

## 一、主机与主机之间通信的三个要素

- IP地址(IP address);
- 子网掩码(subnet mask);
- IP路由(IP router)涉及路由器;

IP地址的分类, 只需要看IP地址第一个数字, 进行判别分类

## 二、IPV4地址组成(点分十进制)

一共32个二进制位(0和1)  
11111111.11111111.11111111.11111111(二进制表示)  
255.255.255.255(上面的二进制转换成十进制)

表示为4个十进制数,以. 隔开。点分十进制

## 三、Linux目录作用

/boot : 存放的是启动Linux时使用的一些核心文件, 包括一些连接文件以及镜像文件;  
/etc : 存放所有的系统管理所需要的配置文件和子目录;  
/media : Linux系统会自动识别一些设备, 例如U盘, 光驱等, 当识别后, Linux会把识别的设备挂在到这个目录下;  
/lib : 存放着系统最基本的动态连接共享库, 其作用类似于Windows里的DDL文件。  
几乎所有的应用程序都需要用到这些共享库;  
/opt : 安装第三方软件存放的目录;  
/root : 系统管理员的目录, 也称为超级权限这的用户主目录;  
/usr : 用户的很多应用程序和文件都存放在此目录下, 类似于windows下的program files目录;  
/bin : bin-Binary的缩写, 保存着经常使用的命令;  
/home : 用户主目录, 在Linux中, 每个用户都有一个自己的目录, 一般该目录名是以用户的账号名称命名的;

## 四、用户操作

```
[root@server0 ~]#groupadd lisizu //创建组
[root@server0 ~]#useradd -G tarena -u 10049 -s /sbin/nologin kenji
[root@server0 ~]#gpasswd -a kenji lisizu //将用户Kenji添加到lisizu中
[root@server0 ~]#gpasswd -d kenji lisizu //将用户kenji从lisizu组中删除
[root@server0 ~]#usermod -G zhangsan,lisi,wangwu kenji //给用户添加多个附加组
```

## 五、修改用户密码

```
[root@server0 ~]#passwd 用户名 //交互式修改用户密码
[root@server0 ~]#echo "密码" | passwd --stdin 用户名 //无交互式给用户设置密码
```

## 六、查看文本内容

```
head和tail默认显示10行
[root@server0 ~]#head -n 15 /etc/passwd //显示前15行, 可简写成-15
[root@server0 ~]#tail -n 15 /etc/passwd //显示后15行, 可简写成-15
[root@server0 ~]#cat -n /etc/passwd //显示行号
[root@server0 ~]#cat /etc/passwd | head -15 //显示前15行
[root@server0 ~]#cat /etc/passwd | tail -15 //显示后15行
[root@server0 ~]#cat /etc/passwd | less 或者 less /etc/passwd
//分屏浏览, q键退出, 上下键翻动(n, N切换)
[root@server0 ~]#more /etc/passwd //未显示的部分以百分比显示
```

## 七、查找文本中的内容

```
[root@server0 ~]#grep ^root /etc/passwd //以root开头
[root@server0 ~]#grep root$ /etc/passwd //以root结尾
[root@server0 ~]#grep ^$ /etc/passwd //查找空行
[root@server0 ~]#grep -v ^$ /etc/passwd //查找不包含空行的行
```

## 八、别名的定义

```
(alias 名称='命令')-----定义别名后, 生效需要重开一个终端
[root@server0 ~]#vim /root/.bashrc //对于单个用户生效
[root@server0 ~]#vim /etc/bashrc //对所有用户都生效
```

## 九、挂载

```
[root@server0 ~]#mount /dev/cdrom /root/test //临时挂载
[root@server0 ~]#umount /root/test //取消挂载
[root@server0 ~]#vim /etc/fstab //配置文件永久挂载
/var/lib/libvirt/images/iso/CentOS7-1804.iso /var/ftp/centos-1804 iso9660
defaults 0 0
[root@server0 ~]#mount -a //检测挂载是否成功
```

## 十、拷贝命令

```

[root@server0 ~]#cp /etc/passwd /root //拷贝单个文件
[root@server0 ~]#cp /etc/passwd /root/haha /opt/ //拷贝多个文件
[root@server0 ~]#\cp /etc/passwd /opt/ //强制拷贝，不再提示，当前命令生效
[root@server0 ~]#cp -r /home /root/test //递归持续复制，用于目录，文件也可以，排除掉链接文件
[root@server0 ~]#cp -p /home /opt //连同档案的属性(属主，属组)一起复制过去，而非使用预设属性
[root@server0 ~]#cp -r -v /etc/passwd /opt/ // -v 显示拷贝的过程

```

## 十一、find查找文件数据命令

常用条件表示：

- type 类型----f(文件)、d(目录)、l(快捷方式)
- name "文档名称"
- size +或-文件大小(k[小写]、M、G)-----》严格区分大小写
- user 用户名
- mtime +n或-n +n代表多少天以前的文件，-n表示文件更改时间距离现在多少天以内

例子：

```

[root@server0 ~]#find /boot -type l //查找/boot下的所有快捷方式
[root@server0 ~]#find / -user student -type f //找到根下所有student用户的文件
[root@server0 ~]#find /etc/ -name "*conf" -type f -exec cp {} /opt/test \;
[root@server0 ~]#find /etc/ -name "*conf" -type f -exec ls -l {} \;
[root@server0 ~]#find / -size +500M -exec rm -rf {} \; //删除找到的所有大于500M的文件
[root@server0 ~]#find /boot -size +10M -type d //找到/boot下所有大于10M的目录
[root@server0 ~]#find /boot -mtime +10 //boot目录下查找十天前创建或修改的数据
[root@server0 ~]#find / -mtime -10 //在根下查找10天以内创建或修改的文件

```

## 十二、linux权限详述

linux一切皆文件，多个用户登录操作系统，系统有默认文件，root文件，每个用户都有自己的文件，如何对文件进行权限分配和管理？

每个文件的权限属性分为：属主(owner)，属组(group)，其他人(other)

linux系统中，文件创建后的三种访问方式：

```
[root@server0 ~]# ls -ld /opt/kingsoft/
```

```
drwxrwxrwx. 3 root root 4096 1月 24 2019 /opt/kingsoft/
```

属主：用户若是文件的主人，则匹配属主的权限，权限在文件的左三位，即第一个rwx

属组：用户与属组在同一个组，则匹配属组的权限，权限在文件的中三位，即第二个rwx

其他人：用户既不是属主也不是属组，则匹配其他的权限，权限在文件的右三位，即第三个rwx

要判断一个用户对文件的权限，按照 属主->属组->其他人 顺序进行匹配，先匹配属主，如果不匹配则继续匹配属组，如果匹配则后面的属组和其他人不再匹配。

## 1、对r、w、x进行说明

r、w、x对于文件而言：

r 可以使用文件查看类工具获取文件中的内容；

w 可以修改文件中的内容；

x 可以把二进制可执行文件向内核申请，将文件启动为一个进程(简单说就是类似让文件成为一个可以执行的程序)

r、w、x对于目录而言：

r 可以使用ls命令查看此目录中的文件列表；

w 可以在此目录中创建、删除文件；

x 可以cd进入此目录，可以使用ls -l查看目录中的文件列表。

判断用户对文件或目录的权限：

前提条件：用户能够成功进入到文件所在的目录，即对操作的文件所在目录有x权限

## 2、文件特殊权限有三种：set uid、set gid、sticky bit

set uid: (存在安全隐患，慎用)

打破了进程安全上下文法则，针对二进制可执行文件，使执行者在执行文件时可以临时获得可执行文件owner的权限，

以文件owner的身份去执行文件

前提条件：用户具备此二进制可执行文件的x权限

```
[root@server0 ~]# ls -al executable_file
```

```
-rwxr--r--. 1 root root 0 Jul 11 20:44 executable_file
```

```
[root@server0 ~]# chmod u+s executable_file
```

//通过chmod命令赋予二进制可执行文件suid权限

```
[root@server0 ~]# ls -al executable_file
```

```
-rwsr--r--. 1 root root 0 Jul 11 20:44 executale_file
```

set gid: 针对目录，使任何用户在此目录下创建文件的group与该目录的group相同

前提条件：用户具备此目录的x权限和w权限

```
[root@server0 ~]# ls -al dir/
```

```
drwxr-xr-x. 2 root root 4096 Sep 13 19:32 .
```

```
[root@server0 ~]# chmod g+s dir/
```

//通过chmod命令赋予目录sgid权限

```
[root@server0 ~]# ls -al dir/
```

```
drwxr-sr-x. 2 root root 4096 Sep 13 19:32
```

sticky bit: 防删除位，用户能添加文件，也可以删除自己的文件，但不能删除该目录下其他用户的文件

前提条件：用户具备此目录的x权限和w权限

```
[root@server0 ~]# chmod o+t dir/
```

//通过chmod命令赋予目录sbit权限

```
[root@server0 ~]# ls -al dir/
```

```
drwxr-xr-t. 2 root root 4096 Sep 13 19:32
```

## 3、文件默认权限：umask

全称: user file-creation mode mask (用户文件创建掩码) 是用户在创建文件或目录时默认权限的基础;  
在没有umask时, 文件的默认权限是0666 (rw-rw-rw-), 目录的默认权限是0777 (rwxrwxrwx)  
[root@server0 ~]# umask //umask默认值为0022  
0022  
默认权限 (目录0777, 文件0666) - umask权限 (0022) = 实际权限 (目录0755, 文件0644)  
目录的权限为 "rwxrwxrwx" - "----w--w-" = "rwxr-xr-x"  
文件的权限为 "rw-rw-rw-" - "----w--w-" = "rw-r--r--"  
默认情况下, 创建目录的权限值为755 即rwxr-xr-x, 创建普通文件的权限值为644 即rw-r--r--

如何设置umask:

当前登录窗口临时修改方式: (退出重新登录umask又变回0022)

```
[root@server0 ~]# umask //查看umask值
0022
[root@server0 ~]# mkdir test1
[root@server0 ~]# ls -ld test1 //查看目录权限
drwxr-xr-x. 2 root root 6 9月 26 15:25 test1 //数字权限表示: 0755

[root@server0 ~]# umask 0002 //设置更改umask的值
[root@server0 ~]# umask //查看umask值
0002
[root@server0 ~]# mkdir test2
[root@server0 ~]# ls -ld test2
drwxrwxr-x. 2 root root 6 9月 26 15:26 test2 //数字权限表示: 0775
```

## 4、更改文件属主和属组: chown

```
[root@server0 ~]# groupadd teacher
[root@server0 ~]# mkdir testfile
[root@server0 ~]# chown teacher testfile //修改文件的属主
[root@server0 ~]# chown :teacher testfile //修改文件的属组 (属组名前加: )
[root@server0 ~]# chown student:teacher testfile //同时修改文件的属主和属组
```

重要参数: -R : 递归修改目录及目录下所有文件及其子目录的所有属主和属组

## 5、更改文件的权限: chmod

<一>字符修改方式 (推荐, 不容易错):

```
[root@server0 ~]# chmod u=rwx, g=r-x, o=r-- dir/ //将目录的权限设置为rwxr-xr--
[root@server0 ~]# chmod u+w dir/ //给owner增加w权限
[root@server0 ~]# chmod u-w dir/ //给owner减去w权限
```

<二>数字修改方式

4 为 SUID = u+s  
2 为 SGID = g+s  
1 为 SBIT = o+t

```
[root@server0 ~]#cp /etc/passwd /root/
[root@server0 ~]#chmod 664 /root/passwd //将passwd权限设置为rw-rw-r--
[root@server0 ~]# ls -l passwd
-rw-rw-r--. 1 root root 2005 9月 26 15:56 passwd

[root@server0 ~]#chmod 2571 /root/passwd //将passwd权限设置为-r-xrws--x
[root@server0 ~]# ls -l passwd
-r-xrws--x. 1 root root 2005 9月 26 15:56 passwd
[root@server0 ~]#chmod 1264 /root/passwd //将passwd权限设置为w-rw-r-T
[root@server0 ~]# ls -l passwd
--w-rw-r-T. 1 root root 2005 9月 26 15:56 passwd
```

## 十三、用tar工具制作，查看，释放压缩包

(这三个参数是独立的命令，压缩解压都要用到其中一个，可以和别的命令连用，但一次只能用其中一个)

- c: 建立一个压缩文件的参数指令(create 的意思);
- x: 解开一个压缩文件的参数指令;
- t: 查看 tarfile 里面的文件;

特别注意，在参数的下达中， c/x/t 仅能存在一个！不可同时存在！因为不可能同时压缩与解压缩。

下面的参数是根据需要在压缩或解压档案时可选的：

- z: 有gzip属性,即需要用 gzip 压缩;
- j: 有bz2属性,即需要用 bzip2 压缩;
- J: 有xz属性,即需要用xz压缩;
- v : 压缩的过程中显示文件(显示所有过程);
- f : 使用档案名字,切记,这个参数是最后一个参数,后面只能是要压缩的档案名;
- p(小写) : 打包时保留原始文件及目录的权限,常常在备份文件时候使用(针对root用户,以普通用户的身份对文件进行tar打包, root用户来解压缩包, 文件的权限(属主和属组)还是原来文件的;

而用普通用户来解压缩包, 文件的权限为当前普通用户的权限)

```
[root@server0 ~]#useradd zhangsan
[root@server0 ~]#useradd lisi
[root@server0 ~]#mkdir /home/share //创建共享文件夹
[root@server0 ~]#chmod ugo=rwx /home/share //共享文件夹授权, 普通用户可以把文件放进去
```

```
[root@server0 ~]#su - zhangsan
[zhangsan@server0 ~]$touch test //属主和属组均为zhangsan
[zhangsan@server0 ~]$tar -zcvpf test.tar.gz test //-p保留权限
[zhangsan@server0 ~]$cp test.tar.gz /home/share/test.tar.gz
[zhangsan@server0 ~]$exit //退出zhangsan登录, 返回root界面
[root@server0 ~]#cp /home/share/test.tar.gz /root/
[root@server0 ~]#tar -xvf test.tar.gz
[root@server0 ~]#ls -l test //文件的属主和属组还是zhangsan用户的
```

```
[root@server0 ~]#su - lisi //用普通用户测试解包文件的权限
[lisi@server0 ~]$cp /home/share/test.tar.gz .
[lisi@server0 ~]$tar -xvf /test.tar.gz
[lisi@server0 ~]$ls -l test //发现文件的属组和属组为当前lisi用户
```

结论：-p(小写)保留文件原本权限只是针对于root用户，普通用户解包后权限自动更改为当前普通用户的权限

-P(大写)：可以使用绝对路径来压缩；

注意一点，用-P(大写)压缩的压缩包解压时也需要加上-P(大写)，即保留绝对路径，如果不加-P也是从当前工作目录解压

压缩比率：bzip2 > gzip > zip

压缩比率=原内容大小/压缩后大小，压缩比率越大，则表明压缩后占用空间的压缩包越小

zip的通用性较好，而现在windows下软件winrar,7zip等对tar.gz的支持也非常好。

推荐用tar.gz，bzip2要耗费更多的cpu

进入相应的目录下进行打包（解包时不会出现目录结构）

```
[root@server0 ~]#tar -tf all.tar.gz // 这条命令是列出all.tar.gz包中所有文件，-t是列出文件的意思
```

```
[root@server0 ~]#tar -xf all.tar.gz -C /opt/ // 这条命令是解出all.tar.gz包中所有文件，
```

-x是解开的意思，-C指定解压路径

```
[root@server0 ~]#tar -zcvf all.tar.gz /home /opt //gzip格式打包，并显示详细信息
```

```
[root@server0 ~]#tar -zcvpf all.tar.gz /home //解压缩后，文件的属性(属主和属组)不会因为使用者而变。
```

```
[root@server0 ~]#tar -zcvPf all.tar.gz /home /opt //使用绝对路径压缩
```

```
[root@server0 ~]#tar -xPf all.tar.gz //解压缩时，将压缩的文件释放到相应的路径
```

使用特定的打包方式(解包时不会出现目录结构)-----》目录和文件分开，在每个打包的文件的上层目录前加-C

```
[root@server0 ~]#tar -zcvf test.tar.gz -C /etc/ passwd -C /opt/ shadow
```

## 十四、firewall防火墙

防火墙守护 firewalld 服务引入了一个信任级别的概念来管理与之相关联的连接与接口。它支持 ipv4 与 ipv6，并

支持网桥，采用 firewall-cmd来动态的管理 kernel netfilter临时或永久的接口规则，并实时生效而无需重启服务。

安装：

```
[root@server0 ~]#yum -y install firewalld //有则不用安装
```

```
[root@server0 ~]#systemctl start firewalld //启动
```

```
[root@server0 ~]# systemctl enable firewalld //开机启动
```



```
[root@server0 ~]#systemctl stop firewalld           //关闭
[root@server0 ~]#systemctl disable firewalld        //取消开机启动
```

Firewall 能将不同的网络连接归类到不同的信任级别, Zone 提供了以下几个级别:

- public: 允许指定的进入连接, ssh, ping命令;
- trusted: 信任所有连接;
- block: 拒绝所有外部发起的连接, 允许内部发起的连接;
- drop: 丢弃所有进入的包, 而不给出任何响应;

具体的规则管理, 可以使用 firewall-cmd:

```
firewall-cmd --help           //列出防火墙的帮助信息
```

查看规则:

```
[root@server0 ~]#firewall-cmd --state           //查看运行状态
[root@server0 ~]#firewall-cmd --get-active-zones //查看已被激活的 Zone 信息
[root@server0 ~]# firewall-cmd --list-all --zone=block //检查运行时区域block下的规则
[root@server0 ~]#firewall-cmd --get-default-zone //查看防火墙的默认级别
[root@server0 ~]#firewall-cmd --set-default-zone=public //将防火墙设置为
public, 本身永久生效
[root@server0 ~]#firewall-cmd --reload           //让设置的防火墙配置生效
[root@server0 ~]#firewall-cmd --permanent --zone
=trusted --add-forward-port=port=22:proto=tcp:toport=3753
//然后转发 tcp 22 端口至 3753, --permanent永久生效
[root@server0 ~]#firewall-cmd --permanent --zone=block --add-source=172.25.0.0/24
//添加永久配置“阻塞来自网段172.34.0.0/24的任何访问”
[root@server0 ~]# firewall-cmd --list-all
[root@server0 ~]#firewall-cmd --list-all-zones //列出所有区域的规则, 可以查看自
己设置的防火墙
```

## 十五、nmcli管理命令的使用

### 1、使用nmcli添加一个新的网卡

```
[root@server0 ~]#nmcli connection add type ethernet ifname eth4 con-name eth4
//添加以后会生成配置文件 /etc/sysconfig/network-script/ifcfg-eth4
```

### 2、使用nmcli配置IP地址

```
[root@server0 ~]#nmcli connection show
//看看管理列表中都有哪些网卡, 通过ifconfig可以查看当前服务器中都有哪些网卡,
这里有的网卡才可以通过才可以通过nmcli添加到管理列表中, 配置IP后才能生效, 否则会报错, 找不到设备,
虚拟机的话可以先添加一个物理网卡, 再将其添加到nmcli管理列表中
```



```
[root@server0 ~]#nmcli connection add type ethernet ifname eth4 con-name eth4
//向管理列表中添加一个网卡

centos7.2版本以前:
[root@server0 ~]#nmcli connection modify 'System eth0' ipv4.method manual
                        ipv4.addresses "172.25.0.12/24 172.25.0.12"
                        connection.autoconnect yes
[root@server0 ~]#nmcli connection up "System eth0" //激活网卡

centos7.2版本以后:
[root@server0 ~]#nmcli connection modify "System eth0" ipv4.method manual
                        ipv4.addresses 172.25.0.12/24 ipv4.gateway 172.25.0.254 ipv4.dns 172.25.254.254
                        connection.autoconnect yes
[root@server0 ~]#nmcli connection up "System eth0" //激活网卡
```

### 3、使用nmcli配置聚合链路

1》创建虚拟网卡组:

```
[root@server0 ~]# nmcli connection add type team con-name team0 ifname team0
autoconnect yes
                                config '{"runner":{"name":"activebackup"}}'
```

命令格式简单说明:

nmcli connection 添加 类型为 team (组队) 配置文件名 team0  
网卡名 team0 每次开机自动启用 工作模式为 热备份

2》给组里添加成员:

```
[root@server0 ~]#nmcli connection add type team-slave con-name team0-1 ifname eth1 master team0
[root@server0 ~]#nmcli connection add type team-slave con-name team0-1 ifname eth1 master team0
```

命令简介:

nmcli connection 添加 类型 team-成员 配置文件名为 team0-1 网卡名 eth1 主设备 为 team0

3》为虚拟网卡team0配置IP地址:

```
[root@server0 ~]#nmcli connection modify team0 ipv4.method manual
ipv4.addresses 192.168.1.1/24 connection.autoconnect yes
```

4》激活配置:

```
[root@server0 ~]#nmcli connection up team0
[root@server0 ~]#nmcli connection up team0-1
[root@server0 ~]#nmcli connection up team0-2
```

5》查看链路聚合状态: (测试效果)

```
[root@server0 ~]#ifconfig eth0 down //如果网卡1 down掉
[root@server0 ~]#teamdctl team0 state //查看当前team0的状态
```

6》删除team0的配置:

```
[root@server0 ~]#nmcli connection delete team0
```

7》查看网卡的配置文件的位置:

```
[root@server0 ~]# ls /etc/sysconfig/network-scripts/
```

## 十六、windows里可以直接将文件拖拽到xshell的黑窗口中就可以上传到linux系统的软件

```
yum -y install lrzsz //安装到xshell需要远程的linux服务器上
```

## 十七、分区方式

什么是分区？

分区是将一个硬盘驱动器分成若干个逻辑驱动器，分区是把硬盘连续的区块当做一个独立的磁硬使用。分区表是一个硬盘分区的索引，分区的信息都会写进分区表。

为什么要有多个分区？

防止数据丢失：如果系统只有一个分区，那么这个分区损坏，用户将会丢失所有的数据。

增加磁盘空间使用效率：可以用不同的区块大小来格式化分区，如果有很多1K的文件，而硬盘分区区块大小为4K，那么每存储一个文件将会浪费3K空间。这时我们需要取这些文件大小的平均值进行区块大小的划分。

数据激增到极限不会引起系统挂起：将用户数据和系统数据分开，可以避免用户数据填满整个硬盘，引起的系统挂起。

<一>分区工具fdisk用法介绍：（fdisk工具他对分区是有大小限制的，它只能划分小于2T的磁盘）

fdisk命令参数介绍

p 打印分区表。  
n 新建一个新分区。  
d 删除一个分区。  
q 退出不保存。  
w 把分区写进分区表，保存并退出。

```
[root@server0 ~]#lsblk //查看系统磁盘分区情况
```

```
[root@server0 ~]#fdisk /dev/vdb
```

//可以分出三个主分区，第四个分区不要指定大小，后面可继续创建逻辑分区

.....

```
[root@server0 ~]#mkfs.xfs /dev/vdb1 //格式化文件系统
```

```
[root@server0 ~]#blkid //查看磁盘的文件系统
```

```
[root@server0 ~]#mkdir /mnt/test //创建挂载点
```

```
[root@server0 ~]#mount /dev/vdb1 /mnt/test //临时挂载，重启失效
```

```
[root@server0 ~]#umount /mnt/test //取消挂载
```

```
[root@server0 ~]#vim /etc/fstab
```

```
/dev/vdb1 /mnt/test xfs defaults 0 0
```

```
[root@server0 ~]#mount -a //检测挂载是否成功
```

```
[root@server0 ~]#df -h //查看是否挂载成功
```

<二>逻辑卷LVM：

LVM的最重要的优点在在于弹性调整文件系统的容量，lvm可以将多个物理分区在一起，像组成了一块完整的可伸缩的硬盘。

第一步:

将物理硬盘格式化PV(物理卷)-----》使用 `pvccreate` 命令(如果是fdisk刚划分出来的分区不需要执行,

已经使用过的,有了文件系统的磁盘需要执行此操作)

```
[root@server0 ~]#pvccreate /dev/vdb /dev/vdc
[root@server0 ~]#pvs //查看当前pv的信息
```

第二步:

创建卷组(VG),并将PV加入到卷组中:

```
[root@server0 ~]#vgcreate -s 1M basename /dev/vdb /dev/vdc // -s指定PE
的大小
```

```
[root@server0 ~]#vgs //查看卷组的详细信息
```

```
[root@server0 ~]#lvcreate -L 2G -n vo basename //创建逻辑卷,也可以是"-l 40(PE的个数)"
```

```
[root@server0 ~]#lvs //查看创建好的逻辑卷的信息
```

我们创建LV(逻辑卷)的大小是根据当前VG(卷组)的大小来决定的,不能超过当前VG(卷组)的剩余大小。

每创建好一个逻辑卷,都会在 `/dev` 目录下出现一个以该卷组命名的文件夹,基于该卷组创建的所有的逻辑卷都是存放在这个文件夹下面,我们可以查看一下:

```
[root@server0 ~]#ls /dev/basename/vo
```

第三步:

格式化逻辑卷:

```
[root@server0 ~]#mkfs.ext4 /dev/basename/vo //将逻辑卷vo文件系统格式化为
ext4(ext3, xfs)
```

```
[root@server0 ~]#blkid //获取要挂载的磁盘名
```

```
[root@server0 ~]#mkdir /mnt/base //创建挂载点
```

```
[root@server0 ~]#vim /etc/fstab //永久挂载
```

```
/dev/mapper/basename-vo /mnt/base ext4 defaults 0 0
```

```
[root@server0 ~]#mount -a
```

```
[root@server0 ~]#df -h //检测挂载是否成功
```

第四步:

扩展LVM逻辑卷:(分为两种情况)

第一种情况,需要扩展的pe数量或磁盘大小,vg(卷组)可以提供

```
[root@server0 ~]#lvs //查看逻辑卷信息
```

```
[root@server0 ~]#lvextend -L +100M /dev/basename/vo //在原基础上再扩展100M
```

```
[root@server0 ~]#lvextend -L 10G /dev/basename/vo //卷的大小扩展到10G
```

```
[root@server0 ~]#df -h //磁盘容量没改变,需要对文件系统进行扩展
```

```
[root@server0 ~]#resize2fs /dev/basename/vo //扩展ext3或ext4的文件系统
```

```
[root@server0 ~]#xfs_growfs /dev/basename/vo //扩展xfs的文件系统
```

第二种情况,vg(卷组)的大小不足,需要先扩展卷组

```
[root@server0 ~]#pvccreate /dev/sdg //创建物理卷,新建磁盘不需要
```

```
[root@server0 ~]#vsextend basename /dev/sdg
```

剩下的步骤跟第一种情况相同，参照上例子

第五步：

删除逻辑卷：

【注意】对于创建物理卷、创建卷组以及创建逻辑卷我们是有严格顺序的，同样，对于删除逻辑卷、删除卷组以及删除物理卷也是有严格顺序要求的：

- ①首先将正在使用的逻辑卷卸载掉 通过 umount 命令  
[root@server0 ~]#umount /mnt/base //永久挂载需要注释相应的配置文件
- ②将逻辑卷先删除 通过 lvremove 命令  
[root@server0 ~]#lvremove /dev/basename/vo
- ③删除卷组 通过 vgremove 命令  
[root@server0 ~]#vgremove basename
- ④最后再来删除我们的物理卷 通过 pvremove 命令  
[root@server0 ~]#pvremove /dev/vdb /dev/vdc

<三>parted分区方式：（实现对超过2T磁盘的进行分区操作）

GPT分区方式没有四个主分区的限制，最多可达到128个主分区

通过parted工具来实现磁盘分区：

```
[root@system ~]# parted /dev/vdb //选择要分区的硬盘
(parted) help //获取帮助信息，忘记的命令都可以在这里找
(parted) mkpart //开始进行分区命令
分区名称? []? data2
文件系统类型? [ext2]? ext4 //不起实际作用，只是一个声明
起始点? 10G //从磁盘的多少大小开始划分
结束点? 20G //划分到多大，实际大小=结束点 - 起始点
(parted) p //查看硬盘分区状态
(parted)rm 3 //删除分区3
(parted) q //退出
```

## 十八、DNS的服务器解析过程

访问网站的过程：

我们访问网站时候，首先访问的是dns服务器，询问dns服务器是否知道这个网站的确切地址。dns服务器如果有该网站的详细地址会发送给客户端，客户端才能正常访问网站，不然打不开网站的，好的dns服务器在解析响应时间上就比较有优势，也影响这我们访问一个网站的打开速度，甚至决定了我们能不能打开这个网站。

DNS服务器解析过程：

- 1.电脑访问qq.com这个网站，电脑首先访问自己的hosts文件，如果有对应的ip就直接进行访问。
- 2.如果hosts没有对应的地址，就访问DNS解析器缓存，如果有qq.com对应的ip是119.147.15.13这个地址就进行访问。
- 3.如果dns缓存还没有，就访问自己在ip地址中指定的dns服务器询问是否有对应ip地址。  
(当如果得到结果并且访问成功，电脑会把它存入自己的hosts文件以备日后访问)

## 1、配置DNS的主从同步

主服务器:

```
yum -y install bind-chroot bind
vim /etc/named.conf
options {
    directory "/var/named";
    allow-transfer { 192.168.4.207; }; //授权从服务器IP, 通过man named.conf的
/allow获取
};
```

地址库:

```
2019092001 ;serial //数据版本号, 由10位数字组成, 年 月 日 次数 (主要)
//从服务器通过数据版本号来进行同步, 时间越大版本
```

越新

```
1D ;refresh //主从同步数据的时间
1H ;retry //失联之后, 主从同步数据的时间
1W ;expire //彻底失联的时间
3H ;minimum //无效记录的时间
```

从服务器:

```
yum -y install bind-chroot bind
vim /etc/named.conf
zone "tedu.cn" { //负责解析的域名
    type slave; //设置从服务器
    file "/var/named/slaves/tedu.cn.slave"; //同步过来的数据存放的路径和名称
    masters { 192.168.4.7; }; //指定主DNS服务器的位置
};
systemctl restart named //重启服务后, 自动在/var/named/slaves/产生一个文件
tedu.cn.slave
//以乱码的形式显示
```

```
/var/named/slaves/ //默认的存放数据同步的目录
```

## 十九、图形模式和命令行模式的切换

```
[root@server0 ~]#systemctl get-default //查看每次开机默认进入模式
[root@server0 ~]# systemctl isolate graphical.target //切换到图像模式
[root@server0 ~]#systemctl isolate multi-user.target //切换到字符模式
```

设置永久策略, 每次开机自动进入字符模式

```
[root@server0 ~]#systemctl set-default multi-user.target
[root@server0 ~]#reboot
```

#进程常用命令: # 我们通常会列出所有进程, 然后通过grep命令来进行过滤, 获取实际需要的信息

ps命令：用于查看当前正在运行的进程

a            显示终端上所有用户的进程

x            显示无终端进程

u            显示详细信息

```
[root@server0 ~]#ps                    //显示进程信息，参数可省略
```

```
[root@server0 ~]#ps -aux                //显示进程
```

```
[root@server0 ~]#ps -elf                //显示进程，与aux的显示风格不同
```

```
[root@server0 ~]#ps -aux | grep JAVA     //aux会列出所有进程，通过管道查找我们需要的
```

pstree命令：查看进程与进程之间的树型关系结构

(使用pstree命令，可以提供用户名或PID值作为参数)

```
[root@server0 ~]#pstree -p 1584        //列出PID为1584的进程的进程树结构
```

```
[root@server0 ~]#jobs -l                //列出当前用户当前终端的后台任务
```

```
[root@server0 ~]#bg 进程编号(num)        //激活后台编号为num的进程
```

```
[root@server0 ~]#fg 进程编号(num)        //将后台编号为num的进程恢复到前台
```

```
[root@server0 ~]#sleep 600                //睡眠，等待600秒
```

```
[root@server0 ~]#ps -aux | grep sleep     //查找sleep的进程信息，PID号1724
```

```
root        1724   0.0   0.0 107892   360 pts/0    S+   15:54   0:00   sleep   600
```

kill杀死进程命令：

```
[root@server0 ~]#kill 1724                //杀死进程，一些顽固，杀不掉的加 -9
```

```
[root@server0 ~]#kill -9 1724            //强制杀死指定PID的进程
```

```
[root@server0 ~]#killall -9 vim          //强制杀死所有名为vim的进程
```

## 二十、scp命令(scp 可以在 2个 linux 主机间复制文件或目录)

从 本地 复制到 远程：

命令格式：

scp 本地文件 远程主机用户名@远程主机IP: 远程主机路径

scp -r 本地目录 远程主机用户名@远程主机IP: 远程主机路径

```
[root@server0 ~]#scp /etc/passwd student@172.25.0.11:/opt/
```

```
//将本机的/etc/passwd远程复制到远程主机student用户的opt目录下
```

```
[root@server0 ~]#scp -r /home student@172.25.0.11:/opt/
```

```
//将本机的/home目录远程复制到远程主机student用户的opt目录下
```

从 远程 复制到 本地：

scp 本地文件 远程用户名@远程IP: 远程主机路径

scp 本地文件 远程用户名@远程IP: 远程主机路径

```
[root@server0 ~]#scp student@172.25.0.11:/etc/passwd /opt/
```

```
//将远程主机student用户下的/etc/passwd复制到本机的opt目录下
```

```
[root@server0 ~]#scp student@172.25.0.11:/home /opt/
//将远程主机student用户下的/home目录复制到本机的opt目录下

-v 用来显示进度,可以用来查看连接,认证,或是配置错误;
-P(大写) 选择端口;

[root@server0 ~]#scp -P 7920 /etc/passwd student@176.121.212.140:/home/student/
//如果远程主机的SSH端口发生改变,需要指定端口
```

## 二十一、SSH常用命令

SSH是一种网络协议,用于计算机之间的加密登录,SSH之所以能够保证安全,原因在于它采用了公钥加密。

整个过程是这样的:

- (1) 远程主机收到用户的登录请求,把自己的公钥发给用户。
- (2) 用户使用这个公钥,将登录密码加密后,发送回来。
- (3) 远程主机用自己的私钥,解密登录密码,如果密码正确,就同意用户登录。

```
[root@server0 ~]#ssh pika@192.168.0.111 //以用户名pika,登录远程主机host
[root@server0 ~]#ssh -X pika@192.168.0.111
//-X 作业是远程以后可以使用远程主机的图形化,例如: firefox
[root@server0 ~]#ssh -p 2222 pika@192.168.0.111
//SSH的默认端口是22,你要远程的主机端口发生改变(2222),这时要登录远程主机,
需要使用p参数,指定这个端口
```

SSH远程操作:

SSH不仅可以用于远程主机登录,还可以直接在远程主机上执行操作

```
[root@server0 ~]#ssh pika@192.168.0.111 'mkdir /opt/test01' //远程创建文件夹
[root@server0 ~]#ssh pika@192.168.0.111 'mkdir -p .ssh && cat
>> .ssh/authorized_keys' < ~/.ssh/id_rsa.pub
//单引号中间的部分,表示在远程主机上执行的操作;后面的输入重定向,表示数据通过SSH传向远程主机。
[root@server0 ~]# ssh pika@192.168.0.111 'ps -aux | grep httpd'
//查看远程主机是否运行进程httpd
```

## 二十二、Rsync实时同步

rsync ( remote sync)是一个远程数据同步工具,使用与unix/Linux/windows等多种平台,使本地和远程两个主机之间的文件达到同步,由于只传送两个文件的不同部分,而不是每次都整份传送,因此速度相当快。

Rsync优点:

- 1>支持增量备份;
- 2>选择性的保持: 符号链接,硬链接,文件属性,权限 及时间等;
- 3>传输前执行压缩。适用于异地备份,镜像服务器等应用;



4>使用ssh做为传输端口。

Rsync和scp的区别：

当文件数据很大时候：scp无法备份大量数据；

scp每次拷贝都是完整拷贝。无法增量拷贝。rsync 边复制，边比较，边统计。

Rsync同步备份的原理：

在远程同步任务中，负责发起rsync同步操作的客户机称为发起端，而负责响应来自客机的rsync步操作的服务器称为备份源。

首先服务器B（发起源）向服务器A（同步源）进行数据备份，将自己的数据备份到服务器A中。当服务器B中的数据遭到损失或者增量的时候，都会从服务器A中进行数据同步。服务器B数据丢失则从服务器A中同步数据丢失的部分。当服务器B数据增多了，就会再次向服务器A进行数据备份，但是备份的不是完整备份，而是增量备份，即备份同步源中没有的数据

```
[root@server0 ~]#which rsync //查看这条命令是否安装
[root@server0 ~]#yum provides rsync //查看这条命令是由那个包提供的
rsync-3.0.6-5.el6_0.1.x86_64
```

## 二十四、rsync命令的基本用法

-a 参数，相当于-rlptgoD (-r 是递归 -l 是链接文件，意思是拷贝链接文件；-p 表示保持文件原有权限；-t 保持文件原有时间；-g 保持文件原有用户组；-o 保持文件原有属主；-D 相当于块设备文件)；  
-z --compress 表示压缩传输；  
-P(大写) --显示传输进度；  
--delete --删除那些目标位置有而原始位置没有的文件；  
--exclude --忽略文件或目录；  
-v --显示同步过程的详细信息

格式：

```
rsync -avzP --delete root@{远程主机}:{远程文件夹} {本地文件夹}
//把远程主机上的数据同步到本地文件夹
```

```
[root@server0 ~]# rsync -avzP --delete root@192.168.1.100:/tmp/rtest1 /tmp/
//将远程主机(100)的/tmp下的rtest1整个文件夹同步到本地的/tmp下
[root@server0 ~]# rsync -avzP --delete root@192.168.1.100:/tmp/rtest1/ /tmp/
//区别是只同步目录下的数据，不会把rtest1也同步过去
```

向远程主机推送数据：

格式：

```
rsync -avzP --delete {localDir} root@{remoteHost}:{remoteDir}
[root@server0 ~]#rsync -avzP --delete /tmp/rtest1 root@192.168.1.101:/tmp/
//将本地主机的/tmp下的rtest1整个文件夹同步到远程主机(100)的/tmp下
[root@server0 ~]#rsync -avzP --delete /tmp/rtest1/ root@192.168.1.101:/tmp/
//区别是只同步rtest1目录下的数据，不会把rtest1也同步过去
```

一台服务器，不同目录之间进行同步：

格式：

```
rsync -avzP --delete 新数据目录 旧数据目录  
[root@server0 ~]#rsync -avzP --delete /tmp/test_gitlab/web-godPen/  
/opt/jenkins/rsync_d/
```

//将新数据目录下的数据，同步至旧数据目录下，实现两个目录之间相同内容。

(包括在新数据目录下，文件内容的增删改查及目录的增删改查)

注：如果不加--delete，只会同步增加的内容，新目录中删除的内容，并不会同步到旧目录中。

忽略某个目录(忽略旧数据中某个目录或文件不进行同步)：

使用Rsync同步的时候往往会要求对某个文件夹或者文件进行忽略，客户端可以使用--exclude参数来实现对目录或者文件的忽略

```
[root@server0 ~]#rsync -avzP --exclude "a.txt" --delete /tmp/test_gitlab/  
/opt/jenkins/
```

注：必须是忽略在前，删除在后，否则没有意义!!!

## 二十五、磁盘阵列RAID模式优缺点

### RAID0模式：

优点：在RAID 0状态下，存储数据被分割成两部分，分别存储在两块硬盘上，此时移动硬盘的理论存储速度是单块硬盘的2倍，

实际容量等于两块硬盘中较小一块硬盘的容量的2倍。

缺点：任何一块硬盘发生故障，整个RAID上的数据将不可恢复。

备注：存储高清电影比较适合。

### RAID1模式：

优点：此模式下，两块硬盘互为镜像。当一个硬盘受损时，换上一块全新硬盘(大于或等于原硬盘容量)替代原硬盘即可自动恢复资料并继续使用，移动硬盘的实际容量等于较小一块硬盘的容量，存储速度与单块硬盘相同。RAID 1的优势在于任何一块硬盘出现故障是，所存储的数据都不会丢失。

缺点：该模式可使用的硬盘实际容量比较小，仅仅为两颗硬盘中最小硬盘的容量。

备注：非常重要的资料，如数据库，个人资料，是万无一失的存储方案。

### RAID 0+1模式：

RAID 0+1 是磁盘分段及镜像的结合，采用2组RAID0的磁盘阵列互为镜像，它们之间又成为一个RAID1的阵列。硬盘使用率只有 50%，但是提供最佳的速度及可靠度。

### RAID5 模式：

RAID5 不对存储的数据进行备份，而是把数据和相对应的奇偶校验信息存储到组成RAID5的各个磁盘上，并且奇偶校验信息和相对应的数据分别存储于不同的磁盘上。当RAID5的一个磁盘数据发生损坏后，利用剩下的数据和相应的奇偶校验信息去恢复被损坏的数据。

### RAID 10模式：

RAID10 最少需要4块硬盘才能完成。把2块硬盘组成一个RAID1，然后两组RAID1组成一个RAID0。虽然RAID10方案造成了50%的磁盘浪费，但是它提供了200%的速度和单磁盘损坏的数据安全性。

## 二十六、watch命令

作用：

用来监听数据的变换，当数据模型（data选项 M）发生改变时，watch就会触发；  
周期性的执行指定命令，并以全屏方式显示结果。

参数：

-n 指定周期长度，单位为秒，默认为2秒  
-d 高亮显示两次输出中不同的部分，这个功能相当实用

用法：

```
[root@server0 ~]#watch 'cat /etc/passwd' //则每隔两秒执行一次cat /etc/passwd命令
[root@server0 ~]#watch -n 5 date //每隔5秒执行一次date命令
[root@server0 ~]#watch -d -n 3 date //每隔3秒执行一次date命令，变化的地方高亮标示出来
```

## 二十七、crontab周期性计划任务

crontab命令被用来提交和管理用户的需要周期性执行的任务，crond进程每分钟会定期检查是否有要执行的任务，如果有要执行的任务，则会自动执行。

安装crontab：

```
[root@server0 ~]#yum -y install crontabs cronic
[root@server0 ~]#systemctl start crond //centos7以上版本使用
[root@server0 ~]#/sbin/service start crond //centos7以下版本使用
[root@server0 ~]#systemctl reload crond //重新载入配置
[root@server0 ~]#ntsysv //查看crontab服务是否已设置为开机启动
```

系统cron任务配置文件：

/etc/crontab

参数：

-e 编辑该用户的时间计划任务；  
-l 列出该用户的时间计划任务；  
-r 删除该用户的时间计划任务；  
-u 指定要设定计划任务的用户；

用户crond配置文件：

`/var/spool/cron/zhangsan` //可以直接创建用户名文件来设置时间计划任务, 非交互式(用于脚本)

文件格式:

`minuter(0~59) hour(0~23) day(1~31) month(1~12) week(0~7[0和7代表星期天]) command`

在以上的各个字段中, 还可以使用以下特殊字符:

星号(\*): 代表所有可能的值, 例如: month字段如果是星号, 则表示在满足其它字段的制约条件后每月都执行该命令的操作;

逗号(,): 可以用逗号隔开的值指定一个列表范围; 例如: "1, 2, 5, 7, 9";

中杠(-): 可以用整数之间的中杠表示一个整数范围, 例如: "2-6"表示"2, 3, 4, 5, 6";

正斜线(/): 可以用正斜线指定时间的间隔频率, 例如: "0-23/2"表示每两小时执行一次。同时正斜线可以和星号一起使用, 例如: \*/10, 如果在minute字段, 表示每十分钟执行一次;

案例:

```
[root@server0 ~]#crontab -e -u root
0,15,30,45 18-06 * * * /usr/bin/echo `date` >> /root/a.txt
```

保存退出

解析:

系统将在晚上6点到早上06点这段时间内, 每隔15分钟向a.txt文件中追加一次当前时间;

新创建的配置文件的路径为: `/var/spool/cron/zhangsan`

```
[root@server0 ~]#crontab -l //列出当前用户的计划任务
```

```
[root@server0 ~]#crontab -l -u zhangsan //列出张三用户的计划任务
```

实例1: 每1分钟执行一次command

命令:

```
* * * * * command
```

实例2: 每小时的第3和第15分钟执行

命令:

```
3,15 * * * * command
```

实例3: 在上午8点到11点的第3和第15分钟执行

命令:

```
3,15 8-11 * * * command
```

实例4: 每隔两天的上午8点到11点的第3和第15分钟执行

命令:

```
3,15 8-11 */2 * * command
```

实例5: 每个星期一的上午8点到11点的第3和第15分钟执行

命令:

```
3,15 8-11 * * 1 command
```

实例7: 每月1、10、22日的4:45重启http

命令: c

```
45 4 1,10,22 * * /usr/bin/systemctl restart httpd
```

实例8：每周六、周日的1:10重启httpd

命令：

```
10 1 * * 6,0 /usr/bin/systemctl restart httpd
```

实例9：每天18:00至23:00之间每隔30分钟重启http

命令：

```
0,30 18-23 * * * /usr/bin/systemctl restart httpd
```

实例10：每星期六的晚上11:00 pm重启http

命令：

```
0 23 * * 6 /usr/bin/systemctl restart httpd
```

实例11：每一小时重启httpd

命令：

```
* */1 * * * /usr/bin/systemctl restart httpd
```

实例12：晚上11点到早上7点之间，每隔一小时重启http

命令：

```
* 23-7/1 * * * /usr/bin/systemctl restart httpd
```

## 二十八、yum搭建

### 1、使用iso镜像配置本地yum源：

1、上传iso镜像到任意目录下（可自定义路径名称）；

2、挂载iso到/iso目录下（可以自定义路径）：

```
[root@server0 ~]#mount /var/ftp/centos-1804.iso /iso //挂载镜像光盘到/iso目录下
```

3、将 /etc/yum.repos.d/ 下的repo文件都备份后删除，新建一个repo文件 比如：Centos-Base.repo

```
[root@server0 ~]#vim /etc/yum.repos.d/Centos-Base.repo
```

修改该文件：

```
[rhel7]
```

```
name=rhel7.5
```

```
baseurl=file:///iso //指定yum仓库的路径
```

```
baseurl=http://content.example.com/rhel7.0/x86_64/dvd //yum仓库路径也可以是挂载在http下的
```

```
gpgcheck=0 //0为不检测，1为检测，要更改为0，检测只是检测红帽官方打包的rpm包
```

```
enable=1 //是否立即生效，1为是
```

```
[root@server0 ~]#yum clean all //清空yum仓库缓存
```

```
[root@server0 ~]#yum repolist
```

如果想要每次开机都自动挂载，可以修改/etc/fstab 或者修改/etc/rc.d/rc.local文件。

### 2、自定义yum仓库

```
[root@server0 ~]# createrepo --version          //检测createrepo的软件包是否安装
未安装，需要下载相应的软件包和依赖包：
    1>先使用yum install命令安装libxml2-python-2.9.1-5.el7_0.1.x86_64.rpm
    2>再安装createrepo-0.4.11-3.el5.noarch.rpm（一定要按顺序安装，它们存在依赖关系）命令如下：
[root@server0 ~]# yum -y install libxml2-python-2.9.1-5.el7_0.1.x86_64.rpm
[root@server0 ~]# yum -y install createrepo-0.4.11-3.el5.noarch.rpm
    3>在根目录root下创建/pk目录，用于存放所需依赖包：
[root@server0 ~]# mkdir /pk          //将需要放入yum仓库的rpm包放入pk目录下
[root@server0 ~]# cd /pk             //切换到pk目录下
[root@server0 ~]# createrepo /pk/     //配置成功后pk目录下会有一个依赖关系的文件
[root@server0 ~]# vim /etc/yum.repos.d/Centos7.repo
[rhel7]
name=rhel7.5
baseurl=file:///pk                 //指定yum仓库的路径
gpgcheck=0                         //0为不检测，1为检测，要更改为0，检测只是检测红帽官方打包的rpm包
enable=1                           //是否立即生效，1为是
```

## 二十九、监控系统的命令 (free , df, top, uname, uptime)

### 1、free命令

free - 显示系统已用及空余物理内存量、交换分区使用情况（swap memory）、内核占用的缓存、及共享内存；

free命令显示了当前系统内存使用情况，其数据取自/proc/meminfo文件，数据以kb为单位；

其命令形式为 free + options(可多个参数)；

参数：

- h (-human)自动将数值转换为人类易读的形式；
- c (-count)展示结果次数，需与-s配合使用；
- s (-seconds)动态刷新内存使用时间的间隔；
- m 以MB为单位显示当前内存的使用情况；

实例：

```
[root@server0 ~]#free -h          //数据后面带有单位
[root@server0 ~]#free -m          //以Mb显示，不带单位
[root@server0 ~]#free -h -c 2 -s 4    //每隔四秒显示一次内存使用情况，显示两次
[root@server0 ~]#cat /proc/meminfo
```

### 2、df 命令

df 命令用于显示目前在Linux系统上的文件系统的磁盘使用情况；

```
[root@server0 ~]#df -h //以人类易读的方式显示
```

文件系统	容量	已用	可用	已用%	挂载点
/dev/vda1	10G	3.1G	7.0G	31%	/
devtmpfs	906M	0	906M	0%	/dev
tmpfs	921M	80K	921M	1%	/dev/shm
tmpfs	921M	17M	904M	2%	/run
tmpfs	921M	0	921M	0%	/sys/fs/cgroup

### 3、top命令

top命令可以查看各个进程的CPU使用率和内存使用率，类似Windows的任务管理器；

```
[root@server0 ~]#top
top - 14:57:01 up 4:13, 2 users, load average: 0.00, 0.01, 0.05
Tasks: 124 total, 2 running, 122 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s): 2.7 us, 0.3 sy, 0.0 ni, 97.0 id, 0.0 wa, 0.0 hi, 0.0 si,
KiB Mem: 836720 total, 706356 used, 130364 free, 352 buffer
KiB Swap: 0 total, 0 used, 0 free. 236568 cached
```

PID	USER	PR	NI	VIRT	RES	SHR	S	%CPU	%MEM	TIME+
1573	gdm	20	0	1350976	104660	33288	S	2.7	12.5	0:24.47
597	root	20	0	160860	17968	6468	S	0.3	2.1	0:01.90

注意：

load average: 0.00, 0.01, 0.05 ---》load average后面的三个数三个数值分别为 1分钟、5分钟、15分钟前到现在的平均值。

//显示内容动态刷新，每3秒一次，默认按cpu占用率排序（按进程对cpu的占用率从高到低排序），RES：使用内存（单位KB），PID：进程号（如需结束进程使用 kill 进程号）

键盘按键操作：（区分大小写）

M(大写)：按内存占用率排序（从高到低）

P(大写)：按cpu占用率排序

q(小写)：退出

```
[root@server0 ~]#top -bn1 //静态显示(打印所有进程)
```

### 4、uname命令



```
[root@server0 ~]#uname -r    //查看内核版本
[root@server0 ~]#uname -v
#1 SMP Wed Nov 19 10:24:30 CST 2014
SMP: 对称多处理机, 表示内核支持多核、多处理器
Wed Nov 19 10:24:30 CST 2014 : 内核的编译时间(build date)为(2014/11/19 10:24:30)

[root@server0 ~]#uname -p    //该属性表示该机器处理器的类型(CPU)
[root@server0 ~]#uname -m    //查看硬件名称, 【x86_64:64位系统】, 【ix86:32位系统(x表示3、4、5、6)】
[root@server0 ~]#uname -o    //查看操作系统类型
[root@server0 ~]#uname -n    //查看主机名
[root@server0 ~]#uname -a    //显示全部信息
```

## 5、uptime命令

每当系统变慢时, 我们做的第一件事就是执行top或uptime, 来了解下负载情况

```
[root@server0 ~]#uptime
16:02:29 up 5:18, 2 users, load average: 0.00, 0.01, 0.05
16:02:29 //当前时间
up 2 days, 5:18 //系统运行时间
3 user //正在登录用户数
最后三个数呢? 依次是 1分钟, 5分钟, 15分钟的平均负载 (load average)
//一个单核系统上, 平均负载为1.78, 0.60, 6.56, 说明1分钟内, 系统有78%的超载, 而在15分钟内有556%的超载;
//平均负载高于CPU数量70%时, 就应该分析排查负载高问题了。
```

# 三十、linux常用命令

## 1、ping命令

```
ping -c 测试次数 -i 间隔时间 -W 测试失败后反馈时间
-c ping指定次数后停止ping;
-i 设定间隔几秒发送一个ping包, 默认一秒ping一次;
-W(大写) 等待回复的时间, 单位是毫秒, 这个选项只在没有接到任何的回复的情况下有效;
[root@server0 ~]#ping -c 3 -i 0.3 -W 1 172.25.0.11
```

## 2、file命令

```
file命令用来查看文件的类型;
[root@server0 ~]# file /etc/shadow
/etc/shadow: ASCII text
```

### 3、du命令

