RV32 Processor Design Specification

Revision History

Remark	Author	Date
初始化 Repo,设置好 git 环境	刘恒雨	2025/03/26

Abbreviations

- LE: Load Elimination 合并不同核间 load 请求的技术
- SRS: Self-Redefined-Streaming 使得 MMA 指令能够复用其 src 物理寄存器的技术

Detailed Revision Outline

- 1. Teminology
- 2. Overview
- 3. Parameters
- 4. Interface
- 5. Micro-architecture
 - 5.1. baseline 重命名
 - ► 5.1.1. FreeList
 - ► 5.1.2. RAT
 - ► 5.1.3. RST
 - ► 5.1.4. Top
 - 5.2. Self-Redefined-Streaming Register Rename (SRS)
 - ▶ 5.2.1. RST
 - ► 5.2.2. Top
 - 5.3. Load Elimination (LE)
 - ▶ 5.3.1. LRT
 - ► 5.3.2. Top

Terminology

(在此处定义相关术语)

Overview

重命名模块负责将逻辑寄存器号翻译为物理寄存器号,以消除 WAW 与 WAR 冲突。对于 多核系统,多个核的重命名模块将合并为一个。通过参数可配置是否启用 SRS、LE 等技术,目前的实现采用 Verilog(也可考虑使用 Chisel)。 在本设计中,所有核的物理寄存器号将统一编号,例如 core0 使用 0-7 号,core1 使用 8-15 号,依此类推。

Parameters

- LE: 当其置为 1 时,启用 LE 技术
- SRS: 当其置为 1 时,启用 SRS 技术
- CORE NUM: HOST CPU 的数量
- PREG PER CORE: 每个 HOST CPU 配备的物理 matrix 寄存器的数量
- LREG PER CORE: 每个 HOST CPU 配备的逻辑 matrix 寄存器的数量
- USE_STATIC_RENAME: 如果启用,将直接 bypass 掉 rename 级,并在指令槽处检查 WAW 与 WAR 冲突
- releaseWidth: 每个周期 RST 能向 FreeList 释放多少个 preg
- · LRTPAWidth: 在 LRT 中每个 PA 使用的位宽,可探索面积效率比

Interface

Rename 核心部件的输入 Interface 定义为 Flipped(Decoupled(Vec(CORE_NUM, LRegInfo))) 输出 Interface 定义为 Flipped(Decoupled(Vec(CORE_NUM, PRegInfo))).

(下表展示 LRegInfo 与 PRegInfo 的详细定义,具体内容请参照设计文档)

Micro-architecture

每个核配备一个 FreeList,用于存储可分配的物理寄存器号,对 dest reg 进行分配;同时配备一个 Register Alias Table (RAT) 保存 lreg 与 preg 的映射;全局配备一个 Register Status Table (RST) 管理各核物理寄存器的状态。 启用 LE 时,还会配备一个全局 Load Register Table (LRT) 用于记录 load 指令的相关信息。

baseline 重命名

描述 baseline 重命名的架构和信号流程。

FreeList

FreeList 是一个多输入多输出的队列,其关键参数包括:

- inputWidth: 单周期内从队列中 pop 出表项的数量
- outputWidth: 单周期内向队列中 push 进表项的数量
- entryType: 队列中存放数据的类型
- · depth: 队列深度
- bypassI2O: 当同时输出和输入时,是否采用 advance 后的指针判断 push 能否进行
- · initData: 队列初始化数据
- initHead: 队列 head 的初始位置
- initTail: 队列 tail 的初始位置

其 IO 定义示例如下:

```
// 示例:FreeList IO 定义 class MultiIOQueueIO[T <: Data](entryType: T, inputWidth: Int, outputWidth: Int)
```

```
extends Bundle {
  val in = Flipped(Vec(inputWidth, Decoupled(entryType.cloneType)))
  val out = Vec(outputWidth, Decoupled(entryType.cloneType))
}
```

RAT

RAT 是一个包含 LREG_PER_CORE 个 entry 的全连接表,用于记录 lreg 到 preg 的映射。要求:在同一周期内完成数据读取;若在单周期内对同一表项进行读写,写入数据不 bypass 到读取端。

RST

RST 包含一个大小为 PREG_PER_CORE * CORE_NUM 的表,用于管理所有核的物理寄存器状态。 主要任务包括:

- 更新 lastConsumerId
- · 释放完成的寄存器到 FreeList
- 管理信号:allocated、been_redefined、haveConsumer、lastConsumerCommitted 等

Top

Top 模块整合 FreeList、RAT、RST 及其他模块接口,处理重命名请求。对于某一重命名请求,只有满足如下条件时才视为处理成功:

- 不需要重新分配物理寄存器;或
- (物理寄存器分配成功 且 RST 接受了其更新请求)

Self-Redefined-Streaming Register Rename (SRS)

在 baseline 重命名基础上, SRS 模块主要修改顶层连接及 RST 行为, 使得在满足条件时能够复用 preg。 SRS 的条件包括:

- 指令的 src lreg 与 dest lreg 相同,且两者均为 valid
- 对应的 src lreg 所映射的 preg 的 haveConsumer 为 0
- · 该 preg 属于当前核
- · 输入请求为 valid

当 SRS 生效时, Top 模块会调整输出的 dest preg,并 bypass FreeList 分配。

RST (SRS 模式)

RST 新增 IO 用于判断 SRS 条件,且在 SRS 生效时重置对应 preg 表项 (除了 allocated 信号)。

Top (SRS 模式)

当收到 SRS 有效信号时, Top 模块:

- 将相应 FreeList 的 allocate 端口 ready 置为 0
- · 修改输出响应中的 dest preg 为 RST 提供的 preg 标号

· 无论分配是否成功,都输出 valid 响应

Load Elimination (LE)

LE 模块通过增加 Load Register Table (LRT) 来记录每个 preg 是否来自合法 load 指令,以及 load 指令是否已 commit。

LRT

LRT 表项包含以下信息:

- · canMerge: 标识该表项是否来自合法 load 指令
- dataReady: 表示 load 指令是否已 commit
- VA: load 指令的 base 虚拟地址
- stride: load 指令的 stride
- configReg: load 指令的 size 信息
- PA: 对应的物理地址,每行一个
- PA_updt_cnt: PA 更新计数器

更新流程包括:

- 根据比对结果更新 stride、VA,并调整 canMerge 与 dataReady 信号
- 接收到 commit 信息时,如对应表项 canMerge 为真,则拉高 dataReady
- 处理 write_snoop 信号,进行无效化
- 利用 translation done 信号更新 PA 信息
- 接收到 RST 的 release 信号时,拉低 canMerge

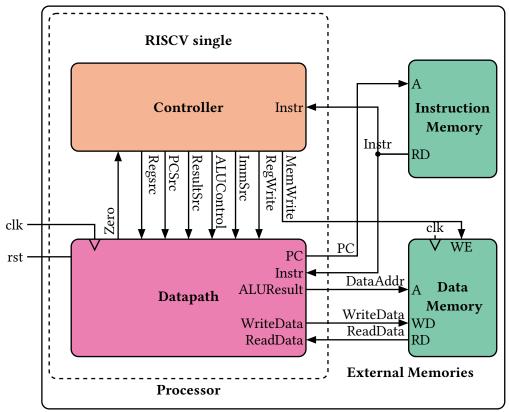
Top (LE 模式)

在 LE 模块接入后, Top 模块:

- 从 LRT 和 FreeList 获取更新信息以更新 RAT
- 修改 FreeList 的 allocate ready 信号 (当 srs_grant 或 lrt_grant 有效时)
- 使用最终重命名结果 (final result) 更新 RST

Conclusion

以上 Typst 示例代码及章节结构概括了 Matrix CA Rename Specification 的主要内容,包括各模块的接口定义、参数说明以及关键代码框架。 请根据项目的实际需求进一步细化各部分设计与实现。



Toplevel