

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 */

    u16 ldt_sel;               /* gdt selector giving ldt base and limit */
    Descriptor ldts[LDT_SIZE]; /* local descriptors for code and data */

    int ticks;                /* remained ticks */
    int priority;

    u32 pid;                  /* process id passed in from MM */
    char name[16];            /* 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];

int sys_write(u32 u1, u32 u2, char* buf, proc::Process* p_proc);
u8 sys_getchar(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);
void sys_fork(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);
u32 sys_get_pid(u32 u1, u32 u2, u32 u3, proc::Process* p_proc);

extern "C" {
    void write(const char* buf);
    u8 getch();
    u32 sendrec(int function, int src_dest, proc::ipc::Message* msg);
    void fork();
    u32 get_pid();
}

```

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

进程控制块有以下两个成员变量

```

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);
    }
}

```

实验结果

```
= 0x1000:
-----"cstart" finished-----
-----"kernel_main" begins-----
MrDrives:1.
[FileSystem].....
Ready. ....
spinning in FS ...
[5 31].[shadow3002](Ticks: 34)LengthHigh  Type
[7 45].[7 34].[7 1052].[5 1093].[7 2071].[5 2121].[7 3072].[5 3125].[7 4072].[5
4164].[7 5073].[5 5170].[7 6073].[5 6215].0000002h
000E8000h 00000000h 00018000h 00000000h 00000002h
00100000h 00000000h 01EF0000h 00000000h 00000001h
01FF0000h 00000000h 00010000h 00000000h 00000003h
FFFC0000h 00000000h 00040000h 00000000h 00000002h

RAM size:01FF0000h
```

IPS: 59.476M	A:	NUM	CAPS	SCRL	HD:0-M								
--------------	----	-----	------	------	--------	--	--	--	--	--	--	--	--

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。