

CSAPP Y86-64 pipeline simulator

stage 2 (polished) + stage 3

1.stage2: (polished):

1.1 功能增加介绍:

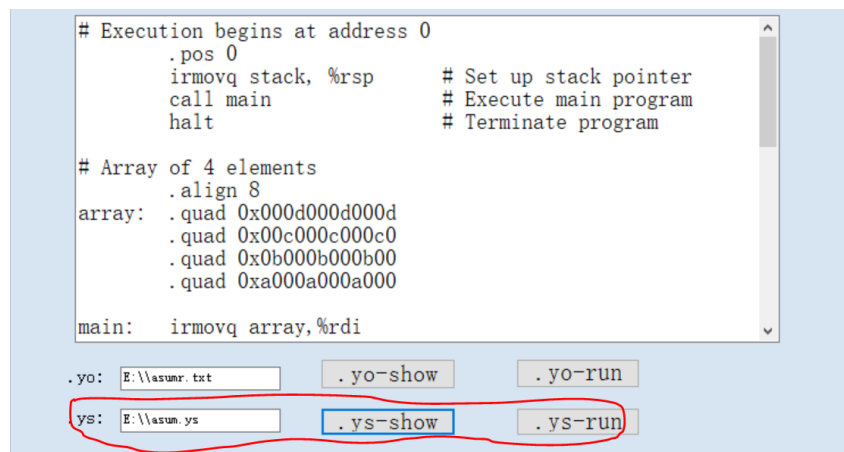
- (1) 汇编器: 将汇编码(.ys 文件)转化为机器码(.yo 文件)
- (2) 单步调试(step)功能

1.2 具体介绍:

(1) 汇编器:

1) 界面:

在原来的基础上增加了一个 textbox 用来输入 ys 文件名和两个 button 与 yo 文件, 点击 “.yo-show” 按钮查看文件内容, 点击 “.yo-run” 按钮运行



2) 实现相关:

ReadAssemCode.h:与读取一行汇编码有关的函数, 如:

```
void getNextInstr(char *save): 得到指令  
void GetNextWord(uc buff[][20]);得到参数  
int isImme(uc *c, ul *val);判断是否为立即数  
.....
```

WriteBin.h: 与写入机器码有关的函数, 如:

```
针对不同指令名字的处理函数 (do_jxx 等)  
void write_imme(uc* t);写入立即数  
ul alignAddr(ul num);使地址对齐  
.....
```

Tag.h: 单独处理汇编码中用标签代替名字的情况的函数, 如:

```
void add(uc * name, ul addr);把标签名和地址存入 tag 数组  
void tab(uc *name, ul pos);参数为标签名且未在 tag 数组中找到时, 存入 mark 数组  
.....
```

3) 细节:

1.函数句柄: 不同的指令要读入的参数个数不一, 参数种类不一, 干脆直接对每个指令都写一个处理函数, 声明一个函数指针, 通过读到的指令名得到相应

的函数句柄赋给函数指针。同时，对于 jxx、cmov 这类的指令的处理函数可以合并成一个。

2.标签：汇编码中有时会用标签代替地址，当行首读到的是标签而不是指令名时，把标签名和地址存入 tags 数组中以便之后查询；当参数读到的是标签时，首先在 tags 数组中找该标签名，找到就把相应地址写入，若未找到，就把该标签名和地址放入 mark 数组，先用 0 填充当汇编码全部读完时，再 rewrite。

3.mrmov：写入寄存器编号时是相反顺序，先写'r'代表的寄存器，再写'm'中包含的寄存器。

4.写入立即数时小端法

4)感想：

通过把汇编码翻译成机器码，学到了直接读机器码时没有注意过的事情。align 8 意味着地址 8 位对齐；比如 pos xx 是从 xx 地址开始……写汇编的时候感觉没有之前做 cpu 的时候困难，大概是有后者打了一下基础，已经知道了小端法之类的细节。但是还是会遇到有很多小问题，比如我写入立即数的时候 0 补位对于奇数长度和偶数长度有差别，但是这种问题在前端因为不能输出调试根本不好 debug，于是我另外开了一个控制台程序才一点一点调试好。

(2) 单步调试(step):

这个就比较简单，在"step"按钮的函数中进行一个时钟周期即可。

2.stage 3:

2.1 实验内容：

(1) 实现多线程的 Y86-64 模拟器。

(2) 模拟存储器层次结构、虚拟内存等

2.2 具体内容：

2.2.1 多线程：

(1) 原理：

在单周期 doWork () 函数中把每个阶段的函数各开一个线程包装起来，然后每个线程都调用 start()函数开始;并调用 join()阻止主线程;

(2) 细节&困难：

一开始感觉多线程听起来很高级，不知道要怎么实现。询问助教之后，得知就是用 thread 这个类来给 FDEMw 五个阶段各开一个线程。因为在 stage2 中我对于数据转发的处理是当被转发的数据更新完之后再对 d_valA,d_valB 以及 f_predPC 更新，这样的做法对于实现流水线是可行的，但对于多线程来说，这样就不能将与该阶段相关的所有变量都包装到一个线程里面（比如 d_valA 对于其他 d_xx 变量的更新是滞后的）。对于这种线程对同一个变量的访问速度不一致的问题，我想到的是——对几个会被多个线程访问的数据设 flag，当更新了就把 flag 设为 true，对其他阶段变量有依赖性的变量我就用了一个 while (! (flag1&&flag2……)) 来卡住，等待某些其他的线程走到某一步再继续。但是一开始我把 flag 设为 true 的语句放在了 if 里面，导致有的情况因为不会进入 if 导致 flag 还是 false，结果线程卡住。

然后，托管 c++是一门没什么人用的语言(捂脸),资料很少，并且开线程的方式和其

他语言不一样，一开始怎么写语法都错误，最后在 google 上搜到正确方法。

2.2.2 模拟存储器层次结构:

(1) 实现:

1) 高速缓存 (Cache):

struct Line: 每一行的结构体, 含有 valid 有效位, tag 标记位, byte_num 字节数, *bytes 字符数组, times 记录出现次数, time 记录出现时间。

struct Set: 每一组的结构体, 含有 *lines“行”组

struct Cache: Cache 结构体, 含有 set_num 组数, line_num 每一组行数, *sets

2) 虚拟内存: 即上一阶段中的字符数组

3) hit or miss or replace:

分别提取出地址的 set 位、tag 位和 byte 位, set 作为索引在 cache 中找到对应的组, 遍历该组, 若存在标记位有效并且 tag 一致的行, 则 hit, 通过 byte 位偏移获得字节, 读取或写入; 若找不到, 则 miss, 再次遍历, 查看是否有无效的 (即空行), 若找到则从内存中读取该行到 cache 中, 通过 byte 位偏移获得字节, 读取或写入; 若每一行都有效, 则需要根据不同的替换策略 replace 某一行, 行被替换时要重写会内存。

4) 替换策略:

LFU (最不常使用的被替换): 对于未被访问到的、有效的、times 大于被访问行的行 times--, 被访问的行 times 重置为 line_num, 当要替换时, 选择 times=1 的行替换。

LRU (最近最少使用): 对于未被访问到的、有效的行 time++, 被访问的行 time 重置为 0, 要替换使, 选择 time 最大的行替换。

(2) 细节与困难:

因为组数、行数可自行设置, 其实是把直接映射、组相联、全相联的实现统一成三个结构体; 加入了 cache 之后原来的 read_mem 函数要修改成 read_cache, 原来的读取内存函数用于从 virtual memory 读到 cache 中; 一开始实现的时候只考虑了读, 没考虑写和写回; 一开始运行的时候老是“未经处理的异常”, debug 好久, 最后还是换成控制台看输出, 才发现是在去 set 位数时先左移再右移导致左边填充 1 成了负数, 所以在移位操作时还是都转化成 unsigned 类型比较好。

ps: 因某些原因, 没有录下关于 cache 的视频, 详细代码请见:

1) vcache.h&&vcache.cpp 文件: 关于上述 cache 实现

2) mm.cpp 文件: 将原本直接从内存中读取数据的函数 read_mem 转变成从 cache 中读取, 增加了 read 函数实现 cache 从内存中读取; 将原本直接写入内存的函数 write_mem 转变成从写入 cache, 增加了 write 函数实现从 cache 写入内存 (如下图)

```

//cpu从cache中读
int read_mem(ul addr, uc * val, ul n)//n是字节数，从内存中读取
{
    while (n--)
    {
        if (addr < 0 || addr > MM_SIZE)//越界
            return -1;
        *val = judge(addr, 1, '0');
        val++;
    }
    //val -= bit;
    return 0;
}

//cache从主存中读
int read(ul addr, uc * val, ul n)//n是字节数，从内存中读取
{
    while (n--)
    {
        if (addr < 0 || addr > MM_SIZE)//越界
            return -1;
        *val = mem[addr];
        addr++;
        val++;
    }
    return 0;
}

```

//cpu往cache中写

```
- int write_mem(ul addr, ul num, int n)//往内存中写值 call rmmov push
  { //小端法
    uc*val = (uc*)malloc(8 * sizeof(uc));
    val = long2charArr(num);
    if (addr + n - 1 > MM_SIZE || addr < 0)
      return -1;
    addr += n - 1;
    while (n--)
    {
      judge(addr, 0, *(val++));
      //mem[addr] = *(val++);
      addr--;
    }
    return 0;
  }
```

//cache往memory中写

```
- int write(int set, int line)//往内存中写值 call rmmov push
  { //小端法
    ul addr = line << (s + b) | set << b;
    int n = 1 << b;
    /*uc*val = (uc*)malloc(8 * sizeof(uc));
    val = long2charArr(num);*/
    if (addr + n - 1 > MM_SIZE || addr < 0)
      return -1;
    /*addr += n - 1;*/
    int i = 0;
    while (n--)
    {
      mem[addr] = cache->sets[set].lines[line].bytes[i++];
      //addr--;
      addr++;
    }
  }
```