# 网络通信

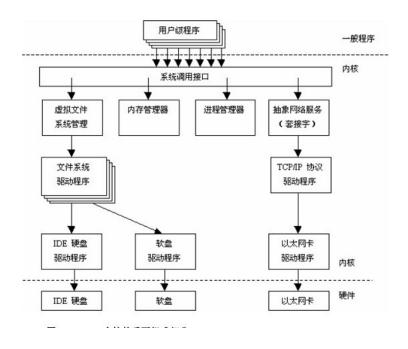
2022年3月11日

# 1 Linux 基础知识

# 1.1 linux 内核

内核是操作系统的核心,具有很多最基本功能,它负责管理系统的进程、内存、设备驱动程序、文件和网络系统,决定着系统的性能和稳定性。

Linux 内核由如下几部分组成:内存管理、进程管理、设备驱动程序、 文件系统和网络管理等。如图所示:



其中系统调用接口: SCI 层提供了某些机制执行从用户空间到内核的函数调用。

# 1.2 Linux 远程登录

Linux 系统中是通过 ssh 服务实现的远程登录功能, 默认 ssh 服务端口号为 22。

安装 ssh: yum install ssh

启动 ssh: service sshd start

登录远程服务器: ssh -p 50022 my@127.0.0.1

输入密码: my@127.0.0.1: (-p 后面是端口, my 是服务器用户名, 127.0.0.1 是服务器 ip)

回车输入密码即可登录。

# 1.3 Linux 进程

在 Linux 系统中,能够同时运行多个进程, Linux 通过在短的时间间隔内轮流运行这些进程而实现"多任务"。这一短的时间间隔称为"时间片",让进程轮流运行的方法称为"进程调度",完成调度的程序称为调度程序。

Linux 中常见的进程间通讯机制有信号、管道、共享内存、信号量和套接字等。

#### 1.3.1 相关命令

可以使用 \$ps 命令来查询正在运行的进程, 比如 \$ps -e、-o pid,-o comm,-o cmd,

其中-e 表示列出全部进程, -o pid,-o comm,-o cmd 分别表示需要 PID, COMMAND, CMD 信息。

三个信息的意义依次为: PID(process IDentity) 是每一个进程的身份(唯一), 是一个整数, 进程也可以根据 PID 来识别其他的进程; COMMAND 是这个进程的简称; CMD 是进程所对应的程序以及运行时所带的参数。

#### 1.3.2 Linux 进程的产生

当计算机开机的时候,内核 (kernel) 只建立了一个 init 进程。Linux 内核并不提供直接建立新进程的系统调用。其他所有进程都是 init 进程通过

fork 机制建立的。

fork 表示: 新的进程要通过老的进程复制自身得到,它是一个系统调用。进程存活于内存中。每个进程都在内存中分配有属于自己的一片空间 (address space)。当进程 fork 的时候, Linux 在内存中开辟出一片新的内存 空间给新的进程,并将老的进程空间中的内容复制到新的空间中,此后两个进程同时运行。

老进程成为新进程的父进程 (parent process),而相应的,新进程就是老的进程的子进程 (child process)。一个进程除了有一个 PID 之外,还会有一个 PPID(parent PID) 来存储的父进程 PID。如果我们循着 PPID 不断向上追溯的话,总会发现其源头是 init 进程。所以说,所有的进程也构成一个以 init 为根的树状结构。

### 1.3.3 Linux 进程的消失

当子进程终结时,它会通知父进程,并清空自己所占据的内存,并在内核里留下自己的退出信息 (exit code,如果顺利运行,为 0;如果有错误或异常状况,为 >0 的整数)。在这个信息里,会解释该进程为什么退出。

父进程在得知子进程终结时,有责任对该子进程使用 wait 系统调用。 这个 wait 函数能从内核中取出子进程的退出信息,并清空该信息在内核中 所占据的空间。

但是,如果父进程早于子进程终结,子进程就会成为一个孤儿 (orphand) 进程。孤儿进程会被过继给 init 进程, init 进程也就成了该进程的父进程。init 进程负责该子进程终结时调用 wait 函数。

注意:在 Linux 中,线程只是一种特殊的进程。多个线程之间可以共享内存空间和 IO 接口。所以,进程是 Linux 程序的唯一的实现方式。

# 1.4 Linux 线程

需要头文件:

#include <pthread.h>

CMakeList.txt 中需要加入如下内容来添加链接库:

find\_package(Threads)

target link libraries ( ··· \$CMAKE THREAD LIBS INIT)

# 1.4.1 pthread\_create 函数

#### 函数概述:

- 功能:
- 返回值:
- 范围限制:
- 注意:

#### 函数声明:

•

使用示例:

int pthread\_create(pthread\_t \*thread, const pthread\_attr\_t \*attr, void \*(\*start\_routine)(void\*), void \*arg);

# 1.5 Linux 内存管理

了让有限的物理内存满足应用程序对内存的大需求量, Linux 采用了称为"虚拟内存"的内存管理方式。Linux 将内存划分为容易处理的"内存页"(对于大部分体系结构来说都是 4KB)。Linux 包括了管理可用内存的方式,以及物理和虚拟映射所使用的硬件机制。

# 1.6 Linux 文件系统

Linux 系统能支持多种目前流行的文件系统,如 EXT2、EXT3、FAT、FAT32、VFAT 和 ISO9660。

Linux 下面的文件类型主要有:

- 1) 普通文件: C 语言元代码、SHELL 脚本、二进制的可执行文件等。 分为纯文本和二进制;
  - 2) 目录文件: 目录, 存储文件的唯一地方;
  - 3) 链接文件: 指向同一个文件或目录的的文件;
- 4) 设备文件:与系统外设相关的,通常在/dev 下面。分为块设备和字符设备;

- 5) 管道 (FIFO) 文件: 提供进程之间通信的一种方式;
- 6) 套接字 (socket) 文件: 该文件类型与网络通信有关;

可参考: https://www.linuxprobe.com/linux-system-structure.html

# 1.7 Linux 防火墙

# 1.7.1 常用命令

• 启动: systemctl start firewalld

• 重启: systemctl restart firewalld

• 停止: systemctl stop firewalld

• 重新加载: firewall-cmd -reload

• 查看 firewalld 的运行状态:

firewall-cmd —state

• 取消开放 https 服务,即禁止 https 服务: firewall-cmd -zone=drop -remove-service=https

• 开放 22 端口:

firewall-cmd -zone=drop -add-port=22/tcp

• 取消开放 22 端口:

firewall-cmd -zone=drop -remove-port=22/tcp

• 开放两个端口:

firewall-cmd-zone = drop-add-port = 8080-8081/tcp

• 查询 drop 区域开放了哪些端口:

firewall-cmd -zone=drop -list-ports

• 其他常用命令:

允许 icmp 协议流量,即允许 ping:

firewall-cmd -zone=drop -add-protocol=icmp

取消允许 icmp 协议的流量,即禁 ping:

firewall-cmd -zone=drop -remove-protocol=icmp

查询 drop 区域开放了哪些协议:

firewall-cmd -zone=drop -list-protocols

将原本访问本机 888 端口的流量转发到本机 22 端口:

firewall-cmd -zone=drop -add-forward-port =port=888:proto=tcp:toport=22

# 2 socket 基础

# 2.1 socket 通信的概念

套接字,运行在计算机中的两个程序通过 socket 建立起一个通道,数据在通道中传输。套接字可以看成是两个网络应用程序进行通信时,各自通信连接中的端点,这是一个逻辑上的概念。它是网络环境中进程间通信的API(应用程序编程接口)(是 IP 地址和端口结合)。

socket 把复杂的 TCP/IP 协议族隐藏了起来,只要用好 socket 相关的 函数,就可以完成网络通信。

# 2.2 socket 的分类

socket 提供了流(stream)和数据报(datagram)两种通信机制,即流 socket 和数据报 socket。

流 socket 基于 TCP 协议,是一个有序、可靠、双向字节流的通道,传输数据不会丢失、不会重复、顺序也不会错乱。类似于打电话。

数据报 socket 基于 UDP 协议,不需要建立和维持连接,可能会丢失或错乱。UDP 不是一个可靠的协议,对数据的长度有限制,但是它的速度比较高。类似于短信。

在实际开发中,数据报 socket 的应用场景极少。

# 2.3 socket 通信的过程

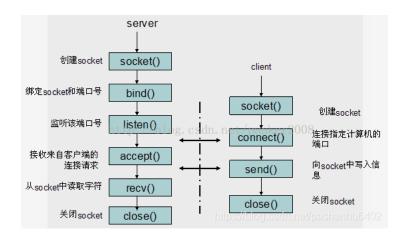
#### 2.3.1 服务端

- 创建服务端的 socket。socket()
- 把服务端指定的用于通信的 ip 地址和端口绑定到 socket 上。bind()

- 把 socket 设置为监听模式,以监听用户请求。listen()
- 接受客户端的连接。accept()
- 与客户端通信,接收客户端发过来的报文后,回复处理结果。send()/recv()
- 不断的重复上一步步,直到客户端断开连接。
- 关闭 socket, 释放资源。close()

# 2.3.2 客户端

- 创建客户端的 socket。socket()
- 向服务器发起连接请求。connect()
- 与服务端通信,发送一个报文后等待回复,然后再发下一个报文。send()/recv()
- 不断的重复上一步,直到全部的数据被发送完。
- 关闭 socket, 释放资源。close()



#### 2.4 Socket

在 Linux 系统中,一切输入输出设备皆文件。而 socket 本质上可以视为一种特殊的文件,即通信的实现,因此 socket 的通信过程也可以理解为通过"打开 open -> 读写 write/read -> 关闭 close"模式的操作过程。

#### 注意:

- a. 客户端有一个 socket,是用于发送报文的 socket;而服务端有两个 socket,一个是用于监听的 socket,还有一个就是客户端连接成功后,由 accept 函数创建的用于与客户端收发报文的 socket。
- b. socket 是系统资源,操作系统打开的 socket 数量是有限的,在程序 退出之前必须关闭已打开的 socket,就像关闭文件指针一样,就像 delete 已 分配的内存一样,极其重要。
- c. 关闭 socket 的代码不能只在 main 函数的最后,那是程序运行的理想状态,还应该在 main 函数的每个 return 之前关闭。
- d. socket 类型的 servaddr 的地址的强制转换, (struct sockaddr \*)&servaddr。

# 2.5 Socket 主要参数及结构体

#### 2.5.1 socket 函数返回的值

返回值称为 socket 描述符 (socket descriptor), 其本质是一个文件描述符, 是一个整数。把它作为参数, 通过它来进行一些读写操作。

0表示标准输入,1表示标准输出,2表示标准错误。

注意: 默认创建的 socket 是主动连接的。

#### 2.5.2 有关定义

- 大端模式、小端模式:"大端"和"小端"表示多字节值的哪一端存储 在该值的起始地址处;小端存储在起始地址处,即是小端字节序;大端 存储在起始地址处,即是大端字节序。
  - a. 大端字节序 (Big Endian): 最高有效位存于最低内存地址处,最低有效位存于最高内存处; b. 小端字节序 (Little Endian): 最高有效位存于最高内存地址,最低有效位存于最低内存处。
- 网络字节序 NBO: 网络字节序是大端字节序。在进行网络传输的时候, 发送端发送的第一个字节是高位字节。
- 主机字节序 HBO: 不同的机器 HBO 不相同,与 CPU 的设计有关,数据的顺序是由 CPU 决定的,而与操作系统无关。不同体系结构的

机器之间不能直接通信,所以要转换成一种约定的顺序,也就是网络字节顺序。存在专门的函数来进行二者的转换。

- 转换函数命名规则: h 主机、n 是网络字节序, to 是转换为, s 是短型数据, l 是长型。
- 命名规则:

socket 字符: sockfd 客户端, listenfd 服务端;

网络地址: clientaddr 客户端, servaddr 服务端;

char \*h\_name; //主机名,即官方域名

• 待添加

#### 2.5.3 struct hostent\* h

域名和网络地址结构体: struct hostent {

char \*\*h\_aliases; //主机所有别名构成的字符串数组,同一 IP 可绑定多个域名

int h\_addrtype; //主机 IP 地址的类型, AF\_INET(ipv4)、AF\_INET6 (ipv6)

int h\_length; //主机 IP 地址长度,IPV4 为 4,IPV6 为 16。 char \*\*h\_addr\_list; //主机的 ip 地址,虽然为 char 形式,但以网络字节序格式存储,可以通过 memcpy 互相拷贝。

**}**;

注意: a. 通常用于客户端已知对方 ip 情况下获得对方网络其他信息。

- b. 与下面的结构体一样, 定义时指的是哪个端, 其内数据就指哪个端。
- c. 具有预定义参数: # define h\_addr h\_addr\_list[0]
- d. 主要用于客户端存入端口和 ip 地址信息, 然后通过 h\_addr 来将信息传递给网络地址结构体 sin\_addr。

#### 操作函数

• \*gethostbyname(const char \*name);

用于客户端指定服务端的 ip 地址,详见后文函数介绍,注意参数为 char 类型的常量。成功执行该函数后结构体内各变量均可获得。

• 新型网路地址转化函数 inet\_pton 和 inet\_ntop:

这两个函数是随 IPv6 出现的函数,对于 IPv4 地址和 IPv6 地址都适用,函数中 p 和 n 分别代表表达(presentation)和数值(numeric)。地址的表达格式通常是 ASCII 字符串,数值格式则是存放到套接字地址结构的二进制值。

int inet\_pton(int family, const char \*strptr, void \*addrptr); //将点分十进制的 ip 地址转化为用于网络传输的数值格式

返回值: 若成功则为 1, 若输入不是有效的表达式则为 0, 若出错则 为-1。

const char \* inet\_ntop(int family, const void \*addrptr, char \*strptr, size\_t len); //将数值格式转化为点分十进制的 ip 地址格式

返回值: 若成功则为指向结构的指针, 若出错则为 NULL。

其中: family 即主机 IP 地址的类型参数。

# 2.5.4 struct sockaddr\_in servaddr

表示地址信息的数据结构(体),存放了目标地址和端口。与结构体 sockaddr 把目标地址和端口信息混在一起了不同,其把 port 和 addr 分开储存在两个变量中。

```
struct sockaddr_in
{
    sa_family_t sin_family; //协议族, 在 socket 编程中只能是
AF_INET。
    unit16_t sin_port; //16 位的 TCP/UDP 端口号。
    struct in_addr sin_addr; //32 位 IP 地址
    char sin_zero[8]; //不使用。
}
其中:
struct in_addr
{
```

```
in_addr_t s_addr; //32 位 IP v4 地址。
(可表示为: servaddr.sin_addr.s_addr)
}
```

#### 操作函数

• inet\_addr(): 将十进制 IP 地址字符串转为网络二进制数字 (网络字节序), 返回的 IP 地址是网络字节序的。

```
(const char—-> in_addr_t)(ascii to network)
```

• inet\_ntoa(): 将网络二进制数字 (网络字节序) 转为十进制 IP 地址字 符串。

```
(in_addr—->const char)(network to ascii)
```

- inet\_aton(): 将十进制 IP 地址字符串转为网络二进制数字 (网络字节序),与 inet\_addr 的区别是,结果不是作为返回值,而是保存形参 inp 所指的 in\_addr 结构体中 (前者需要保存到 in\_addr\_t 变量中)。
   函数原型: int inet\_aton(cont char\* cp, struct in\_addr\_t \*inp)
   (const char—-> in\_addr)(ascii to network)
- htons()、htonl() 作用是将端口号由主机字节序转换为网络字节序的整数值。前者针对的是 16 位的 (short)、后者针对的是 32 位的 (long)。
   (int to in\_addr\_t)(host to net)
   (不一定是 in\_addr\_t, 满足要求的字符即可, 例如 unit16\_t)
- 与 htonl() 和 htons() 作用相反的两个函数是: ntohl() 和 ntohs()。
   (net to host)
- 应用:
  - a. 服务端绑定 (自身的)IP 地址:

servaddr.sin\_addr.s\_addr = inet\_addr("192.168.149.129"); // 指定ip 地址

servaddr.sin\_addr.s\_addr = htonl(INADDR\_ANY); // 本主机的任意 ip 地址。在实际开发中,采用任意 ip 地址的方式比较多。

- 注意: htons() 的参数为 int 型的无符号短整形数, 若用 argv[] 来传递, 需要强制转换类型函数 atoi()。同理 htonl()。
- 注意:其中 sin\_addr 和 sin\_port 的字节序都是网络字节序,而 sin\_family 不是。因为前者是从 IP 和 UDP 协议层取出来的数据,是直接和网络相关的。但 sin\_family 域只是内核用来判断 struct sockaddr\_in 是存储的什么类型的数据,且永远不会被发送到网络上,所以可以使用主机字节序来存储。
- 注意:不论是那个端的程序采用, servaddr 指的是哪个端,端口、IP 地址就是哪个端。

注意:通常服务器在启动的时候都会绑定一个众所周知的地址(如 ip 地址 + 端口号),用于提供服务,客户就可以通过它来接连服务器;而客户端就不用指定,有系统自动分配一个端口号和自身的 ip 地址组合。这就是为什么通常服务器端在 listen 之前会调用 bind(),而客户端就不会调用,而是在 connect() 时由系统随机生成一个。

## 2.6 客户端服务端函数

以下为几种常用的接口函数:

#### 2.6.1 socket 函数

- 功能:用于创建一个新的 socket。对应于普通文件的打开操作。
- 返回值:成功则返回一个 socket 描述符,失败返回-1,错误原因存于 errno 中。
- 范围限制: 客户端、服务端。
- 注意: 无。

# 函数声明:

int socket (int domain, int type, int protocol);

• domain: 协议域,又称协议族 (family)。协议族决定了 socket 的地址 类型,在通信中必须采用对应的地址。

AF\_INET: 决定了要用 ipv4 地址 (32 位的) 与端口号 (16 位的) 的组合;

AF\_UNIX: 决定了要用一个绝对路径名作为地址。

• type: 指定 socket 类型。

流式 socket (SOCK\_STREAM) 是一种面向连接的 socket, 针对于面向连接的 TCP 服务应用。数据报式 socket (SOCK\_DGRAM) 是一种无连接的 socket, 对应于无连接的 UDP 服务应用。

• protocol: 指定协议。

常用协议有 IPPROTO\_TCP、IPPROTO\_UDP、IPPROTO\_STCP、IPPROTO\_TIPC等,分别对应 TCP 传输协议、UDP 传输协议、STCP传输协议、TIPC传输协议。

注意为 0 则与 type 相匹配,与 type 不能随意匹配。

• 正常情况,第一个参数只能填 AF\_INET,第二个参数只能填 SOCK\_STREAM, 第三个参数只能填 0。

使用示例: int sockfd = socket(AF\_INET,SOCK\_STREAM,0))

# 2.6.2 send 函数

- 功能:把数据通过 socket 发送给对端。
- 返回值:函数返回已发送的字符数。出错时返回-1,错误信息 errno 被标记。
- 范围限制: 客户端、服务端。
- 注意: 就算是网络断开,或 socket 已被对端关闭, send 函数不会立即报错,要过几秒才会报错。如果 send 函数返回的错误(<=0),表示通信链路已不可用。

# 函数声明:

ssize\_t send(int sockfd, const void \*buf, size\_t len, int flags);

- sockfd: 已建立好连接的客户端socket。
- buf: 需发送数据的内存地址。
- len: 需发送数据的长度。
- flags: 填 0, 其他数值意义不大。
  - MSG CONFIRM: 用来告诉链路层。
  - MSG\_DONTROUTE: 不要使用网关来发送数据, 只发送到直接连接的主机上。通常只有诊断或者路由程序会使用, 这只针对路由的协议族定义的, 数据包的套接字没有。
  - MSG\_DONTWAIT: 启用非阻塞操作,如果操作阻塞,就返回 EAGAIN 或 EWOULDBLOCK。
  - MSG EOR: 当支持 SOCK SEQPACKET 时,终止记录。
  - MSG\_MORE: 调用方有更多的数据要发送。这个标志与 TCP 或者 udp 套接字一起使用。
  - MSG\_NOSIGNAL: 当另一端中断连接时,请求不向流定向套接字上的错误发送 SIGPIPE,EPIPE 错误仍然返回。
  - MSG\_OOB: 在支持此概念的套接字上发送带外数据(例如,SOCK\_STREAM 类型); 底层协议还必须支持带外数据。

使用示例: iret=send(sockfd,buffer,strlen(buffer),0);

# 2.6.3 recv 函数

- 功能:接收对方 socket 发送过来的数据。
- 返回值:函数返回已接收的字符数。出错时返回-1,失败时不会设置 errno 的值。
- 范围限制: 客户端、服务端。

• 注意:如果 socket 的对端没有发送数据, recv 函数就会等待,如果对端发送了数据,函数返回接收到的字符数。出错时返回-1。如果 socket 被对端关闭,返回值为 0。如果 recv 函数返回的错误(<=0),表示通信通道已不可用。

#### 函数声明:

ssize\_t recv(int sockfd, void \*buf, size\_t len, int flags);

- sockfd: 为已建立好连接的客户端socket。
- buf: 用于接收数据的内存地址。
- len: 接收数据的长度,不能超过 buf 的大小,否则内存溢出。
- flags: 填 0, 其他数值意义不大。同上。

使用示例: iret=recv(sockfd,buffer,sizeof(buffer),0);

# 2.6.4 gethostbyname() 函数

#### 函数概述:

- 功能: 把 ip 地址或域名转换为 hostent 结构体表达的地址。
- 返回值:如果成功,返回一个 hostent 结构指针,失败返回 NULL。
- 范围限制:客户端。
- 注意: 只要地址格式没错,一般不会返回错误。失败时不会设置 errno 的值。

# 函数声明:

struct hostent \*gethostbyname(const char \*name);

• name: 域名或者主机名, 例如"192.168.1.3"、"www.freecplus.net" 等。

使用示例: struct hostent \*h = gethostbyname(argv[1])

#### 2.6.5 connect 函数

#### 函数概述:

- 功能:客户端通过调用 connect 函数来建立客户端 socket 与服务器的 连接。
- 返回值:成功则返回 0,失败返回-1,错误原因存于 errno 中。
- 范围限制: 客户端。
- 注意:如果服务端的地址错了,或端口错了,或服务端没有启动,connect 一定会失败。

#### 函数声明:

int connect(int sockfd, const struct sockaddr \*addr, socklen\_t addrlen);

- sockfd: 客户端 socket。
- \*addr: 服务端的网络地址 (注意const struct sockaddr \* 类型, 需要 强制转换)。
- addrlen: 服务端网络地址的长度 (addr 结构体的大小)。

使用示例:connect(sockfd, (struct sockaddr\*)&servaddr,sizeof(servaddr))

#### 2.6.6 bind 函数

- 功能: 服务端把自身用于通信的地址和端口绑定到 socket 上。
- 返回值:成功则返回 0,失败返回-1,错误原因存于 errno 中。
- 范围限制: 服务端。
- 注意:如果绑定的地址错误,或端口已被占用,bind 函数一定会报错, 否则一般不会返回错误。

# 函数声明:

int bind(int sockfd, const struct sockaddr \*addr, socklen\_t addrlen);

- sockfd: 服务端 socket。
- \*addr: 服务端的网络地址。(const struct sockaddr \* 类型的指针,需要使用强制类型转换。指向要绑定给 sockfd 的协议地址。存放了服务端用于通信的地址和端口)。
- addrlen: 服务端网络地址的长度。

使用示例: bind(listenfd,(struct sockaddr\*)&servaddr,sizeof(servaddr));

#### 2.6.7 listen 函数

# 函数概述:

- 功能: 用于把主动连接 socket 变为被动连接的 socket, 使得这个 socket 可以接受其它 socket 的连接请求, 从而成为一个服务端的 socket。调用之后, 服务端的 socket 就可以调用 accept 来接受客户端的连接请求。
- 返回值: 0-成功, -1-失败, 错误原因存于 errno 中。
- 范围限制: 服务端。
- 注意: listen 函数一般不会返回错误。

#### 函数声明:

int listen(int sockfd, int backlog);

- sockfd: 服务端已经被 bind 过的 socket。
- backlog: 这个参数涉及到一些网络的细节,比较麻烦,填 5、10 都行, 一般不超过 30。

使用示例: listen(listenfd,5);

# 2.6.8 accept 函数

#### 函数概述:

- 功能:用于服务端接受客户端的连接。
- 返回值: 成功则返回 0, 失败返回-1, 错误原因存于 errno 中。
- 范围限制: 服务端。
- 注意:
- a. 函数在等待的过程中,如果被中断或其它的原因,函数返回-1,表示失败,如果失败,可以重新 accept。
  - b. 函数等待客户端的连接,如果没有客户端连上来,它就一直等待,这种方式称之为阻塞。
  - c. 函数等待到客户端的连接后,创建一个新的 socket, 函数返回值就 是这个新的 socket, 服务端使用这个新的 socket 和客户端进行报文的 收发。

#### 函数声明:

int accept(int sockfd,struct sockaddr \*addr,socklen t \*addrlen);

- sockfd: 服务端已经被 listen 过的 socket。
- addr: 客户端的网络地址 (const struct sockaddr\*)。如果不需要客户端的地址,可以填 0。也可以先定义一个空的客户端地址,然后填进去。
- addrlen:客户端网络地址长度,如果 addr 为 0, addrlen 也填 0。

使用示例:clientfd=accept(listenfd,(struct sockaddr\*)&clientaddr,(socklen\_t\*)&socklen);

#### 2.6.9 附注: 计算大小函数、运算符

#### sizeof 运算符

- 参数可以是数组、指针、类型、对象、函数等。
- 功能是获得保证能容纳实现所建立的最大对象的字节大小。

- 不能用来返回动态分配的内存空间的大小。
- 返回值为 int 类型,大小与空间大小有关,跟对象、结构、数组所存储的内容没有关系。
- 内容区分为指针时,指的是存储该指针所用的空间大小(存储该指针的地址的长度,是长整型,应该为4),而对于数组名字,则返回数组大小。

#### strlen 函数

- 参数必须是字符型指针(char\*)(数组名视为指针)。
- 功能是返回字符串的长度。
- 可以返回动态内存空间大小。
- 返回值为 int 类型,大小与存储的数据内容有关,与空间的大小和类型无关。
- 不区分内容是数组还是指针,就读到
  - 0 为止返回长度。且不把
  - 0 计入字符串的长度。

# 2.6.10 附注: 开辟空间函数、运算符

#### memset 函数

- 声明: void \*memset(void \*str, int c, size t n)
  - str: 指向要填充的内存块。
  - c: 为每个字节所赋的值。该值以 int 形式传递, 但是函数在填充 内存块时是使用该值的无符号字符形式。默认 0。
  - n: 内存块大小,单位是字节。
- 特点:
  - 它是以字节为单位进行赋值的。

- 用 memset 对非字符型数组赋初值是不可取的,因为初值并不是数字,而是对应的 ASCII 码,会造成初始数值改变。(0 不受影响)
- 可以说是初始化内存的"万能函数", 在统一赋值时比较适合。一般跟 sizeof 一起使用。
- 通常是给数组或结构体进行初始化。一般的变量如 char、int、float、double 等类型的变量直接初始化即可,没有必要用 memset。
- 使用示例: memset(str, 0, sizeof(str));

#### malloc 函数

- 声明: extern void \*malloc(unsigned int num\_bytes);
  - num\_bytes: 内存块大小。
- 特点:
  - 需要自己计算字节数。
  - 返回指向被分配内存空间的指针,本身无类型,需要强转成指定 类型的指针。
  - 只管分配内存,不进行初始化,所以新内存中值是随机的。
  - 当内存不再使用的时候,应使用 free()函数将内存块释放掉。申请后不释放就是内存泄露。一般跟 sizeof 一起使用。
- 使用示例: p=(int\*)malloc(sizeof(int)\*128);

## new 运算符

- 声明: 无
- 特点:
  - new 返回指定类型的指针。
  - new 可以自动计算所需要的大小。
  - 会进行初始化。
  - 开辟新空间用。
- 使用示例: p=new int;

# 2.6.11 附注:字符串复制函数

# memcpy 函数

- 声明: void \*memcpy(void \*str1, const void \*str2, size\_t n)
  - str1: 指向用于存储复制内容的目标数组,类型强制转换为 void\* 指针。
  - str2: 指向要复制的数据源,类型强制转换为 void\* 指针。
  - n: 要被复制的字节数。

#### • 特点:

- 可以用来拷贝任何数据类型的对象。
- 可以指定拷贝的数据长度(n 来指定)。
- 会完整的复制 n 个字节, 不会因为遇到字符串结束' 0' 而结束。
- 使用示例: memcpy(b,a,sizeof(b)) (b<a)

# strcpy 函数

- 声明: char\* strcpy(char\* dest, char\* src)
  - dest: 待被复制的数组指针
  - str2: 要复制的字符串。

### • 特点:

- 只用于字符串复制,并且它不仅复制字符串内容之外,还会复制字符串的结束符。
- 复制过程遇到字符串结束' 0'结束。
- 使用示例: p=new int;

# 2.6.12 附注: sprintf() 函数

int sprintf(char \*str, const char \*format, ...);

用途: 把结果输出到指定的字符串中。

str - 这是指向一个字符数组的指针,该数组存储了要写入的字符串。 format - 这是字符串,包含了要被写入到字符串 str 的文本。与之后参数一起使用,类似于格式化输出中%d、%f 之类的用法。

# 2.7 注意事项

- 每一个端, 具有一个 socket 指示符、一个地址信息。
- 凡是函数参数含有地址信息的,均需要强制格式化: (struct sockaddr \*)& + 地址名
- 凡是需要网络地址参数的函数,都必须将类型强制转化为(struct sockaddr \*)类型,因为函数在设计时没有考虑 sockaddr\_in 类型。
- 最好 recv 函数采用 sizeof (最大值), send 采用 strlen (减少不必要的 发送量)。
- socket 缓冲区:每一个 socket 在被创建之后,系统都会给它分配两个 缓冲区,即输入缓冲区和输出缓冲区。一般来说,默认的输入输出缓 冲区大小为 8K。
- send 函数并不是直接将数据传输到网络中,而是负责将数据写入输出 缓冲区,数据从输出缓冲区发送到目标主机是由 TCP 协议完成的。数 据写入到输出缓冲区之后,send 函数就可以返回了。(数据是否发送 出去,是否发送成功,何时到达目标主机,都不由它负责了,而是由 协议负责。)

recv 函数同理,它是从输入缓冲区中读取数据。

- 套接字关闭的时候,输出缓冲区的数据不会丢失,会由协议发送到另一方;而输入缓冲区的数据则会丢失。
- 数据的发送和接收是独立的,并不是发送方执行一次 send,接收方就 执行以此 recv。recv 函数不管发送几次,都会从输入缓冲区尽可能多 的获取数据。如果发送方发送了多次信息,接收方没来得及进行 recv,

则数据堆积在输入缓冲区中,取数据的时候会都取出来。换句话说, recv 并不能判断数据包的结束位置。

- 在数据进行发送的时候,需要先检查输出缓冲区的可用空间大小,如果可用空间大小小于要发送的数据长度,则 send 会被阻塞,直到缓冲区中的数据被发送到目标主机,有了足够的空间之后,send 函数才会将数据写入输出缓冲区。
- TCP 协议正在将数据发送到网络上的时候,输出缓冲区会被锁定(生产者消费者问题),不允许写人, send 函数会被阻塞,直到数据发送完,输出缓冲区解锁,此时 send 才能将数据写入到输出缓冲区。
- 函数先检查输入缓冲区,如果输入缓冲区中有数据,读取出缓冲区中的数据,否则的话,recv函数会被阻塞,等待网络上传来数据。如果读取的数据长度小于输出缓冲区中的数据长度,没法一次性将所有数据读出来,需要多次执行recv函数,才能将数据读取完毕。

3

#### 函数概述:

- 功能:
- 返回值:
- 范围限制:
- 注意:

#### 函数声明:

•

使用示例:

- •
- •
- •