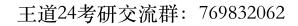
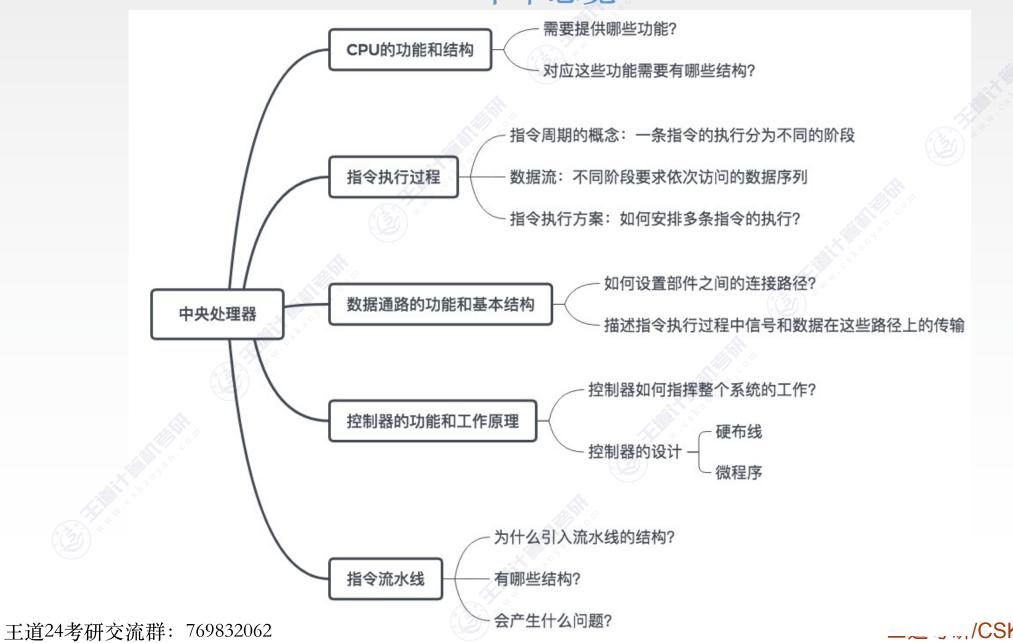
本节内容

中央处理器

指令执行过程



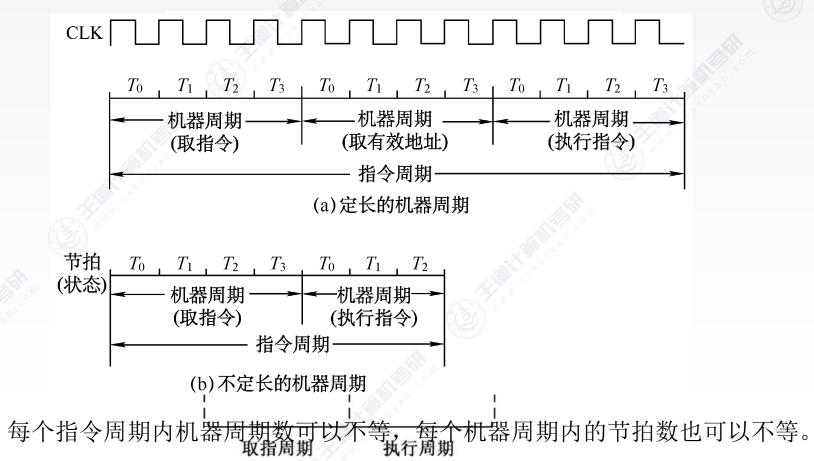
本章总览



指令周期

指令周期: CPU从主存中每取出并执行一条指令所需的全部时间。 指令周期常常用若干机器周期来表示,机器周期又叫CPU周期。

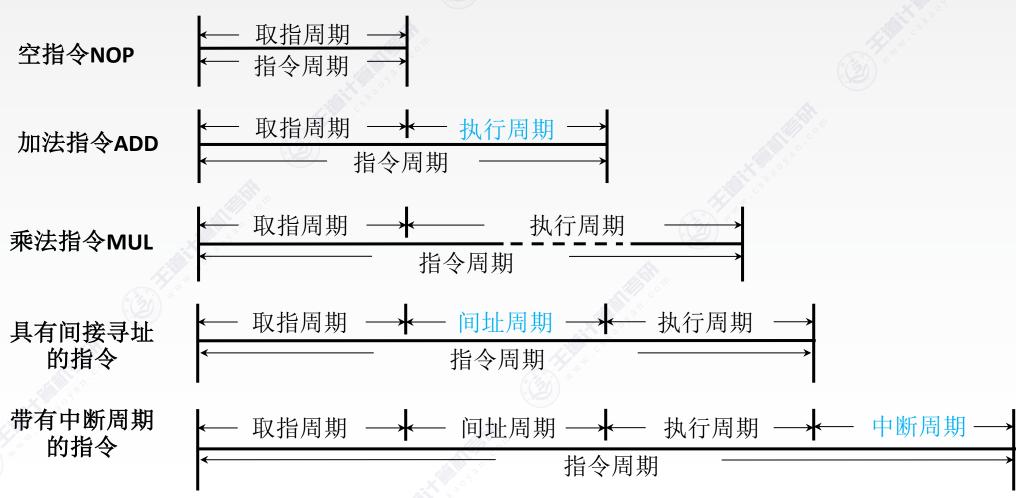
一个机器周期又包含若干时钟周期(也称为节拍、T周期或CPU时钟周期,它是CPU操作的最基本单位)。



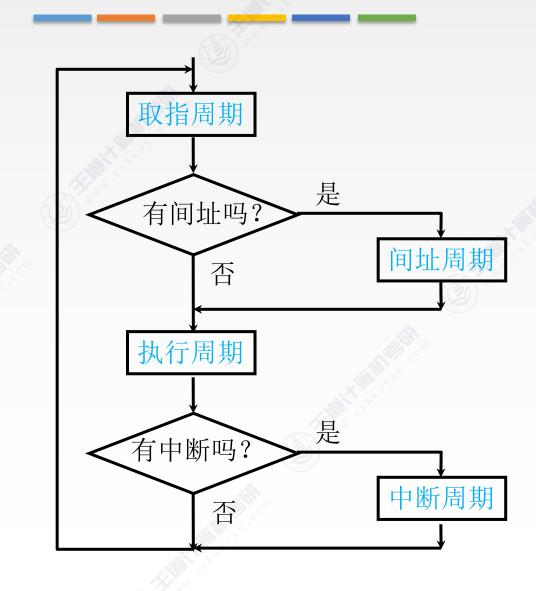
王道24考研交流群: 769832062

指令周期

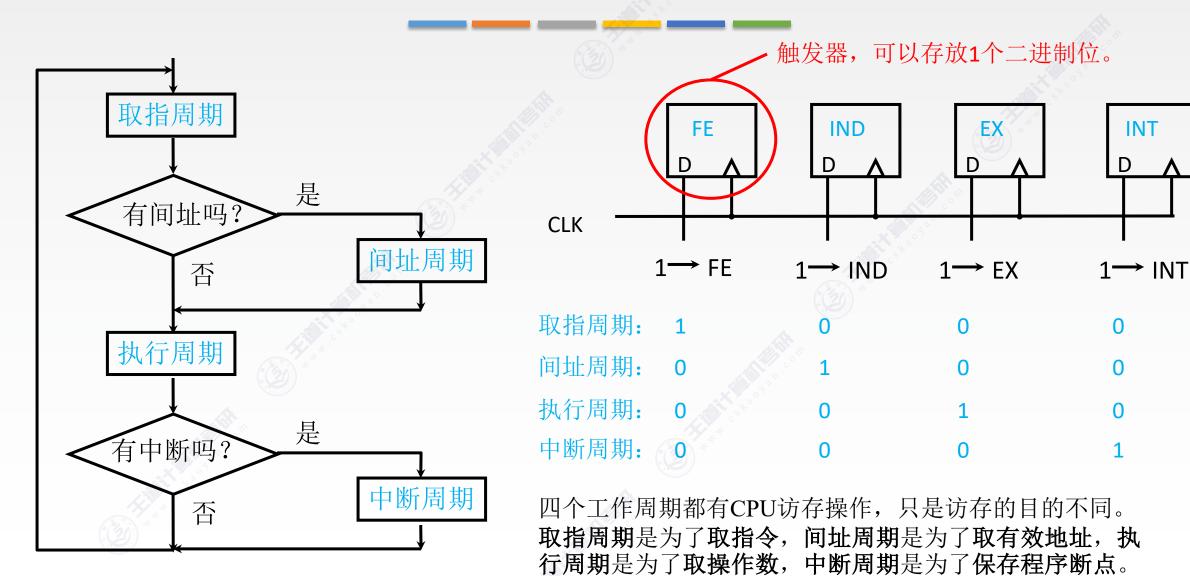
每个指令周期内机器周期数可以不等,每个机器周期内的节拍数也可以不等。



指令周期流程

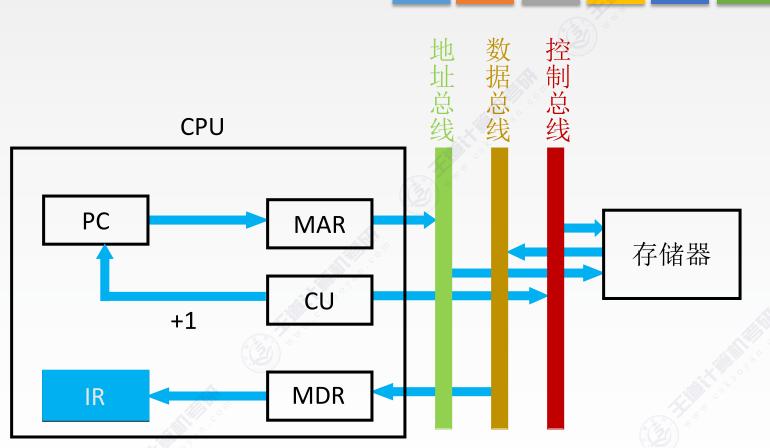


指令周期流程



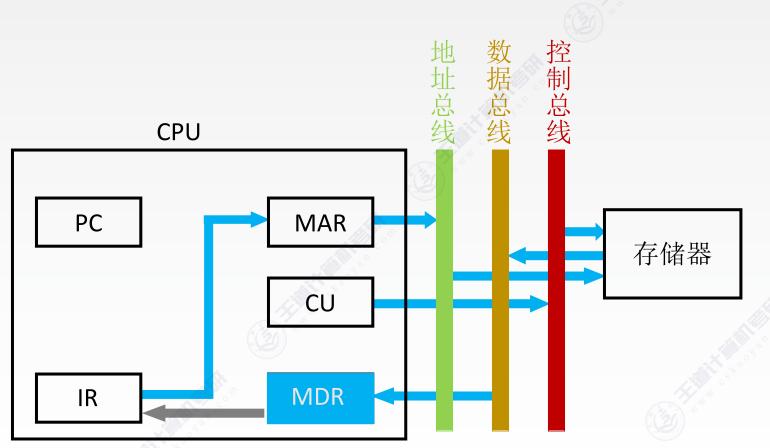
王道24考研交流群: 769832062

指令周期的数据流-取指周期



- 1. 当前指令地址送至存储器地址寄存器, 记做: (PC) → MAR
- 2. CU发出控制信号,经控制总线传到主存,这里是**读信号**,记做: 1 → R
- 3. 将MAR所指主存中的内容经数据总线 送入MDR,记做: M(MAR) → MDR
- **4.** 将MDR中的内容(此时是指令)送入IR, 记做: (MDR) → IR
- 5. CU发出控制信号,形成下一条指令地址,记做: (PC)+1 → PC

指令周期的数据流-间址周期



1. 将指令的地址码送入MAR,

记做: Ad(IR) → MAR 或Ad(MDR) → MAR

2. CU发出控制信号,启动主存做**读操作**,

记做: 1 → R

3. 将MAR所指主存中的内容经数据总线 送入MDR,记做: M(MAR) → MDR

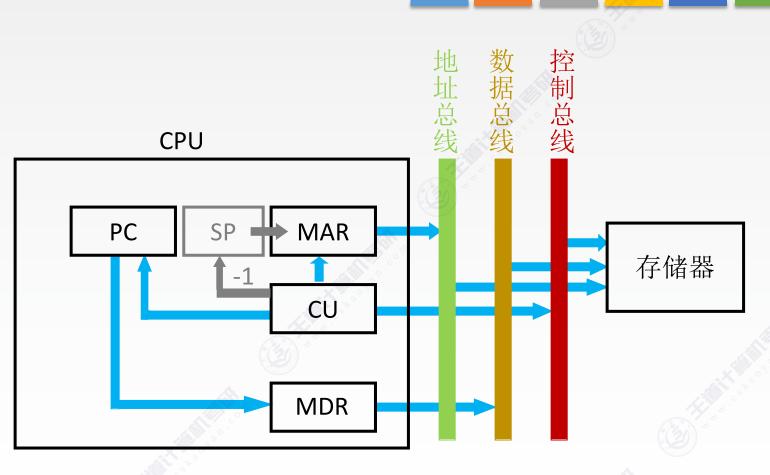
4. 将有效地址送至指令的地址码字段,

记做: (MDR)→ Ad(IR)

指令周期的数据流-执行周期

执行周期的任务是根据IR中的指令字的操作码和操作数通过ALU操作产生执行结果。 不同指令的执行周期操作不同,因此没有统一的数据流向。

指令周期的数据流-中断周期

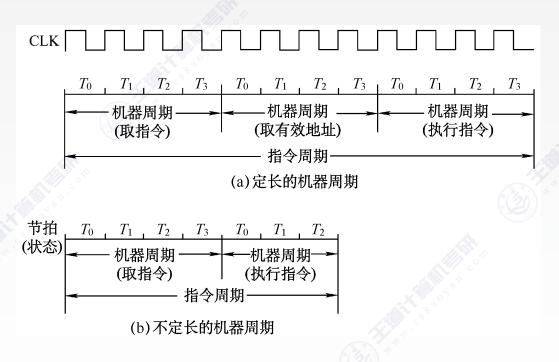


中断: 暂停当前任务去完成其他任务。 为了能够恢复当前任务,需要**保存断点**。 一般使用堆栈来保存断点,这里用SP表示 栈顶地址,假设**SP指向栈顶元素**,进栈操 作是**先修改指针,后存入数据**。

- 1. CU控制将SP减1,修改后的地址送入MAR 记做: (SP)-1→SP, (SP)→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**,记做: **1** → **W**
- 3. 将断点(PC内容) 送入MDR, 记做: (PC) → 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

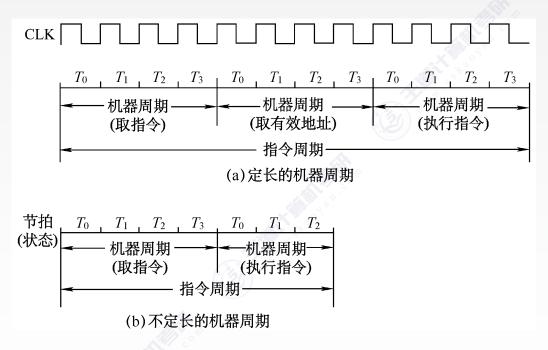
指令执行方案

一个指令周期通常要包括几个时间段(执行步骤),每个步骤完成指令的一部分功能,几个依次执行的步骤完成这条指令的全部功能。



指令执行方案

一个指令周期通常要包括几个时间段(执行步骤),每个步骤完成指令的一部分功能,几个依次执行的步骤完成这条指令的全部功能。



方案3. 流水线方案

在每一个时钟周期启动一条指令,尽量让多条指令同时运行,但各自处在不同的执行步骤中。指令之间并行执行。

方案1. 单指令周期

对所有指令都选用相同的执行时间来完成。

指令之间串行执行;指令周期取决于执行时间最长的指令的执行时间。

对于那些本来可以在更短时间内完成的指令,要使用这个较长的周期来完成,会降低整个系统的运行速度。

方案2. 多指令周期

对不同类型的指令选用不同的执行步骤来完成。 指令之间串行执行;可选用不同个数的时钟周期 来完成不同指令的执行过程。

需要更复杂的硬件设计。

本节回顾

