## 实验四 内核线程管理

计31 张正 2013011418

- 一、实验目的
- •了解内核线程创建/执行的管理过程
- 了解内核线程的切换和基本调度过程
- 二、实验内容

实验2/3完成了物理和虚拟内存管理,这给创建内核线程(内核线程是一种特殊的进程)打下了提供内存管理的基础。当一个程序加载到内存中运行时,首先通过 ucore OS的内存管理子系统分配合适的空间,然后就需要考虑如何分时使用CPU来"并发"执行多个程序,让每个运行的程序(这里用线程或进程表示)"感到"它们各自拥有"自己"的CPU。

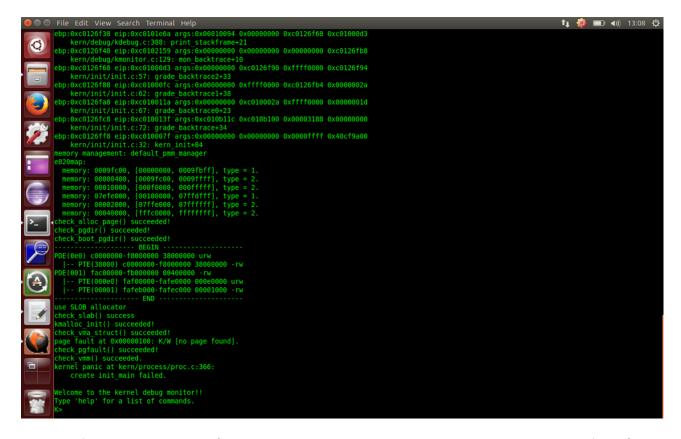
## 练习0: 填写已有实验

本实验依赖实验1/2/3。请把你做的实验1/2/3的代码填入本实验中代码中有 "LAB1","LAB2","LAB3"的注释相应部分。

## 练习1:分配并初始化一个进程控制块(需要编码)

alloc\_proc函数(位于kern/process/proc.c中)负责分配并返回一个新的struct proc\_struct结构,用于存储新建立的内核线程的管理信息。ucore需要对这个结构进行最基本的初始化,你需要完成这个初始化过程。

```
在相应位置填入如下代码 proc->state = PROC_UNINIT; proc->pid = -1; proc->runs = 0; proc->kstack = 0; proc->need_resched = 0; proc->parent = NULL; proc->mm = NULL; memset(&(proc->context), 0, sizeof(struct context));//初始化进程上下文 proc->tf = NULL; //初始化中断帧,用于记录进程发生中断前的状态 proc->cr3 = boot_cr3; //因为是内核线程,所以CR3=boot_cr3 proc->flags = 0; memset(proc->name, 0, PROC_NAME_LEN); 运行如下图
```



● 请说明proc\_struct中struct context context和struct trapframe \*tf成员变量含义和在本实验中的作用是啥?

context: 进程的上下文,用于进程切换。 在ucore 中,所有的进程在内核中也是相对独立的(例如独立的内核堆栈以及上下文等等)。使用context保存寄存器的目的就在于在内核态中能够进行上下文之间的切换。

tf: 中断帧的指针,总是指向内核栈的某个位置: 当进程从用户空间跳到内核空间时,中断帧记录了进程在被中断前的状态。当内核需要跳回用户空间时,需要调整中断帧以恢复让进程继续执行的各寄存器值。

## 练习2: 为新创建的内核线程分配资源(需要编码)

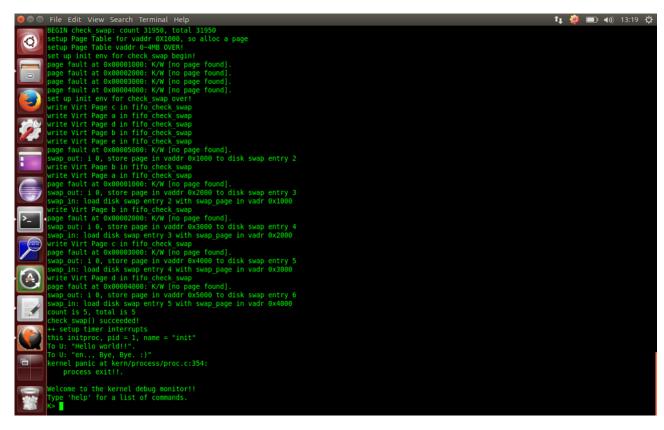
创建一个内核线程需要分配和设置好很多资源。kernel\_thread函数通过调用 do\_fork函数完成具体内核线程的创建工作。你需要完成在kern/process/proc.c中的 do\_fork函数中的处理过程。

do\_fork()函数完成具体内核线程的创建工作,这个过程中,需要给新内核线程分配资源,并且复制原进程的状态。大致执行步骤如下:

- 1. 调用alloc\_proc, 首先获得一块用户信息块
- 2. 为进程分配一个内核栈
- 3. 复制原进程的内存管理信息到新进程(内核线程不用做)
- 4. 复制原进程的上下文到新进程
- 5. 将新进程添加到进程列表
- 6. 唤醒新进程
- 7. 返回新进程号

添加如下代码

```
if ((proc = alloc_proc()) == NULL) {//获得用户信息块
 goto fork_out;
proc->parent = current;//设置父进程
if (setup_kstack(proc) != 0) {//分配了2页内核栈
  goto bad_fork_cleanup_proc;
}
if (copy_mm(clone_flags, proc) != 0) {
    goto bad_fork_cleanup_kstack;
}
copy_thread(proc, stack, tf);//设置中断帧
bool intr_flag;
local_intr_save(intr_flag);
{
    proc->pid = get_pid();
    hash_proc(proc);//将新进程加入hash_list
    list_add(&proc_list, &(proc->list_link));
    nr_process ++;
local_intr_restore(intr_flag);//将新进程加入proc_list
wakeup_proc(proc);//唤醒进程,等待调度
ret = proc->pid;
运行结果如下
```



请说明ucore是否做到给每个新fork的线程一个唯一的id?请说明你的分析和理由 可以做到,每一个进程git\_pid得到唯一的一个id.

练习3:阅读代码,理解 proc\_run 函数和它调用的函数如何完成进程切换的。

• 在本实验的执行过程中, 创建且运行了几个内核线程?

创建了两个内核线程,空闲进程的创建: idleproc proc\_init(),创建第一个内核线程: initproc proc\_init()。ucore创建的第一个进程通过proc\_inti创建 idleproc, init\_proc 执行的函数为init\_main。

• 语句local\_intr\_save(intr\_flag);....local\_intr\_restore(intr\_flag);在这里有何作用? 请说明理由

local\_intr\_save(intr\_flag)关中断 local\_intr\_restore(intr\_flag)开中断