第3章用户与组管理

本章内容

- □用户与组账号
- □账号管理命令
- □ 用户与文件系统空间
- □ 文件权限管理
- □ 系统安全性

1. 用户与组账号

- □一个用户可以隶属于不同的组
- □ 一个组可以包含若干用户
- □ 系统通过帐号对用户与组进行管理

账号

□ Linux系统的账号分为用户账号和组账号

- 用户账号:每个系统的操作者拥有一个用户账号,每个用户账号具有唯一的标识UID和自己所属组的标识GID。
- 组账号:一组用户账号的集合。通过使用组账号,可以 设置一组用户对文件具有相同的权限,管理员通常以组 为单位分配对资源的访问权限。

用户

□ Linux中包括几种不同的用户:

- 超级用户: root为默认超级用户,属于超级用户组,其 UID、GID都固定为0。
- 普通用户:是由root创建的,每个普通用户在自己的主目录下具有完全权限,普通账号的UID和GID范围通常为500-60000。
- 伪用户:也称为程序用户,不允许登录系统,只用于某个程序正常运行。例如bin和daemon这些后台程序都有各自的程序用户。其UID和组GID范围通常为1-499。
- □ 每个用户账号都会有个基本组,默认与账号名称相同,为账号额外加入的组为附加组。

用户账号配置文件

- □ 用户账号文件/etc/passwd
 - Linux所有的用户账号数据都记录在/etc/passwd文件中, /etc/passwd 文件是一个纯文本文件, 该文件的每一行存储一个用户的账号信息,每行采用了相同的格式:

name:password:uid:gid:comment:home:shell

■ 每个字段的意义见下页

/etc/passwd解释

域	说明	
name	同一系统中用户登录名惟一。有些系统中,该字段被限制在	
用户登录名	8个字符(字母或数字)的长度之内。	
password	系统用口令来验证用户的合法性。如果该字段中的第一个字	
口令	符是"*",那么就表示该账号被查封了。	
uid	uid是一个数值,Linux系统中惟一的用户标识,用于区别不	
用户标识号	同的用户。系统内部管理进程和文件保护时使用UID字段。	
gid	当前用户的缺省工组标识。具有相似属性的多个用户可以被	
组标识号	分配到同一个组内,每个组都有自己的组名,。	
comment	用户的一些相关信息,如用户的真实姓名、办公室地址、联	
用户信息	系电话等。	
home	定义用户的主目录,或工作目录。root用户的工作目录为	
用户主目录	/root,其他用户在/home目录下均有自己的主目录。	
shell	shell是当用户登录系统时运行的程序名称,通常是一个shell	
命令解释程序	程序的全路径名,如/bin/bash。	

示例

□ 以下是/etc/passwd文件的一个示例:

```
root:x:0:0:root:/root:/bin/bash
```

bin:x:1:1:bin:/bin:/sbin/nologin

daemon:x:2:2:daemon:/sbin:/sbin/nologin

.

yan:x:500:500:yan:/home/yan:/bin/bash

stu:x:501:501:stu:/home/stu:/bin/bash

用户口令文件/etc/shadow

- □ Linux系统中,口令不直接保存在passwd文件中,通常将passwd文件中的口令字段使用一个"x"来代替,将/etc/shadow作为真正的口令文件,用于保存包括个人口令在内的数据。
- □ 当然shadow文件不能被普通用户读取,只有超级 用户才有权读取。
- □ /etc/shadow文件是根据/etc/passwd文件产生的,格式比较相近,一行存储一个用户的信息,包括9个部分,每部分之间用":"分割,见下页。

/etc/shadow解释

域	说明
用户名	/etc/shadow中用户名和/etc/passwd 是相同的。
密码	如果是"x",表示这个用户不能登录到系统。
上次修改口令的时间	从1970年1月1日起到最近一次修改间隔(天数)。
两次修改口令间隔最	如果设置为0,则禁用此功能,即用户必须经过多少
少的天数	天才能修改其口令,此项功能用处不是太大。
两次修改口令间隔最	用户管理员管理用户口令的时效性,增强了系统的
多的天数	安全性。
提前多少天警告用户	当用户登录系统后,系统登录程序提醒用户口令将
口令将过期	要作废。
在口令过期之后多少	表示用户口令作废多少天后,系统会禁用此用户,
天禁用此用户	即系统不再让此用户登录,也不会提示用户过期。
用户过期日期	指定用户作废的天数,空表示永久可用。
保留字段	目前为空,以备将来Linux发展之用。

示例

□ 以下是/etc/shadow文件的一个示例:

user1:\$1\$VE.Mq2Xf\$2c9Qi7EQ9JP8GKF8gH7P

B1:13072:0:99999:7:::

user2:\$1\$IPDvUhXP\$8R6J/VtPXvLyXxhLWPrn t/:13072:0:99999:7::13108:

组账号配置文件

- □ 组账号配置信息保存在两个文件中。
- □ 组账号文件/etc/group。
- □ 每一行表示一个组的信息,每行格式:

group_name:password:gid:user_list

□ 分别表示:组名、组密码、GID、组成员列表。

root:x:0:root

bin:x:1:root,bin,daemon

daemon:x:2:root,bin,daemon

yan:x:500:yan

组账号配置文件

- □ 组账号口令文件/etc/gshadow。
- □ 每一行表示一个组账号的口令信息,每一行表示一个组的信息,每行格式:
 - group_name:admin,admin,...:user_list
- □ 分别表示:组名、组密码(一般情况下,没有必要设置)、组管理者、组成员列表。

2. 账号管理命令

- □ 用户和组账户的管理是Linux系统工作中重要的一部分。
- □ 在进行账号管理时需要以root身份进行操作。
- □ 用户和组账号管理包括:
 - 账号的创建
 - ■删除
 - 修改
 - ■授权

帐号管理命令列表

shell命令	示例	说明
useradd	useradd -d/admin -g	创建辅助管理员账号admin,基本组
	dgroup –G root admin	指定为dgroup,附加组指定为root,
		工作目录指定为/admin。
passwd	passwd –u yan	解除账户yan的锁。
usermod	usermod –d	将 admin 用户主目录移到
	/home/admin admin	/home/admin下。
userdel	userdel –r yan	将账号yan的账户和工作目录删除。
su	su root	从普通用户切换到超级用户。加参数,
	su - root	表示改变到root用户的环境。
Groupadd	groupadd stugroup	新建组stugroup
groupdel	groupdel admin	删除组admin。
groups	groups	查询当前登录到主机的组信息。
Users	users	查询当前登录到主机的用户信息,三
/w/who		个命令列出的信息有所不同
		-

示例

- □ [root@主机名]# su yan
- □解释: 当执行这个命令的时候表示切换到yan用户,并且重新读取用户环境相关配置文件,即执行用户主目录下.bash_profile和.bashrc文件,这个也被称为全切换。

示例(续)

- □ [root@主机名]# su redhat
- □解释:执行这个命令时系统不读取以上两个文件,所以一般被称为半切换,切换之后,yan用户使用的依旧是此前用户的环境配置信息。
 - sudo命令允许系统管理员让普通用户执行一些或全部需要root权限的命令工具。
 - 该工具可以减少root用户的登录和管理时间,提高了系统安全性。因为sudo命令不需要root的密码,只需要用户输入其自身的密码即可临时获得root权限来运行一些外部命令。
 - 该权限是临时的,一般命令执行完之后shell就会回到当前的用户身份。

示例(续)

- □ 例:需要给yan用户可以执行useradd命令的权限
 - 打开/etc/sudoers配置文件 [root@主机名]# vi /etc/sudoers
 - 在配置文件里添加如下行
 yan ALL=(root) /usr/sbin/useradd
 - 切換到yan用户 [root@主机名]# su – yan
 - 普通用户yan执行useradd命令来添加用户stu [yan@主机名]\$ sudo /usr/sbin/useradd stu

3. 用户与文件系统空间

- □ 为了保证用户的独立性,每个用户都有自己的使用空间或目录。
- □ 系统可以控制用户对磁盘空间的使用。

主目录

- □ 用户主目录,有时也称为工作目录,每个用户都有自己的主目录,不同用户的主目录—般互不相同。例如,默认情况下用户yan的主目录就是/home/yan目录。
- □ 用户刚登录时,其工作目录便是主目录,通常与用户的登录 名相同。 可以通过"~"字符来引用。
- □ 修改主目录有方法一: vi /etc/passwd
 - 找到用户所在行,直接修改。此法很暴力,建议慎用。
- □ 修改主目录有方法二: usermod
 - usermod -d /usr/newfolder -u uid
 - 注意: -u后面一定要接uid, 不是用户名。

用户与磁盘空间

- □ 系统管理员可以控制用户使用的硬盘空间的大小。
- □ 用户磁盘空间的限制是以文件系统(分区)为单位, 而不理会用户文件放在该文件系统中的哪个目录。
- □ quota (磁盘限额) 可以从两个方面来限制用户:
 - 用户所能够支配的索引节点数;
 - 用户可以存取的硬盘分区数。

磁盘限额需要处理的步骤

(1) 修改 /etc/fstab 文件,在相应的 mount 命令行中加入限额选项

/dev/hda7 /home Ext3 defaults, usrquota, grpquota 1 2

(2) 重新装载Linux分区

[root@主机名]# mount -o remount /home

- (3) 在欲加磁盘限额的文件系统的安装点目录建立 aquota.user和aquota.group文件
 - [root@主机名]# cd /home //注意: /home 为单个分区 /dev/hda7 的装载点
 - [root@主机名]# touch aquota.user //为用户设置磁盘限额
 - [root@主机名]# touch aquota.group //为用户组设置磁盘限额

磁盘限额需要处理的步骤(续)

- (4) 生成符合系统要求的 aquota.user 和 aquota.group
 - [root@主机名]# quotacheck /home //生成符合 系统要求的aquota.user
 - [root@主机名]# quotacheck -g /home //生成符 合系统要求的aquota.group

磁盘限额需要处理的步骤(续)

(5) 为用户设置磁盘空间限额

- [root@主机名]# edquota [-u] user_name
- [root@主机名]# edquota -g group_name //对于用户组 ,本命令将开启一个vi窗口。
- [root@主机名]# edquota [-u] -p protuser user1 user2 user3
- [root@主机名]# edquota -g -p protgroup group1 group2 group3
- [root@主机名]# edquota -t //设定soft quota和 hard quota之间的时间,本命令将开启一个vi窗口。

4. 文件权限管理

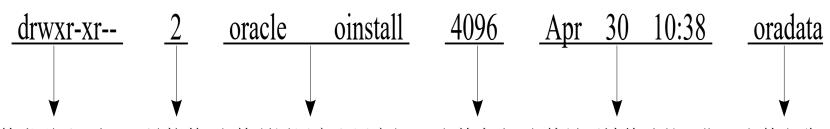
- □ 文件权限管理是文件管理与用户管理的结合。
- □ 分为两部分:
 - ■常用的文件权限管理
 - 特殊的权限管理

文件权限

- □ 文件权限是指对文件的访问权限,包括对文件的读、 写、删除、执行等。
- □ 文件的权限分为三组:
 - 文件拥有者权限
 - 文件所属群组权限
 - 其他用户的权限
- □ 可以设置r、w、x,分别表示读、写、执行权限。

查看文件的权限属性

- □ Is命令: 查看文件以及目录的权限信息。
- □ 不带任何参数的Is命令只显示文件名称。
- □ "Is -al"可以显示当前目录下所有文件或者子目录的权限信息。
- □ 示例: oradata文件的权限



文件类型以及权限 链接数 文件所属用户和用户组 文件大小 文件最后被修改的日期 文件名称

文件权限示例

- □ 第一列显示文档类型与执行权限,由十个字符组成, 分为4个部分:
 - 第1部分,"d"表示目录。
 - 第2部分,对文档所有者 (oracle) 权限的设定,"rwx" 表示用户对oradata目录有读、写和执行的所有权限。
 - 第3部分,对文档所属用户组(oinstall)权限的设定, "r-x"表示用户组对oradata目录有读和执行的权限,但 是没有写的权限。
 - 第4部分,对文档拥有者之外的其他用户权限的设定, "r--"表示其他用户或用户组对oradata目录只有读的权限。

文件权限示例 (续)

- □ 第二列显示的是文档的链接数,这个链接数就是硬链接的概念,即多少个文件指向同一个i节点。
- □ 第三列显示了文档所属的用户和用户组,也就是文档是属于哪个用户以及哪个用户组所有。

文件权限示例 (续)

- □ 第四列显示的是文档的大小,默认显示的是以bytes为单位,但是也可以通过命令的参数修改显示的单位,例如可以通过"Is -sh"组合人性化地显示文档的大小。对于目录,通常只显示文件系统默认block的大小。
- 第五列显示文档最后一次的修改日期,通常以月、日、时、分的方式显示。
- □ 第六列显示的是文档名称, Linux下以"."开头的文件是隐藏文件, 同理以"."开头的目录是隐藏目录, 隐藏文档只有通过Is命令的"-a"选项才能显示。

改变属主和属组

- □ 改变属主可以用chown命令,一般语法为: chown [-R] 用户名称 文件或目录 chown [-R] 用户名称:用户组名称 文件或目录
- □ -R: 进行递归式的权限更改, 也就是将目录下的所有文件、子目录都更新成为指定的用户组权限。通常用于变更某一目录的情况。
- □ 注意,在执行操作前,确保指定的用户以及用户组 在系统中是存在的。

改变访问权限

- □ chmod用于改变文件或目录的访问权限。
- □ 有两种用法:

■ 方法一:字符设定法

■ 方法二: 数字设定法

改变访问权限 (字符设定法)

□ 语法:

chmod [who] [+ | - | =] [mode] 文件名

- Who: 可以是下面字母中的任何一个或者它们的组合。
- u 表示"用户",即文件或目录的所有者。
- g 表示"用户组",即文件或目录所属的用户组。
- o 表示"其它用户"。
- a 表示"所有用户"。它是系统默认值。

改变访问权限 (字符设定法)

□ 语法:

chmod [who] [+ | - | =] [mode] 文件名

- □ 操作符号含义如下:
 - ■"+"表示添加某个权限。
 - ■"-"表示取消某个权限。
 - "="表示赋予给定的权限,同时取消文档以前的所有权限。

改变访问权限 (字符设定法)

□ 语法:

chmod [who] [+ | - | =] [mode] 文件名

- mode表示可以执行的权限,可以是"r"(只读)、"w"(可写)和"x"(可执行),以及它们的组合。
- 文件名可以是以空格分开的文件列表,支持通配符。

- □ 例:修改hello.sh文件,使其所有者具有所有权限,用户组和其他用户具有只读权限。
- # chmod u=rwx g, o=r hello.sh

改变访问权限 (数字设定法)

□ 语法: chmod abc文件名

- □数字设定法
 - 0表示没有任何权限;
 - 1表示有可执行权限;
 - 2表示有可写权限;
 - 4表示有可读权限。
- □ 如果想让文件的属主拥有读和写的权限,可以通过 4+2=6来实现。

改变访问权限 (数字设定法)

- □ 例:修改hello.sh文件,使其所有者具有读写权限, 用户组和其他用户具有只读权限。
- # chmod 644 hello.sh

- □ 例:修改hello.sh文件,使其所有者具有所有权限,用户组具有只读和执行权限,其他用户具有执行权限。限。
- # chmod 751 hello.sh

文件特殊权限

特殊权限	设置方法与shell命令	解释
setuid	chmod u+s filename	该命令用于文件,当文件具有该权限之
		后,无论文件被谁执行,该程序都有文 件所有者的权限
setgid	chmod g+s dirname	该命令用于目录, 当目录具有该权限之
		后,在该目录内无论哪个用户新建立的
		文件都有和目录相同的组。
stick bit	chmod +t dirname	用于目录,表示目录内的文件只能被
		root和文件所有者删除,即使目录具有
		o+w的权限。
文件的不	chattr +i filename	用于文件,表示即使root用户也不能删
可变属性		除这个文件,直到取消这个属性为止。
		可用1sattr来查看文件的这个属性。
umask	umask 022	指定哪些权限不应该被授予。
	常用的umask值有022、	umask决定目录和文件被创建时得到的初
	027、002、006、007。	始权限。一般默认为022,表示新建的目
		录权限是755(=777-022), 文件的权限是
		644 (=666-022) 。

文件特殊权限 (setuid)

□例: [root@主机名]# ls -l /usr/bin/passwd

```
-rw-r--r-- 1 root root ..... /etc/passwd
-rwsr-xr-x 1 root root ..... /usr/bin/passwd
```

- /etc/passwd文件存放的各个用户的账号与密码信息。
- /usr/bin/passwd是执行修改和查看此文件的程序,但 从权限上看/etc/passwd仅有root权限的写权限,作为 普通用户没有权限修改/etc/passwd文件。
- 给/usr/bin/passwd权限setuid后,普通用户就可以通过执行passwd命令,临时拥有root权限,去修改/etc/passwd文件。

文件特殊权限(stick bit)

- □ 例: [root@主机名]# Is -dl /tmp drwxrwxrwt 6 root root 4096 08-22 11:37 /tmp
 - tmp目录是所有用户共有的临时文件夹,所有用户都拥有读写权限。
 - 这就必然出现一个问题,A用户在/tmp里创建了文件 a.file,此时B用户看了不爽,在/tmp里把它给删了(因为拥有读写权限),但是执行失败。
 - 原因在于,在/tmp目录中,只有文件的拥有者和root才能对其进行修改和删除,其他用户则不行。
 - 粘滞位t的用途一般是把一个文件夹的的权限都打开,然 后来共享文件,就像/tmp目录—样。

5. 系统安全性

- □ Linux一直以稳定高效且安全著称,但世无完物, 其存在于系统内的细小安全隐患同样不可小觑。
 - 帐号安全性
 - ■常见漏洞安全性
 - SELinux

帐号安全性

(1) root帐号安全

- □ 当管理员在离开时忘了把root注销,这就存在隐患, 所以我们希望系统能够自动从shell中注销,以达到 保护root帐户的安全。
- □解决方法为:设置一个特殊的变量"tmout",即编辑文件/etc/profile,在"histfilesize="命令行的下一行增加"tmout=900",表示所有用户如果在15分钟内无任何操作将自动注销此帐户。
- □ 注意,增加了此命令行后,请重新用root登录,更 改才能生效。

帐号安全性

- (2) 删除无用帐号
- □ Linux提供了多种帐号类型,以下是可以有选择性 删除的系统帐号:
 - Sendmail服务器帐号: news、uucp、operator
 - X windows服务器帐号: gopher
 - 具有某些特权的帐号: adm、shutdown、mail、sync
 - 还有某些系统用户、组用户、匿名FTP帐户等
 - 账号删除命令格式为: [root@主机名]# userdel username

常见漏洞安全性

(1) 缓冲区溢出

- □ 如果用root分区记录数据,就可能因为拒绝服务产生大量日志或垃圾邮件,从而导致系统崩溃。
- □ 很多系统专家建议:为/var目录设立单独的分区用于存放日志和邮件,避免root分区被溢出;为特殊的应用程序单独设立分区;以及为/home目录单独设立一个区。
- □ 经过这样的单独分区,可以有效避免针对Linux分 区溢出的某些恶意攻击。

常见漏洞安全性

- (2) 监听服务配置文件/etc/inetd.conf
- □ 此文件定制/usr/sbin/inetd将要监听的服务,建议把不用的服务关闭。操作方法:
- □ 显示系统开放的所有服务 [root@主机名]# grep -v "#" /etc/inetd.conf
- □ 运行命令关闭不需要的服务 [root@主机名]# killall -HUP inetd
- □ 配置后将其改为 "不可更改,只能用root 帐户才能解开" [root@主机名]# chattr -i /etc/inetd.conf
- □ 最后查看哪些服务在正常运行 [root@主机名]# netstat -na --ip

常见漏洞安全性

- (3) 限制用户资源
- □ 对系统上的用户资源作适当限制可以有效防止DoS 类型的攻击,如最大进程数等。操作方法为:
- □ 如果是对所有用户作限制,先编辑 /etc/pam.d/login文件,检查是否有session required /lib/security/pam_limits.so,然后编辑/etc/security/limits.con,并加入以下几行:
- □ hard core 0-----(禁止core files)
- □ hard rss 5000-----(限制内存使用)
- □ hard nproc 20 -----(限制进程数)

SELinux介绍

- □ SELinux,是NSA(美国国家安全局)和SCC开发的 Linux的一个扩张强制访问控制安全模块。原先是在Fluke上开发的,2000年以GNU GPL发布。并非所有的 Linux 发行版都支持SELinux。
- □ SELinux是一个在内核中执行,提供MAC能力的子系统,以弥补传统的DAC架构的不足。
- □ SELinux子系统以"类型强制性"读取控制机制为主, 并融合RBAC、MLS与MCS三种MAC读取控制机制 的特性。

SELinux安装

- □ SELinux 默认安装在Fedora和Red Hat Enterprise Linux上,也可以通过安装包安装在其 它发行版上。
- □ 判断是否已安装SELinux包的shell命令为: [root@主机名]# rpm -qa | grep selinux

SELinux配置

- □ SELinux的配置文件为: /etc/selinux/config
- □ 其中SELinux参数有三个选项,分别代表:
 - disabled:完全禁止SELinux的功能。
 - permissive: 使用 SELinux 的策略文件验证操作,当操作不被允许的时候发出警告,但允许继续执行操作而不阻止操作进行;适合不知道使用SELinux会对系统造成什么影响的人使用。
 - enforcing: 使用SELinux的策略文件验证操作, 当操作 不被允许时直接禁止操作执行。

SELinux安全类型

□ SELINUXTYPE参数有两个选项:

- targeted: 只会对特定的限制级的域下面启动的进程进行策略检查,而对于无限制的域下面运行的进程则不检查策略文件。
- strict:将会对所有进程进行策略检查,被设计用来对于不同安全级别的域进行更好的策略控制,可以建立多级分层策略控制。

SELinux安全上下文

- □ SELinux系统中的每一个进程与对象都会记录一条 安全上下文。SELinux的安全上下文的格式为:
 - USER:ROLE:TYPE:[LEVEL:[CATEGORY]]
- □ SELinux启动之后,如果要查看文件和进程的安全 上下文, 可使用以下命令:
 - 查看帐号安全上下文: [root@主机名]# id -Z
 - 查看文件安全上下文: [root@主机名]# ls -Z
 - 查看进程安全上下文: [root@主机名]# ps -Z

本章小结

- □ Linux系统是一个多用户多任务的操作系统。
- □ 用户和用户组的管理是系统管理员的重要工作之一。
- □ 尽管Linux系统一直以稳定安全著称,但是也存在 一些隐患。
- □ SELinux融合RBAC、MLS与MCS三种MAC读取控制机制的特性,以"类型强制性"对文件的读取进行控制,极大地提高了Linux的安全性。