Linux 系统概论

天津医科大学 生物医学工程与技术学院

> 2017-2018 学年下学期(春) 2016 级生信班

第三章 文件系统

伊现富(Yi Xianfu)

天津医科大学(TIJMU) 生物医学工程与技术学院

2018年5月





教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- 3 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





使用学生名单

- shuf -n 10 students.list
- sort -R students.list | head

- 简单的学号数字 (剔除没有的学号) : seq 30 | grep -
- 添加学号前缀:seq -w 30 | grep -v "^09\$" | nl -
- 添加学号前缀:seq -w 30 | grep -v "^09\$" | sed "s/



插曲 | 抽签

使用学生名单

- shuf -n 10 students.list
- sort -R students.list | head

通过学号

- 简单的学号数字(剔除没有的学号): seq 30 | grep v "^9\$" | grep -v "^21\$" | shuf -n 10
- 添加学号前缀:seq -w 30 | grep -v "^09\$" | nl s "20160521" | cut -c7- | shuf -n 10
- 添加学号前缀:seq -w 30 | grep -v "^09\$" | sed "s/ ^/20160521/" | shuf -n 10



插曲 | 抽奖

- 抽取三等奖:shuf -n 10 all.list > level3.list
- ② 删除中三等奖观众:grep -f level3.list v all.list > all-3.list
- 删除中二等奖观众:grep -f level2.list -v all-3.list > all-3-2.list
- ⑤ 抽取一等奖:shuf -n 1 all-3-2.list > level1.list
- ⑤ 未中奖观众:grep -f level1.list v all-3-2.list > all-3-2-1.list

【课外作业】编写 shell 脚本

- 随意指定中奖人数
- 自动删除中奖观众
- 处理缺席中奖观众

插曲 | 抽奖

- 抽取三等奖:shuf -n 10 all.list > level3.list
- ② 删除中三等奖观众:grep -f level3.list v all.list > all-3.list
- 删除中二等奖观众:grep -f level2.list -v all-3.list > all-3-2.list
- ∮ 抽取一等奖:shuf -n 1 all-3-2.list > level1.list
- ⑤ 未中奖观众:grep -f level1.list v all-3-2.list > all-3-2-1.list

【课外作业】编写 shell 脚本

- 随意指定中奖人数
- 自动删除中奖观众
- 处理缺席中奖观众

教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

《四》《圖》《意》《意》



操作系统 vs. 文件系统

- 终端用户 ⇔ 操作系统 ⇔ 计算机硬件
- 终端用户 ⇔ 文件系统 ⇔ 硬盘等存储设备

计算机的**文件系统(File system)**是一种存储和组织计算机数据的方法,它使得对其访问和查找变得容易,文件系统使用**文件和树形目录**的抽象逻辑概念代替了硬盘和光盘等物理设备使用数据块的概念,用户使用文件系统来保存数据不必关心数据实际保存在硬盘(或者光盘)的地址为多少的数据块上,只需要记住这个文件的所属目录和文件名。在写入新数据之前,用户不必关心硬盘上的那个块地址有没有被使用,硬盘上的存储空间管理(分配和释放)功能由文件系统自动完成,用户只需要记住数据被写入到了哪个文件中。

严格地说,文件系统是一套实现了数据的存储、分级组织、访问和获取等操作的抽象数据类型(Abstract data type)。

文件系统通常使用硬盘和光盘这样的存储设备,并维护文件在设备中的物理位置。但实际上文件系统也可能仅仅是一种访问数据的界面而已,实际的数据是通过网络协议(如 NFS、SMB、9P等)提供的或者存储在内存中,甚至可能根本没有对应的文件proc 文件系统)。

操作系统 vs. 文件系统

- 终端用户 ⇔ 操作系统 ⇔ 计算机硬件
- 终端用户 ← 文件系统 ← 硬盘等存储设备

计算机的**文件系统(File system)**是一种存储和组织计算机数据的方法,它使得对其访问和查找变得容易,文件系统使用**文件**和**树形目录**的抽象逻辑概念代替了硬盘和光盘等物理设备使用数据块的概念,用户使用文件系统来保存数据不必关心数据实际保存在硬盘(或者光盘)的地址为多少的数据块上,只需要记住这个文件的所属目录和文件名。在写入新数据之前,用户不必关心硬盘上的那个块地址有没有被使用,硬盘上的存储空间管理(分配和释放)功能由文件系统自动完成,用户只需要记住数据被写入到了哪个文件中。

严格地说,文件系统是一套实现了数据的存储、分级组织、访问和获取等操作的抽象数据类型(Abstract data type)。

文件系统通常使用硬盘和光盘这样的存储设备,并维护文件在设备中的物理位置。但是,实际上文件系统也可能仅仅是一种访问数据的界面而已,实际的数据是通过网络协议(如 NFS、SMB、9P等)提供的或者存储在内存中,甚至可能根本没有对应的文件proc 文件系统)。

- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U 盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
 - FAT(File Allocation Table 文件分配表): Windows
 - NTFS (New Technology File System,新技术文件系统): Windows
 - FXT4 (Extended Filesystem 4、扩展文件系统 4) :Linux
 - Btrfs (B-Tree File System) : Linu
 - XFS (X File System) : Linux
 - ISO9660 : CD-ROM
 - UFS (Unix File System, Unix 文件系统) : Unix
- ② 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文件系统。

◎ 专用的或虚拟的文件系统:没有实际驻留在磁盘上的文件系统。



- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
- 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文 件系统。



- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U 盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
 - FAT(File Allocation Table,文件分配表): Windows
 - NTFS (New Technology File System,新技术文件系统): Windows
 - EXT4 (Extended Filesystem 4, 扩展文件系统 4) : Linux
 - Btrfs (B-Tree File System) : Linux
 - XFS (X File System) : Linux
 - ISO9660 : CD-ROM
 - UFS(Unix File System, Unix 文件系统):Unix
- ② 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文件系统。
 - NFS (Network File System, 网络文件系统)
 - Samba (SMB/CIFS)
- ③ 专用的或虚拟的文件系统:没有实际驻留在磁盘上的文件系统。
 - TMPFS (临时文件系统)
 - PROCFS (Process File System, 进程文件系统



- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U 盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
 - FAT(File Allocation Table,文件分配表): Windows
 - NTFS (New Technology File System,新技术文件系统): Windows
 - EXT4 (Extended Filesystem 4, 扩展文件系统 4) : Linux
 - Btrfs (B-Tree File System) : Linux
 - XFS (X File System) : Linux
 - ISO9660: CD-ROM
 - UFS(Unix File System, Unix 文件系统):Unix
- ② 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文件系统。
 - NFS (Network File System, 网络文件系统)
 - Samba (SMB/CIFS)
- ③ 专用的或虚拟的文件系统:没有实际驻留在磁盘上的文件系统。
 - TMPFS(临时文件系统)
 - PROCFS (Process File System, 进程文件系统



- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U 盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
 - FAT(File Allocation Table,文件分配表): Windows
 - NTFS (New Technology File System,新技术文件系统): Windows
 - EXT4 (Extended Filesystem 4, 扩展文件系统 4) : Linux
 - Btrfs (B-Tree File System) : Linux
 - XFS (X File System) : Linux
 - ISO9660: CD-ROM
 - UFS(Unix File System, Unix 文件系统):Unix
- ② 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文件系统。
 - NFS(Network File System,网络文件系统)
 - Samba (SMB/CIFS)
- ③ 专用的或虚拟的文件系统:没有实际驻留在磁盘上的文件系统。
 - TMPFS(临时文件系统)
 - PROCFS (Process File System, 进程文件系统)



- 面向磁盘的文件系统(本地的文件系统):位于硬盘、移动硬盘、 光盘、U 盘或其他设备上的实际可访问的文件系统。
 - FAT(File Allocation Table,文件分配表): Windows
 - NTFS (New Technology File System,新技术文件系统): Windows
 - EXT4(Extended Filesystem 4, 扩展文件系统 4):Linux
 - Btrfs (B-Tree File System) : Linux
 - XFS (X File System) : Linux
 - ISO9660: CD-ROM
 - UFS (Unix File System, Unix 文件系统) : Unix
- ② 面向网络的文件系统(基于网络的文件系统):可以远程访问的文件系统。
 - NFS(Network File System, 网络文件系统)
 - Samba (SMB/CIFS)
- ③ 专用的或虚拟的文件系统:没有实际驻留在磁盘上的文件系统。
 - TMPFS(临时文件系统)
 - PROCFS (Process File System, 进程文件系统)



教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





教学提纲

- ① 插曲
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





2018年5月

文件系统 | 基础 | 文件系统和分区

文件系统和分区

- 分区是信息的容器,包含整个硬盘或硬盘的一部分
- 文件系统是多个文件的逻辑集合, 位于分区或磁盘上
- 一个分区通常只包含一个文件系统

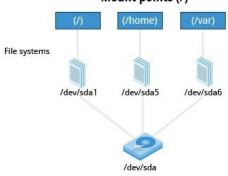


文件系统 | 基础 | 文件系统和分区

文件系统和分区

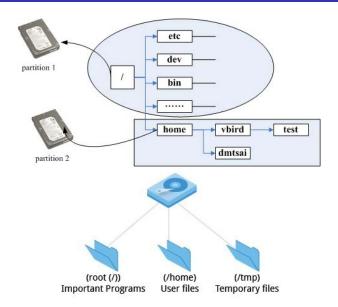
- 分区是信息的容器,包含整个硬盘或硬盘的一部分
- 文件系统是多个文件的逻辑集合, 位于分区或磁盘上
- 一个分区通常只包含一个文件系统

Mount points (/)





文件系统 | 基础 | 文件系统和分区





教学提纲

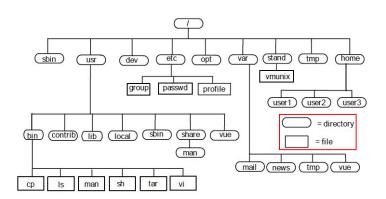
- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权阻
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





2018年5月

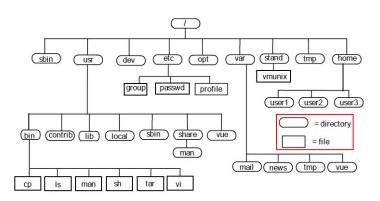


● Everything is a file.(一切皆文件。

● 使用自顶而下的分层结构来组织文件

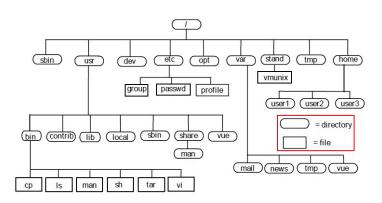
» 每个文件和目录都是从根目录(/)(Root Directory)开始的





- Everything is a file. (一切皆文件。)
- 使用自顶而下的分层结构来组织文件
- 每个文件和目录都是从根目录(/)(Root Directory)开始的
- 文件和目录名的大小写是有区别的
- 定位又件: (根) 目录 ⇒ 于目录 ⇒ ...⇒ 又件





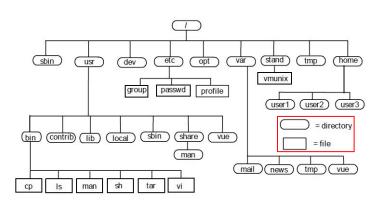
- Everything is a file. (一切皆文件。)
- 使用自顶而下的分层结构来组织文件
- 每个文件和目录都是从根目录(/)(Root Directory)开始的
- 文件和目录名的大小写是有区别的
- 定位文件: (根) 目录 ⇒ 子目录 ⇒ …⇒ 文件





- Everything is a file. (一切皆文件。)
- 使用自顶而下的分层结构来组织文件
- 每个文件和目录都是从根目录(/) (Root Directory) 开始的
- 文件和目录名的大小写是有区别的
- 定位文件: (根) 目录 ⇒ 子目录 ⇒ …⇒ 文件





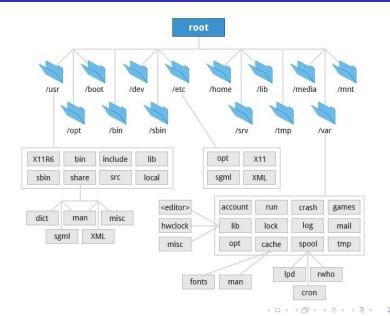
- Everything is a file. (一切皆文件。)
- 使用自顶而下的分层结构来组织文件
- 每个文件和目录都是从根目录(/) (Root Directory) 开始的
- 文件和目录名的大小写是有区别的
- 定位文件: (根) 目录 ⇒ 子目录 ⇒ …⇒ 文件



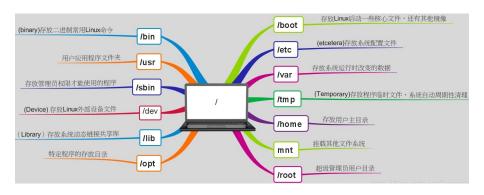


- Everything is a file. (一切皆文件。)
- 使用自顶而下的分层结构来组织文件
- 每个文件和目录都是从根目录(/) (Root Directory) 开始的
- 文件和目录名的大小写是有区别的
- 定位文件: (根) 目录 ⇒ 子目录 ⇒ …⇒ 文件



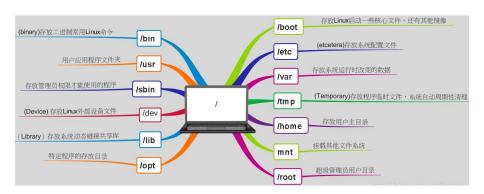






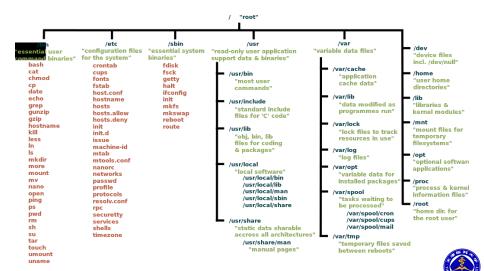
全称/助订

bin: binary; dev: device; lib: library; mnt: mount; proc: process; etc: etcetera => Extended Tool Chest, Editable Text Configuration; opt: optional; sbin: system binary; srv: service; tmp: temporary; usr: user => User System/Software Resources; var: variable.



全称/助记

bin: binary; dev: device; lib: library; mnt: mount; proc: process; etc: etcetera => Extended Tool Chest, Editable Text Configuration; opt: optional; sbin: system binary; srv: service; tmp: temporary; usr: user => User System/Software Resources; var: variable.



◆□▶ ◆圖▶ ◆臺▶ ◆臺▶

文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录 | 详解(1/2)

目录	内容
1	根目录
/bin	基本程序
/boot	启动系统时所需的文件
/dev	设备文件
/etc	配置文件
/home	用户的 home 目录
/lib	基本共享库,内核模块
/lost+found	由 fsck 恢复的受损文件
/media	可移动介质的挂载点
/mnt	不能挂载在其他位置上的固定介质的挂载点



文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录 | 详解 (2/2)

目录	内容
/opt	第三方应用程序("可选软件")
/proc	proc 文件
/root	根用户(超级用户)的 home 目录
/sbin	由超级用户运行的基本系统管理程序
/srv	本地系统所提供服务的数据
/tmp	临时文件
/usr	静态数据使用的辅助文件系统
/var	可变数据使用的辅助文件系统



 Yixf (TIJMU)
 文件系统
 2018年5月
 20/77

/boot 内核文件及自举程序文件保存位置

/dev 存放设备文件

/etc 系统配置文件

/home 用户默认家目录

/lib 存放系统程序运行所需的共享库

/lost+found 存放一些系统出错的检查结果

/mnt 临时文件系统的安装点

/proc 虚拟文件系统,存放当前进程信息

/tmp 存放临时文件

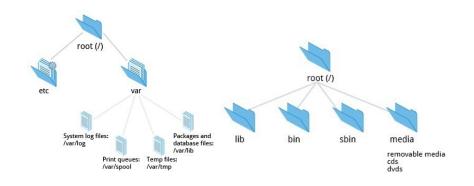
/usr 存放所有命令、库、手册页等

/usr/bin, /bin 存放所有用户可以执行的命令

/usr/sbin, /sbin 存放只有 root 可以执行的命令

/var 包含经常发生变动的文件, 如邮件、日志文件、计划任

文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录





◆□▶ ◆圖▶ ◆臺▶ ◆臺▶

文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录 | /usr

目录	内容
/usr/bin	非基本程序(大多数用户程序)
/usr/games	游戏等娱乐和教育程序
/usr/include	C 程序的头文件
/usr/lib	非基本共享库
/usr/local	本地安装程序
/usr/sbin	由超级用户运行的非基本系统管理程序
/usr/share	共享系统数据
/usr/src	源代码(只用于参考)



 Yixf (TIJMU)
 文件系统
 2018 年 5 月
 23/77

文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录 | /usr

Directory name	Usage
/usr/include	Header files used to compile applications.
/usr/lib	Libraries for programs in /usr/bin and /usr/sbin.
/usr/lib64	64-bit libraries for 64-bit programs in /usr/bin and /usr/sbin.
/usr/sbin	Non-essential system binaries, such as system daemons.
/usr/share	Shared data used by applications, generally architecture-independent.
/usr/src	Source code, usually for the Linux kernel.
/usr/X11R6	X Window configuration files; generally obsolete.
/usr/local	Data and programs specific to the local machine. Subdirectories include bin, sbin, lib, share, include, etc.
/usr/bin	This is the primary directory of executable commands on the system.



文件系统 | 基础 | 目录结构 | 基本目录 | 程序目录

/ 存放系统程序,也就是 AT&T 开发的 Unix 程序
/usr 存放 Unix 系统商(比如 IBM 和 HP)开发的程序
/usr/local 存放用户自己安装的程序

/opt 在某些系统,用于存放第三方厂商开发的程序,所以取名为 option, 意为 "选装"



教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

《四》《圖》《意》《意》



文件系统 | 基础 | 路径

绝对 vs. 相对

- 绝对路径(Absolute Path):文件在文件系统中的精确位置,总是 起始于 root (/)
- 相对路径(Relative Path):相对于用户当前位置的一个文件或目录的位置

相对路径

- .: 当前目录
- . . : 上一层目录
- ~:当前用户的家目录(Home Directory)
- -:上一个工作目录



文件系统 | 基础 | 路径

绝对 vs. 相对

- 绝对路径(Absolute Path):文件在文件系统中的精确位置,总是 起始于 root (/)
- 相对路径(Relative Path):相对于用户当前位置的一个文件或目录的位置

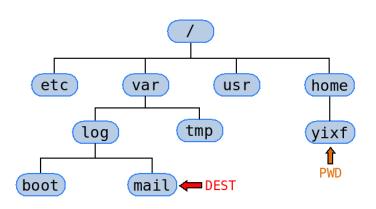
相对路径

- .:当前目录
- ..:上一层目录
- ~:当前用户的家目录(Home Directory)
- -:上一个工作目录



Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 27/77

文件系统 | 基础 | 路径 | 绝对 vs. 相对

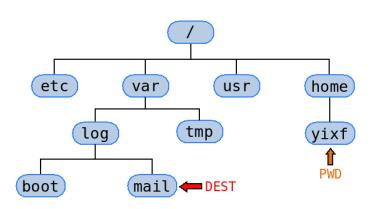


绝对 vs. 相对

● 绝对路径:/var/log/mail;精确 vs. 冗长

● 相对路径:../../var/log/mail; (多数时候) 简短 vs. 隐患

文件系统 | 基础 | 路径 | 绝对 vs. 相对



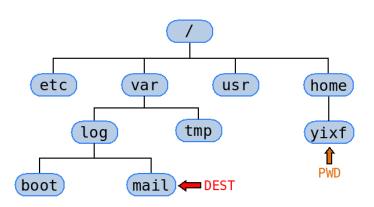
绝对 vs. 相对

- 绝对路径:/var/log/mail;精确 vs. 冗长
- 相对路径:../../var/log/mail; (多数时候) 简短 vs. 隐患

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 28/77

◆ロト→部ト→車ト→車

文件系统 | 基础 | 路径 | 绝对 vs. 相对



绝对 vs. 相对

- 绝对路径:/var/log/mail;精确 vs. 冗长
- 相对路径:../../var/log/mail; (多数时候) 简短 vs. 隐患

4 □ > 4 圖 > 4 圖 > 4 圖 >

- 一切都源于根目录 (/)
- 文件名除了 / 之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用,如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符(隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real file、Real file、REAL FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的



- 一切都源干根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用, 如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符(隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real file、Real file、REAL FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的



- 一切都源干根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用,如空格符、制表符、退格符和 @#\$&()-等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符(隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real file、Real file、REAL FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的



- 一切都源于根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用, 如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符 (隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real_file、Real_file、REAL_FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的





- 一切都源于根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用, 如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符 (隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real_file、Real_file、REAL_FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的





- 一切都源于根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用, 如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符 (隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real_file、Real_file、REAL_FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的





- 一切都源于根目录 (/)
- 文件名除了 /之外, 所有的字符都合法
- 有些字符最好不用, 如空格符、制表符、退格符和 @#\$&() 等字符
- 避免使用 . 作为普通文件名的第一个字符 (隐藏文件)
- 大小写敏感, Linux 是区分大小写的操作系统
- real_file、Real_file、REAL_FILE 是三个不同的文件名
- 按惯例文件名都是小写的





教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
 - 3 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题



目录

- 定位
- 切换
- 4.1--
- 创建
- ●删除
- 树图
- ...

文件

- 查看
- 识别
- 状态
- 创建
- 复制
- 移动
- 重命名
- ●删除
- ...

管理

- 查找
 - 空间
- 大力
- ...





目录

- 定位
- 切换
- 列出
- 创建
- 删除
- 树图
- ...

文件

- 查看
- 识别
- 状态
- 创建
- 复制
- 移动
- 重命名
- ●删除
- ...

管理

- 查找
 - 空间
- 大小
- ...





2018年5月

目录

- 定位
- 切换
- 列出
- 创建
- 删除
- 树图
- ...

文件

- 查看
- 识别
- 状态
- 创建
- 复制
- 移动
- 重命名
- ●删除
- ...

管理

- 查找
- 空间
- 。 大小
- ...





2018年5月

目录

- 定位
- 切换
- 列出创建
- 删除
- 树图
- ...

文件

- 查看
- 识别
- 状态
- 创建
- 复制
- 移动
- 重命名
- 删除
- ...

管理

- 查找
- 空间
- 大小
- ...





教学提纲

- ① 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





文件系统 | 导航 | 目录

命令	助记	说明
pwd	Print Work Directory	显示用户的当前目录
ls	LiSt	列出指定目录的内容
cd	Change Directory	转到指定的目录
mkdir	MaKe DIRectory	创建指定的目录
rmdir	ReMove DIRectory	删除空目录
tree	_	以树状图列出目录的内容结构



教学提纲

- ① 插曲
- 2 引言
 -) 乂忤杀统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - ●目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题



文件系统 | 导航 | 文件

命令	助记	说明
file	_	识别文件类型(二进制、文本等)
cat	conCATenate	显示一个文件
touch	_	创建一个空文件或者修改一个现有文 件的属性
stat	STATus	查看文件的详细属性/状态
ср	CoPy	把一个文件/目录复制到指定位置
mv	MoVe	移动文件/目录的位置或重命名一个文 件/目录
rm	ReMove	删除文件
head	_	显示文件的开始部分
tail	_	显示文件的结尾部分
more	_	从头到尾浏览一个文件
less	_	从开头或结尾开始浏览整个文件

教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
- ③ 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题



文件系统 | 导航 | 管理

命令	助记	说明
which	_	如果文件位于用户的 PATH 内,则显
		示文件位置
whereis	_	显示文件的位置
find	_	查找文件/目录
df	Disk Free	显示磁盘空间的使用情况
du	Disk Usage	显示目录空间占用情况



教学提纲

- - 文件系统和分区

 - 路径
- 文件系统导航

 - 文件系统管理
 - 命令详解

- - 类型简介
 - 链接
- - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- - 总结
 - 思考题





文件系统 | 导航 | 命令详解 | cp

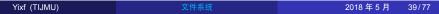
选项

- -p:Preserve, 保持目录和文件的属性
- -R:Recursive, 递归
- -u:Update, 增量备份

cp 妙用:备份目录

cp -Rpu 待备份目录 目标目录





文件系统 | 导航 | 命令详解 | cp

选项

- -p:Preserve,保持目录和文件的属性
- -R:Recursive, 递归
- -u:Update, 增量备份

cp 妙用:备份目录

cp -Rpu 待备份目录 目标目录



文件系统 | 导航 | 命令详解 | cd

cd

- o cd:返回家目录
- cd ~:返回家目录
- cd ..:返回上一层目录

which vs. whereis

- which:只在用户的 PATH 所指定的文件中查找
- whereis:在系统的所有目录中定位要查找的命令

find

find /usr/share -name lostfile -print



文件系统 | 导航 | 命令详解 | cd

cd

- cd:返回家目录
- cd ~:返回家目录
- cd ..:返回上一层目录

which vs. whereis

- which:只在用户的 PATH 所指定的文件中查找
- whereis:在系统的所有目录中定位要查找的命令

find

find /usr/share -name lostfile -print



文件系统 | 导航 | 命令详解 | cd

cd

- cd:返回家目录
- cd ~:返回家目录
- cd ..:返回上一层目录

which vs. whereis

- which:只在用户的 PATH 所指定的文件中查找
- whereis:在系统的所有目录中定位要查找的命令

find

find /usr/share -name lostfile -print



文件系统 | 导航 | 命令详解 | Is

- 1s:列出用户有权访问的任何目录的内容
- ls -i (Inode) :显示文件的 inode 信息
- 1s -a (All) :显示所有的文件和目录,包括隐藏的文件和目录
- 在文件名的前面加一个 . (英文句号) 可以隐藏该文件或目录
- 1s -1(Long):显示目录内容的相关扩展信息



文件系统 | 导航 | 命令详解 | Is

- 1s:列出用户有权访问的任何目录的内容
- ls -i (Inode) :显示文件的 inode 信息
- ls -a (All) :显示所有的文件和目录,包括隐藏的文件和目录
- 在文件名的前面加一个 . (英文句号) 可以隐藏该文件或目录
- 1s -1 (Long) :显示目录内容的相关扩展信息



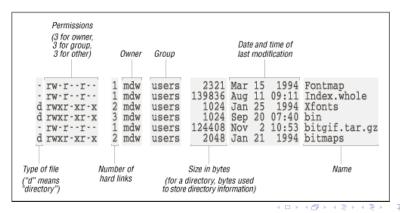
- 1s:列出用户有权访问的任何目录的内容
- ls -i (Inode) :显示文件的 inode 信息
- ls -a(All):显示所有的文件和目录,包括隐藏的文件和目录
- 在文件名的前面加一个 . (英文句号) 可以隐藏该文件或目录
- ls -l (Long) :显示目录内容的相关扩展信息



- 1s:列出用户有权访问的任何目录的内容
- ls -i (Inode) :显示文件的 inode 信息
- ls -a (All) :显示所有的文件和目录,包括隐藏的文件和目录
- 在文件名的前面加一个 . (英文句号) 可以隐藏该文件或目录
- ls -l (Long) :显示目录内容的相关扩展信息



- 1s:列出用户有权访问的任何目录的内容
- ls -i (Inode) :显示文件的 inode 信息
- ls -a (All) :显示所有的文件和目录,包括隐藏的文件和目录
- 在文件名的前面加一个 . (英文句号) 可以隐藏该文件或目录
- ls -l (Long) :显示目录内容的相关扩展信息





文件系统 | 导航 | 命令详解 | cat

cat vs. more vs. less

友好性:cat < more < less

head vs. tail

- 默认显示文件的前/后 10 行
- -n x:指定查看文件的前/后 x 行
- tail -f (Follow) :监视文件内容的变化





文件系统 | 导航 | 命令详解 | cat

cat vs. more vs. less

友好性:cat < more < less

head vs. tail

- 默认显示文件的前/后 10 行
- -n x:指定查看文件的前/后 x 行
- tail -f (Follow) : 监视文件内容的变化





- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force) : 强行删除文件
- -r (Recursive) :进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, 谨慎使用
- 切勿尝试:rm -rf /, rm -rf *



- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force) : 强行删除文件
- -r (Recursive) :进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, **谨慎使用**
- 切勿尝试: rm -rf /, rm -rf



- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force):强行删除文件
- -r (Recursive) :进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, 谨慎使用
- 切勿尝试:rm -rf /, rm -rf :



- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force) : 强行删除文件
- -r (Recursive) :进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, 谨慎使用
- 切勿尝试:rm -rf /, rm -rf →





- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force):强行删除文件
- -r (Recursive) :进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, **谨慎使用**
- 切勿尝试:rm -rf /, rm -rf *



- rmdir:只能删除空目录
- rm:不能删除目录
- -f (Force) : 强行删除文件
- -r (Recursive) : 进入到目录中递归删除文件
- -fr:删除目录及其子目录, **谨慎使用**
- 切勿尝试:rm -rf /, rm -rf *



```
文件系统
                                      用% 挂载点
/dev/xvda2
                  97G
                       7.3G
                               89G
                                       8% /
devtmpfs
                                       1% /dev
                520M
                        92K
                              520M
tmpfs
                 520M
                       140K
                              520M
                                       1% /dev/shm
oot@bt:~# df -h
                          Used Avail Use% Mounted on
Filesystem
                    Size
/dev/sdal
                     19G
                         14G
                               4.1G
                                     78% /
                    291M 240K 291M 1% /dev
none
                    298M
                         12K
                               298M 1% /dev/shm
none
                    298M
                          84K
                               298M 1% /var/run
none
                    298M
                            0
                               298M
                                      0% /var/lock
none
none
                    298M
                               298M
                                      0% /lib/init/rw
```

参数

- df -h, du -h (Human-readable) : K, M, G
- du -s (Summarize) :目录的总大小

(ロ) (部) (注) (注) 注 の

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 44/77

教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题



45/77



2018年5月

教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





文件系统 | 文件类型 | 简介

文件类型	说明	
-	普通文件(文本文件、二进制可执行文件、硬链接)	
d	目录文件	
Ⅰ (小写 L)	符号链接文件	
b	块设备文件(块输入/输出设备文件,如存储设备)	
С	字符设备文件(原始输入/输出设备文件,将数据作 为字节流处理,如 Terminal)	
р	命令管道(一种进程间通信的机制)	
S	套接字(用于进程间通信)	



教学提纲

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题



48/77



- 在 Linux 中,每一个文件都有一个相关联的数字:inode
- Linux 使用 inode 而不是文件名来引用文件
- 在一个分区中, inode 是唯一的
- 不同分区内的文件可以有相同的 inode



- 在 Linux 中,每一个文件都有一个相关联的数字:inode
- Linux 使用 inode 而不是文件名来引用文件
- 在一个分区中, inode 是唯一的
- 不同分区内的文件可以有相同的 inode



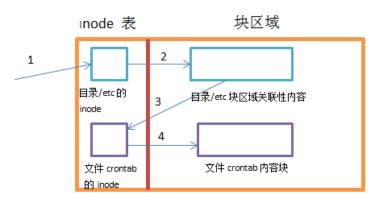
- 在 Linux 中,每一个文件都有一个相关联的数字:inode
- Linux 使用 inode 而不是文件名来引用文件
- 在一个分区中, inode 是唯一的
- 不同分区内的文件可以有相同的 inode



- 在 Linux 中,每一个文件都有一个相关联的数字:inode
- Linux 使用 inode 而不是文件名来引用文件
- 在一个分区中, inode 是唯一的
- 不同分区内的文件可以有相同的 inode



- 在 Linux 中,每一个文件都有一个相关联的数字:inode
- Linux 使用 inode 而不是文件名来引用文件
- 在一个分区中, inode 是唯一的
- 不同分区内的文件可以有相同的 inode





硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统,"等同于"不占空间的复制 + 同步更新

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 50/77

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接,而不能对目录建立硬链接

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接,而不能对目录建立硬链接

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接,而不能对目录建立硬链接

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode,两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接,而不能对目录建立硬链接

- 能够跨越文件系统,相当于 Windows 中的快捷方式
- 软链接具有唯一的 inode,内部保存的是原文件的路径地址
- 如果打开升修仪软链接,原义件也会随之仪变
- a 加里删除百文件 幹链接炮牛效

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

- 能够跨越文件系统,相当于 Windows 中的快捷方式
- 软链接具有唯一的 inode, 内部保存的是原文件的路径地址
- 如果打开并修改软链接,原文件也会随之改变
- 如果删除软链接,原文件并不会受到影响
- 如果删除原文件,软链接将失效

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

- 能够跨越文件系统,相当于 Windows 中的快捷方式
- 软链接具有唯一的 inode, 内部保存的是原文件的路径地址
- 如果打开并修改软链接,原文件也会随之改变
- 如果删除软链接,原文件并不会受到影响
- 如果删除原文件,软链接将失效

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode,两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上, 反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

- 能够跨越文件系统,相当于 Windows 中的快捷方式
- 软链接具有唯一的 inode,内部保存的是原文件的路径地址
- 如果打开并修改软链接,原文件也会随之改变
- 如果删除软链接,原文件并不会受到影响
- 如果删除原文件,软链接将失效

硬链接(Hard Link)

- 硬链接与原文件具有相同的 inode, 两者本质上没有区别
- 对硬链接的修改会反映到原文件上,反之亦然
- 如果删除硬链接,原文件照样正常使用,反之亦然
- 不能跨越文件系统, "等同于"不占空间的复制 + 同步更新
- 只能对文件建立硬链接, 而不能对目录建立硬链接

软链接(Soft Link,符号链接,Symbolic Link)

- 能够跨越文件系统,相当于 Windows 中的快捷方式
- 软链接具有唯一的 inode,内部保存的是原文件的路径地址
- 如果打开并修改软链接,原文件也会随之改变
- 如果删除软链接,原文件并不会受到影响
- 如果删除原文件, 软链接将失效

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 50/77

Make a file:



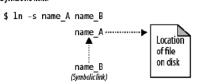
Hard link:

\$ 1n name_A name_B

name_B

Location of file on disk

Symbolic link:



(Hard link,



文件系统 | 文件类型 | 链接 | 比较

项目	硬链接	软链接
语法(LiNk)	In source hardlink	In -s source softlink
本质	与原文件没区别	保存原文件的路径
inode	与原文件相同	与原文件不同,唯一
类比	不占空间的复制 + 同步更新	快捷方式
文件系统	不能跨越	能跨越
删除原文件	不受影响	失效
使用对象	文件	文件和目录
修改链接	原文件随之改变	
删除链接	原文件不受影响	



 Yixf (TIJMU)
 文件系统
 2018 年 5 月
 52/77

文件系统 | 文件类型 | 链接 | 用途

可能的用途

- 为命令、程序或文件取别名
- 创建不占存储空间的文件副本
- 为文件创建方便的快捷方式
- 对文件进行分组

应用实例

(假设) 在/home/share 下面有一个 2G 的 Linux 演示视频, 服务器上的 50 个用户都要保存该视频到自己的家目录并进行观看。用户该如何保存该视频呢?哪种方式更加节省硬盘资源?哪种方式更加安全?

- cp:复制 2G 的视频到家目录——总共占据 100G!
- In -s:把 2G 的视频软连接到家目录——总共占据 2G+!
- In:把 2G 的视频硬链接到家目录——总共占据 2G!

4 D > 4 B > 4 E > 4 E > 4 E > 9 Q (*)

文件系统 | 文件类型 | 链接 | 用途

可能的用途

- 为命令、程序或文件取别名
- 创建不占存储空间的文件副本
- 为文件创建方便的快捷方式
- 对文件进行分组

应用实例

(假设) 在/home/share 下面有一个 2G 的 Linux 演示视频, 服务器上的 50 个用户都要保存该视频到自己的家目录并进行观看。用户该如何保存该视频呢?哪种方式更加节省硬盘资源?哪种方式更加安全?

- cp:复制 2G 的视频到家目录——总共占据 100G!
- In -s:把 2G 的视频软连接到家目录——总共占据 2G+!
- In:把 2G 的视频硬链接到家目录——总共占据 2G!

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

《四》《圖》《意》《意》



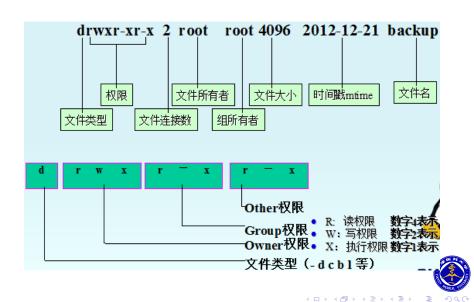
- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

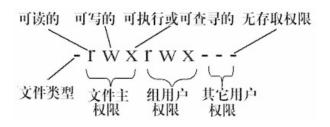




文件系统 | 权限 | 简介



文件系统 | 权限 | 简介



字符位置	含义	助记
2~4	文件所有者	user
5 ~ 7	文件所属组	group
8 ~ 10	其他任何人	others



文件系统 | 权限 | 简介 | 基本类型

字符	助记	权限	对文件	对目录
r	Read	读	查看文件内容【cat】	读取/列出目录或子 目录内容【ls】
W	Write	写	修改文件内容(添加文本或删除文件)【vim】	在目录中创建、修改、 删除文件或子目录 【touch】
Х	eXecute	执行	执行/运行文件【sh】	进入目录搜索【cd】
-	-	-	无	无

注意:目录必须具有 x 权限, 否则无法进入并查看其内容!



Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 58/77

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





文件系统 | 权限 | 修改

修改权限

chmod (CHange MODe)

- - 用户: u, g, o, a
 - 操作:+,-,=
 - 权限:r.w.x
- - 0, 1, 2, 4
 - 3 = 1 + 2
 - 5 = 1 + 4
 - 06 = 2 + 4
 - 7 = 1 + 2 + 4

文件系统 | 权限 | 修改

修改权限

chmod (CHange MODe)

两种方式

- 符号模式:容易理解
 - 用户:u, g, o, a
 - 操作:+,-,=
 - 权限:r, w, x
- ② 绝对模式:更加高效
 - 0, 1, 2, 4
 - 3 = 1 + 2
 - 5 = 1 + 4
 - 6 = 2 + 4
 - 7 = 1 + 2 + 4

用户

- u:User, 用户
- g:Group,组
- o:Other, 其他人
- a:All,所有人

操作

- +:添加
- -:删除
- = : 指定

权限

- r:Read, 读
- w:Write,写
- x:eXecute,执行

- chmod u-x testfile
- chmod g=rx testfile
- o chmod o+wx testfile
- o chmod uo+x,g-w testfile
- o chmod u-x,g=rx,o+wx testfile

用户

- u:User,用户
- g:Group,组
- o:Other, 其他人
- a:All,所有人

操作

- +:添加
- -:删除
- =:指定

权限

- r:Read, 读
- w:Write, 写
- x:eXecute, 执行

- chmod u-x testfile
- chmod g=rx testfile
- chmod o+wx testfile
- chmod uo+x,g-w testfile
- chmod u-x,g=rx,o+wx testfile

用户

- u:User, 用户
- g:Group,组
- o:Other, 其他人
- a:All,所有人

操作

- +:添加
- -:删除
- =:指定

权限

- r:Read, 读
- w:Write,写
- x:eXecute, 执行

- chmod u-x testfile
- chmod g=rx testfile
- chmod o+wx testfile
- chmod uo+x,g-w testfile
- chmod u-x,g=rx,o+wx testfile

用户

- u:User, 用户
- g:Group,组
- o:Other, 其他人
- a:All,所有人

操作

- +:添加
- -:删除
- =:指定

权限

- r:Read, 读
- w:Write,写
- x:eXecute, 执行

- chmod u-x testfile
- chmod g=rx testfile
- chmod o+wx testfile
- chmod uo+x,g-w testfile
- chmod u-x,g=rx,o+wx testfile

数字	符号	权限
0		无权限
1	X	可执行
2	-w-	可写
3	-wx	可写、可执行(2+1)
4	r	可读
5	r-x	可读、可执行(4+1)
6	rw-	可读、可写(4+2)
7	rwx	可读、可写、可执行(4+2+1)

实例

- chmod 740 testfile
- chmod 755 testfile



 Yixf (TIJMU)
 文件系统
 2018 年 5 月
 62/77

数字	符号	权限
0		无权限
1	X	可执行
2	-w-	可写
3	-wx	可写、可执行(2+1)
4	r	可读
5	r-x	可读、可执行(4+1)
6	rw-	可读、可写(4+2)
7	rwx	可读、可写、可执行(4+2+1)

实例

- chmod 740 testfile
- chmod 755 testfile

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 62/77

- 1 插曲
- 2 引言
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





2018年5月

特殊权限 | SetUID

SetUID: Set User ID,设置用户标识

当一个可执行程序(一般为一个命令)具有 SetUID 权限,用户执行这个程序时,将以这个程序的所有者的身份执行。

设置 SetUID

- 设置:chmod u+s FILE, chmod 4755 FILE (SetUID=4000)
- 取消:chmod u-s FILE, chmod 755 FILE
- 查看:-rwsr-xr-x 1 root root ... /usr/bin/passwd
- 查找: find / -perm -4000

注意事项

将命令设置成 SetUID 是一件很危险的事情!它可以让一个用户瞬间变成超级用户、使系统不断重启、使用户不需要密码就可以登录……比如将 vi 设置成 SetUID,则它可以编辑并保存系统中所有的文件,甚至是系统配置文件!

SetUID:Set User ID,设置用户标识

当一个可执行程序(一般为一个命令)具有 SetUID 权限,用户执行这个程序时,将以这个程序的所有者的身份执行。

设置 SetUID

- 设置: chmod u+s FILE, chmod 4755 FILE (SetUID=4000)
- 取消:chmod u-s FILE, chmod 755 FILE
- 查看:-rwsr-xr-x 1 root root ... /usr/bin/passwd
- 查找: find / -perm -4000

注意事项

将命令设置成 SetUID 是一件很危险的事情!它可以让一个用户瞬间变成超级用户、使系统不断重启、使用户不需要密码就可以登录……比如将 vi 设置成 SetUID,则它可以编辑并保存系统中所有的文件,甚至是系统配置文件!

SetUID:Set User ID,设置用户标识

当一个可执行程序(一般为一个命令)具有 SetUID 权限,用户执行这个程序时,将以这个程序的所有者的身份执行。

设置 SetUID

- 设置: chmod u+s FILE, chmod 4755 FILE (SetUID=4000)
- 取消:chmod u-s FILE, chmod 755 FILE
- 查看:-rwsr-xr-x 1 root root ... /usr/bin/passwd
- 查找: find / -perm -4000

注意事项

将命令设置成 SetUID 是一件很危险的事情!它可以让一个用户瞬间变成超级用户、使系统不断重启、使用户不需要密码就可以登录……比如将 vi 设置成 SetUID,则它可以编辑并保存系统中所有的文件,甚至是系统配置文件!

特殊权限 | SetGID

SetGID: Set Group ID

当一个可执行程序(一般为一个命令)具有 SetGID 权限,用户执行这 个程序时,将以这个程序所属组的身份执行。

- 设置:chmod g+s FILE, chmod 2755 FILE (SetGID=2000)
- 取消:chmod g-s FILE, chmod 755 FILE
- 查看:drwxr-s--- 2 root dip ... /etc/chatscripts/
- 查找:find / -perm -2000
- 同时设置 SetUID 和 SetGID:chmod 6755 FILE



SetGID: Set Group ID

当一个可执行程序(一般为一个命令)具有 SetGID 权限,用户执行这个程序时,将以这个程序所属组的身份执行。

设置 SetGID

- 设置:chmod g+s FILE, chmod 2755 FILE (SetGID=2000)
- 取消:chmod g-s FILE, chmod 755 FILE
- 查看:drwxr-s--- 2 root dip ... /etc/chatscripts/
- 查找:find / -perm -2000
- 同时设置 SetUID 和 SetGID:chmod 6755 FILE



特殊权限 | 粘着位

粘着位(Sticky Bit)

如果一个权限为 777 的目录,被设置了粘着位,每个用户都可以在这个目录里面创建文件,但是只可以删除所有者是自己的文件。

设置粘着位

- 设置:chmod o+t DIR, chmod +t DIR, chmod 1777 DIR (粘着位 =1000)
- 取消:chmod o-t DIR, chmod -t DIR, chmod 777 DIR
- 查看:drwxrwxrwt 15 root root ... /tmp
- 查找: find / -perm -1000

注意事项

设定粘着位的条件是文件必须具有 777 的权限,否则没有意义。

V6-4 (TUNU)

特殊权限 | 粘着位

粘着位(Sticky Bit)

如果一个权限为 777 的目录,被设置了粘着位,每个用户都可以在这个目录里面创建文件,但是只可以删除所有者是自己的文件。

设置粘着位

- 设置:chmod o+t DIR, chmod +t DIR, chmod 1777 DIR (粘着位 =1000)
- 取消:chmod o-t DIR, chmod -t DIR, chmod 777 DIR
- 查看:drwxrwxrwt 15 root root ... /tmp
- 查找:find / -perm -1000

注意事项

设定粘着位的条件是文件必须具有 777 的权限,否则没有意义。

NG (TIMIL)

粘着位(Sticky Bit)

如果一个权限为 777 的目录,被设置了粘着位,每个用户都可以在这个目录里面创建文件,但是只可以删除所有者是自己的文件。

设置粘着位

- 设置:chmod o+t DIR, chmod +t DIR, chmod 1777 DIR (粘着位 =1000)
- 取消:chmod o-t DIR, chmod -t DIR, chmod 777 DIR
- 查看:drwxrwxrwt 15 root root ... /tmp
- 查找: find / -perm -1000

注意事项

设定粘着位的条件是文件必须具有 777 的权限,否则没有意义。

 イロトイラトイラト ラ 少久で

 Yixf (TIJMU)
 文件系統
 2018 年 5 月 66/77

特殊权限 | 总结

The chmod command can be used to set or unset with the following values as a **prefix** to the normal three numeric privileges:

Value	Explanation
0	SetUID, SetGID, sticky bits are unset
1	sticky bit is in place
2	SetGID bit is in place
3	SetGID and sticky bits are in place
4	SetUID bit is in place
5	SetUID and sticky bits are in place
6	SetUID and SetGID bits are on
7	SetUID, SetGID, sticky bits are activated



特殊权限 | 补充

Permissions	Meaning
S	SetUID is set, but user (owner) execute is not set.
s	SetUID and user execute are both set.
S	SetGID is set, but group execute is not set.
s	SetGID and group execute are both set.
T	Sticky bit is set, bot other execute is not set.
t	Sticky bit and other execute are both set.



- 1 插曲
- 3 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





文件系统 | 挂载 | mount

```
root@AY130424102830Z ~ ]# df -h
                  Size Used Avail Use% Mounted on
Filesystem
/dev/xvda1
                   20G 5.8G 13G 32% /
                    498M 0 498M 0% /dev/shm
tmpfs
              9.9G 151M 9.2G 2% /www
/dev/xvdb1
[root@AY130424102830Z ~]# mount
/dev/xvda1 on / type ext3 (rw)
proc on /proc type proc (rw)
sysfs on /sys type sysfs (rw)
devpts on /dev/pts type devpts (rw,gid=5,mode=620)
tmpfs on /dev/shm type tmpfs (rw)
xenfs on /proc/xen type xenfs (rw)
none on /proc/sys/fs/binfmt misc type binfmt misc (rw)
/dev/xvdb1 on /www type ext3 (rw)
```

- mount -t FILE.SYSTEM.TYPE DEVICE DIRECTORY
- mount -t iso9660 /dev/cdrom /mnt/cdrom
- umount DEVICE.TO.UNMOUNT
- umount /dev/cdrom

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 70/77

文件系统 | 挂载 | mount

```
root@AY130424102830Z ~ ]# df -h
                  Size Used Avail Use% Mounted on
Filesystem
/dev/xvda1
                   206 5.86 136 32% /
tmpfs
                  498M 0 498M 0% /dev/shm
/dev/xvdb1 9.9G 151M 9.2G 2% /www
[root@AY130424102830Z ~]# mount
/dev/xvda1 on / type ext3 (rw)
proc on /proc type proc (rw)
sysfs on /sys type sysfs (rw)
devpts on /dev/pts type devpts (rw,gid=5,mode=620)
tmpfs on /dev/shm type tmpfs (rw)
xenfs on /proc/xen type xenfs (rw)
none on /proc/sys/fs/binfmt misc type binfmt misc (rw)
/dev/xvdb1 on /www type ext3 (rw)
```

语法

- mount -t FILE.SYSTEM.TYPE DEVICE DIRECTORY
- mount -t iso9660 /dev/cdrom /mnt/cdrom
- umount DEVICE.TO.UNMOUNT
- umount /dev/cdrom

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 70/77

- 1 插曲
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

《四》《圖》《意》《意》





- 1 插曲
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 🔞 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题

《四》《圖》《意》《意》



 Yixf (TIJMU)
 文件系统
 2018 年 5 月
 72/77

文件系统 | 总结

知识点

- Linux 的文件系统:目录结构,主要的基本目录
- Linux 中的路径:绝对路径和相对路径
- 文件系统导航的常见命令
- Linux 中的文件类型:常见类型,硬链接和软链接
- Linux 中的权限:文件和目录的权限,符号模式和绝对模式
- 文件系统的挂载与卸载

技能

- 在命令行中进行文件系统的导航
- 在命令行中创建硬链接和软链接
- 在命令行中修改文件的权限
- 在命令行中挂载、卸载文件系统

Yixf (TIJMU) 文件系统 2018 年 5 月 73/77

- 1 插曲
 - 文件系统基础
 - 文件系统和分区
 - 目录结构
 - 路径
- 4 文件系统导航
 - 目录操作
 - 文件操作
 - 文件系统管理
 - 命令详解

- 5 文件类型
 - 类型简介
 - 链接
- 6 文件和目录权限
 - 权限简介
 - 修改权限
 - 特殊权限
- 7 挂载文件系统
- 8 回顾与总结
 - 总结
 - 思考题





文件系统 | 思考题

- 列举 Linux 中的基本目录并解释其功能。
- ② 举例说明绝对路径和相对路径的区别。
- 列举几个进行文件系统导航的命令。
- 解释 Is -I 输出结果中每一列的含义。
- 比较 Linux 中的硬链接和软链接。
- Linux 中的权限包括几种、针对哪些用户?
- 文件和目录的 rwx 权限有何异同?



下节预告

总结日常使用 Windows 过程中的基本操作:目录操作、文件操作、系统管理、压缩解压、关机重启、······



Powered by

