# 网络通信

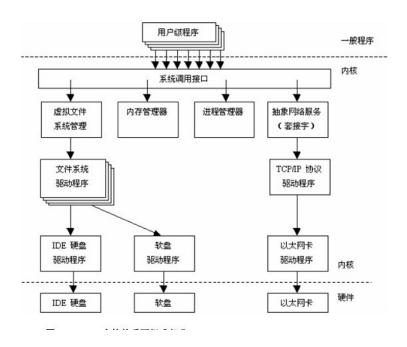
2022年3月6日

# 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 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。

# 1.5 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

## 1.6 Linux 防火墙

#### 1.6.1 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()
- •
- •
- •