

# parallism

2019年6月1日 10:57

ILP: 指令层次的并行

Pipeline 属于ILP的一种

为了提高ILP: deeper pipeline  
multiple issue

Multiple Issue:

Multiple issue的两个关键:

怎么放那些指令进入issue slot

解决data control hazard

- EX data hazard
  - Forwarding avoided stalls with single-issue
  - Now can't use ALU result in load/store in same packet
    - add `$t0, $s0, $s1`  
load `$s2, 0($t0)`
    - Split into two packets, effectively a stall
- Load-use hazard
  - Still one cycle use latency, but now two instructions

解决以上两问题:

Static multiple issue: VLIW processor

编译器在编译阶段消除部分或全部hazard: 软件保证正确性

静态分支预测 && 代码调度

Dynamic multiple issue:

CPU在执行阶段用高级技术搞 superscalar processor

硬件保证正确性

编译器重新排列代码也会辅助 (可以但不必要)



推测: speculation 提高ILP性能 可以由编译器(static)或硬件(dynamic)完成

Eg. Load 提到store前 猜测不对同一个访问

Eg. Branch

修复: 静态 软件 例程回复/

动态 硬件 缓存

异常: 静态 软件 添加ISA支持延迟异常

异常不报直到推测确定处理 '

静态补丁:

Loop unrolling: 循环展开

Static multiple issue为了更好地完成代码调度的方式

寄存器重命名:

- ➊ 寄存器重命名: 由编译器或硬件对寄存器进行重命名以消除
- ➋ 反相关: 也被称为名字相关, 因为寄存器名的重用导致的相一个值导致的真正相关。

减少循环控制指令和由于名字相关而产生的stall, 代价是使用更多的临时寄存器, 并且代码变长

动态:

- **Hardware support** for reordering the order of instruction execution
- Allow the CPU to **execute instructions out of order** to avoid stalls
  - But **commit** result to registers **in order**

为什么要用动态:

- 1.不是所有可预测 cache miss
- 2.大多分支过程是动态的
- 3.ISA不同产生不同latency 和 hazard

会反相关。

相关，并非由两条指令中使用同

der to