Wuhan University

第十三章守护进程

冯 晶

E-mail: gfeng@whu.edu.cn

1. 守护进程特征

Wuhan University

守护进程(daemon)是生存期长的一种进程,常 常在系统引导装入时启动,在系统关闭时才终止

ps -axj

2. 编程规则

Wuhan University

- 调用umask,将文件模式创建屏蔽字设置为一个已 知值(通常为0)
- 调用fork,然后使父进程exit
 - 如果shell命令启动,父进程终止会让shell认为命令已经 执行完毕
 - 子进程继承了父进程的进程组ID, 获得了一个新的进程 ID, 保证了子进程不是一个进程组的组长进程,是进行 setsid调用的先决条件
- 调用setsid创建一个新会话,使调用进程
 - 成为新会话的首进程;成为新进程组的组长进程;没 有控制终端。

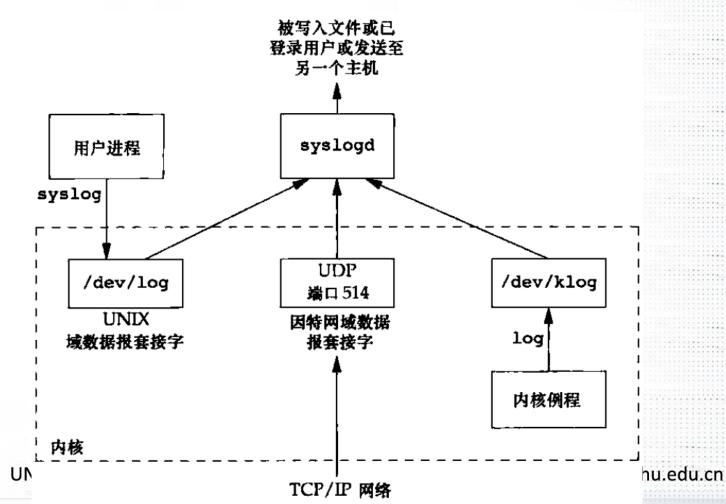
冯 晶

2. 编程规则

- 将当前工作目录改为根目录或某个指定位置。
- 关闭不再需要的文件描述符。
- 某些守护进程打开/dev/null使其具有文件描述符0、 1、2。保证守护进程不与终端设备相关联。

Wuhan University

• BSD的syslog设施



Wuhan University

BSD的syslog设施

UNIX Programming

- 内核例程调用log函数,任何用户进程都可以通过打开 并读取/dev/klog设备来读取这些消息
- 调用syslog(3)函数来产生日志消息,消息被发送至UNIX 域数据报套接字/dev/log。
- 本机还是TCP/IP网络上的日志消息都通过UDP端口514进 行发送

```
#include <syslog.h>
void openlog(const char *ident, int option, int facility);
void syslog(int priority, const char *format, ...);
void closelog(void);
int setlogmask (int maskpri);
                                      冯
                                        晶
                                               E-mail: gfeng@whu.edu.cn
```

Wuhan University

option	XSI	说明
LOG_CONS	•	若日志消息不能通过 UNIX 域数据报送至 syslogd,则将该消息写至控制台
LOG_NDELAY	•	立即打开至 syslogd 守护进程的 UNIX 域数据报套接字,不要等到第一条消息 已经被记录时再打开。通常,在记录第一条消息之前,不打开该套接字
LOG_NOWAIT	•	不要等待在将消息记入日志过程中可能已创建的子进程。因为在 syslog 调用 wait 时,应用程序可能已获得了子进程的状态,这种处理阻止了与捕捉 SIGCHLD 信号的应用程序之间产生的冲突
LOG_ODELAY	•	在第一条消息被记录之前延迟打开至 syslogd 守护进程的连接
LOG_PERROR		除将日志消息发送给 syslogd 以外,还将它写至标准出错(在 Solaris 上不可用)
LOG_PID	•	记录每条消息都要包含进程 ID。此选项可供对每个不同的请求都 fork 一个子进程的守护进程使用(与从不调用 fork 的守护进程相比较,如 syslogd)

冯 晶

E-mail: gfeng@whu.edu.cn

facility	XSI	说明
LOG_AUDIT		审计设施
LOG_AUTH		授权程序: login、su、getty等
LOG_AUTHPRIV		与 LOG_AUTH 相同,但写日志文件时具有权限限制
LOG_CONSOLE		消息写入/dev/console
LOG_CRON		cron 和 at
LOG_DAEMON		系统守护进程:inetd、routed等
LOG_FTP		FTP 守护进程(ftpd)
LOG_KERN		内核产生的消息
LOG_LOCALO	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL1	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL2	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL3	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL4	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL5	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL6	•	保留由本地使用
LOG_LOCAL7	•	保留由本地使用
LOG_LPR		行式打印机系统: 1pd、1pc 等
LOG_MAIL		邮件系统
LOG_NEWS		Usenet 网络新闻系统
LOG_NTP		网络时间协议系统
LOG_SECURITY		安全子系统
LOG_SYSLOG		syslogd 守护进程本身
LOG_USER	•	来自其他用户进程的消息(默认)
LOG_UUCP		UUCP 系统

level	说明
LOG_EMERG	紧急 (系统不可使用) (最高优先级)
LOG_ALERT	必须立即修复的情况
LOG_CRIT	严重情况 (如硬件设备出错)
LOG_ERR	出错情况
LOG_WARNING	警告情况
LOG_NOTICE	正常但重要的情况
LOG_INFO	信息性消息
LOG_DEBUG	调试消息 (最低优先级)

```
openlog("lpd", LOG_PID, LOG_LPR);
syslog(LOG_ERR, "open error for %s: %m", filename);
syslog(LOG_ERR | LOG_LPR, "open error for %s: %m", filename);
```

4. 单实例守护进程

- 为了正常运作,某些守护进程会实现在任一时刻 只运行该守护进程的一个副本。
- 使用文件或记录锁来保证只运行一个守护进程的副本

```
#define LOCKFILE "/var/run/daemon.pid"
#define LOCKMODE (S_IRUSR|S_IWUSR|S_IRGRP|S_IROTH)
extern int lockfile(int);
int
                                                                           ersity
already_running(void)
    int
             fd;
             buf[16];
    char
    fd = open(LOCKFILE, O_RDWR|O_CREAT, LOCKMODE);
    if (fd < 0) {
        syslog(LOG_ERR, "can't open %s: %s", LOCKFILE, strerror(errno));
        exit(1);
    if (lockfile(fd) < 0) {
        if (errno == EACCES || errno == EAGAIN) {
            close(fd):
            return(1);
        syslog(LOG_ERR, "can't lock %s: %s", LOCKFILE, strerror(errno));
        exit(1);
    ftruncate(fd, 0);
    sprintf(buf, "%ld", (long)getpid());
    write(fd, buf, strlen(buf)+1);
    return(0);
```

5. 守护进程惯例

- 守护进程使用锁文件,该文件通常存储在/var/run目录 中。锁文件的名称通常是name.pid。
- 若守护进程支持配置选项,则配置文件通常在/etc目录 中。配置文件的名字通常是name.conf
- 守护进程可用命令行启动,但通常由系统初始化脚本 (/etc/rc*或/etc/init.d/*) 启动。如果守护进程终止时 ,应当自动重启它,可以在/etc/inittab中为该守护进程 包括respawn记录项。
- 守护进程在启动时会读取配置文件,启动以后要使修 改的配置文件生效,可以重启守护进程或想守护进程 发送SIGHUP信号。

6. 客户进程-服务器进程模型

- 守护进程通常用作服务器进程。
- 服务器进程调用fork然后exec另一个程序来响应客户进 行的请求。服务器进程通常管理着多个文件描述符: 通信端点、配置文件、日志文件等。为了安全,需要 将不需要的文件描述符关闭。