

Zentrum für Informationsdienste und Hochleistungsrechnen (ZIH)

Profilmodul Forschungsprojekt Grundlagen INF-PM-FPG

Innovative Spracherweiterungen für Beschleunigerkarten am Beispiel von SYCL, HC, HIP und CUDA: Untersuchung zu Nutzbarkeit und Performance

Jan Stephan

Betreuender Hochschullehrer: Prof. Dr. Wolfgang E. Nagel

Betreuer: Dr.-Ing. Bernd Trenkler

Matthias Werner, M.Sc.



Gliederung

- Einleitung
 - Motivation
 - Ziel
- Funktionaler Vergleich
 - Anforderungen
 - CUDA
 - HIP
 - HC
 - SYCL
- Benchmark-Ergebnisse
 - NVIDIA-GPUs
 - AMD-GPUs
 - Übergreifender Vergleich
- Fazit & Ausblick





Motivation

- NVIDIA CUDA ist dominante GPGPU-Plattform
 - TOP500 (November 2018): fünf der ersten zehn Plätze
 - TOP500 (November 2018): insgesamt 126 Mal
- Wenig Konkurrenz
 - TOP500 (November 2018): 30 Mal Intel Xeon Phi, kein AMD
 - verfügbare OpenCL-Unterstützung veraltet (OpenCL 1.2 von 2011)
- Neue Technologien:
 - AMD: HC & HIP als Teil von ROCm (Radeon Open Compute, 2016)
 - Khronos: SYCL (2014)





Ziel

- Analyse und Vergleich der Programmiermodelle
- Performance-Benchmarks auf AMD- und NVIDIA-GPUs
- Empfehlungen für den zukünftigen Einsatz





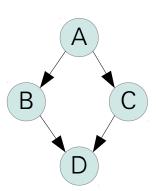
Funktionaler Vergleich





Anforderungen

- Datensicht (nach M. Wong [1])
 - Datenbewegung
 - Explizit oder implizit?
 - Datenanordnung
 - Gekapselt?
 - Datenaffinität
 - Zuordnung zu bestimmter GPU
 - Datenlokalität
 - Nutzung der Speicherhierarchie
- Aufgabensicht
 - Aufgabengraphen







CUDA - Einführung

- Single-source
- API: C
- Kernelsprache: C++-Dialekt
- Ausführung auf NVIDIA-GPUs möglich





CUDA - Ausführungsmodell

- Threads sind kleinste Ausführungseinheit
- Warps bestehen aus 32 Threads, die synchron ausgeführt werden
 - Kommunikation über Intrinsiken
- Blocks bestehen aus bis zu 1.024 Threads
 - Ausführung auf einem Multiprozessor
 - Kommunikation über shared memory
 - Synchronisation über Barrieren
- Grid besteht aus allen Blocks
 - Kommunikation über global memory





CUDA - Datenbewegung

Explizite Datenbewegung

Implizite Datenbewegung (CUDA 6)

```
auto buf = static_cast<float*>(nullptr);
cudaMallocManaged(&buf, num_elems * sizeof(float));
```

Implizite Datenbewegung (CUDA 8, Pascal)

```
auto buf = new float[num_elems];
```





CUDA - Datenanordnung

- GPU-Speicheranordnung entspricht CPU-Speicheranordnung
 - Programmierer muss effiziente Anordnung / Zugriffe sicherstellen
- Ausnahmen
 - zwei-/dreidimensionale Arrays (cudaMallocPitch / cudaMalloc3D)
 - Textur-Caches (cudaMallocArray)





CUDA - Datenaffinität

- Explizite Bewegung: Genau eine aktive GPU
- GPU-Wechsel erfolgt manuell (cudaSetDevice)

```
cudaSetDevice(0);
cudaMemcpy(..., cudaMemcpyHostToDevice); // Ziel: GPU #0
cudaSetDevice(1);
cudaMemcpy(..., cudaMemcpyHostToDevice); // Ziel: GPU #1
```

- Implizite Bewegung (vor Kepler): wie explizite Bewegung
- Implizite Bewegung (ab Kepler): Speicher auf allen GPUs sichtbar





CUDA - Datenlokalität

- Mehrere Ebenen der Speicherhierarchie
 - Global memory: Hauptspeicher der GPU, für alle Multiprozessoren sichtbar
 - Zugriff über L1- und L2-Caches
 - Constant memory: Hauptspeicher, spezieller Cache
 - Textur-Caches
 - Shared memory: Programmierbarer L1-Cache
 - Register
 - Local memory: "versteckter" Hauptspeicher





CUDA - Aufgabengraphen

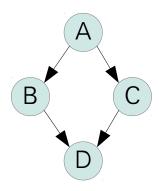
Herkömmlich: CUDA Streams und Events

```
A<<<..., stream1>>>();
cudaEventRecord(eventA, stream1);

B<<<..., stream1>>>();

cudaStreamWaitEvent(stream2, eventA);
C<<<..., stream2>>>();
cudaEventRecord(eventC, stream2);

cudaStreamWaitEvent(stream1, eventC);
D<<<..., stream1>>>();
```





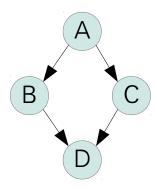


CUDA - Aufgabengraphen

Neu (CUDA 10): CUDA Graphs

```
cudaGraphCreate(&graph);
```

```
cudaGraphAddNode(graph, A, {}, ...);
cudaGraphAddNode(graph, B, {A}, ...);
cudaGraphAddNode(graph, C, {A}, ...);
cudaGraphAddNode(graph, D, {B, C}, ...);
cudaGraphInstantiate(&instance, graph);
cudaGraphLaunch(instance, stream);
```







HIP - Einführung

- Heterogeneous-Computing Interface for Portability
- CUDA-Klon
 - API: cudaCmd wird zu hipCmd
 - Kernelsprache weitestgehend identisch
- Ausführung auf AMD- und NVIDIA-GPUs möglich





HIP - Unterschiede zu CUDA

- CUDAs Konzepte gelten grundsätzlich auch hier
- Keine implizite Datenbewegung (hipMallocManaged)
- Keine optimierte Datenanordnung (hipMallocPitch / hipArrays)
- Eingeschränkter Textur-Cache
- Keine HIP Graphs





HC – Einführung

- Heterogeneous Compute
- Basiert auf Microsofts C++AMP
- Single-source
- API: C++
- Kernelsprache: C++-Dialekt
- Ausführung auf AMD-GPUs möglich





HC - Ausführungsmodell

- Threads sind kleinste Ausführungseinheit
- Wavefronts bestehen aus 64 Threads, die synchron ausgeführt werden
 - Kommunikation über Intrinsiken.
- Tiles bestehen aus bis zu 1.024 Threads
 - Ausführung auf einem Multiprozessor
 - Kommunikation über tile static memory
 - Synchronisation über Barrieren
- Keine Entsprechung zu CUDAs Grid
 - Anzahl der Tiles wird durch globale Problemgröße bestimmt





HC - Datenbewegung

Explizite Datenbewegung

```
auto host buf = std::vector<float>{};
host buf.resize(num elems);
auto dev_buf = hc::array<float, 1>{hc::extent<1>{num_elems}};
hc::copy(std::begin(host buf), dev buf);
Implizite Datenbewegung (hc::array)
auto host buf = std::vector<float>{};
host_buf.resize(num_elems);
auto dev_buf = hc::array<float, 1>{hc::extent<1>{num_elems},
                                    std::begin(host buf)};
Implizite Datenbewegung (hc::array_view)
auto host buf = std::vector<float>{};
host buf.resize(num elems);
auto view = hc::array view<float, 1>{hc::extent<1>{num elems},
                                      host buf};
```



Zentrum für Informationsdienste

und Hochleistungsrechnen

HC - Datenanordnung

- GPU-Speicheranordnung vor Programmierer verborgen
 - hc::array und hc::array_view k\u00f6nnen bis zu drei Dimensionen abdecken
 - Zugriff auf Elemente über spezielle Datenstruktur hc::index
 - API unterscheidet zwischen Zeiger und linearisiertem Zeiger





HC - Datenaffinität

- Explizite Bewegung: hc::array ist immer an bestimmte GPU gebunden
 - Bei fehlender Angabe entscheidet die Laufzeitumgebung

```
auto gpu0 = ...;
auto gpu0_view = gpu0.get_default_view();
auto gpu1_view = gpu1.get_default_view();
auto a = hc::array<float, 1>{..., gpu0_view};
auto b = hc::array<float, 1>{..., gpu1_view};
hc::copy(a, b); // Quelle: GPU #0, Ziel: GPU #1
```

- Implizite Bewegung (array_view): keine GPU-Zuordnung
 - Kopien zwischen GPUs grundsätzlich versteckt





HC - Datenlokalität

- Zwei Ebenen der Speicherhierarchie
 - Global memory: Hauptspeicher der GPU, für alle Multiprozessoren sichtbar
 - Tile static memory: Programmierbarer Multiprozessor-Cache





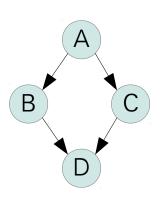
HC - Aufgabengraphen

- hc::accelerator_view ist logische Sicht auf GPU
 - Mehrere parallele accelerator_views pro GPU möglich
 - Synchronisation zwischen verschiedenen accelerator_views über completion_future-Objekte
 - Entsprechen std::future, erweitert um then-Methode
 - Nachteil: then nur einmal ausführbar

```
auto futureA = hc::parallel_for_each(view0, /* A */);
auto futureB = hc::parallel_for_each(view0, /* B */);

auto futureC = hc::completion_future{};
futureA.then([&]() {
    futureC = hc::parallel_for_each(view1, /* C */);
});

futureC.then([&]() {
    hc::parallel_for_each(view0, /* D */);
}
```







SYCL - Einführung

- Ursprünglich Compiler-Erweiterung für PlayStation3-Systeme
- Single-source; API und Kernelsprache kompatibel zum C++-Standard
 - Kernelsprache ohne dynamische Polymorphie
- Hardware-Unterstützung abhängig von konkreter Implementierung
 - ComputeCpp: Automotive, Embedded, Intel-CPUs, Intel-GPUs, NVIDIA-GPUs (experimentell)
 - triSYCL: CPUs, Xilinx-FPGAs (experimentell)
 - Intel-Prototyp: Intel-CPUs, Intel-GPUs





SYCL - Ausführungsmodell

- Work-items sind kleinste Ausführungseinheit
- Keine Entsprechung zu Warps / Wavefronts
- Work-groups bestehen aus mehreren Work-items
 - Kommunikation über *local memory*
 - Synchronisation über Barrieren
- Keine Entsprechung zu CUDAs Grid
 - Anzahl der Work-groups wird durch globale Problemgröße bestimmt





SYCL - Datenbewegung

Explizite Datenbewegung

```
auto host buf = std::vector<float>{};
host buf.resize(num elems);
auto dev buf = cl::sycl::buffer<float>{cl::sycl::range<1>{num elems}};
queue.submit([&](cl::sycl::handler& cgh) {
  auto acc = dev_buf.get_access<cl::sycl::access::mode::discard_write>();
  cgh.copy(host_buf.data(), acc);
});
Implizite Datenbewegung
```

```
auto host buf = std::vector<float>{};
host buf.resize(num elems);
auto dev buf = cl::sycl::buffer<float>{host buf.data(),
                                       cl::sycl::range<1>{num elems}};
```





SYCL - Datenanordnung

- GPU-Speicheranordnung vor Programmierer verborgen
 - Zeigerklassen sind implementation defined
 - SYCL umfasst neben cl::sycl::buffer auch cl::sycl::image





SYCL - Datenaffinität

- cl::sycl::buffer und cl::sycl::image sind auf allen vorhandenen Devices sichtbar
- Objekte kapseln unter Umständen mehrere Speicherreservierungen
- Abhängigkeiten werden von Laufzeitumgebung erkannt und synchronisiert
- Programmierer kann atomare Zugriffe angeben





SYCL - Datenlokalität

- Vier Ebenen der Speicherhierarchie
 - Global memory: Hauptspeicher des Devices, für alle work-items sichtbar
 - Constant memory: nur lesbarer Speicher, für alle work-items sichtbar
 - Local memory: work-group-lokaler Speicher, sichtbar für work-items einer work-group
 - Private memory: Speicher eines einzelnen work-items

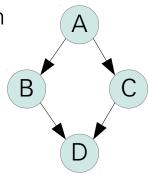




SYCL - Aufgabengraphen

- Inhärentes Prinzip des SYCL-Standards
- Alle Kernel werden grundsätzlich asynchron ausgeführt
- SYCL-Laufzeitumgebung erkennt und serialisiert Abhängigkeiten

```
queue.submit(/* A */);
queue.submit(/* B */);
queue.submit(/* C */);
queue.submit(/* D */);
```







Zusammenfassung

	CUDA	HIP	НС	SYCL
Datenbewegung	explizit, implizit	Explizit	explizit, implizit	explizit, implizit
1D-Anordnung	Zeiger	Zeiger	gekapselt	gekapselt
2D-Anordnung	Zeiger, optimiert	fehlt	gekapselt	gekapselt
3D-Anordnung	Zeiger, optimiert	Zeiger, optimiert	gekapselt	gekapselt
TexAnordnung	gekapselt	gekapselt	fehlt	gekapselt
Datenaffinität	explizit, implizit	explizit	implizit	implizit
Datenlokalität	globaler Speicher, lokaler Speicher, programmierbare Caches	globaler Speicher, lokaler Speicher, programmierbare Caches	globaler Speicher, lokaler Speicher	globaler Speicher, lokaler Speicher
Aufgabengraph	Asynchronität, Graph-API	Asynchronität	Asynchronität (eingeschränkt)	automatisch





Graph-API

Benchmark-Ergebnisse





Verwendete Hard- und Software (NVIDIA)

- NVIDIA: Taurus-gpu2-Partition
 - SCS5-Umgebung
 - Tesla K20x (ECC aktiviert)
 - CUDA/10.0.130
 - GCC/7.3.0-2.30
 - HIP: Version 1.5.19061, ROCm-GitHub-Repository
 - SYCL: ComputeCpp 1.0.5 für Ubuntu 14.04
- Compiler-Flags

```
nvcc -std=c++14 -03 -gencode arch=compute_35,code=sm_35
hipcc -std=c++14 -03 -gencode arch=compute_35,code=sm_35
compute++ -std=c++17 -03 -sycl-driver -sycl-target ptx64
```





Verwendete Hard- und Software (AMD)

- AMD: separater Rechner
 - CPU: AMD Ryzen Threadripper 1950X
 - GPU: AMD Radeon RX Vega 64
 - 64 Multiprozessoren
 - 64 Kerne pro Multiprozessor (insgesamt 4.096)
 - 1.536 MHz Maximaltakt
 - 8 GiB HBM2-Speicher
 - Speicherbusbreite: 2.048 bit
 - Speicherbandbreite: 483,3 GiB/s
 - Speichertakt: 945 MHz
 - kein ECC
- Compiler-Flags und GPU-Einstellungen (ROCm 2.1.96)

```
hcc `hcc-config --cxxflags --ldflags` -03 std=c++17 -amdgpu-target=gfx900
```

```
hipcc -03 -std=c++17
```





Reduction-Benchmark

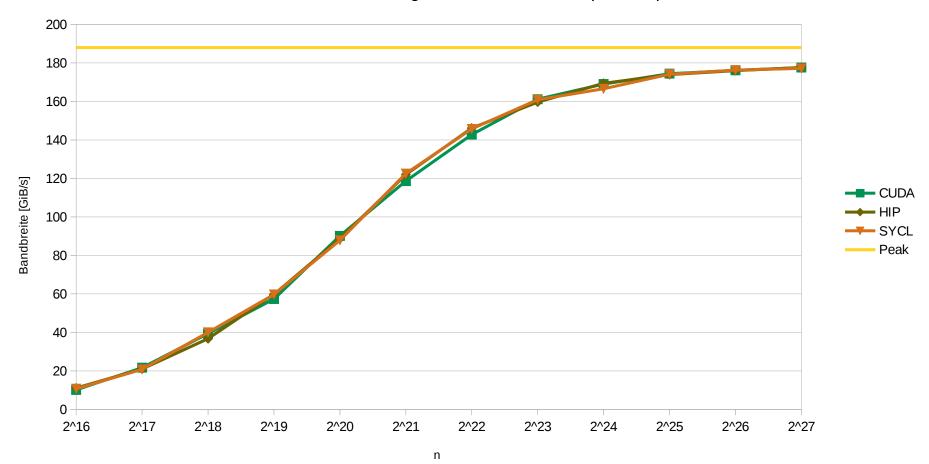
- Reduction: memory-bound
 - Additionsreduktion (ganze Zahlen)
 - 1. Stufe: grid-stride loop
 - n Elemente werden auf x Blöcke mit jeweils p Threads verteilt
 - Jeder Thread führt Reduktion y = n/p-Mal aus
 - Bedingungen: n ist Vielfaches von p und y Vielfaches von x
 - 2. Stufe: blockweise Reduktion
 - Threads laden Ergebnis der ersten Stufe in lokalen Speicher
 - Hälfte der Threads führt Reduktion auf jeweils einem Elementepaar aus usw.
 - Ziel: ein Ergebnis pro Block
 - Erneuter Aufruf des Kernels mit x/2 Threads berechnet Gesamtergebnis





Reduction-Benchmark: NVIDIA

K20x - Reduction - 32 bit Integer - acht 256er-Blöcke pro Multiprozessor

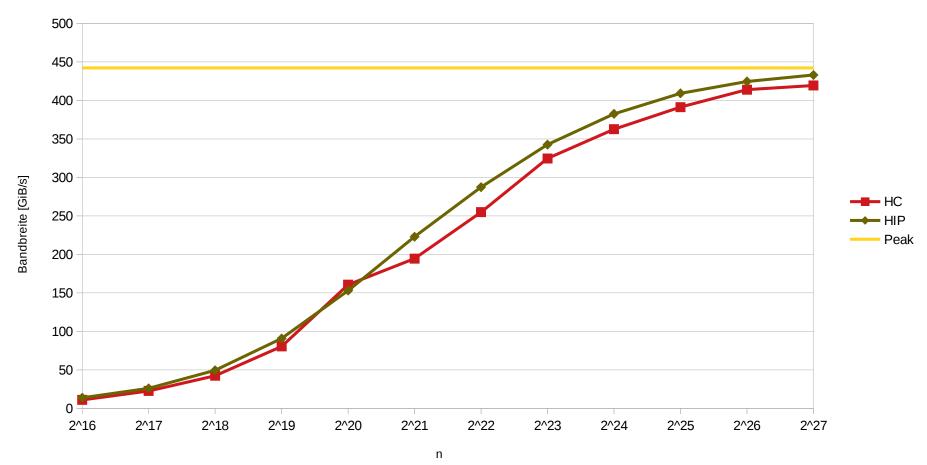






Reduction-Benchmark: AMD

AMD - Reduction - zwei 256er-Tiles pro Multiprozessor







N-Body-Benchmark

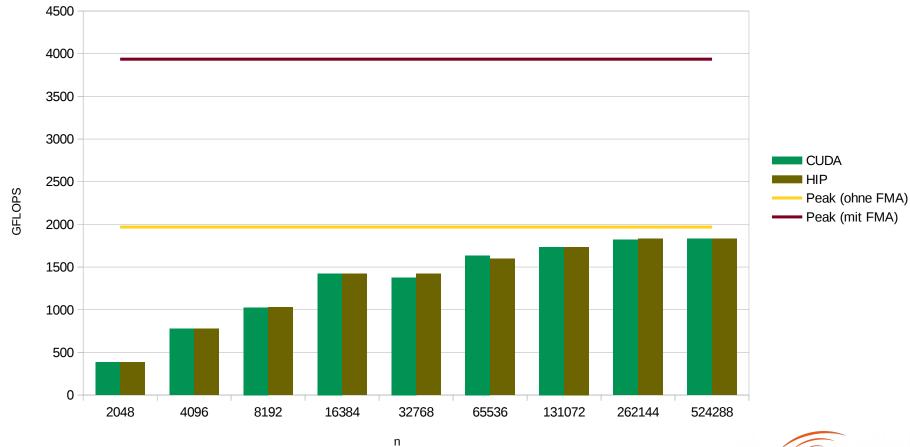
- N-Body: compute-bound
 - O(n²)-Komplexität
 - 20 FLOPs pro Interaktion
 - Zehn Zeitschritte
 - Implementierung nach Nyland et al. [2]
- Separater Vergleich zwischen CUDA und SYCL erforderlich
 - ComputeCpps Implementierung unterstützt zur Zeit die rsqrt-Funktion nicht
 - Q_rsqrt aus Quake 3 Arena für diesen Benchmark übernommen





K20x - N-Body

32 bit Float - Ausrollfaktor 64, Blockgröße 512

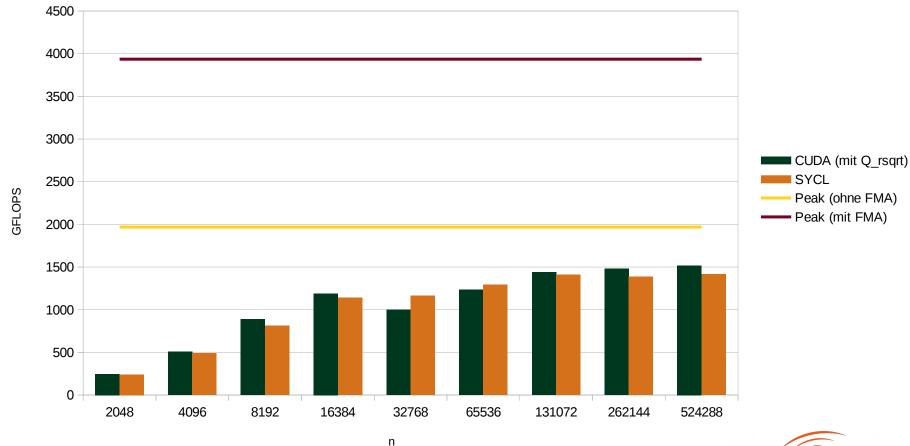






K20x - N-Body

32 bit Float - Ausrollfaktor 64, Blockgröße 512

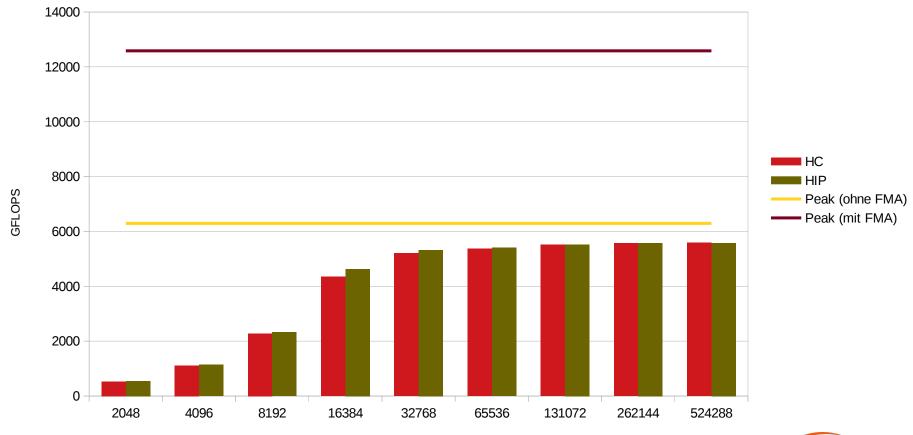






Vega 64 - N-Body

Ausrollfaktor 8, Blockgröße 256

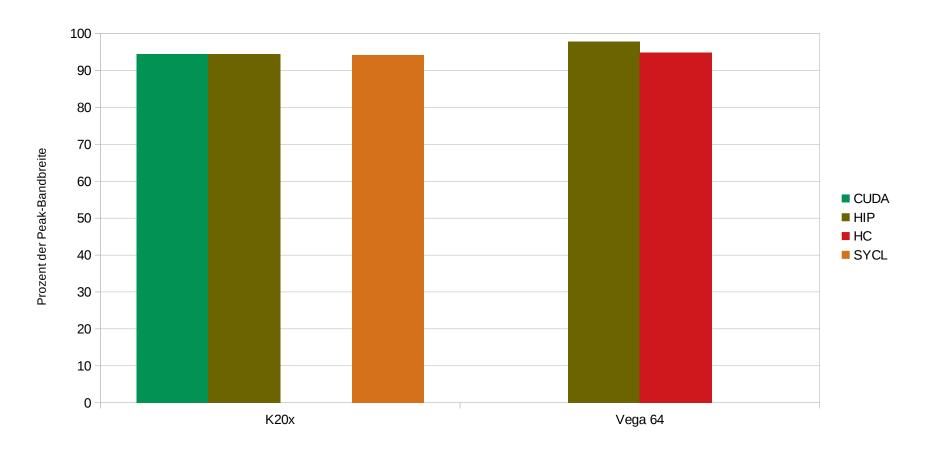






n

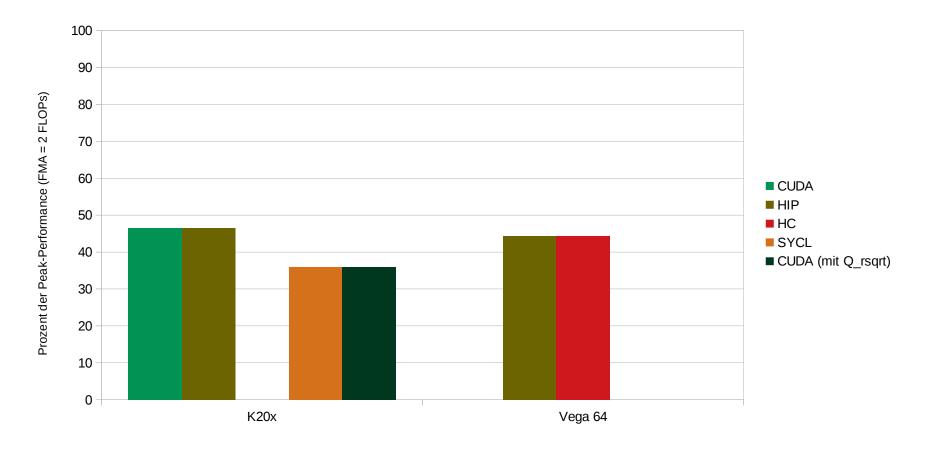
Leistungsvergleich – Bandbreite







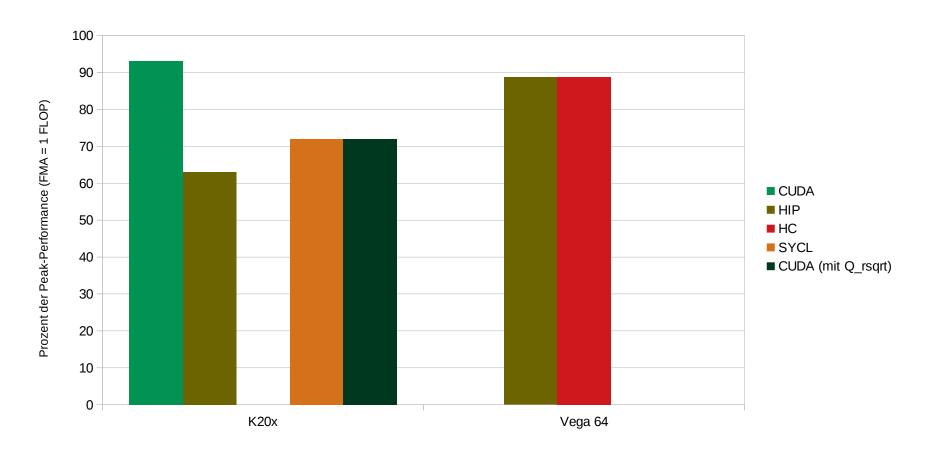
Leistungsvergleich - FLOPS







Leistungsvergleich - FLOPS







Fazit und Ausblick





Fazit

- Spracherweiterungen verfügen über ähnlichen Feature-Umfang
 - Nachteil HC: beschränkte Graph-Fähigkeiten
- Auf derselben Hardware gibt es nahezu keine Performance-Unterschiede
 - AMD: HC generell etwas schlechter als HIP
- Plattformübergreifend ebenfalls geringe Performance-Unterschiede





Empfehlungen

- CUDA nahezu alternativlos
 - Ausgereiftes und umfangreiches Ökosystem
 - Zur Zeit die beste Wahl
- SYCL ist vielversprechender Wettbewerber
 - Voraussetzung: bessere Hard- und Software-Unterstützung
 - Sollte weiter beobachtet werden
- HC bietet gegenüber HIP lediglich ein modernes C++-Interface
 - HIP besser portierbar
- HIP als Ersatz für CUDA möglich
 - Besser portierbar
 - Es fehlen weiterhin wichtige Features





Ausblick

- Untersuchung des Multi-GPU-Verhaltens
 - Peer-to-Peer
 - Remote direct memory access
- Vergleich der vorhandenen Ökosysteme
- Analyse von SYCLs Performance-Portabilität
 - Lauffähig auf CPUs, GPUs, FPGAs
- Ausgang des Rechtsstreits Oracle vs. Google
 - Darf man APIs klonen?





Vielen Dank!





Quellen

- [1] Wong, Michael: *The Future Direction of C++ and the Four Horsemen of Heterogeneous Computing*. Vortrag, November 2018. https://www.youtube.com/watch?v=7Y3-pV_b-1U, zuletzt abgerufen am 25. Januar 2019
- [2] Nyland, Lars; Harris, Mark; Prins, Jan: Fast N-Body Simulation with CUDA. In: Nguyen, Hubert (Hrsg.): GPU Gems 3. Erste Auflage. Addison-Wesley, August 2007, Kapitel 31, S. 677-696

ComputeCpp CE – Overview. 2019. – https://developer.codeplay.com/computecppce/latest/overview, zuletzt abgerufen am 10. Februar 2019

C++AMP: Language and Programming Model – Version 1.0. August 2012.

CUDA C Programming Guide. Oktober 2018. – https://docs.nvidia.com/cuda/cuda-c-programming-guide/index.html, zuletzt abgerufen am 26. Januar 2019

HC API: Moving Beyond C++AMP for Accelerated GPU Computing. Dezember 2017 – https://scchan.github.io/hcc/index.html, zuletzt abgerufen am 03. Februar 2019





Quellen

Intel Project for LLVM technology. Januar 2019. – https://github.com/intel/llvm/tree/sycl, zuletzt abgerufen am 10. Februar 2019

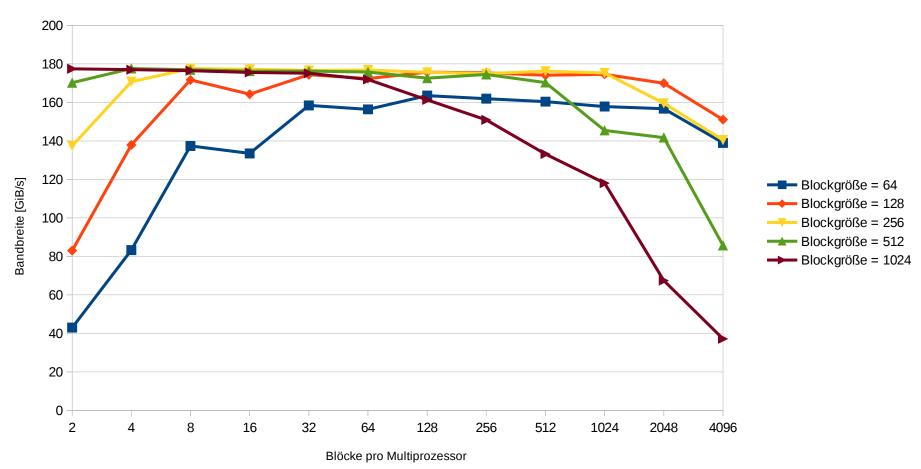
TOP500.org: *November 2018 | TOP500 Supercomputer Sites*. November 2018 – https://www.top500.org/lists/2018/11, zuletzt abgerufen am 18. Januar 2019

triSYCL. Dezember 2018. – https://github.com/triSYCL/triSYCL, zuletzt abgerufen am 10. Februar 2019













Reduction-Benchmark: AMD



