Reference

一个操作系统的实现

minix

需求实现

- 实现系统调用 fork ,可在本进程基础上从当前上下文创建另一个线程
- 实现系统调用 get pid ,用来观察不同的线程

技术难点

上下文的复制,线程组的标定.

fork

观察进程控制块结构

```
struct Process {
   StackFrame regs; /* process registers saved in stack frame */
                             /* gdt selector giving ldt base and limit */
    u16 ldt sel;
    Descriptor ldts[LDT_SIZE]; /* local descriptors for code and data */
       int ticks;
                                /* remained ticks */
       int priority;
                             /* process id passed in from MM */
    u32 pid;
   char name[16]; /* process id passed in /* name of the process */
    u32 state;
    ipc::Message* msg;
    u32 recvfrom;
    u32 sendto;
   int has_int_msg;
                   * nonzero if an INTERRUPT occurred when
                   * the task is not ready to deal with it.
    Process* q_sending; /**
                   * queue of procs sending messages to
                   * this proc
                   */
    Process* next_sending;/**
                   * next proc in the sending
                   * queue (q_sending)
```

```
int nr_tty;

u32 stack_size;

char* stack;
};
```

拷贝之后只需要改变

- 1. pid
- 2. stack
- 3. regs.esp

其他都不需要改变

创建系统调用 fork

```
#pragma once
#include "proc.h"
#include "type.h"
constexpr u32 NR_SYS_CALL = 5;
extern system_call sys_call_table[NR_SYS_CALL];
       sys_write(u32 u1, u32 u2, char* buf, proc::Process* p_proc);
int
       sys_getchar(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);
u8
       sys_fork(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);
void
u32
       sys_get_pid(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);
extern "C" {
   void
           write(const char* buf);
   u8
         getch();
           sendrec(int function, int src_dest, proc::ipc::Message* msg);
   u32
   void fork();
           get_pid();
   u32
}
```

所以创建 thread.h , thread.cpp 文件, 创建 sys clone

```
void     sys_fork(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc)
{
     proc::clone(p_proc);
}
```

创建函数 clone

```
void clone(Process* p)
```

```
Process* p_proc = proc_table + proc_num;
char* p_task_stack = proc_stack + kProcStackSize - used_proc_stack;

memcpy(p_proc, p, sizeof(Process));

p_proc->pid = proc_num;
p_proc->stack = p_task_stack - p->stack_size;
p_proc->regs.esp += (u32)(p_proc->stack - p->stack);

memcpy(p_proc->stack, p->stack, p->stack_size);

proc_num++;
}
```

链表实现线程组,为信号量做准备

进程控制块有一下两个成员变量

```
bool is_father; // 是否为父进程
u32 thread_list; // 指向下一个本组链表
```

add_proc

```
p_proc->is_father = true;
p_proc->thread_list = proc_num;
```

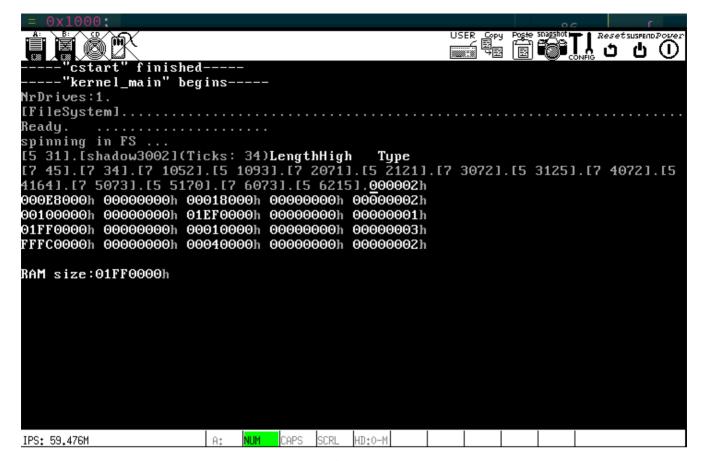
clone

```
p->is_father = true;
p_proc->is_father = false;
p_proc->thread_list = p->thread_list;
p->thread_list = p_proc->pid;
```

实验展示

通过一个简单函数的 fork , 来观察

```
void TestB()
{
    int i = 0x1000;
    printf("[%d %d].", get_pid(), clock::get_ticks());
    fork();
    while(1){
        printf("[%d %d].", get_pid(), clock::get_ticks());
        clock::milli_delay(10000);
    }
}
```



观察到确实创建了两个进程并发执行,而且每个进程还能调用系统调用.

实验心得

有个地方很容易忽略,就是 esp 的偏移更新,以及新栈的建立,以及栈的拷贝.总的来说本次实验比较简单.32位 略微有些 dirty,在考虑用 rust 重写64位系统.