

第二讲

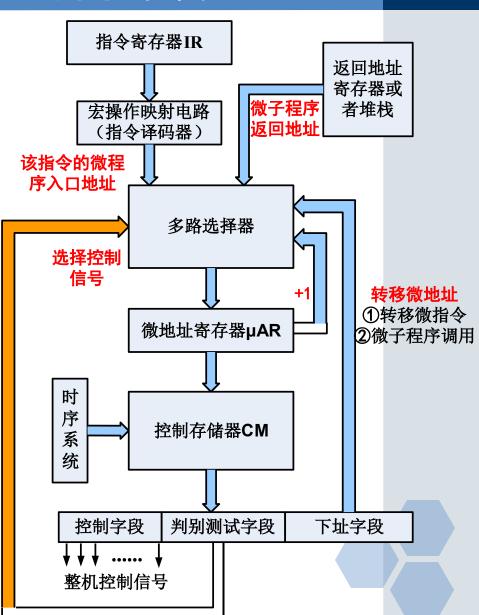
简单微程序控制器的设计(一)





- ❖问题:如何确定下一 条微指令的地址来源 ?
- ❖增加判别测试字段, 用于指明后继微地址 的来源。

控制字 判别测 下址字 段 试字段 段





下址的来源:

- 1.根据机器指令操作码产生该指令对应的微程序入口地址(指令译码);
- 2.顺序地址:就是控制存储器中的下一个地址;
- 3.在微程序发生转移时的无条件转移地址;
- 4. 当调用微子程序时发生转移的子程序地址;
- 5. 子程序返回地址(返回寄存器)或硬件堆栈 里:
- 6.根据运算的条件(或外部条件)形成的条件 转移地址等



描述如下:

开机后首先使微地址寄存器置为取指令的 第一条微指令地址, 从控制存储器中取出第 一条微指令,完成 PC→AR、 PC+1 操作. 然 后根据微指令的下址字段取出第二条微指令 , 完成 RAM→IR 从内存中读出指令送指令寄 存器 IR, 并发译码信号使指令译码器工作, 形成该指令的执行指令阶段的微程序入口地 址, 从控存中取出该指令执行时的第一条微 指令送到微指令寄存器,发出控制信号(微 命令)实现微操作:



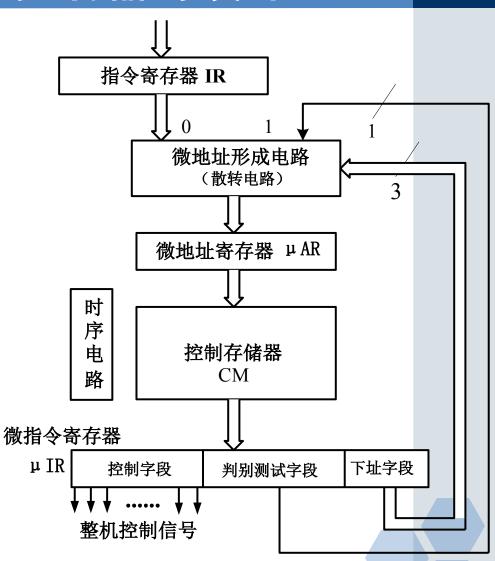
描述如下:

然后该指令执行时的其余微指令地址是当前 微地址加1或由当前微指令下址字段确定,依 次从控存中取出其余微指令,实现该指令所需 的所有微操作,即完成了该指令的执行。每一 条指令的最后一条微指令执行完后均会回到取 指令的第一条微指令执行,以取下一条指令, 如此重复,直至用户要运行的程序指令执行完 为止。





- ❖ 微程序控制器的设计 主要完成两个任务:
 - 产生正确的微命令 :
 - 产生正确的微指令 序列(即上述 CPU 状态转换序列)。
- ❖ 怎样采用微程序控制 的方法来设计 CPU 呢



简单微程序控制器的组成框图

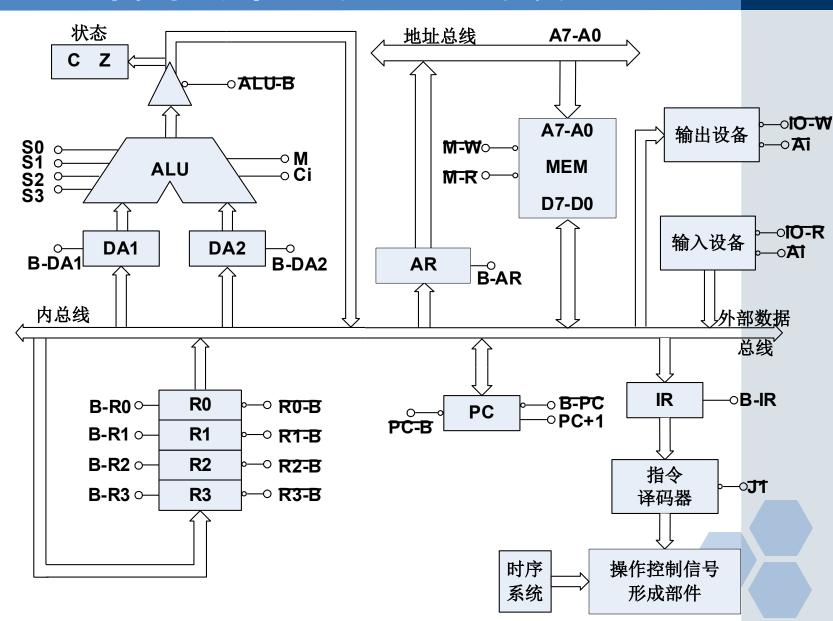


*确定指令系统

助记符	格式	操作 码 0P	指令机器码	指令功 能
ADD R _o , 06H	OP ×× DR 立即数	0101	0101 000 0 0000 0110	$(R_0) \\ + \\ 06H \rightarrow R_0$
JMP 04H	OP ×××× 转移地址	1000	100 0000	04H→P C
			0000 0100	



确 定 P 的 内 部 结 构





模型机要点;

- 1.模型机以总线结构构建;
- 2. 总线宽度为8位二进制;
- 3.数据和指令都通过总线传输;
- 4. 总线以分时复用的形式传输数据和指令,每一时刻只能有一个8位的二进制数据或指令进行传输
 - (即:每一时刻只能有一个部件输出数据);
- 5.每个部件有相应的控制信号(微命令)控制其
 - 数据输入或输出;
- 6. 微命令由微指令输出控制.
- 7.设指令译码控制信号为 J1#(低电平有效)
- 8.模型机的运算器采用 74LS181(课本第二