The instruction cycle & interrupts (指令周期和中断)

CPU的组成 (The central processing unit)

```
The instruction cycle & interrupts (指令周期和中断)
```

```
CPU的组成(The central processing unit)
寄存器(Register)
程序状态字寄存器(Program Status Word Register, PSW)
通用寄存器(General Purpose Registers, GPR)
控制与状态寄存器(Control & Status Registers, CSRs)
CPU中具体的工作流程如下:
Data Fetch
direct addressing(直接寻址)
indirect addressing(间接寻址)
Exceptions(异常)
为什么要使用异常
处理异常的流程(General interrupt flow)
Multiple interrupts(多个中断的处理)
CPU structures and pipelining
Pipelining
```

在宏观上面看就是:控制器,运算器和寄存器

CPU = ALU + CU + (Register)

ALU 算术逻辑单元 (Arithmetic&logical Unit)

CU 控制单元 (Control Unit)

Register 存储单元 ---- 寄存器

https://www.cnblogs.com/gnivor/p/15679241.html

在CPU中,控制单元里面包含IR和PC,还有Memory Unit里面也包含IR和PC,两个组件(控制单元和存储单元)是相互包含的

寄存器 (Register)

- 程序状态字寄存器 (Program Status Word Register
- 通用寄存器 (General Purpose Registers)
- 控制与状态寄存器 (Control & Status Registers)

以下都是AI翻译的,只有Control & Status Registers我认为重要一些

程序状态字寄存器(Program Status Word Register, PSW)

- 功能: PSW寄存器用于存储CPU的状态信息,包括各种标志位和控制位.
- 组成:
 - 标志位: 用于指示最近一次运算的结果状态,常见的标志位有:
 - 零标志位 (Zero Flag, ZF) : 如果运算结果为零,则置位.
 - 进位标志位 (Carry Flag, CF) : 用于表示无符号数运算的进位状态.
 - 溢出标志位 (Overflow Flag, OF) : 用于表示有符号数运算的溢出状态.
 - 符号标志位 (Sign Flag, SF) : 表示运算结果的符号, 结果为负则置位.
 - **奇偶校验标志位(Parity Flag, PF)**: 用于表示运算结果中1的个数是否为偶数.
 - 控制位:用于控制CPU的某些操作,如中断使能位 (Interrupt Enable Flag) 等.
- **作用**: PSW寄存器中的状态信息可以用于条件判断和控制程序的执行流程,如条件分支指令会根据标志位的状态来决定程序的跳转方向.

通用寄存器 (General Purpose Registers, GPR)

- **功能**:通用寄存器用于存储数据和地址,它们可以用于各种目的,如数据传输、算术运算、地址计算等.
- 特点:
 - 数量和大小:不同CPU架构的通用寄存器数量和大小不同,通常有多个寄存器,每个寄存器可以存储一个字长的数据.
 - 灵活性:通用寄存器可以用于多种操作,没有固定的用途限制,程序员可以根据需要灵活地使用它们.
- **作用**:通用寄存器为CPU提供了临时存储空间,使得数据可以在寄存器之间快速传输和处理,提高了程序的执行效率.

控制与状态寄存器(Control & Status Registers, CSRs)

- **功能**:控制与状态寄存器用于存储CPU的控制信息和状态信息,它们通常用于特定的控制和状态管理.
- 组成:
 - o 程序计数器 (Program Counter, PC):存储下一条要执行的指令的地址.
 - 指令寄存器 (Instruction Register, IR) : 存储当前正在执行的指令.
 - o 内存地址寄存器 (Memory Address Register, MAR) : 存储要访问的内存地址.
 - 内存缓冲寄存器 (Memory Buffer Register, MBR): 存储从内存读取或要写入内存的数据.
- 作用:控制与状态寄存器为CPU的指令执行和数据传输提供了必要的控制和状态支持,确保CPU能够正确地执行程序和管理数据流动.

在计算机架构中,IR(指令寄存器)、PC(程序计数器)、ALU(算术逻辑单元)和CU(控制单元)共同协作完成CPU的指令执行过程。以下是它们如何一起工作的详细解释:

1. 程序计数器 (PC):

PC用于存储下一条要执行的指令的地址。每当一条指令被执行后、PC会自动递增,指向下一条指令。

2. 指令寄存器 (IR):

• IR用于暂时存储从内存中取出的当前指令。当CPU需要从内存中读取新指令时,该指令首先被加载到IR中。

3. 控制单元 (CU):

 CU是CPU的控制中心,负责从内存中取指令、译码,并调度其他部件执行操作。CU根据用户 预先编好的程序,依次从存储器中取出各条指令,放在指令寄存器IR中,通过指令译码确定应 该进行什么操作,然后向相应的部件发出微操作控制信号。

4. **算术逻辑单元 (ALU)**:

ALU负责执行基本的算术运算(如加、减、乘、除)和逻辑运算(如与、或、非)。它接受控制单元CU的命令,进行具体的计算工作

CPU中具体的工作流程如下:

• 取指令 (Fetch):

- 控制单元CU从PC获取指令地址,并将该地址送入内存地址寄存器 (MAR)。
- 。 CU发出读取指令,将内存中指定地址的指令读取到内存数据寄存器 (MDR)。
- o 然后,指令从MDR传送到IR寄存器中。

• 指令译码 (Decode):

IR中的指令被送入CU进行译码, CU分析指令的操作码,确定需要执行的操作类型,并生成相应的控制信号。

• 执行指令 (Execute):

- 。 根据CU生成的控制信号, ALU执行指令中指定的算术或逻辑运算。
- o 如果指令需要操作数,CU会控制从寄存器或内存中读取操作数到ALU。

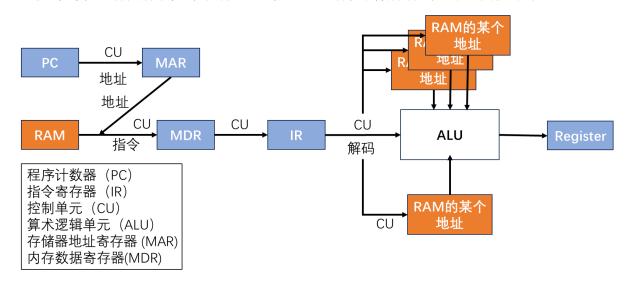
• 访存取数 (Memory Access):

o 如果指令需要从内存中读取数据,CU会控制内存读取操作,将数据从内存传送到寄存器或 ALU。

• 结果写回 (Writeback) :

o 执行完毕后,ALU将结果数据写回到寄存器或内存中,以备后续使用或作为输出。

整个过程中,CU作为指挥中心,协调PC、IR和ALU的工作,确保指令能够正确、有序地执行。



(我自己画的, 啧~)

Data Fetch

两者的差距就是一个来自直接在寄存器或内存里面

一个是来自于寄存器或内存指向的地址

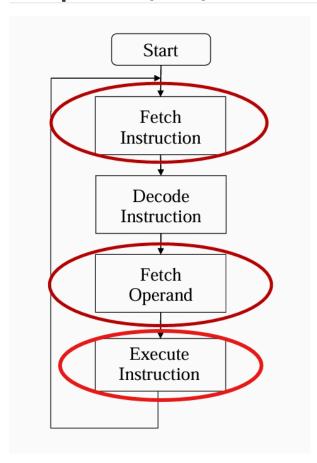
direct addressing (直接寻址)

IR (instruction register) is examined

indirect addressing (间接寻址)

The address field of instruction gives the address where the effective address is stored in memory.

Exceptions (异常)



这张图片展示了指令周期,在这三个阶段都会出错,这里就是三种异常的产生方式。

Polling (轮询): 这是一种极其低效的方式

为什么要使用异常

Some devices can be many orders of magnitude slower than the CPU. Instead of waiting, the CPU continues with other calculations. The device interrupts the CPU when the device/data is ready.

处理异常的流程 (General interrupt flow)



Multiple interrupts (多个中断的处理)

- Approach 1 disregards the urgency of any interrupt(忽略任何中断的紧急性)
- Approach 2: Define priorities (nested interrupt)定义优先级(嵌套中断)
 - Low priority interrupts can be interrupted by higher priority interrupts.
 - When the higher priority interrupt has been processed the processor returns to the previous interrupt

CPU structures and pipelining

这节课相对简单,主要讲了寄存器的发展(其实在上节课如果弄明白寄存器的一些相关的原理之后不用看这个(这里不写了)),数据流数据提取的两种方式(直接寻址和间接寻址),和流水线(Pipelining,它可以提高运行效率)

Pipelining

我觉得原理的英文表达要记一下

Pipelining attempts to maximise instruction throughput by overlapping the execution of multiple instructions (流水线试图通过重叠执行多个指令来最大化指令吞吐量)

特殊情况

引入Branch penalty (分支惩罚)

Control dependence当存在控制依赖的时候,启动branch prediction(分支预测)