# Cách thực thi song song trong CUDA (phần 2)

Trần Trung Kiên ttkien@fit.hcmus.edu.vn





## Tổng thể

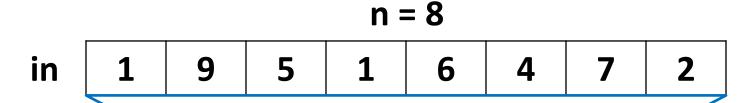
Áp dụng hiểu biết về cách thực thi song song trong CUDA để viết chương trình giải quyết bài toán "reduction"

- Bài toán "reduction"
- ☐ Cài đặt tuần tự
- Cài đặt song song
  - □ Hàm kernel 1
  - ☐ Hàm kernel 2: giảm số lượng warp bị phân kỳ
  - □ Hàm kernel 3: giảm số lượng warp bị phân kỳ + ...



#### Bài toán "reduction"

Cho mảng đầu vào **in** gồm **n** phần tử Tính tổng (hoặc tích, max, min, ...) của mảng này



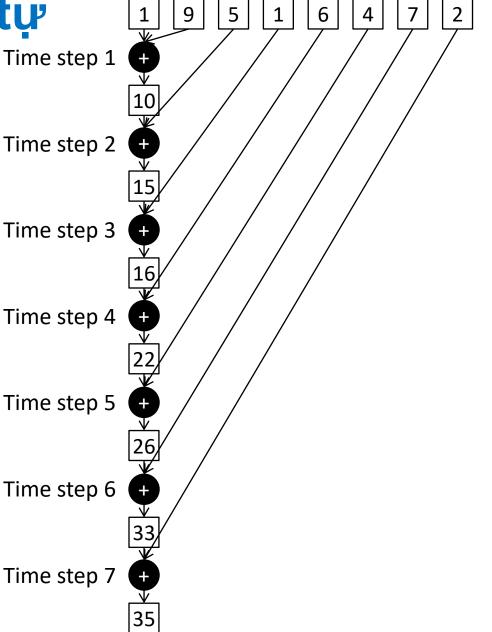
Reduce – tính tổng

**35** 

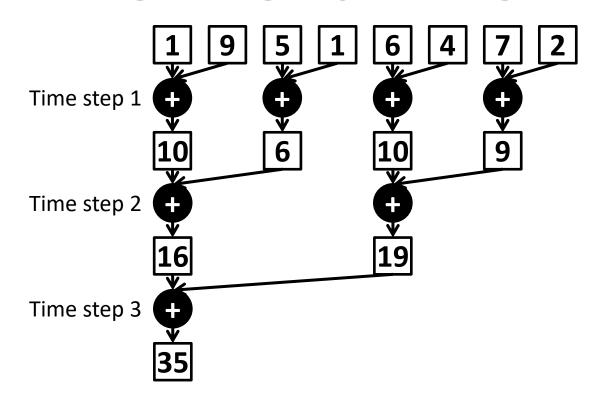
### Cài đặt tuần tự

```
int reduceOnHost(int *in, int n)
{
   int s = in[0];
   for (int i = 1; i < n; i++)
      s += in[i];
   return s;
}</pre>
```

Time (số time step): 7 = n-1 = O(n)Work (số phép cộng): 7 = n-1 = O(n)



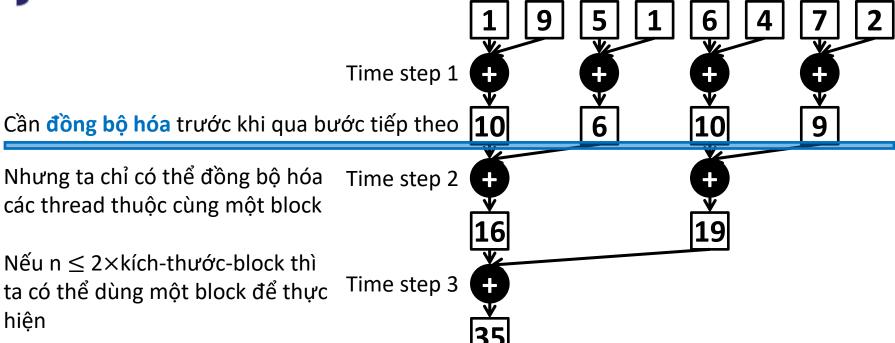




Time: ?

Work: ?





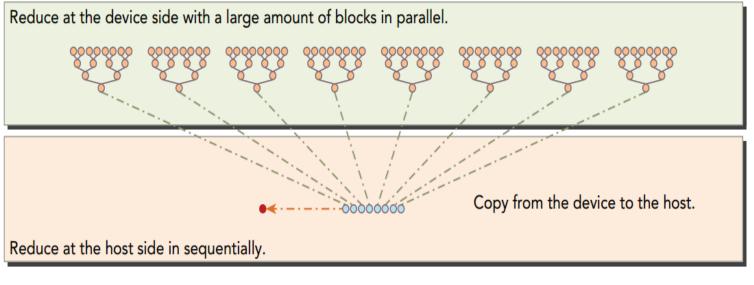
Nếu n > 2×kích-thước-block thì phải làm sao?

Time:  $3 = \log_2 n = O(\log_2 n)$ 

**Work:** 7 = n-1 = O(n) = work của cài đặt tuần tự (Lúc sau, sẽ học những thuật toán mà để cài đặt song song được thì phải tốn nhiều work hơn cài đặt tuần tự)

- Nếu n > 2×kích-thước-block thì phải làm sao?
  - Sau khi reduce trong từng block thì được mảng output có bao nhiêu phần tử?
  - Và phải làm gì tiếp với mảng output này để ra được kết quả cuối cùng?

- Nếu n > 2×kích-thước-block thì phải làm sao?
  - Sau khi reduce trong từng block thì được mảng output có bao nhiêu phần tử?
    - n / (2×kích-thước-block)
  - Và phải làm gì tiếp với mảng output này để ra được kết quả cuối cùng?
    - Tính tổng của mảng output này



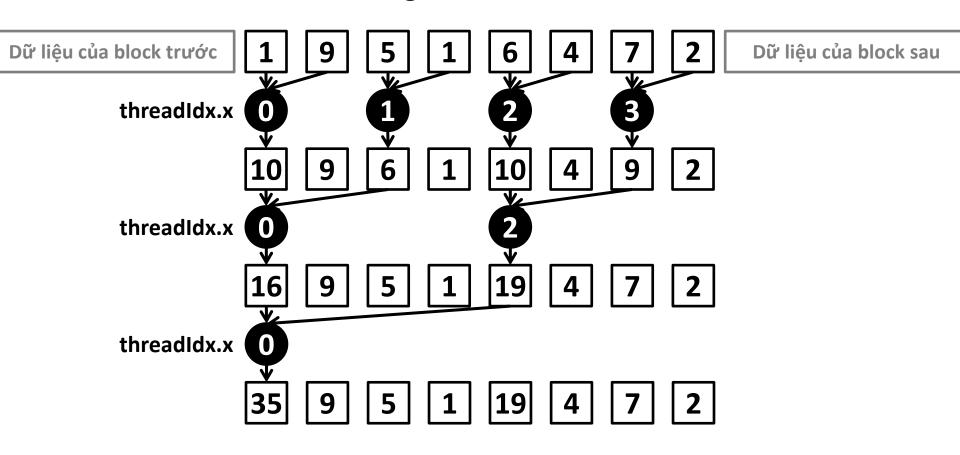
Hoặc cũng có thể gọi tiếp hàm kernel nhiều lần với input là output của lần gọi hàm kernel trước đó



# Cài đặt song song

#### – ý tưởng reduce trong từng block

Xét 1 block gồm 4 thread



#### Cài đặt song song

#### hàm kernel reduce trong từng block

Giả sử:  $2 \times k$ ích-thước-block =  $2^k$ 

Mảng đầu ra gồm số-block phần tử, mỗi phần tử sẽ chứa tổng của khối dữ liệu mà block tương ứng phụ trách

```
_global__ void reduceOnDevice1(int *in, int *out, int n)
  int i = blockIdx.x * blockDim.x * 2 + threadIdx.x * 2;
  for (int stride = 1; stride < 2 * blockDim.x; stride *= 2)</pre>
      if ((threadIdx.x % stride) == 0)
           if (i + stride < n)</pre>
               in[i] += in[i + stride];
       _syncthreads(); // Synchronize within each block
  if (threadIdx.x == 0)
      out[blockIdx.x] = in[blockIdx.x * blockDim.x * 2];
```



#### Thí nghiệm

- $\square$  Kích thước mảng đầu vào:  $2^{14} + 1$
- Phát sinh ngẫu nhiên giá trị số nguyên của mảng đầu vào trong [0, 255]
- So sánh thời gian chạy hàm kernel + thời gian post-kernel (thời gian host tính tổng các kết quả của từng block) với các block size khác nhau
- ☐ GPU CC 2.0
  - Mỗi SM có thể chứa tối đa 8 block và 1536 thread (48 warp)



# Thí nghiệm – kết quả

Block size	Grid size	Occupancy (%)	Num blocks / SM	Kernel time (ms)	Post-kernel time (ms)	Total time (ms)
1024	8193					
512	16385					
256	32769					
128	65537					



## Thí nghiệm – kết quả

Block size	<b>Grid size</b>	Occupancy (%)	Num blocks / SM	Kernel time (ms)	Post-kernel time (ms)	Total time (ms)
1024	8193	67	1			
512	16385	100	3			
256	32769	100	6			
128	65537	67	8			



## Thí nghiệm – kết quả

Block size	<b>Grid size</b>	Occupancy (%)	Num blocks / SM	Kernel time (ms)	Post-kernel time (ms)	Total time (ms)
1024	8193	67	1	11.996	0.030	12.026
512	16385	100	3	7.772	0.059	7.831
256	32769	100	6	6.937	0.113	7.050
128	65537	67	8			

# Trong mỗi block có bao nhiều warp bị phân kỳ? (không xét block ở biên)

Stride = 1:Tất cả các tiểu trình đều "bật" → không có warp nào bị phân kỳ **Stride = 2:** Chỉ có các tiểu trình có threadIdx.x chia hết cho 2 "bât" → tất cả các warp đều bị phân kỳ ☐ Stride = 4, 8, ..., 32: Tất cả các warp vẫn đều bị phân kỳ ☐ Stride = 64, 128, ...:

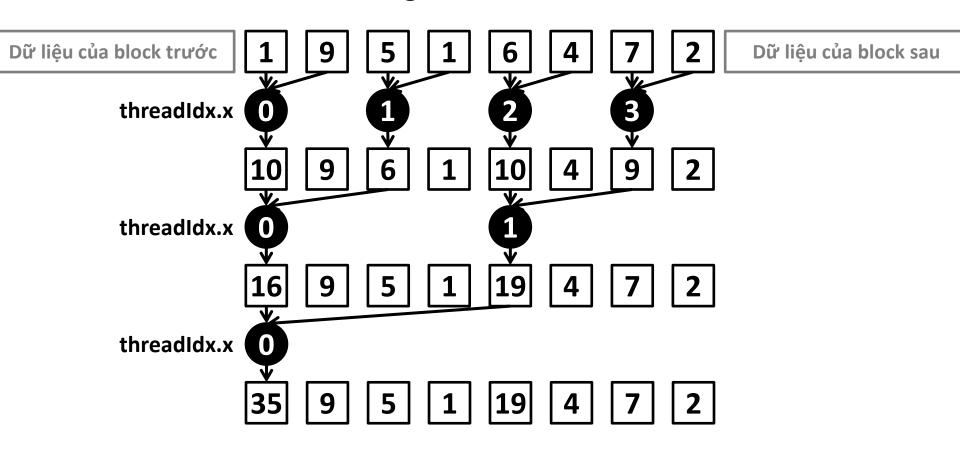
Số lượng warp bị phân kỳ giảm dần về 1

# Hàm kernel 2: giảm số lượng warp bị phân kỳ

- Ý tưởng: giảm số lượng warp bị phân kỳ ở mỗi bước bằng cách dồn các tiểu trình "bật" về đầu
- □ Ví dụ: xét block gồm 128 thread
  - Với stride = 1: tất cả 128 thread đều "bật"
  - Với stride = 2: 64 tiểu trình đầu sẽ "bật", còn lai sẽ "tắt"
  - Với stride = 4: 32 tiểu trình đầu sẽ "bật", còn lại sẽ "tắt"
  - □ ...

### Hàm kernel 2: giảm số lượng warp bị phân kỳ

Xét 1 block gồm 4 thread



### Hàm kernel 2: giảm số lượng warp bị phân kỳ

```
_global__ void reduceOnDevice2(int *in, int *out, int n)
   int numElemsBeforeBlk = blockIdx.x * blockDim.x * 2;
   for (int stride = 1; stride < 2 * blockDim.x; stride *= 2)</pre>
       int i = numElemsBeforeBlk + ...;
       if (threadIdx.x ...)
           if (i + stride < n)</pre>
               in[i] += in[i + stride];
       __syncthreads(); // Synchronize within each block
   if (threadIdx.x == 0)
       out[blockIdx.x] = in[numElemsBeforeBlk];
```

### Hàm kernel 2: giảm số lượng warp bị phân kỳ

```
_global__ void reduceOnDevice2(int *in, int *out, int n)
   int numElemsBeforeBlk = blockIdx.x * blockDim.x * 2;
   for (int stride = 1; stride < 2 * blockDim.x; stride *= 2)</pre>
       int i = numElemsBeforeBlk + threadIdx.x * 2 * stride;
       if (threadIdx.x < blockDim.x / stride)</pre>
           if (i + stride < n)</pre>
               in[i] += in[i + stride];
       syncthreads(); // Synchronize within each block
   if (threadIdx.x == 0)
       out[blockIdx.x] = in[numElemsBeforeBlk];
```

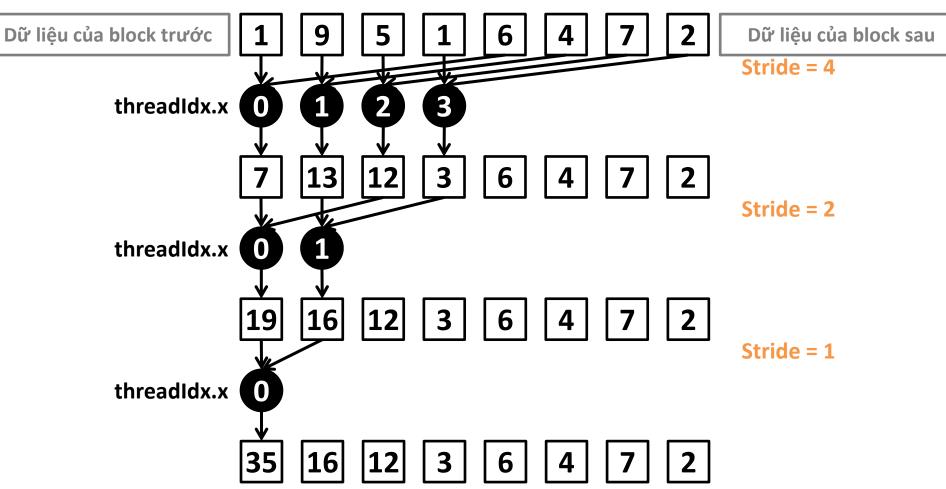


# Thí nghiệm: so sánh 2 hàm kernel (với cùng block size là 256)

Function	Kernel time (ms)
reduceOnDevice1	6.937
reduceOnDevice2	4.968

# Hàm kernel 3: giảm số lượng warp bị phân kỳ +?

Xét 1 block gồm 4 thread



# Hàm kernel 3: giảm số lượng warp bị phân kỳ +?

Code hàm kernel3: bài tập sắp tới



# Thí nghiệm: so sánh 3 hàm kernel (với cùng block size là 256)

Function	Kernel time (ms)
reduceOnDevice1	6.937
reduceOnDevice2	4.968
reduceOnDevice3	4.250