

计算机系统结构

第二讲 指令的动态调度

谢长生

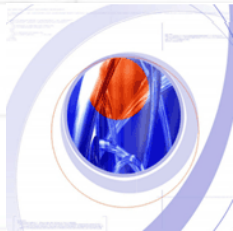
武汉光电国家研究中心



Computer Architecture

1.指令调度的分类

- 静态调度
 - 依靠编译器对代码进行静态调度，以减少相关和冲突。
 - 它不是在程序执行的过程中、而是在编译期间进行代码调度和优化。
 - 通过把相关的指令拉开距离来减少可能产生的停顿。
- 动态调度
 - 在程序的执行过程中，依靠专门硬件对代码进行调度，减少数据相关导致的停顿。
 - 优点：
 - 能够处理一些在编译时情况不明的相关（比如涉及到存储器访问的相关），并简化了编译器；
 - 能够使本来是面向某一流水线优化编译的代码在其它的流水线（动态调度）上也能高效地执行。
 - 以硬件复杂性的显著增加为代价



2.经典（顺序）流水线的局限性

- 指令是**按序流出**和**按序执行的**
- 考虑下面一段代码：

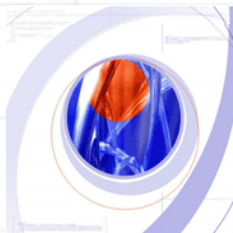
DIV. D **F4**, F0, F2

ADD. D F10, **F4**, F6

SUB. D F12, F6, F14

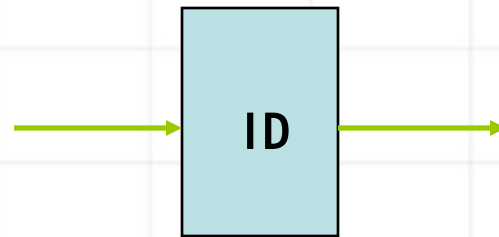
ADD. D指令与**DIV. D**指令关于**F4**相关，导致流水线停顿。

SUB. D指令与流水线中的任何指令都没有关系，**但也因此受阻**。



3. SUB指令需要等待的原因

在前面的基本流水线中：

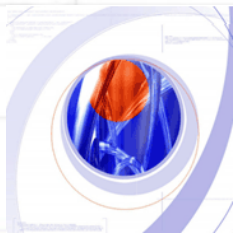


检测结构冲突

检测数据冲突

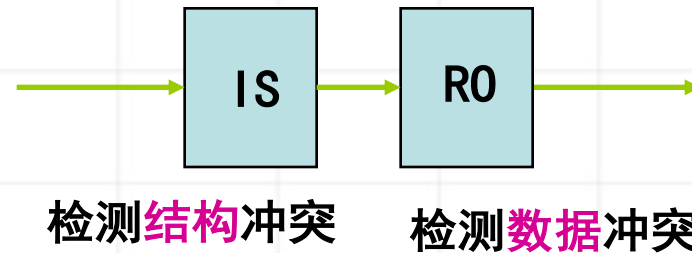
一旦一条指令受阻，其后的指令都将停顿。

解决办法：允许乱序执行



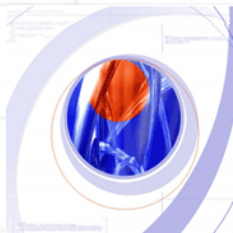
4. 乱序执行

为了支持乱序执行，我们将5段流水线的译码阶段再分为两个阶段：



流出 Issue, IS
in-order issue

读操作数 Read Operands, RO
out of order execution



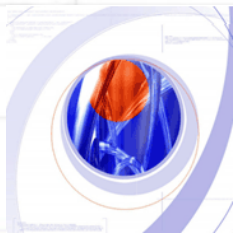
5-1. WAR与WAW冲突

在前述5段流水线中，是不会发生WAR冲突和WAW冲突的。但乱序执行就使得它们可能发生了。

- 例如，考虑下面的代码

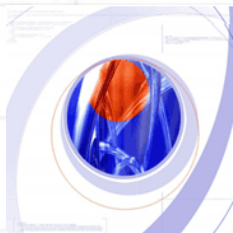
	DIV. D	F10, F0, F2	} 存在输出相关
存在反相关 {	ADD. D	F10, F4, F6	
	SUB. D	F6, F8, F14	

可以通过使用寄存器重命名来消除。



5-2. 多条指令同时处于执行或访存中

- 动态调度的流水线支持多条指令同时处于执行当中。
- 要求
 - 具有多个功能部件
 - 或者功能部件流水化
 - 或者兼而有之。
- 我们假设具有多个功能部件。



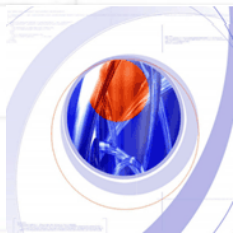
5-3. 复杂的异常处理

- 精确异常

- 如果发生异常时，处理机的现场跟严格按程序顺序执行时指令*i*的现场相同。

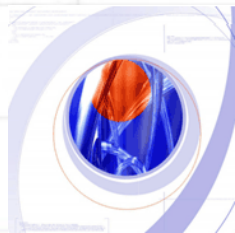
- 不精确异常

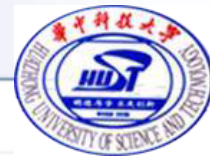
- 当执行指令*i*导致发生异常时，处理机的现场（状态）与严格按程序顺序执行时指令*i*的现场不同。
- 发生不精确异常的原因：因为当发生异常（设为指令*i*）时
 - 流水线可能已经执行完按程序顺序是位于指令*i*之后的指令；
 - 流水线可能还没完成按程序顺序是指令*i*之前的指令。
- 不精确异常使得在异常处理后难以接着继续执行程序。



5-4. 复杂的异常处理2

- 动态调度的处理机要保持正确的异常行为
 - 对于一条会产生异常的指令来说，只有当处理机确切地知道该指令将被执行时，才允许它产生异常。
- 即使保持了正确的异常行为，动态调度处理机仍可能发生不精确异常。





谢谢大家

