





Masterstudiengang Wirtschaftsinformatik

Big Data Engineering

FH Münster

Master Wirtschaftsinformatik

Wintersemester 2016

Dozent: Lars George

Einheit 2



- Rückblick auf Einheit 1
- Einführung in MapReduce
- MapReduce Beispiele
- YARN Übersicht
- Hauptziel: MapReduce Kenntnisse erlangen

• Übung 2:

MapReduce Programm schreiben und ausführen

Einheit 2

- Rückblick auf Einheit 1
- Einführung in MapReduce
- MapReduce Beispiele
- YARN Übersicht

Rückblick auf Einheit 1



- Fragen?
- HDFS Erlebnisse?
- Was passiert wenn man dieselbe Datei zweimal mit -put nach HDFS kopiert (mit demselben HDFS Pfad)?

Speicherung der Dateien



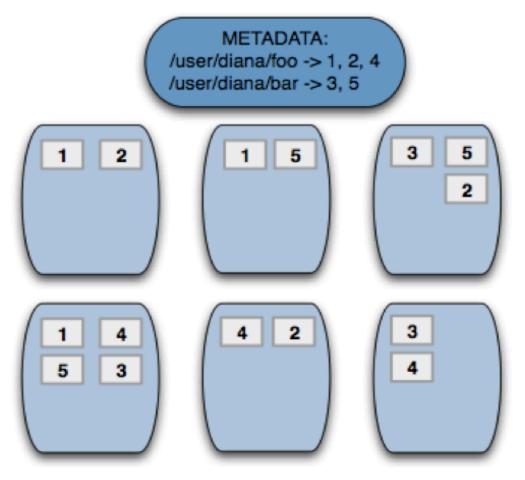
Die Dateien sind in Blöcke aufgeteilt.

Die Daten werden verteilt auf viele Rechner während der Speicherung. Verschiedene Blöcke derselben Datei werden auf verschiedenen Rechnern abgelegt. Dies hilft auch bei dem verteilten Bearbeiten der Daten mit MapReduce (in Einheit 2 besprochen) um dessen Effizienz zu erhöhen.

Speicherung der Dateien



NameNode: Speichert nur Metadaten

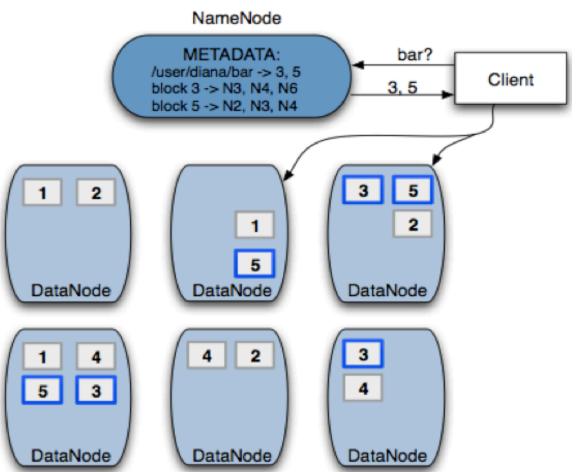


DataNode: Speichert die Daten

- NameNode
 verwaltet die
 Metadaten für die
 Datendateien
- DataNodes
 speichern die
 eigentlichen Daten
 - Jeder Block wird dreimal repliziert abgelegt im Cluster

Lesen der Dateien





Lesezugriff durch Anwendung:

- Die Anwendung kommuniziert mit dem NameNode, um die Datenblöcke der gefragten Datei zu bestimmen und wo diese abgelegt sind.
- Anschließend kommuniziert die Anwendung direkt mit dem DataNodes um die Daten zu lesen.

Zugriff auf Dateien



Hadoop Kommandozeile:

```
$ hadoop fs -copyFromLocal <local_dir> <hdfs_dir>
$ hadoop fs -copyToLocal <hdfs dir> <local dir>
```

- Hadoop Projekte:
 - Flume Sammelt Daten aus Logquellen (z. B. Webserver, syslog, STDOUT)
 - Sqoop Transportiert Daten aus und/oder nach HDFS aus relationalen Datenbanken
- Business Intelligence Werkzeuge

Zugriff auf Dateien



Wie bereits besprochen kann man HDFS auch über die nativen Java **APIs** ansprechen. Im folgenden ein **Beispiel** welches eine Datei **anlegt**, eine Nachricht **hineinschreibt**, diese wiederum **ausliest** und auf der Konsole **ausgibt**.

Interessant ist das **Prüfen**, ob die Datei bereits besteht und gegebenenfalls **löscht**.

Warum ist das wichtig?

Programmatischer Zugriff



```
public class HDFSHelloWorld {
  public static final String theFilename = "hello.txt";
  public static final String message = "Hello, world!\n";
  public static void main (String [] args)
  throws IOException {
    Configuration conf = new Configuration();
    FileSystem fs = FileSystem.get(conf);
    Path filenamePath = new Path(theFilename);
    trv {
      if (fs.exists(filenamePath)) {
        fs.delete(filenamePath); // remove the file first
      FSDataOutputStream out = fs.create(filenamePath);
      out.writeUTF(message);
      out.close();
```

Programmatischer Zugriff



```
FSDataInputStream in = fs.open(filenamePath);
 String messageIn = in.readUTF();
 System.out.print(messageIn);
 in.close();
} catch (IOException ioe) {
 System.err.println("IOException during operation:
    + ioe.toString());
 System.exit(1);
```

Weitere HDFS Details



Im Betrieb sind noch viele weitere Funktionen nötig, welche den Cluster balancieren, Knoten hinzu- und herausnehmen können, das Dateisystem auf Konsistenz prüfen, die Zugriffsrechte bestimmt und setzt, den Replikationsfaktor pro Datei bestimmt und vieles mehr.

Bitte schauen Sie sich die Dokumentation an, zum Beispiel unter:

http://hadoop.apache.org/docs/current/hadoop-project-dist/hadoop-hdfs/HdfsUserGuide.html

Einheit 2

- Rückblick auf Einheit 1
- Einführung in MapReduce
- MapReduce Beispiele
- YARN Übersicht

Einführung in MapReduce



MapReduce ist ein von Google eingeführtes Programmiermodel, welches nebenläufige Berechnungen über große Datenmengen auf Computerclustern ermöglicht.

Die Verarbeitung wird in zwei Phasen aufgeteilt, wodurch sich die Berechnungen parallelisieren und über mehrere Rechner verteilen lassen.

Die Inspiration für MapReduce kommt aus der **funktionalen** Programmierung.

Einführung in MapReduce



Wichtige Konzepte:

- Parallele und verteilte Verarbeitung
- Liest Daten aus Dateien oder Datenbanken
- Versucht Lokalität der Daten vorteilhaft zu nutzen
- Inspiriert von map und reduce Funktionen der funktionalen Programmierung und gleichzeitig Namensgeber
- Google hat Patent seit 2010 für MapReduce

Google MapReduce





Google Research Home

MapReduce: Simplified Data Processing on Large Clusters

Jeffrey Dean and Sanjay Ghemawat

Abstract

MapReduce is a programming model and an associated implementation for processing and generating large data sets. Users specify a map function that processes a key/value pair to generate a set of intermediate key/value pairs, and a reduce function that merges all intermediate values associated with the same intermediate key. Many real world tasks are expressible in this model, as shown in the paper.

Programs written in this functional style are automatically parallelized and executed on a large cluster of commodity machines. The run-time system takes care of the details of partitioning the input data, scheduling the program's execution across a set of machines, handling machine failures, and managing the required inter-machine communication. This allows programmers without any experience with parallel and distributed systems to easily utilize the resources of a large distributed system.

Our implementation of MapReduce runs on a large cluster of commodity machines and is highly scalable: a typical MapReduce computation processes many terabytes of data on thousands of machines. Programmers find the system easy to use: hundreds of MapReduce programs have been implemented and upwards of one thousand MapReduce jobs are executed on Google's clusters every day.

Appeared in:

OSDI'04: Sixth Symposium on Operating System Design and Implementation,

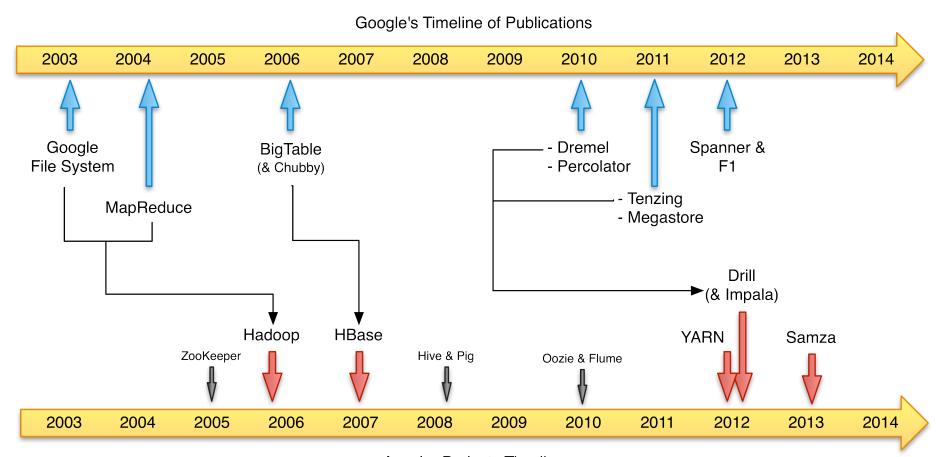
San Francisco, CA, December, 2004.

Download: PDF Version

Slides: HTML Slides



Apache Hadoop Zeitleiste



Apache Projects Timeline

MapReduce Konzepte



Für die **skalierbare** Verarbeitung von Daten auf Computercluster (hunderte bis tausende Rechner) müssen die Daten so **verteilt** werden, dass **keine** weitere Kommunikation erforderlich ist – sonst würde dies eine Einschränkung bedeuten.

Dazu sind alle **Datenelemente** in MapReduce **unveränderbar**, d. h. können **nicht** aktualisiert werden.

MapReduce Konzepte



Fortsetzung:

Wenn also ein Map Task eine Eingabe-Datenpaar (Key, Value) **verändert**, so wird **NICHT** die Ursprungsquelle der Daten verändert.

Kommunikation findet **NUR** über die Ausgabe von **neuen** Datenpaaren statt, welche dann durch die Plattform an die **nächste** Phase weitergeleitet wird.

Vergleiche auch: **Schema-on-Read**.

MapReduce Konzepte



Fortsetzung:

Konzeptionell **transformieren** MapReduce Programme **Listen** von Eingabedatenelemente in Listen von Ausgabedatenelementen.

Bei MapReduce passiert dies **zweimal** mit zwei verschiedenen Verarbeitunsschritten: **map** und **reduce**.

Diese Namen stammen aus Listenverarbeitungssprachen wie LISP, Scheme oder ML.

Mapping einer Liste



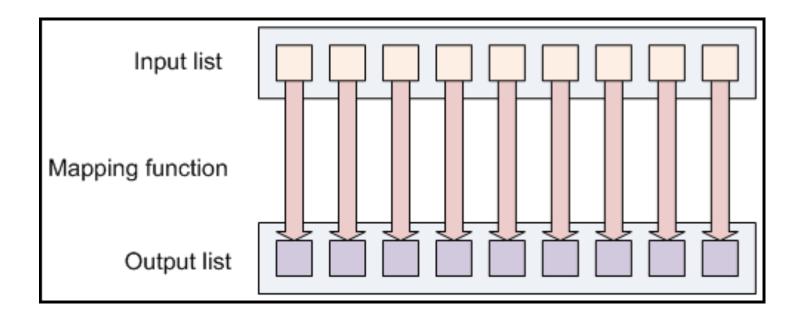
Die **erste** Phase eines MapReduce Programms wird **mapping** genannt. Dabei wird eine **Liste** von Datenelementen, ein Element **pro** Aufruf, an eine **Funktion**, welche als **Mapper** bezeichnet wird, übergeben.

Die Funktion erzeugt eine **neue** Liste welche eine **veränderte** und **unveränderte** Kopie der originalen Elemente enthält. Auch die Anzahl der Elemente **kann** verschieden sein.

Mapping einer Liste



Beispiel: Lese alle Zeichenketten ein und wende eine Funktion toUpperCase (str) an. Dabei werden neue Zeichenketten erzeugt und die bestehenden nicht verändert.



Reducing einer Liste



Bei der zweiten Phase werden die Datenelemente nun aggregiert. Dazu erhält die sogenannte reducer Funktion einen Iterator von Eingabewerten einer Eingabeliste. Diese werden dann kombiniert und als einzelner Wert ausgegeben.

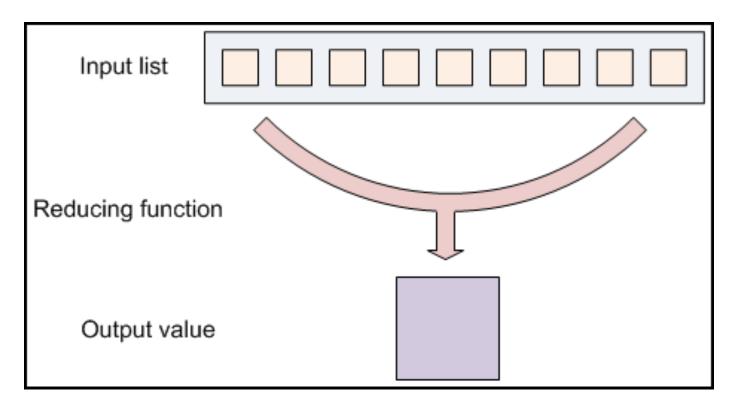
Deshalb bietet sich Reducing an Summendaten zu bilden, welche **große** Mengen an Daten in wesentlich **kleinere** Summen derselben verwandelt.

Reducing einer Liste



Beispiel: Lese alle Bestellungen eines Kunden ein und wende die Funktion

sumOrderValues (order.value) an.



Map + Reduce = MapReduce



MapReduce **verbindet** diese beiden Konzepte zur Verarbeitung von sehr großen Datenmengen. Dazu gibt es analog **zwei** Komponenten, wobei einer den **Mapper** und der andere den **Reducer** implementiert.

Es gibt aber einige Unterschiede, jedoch sind die grundlegenden Ideen genau die gleichen.



Alle Daten werden in MapReduce als sogenannte Key-Value **Paare** repräsentiert. Dabei identifiziert der Schlüssel (**Key**) den zugeordneten Wert (**Value**). Es kann aber, durch die Natur der verteilten Bearbeitung, ein Schlüssel **mehrere** unabhängige Werte haben:

```
10.0.1.125 \rightarrow GET index.html

10.0.3.15 \rightarrow GET index.html

10.0.1.125 \rightarrow GET contact.html
```

WordCount Beispiel später).



Sowohl die Map als auch die Reduce Funktion erhalten Key-Value **Paare**, nicht nur die Werte. Beide geben auch wieder Key-Value Paare aus. Es gibt **Anwendungsfälle** bei denen Teile des Datenpaars **nicht** benötigt werden (siehe



Obwohl Datenpaare ausgetauscht werden müssen deren **Anzahl** und **Typen** nur bedingt festgelegt werden:

- Sowohl Map als auch Reduce Funktion geben für jedes Eingabedatenpaar **keins**, **eins**, oder **viele** Ausgabedatenpaare aus.
- Typen der Schlüssel und Werte werden nur zwischen direkten Ein- und Ausgabeverbindungen festgelegt.



Typischeweise lesen und schreiben Map Tasks viele Datenpaare, während Reduce Tasks diese Datenpaare in wenige Ergebnispaare verdichten.

Jede Phase kann dabei **beliebig** viele Datenpaare konsumieren und eine **andere** Anzahl ausgeben.

Schlüssel Wertebereiche



Damit die Reduce Funktion alle Werte eines bestimmten Schlüssels bearbeiten kann werden diese über eine Partitionsfunktion an den selben Reducer übergeben.

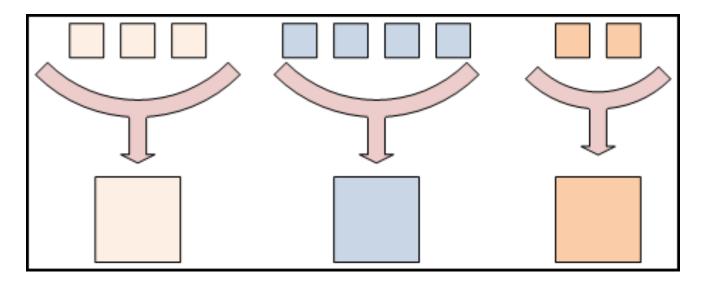
Dies geschieht **unabhängig** von allen anderen Reduce Operationen, welche andere Schlüssel und Werte enthalten.

Typischerweise werden die Schlüssel mit einer **Hashfunktion** in Bereiche eingeteilt.

Schlüssel Wertebereiche



Es werden so viele Wertebereiche angelegt wie Reducer Tasks ausgeführt werden.



Grafik: Verschiedene Farben repräsentieren verschiedene Schlüssel. Alle Werte mit dem gleichen Schlüssel werden an einen einzigen Reducer geleitet.



Ein einfaches MapReduce Programm kann geschrieben werden, welches die Anzahl der verschiedenen Wörter in einer Menge von Textdateien zählt.

Eingabe:

foo.txt: Super, das ist die Foo Datei

bar.txt: Dies ist die Bar Datei



Die Ausgabe sollte wie folgt aussehen:

Wort	Anzahl
super	1
das	1
ist	2
die	2
foo	1
datei	2
dies	1
bar	1



Der Code kann so beschrieben werben:

```
mapper (filename, file-contents):
  for each word in file-contents:
    emit (word, 1)
reducer (word, values):
  sum = 0
  for each value in values:
    sum = sum + value
  emit (word, sum)
```



Bemerkungen:

- Mehrere Map Tasks laufen gleichzeitig
- Jeder Map Task liest eine Datei
 - Genauer gesagt, einen HDFS Block
- Der Map Task gibt pro Wort ein Paar aus:
 (wort, 1)
- Der Reduce Task nimmt diese Paare entgegen als Liste von Werten für jedes eindeutige Wort: (wort, {1, 1, 1, 1})



Bemerkungen (fort.):

 Der (die) Reduce Task(s) summiert die Einsen auf und gibt pro Wort dessen Kardinalität aus: (wort, 5)

 Das Ergebnis wird dann in eine Datei pro Reducer Task geschrieben

Im folgenden schauen wir uns das Ganze als **echtes** MapReduce Programm an.



```
public static class MapClass extends MapReduceBase
   implements Mapper<LongWritable, Text, Text, IntWritable> {
   private final static IntWritable one = new IntWritable(1);
   private Text word = new Text();
   public void map (LongWritable key, Text value,
                   OutputCollector<Text, IntWritable> output,
                   Reporter reporter) throws IOException {
     String line = value.toString();
     StringTokenizer itr = new StringTokenizer(line);
     while (itr.hasMoreTokens()) {
       word.set(itr.nextToken());
       output.collect(word, one);
```



```
public static class Reduce extends MapReduceBase
   implements Reducer<Text, IntWritable, Text, IntWritable> {
   public void reduce (Text key, Iterator < IntWritable > values,
                      OutputCollector<Text, IntWritable> output,
                      Reporter reporter) throws IOException {
     int sum = 0;
     while (values.hasNext()) {
       sum += values.next().get();
     output.collect(key, new IntWritable(sum));
```



Bemerkungen:

- Java hat keine emit() Funktion, dies wird durch den OutputCollector übernommen
- Der Hadoop Textparser übergibt den Text Zeile für Zeile und nicht komplett
- Der Text einer Zeile wird mit einer StringTokenizer Instanz zerlegt
 - Damit wird NICHT normalisert, d.h. "das", "Das" und "das," sind alles verschiedene Wörter!



Bemerkungen (fort.):

- Die internen Variablen können mehrfach genutzt werden, denn die collect()
 Methode kopiert die Werte
 - Dies spart Zeit aber auch die Generierung von möglicherweise tausender Klasseninstanzen

Obwohl WordCount sehr einfach erscheint ist dieser Ansatz doch oft in der Praxis zu finden!



Warum ist WordCount interessant?

- Große Datenmengen haben ihre Probleme
 - Ein einzelner Rechner braucht zu lange
 - Verteilte Berechnung benötigt das Kopieren der Daten
 - Anzahl eindeutiger Wörter kann den verfügbaren Speicher überschreiten
- Grundlagen der Statistik sind oft einfache Aggregationsfunktionen
- Viele Aggregationsfunktionen sind verteilt von Natur aus, z. B. max, min, sum, count



Es fehlt nur noch eine Komponente für die Ausführung eines MapReduce Programms, welche **Driver** genannt wird. Diese **initialisiert** den Berechnungsauftrag (Job), fordert Hadoop auf das Programm für eine eine Menge an Eingabedateien **auszuführen** und kontrolliert wohin die Ausgabedateien **geschrieben** werden.



```
public void run (String inputPath, String outputPath)
throws Exception {
  JobConf conf = new JobConf(WordCount.class);
  conf.setJobName("wordcount");
  // the keys are words (strings)
  conf.setOutputKeyClass(Text.class);
  // the values are counts (ints)
  conf.setOutputValueClass(IntWritable.class);
  conf.setMapperClass(MapClass.class);
  conf.setReducerClass(Reduce.class);
  FileInputFormat.addInputPath(conf, new Path(inputPath));
  FileOutputFormat.setOutputPath(conf, new Path(outputPath));
  JobClient.runJob(conf);
```



Bemerkungen:

- Initialisiert den Auftrag/Job
 - Überschreibt nur Parameter welche von den Vorgabewerten abweichen
- Liest alle Dateien aus dem Verzeichnis spezifiziert mit inputPath
- Die Ausgabe wird in das Verzeichnis angegeben mit outputPath geschrieben



Bemerkungen (fort.):

- Die JobConf Instanz beinhaltet alle Konfigurationsinformationen
- Die Map und Reduce Funktionen werden zugewiesen mit setMapperClass() und setReducerClass()
- Die Datentypen werden mit setOutputKeyClass() und setOutputValueClass() festgelegt
 - Legt implizit auch die Map Ausgabetypen fest



Bemerkungen (fort.):

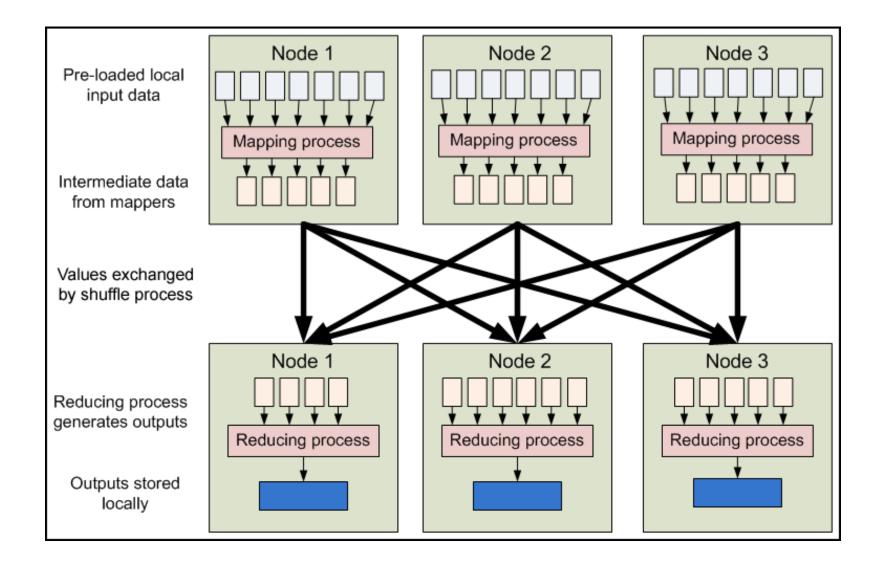
- Bei Bedarf können die weiteren Typen mit setMapOutputKeyClass() und setMapOutputValueClass() bestimmt werden
- Die Eingabetypen für den Mapper werden durch das benutzte InputFormat festgelegt (später mehr dazu)



Bemerkungen (fort.):

- Default ist TextInputFormat welches (LongWritable, Text) Paare erzeugt
 - Der Schlüssel ist der Byte Offset der Zeile in der Textdatei
 - Der Wert ist die Zeile selbst als String
- Der Aufruf von JobClient.runJob (conf) führt den Auftrag aus und wartet bis zum Ende
 - submitJob() kehrt sofort zurück







Die Daten kommen aus HDFS und sind dort als **Blöcke** gleichmäßig verteilt abgelegt. Das MapReduce Programm wird auf **vielen** oder **allen** Knoten im Cluster ausgeführt.

Dabei sind alle Map Tasks **gleichwertig**, d. h. irgendein Mapper kann irgendeine Eingabedatei bearbeiten.

Jeder Mapper liest die **rechnerlokalen** Daten (Blöcke) und verarbeitet diese.



Bemerkungen:

- Am Ende der Map Phase werden alle Werte mit den gleichen Schlüsseln an denselben Reducer geschickt
- Die Reducer laufen auf denselben Knoten wie auch die Mapper laufen
- Dies ist der einzige Kommunikationsschritt in MapReduce!



Bemerkungen:

- Einzelne Map Tasks tauschen keine Informationen aus, sie sind sich sogar völlig unbewusst, dass diese existieren
- Das gleiche gilt für Reduce Tasks
- Der ganze Datenfluss passiert ohne Eingriff des Anwenders
- Wenn ein Knoten ausfällt, dann kann deswegen Tasks neu ausgeführt werden



Bemerkungen (fort.):

- Sollte ein Task Seiteneffekte verursachen, z. B. mit anderen Prozessen kommunizieren, dann muss der Status selbst behandelt werden
- Durch die Eliminierung von Kommunikation und Seiteneffekten können Task Neustarts wesentlich eleganter abgehandelt werden

Es folgt eine detailliertere Darstellung des Prozesses.

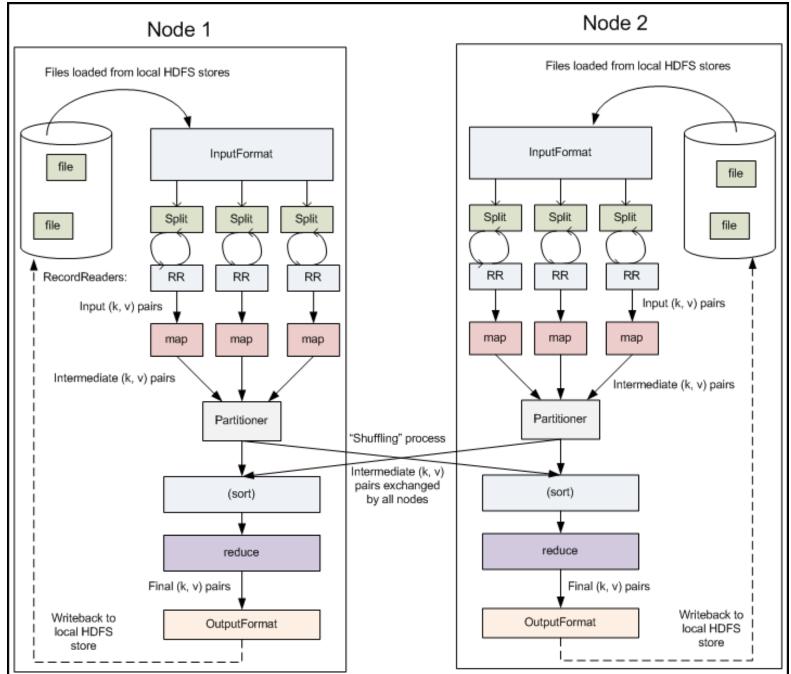


Im folgenden Diagramm wird noch einmal genauer erklärt, welche Komponenten alle im Spiel sind während ein MapReduce Auftrag abläuft. Hier kann man sehen, wo die selbstgeschriebenen Teile des Codes ausgeführt werden und welche anderen Klassen noch involviert sind. Diese sind fast alle über den die **Driver** Methode konfigurierbar.

Wir besprechen nun die einzelnen Teile.

Münster University of Applied Sciences







Input files

Dies sind Rohdaten, welche typischerweise in HDFS abgelegt sind. Es können aber auch andere Speichersysteme als Quellen dienen.

Das Format der Dateien spielt keine Rolle, den ein Parser im InputFormat übernimmt das zerlegen.

Eingabedateien sind oft sehr groß!



InputFormat

Wie erwähnt, übernimmt das InputFormat das Verteilen und Lesen der Rohdateien. Es besitzt dazu folgende Funktionen:

- Wählt die Dateien oder andere Objekte aus welche gelesen werden sollen
- Definiert die InputSplits, welche die Dateien verteilt auf Mapper
- Stellt den RecordReader zur Verfügung



InputFormat (fort.)

Es werden standardmäßig einige InputFormat Klassen mitgeliefert. Einige basieren auf FileInputFormat (siehe setInputFormat() der JobConf Klasse), welche grundlegende Dienste zur Verfügung stellt. Ein Beispiel ist das Aufteilen in einen oder mehrere InputSplits.

Abgeleitete Klassen beschäftigen sich dann mit der eigentlichen Dateistruktur.



InputFormat (fort.)

Folgenden Klassen existieren:

InputFormat	Beschreibung	Schlüssel	Wert
TextInputFormat	Standardformat, liest Textzeilen aus Dateien	Der Byte Offset der Zeile	Der Inhalt der Zeile
KeyValueInput- Format	Zerlegt Zeilen in Key/Value Paare	Alles bis zum ersten TAB Zeichen	Der Rest der Zeile
SequenceFile- InputFormat	Spezifisches, binäres Hadoop Dateiformat	Benutzerdefi niert	Benutzerdefi niert



InputSplits

Beschreibt die **Teilaufgabe** für einen einzelnen Map Task. Eine große Datei wird in viele Splits aufgeteilt und an Map Tasks übergeben. Ein Split entspricht oft der Größe eines HDFS Blockes, also 64 oder 128MB. Dies ermöglicht das parallele Abarbeiten einer Datei und gleichzeitig eine günstige Verteilung der Teilaufgaben an **viele** Knoten im Cluster.



Das InputFormat **definiert** die Liste der Teilaufgaben, **pro** Split eine. Die Teilaufgaben werden dann an die Knoten verteilt, mit Beachtung der **Datenlokalität**, d. h. jeder Split kann theoretisch auf einem von drei (dem Replikationsfaktor) Rechnern ausgeführt werden. Jeder Rechner kann wiederum viele Tasks **parallel** ausführen. Dies kann über die Job Konfiguration angepasst werden.

Siehe Übung 2!



RecordReader

Der Split definiert die Grenzen einer Teilaufgabe, aber nicht wie auf die Daten zugegriffen werden kann. Das übernimmt der RecordReader und erzeugt beliebige Datenpaare, welche dann einer nach dem anderen an den Mapper übergeben werden.

Dies geschieht bis die Daten der Teilaufgabe komplett gelesen sind. Siehe auch:

LineRecordReader.



Mapper

Der Mapper ist der Anwendercode und bekommt zwei Parameter:

- OutputCollector
 - Hat eine Methode namens collect (), welche die Ausgabepaare des Mappers entgegen nimmt
- Reporter
 - Kann über getInputSplit() die Split Informationen abgeben
 - Hat setStatus () und incrCounter () für Laufzeit-informationen des Jobs – mehr dazu in Einheit 3



Partition & Shuffle

Hier werden die Datenpaare über eine Partitionierungsfunktion, angewendet auf den Schlüssel eines gegebenen Paares, an zugeordnete Reducer übergeben. Ein Reducer erhält typischerweise Datenpaare von vielen verschiedenen Map Tasks. Das Kopieren der Daten zwischen Map und Reduce Phase wird Shuffle genannt.



Sort

Bevor die Werte eines eindeutigen Schlüssels an die Reduce Funktion übergeben werden kann muss Hadoop zuerst die Teilergebnisse sortieren und zuordnen. Damit bleiben pro Schlüssel ein oder mehrere Werte übrig.

Der Sort Schritt **sortiert** dazu alle Schlüssel und ruft dann für **jeden** in Reihenfolge den Reducer Code des Anwenders auf.



Reduce

Für jeden Reduce Task wird eine Reducer Instanz erzeugt. Für jeden eindeutigen Schlüssel bekommt der Reducer einen Aufruf der reduce() Funktion, welche neben dem Schlüssel einen Iterator über alle zugeordneten Werte übergeben bekommt. Dabei sind die Werte nicht geordnet.

Weiterhin bekommt der Aufruf von reduce() auch einen OutputCollector und Reporter, genau wie die map() Funktion.



OutputFormat

Diese Klasse **gibt** die Datenpaare **aus**. Dies ist analog zum InputFormat (siehe oben). Es gibt vorgefertigte Klassen in Hadoop welche die Daten in HDFS oder dem lokalen Dateisystem ablegen. Jeder Reducer schreibt in das selbe Ausgabeverzeichnis, deswegen ist die Reduce Task ID Teil des Dateinames: <pfad>/part-nnnnn. setOutputFormat() und setOutputPath() legen die Klasse und den Pfad für den Job fest.



OutputFormat (fort.)

Folgenden Klassen existieren:

OutputFormat	Beschreibung
TextOutputFormat	Standardformat, schreibt Textzeilen im Format "key \t value"
SequenceFileOutputFormat	Schreibt binäre, Hadoop spezifische Dateien, welche für weitere Jobs benutzt werden können
NullOutputFormat	Verwirft die Datenpaare



RecordWriter

Wiederum analog zu dem RecordReader des InputFormat. Stellt eine **spezifische** Implementierung basierend auf dem **gewählten** Ausgabeformat bereit.

Output Files

Die **finalen** Dateien, nachdem der oder die Reducer ihre Arbeit abgeschlossen haben.

Einführung in MapReduce



Damit sind wir für diese Einheit am Ende angekommen, in Bezug auf MapReduce. Einheit 3 wird einige weiterführende Konzepte und Merkmale von MapReduce vorstellen. Dazu gehören Partitioner, Combiner, Job Informationen während der Ausführung, weitere Methoden der Map und Reduce Klassen und so weiter.

Einheit 2

- Rückblick auf Einheit 1
- Einführung in MapReduce
- MapReduce Beispiele
- YARN Übersicht

MapReduce Beispiel #1



Das WordCount Beispiel von vorhin. Dazu werden beliebige Textdateien an das MapReduce Programm übergeben und die Ergebnisse ausgegeben.

Siehe Übung 2!

Log Format



Eine kurze Übersicht:

```
LogFormat "%h %l %u %t \"%r\" %>s %b" common 127.0.0.1 - frank [10/Oct/2000:13:55:36 - 0700] "GET /apache_pb.gif HTTP/1.0" 200 2326 LogFormat "%h %l %u %t \"%r\" %>s %b \"%{Referer}i\" \"%{User-agent}i\"" combined 127.0.0.1 - frank [10/Oct/2000:13:55:36 - 0700] "GET /apache_pb.gif HTTP/1.0" 200 2326 "http://www.example.com/start.html" "Mozilla/4.08 [en] (Win98; I;Nav)"
```

Quelle: http://httpd.apache.org/docs/1.3/logs.html

Log Format



Abschnitt	Erläuterung
127.0.0.1 (%h)	Die IP Adresse des Aufrufers
- (%1)	Identität ("-" bedeutet Wert nicht verfügbar)
frank (%u)	Benutzer gemäß Authentifizierung
[10/Oct/2000:13:55:36 - 0700] (%t)	Zeitpunkt des Übertragungsende
"GET /apache_pb.gif HTTP/1.0" (\"%r\")	Die URI der Abfrage, zeigt auf die angeforderte Resource
200 (%>s)	Status Code des Servers für den Aufruf
2326 (%b)	Größe der zurückgesendeten Daten (ohne Kopfdaten)
<pre>"http://www.example.com/ start.html" (\"%{Referer}i\")</pre>	Combined: Woher der Aufruf kommt, z. B. welche Seite eine aufgerufene Grafik enthält
<pre>"Mozilla/4.08 [en] (Win98; I ;Nav)" (\"%{User-agent}i\")</pre>	Combined: Informationen welche der Client Browser über sich selbst berichtet

Quelle: http://httpd.apache.org/docs/1.3/logs.html

MapReduce Beispiel #2



Hier ist eine typische Abfrage, welche Daten aus einem Weblog aggregiert:

```
SELECT weblog.url,
sum(weblog.bytes)
FROM weblog
GROUP BY weblog.url;
```

Siehe Übung 2!

MapReduce Beispiel #3 bis ...



Das MapReduce Packet hat eine eigene JAR Datei mit vielen Beispielen schon enthalten.

```
$ hadoop jar /opt/cloudera/parcels/CDH-4.4.0-1.cdh4.4.0.p0.39/lib/hadoop-0.20-mapreduce/hadoop-examples-
2.0.0-mr1-cdh4.4.0.jar
An example program must be given as the first argument.
Valid program names are:
  aggregatewordcount: An Aggregate based map/reduce program that counts the words in the input files.
  aggregatewordhist: An Aggregate based map/reduce program that computes the histogram of the words in
the input files.
  dbcount: An example job that count the pageview counts from a database.
 grep: A map/reduce program that counts the matches of a regex in the input.
  join: A job that effects a join over sorted, equally partitioned datasets
 multifilewc: A job that counts words from several files.
 pentomino: A map/reduce tile laying program to find solutions to pentomino problems.
 pi: A map/reduce program that estimates Pi using monte-carlo method.
  randomtextwriter: A map/reduce program that writes 10GB of random textual data per node.
  randomwriter: A map/reduce program that writes 10GB of random data per node.
  secondarysort: An example defining a secondary sort to the reduce.
  sleep: A job that sleeps at each map and reduce task.
  sort: A map/reduce program that sorts the data written by the random writer.
  sudoku: A sudoku solver.
  teragen: Generate data for the terasort
  terasort: Run the terasort
  teravalidate: Checking results of terasort
```

wordcount: A map/reduce program that counts the words in the input files.

Einheit 2

- Rückblick auf Einheit 1
- Einführung in MapReduce
- MapReduce Beispiele
- YARN Übersicht

Was sagt das Internet?



Then Google evolved. Can Hadoop catch up?

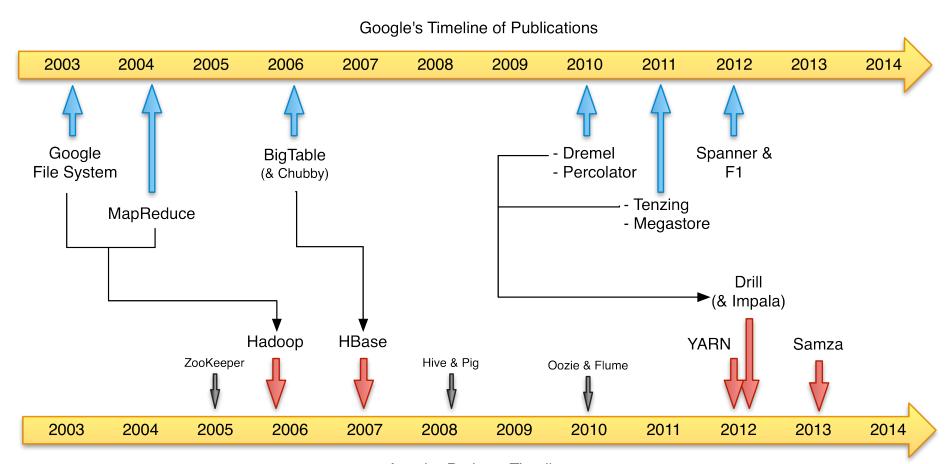
Most interesting to me, however, is that GMR no longer holds such prominence in the Google stack. Just as the enterprise is locking into MapReduce, Google seems to be moving past it. In fact, many of the technologies I'm going to discuss below aren't even new; they date back the second half of the last decade, mere years after the seminal GMR paper was in print.



Source: http://gigaom.com/2012/07/07/why-the-days-are-numbered-for-hadoop-as-we-know-it/

Wdh.: Hadoop Zeitleiste

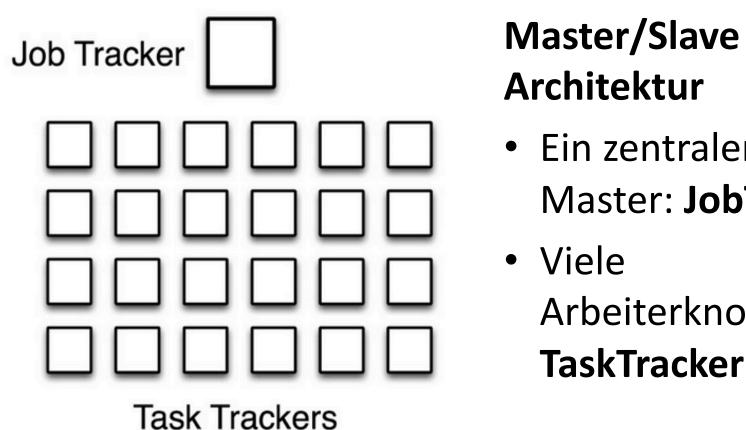




Apache Projects Timeline

Zuerst: Was ist MapReduce 1?





Master/Slave **Architektur**

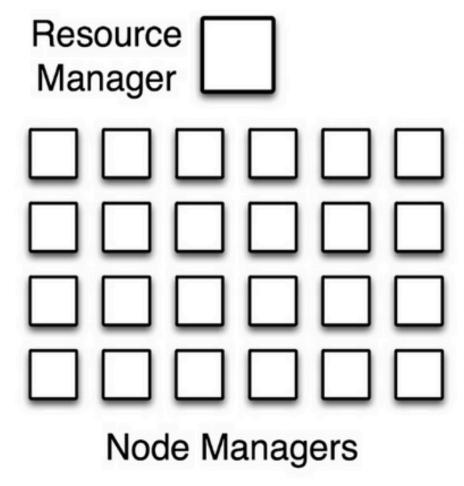
- Ein zentraler Master: JobTracker
- Viele Arbeiterknoten:

Motivation MR1 zu Ändern



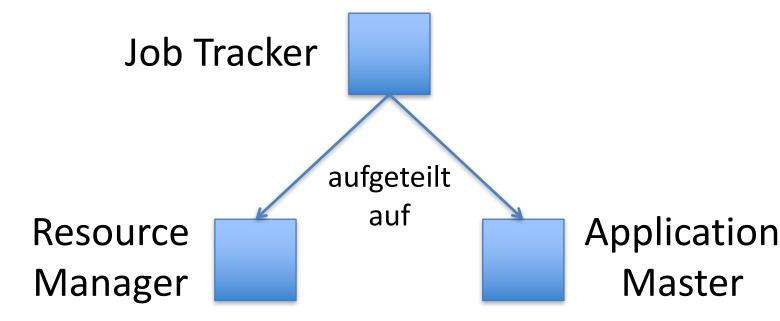
- Skalierung auf >4000 Knoten
- Weniger, dafür größere Cluster
 - Ansonsten existieren wieder Datensilos!
- Hochverfügbarkeit des Job Tracker schwierig
 - Große, komplexe Statusinformationen
- Schlechte Resources Ausnutzung
 - Entweder sind "Slots" in MR1 für Mapper oder Reducer

YARN: Yet Another Resource Negotiator





Aufgabenverteilung



- Einer pro Cluster
- Langlebig
- App-Ebene

- Einer pro App Instanz
- Kurzlebig
- Planung und Überwachung auf Task-Ebene

Feinstufige Kontrolle



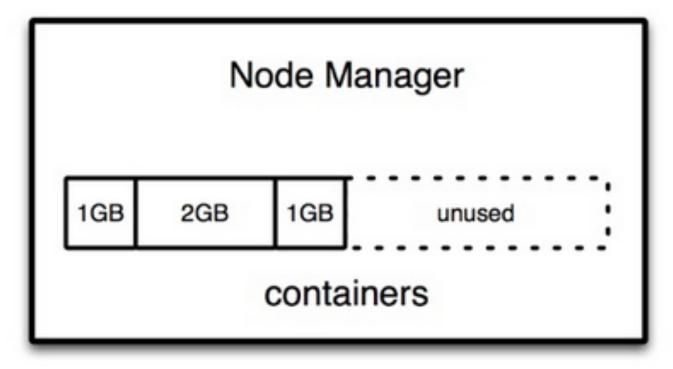
Der neue Node Manager ist ein generischer Task Tracker (aus dem MR1 Modell):

- Task Tracker
 - Feste Anzahl von Map und Reduce Slots
- Node Manager
 - Container mit variables Resourcen Begrenzung

Node Manager: Container



Container können mit beliebigen Systemresourcen umgehen (aber zur Zeit begrenzt auf Speicher.



YARN + MapReduce 2



YARN führt MapReduce als eine eigene Anwendung aus. Dies kann man mit dem Linux Modell vergleichen:

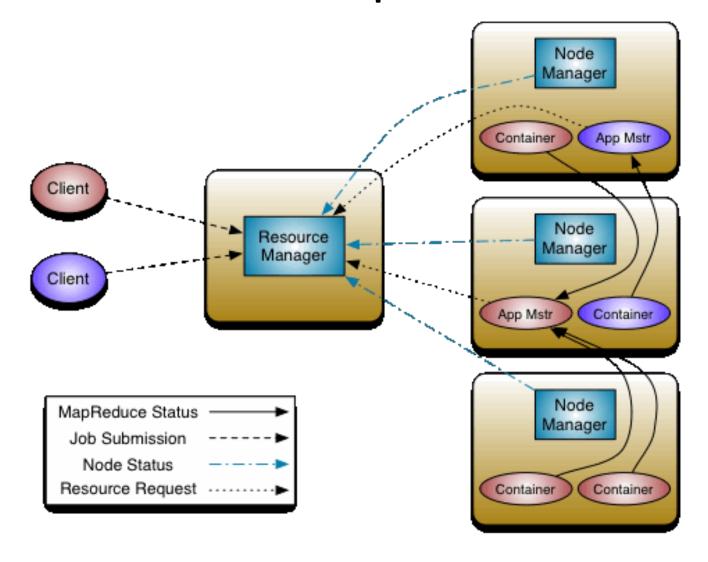
- MR ist *User Space*
- YARN ist Kernel Space

MapReduce 2

YARN

Apache YARN Komponenten





YARN Anwendungen



Es gibt bereits einige Anwendungen für YARN, neben MapReduce, zum Beispiel:

- Distributed Shell
- Open MPI
- Master-worker
- Apache Giraph, Hama
- Spark
- HBase, MemCached, ...

Einheit 2



An dieser Stelle endet die zweite Einheit mit einer Einführung in Big Data Engineering. In der nächsten Einheit werden wir tiefer in MapReduce einsteigen und uns Algorithmen und bekannte Anwendungsfälle anschauen.

Bis bald!

Übung 2



Ziele:

- MapReduce WordCount schreiben und ausführen
- MapReduce Programm schreiben, welches eine Test Weblog Datei erstellt
 - Common Format
 - Variable Ausgabeformate (Text, SequenceFile)
- MapReduce Programm schreiben, welches die Weblogs summiert nach URI
 - Variation von Job Parameter testen (z. B. Parallelität)

Übung 2



Code:

https://github.com/larsgeorge/fh-muenster-bde-lesson-2

Quellen



- MapReduce Konzepte
 - http://developer.yahoo.com/hadoop/tutorial/mo dule4.html
 - "Hadoop The Definitive Guide" von Tom White http://shop.oreilly.com/product/0636920021773.
 <u>do</u>