第4章作业答案

| | 单项选择题 |
|---|-------|
| • | |

- 1. 采用直接寻址,操作数存放在_A_中。
 - A. 主存 B. 寄存器 C. 硬盘 D. 光盘
- 2. 关于二地址指令的描述中,正确的是_D_。
 - A. 指令的地址码字段存放的一定是操作数
 - B. 指令的地址码字段存放的一定是操作数地址
 - C. 指令的地址码字段存放的一定是寄存器号
 - D. 运算结果通常存放在其中一个地址码所提供的地址中
- 3. 某计算机存储器按字(16位)编址,每取出一条指令后PC值自动+1,说明其指令长度是_B_。
 - A. 1个字节 B. 2个字节 C. 3个字节 D. 4个字节
- 4. 在寄存器间接寻址方式中,操作数存放在_D__。
 - A. 寄存器 B. 堆栈栈顶 C. 累加器 D. 主存单元

| 5. 为实 | 以现程 | 序浮动 | 力提供 | 了较如 | 好支持的 | つ 寻址プ | 了式是_ | <u>B</u> . | | | | |
|-------|-------------|-----------------|-----------|------------|---------------|-------|--------------|------------|-----|------------------|----------|----|
| | A . | 变址 | 寻址 | | В. | 相对导 | P 址 | | | | | |
| | C. | 间接 | 寻址 | | D. | 寄存器 | 器间接 | 寻址 | | | | |
| 6. 某计 | 计算机 | 字长1 | 6位, | 主存 | 按字节编 | 码,车 | 移指令 | 令采用 | 相对导 | 身址 , | 由两个 | 个字 |
| | | | | | 字段,第 | | | | | | | |
| | - | | | | 1。若某 | | | | | | | |
| 位移量 | 書字段 | 的内容 | 学为A8 | H , | 则该转移 | 指令原 | 达 功转和 | 多后的 | 目标均 | 也址是 | <u> </u> | _° |
| | A. | 26A8 | H | B . | 26AAH | C | . 25A | AH | D. | 25B0 | H | |
| 7. 设相 | 目对寻 | 址的转 | 专移指 | 令占河 | 两个字节 | ī,第1 | 个字节 | 是操作 | 下码, | 第2个 | 字节是 | 是相 |
| | | | | - | 。每当(| | | | , , | , , | | |
| | | | | | fPC 的内 | | 008H, | 要求 | 转移至 | [] 2000] | H,则 | 该 |
| 转 | 侈指令 | >第2与 | 艺节的风 | 内容区 | 应为 <u> </u> | ·o | | | | | | |
| | A. (|)8H | B. | 09H | C. | F6H | D. I | 7 H | | | | |
| 8. 在指 | 令格 | 式中系 | 采用扩 | 展码的 | 的设计方 | 家是为 | 可了 | <u>C</u> . | | | | |
| | A. 源 | 划少指 | 令字长 | :度 | | | | | | | | |
| | B. 增 | 加指 | 令字长 | 渡 | | | | | | | | |
| | C. 侈 | 保持 指 | 令字长 | :度不 | 变而增加 | 加指令 | 操作的 | 数量 | | | | |

D. 保持指令字长度不变而增加寻址空间

二、综合应用题

1. 指令字长为12位,每个地址码为3位,采用扩展操作码的方式, 设计4条三地址指令、16条二地址指令、64条一地址指令和16 条零地址指令。试给出一种操作码的扩展方案。

解: 操作码的扩展方案如图所示。









- 2. 设相对寻址的转移指令占4个字节,其中第1、第2字节是操作码,第3、第4字节是相对位移量(用补码表示)。
- (1) 设当前PC的内容为3000H,要求转移到3010H的目标地址,则该转移指令第3、第4字节的内容应为多少?
- (2) 设当前PC的内容为3026H,要求转移到3020H的目标地址,则该转移指令第3、第4字节的内容应为多少?
- 解:由于指令占4个字节,取指令之后(PC)+4,为取下一条指令做准备。
 - (1) 第3、第4字节的内容为: 3010H (3000H+4) =00 0C(补码表示: 第3字节为0CH、第4字节为00H)。
 - (2) 第3、第4字节的内容为: 3020H (3026H+4) = FFF6H(补码表示: 第3字节为F6H、第4字节为FFH)。









3. 设有一台字长为16位的计算机,存储器按字编址,其指令长度为16位,指令格式如下:

| 15 11 | 10 8 | 7 6 | 5 | 0 |
|--------------|------|-----|---|---|
| OP | R | M | D | |

其中,OP为操作码,占5位;R为寄存器编号,占3位,用来 指定目标空间;M为寻址方式特征码,占2位,与D一起决定源 操作数,规定如下:

M = 00,立即寻址,D为立即数;

M = 01,变址寻址,D为位移量;

M = 10,相对寻址(转移指令),D为位移量

(1) 该指令系统最多可有多少条指令?

(2) 现假定要执行的指令为加法指令,存放在2000单元中,操作码 10001B表示加法操作,目标空间为R2,编号为010。指令中的形式地址D 的二进制代码为001100B。变址寄存器的内容为1FFEH,R2的内容为 8016H。该指令执行前存储器的存储情况如图所示,其内容用16进制表示。

| | 主存 |
|-------|-------|
| 2000H | *** |
| 2001H | 8200H |
| 2002H | 3600H |
| | : |
| 200AH | 600CH |
| 200BH | 36A0H |
| 200CH | 506BH |
| 200DH | 26F8H |
| ļ | |

当该加法指令的源操作数寻址方式为立即寻址、变址寻址和相对寻址(转移指令)时,对应的机器码各是什么(用十六进制表示)?分别写出指令执行之后,R2和PC的内容。

- 解: (1) 该指令系统最多可有 25=32条指令。
 - (2) 加法指令各字段对应的指令代码如下:
- ① 当源操作数为立即寻址时,机器码是:

10001 010 00 00 1100B=8A0CH.

执行后,(R2)=8016H+0CH = 8022H

主存地址按字编址,(PC)=2000H+1=2001H。

② 当源操作数为变址寻址时,机器码是:

10001 010 01 00 1100B=8A4CH.

操作数有效地址为1FFEH + 0CH = 200AH,

执行后,(R2)=8016H + 600CH = E022H, (PC)=2001H。

③ 当源操作数为相对寻址时,机器码是:

10001 010 10 00 1100B=8A8CH.

操作数有效地址为(PC)+ 0CH = 2001H+0CH=200DH(取出指令后PC内容已自动加1)。执行后,(R2)=8016H+26F8H=A70EH,(PC)=2001H。