



Sailor_forever(扬帆)

自由传播 版权所有 翻版必究



八一卦-我是who



- n 目前就职于通信行业某外企研发中心
- n 参与校园招聘和社会招聘的技术面试工作
- n 5年嵌入式软件开发经验,擅长嵌入式Linux开发;
- n 接触的软硬件平台包括ARM, DSP, PowerPC, uC/OS-II, Linux, VxWorks及OSE

八一卦-我是who



- n 嵌入式Linux七步曲 学习群 交流讨论 资源共享
- n 群号 107900817
- n 7steps2linux@gmail.com
- http://blog.csdn.net/sailor_8318

嵌入式水平小调查

- - n 0—3个月
 - n 3—6 个月
 - n 1年左右
 - n 2年以上
 - n 多少人参加过系列交流会?



嵌入式Linux学习七步曲

- 1 Linux主机开发环境
 - 2 嵌入式Linux交叉开发环境
 - 3 Linux系统bootloader移植
 - 4 Linux的内核移植
 - 5 Linux的内核及驱动开发
 - 6 文件系统制作
 - Linux的高级应用编程



Key To Success

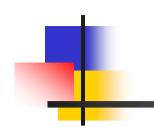
- n Google Baidu
- n 理论+实践(开发板)
- n 勤于思考,善于总结
- n 多上相关技术论坛,他山之石可以攻玉
- n良好的文档撰写习惯
- n Passion!



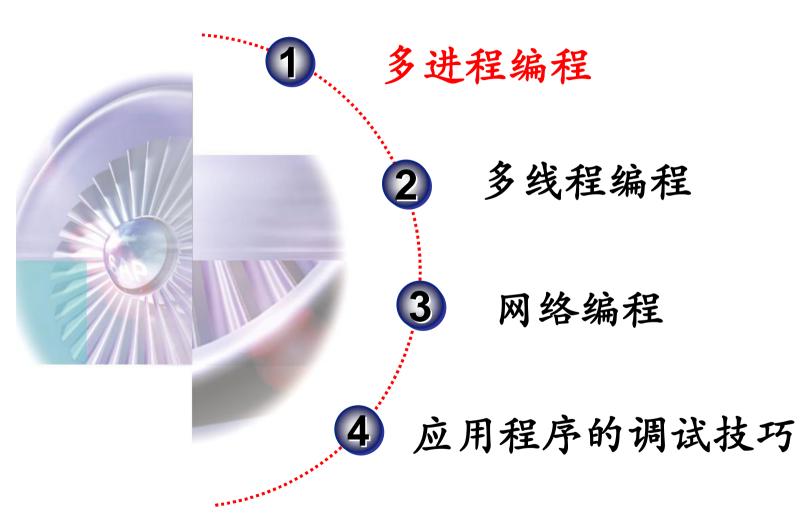


CHAPTER

Linux is a superior of the sup



主要内容





多进程编程

- n进程组成
- n进程控制
- n进程间的通信机制



进程组成

- n 何谓进程?
- n进程和程序的区别
- n进程的特性



何谓进程?

- n定义
 - n 由代码段(text)、用户数据段(user segment)以及系统数据段(system segment)共同组成的一个动态执行环境
- n代码段可共享
- n用户数据段存放全局变量
- n系统数据段为进程的管理控制信息



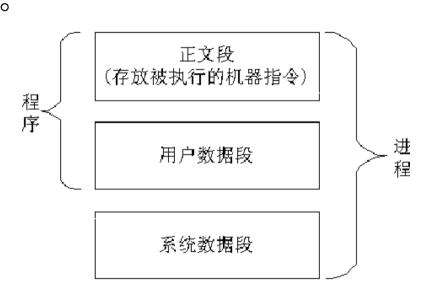
进程和程序的区别

n 程序

- n 静态对象, 纯粹的数据。 编译后形成的可执行代 码
- n 由代码段、数据段、 BSS段等组成,是进程 的一部分

n进程

- n 程序的动态实例
- n 同一个程序可以**有多个** 动态实例,多份拷贝





进程的特性

- n进程的状态
 - n根据OS的调度处在不同的状态
- n进程的地址空间
 - n用户空间
 - n内核空间
 - n独立栈







进程控制

- n父子进程
- n fork
- n Exec
- n system
- n孤儿进程
- n僵尸进程



父子进程

- n 亲缘关系
 - n描述了系统进程创建的关系
- n祖先进程
 - n Linuxrc启动脚本
 - n /sbin/init
 - n 1号进程
- n ps -ef



fork

- n功能
 - n创建一个子进程
 - n Fork的返回值是父子进程的分岔点
 - n对于父进程,返回值为子进程的pid
 - n 子进程,返回值0
- n Fork产生的父子进程的关系
 - n 共享代码段
 - n拷贝数据段和堆栈段
 - n子进程继承父进程的所有资源
 - n 只有在数据段发生变化时才从物理上进行分离



exec

- n功能
 - n改变当前进程的行为,替换为另一个进程
- n exec产生的进程与原进程的关系
 - n进程id不变,只留下躯壳
 - n 更新代码段, 创建新的数据段和堆栈



system

- n功能
 - n 在父进程里面启动一个新的命令,并等待该命令执行完成
- n流程
 - n 函数先调用fork()
 - n 然后再调用exec()来执行用户的登录shell,通过它来查找可执行文件的命令并分析参数
 - n wait()函数族之一来等待子进程的结束



孤儿进程

- n定义
 - n 父进程先于子进程消亡,子进程即变为孤儿进程
- n解决办法
 - n对系统无影响
 - n 孤儿进程将被init进程(进程号为1)所收养



僵尸进程

- n定义
 - n 子进程消亡时,父进程未回收task_struct资源,只剩下空壳,故为僵尸
- n原因
 - n 子进程结束后向父进程发出SIGCHLD信号,父进程忽略了它
 - n 父进程没有调用wait()或waitpid()函数来等待子进程的结束
- n解决方案
 - n 父进程可以通过wait系列的系统调用(如wait4、waitid)来等待某个或某些子进程的退出,并获取它的退出信息
 - n 杀死父进程可以让init进程回收僵尸进程的资源







进程间的通信机制

- n进程间的约束关系
- n通信机制的来源
- n通信机制的类型

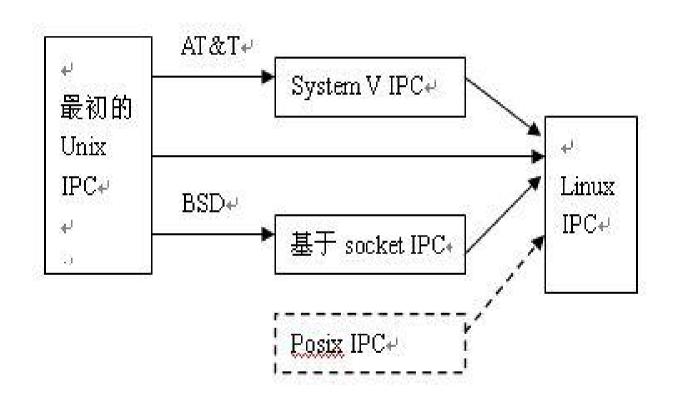


进程间的约束关系

- n同步
 - n 指系统中一些进程需要相互合作,共同完成一项任务
- n 互斥
 - n 由于各进程要求共享资源,但某一资源同时只允许一个访问者对其进行访问,具有唯一性和排它性
- n临界区
 - n访问共享资源的代码
- n 死锁
 - n 指多个进程互不相让,都得不到足够的资源
 - n 各进程按照相同的顺序获取互斥资源可以防止死锁



通信机制的来源





通信机制的来源

- n Unix IPC
 - n 管道、FIFO、信号
- System V IPC
 - n消息队列、信号灯、共享内存
- n Posix IPC
 - n消息队列、信号灯、共享内存
- n socket



通信机制的类型

- n 管道pipe
- n 管道FIFO
- n共享内存
- n消息队列
- n信号灯
- n信号
- n socket



管道pipe

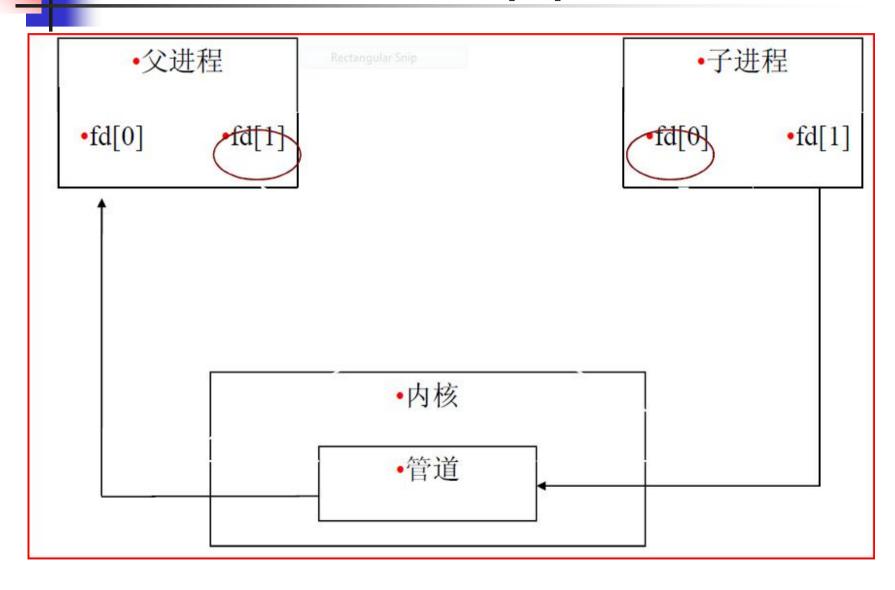
n特点

- n 是一种单向的数据流,一个进程写入数据另外 一个进程读取数据,典型的生产者消费者模型
- n 基于文件系统,但是其仅存在于内存中,无文件实体
- n 在最后一个访问管道的进程终止后,管道就被 自动删除

n适用场合

- n 具有亲缘关系的进程
- n单处理器

管道pipe





管道FIFO

- n特点
 - n 类似普通文件,存在文件实体
 - n 不支持lseek文件定位操作
 - n Mkfifo命令或者函数建立
 - n可以使用路径来指示FIFO
 - n 严格的先进先出,从开始处返回数据,写入时总是将数据添加到末尾
- n适用场合
 - n 任意进程间的通信
 - n单处理器



共享内存

n 特点

- n内核的专用内存区
- n 需要访问的进程将其映射到私有地址空间
- n 多进程直接读取内存,无需拷贝数据
- n 因为共享, 所以需要互斥, 通常和信号灯配合使用
- n 可以通过使用shmctl函数设置共享存储内存的某些标志位如SHM_LOCK、SHM_UNLOCK等来实现

n 适用场合

- n 任意进程间的快速通信
- n单处理器



消息队列

n特点

- n 一个消息列表,用户可以添加及读取消息
- n 类似FIFO,但可以根据msg类型实现随机读取
- n可根据消息类型实现不同的功能
- n操作类型包括创建、发送、接收及控制
- n 消息存在于内核中,由队列id标识

n适用场合

- n任意进程间的通信
- n单处理器



信号灯

- n特点
 - n实现资源的互斥访问
 - n 无法携带其他更多的辅助信息
- n适用场合
 - n任意进程间的互斥通信
 - n单处理器



信号

n 特点

- n 是一种异步机制,是软件层次上对中断的一种模拟
- n 每一个进程可以自定义对信号的处理流程, 甚至改变信号的行为
- n 忽略、捕捉、默认行为
- n Sigkill和sigstop不能忽略

n适用场合

- n 任意进程间的通信,通常用于内核向进程发送消息
- n单处理器

信号

信号名	含义	默认操作
SIGHUP	该信号在用户终端连接(正常或非正常)结束时发出,通常是在终端的控制进程结束时,通知同一会话内的各个作业与控制终端不再关联。	终止
SIGINT	该信号在用户键入INTR字符(通常是Ctrl-C)时发出,终端驱动程序发送此信号并送到前台进程中的每一个进程。	终止
SIGQUIT	该信号和SIGINT类似,但由QUIT字符(通常是Ctrl-\)来控制。	终止
SIGILL	该信号在一个进程企图执行一条非法指令时(可执行文件本身出现错误,或者试图执行数据段、堆栈溢出时)发出。	终止
SIGFPE	该信号在发生致命的算术运算错误时发出。这里不仅包括浮点运算错误,还包括溢出及除数为0等其它所有的算术的错误。	终止
SIGKILL	该信号用来立即结束程序的运行,并且不能被阻塞、处理和忽略。	终止
SIGALRM	该信号当一个定时器到时的时候发出。	终止
SIGSTOP	该信号用于暂停一个进程,且不能被阻塞、处理或忽略。	暂停进程
SIGTSTP	该信号用于交互停止进程,用户可键入SUSP字符时(通常是Ctrl-Z)发出这个信号。	停止进程
SIGCHLD	子进程改变状态时, 父进程会收到这个信号	忽略
SIGABORT		



socket

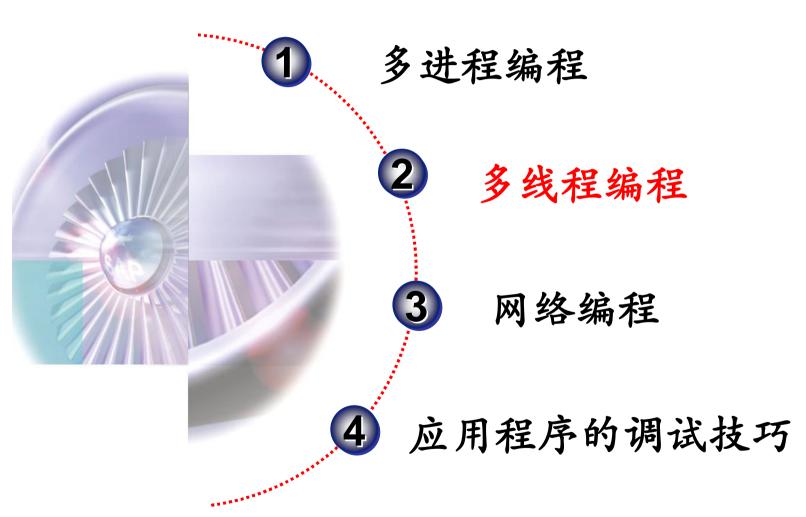
- n特点
 - n 基于套接字的编程,利用TCP/IP协议栈
 - n 可以实现任意类型的通信,消息可以自由定义
- n适用场合
 - n 任意进程间的通信
 - n单处理器及多机







主要内容





多线程编程

- n线程的特点
- n Linux的线程模型
- n线程的通信机制



进程和用户线程的区别

n线程

- n 进程的子集,由线程库调度,程序执行的最小单位
- n 多线程模型设计使程序更简洁明了
- n 更好的支持SMP以及减小上下文切换开销

n进程

- n资源分配和管理的最小单位
- n 具备独立的地址空间
- n 创建销毁慢
- n 内核调度的基本单位
- n 上下文切换开销大



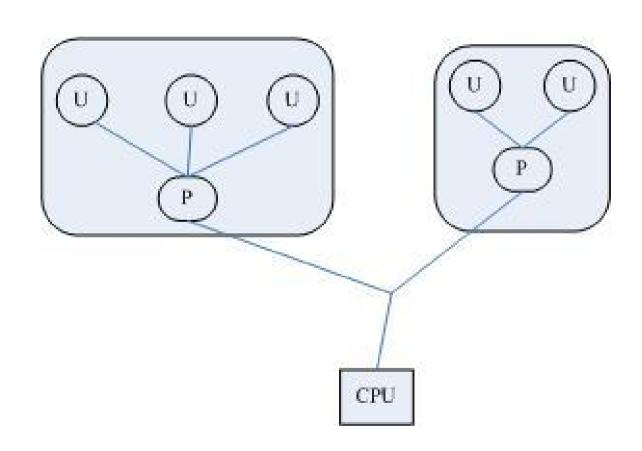
进程和用户及内核线程的区别

- n进程
 - n内核调度的基本单位
 - n包括用户空间和内核空间两部分
- n用户线程
 - n线程库调度,只有用户空间
- n内核线程
 - n 内核调度,只有内核空间
 - n 其他和进程一样



Linux的线程模型

n 一对多模型



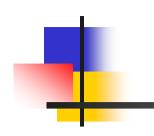


线程间的通信机制

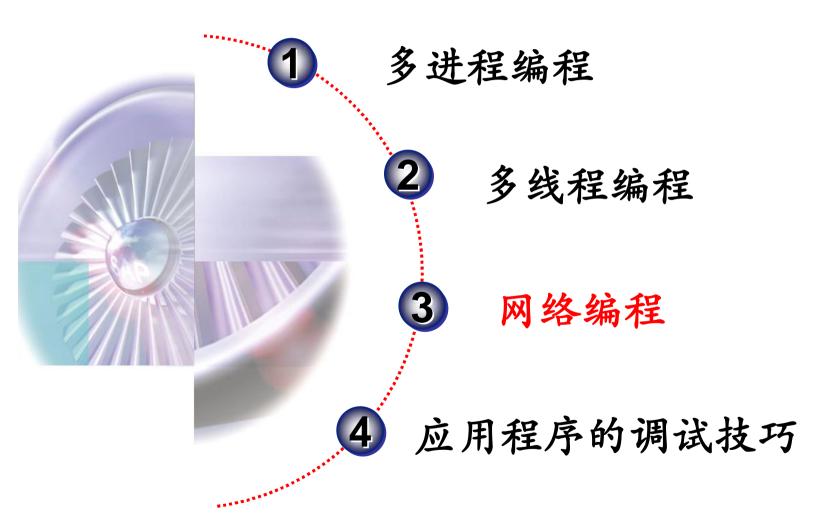
- n Thread-specific Data
 - n 仅供本线程使用的全局变量
- n 互斥锁
 - pthread_mutex_t
 - n 实现线程间的互斥访问
- n 条件变量
 - n pthread_cond_t
 - n 利用共享的全局变量进行同步
 - n 需要和线程锁配合使用以防止竞态
- n 信号灯
 - n 可以有多个值,主要用于同步操作
 - n 即使没有人等待灯,释放灯也是有意义的







主要内容





网络编程

- n网络编程的基本流程
- n并发服务器的设计模型



网络编程的基本流程

- n TCP
 - n 演示
- n UDP
 - n 演示



并发服务器的设计模型

n多进程

n 每个进程服务一个客户端。优势是有各自独立的地址空间,可靠性高,但进程调度开销大,无法资源共享,进程间通信机制复杂

n多线程

n 每个线程服务一个客户端。优势是开销小,通信机制简单,可共享内存。但共享地址空间,可靠性低,一个服务器出现问题时可能导致系统崩溃,同时全局共享可能带来竞争,共享资源需要互斥,对编程要求高



并发服务器的设计模型

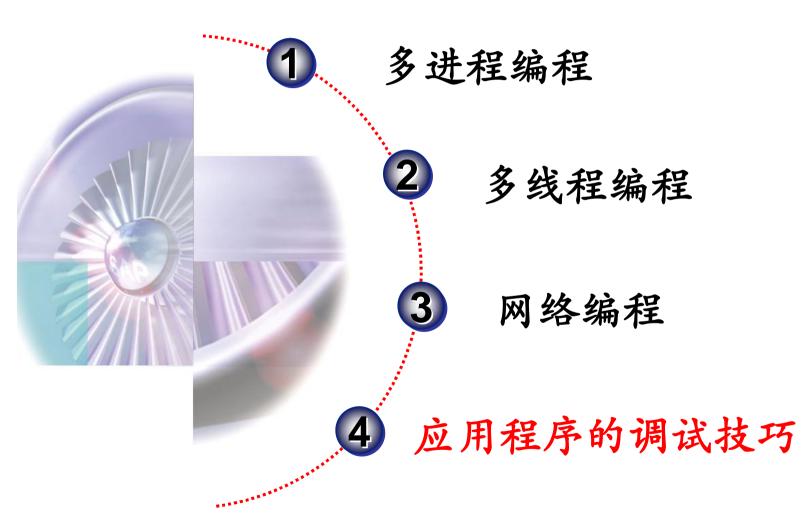
- n 单进程select
 - n 占有的进程及线程资源少,通信机制简单。但 监听服务器及各个子服务器揉和在一起,程序 结构复杂不清晰,编程麻烦







主要内容





应用程序的调试技巧

- n错误打印
- n内存泄露检查
- Core dump
- n 自动调用GDB
- n自动显示调用栈



错误打印

n Abort

n 异常终止程序,不做清除工作

n Exit

n 正常终结目前进程的执行,并把参数 status 返回给父 进程

n Atexit

n 注册程序正常终止时要被调用的函数

Strerror

n 返回错误原因的描述字符串

perror

n 返回错误原因的描述字符串,并把它输出到标准错误输出流



错误打印

- n ___FILE___
 - n Log对应的源文件名
- n __LINE__
 - n Log对应的行号
- n ___FUNCTION___
 - n Log对应的函数名



内存泄露检查

- n功能
 - n 检查是否有不对称的动态内存申请释放以及指 针越界操作
- n tools
 - Mtrace
 - n memwatch



Core dump

n功能

- n 当出现非法地址访问时会出现segmentation fault,使能core dump后会自动记录程序崩溃时的内存现场至log文件
- n 可以利用gdb工具读取该log文件获得程序崩溃的位置 及原因

n tools

- n sysctl -w "kernel.core_pattern=/xx/%e-core.%p"设置产生的core dump文件的路径及命名规则
- n gdb EXECUTALBE_FILE CORE_FILE分析core dump文件
- n bt 打印出错的栈调用信息



自动调用GDB

n功能

- n 当出现非法地址访问时会出现segmentation fault,内核会向对应的进程发送SIGSEGV,其默认行为是打印 segmentation fault
- n 可以改变SIGSEGV信号的默认行为,在处理函数里自动调用gdb启动调试

n tools

- n Getpid获得当前运行进程的pid号
- n 根据/proc/pidxxx/cmdline获得gdb启动时的参数
- n 获得SIGSEGV信号自动调用"gdb axxx"
- n bt 打印出错的栈调用信息



自动显示调用栈

n功能

- n 嵌入式平台上一般没有gdb等调试工具,另外 单步调试对于多进程多线程程序的调试不方便
- n 当出现非法地址访问时会出现segmentation fault,可以改变SIGSEGV信号的默认行为,在处理函数里自动打印栈信息,模拟bt命令

n tools

- n Backtrace获得当前函数调用的级别
- n backtrace_symbols获得部分符号化的调用栈
- n Objdump反汇编程序,分析栈中返回地址对应的上一条指令地址







