$\label{eq:problem} Pflichtenheft\\ Helmholtz-Zentrum\ Dresden-Rossendorf$

Digital Signal Processing

Eine Cuda Implementierung des Levenberg-Marquardt Algorithmus zu Auswertung von Messdaten für die Positron Annihilations Spektroskopie.

Fabian Jung Mat.Nr.: 3755341 Diplom Informatik Nico Wehmeyer Mat.Nr.: 3658043 Diplom Informatik Richard Pfeifer Mat.Nr.: 2922220 Promotion Physik

Inhaltsverzeichnis

1	Opt	ierungsalgorithmus			
2	Speichertransfer zwischen Host und Device 2.1 Grobgliederung				
	2.2	Aufgaben	•		
3	Hos				
	3.1	Inforderung			
	3.2	Iauptbestandteile			
		$.2.1 Ringpuffer-Klasse \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ . \ $			
		.2.2 Erzeuger-Klasse			
		.2.3 Verbraucher			
	3.3	Tasks			

1 Optimierungsalgorithmus

• Aufgabe

Der Algorithmus soll die gemessenen Daten näherungsweise als Funktion interpretieren. (Die Daten sind gleichmäßig über die Zeit verteilt und repräsentieren die Funktionswerte.)

Anschließend sollen der Anfangs-, End- und Maximalwert der Funktion bestimmt werden.

• Implementierungsschritte

- Levenberg-Marquardt-Algorithmus
- double zu short int konvertieren (betrifft Messdaten)
- kernel-Methode (statt main)
- Speicher der Grafikkarte nutzen (statt malloc)
- Cuda Array nutzen (statt Array)
- Berechnung von Anfangs- und Endfunktionswerten (ggf. mitteln)
- Rückgabe der Ergebnisdaten
- ggf. kernel zu sub-kernel parallelisieren
- ggf. andere Fit-Funktion (z. B. e^{-x^2} mit entsprechenden Parametern) verwenden oder Daten vor Bestimmung der quadratischen Funktion trimmen

2 Speichertransfer zwischen Host und Device

2.1 Grobgliederung

Die Eingangsdaten werden aus einem Ringpuffer gelesen. Die Ergebnisse werden zunächst in einem Ringpuffer zwischengespeichert und dann in eine Datei geschrieben. Jeder Node erhält seinen eigenen Thread, der die Daten aus dem Eingangspuffer auf die Grafikkarte kopieren. Das Schreiben in die Datei wird ebenfalls von einem eigenen Thread erledigt. Damit es nicht zu Lese- oder Schreibkonflikten kommt, werden die Puffer durch Semaphoren geschützt. Um die einzelnen Nodes zu verwalten wird eine Klasse implementiert, deren Objekte jeweils einen der 4 Nodes der GPU verwalten.

2.2 Aufgaben

- Initialisierungscode schreiben
 - Auslesen der Systemdetails mit cudaDeviceProps
 - Objekte für jeden Node erstellen
 - die einzelnen Threads starten
- Node Klasse
 - Attribute
 - * Device Pointer
 - * Referenz auf Ringpuffer für Eingang
 - * Referenz auf Ringpuffer für Ausgang
 - * finish
 - · Variable die vom Host gesetzt werden kann um anzuzeigen, dass keine neuen Daten mehr folgen
 - Konstruktor/Destruktor
 - Methoden
 - * stop (public)
 - · Host beendet den Thread evt. auch im Destruktor implementiert
 - * run (public)
 - · Wird als eigener Thread gestartet
 - * copyToDevice (private)
 - * getResults (private)
- Speichertransfer Host -> Device
 - In Methode copyToDevice

- Textur Referenz anlegen (im File scope)
- Texturobjekt initialisieren
- Daten in Textur kopieren
- Anschließend Kernel starten
- Speichertransfer Device -> Host
 - Ende des Kernels abwarten
 - cudaMemcopy der Daten auf den Stack
 - Einfügen in Ausgangspuffer
- Ausgangspuffer
 - Attribute
 - * of stream output File
 - * vector finished
 - · Zeigt für jeden Node an, ob dieser noch weitere Daten liefert
 - Initialisierung
 - * Datei öffnen
 - * finished mit false füllen
 - Destruktor
 - * Datei schließen
 - Empty
 - * Wird in eigenen Thread gestartet
 - * Läuft, solange mindestens einer der Werte aus dem vector finished false
 - * Schreibt die Ergebnisse unsortiert in Datei
 - * Sortierte Ausgabe mögliche Erweiterung
 - Write
 - * Id und Datenstruct in Queue schreiben
 - finished
 - * setzt ein Bit für einen Node in finished auf true

3 Host

3.1 Anforderung

- Auf externem Speicher vorliegende Daten sollen in einen Puffer geladen werden. Zwecks Weiterverarbeitung muss eine Schnittstelle bereitgestellt werden, um diese Daten effektiv aus dem Puffer in den Grafikkartenspeicher zu transportieren.
- Das Auslesen aus dem Puffer erfolgt durch mehrere Threads. Alle Operationen auf dem Puffer müssen demnach threadsafe gestaltet sein.

3.2 Hauptbestandteile

Die Anforderungen sind typisch für ein Erzeuger-Verbraucher-Problem. Dieses wird durch folgende Komponenten gelöst:

3.2.1 Ringpuffer-Klasse

Der Ringpuffer wird durch Erzeuger und Verbraucher gefüllt/geleert. Die Puffergröße ist fix. Threadsicherheit wird mittels Semaphoren in die Ringpufferklasse implementiert. Da momentan POSIX-Plattformen als Ziel genannt sind, wird semaphore.h dafür genutzt.

```
1 template <class Type>
2 class Ringbuffer() {
3 private:
       sem_t mtx;
4
       sem_t full, empty;
6 public:
       Ringbuffer(unsigned int bSize);
       \tilde{\phantom{a}}Ringbuffer();
8
9
       int writeFromHost(Type* inputOnHost);
10
       int copyToHost(Type* outputOnHost);
11
       Type * reserveHead();
12
       int freeHead();
       Type * reserveTail();
13
       int freeTail();
14
       bool doQuit();
15
16 }
```

- int writeFromHost(Type* inputOnHost) ermöglicht das Schreiben der Daten inputOnHost in den Puffer. Dazu müssen die Daten im Speicher des Host liegen. Der Rückgabewerte ist 0 wenn das Schreiben erfolgreich war, sonst eine positive Zahl. Bei vollem Puffer blockiert der Aufruf bis wieder Platz verfügbar ist.
- int copyToHost(Type* outputOnHost) liest Daten aus dem Puffer nach outputOnHost. Bei leerem Puffer blockiert der Aufruf bis Daten im Puffer verfügbar sind. Der Zeiger outputOnHost muss auf eine Hostaddresse zeigen.

- Um Daten von der Grafikkarte in den Puffer zu schreiben, muss der Kopiervorgang vom Aufrufer selbst durchgeführt werden. Dazu kann vom Puffer mit Type* reserveHead() eine verfügbare Speicheraddresse angefordert werden. Sollte kein Platz im Puffer sein, blockiert der Aufruf bis dies der Fall ist. Bis zum Aufruf von int freeHead() ist der Puffer für andere Aktivitäten blockiert.
- Type* reserveTail() ermöglicht Daten aus dem Puffer auf die Grafikkarte zu laden. Die Rückgabeaddresse ist die reservierte Addresse im Puffer aus der die Daten vom Aufrufer selbst kopiert werden können. Die Addresse und der Puffer müssen mit int freeTail() wieder freigegeben werden.
- freeHead() und freeTail() geben im Erfolgsfall 0 zurück. Bei einem Fehler ist der Rückgabewert positiv.
- Ist der Puffer leer und hat der Erzeuger gemeldet, dass keine Daten mehr geliefert werden, so gibt der Puffer auf bool doQuit() true zurück. Andernfalls false.

3.2.2 Erzeuger-Klasse

Verantwortlich für das Einlesen der Daten aus einer Verzeichnisstruktur in den Puffer. Die Waveforms aus den beiden Kanälen werden aufgetrennt in zwei Waveforms. Dazu wird ein kleiner interner Puffer verwendet. Der Erzeuger versucht zu schreiben, solange er Daten liefern kann. Der tatsächliche Schreibvorgang wird über das Semaphore sem_winnerhalb der Ringpufferklasse gesteuert.

Die sample-Daten sind laut Code vom Typ short int. Folgende Typen werden verwendet

3.2.3 Verbraucher

Der Verbraucher wird im Teil "Speichertransfer" beschrieben. Das Semaphore sem_r regelt den Lesezugriff innerhalb der Ringpufferklasse.

Der Verbraucher stellt über entsprechendes mapping sicher, dass die Datenreihenfolge bekannt bleibt, um die Ergebnisse den Eingangsdaten zuordnen zu können.

3.3 Tasks

• Erzeugerklasse: Lesen der Messdaten mit root-Verzeichnis der Daten als Eingabewert

- erwartete Ordnung der Messdaten nach Einlesen im Puffer beschreiben
- Ringpuffer initialisieren
 - Speicherreservierung

 $- \ \, \mathbf{Semaphoren:} \ \, \mathbf{sem_mtx}, \ \, \mathbf{sem_w}, \ \, \mathbf{sem_r}$

• Ringpuffer: write

ullet Ringpuffer: readToHost

ullet Ringpuffer: readToCUDA

• Vergleich der Ergebnisse CPU vs GPU-Auswertung

• Skalierung

• Template-version des Ringpuffers