

# Architektur und Programmierung von Grafik- und Koprozessoren

General Purpose Programmierung auf Grafikprozessoren

Stefan Zellmann

Lehrstuhl für Informatik, Universität zu Köln

SS2019

# CUDA Kernels

# CUDA Kernels

## Spracherweiterung / Aufrufsyntax Kernels

CUDA Compiler erweitert C++ um spezielle Syntax, um Compute Kernels aufzurufen.

```
__global__ void kernel()
{
}

int main()
{
    kernel<<<num_blocks , num_threads>>>();
}
```

Kernel ist Einstiegspunkt des GPU Programms (ähnlich wie `main()` für Host).

Programmausführung kann von dort weiter verzweigen.

Globale Funktion `kernel()` wird von (*#Blöcke × #Threads pro Block*) Threads ausgeführt.

# CUDA Kernels

## 1D Grid, 1 Block, N Threads

```
--global__ void saxpy(float a, float* x, float* y)
{
    int i = threadIdx.x;
    y[i] = a * x[i] + y[i];
}

int main()
{
    ...
    saxpy<<<1, N>>>(a, x, y);
    ...
}
```

# CUDA Kernels

## 2D Grid, 1 Block, $N \times N$ Threads

```
--global__ void matrix_add(float** a, float** b, float** c)
{
    int i = threadIdx.x;
    int j = threadIdx.y;
    c[i][j] = a[i][j] + b[i][j];
}

int main()
{
    ...
    dim3 num_threads(N, N);
    matrix_add<<<1, num_threads>(a, b, c);
    ...
}
```

# CUDA Kernels

## 2D Grid unterteilt in Blöcke

```
__global__ void matrix_add(float** a, float** b, float** c)
{
    int i = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;
    int j = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;
    c[i][j] = a[i][j] + b[i][j];
}

int main()
{
    ...
    // N/32 Blöcke in x-Richtung, M/32 in y-Richtung
    dim3 threads_per_block(32, 32);
    dim3 blocks(round_up(N / threads_per_block.x),
                round_up(M / threads_per_block.y));
    matrix_add<<<blocks, threads_per_block>(a, x, y);
    ...
}
```

# CUDA Kernels

## Optimale Blockgröße

Das ermitteln der optimalen Blockgröße hängt von Registerzahl ab, die Kernel benötigt.

Übersetze Kernel mit nvcc Option -Xptxas -v:

```
ptxas info    : 0 bytes gmem
ptxas info    : Compiling entry function '_Z6kernelPfi' for 'sm_20'
ptxas info    : Function properties for _Z6kernelPfi
    0 bytes stack frame, 0 bytes spill stores, 0 bytes spill loads
ptxas info    : Used 20 registers, 44 bytes cmem[0], 36 bytes cmem[16]
```

Kepler GK110, Maxwell, Pascal: 64k 32-bit Register File, max. 255 Register pro Thread.

# CUDA Kernels

## Optimale Blockgröße

Bestimme Blockgröße mit CUDA\_Occupancy\_Calculator.xls

Click Here for detailed instructions on how to use this occupancy calculator.  
For more information on NVIDIA CUDA, visit <http://developer.nvidia.com/cuda>

Your chosen resource usage is indicated by the red triangle on the graphs. The other data points represent the range of possible block sizes, register counts, and shared memory allocation.

**Impact of Varying Block Size**

**Impact of Varying Shared Memory**

**Impact of Varying Register Count Per Thread**

**Allocated Resources**

	Per Block	Limit per SM	= Allocatable Blocks Per SM
Warp (Threads Per Block / Threads Per Warp)	4	16	16
Registers (Warp_Inst per SM due to per warp reg count)	4	32	32
Shared Memory (Bytes)	4096	32768	8

Note: SM is an abbreviation for Streaming Multiprocessor

**Maximum Thread Blocks Per Multiprocessor**

	Blocks/SM	* Warps/Block = Warps/SM
Limited by Max Warps or Max Blocks per Multiprocessor	16	16
Limited by Registers per Multiprocessor	4	4
Limited by Shared Memory per Multiprocessor	8	8

Physical Max Warps/SM = 64  
Occupancy = 32 / 64 = 50%

# CUDA Kernels

## Threads identifizieren

In CUDA Kernels stehen eingebaute Variablen

```
gridDim.{x|y|z}  
blockIdx.{x|y|z}  
blockDim.{x|y|z}  
threadIdx.{x|y|z}
```

zur Verfügung. `gridDim` gibt Anzahl der Blöcke an. Über `blockIdx` wird Block identifiziert, über `blockDim` dessen Dimensionen und über `threadIdx` der *lokale Thread Index im Block*.

Der globale Thread Index kann mittels

```
unsigned i = blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x;  
unsigned j = blockIdx.y * blockDim.y + threadIdx.y;  
unsigned k = blockIdx.z * blockDim.z + threadIdx.z;
```

ausgerechnet werden.

# CUDA Kernels

- ▶ Single Source Modell: Host Code und Kernel Code können in der gleichen Compilation Unit aufgeführt werden, teilen sich `#include` Direktiven etc.
  - ▶ vgl. "Komplizieren mit nvcc", Code wird später von CUDA Compiler aufgeteilt.
- ▶ Reduzierter C++ Sprachumfang in Kernels  
(Speicherallokation, Rekursion etc. nicht oder nur eingeschränkt unterstützt).
- ▶ Funktionen können "wiederverwendet" werden: `__host__` & `__device__` Funktionen.

# CUDA Kernels

## Funktionsannotation

```
// Function can only be used on CPU
float dot(vec3 u, vec3 v) {
    return u.x * v.x + u.y * v.y + u.z * v.z;
}

// Function can only be used on CPU
__host__ float dot(vec3 u, vec3 v) {
    return u.x * v.x + u.y * v.y + u.z * v.z;
}

// Function can only be used on GPU
__device__ float dot(vec3 u, vec3 v) {
    return u.x * v.x + u.y * v.y + u.z * v.z;
}

// Function can be used on CPU and GPU
__host__ __device__ float dot(vec3 u, vec3 v) {
    return u.x * v.x + u.y * v.y + u.z * v.z;
}
```

# CUDA Kernels

## Inlining

Herkömmlicher Funktionsaufruf (z. B. CPU)  $\Rightarrow$  Funktions-Stack, Argumente etc. werden in speziellen Registern gespeichert, werden, wenn Funktion zurückkehrt, wieder freigegeben.

GPU und notorischer Registermangel  $\Rightarrow$  Funktionen fast immer inline.

Daher schlechter bis kein Support für Rekursion auf GPUs (würde zu unkontrollierbarer Rekursionstiefe führen).

## Generelle Empfehlungen

- 1.) Vermeide Divergenz**, da Threads in Warp bei dynamischem Branching aufeinander warten.
- 2.) Koaleszierende Speicherzugriffe**: Threads sollten immer von alignierten Speicheradressen lesen.
- 3.) Wegen Speicherzugriffslatenz**: oft lohnt es sich, **Berechnungen immer wieder zu wiederholen, anstatt Ergebnisse zwischenspeichern**.
- 4.) Einmal auf der GPU**, vermeide Kommunikation mit Host und führe **möglichst viele Berechnungen in Kernel aus**.

# CUDA Runtime API

# CUDA Runtime Funktionen

Neben Kernels, die auf der GPU ausgeführt werden, steht Runtime Bibliothek zur Verfügung, die das Interface zwischen Host und Device steuert.

CUDA Runtime Funktionen haben Präfix `cuda`, z. B.  
`cudaMalloc()`, `cudaMemcpy()` etc.

# CUDA Runtime Funktionen

## Runtime Initialisierung

Runtime wird *implizit* initialisiert. Erster CUDA Funktionsaufruf initialisiert Runtime.

- ▶ Runtime erstellt *CUDA Kontext* für jede installierte, CUDA-kompatible GPU.
- ▶ JIT Compilation und Laden von Device Code in GPU Speicher bei Kontexterzeugung.
- ▶ Kontext wird von allen CPU-Threads geteilt!
- ▶ `cudaDeviceReset()` zerstört aktuellen Kontext, nächster Runtime Funktionsaufruf erstellt neuen Kontext.

# Fehlerbehandlung

Die meisten CUDA Runtime Funktionen geben Fehlercode zurück:

```
cudaError_t err = cudaGetDeviceCount(...);
if (err != cudaSuccess) {
    ...
}
```

cudaGetLastError() und cudaPeekLastError(): prüfe ob Kernel Fehler ausgelöst hat.

```
// Get last error, reset to cudaSuccess
cudaError_t err = cudaGetLastError();

// Peek last error w/o reset
cudaError_t err = cudaPeekLastError();
```

# Fehlerbehandlung

Achtung, Kernels werden *asynchron* ausgeführt. LastError bezieht sich womöglich nicht auf den richtigen Kernel ⇒ füge Synchronisation / Barrier ein:

```
// Call kernel
kernel<<<1,N>>>(params);

// Errors due to invalid kernel configuration (<<<...>>>)
cudaError_t err1 = cudaGetLastError();

// Kernel errors (e.g. out-of-bounds memory access)
cudaError_t err = cudaDeviceSynchronize();
```

Derartig synchronisierte Kernels laufen nicht mehr asynchron. Fehlerbehandlung sollte nur im Debug Mode durchgeführt werden.

cudaDeviceSynchronize() ist generelles Synchronisationsprimitiv (falls Applikation Synchronisation erfordert).

# Globaler Speicher

## cudaMalloc und cudaFree

- ▶ Wie in C/C++ muss DDR Speicher reserviert und später wieder freigegeben werden.
- ▶ *Device Zeiger*: deklariere C-style raw pointer, weise mit cudaMalloc Adresse aus GPU Adressraum zu. Dieser Pointer steht auf dem Host zur Verfügung, kann aber nur auf dem Device dereferenziert werden.

```
int* d_pointer;  
constexpr int N = 32;  
cudaMalloc(&d_pointer, sizeof(int) * N);  
...  
cudaFree(d_pointer);
```

# Speichertransfers

- ▶ Bidirektionale Speichertransfers zwischen Host / Device (VRAM) und Speichertransfers zwischen VRAM Speicherbereichen: `cudaMemcpy()`.
- ▶ Aufruf Semantik wie ANSI-C `memcpy`, mit viertem Parameter, der Richtung angibt.
  - ▶ `enum cudaMemcpyKind: cudaMemcpyHostToHost` (wie `memcpy()`), `cudaMemcpyHostToDevice`,  
`cudaMemcpyDeviceToHost`, `cudaMemcpyDeviceToDevice`.
- ▶ VRAM wird mit Device Zeiger referenziert.

```
int h_array = { 0, 1, 2, 3, 4 };  
int* d_array;  
cudaMalloc(&d_array, sizeof(int) * 5);  
cudaMemcpy(d_array, h_array, sizeof(int) * 5,  
          cudaMemcpyHostToDevice);
```

# Speichertransfers

## CUDA Saxpy

(1/2)

```
--global__ void saxpy(float a, float* x, float* y)
{
    int i = threadIdx.x;
    y[i] = a * x[i] + y[i];
}

int main()
{
    constexpr int N = ..;
    float a;
    float *h_x, *h_y;
    // ... init a, h_x, and h_y

    float *d_x, *d_y;
    size_t S = N * sizeof(float);
    cudaMalloc(&d_x, S);
    cudaMalloc(&d_y, S);
```

# Speichertransfers

## CUDA Saxpy (2/2)

```
...  
  
cudaMemcpy(d_x, h_x, S, cudaMemcpyHostToDevice);  
cudaMemcpy(d_y, h_y, S, cudaMemcpyHostToDevice);  
  
saxpy<<<1, N>>>(a, d_x, d_y);  
  
// read back result  
cudaMemcpy(h_y, d_y, S, cudaMemcpyDeviceToHost);  
  
cudaFree(d_x); cudaFree(d_y);  
  
...  
}
```

## Shared Memory

- ▶ Steht limitiert (16 kb, 64 kb etc.) allen gemeinsam ausgeführten Threads auf SM zur Verfügung.
- ▶ Keine direkte Adressierung via Zeiger, sondern spezielle Syntax in Kernel (CUDA Keyword `_shared_`).
- ▶ Zwei Arten von Allokation: *statisch* und *dynamisch*.

# Shared Memory

## Statische Allokation

```
--global__ void kernel(int* data)
{
    // Static size shared memory
    __shared__ int shared_ints[64];

    // Access with local thread ID
    shared_ints[threadIdx.x]
        = data[blockIdx.x * blockDim.x + threadIdx.x];

    // Access to shared memory must be synchronized
    __syncthreads();

    // Now access low-latency memory
    ...
}
```

# Shared Memory

## Dynamische Allokation

```
--global__ void kernel(int* data)
{
    // Shared memory, don't specify size
    __shared__ int shared_ints[];
}

void call_kernel() {
    // Specify variable shared memory size
    // when calling kernel (must still adhere
    // to platform limits!)
    kernel<<<
        num_blocks,
        threads_per_blocks,
        shared_memory_size // <<<
    >>>(data);
}
```

# Shared Memory

- ▶ Shared Memory lohnt sich, wenn Threads aus einer Warp häufig auf Daten der anderen Threads in der Warp zugreifen.
- ▶ Je nach Architektur globaler Speicher gecached ⇒ für trivialparallele Applikationen mit einfachen Speicherzugriffsmustern lohnt sich Shared Memory u. Umst. nicht.
- ▶ Matrix Operationen (z. B. DGEMM) profitieren eher von Shared Memory
  - ▶ Kopiere *Block* in Shared Memory und bearbeite lokal.

# Shared Memory

## Matrix Multiplikation mit Shared Memory

$C = A \times B$  (vgl. NVIDIA Programming Guide.)

```
int row = threadIdx.y, col = threadIdx.x;
float cv = 0.0f;
for (int m = 0; m < (A.width / BLOCK_SIZE); ++m) {
    Matrix Asub = GetSubMatrix(A, blockIdx.x, m);
    Matrix Bsub = GetSubMatrix(B, m, blockIdx.y);

    __shared__ float As[BLOCK_SIZE][BLOCK_SIZE];
    __shared__ float Bs[BLOCK_SIZE][BLOCK_SIZE];
    As[row][col] = Asub[row][col];
    Bs[row][col] = Bsub[row][col];
    __syncthreads();

    for (int e = 0; e < BLOCK_SIZE; ++e)
        cv += As[row][e] * Bs[e][col];
    __syncthreads();
}
C[row][col] = cv;
```

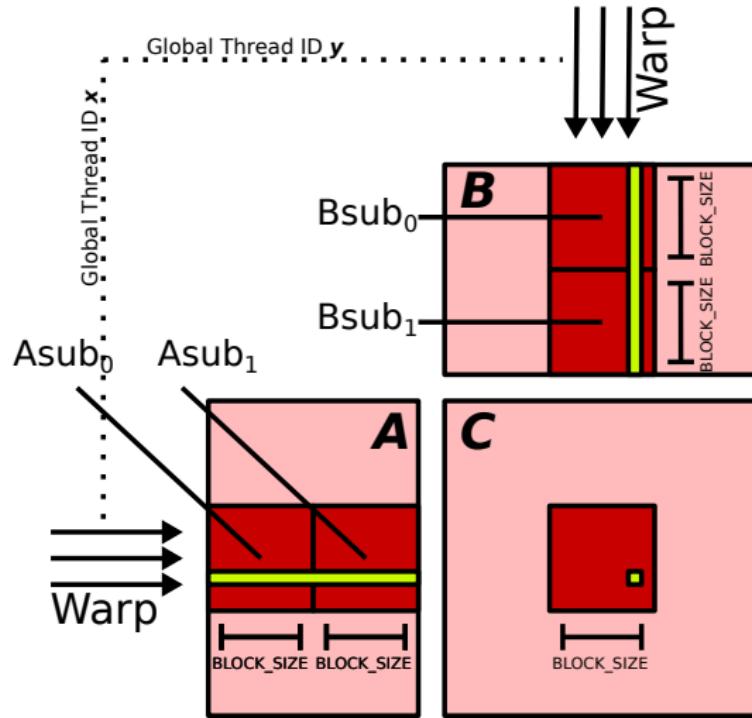
# Shared Memory

## Matrix Multiplikation mit Shared Memory

- ▶ 2D Grid,  $\text{Idx.x}$  für Zeile in Matrix A,  $\text{Idx.y}$  für Spalte in Matrix B.
- ▶ Iteriere über *Blockgröße*, kopiere Submatrizen für ganzen Block in Shared Memory.
- ▶ Skalarproduktionoperation wird von jedem Thread in Shared Memory durchgeführt.
- ▶ Vor und nach Skalarprodukt müssen Threads synchronisiert werden, damit nicht schon andere Threads aus Warp anderen Block in Shared Memory laden.

# Shared Memory

## Matrix Multiplikation mit Shared Memory



# Texturspeicher

- ▶ Read-Only Speicherbereich.
- ▶ Dedizierter Cache nur für Texturen.
- ▶ Dedizierte Hardware für Filtering (lineare Interpolation).
- ▶ Texturspeicher nicht direkt adressierbar, Verwaltung über spezielle Texturobjekte.

# Texturspeicher

- ▶ Seit Nvidia Kepler Architektur (2012): Bindless Texturen und Texture Objects
- ▶ Texturen können relativ flexibel erzeugt werden und müssen nicht mehr explizit an Texture Units gebunden werden.
  - ▶ Vorher: fixe Anzahl an Texturen im Programm.
- ▶ Texturspeicher ist nicht direkt adressierbar (keine Zeiger), stattdessen Zugriffsobjekt.
  - ▶ IHVs halten Organisation des Texturspeichers geheim.

# Texturspeicher

## Texture Objects

Erzeuge Texture Object in Host Code:

```
cudaTextureObject_t obj;
cudaCreateTextureObject(&obj, ...);
```

Dedizierte Texturzugriffsfunktionen in Kernel:

```
--global__ void kernel(cudaTextureObject_t obj1D,
                      cudaTextureObject_t obj2D,
                      cudaTextureObject_t obj3D)
{
    float t1 = tex1D(obj1D, 0.5f);
    float t2 = tex2D(obj2D, make_float2(0.3f, 0.4f));
    float t3 = tex3D(obj3D,
                     make_float3(0.3f, 0.4f, 0.5f));
}
```

⇒ man kann Texturen nicht direkt adressieren.

# Texturspeicher

## Konfiguration von Texture Objects

Beim Erzeugen von Texture Objects legt man u. a. fest,

- ▶ welche Dimensionalität die Textur hat (1D, 2D, 3D),
- ▶ welchen Datentyp die gespeicherten Texel haben,
- ▶ wie interpoliert wird (nächster Nachbar; linear),
- ▶ ob Koordinaten normalisiert sind [0..1) oder nicht [0..*Width*),
- ▶ sowie den Wrap Modus:
  - ▶ Clamp
  - ▶ Wrap
  - ▶ Mirror
  - ▶ Border