#### MPI-IO

#### Hochleistungs-Ein-/Ausgabe

#### Michael Kuhn

Wissenschaftliches Rechnen Fachbereich Informatik Universität Hamburg

2016-05-13

- 1 MPI-IO
  - Orientierung
  - Einführung
  - Konzepte und Funktionalität
  - Leistungsbetrachtungen
  - Semantik
  - Zusammenfassung
- 2 Quellen

# E/A-Schichten

Datenreduktion	Optimierungen	Leistungsanalyse	Anwendung
			Bibliotheken
			Paralleles verteiltes Dateisystem
			Dateisystem
			Speichergerät/-verbund

Abbildung: E/A-Schichten

Michael Kuhn MPI-IO 3/49

#### Überblick

- Parallele Anwendungen benötigen häufig Unterstützung für parallele Ein-/Ausgabe
  - Serielle E/A ist ein Flaschenhals
  - Normalerweise kann kein Prozess alle Daten halten
- Häufige Szenarien
  - Lesen der Eingabedaten
    - Startbedingungen, größere Datensätze
  - Schreiben von Ausgabedaten
    - Ergebnisdaten, Checkpoints

 Serielle E/A führt dazu, dass alle Daten zu einem ausgewählten Prozess gesendet werden müssen, der diese dann in das Dateisystem schreibt. Das Problem verschlimmert sich durch die immer weiter

steigenden Prozesszahlen.

Überblick...

#### ■ MPI-IO bezeichnet den E/A-Teil von MPI

- Wurde mit MPI 2.0 eingeführt (1997)
- Anwendungen benutzen üblicherweise sowieso MPI
- Ist eine sogenannte Middleware
- Populärste Implementierung: ROMIO
  - Wird als Teil von MPICH vertrieben
  - Unter anderem in OpenMPI und MPICH-Derivaten
  - Nutzt das Abstract-Device Interface for I/O (ADIO)
- Alternative Implementierung: OMPIO in OpenMPI

Einführung

#### Überblick...

- MPI-IO stellt element-orientierten Zugriff bereit
  - Im Gegensatz zum POSIX-Bytestrom
- Schnittstelle ist analog zum Nachrichtenaustausch definiert
  - Lesen und Schreiben wie Empfangen und Senden
  - Kollektive und nicht-blockierende Operationen
  - Abgeleitete Datentypen
- MPI-IO wird üblicherweise nicht direkt in Anwendungen genutzt
  - Indirekt durch höhere Schichten

Einführung

#### **Ausblick**

- MPI-IO bildet die Basis vieler E/A-Bibliotheken
  - HDF und NetCDF nutzen MPI-IO für parallelen Zugriff auf gemeinsame Dateien
  - ADIOS unterstützt MPI-IO
- Gibt höheren Schichten Zugriff auf effiziente Algorithmen und Implementierungen für parallele E/A
  - Bibliotheken können sich um ihre eigentliche Aufgabe kümmern

- Über die POSIX-Schnittstelle kann mit HDF/NetCDF nur serieller Zugriff realisiert werden.
- ADIOS erlaubt auch mit dem POSIX-Backend parallelen Zugriff, nutzt dann aber keine gemeinsame Datei.

#### **ROMIO**

- MPI-IO abstrahiert vom darunter liegenden Dateisystem
  - Stellt MPI-IO-Syntax und -Semantik bereit
- Unterstützte Architekturen
  - IBM SP, Intel Paragon, HP Exemplar, SGI Origin2000, Cray T3E, NEC SX-4 etc.
- Unterstützte Dateisysteme
  - IBM PIOFS, Intel PFS, HP/Convex HFS, SGI XFS, NEC SFS, PVFS, Lustre, NFS, NTFS, Unix-Dateisysteme (UFS) etc.

Einführung

#### ROMIO...

- Dateisystem-spezifische Module in ADIO
  - Portabilität und höchstmögliche Leistung
    - Z.B. durch Zugriff auf Dateiverteilungsinformationen
  - Unterschiedliche Syntax und Semantik
- Generische Optimierungen für parallele E/A
  - Insbesondere bei vielen Prozessen notwendig
  - Später: Data Sieving und Two-Phase I/O

## Grundlagen

- Datei (file)
  - Kollektives Öffnen durch Prozesse im Kommunikator
  - Sequentieller oder wahlfreier Zugriff
  - Sammlung typisierter Daten (Elemente)
- Dateizeiger (file pointer)
  - Zeiger innerhalb der Datei
  - Prozesse können individuelle oder gemeinsame Dateizeiger haben

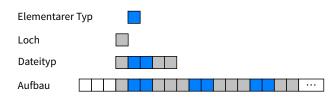
Michael Kuhn MPI-IO 10 / 49

### Grundlagen...

- Elementarer Typ (etype)
  - Einheit mit der auf die Datei zugegriffen wird
  - Kann auch ein abgeleiteter Datentyp sein
- Versatz (displacement)
  - Position an der die Dateisicht beginnt
  - Byte-Position relativ zum Anfang der Datei
  - Z.B. für Header

## Grundlagen...

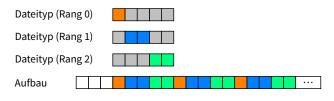
- Dateityp (file type)
  - Schablone für den Aufbau der Datei
  - Besteht aus elementaren Typen und Löchern
  - Wiederholt sich regelmäßig



**Abbildung: Dateityp** 

#### Grundlagen...

- Dateisicht (file view)
  - Prozessbezogene Sicht auf die Datei
  - Festgelegt durch Versatz, elementaren Typ und Dateityp



**Abbildung: Dateisicht** 

### Grundlagen...

- Versatz (offset)
  - Position in der Datei
  - Ausgedrückt in Anzahl elementarer Typen
  - Relativ zur aktuellen Dateisicht
- Dateigröße (file size)
  - Größe der Datei in Bytes

### Grundlagen...

- Datei-Handle (file handle)
  - Analog zum Dateideskriptor
  - Wird für fast alle Operationen benötigt
- Hinweise (hints)
  - Zusätzliche Informationen für die Implementierung
  - Üblicherweise zur Leistungssteigerung

Michael Kuhn MPI-IO 15/49

#### **Funktionen**

- Öffnen einer Datei
  - int MPI\_File\_open (MPI\_Comm comm, char\* filename, int amode, MPI\_Info info, MPI\_File\* fh)
  - Liefert Datei-Handle zurück
- Individuellen Dateizeiger setzen
  - int MPI\_File\_seek (MPI\_File fh, MPI\_Offset offset, int whence)
  - Analog zu lseek

#### Funktionen...

- Lesen und Schreiben von Daten
  - int MPI\_File\_read (MPI\_File fh, void\* buf, int count, MPI\_Datatype datatype, MPI\_Status\* status)
  - int MPI\_File\_write (MPI\_File fh, void\* buf, int count, MPI\_Datatype datatype, MPI\_Status\* status)
  - Analog zu read und write
- Schließen der Datei
  - int MPI\_File\_close (MPI\_File\* fh)

### Code-Beispiel

```
MPI File fh;
  MPI Offset size;
  MPI_Status status;
   char data[42];
   int nbytes;
6
   memset(data, 23, sizeof(data));
   MPI_File_open(MPI_COMM_WORLD, "/tmp/mpi-io",

→ MPI MODE RDWR | MPI MODE CREATE |

→ MPI_MODE_DELETE_ON_CLOSE, MPI_INFO_NULL, &fh);
   MPI_File_write_at(fh, 0, data, sizeof(data), MPI_BYTE,
       \hookrightarrow &status);
10
   MPI_Get_count(&status, MPI_BYTE, &nbytes);
   MPI File get size(fh, &size);
   printf("File size is %" PRIdMAX " bytes.\n",
12
       \hookrightarrow (uintmax_t)size);
13
   MPI File close(&fh);
```

## MPI\_File\_open

- MPI\_File\_open ist eine kollektive Operation
  - Alle Prozesse müssen dieselbe Datei öffnen
  - Prozess-lokale Dateien durch MPI\_COMM\_SELF
- Dateiname ist implementierungsabhängig
  - Üblicherweise kann ADIO-Modul angegeben werden
  - Z.B. pvfs2:/pvfs/path/to/file
- Initiale Dateisicht ist ein Bytestrom

## MPI\_File\_open...

- MPI\_File\_open bietet mehrere Zugriffsmodi (1/2)
  - MPI\_MODE\_RDONLY: Nur lesen
  - MPI\_MODE\_RDWR: Lesen und schreiben
  - MPI\_MODE\_WRONLY: Nur schreiben
  - MPI\_MODE\_CREATE: Datei erstellen, wenn sie noch nicht existiert
  - MPI\_MODE\_EXCL: Fehler zurückgeben, wenn Datei erstellt werden soll, die bereits existiert

Michael Kuhn MPI-IO 20 / 49

### MPI\_File\_open...

- MPI\_File\_open bietet mehrere Zugriffsmodi (2/2)
  - MPI\_MODE\_DELETE\_ON\_CLOSE: Datei beim Schließen löschen
  - MPI\_MODE\_UNIQUE\_OPEN: Datei wird nicht parallel woanders geöffnet
  - MPI\_MODE\_SEQUENTIAL: Datei wird nur sequentiell zugegriffen
  - MPI\_MODE\_APPEND: Alle Dateizeiger initial ans Ende der Datei setzen
- Modi können teilweise auch kombiniert werden

## Positionierung

- Es gibt drei Arten der Positionierung
  - Individuelle Dateizeiger
  - Gemeinsame Dateizeiger
  - Expliziter Versatz
- Individuelle Dateizeiger
  - Prozess-lokaler Dateizeiger wird bei jedem Aufruf verändert
  - Analog zu read und write

#### Positionierung...

- Gemeinsame Dateizeiger
  - Globaler Dateizeiger wird bei jedem Aufruf verändert
  - Syntax: MPI\_...\_shared und MPI\_...\_ordered
- Expliziter Versatz
  - Versatz wird bei jedem Aufruf angegeben
  - Syntax: MPI\_...\_at
  - Analog zu pread und pwrite

Michael Kuhn MPI-IO 23 / 49

#### MPI\_File\_seek\_und MPI\_File\_seek\_shared

- MPI\_File\_seek und MPI\_File\_seek\_shared erlauben das Setzen des Dateizeigers
- Beide Funktionen unterstützten drei Positionierungsmodi
  - MPI\_SEEK\_SET: Dateizeiger wird auf Versatz gesetzt
  - MPI\_SEEK\_CUR: Dateizeiger wird um Versatz erhöht
  - MPI\_SEEK\_END: Dateizeiger wird auf das Ende der Datei plus Versatz gesetzt
- Der Versatz kann auch negativ sein

Michael Kuhn MPI-IO 24 / 49

# Metadatenoperationen

- MPI-IO bietet wenige explizite Metadatenoperationen
  - Keine Verzeichnisoperationen
  - Erstellen nur über MPI\_File\_open
- Vergrößern und Verkleinern einer Datei
  - MPI\_File\_set\_size und MPI\_File\_preallocate
- Kein Äquivalent zu stat
  - NurMPI\_File\_get\_size

Michael Kuhn MPI-IO 25/49

## Nicht-zusammenhängende Datentypen

- MPI-IO unterstützt nicht-zusammenhängende Datentypen
  - Zugriff mit einem einzigen E/A-Aufruf
  - Komfortfunktion für Entwickler
  - Erlaubt aber auch zusätzliche Optimierungen
- Grundsätzlich auch manuell umsetzbar
  - Ähnlich zu readv, writev, aio\_read, aio\_write und lio\_listio

Michael Kuhn MPI-IO 26 / 49

• Mit readv und writev können nicht alle Fälle abgedeckt werden, da immer ein zusammenhängender Bereich in der Datei gelesen bzw.

geschrieben wird.

#### Nicht-zusammenhängende Datentypen...

- Vektordatentyp unterstützt eine Schrittweite
  - int MPI\_Type\_vector (int count, int blocklength, int stride, MPI\_Datatype oldtype, MPI\_Datatype\* newtype)
- Beispiel: Diagonale einer 3x3-Matrix

```
MPI_Type_vector(3, 1, 4, MPI_DOUBLE, &newtype);
MPI_Type_commit(&newtype);
MPI_File_write(fh, buffer, 1, newtype, &status);
```

Listing 1: Nicht-zusammenhängender Vektordatentyp

### Nicht-zusammenhängende Datentypen...

Abbildung: Nicht-zusammenhängender Vektordatentyp

Michael Kuhn MPI-IO 28 / 49

## Kollektive Operationen

- MPI-IO unterstützt kollektive E/A
  - Alle Prozesse führen ihre Zugriffe gleichzeitig durch
  - Syntax: MPI\_...\_all
  - Zusätzliche Informationen für eventuelle Optimierungen
- Beispiel: Kleine nicht-zusammenhängende Zugriffe
  - Jeder Prozess greift nur auf einen kleinen Bereich zu
  - Alle Prozesse zusammen aber auf die gesamte Datei

Michael Kuhn MPI-IO 29 / 49

### Nicht-blockierende Operationen

- MPI-IO unterstützt nicht-blockierende E/A-Operationen
  - Überlappung von E/A und Berechnung
  - Analog zu nicht-blockierendem Nachrichtenaustausch
    - Syntax: MPI\_...\_i...
- Statusüberprüfung mit den Standard-MPI-Funktionen
  - Z.B. MPI\_Wait und MPI\_Test

#### Nicht-blockierende Operationen...

- Split Collectives für nicht-blockierende kollektive E/A
  - Syntax: MPI\_...\_begin und MPI\_...\_end
  - Aufteilung dient der Optimierung und besseren Implementierbarkeit
- Einige Einschränkungen
  - Pro Prozess und Datei nur ein laufender Aufruf
  - Nicht mit normalen kollektiven Operationen kombinierbar
  - Währenddessen keine anderen kollektiven E/A-Operationen erlaubt
  - Dürfen mit Hilfe der blockierenden Operationen implementiert werden

Michael Kuhn MPI-IO 31/49

# Gemeinsame Dateizeiger

- Gemeinsame Dateizeiger für koordinierten Zugriff
  - Alle Prozesse nutzen denselben Dateizeiger
  - Zugriffe ändern den Dateizeiger für alle anderen Prozesse
- Problematisch effizient zu implementieren
  - Benötigt irgendeine Form von Sperren
  - Schwierig zu skalieren bei sehr vielen Prozessen
  - Nicht von jedem Dateisystem unterstützt

Michael Kuhn MPI-IO 32 / 49

• OrangeFS unterstützt beispielsweise keine gemeinsamen Dateizeiger,	
da dafür Sperren benötigt würden.	

# Gemeinsame Dateizeiger...

- MPI ... shared für nicht-kollektive Operationen
- MPI\_...\_ordered für kollektive Operationen
  - Wird entsprechend des Ranges ausgeführt
- Mögliche Anwendungsfälle
  - Gemeinsame Protokolldatei
  - Daten in Berechnungsreihenfolge in Datei schreiben

Michael Kuhn MPI-IO 33 / 49

#### Hinweise

- Hinweise geben der Implementierung zusätzliche Informationen
  - Üblicherweise für Optimierungen
- Beispiele
  - Anzahl der Geräte über die eine Datei verteilt werden soll
  - Größe der zu verteilenden Blöcke
  - Informationen über das Datenlayout
- Hinweise müssen nicht angegeben werden
  - Können aber auch beliebig durch die Implementierung ignoriert werden

Michael Kuhn MPI-IO 34/49

## Datenrepräsentationen

- MPI-IO unterstützt mehrere Datenrepräsentationen
  - Portabilität der Daten ein wichtiger Faktor
- Drei mögliche Repräsentationen
  - native: Keine Umwandlung der Daten, Speicherung wie im Hauptspeicher
  - internal: Portabel zwischen allen Plattformen, die diese Implementierung unterstützt
  - external32: Portabel zwischen allen Implementierungen und Plattformen, möglicher Präzisions- und Leistungsverlust
- Zusätzlich benutzerdefinierte Repräsentationen

Michael Kuhn MPI-IO 35/49

# Allgemeines

- Verwendete Operationen sind maßgeblich für die erreichbare Leistung verantwortlich
  - Zusammenhängend vs. nicht-zusammenhängend
  - Individuell vs. kollektiv
- Beispiel
  - 3x3-Matrix wird von drei Prozessen gelesen
  - Jeder Prozess ist für eine Spalte zuständig

Michael Kuhn MPI-IO 36 / 49

## Level 0: Individuelle zusammenhängende Zugriffe

Listing 2: Level 0

- Jeder Prozess führt individuelle Zugriffe aus
  - Pro Iteration wird eine Zeile gelesen, allerdings in zufälliger Reihenfolge
- In jeder Iteration wird ein zusammenhängender Bereich gelesen

Michael Kuhn MPI-IO 37/49

## Level 1: Kollektive zusammenhängende Zugriffe

Listing 3: Level 1

- Prozesse führen koordiniert kollektive Zugriffe aus
  - Pro Iteration wird eine Zeile gelesen
- In jeder Iteration wird ein zusammenhängender Bereich gelesen

Michael Kuhn MPI-IO 38 / 49

```
MPI_Type_vector(3, 1, 3, MPI_DOUBLE, &newtype);
MPI_Type_commit(&newtype);

MPI_File_seek(fh, ...);
MPI_File_read(fh, ..., 1, newtype, ...);
```

Listing 4: Level 2

- Jeder Prozess liest seine nicht-zusammenhängende Spalte
- Jeder Prozess führt individuelle Zugriffe aus
  - Es werden alle Spalten gelesen, allerdings in zufälliger Reihenfolge

Michael Kuhn MPI-IO 39 / 49

# Level 3: Kollektive nicht-zusammenhängende Zugriffe

```
MPI_Type_vector(3, 1, 3, MPI_DOUBLE, &newtype);
  MPI_Type_commit(&newtype);
3
  MPI_File_seek(fh, ...);
  MPI_File_read_all(fh, ..., 1, newtype, ...);
```

Listing 5: Level 3

- Jeder Prozess liest seine nicht-zusammenhängende Spalte
- Prozesse führen koordiniert kollektive Zugriffe aus
  - Es werden alle Spalten gelesen

### Übersicht

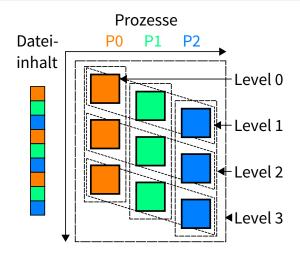


Abbildung: Visualisierung der unterschiedlichen Zugriffslevel [1]

#### **POSIX**

- POSIX hat strenge Konsistenzanforderungen
  - Änderungen müssen nach write global sichtbar sein
  - E/A soll atomar geschehen
- Effiziente parallele E/A wird dadurch erschwert
  - Daten können nicht beliebig im Cache gehalten werden
  - Atomarität erfordert Sperren

### Übersicht

- MPI-IO hat weniger strikte Anforderungen als POSIX
  - Änderungen sind nur im aktuellen Prozess sichtbar
  - Nicht-überlappende oder nicht-gleichzeitige Operationen werden korrekt gehandhabt
- Erlaubt bessere Skalierbarkeit
  - Änderungen müssen nicht sofort global sichtbar sein
  - Dadurch weniger Aufwand durch Sperren

# Manuelle Synchronisation

```
MPI_File_sync(fh);
MPI Barrier(MPI COMM WORLD);
MPI_File_sync(fh);
```

Listing 6: Sync-Barrier-Sync-Konstrukt

- Sync transferiert Änderungen ins Dateisystem
- Barrier synchronisiert alle Prozesse
- 3 Sync macht Änderungen im Dateisystem sichtbar

#### Atomic-Modus

- Atomic-Modus stellt strikere Garantien bereit
  - MPI\_File\_set\_atomicity
- Alle Änderungen sind sofort für alle Prozesse im Kommunikator sichtbar
  - Ähnlich der POSIX-Semantik
- Wird nicht überall unterstützt
  - ROMIO unterstützt den Modus, OMPIO nicht
  - Erfordert üblicherweise Sperren
    - Daher nicht in allen Dateisystemen verfügbar
    - Z.B. keine Unterstützung in OrangeFS

 Der Atomic-Modus ist immer noch weniger strikt als POSIX, da Änderungen nur für Prozesse im gleichen Kommunikator sichtbar sein müssen.

# Zusammenfassung

Positionierung	Blockierung	Individuell	Kollektiv
Expliziter Versatz	Blockierend	read_at	read_at_all
		write_at	write_at_all
		iread_at	read_at_all_begin
	Nicht-blockierend		read_at_all_end
	& Split Collective	iwrite_at	write_at_all_begin
			write_at_all_end
Individuelle Dateizeiger	Blockierend	read	read_all
		write	write_all
		iread	read_all_begin
	Nicht-blockierend		read_all_end
	& Split Collective	iwrite	write_all_begin
			write_all_end
	Blockierend	read_shared	read_ordered
		write_shared	write_ordered
Gemeinsame		iread_shared	read_ordered_begin
Dateizeiger	Nicht-blockierend		read_ordered_end
	& Split Collective	iwrite_shared	write_ordered_begin
			write_ordered_end

Michael Kuhn MPI-IO 46 / 49

## Zusammenfassung...

- MPI-IO analog zu MPI-Kommunikation definiert
  - U.a. mit Unterstützung für abgeleitete Datentypen
- Dateien sind eine Abfolge von elementaren Datentypen
  - Jeder Prozess hat seine eigene Dateisicht
  - Mehrere Repräsentationen für Portabilität
- Die Positionierung ist explizit, mit individuellen Dateizeigern und mit gemeinsamen Dateizeigern möglich
- Nicht-zusammenhängende und kollektive Operationen können die Effizienz erhöhen

- 1 MPI-IO
  - Orientierung
  - Einführung
  - Konzepte und Funktionalität
  - Leistungsbetrachtungen
  - Semantik
  - Zusammenfassung
- 2 Quellen

### Quellen I

[1] Rajeev Thakur, William Gropp, and Ewing Lusk. Optimizing Noncontiguous Accesses in MPI-IO. *Parallel Computing*, 28(1):83–105, January 2002.