

这条指令的效果就是将`%rsp`设为120, 将0x040(返回地址)存放到该内存地址, 并将PC设为0x041(调用的目标地址)。

- 4.19 练习题中所有的HCL代码都很简单明了, 但是试着自己写会帮助你思考各个指令, 以及如何处理它们。对于这个问题, 我们只要看看Y86-64的指令集(图4-2), 确定哪些有常数字段。

```
bool need_valC =
    icode in { IIRMOVQ, IRMMOVQ, IMRMOVQ, IJXX, ICALL };
```

- 4.20 这段代码类似于`srcA`的代码:

```
word srcB = [
    icode in { IOPQ, IRMMOVQ, IMRMOVQ } : rB;
    icode in { IPUSHQ, IPOPQ, ICALL, IRET } : RRSP;
    1 : RNONE; # Don't need register
];
```

- 4.21 这段代码类似于`dstE`的代码:

```
word dstM = [
    icode in { IMRMOVQ, IPOPQ } : rA;
    1 : RNONE; # Don't write any register
];
```

- 4.22 像在练习题4.16中发现的那样, 为了将从内存中读出的值存放到`%rsp`, 我们想让通过M端口写的优先级高于通过E端口写。

- 4.23 这段代码类似于`aluA`的代码:

```
word aluB = [
    icode in { IRMMOVQ, IMRMOVQ, IOPQ, ICALL,
              IPUSHQ, IRET, IPOPQ } : valB;
    icode in { IRRMOVQ, IIRMOVQ } : 0;
    # Other instructions don't need ALU
];
```

- 4.24 实现条件传送令人吃惊的简单: 当条件不满足时, 通过将目的寄存器设置为RNONE禁止写寄存器文件。

```
word dstE = [
    icode in { IRRMOVQ } && Cnd : rB;
    icode in { IIRMOVQ, IOPQ } : rB;
    icode in { IPUSHQ, IPOPQ, ICALL, IRET } : RRSP;
    1 : RNONE; # Don't write any register
];
```

- 4.25 这段代码类似于`mem_addr`的代码:

```
word mem_data = [
    # Value from register
    icode in { IRMMOVQ, IPUSHQ } : valA;
    # Return PC
    icode == ICALL : valP;
    # Default: Don't write anything
];
```

- 4.26 这段代码类似于`mem_read`的代码:

```
bool mem_write = icode in { IRMMOVQ, IPUSHQ, ICALL };
```

- 4.27 计算Stat字段需要从几个阶段收集状态信息:

```
## Determine instruction status
word Stat = [
    imem_error || dmem_error : SADR;
    !instr_valid : SINS;
    icode == IHALT : SHLT;
    1 : SAOK;
];
```