

Perspektiverende Datalogi

Internetalgoritmer

MapReduce

Gerth Stølting Brodal

MapReduce Implementationer

Dean, F. and Ghemawat, S. (2004) *MapReduce: Simplified Data Processing on Large Clusters*.
In: Sixth Symposium on Operating System Design and Implementation (OSDI 2004): 137-150

MapReduce

Google™

Hadoop

Apache open
source projekt



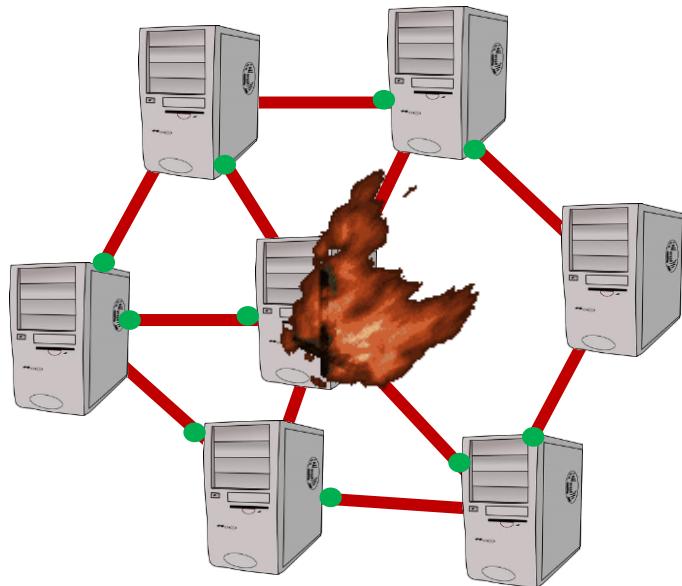
YAHOO!®

facebook

amazon.com®

Parallelle algoritmer – Teori vs Praksis

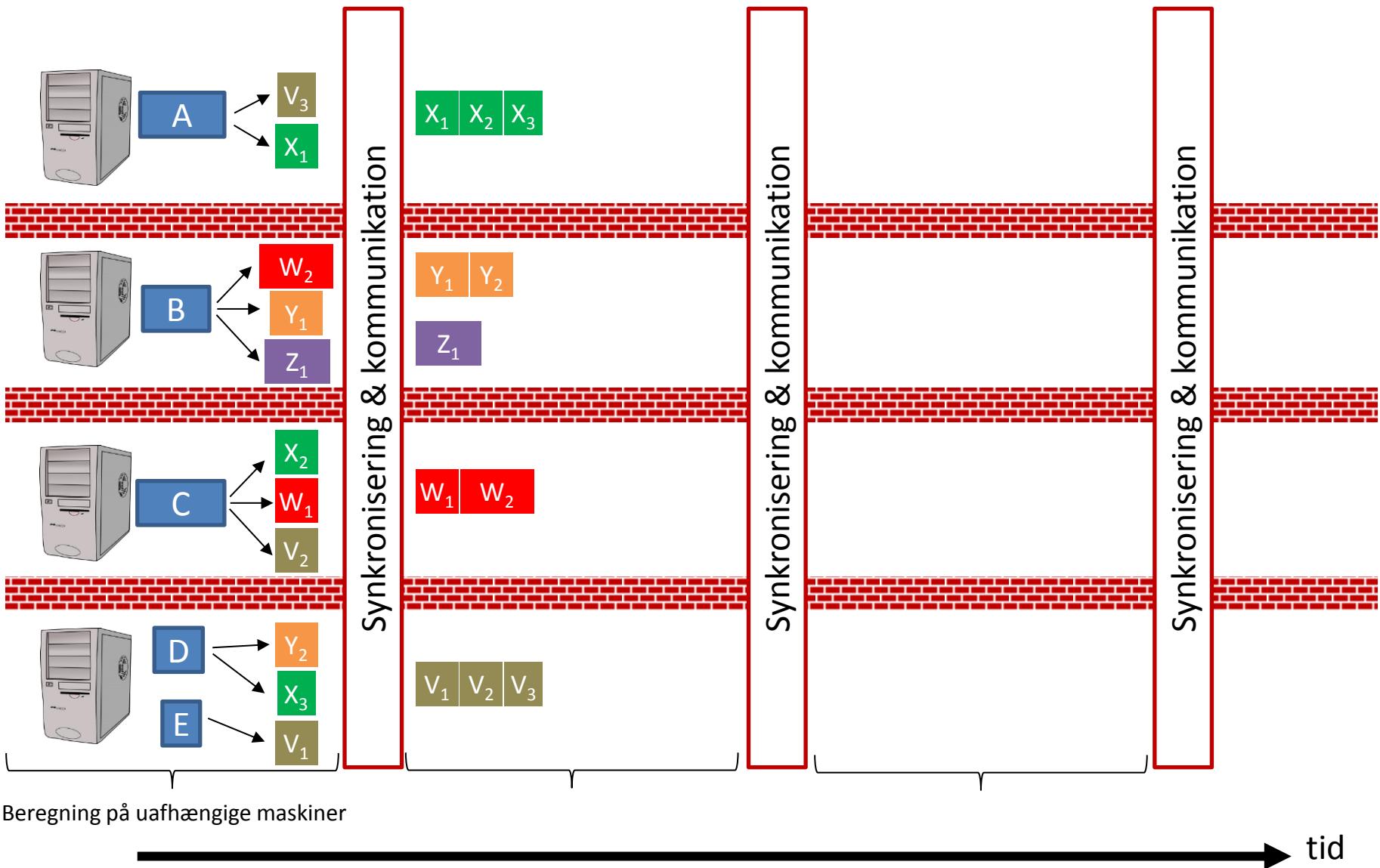
- Behandling af massiv data kræver parallelle algoritmer (fx Google)
- **Ideelle Teoretiske Verden**
 - mange maskiner samarbejder synkront
 - kan kommunikere i hvert beregningsskridt
 - utallige teoretiske algoritmer udviklet



- **Praksis**
 - meget svært at programmere
 - korrekthed, concurrency problemer, ...
 - maskiner arbejder med forskellige hastigheder, strejker, bryder sammen

Ønskes: Simpel men slagkraftig parallel model

Afgrænsning af Kommunikation



Parallelle Programmer

- Traditionelt specielt udviklede programmer for hvert problem man ønsker at løse
 - mange **ikke-trivиelle detaljer** i parallel programmer
 - fejl-tolerance (1000'er af maskiner fejler regelmæssigt)
 - fordeling af **opgaver** blandt maskiner
 - balancering af **arbejdet** blandt maskiner
- **MapReduce** interfacet (, 2003)
 - håndter ovenstående automatisk
 - meget begrænsede kommunikation mellem maskiner
 - algoritmen udføres i **Map** og **Reduce** faser

MapReduce

- Brugeren skal definere to funktioner

map v1 → List[(k,v2)]

reduce (k, List[v2]) → List[v3]

- Eksempel: Antal forekomster af ord i en tekstsamling

map $\begin{cases} ("www.foo.com", "der var en gang en...") \rightarrow [("der", "1"), ("var", "1"), ("en", "1"), ("gang", "1"), ("en", "1") \dots] \\ ("www.bar.com", "en lang gang...") \rightarrow [("en", "1"), ("lang", "1"), ("gang", "1"), \dots] \end{cases}$

reduce $\begin{cases} ("en", ["1", "1", "1"]) \rightarrow ["en 3"] \\ ("gang", ["1", "1"]) \rightarrow ["gang 2"] \\ \dots \end{cases}$

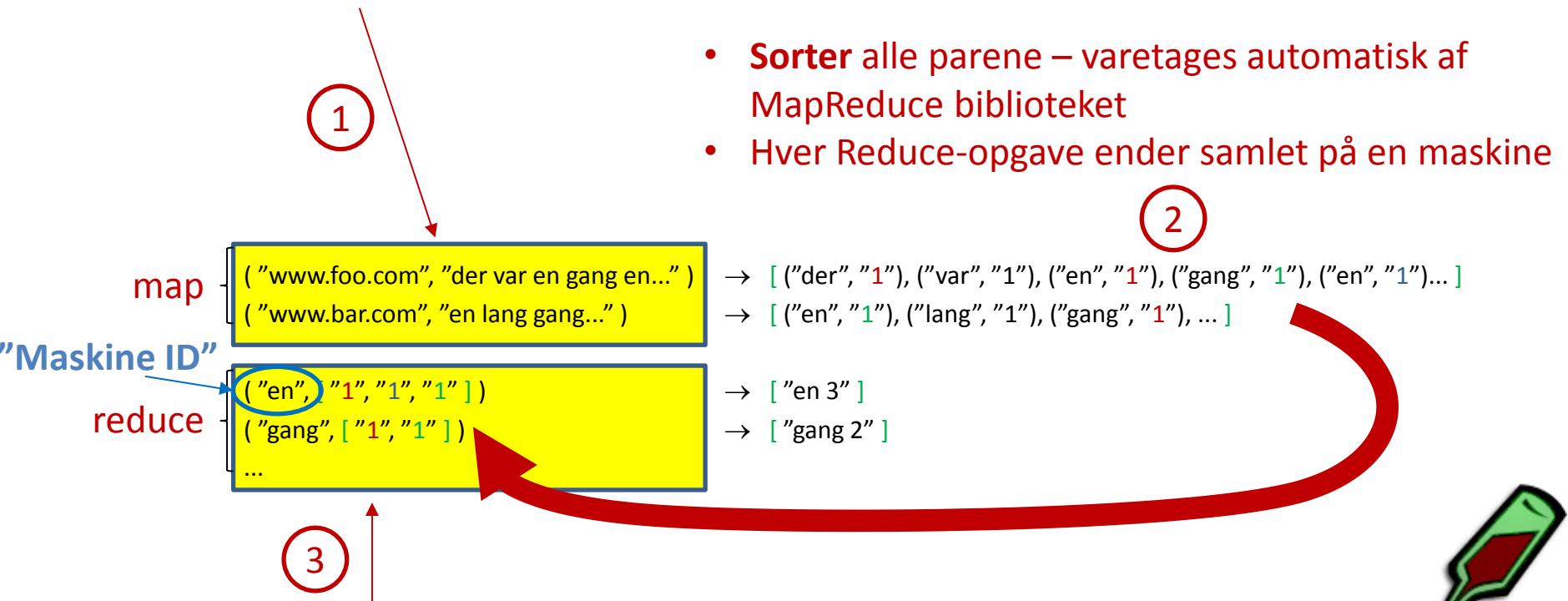
- Output fra en map-reduce kan være input til den næste map-reduce

MapReduce

- Map-opgaverne ligger spredt ud på maskinerne (i et GFS hvor data typisk er replikleret 3 gange)
- Hver maskine udfører et antal uafhængige map-opgaver

Master = en maskine der

1. planlægger og fordeler opgaverne
2. genstarter hængene opgaver på andre maskiner



- En reduce-opgave løses sekventielt på én maskine (mulig FLASKEHALS)
- Hver maskine udfører et antal uafhængige reduce-opgaver
- Output er en delliste af det samlede output



Antagelse Antal maskiner $\leq n^{1-\epsilon}$, hver maskine hukommelse $\leq n^{1-\epsilon}$

Hadoop : WordCount

Java kode fra tutorialen på hadoop.apache.org

```
public class WordCount {  
    public static class Map 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 tokenizer = new StringTokenizer(line);  
            while (tokenizer.hasMoreTokens()) {  
                word.set(tokenizer.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));  
        }  
    }  
}
```

En søgemaskines dele

Indsamling af data

- **Webcrawling** (gennemløb af internet)

Indeksering data

- **Parsning** af dokumenter
- **Leksikon**: indeks (ordbog) over alle ord mødt
- **Inverteret fil**: for alle ord i leksikon, angiv i hvilke dokumenter de findes

Søgning i data

- Find alle dokumenter med søgeordene
- **Rank** dokumenterne

Inverteret fil

Input: $\text{List[(URL, tekst)]}$

Output: $\text{List[(Ord, URL'er)]}$

Map

$$(\text{URL, tekst}) \rightarrow [\text{ (ord}_1, \text{URL}), \dots, (\text{ord}_k, \text{URL})]$$

Reduce

$$(\text{ord}, [\text{URL}_1, \dots, \text{URL}_m]) \rightarrow [\text{(ord, "URL}_1, \dots, \text{URL}_m\text{")}]$$

Indgrad af alle siderne

Input: $\text{List[} (i, j) \text{]}$

Output: $\text{List[} (i, \text{indgrad}(i)) \text{]}$

Map

$$(i, j) \rightarrow [(j, 1)]$$

Reduce

$$(i, \underbrace{[1, 1, \dots, 1]}_{k = \text{indgrad}(i)}) \rightarrow [(i, k)]$$

Sum

Input: $[x_1, \dots, x_n]$

Ouput: $[\text{sum}(x_1, \dots, x_n)]$

Map

$$x_i \rightarrow [(\text{random}(1..R), x_i)]$$

$R \approx$ antal maskiner

①

Reduce

$$(r, [x_{i_1}, \dots, x_{i_k}]) \rightarrow [x_{i_1} + \dots + x_{i_k}]$$

Map

$$x_i \rightarrow [(0, x_i)]$$

②

Reduce

$$(0, [x_1, \dots, x_n]) \rightarrow [x_1 + \dots + x_n]$$

Øvelser - PageRank

Input: List[(i, j)]

Ouput: List[$(i, p_i^{(s)})$]

$$p_i^{(s)} = 0.85 \cdot \sum_{j:j \rightarrow i} \frac{p_j^{(s-1)}}{\text{udgrad}(j)} + 0.15 \cdot \frac{1}{n}$$

$$p_1^{(0)} = 1.0 \quad p_2^{(0)} = \dots = p_n^{(0)} = 0.0$$

PageRank

$$p_1^{(0)} = 1.0 \quad p_2^{(0)} = \dots = p_n^{(0)} = 0.0 \quad p_i^{(s)} = 0.85 \cdot \sum_{j:j \rightarrow i} \frac{p_j^{(s-1)}}{\text{udgrad}(j)} + 0.15 \cdot \frac{1}{n}$$

- $[(i_1, j_1), (i_2, j_2), \dots]$
- ① → $[(i_1, j_1, p_{i_1}^{(0)}), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(0)}), \dots]$
- ② → $[(i_1, j_1, p_{i_1}^{(0)}, \text{udgrad}(i_1)), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(0)}, \text{udgrad}(i_2)), \dots]$
- ③ → $[(i_1, j_1, p_{i_1}^{(0)}, \text{udgrad}(i_1), n), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(0)}, \text{udgrad}(i_2), n), \dots]$
- $s \left\{ \begin{array}{l} ④ \rightarrow [(i_1, j_1, p_{i_1}^{(1)}, \text{udgrad}(i_1), n), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(1)}, \text{udgrad}(i_2), n), \dots] \\ ④ \rightarrow [(i_1, j_1, p_{i_1}^{(2)}, \text{udgrad}(i_1), n), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(2)}, \text{udgrad}(i_2), n), \dots] \\ \dots \\ ④ \rightarrow [(i_1, j_1, p_{i_1}^{(s)}, \text{udgrad}(i_1), n), (i_2, j_2, p_{i_2}^{(s)}, \text{udgrad}(i_2), n), \dots] \end{array} \right.$
- ⑤ → $[(i_1, p_{i_1}^{(s)}), (i_2, p_{i_2}^{(s)}), \dots]$

Hint ①, ② og ⑤ er nemmest