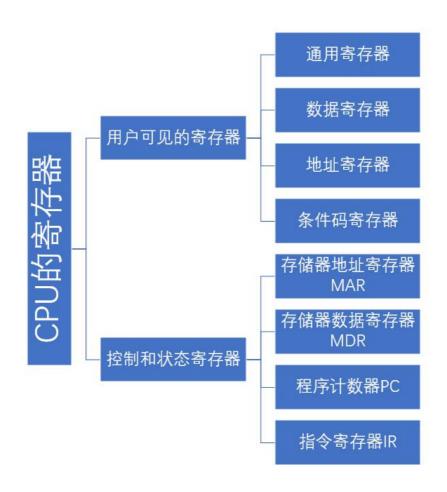
P337 CPU的功能

负责协调并控制计算机各部件执行程序的指令序列,其基本功能是取指令、分析指令和执行指令

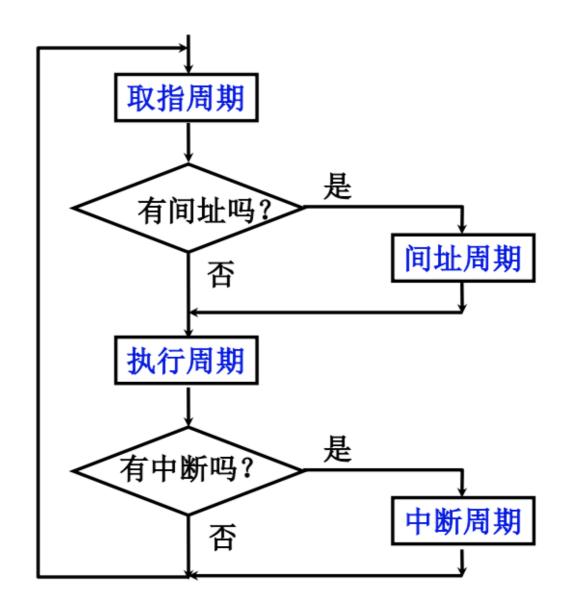
此外,控制器还必须能控制程序的输入和运算结果的输出(即控制主机与IO设备交换信息)以及对总线的管理,甚至能处理机器运行过程中出现的异常情况(如掉电)和特殊请求(如打印机请求打印一行字符),即处理中断的能力

P338 CPU的寄存器



P342 指令周期

CPU每取出并执行一条指令所需要的全部时间称之为指令周期



取指周期

取指阶段完成取指令和分析指令的操作,又称取指周期

执行周期

执行阶段完成执行指令的操作,又称执行周期

间址周期

此外, 当遇到间接寻址的指令时, 由于指令中只给出了操作数有效地址的地址, 为了取操作数需要先访问一次存储器, 取出有效地址, 然后再访问存储器, 取出操作数

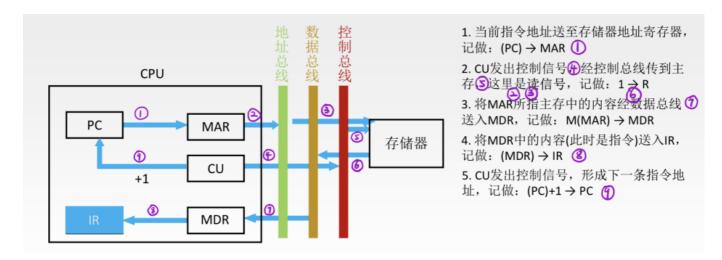
间址周期用于取操作数的有效地址,因此间址周期介于取指周期和执行周期之间

中断周期

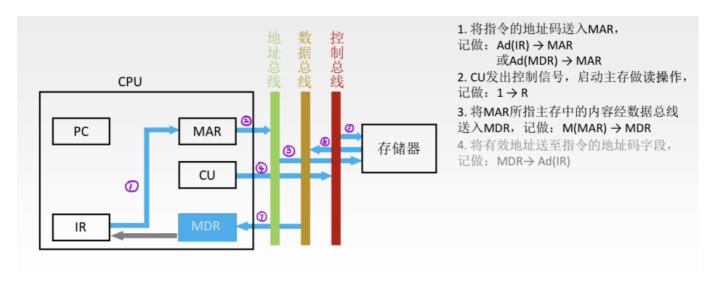
CPU在每条指令执行阶段结束前,都要发出中断查询信号,以检测是否又某个IO设备提出中断请求

取指周期数据流

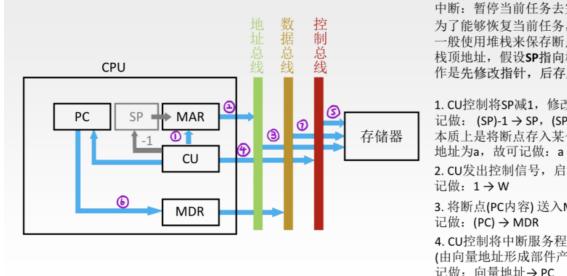
2021/6/22 1中央处理器.md



间址周期数据流



中断周期数据流



中断: 暂停当前任务去完成其他任务。 为了能够恢复当前任务,需要保存断点。 一般使用堆栈来保存断点,这里用SP表示 栈顶地址,假设SP指向栈顶元素,进栈操 作是先修改指针,后存入数据。

- 1. CU控制将SP减1,修改后的地址送入MAR 记做: $(SP)-1 \rightarrow SP$, $(SP) \rightarrow MAR$ 本质上是将断点存入某个存储单元, 假设其 地址为a,故可记做: a → MAR
- 2. CU发出控制信号, 启动主存做写操作,
- 3. 将断点(PC内容) 送入MDR,
- 4. CU控制将中断服务程序的入口地址 (由向量地址形成部件产生)送入PC, 记做:向量地址→PC

P346 指令流水

原理

指令流水线类似于工厂的装配线,装配线利用了产品再装配的不同阶段其装配过程不同这一特点,使不同的产品处于不同的装配线上,即每个装配段同时对不同产品进行加功能,大大提高了装配效率

- 由指令部件取出一条指令,并将它暂存起来
- 如果执行部件空闲,就将暂存的指令传给执行部件执行
- 与此同时,指令部件又可以取出下一条指令并暂存起来,这称为指令预取】
- 如果取指和执行阶段完全重叠,相当于指令周期减半,不过这不现实

指令的执行时间一般大于取指时间;当遇到转移指令时,下一条指令是不可知的

指令分了m个阶段,也就可以m级流水

性能

吞吐率 (Throughput Rate)

指令级流水线中,吞吐率时指单位时间内流水线所完成指令或输出结果的数量

加速比 (Speedup Ratio)

m段流水线的速度与等功能的非流水线的速度之比

效率 (Efficiency)

流水线中各功能段的利用率;

由于流水线有建立时间和排空时间,因此各功能段的设备不可能一致处于工作状态

影响其性能的因素

结构相关

指令在重叠执行过程中,不同指令争用同一功能部件产生资源冲突时产生的

解决冲突的办法:

- 让流水线在完成前一条指令对数据的存储器访问时,暂停(一个时钟周期)取后一条指令的操作
- 设置两个独立的存储器分别存放操作数和指令

数据相关;

指令在重叠执行过程中,可能改变对操作数的读写访问顺序,从而导致了数据相关冲突

- RAW
- WAR
- WAW

解决冲突的办法:

- 采用后推法,即将相关指令延迟到所需操作数被写回到寄存器后再执行的方式
- 采用定向技术, 又称为旁路技术或相关专用通路技术

控制相关;

控制相关主要由转移指令引起的

P354 例8.1		
P355 例8.3		
P355 例8.4		
P358 中断		
P368 例8.2		