







香山处理器的取指单元实现

金越1

张林隽1

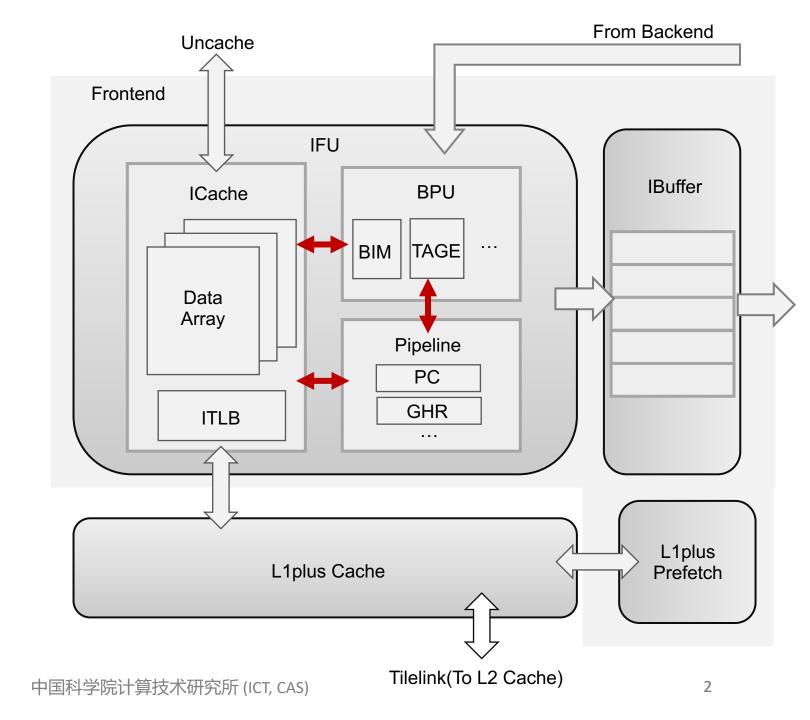


■取指单元设计

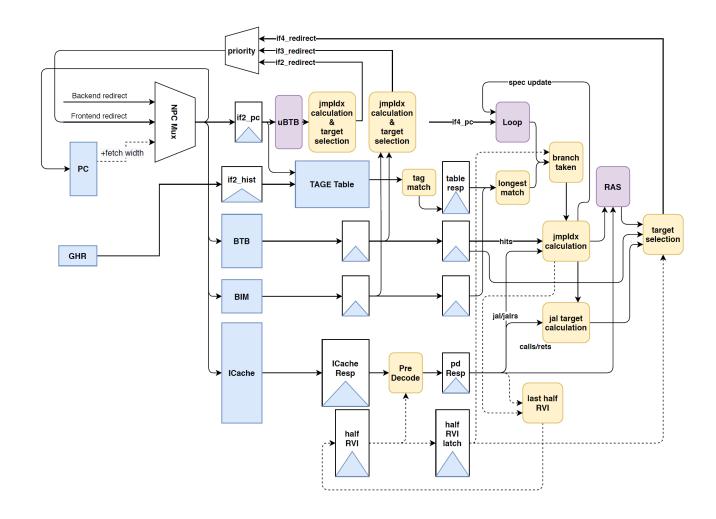
- 四级流水线
- 分支预测前向覆盖

■指令缓存架构设计

- 指令端Memory Hierarchy
- · 指令Cache设计
- L1plus Cache设计
- 指令预取器
- ■未来版本的设计方向



⇔ 取指单元设计

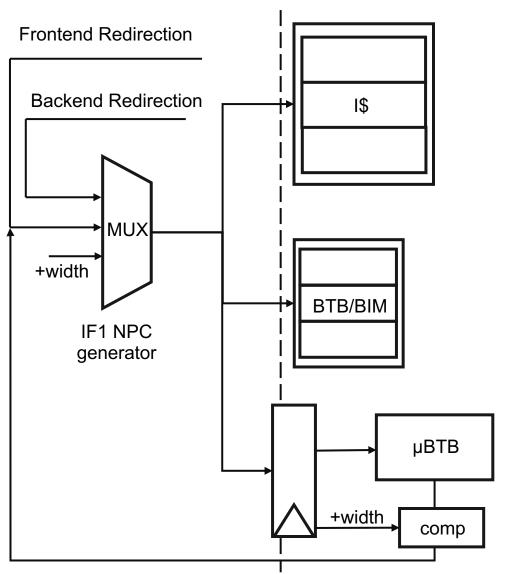


设计主要特点

- 参考BOOMv3的实现[*]
- 四级取指流水线(IF1,IF2,IF3,IF4)
- 多种预测器(μBTB, BTB, TAGE, RAS,Loop Predictor)
- 预测结果前向覆盖(优先级重定向)

^{*:} Zhao, Jerry, et al. "Sonicboom: The 3rd generation berkeley out-of-order machine." Fourth Workshop on Computer Architecture Research with RISC-V. 2020.

四级流水线与多种预测器(1)



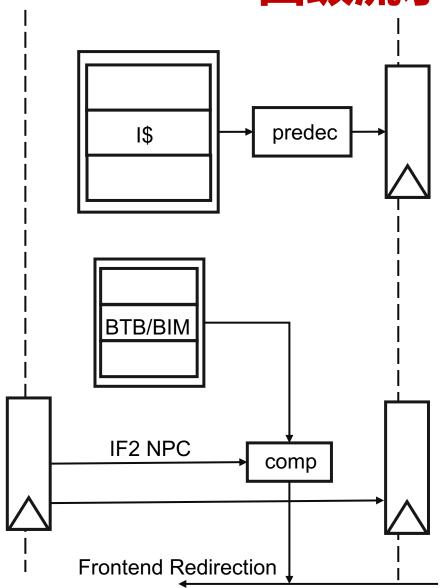
■ IF1

- 产生NEXT PC;来源包括:
 - 后端重定向(分支预测错误、 Load Replay、处理器例外等)
 - 前端重定向(前向覆盖)
 - 顺序取指令 (PC + fetch width)
- 发送指令Cache读请求(取指)
- 发送地址给BTB(预测)

■ IF2

- μBTB进行的方向+目标预测
- 若跳转则发送IF2重定向

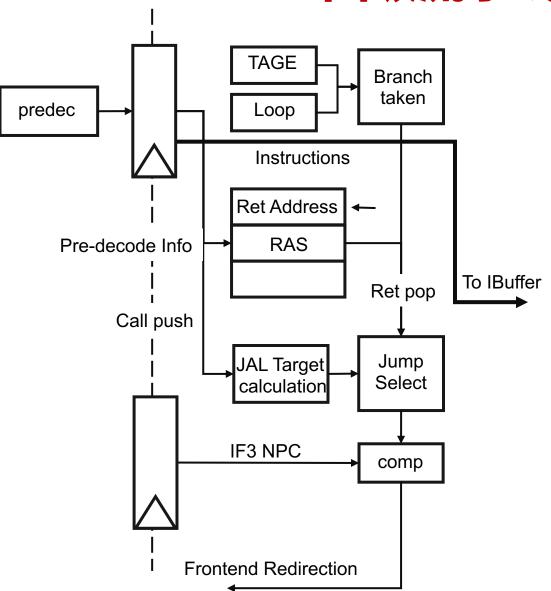
四级流水线与多种预测器(2)



■ IF3

- 指令Cache回应,对指令进行预译码
- 得到BTB/BIM的预测结果
- 与IF2的预测结果进行比较,若不同则要发送IF3重定向

四级流水线与多种预测器(3)



■ IF4

- TAGE、 Loop Predictor得到branch预测结果
- 使用预译码得到的指令信息
 - 计算jal、branch指令的目标地址
 - RAS中对call指令进行压栈,对ret指令 进行弹出
- 根据指令信息和预测结果计算出第一个跳 转指令的目标地址
- 与IF3的预测结果进行比较,若不同则要 发送IF4重定向

分支预测前向覆盖

■ 出发点

越靠后出结果的分支预测器

- 得到的指令信息越多

 IF4直接可以根据预译码信息计算出准确的target
- 允许的容量更大(可以使用同步SRAM搭建)
- 预测算法更复杂

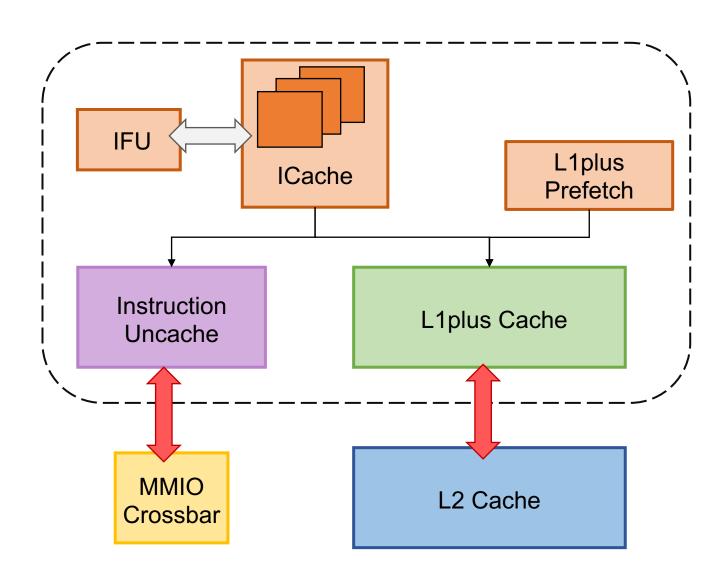
BIM基于两位饱和计数器,而TAGE基于全局历史查表

■ 目的

• 尽可能早地纠正分支预测错误

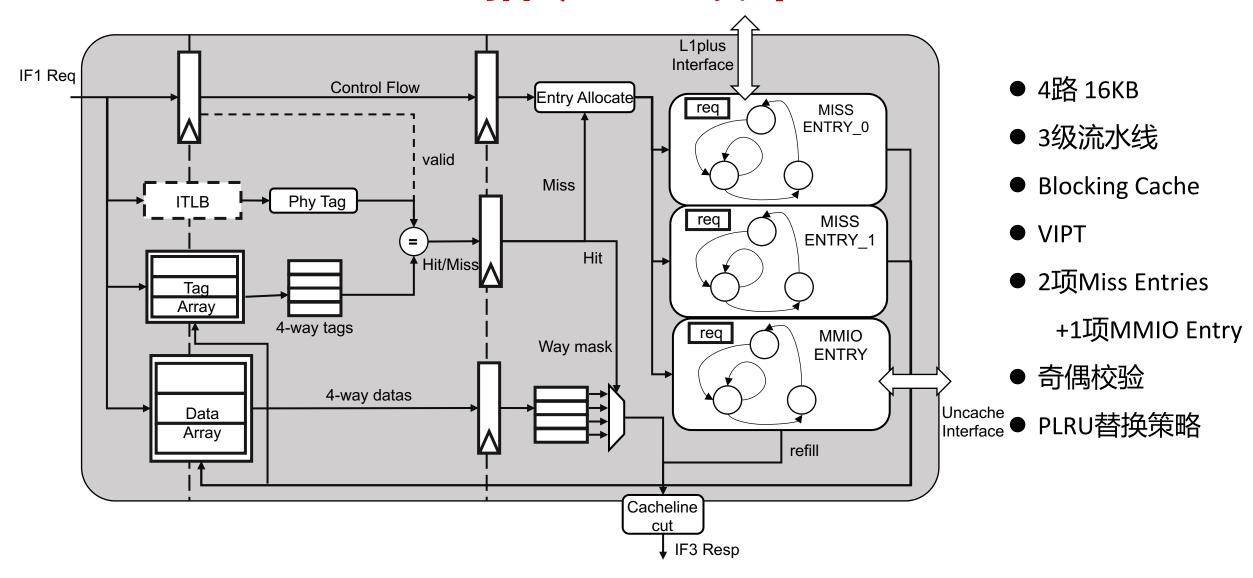
越靠后出结果的分支预测器具有更高的预测准确率

⇔指令缓存架构设计

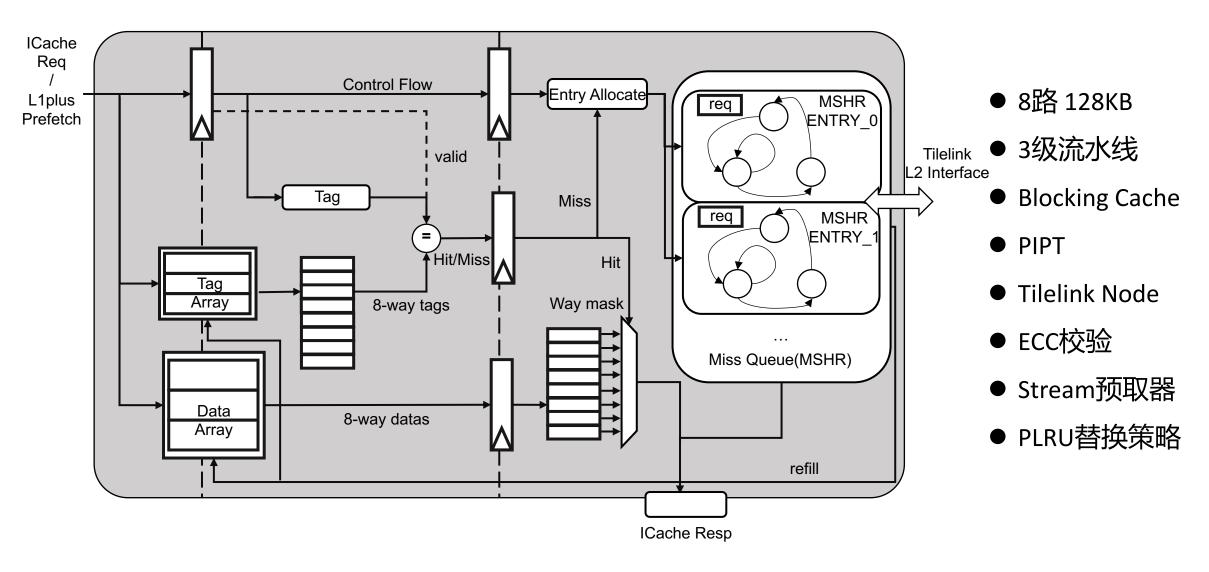


- 16KB, 4路组相联指令Cache
- 128KB, 8路组相联L1plus Cache
- 两者维护Inclusive的关系
- 两者之间采用自定义的协议
- 支持MMIO空间取指(从flash取指令)

指令Cache设计



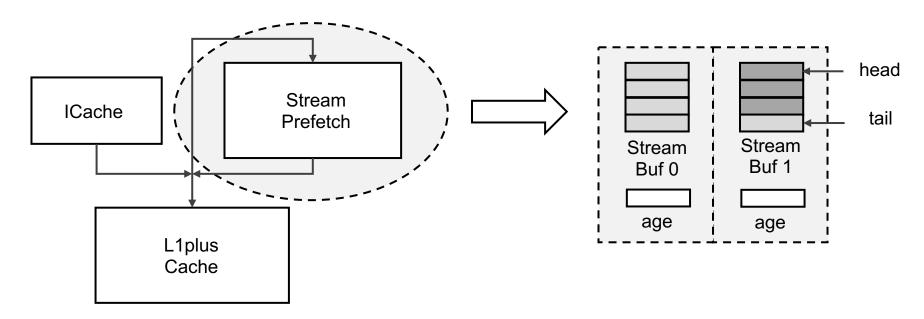
L1plus Cache设计



指令预取器

■流预取

- 侦听ICache Miss请求
- 支持两条指令流并行预取,流深度为4
- 预取数据存入L1plus Cache(预取器不存储数据)



L1plus Cache设计考虑

■ 前端紧耦合下的Trade off

- 分支预测、指令Cache与取指单元紧耦合
- 控制逻辑互相纠缠导致比较差的时序
- 增大指令Cache带来时序上的困难
- 容量小的指令Cache上的预取效果不好
- 解决方案:在与取指单元紧耦合的Cache之外再添加一个额外的指令 Cache,两者维护Inclusive的关系,后者与前端采用一个自定义的快速 传递缓存块的协议,同时增大容量和提高关联度。

★未来版本的设计方向

■ 紧耦合→解耦

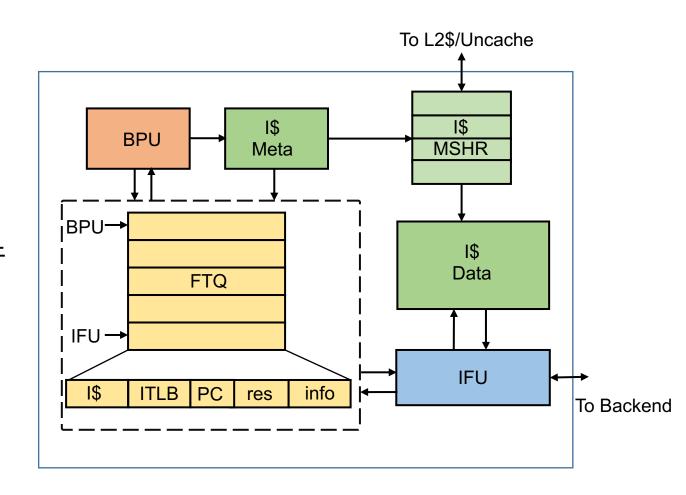
• 取指令和分支预测分开

■ 阻塞→非阻塞

- 指令Cache缺失时,分支预测继续执行
- 非阻塞的指令Cache

■ 简化缓存层次结构

• 去除L1plus Cache













北京微核芯科技有限公司 提供产业经验、联合完成结构设计及物理设计

招募香山处理器二期联合开发合作伙伴





欢迎更多伙伴加入!

联系人:李迪13811881360