link null

title: 珠峰架构师成长计划 description: 分为内核版本和发型版本

keywords: null author: null

date: null

publisher: 珠峰架构师成长计划

stats: paragraph=317 sentences=361, words=2161

### 1. Linux #

- Linux是一套免费使用和自由传播的类Unix操作系统在服务器端领域和嵌入式领域有非常广泛的应用

#### 2.版本#

分为内核版本和发型版本

- kernel (https://www.kernel.org/)各个厂商会制作自己的发行版本
- - redhat
  - CentOS

  - ubuntufedora

### 3. Linux与Windows的不同 #

- Linux中有的内容以文件形式保存,包括硬件、用户和文件。
   Linux不靠扩展名区分文件类型,是靠权限来区分,但是有一些约定的扩展名,是给管理员看的
  - 压缩包 .gz .bz2 .tar.bz2 .tgz

  - 二进制文件 .rpm
     网页文件 .html .php
     脚本文件 .sh
     配置文件 .conf
- Windows下的程序不能直接在Linux中安装和运行
- Linux更多使用字符界面

  - 占用的系统资源更少 减少了出错和被攻击的可能性,会让系统更稳定

### 4. VMware安装 #

### 4.1 什么是虚拟机 #

- 是一个虚拟PC的软件

- 可以定现有的操作系统上虚拟出一个新的硬件环境
   相当于模拟出一台新的个人电脑
   可以实现在一台机器上真正同时运行两个独立的操作系统
   Mware (http://www.vmware.com)

### 4.2 虚拟机的主要特点 #

- 不需要分区或重新开机就能在同一台PC上使用两种以上的操作系统本机系统可以与虚拟机系统网络通信
- 可以设定并且随时修改虚拟机操作系统的硬件环境
   系统快照可以方便备份和回滚

## 4.3 建议VMWare配置 #

- CPU 建议主频1GHz以上内存 建议2GB以上硬盘 建议分区空闲空间8GB以上

### 4.4 虚拟机的安装 #

- VMware8.0 (http://www.vmware.com)
   4m2g (https://pan.baidu.com/s/1kiiOXFDYq4bp8jPgYs-pBg)

## 5.linux 系统启动 #

## 5.1 BIOS #

• 计算机通电后,第一件事就是读取刷入ROM芯片的开机程序,这个程序叫做基本输入输出系统(Basic Input/Output System)

### 5.2 硬件自检 #

- BIOS程序首先检查, 计算机硬件能否满足运行的基本条件, 这叫做"硬件自检" (Power-On Self-Test)
   如果硬件出现问题, 主板会发出不同含义的蜂鸣, 启动中止。如果没有问题, 屏幕就会显示出CPU、内存、硬盘等信息。



### 5.3 启动顺序 **#**



### 5.4 主引导记录 #

- 计算机读取该设备的第一个扇区,也就是读取最前面的 512个字节。如果这**512**个字节的最后两个字节是 0x55和 0xAA,表明这个设备可以用于启动;如果不是,表明设备不能用于启动,控制权于是被转交给
- 1 分別の水の火は田(3) 「 1 回点・ ビッルと ジャルを明明 312 「 ア 10 ッパネック 12 「 ア 10

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	A	В	C	D	E	F
33	CO	8E	DO	BC	00	7C	FB	50	07	50	1F	FC	BE	1B	7C
BF	1B	06	50	57	B9	E5	01	F3	A4	CB	BD	BE	07	B1	04
38	6E	00	7C	09	75	13	83	C5	10	E2	F4	CD	18	8B	F5
83	C6	10	49	74	19	38	2C	74	F6	AD	B5	07	<b>B</b> 4	0.7	88
FO	AC	30	00	74	FC	BB	07	00	<b>B4</b>	OE	CD	10	EB	F2	88
4E	10	E8	46	00	73	2A	FE	46	10	80	7E	04	OB	74	OB
80	7E	04	OC	74	05	AO	B6	07	75	D2	80	46	02	06	83
46	08	06	83	56	OA	00	E8	21	00	73	05	A0	B6	07	EB
BC	81	3E	FE	7D	55	AA	74	OB	80	7E	10	00	74	C8	AO
<b>B</b> 7	07	EB	A9	88	FC	1E	57	8B	F5	CB	BF	05	00	8A	56
00	B4	08	CD	13	72	23	8A	C1	24	3F	98	8A	DE	BA	FC
43	F7	E3	88	D1	86	D6	B1	06	D2	EE	42	F7	E2	39	56
OA	77	23	72	05	39	46	08	73	1C	B8	01	02	BB	00	7C
8B	4E	02	88	56	00	CD	13	73	51	4F	74	4E	32	E4	8A
56	00	CD	13	EB	E4	BA.	56	00	60	BB	AA	55	<b>B</b> 4	41	CD
13	72	36	81	FB	55	14	幸	代	他	C1	01	74	2B	61	60
6A	00	6A	00	FF	76	OA.	FF	76	08	6A	00	68	00	7C	6A
01	6A	10	B4	42	88	F4	CD	13	61	61	73	OE	4F	74	OB
32	E4	8A	56	00	CD	13	EB	D6	61	F9	C3	49	6E	76	61
6C	69	64	20	70	61	72	74	69	74	69	6F	6E	20	74	61
62	6C	65	00	45	72	72	6F	72	20	6C	6F	61	64	69	6E
67	20	6F	70	65	72	61	74	69	6E	67	20	73	79	73	74
65	6D	00	4D	69	73	73	69	6E	67	20	6F	70	65	72	61
74	69	6E	67	20	73	79	73	74	65	6D	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	2C	44	63	51	59	B8	80	26	26	00	00
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	00	00	A0.	90.	00	00	00	00	00	00	00
00	00	00	00	00	00	00	加	Xon	西	00	00	00	00,	00	00
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	55	AA

## 5.5 主引导记录的结构 #

- 主引导记录只有512个字节。它的主要作用是告诉计算机到硬盘的哪一个位置去找操作系统。

  - (1) 第1-446字节,是用来记录系统的启动信息的,调用操作系统的机器码
     (2) 第447-510字节64个字节): 分区表 (Partition table),分区表的作用,是将硬盘分成若干个区
     (3) 第511-512字节: 主引导记录签名 (0x55和0xAA)

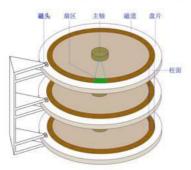
0000-0088	Master Boot Record主引 导程序	主引导程序	0-136	137
0089-01BD	出错信息数据区	数据区	137-445	309
01BE-01CD	分区项1 (16字节)		446-461	16
01CE-01DD	分区项2 (16字节)	/\ <del>==</del> +	462-477	16
01DE-01ED	分区项3 (16字节)	分区表	478-493	16
01EE-01FD	分区项4 (16字节)		494-509	16
01FE	55	# <b>#</b> ###	510	1
01FF	AA	结束标志	511	1
				512

- 磁盘分区是使用分区编辑器在磁盘上划分几个逻辑部分
- 磁盘一旦划分成多个分区,不同类的目录与文件可以存储进不同的分区内
   主引导记录因此必须知道将控制权转交给哪个区
- 分区表的长度只有64个字节,里面又分成四项,每项16个字节。所以,一个硬盘最多只能分四个一级分区,又叫做 ⋩#x4E3B;⋩#x5206;⋩#x533A;
  - (1) 第1个字节:如果为0x80,就表示该主分区是激活分区,控制权要转交给这个分区。四个主分区里面只能有一个是激活的。
  - (2) 第24个字节: 主分区第一个周围的物理性图(thin(Oylinder)、磁头(Heads)、扇区号(Sector)等等)
    (3) 第5个字节: 主分区最后一个扇区的物理性图(
    (4) 第6-8个字节: 主分区最后一个扇区的物理位图
    (5) 第9-12字节: 主分区最后一个扇区的物理位图
    (6) 第13-16字节: 主分区的扇区总数

			偏移	描述	大小/ 字节	地址 数据 0x1BE 0x80 0x1BF 0x03
			0x00	分区状态	1	0x1C1 0x2D
	III.N.B.	大小/	0x01	分区开始磁头	1	0x1C2 0x00
偏移	描述	字节		分区开始簇/	60'26	0x1C3 0x06
0x000	引导代码	446	0x02	扇区	2	0x1C4 0x07
0x1BE	第1分区入口	16	004	分区类型	1	0x1C6 0xE7 0x1C5 0xE2
0x1CE	第2分区入口	16	0x04 0x05	分区结束磁头	1	0x1C6 0xE9
0x1DE	第3分区入口	16	UXUS			0x1C7 0x00
0x1EE	第4分区入口	16	0x06	分区结束簇/ 扇区	2	0x1C8 0x00
0x1FE	结束标志 (0x55 AA)	2	0x08	分区相对 起始康区	4	0x1CA 0x17 0x1CB 0x4B
			0x0C	分区总扇区数	4	0x1CC 0x0F 0x1CD 0x00

#### 5.6.1 扇区 <u>#</u>

- 扇区是硬盘存储上的概念,机械硬盘的内部是金属盘片,将圆形的盘片划分成若干个扇形区域,这就是扇区,若干个扇区就组成整个盘片
- 扇区是硬盘上最小的读写单位,这个是硬盘决定的,不是操作系统决定的
   对现在的硬盘来说,逻辑扇区的大小等于物理扇区的大小,所以也并没有严格区分物理扇区和逻辑扇区5.6.1.1 物理扇区#



### 5.7 硬盘启动 #

- 计算机的控制权就要转交给硬盘的某个分区了
- 四个主分区里面,只有一个是激活的。计算机会读取激活分区的第一个扇区,叫做"卷引导记录"(Volume boot record,缩写为VBR)

### 5.8 操作系统 #

- 控制权转交给操作系统后,操作系统的内核首先被载入内存。
   以Linux系统为例,先载入/boot目录下面的 kernel。内核加载成功后,第一个运行的程序是 /sbin/init。它根据配置文件 (Debian系统是/etc/initab) 产生init进程。这是Linux启动后的第一个进程, pid 进程编号为1,其他进程都是它的后代
- 然后,init线程加载系统的各个模块,比如窗口程序和网络程序,直至执行 /bin/login程序,跳出登录界面,等待用户输入用户名和密码。

### 6. 硬件设备文件名 #

- 只要插入硬盘,Linux会自动检测和分配名称
- 一个硬盘可以分成多个分区,每个分区都会有一个系统分配的名称 第一块SCSI硬盘名称叫 sda,它的第一个分区叫 sda1

硬件 设备文件名 IDE硬盘 /dev/hd[a-d] SCSI/SATA/USB硬盘 /dev/sd[a-p] 光驱 /dev/cdrom或/dev/hdc 软盘 /dev/fd[0-1] 打印机(25针) /dev/lp[0-2] 打印机(USB) /dev/usb/lp[0-15] 鼠标 /dev/mouse

### 6.1 IDE硬盘接口#



6.2 SCSI硬盘接口 <u>#</u>



6.3 SATA硬盘接口 <u>#</u>



7. 分区 <u>#</u>

# 衣柜(硬盘)



- 磁盘分区是使用分区编辑器在磁盘上划分几个逻辑部分
   磁盘一旦划分成多个分区,不同类的目录与文件可以存储进不同的分区内
   分区表的长度只有64个字节,里面又分成四项,每项16个字节。所以,一个硬盘最多只能分四个一级分区,又叫做 主 分 区

#### 7.1 扩展分区 #

- 随着硬盘越来越大,四个主分区已经不够了,需要更多的分区. 但是,分区表只有四项。因此规定有且仅有一个区可以被定义成扩展分区(Extended partition)
   所谓扩展分区,就是指这个区里面又分成多个区。这种分区里面的分区,就叫做逻辑分区(logical partition)
   为了突破4个分区的限制,就取出一个分区作为。\$\*x6269;\$\*x5C55;\$\*x5206;\$\*x533A;
- - 扩展分区最多只能有 1个

  - 主分区加扩展分区最多有4个不能写入数据,只能包含逻辑分区,逻辑分区最多是23个

### 8. 格式化 #

- 格式化是指根据用户选定的文件系统(如FAT16(2G),FAT32(4G)、NTFS、EXT2、EXT3、EXT4)对分区进行划分 目的是为了更好的写入和读取数据

- 目の足分子を行め与べわられる状況
   主要是把整个分区切分成等大小的数据块、每个数据块是4KB、10K需要使用2个半的数据块。是存放文件的最小空间。
   微软操作系统(DOS、WINDOWS等)中磁盘文件存储管理的最小单位叫做 6 # x 7 CO 7;
   簇(cluster)的本意就是 6 # x 4 E O 0; 6 # x 7 E C 4;, 即一组扇区(一个磁道可以分割成若干个大小相等的圆弧,叫扇区)的意思。因为扇区的单位太小,因此把它捆在一起,组成一个更大的单位簇更方便进行灵活管理
   在分区中划出一片用于存放文件分配表,目录表等用户文件管理的磁盘空间。
- ID修改时间权限数据块位置 • 格式化会清空数据

I	表1 FAT3:	2短3	文件目录了	项	32个	字节的表示定义
字	节偏移(16进制	DΙ	字节数	ı		定义
l	0×0~0×7	ı	8	1		文件名
ı	0×8~0×A	ı	3	ı		扩展名
         	0×B*		1	111111	属性字节	60000000(读写) 60000001(只读) 60000010(隐藏) 60000100(系统) 60001000(老标) 60010000(子目录) 60100000(归档)
 I	0×C	ı	1	1		系统保留
ı	ØxD	1	1	1		创建时间的10毫秒位
I	0xE~0xF	ı	2	1		文件创建时间
	0x10~0x11 0x12~0x13 0x14~0x15 0x16~0x17 0x18~0x19 0x16~0x18 0x16~0x18	1 1 1 1 1 1 1	2 2 2 2 2 2 4			文件创建日期 文件最后访问日期 文件起始簇号的高16位 文件的最近修改日期 文件起始簇号的低16 表示文件的长度

\*此字段在短文件目录项中不可取值@FH,如果设值为@FH, 目录段为长文件名目录段

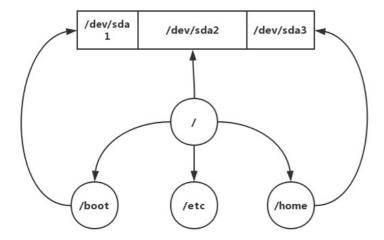
### 9. 挂载点 #

- 为了让Linux系统中可以访问这些分区,需要把这些分区挂载到对应的目录上
   在Linux中是把目录称为 s #x 6302; s #x 8 F7D; s #x 70B9;
   把目录和分区链接在一起的过程成为 s #x 6302; s #x 8 F7D;
   /为根目录,必须挂载到一个分区上,默认所有子目录都会写入这个分区
   同一级目录下面的所有子目录可以有自己的独立存储空间
   必须有的分区

- - 。 / 根分区 。 xwap分区(交换分区,虚拟内存,一般为内存的2倍,不要超过2G)
- - /boot (启动分区,200M) 单独分区,避免分区写满造成系统无法启动

# 9.1 挂载示例 #

- /dev/sd2柱载到了/目录上,也就是说向/目录下在写文件就是往/dev/sd2分区里写文件
   /dev/sd1挂载到了/boot目录上,也就是说向/boot目录下在写文件就是往/dev/sd1分区里写文件
   /dev/sd3挂载到了//home目录上,也就是说向//home目录下在写文件就是往/dev/sd3分区里写文件



## **10.** 虚拟机使用 **#**

### 10.1 新建虚拟机 #

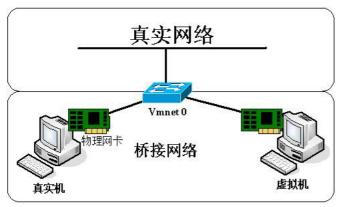
- 1. Create a New Virtual Machine开始新建虚拟机向导
- 1. 我以后再安装操作系统
- 1. Linux CentOS 32位
- 1. 20G硬盘

#### 10.2 网络链接 #

• VMWare提供了三种工作模式,它们是 bridged(桥接模式)、NAT(网络地址转换模式)和 host-only(主机模式)

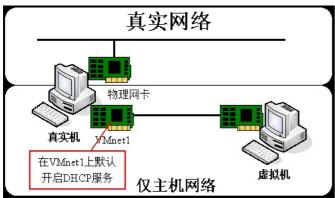
### 10.2.1 bridged(桥接模式) <u>#</u>

- 在这种模式下,VMWare虚拟出来的操作系统就像是局域网中的一台独立的主机,它可以访问网内任何一台机器。
   在桥接模式下,你需要手工为虚拟系统配置户地址,于网掩码,而且还要和宿主机器处于同一网段,这样虚拟系统才能和宿主机器进行通信
   如果你想利用VMWare在局域网内新建一个虚拟服务器,为局域网用户提供网络服务,就应该选择桥接模式
   bridged模式下的 VMnet 0虚拟网络不提供DHCP服务
   vmnet0,实际上就是一个虚拟的网桥,这个网桥有若干个端口,一个端口用于连接你的Host,一个端口用于连接你的虚拟机,他们的位置是对等的,谁也不是谁的网关

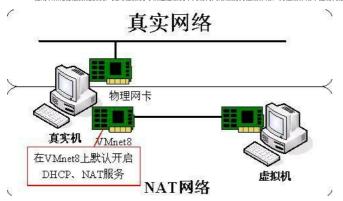


## 10.2.2 host-only(主机模式) #

- 所有的虚拟系统是可以相互通信的,但虚拟系统和真实的网络是被隔离开的
- 虚拟系统和宿主机器系统是可以相互通信的
   虚拟系统的TCP/IP配置信息(如IP地址、网关地址、DNS服务器等),都是由VMnet1(host-only)虚拟网络的DHCP服务器来动态分配的,IP地址是随机生成的



- 使用NAT模式,就是让虚拟系统借助NAT(网络地址转换)功能,通过宿主机器所在的网络来访问公网
- 使用NAT模式可以实现在虚拟系统里访问互联网。NAT模式下的虚拟系统的TCP/IP配置信息是由VMnet8(NAT)虚拟网络的DHCP服务器提供的,无法进行手工修改
   使用Vmnet8虚拟交换机,此时虚拟机可以通过主机单向访问网络上的其他工作站,其他工作站,在站下能访问虚拟机



#### 10.3 使用快照 #

- 可以使用快照
- 在合适的时间恢复快照

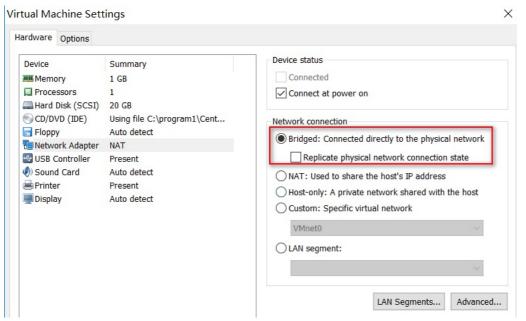
#### 10.4 克隆 #

从当前的虚拟机克隆出一个虚拟机

- 可以克隆当前或者快照
- 克隆方式可以选择链接克隆或者完整克隆

### 11.linux系统安装 #

### 11.1 设置硬件环境 #



## 11.2 设置安装类型 #

- Install or upgrade an existing system 安装舖者升级ް有系统
   Install system with basic video driver 安装过程采用基本的显卡驱动
   Rescue installed system 进入系统修复模式
   Boot from local drive 退出安装从硬盘启动

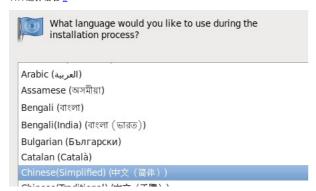
- Memory test 存储介质检测

### 11.3 跳过检查和警告 #

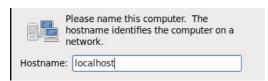




### 11.4 选择语言 <u>#</u>



### 11.5 主机名 #



### 11.6 设置主机名和网络 #





配置网络(C)

### 11.7 设置密码 #

- 复杂性
  - 八位字符以上、大小写字母、数字、符号 不能是英文单词

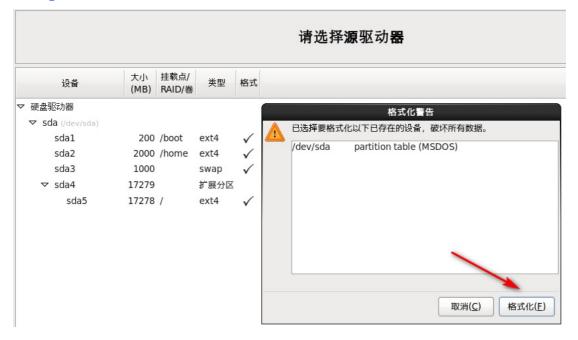
  - 不能是和用户相关的内容
- 易记忆性实效性

根帐号	被用来管理系统。请为根用户输入一个密码。
根密码 ( <u>P</u> ) :	•••••
确认 ( <u>C</u> ) :	•••••

### 11.8 使用存储空间 #



### 11.9 分区 <u>#</u>





### 11.10 服务器的类型 #

- Desktop (桌面)Minimal Desktop (最小化桌面)
- Minimal (最小化)
  Basic Server (基本服务器,推荐)

- Basic Server (整本服务衛,推符)
  Database Server (数据库服务器)
  Web Server (阿页服务器)
  Virutal Host (虚拟主机)
  software development workstation(软件开发工作站)



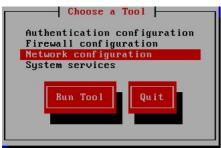
### 11.11 网络配置 <u>#</u>

### 11.11.1 安装日志 #

- /root/install.log 存储了安装在系统中的软件包及其版本信息
   /root/install.log.syslog 存储了安装过程中留下的事件记录
   /root/anaconda-ks.cfg 记录了安装过程中改置的选项信息,可以做为安装的模板文件

### 11.11.2 setup <u>#</u>

• 网络配置





#### 11.11.3 ifcfg-eth0 #

cat /etc/sysconfig/network-scripts/ifcfg-eth0

参数 含义 TYPE=Ethemet #阿卡类型 DEVICE=eth0 #阿卡接口名称 ONBOOT=yes#系统启动时是否自动加载 BOOTPROTO=static #启用地址协议 --static #启用地址协议 --bootp协议 --dhcp协议 IPADDR=192.168.1.11 #阿卡IP地址 NETMASK=255.255.255.0 #阿卡网络地址 GATEWAY=192.168.1.1 #阿卡阿夫地址 DNS1=10.203.104.41 #阿卡DNS地址 HWADDR=00:0C:29:13:5D:74 #阿卡设备MAC地址 BROADCAST=192.168.1.255 #网卡广播地址 NM\_CONTROLLED=yes Network manger服务

#### 11.11.4 网卡接口关闭与激活 #

ifup eth0 #启动网络

#### 11.11.5 网络服务启动与关闭#

service network restart #重启网络服务

### 12.linux常用命令 **#**

#### 12.1 常见目录#

- /根目录/boot 启动目录,启动相关文件
- /dev 设备文件
- /etc 配置文件
- /home 普通用户的家目录,可以操作
- /lib 系统库保存目录
- /mnt 移动设备挂载目录
- /media 光盘挂载目录
- /misc 磁带机挂载目录
- /root 超级用户的家目录,可以操作
- /tmp 临时目录,可以操作
- /proc 正在运行的内核信息映射, 主要输出进程信息、内存资源信息和磁盘分区信息等等
- /sys 硬件设备的驱动程序信息
- /var 变量
- /bin 普通的基本命令,如ls,chmod等,一般的用户也都可以使用
- · /sbin 基本的系统命令,如shutdown,reboot,用于启动系统,修复系统,只有管理员才可以运行
   /usr/bin 是你在后期安装的一些软件的运行脚本
   /usr/sbin 置一些用户安装的系统管理的必备程序

# 12.2 命令基本格式 #

# 12.2.1 命令提示符 #

[root@zhangrenyang ~]

- root 当前登录用户 • localhost 主机名
- ~当前工作目录,默认是当前用户的家目录,root就是/root,普通用户是 /home/用户名
   提示符 超级用户是 #,普通用户是\$

### 12.2.2 命令格式 #

- 命令 [选项] [参数]当有多个选项时,可以写在一起一般参数有简化和完整写法两种 -a 与 --all等效

# 12.2.3 ls #

- 查询目录中的内容
- Is[选项][文件或者目录]
- 洗项
  - -a 显示所有文件,包括隐藏文件
  - 显示详细信息
  - -d 查看目录本身的属性而非子文件 Is /etc/
  - · -h 人性化的方式显示文件大小
  - -i 显示inode,也就是i节点,每个节点都有ID号
- 默认当前目录下的文件列表

## \*\* 12.2.3.1 -| #\*\*

显示详细信息

drwxr-xr-x . 1 root root 800 Sep 16 00:19 logs

drwxr-xr-x . 1 root root 800 Sep 16 00:19 logs 文件类型和权限 ACL权限 硬链接引用计数 所有者 所属组 文件大小 最后修改时间 文件名

### 12.3 文件处理命令 #

### 12.3.1 mkdir #

- 建立目录 make directory
- mkdir-p [目录名]
  - -p 递归创建

### 12.3.2 cd #

- 切换所在目录 change directory
- cd [目录]
  - ~ 家目录 家目录

  - 上次目录
  - . 当前目录. 上级目录
- 相对路径是参照当前所在目录
- 绝对路径是从根目录开始按TAB键可以补全命令和目录

### 12.3.3 pwd #

• 显示当前目录 pwd

#### 12.3.4 rmdir #

- 删除目录 remove empty directorymdir [目录名]

#### 12.3.5 rm #

- 删除文件或者目录 removem [文件或者目录]
- - -r刪除日录
- m -rf 文件或者目录] 递归强制删除所有目录

#### 12.3.6 cp #

- copy 复制命令copy [源文件或者目录] [目标文件]
  - · -r 复制目录,默认是复制文件
  - -p 连带文件属性复制
  - ・ d 若源文件是链接文件, 则复制连接属性・ a 相当于 -rpd

#### 12.3.7 mv #

- 移动文件或者改名 movemv [源文件或者目录] [目标文件]

#### 12.3.8 In #

• 链接命令,生成链接文件 link

#### \*\* 12.3.8.1 硬链接特征 #\*\*

- 拥有相同的i节点和存储block块,可以看作是同一个文件
   可以通过i节点访问

- 不能跨分区不能针对目录使用一般不使用
- \*\* 12.3.8.2 软链接特征 #\*\* • In -s [源文件] [目标文件]
  - · -s 创建软链接

  - 类似Windows快捷方式软链接拥有自己的节点和Block块,但是数据块中只保存源文件的文件名和节点号,并没有实际的文件数据
  - Notescanfellin Dannellook, 已定数据分寸
     Invanvarwx 1 软链接 软链接的文件权限都是 777
     修改任意一个文件, 另一个都会改变
     删除源文件, 软链接不能使用
     软链接源文件必须写绝对路径

### 12.4 文件搜索命令 #

## 12.4.1 locate #

- 在后台数据库中按文件名搜索,速度比较快
- 数据保存在 /var/lib/mlocate后台数据库,每天更新一次
   可以 updatedb命令立刻更新数据库
   只能搜索文件名

- /etc/updatedb.conf 建立索引的配置文件
  - PRUNE\_BIND\_MOUNTS = "yes" 全部生效, 开启搜索限制
  - PRUNEFS 不搜索的文件系统PRUNENAMES 忽略的文件类型
  - PRUNEPATHS 忽略的路径 /tmp

## 12.4.2 whereis #

- 搜索命令所在路径以及帮助文档所在位置
- whereis 命令名 whereis ls

  - 。 -m 只查找帮助文件

### 12.4.3 which #

- 可以看到别名 which ls
- 能看到的都是外部安装的命令
   无法查看Shell自带的命令,如 which cd

### 12.4.4 环境变量 #

/usr/local/bin:/usr/bin:/bin:/usr/sbin:/sbin

- 定义的是系统搜索命令的路径
- echo \$PATH

#### 12.4.5 find #

- 文件搜索命令
- find [搜索范围] [搜索条件]

### \*\* 12.4.5.1 按名称搜索 #\*\*

• 避免大范围的搜索,会非常消耗系统资源

find / -name aaa.log

### \*\* 12.4.5.2 通配符 <u>#</u>\*\*

- find是在系统当中搜索符合条件的文件名,如果需要匹配,使用通配符匹配,通配符是完全匹配
- - \* 匹配任意内容

  - ? 匹配任意一个字符 [] 匹配任意一个中括号内的字符

find . -name "ab[cdef]"

### \*\* 12.4.5.3 -i <u>#</u>\*\*

不区分大小写

find / -iname A.log

## \*\* 12.4.5.4 -user #\*\*

按所有者进行搜索

find /root -user root find /root -nouser

\*\* 12.4.5.5 按时间搜索 #\*\*

find /nginx/access.log -mtime +5

参数 含义 atime 文件访问时间 ctime 改变文件属性 mtime 修改文件内容 参数 含义 -5 5天内修改的文件 5 5天前当前修改的文件 +5 5天前修改的文件 \*\* 12.4.5.6 按大小视索  $\#^{**}$ 

k小写.M大写

find . -size 100k

参数 含义 -8k 小于8K 8k 等于8K +8k 大于8K +8M 小于8M \*\* 12.4.5.7 按i节点搜索 <u>#</u>\*\*\*

find . -inum 123456

\*\* 12.4.5.8 综合应用 <u>#</u>\*\*

find /tmp -size +10k -a -size -20k

- 查找/etc目录下,大于10KB并且小于20KB的文件 -a and 逻辑与,两个条件都满足

  - -o or 逻辑或,两个条件满足一个就可以

find /tmp -size +10k -a -size -20k -exec 1s -1h  $\{\}\$ \;

- exec 对上个命令的结果进行操作
- \*\* 12.4.5.9 grep #\*\*
  - 在文件当中匹配符合条件的字符串
  - grep "10" access.log
    - -v 排除指定字符串
  - find命令,在系统当中搜索符合条件的文件名,如果需要匹配,使用通配符匹配,通配符是完全匹配
     grep命令 在文件当中搜索符合条件的字符串,如果需要匹配,使用正则表达式进行匹配,正则表达式时包含匹配

### 12.5 帮助命令 #

## 12.5.1 基本用法 #

- man 命令 获取指定命令的帮助
- man ls 查看ls的帮助

### 12.5.2 man的级别 #

- 1 查看命令的帮助
- 2 查看可被内核调用的函数的帮助
   3 查看函数和函数库的帮助
- 4 查看特殊文件的帮助5 查看配置文件的帮助
- 6 查看游戏的帮助7 查看其它的帮助
- 8查看系统管理员可用命令的帮助9查看和内核相关文件的帮助

## 12.5.3 查看命令级别 #

- 1p: POSIX utilities
   POSIX表示可移植操作系统接口(Portable Operating System Interface of UNIX,缩写为 POSIX),POSIX标准定义了操作系统应该为应用程序提供的接口标准。

man -f ls whatis ls man 1p 1s

## 12.5.4 关键字搜索 #

- man -k passwd

### 12.5.5 shell 内部帮助 <u>#</u>

• whereis找到就是外部,找不到就是内部

help cd

#### 12.6 压缩与解压缩命令#

.zip.gz.bz2.tar.gz.tar.bz2

#### 12.6.1 zip格式 #

压缩文件或目录,是一种压缩格式

- 压缩文件 zip 压缩文件名.zip 源文件
- 压缩目录 zip -r 压 缩 目 录 名 .zip 源 目 录
   解压 unzip 压 缩 目 录 名 .zip

touch book/1.txt touch book/2.txt zip -r book.zip book unzip book.zip

### 12.6.2 gzip <u>#</u>

gzip为高压,可以把文件压缩得更小

命令 示例 含义 gzip 源文件 gzip a.txt 压缩为.gz格式的压缩文件,源文件会消失 gzip -c 源文件 > 压缩文件 gzip -c yum.txt > yum.txt, > yum.txt, g 压缩为.gz格式的压缩文件,源文件不会消失 gzip -t 日录 gzip -t xx 把目录下的 每个子文件都变成压缩包,并删除原文件,当前目录无变化 gzip -d 压缩文件名 gzip -d yum.txt.gz 解压缩文件,不保留压缩包 gunzip 压缩文件 gunzip yum.txt.gz 解压缩文件,也不保留压缩包

#### 12.6.3 .bz2格式压缩 #

bzip2是一个压缩能力更强的压缩程序

命令 示例 含义 bzip2 源文件 bzip2 1.txt 压缩为.bz2格式的文件,不保留源文件 bzip2 未源文件 bzip2 未1.txt 压缩为.bz2格式的文件,保留源文件 bzip2 -d 压缩文件名 bzip2 -d 1.txt.bz2 解压压缩包,不保留压缩包 bunzip2 压缩文件名 bunzip2 1.txt.bz2 解压压缩包,也不保留压缩包

bzip2 不能压缩目录

#### 12.6.4 tar #

- 打包命令,只打包并不压缩
- tar -cvf 打包文件名 源文件

  - -v 显示过程
  - o -f 指定打包后的文件名

tar -cvf book.tar book 会找出一个book.tar文件

x 解打包

tar -xvf book.tar

#### 12.6.4 tar.gz压缩格式 #

- zip可以压缩目录但压缩效率不高,gzip和bzip2压缩效率高但不支持目录
- 可以先打包为 . tar格式,再压缩为 . gz格式 -z 压缩为.tar.gz格式 -x 解压缩.tar.gz格式

源文件 tar -zcvf book.gar.gz book 可以先打包为 .tar

格式,再压缩为.gz

格式 tar -zxvf 压缩包名.tar.gz tar -zxvf book.tar.gz 解压tar.gz压缩包 tar -jcvf 压缩包名 .tar.bz2

源文件 tar -jcvf booktar.bz2 book 可以先打包为 .tar

格式,再压缩为.bz2

格式 tar -jxvf 压缩包名.tar.bz2 tar -jxvf book.tar.bz2 解压tar.bz2压缩包

### 12.7 关机和重启命令#

# 12.7.1 shutdown #

shutdown 关机命令

- -c 取消前一个关机命令

-r 重启

shutdown -r 06:00

### 12.7.2 init #

关机

重启

init 6

### 12.7.3 logout #

退出登录

logout

### 12.8 查看登录用户信息 #

### 12.8.1 w #

查看登录用户信息

- TTY 登录的终端 tty1 本地终端 pts/0远程终端
   FROM 登录的IP

- LOGIN 登录时间
- IDLE 用户闲置时间
   JCPU 该终端所有进程占用的时间
- PCPU 当前进程所占用的时间
- WHAT 正在执行的命令

#### 12.8.2 who #

查看登录用户信息

- USER 登录的用户名
- TTY 登录的终端 tty1 本地终端 pts/0远程终端
- LOGIN 登录时间(登录的IP)

#### 12.8.3 last #

查看当前登录和过去登录的用户信息 默认读取 /var/log/wtmp 文件

- 用户名
- 登录终端
- 登录IP
- 登录时间退出时间(在线时间)

#### 12.8.4 lastlog #

查看所有用户的最后一次登录时间

- 用户名
- 登录终端
- 登录IP
- 最后一次登录时间

#### 12.9 磁盘管理 #

#### 12.9.1 df #

查看磁盘分区使用状况

参数 描述 -l 仅显示本地磁盘(默认) -a 显示所有文件系统的使用情况 -ln 以1024进制计算最合适的单位显示磁盘容量 -H以1000进制计算最合适的单位显示磁盘容量 -T 显示磁盘分区类型 -l 显示指定类型文件系统的磁盘 分区 -x 不显示指定类型文件系统的磁盘分区

#### 12.9.2 du #

• 统计以磁盘上的文件大小

参数 描述 -b 以byte为单位统计文件 -k 以KB为单位统计文件 -m 以MB为单位统计文件 -h 以1024为单位统计文件 -H 以1000为单位统计文件 -s 指定统计目标

```
du -sH /etc
```

#### 12.9.3 添加新硬盘后的分区和格式化#

- 硬件设备是由linux系统自动识别并以文件的形式存在于根目录下的 dev目录下
- 1-4分区编号是留给主分区和扩展分区的,逻辑分区只能从5开始

命令 含义 中文 m print this menu 打印菜单 n add a new partition 添加一个分区 d delete a partition 删除一个分区 p print the partition table 打印分区表 q quit without saving changes 退出不保存 w write table to disk and exit 写入分区表并保存

```
Disk /dev/sda: 21.5 GB, 21474836480 bytes
Device Boot Start End
/dev/sdal * 1 26
                                         Blocks Id System
204800 83 Linux
Disk /dev/sdb: 8589 MB, 8589934592 bytes
fdisk /dev/sdb 开始对这块硬盘进行分区
m 打印命令
n 创建一个分区
Partition number (1-4): 1 选择分区编号
First cylinder (1-1044, default 1): 1 输入开始扇区
Last cylinder, +cylinders or +size{K,M,G} (1-1044, default 1044): +3000M 输入结束扇区
。 查看当前分区
 创建分区
e 扩展分区
 创建逻辑分区
d 删除分区
w 分区表写入磁盘
```

### 12.9.4 GPT#

- MBR下主分区最多4个,GPT可达128个
- MBR下主分区容量最大2TB,GPT模式下容量可达18EB(1EB=1024PB,1PB=1024TB,1TB=1024GB)

```
parted 开始分区,默认是对第一块硬盘分区
mklabel gpt 指定分区表的类型为gpt
print 查看分区表的类型
mkpart 开始分区
分区名称? []?
起始点? 0
结束点? 2000
警告: The resulting partition is not properly aligned for best performance.
忽略/Ignore/放弃/Cancel? c
(parted) 1
结束点? 2000
mkpart 2th 2000 3000
quit 退出编辑
```

### 12.9.5 格式化#

```
ls -1 /dev/sdb*
 mkfs.ext3 /dev/sdb1
mkfs -t ext4 /dev/sdb2
```

#### 12.9.6 挂载 #

```
mkdir /mnt/zhufeng
mount /dev/sdbl /mnt/zhufeng
 umount /mnt/zhufeng
/dev/sdbl /mnt/zhufeng ext3 de
分区名称 挂载点 文件系统类型
```

### 12.9.7 添加swap交换分区 <u>#</u>

- 建立普通的linux分区
- 修改分区类型的16进制编码格式化成交换分类
- 启动交换分区

```
p 查看当前的分区
.
Command (m for help): t 修改分区的系统ID
Partition number (1-4): 3 修改分区编号为3的分区
Hex code (type L to list codes): L 列出所有编号
Hex code (type L to list codes): 82 把编号修改为16进制的82
Changed system type of partition 3 to 82 (Linux swap / Solaris)
.
/dev/sdb3 767 1044 2233035 82 Linux swap / Solaris
free 查看剩余内存
mkswap /dev/sdb3 把sdb3设置为交换分区
swapon /dev/sdb3 挂载sdb3成交换区
swapoff /dev/sdb3
```

#### 12.9.8 挂载#

- \*\* 12.9.8.1 挂载命令格式 #\*\*
  - mount [-t 文件系统] [-o 特殊选项] 设备文件名 挂载点
  - - -t 文件系统 ext4 iso9660
    - -0 特殊选项
- \*\* 12.9.8.2 挂载光驱 #\*\*

```
mkdir /mnt/cd
mount -t iso9660 /dev/sr0 /mnt/cdrom
```

\*\* 12.9.8.3 卸载光驱 #\*\*

umount /mnt/cdrom

\*\* 12.9.8.4 挂载U盘 <u>#</u>\*\*

```
fdisk -1 查看硬盘及分区信息
mount -t vfat /dev/sdbl /mnt/usb
```

linux默认不支持NTFS格式

## 12.10 文件查看命令 #

### 12.10.1 cat#

- cat 命令用于连接文件并打印到标准输出设备上。
- cat [-AbeEnstTuv] [-help] [-version] fileName
- -n 或 --number: 由 1 开始对所有输出的行数编号。

cat -n textfilel

### 12.10.2 more #

- Linux more 命令类似 cat,不过会以一页一页的形式显示,更方便使用者逐页阅读,而最基本的指令就是按空白键(space)就往下一页显示,按 b 键就会往回(back)一页显示,而且还有搜寻字串的功能 (与 vi 相似),使用中的说明文件,请按 h。
   more fileName

more testfile

## 12.10.3 head #

用来显示开头某个数量的文字区块

head -5 readme.txt

### 12.10.4 tail #

- tail命令可用于查看文件的内容
- 有一个常用的参数 -f 常用于查阅正在改变的日志文件。
- tail [参数] [文件]
- - -f 循环读取-n

### 12.10.5 第二页 #

head -10 file | tail -5