌握万维网WWW系统结构和HTTP协议工作原理

- 统一资源定位器URL: 协议类型+主机名即服务器+端口+路径和文件名
  - ▶ 统一资源定位器URLs (Uniform Resource Locators)
    - 例如: <a href="http://www.tsinghua.edu.cn:80/yxsz.htm">http://www.tsinghua.edu.cn:80/yxsz.htm</a> 院系设置

协议类型  主机名即服务		务器 端口 路径和文件名
名字	用途	实例
http	超文本HTML	http://www.xaut.edu.cn/xxgk/xxjj.htm
https	安全超文本	https://www.overleaf.com/
ftp	FTP	ftp://ftp.xaut.edu.cn
file	本地文件	file:///usr/xaut/prog.c
mailto	发送邮件	mailto:xautmail@xaut.edu.cn
rtsp	流媒体	rtsp://youtube.com/montypython.mpg
sip	多媒体呼叫	sip:eve@advesary.com

55

• 超文本传输协议HTTP:在传输层通常使用**TCP协议**,缺省使用TCP的**80端口** 

。 **无状态协议**,服务器端不保留之前请求的状态信息

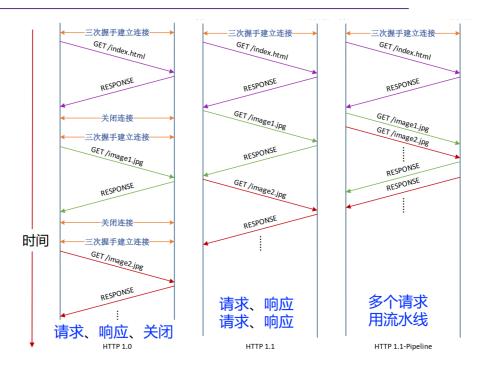
• HTTP 1.0

ÈΙΧΧΙ

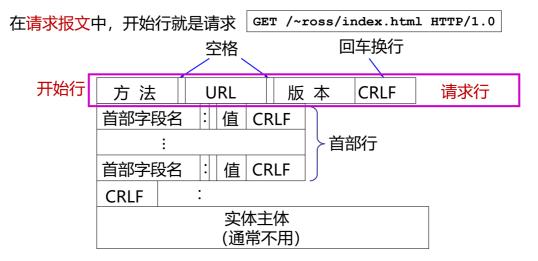


• HTTP/1.0缺省为**非持久连接**每次连接需要经历TCP慢启动阶段

HTTP/1.1缺省为持久连接,支持流水线机制,经历较少的慢启动过程,减少往返时间,降低响应时间



- HTTPS
  - 增加SSL/TLS (TLS 1.2) 层,在TCP之上提供安全机制
- HTTP/2.0
  - 目标:提高带宽利用率、降低延迟
  - 。 增加二进制格式、 TCP多路复用、头压缩、服务端推送等功能
- 报文结构:请求报文
  - 。 开始行、首部行和实体主体



• 报文结构:相应报文

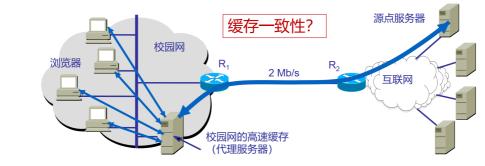
○ 状态行+首部行+实体主体



示例: HTTP/1.1 200 OK <data>

#### 静态/动态

- 静态对象与静态网页:文本,表格,图片,图像和视频等多媒体类型的信息(实现语言:标记语言,如:超文本标记语言HTML,XML,PHP等)字体、颜色和布局等风格类型的信息(实现语言:层叠样式表CSS)
- o 动态对象与动态网页:交互信息,比如,用户注册信息、登录信息等(实现:PHP/JSP等语言+MySQL等数据库)
- 代理服务器:万维网高速缓存(Web cache),它代表浏览器发出 HTTP 请求
  - (1) 浏览器访问服务器时,先与Proxy/高速缓存建立连接,并发出 HTTP 请求报文
  - (2) 若高速缓存已经存放了所请求的对象,则将此对象放入 HTTP 响应报文中返回给浏览器
  - (3) 否则,高速缓存就代表用户浏览器,与源点服务器建立 TCP 连接,并发送 HTTP 请求报文
  - (4) 源点服务器将所请求的对象放在 HTTP 响应报文中返回给校园网的高速缓存
  - (5) 高速缓存收到此对象后,先复制在其本地存储器中,再放在 HTTP 响应报文中返回给用户



7应用层

- Web缓存技术与Web代理
  - 。 询问式策略
    - 客户端在发送的HTTP请求中指定缓存的时间,请求头包含 If-modified-since: <date>
    - 服务器:如果缓存的对象是最新的,在响应时无需包含该对象,响应头包含 HTTP/1.1 304 Not Modified,否则服务器响应HTTP/1.1 200 OK <data>
  - 。 原始服务器明确指令限制缓存某些Web页
    - no-cache
      - 授权访问的web页也禁止缓存
- 安全与隐私: cookie技术

#### 流媒体

类型:点播、直播、实时交互

特性: 时序性约束, 具有一定容错性

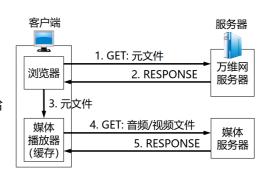
期望: 高清、低延迟、不卡顿

MPEG: 帧内编码帧 I帧、预测帧 P帧、双向帧 B帧, 图像组GOP: 一系列连续IPB组成的画面

浏览器从服务器下载流媒体文件的过程:

# ▶ 浏览器从服务器下载流媒体文件

- 浏览器用户使用 HTTP 的 GET 报文接入到万维网服务器;这个超链指向一个元文件(有音/视频文件的统一资源定位符 URL)
- 万维网服务器把该元文件装入 HTTP 响应报文的 主体,发回给浏览器
- 浏览器调用媒体播放器,把提取出的元文件传输给 媒体播放器
- 媒体播放器使用元文件中的 URL, 向媒体服务器 发送 HTTP 请求报文,要求下载音/视频文件 (如对应的某个GOP)
- 媒体服务器发送 HTTP 响应报文,把音/视频文件 发送给媒体播放器;媒体播放器边下载边解压缩边 播放(通过时间戳同步音频流和视频流)



流式存储媒体的典型下载过程