

MIF18 : GESTION DE DONNÉES POUR LE WEB

FRAMEWORK MAPREDUCE : FONDAMENTAUX FONCTIONNELS

romuald.thion@univ-lyon1.fr

[http://liris.cnrs.fr/~ecoquery/dokuwiki/doku.php?id=enseignement:
bda...start](http://liris.cnrs.fr/~ecoquery/dokuwiki/doku.php?id=enseignement:bda...)



Outline

- 1 Introduction
- 2 Principe de MapReduce
- 3 Implémentation jouet
- 4 Conclusion

1

Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2

Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3

Implémentation jouet

4

Conclusion

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

Motivation originale : Google

Jeffrey Dean, Sanjay Ghemawat : *MapReduce : simplified data processing on large clusters* OSDI, 2004

Contexte applicatif

- Famille de traitement *simples* :
index inversé, statistiques, requêtes ou mots fréquents
- Sur de *très grands* volumes de données :
page web, log d'accès, documents

Les challenges / contraintes

Distribution des données, parallélisation des calculs, gestion des pannes, utilisable sur des petites machines

Dans cette partie, on va s'intéresser à **comment** et **pourquoi** ça marche

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

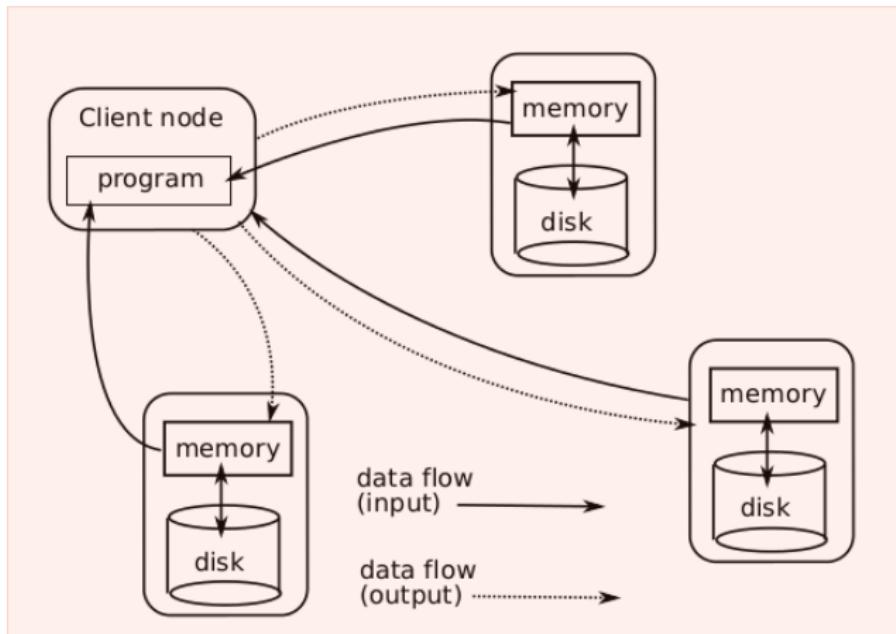
2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

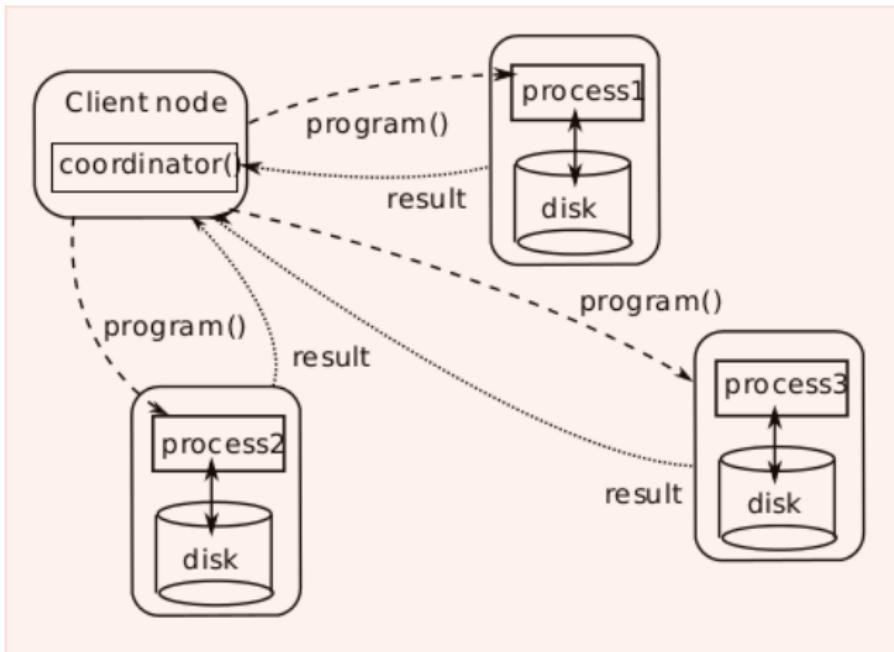
4 Conclusion

Distribution des données



Coût élevé des transferts réseau (*bottleneck*).

Distribution des données et des calculs



Gérer les jobs pour qu'ils s'exécutent au plus proche des données.
Principe de *data locality*.

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

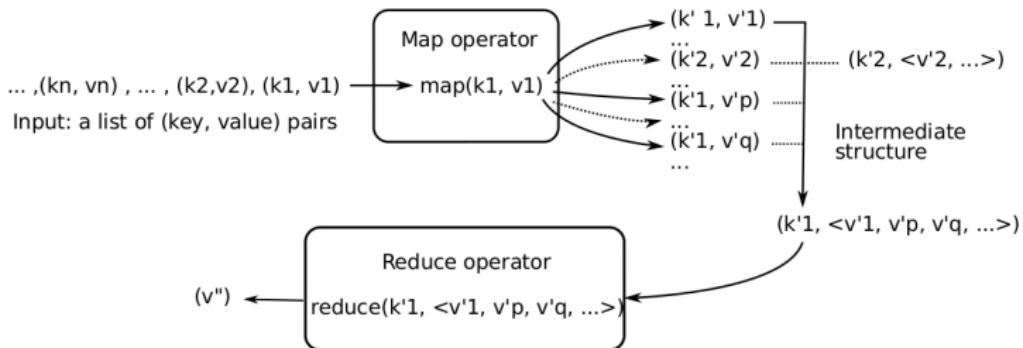
3 Implémentation jouet

4 Conclusion

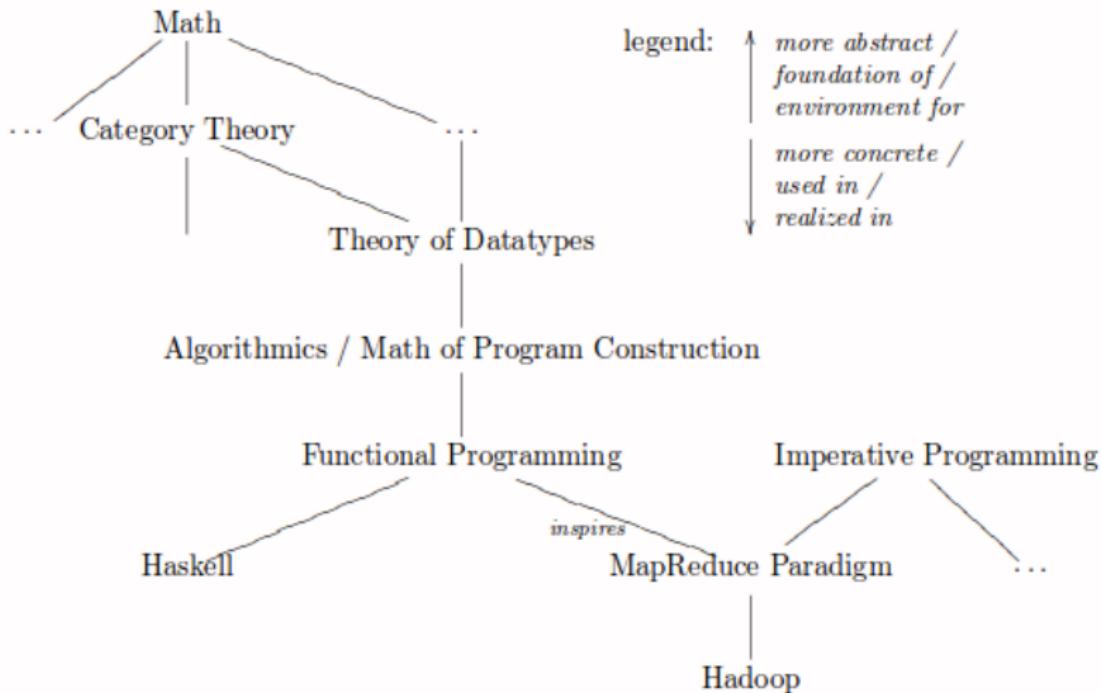
Pipeline MapReduce

Composition de trois opérations

- ① Map : applique une fonction à une collection
Mapper : nœud qui exécute une partie de Map
- ② Sort/Group/Shuffle/ : réorganisation **automatique** des résultats intermédiaires
- ③ Reduce : agrège les résultats intermédiaires
Reducer : nœud qui exécute une partie de Reduce



Pipeline MapReduce



MapReduce, c'est (presque) de la programmation fonctionnelle

Programmation fonctionnelle

Caractéristiques

- opérations séquencées par la composition $(f \circ g)(x) = f(g(x))$:
pas d'ordre dans les déclarations
- pas d'état en fonctionnel « pur » :
le résultat d'une fonction ne dépend que de ses entrées
- données/variables non modifiables :
pas d'affectation, pas de gestion explicite de la mémoire

Inspiration fonctionnelle de MapReduce

- Pipeline MapReduce, en gros : $\text{reduce}(\oplus) \circ \text{grp} \circ \text{map}(f)$
- On peut de manière **automatique** paralléliser les programmes fonctionnels sur plusieurs unités de calcul

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- **La fonction Map**
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

La fonction Map

$\text{map} : (A \rightarrow B) \rightarrow ([A] \rightarrow [B])$

$$\text{map}(f)[x_0, \dots, x_n] = [f(x_0), \dots, f(x_n)]$$

$$\text{map}(*2)[2, 3, 6] = [4, 6, 12]$$

Prototype de Map dans MapReduce

- Dans la doc. Map : $(K1, V1) \rightarrow [(K2, V2)]$
- Map est un prototype particulier du f de $\text{map}(f)$
 - On applique f sur une collection de paires clef/valeur
 - Pour chaque paire (k, v) on calcule $f(k, v)$

Exemple en pseudocode

```
function map(uri, document)
    foreach distinct term in document
        output (term, count(term, document))
```

La fonction Map

Propriétés algébriques de map

- $\text{map}(id) = id$ avec $id(x) = x$
- $\text{map}(f \circ g) = \text{map}(f) \circ \text{map}(g)$
- $\text{map}(f)[x] = [f(x)]$
- $\text{map}(f)(xs + ys) = \text{map}(f)(xs) ++ \text{map}(f)(ys)$

Application

- Simplification et réécriture automatique de programme
- Preuve (algébrique) d'équivalence
- Parallélisation automatique des calculs

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- **La fonction Sort/Group/Shuffle**
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

La fonction Sort/Group/Shuffle

$\text{grp} : [(A \times B)] \rightarrow [(A \times [B])]$

$$\text{grp}[\dots(w, a_0), \dots, (w, a_n)\dots] = [\dots, (w, [a_0, \dots, a_n]), \dots]$$

$$\text{grp}[('a', 2), ('z', 2), ('ab', 3), ('a', 4)] = [('a', [2, 4]), ('z', [2]), ('ab', [3])]$$

Prototype de Sort/Group/Shuffle dans MapReduce

- Dans la doc. Grp : $[(K2, V2)] \rightarrow [(K2, [V2])]$
- Rappelle l'instruction GROUP BY/ORDER BY en SQL
- Grp est appelée de façon transparente entre Map et Reduce

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- **La fonction Reduce**

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

La fonction Reduce

reduce : $(A \times A \rightarrow B) \rightarrow ([A] \rightarrow B)$

$$\text{reduce}(\oplus)[x_0, \dots, x_n] = x_0 \oplus x_1 \oplus \dots \oplus x_{n-1} \oplus x_n$$

$$\text{reduce}(+)[2, 1, 3] = 2 + 1 + 3 = 6$$

Prototype de Reduce dans MapReduce

- Dans la doc. Reduce : $(K2, [V2]) \rightarrow [(K3, V3)]$
- Reduce est un prototype particulier pour $\text{reduce}(\oplus)$
 - On applique \oplus sur une collection de valeurs associées à la clef

Exemple en pseudocode

```
function reduce(term, counts)
    output (term, sum(counts))
```

La fonction Reduce

Exemples de fonctions reduce(\oplus)

Sum : $\text{reduce}(+)$

Size : $\text{reduce}(+) \circ \text{map}(\lambda x.1)$ où $\lambda x.1$ est la fonction constante

Flatten : $\text{reduce}(++)$ où $++$ est la concaténation

$$[a_0, \dots, a_n] ++ [b_0, \dots, b_m] = [a_0, \dots, a_n, b_0, \dots, b_m]$$

Min, Max : $\text{reduce}(\min)$ et $\text{reduce}(\max)$ avec min et max binaires

Filter : $p\triangleleft = \text{reduce}(++) \circ \text{map}(p?)$ avec

$$p?(x) = [x] \text{ si } x \text{ a la propriété } p \text{ et } [] \text{ sinon}$$

Factorielle : $\text{reduce}(\times)[1..n]$

La fonction Reduce

Contraintes sur \oplus dans $\text{reduce}(\oplus)$

- $(x \oplus y) \oplus z = x \oplus (y \oplus z)$: **associatif** dans le cas des listes ;
- $x \oplus y = y \oplus x$: et **commutatif** dans le cas des *bags* ;
- $x \oplus x = x$: et **idempotent** dans le cas des ensembles ;
- si \oplus admet un élément neutre e , alors $\text{reduce}(\oplus)[] = e$

Propriétés algébriques de reduce

- $\text{reduce}(\oplus)(xs ++ ys) = \text{reduce}(\oplus)(xs) \oplus \text{reduce}(\oplus)(ys)$
- si $g(x \oplus y) = g(x) \otimes g(y)$ alors $g \circ \text{reduce}(\oplus) = \text{reduce}(\otimes) \circ \text{map}(g)$
- $\text{map}(f) \circ \text{reduce}(++) = \text{reduce}(++) \circ \text{map}(\text{map}(f))$
- $\text{reduce}(\oplus) \circ \text{reduce}(++) = \text{reduce}(\oplus) \circ \text{map}(\text{reduce}(\oplus))$
- $\text{reduce}(++) \circ \text{reduce}(++) = \text{reduce}(++) \circ \text{map}(\text{reduce}(++))$

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

wordcount fonctionnel pur

Objectif

- Étant donnée une fonction $words : Doc \rightarrow [Word]$
- et une collection de documents $[Doc]$
- calculer la fonction qui compte les occurrences dans la collection $wc : [Key \times Doc] \rightarrow [Word \times \mathbb{N}]$

Étapes du calcul

$$\begin{array}{c}
 (\underset{\substack{\uparrow \\ [W \times N]} }{id} \times (+/)) * \underset{\substack{\uparrow \\ [W \times [N]]}}{\cdot} grp \underset{\substack{\uparrow \\ [W \times N]}}{\cdot} +/ \underset{\substack{\uparrow \\ [[W \times N]]}}{\cdot} ((\underset{\substack{\uparrow \\ [W \times N]} }{(_-, 1)*} \underset{\substack{\uparrow \\ [W]} }{\cdot} words \underset{\substack{\uparrow \\ D}}{\cdot} expr \underset{\substack{\uparrow \\ K \times D}}{\cdot}) *) \\
 \hline
 \text{---}
 \end{array}$$

Où sont Map et Reduce ?

$$\overbrace{(id \times (+/)) * \cdot grp}^{reducePerKey} \cdot \overbrace{+/ \cdot (}^{grpPerKey} \overbrace{(_-, 1)* \cdot words \cdot expr}^{mapPerKey}) *$$

wordcount en Haskell

Haskell

- langage de programmation *fonctionnel, pur et paresseux*
- on réalise une implémentation jouet du pipeline MapReduce

— *from https://github.com/moizjv/haskellParallelismMapReduce*

```
import Data.List (sortBy, groupBy) — generice sort and group function
import Data.List.Split (splitOn)   — tokenizer
import Data.Function (on)         — tool
```

— *on :: (b -> b -> c) -> (a -> b) -> a -> a -> c*
— *(...)* ‘on’ f = *|x y -> f x .*. f y*

— *sample document*
egTextString :: String
egTextString = "Zola_was_born_in_Paris_in_1840"

— *sample input*
egInput :: [(Int, String)]
egInput = [(0, egTextString),(1, egTextString)]

```
— tokenizer
wordsep :: String → [String]
wordsep = splitOn "_"

— add 1 to every word in a list
countOne :: [String] → [(String, Int)]
countOne = map (\x → (x, 1))

— mapper function : discard identifier, tokenize then count 1 for each word
mapper :: (Int, String) → [(String, Int)]
mapper = countOne . wordsep . snd

— sample output :
— [ ("Zola", 1), ("was", 1), ("born", 1), ("in", 1), ("Paris", 1), ("in", 1), ("1840", 1),
—   ("Zola", 1), ("was", 1), ("born", 1), ("in", 1), ("Paris", 1), ("in", 1), ("1840", 1)
egOutMap :: [[(String, Int)]]
egOutMap = map mapper egInput

— sort according to tokens
combining :: [(String, Int)] → [(String, Int)]
combining = sortBy (compare `on` fst)
```

```

— once sorted, group values of identical tokens
— NB : \l -> ( fst . head $ l , map snd l ) :: [(a, b)] -> (a, [b])
— keep the head a-value and group all b-values.
grp :: [(String,Int)] -> [(String,[Int])]
grp = map (\l -> (fst . head $ l, map snd l)) . groupBy ((==) `on` fst)

— sample output :
— [("1840",[1,1]), ("Paris ,[1,1]), ("Zola ,[1,1]), ("born ,[1,1]), ("in ,[1,
egOutGrp :: [(String,[Int])]
egOutGrp = grp . combining . concat $ egOutMap

— reducer function : simply add lists of ls using foldr function
red :: (String,[Int]) -> (String, Int)
red (s,ls) = (s, foldr1 (+) ls)

— definition of foldr :
— if the list is empty, the result is the initial value z; else
— apply f to the first element and the result of folding the rest
— foldr f z []      = z
— foldr f z (x:xs) = f x (foldr f z xs)

```

```

— complete mapreduce pipeline
mapreduce :: [(Int, String)] -> [(String, Int)]
mapreduce = map red . (grp . combining) . concat . map mapper

— complete mapreduce pipeline with local aggregation
mapreduce' :: [(Int, String)] -> [(String, Int)]
mapreduce' = map red . (grp . combining) . concat . map (mapper') where
    mapper' :: (Int, String) -> [(String, Int)]
    mapper' = map red . grp . combining . mapper

— sample output
— [("1840",2), ("Paris",2), ("Zola",2), ("born",2), ("in",4), ("was",2)]
egOutMR :: [(String, Int)]
egOutMR = mapreduce egInput

— generic map reduce pipeline
simpleMapReduce
    :: ((k1,v1) -> [(k2,v2)])           — fonction 'mapper'
    -> [(k2,[v2])] -> [(k2,[v2]))]      — fonction 'sort/group/shuffle'
    -> ((k2,[v2]) -> (k3,v3))          — fonction 'reduce'
    -> [(k1,v1)]                         — input : key/values
    -> [(k3,v3)]                         — output
simpleMapReduce m c r = map r . c . concat . map m

```

Autres applications

Fréquence d'accès à partir de pages web, Map renvoie des paires
 $\langle \text{URL}, 1 \rangle$ et Reduce renvoie $\langle \text{URL}, \text{total} \rangle$

Inversion de graphe à partir de pages web, Map renvoie des paires
 $\langle \text{src}, \text{trg} \rangle$ et Reduce renvoie $\langle \text{trg}, \text{list(src)} \rangle$

Index inversé à partir de documents, Map renvoie des paires
 $\langle \text{word}, \text{docID} \rangle$ et Reduce renvoie
 $\langle \text{word}, \text{list(docID)} \rangle$

Vecteur de termes ...

Grep distribué ...

Tri distribué ...

1 Introduction

- Traitement à large échelle
- Distribution des calculs

2 Principe de MapReduce

- Pipeline MapReduce
- La fonction Map
- La fonction Sort/Group/Shuffle
- La fonction Reduce

3 Implémentation jouet

4 Conclusion

MapReduce vs SGBD parallèle (1/2)

[Pavlo et al. SIGMOD09]

Hadoop MapReduce vs two parallel DBMS (one row-store DBMS and one column-store DBMS)

- Benchmark queries : a grep query, an aggregation query with a group by clause on a Web log, and a complex join of two tables with aggregation and filtering
- Once the data has been loaded, the DBMS are significantly faster, but loading is much time consuming for the DBMS
- Suggest that MapReduce is less efficient than DBMS because it performs repetitive format parsing and does not exploit pipelining and indices

MapReduce vs SGBD parallèle (2/2)

[Dean and Ghemawat, CACM10]

- Make the difference between the MapReduce model and its implementation which could be well improved, e.g. by exploiting indices

[Stonebraker et al. CACM10]

- Argues that MapReduce and parallel DBMS are complementary as MapReduce could be used to extract-transform-load data in a DBMS for more complex OLAP

MapReduce, un grand pas en arrière ?

Exégèse de l'article de DeWitt et Stonebreaker

- ① MapReduce is a step backwards in database access :
pas de schéma, de séparation physique/logique, de langage déclaratif
- ② MapReduce is a poor implementation :
pas de structures d'index (e.g., B-Tree de SGBD-R)
- ③ MapReduce is not novel :
les résultats fondamentaux et techniques ont plus de 20 ans
- ④ MapReduce is missing features :
pas de contraintes d'intégrité, de vues, d'updates
- ⑤ MapReduce is incompatible with the DBMS tools :
data mining, reporting, atelier de conception

MapReduce, un grand pas en arrière ?

What is the novelty in MapReduce?

Pas de nouveauté fondamentale, mais technique et applicative

- ➊ évaluation de la technique du pipelining de map et reduce pour une application à de l'indexation de document
- ➋ évaluation des performances sur cette application, avec impact du coût du transfert entre noeuds
- ➌ montrer comment l'architecture peut être rendue *tolérante aux pannes*
- ➍ identification des choix techniques et d'optimisations

Alternatives à Hadoop

Traitement de grandes masses de données

- Scope
- Dryad/DryadLinq
- Nephele/Pact
- Boom analytics
- Hyracks/ASTERIX

Partagent les motivations de MapReduce, mais apportent des réponses différentes.

Références

- Patrick Valduriez : *Distributed Data Management in 2020?*, Keynote DEXA, Toulouse, August 30, 2011
- Serge Abiteboul, Ioana Manolescu, Philippe Rigaux, Marie-Christine Rousset, Pierre Senellart : *Web Data Management and Distribution : Distributed Computing at Web Scale*, November 10, 2011 (*accessible gratuitement*)
- Jeffrey Dean, Sanjay Ghemawat : *MapReduce: simplified data processing on large clusters* OSDI, 2004 (*papier original*)
- Sherif Sakr, Anna Liu, Ayman G. Fayoumi : *The Family of MapReduce and Large Scale Data Processing Systems* CoRR, abs/1302.2966, 2013 (*survey sur MapReduce*)
- Maarten Fokkinga : *Background info for Map and Reduce*, 2011 (*aspects fondamentaux*)
- Ralf Lämmel : *Google's MapReduce programming model – Revisited*, Science of Computer Programming, 2008 (*programmation fonctionnelle*)