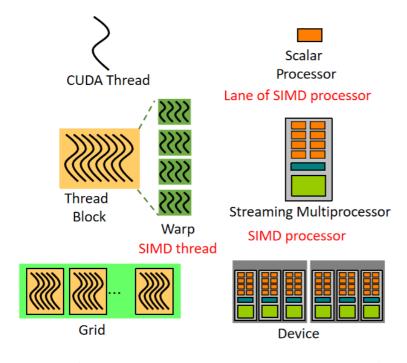
• 基本概念

- 什么是CUDA(**C**ompute **U**nified **D**evice **A**rchitecture,**统一计算架构**):一种集成技术,通过CUDA可以利用GPU进行并行计算
 - CUDA 架构
 - 为通用计算公开 GPU 并行性
 - 公开/启用性能
 - CUDA C++
 - 基于行业标准 C++
 - 支持异构编程的扩展集
 - 用于管理设备、内存等的简单 API。
 - 本节介绍 CUDA C++
 - 其他可用的语言/绑定: Fortran、Python、Matlab等
- 简单的处理流程
 - 从CPU内存中拷贝输入数据到GPU内存中
 - 加载 GPU 程序并执行,在芯片上缓存数据以提高性能。
 - 将结果从GPU内存中拷贝回CPU内存
- 核函数:设备上
 - CUDA C++的关键字 __global__: 表示定义一个函数
 - 在设备上执行
 - 在主机代码中被调用(也可以从其他设备代码调用)
 - nvcc 将源代码分离为主机和设备组件
 - 由 NVIDIA 编译器处理的设备函数
 - 由标准主机编译器处理的主机函数
 - 运行一个核函数,内核启动<<
block数, thread 数>>> ()
 - 执行内核的每个线程都被赋予一个唯一的线程 ID (threadIdx),可通过内置变量在内核中访问该 ID。
- 并行运行代码
 - add<<<N, 1>>>(): 并行运行N次add
- CUDA 共享内存
 - 共享内存相当于用户管理的缓存:应用程序显式分配和访问它。
 - add<<<N, 1>>>: 启动N个add副本
 - 在一个block内,线程通过共享内存共享数据
 - 极快的片上存储

- __shared__声明,为每一个快分配一个变量
 - 驻留在线程块的共享内存空间中
 - 具有块的生命周期
 - 每个块有一个不同的对象
 - 只能被块内的所有线程访问
 - 没有固定地址
- 典型的编程模式:
 - 将数据从设备内存加载到共享内存
 - 与块的所有其他线程同步,以便每个线程可以安全地读取由不同线程填充的共享内存位置,
 - 处理共享内存中的数据
 - 如有必要,再次同步以确保共享内存已更新结果,
 - 将结果写回设备内存。
- CUDA 基本的优化——执行模型



- CUDA 线程由标量处理器 (SIMD 处理器的lane) 执行
- thread block被拆分为warp并在 SIMT 中的多处理器 (SIMD 处理器) 上执行。
- 多个并发thread block可以驻留在一个 SIMD 处理器上(当线程块的数量大于多处理器时) 受 SIMD 处理器资源(共享内存和寄存器文件)的限制
- 内核作为线程块网格启动
- warp
 - thread block 由warps构成
 - warp被并行的在多处理器上执行
- GPU 内存操作
 - loads

- 缓存
 - 默认模式
 - 尝试击中L1, 然后是L2, 然后是GMEM
 - 加载粒度为128字节行
- store:
 - L1 无效, L2 回写
- load 操作
 - 每个warp 发出内存操作(32个CUDA线程,一个SIMD线程)
 - warp中的 CUDA 线程提供内存地址
 - 确定需要哪些lines/segments
 - 请求所需的lines/segments
- GPU内存优化
 - 力求完美结合
 - (对齐起始地址 可能需要填充)
 - warp应该在一个连续的区域内访问
 - 有足够的并发访问使总线饱和
 - 每个线程处理多个元素
 - 多个负载流水线化
 - 索引计算通常可以重复使用
 - 启动足够的 warp 以最大化吞吐量
 - 通过切换 warp 隐藏延迟
 - 使用所有缓存!

• 共享内存

- 用途:
 - 块内的线程间通信
 - 缓存数据以减少冗余的全局内存访问,如 CPU 缓存
 - 使用它来改进全局内存访问模式
 - 共享内存预计是每个处理器内核附近的低延迟内存(很像 L1 缓存)
 - 可以通过编程 API 进行管理 (分配和释放)
- 组织:
 - 32 个banks, 4 字节宽banks
 - 连续的 4 字节word属于不同的bank-------轮询分配
- 性能
 - 通常:每个多处理器每1或2个时钟每组4字节
 - 每32个线程 (warp) 发出共享访问

- 串行化:如果32的N个线程访问同一个bank中不同的4字节字(bank冲突),N次 访问串行执行
- 避免bank conflict: 避免同一个warp中的不同线程访问同一个bank
- unified memory
 - 更简单的编程和内存模型
 - 单一分配,单一指针,可在任何地方访问
 - 无需显式复制 简化代码移植
 - 通过数据局部性保持性能
 - 将数据迁移到访问处理器 保证全局一致性
 - 仍然允许显式手动调整
 - 启用大数据模型
 - 超额订阅 GPU 内存 分配到系统内存大小
 - 更简单的数据访问
 - CPU/GPU 数据一致性
 - 统一内存原子操作
 - Tune——统一内存性能
 - 通过 cudaMemAdvise API 显式预取 API 的使用提示
 - code

以上内容整理于 幕布文档