嵌入式技术

GNU/Linux 线程

邢超

<EC.1>

1 线程

线程

- 线程是包含在进程中的一种实体,线程有自己的运行线索,可以完成一定的任务,可与其他线程共享进程中的共享变量及部分环境、相互之间协同来完成进程所要完成的任务。
- 从调度的角度,线程可以分为用户线程和内核线程。
 - 用户线程:用户线程的实现是通过运行时间系统代码来实现的, 线程的切换实际上并不是核心调度器来实现的,而是通过进程内的代码来实现的
 - 内核线程: 内核线程切换的实现 是通过内核调度器来实现的,内 核线程同进程是一样的,都是核 心调度器的调度实体。

<EC.2>

线程进程比较

- 线程和进程相比有以下优点:
 - "节俭"的多任务操作方式
 - 线程间方便的通信机制
 - 提高应用程序响应
 - 使多 CPU 系统更加有效
 - 改善程序结构

线程特点

- 多个线程将共享同一个进程虚拟空间。 线程共享的环境包括:
 - 进程代码段
 - 进程的公有数据 (有利于实现线 程相互之间通讯)
 - 进程打开的文件描述符
 - 信号的处理器
 - 进程的当前目录
 - 进程用户 ID 与进程组 ID。
- 每个线程都具有:
 - 线程 ID
 - 寄存器组的值
 - 线程的堆栈
 - 错误返回码
 - 线程的信号屏蔽码
 - 线程的优先级

<EC.4>

Linux 线程

- Linux 系统下的多线程遵循 POSIX 线程接口, 称为 pthread
- 编写 Linux 下的多线程程序,需要使用 头文件 pthread.h,库文件 libpthread.a
- Linux 下 pthread 通过系统调用 clone() 来实现的

<EC.5>

threadexample1.c

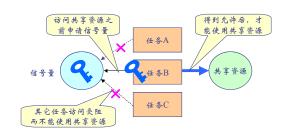
```
#include < stdio.h>
#include < pthread.h>
void *thread(void){
    int i;
    for(i=0;i<3;i++)</pre>
```

```
printf ("This \sqcup is \sqcup a \sqcup pthread . \setminus n"
              );
int main(void){
         pthread t id;
          int i, ret;
          ret=pthread create(&id, NULL,
              thread, NULL);
          if (ret!=0) {
                   printf("Create_
                       pthread\_error ! \ "
                   exit();
          for (i=0; i<3; i++) printf (
                   "This is the main.
                       process.\n");
          pthread_join(id,NULL);
          return(0);
}
```

<EC.6>

竞争与互斥

互斥同步



- 架构无关:新的架构不需要重新 实现它。性能低,获得和释放读 写信号量的开销大;
- 架构相关:性能高,获取和释放 读写信号量的开销小,但增加新 的架构需要重新实现。

<EC.8>

多线程同步

- 许多函数是不可重入的,即同时不能 运行一个函数的多个拷贝
- 在函数中声明的静态变量常常会带来 一些问题,函数的返回值也会有问题
- 共享的变量必须用关键字 volatile 来 定义
- 为了保护变量,必须使用信号量、互 斥等方法来保证对变量的正确使用

<EC.9>

3 思考

思考

- 进程与线程的区别
- 线程的互斥与同步

<EC.10>

<EC.7>

互斥

- 原子操作 (Atomic Operation): 需要硬件的支持, 架构相关; 通常用于实现资源的引用计数
- 自旋锁 (spinlock):
 - 不会引起调用者睡眠
 - 若自旋锁已经被别的执行单元保持,调用者就一直循环在那里看是否该自旋锁已释放
- 信号量 (semaphore): 创建时设置初始 值,表示同时可以有几个任务可以访 问该信号量保护的共享资源,
- 读写信号量 (rw_semaphore): 可有任意个读者同时拥有一个读写信号量。在内核配置时,可以通过选项去控制使用哪一种实现: