周报-向嘉豪 (2025 年 3 月 3 日)

摘要:本周主要工作为 SHA256 哈希算法的 GPU 并行实现与优化。通过线程束级别的细粒度并行方法,实现了哈希函数内部状态的高效并行处理。并进行了系统性能评估。测试结果显示,优化后的 SHA256 实现在数据处理时可达 160MB/s 的吞吐量,相比现有实现提升约 6 倍。此外,完成了论文中研究动机、主要贡献和哈希函数级并行化实现部分的修订与完善。

下周计划: 1) 基于优化后的 SHA256 实现,完成 SPHINCS+ 签名方案中 WOTS+ 和 FORS 组件的 GPU 加速实现,着重对比密钥生成阶段; 2) 设计并实现自适应线程分配策略,针对不同参数集优化计算资源分配。

1 SHA256 并行实现

本周主要工作为在 GPU 上实现 SHA256 哈希算法的高效并行计算。SHA256 作为 SPHINCS+ 签名方案的基础组件,其性能优化对整体签名速度至关重要。

1.1 线程束级并行实现

通过线程束(warp)级并行实现单个哈希计算,线程布局设计如下:线程 0 负责状态初始化工作;线程 0-15 协同并行加载消息字;线程 0-15 共同处理消息调度扩展;线程 0-7 分别管理轮计算中的不同状态变量;最后由线程 0 处理填充和最终输出操作。通过这种精细的任务分配,我们充分利用了线程束内的并行性,同时避免了不必要的线程间通信开销。

主要优势在于: 更好地利用单个哈希操作的资源,通过同步操作减少线程束分化,并使用 __shf1_sync() 等线程束级原语实现高效的数据共享。测试表明在处理大量消息时能达到约 120MB/s 的吞吐量,相比 [WDC+25] 有6 倍的提升。

2 论文写作

2.1 研究动机更新

对论文第 1.2 节中的研究动机进行了更新和完善,主要从以下两个角度强化了我们工作的必要性:首先,指出现有实现主要关注于通过广泛并行化来最大化吞吐量,但往往忽视了单个线程执行的效率。Kim 等人的实现证明了并行处理的潜力,但由于多次内核启动而效率低下,而 Wang 等人的 CUSPX 虽然引入了全面的并行框架,但其线程利用和资源管理仍有优化空间。

其次,提出了驱动本研究的两个关键观察: (1) 现有实现通常集中于并行化 SPHINCS+ 算法结构,而对构成该方案计算核心的底层哈希函数优化关注不足; (2) 现有实现往往优先考虑最大线程并行性,而没有充分考虑线程数量和执行效率之间的权衡,导致由于同步开销增加、内存访问延迟和单线程计算效率降低而性能不佳。

2.2 主要贡献修订

修订了论文第 1.3 节中的前两点贡献,使其更加明确和具体:第一点贡献强调了我们提出的哈希函数级并行方法,通过细粒度任务分配减少延迟,显著加速了 SPHINCS+ 的核心计算原语。这一贡献直接针对当前 SPHINCS+ 实现中哈希函数处理效率低下的问题。

第二点贡献阐述了我们开发的自适应线程分配策略,优化了线程数量和内核函数效率之间的平衡,在 GPU 架构上最小化同步开销的同时最大化计算吞吐量。这一贡献解决了现有实现中对线程资源使用不当导致的性能问题。

2.3 哈希函数级并行化实现

编写并完善了第 3.1 节"哈希函数级并行化"的详细内容,这是本文的核心技术创新之一。该部分主要包括:我们的哈希函数级并行化主要从三个方面进行优化。首先是状态初始化优化,多个线程同时初始化哈希函数状态数组的不同部分,减少初始化开销。具体来说,线程 0 处理初始状态设置,线程 0-15 协作并行加载消息字。其次是轮函数优化,SHA256 置换的每一轮被分解为可由不同线程并发执行的通道操作。线程 0-15 处理消息调度扩展,线程 0-7 管理轮计算中的状态变量更新。最后是数据共享优化,通过 warp 级原语(如 __shfl_sync())实现高效数据共享,无需昂贵的共享内存操作。同步操作确保 warp 内的线程可以在没有 warp 分化的情况下交换数据,提高计算效率。

参考文献

[WDC⁺25] Ziheng Wang, Xiaoshe Dong, Heng Chen, Yan Kang, and Qiang Wang. Cuspx: Efficient gpu implementations of post-quantum signature sphincs⁺. *IEEE Transactions on Computers*, 74(1):15–28, 2025.