



并行程序设计与算法 CUDA流与并发

陶钧

taoj23@mail.sysu.edu.cn

中山大学 计算机学院 国家超级计算广州中心



课程提纲



- ●流与并发概述
- ●同步与异步
- 流与并发
- ○流同步
- 多GPU编程



流与并发概述



- 此前: 内核级并发
 - 单一任务(内核)被多个GPU线程执行
 - 性能提升: 使单一内核中的不同任务/资源同时执行/利用
 - 提高占用率: 利用线程执行掩盖全局内存访问延时
 - Waves and Tails、消除分支分流:提高线程利用率
 - 合并与对齐访问: 提高全局内存带宽利用率
 - 消除存储体冲突: 提高共享内存带宽利用率



流与并发概述



- •此前:内核级并发
 - 单一任务(内核)被多个GPU线程执行
 - 性能提升: 使单一内核中的不同任务/资源同时执行/利用
- ○流与并发:多个内核同时执行
 - 使多个内核中的不同任务并发,进一步提高利用率
 - 例1: 并行归约中, 后期使用的线程数量越来越少, 空置线程越来越多
 - 是否可以利用空闲线程执行其他内核?
 - 例2: CUDA典型的编程模式:
 - 1. 将输入数据从主机拷贝至设备
 - 2. 在设备上执行内核
 - 3. 将结果从设备拷贝回主机
 - 拷贝与内核执行是否可以同时进行?



课程提纲



- ○流与并发概述
- ●同步与异步
- 流与并发
- ○流同步
- 多GPU编程





- ●阻塞(blocking)与非阻塞(non-blocking)函数调用
 - 阻塞调用
 - 同步
 - 函数执行完成后控制权交还主线程(调用线程)
 - 函数以串行方式调用
 - 非阻塞调用
 - 异步
 - 函数调用后控制权即交还主线程
- 异步执行的优势
 - 使不同设备上的执行及数据拷贝可以同时进行
 - 不仅仅是GPU与CPU,也可以是更耗时的硬盘访问及网络访问





• 异步执行举例

- CPU超线程
 - 编写单线程程序时,我们认为代码是同步操作
 - 编译器在编译时可能产生重叠执行的操作以提高资源利用率
 - 与非重叠代码产生同样的结果
- CPU多线程
 - 由多个处理器同时执行多个线程
 - 需要自行运用同步机制解决竞争条件
 - 例如,在OpenMP中使用临界区(critical section)
- CUDA线程束执行
 - 束内线程指令同步执行
 - · 多个线程束之间为异步执行(在同一个SM上交替执行)
 - 使用__syncthreads()同步以解决竞争条件





● CUDA主机端与设备端

- 大多数CUDA主机端函数为同步(阻塞)
- 主机端的异步调用
 - 核函数调用
 - 设备内的cudaMemcpy(cudaMemcpyDeviceToDevice)
 - 从主机到内存小于64KB的cudaMemcpy
 - 异步内存拷贝与流
- 以下情况异步执行将被阻塞
 - 调用deviceSynchronize()同步
 - 新的核函数调用(隐式同步)
 - 主机与内存间的内存拷贝(隐式同步)





●举例:下列语句中,哪些调用是异步执行的?

```
//copy data to device
cudaMemcpy(d_a, a, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d_b, b, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);

//execute kernels on device
kernel_1<<<bloomline="list-style="list-style-type: square;">kernel_1<<<<bloomline="list-style-type: square;">kernel_2<<<<bloomline="list-style-type: square;">kernel_2<<<<bloomline="list-style-type: square;">kernel_2<<<<bloomline="list-style-type: square;">kernel_2<<<<br/>blocks, threads>>>(d_b, d_c);
//copy back result data<br/>cudaMemcpy(c, d_c, size * sizeof(int), cudaMemcpyDeviceToHost);
```





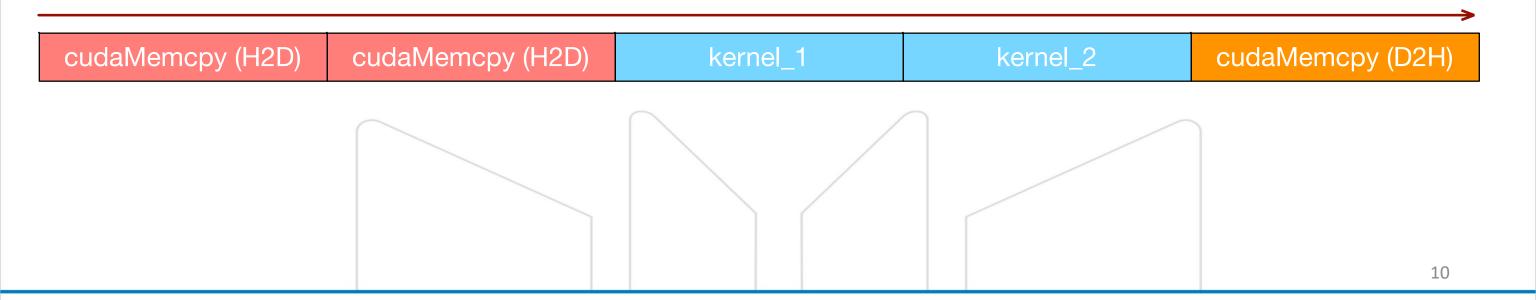
●举例:下列语句中,哪些调用是异步执行的?

```
//copy data to device
cudaMemcpy(d_a, a, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d_b, b, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);

//execute kernels on device
kernel_1<<<bloomline blocks, threads>>>(d_a, d_b);
kernel_2<<<bloomline blocks, threads>>>(d_b, d_c);

//copy back result data
cudaMemcpy(c, d_c, size * sizeof(int), cudaMemcpyDeviceToHost);
```

完全同步: 所有函数串行执行







●举例:下列语句中,哪些调用是异步执行的?

```
//copy data to device
cudaMemcpy(d_a, a, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d_b, b, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);

//execute kernels on device
kernel<<<blocks, threads>>>(d_c, d_a, d_b);

//host execution
host_func();

//copy back result data
cudaMemcpy(c, d_c, size * sizeof(int), cudaMemcpyDeviceToHost);
```





●举例:下列语句中,哪些调用是异步执行的?

```
//copy data to device
cudaMemcpy(d_a, a, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d_b, b, size * sizeof(int), cudaMemcpyHostToDevice);

//execute kernels on device
kernel<<<br/>kernel<<<<br/>blocks, threads>>>(d_c, d_a, d_b);

//host execution
host_func();

//copy back result data
cudaMemcpy(c, d_c, size * sizeof(int), cudaMemcpyDeviceToHost);
```

cudaMemcpy (H2D)	cudaMemcpy (H2D)	kernel	cudaMemcpy (D2H)
		host	

cudaMemcpy (H2D)	cudaMemcpy (H2D)	kernel	cudaMemcpy (D2H)
		host	



课程提纲



- ○流与并发概述
- ●同步与异步
- ●流与并发
- ●流同步
- 多GPU编程





- ●CUDA设备上通常具有异步核函数执行与内存拷贝引擎
 - 允许核函数执行的同时拷贝数据
 - 具有双工PCIe总线的设备可同时执行双向数据拷贝
 - 如Kepler和Maxwell核心的显卡
 - PCIe上行(D2H)
 - PCIe下行(H2D)
- 所有计算能力2.0+的设备都支持多个核函数同时调用
 - GPU上的多任务并行
 - 每个核函数完成一个任务
 - 存在多个规模较小的任务时,能显著提升性能





• CUDA流

- 所有CUDA操作都在流中显式或隐式运行
 - 内核执行和内存操作
 - 隐式声明的流(空流/默认流)
 - 显式声明的流(非空流)
 - 阻塞流与非阻塞流
- CUDA流指明了操作在设备上进入调度队列的方式
- 在同一流中的操作将按顺序执行,执行时间之间没有重叠(FIFO)
- 不同流中的操作可同时执行,执行顺序互不影响(非空流)

```
// create a handle for the stream
cudaStream_t stream;
//create the stream
cudaStreamCreate(&stream);

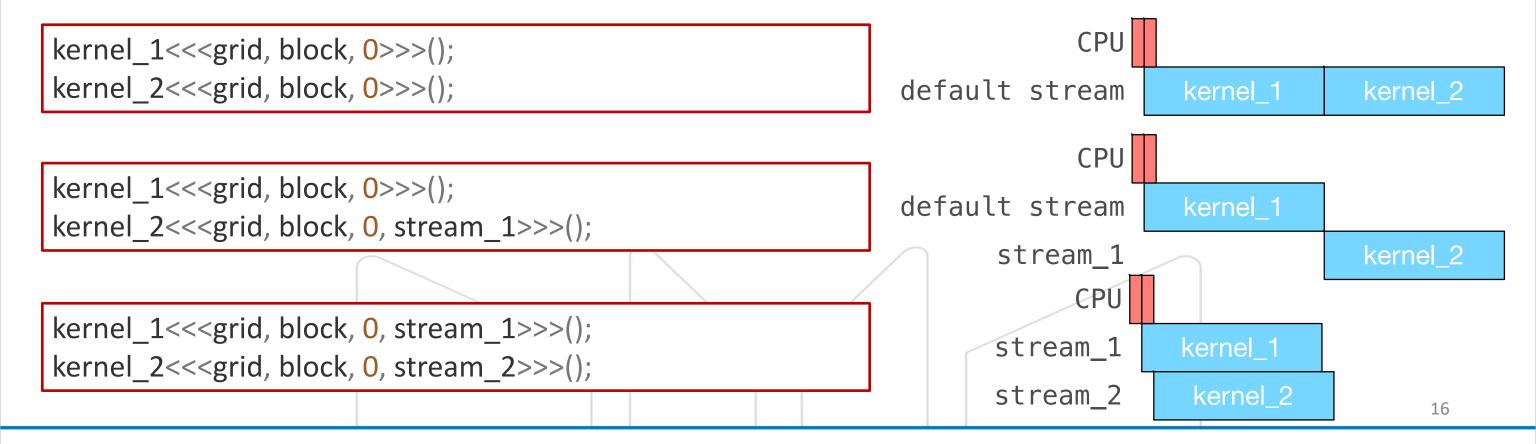
//do some work in the stream ...

//destroy the stream (blocks host until stream is complete)
cudaStreamDestroy(stream);
```





- 内核执行所对应的流可由执行配置中的第4个参数指明
 - kernel<<<grid, block, 0, stream>>>();
- ○默认流为唯一的同步流
 - 将block其他非空阻塞流的执行







●异步内存分配

- CUDA只允许对锁页内存进行异步操作
- 可分页内存
 - 使用malloc()分配与free()释放
- -锁页内存
 - 不能被交换到磁盘上
 - 分配开销更高,但在传输大量数据时通常能达到的带宽更大
 - 使用cudaMallocHost()分配与cudaFreeHost()释放
 - 也可以使用cudaHostRegister()将普通内存注册为锁页内存
 - 使用cudaHostUnregister()取消注册
 - 非常慢





• 异步内存拷贝

- -使用cudaMemcpyAsync()进行拷贝
 - 需要在参数中指定其对应的CUDA流
 - 将拷贝操作置于相应的流中随即将控制权交回主机
 - 只能对锁页内存使用
 - 只能在非空流中使用

```
cudaStreamCreate(&stream_1);
cudaMallocHost(&h_a, size);
cudaMalloc(&d_a, size);

cudaMemcpyAsync(d_a, h_a, size, cudaMemcpyHostToDevice, stream_1);
//work in other streams ...

cudaStreamDestroy(stream_1);
```





●流调度

- CUDA操作根据其发布到流中的顺序进入硬件工作队列
 - 发布顺序很重要(FIFO)
 - 核函数调用、上行、下行内存操作被发布到不同队列
- 当满足以下情况时,操作将出列执行:
 - 同一个流中的前序操作已完成
 - 同一个队列中的前序操作已完成
 - 具备执行所需要的资源
 - 位于不同流中的不同核函数可同时执行!
- 阻塞(Blocking)操作
 - 同步流(空流)、cudaMemcpy

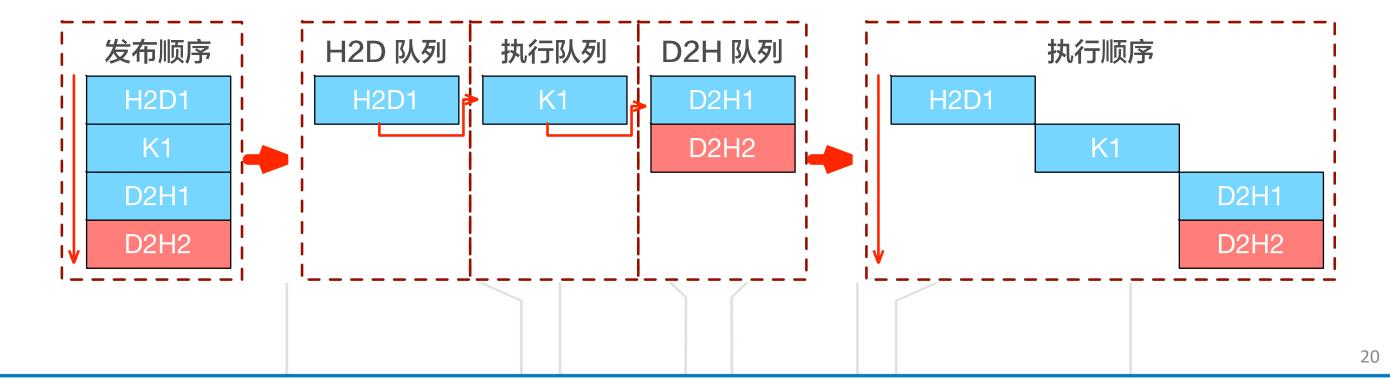




○流调度举例

- stream2中的操作D2H2(device to host 2)没有并发
 - 被D2H1所阻塞

stream1 stream2



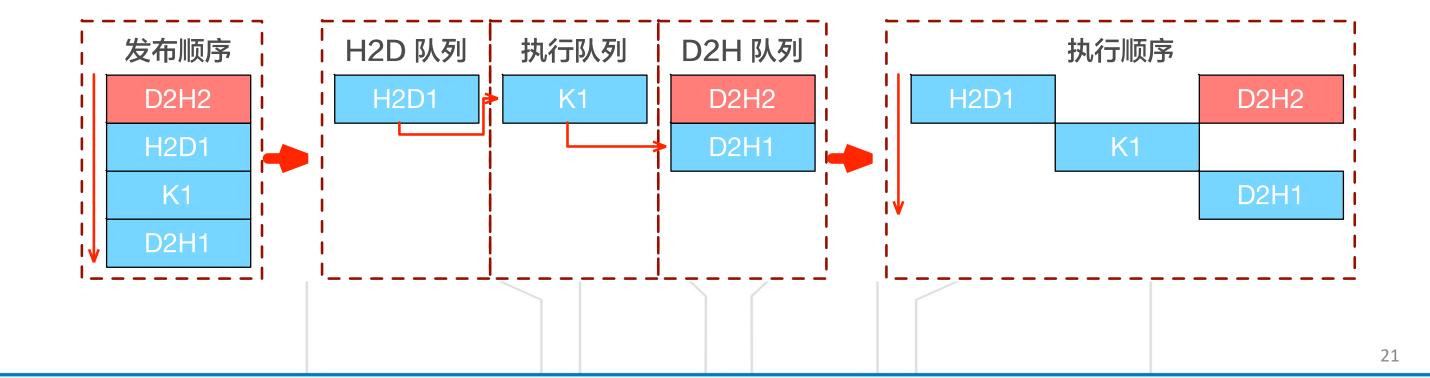




○流调度举例

- 交换stream1与stream2的发布顺序后
 - D2H2可以与H2D1同时执行

stream2



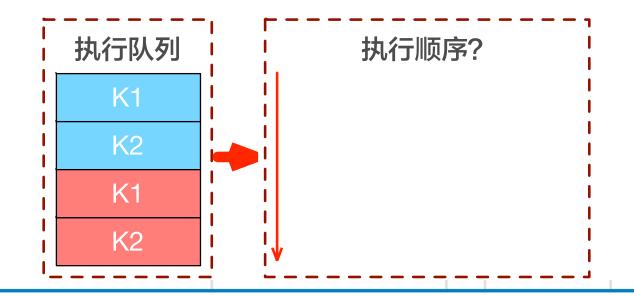


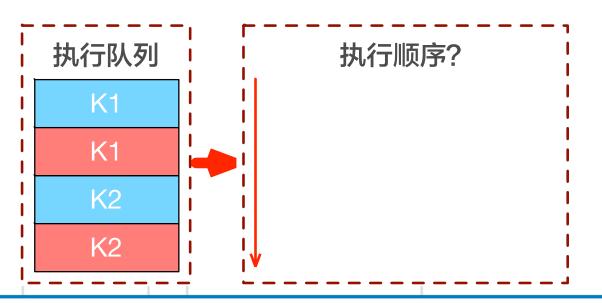


○流调度举例

- 同一队列并不意味着一定串行执行
 - Fermi支持16路并发,但只有一个硬件队列
 - 最多可同时执行16个网格(核函数调用)
 - 以下哪个发布顺序效率更高?

stream1 stream2





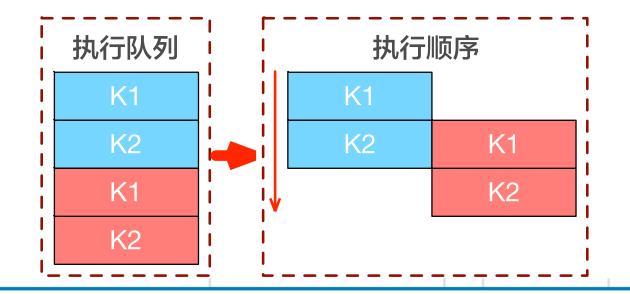


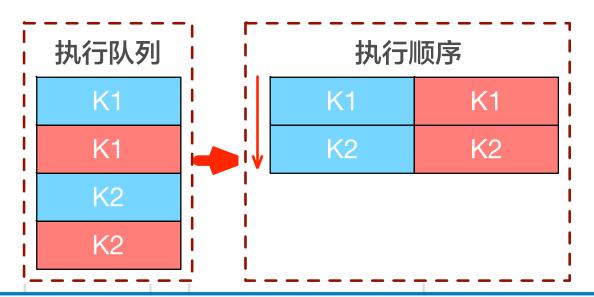


○流调度举例

- 同一队列并不意味着一定串行执行
 - Fermi支持16路并发,但只有一个硬件队列
 - 最多可同时执行16个网格(核函数调用)
 - 以下哪个发布顺序效率更高?

stream1 stream2



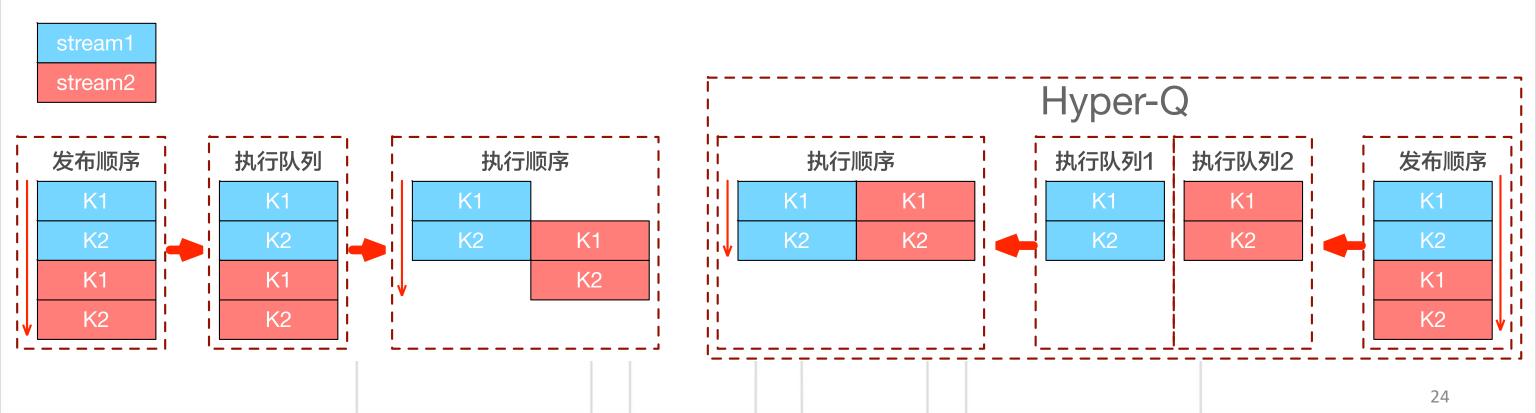






●流调度

- Hyper-Q技术
 - 每个流分配一个工作队列
 - Kepler GPU使用32个硬件工作队列
 - 若流超过32个,则多个流将共享一个硬件队列







●流调度

- 阻塞流与非阻塞流
 - 显式创建的流为异步执行, 但仍可能被阻塞
 - 使用cudaStreamCreate()创建的为阻塞流
 - 创建非阻塞流
 - 使用cudaStreamCreateWithFlags(&stream, flags);
 - cudaStreamDefault为阻塞流
 - cudaStreamNonBlocking为非阻塞流





- ●流调度
 - 阻塞流执行举例
 - 空流中的核函数执行(kernel_3)将阻塞其他流中核函数执行

```
// dispatch job with depth first ordering
for (int i = 0; i < n_streams; i++) {
    kernel_1<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    kernel_2<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    kernel_3<<<grid, block>>>();
    kernel_4<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
}
```







○流的优先级

- 高优先级流中的网格队列可以优先占有低优先级的工作
 - cudaStreamCreateWithPriority(&stream, flags, priority)
 - priority数值越小,优先级越高
 - 如果priority超出定义的优先级数值范围,将被自动限制为最高/低值
 - 只对计算内核产生影响(不影响数据传输操作)
- 查询优先级范围
 - cudaDeviceGetStreamPriorityRange(&leastPriority, &greatestPriority)
 - leastPriority返回最低优先级(数字大)
 - greatestPriority返回最高优先级(数字小)



课程提纲



- ○流与并发概述
- ●同步与异步
- 流与并发
- ●流同步
- 多GPU编程





●隐式同步

- 许多与内存相关的操作都会隐式同步主机和设备函数
 - cudaMemcpy、锁页主机内存分配、设备内存分配,等

●显式同步

- cudaDeviceSynchronize()
 - 阻塞主机执行, 直到所有异步执行的设备操作都已经完成
- cudaStreamSyncronize(stream)
 - 阻塞主机执行,直到stream内所有操作都已经完成
- 使用CUDA事件(event) 同步机制





● CUDA事件 (event)

- 标记操作流中特定点
 - 同步流的执行
 - 监控设备的进展
- 监控常用语句
 - cudaEventCreate(&event)
 - 创建事件
 - cudaEventDestroy(event)
 - 销毁事件
 - cudaEventElapsedTime(&time, event1, event2);
 - 获取两次事件之间的间隔时间

```
cudaEvent_t start, stop;
cudaEventCreate(&start);
cudaEventCreate(&stop);
cudaEventRecord(start);
kernel <<< grid, block >>>();
cudaEventRecord(stop);
cudaEventSynchronize(stop);
float milliseconds = 0;
cudaEventElapsedTime(&milliseconds, start, stop);
cudaEventDestroy(start);
cudaEventDestroy(stop);
```





• 事件同步机制

- cudaEventRecord(event, stream)
 - 在非空流中插入event
- cudaEventSynchronize(event)
 - 在event发生前,阻塞主机执行
 - 需要在event插入stream后调用
- cudaStreamWaitEvent(stream, event)
 - 在event发生前,阻塞stream执行
 - 用于两个流之间同步
- cudaEventQuery(event)
 - 查询event是否已经发生

```
cudaMemcpyAsync(d_in, in, size, H2D, stream1);
cudaEventRecord(event, stream1); // record event

cudaStreamWaitEvent(stream2, event); // wait for event in stream1
kernel << <BLOCKS, TPB, 0, stream2 >> > (d_in, d_out);
```





● 流回调(callback)

- 在CUDA流中调用主机函数的方式
 - 流中回调前的所有操作完成时,由CUDA运行时调用流回调指定的主机 端函数
 - 同步流中的操作与只有主机端能执行的操作
 - 硬盘或网络读写
 - 系统调用
- cudaStreamAddCallback(stream, callback, user_data, flag)
 - flag目前没有意义,必须设置为0
 - 回调函数中不可以调用CUDA的API函数
 - 回调函数中不可以执行同步







● 流回调(callback)

- 在CUDA流中调用主机函数的方式
- 流回调举例

```
for (int i = 0; i < n_streams; i++){
    stream_ids[i] = i;
    kernel_1<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    kernel_2<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    kernel_3<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    kernel_4<<<grid, block, 0, streams[i]>>>();
    cudaStreamAddCallback(streams[i], my_callback, (void *)(stream_ids + i), 0);
}
```



课程提纲



- ○流与并发概述
- ●同步与异步
- 流与并发
- ●流同步
- 多GPU编程



多GPU编程



● 为什么要使用多GPU编程?

- 单GPU无法处理的超大数据集问题
- 通过多GPU系统提升吞吐量和效率
 - · 例如,将主机开销分散到多GPU上(价格开销也是如此)
- 需要解决的问题
 - · GPU间通信与同步(大体分两种情况)
 - 单主机多GPU
 - 多主机通过网络互连



多GPU编程



● 多GPU编程模型

		单主机	多主机
单进程	单线程		
半近性	多线程		
多进程			

GPU通过P2P或共享主机内存通信



GPU通过主机间的消息传递通信





• 单线程多GPU

- CUDA默认使用系统中的第一个设备(device_id=0)
 - 不一定是最适合计算的设备
- -可使用cudaSetDevice(device_id)切换设备
 - cudaGetDeviceProperties(&device_prop, device_id)查询设备参数
- 举例:

```
cudaSetDevice(0);
kernel<<<<...>>>(...);//executed on device-0

cudaSetDevice(1);
kernel<<<<...>>>(...);//executed on device-1
```





• 单线程多GPU

- 使用流与事件

kernel << <..., streamA >> >(...);

- · 流与事件属于创建时正在使用的设备(current device)
- 可通过事件同步不同设备上的流

```
      cudaSetDevice(0);
      cudaStreamCreate(&streamA); // streamA and eventA belong to device-0

      cudaSetDevice(1);
      cudaSetDevice(1);

      cudaStreamCreate(&streamB); // streamB and eventB belong to device-1

      cudaEventCreate(&eventB);
      kernel << <..., streamB >> >(...);

      cudaEventRecord(eventB, streamB);
      cudaSetDevice(0);

      cudaEventSynchronize(eventB);
      即使切换至device-0, 仍然能同步device-1上创建的事件B。
```





• 单线程多GPU

- 使用流与事件
 - 不能将事件插入不同设备创建的流中

```
cudaSetDevice(0);
cudaStreamCreate(&streamA); // streamA and eventA belong to device-0
cudaEventCreate(&eventA);
cudaSetDevice(1);
cudaStreamCreate(&streamB); // streamB and eventB belong to device-1
cudaEventCreate(&eventB);
kernel << <..., streamB >> >(...);
cudaEventRecord(eventA, streamB);
                                            eventA 在 device-0 上创建,不能插入
                                            到在 device-1 上创建的 streamB 中。
cudaSetDevice(0);
cudaEventSynchronize(eventB);
kernel << <..., streamA >> >(...);
```





● 多线程多GPU

- 使用多线程在多GPU上同时创建任务
 - 例如,使用OpenMP线程将操作调度到不同设备的不同流上
 - 也可以调度到不同设备的默认流上

```
      omp_set_num_threads(num_dev);

      #pragma omp parallel

      {
      int i = omp_get_thread_num();

      cudaSetDevice(i);
      此处是否存在竞争条件?

      cudaStreamCreate(&streams[i]);
      kernel_1

      kernel_2<<<..., streams[i]>>>(...);
      kernel_3<<<..., streams[i]>>>(...);

      kernel_4<<<..., streams[i]>>>(...);
      kernel_4<<<..., streams[i]>>>(...);
```





• 多线程多GPU

- 使用多线程在多GPU上同时创建任务
 - 例如,使用OpenMP线程将操作调度到不同设备的不同流上
 - 也可以调度到不同设备的默认流上

```
omp_set_num_threads(num_dev);
#pragma omp parallel
{
    int i = omp_get_thread_num();
    cudaSetDevice(i);

    cudaStreamCreate(&streams[i]);
    kernel_1<<<..., streams[i]>>>(...);
    kernel_3<<<..., streams[i]>>>(...);
    kernel_4<<<..., streams[i]>>>(...);
    kernel_4<<<..., streams[i]>>>(...);
}
```





• 多线程多GPU

- 然而,由于每个线程有独立的current device状态,也造成某些情况下的安全隐患
 - 以下代码的问题是?

```
cudaSetDevice(1);
cudaMalloc(&a,bytes);

#pragma omp parallel
{
   kernel<<<<...>>>(a);
}
```





• 多线程多GPU

- 然而,由于每个线程有独立的current device状态,也造成某些情况下的安全隐患
 - 以下代码的问题是?

```
cudaSetDevice(1);
cudaMalloc(&a,bytes);

#pragma omp parallel
{
   kernel<<<...>>>(a);
}
```

在device-1上分配内存

创建新的主机线程,初始化current device为device-0

device-0无法访问device-1上的内存(无UVA时)





• 多线程多GPU

- 然而,由于每个线程有独立的current device状态,也造成某些情况下的安全隐患
 - 修正代码(使用单GPU: device-1)

```
cudaSetDevice(1);
cudaMalloc(&a,bytes);

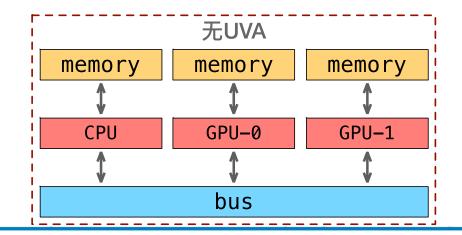
#pragma omp parallel
{
    cudaSetDevice(1);
    kernel<<<<...>>>(a);
}
```

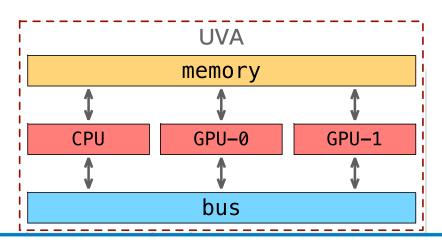




• 单主机上的数据传输

- 统一虚拟寻址(Unified Virtual Address, UVA)
 - 主机内存及多个设备内存共享同一个虚拟地址空间
 - 分配的内存依然在某个单独的设备上(一个数组不会跨GPU)
 - 在根据地址访问数据时,驱动/设备会决定地址所处的设备
 - 可访问另一个GPU内存上的地址或主机内存上的地址
 - 过于依赖UVA将对性能产生负面影响
 - 如,跨PCIe总线的许多小规模传输
 - 需要CUDA 4.0及计算能力 2.0以上的64位架构









• 单主机上的数据传输

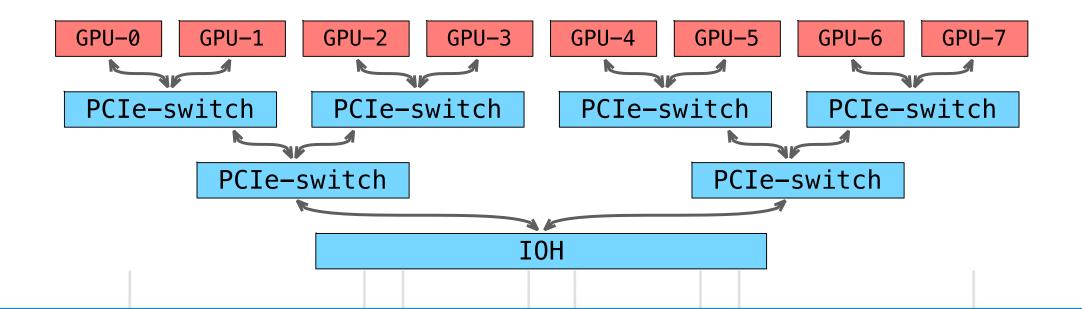
- 使用Peer-to-Peer(P2P)内存拷贝
 - · 数据将通过最短的PCIe路径进行传输
 - 无需通过CPU内存
 - 需要启用peer-access
 - cudaDeviceEnablePeerAccess(peer_device, 0)
 - » 允许当前设备通过P2P访问peer_device GPU的内存
 - cudaDeviceCanAccessPeer(&accessible, dev_X, dev_Y)
 - »检查两个设备之间是否可以通过P2P访问
 - » 其中一个GPU为Fermi前产品则无法访问
 - »两个GPU不处于同一个IOH芯片上时也无法访问





• 单主机上的数据传输

- 使用Peer-to-Peer(P2P)内存拷贝
 - 通过cudaMemcpyPeerAsync(dst_addr, dst_dev, src_addr, src_dev, num_bytes, stream)进行拷贝
 - 拷贝为异步进行,需要指明其所处的CUDA流
 - 也可使用与其对应的blocking版本cudaMemcpyPeer(...)
 - 大幅提高吞吐量(尤其是当最短路径不需要经过IOH芯片时)







● 多主机多GPU编程

- 通过MPI(message passing interface)跨主机在进程间通信
 - 传统MPI
 - MPI函数只能用于传输主机内存
 - 在传递前必须在CPU与GPU内存间进行拷贝
 - CUDA-aware MPI
 - 可以将GPU内存中的内容直接传递到MPI函数上,不需要通过主机内存中转数据
 - — 开源的CUDA-aware MPI (参考Cheng et al., Professional CUDA C Programming)
 - » MVAPICH2 2.0rc 2
 - » MVAPICH2-GDR 2.0b
 - » OpenMPI 1.7
 - » CRAY MPI (MPT 5.6.2)
 - » IBM Platform MPI (8.3)



小结



- GPU操作既可以是同步,也可以是异步的
 - 同步操作将会阻塞主机进程
- 流操作可以异步调用核函数及拷贝数据
 - 可以重叠核函数调用及数据拷贝以获得更大的性能提升
 - 也可以同时调用多个核函数以保证GPU满载
 - 在某些情况下,操作插入流中的顺序将影响效率
 - 流也可以用于管理多个GPU上代码的执行以及同步







https://devblogs.nvidia.com/cuda-pro-tip-always-set-current-device-avoid-multithreading-bugs/https://www.sie.es/wp-content/uploads/2015/12/cuda-streams-best-practices-common-pitfalls.pdf https://on-demand.gputechconf.com/gtc-express/2011/presentations/StreamsAndConcurrencyWebinar.pdf https://www.nvidia.com/docs/IO/116711/sc11-multi-gpu.pdf https://devblogs.nvidia.com/parallelforall/gpu-pro-tip-cuda-7-streams-simplify-concurrency/https://devblogs.nvidia.com/parallelforall/how-overlap-data-transfers-cuda-cc/

Questions?

