

练习题 4.24 条件传送指令(简称 `cmovXX`)的指令代码为 `IRRMovQ`。如图 4-28 所示,

我们可以用执行阶段中产生的 `Cnd` 信号实现这些指令。修改 `dstE` 的 HCL 代码以实现这些指令。

4. 访存阶段

访存阶段的任务就是读或者写程序数据。如图 4-30 所示,两个控制块产生内存地址和内存输入数据(为写操作)的值。另外两个块产生表明应该执行读操作还是写操作的控制信号。当执行读操作时,数据内存产生值 `valM`。

图 4-18~图 4-21 的访存阶段给出了每个指令类型所需要的内存操作。可以看到内存读和写的地址总是 `valE` 或 `valA`。这个块用 HCL 描述就是:

```
word mem_addr = [
    icode in { IRRMOVQ, IPUSHQ, ICALL, IMRMovQ } : valE;
    icode in { IPOPQ, IRET } : valA;
    # Other instructions don't need address
];
```

练习题 4.25 观察图 4-18~图 4-21 所示的不同指令的访存操作,我们可以看到内存写的地址总是 `valA` 或 `valP`。写出 SEQ 中信号 `mem_data` 的 HCL 代码。

我们希望只为从内存读数据的指令设置控制信号 `mem_read`, 用 HCL 代码表示就是:

```
bool mem_read = icode in { IMRMovQ, IPOPQ, IRET };
```

练习题 4.26 我们希望只为向内存写数据的指令设置控制信号 `mem_write`。写出 SEQ 中信号 `mem_write` 的 HCL 代码。

访存阶段最后的功能是根据取值阶段产生的 `icode`、`imem_error`、`instr_valid` 值以及数据内存产生的 `dmem_error` 信号,从指令执行的结果来计算状态码 `Stat`。

练习题 4.27 写出 `Stat` 的 HCL 代码,产生四个状态码 `SAOK`、`SADR`、`SINS` 和 `SHLT`(参见图 4-26)。

5. 更新 PC 阶段

SEQ 中最后一个阶段会产生程序计数器的新值(见图 4-31)。如图 4-18~图 4-21 中最后步骤所示,依据指令的类型和是否要选择分支,新的 PC 可能是 `valC`、`valM` 或 `valP`。用 HCL 来描述这个选择就是:

```
word new_pc = [
    # Call. Use instruction constant
    icode == ICALL : valC;
    # Taken branch. Use instruction constant
    icode == IJXX && Cnd : valC;
    # Completion of RET instruction. Use value from stack
```

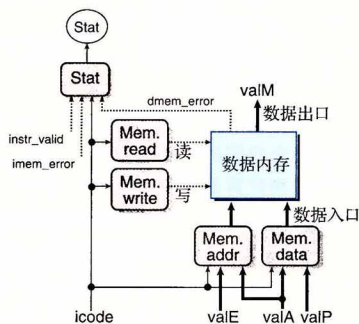


图 4-30 SEQ 访存阶段。数据内存既可以写,也可以读内存的值。从内存中读出的值就形成了信号 `valM`

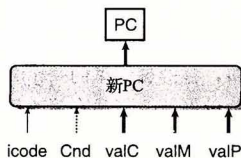


图 4-31 SEQ 更新 PC 阶段。根据指令代码和分支标志,从信号 `valC`、`valM` 和 `valP` 中选出下一个 PC 的值