Įvadas į skaičiavimus su GPU

Medžiagos šaltiniai:

www.nvidia.com

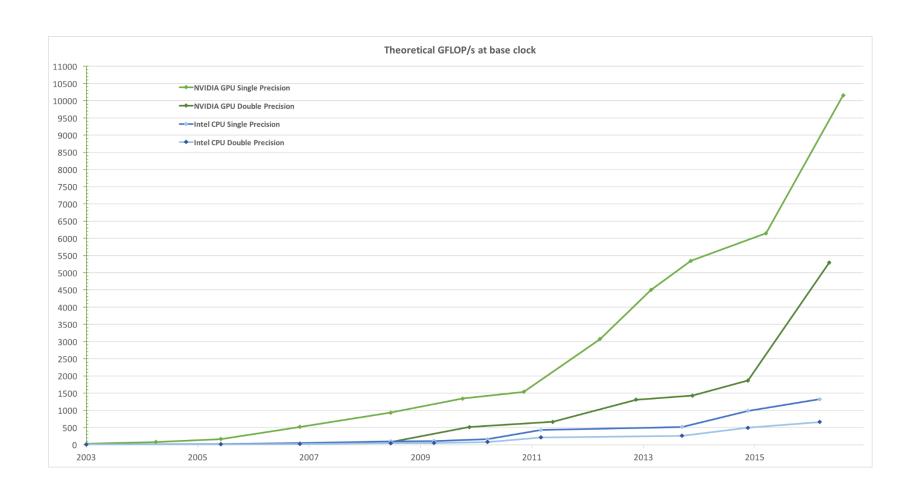
docs.nvidia.com/cuda/cuda-c-programming-guide/

GPU

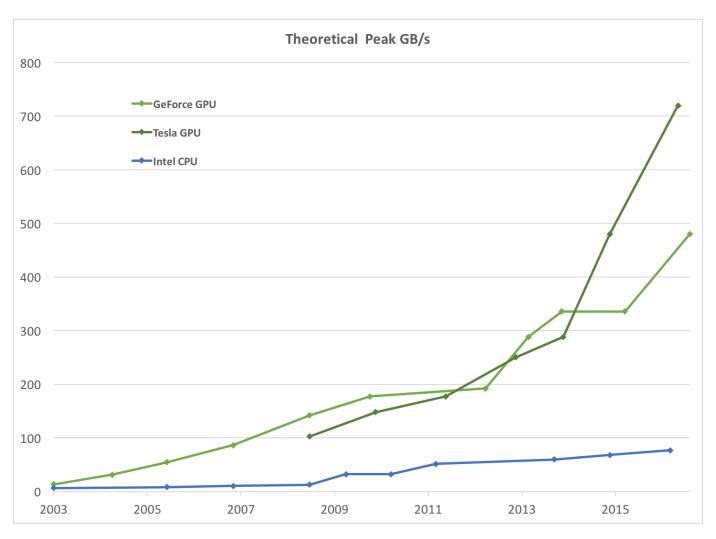
GPU – angl. Graphical processing unit, skaičiavimų įrenginys, kuris pradžioje buvo skirtas grafikai skirtų skaičiavimų apdorojimui.

GPGPU – angl. General-purpose computing on GPUs, GPU panaudojimas bet kurių (nebūtinai grafikos apdorojimo) skaičiavimų atlikimui.

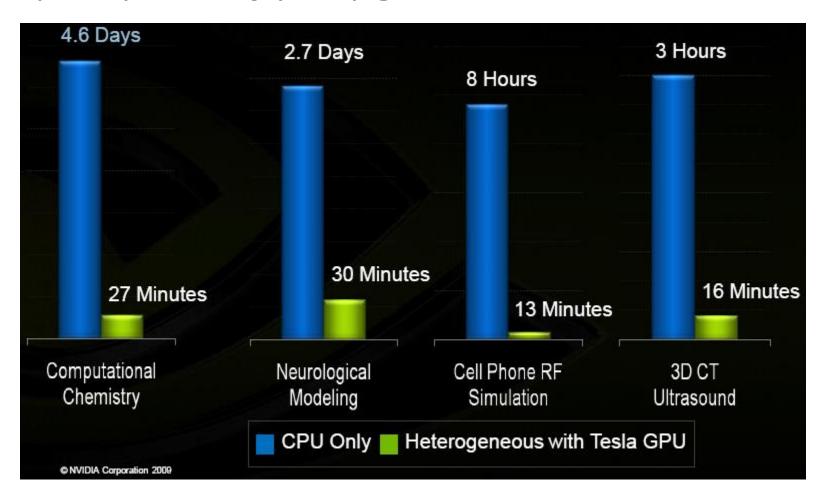
CPU ir GPU FLOPS



Specializuotų GPU atminties pralaidumas



CPU v/s GPU, pritaikymo pavyzdžių palyginimas (2009 m.)



GPGPU

- Kaip to pasiekti programuotojui?
 - CUDA
 - OpenCL
 - DirectCompute

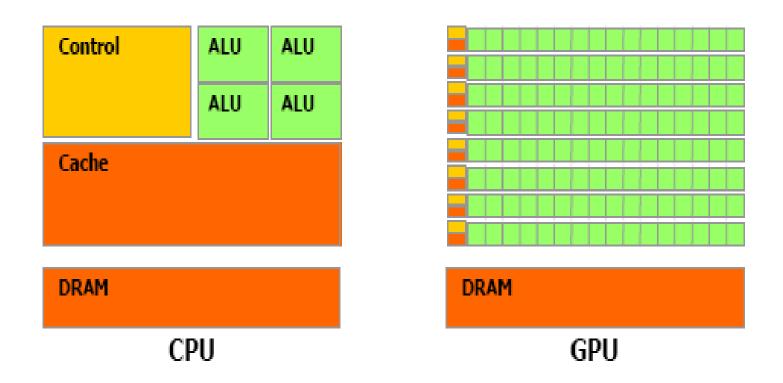
Tačiau pradėti reikia nuo architektūros ...

GPU įrenginio architektūra

Skaičiavimų atžvilgiu, GPU (ang. graphics processing unit) - tai lygiagretusis skaičiavimų įrenginys. Išskirkime pagrindinius aspektus, į kuriuos reikia atkreipti dėmesį, kai į GPU žiūrima kaip į skaičiavimų įrenginį:

- 1. Skaičiavimų vienetai (ALU)
- 2. Atminties struktūra

CPU ir GPU architektūrų supaprastintas palyginimas



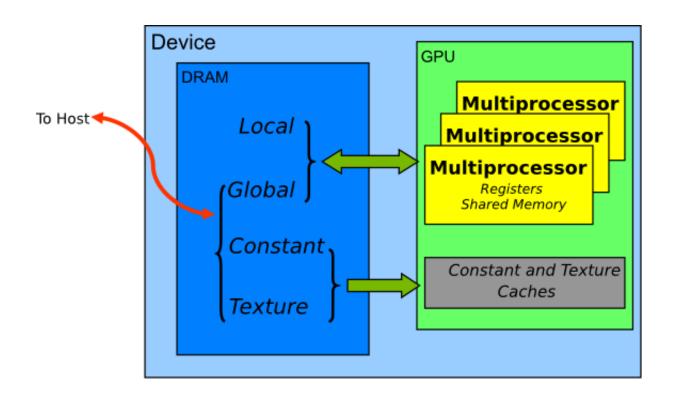
Skaičiavimų vienetai (ALU)

- 1. GPU susidaro iš N_{SM} multiprocesorių (toliau SM, angl. streaming multiprocessor)
- 2. Vienas multiprocesorius turi N_m branduolių, sudarytų iš skaičiavimų modulių. Moduliai gali būti skirtingi tai priklauso nuo konkrečios plokštės GPU architektūros.
- Visi skaičiavimai ir duomenų siuntimai yra atliekami porcijomis, specialiais gijų apdorojimo vienetais, kurie operuoja gijų porcijomis (angl. warp).
- 4. Programuotojo užduotis parašyti kodą taip, kad gijų porcijos veiktų efektyviai, remiantis jų veikimo principais ir NVIDIA rekomendacijomis.

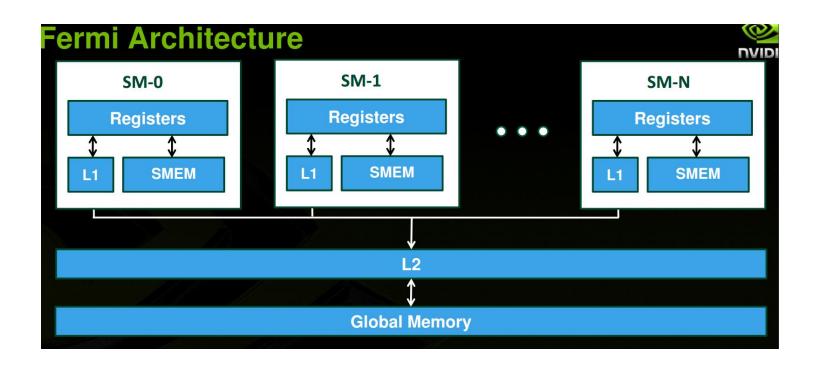
Atminties struktūra

- 1. GPU turi pagrindinę atmintį duomenims talpinti, paprastai tai yra vieno gigabaito eilės dydžio atmintis. Iš jos skaityti ir į ją rašyti gali visi CUDA branduoliai lygiagrečiai. GPU pagrindinė atmintis išskaidyta į segmentus, jų dydis priklauso nuo GPU atminties magistralės dydžio.
- 2. Pagrindinė atmintis naudojama globaliajai ir lokaliajai atmintims saugoti. Jos skiriasi tik tuo, kad lokalioji yra rezervuota tam tikroms gijoms o iš globaliosios gali skaityti ir GPU ir CPU (kopijuojant).
- 3. Kiekvienas GPU multiprocesorius turi greitąją atmintį (padalintą į kelias rūšis), paprastai tai yra 10-100 kilobaitų eilės dydžio atmintis. Duomenų nuskaitymas ir įrašymas šioje atmintyje yra žymiai greitesnis, nei pagrindinės atminties.
- 4. Greitąją atmintį galima suskaidyti į šiuos tipus:
 - a) Registrai. Šiuo metu skaičiavimuose dalyvaujantiems duomenims talpinti skirta atmintis
 - b) Bendroji atmintis. Yra prieinama skirtingų vieno multiprocesoriaus gijų, tačiau vieno multiprocesoriaus nėra prieinama kito multiprocesoriaus skaičiavimų moduliams.
 - c) L1 cache atmintis automatizuota bendrosios atminties versija, kurios panaudojimu rūpinasi kompiliatorius.
- 5. L2 cache atmintis spartinančioji atmintis, kuri yra bendra visiems multiprocesoriams, greitesnę už pagrindinę bet lėtesnė už greitąją.
- 6. Bendros atminties siuntimai yra prieinami per taip vadinamus bankus (angl. bank). Skirtinguose bankuose siuntimai vykdomi lygiagrečiai, tačiau kiekvienas multiprocesorius turi ribota bankų skaičių.
- 7. Kiekvienas GPU multiprocesorius turi ribotą registrų skaičių.
- 8. Dar yra constant ir texture tipų atmintis, tačiau jų mes nenagrinėsime

Skirtingų atminties tipų prieinamumas

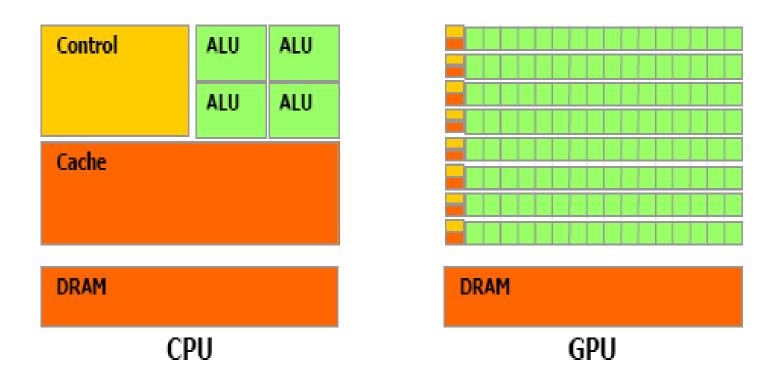


L2 spartinančioji atmintis



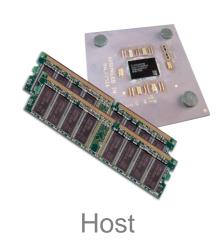
Pratimas: nurodykite, kur šioje schemoje randasi:

- 1. GPU L1 cache,
- 2. GPU bendroji atmintis,
- 3. GPU lokalioji atmintis,
- 4. GPU globalioji atmintis.



Heterogeniniai skaičiavimai

- Heterogeniniai skaičiavimai tai skaičiavimai, kurie atliekami naudojant skirtingos rūšies skaičiavimų įrenginius:
 - Host CPU ir jo atmintis (RAM, cache)
 - Device GPU ir jos atmintis (device memory)





Device

CPU ir GPU naudojimas

 Paprastai abiejų rūšių įrenginiai egzistuoja kartu ir bendrą programuotojui prieinama skaičiavimų terpę galima nagrinėti kaip heterogenišką.

 Mažiau skaičiavimų reikalaujančios ir blogiau išlygiagretinamos algoritmo dalys skaičiuojamos su CPU. Daugiausia skaičiavimų reikalaujantys algoritmų dalys (jeigu jos gerai išlygiagretinamos) skaičiuojamos su GPU

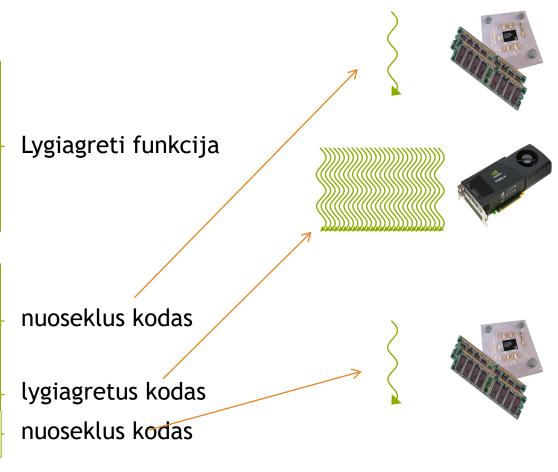
240 cores

Įrenginio pavyzdys, NVIDIA Kepler K40

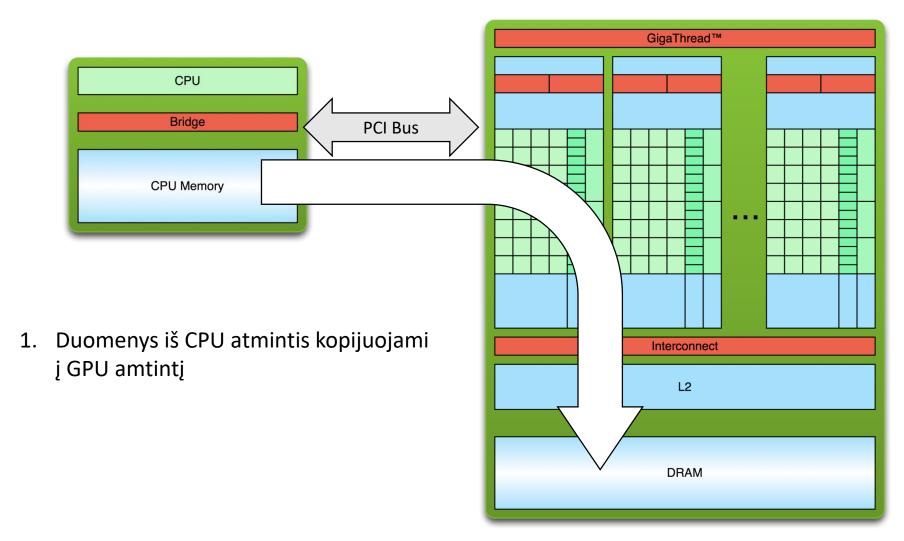
- 2880 streaming processors/cores (SPs) organized as
 15 streaming multiprocessors (SMs)
- Each SM contains 192 cores
- Memory size of the GPU system: 12 GB
- Clock speed of a core: 745 MHz

Heterogeniniai skaičiavimai

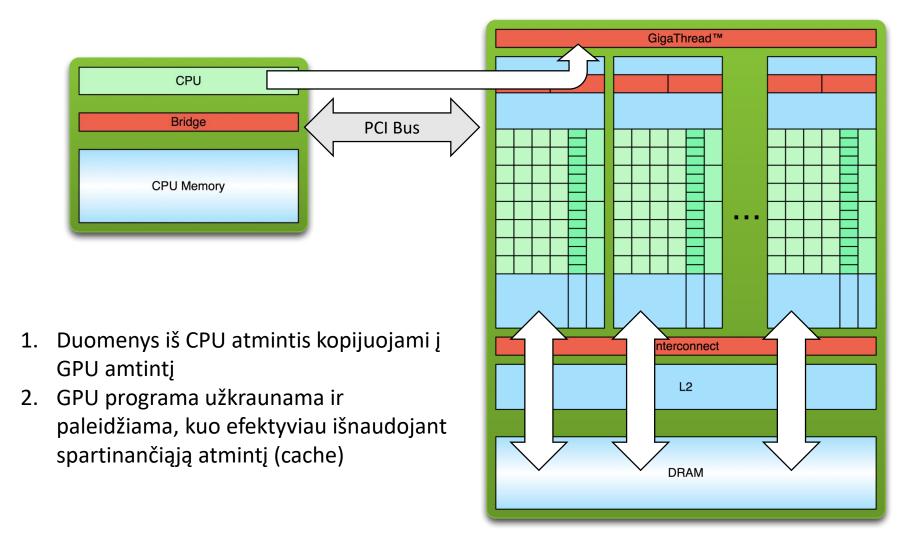
```
#include <iostream>
#include <algorithm>
using namespace std;
#define RADIUS 3
#define BLOCK_SIZE 16
__global__ void stencil_1d(int *in, int *out) {
    __shared__ int temp[BLOCK_SIZE + 2 * RADIUS];
         int gindex = threadldx.x + blockldx.x * blockDim.x;
         int lindex = threadIdx.x + RADIUS;
        temp[lindex] = in[gindex];
if (threadIdx.x < RADIUS) {
                 temp[lindex - RADIUS] = in[gindex - RADIUS];
                 temp[lindex + BLOCK_SIZE] = in[gindex + BLOCK_SIZE];
        // Synchronize (ensure all the data is available)
         _syncthreads();
        // Apply the stencil
         int result = 0:
        for (int offset = -RADIUS ; offset <= RADIUS ; offset++)
                 result += temp[lindex + offset];
         out[gindex] = result;
void fill_ints(int *x, int n) {
        fill n(x, n, 1):
int main(void) {
    int *in, *out;
        int *d in. *d out:
                                // device copies of a, b, c
        int size = (N + 2*RADIUS) * sizeof(int);
        // Alloc space for host copies and setup values in = (int *)malloc(size); fill_ints(in, N + 2*RADIUS);
        out = (int *)malloc(size); fill_ints(out, N + 2*RADIUS);
        // Alloc space for device copies
        cudaMalloc((void **)&d_in, size);
cudaMalloc((void **)&d_out, size);
         cudaMemcpy(d_in, in, size, cudaMemcpyHostToDevice);
        cudaMemcpy(d_out, out, size, cudaMemcpyHostToDevice);
         // Launch stencil 1d() kernel on GPLI
         stencil_1d<<<N/BLOCK_SIZE,BLOCK_SIZE>>>(d_in + RADIUS,
         // Copy result back to host
        cudaMemcpy(out, d_out, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
         free(in); free(out);
         cudaFree(d_in); cudaFree(d_out);
         return 0:
```



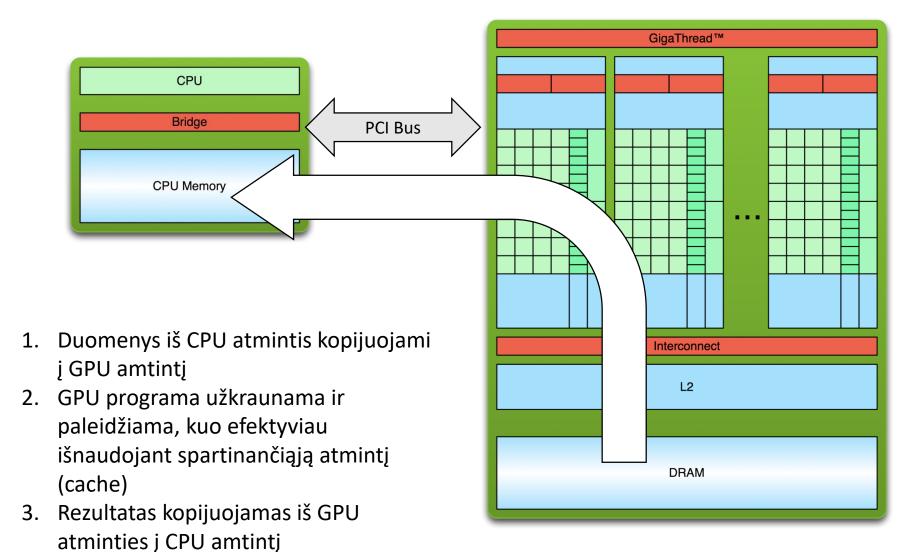
Supaprastina duomenų srauto schema



Supaprastina duomenų srauto schema



Supaprastina duomenų srauto schema

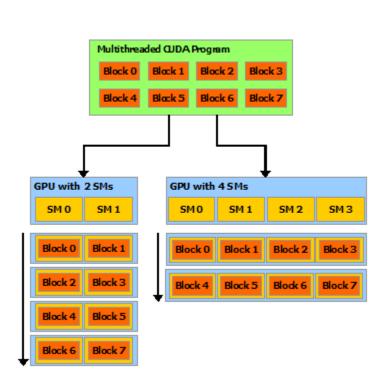


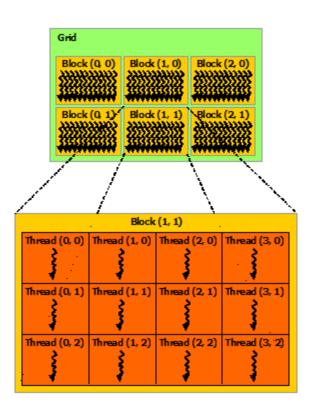
CUDA

- CUDA lygiagrečiųjų skaičiavimų platforma ir programavimo modelis
- CUDA skirta GPGPU skaičiavimams realizuoti
- Angl. Compute Unified Device Architecture, nepaisant šio akronimo tiesioginio vertimo, tai ne architektūra
- Skirtingai nuo kitokių priemonių (pvz. OpenCL)
 CUDA struktūra ir terminologija stipriai susieta su
 GPU architektūra, todėl GPGPU skaičiavimams
 suprasti ji tinka labai gerai.

CUDA programavimo principai

- Programuotojas apibrėžia užduočių blokus, kurias galima atlikinėti tarpusavyje nepriklausomai, paleidžia specialiąją funkciją-kernelį, visą kita daroma automatiškai.
- Programuotojas apibrėžia blokų dydį, jų skaičių ir loginį išsidėstymą
- Funkcijos-kernelio viduje programuotojas naudoja specialiuosius kintamuosius, kad nustatyti kiekvienai gijai praklausančius darbus



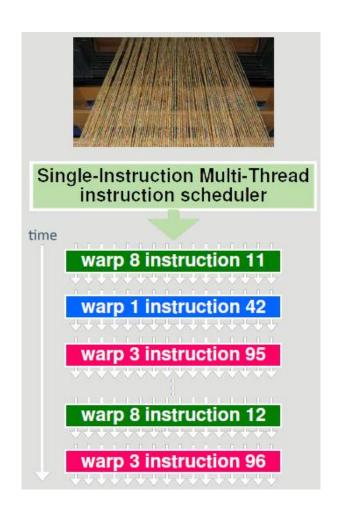


SIMT principas

- NVIDIA įvedė SIMT sąvoką, kuri gerai apibūdina skaičiavimus su CUDA.
 SIMT angl. Single Instruction Multiple Threads. "Single instruction" programuotojo akimis yra GPU funkcijoje esančios instrukcijos.
- Kiekvienas multiprocesorius sukuria, apdoroja, sudaro tvarkaraštį, paleidžia gijas grupėmis po 32 gijas, vadinsime jas gijų porcijomis (angl. warps).
- Vienoje gijų porcijoje visos gijos pradeda darbą vienu metu. Programuotojas turi siekti išlaikyti jų sinchnonišką veikimą (vengti išsišakojimo su if ir t.t). Nes kitu atveju kiekviena iš šakų yra vykdoma nuosekliai viena po kitos, o gijų dalis laukia.
- Kai multiprocesorius gauna vykdyti vieną arba daugiau užduočių blokų

 kiekvienas blokas išskaidomas į gijų porcijas ir kiekviena iš porcijų yra valdoma tvarkaraščio sudarymo ir vykdymo mechanizmais.
- Viena gijų porcija gali vykdyti tik vieną instrukciją, todėl reikia rūpintis, kad visos gijos vienoje porcijoje tuo pačiu metu atlikinėtų tą pačią instrukciją.
- Tokio inžinerinio sprendimo priežastimi galima laikyti skaičiavimų valdymo supaprastinimą, kadangi 32-jų gijų valdymui reikalingas tik vienas gijų valdymo mechanizmas (angl. control unit).

Instrukcijų eilių sudarymas

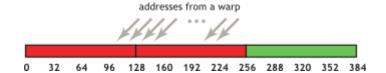


Compute capability

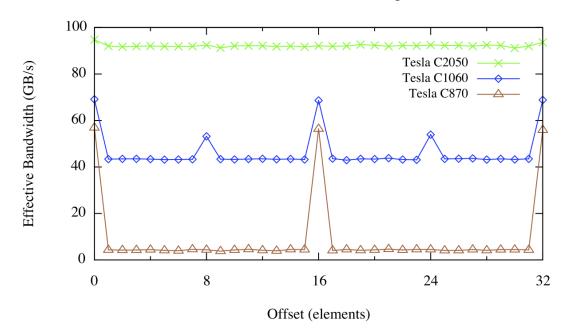
- Visi NVIDIA GPU įrenginiai charakterizuojami GPU kartos rodikliu – skaičiavimų pajėgumu, angl. compute capability.
- GPU su didesniu skaičiavimų pajėgumu paprastai sumažina reikalavimus efektyvios programos kodo rašymui.

Paslinktas atminties nuskaitymas

Viena gijų porcija nuskaito duomenis iš skirtingų pagrindinės atminties segmentų, pvz. Nuo 96 baito iki 224 (ne imtinai):



Effective Bandwidth vs. Offset for Single Precision



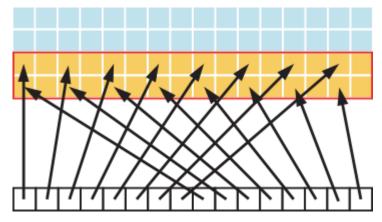
Compute capability:

- 1. Tesla C2050 2.0
- 2. Tesla C1060 1.3
- 3. C870 1.0

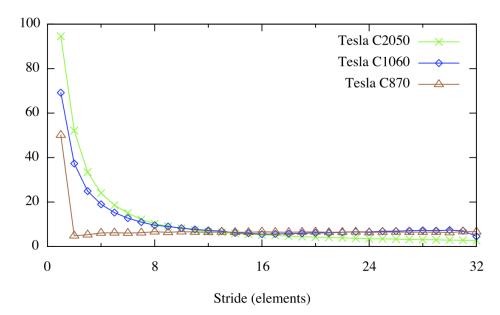
Taigi, naujesniose GPU programuotojui nebereikia rūpintis atminties lygiavimu

Ko tikrai reikėtų vengti: atminties prieigos žingsniai

Pvz.: gijų porcija nuskaito duomenis praleisdama kas antrą elementą:



Effective Bandwidth vs. Stride for Single Precision



Effective Bandwidth (GB/s)

Compute capability:

- 1. Tesla C2050 2.0
- 2. Tesla C1060 1.3
- 3. C870 1.0

CUDA gijų užimtumas (angl. occupancy)

- Didesniam GPU skaičiavimų greičiui pasiekti gijų skaičius turi buti didesnis už branduolių skaičių, nes kiekviena gija paprastai skaičiuoja tik viso laiko dalį, kitais laiko momentais ji nuskaito duomenis arba laukia del įvairių priežasčių (pvz. negali panaudoti duomenu po jų įrašymo į registrus 24 branduolio ciklus)
- Paleistų gijų skaičių riboja tai, kad
 - vienas multiprocesorius gali paleisti ne daugiau 8 užduočių blokų
 - Bendras paleistų gijų naudojamų registrų skaičius ir bendros atminties kiekis yra riboti vienam multiprocesriui
 - Yra maksimalus gijų porcijų skaičius
- Paleistų (aktyvių) gijų porcijų (po 32 gijas) skaičiaus ir maksimalaus gijų porcijų skaičiaus santykis vadinamas CUDA gijų užimtumu (occupancy)
- Maksimalus gijų užimtumas leidžia optimaliai apkrauti duomenų nuskaitymo mechanizmus arba GPU skaičiavimų modulius. Skaičiuojant su GPU paprastai silpoji vieta (angl. bottleneck) yra būtent duomenų jūdėjimas.
- Daugiau informacijos http://on-demand.gputechconf.com/gtc-express/2011/presentations/cuda webinars WarpsAndOccupancy.pdf

Kai kurie CUDA sintaksės elementai

• Raktažodis __global__ GPU funkcijoms (kerneliams) deklaruoti.

Pvz. __global__ void mykernel(void) { ...

• GPU funkcijos kvietimo specialiųjų parametrų (blokų tinklo ir bloko matmenų) nurodymas iškarto po funkcijos vardo.

Pvz. mykernel<<<grid, threads>>>(...

- gridDim, blockDim, blockIdx threadIdx kintamieji, kurie visada deklaruoti ir rezervuoti skaičiavimų paskirstymo tikslams. Visi jie yra prieinami GPU funkcijų viduje, jie turi tris laukus: x,y,z. Detaliau:
 - gridDim parodo blokų tinklo matmenis, jeigu blokų tinklas vienmatis gridDim.x yra blokų skaičius
 - blockDim parodo bloko matmenis, jeigu blokas yra vienmatis blockDim.x yra gijų skaičius (kiekviename bloke)
 - blockldx parodo bloko numerius kiekviena iš krypčių, jeigu blokų tinklas yra vienmatis, tada blockldx.x yra tiesiog bloko numeris
 - threadIdx parodo gijų numerius tam tikro bloko viduje numerius kiekviena iš krypčių, jeigu blokas yra vienmatis, tada threadIdx.x yra tiesiog gijos numeris bloke
 - Jeigu blokų tinklas ir patys blokai yra vienmačiai, tada gijos numerį galima paskaičiuoti pagal formulę blockldx.x* blockDim.x + threadldx.x
- cudaMalloc, cudaFree funkcijos atminčiai GPU plokštėje išskirti/išvalyti
- cudaMemcpy funkcija, reikalinga atminčiai kopijuoti iš/į GPU atmintį. Kryptį apibrėžia ketvirtasis argumentas, jis gali būti lygūs, pvz. cudaMemcpyDeviceToHost (iš GPU atminties į CPU operatyviąją), cudaMemcpyHostToDevice (atvirkščiai) ir kt.
- Sinchronizacijos funkcijos, pvz. __syncthreads() gijų sinchronizavimas to pačio bloko viduje, kviečiama GPU funkcijoje. cudaThreadSynchronize() – priverčia CPU laukti, kol visi GPU kerneliai pabaigs savo darbą, kviečiamas CPU vykdomajame.

Toliau nagrinėsime sintaksės taikymo pavyzdžius

Tolimesnės medžiagos tiesioginis šaltinis: http://www.nvidia.com/docs/IO/1 16711/sc11-cuda-c-basics.pdf

Hello World!

Medžagos tiesioginis šaltinis: CUDA C/C++ Basics

```
int main(void) {
    printf("Hello World!\n");
    return 0;
}
```

- Kodas be CUDA konstrukcijų
- NVIDIA kompiliatorius (nvcc) gali būti naudojamas be GPU skaičiavimams skirto kodo

Output:

```
$ nvcc
hello_world.
cu
$ a.out
Hello World!
$
```

Hello World! Su įrenginiui skirtu kodu

```
__global__ void mykernel(void) {
  int main(void) {
    mykernel<<<1,1>>>();
    printf("Hello World!\n");
    return 0;
}
```

Du nauji sintaksės elementai...

Hello World! Su įrenginiui skirtu kodu

```
__global__ void mykernel(void) {
}
```

- CUDA C/C++ keyword __global_ indicates a function that:
 - Runs on the device
 - Is called from host code
- nvcc separates source code into host and device components
 - Device functions (e.g. mykernel ()) processed by NVIDIA compiler
 - Host functions (e.g. main()) processed by standard host compiler
 - gcc, cl.exe

Hello World! with Device COde

```
mykernel<<<1,1>>>();
```

- Triple angle brackets mark a call from host code to device code
 - Also called a "kernel launch"
 - We'll return to the parameters (1,1) in a moment
- That's all that is required to execute a function on the GPU!

Hello World! with Device Code

```
__global__ void mykernel(void) {
}

int main(void) {

    mykernel<<<1,1>>>();
    printf("Hello World!\n");
    hello.cu
    return 0;
}

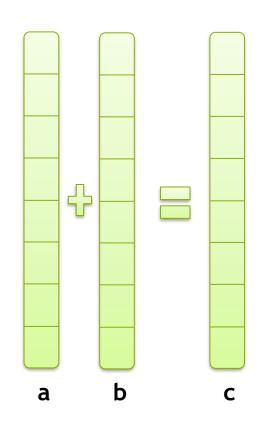
Hello World!

$
```

 mykernel() does nothing, somewhat anticlimactic!

Parallel Programming in CUDA C/C++

- But wait... GPU computing is about massive parallelism!
- We need a more interesting example...
- We'll start by adding two integers and build up to vector addition



Addition on the Device

A simple kernel to add two integers

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
    *c = *a + *b;
}
```

- As before __global__ is a CUDA C/C++ keyword meaning
 - add() will execute on the device
 - add() will be called from the host

Addition on the Device

Note that we use pointers for the variables

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c)

*c = *a + *b;
}
```

- add () runs on the device, so a, b and c must point to device memory
- We need to allocate memory on the GPU

Memory Management

- Host and device memory are separate entities
 - Device pointers point to GPU memory
 May be passed to/from host code
 May not be dereferenced in host code
- Host pointers point to CPU memory
 May be passed to/from device code
 May not be dereferenced in device code



- Simple CUDA API for handling device memory
 - cudaMalloc(), cudaFree(), cudaMemcpy()
 - Similar to the C equivalents malloc(), free(), memcpy()

Addition on the Device: add()

• Returning to our add() kernel

• Let's take a look at main()...

Addition on the Device: main()

```
int main(void) {
      int a, b, c;
                          // host copies of a, b, c
      int *d a, *d b, *d c; // device copies of a, b, c
      int size = sizeof(int);
      // Allocate space for device copies of a, b, c
      cudaMalloc((void **)&d a, size);
      cudaMalloc((void **)&d b, size);
      cudaMalloc((void **)&d c, size);
      // Setup input values
      a = 2;
      b = 7;
```

Addition on the Device: main()

```
// Copy inputs to device
cudaMemcpy(d a, &a, size, cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d b, &b, size, cudaMemcpyHostToDevice);
// Launch add() kernel on GPU
add <<<1,1>>> (d a, d b, d c);
// Copy result back to host
cudaMemcpy(&c, d c, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
// Cleanup
cudaFree(d a); cudaFree(d b); cudaFree(d c);
return 0;
```

CONCEPTS

Heterogeneous Computing

Blocks

Threads

Indexing

Shared memory

__syncthreads()

Asynchronous operation

Handling errors

Managing devices

RUNNING IN PARALLEL

Moving to Parallel

- GPU computing is about massive parallelism
 - So how do we run code in parallel on the device?

```
add<<< 1, 1 >>>();

add<<< N, 1 >>>();
```

 Instead of executing add() once, execute N times in parallel

Vector Addition on the Device

- With add() running in parallel we can do vector addition
- Terminology: each parallel invocation of add() is referred to as a block
 - The set of blocks is referred to as a grid
 - Each invocation can refer to its block index using blockIdx.x

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
    c[blockIdx.x] = a[blockIdx.x] + b[blockIdx.x];
}
```

By using blockIdx.x to index into the array, each block handles a
different index

Vector Addition on the Device

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
    c[blockIdx.x] = a[blockIdx.x] + b[blockIdx.x];
}
```

• On the device, each block can execute in parallel:

Vector Addition on the Device: add()

• Returning to our parallelized add() kernel

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
    c[blockIdx.x] = a[blockIdx.x] + b[blockIdx.x];
}
```

Let's take a look at main()...

Vector Addition on the Device:

```
#define N 512
int main(void) {
                          // host copies of a, b, c
   int *a *b *c
   int *d a, *d b, *d c; // device copies of a, b, c
   int size = N * sizeof(int);
   // Alloc space for device copies of a, b, c
   cudaMalloc((void **)&d a, size);
   cudaMalloc((void **)&d b, size);
   cudaMalloc((void **)&d c, size);
   // Alloc space for host copies of a, b, c and setup input values
   a = (int *)malloc(size); random ints(a, N);
   b = (int *)malloc(size); random ints(b, N);
   c = (int *)malloc(size);
```

Vector Addition on the Device:

```
main()
   // Copy inputs to device
   cudaMemcpy(d a, a, size, cudaMemcpyHostToDevice);
   cudaMemcpy(d b, b, size, cudaMemcpyHostToDevice);
   // Launch add() kernel on GPU with N blocks
   add <<< N, 1>>> (d a, d b, d c);
   // Copy result back to host
   cudaMemcpy(c, d c, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
   // Cleanup
   free(a); free(b); free(c);
   cudaFree(d a); cudaFree(d b); cudaFree(d c);
   return 0;
```

Review (1 of 2)

- Difference between host and device
 - Host CPU
 - Device GPU

- Using __global__ to declare a function as device code
 - Executes on the device
 - Called from the host

Passing parameters from host code to a device function

Review (2 of 2)

- Basic device memory management
 - cudaMalloc()
 - cudaMemcpy()
 - cudaFree()

- Launching parallel kernels
 - Launch N copies of add() with add<<<N,1>>>(...);
 - Use blockIdx.x to access block index

CONCEPTS Heterogeneous Computing **Blocks Threads** Indexing Shared memory __syncthreads() Asynchronous operation Handling errors

Managing devices

INTRODUCING THREADS

CUDA Threads

Terminology: a block can be split into parallel threads

 Let's change add() to use parallel threads instead of parallel blocks

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
    c[threadIdx.x] = a[threadIdx.x] + b[threadIdx.x];
}
```

- We use threadIdx.x instead of blockIdx.x
- Need to make one change in main()...

Vector Addition Using Threads:

```
#define N 512
int main(void) {
    int *a, *b, *c;
                                         // host copies of a, b, c
    int *d a, *d b, *d c;  // device copies of a, b, c
    int size = N * sizeof(int);
    // Alloc space for device copies of a, b, c
    cudaMalloc((void **)&d a, size);
    cudaMalloc((void **)&d b, size);
    cudaMalloc((void **)&d c, size);
    // Alloc space for host copies of a, b, c and setup input values
   a = (int *)malloc(size); random ints(a, N);
   b = (int *)malloc(size); random ints(b, N);
   c = (int *)malloc(size);
```

Vector Addition Using Threads:

```
main()
    // Copy inputs to device
   cudaMemcpy(d a, a, size, cudaMemcpyHostToDevice);
   cudaMemcpy(d b, b, size, cudaMemcpyHostToDevice);
   // Launch add() kernel on GPU with N threads
   add < < 1, N >>> (d a, d b, d c);
   // Copy result back to host
   cudaMemcpy(c, d c, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
   // Cleanup
   free(a); free(b); free(c);
   cudaFree(d a); cudaFree(d b); cudaFree(d c);
   return 0;
```

CONCEPTS Heterogeneous Computing Blocks Threads Indexing Shared memory __syncthreads() Asynchronous operation Handling errors **COMBINING THREADS** Managing devices **AND BLOCKS**

Combining Blocks and Threads

- We've seen parallel vector addition using:
 - Many blocks with one thread each
 - One block with many threads
- Let's adapt vector addition to use both blocks and threads
- Why? We'll come to that...
- First let's discuss data indexing...

Indexing Arrays with Blocks and Threads

- No longer as simple as using blockIdx.x and threadIdx.x
 - Consider indexing an array with one element per thread (8 threads/block)

```
threadIdx.x threadIdx.x threadIdx.x

0 1 2 3 4 5 6 7 0 1 2 3 4 5 6 7 0 1 2 3 4 5 6 7

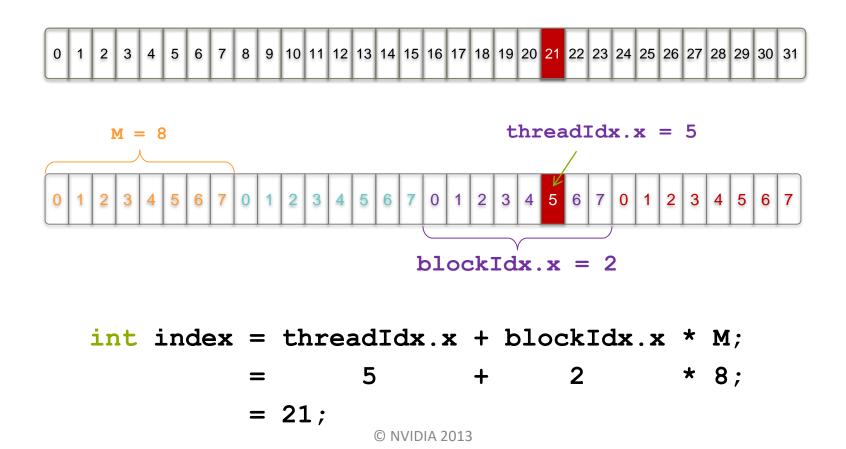
blockIdx.x = 0 blockIdx.x = 1 blockIdx.x = 2 blockIdx.x = 3
```

 With M threads/block a unique index for each thread is given by:

```
int index = threadIdx.x + blockIdx.x * M;
```

Indexing Arrays: Example

Which thread will operate on the red element?



Vector Addition with Blocks and Threads

Use the built-in variable blockDim.x for threads per block
 int index = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x;

 Combined version of add() to use parallel threads and parallel blocks

```
__global__ void add(int *a, int *b, int *c) {
   int index = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x;
   c[index] = a[index] + b[index];
}
```

• What changes need to be made in main()?

Addition with Blocks and Threads:

main() #define N (2048*2048) #define THREADS PER BLOCK 512 int main(void) { int *a, *b, *c; // host copies of a, b, c int *d a, *d b, *d c; // device copies of a, b, c int size = N * sizeof(int); // Alloc space for device copies of a, b, c cudaMalloc((void **)&d a, size); cudaMalloc((void **)&d b, size); cudaMalloc((void **)&d c, size); // Alloc space for host copies of a, b, c and setup input values a = (int *)malloc(size); random ints(a, N); b = (int *)malloc(size); random ints(b, N); c = (int *)malloc(size);

Addition with Blocks and Threads:

```
// Copy inputs to device
cudaMemcpy(d a, a, size, cudaMemcpyHostToDevice);
cudaMemcpy(d b, b, size, cudaMemcpyHostToDevice);
// Launch add() kernel on GPU
add<<<N/THREADS PER BLOCK, THREADS PER BLOCK>>>(d a, d b, d c);
// Copy result back to host
cudaMemcpy(c, d c, size, cudaMemcpyDeviceToHost);
// Cleanup
free(a); free(b); free(c);
cudaFree(d a); cudaFree(d b); cudaFree(d c);
return 0;
```

Handling Arbitrary Vector Sizes

- Typical problems are not friendly multiples of blockDim.x
- Avoid accessing beyond the end of the arrays:

```
__global___ void add(int *a, int *b, int *c, int n) {
    int index = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x;
    if (index < n)
        c[index] = a[index] + b[index];
}</pre>
```

• Update the kernel launch:

```
add << (N + M-1) / M, M>>> (d_a, d_b, d_c, N);
```

Why Bother with Threads?

- Threads seem unnecessary
 - They add a level of complexity
 - What do we gain?

- Unlike parallel blocks, threads have mechanisms to:
 - Communicate
 - Synchronize

To look closer, we need a new example...

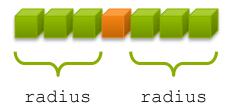
CONCEPTS Heterogeneous Computing **Blocks Threads** Indexing Shared memory __syncthreads() Asynchronous operation Handling errors Managing devices

COOPERATING THREADS

1D Stencil

- Consider applying a 1D stencil to a 1D array of elements
 - Each output element is the sum of input elements within a radius

• If radius is 3, then each output element is the sum of 7 input elements:



Implementing Within a Block

- Each thread processes one output element
 - blockDim.x elements per block

- Input elements are read several times
 - With radius 3, each input element is read seven times



Sharing Data Between Threads

 Terminology: within a block, threads share data via shared memory

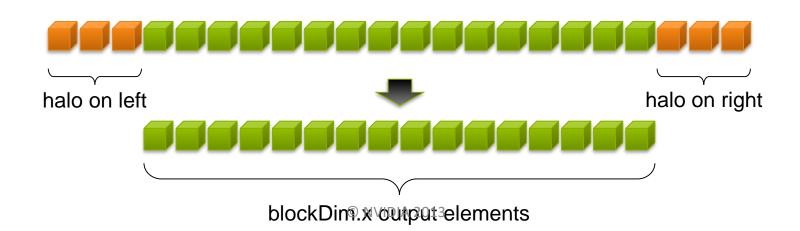
Extremely fast on-chip memory, user-managed

• Declare using shared , allocated per block

Data is not visible to threads in other blocks

Implementing With Shared Memory

- Cache data in shared memory
 - Read (blockDim.x + 2 * radius) input elements from global memory to shared memory
 - Compute blockDim.x output elements
 - Write blockDim.x output elements to global memory
 - Each block needs a halo of radius elements at each boundary



Stencil Kernel

```
global__ void stencil_ld(int *in, int *out) {
    _shared__ int temp[BLOCK_SIZE + 2 * RADIUS];
    int gindex = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x;
    int lindex = threadIdx.x + RADIUS;

// Read input elements into shared memory
temp[lindex] = in[gindex];
if (threadIdx.x < RADIUS) {
    temp[lindex - RADIUS] = in[gindex - RADIUS];
    temp[lindex + BLOCK_SIZE] =
        in[gindex + BLOCK_SIZE];
}</pre>
```

Stencil Kernel

```
// Apply the stencil
int result = 0;
for (int offset = -RADIUS ; offset <= RADIUS ; offset++)
  result += temp[lindex + offset];

// Store the result
out[gindex] = result;</pre>
```

Data Race!

- The stencil example will not work...
- Suppose thread 15 reads the halo before thread 0 has fetched it...

___syncthreads()

```
• void syncthreads();
```

- Synchronizes all threads within a block
 - Used to prevent RAW / WAR / WAW hazards

- All threads must reach the barrier
 - In conditional code, the condition must be uniform across the block

Stencil Kernel

```
global void stencil_1d(int *in, int *out) {
  shared int temp[BLOCK SIZE + 2 * RADIUS];
  int gindex = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x;
  int lindex = threadIdx.x + radius;
  // Read input elements into shared memory
  temp[lindex] = in[gindex];
  if (threadIdx.x < RADIUS) {</pre>
      temp[lindex - RADIUS] = in[gindex - RADIUS];
      temp[lindex + BLOCK SIZE] = in[gindex + BLOCK SIZE];
  // Synchronize (ensure all the data is available)
   syncthreads();
```

Stencil Kernel

```
// Apply the stencil
int result = 0;
for (int offset = -RADIUS ; offset <= RADIUS ; offset++)
    result += temp[lindex + offset];

// Store the result
out[gindex] = result;</pre>
```

Review (1 of 2)

- Launching parallel threads
 - Launch N blocks with M threads per block with kernel<<<N,M>>> (...);
 - Use blockidx.x to access block index within grid
 - Use threadIdx.x to access thread index within block

Allocate elements to threads:

```
int index = threadIdx.x + blockIdx.x * blockDim.x
```

Review (2 of 2)

- Use <u>__shared__</u> to declare a variable/array in shared memory
 - Data is shared between threads in a block
 - Not visible to threads in other blocks

- Use __syncthreads() as a barrier
 - Use to prevent data hazards

CONCEPTS

Heterogeneous Computing

Blocks

Threads

Indexing

Shared memory

__syncthreads()

Asynchronous operation

Handling errors

Managing devices

MANAGING THE DEVICE

Coordinating Host & Device

- Kernel launches are asynchronous
 - Control returns to the CPU immediately

CPU needs to synchronize before consuming the results

cudaMemcpy()

Blocks the CPU until the copy is complete
Copy begins when all preceding CUDA calls have
completed

cudaMemcpyAsync()

Asynchronous, does not block the CPU

cudaDeviceSynchro
Blocks the CPU until all preceding CUDA calls have
completed

© NVIDIA 2013

Reporting Errors

- All CUDA API calls return an error code (cudaError_t)
 - Error in the API call itself
 OR
 - Error in an earlier asynchronous operation (e.g. kernel)
- Get the error code for the last error:

```
cudaError t cudaGetLastError(void)
```

Get a string to describe the error:

```
char *cudaGetErrorString(cudaError_t)
```

```
printf("%s\n",
cudaGetErrorString(cudaGetLastError()));
```

Device Management

Application can query and select GPUs

```
cudaGetDeviceCount(int *count)
  cudaSetDevice(int device)
  cudaGetDevice(int *device)
  cudaGetDeviceProperties(cudaDeviceProp *prop, int device)
```

- Multiple threads can share a device
- A single thread can manage multiple devices cudaSetDevice(i) to select current device
 cudaMemcpy(...) for peer-to-peer copies[†]

Introduction to CUDA C/C++

- What have we learned?
 - Write and launch CUDA C/C++ kernels
 - __global___, blockIdx.x, threadIdx.x, <<<>>>
 - Manage GPU memory
 - cudaMalloc(), cudaMemcpy(), cudaFree()
 - Manage communication and synchronization
 - __shared__, __syncthreads()
 - cudaMemcpy() VS cudaMemcpyAsync(), cudaDeviceSynchronize()

Compute Capability

- The compute capability of a device describes its architecture, e.g.
 - Number of registers
 - Sizes of memories

Features & capabilities

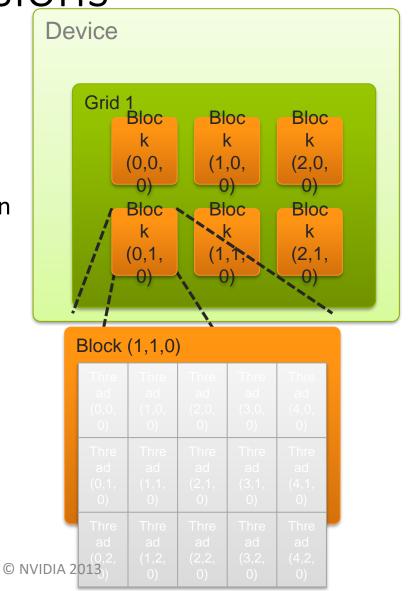
Compute Capability	Selected Features (see CUDA C Programming Guide for complete list)	Tesla models
1.0	Fundamental CUDA support	870
1.3	Double precision, improved memory accesses, atomics	10-series
2.0	Caches, fused multiply-add, 3D grids, surfaces, ECC, P2P, concurrent kernels/copies, function pointers, recursion	20-series

- The following presentations concentrate on Fermi devices
 - Compute Capability >= 2.0 NVIDIA 2013

IDs and Dimensions

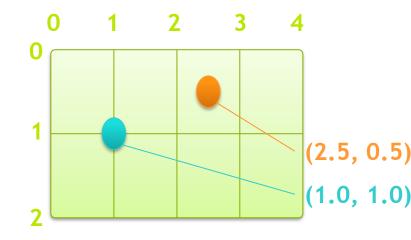
- A kernel is launched as a grid of blocks of threads
 - blockIdx and threadIdx are 3D
 - We showed only one dimension (x)

- Built-in variables:
 - threadIdx
 - blockIdx
 - blockDim
 - gridDim



Textures

- Read-only object
 - Dedicated cache
- Dedicated filtering hardware (Linear, bilinear, trilinear)



- Addressable as 1D, 2D or 3D
- Out-of-bounds address handling (Wrap, clamp)

Topics we skipped

- We skipped some details, you can learn more:
 - CUDA Programming Guide
 - CUDA Zone tools, training, webinars and more developer.nvidia.com/cuda
- Need a quick primer for later:
 - Multi-dimensional indexing
 - Textures