软件工程导论

实验

机器语言编程

喻勇强 18342123

目录

任务1

- (1) 点 step after step 观察并回答问题
- (2) 点击"Binary",观察并回答问题

任务 2

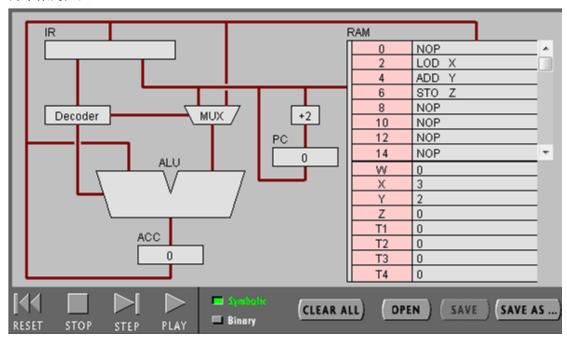
- (1) 输入程序 Program2 运行并回答问题
- (2) 修改程序,用机器语言实现 10+9+8+···1,输出结果存放于内存 Y

实验目标:

- 理解冯·诺伊曼计算机的结构
- 理解机器指令的构成
- 理解机器指令执行周期
- 用汇编编写简单程序

任务 1:

两个数的加法:



观察并回答下面问题:

- 1. PC. IR 寄存器的作用。
- 2. ACC 寄存器的全称与作用。
- 3. 用"LOD #3"指令的执行过程,解释 Fetch-Execute 周期。
- 4. 用"ADD W"指令的执行过程,解释 Fetch-Execute 周期。
- 5. "LOD #3" 与 "ADD W" 指令的执行在 Fetch-Execute 周期级别,有什么不同。
- 1. IR 指令寄存器是用来存放指令的,存放当前正在执行的指令,包括指令的操作码,地址码,地址信息
 - PC 程序计数器,是用来计数的,指示指令在存储器的存放位置,也就是个地址信息
- 2. ACC (Accumulator)也就是累加器,这是一个具有特殊用途的二进制 8 位寄存器,专门用来存放操作数和运算结果。

3

PC 中的地址码就是该指令的地址码,计算机按照这个地址去 RAM 中寻找相应的指令这指令运送到了 IR 中。

指令从IR中被转移到了Decoder中,对指令进行解码过程,判断该指令要进行何种操作,并且判断该指令中用到的操作数在哪里。

又 LOD #3 中的操作数本身就在这条指令中,所以不再需要额外从内存中读取。

最后通过数据选择器存放到了 ACC 中,完成了 Execute the instruction 的操作

4. PC 根据指令的地址码去 RAM 中读取出这一条指令, 并且传送到 IR 中

指令从IR 被送到了 Decoder 中, 对指令进行解码, 发现这条指令中的操作数并不在指令中, 而是需要到内存中重新读取。

根据上一步的结果, W 的值需要到内存中再读取, 并且同样通过数据选择器进入到 ALU 中。最后, 在 ALU 中完成了算术运算后结果被保存在了 ACC 中, 完成了 Execute the instruction。

4. 相比于"LOD #3"计算机在读取"ADD W"的指令的过程中,只能读到 w 的地址码,并不能得到具体的数值。

点击"Binary",观察回答下面问题

- 1.写出指令 "LOD #7" 的二进制形式,按指令结构,解释每部分的含义。
- 2.解释 RAM 的地址。
- 3.该机器 CPU 是几位的? (按累加器的位数)
- 4.写出该程序对应的 C 语言表达。
- 1. 00010100 00000111 第一个字节中的四位数代表寻址模式, 前四位中的"1"表示操作数是数值后四位代表操作码 0100 表示 LOD 操作, 第二个字节因而表示的是数 7.
- 2. RAM 中所有存储的数据和指令都有自己的地址, 计算机可以根据地址来读取指令和数据。
- 3.8位
- 4. C 语言表达

```
int main(){
    int x=3,y;
    y=x+3;
}
```

任务 2:

- (1) 输入程序 Program 2, 运行并回答问题:
 - 1. 用一句话总结程序的功能
 - 2. 写出对应的 c 语言程序
- 1. 通过循环从 1 加到 n,并输出结果
- 2. Int main () {
 int sum=0;
 int i;
 for(i=0;i<n;i++)
 sum=sum+i;
 printf("%d",sum);
 }</pre>
 - (2) 修改该程序, 用机器语言实现 10+9+8+..1 , 输出结果存放于内存 Y
 - 1. 写出 c 语言的计算过程
 - 2. 写出机器语言的计算过程
 - 3. 用自己的语言,简单总结高级语言与机器语言的区别与联系。
- 1. int main(){

JMP 16 LOD X

ADD #1 STO X

SUB W

JMZ 28

LOD Y

ADD X

STO Y

JMP 10

HLT

3.机器语言是根据计算机 CPU 结构而使计算机能够执行的语言,高级语言的使用模式符合 人们的语言习惯,要使计算机运行程序必须把高级语言转换成机器语言。