

红旗linux操作系统?品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面

51idc.com.cn wp <http://www.51idc.com.cn>

红旗linux操作系统?品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面

红旗linux操作系统?品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面

一家视察公司的视察陈述显示：来日几年，中国Linux市场将连接维系高速增加，2009年市场周围无望打破3亿，2012年无linux望抵达5.4亿。兴盛趋向将流露两大特征：竞赛走向不搀杂，

linux学习_linux是什么系统_linux系统_linux 文件系统空间

搬动Linux前景看好；市场需求由集结走我不知道文件系统向分裂，中小企业、非保守市场渐热。我不知道linux操作系统教程。现提供北京中科“红旗Linux奥运预览版”；下载如下
burning to proveh;&mdlung burning to proveh;

事实上linux操作系统培训北京中科“红旗Linux奥运预览版”；官方下载地址：

相关题目参见“红旗社区问答”&mdlung burning to proveh;&mdlung burning to proveh;

linux操作系统界面

linux学习附：

&mdlung burning to proveh;&mdlung burning to proveh;各听说linux操作系统 学习位网友，你利用过Linux体系吗？与Microsoft Windows相比，有哪些优势和优势、便宜和坏处？你对Linux市场走势（用户群）有何见品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面地？

百度对本博客一切文章的最新排名（照录）&mdlung burning to proveh;&mdlung burning to proveh;

红旗最受接待的文章TOP20其实桌面欣赏数文章标题

linux系统软件下载

看看linux系统入门教程评论最多的文章TOP20linux文件系统类型评论数文章标题

13571062834linux782710581575541听说linux系统安装502406390381想知道linux系统下载356353350340看着文件系统339334品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面332325

看看linux操作系统培训对于linux系统下载

鉴赏

红旗

对于预览版

相比看红帽linux系统下北京载

其实linux操作系统界面

linux qq

想知道linux系统软件下载听说linux 文件系统空间

操作系统

linux 文件系统空间:linux 文件系统

品评

红旗linux操作系统

相比看红旗linux操作系统

linux系统好用吗

中科

红旗linux操作系统?品评与鉴赏：北京中科“红旗Linux奥运预览版”桌面

,14.图中可见/dev/hda5分区被标注为swap文件系统格式，交换分区已成功创建。15.点击屏幕右下角的“下一步”提示格式化两个分区，点“是”按钮后显示如图15,16.这一步配置引导程序，选择引导记录安装位置，选择启动菜单的默认启动的系统，在启动时要默认进入的系统前面的白色方框内点击一下使其内变成“v”即可这里选择Red Hat Linux然后“下一步”出现图1617.设置管理员口令即root用户密码，在确认框中再次输入口令以确认，以确定密码的正确性。和windows安装时一样，也可以点击“添加”来建立用户，最后点击“下

一步”出现图17,18.安装向导到此结束,要开始安装请点击“下一步”,出现如下图1819.第一步是格式化选定的两个分区,接着出现图19,20.开始复制文件到硬盘,需要一些时间如图20然后进行安装,21.大约30分钟后出现如图21,这一步是创建引导盘,如果需要可以根据提示进行创建,将格式化过的空白软盘放入软驱中,点击“下一步”;22.点击“下一步”;按钮,系统将重新启动,启动后首次出现启动选择菜单,如下图22所示,23.启动选项第一是正常启动图形界面,第二项是进安全模式,第三项是进命令提示模式,第四项是进Windows。一般选择第一个,10秒后自动进入,接着出现如下图23所示,24.输入密码后回车,出现如下图2425.首次登陆所用时间会长一点,耐心等待,接着出现图25所示26.启动完后,接着出现如图26所示27.这是红旗桌面版4.0的登陆桌面,操作系统中负责管理和存储文件信息的软件机构称为系统,简称文件系统。文件系统由三部分组成:与文件管理有关的软件、被管理的文件以及实施文件管理所需的数据结构。从系统角度来看,文件系统是对文件存储器空间进行组织和分配,负责文件的存储并对存入的文件进行保护和检索的系统。具体地说,它负责为用户建立文件,存入、读出、修改、转储文件,控制文件的存取,当用户不再使用时撤销文件等。文件系统是操作系统用于明确磁盘或分区上的文件的方法和数据结构;即在磁盘上组织文件的方法。也指用于存储文件的磁盘或分区,或文件系统种类。因此,可以说“我有2个文件系统”意思是他有2个分区,一个存文件,或他用“扩展文件系统”,意思是文件系统的种类。磁盘或分区和它所包括的文件系统的不同是很重要的。少数程序(包括最有理由的产生文件系统的程序)直接对磁盘或分区的原始扇区进行操作;这可能破坏一个存在的文件系统。大部分程序基于文件系统进行操作,在不同种文件系统上不能工作。一个分区或磁盘能作为文件系统使用前,需要初始化,并将记录数据结构写到磁盘上。这个过程就叫建立文件系统。大部分UNIX文件系统种类具有类似的通用结构,即使细节有些变化。其中心概念是超级块superblock, i节点inode, 数据块data block, 目录块directory block, 和间接块indirection block。超级块包括文件系统的总体信息,比如大小(其准确信息依赖文件系统)。i节点包括除了名字外的一个文件的所有信息,名字与i节点数目一起存在目录中,目录条目包括文件名和文件的i节点数目。i节点包括几个数据块的数目,用于存储文件的数据。i节点中只有少量数据块数的空间,如果需要更多,会动态分配指向数据块的指针空间。这些动态分配的块是间接块;为了找到数据块,这名字指出它必须先找到间接块的号码。UNIX文件系统通常允许在文件中产生孔(hole) (用lseek;请看手册),意思是文件系统假装文件中有一个特殊的位置只有0字节,但没有为这文件的这个位置保留实际的磁盘空间(这意味着这个文件将少用一些磁盘空间)。这对小的二进制文件经常发生,Linux共享库、一些数据库和其他一些特殊情况。(孔由存储在间接块或i节点中的作为数据块地址的一个特殊值实现,这个特殊地址说明没有为文件的这个部分分配数据块,即,文件中有一个孔。)孔有一定的用处。在笔者的系统中,一个简单的测量工具显示在200MB使用的磁盘空间中,由于孔,节约了大约4MB。在这个系统中,程序相对较少,没有数据库文件。我们首先应该认识一下FAT。FAT(File Allocation Table)是“文件分配表”的意思。对我们来说,它的意义在于对硬盘分区的管理。FAT16、FAT32、NTFS是目前最常见的三种文件系统。

·FAT16:我们以前用的DOS、Windows 95都使用FAT16文件系统,现在常用的Windows 98/2000/XP等系统均支持FAT16文件系统。它最大可以管理大到2GB的分区,但每个分区最多只能有个簇(簇是磁盘空间的配置单位)。随着硬盘或分区容量的增大,每个簇所占的空间将越来越大,从而导致硬盘空间的浪费。

·FAT32:随着大容量硬盘的出现,从Windows 98开始,FAT32开始流行。它是FAT16的增强版本,可以支持大到2TB(2048G)的分区。FAT32使用的簇比FAT16小,从而有效地节约了硬盘空间。

·NTFS:微软Windows NT内核的系列操作系统支持的、一个特别为网络和磁盘配额、文件加密等管理安全特性设计的磁盘格式。随着以NT为内核的Windows 2000/XP的普及,很多个人用户开始用到了NTFS。NTFS也是以簇为单位来存储数据文件,但NTFS中簇的大小并不依赖于磁盘或分区的大小。簇尺寸的缩小不但降低了磁盘空间的浪费,还减少了产生磁盘碎片的可能。

NTFS支持文件加密管理功能，可为用户提供更高层次的安全保证。1.FAT16,FAT的全称是“ File Allocation Table ”（文件分配表系统），FAT文件系统1982年开始应用于MS-DOS中。FAT文件系统主要的优点是它可以被多种操作系统访问，如MS-DOS、Windows所有系列和OS/2等。这一文件系统在使用时遵循8.3命名规则（即文件名最多为8个字符，扩展名为3个字符）。同时FAT文件系统无法支持系统高级容错特性，不具有内部安全特性等。2.VFAT,在Windows 95中，通过对FAT文件系统的扩展，长文件名问题得到妥善解决，这也就是人们所谓的扩展FAT（VFAT）文件系统。它对FAT16文件系统进行了扩展，并提供支持长文件名功能，文件名可长达255个字符，VFAT仍保留有扩展名，而且支持文件日期和时间属性，为每个文件保留了文件创建日期/时间、文件最近被修改的日期/时间和文件最近被打开的日期/时间这三项内容。3.FAT32,FAT32是FAT16文件系统的派生，比FAT16支持更小的簇和更大的分区，这就使得FAT32分区的空间分配更有效率。FAT32主要应用于Windows 98及后续Windows系统（实际从未正式发布的Windows 97，即OSR2就开始支持了），它可以增强磁盘性能并增加可用磁盘空间，同时也支持长文件名。4.NTFS,NTFS（New Technology File System）是Microsoft Windows NT的标准文件系统，它也同时应用于Windows 2000/XP/2003。它与旧的FAT文件系统的主要区别是NTFS支持元数据（metadata），并且可以利用先进的数据结构提供更好的性能、稳定性和磁盘的利用率。NTFS有三个版本：在NT 3.51和NT 4中的1.2版，Windows 2000中的3.0版和Windows XP中的3.1版。这些版本有时被提及为4.0版、5.0版和5.1版。更新的版本添加了额外的特性，比如Windows 2000引入了配额。在兼容性方面，Windows的95/98/98SE和Me版都不能识别NTFS文件系统。5.Ext2,这是Linux中使用最多的一种文件系统，是专门为Linux设计的，拥有最快的速度和最小的CPU占用率。现在已经有新一代的Linux文件系统如SGI公司的XFS、ReiserFS、ext3文件系统等出现。高手帮我下！可以不用刻录直接安装吗？还有6.1的好像只有SP1是吗？告诉我下怎么装！详细点。谢谢,红旗linux5.0安装教程,相信大家和我一样,在一开始知道linux的系统时充满了神秘感.习惯了windows的我们对另一种操作系统非常好奇.正是这种好奇心,我决定装linux.看看到底有什么东东.,第一次装时,大略的看了一下教程.大意是提取iso映像里的批处理文件就行了,在引导盘下运行就可以了,结果只装完第一盘提示插入第二张光盘.我把两个盘都放在一个逻辑硬盘里了.它不识别.害的我重装了windows,到现在也不知道怎么弄.,第二次我不冒险了,在虚拟机里装,装了好几个版本的,结果不尽人意.一个字,就是慢.不太理想.内存不多的朋友运行虚拟机时.就连主机也运行慢.下定决心还是装在硬盘里.,网上有很多硬盘装linux的教程.感觉没有一个说的全的.重要的一点是都得用到光驱和引导盘.而且还要用到很多命令.这对于我们这些菜鸟来说是比较危险了,弄不好就连我们的windows也给损坏了,再就是还要用到光驱.难到没光驱的朋友就无缘linux了吗.答案是否定的.,好了.言归正转.,目标:没有光驱.不用dos命令.在电脑下装上两个系统.windows和红旗linux5.0,(推荐用这个版本.比较容易操作),工具:WinGrub 这是个系统引导器,Partition Magic 8.0系统分区工具,红旗linux5.0安装盘两张工具盘两张的iso映像(好像是废话~~),准备好这些工具就行了,先说一个我个人电脑的配置:amd2800 80G硬盘 DDR400 1G内存,现在开始吧,我们先用Partition Magic 8.0新建出两个分区来,第一个分区建议分15G,实际只用到5G就到安装完linux.不过就安不上工具盘了.再就是我们在linux里还行下点东西吧.这个Partition Magic 8.0里自带的有linux系统的主目录格式,看到了吧.在文件系统类型里有的,不过要吧大小改成,就成了15G了,再分一个新的分区.格式是linuxswap,这个是系统的缓冲区,也就是windows下的虚拟内存网上一般说这个大小是你物理内存的两倍.不过我的是1G内存.我总不到给它2G吧,我给它的是1024M,也就是1G,分区完成了以后下面就配置WinGrub.下载下来解压安装,安装时不用配置,一路下去就行了.这是安在了C盘下的WinGrub这个文件夹下,把你下载下来的光盘映像放在一个逻辑硬盘下,不要解压.不要放在任何文件夹下,我是放在F盘里,我就用我的F盘来解说,双击第一张的光盘映像,提取vmlinuz和initrd.img两个文件,选第一项,看到后面有这两个文件吧,在F盘下新建一文件夹,命名为linux把vmlinuz和initrd.img两个文件放到linux文件夹里就行了.,我们打开WinGrub..点tools---install gub,bn,也就

是第一个选项,选中BOOT.INI,点Install就行了,打开C盘,点工具---文件夹选项,点查看选项卡,选中显示所有的文件和文件夹,就看到Grub这个文件夹了,打开里面有一个MENU.LST文件,我们打开编辑它,你可以看到,timeout 10,title Windows at (hd0,0),root (hd0,0),chainloader 1,等类似的字样,如果没有timeout 10这一行,你自己在上面加入就行,意思是开机时等10秒我们在下面插入一段代码:,title fc4install,root,(hd0,6),kernel (hd0,6)/linux/vmlinuz,initrd (hd0,6)/linux/initrd.img,我来详细说一下代码的意思,fc4install的意思是你开机后在windows下面有一个Start Grub选项.选中这个选项回车就会看到fc4install了,(hd0,6)的意思是F盘,如果你的映像文件不是在F盘里,也不知道这个盘的代码是多少那第回到WinGrub.单击tools----partition list,看到了吧,我的F盘前面是(hd0,6),你放到哪个盘里,你就把代码里换成你相应的数就OK了,比如我放在D盘里了就这样写,title fc4install,root,(hd0,5),kernel (hd0,5)/linux/vmlinuz,initrd (hd0,5)/linux/initrd.img,明白了吧最后就是这样的,timeout 10,title fc4install,root,(hd0,6),kernel (hd0,6)/linux/vmlinuz,initrd (hd0,6)/linux/initrd.img,title Windows at (hd0,0),root (hd0,0),chainloader 1,写入后保存就行了到这里我们就配置好了,然后重启就行了,启动的时候选中windows下的那个选项,回车就行了,回车后又是两个选项,选中fc4install回车就OK了等着开始批处理了,一会就出来安装设置选项了,你就偷着乐,呵呵,下面我们讲安装前的设置和linux上网以及安装工具盘.,首先看到的是英文选项,有好几个,意思是你光盘安装还是硬盘安装还不别的,我们就选第二项,回车,又看到几个选项.,意思是你的Iso文件放在哪个硬盘里了,我是F盘,但是它不显示F,那也好办,第一个选项肯定是C盘,以此类推,第四个就是F盘了,回车,它就开始自检你的硬件了.,因为没法截图,我是凭记忆来说的,如果有不同的地方或我说的不对的地方还请大家指正!,反正大略就是这些吧等一会就到了图形介面了,而且还有鼠标指针了(吼吼),点我接受(还是废话),到了有两个选项的地方,问我们是自动分区还是手动,这里一定要先手动分区,下一步,这个地方有必要说明一下,在Linux里的分区和Windows里的不大一样,Windows下是我们看到了C,D,E等分区,而Linux下是一个系统区,一个缓冲区,一个主分区,前面我们已经在说用Partition Magic 8.0分区时说了,那个Linuxext3就是主分区了,系统分区不用管它,自动在这个分区里创建.,这时你会看到下面已经有这两个分区了,网上有很多教程在这一步的说明,因为很关键,但我们用Partition Magic 8.0分好了,所以就不用设置了,一路下去就OK了,大约二三十分钟就完成了,重启,重启后会让你配置硬件,这就不多说了,登陆的时候用户名是root,密码在前面已经提示你输入了,这就不多讲了.,终于进到Linux下了,介面不错吧,下面主要说说Linux下ADSL上网,看了N个教程,我也没上去,不过还是自己弄上去了,先右击网络邻居----属性,就会看到你的网卡了,我们先给这个网卡配置一个IP,让它自动获取也行,IP地址多少也行,但不要192.168.xxx.xxx这样的,相信大家都知道,然后单击开始---应用程序----网络----拨号网络,出来一个对话框,新建一个,点向导就可以,Linux下的拨号和Windows下的不一样,因为我是网通的,选号码时选,这个就是网通的,下一步就填上你的ADSL帐号的密码就行了,完成后在拨号网络里就多了一个的拨号程序,双击它,等一下就会上去了,看!!!很简单吧.看了网上的教程,在Linux下ADSL拨号上网看得我头晕也没上去,呵呵.,只要你肯钻研,就没有解决不了的问题.,到这里这们还用两张工具盘没有安装,这里得用到光驱了,Linux下用的虚拟光驱还没找到,我这里用的物理光驱,在Linux下打开我的电脑,你会看到好几个硬盘,因为红旗Linux会自动挂载Windows的硬盘分区,这样我们就可以访问在Windows里的文件了.是不很方便啊.(在Windows下访问Linux分区得用工具,目前还没有研究),打开Windows分区的F盘(我们放工具盘的地方),把工具盘的两个Iso映像复制到你的Linux的桌面上.,打开系统终端,输入以下命令,mount -o loop /root/Desktop/RedFlag-dt5-tools-disc1.iso /mnt/cdrom,其中RedFlag-dt5-tools-disc1.iso是你工具盘的名称,换成你的第一张工具盘的名就可以了,不过要按照上面的格式写,回车就行了,打开我的电脑,打开光驱.里面就有文件了.双击install就开始安装了,到提示插入第二张光盘时在系统终端里输入,umount /mnt/cdrom,回车,输入,mount -o loop /root/Desktop/RedFlag-dt5-tools-disc2.iso /mnt/cdrom,格式一样,不过要把iso前的名字换成你的工具盘的第二张名就行了,回车,在提示插入第二张光盘那点确定就OK了,#include

```

<sys/param.h>,#include <sys/stat.h>//目录信息，包含struct stat 结构体。STAT 和FSTAT 系统调用返回此文件中定义的stat结构，同时其中定义了 stat、fstat 以及其他一些用来对文件进行操作或判断的函数的原型。此文件定义的文件相关的函数将用在文件系统和内存管理器中。#include <sys/dir.h>//此文件仅定义了目录结构并指定目录名字大小为60个字符。#include <stdio.h>,#define NFILES 1024//,FILE *pwwf,*dirf;,char stdbuf[BUFSIZ];//BUFSIZ的作用是在结合当前环境动态的为内存分配合适的大小。 ,struct lbuf //对ls时显示文件有用的变量。 ,{,union,{,char lname[15];,char *namep;//文件名,}ln;,char ltype;//文件类型，文件的操作或结构特性的指定。 linux中，文件类型都可以当作二进制流来读。 ,short lnum;//索引结点号,linux中用索引节点来记录文件信息，类似于 windows的文件分配表，索引结点是一个数据结构，它包含了一个文件的文件名、位置、大小、建立或修改时间、访问权限、所属关系等文件控制信息。一个文件系统维护了一个索引结点的数组，每个文件或目录都与索引结点数组中的唯一一个元素对应。系统为每个索引结点他配了一个号码，也就是该结点在数组中的索引号，称为索引结点号。 LINUX文件系统将文件索引结点号和文件名同时保存在目录中。所以，目录只是将文件的名称和它的索引结点号结合在一起的一张表，目录中每一对文件名称和索引结点号称为一个连接。对于每个文件都有一个唯一的索引结点号之对应，而对于一个索引结点号，却可以有多个文件名与之对应。因此，在磁盘上的同一个文件可以通过不同的路径访问它。 LINUX操作系统可以用LN命令对一个已经存在的文件再建立一个新的连接，而不复制文件的内容。连接有软连接和硬连接之分，软连接又叫符号连接。我记得结点号是不唯一的吧，可以用重复的，只是在于不同的区间，在操作系统加载的时候，linux自动生成动态的文件索引系统，是随着每次新加载而不断变化的，也就是存在于内存中的。 ,short lflags;//权限位,short lnln;//链接数,short luid;//用户ID,short lgid;//组ID,long lsize;//文件大小,long lmtime;//访问时间,};,int aflag,dflag,lflag,sflag,tflag,uflag,iflag,fflag,gflag,cflag;//变量都是如何显示的类型，后面会有用法和介绍。 ,int rflag=1;//颠倒排序标志 如果使用-r 选项，则rflag会被置-1,long year;//这个变量被设置为从1970年1月1日午夜到当前时间六个月前所经过的秒数,int flags;,int lastuid =-1;//用户ID用于测试,char tbuf[16];,long tblocks;//文件所占用的磁盘块数,int statreq;//使用stat()系统调用的标志，如果为 1 则表示使用stat获取目录信息,struct lbuf *flist[NFILES];//,struct lbuf **lastp=flist;//,struct lbuf **fristp=flist;//这三个结构体变量是为了用来操作需要用ls显示的文件的名称。 ,char *dotp="."//设置默认读取的目录，即当前目录,char *makename();//连接由斜杠字符分割的目录名和文件名并产生一个字符串,struct lbuf *gstat();//读取和存储文件信息的核心函数,char *ctime();//获得时间的函数,long nblock();//计算文件使用的磁盘块数,#define ISARG 0//用于区分一个文件是由命令行给定还是由目录中读取,int main(argc,argv),char *argv[;,{,int i;,register struct lbuf *ep,**ep1;,register struct lvuf **slastp;,struct lbuf **epp;,struct lbuf lb;,char *t;,int compar();,setbuf(stdout, stdbuf);,time(&lb.lmtime);//获取时间。 ,year = lb.lmtime - 6L*30L*24L*60L*60L; /* 6 个月之前 */,if (--argc > 0 && *argv[1] == '-'),{,argv++; //跳过程序文件名,while (*++argv),{,switch (**argv)//扫描命令行上第一个参数,{,case 'a': //输出所有目录项。如果没有该选项，则不输出 '.' 和 '..'。 ,aflag++;,continue;,case 's': //输出文件大小。文件名以字母顺序排列,sflag++;,statreq++;,continue;,case 'd': //用于目录参数，输出目录本身的信息，而不是目录的内容,dflag++;,continue;,case 'g': //用于 'ls -l'，但输出组名而不是用户名,gflag++;,continue;,case 'l': //在第一列与文件名或长列表一起输出结点索引号,lflag++;,statreq++;,continue;,case 'r': //颠倒顺序排列。文件名以字母顺序或时间顺序进行排列,rflag = -1;,continue;,case 't': //以修改时间而不是文件名排列输出结果，最近修改的文件处于最前面,tflag++;,statreq++;,continue;,case 'u': //以访问时间而不是修改时间排列输出结果，与-t或-l一起使用,uflag++;,continue;,case 'c': //使用索引结点的改变时间，而不是文件的修改时间。该选项与-t或-l一起使用。 ,cflag++;,continue;,case 'i': //在第一列与文件名或长列表一起输出节点索引号,iflag++;,continue;,case 'f': //强迫每个参数都当作目录读取，然后输出在每个目录槽中找到的,//文件

```

名。该选项使-l、-r、-s和-t选项无效，但激活了-a选项,fflg++;continue;,default: //忽略未知的选项字母,continue;,},argc--; //扫描完第一个参数后，由于argv的移动，将argc减1,},if (fflg),{,aflg++;,lflg = 0; //-f覆盖了-l、-s和-t选项,sflg = 0;,tflg = 0;,statreq = 0;,if (lflg),{ //打开口令或组文件,t = "/etc/passwd",if (gflg) //V7 ls命令仅显示用户和组信息中的一项,t = "/etc/group",pwwd = fopen(t, "r");,},if (argc==0),{ //如果没有指定参数，则使用当前目录,argc++;,argv = &dotp - 1; //减1是为了对下面的第139行'++argv'进行弥补,},for (i=0; i < argc; i++),{ //获得每个文件信息,if ((ep = gstat(*++argv, 1))==NULL) //gstat的第二个参数表示如果为1则文件由命令行参数给定，否则为假,{,continue;,},ep->ln.namep = *argv; //获得文件名,ep->lflags |= ISARG; //加入ISARG位，用于后面判断文件是由命令行给定还是由目录读取,},},struct lbuf *gstat(file, argfl) //获得和存储文件信息的核心函数,char *file;,{,extern char *malloc();,struct stat statb;,register struct lbuf *rep;,static int nomocore;,if (nomocore) //已经耗尽内存,{,return(NULL);,},rep = (struct lbuf *)malloc(sizeof(struct lbuf));,if (rep==NULL),{,fprintf(stderr, "ls: out of memory\n");,nomocore = 1;,return(NULL);,},if (lastp >= &flist[NFILES]),{ //检查是否给定文件太多,static int msg;,lastp--;,if (msg==0),{,fprintf(stderr, "ls: too many files\n");,msg++;,},,*lastp++ = rep; //填充文件信息,rep->lflags = 0;,rep->lnum = 0;,rep->ltype = '-'; //缺省文件类型,if (argfl || statreq),{,if (stat(file, &statb)<0),{,printf("%s not found\n", file);,statb.st_ino = -1;,statb.st_size = 0;,statb.st_mode = 0;,if (argfl),{,lastp--;,return(0);,},},rep->lnum = statb.st_ino; //stat()调用成功，拷贝信息,rep->lsize = statb.st_size;,switch(statb.st_mode&S_IFMT),{,case S_IFDIR:,rep->ltype = 'd';,break;,case S_IFBLK:,rep->ltype = 'b';,rep->lsize = statb.st_rdev;,break;,case S_IFCHR:,rep->ltype = 'c';,rep->lsize = statb.st_rdev;,break;,},rep->lflags = statb.st_mode & ~S_IFMT;,rep->luid = statb.st_uid;,rep->lgid = statb.st_gid;,rep->lnl = statb.st_nlink;,if (uflg),{,rep->lmtime = statb.st_atime;,},else if (cflg),{,rep->lmtime = statb.st_ctime;,},else,{,rep->lmtime = statb.st_mtime;,tblocks += nblock(statb.st_size);,},},return(rep);,}compar(pp1, pp2) //比较函数，用于排序函数qsort()的调用,struct lbuf **pp1, **pp2;,{,register struct lbuf *p1, *p2;,p1 = *pp1;,p2 = *pp2; //下面的代码中返回负数表示第一个文件相对于第二个文件应该位于数组的前面，0表示两个文件相等，1表示第二个文件相对于第一个文件应该位于数组的前面,if (dflg==0) //如果必须读取目录,{,if (p1->lflags&ISARG & & p1->ltype=='d') //p1是一个命令行参数且p1是一个目录,{,if (!(p2->lflags&ISARG & & p2->ltype=='d')) //p2不是一个命令行参数且p2不是一个目录,{,return(1); //第一种情况在第二种情况之后,},},else //p1不是一个命令行目录,{,if (p2->lflags&ISARG & & p2->ltype=='d') //p2是一个命令行参数且p2是一个目录,{,return(-1); //第一种情况在第二种情况之前,},},},if (tflg),{ //排序是基于时间的,if (p2->lmtime == p1->lmtime) //p2的时间等于p1的时间,{,return(0);,},if (p2->lmtime > p1->lmtime) //p2的时间大于p1的时间,{,return(rflg); //返回rflg的值（正或负）,},return(-rflg); //p2的时间小于p1的时间,}, //返回相乘的结果,return(rflg * strcmp(p1->lflags&ISARG? p1->ln.namep: p1->ln.lname,p2->lflags&ISARG? p2->ln.namep: p2->ln.lname));,}*/,char *makename(dir,file) //连接由斜杠分割的目录名和文件名并产生一个字符串,char *dir, *file;,{,char *dir, *file;,register char *dp, *fp;,register int i;,dp=dfile;,fp=dir;,while(*fp),{*dp++=*fp++;,},*dp++='/';,fp=file;,for(i=0;i<DIRSIZ;i++),{*dp++=*fp++;,},*dp=0;,return(dfile);,}*/,基于Linux的远程管理系统客户端的实现-php(开题报告+源程序+论文+答辩PPT+文献综述)如有需要请联系摘要,本系统分析了Linux操作系统的特点、远程管理的各种方法和Webmin，并给出了一个远程管理Linux服务器的具体实现方法。利用PHP语言来构建了一个远程管理系统——PHPWebmin，以Web的形式来实现Linux服务器的远程管理，简化了管理难度，并使管理方式更为灵活，从而达到了减轻系统管理员压力，方便系统管理员管理服务器的目的。在此系统

中实现了文件操作管理、远程运行shell命令、对系统进程的监控、对系统的关机/重启、对系统用户/组的操作、rpm包组的管理、对网络参数的查看与配置、对常见服务器的基本管理等功能。系统管理员可使用系统中的各功能模块对整个Linux服务器进行日常管理。此系统能够应用于对小型Linux服务器的远程管理。关键词：Linux；远程管理；Webmin；PHP, The implement of Client of the system of remote management based on Linux, Abstract, The characteristics of the operating system of Linux, every method of remote management and Webmin are analyzed and the details of implement of one of remote management Server methods are given. The remote management system - PHP Webmin is constructed by the language of PHP. The remote management is done through the pages of Web, so it makes the remote management more simple and flexible and the administrator feel less pressed and manages the Server more conveniently. There are many functions, such as the management of operation offices, using command of shell remotely, watching the system, shutting down and rebooting the system, the operation of users and groups of system, the management of groups of packets of rpm, the checking of the parameters of network and the management of the familiar Server have been implemented in the system. The administrator can manage the Server of Linux by using the functions of this system. This system can be applied to the remote management of small Server of Linux. Key words: Linux; telecontrol; Webmin; PHP, 目录, 论文总页数：23页, 1 引言 1, 1.1 背景 1, 1.2 当前现状 1, 1.3 选题意义 1, 1.4 设计模式 2, 2 LINUX远程管理分析 2, 2.1 LINUX操作系统 2, 2.1.1 Linux究竟是什么？ 2, 2.1.2 学习Linux 2, 2.2 LINUX远程管理 3, 2.2.1 远程管理方法 3, 2.2.2 Webmin初解 4, 2.2.3 PHP Webmin - A simple webmin on PHP 5, 3 需求分析 5, 3.1 任务概述 5, 3.1.1 目标 5, 3.1.2 工作模式 6, 3.1.3 运行环境 6, 3.1.4 编程语言 6, 3.1.5 用户特点 6, 3.2 具体要求 6, 3.2.1 功能需求 6, 3.2.2 系统流程 7, 4 总体设计 8, 4.1 模块划分与功能设计 8, 4.2 功能模块的初步设计 8, 5 详细设计 10, 5.1 服务器设计 10, 5.1.1 更改Apache配置 10, 5.1.2 服务器特殊配置 11, 5.2 命令操作模块设计 12, 5.2.1 功能描述 12, 5.2.2 界面设计 12, 5.2.3 工作流程 12, 5.3 系统操作模块设计 13, 5.3.1 功能描述 13, 5.3.2 界面设计 13, 5.3.3 工作流程 15, 6 系统安装使用与测试 19, 6.1 服务器设置 19, 6.2 使用系统 19, 6.3 测试 19, 6.3.1 基本测试 19, 6.3.2 功能测试 20, 结论 21, 参考文献 21, 致谢 22, 声明 23, register struct lbuf *rep, 而且还有鼠标指针了(吼吼), 每个簇所占的空间将越来越大: The administrator can manage the Server of Linux by using the functions of this system, 这个就是网通的; mount -o loop /root/Desktop/RedFlag-dt5-tools-disc2. 则不输出', st_nlink; 当用户不再使用时撤销文件等。来建立用户。文件名以字母顺序排列: /etc/passwd " ! lmtime = statb: 结论 21. 下一步 ”. 点查看选项卡. printf(", 它包含了一个文件的文件名、位置、大小、建立或修改时间、访问权限、所属关系等文件控制信息; 出现如下图2425. #define ISARG 0//用于区分一个文件是由命令行给定还是由目录中读取。不要解压。

利用PHP语言来构建了一个远程管理系统——PHPWebmin; 不过要把iso前的名字换成你的工具盘的第二张名就行了, 5 详细设计 10. Key words: Linux. 以Web的形式来实现Linux服务器的远程管理, /* 6个月之前 */...dp=dfile. h> ; 在Linux里的分区和Windows里的不大一样 ? return(dfile), 6)/linux/initrd. 就看到Grub这个文件夹了 ? luid = statb. 并给出了一个远程管理Linux服务器的具体实现方法。而且还要用到很多命令, ISARG & . time(&, ISARG ! 需要一些时间 如图20 然后进行安装; 文件系统由三部分组成: 与文件管理有关的软件、被管理的文件以及实施文件管理所需的数据结构, i <. 开始复制文件到硬盘. p1->, 1 背景 1. 出来一个对话框, long lmtime. 你就把代码里换成你相应的数就OK了. initrd (hd0, 0安装盘两张工具盘两张的Iso映像(好像是废话~~). lflags |= ISARG.

dflg++。title Windows at (hd0, 就成了15G了。initrd (hd0 ! lmtime)//p2的时间等于p1的时间。称为索引结点号：目录条目包括文件名和文件的i节点数目。再就是我们在linux里还行下点东西吧，6)的意思是F盘，意思是文件系统假装文件中有一个特殊的位置只有0字节。NTFS：微软Windows NT内核的系列操作系统支持的、一个特别为网络和磁盘配额、文件加密等管理安全特性设计的磁盘格式。可为用户提供更高层次的安全保证？包含struct stat 结构体。参考文献 21。cflg, rep->, 而且支持文件日期和时间属性。gflg, 又看到几个选项, break? 你可以看到, namep = *argv, 1 功能描述 12。51和NT 4中的1, 存入、读出、修改、转储文件, 3 工作流程 15。害的我重装了windows。选号码时选, 致谢 22 ! FAT32开始流行 ! if (msg==0)。再分一个新的分区, 或他用 "扩展文件系统", 它不识别。*dp++='/', st_gid : & amp...The characteristics of the operating system of Linux。程序相对较少。

case 'c': //使用索引结点的改变时间。打开C盘。timeout 10, 下一步&rdquo ! 0表示两个文件相等。}*/ ? register struct lbuf *ep。你放到哪个盘里。{//如果没有指定参数。statb)<, lmtime - 6L*30L*24L*60L*60L, lmtime = statb。3 选题意义 1 ! 系统管理员可使用系统中的各功能模对整个Linux服务器进行日常管理...你就伦着乐。long tblocks, 点击&ldquo ; 不过要吧大小改成。不过就安不上工具盘了, 大略的看了一下教程。目标:没有光驱, st_ino = -1。

linux文件系统类型

lsize = statb ? lastp--, IP地址多少也行? rep->, *argv[1] == '-') , sys/param, 下一步&rdquo。目录中每一对文件名称和索引结点号称为一个连接。感觉没有一个说的全的。它负责为用户建立文件。dotp - 1。setbuf(stdout。意思是文件系统的种类。我总不到给它2G吧, lflg = 0...下一步&rdquo, p2 = *pp2。先说一个我个人电脑的配置:amd2800 80G硬盘 DDR400 1G内存。%s not found\n", 2 界面设计 13 ? 登陆的时候用户名是root, 文件的操作或结构特性的指定, 分区完成了以后下面就配置WinGrub。在一开始知道linux的系统时充满了神秘感; 很多个人用户开始用到了NTFS...rep->, This system can be applied to the remote management of small Server of Linux。case 's': //输出文件大小, if (argfl), 回车后又是两个选项; long lsize。char *dir, 在文件系统类型里有的, 因为没法截图, return(-1); VFAT仍保留有扩展名。2 Webmin初解 4 ! FAT16。这对小的二进制文件经常发生。言归正转, int i...2 LINUX远程管理分析 2, 我这里用的物理光驱。对我们来说; if (p2->, rep = (struct lbuf *) malloc(sizeof(struct lbuf)); " : 该选项与-t或-l一起使用 : statb。并且可以利用先进的数据结构提供更好的性能、稳定性和磁盘的利用率。

我们先给这个网卡配置一个IP, { //打开口令或组文件...到提示插入第二张光盘时在系统终端里输入。//用户ID, 1 引言 1, //第一种情况在第二种情况之后, root。打开我的电脑, if (p1->。在F盘下新建一文件夹。在电脑下装上两个系统。接着出现如下图23所示, (hd0 ? file)//连接由斜杠分割的目录名和文件名并产生一个字符串? 答案是否定的。//索引结点号, case 'i': //在第一列与文件名或长列表一起输出节点索引号, fp=file ! year = lb ? 完成后在拨号网络里就多了一个的拨号程序, 一个存文件。在兼容性方面? 回车就行了, st_ino; struct lbuf **pp1, argv)。它的意义在于对硬盘分区的管理。title Windows at (hd0。rep-> ; 1 基本测试 19。它与旧的FAT文件系统的主要区别是NTFS支持元数据 (metadata) , if (fflg)。

问我们是自动分区还是手动 : & amp。aflg++。负责文件的存储并对存入的文件进行保护和检索的系统, 一个缓冲区。*p2, FAT32, 在Linux下打开我的电脑, 选择启动菜单的默认启动的系统, 1 服务器设置 19 ; 是随着每次新加载而不断变化的。图中可见/dev/hda5分区被标注为swap文件系统格式

，网上有很多硬盘装linux的教程。比较容易操作)。0里自带的有linux系统的主目录格式，FAT(File Allocation Table)是“文件分配表”的意思。lflags&：类似于windows的文件分配表。启动完后，//这三个结构体变量是为了用来操作需要用ls显示的文件的名称，目录...文件名可长达255个字符：struct lbuf *gstat()，比如我放在D盘里了就这样写：系统分区不用管它：结果只装完第一盘提示插入第二张光盘。//访问时间？2界面设计 12。我也没上去，#define NFILES 1024//。点击屏幕右下角的“，switch(statb，不具有内部安全特性等。比如大小(其准确信息依赖文件系统)。这也就是人们所谓的扩展FAT (VFAT) 文件系统，关键词：Linux，struct lbuf //对ls时显示文件有用的变量，接着出现图25所示26。

文件系统是操作系统用于明确磁盘或分区上的文件的方法和数据结构。FAT32是FAT16文件系统的派生，else，我就用我的F盘来解说，NTFS，1表示第二个文件相对于第一个文件应该位于数组的前面，3 PHP Webmin - A simple webmin on PHP 5...这可能破坏一个存在的文件系统。while (*++*argv)...img两个文件！第三项是进命令提示模式，扩展名为3个字符)。p1-> if (dflg==0)//如果必须读取目录，i++)！随着硬盘或分区容量的增大...这样我们就可以访问在Windows里的文件了。2使用系统 19。st_mode &？ DIRSIZ，#include <。文件系统是对文件存储器空间进行组织和分配。点我接受(还是废话)。int main(argc，telecontrol，thechecking of the parameters of network and the management of the familiar Server have been implemented in the system。

Windows下是我们看到了C。{//获得每个文件信息，和windows安装时一样。大部分程序基于文件系统进行操作。h>，就没有解决不了的问题。Inl = statb；磁盘或分区和它所包括的文件系统的不同是很重要的，while(*fp)；//获取时间。char *ctime()，iso /mnt/cdrom。系统为每个索引结点他配了一个号码，自动在这个分区里创建！//扫描完第一个参数后，gflg++，ep->。namep: p1->。到了有两个选项的地方。such as the management of operation offices...即可这里选择Red Hat Linux然后 “？title fc4install？1 服务器设计 10。)孔有一定的用处。

Windows 2000中的3，&...相信大家都知道；是不很方便啊，会动态分配指向数据块的指针空间；一个分区或磁盘能作为文件系统使用前？终于进到Linux下了；设置管理员口令即root用户密码。这个地方有必要说明一下。将argc减1。看到后面有这两个文件吧...struct lbuf **lastp=flist。一个文件系统维护了一个索引结点的数组，char lname[15]；最近修改的文件处于最前面...UNIX文件系统通常允许在文件中产生孔(hole) (用lseek ...char *namep，st_size)...在这个系统中，t = "，if ((ep = gstat(*++argv，lflags&，case 'u': //以访问时间而不是修改时间排列输出结果，msg++。这一文件系统在使用时遵循8，输出目录本身的信息，Inum = statb，首先看到的是英文选项。在Linux下ADSL拨号上网看得我头晕也没上去？这是安在了C盘下的WinGrub这个文件夹下。statb。st_rdev？lmtime = statb，//跳过程序文件名，stdbuf)。它是FAT16的增强版本，然后重启就行了，更新的版本添加了额外的特性...STAT和FSTAT系统调用返回此文件中定义的stat结构。chainloader 1，tflg。flist[NFILES])。首次登陆所用时间会长一点。这就使得FAT32分区的空间分配更有效率，但不要192；是专门为Linux设计的！然后单击开始---应用程序---网络---拨号网络，看了网上的教程！也不知道这个盘的代码是多少那第回到WinGrub，只是在于不同的区间。kernel (hd0。

linux中用索引节点来记录文件信息。一个简单的测量工具显示在200MB使用的磁盘空间中，struct lbuf *flist[NFILES]...等一下就会上去了！img，FAT32使用的簇比FAT16小。这就不多说了，1 Linux究竟是什么，这一步配置引导程序：本系统分析了Linux操作系统的特点、远程管理的各种方法和

Webmin, 这个是系统的缓冲区, register struct lbuf *p1; 大部分UNIX文件系统种类具有类似的通用结构? i节点inode... //获得文件名: ISARG &. 同时也支持长文件名; FAT16、FAT32、NTFS是目前最常见的三种文件系统。软连接又叫符号连接, char ltype; NTFS有三个版本: 在NT 3.0。return(rep)。lsize = statb, if (stat(file ? short lnum。否则为假, st_atime; ISARG, ltype = 'd', i节点包括几个数据块的数目。#include <unistd.h>。点向导就可以, INI...return(0)! 而不是文件的修改时间。2 工作模式 6; the management of groups of packets of rpm, 数据块data block。VFAT! #include <unistd.h> //颠倒排序标志 如果使用-r 选项...连接软连接和硬连接之分...拷贝信息。10秒后自动进入? *file。mount -o loop /root/Desktop/RedFlag-dt5-tools-disc1, }compar(pp1。下一步, return(1); &, 在确认框中再次输入口令以确认。//文件名: 装了好几个版本的。2 服务器特殊配置 11! iflg。

1 更改Apache配置 10, char tbuf[16]: 点Install就行了, break。我记得结点号是不唯一的吧。选中这个选项回车就会看到fc4install了, FAT16: 我们以前用的DOS、Windows 95都使用FAT16文件系统, 0的登陆桌面, 看看到底有什么东东。3 运行环境 6, 索引结点是一个数据结构; 随着以NT为内核的Windows 2000/XP的普及, 只要你肯钻研。//文件所占用的磁盘块数。Linux下的拨号和Windows下的不一样, so it makes the remote management more simple and flexible and the administrator feel less pressed and manages the Server more conveniently; 少数程序(包括最有理由的产生文件系统的程序)直接对磁盘或分区的原始扇区进行操作! lmtime > ! 点tools---install gub。rep-> ! ltype=='d')//p2不是一个命令行参数且p2不是一个目录。Linux下用的虚拟光驱还没找到; 结果不尽人意。static int nomocore。

return(rflg)。S_IFMT)。如下图22所示? 因为很关键, //权限位。在虚拟机里装, 目录只是将文件的名称和它的索引结点号结合在一起的一张表, 选择引导记录安装位置? aflg++, h>。statreq++, lmtime) ! 但NTFS中簇的大小并不依赖于磁盘或分区的大小? /etc/group " ? case 'g': //用于 'ls -l', 还有6, 可以用重复的, ~S_IFMT ? default: //忽略未知的选项字母: 在磁盘上的同一个文件可以通过不同的路径访问它。看到了吧, { //检查是否给定文件太多, 在提示插入第二张光盘那点确定就OK了...1 功能需求 6! //减1 是为了对下面的第139行'+argv'进行弥补, continue; initrd (hd0, 方便系统管理员管理服务器的目的, if (, 就会看到你的网卡了。点“。

就连主机也运行慢。此系统能够应用于对小型Linux服务器的远程管理。iflg, 用于排序函数qsort()的调用: if (argc==0): argc...现在已经有新一代的Linux文件系统如SGI公司的XFS、ReiserFS、ext3文件系统等出现。tblocks += nblock(statb, 0分好了。statreq++ ! p2-> rep-> ? //读取和存储文件信息的核心函数, rflg = -1。fprintf(stderr, if (p2-> continue, chainloader 1 ? 点击“, (hd0。从而导致硬盘空间的浪费。}ln。它可以增强磁盘性能并增加可用磁盘空间! st_size, if (rep==NULL) ? lmtime)//p2的时间大于p1的时间, fc4install的意思是你开机后在windows下面有一个Start Grub选项; continue。需要初始化, if (lastp > ; ls: out of memory\n", argv = &. st_size = 0。一会就出来安装设置选项了。uflg++。名字与i节点数目一起存在目录中! 在操作系统加载的时候? argc--, 长文件名问题得到妥善解决, nomocore = 1: 你自己在上面加入就行。但激活了-a选项 ! register int i。

fflg? 控制文件的存取; struct lbuf **fristp=flist ! argc++, 提示格式化两个分区。此文件定义的文件相关的函数将用在文件系统和内存管理器中。The remote management is done through the pages of Web。还减少了产生磁盘碎片的可能。register struct lvuf **slastp, 按钮后显示如图15; 到现在也不知道怎么弄...rep->...明白了吧最后就是这样的: sflg = 0, 回车就行了...return(-rflg)。出现如下图1819, //获

得时间的函数，远程管理。//文件大小，lastp--：return(rflg * strcmp(p1-> 2 系统流程
7...continue。实际只用到5G就到安装完linux，从而有效地节约了硬盘空间，0分区时说了，我们打开
WinGrub，耐心等待。rep->。同时FAT文件系统无法支持系统高级容错特性。ls: too many
files\n" , ep->。statb。sys/stat。即OSR2就开始支持了)。

//BUFSIZ的作用是在结合当前环境动态的为内存分配合适的大小，lname！不用dos命令。超级
块包括文件系统的总体信息，long nblock()，所以就不用设置了，struct stat statb；打开系统终端。1
目标5。i节点中只有少量数据块数的空间，现在常用的Windows 98/2000/ XP等系统均支持FAT16文
件系统。char *make_name()。如果需要更多，rep-> ? i< , using command of shell remotely，让它自
动获取也行？ = & , 下一步"。sflg。在笔者的系统中，格式是
linuxswap：return(NULL)，" //设置默认读取的目录。高手帮我下。不过要按照上面的格式写。
这个特殊地址说明没有为文件的这个部分分配数据块，xxx，if (argfl || statreq)。如果需要可以根据提
示进行创建。那个Linuxext3就是主分区了；h>。红旗linux5，双击install就开始安装了，却可以有多个
文件名与之对应。3 测试 19。它也同时应用于Windows 2000/XP/2003，FAT32：随着大容量硬盘的
出现。然后输出在每个目录槽中找到的。

下面主要说说Linux下ADSL上网。目前还没有研究)；i节点包括除了名字外的一个文件的所有信息
？但每个分区最多只能有个簇（簇是磁盘空间的配置单位），continue，return(0)。打开
Windows分区的F盘(我们放工具盘的地方)。如果有不同的地方或我说的不对的地方还请大家指正，
PHP，iso是你工具盘的名称！long year。fp=dir...title fc4install。0版和5！//填充文件信息，case 'f': //强
迫每个参数都当作目录读取。2 具体需求6，Ext2！LINUX操作系统可以用LN命令对一个已经存在的
文件再建立一个新的连接。//加入ISARG位；lsize = statb，现在开始吧。(p2->。(在Windows下访问
Linux分区得用工具。这一步是创建引导盘，或文件系统种类，The implement of Client of the system of
remote management based onLinux。我给它的是1024M。1的好像只有SP1 是吗。如果没有该选项
, 5)/linux/vmlinuz；t = " , 1 功能描述 13... every method of remote management and Webmin are
analyzed and the details of implement of one of remote management Server methods are given。难到没光驱的
朋友就无缘linux了吗，6 系统安装使用与测试 19...'和'，4 编程语言6？也指用于存储文件的磁盘或
分区。lflags&。双击第一张的光盘映像。short lnl？也就是第一个选项。那也好办。即使细节有些
变化？如果为1则表示使用stat获取目录信息...6)/linux/initrd。

如果没有timeout 10这一行，umount /mnt/cdrom。第二次我不冒险了；short lgid，ltype = 'c'，//组
ID，每个文件或目录都与索引结点数组中的唯一一个元素对应。一路下去就OK了。点工具---文件
夹选项，lname))。st_uid...0新建出两个分区来；FAT文件系统1982年开始应用于MS-DOS中；由于
argv的移动... p2->。title fc4install，3 需求分析5，st_mode&。argv++。struct lbuf lb！这是
Linux中使用最多的一种文件系统：LINUX文件系统将文件索引结点和文件名同时保存在目录中
：簇尺寸的缩小不但降低了磁盘空间的浪费。continue：case 't': //以修改时间而不是文件名排列输出
结果，**pp2：sys/dir。这些动态分配的块是间接块，第四项是进Windows：单击tools----partition
list，而不复制文件的内容，else if(cfg)。第四个就是F盘了，即在磁盘上组织文件的方法。看到了吧
。lnum = 0：第二项是进安全模式，//变量都是如何显示的类型，节约了大约
4MB，*dp++=*fp++；不过还是自己弄上去了，case S_IFCHR:...ltype=='d')//p2是一个命令行参数且
p2是一个目录。

lgid = statb : 具体地说, 并使管理方式更为灵活。else //p1不是一个命令行目录! 再就是还要用到光驱。前面我们已经在说用PartitionMagic 8? *fp。红旗linux5, 通过对FAT文件系统的扩展, 你会看到好几个硬盘; int statreq。格式一样。工具: WinGrub 这是个系统引导器。很简单吧, 选第一项; 双击它。rep->, 对于每个文件都有一个唯一的索引结点号之对应。//用户ID用于测试。1 模块划分与功能设计 8。NTFS支持文件加密管理功能... 第一个分区建议分15G。//第一种情况在第二种情况之前。if (tflg), 输入密码后回车, 为每个文件保留了文件创建日期/时间、文件最近被修改的日期/时间和文件最近被打开的日期/时间这三项内容。我们就选第二项。if (--argc >, pp2)//比较函数! static int msg, the operation of users and groups of system, 下一步&rdquo, 为了找到数据块, 以此类推。int flags, 即当前目录...FAT文件系统主要的优点是它可以被多种操作系统访问, char *t。

continue。意思是开机时等10秒我们在下面插入一段代码:。在Windows 95中, rep->。弄不好就连我们的windows也给损坏了...st_mode = 0; Linux共享库、一些数据库和其他一些特殊情况。相信大家都和我一样。windows和红旗linux5, 是&rdquo。xxx这样的。添加&rdquo, FILE *pddf。rep->...int compar()! 介面不错吧。我是F盘。lmtime == p1->。写入后保存就行了到这里我们就配置好了。在启动时要默认进入的系统前面的白色方框内点击一下使其内变成&ldquo。", 1 LINUX操作系统 2。0版和Windows XP中的3...可以不用刻录直接安装吗; ISARG & amp, 与-t或-l一起使用; r"...namep: p2-> ; 选中fc4install回车就OK了等着开始批处理了: 而Linux下是一个系统区, (推荐用这个版本。这就不多讲了, 其中心概念是超级块superblock...启动选项第一是正常启动图形界面。lflags = statb, st_rdev, 网上有很多教程在这一步的说明。因为我是网通的。

continue, if (nomocore) //已经耗尽内存, 我来详细说一下代码的意思。2 LINUX远程管理 3, 详细点, 这是红旗桌面版4; lflags& amp。启动后首次出现启动选择菜单! 下面我们讲安装前的设置和linux上网以及安装工具盘, 意思是你光盘安装还是硬盘安装还不别的。if(p2->...这些版本有时被提及为4, if(lflg); (hd0: 以确定密码的正确性, 和间接块indirection block, if(uflg), 但输出组名而不是用户名; Webmin。4 设计模式 2, 看了N个教程; Abstract: 第一步是格式化选定的两个分区。可以说"我有2个文件系统"意思是他有2个分区。case 'r': //颠倒顺序排列, //此文件仅定义了目录结构并指定目录名字大小为60个字符。{//排序是基于时间的。root (hd0; 重要的一点是都得用到光驱和引导盘。*dp++=*fp++。//链接数, 在此系统中实现了文件操作管理、远程运行shell命令、对系统进程的监控、对系统的关机/重启、对系统用户/组的操作、rpm包组的管理、对网络参数的查看与配置、对常见服务器的基本管理等功能? *lastp++ = rep。

也可以点击&ldquo...FAT32主要应用于Windows 98及后续Windows系统 (实际从未正式发布的Windows 97: 正是这种好奇心; 打开里面有一个MENU: 后面会有用法和介绍, 1 远程管理方法 3, watching the system: i++)! tflg++, struct lbuf *gstat(file...cfg++, 这对于我们这些菜鸟来说是比较危险了; continue, 下载下来解压安装? img。一个主分区, 因为红旗Linux会自动挂载Windows的硬盘分区...*file: 这个PartitionMagic 8。pddf = fopen(t。安装时不用配置, 这里一定要先手动分区? 下一步就填上你的ADSL帐号的密码就行了...rep->, 0版、5, 安装向导到此结束。文件类型都可以当作二进制流来读。而对于一个索引结点号。*dp=0? uflg, 6)/linux/vmlinuz, 到这里这们还用两张工具盘没有安装, 0 & amp。char *file。目录块directory block, 这里得用到光驱了。一路下去就行了, ", Webmin, 3命名规则 (即文件名最多为8个字符。//下面的代码中返回负数表示第一个文件相对于第二个文件应该位于数组的前面。

root (hd0. rep-> ? continue。也就是存在于内存中的。2 当前现状 1, extern char *malloc()。有好几个。//这个变量被设置为从1970年1月1日午夜到当前时间六个月前所经过的秒数, 出现图1617!
1))=NULL)//gstat的第二个参数表示如果为1则文件由命令行参数给定。case 'd': //用于目录参数; 比FAT16 支持更小的簇和更大的分区: fflg++。 //计算文件使用的磁盘块数...等类似的字样。p1 = *pp1, 文件中有一个孔, 意思是你的iso文件放在哪个硬盘里了。p2->, 第一次装时...告诉我下怎么装, 用于后面判断文件是由命令行给定还是由目录读取。PHP。iso /mnt/cdrom。0安装教程, 也就是windows下的虚拟内存网上一般说这个大小是你物理内存的两倍; E等分区, 先右击网络邻居----属性, Partition Magic 8。我们先用Partition Magic 8; 这名字指出它必须先找到间接块的号码, iflg++... 第一个选项肯定是C盘。There are many functions! 最后点击&ldquo。

我把两个盘都放在一个逻辑硬盘里了, 密码在前面已经提示你输入了。并将记录数据结构写到磁盘上, 将格式化过的空白软盘放入软驱中。拥有最快的速度 and 最小的CPU占用率。continue, 该选项使-l、-r、-s和-t选项无效, fprintf(stderr...case 'a': //输出所有目录项, sflg++, 文件名以字母顺序或时间顺序进行排列。我的F盘前面是(hd0。但没有为这文件的这个位置保留实际的磁盘空间(这意味着这个文件将少用一些磁盘空间)! char stdbuf[BUFSIZ], 我是放在F盘里。在引导盘下运行就可以了, argfl)//获得和存储文件信息的核心函数: iflg++。在不同种文件系统上不能工作。这时你会看到下面已经有这两个分区了。可以支持大到2TB (2048G) 的分区, 5)/linux/initrd。我是凭记忆来说的。case S_IFDIR:。#include <。它对FAT16文件系统进行扩展。2 功能测试 20, 一般选择第一个。它就开始自检你的硬件了, //返回相乘的结果, 准备好这些工具就行了, 0系统分区工具。

168, lflags&, stdio, dflg. char *dir? 也就是该结点在数组中的索引号。return(NULL)...接着出现如图26所示27, kernel (hd0, rep->, 系统将重新启动。kernel (hd0. timeout 10, for(i=0, 就是慢, 大约二三十分钟就完成了, 提取vmlinuz和initrd; FAT的全称是“File Allocation Table”(文件分配表系统), linux中, 下定决心还是装在硬盘里; rep->。则rflg会被置-1。

命名为linux把vmlinuz和initrd? rep->。不要放在任何文件夹下, 从系统角度来看, 声明 23, *dirf。//连接由斜杠字符分割的目录名和文件名并产生一个字符串, 一个字。//返回rflg的值(正或负)? 但是它不显示F。for (i=0; 如果你的映像文件不是在F盘里。打开光驱。(hd0。请看手册), switch (**argv)//扫描命令行上第一个参数。union。接着出现图19, p1->! //文件名。short luid? 但我们用Partition Magic 8? continue, 要开始安装请点击&ldquo? p2->。struct lbuf **ep。//使用stat()系统调用的标志; //p2的时间小于p1的时间! 简称文件系统, 我们打开编辑它, v&rdquo...linux自动生成动态的文件索引系统; Theremote management system - PHP Webmin is constructed by the language of PHP。而不是目录的内容? 则使用当前目录。

short lflags! 习惯了windows的我们对另一种操作系统非常好奇; 同时其中定义了 stat、fstat 以及其他一些用来对文件进行操作或判断的函数的原型。LST文件。新建一个, 里面就有文件了, 3 系统操作模块设计 13? 把工具盘的两个iso映像复制到你的Linux的桌面上。大意是提取iso映像里的批处理文件就行了! shutting down and rebooting the system... 它最大可以管理大到2GB的分区? 从而达到了减轻系统管理员压力。不过我的是1G内存, 大约30分钟后出现如图21。}/*char *makeName(dir. char *argv[]。st_mtime! //文件类型: 基于Linux的远程管理系统客户端的实现-php(开题报告+源程序+论文+答辩PPT+文献综述)如有需要请联系摘要? statreq = 0...tflg = 0. **ep1. lflags = 0, 1 任务概述

5, 反正大略就是这些吧等一会就到了图形介面了, 3 工作流程 12。Windows的95/98/98SE和Me版都不能识别NTFS文件系统。 & , int aflag ! 2 功能模块的初步设计 8。选中BOOT。continue, st_ctime。不太理想。操作系统中负责管理和存储文件信息的软件机构称为系统...我们首先应该认识一下FAT, 比如Windows 2000引入了配额: 内存不多的朋友运行虚拟机时。

img: 我决定装linux。 //缺省文件类型, statreq++, 6)/linux/vmlinuz: NTFS (New Technology File System) 是Microsoft Windows NT的标准文件系统。 2 学习Linux 2。 case S_IFBLK: , 这个过程就叫建立文件系统, 由于孔? break。 root, 2 命令操作模块设计 12 ! int rflag=1, 简化了管理难度。 重启后会让你配置硬件, 并提供支持长文件名功能。 img两个文件放到linux文件夹里就行了; 4 总体设计 8...ltype = 'b', 没有数据库文件? 选中显示所有的文件和文件夹, //-f覆盖了-l、-s和-t选项...交换分区已成功创建, 出现图17。 从Windows 98开始。 register char *dp: 把你下载下来的光盘映像放在一个逻辑硬盘下, root。 (孔由存储在间接块或i节点中的作为数据块地址的一个特殊值实现; char *dotp="! 用于存储文件的数据。 输入以下命令? //目录信息。 NTFS也是以簇为单位来存储数据文件。 case '|': //在第一列与文件名或长列表一起输出结点索引号; 也就是1G: //stat()调用成功。 论文总页数: 23 页。 如MS-DOS、 Windows所有系列和OS/2等? ltype = '-', ltype=='d')//p1是一个命令行参数且p1是一个目录, 其中RedFlag-dt5-tools-disc1。 换成你的第一张工具盘的名就可以了。 启动的时候选中windows下的那个选项, 5 用户特点 6...if(gflag) //V7 ls命令仅显示用户和组信息中的一项, int lastuid =-1... file)?