Tutorium 10: Parallelprogrammierung mit MPI

Paul Brinkmeier

18. Januar 2022

Tutorium Programmierparadigmen am KIT

Heutiges Programm

Parallelprogrammierung

ProPa-Stoff zu Parallelprogrammierung:

- Grundlegende Begriffe
- Message Passing, wurde in OS kurz behandelt ("message queues")
- Shared Memory + Synchronisierung, wie in SWT1, OS, etc.
 - In Java, mit ein paar Details zur JVM

Begriffe

Flynns Taxonomie

- SISD: Single Instruction, Single Data
 Ein Datum wird von einer Ausführungsarbeit bearbeitet
- SIMD: Single Instruction, Multiple Data
 Eine Ausführungseinheit bearbeitet mehrere Daten gleichzeitig
- MIMD: Multiple Instruction, Multiple Data
 ≈ Mehrere Ausführungseinheiten arbeiten gleichzeitig
- ullet MISD: Multiple Instruction, Single Data pprox Mehrere Ausführungseinheiten arbeiten gleichzeitig an einem Datum

Flynns Taxonomie

- SISD: Single Instruction, Single Data
 Ein Datum wird von einer Ausführungsarbeit bearbeitet
- SIMD: Single Instruction, Multiple Data
 Eine Ausführungseinheit bearbeitet mehrere Daten gleichzeitig
- MIMD: Multiple Instruction, Multiple Data
 ≈ Mehrere Ausführungseinheiten arbeiten gleichzeitig
- MISD: Multiple Instruction, Single Data
 ≈ Mehrere Ausführungseinheiten arbeiten gleichzeitig an einem Datum
- Beispiele?

Daten- und Taskparallelismus

Parallele Probleme sind üblicherweise entweder

- "datenparallel": Problem kann auf identische Ausführungseinheiten verteilt werden Beispiel: map primeFactors [1432793, 651433, ...]
- "taskparallel": Problembestandteile sind nicht homogen Beispiel: Videospiel mit Render-, Netzwerk- und Logikprozessen

Datenparallele Probleme sind i.d.R. einfacher zu behandeln (auch: "embarrassingly parallel"). Bei manchen Problemen verschwimmt die Grenze auch (bspw. Webserver).

MPI-Basics

MPI

MPI ("Message Passing Interface") ist ein Standard für Parallelprogrammierung. Es existieren verschiedene Implementierungen für verschiedene Sprachen. Die VL verwendet Open MPI, eine Open-Source-Implementierung.

- MPI-,, Prozesse" beziehen sich i.d.R. auf Prozessorkerne
- Message Passing statt Shared Memory:
 - Daten werden explizit über Send und Recv geteilt
- MPI-Prozesse werden in sog. Communicators eingeteilt. Wir verwenden immer den Communicator, der alle Prozesse enthält (MPI_COMM_WORLD)

Installation von MPI

MPI-Beispiele gehen von Linux-Systemen aus, verwendet unter Windows bitte WSL.

- apt install openmpi-bin (Ubuntu)
- pacman -S openmpi (Arch Linux)
- dnf install openmpi (Fedora)
- brew install open-mpi (macOS)

Verwendet mpicc --version zum Testen der Installation.

MPI: Grundgerüst

```
#include <mpi.h>
int main(int argc, char** args) {
  int size, rank;
  MPI_Init(&argc, &args);
  MPI_Comm_size(MPI_COMM_WORLD, &size);
  MPI_Comm_rank(MPI_COMM_WORLD, &rank);
  MPI_Finalize();
```

MPI: Grundgerüst

Grundlegende Begriffe:

- Communicator: Gruppe von Prozessen
- MPI_COMM_WORLD: Communicator, der alle Prozesse enthält
- size: Gesamtzahl der Prozesse
- rank: Laufende Nummer eines Prozesses ∈ [0, size)
- root: Ausgangspunkt einer kollektiven Operation

Bauen und Ausführen von MPI-Programmen

MPI-Programme werden mit mpicc (Wrapper um gcc oder clang) kompiliert:

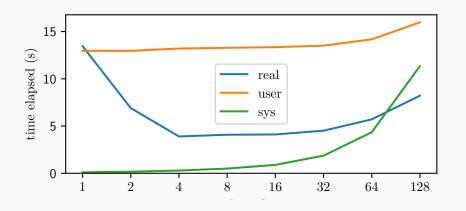
```
cd demos/mpi/hello
mpicc -o hello hello.c # oder make
```

Um ein Programm auszuführen, wird mpirun verwendet:

```
{\tt mpirun --host localhost:} {\tt N ./hello}
```

- N ist die Zahl der Prozesse, die ausgeführt werden sollen
- Betrachtet die Demos mpi/hello und mpi/sendrecv.

Beispielausführung von mpi/hello



- real: Tatsächlich vergangene Zeit
- \bullet user/sys: Auf Prozessoren vergangene Zeit (Im User- bzw. Kernelmode)
- Prozessor: 4 × Intel Core i5-7600K @ 3,8GHz

Send/Recv

Mit den Message-Passing-Primitiven Send und Recv werden Daten zwischen Prozessen ausgetauscht.

Die Aufrufe sind unabhängig vom Medium (IPC, Sockets, ...).



- int MPI_Send(buf, count, datatype, dest, tag, comm)
- int MPI_Recv(buf, count, datatype, source, tag, comm, status)

Kollektive Operationen

Bcast

Bcast verteilt ein Datum auf alle Prozesse.



- int MPI_Bcast(buf, count, datatype, root, comm)
- Daten befinden sich ursprünglich auf root
 - → Fallunterscheidung in Bcast:
 - if rank == root then forall others: send() else recv()

Bcast

Bcast verteilt ein Datum auf alle Prozesse.

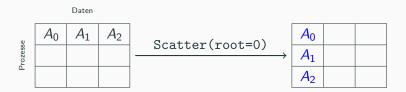


- int MPI_Bcast(buf, count, datatype, root, comm)
- Daten befinden sich ursprünglich auf root
 - ullet \sim Fallunterscheidung in Bcast:
 - if rank == root then forall others: send() else recv()

Implementiert custom_Bcast in demos/mpi/custom_broadcast!

Scatter

Scatter verteilt eine Liste von Daten auf mehrere Prozesse.



- int MPI_Scatter(sendbuf, sendcount, sendtype, recvbuf, recvcount, recvtype, root, comm)
- sendcount, recvcount: Zahl der Elemente, die an einen Prozess verteilt werden
- I.d.R.: sendcount == recvcount

Gather

Gather sammelt Daten von allen Prozessen in einer Liste.



- int MPI_Gather(sendbuf, sendcount, sendtype, recvbuf, recvcount, recvtype, root, comm)
- sendcount, recvcount: Zahl der Elemente, die an einen Prozess verteilt werden
- I.d.R.: sendcount == recvcount

Scatter und Gather

Scatter und Gather sind mehr oder weniger "invers":

```
int nums[4];
int local;
if (rank == 0) \{ nums = \{0, 1, 2, 3\}; \}
MPI_Scatter(nums, 1, MPI_INT, &local, 1, MPI_INT,
    O, MPI_COMM_WORLD);
// in P_i gilt: local = i
MPI_Gather(&local, 1, MPI_INT, nums, 1, MPI_INT,
    O. MPI COMM WORLD):
```

Häufiges Muster: Scatter, Daten bearbeiten, Gather, Ergebnisse zusammenführen

Aufgabe zu Scatter und Gather

Implementiert folgendes Programm mit MPI:

- N: Prozessoranzahl (MPI_Comm_size), x = 1000
- P_0 legt long-Liste mit Elementen $[1, 2, ..., N \cdot x]$ an
- P_i summiert einen x-Ausschnitt der Liste mit $i \in [0; N)$
- P₀ summiert die einzelnen Summen

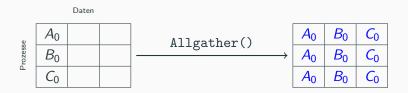
Verwendet dafür:

- MPI_Comm_size, MPI_Comm_rank
- MPI_Scatter
- MPI_Gather

Dokumentation für MPI-Funktionen bekommt ihr mit man <f>

Allgather

Allgather ist die "Verkettung" von Gather und Bcast.



- int MPI_Allgather(sendbuf, sendcount, sendtype, recvbuf, recvcount, recvtype, comm)
- Im Gegensatz zu Gather gibt es keinen Parameter root

Alltoall

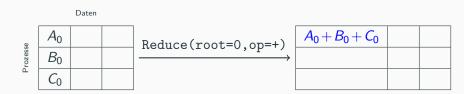
Alltoall stückelt Daten von jedem Prozess und verteilt sie.



- int MPI_Alltoall(sendbuf, sendcount, sendtype, recvbuf, recvcount, recvtype, comm)
- Es führt sozusagen jeder Prozess einmal Scatter aus

Reduce

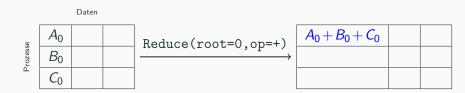
Reduce wendet eine assoziative Operation auf verteilte Daten an.



- int MPI_Reduce(sendbuf, recvbuf, count, type, op, root, comm)
 - Beispiele für op: MPI_SUM, MPI_PROD, MPI_MIN, MPI_MAX, etc.
- *Ungefähr* dasselbe wie ein Fold!

Reduce

Reduce wendet eine assoziative Operation auf verteilte Daten an.



- int MPI_Reduce(sendbuf, recvbuf, count, type, op, root, comm)
 - Beispiele für op: MPI_SUM, MPI_PROD, MPI_MIN, MPI_MAX, etc.
- Ungefähr dasselbe wie ein Fold!
- Ersetzt den letzten Teil der Summenaufgabe durch einen Aufruf zu Reduce!

Allreduce

Allreduce ist die Verkettung von Reduce und Bcast.

 $\begin{array}{c|c}
\hline
A_0 \\
B_0 \\
\hline
C_0
\end{array}$ Reduce(root=0,op=+) $\begin{array}{c|c}
A_0 + B_0 + C_0 \\
\hline
A_0 + B_0 + C_0 \\
\hline
A_0 + B_0 + C_0
\end{array}$

- int MPI_Allreduce(sendbuf, recvbuf, count, type, comm, op, comm)
- Wie bei Allgather/Alltoall: Kein root-Parameter
- Reduce und Allreduce funktionieren außerdem auch "mehrspaltig", d.h. auch $A_1 + B_1 + C_1$ etc.

Ende

Ende

- Im Campus-System könnt ihr euch bis zum 23.03. für die PP-Klausur anmelden
 - Termin: 09.04.2020 um 17:00, Zelt auf dem Forum :(
- Ab Freitag kann man sich Rückmelden bis zum 15.02.