我完成了所有内容。

你需要在实验报告中回答下列问题:

送分题 我选择的ISA是

x86

程序是个状态机 画出计算 1+2+...+100 的程序的状态机, 具体请参考 这里.

• 前两轮:0:0:0->1:0:0->2:0:1->3:1:1->4:1:1->2:1:2->3:3:2->4:3:2

• 后两轮: 2:4851:99->3:4950:99->4:4950:99->2:4950:100->3:5050:100->5:5050:100

理解基础设施 我们通过一些简单的计算来体会简易调试器的作用. 首先作以下假设:

- 假设你需要编译500次NEMU才能完成PA.
- 假设这500次编译当中,有90%的次数是用于调试.
- 假设你没有实现简易调试器,只能通过GDB对运行在NEMU上的客户程序进行调试.在每一次调试中,由于GDB不能直接观测客户程序,你需要花费30秒的时间来从GDB中获取并分析一个信息.
- 假设你需要获取并分析20个信息才能排除一个bug.
 那么这个学期下来,你将会在调试上花费多少时间?

由于简易调试器可以直接观测客户程序,假设通过简易调试器只需要花费10秒的时间从中获取并分析相同的信息.那么这个学期下来,简易调试器可以帮助你节省多少调试的时间?

事实上,这些数字也许还是有点乐观,例如就算使用GDB来直接调试客户程序,这些数字假设你能通过10分钟的时间排除一个bug.如果实际上你需要在调试过程中获取并分析更多的信息,简易调试器这一基础设施能带来的好处就更大.

我将花费500 * 0.9 * 30 * 20 = 270000s = 225h

我将减少花费225 * 2/3 = 150h

RTFM

理解了科学查阅手册的方法之后,请你尝试在你选择的ISA手册中查阅以下问题所在的位置,把需要阅读的范围写到你的实验报告里面:

x86

EFLAGS寄存器中的CF位是什么意思? ModR/M字节是什么? mov指令的具体格式是怎么样的?

- CF位表示无符号数是否溢出,即是否发生了借位。 --Appendix C
- This byte, called the ModR/M byte, specifies the address form to be used. --17.2.1
- 17- MOV Move Data; MOV Move to/from Special Registers

shell命令完成PA1的内容之后, nemu/目录下的所有.c和.h和文件总共有多少行代码? 你是使用什么命令得到这个结果的? 和框架代码相比, 你在PA1中编写了多少行代码? (Hint:目前 pa0 分支中记录的正好是做PA1之前的状态, 思考一下应该如何回到"过去"?) 你可以把这条命令写入 Makefile中,随着实验进度的推进, 你可以很方便地统计工程的代码行数, 例如敲入 make count 就会自动运行统计代码行数的命令. 再来个难一点的, 除去空行之外, nemu/目录下的所有 .c 和 .h 文件总共有多少行代码?

non-empty

find /home/qwe/ics2020/nemu |sed -n '/\.c\$/p;/\.h\$/p' |xargs cat|grep -v ^\$|wc -l # include empty lines find /home/qwe/ics2020/nemu |sed -n '/\.c\$/p;/\.h\$/p' |xargs cat|wc -l

nemu中的.c和.h文件共有5749行代码。我使用shell脚本:./count

切换回pa0,我多写了5749-5153= 596行代码

非空代码有4760行。

RTFM

打开工程目录下的 Makefile 文件, 你会在 CFLAGS 变量中看到gcc的一些编译选项. 请解释gcc中的 -Wall 和 -Werror 有什么作用? 为什么要使用 -Wall 和 -Werror?

-Werror: 把所有的warning当做error提出

-Wall: 这将启用所有被认为可疑构造的警告,并且它们是很容易避免的,即稍作修改就可以使警告消除。(即使与宏结合使用)