# Map-Reduce : un paradigme de programmation pour le Big Data

Jonathan Lejeune

UPMC/LIP6-INRIA

CODEL - Master 2 SAR 2017/2018

#### Motivations

#### Constat

- 2,5 ExaOctets produites par jour (source IBM):
  - scientifiques : capteurs, télescopes, accélérateur de particules, ...
  - réseaux sociaux : messages, photos, vidéos ...
  - commerciales : transactions d'achat, trading, ...

#### Les 4 V du <u>BIG DATA</u>

- Volume : traiter et stocker une grande masse de données
- Vélocité : vitesse très élevée de génération des données
- Variété : données structurées/non structurées sur des formats variés
- **Véracité** : assurer l'intégrité des données (obsolescence, justesse, ...)

### Le Map-Reduce

Conçu par Google et présenté à la conférence OSDI 2004

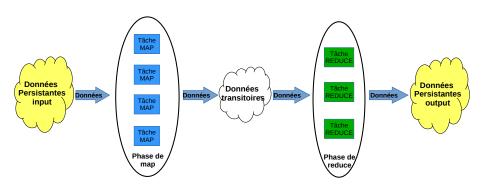
### Un paradigme de programmation

- Un flux de données basé sur la lecture et la production de clé/valeur
- 2 fonctions à programmer : map et reduce

#### Un environnement d'exécution

- Automatisation de la parallélisation sur un ensemble d'unités de calcul :
  - distribution des traitements
  - distribution des données
- Équilibrage de charge
- Stockage et transfert de données
- Gestion des éventuelles fautes et de la communication entre machines
- ⇒ transparent pour le programmeur

## Flux de données global du Map-Reduce



### Schéma d'un calcul Map-Reduce

### La phase de map

- Lit les données d'entrée sous la forme de <clé,valeur>
- Fait un traitement (exemple : extraire une information précise)
- Produit des données de sortie sous la forme de <clé, valeur>

### La phase intermédiaire (Shuffle)

• Transfert, tri et fusionne les données entre les maps et les reduces

### La phase de reduce

- Lit les données des maps via le shuffle sous la forme <clé,valeur>
- Fait un traitement (exemple : somme, groupement, filtre, ... )
- Produit les données de sortie du calcul sous la forme de <clé,valeur>

⇒ Le programmeur doit au minimum fournir les fonctions map et reduce pour que son programme fonctionne

### La phase de Map

#### Caractéristiques

- chaque tâche map traite sa partie des données d'entrée appelé (split)
- Chaque élément du split est associé à une clé de type K1
- A chaque clé de type K1 lue depuis le split, la tâche map correspondante fait un appel à la fonction map().
- La fonction map() produit dans le flux d'information une liste de <clé,valeur> intermédiaire de type <K2,V2>
- nombre de tâches de map = nombre de splits

 $\mathsf{Map} : (\mathsf{K1},\mathsf{V1}) \to \mathsf{list}(\mathsf{K2},\mathsf{V2})$ 

### La phase de Reduce

### Caractéristiques

- Une fois la phase de map terminée, agrégation en liste de toutes les valeurs intermédiaires de type V2 associées à une clé de type K2.
- A chaque clé de type K2 la tache reduce correspondante fait un appel à la fonction reduce().
- La fonction reduce() produit dans le flux d'information une liste de <clé,valeur> de type <K3,V3>
- Chaque paire <K3,V3> émise est enregistrée dans l'ensemble de données de sortie
- Le nombre de tâche de reduces est défini a priori par l'utilisateur

Reduce :  $(K2, list(V2)) \rightarrow list(K3, V3)$ 

Remarque : bien souvent K2 = K3

### Exemple de calcul : le word-count

- En entrée : un ou plusieurs (gros) fichiers textes
- En sortie : le nombre d'occurrences de chaque mot du texte

Apple Orange Banana Peach Orange Apple Strawberry Orange Apple

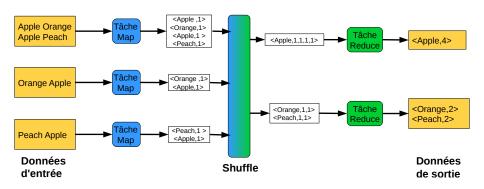
word-count

Apple 3
Banana 1
Peach 1
Orange 3
Strawberry 1

Données d'entrée

Données de sortie

### Exemple de flux de données avec le wordcount



## Les fonctions Map et Reduce du wordcount

```
void Map(integer key, string value) {
     //key : id of the line
     //value : content of the line
       for each word w in value {
          Emit(w, 1);
void Reduce(string key, list of integer values) {
     //key : a word
     //value : a list of counter
     integer count = 0;
     for each v in values {
          count += v;
     Emit(key, count);
```

## La phase de Shuffle

### Transmettre des données de la phase map vers la phase reduce Responsabilité des maps

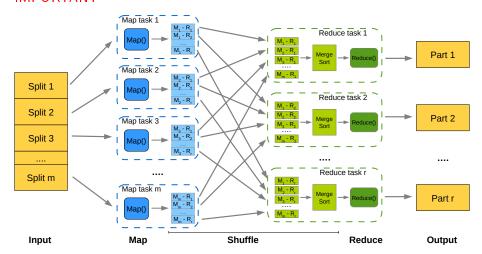
- stockage local partitionné des couples clé/valeur de sortie de map
- Partitionnement : assignement déterministe des clés sur *NbReduce* partitions
  - ⇒ une valeur de clé est associée à un unique reduce

### Responsabilité des reduces

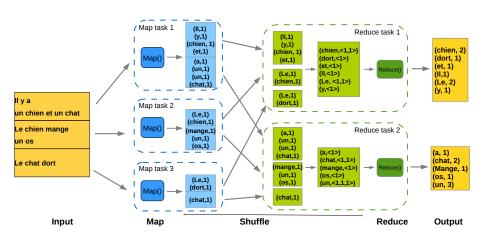
- сору
  - téléchargement sur chaque map de la partition qui lui est associée
- merge
  - agrégation de l'ensemble des partitions téléchargées
  - agrégation des valeurs pour une clé donnée
- sort
  - tri des différentes clés définissant l'ordre de lecture par le reduce : ⇒
     un ordre doit être défini pour chaque type de clé

### Flux de données détaillé

#### **IMPORTANT**



### Flux de données détaillé du WordCount



# Bilan du programmeur Map Reduce

### Le programmeur doit fournir à l'environnement d'exécution :

- une fonction de map
- une fonction de reduce
- des données

#### Le programmeur peut modifier :

- la politique de partitionnement du shuffle
- la politique de tri du shuffle
- le nombre de reduce
- la politique de découpage des splits
- les formats d'entrée et de sortie
- ...

# SGBD vs. Map-Reduce

	SGBD	Map-Reduce
Taille	Giga Octets	Peta Octets
Accès	Interactif et batch	batch
Mises à jour	Plusieurs lectures	Une seule écriture,
	et écritures	plusieurs lectures
Données structurées	oui	non
Intégrité	forte	faible
Passage à l'échelle	non linéaire	linéaire

#### Environnement d'exécution

#### Plusieurs implémentations :

- Google MapReduce :en C++, propriétaire, API Python et Java
- Apache Hadoop: en Java, open-source, API Java ou streams pour tout langage
- Amazon Elastic MapReduce : pour le cloud Amazon
- Microsoft HDInsight : pour le cloud Azur