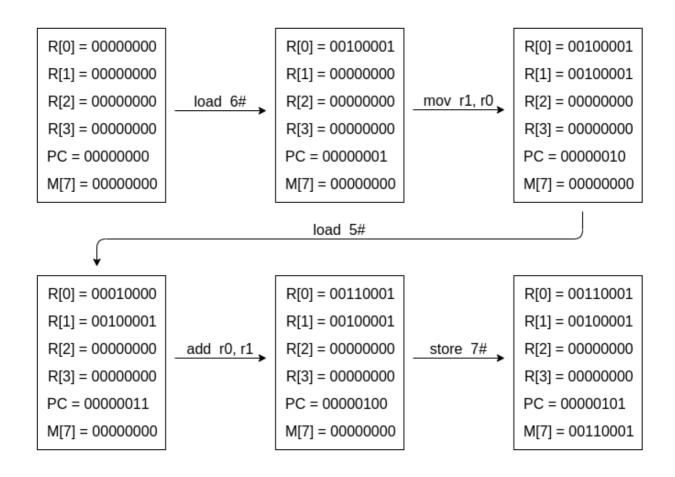
PA 2

201300035 方盛俊

1. 不停计算的机器

1.1 YEMU 上执行加法程序的状态机



1.2 YEMU 如何执行一条指令

- 1. 从存储器中, 根据 pc 从对应位置取出一条指令.
- 2. 根据指令 op 进行操作码译码.
- 3. 根据指令内容进行操作数译码.
- 4. 根据指令译码结果执行.
- 5. 更新 pc .

2. 阶段一: RTFSC

2.1 立即数背后的故事

Question: mips32 和 riscv32 的指令长度只有 32 位, 因此它们不能像 x86 那样, 把 C 代码中的 32 位常数直接编码到一条指令中. 思考一下, mips32 和 riscv32应该如何解决 这个问题?

Answer: 使用 lui 和 addi 两条指令完成. 先用 lui 移动数据的高 20 位, 再用 addi 移动数据的低 12 位.

2.2 为什么不需要 rtl_muls_lo?

Question: 我们没有定义用于获取有符号数乘法结果低 32 位的 RTL 基本指令 rtl_muls_lo, 你知道为什么吗?

Answer: 我们可以使用无符号乘法结果低 32 位的 RTL 基本指令 rtl_mulu_lo 实现有符号数乘法结果低 32 位.

2.3 拓展宏

使用 gcc -E 等命令, 改造 Makefile 里的内容, 在 build 文件夹下生成了预编译过后的代码文件 *.i.

2.4 RTFSC

通过 RTFSC, 我逐渐理解了客户端程序每一条指令的执行过程, 分为:

- 1. 取指(instruction fetch, IF)
- 2. 译码(instruction decode, ID)
- 3. 执行(execute, EX)
- 4. 更新 PC

这些过程中,使用到了许多的辅助函数,我们通过编写这些辅助函数,可以减少代码的耦合性,可以更方便地加入需要的新指令.

2.5 添加新指令

添加一条新指令, 我们需要更改以下几个文件:

- 1. isa-all-instr.h: 我们需要在这个文件中加入指令的名称,如 f(jal).
- 2. decode.h:我们需要在这个文件中加入指令的 op 和 func3 等标识码.

3. instr/*.h:例如 compute.h 文件, 我们要在这个文件中加入 addi 指令的话, 就在里面用 RTL 语言来编写指令的功能.

可能还需要关注的几个文件:

- 1. rtl-basic.h:定义了最为基础和常用的 RTL 语言的实现, 例如 rtl_addi.
- 2. pseudo.h:定义了一些伪指令,例如 rtl_li,新的伪指令 (ISA 无关) 也在这里实现.

为了运行 dummy, 我实现了 auipc, addi, jal, jalr 这四条指令.

3. 阶段二: 基础设施与程序

3.1 DiffTest

DiffTest 真是一个非常智慧的实现. 每个人在写代码的时候, 都会有意无意地使用 DiffTest 的思想: 我在实现自己的代码的过程中, 不断与一个正确的实现进行对比, 就能及早发现 Error.

按照软件工程相关的概念, DiffTest 有助于我们在碰到 Error, 如寄存器状态和正确实现不符时, 直接转为 Failure 报错, 以达到尽快发现错误指令实现的 Fault 的效果.

在按文档配置了 DiffTest 之后. 我在 dut.c 文件中实现了寄存器对比的函数:

```
bool isa_difftest_checkregs(CPU_state *ref_r, vaddr_t pc) {
   if (cpu.pc != ref_r->pc) return false;
   for (int i = 0; i < 32; ++i) {
      if (cpu.gpr[i]._32 != ref_r->gpr[i]._32) return false;
   }
   return true;
}
```

便能够使用 DiffTest 的强大功能了, 在实现过程中, 我也再次惊叹于 riscv 寄存器实现的简洁, 这大大减少了我的工作量.

在这个过程中, 我还重新对 VSCode 的调试功能进行配置, 以让他能够继续调试添加了 DiffTest 功能的 NEMU 代码.

3.2 指令环形缓冲区 - iringbuf

为了快速定位出错指令位置,及其对应上下文指令,我实现了 iringbuf 功能.

大概过程, 就是在 cpu-exec.c 文件内, 加入了以下代码:

```
// iringbuf
#define MAX_IRINGBUF_LENGTH 8
typedef char buf[128];
buf iringbuf[MAX_IRINGBUF_LENGTH];
uint32_t iringbuf_count = 0;
static void trace_and_difftest(Decode *_this, vaddr_t dnpc) {
   // iringbuf
   strcpy(iringbuf[iringbuf_count % MAX_IRINGBUF_LENGTH], _this->logbuf);
   iringbuf[iringbuf_count % MAX_IRINGBUF_LENGTH][strlen(_this->logbuf)] = ''
   ++iringbuf_count;
}
void cpu_exec(uint64_t n) {
    switch (nemu_state.state) {
       case NEMU_ABORT:
           // iringbuf
           printf("-----\n");
           printf("[iringbuf]:\n");
           for (int i = 0; i < MAX_IRINGBUF_LENGTH - 1; ++i) {</pre>
               printf(" %s\n", iringbuf[(iringbuf_count + i) % MAX_IRINGBI
           printf("--> %s\n\n", iringbuf[(iringbuf_count + 7) % MAX_IRINGBI
   }
}
```

最后输出了以下格式的内容:

3.3 klib

AM 中需要我们实现的 klib 函数有这些:

```
    malloc, free
    strlen, strcpy, strncpy, strcat, strcmp, strncmp, memset, memcpy, memmove, memcmp
    printf, vsnprintf, snprintf, vsprintf, sprintf
```

后两项已经实现,可以通过 string 和 hello-str 样例.

但是第一项 malloc 和 free 暂未实现, 打算留到之后实现.

3.4 mtrace

实现 mtrace, 有助于让我们找出不正确的访存, 帮助我们进行 bug 的诊断.

我在 Kconfig 文件加入了以下选项:

```
config MTRACE

depends on TRACE && TARGET_NATIVE_ELF && ENGINE_INTERPRETER

bool "Enable memory tracer"

default y

config MTRACE_READ

depends on MTRACE

bool "Only trace memories when the it is read"

default n

config MTRACE_WRITE

depends on MTRACE

bool "Only trace memories when the it is write"

default y
```

然后修改 paddr.c 的代码为:

```
word_t paddr_read(paddr_t addr, int len) {
#ifdef CONFIG_MTRACE_READ
    log_write("paddr_read(%x, %d) = %u\n", addr, len, pmem_read(addr, len));
#endif
    # ...
}

void paddr_write(paddr_t addr, int len, word_t data) {
#ifdef CONFIG_MTRACE_WRITE
    log_write("paddr_write(%x, %d, %u)\n", addr, len, data);
#endif
    # ...
}
```

最后输出如下:

3.5 ftrace

ftrace 实现起来较为麻烦, 主要麻烦在要看许多关于 ELF 文件的手册, 以获取各种信息, 再使用 elf.h 头文件里面的各种结构体, 即可读取函数的地址和对应名称. 经过一番查阅手册之后, 总算是完成了 ftrace.

具体来说,实现了从 args 读取 elf 文件的功能,并完成了 ftrace 对应的功能,具体代码较长,位于 ftrace.c 文件中,这里就不过多赘述.

然后输出格式类似干:

```
[ftrace] call [_trm_init@0x80000108]
[ftrace] call [main@0x80000028]
[ftrace]
              call [check@0x80000010]
[ftrace]
               ret
[ftrace]
              call [check@0x80000010]
[ftrace]
              ret
[ftrace]
              call [check@0x80000010]
[ftrace]
               ret
[ftrace]
              call [check@0x80000010]
[ftrace]
[ftrace]
            ret
[ftrace] ret
```

4. 阶段三: 输入输出

4.1 时钟

经过一番痛苦的 RTFSC, 终于理解了怎么实现时钟的功能.

只需要在 timer.c 文件中加入以下代码即可:

```
void __am_timer_uptime(AM_TIMER_UPTIME_T *uptime) {
  uptime->us = inl(RTC_ADDR) + ((uint64_t) inl(RTC_ADDR + 4) << 32);
}</pre>
```

4.2 键盘

键盘同理, 但是要注意的是, 我们需要用位操作来处理键盘码 (keycode) 和是否按下 (keydown) 两个数据, 具体实现如下:

```
#define KEYDOWN_MASK 0x8000

void __am_input_keybrd(AM_INPUT_KEYBRD_T *kbd) {
   uint32_t key = inl(KBD_ADDR);
   kbd->keycode = key & ~KEYDOWN_MASK;
   kbd->keydown = key & KEYDOWN_MASK;
}
```

4.3 VGA

VGA 需要非常认真地 RTFSC 才能完成, 花费了较多的时间.

NEMU 硬件方面, 我们要在 vga.c 文件中加入以下代码:

```
void vga_update_screen() {
  update_screen();
  vgactl_port_base[1] = false;
}

static void vga_ctl_handler(uint32_t offset, int len, bool is_write) {
  if (is_write) {
    assert(offset == 4);
    assert(vgactl_port_base[1]);
    vga_update_screen();
  } else {
    vgactl_port_base[0] = (screen_width() << 16) | screen_height();
  }
}</pre>
```

在 AM 软件方面, 我们要在 gpu.c 文件中加入以下代码:

```
void __am_gpu_config(AM_GPU_CONFIG_T *cfg) {
  uint32_t hw = inl(VGACTL_ADDR);
  *cfg = (AM_GPU_CONFIG_T) {
    .present = true, .has_accel = false,
    .width = (hw >> 16), .height = ((hw << 16) >> 16),
    .vmemsz = 0
 };
}
void __am_gpu_fbdraw(AM_GPU_FBDRAW_T *ctl) {
  uint32_t hw = inl(VGACTL_ADDR);
 int i, j;
 int w = (hw >> 16);
  uint32_t *fb = (uint32_t *)(uintptr_t)FB_ADDR;
 for (i = 0; i < ctl->h; ++i) {
   for (j = 0; j < ctl->w; ++j) {
      fb[(ctl->y + i) * w + (ctl->x + j)] = ((uint32_t *)ctl->pixels)[i * ctl
   }
  }
 if (ctl->sync) {
   outl(SYNC_ADDR, 1);
  }
}
```