

Unix系统高级编程

UDP、DNS和HTTP

Unit26

UDP客户机/服务器



UDP协议的基本特征



UDP协议的基本特征

- UDP不提供客户机与服务器的连接
 - UDP的客户机与服务器不必存在长期关系。一个UDP的客户机在通过一个套接字向一个UDP服务器发送了一个数据报之后，马上可以通过同一个套接字向另一个UDP服务器发送另一个数据报。同样，一个UDP服务器也可以通过同一个套接字接收来自不同客户机的数据报
- UDP不保证数据传输的可靠性和有序性
 - UDP的协议栈底层不提供诸如确认、超时重传、RTT估算以及序列号等机制。因此UDP数据报在网络传输的过程中，可能丢失，也可能重复，甚至重新排序。应用程序必须自己处理这些情况



UDP协议的基本特征 (续1)

- UDP不提供流量控制
 - UDP的协议栈底层只是一味地按照发送方的速率发送数据，全然不顾接收方的缓冲区是否装得下
- UDP是记录式传输协议
 - 每个UDP数据报都有一定长度，一个数据报就是一条记录。如果数据报正确地到达了目的地，那么数据报的长度将被传递给接收方的应用进程
 - 发送方逐个数据报地发送，接收方逐个数据报地接收，不存在一次接收部分数据报或多个数据报的可能
- UDP是全双工的
 - 在一个UDP套接字上，应用程序在任何时候都既可以发送数据也可以接收数据



常用函数



接收数据从

- 从指定的地址结构接收数据

```
#include <sys/socket.h>
```

```
ssize_t recvfrom (int sockfd, void* buf, size_t len,  
int flags, struct sockaddr* src_addr,  
socklen_t* addrlen);
```

成功返回实际接收到的字节数，失败返回-1

- *sockfd*: 套接字描述符
- *buf*: 应用程序接收缓冲区
- *len*: 期望接收的字节数



接收数据从 (续1)

- 从指定的地址结构接收数据
 - *flags*: 接收标志, 一般取0, 还可取以下值
 - MSG_DONTWAIT - 以非阻塞方式接受数据
 - MSG_OOB - 接收带外数据
 - MSG_PEEK - 只查看可接收的数据, 函数返回后数据依然留在接收缓冲区中
 - MSG_WAITALL - 等待所有数据, 即不接收到*len*字节的数据, 函数就不返回
 - *src_addr*: 输出数据报发送者的地址结构, 可置NULL
 - *addrlen*: 输入*src_addr*参数所指向内存块的字节数, 输出数据报发送者地址结构的字节数, 可置NULL
- recvfrom函数返回0, 表示接收到一个空数据报(只有IP和UDP包头而无数据内容), 与对方是否关闭套接字无关

接收数据从 (续2)

- 例如
 - ```
char buf[1024];
struct sockaddr_in addrcli = {};
socklen_t addrlen = sizeof (addrcli);
ssize_t rcvd = recvfrom (sockfd, buf, sizeof (buf), 0,
 (struct sockaddr*)&addrcli, &addrlen);
if (rcvd == -1) {
 perror ("recvfrom");
 exit (EXIT_FAILURE);
}
buf[rcvd] = '\0';
printf ("%s\n", buf);
```



# 发送数据到

- 向指定的地址结构发送数据

```
#include <sys/socket.h>
```

```
ssize_t sendto (int sockfd, const void* buf, size_t len,
int flags, const struct sockaddr* dest_addr,
socklen_t addrlen);
```

成功返回实际被发送的字节数，失败返回-1

- *sockfd*: 套接字描述符
- *buf*: 应用程序发送缓冲区
- *len*: 期望发送的字节数



# 发送数据到 (续1)

- 向指定的地址结构发送数据
  - *flags*: 发送标志, 一般取0, 还可取以下值
    - `MSG_DONTWAIT` - 以非阻塞方式发送数据
    - `MSG_OOB` - 发送带外数据
    - `MSG_DONTROUTE` - 不查路由表, 直接在本地网络中寻找目的主机
  - *dest\_addr*: 数据报接收者的地址结构
  - *addrlen*: 数据报接收者地址结构的字节数



# 发送数据到 (续2)

- 例如

```
– char buf[1024];
 gets (buf);
 struct sockaddr_in addr;
 addr.sin_family = AF_INET;
 addr.sin_port = htons (8888);
 addr.sin_addr.s_addr = inet_addr ("192.168.182.48");
 ssize_t sent = sendto (sockfd, buf, strlen (buf) *
 sizeof (buf[0]), 0, (struct sockaddr*)&addr, sizeof (addr));
 if (sent == -1) {
 perror ("send");
 exit (EXIT_FAILURE);
 }
```



# 编程模型



# 编程模型

- 基于UDP协议的无连接编程模型

| 步骤 | 服务器    |             | 客户机         |        | 步骤 |
|----|--------|-------------|-------------|--------|----|
| 1  | 创建套接字  | socket      | socket      | 创建套接字  | 1  |
| 2  | 准备地址结构 | sockaddr_in | sockaddr_in | 准备地址结构 | 2  |
| 3  | 绑定地址   | bind        | ——          | ——     | —— |
| 4  | 接收请求   | recvfrom    | sendto      | 发送请求   | 3  |
| 5  | 发送响应   | sendto      | recvfrom    | 接收响应   | 4  |
| 6  | 关闭套接字  | close       | close       | 关闭套接字  | 5  |

- UDP服务器的阻塞焦点不在accept函数上，而在recvfrom函数上。任何一个UDP客户机通过sendto函数发送的请求数据都可以被recvfrom函数返回给UDP服务器，其输出的客户机地址结构*src\_addr*可直接被用于向客户机返回响应时调用sendto函数的输入*dest\_addr*



# 编程模型 (续1)

- 基于UDP协议的有连接编程模型

| 步骤 | 服务器    |             | 客户机         |        | 步骤 |
|----|--------|-------------|-------------|--------|----|
| 1  | 创建套接字  | socket      | socket      | 创建套接字  | 1  |
| 2  | 准备地址结构 | sockaddr_in | sockaddr_in | 准备地址结构 | 2  |
| 3  | 绑定地址   | bind        | connect     | 建立连接   | 3  |
| 4  | 接收请求   | recvfrom    | send/write  | 发送请求   | 4  |
| 5  | 发送响应   | sendto      | recv/read   | 接收响应   | 5  |
| 6  | 关闭套接字  | close       | close       | 关闭套接字  | 6  |

- UDP的connect函数与TCP的connect函数完全不同，既无三路握手，亦无虚拟电路，而仅仅是将传递给该函数的对方地址结构缓存在套接字对象中。此后收发数据时，可不使用recvfrom/sendto函数，而是使用recv/send或者read/write函数，直接和所连接的对方主机通信



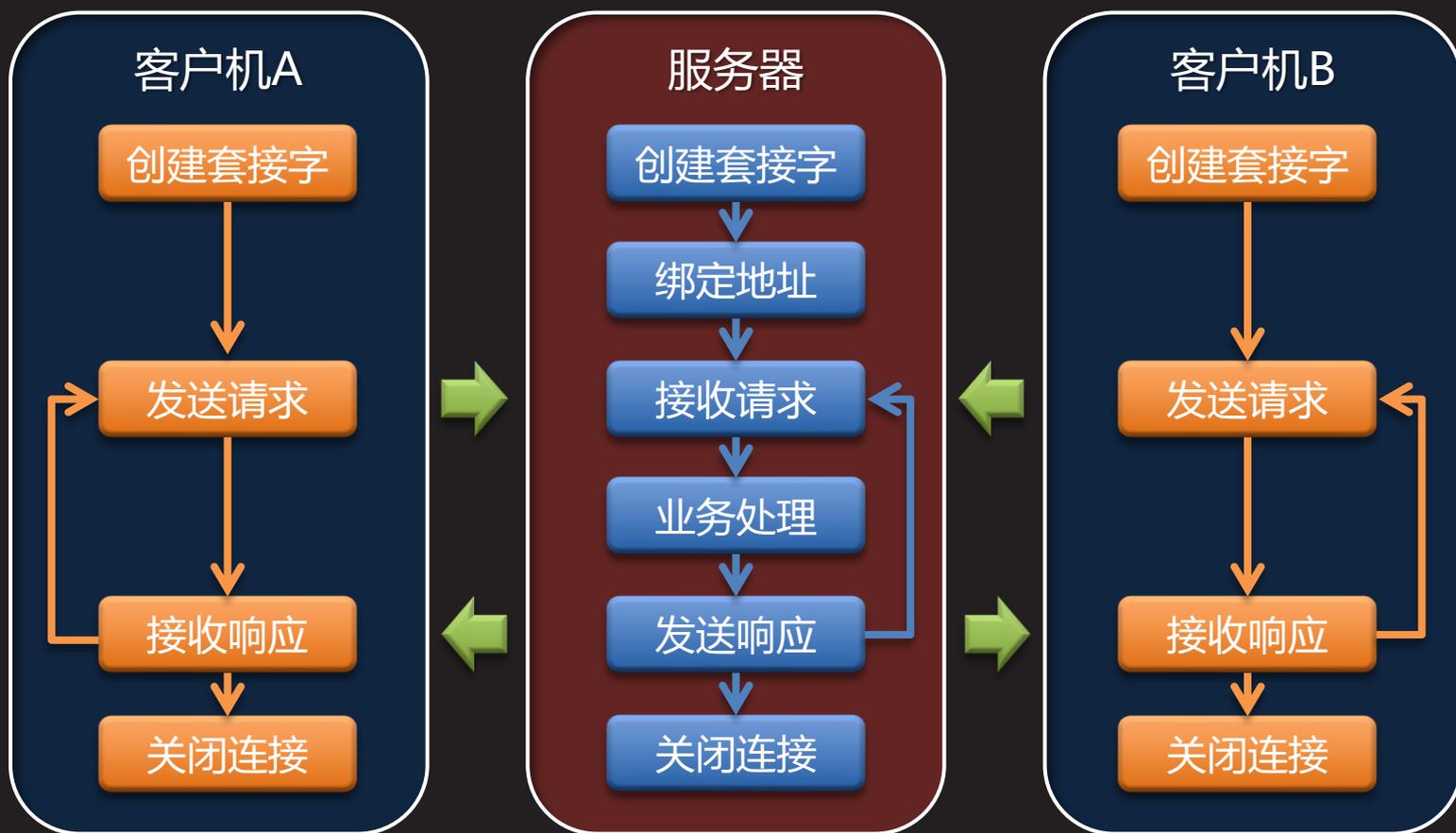
# 服务模型



# 迭代服务

- 基于UDP协议建立通信的客户机和服务器，不需要维持长期的连接。因此UDP服务器在一个单线程中，以循环迭代的方式即可处理来自不同客户机的业务需求

知识讲解



# 基于UDP协议的客户机与服务器

【参见：udpsvr.c、udpcli.c】

- 基于UDP协议的客户机与服务器



# 域名解析和超文本传输协议

---



# 域名解析



# 域名和域名服务

- 域名是互联网上某台计算机或计算机组的名称，用于在数据传输时标识计算机的电子方位
  - 域名通常由一串用点分隔的名字组成，其中包含主机名、组织名和一系列由两到三个字母组成的后缀，表示组织的类型、国家或地区。如： news.buaa.edu.cn
- 域名服务(Domain Name Server, DNS)是一种程序，它维护一张域名及相应IP地址的映射表，以提供根据主机域名获取其IP地址的域名解析服务
  - 当一台计算机向其域名服务器发出域名解析请求时，如果可以解析，则返回解析结果，否则向上级域名服务器发出解析请求，如果可以解析，则返回解析结果，否则继续向上级域名服务器发出解析请求，以此类推，直至解析为止



# gethostbyname

- 根据主机域名，查询DNS服务器，获取其IP地址等信息

– #include <netdb.h>

```
struct hostent* host = gethostbyname (
 "www.tmooc.cn");
```

– hostent

|             |               |            |
|-------------|---------------|------------|
| h_name      | -> xxx\0      | - 正式主机名    |
| h_aliases   | -> ***...NULL | - 别名表      |
| h_addrtype  | == AF_INET    | - 地址类型     |
| h_length    | == 4          | - 地址字节数    |
| h_addr_list | -> ***...NULL | - 地址表      |
|             | +->in_addr    | - IPv4地址结构 |



# 根据主机域名获取其IP地址

【参见：dns.c】

- 根据主机域名获取其IP地址



# 超文本传输协议

---

# 统一资源定位符

- 在互联网上，每个资源都有统一且唯一的地址，该地址被称为统一资源定位符，即URL (Uniform Resource Locator)，其一般格式为
  - protocol://hostname[:port][/path][?query][#fragment]
    - protocol: 协议，如：http、https、ftp等
    - hostname: 主机域名或IP地址，如：news.buaa.edu.cn
    - port: 端口号，默认为80
    - path: 路径，如：/index.html
    - query: 查询参数，如：str=abc
    - fragment: 页内锚点，如：a1
  - 例如
    - <http://news.buaa.edu.cn:80/index.html?str=abc#a1>



# HTTP请求

- 当浏览器向Web服务器发出请求时，它向服务器传递一个数据块，即HTTP请求，由以下三部分组成
  - 方法行
    - GET / HTTP/1.0
  - 请求头
    - Host: www.tmooc.cn
    - Accept: text/html
    - User-Agent: Mozilla/5.0
    - Connection: Keep-Alive
  - 请求体
    - username=minwei&password=123456...
- HTTP请求包含多行文本，每行以回车符(\r)+换行符(\n)结束，请求头和请求体之间以空行隔开



# HTTP响应

- 当Web服务器处理完来自浏览器的HTTP请求，会向其返回一个数据块，即HTTP响应，由以下三部分组成
  - 状态行
    - HTTP/1.0 200 OK
  - 响应头
    - Date: Sat, 29 Aug 2020 14:08:16 GMT
    - Content-Type: text/html
    - Content-Length: 8192
    - Connection: Keep-Alive
  - 响应体
    - <!DOCTYPE html>...
- HTTP响应包含多行文本，每行以回车符(\r)+换行符(\n)结束，响应头和响应体之间以空行隔开



# 下载指定URL的页面内容

【参见：<http.c>】

- 下载指定URL的页面内容



# 总结和答疑

