周报-向嘉豪 (2025 年 3 月 10 日)

摘要:本周主要工作集中在 XMSS 树结构的并行实现优化及相关论文的写作与重构上。针对 SPHINCS+ 签名方案中的 XMSS 组件,我们实施了节点级并行和 WOTS 级并行两层次的并行技术,并结合动态调度策略进行优化。实验结果表明,在二级并行中加入动态调度带来了轻微的性能提升(8.16x 至 8.21x),而在三级并行中采用动态调度与 GPU 优化技术后,性能显著提高(142.65x 至 159.30x), PKGEN 操作的执行时间从 0.220ms 降至 0.197ms,实现了 10.9%的性能提升。同时,我们确定论文的理论基础,将动态调度作为性能提升的理论依据,去构建针对不同核函数的最优线程配置映射函数,并设计完整的调度实现机制。

下周计划: 1) 构建最优线程配置映射函数,强化理论分析部分; 2) 对剩余组件进行动态调度的实现。

1 XMSS 树并行实现优化

SPHINCS+ 签名方案中的 XMSS(树哈希)组件是影响整体性能的关键因素。本周我们重点优化了 XMSS 树结构的并行实现,主要采用了二个层次的并行技术: 节点级并行 (Node-based parallelism): 同一层次的节点并行计算,此为 [WDC+25] 中实现的二级并行。WOTS 级并行 (WOTS-based parallelism): 单个节点内的 WOTS 链并行计算,此为 [WDC+25] 中实现的三级并行。

实验结果表明,这些并行优化技术显著提高了签名性能。以下是在参数配置为 n = 24, h = 66, d = 22, b = 8, k = 33, w = 16, len = 51 的 SLH-DSA-SHA-256-192f 算法上的基准测试结果:

操作	执行时间	性能提升
PKGEN 串行实现 [WDC ⁺ 25]	$31.382~\mathrm{ms}$	基准
PKGEN 二级并行 [WDC+25]	$3.844~\mathrm{ms}$	8.16x
PKGEN 二级并行 + 动态调度	$3.822~\mathrm{ms}$	8.21x
PKGEN 二三级并行 [WDC ⁺ 25]	$0.220~\mathrm{ms}$	142.65x
PKGEN 二三级并行 + 动态调度 +GPU 优化	$0.197~\mathrm{ms}$	159.30x

表 1: XMSS 树并行实现的性能对比

首先我们将动态调度(在运行的过程中调整运行的线程数,而非固定线程数去并行运行),而将其放入到二级并行中,性能只从 8.16x 提升到 8.21x,这说明动态调度在二级并行中并没有显著的性能提升。为此我们猜测是由于 WOTS 节点串型实现影响了性能提升。我们将动态调度放入到三级并行中,性能从 142.65x 提升到 159.30x,这说明动态调度在三级并行中有显著的性能提升。同时我们结合了 GPU 优化技术,对 XMSS 树生成签名进行优化,从 0.220 ms 提升到 0.197 ms,有10.9%的性能提升。

2 论文写作

在论文重构过程中,我们发现现有的创新点缺乏理论基础。为此,我们决定将动态调度作为性能提升的理论依据,同时补充实验数据以提高工作的重要性。我们之前的实验表明,在同一 GPU 平台上,对于不同核函数 g,存在最优线程数 t 使性能达到最大。这一发现成为我们动态调度方法的理论基础。

在整个签名过程中,需要对不同核函数进行动态调度。签名过程可表示为一个运行序列 $((g_1,t_1),\ldots,(g_n,t_n))$,我们的目标是使整体性能最优。由于签名算法是确定的,我们已知 (g_1,\ldots,g_n) ,需要确定 (t_1,\ldots,t_n) 。因此,我们的核心创新点是构建映射函数 $F:G\to T$,它能为每个核函数 g_i 分配最优线程配置 t_i 。为实现对签名各组件的动态调度,我们会设计一套完整的调度实现机制。这一实现机制是我们工作的第二个创新点,为动态调度策略提供了实践基础。

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.