

思考题

4.1

- 先保存 `sp` 和 `v0`，再利用这两个寄存器和 `k0 k1` 去保存现场，其他寄存器不被使用
- 可以，保存参数的寄存器没有被改变
- 利用一个没有实际意义的 `sysno` 参数来占位，并且我们在栈中为每个参数都开辟了空间，并放入正确的位置
- 将 `EPC` 的值加 4 并存回原来的位置，这样用户就感觉跳过了 `syscall` 指令

4.2

- 说明在 `fork()` 之后子进程和父进程共享一段代码
- 子进程在 `fork()` 之后才被产生，并且其 `PC` 值为父进程调用 `fork()` 之后的位置，所以只能执行之后的代码，不会执行之前的代码

4.3

- C 正确，父进程调用 `fork()` 并在 `sys_env_alloc()` 中创建子进程

4.4

- 比 `USTACKTOP` 小的用户空间页可以保护，在 `USTACKTOP` 之上的用户空间页不可以被保护，这些用户空间页是所有进程共享的，不是某一个进程私有的

4.5

- `vpd` 宏是指向用户页目录的指针，`vpt` 宏则是指向用户页表的指针，作用是可以快速访问自己页表的内容，也可以找页
- 这两个数组中的内容就是映射到 `UVPT` 那一部分
- 在 `entry.s` 中，有这样的语句 `(UVPT+(UVPT>>12)*4)`
- 不能，这一部分是在 `USTACKTOP` 之上的用户空间，不是进程私有的，只有内核态可以写

4.6

- 中断嵌套或者异常嵌套，发生缺页错误的页面是正常堆栈的页面
- 当出现异常嵌套的时候内核栈还没有完全准备好，此时前一个异常栈会遭到后一个异常的破坏，所以需要异常的现场复制到用户空间

4.7

- 符合微内核的思想，减轻了内核的负担
- 在 `MIPS` 的通用寄存器中，`tn` 寄存器作为临时寄存器可以被随时使用，所以可以用这几个寄存器来恢复现场

4.8

- 因为在创建子进程的时候会触发缺页中断，需要提前设置缺页中断处理函数
- 缺页中断将不会正常执行
- 不需要，和父进程相同

实验难点

- 在本次 lab4 的实验中我认为较难的函数之一是 `sys_env_alloc`，需要填写的语句并不难，难的是需要理解为什么这个函数在父子进程中返回的是不一样的值，我仔细阅读指导书和代码之后我对这个问题有了一些理解，首先看较为关键的代码：

```
1 e->env_tf.pc = e->env_tf.cp0_epc;  
2 e->env_tf.reg[2] = 0;  
3 return e->env_id;
```

在调用 `syscall_env_alloc` 之后，子进程的 PC 值被设置成发生异常处下一条指令的 PC 值也就是 `PC+4`，然后作为携带返回参数的 `$v0` 寄存器被设置成了 0，所以子进程就感觉自己并没有执行完这些代码而直接得到返回值是 `$v0` 的值也就是 0；而父进程执行的是完整的代码，所以返回值是子进程的进程号

- 在此次的实验中另一个让我感到意外的函数是 `sys_mem_map()`，这个函数其实是比较简单的，就是将原进程需要映射的物理页映射到目标进程相应的位置上，过程大概就是通过 `page_lookup` 找到相应的页，在通过 `page_insert` 把得到的页插入相应的位置上。随着 debug 过程的不断深入，我发现我这么写其实有问题（无穷无尽的 `pageout`）；修改之后变成利用 `page2pa` 函数和 `page_lookup` 的参数之一 `*pte` 得到相应的页，再插入相应的位置，这样修改可以顺利通过评测。但是交流之后发现有很多同学的 `sys_mem_map()` 都是前一种写法且并没有发现什么问题，这着实让我有一些疑惑，不太清楚是哪里出了问题。

实验心得和体会

- 记得助教在 lab3 中说 lab3 应该是最难的实验了，当时顺利通过 lab3 课下之后着实有点庆幸，但到了 lab4，发现事情并不是那么的简单，做了整整三天，一天写代码，两天 debug。我还是太年轻~
- 不得不说，OS 课程各种玄学问题层出不穷，最重要的是 debug 手段实在是有限，目前我采用的手段主要是：
 - 瞪眼法 瞪瞪瞪瞪瞪 我就不信瞪不出来
 - 把 `printf/writef` 撒的遍地都是 实在是瞪不出来就只能靠输出信息来调试了
 - 其实还有几种调试方法，比如断点调试法，但我还没试过，以后可以试一下
 - debug 愉悦指数 2147483648，不能再小子，再小就溢出子
- 总的来说，这次的 lab 难度很大，需要花费很多的时间和精力。通过这次的实验我也基本上掌握了系统调用的基本过程，从用户态陷入内核态的过程、从用户函数如何一步一步调用内核函数的过程以及参数传递的过程。但是对于 `fork()` 过程的还不是很清晰，需要考虑底层的机制和问题比较多也比较麻烦，尤其是处理子进程缺页中断的一系列操作让我不是很理解，需要进一步阅读代码和指导书。

EXTRA

此次的 extra 有一定的难度，但也都是基于课下，并没有涉及到全新的知识。但是我却花费了很多时间，主要在进阶测试的第一部分，就是因为我在写函数时没有加入那个不起眼、没有什么存在感的参数 `int sysno`，浪费了一个白天的时间，给了我一个很大的教训。