# Programming Assignment 2

161220049 黄奕诚

October 8, 2017

## I. 实验进度

完成所有内容。通过所有测试、跑分程序,并成功运行打字小游戏与超级玛丽。

## II.必答题

## 1.编译与链接

考虑到 rtl\_push 函数在所有程序中都有调用,所以我首先删去了 rtl\_push 之前的 inline,发现如下报错:

```
proccott@ubuntu:~/tcs201//nexus-am/tests/cputest$ make ALL=dummy run
Building dummy [x86-nemu]
Building am [x86-nemu] make[2]: *** No targets specified and no makefile found. Stop.
+ CC src/monitor/debug/ui.c
+ CC src/cpu/decode/decode.c
+ CC src/cpu/decode/modrm.c
In file included from ./include/cpu/decode.h:6:0,
                from ./include/cpu/exec.h:9,
                from src/cpu/decode/modrm.c:1:
./include/cpu/rtl.h:176:14: error: 'rtl_push' defined but not used [-Werror=unus
ed-function]
 static void rtl push(const rtlreg t* src1) {
cc1: all warnings being treated as errors
Makefile:23: recipe for target 'build/obj/cpu/decode/modrm.o' failed
make[2]: *** [build/obj/cpu/decode/modrm.o] Error 1
/home/broccoli/ics2017/nexus-am/Makefile.app:35: recipe for target 'run' failed
Makefile:12: recipe for target 'Makefile.dummy' failed
dummy
```

错误原因: static 函数作用域为文件内,如果没有该文件其他函数调用它,并且其他文件无法调用它。因此报错情况为:定义了却未使用。

其次我删去了 rtl\_push 之前的 static,发现如下报错:

```
-/ics2017/nexus-am/tests/coutest$ make ALL=dummy run
 ./include/cpu/rtl.h:178:11: note: in expansion of macro 'reg_l'
   rtl_sm(&reg_l(R_ESP), 4, src1);
In file included from ./include/cpu/decode.h:6:0,
from ./include/cpu/exec.h:9,
from src/cpu/decode/decode.c:1:
./include/cpu/rtl.h:78:3: error: 'rtl_sm' is static but used in inline function 'rtl_push' which is not static [-Werror]
rtl_sm(&reg_l(R_ESP), 4, src1);
^
In file included from ./include/nemu.h:6:0,
from ./include/cpu/exec.h:4,
from src/cpu/decode/decode.c:1:
./include/cpu/reg.h:68:31: error: 'check_reg_index' is static but used in inline function 'rtl_push' which is not static [-Werror]
#define reg_l(index) (cpu.gpr[check_reg_index(index)]._32)
 ./include/cpu/rtl.h:177:28: note: in expansion of macro 'reg_l' rtl_subi(&reg_l(R_ESP), &reg_l(R_ESP), 4);
  /include/cpu/reg.h:68:31: error: 'check_reg_index' is static but used in inline function 'rtl_push' which is not static [-Werror] #define reg_l(index) (cpu.gpr[check_reg_index(index)]._32)
  /include/cpu/rtl.h:177:13: note: in expansion of macro 'reg_l'
  rtl_subi(&reg_l(R_ESP), &reg_l(R_ESP), 4);
cc1: all warnings being treated as errors
Makefile:23: recipe for target 'build/obj/cpu/decode/decode.o' failed
make[2]: *** [build/obj/cpu/decode/decode.o] Error 1
/home/broccoli/ics2017/nexus-am/Makefile.app:35: recipe for target 'run' failed
make[1]: *** [run] Error 2
 | make[1]: *** [run] Error 2
| Makefile:12: recipe for target 'Makefile.dummy' failed
| make: [Makefile.dummy] Error 2 (ignored)
  dummy
broccoli@ubuntu:~/ics2017/nexus-am/tests/cputest$
```

错误原因: inline 关键字是"建议内联而不强制内联",gcc 编译器中它独自不会内联,仍然要产生函数 实体。若没有 static,编译器会认为它是全局函数,所以与普通函数无异。因此报错中提到了 rtl\_push 并 不是静态函数,而中间却包含静态内联函数(如 rtl subi 等)

#### 再者,我删去了 static inline,发现如下情况:

错误原因:当全删去 static 和 inline 之后,会报出在 rtl\_subi 中重复定义了 rtl\_push,而这些重复定义分别发生在许多译码、执行文件的可执行文件中。因为此时 rtl\_push 与普通函数无异,在链接时不会被当成静态内联函数处理,于是在链接各个可重定位目标文件的过程中,由于在许多文件中多次出现,继而引发多重定义,因此报错。

证明想法时,可以观察删去前后的汇编文件差异,这一步可以发现编译过程的差异(因为编译过程能够生成汇编文件,而链接过程可以由汇编代码反映;

#### 2.编译与链接

- 1.重新编译后的 nemu 中有 29 个 dummy 变量的实体。我在 nemu/build 目录下,通过指令 readelf -a nemu > nemu.elf 获得 elf 头表,然后 grep dummy nemu.elf 中寻找名称为 dummy 的个数即可;
- 2.此时重新编译后的 nemu 中仍然有 29 个 dummy 变量的实体,与上题相同。因为 common.h 与 debug.h 中的 dummy 变量作用域都是本地,进行链接时,名称为 dummy 的变量都为弱符号,取其中一个即可。

#### 3.编译时发现:

此时 debug.h 与 common.h 中 dummy 变量都是强符号,由于规定强符号至多只能有一个,所以会发生编译错误。

#### 3.了解 Makefile

```
# Command to execute NEMU
NEMU_EXEC := $(BINARY) $(ARGS)
$(BINARY): $(OBJS)
    $(call git_commit, "compile")
    @echo + LD $@
    @$(LD) -02 -0 $@ $^ -\SDL2 -\readline
run: $(BINARY)
    $(call git commit, "run")
    $(NEMU_EXEC)
gdb: $(BINARY)
    $(call git_commit, "gdb")
    gdb -s $(BINARY) --args $(NEMU EXEC)
clean:
    rm -rf $(BUILD_DIR)
count-c:
    find . -name *.c | xargs wc -l
count-h:
    find . -name *.h | xargs wc -l
count:
    find . -name *.[ch] | xargs wc -l
```

首先,当输入 make 时,首先 Makefile 会检索左侧的部分,若输入诸如 make run, make gdb, make count 的指令,便会对应地进行执行;倘若只输入了 make,而会执行\$(BINARY): \$(OBJS)部分;

其次,执行 git commit,这里可以参考 Makefile.git 中的代码,即在编译之前将代码更新到远程库中;

接着, "compile"表示进行的是编译操作,echo+LD 如下,表明使用的是 gcc 编译器,而 include 的文件

```
# Compilation flags
CC = gcc
LD = gcc
INCLUDES = $(addprefix -I, $(INC_DIR))
CFLAGS += -02 -MMD -Wall -Werror -ggdb $(INCLUDES)

# Files to be compiled
SRCS = $(shell find src/ -name "*.c")
OBJS = $(SRCS:src/%.c=$(OBJ_DIR)/%.o)
```

则是指定包含的文件,如上图所示,在/nemu/src 中的所有 c 文件都被包括在编译中,并进行汇编、链接,由此生存可执行文件。而第三行-O2 表明编译时进行二级优化。

具体的编译链接过程: 首先/src 目录下所有的 c 文件先预处理成.i 文件,再通过 gcc 二级优化编译为. s 汇编代码,然后在汇编过程中生成可重定位目标文件,最后链接生成可执行文件。

# III.问题&思索&心路历程

pa 2-1: 首先在知道要做什么之前,我花了两三个小时 RTFSC 和阅读讲义,然后开始了 pa2 的征程;这六个指令实现得相当顺利,除了 sub 的执行函数中设置 eflags 费了点时间 (后来我发现已实现的 sbb 操作可以拿来模仿),事实证明这时候我的 pop 指令写错了,不过这时我还没发现……

pa 2-2: 在国庆去苏州游玩后回家的当天,当我看到讲义上给定的几排待实现指令上,我直接下手了! (后来才发现自己有多蠢),花了半天时间我终于一口气写完了所有要求的指令(是的……我从来没有测试过……),于是将讲义往后看,原来有这么多测试用例? KISS 法则? 顿时发现自己应该对应着测试用例来实现指令……不管了,我先跑一下吧。What? 32 个样例才过了 6 个? 就这样,我又调了一整天 bug 才把 32 个样例全通过。"好的,这下肯定没 bug 了。"我自语道。这当然是个 flag。(请注意我到这时候还没发现有 diff-test 的存在……

第二天我又把讲义往后面看了。What?还有 diff-test? 反正我用例全都通过了,应该影响不大的。开了 diff-test 后,我的 32 个用例出了 29 个红色。顿时心态有点崩。不过我很快接受这个残酷的事实……又调了一天 bug 后,我终于在 diff-test 模式下通过所有样例。那天天气真好。(其中有个 cmp 操作中把 id\_dest 和 id\_src 写反的事情我竟然看了几个小时都没看出来,被自己蠢哭)

国庆返校的前一天,我心血来潮想直接撸了 pa2-3,让 10 月份过得轻松一点……然后在键盘输入那个地方懵比了一个小时,才发现原来要在弹出的对话框中敲击键盘……有趣的是三个跑分样例+超级玛丽都没跑出来,我判断出这是 pa2-2 的锅……于是在回到学校后,开着 diff-test 调了一晚上 bug 终于把 pa2 所有要跑的用例、程序全跑出来了。那天晚上真的很兴奋!

一个很迷的问题: 当我在/nemu/include/common.h 中注释掉 debug 后,跑 dhrystone 20 次会出现这个:

而加上 debug,则能够成功跑出分。若把 20 次改成 500000 次,两种情况下均能跑出分。 我并没有找到合理的解释······

### IV.蓝框思考题

- 1.关于 differential-test 能节省多少时间,我在不知道有 diff-test 的时候调了一整天 bug,还留了一些 bug,在知道它的存在后调了一晚上就跑出了超级玛丽和跑分程序,所以节省的时间应该至少为 300%吧(当然,这个没法精确地算,不过知道 diff-test 对 debug 的重要作用是必要的)
- 2.关于"为了创造出一个缤纷多彩的世界, 你觉得 NEMU 还缺少些什么呢?",我们现在已经拥有了冯诺依曼计算机的一些基本结构、多数的 x86 指令集以及 IO 设备,离一台更加高能的计算机还差对异常的处理、文件系统、多进程、分页机制等重要功能,所以能做的事还是很有限的。
- 3.关于"如何检测死循环?",首先死循环必然发生在循环体内,而一个循环体必然有条件判断语句; 我们只需要对每个循环的条件判断语句执行次数进行计数,并设定一个非常大的上限,若计数值超 过了这个上限,便判定死循环,输出语句并退出程序。
- 4.关于"volatile 关键词",如下图所示,如果保留 volatile,则编译器不会进行优化,即每一步赋

```
void fun() {
    volatile unsigned char *p = (void *)0x8049000;
    *p = 0;
    while(*p != 0xff);
    *p = 0x33;
    *p = 0x34;
    *p = 0x86;
}
```

值都会在汇编代码中显示出来。如果去掉 volatile,则会进行优化,从而省略了中间对\*p 的赋值,这对于设备寄存器,则将其中间的寄存过程省略,于是达不到预期的效果。

5.对于"如何检测多个键被同时按下?",我的猜想是,首先读入其中一个键盘输入,将 status 设定为计数值(int)而不是布尔值,键按下时进行累加,键松开时进行递减,并在这个过程中依次对每个键进行识别、处理,其中需要判断同时按下的键号之间符不符合既定的一种组合方式。