

计算机原理

COMPUTER PRINCIPLE

第四章 第四节 (4) 控制冒险的解决方法



□有四种方法可以解决流水线控制冒险

- ① 硬件阻塞(stall)
- ② 软件插入 "NOP" 指令
- ③ 分支预测
- ④ 延迟分支

一计算机原理一一



□有四种方法可以解决流水线控制冒险

① 硬件阻塞(stall) 延迟分支后那条指令的执行,直到

② 软件插入 "NOP" 指令 分支指令完成(产生新的PC值)

③ 分支预测

④ 延迟分支

── 计算机原理 ──



□简单(静态)预测

□动态预测



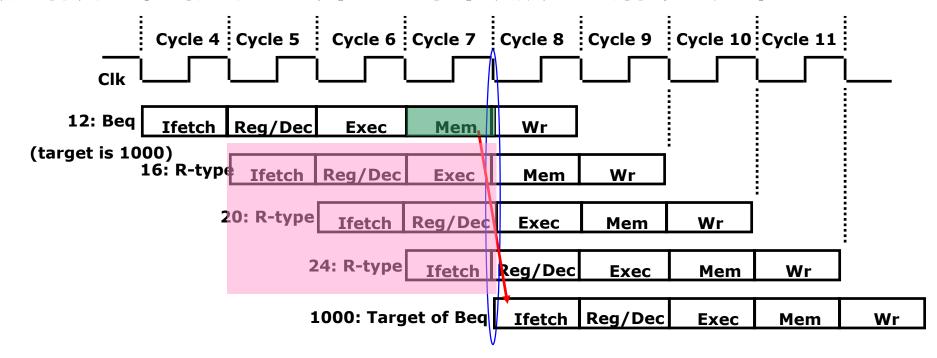
- □简单(静态)预测
 - 总是预测条件不满足,即:继续执行分支指令的后续指令
 - 可使用启发式规则:在特定情况下总是预测转移成功(taken),其他情况则预测转移不成功。比如循环顶(底)部分支总是预测为转移不成功(成功)。能达到65%~85%的预测准确率
- □动态预测

- □简单(静态)预测
 - 总是预测条件不满足,即:继续执行分支指令的后续指令
 - 可使用启发式规则:在特定情况下总是预测转移成功(taken),其他情况则预测转移不成功。比如循环顶(底)部分支总是预测为转移不成功(成功)。能达到65%~85%的预测准确率
- □动态预测
 - 根据程序执行的历史情况,进行动态预测调整,能达到90%的预测准确率



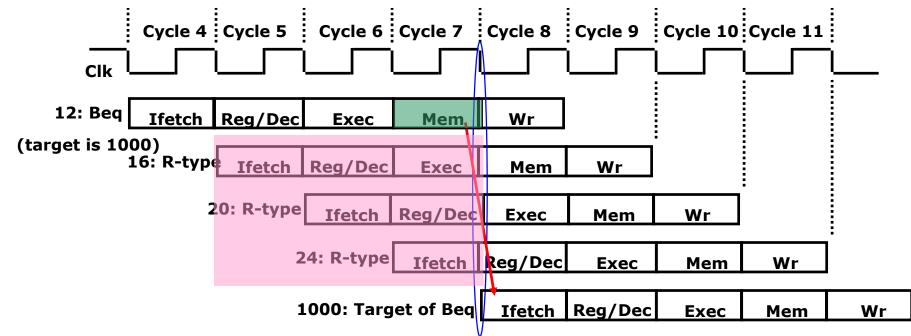
□简单(静态)分支预测方法

- 总是预测条件不满足,即:继续执行分支指令的后续指令
- 预测错误时,需把流水线中三条本不该执行的指令丢弃掉



□简单(静态)分支预测方法

- 总是预测条件不满足,即:继续执行分支指令的后续指令
- 预测错误时,需把流水线中三条本不该执行的指令丢弃掉



延迟损失时间片C:预测错误给流水线带来的延迟损失。这里C=3。

一计算机原理——



- □简单(静态)分支预测方法
 - 总是预测条件不满足,即:继续执行分支指令的后续指令
 - 预测错误时,需把流水线中三条本不该执行的指令丢弃掉
- 口性能
 - 如果转移概率是50%,则预测正确率仅有50%。这种方法正确率不高。
- □预测错误的代价
 - 预测错误的代价与何时能确定是否转移有关。越早确定,代价越少。
 - 可以把 "是否转移"的确定工作提前,而不要等到MEM阶段才确定。

那最早可以提前到哪个阶段呢?

□动态分支预测方法

- 利用最近转移发生的情况,来预测下一次可能发生的转移
- 预测后,在实际发生时验证并调整预测
- 转移发生的历史情况记录在特定的缓存中(有多个不同的名称)
 - 口 分支历史记录表BHT(Branch History Table)
 - 口 分支预测缓冲BPB(Branch Prediction Buffer)
 - 口 分支目标缓冲BTB(Branch Target Buffer)
- 每个表项由分支指令地址低位作索引,故在IF阶段就可以取到预测位





口 命中时:根据预测位,选择"转移取"还是"顺序取"

口 未命中时:加入新项,并填入指令地址和转移目标地址、初始化预测位



2. 延迟分支

- □属于静态调度技术,由编译器重排指令顺序来实现
- □基本思想
 - 把分支指令前面的与分支指令无关的指令调度到分支指令后面执行,以填充延迟时间片(也称分支延迟槽Branch Delay slot),找不到可调度的指令时用nop指令填充



2. 延迟分支

如何对以下程序段进行分支延迟调度?

(假定分支延迟时间片为2)

lw \$1, 0(\$2) lw \$3, 0(\$2) add \$6, \$4, \$2 beq \$3, \$5, 2 add \$3, \$3,\$2 sw \$1, 0(\$2)



若分支条件判断和目标地址计算提前 到ID阶段,则分支延迟时间片减为1

lw \$3, 0(\$2) add \$6, \$4, \$2 beq \$3, \$5, 2 lw \$1, 0(\$2) nop add \$3, \$3,\$2 sw \$1, 0(\$2)

lw \$3, 0(\$2) add \$6, \$4, \$2 beq \$3, \$5, 2 lw \$1, 0(\$2) add \$3, \$3,\$2 sw \$1, 0(\$2)

调度后可能带来其他问题: 产生新的load-use数据冒险 调度后,降低了分支延迟损失