

#### Institut Supérieur d'Informatique et Mathématiques Monastir

# Big Data et NoSQL

Chapitre 3: Traitement des données massives avec Spark

Mastère de Recherche en Génie Logiciel - Niveau 2

# Objectifs

- □ Au terme de ce chapitre, vous serez capable de:
  - □ Distinguer les modes de traitement de données.
  - □ Citer les limites de Hadoop Map/Reduce.
  - □ Présenter Spark et l'intégrer dans l'écosystème du BigData.
  - Maitriser les RDDs.
  - Ecrire des programmes en utilisant l'API PySpark

- Modes de traitement des données
- □ De Hadoop Vers Spark
- □ RDD Spark
- Opérations Spark
- Applications
- ☐ Architecture de Spark

### Références du cours

4

#### ☐ Livres:

- □ Juvénal Chokogoue, Maitriser l'utilisation des technologies Hadoop: Initiation à l'écosystème Hadoop. Paris, 2018.
- H.Karau, A. Konwinski, P. Wendell, M. Zaharia, "Learning Spark", O'Reilly Media, 2015.

#### □ Cours:

- Cours Big Data de Mme Lilia Sfaxi: http://liliasfaxi.wixsite.com/liliasfaxi/big-data
- Cours de Conception et Développement d'applications d'Entreprise à Large échelle de Jonathan Lejeune : https://pages.lip6.fr/Jonathan.Lejeune/CODEL.php
- https://openclassrooms.com/fr/courses/4297166-realisez-des-calculs-distribues-sur-des-donnees-massives/4308671-domptez-les-resilient-distributed-datasets

#### ☐ Article:

Zaharia, M., Chowdhury, M., Das, T., Dave, A., Ma, J., McCauley, M., ... & Stoica, I. (2012, April). Resilient distributed datasets: A fault-tolerant abstraction for in-memory cluster computing. In *Proceedings of the 9th USENIX conference on Networked Systems Design and Implementation* (pp. 2-2). USENIX Association.

#### □ Vidéos:

☐ Atelier Spark sur la chaine youtube TechWall

5

# Modes de traitement des données

6

- Deux modes de traitement de données:
  - □traitement par lot (Batch)
  - ■traitement de flux (Streaming)



### ☐ Traitement par lot : Batch Processing

- Moyen efficace de traiter de grands volumes de données.
- Les données sont collectées, stockées et traitées, puis les résultats sont fournis.
- Le traitement est réalisé sur l'ensemble des données qui doivent être prêtes avant le début du job.
- Plus concerné par **le débit** (nombre d'actions réalisées en une unité de temps) que par **la latence** (temps requis pour réaliser l'action) des différents composants du traitement.

☐ Traitement par lot: *Batch Processing (suite)* 

#### ☐ Inconvénients:

- N'est pas approprié pour des traitements en ligne ou temps réel.
- Il n'est pas possible d'exécuter des travaux récursifs ou itératifs de manière inhérente: Certains modèles de calcul batch (comme Hama et Mahout) offrent l'itérativité mais ils ne sont pas adaptés au traitement interactif.
- Latence d'exécution élevée: Produit des résultats sur des données relativement anciennes.

#### □ Cas d'utilisation:

- Les chèques de dépôt dans une banque sont accumulés et traités chaque jour.
- Les statistiques par mois/jour/année.
- Factures générées pour les cartes de crédit (en général mensuelles).

- □ Traitement de flux (à la volée) : Stream Processing
  - Les traitements se font sur un élément ou un petit nombre de données récentes.
  - Le traitement est relativement simple.
  - Doit compléter chaque traitement en un temps proche du temps-réel.
  - Les traitements sont généralement indépendants.
  - Asynchrone: les sources de données n'interagissent pas directement avec l'unité de traitement en streaming, en attendant une réponse.
  - □ La latence de traitement est estimée en secondes.

### ☐ Traitement de flux : Stream Processing (suite)

#### ■ Inconvénients:

- Pas de visibilité sur l'ensemble des données.
- Complexité opérationnelle élevée
- Plus complexes à maintenir que les traitements batch: Le système doit être toujours connecté, toujours prêt, avoir des temps de réponses courts, et gérer les données à l'arrivée.
- Risque de perte de données.

#### □ Cas d'utilisation:

- Recommandation en temps réel: Prise en compte de navigation récente, géolocalisation, publicité en ligne, re-marketing.
- Surveillance de larges infrastructures.
- Agrégation de données financières à l'échelle d'une banque.

  BigData et NoSQL- MR2

# De Hadoop Vers Spark

- Limite 1 : Hadoop Map-Reduce est un exemple de système adapté uniquement pour traitement par lot.
- Limite 2 : Nécessité d'écriture sur disque après une opération map ou reduce pour permettre aux mappers et aux reducers de communiquer.
  - Tolérance aux pannes.
  - Ecritures et lectures sont coûteuses en temps, surtout pour les algorithmes itératifs.
- Limite 3 : Limite du jeu d'expressions composé exclusivement d'opérations map et reduce.
  - Difficulté d'exprimer des opérations complexes en n'utilisant que cet ensemble.

# Contexte d'apparition de Spark:

### Besoins des applications Big Data

- □ Des besoins plus complexes (que le traitement batch) dans le domaine Big Data ne cessent d'émerger:
  - Algorithmes itératifs plus complexes (apprentissage automatique, traitement de graphe, etc).
  - □ Plus de requêtes adhoc interactives pour le data mining.
  - Besoin de **plus de traitement en temps réel** (comme par exemple la classification des spams, la détection de fraude, les tweets...):

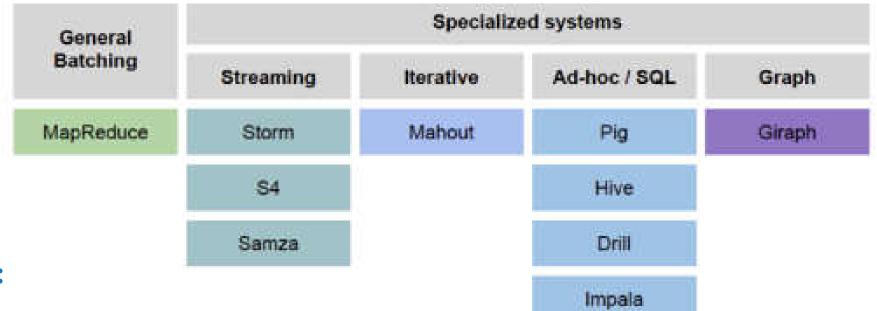
### Contexte d'apparition de Spark:

# Besoins des applications Big Data

10

Apparition de plusieurs outils dans l'écosystème de Hadoop pour répondre à ces besoins.

#### Outils disponibles dans l'écosystème de Hadoop



- ☐ Limites:
  - Diversité des APIs,
  - Vision peu unifiée,
  - □ interactions coûteuses entre logiciels.

# Contexte d'apparition de Spark:

### Traitement In-Memory

- □ *In-Memory Proceesing*: Traitement des données en mémoire:
  - Charger tout le fichier de données en mémoire.
  - C'est le mode utilisé par défaut dans les applications de statistiques, data mining et reporting.
  - Contraire du batch processing (traitement sur disque).
  - Par conséquent: faible latence

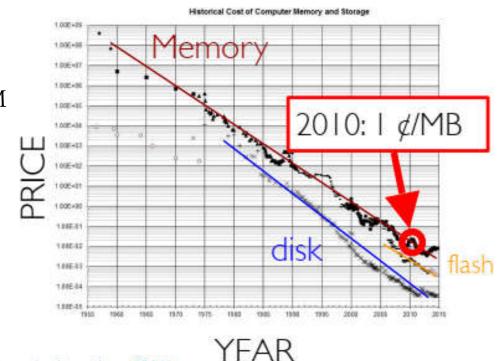
Technology	Latency (s)	Data transfer rate(Go/s)
Disque dur	10-2	0.15
SSD	10 <sup>-4</sup>	0.5
DDR3 SDRAM	10 <sup>-8</sup>	15

- Est-il possible de traiter des données massives en mémoire?
  - Oui: deux modes: Clusters Shared Memory et Clusters Shared-nothings.

#### ☐ Baisse des prix des RAM:

- En 2000, prix d'1 Mo de RAM: 1,12\$.
- En 2005, il passe à **0,185\$**.

  Hadoop est apparu et une machine de 4Go RAM est considérée puissante.
- En 2010, il tombe à 0,00122\$
- Aujourd'hui, le prix de 1 Go de RAM <10 \$</p>
- Il est normal de trouver des serveurs avec 256 Go de RAM.



ttp://www.icmit.com/mem2014.htm

#### □ Conséquences:

- Upsizing des machines: ajout des barrettes mémoire.
- Offre des solutions in-memory comme Oracle Exadata (Traiter des données >20To)

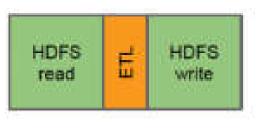
22

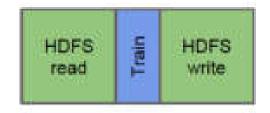
# Spark: Introduction

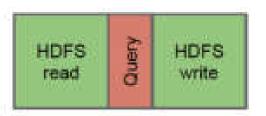
### Vers un Framework unifié

23

Plusieurs frameworks spécialisés





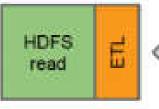








Framework unifié















# Spark: Un bref Historique

- □ Spark est développé à UC Berkeley AMPLab en 2009 dans le cadre de la these de Matei Zaharia.
- □ Il est passé en open source sous forme de projet Apache en 2010 (licence BSD).
- Il devient le projet le plus important de Apache en Février 2014.
- En 2014, Matei Zaharia a fondé Databricks (fournit le support commercial).
- ☐ C'est maintenant le projet open source le plus actif en BigData.
- □ Version actuelle: 3.3.4 (Depuis Décembre 2023).





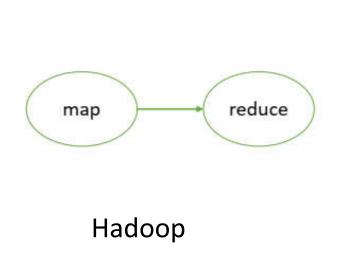


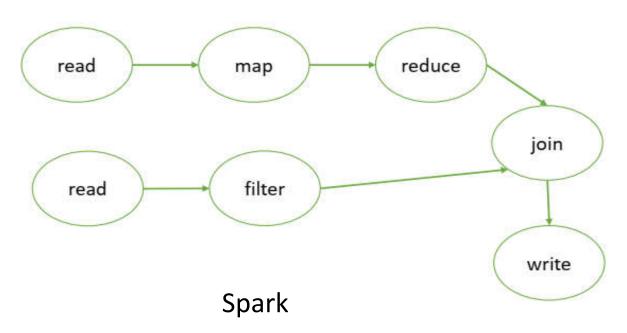
# Spark: C'est quoi?

- □ Apache Spark est un **framework de calcul distribué à grande échelle** s'inscrivant dans la mouvance BigData.
- □ Apparu en 2010, Spark se présente comme une **extension du pattern d'architecture** *Map/Reduce.* Il offre des fonctionnalités plus puissantes que le *Map/Reduce.*
- □ C'est une approche *in-Memory* (*shared-nothing*) et tolérante aux pannes.
- C'est un framework supportant les traitements temps réel.

# Spark: C'est quoi?

- □ Spark offre les opérations Map et Reduce mais beaucoup plus:
  - □ filter(), map(), flatmap(), groupByKey(), ReduceByKey(), join().....
  - collect() first(), take(), save().....

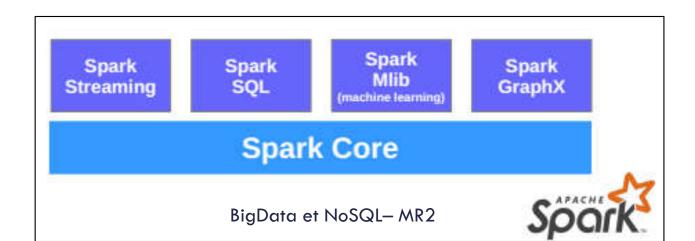




BigData et NoSQL-MR2

# Spark: c'est quoi?

- ☐ Une plateforme unifiant plusieurs librairies:
  - □ Spark Core : librairie basique
  - □ Spark Streaming : Librairie pour flux de données temps réel
  - □ Spark SQL : Librairie pour manipuler des données structurées
  - □ Spark MLib : Librairie pour analyse et fouille de données (machine learning)
  - □ Spark GraphX : Librairie pour calcul de graphes

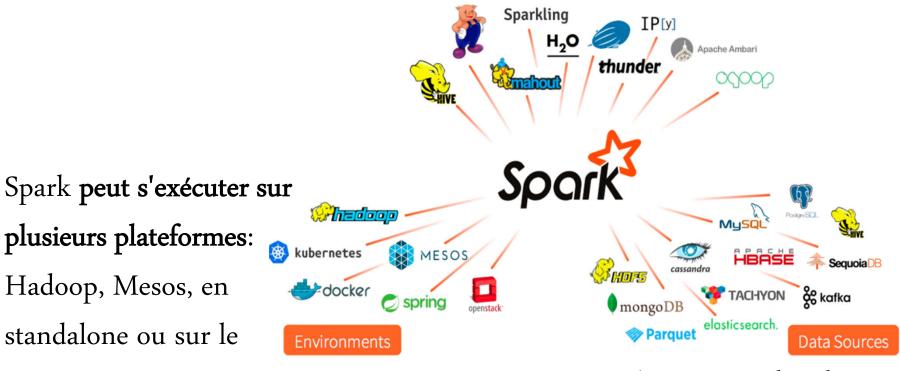


cloud.

# Spark: C'est quoi?

Il est utilisé par des applications dans le domaine du big data et du machine learning.

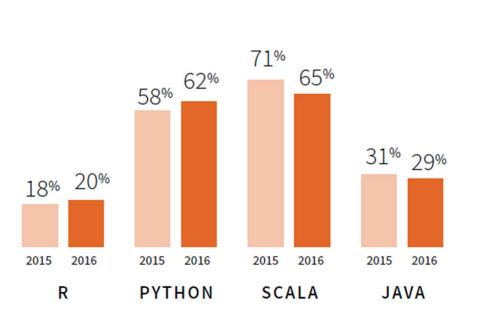
**Applications** 



Il peut accéder diverses sources de données, comme HDFS, Cassandra, HBase et S3.

# Spark et langages

- Spark est polyglotte:
  - □ Il est écrit en Scala
  - Mais il supporte 4 langages: Scala, Java, Python (PySpark) et R (SparkR).



```
Python
lines = sc.textFile(...)
lines.filter(lambda s: "ERROR" in s).count()

Scala

val lines = sc.textFile(...)
lines.filter(x => x.contains("ERROR")).count()

Java

Java

JavaRDD<String> lines = sc.textFile(...);
lines.filter(new Function<String, Boolean>() {
    Boolean call(String s) {
        return s.contains("error");
    }
}).count();
```

#### **Standalone Programs**

·Python, Scala, & Java

#### Interactive Shells

Python & Scala

#### Performance

- Java & Scala are faster due to static typing
- ...but Python is often fine



UCSE

Source: https://adtmag.com/articles/2016/10/03/databricks-spark-survey.aspx

- □ Recommandations (article, produit,....).
- Traitement de fichiers texte
- ☐ Détection de fraude
- □ Analyse de logs
- Analytics



# Spark Vs Hadoop

- □ Spark offre un moteur de traitement de données qui remplace Hadoop Map/Reduce.
- □ Spark ne possède pas un système de stockage propre, il s'appuie sur HDFS (ou d'autres sources de données).
- En 2014, Spark détrône Hadoop Map-Reduce en battant le record du tri le plus rapide de 100 To.
  - Hadoop Map-Reduce : 72 minutes avec 2100 machines.
  - □ Spark : 23 minutes avec 206 machines.

	Data Size	Time	Nodes	Cores
Hadoop MR (2013)	102.5 TB	72 min	2,100	50,400 physical
Apache Spark (2014)	100 TB	23 min	206	6,592 virtualized

# Spark Vs Hadoop

#### Java Hadoop

```
public class WordCount (
public static class Map extends Mapper < Long Writable, Text, Text, IntWritable > (
  private final static IntWritable one = new IntWritable(1);
  private Text word = new Text();
  public void map(LongWritable key, Text value, Context context) throws IOException,
InterruptedException (
     String line = value.toString();
     StringTokenizer tokenizer = new StringTokenizer(line);
     while (tokenizer.hasMoreTokens()) {
       word.set(tokenizer.nextToken());
       context.write(word, one);
> > >
public static class Reduce extends Reducer<Text, IntWritable, Text, IntWritable> (
  public void reduce(Text key, Iterable<IntWritable> values, Context context)
   throws IOException, InterruptedException (
     int sum = 0;
    for (IntWntable val : values) (
       sum += val.get();
     context.write(key, new IntWritable(sum));
public static void main(String() args) throws Exception (
  Configuration conf = new Configuration();
   Job job = new Job(conf, "wordcount");
  job.setOutputKeyClass(Text.dass);
  job.setOutputValueClass(IntWritable.class);
  job.setMapperClass(Map.dass);
  job.setReducerClass(Reduce.class);
  job.setInputFormatClass(TextInputFormat.class);
  job.setOutputFormatClass(TextOutputFormat.class);
  FileInputFormat.addInputPath(job, new Path(args[0]));
  FileOutputFormat.setOutputPath(job, new Path(args[1]));
  job.waitForCompletion(true);
```

#### Scala Spark

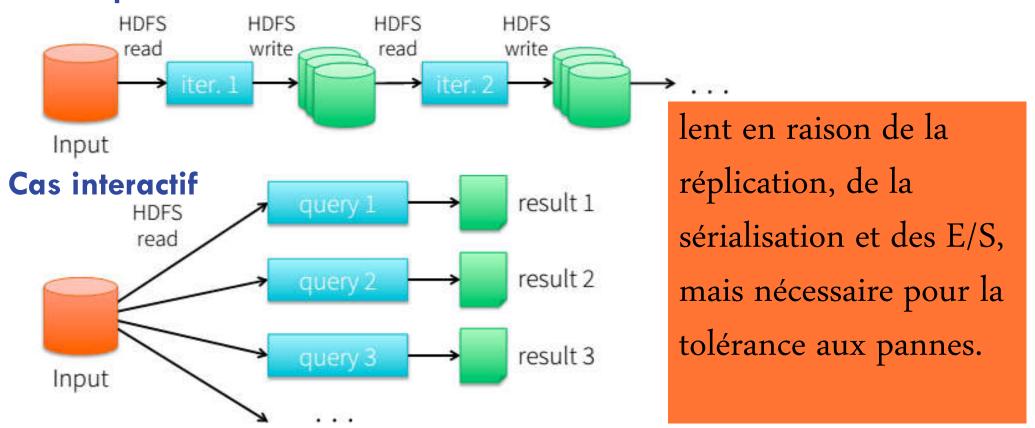
```
file = spark.textFile("hdfs://...")

file.flatMap(line => line.split(" "))
   .map(word => (word, 1))
   .reduceByKey(_ + _)
```

# Spark Vs Hadoop: Différence clé

### Modèle de Partage de données avec Map/Reduce

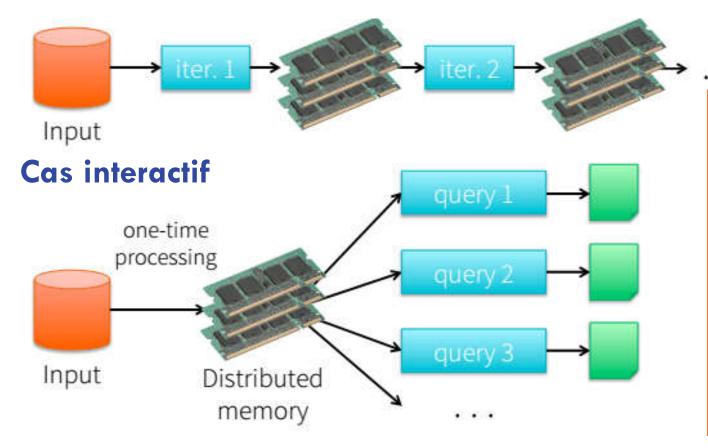
#### Cas séquentiel



# Spark Vs Hadoop: Différence clé

#### Modèle de partage de Spark

#### Cas séquentiel



10-100 fois plus rapide que le réseau et le disque grâce aux mécanisme de mise en mémoire avec les RDDs.

# RDD Spark



NSDI 12 Home

Registration Information

Discounts

Organizers

At a Giance

**Technical Sessions** 

Poster and Demo Session

Birds of a Feather Sessions

Workshops

# Resilient Distributed Datasets: A CONNECT WITH US Fault-Tolerant Abstraction for In-Memory Cluster Computing

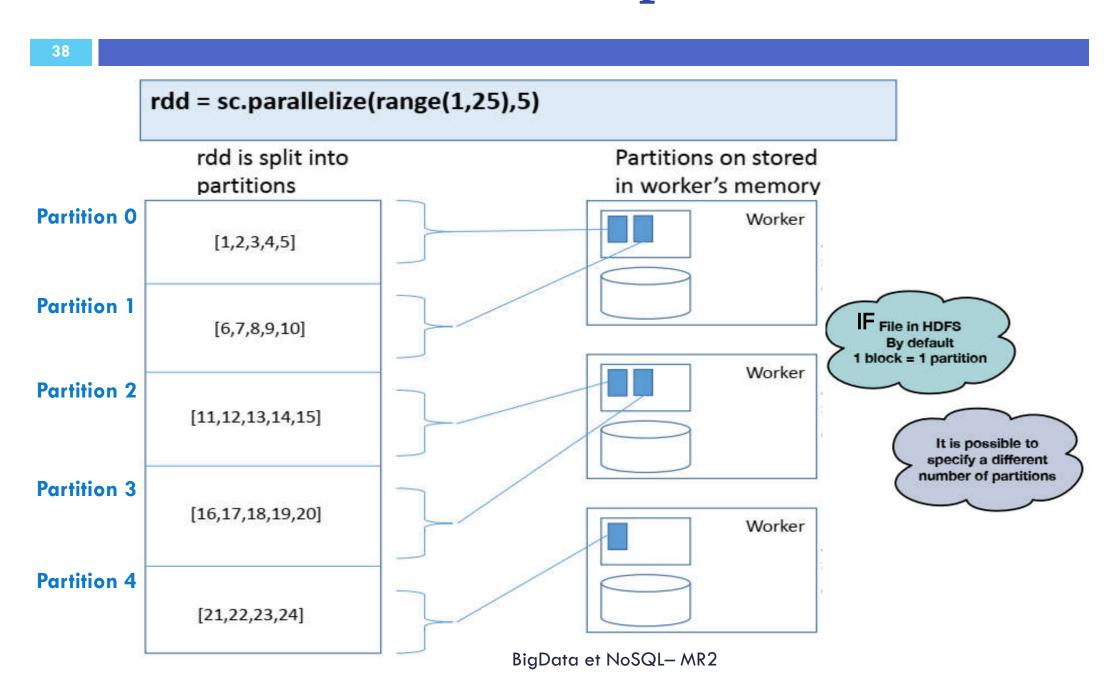
#### Authors:

Matei Zaharia, Mosharaf Chowdhury, Tathagata Das, Ankur Dave, Justin Ma, Murphy McCauley, Michael J. Franklin, Scott Shenker, and Ion Stoica, University of California, Berkeley

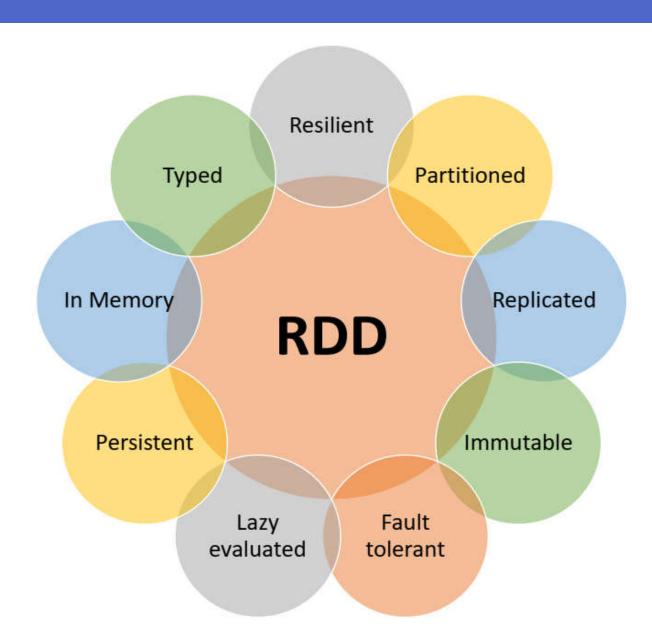
Awarded Best Paper!

Awarded Community Award Honorable Mention!

- ☐ C'est l'abstraction basique de Spark.
- RDD: Ensemble résilient de données distribuées.
- □ Un RDD est une collection distribuée d'objets immuables.
- □ Les RDDs peuvent contenir n'importe quel type d'objets Python, Java ou Scala, y compris les classes définies par l'utilisateur.
- ☐ Un RDD est partitionné
  - Les données de chaque RDD sont divisées en plusieurs partitions.
  - □ Chaque partition réside sur un nœud du cluster.
  - Deux partitions peuvent résider sur le même nœud.



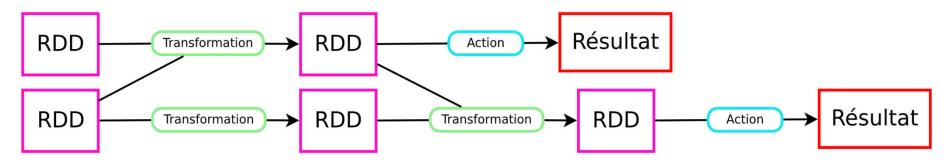
# RDD: Caractéristiques



# RDD: Caractéristiques

#### □ Un RDD est Résilient:

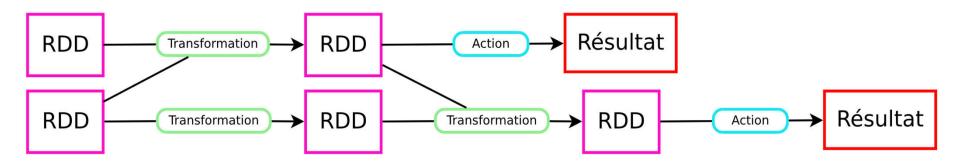
- Résilient: tolérant aux pannes, si les données en mémoire (ou sur un nœud) sont perdues, il est possible de le récupérer.
- Un RDD conserve son information de lignée, ce qui signifie qu'il peut être recréé à partir des RDD parents.
- Les RDD suivent le graphique des transformations qui les ont construits : lignée (lignage) pour reconstruire les données perdues.
- □ Coder dans Spark consiste à créer une lignée de RDDs sous forme de graphe acyclique orienté (DAG).



# RDD: Caractéristiques

#### □ Un RDD est Résilient (suite):

- □ Dans un **graphe acyclique orienté (DAG),** les nœuds sont les RDD et les résultats.
- Les connexions entre les nœuds sont soit des transformations, soit des actions. Ces connexions sont orientées (un seul sens de passage).
- Le graphe est dit *acyclique* car aucun RDD ne permet de se transformer en lui-même via une série d'actions.
- Lorsqu'un nœud devient indisponible, il peut être regénéré à partir de ses nœuds parents: tolérance aux pannes.



# RDD: Caractéristiques

#### ☐ Un RDD est:

- □ Distribué: réparti sur plusieurs machines afin de paralléliser les traitements.
- □ Immutable : en lecture seul (pas d'opération de mise à jour). Un traitement appliqué à un RDD donne lieu à la création d'un nouveau RDD.
- Ordonnée: chaque élément a un index.
- Redondant : limite le risque de perte de données.
- □ En mémoire: Un RDD est stocké en mémoire.
- □ Typé: un RDD possède un type (Python, Java, Scala incluant RDD [int], RDD [long], RDD [string] ). Il existe également des RDDs dont les éléments sont des paires (clé, valeur).

# RDD: Caractéristiques

#### ☐ Un RDD est:

- Persistant: Un RDD peut être marqué comme persistant pour une réutilisation future, ses partitions sont sauvegardées sur les nœuds qui l'héberge. Spark fournit 3 options de stockage pour les RDDs persistants:
  - stockage en mémoire comme objet java désérialisé,
  - stockage en mémoire comme objet java sérialisé,
  - stockage sur disque.

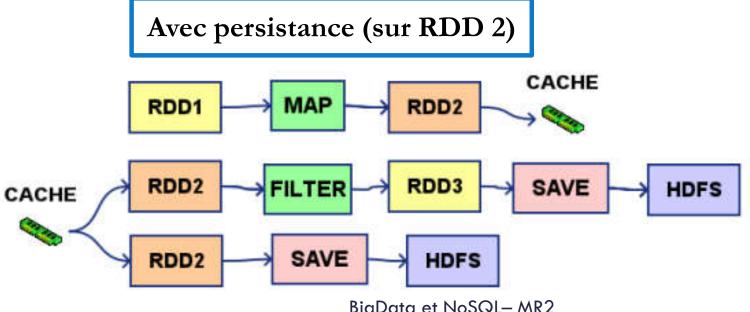
#### ■ Lazy evaluated:

- Un RDD ne contient pas vraiment de données, mais seulement un traitement. Le traitement n'est effectué que lorsque cela apparaît nécessaire. On appelle cela l'évaluation paresseuse (*Lazy evaluation*).
- L'évaluation paresseuse évite le calcul inutile. Ceci favorise l'optimisation du traitement.

# RDD et persistance

Sans persistance RDD3 SAVE RDD2 RDD1 FILTER **HDFS** RDD1 MAP SAVE RDD2 **HDFS** 

Sans persistence, le map entre RDD1 et RDD2 est exécuté deux fois.



BigData et NoSQL-MR2

# RDD et persistance

- □ Les RDDs persistés sont stockés dans le cache des nœuds executor.
- □ **Utilité de la persistance** pour les opérations interactives effectuant plusieurs requêtes sur un même dataset intermédiaire:
  - □ Travailler sur un RDD virtuel (non calculé) permet de définir des résultats intermédiaires sans les calculer immédiatement, et donc de passer à l'étape suivante sans attendre un long traitement,
  - Le sauvegarde explicite d'un résultat intermédiaire permet de gagner du temps lorsqu'on sait qu'il servira de point de départ de plusieurs requêtes. ET tandis qu'il s'exécute en arrière-plan, sa vue « virtuelle » peut être utilisés dans d'autres requêtes.

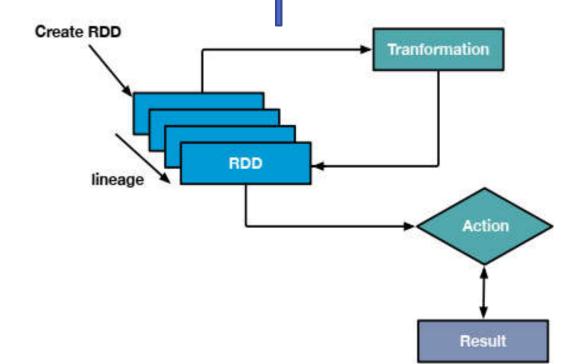
# Opérations Spark

# RDD: opérations

□ RDD supporte deux types d'opérations:

**Transformation:** appliquer une fonction sur 1 à n RDD et retourner une nouvelle RDD. **Elles sont lazy**.

Action: à appliquer une fonction et retourner une valeur au programme driver pour par exemple les afficher ou les enregistrer dans un fichier.



# CTIONS

TRANSFORMATIONS

# RDD: Opérations

#### General

#### map

- filter
- flatMap
- · mapPartitions
- · groupBy
- sortBy
- flatMapValues
- groupByKey
- reduceByKey
- foldByKey
- sortByKey
- combineByKey

#### Math / Stats

- sample
- sampleByKey
- randomSplit

#### Set Theory

- union
- intersection
- subtract
- distinct
- cartesian
- zip
- join
- fullOuterJoin
- leftOuterJoin
- rightOuterJoin

#### Data Structure / I/O

- keyBy
- zipWithIndex
- zipWithUniqueID
- zipPartitions
- coalesce
- repartition
- · repartitionAndSortWithinPartitions
- pipe
- partitionBy

- reduce
- collect
- aggregate
- fold
- first
- take
- forEach
- top
- treeAggregate
- treeReduce
- forEachPartition
- collectAsMap
- keys
- values

- count
- takeSample
- max
- min
- sum
- histogram
- mean
- variance
- stdev
- · sampleVariance
- countApprox
- countApproxDistinct

- takeOrdered
- saveAsTextFile
- saveAsSequenceFile
- saveAsObjectFile
- saveAsHadoopDataset
- saveAsHadoopFile
- · saveAsNewAPIHadoopDataset
- saveAsNewAPIHadoopFile

# RDD: Opérations

### □ Exemples de transformations:

```
 map(): une valeur → une valeur
```

- mapToPair(): une valeur → un tuple
- filter(): filtre les valeurs/tuples
- o groupByKey(): regroupe les valeurs par clés
- o reduceByKey(): aggrège les valeurs par clés
- o join(), cogroup()...: jointure entre deux RDD

### ☐ Exemples d'actions:

- count(): compte les valeurs/tuples
- saveAsHadoopFile(): sauve les résultats au format Hadoop
- foreach(): exécute une fonction sur chaque valeur/tuple
- collect(): récupère les valeurs dans une liste (List<T>)

#### Caractéristique des transformation

- Permet de décrire une fonction de transition entre un ou plusieurs RDD parent(s) et un RDD fils.
- Étape de transition décrivant un flux de données
- Exécution paresseuse : permet des optimisations avant l'exécution



#### 2 types de transformation

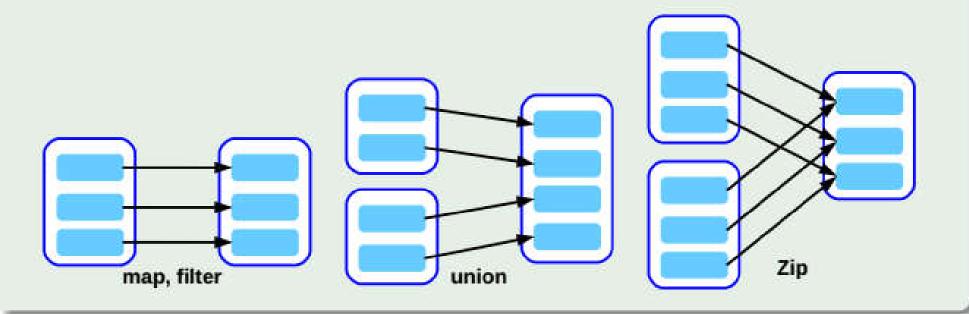
- transformations étroites
- transformations larges

### **Transformations Etroites**

#### Une relation 1 to 1

- Chaque partition d'un parent RDD est utilisée par au plus une partition d'un RDD fils
- pas besoin de synchronisation pour passer du RDD parent au RDD fils

#### Exemples:



### **Transformations Etroites**

## □ Exemple : Transformation étroite « filter »

#### filter(func)

Return a new dataset formed by selecting those elements of the source on which *func* returns true.

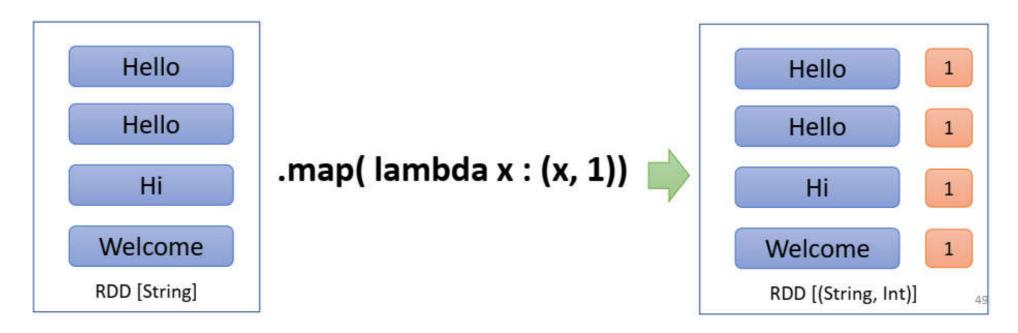


### **Transformations Etroites**

# □ Exemple : Transformation étroite « map »

#### map(func)

Return a new distributed dataset formed by passing each element of the source through a function func.



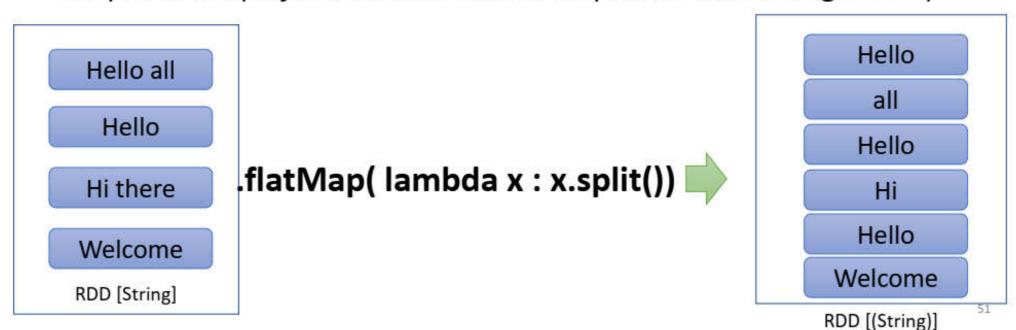
### **Transformations Etroites**

56

# □ Exemple : Transformation étroite « flatMap »

#### flatMap(func)

Similar to map, but each input item can be mapped to 0 or more output items (so *func* should return a Seq rather than a single item).



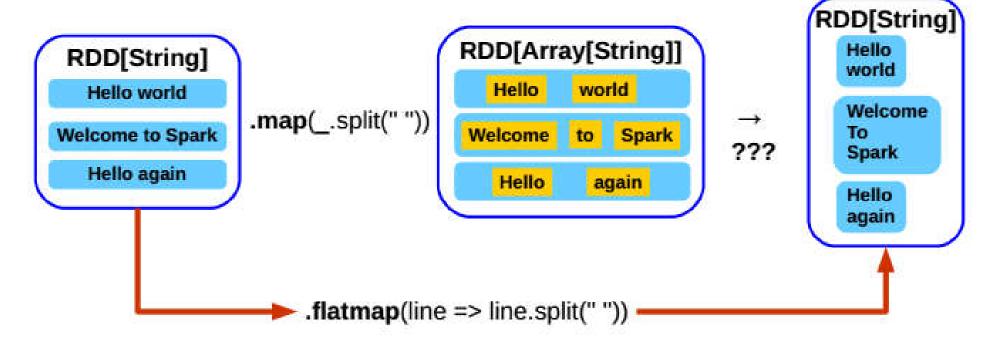
### **Transformations Etroites**

57

# □ Exemple : Transformation étroite « flatMap »

#### flatMap(func)

Similar to map, but each input item can be mapped to 0 or more output items (so func should return a Seq rather than a single item).



# Transformations Larges

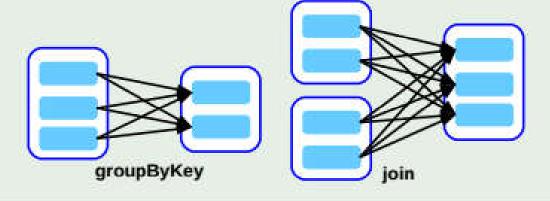
#### Une relation all to all (= Shuffle)

- plusieurs partitions filles peuvent dépendre d'une partition donnée
- les données de toutes les partitions parentes doivent être présentes
- implique des I/O disque et réseau , de synchronisation entre nœuds

#### Opérations coûteuses

mais configuration fine des paramètres permet d'améliorer les performances

#### Exemples:



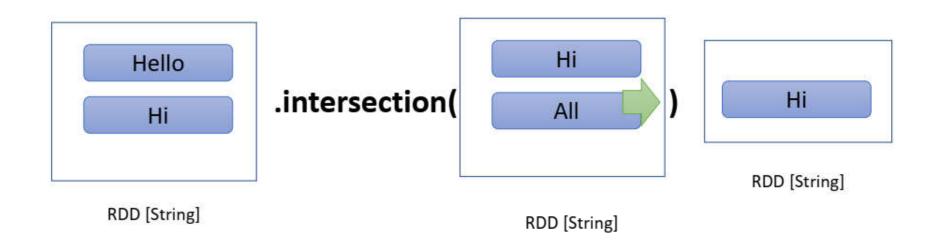
# Transformations Larges

55

# □ Exemple : Transformation large *« intersection »*

#### intersection(otherDataset)

Return a new RDD that contains the intersection of elements in the source dataset and the argument.



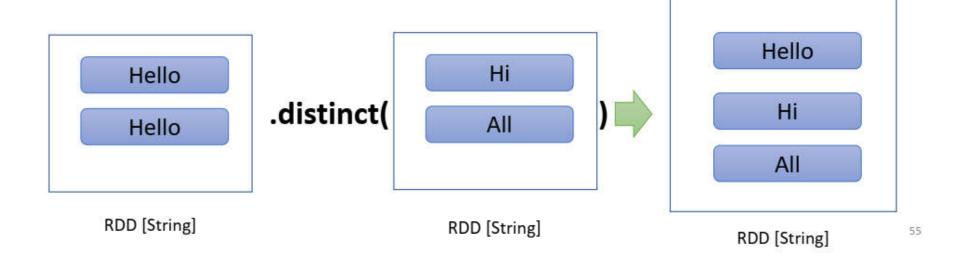
# Transformations Larges

60

# □ Exemple : Transformation large *« distinct »*

#### distinct([numPartitions]))

Return a new dataset that contains the distinct elements of the source dataset.



# Transformations Larges

61

# □ Exemple: Transformation large « groupByKey »

Uniquement applicable sur les RDD[(K,V)]

groupByKey([numPartitions])

When called on a dataset of (K, V) pairs, returns a dataset of (K, Iterable<V>) pairs.



56

# Transformations Larges

64

☐ Exemple: Transformation large « sortByKey »

Uniquement applicable sur les RDD[(K,V)]

sortByKey([ascending], [numPartitions])

When called on a dataset of (K, V) pairs where K implements Ordered, returns a dataset of (K, V) pairs sorted by keys in ascending or descending order, as specified in the boolean ascending argument.



# Transformations Larges

□ Exemple: Transformation large « reduceByKey »

Uniquement applicable sur les RDD[(K,V)]

reduceByKey(func, [numPartitions])

When called on a dataset of (K, V) pairs, returns a dataset of (K, V) pairs where the values for each key are aggregated using the given reduce function func, which must be of type (V,V) => V.



Dr. Asma Cherif Fall 2019

RDD [(String, Int)]

# Transformations Larges

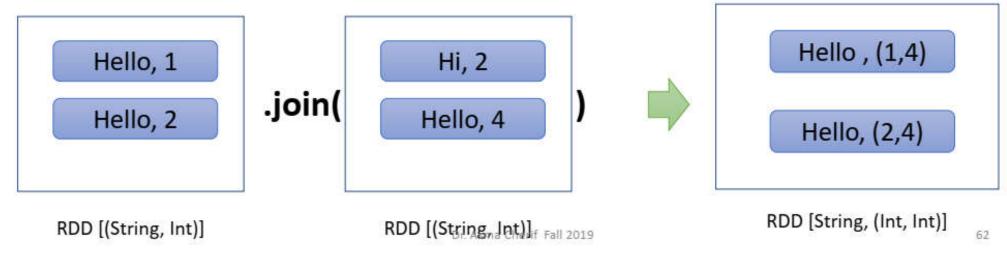
66

□ Exemple: Transformation large « reduceByKey »

Uniquement applicable sur les RDD[(K,V)]

join(otherDataset, [numPartitions])

When called on datasets of type (K, V) and (K, W), returns a dataset of (K, (V, W)) pairs with all pairs of elements for each key.



BigData et NoSQL-MR2

- ☐ Transformations étroites (narrow)
  - Permet d'enchainer l'exécution sur un nœud du cluster, sans barrière.
  - Crash peu coûteux, reconstruction isolée.
- ☐ Transformations larges
  - ■Nécessitent les données de toutes les partitions parentes, barrière dans l'exécution
  - □ Crash coûteux, il faut reconstruire les données de toutes les machines.

### Actions sur les RDDs

#### Définition

- Marque la fin d'un flux de donnée :
  - en retournant une valeur résultat à l'application
  - et/ou en exportant les données sur un stockage stable
- Déclenche un job Spark :
  - ⇒ déploiement et l'exécution du flux de données sur l'infrastructure

NB: une application Spark peut impliquer plusieurs Jobs Spark

#### Exemples d'actions simples

- def max()(implicit ord: Ordering[T]): T
- def min()(implicit ord: Ordering[T]): T
- def isEmpty(): Boolean : teste si le RDD est vide
- o def first(): T : retourne le premier élément du RDD
- def count():Long : retourne la taille du RDD

### Actions sur les RDDs

#### Actions pour le contenu

- def collect(): Array[T]: Retourne un tableau qui contient tous les éléments du RDD.
- def take(num: Int): Array[T] : retourne les num 1er éléments du RDD
- ⇒ À n'utiliser que pour les phases de debug ou bien sur des RDD relativement petits

#### Actions de traitement

- def foreach(f: (T) =>Unit): Unit: Applique un traitement à chaque élément
- def reduce(f: (T, T) =>T): T: Réduit les éléments du RDD en utilisant la fonction commutative et associative f

### Actions sur les RDDs

#### Actions de sauvegarde

- def saveAsObjectFile(path: String): Unit: Sauvegarde en tant qu'objets sérialisés dans le fichier path.
- def saveAsTextFile(path: String): Unit :
   Sauvegarde au format texte en utilisant la représentation String des éléments

#### Action de sauvegarde pour les RDD[(K,V)]

def saveAsNewAPIHadoopFile[F <:OutputFormat[K, V]](path: String): Unit :
 Sauvegarde au format Hadoop sur le chemin path.</pre>

# Programmation Spark

## Le shell interactif

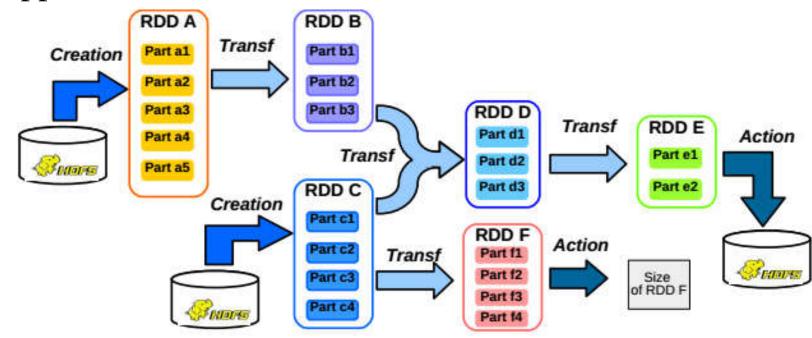
- □ Le moyen le plus rapide pour apprendre Spark.
- □ Disponible en Python et Scala.
- □ Il s'éxécute comme une application sur un cluster Spark

existant.....

☐ Ou s'execute localement.

# Etapes d'un programme Spark

- Les 4 étapes du programme:
  - 1. Initialisation d'un Spark Context
  - 2. Expression de la création du ou des premier(s) RDD
  - 3. Expression des transformations entre RDD
  - 4. Application des actions sur les RDD finaux



# Création d'un contexte Spark

□ Le SparkContext est la couche d'abstraction qui permet à Spark de savoir où il va s'exécuter.

□ Un SparkContext standard sans paramètres correspond à l'exécution en local sur 1 CPU du code Spark qui va l'utiliser.

sc = SparkContext("masterUrl", "name", "sparkHome", ["library.py"]))

BigData et NoSQL-MR2

### Création de RDDs

```
# Turn a Python collection into an RDD
> sc.parallelize([1, 2, 3])
# Load text file from local FS, HDFS, or S3
 sc.textFile("file.txt")
 sc.textFile("directory/*.txt")
 sc.textFile("hdfs://namenode:9000/path/file")
 Load key-value file (sequence file)
> sc.sequenceFile("hdfs:/share/data1.seq")
# Use existing Hadoop InputFormat (Java/Scala only)
 sc.hadoopFile(keyClass, valClass, inputFmt, conf)
```

# Transformations Basiques

```
> nums = sc.parallelize([1, 2, 3])
# Pass each element through a function
  squares = nums.map(lambda x: x*x) // {1, 4, 9}
# Keep elements passing a predicate
  even = squares.filter(lambda x: x \% 2 == 0) // {4}
# Map each element to zero or more others
 nums.flatMap(lambda x: => range(x))
  \Rightarrow # => {0, 0, 1, 0, 1, 2}
```

Range object (sequence of numbers 0, 1, ..., x-1)

# Actions Basiques

```
> nums = sc.parallelize([1, 2, 3])
# Retrieve RDD contents as a local collection
> nums.collect() # => [1, 2, 3]
# Return first K elements
> nums.take(2) \# \Rightarrow \lceil 1, 2 \rceil
# Count number of elements
> nums.count() # => 3
# Merge elements with an associative function
> nums.reduce(lambda x, y: x + y) # => 6
# Write elements to a text file
 nums.saveAsTextFile("hdfs://file.txt")
 Write pairs to a sequence file
 RDD.saveAsSequenceFile("hdfs:/share/data2.seq")
```

# Quelques Operations Key-Value

reduceByKey also automatically implements combiners on the map side

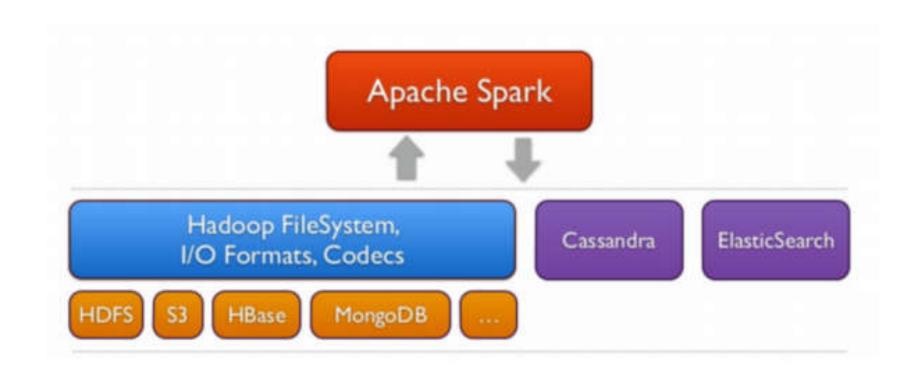
# Quelques Operations Key-Value

```
visits = sc.parallelize([ ("index.html", "1.2.3.4"),
                            ("about.html", "3.4.5.6"),
                            ("index.html", "1.3.3.1") ])
pageNames = sc.parallelize([ ("index.html", "Home"),
                               ("about.html", "About") ])
visits.join(pageNames)
  # ("index.html", ("1.2.3.4", "Home"))
  # ("index.html", ("1.3.3.1", "Home"))
  # ("about.html", ("3.4.5.6", "About"))
visits.cogroup(pageNames)
  # ("index.html", (["1.2.3.4", "1.3.3.1"], ["Home"]))
  # ("about.html", (["3.4.5.6"], ["About"]))
```

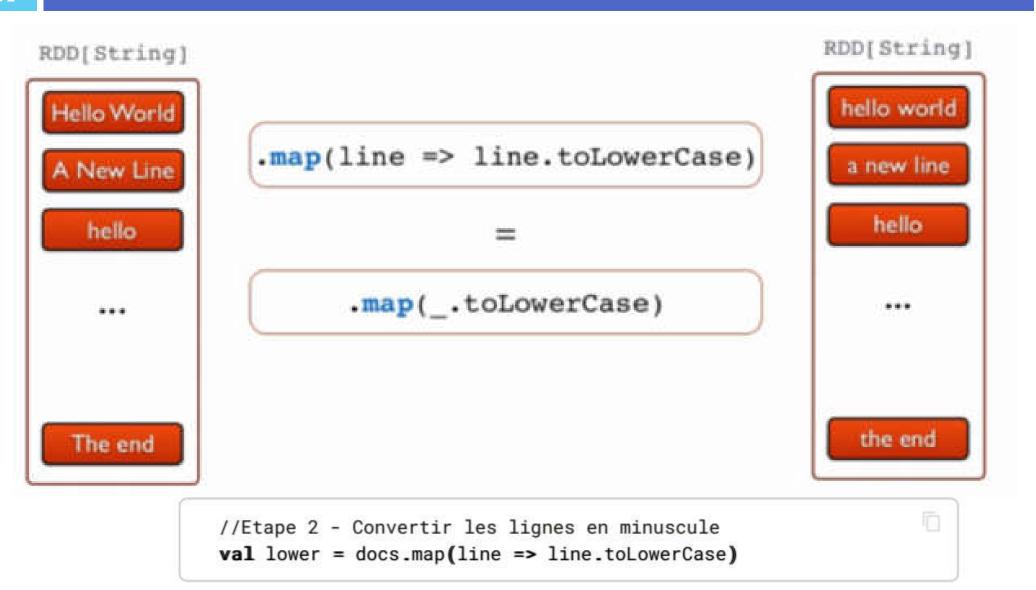
# Example: Log Mining

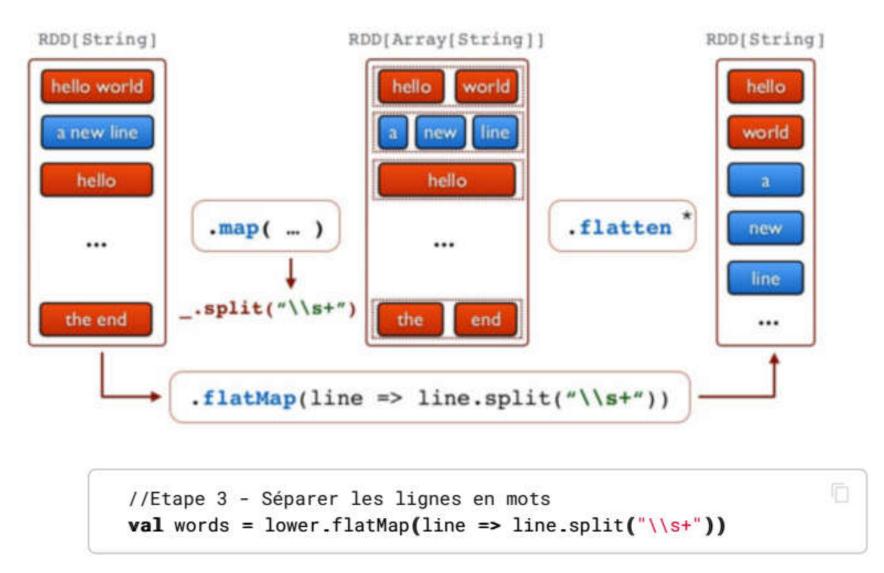
Charger des messages d'erreurs à partir de log et recherche interactive de divers patron. Base RDD Msgs. Transformed RDD lines = spark.textFile("hdfs://...") Worker results errors = lines.filter(lambda s: s.startswith("ERROR")) tasks Block 1 messages = errors.map(lambda s: s.split("\t")[2]) Master cachedMsgs = messages.cache() Action // rien ne se passe avant l'appel des actions messages.filter(lambda s: "foo" in s). Count() Msgs. 2 messages.filter(lambda s: "bar" in s ).count() Worker Msqs. 3 Block 2 Worker Block 3

# Application 1: WordCount

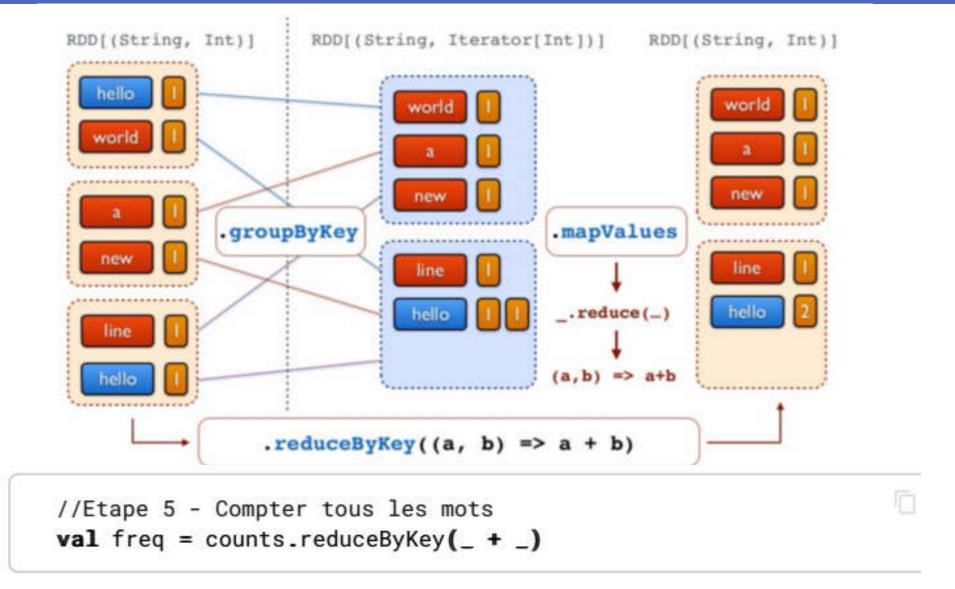


```
//Etape 1 - Créer un RDD à partir d'un fichier texte de Hadoop 
val docs = spark.textFile("/docs")
```





```
RDD[Tuple2[String, Int]]
RDD[String]
                                                  RDD[(String, Int)]
   hello
                                                        hello
   world
             .map(word => Tuple2(word, 1))
   new
                 .map(word => (word, 1))
    line
   hello
    ...
                                                        Pair RDD
     //Etape 4 - produire les tuples (mot, 1)
     val counts = words.map(word => (word,1))
```



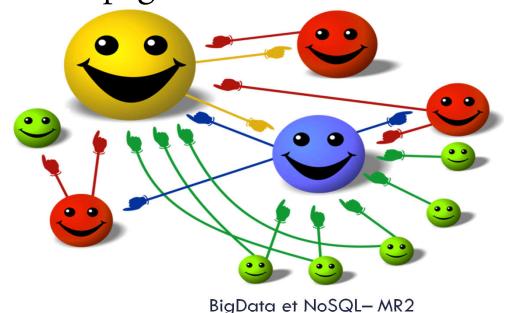
# Application 2: PageRank

## PageRank: C'est quoi?

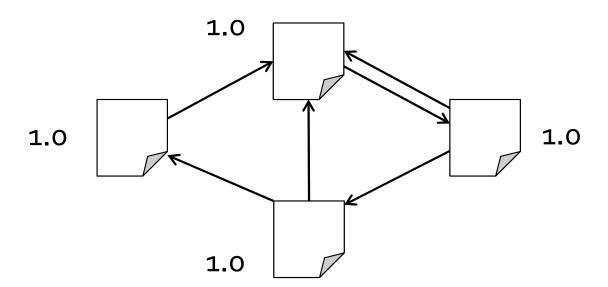
- □ Algorithme proposé par Larry Page and Sergey Brin, les fondateurs de Google, pour mesurer l'importance d'une page web.
- □ Il est utilisable pour les graphes et les réseaux.
- □ C'est un bon example d'algorithme complexe:
  - □ Plusieurs phases de map & reduce
- □ Il tire profit de la mise en cache de Spark
  - □ Il effectue plusieurs iterations sur les mêmes données.

#### Page Rank: Idée

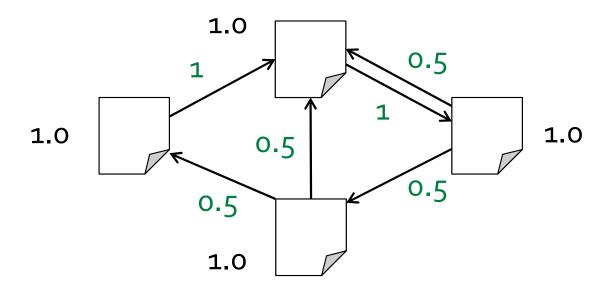
- □ Donner aux pages Web des scores (Ranks) sur la base des liens entrants à ces pages.
  - □Liens à partir de plusieurs page → score élevé
  - □Lien à partir d'une page avec un score élevé → score élevé.



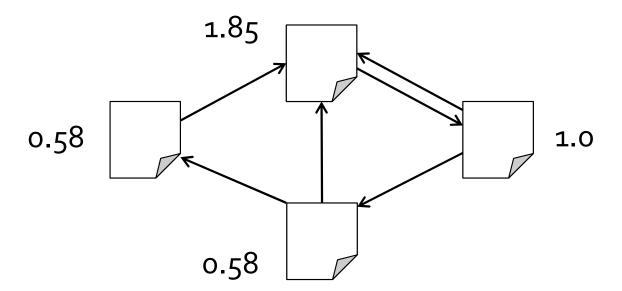
- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- 2. À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- 3. Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank (q) = 0.15 + 0.85^* \Sigma contibs(p), p \in Entrants (q)$



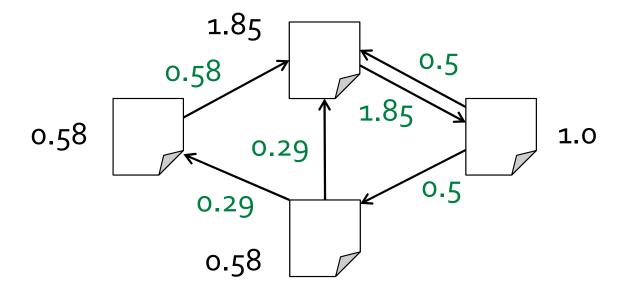
- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- 2. À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- 3. Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank\ (q) = 0.15 + 0.85^*\ \Sigma contibs(p), p \in Entrants\ (q)$



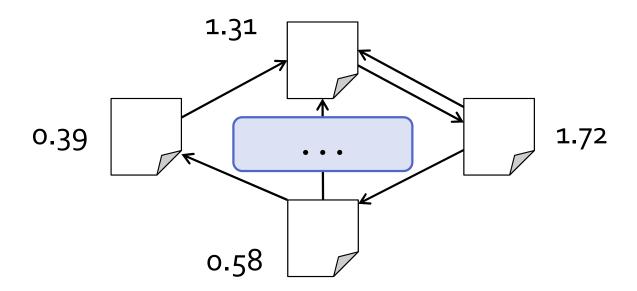
- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- 2. À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- 3. Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank (q) = 0.15 + 0.85^* \Sigma contibs(p), p \in Entrants (q)$



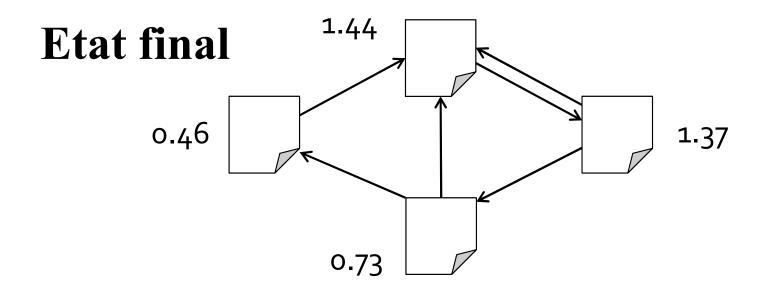
- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- 2. À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- 3. Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank\ (q) = 0.15 + 0.85^*\ \Sigma contibs(p), p \in Entrants\ (q)$



- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- 2. À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank (q) = 0.15 + 0.85* \Sigma contibs(p), p \in Entrants (q)$



- 1. Le score de chaque page est initialisé à 1.
- À chaque itération, une page  $\mathbf{p}$  envoie le score contrib(p) contrib(p) = rank(p)/|Sortants(p)|
- 3. Le score de chaque page  $\mathbf{q}$  est calculé comme étant:  $rank (q) = 0.15 + 0.85^* \Sigma contibs(p), p \in Entrants (q)$

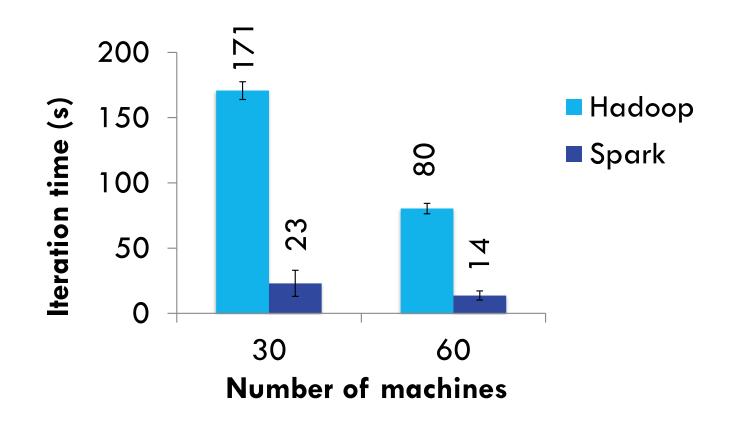


## Page Rank: programme Spark

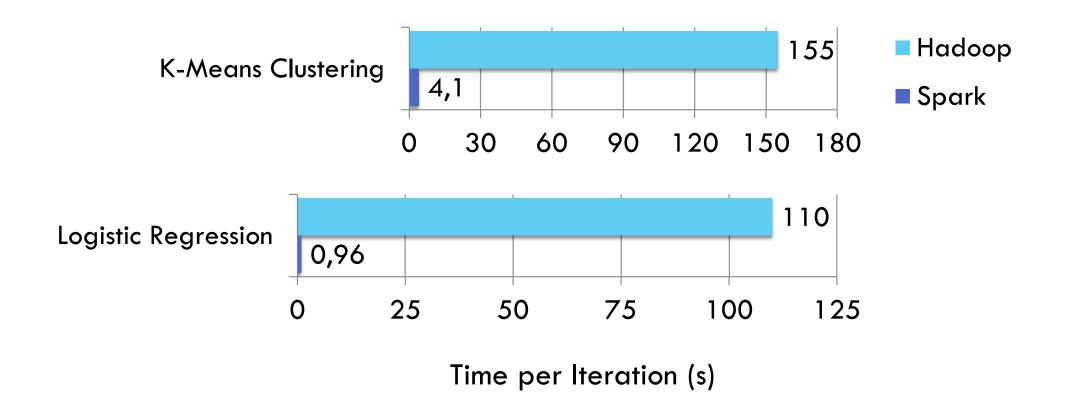
105

Donner l'implémentation de l'algorithme PageRank en PySpark.

# Performance de PageRank



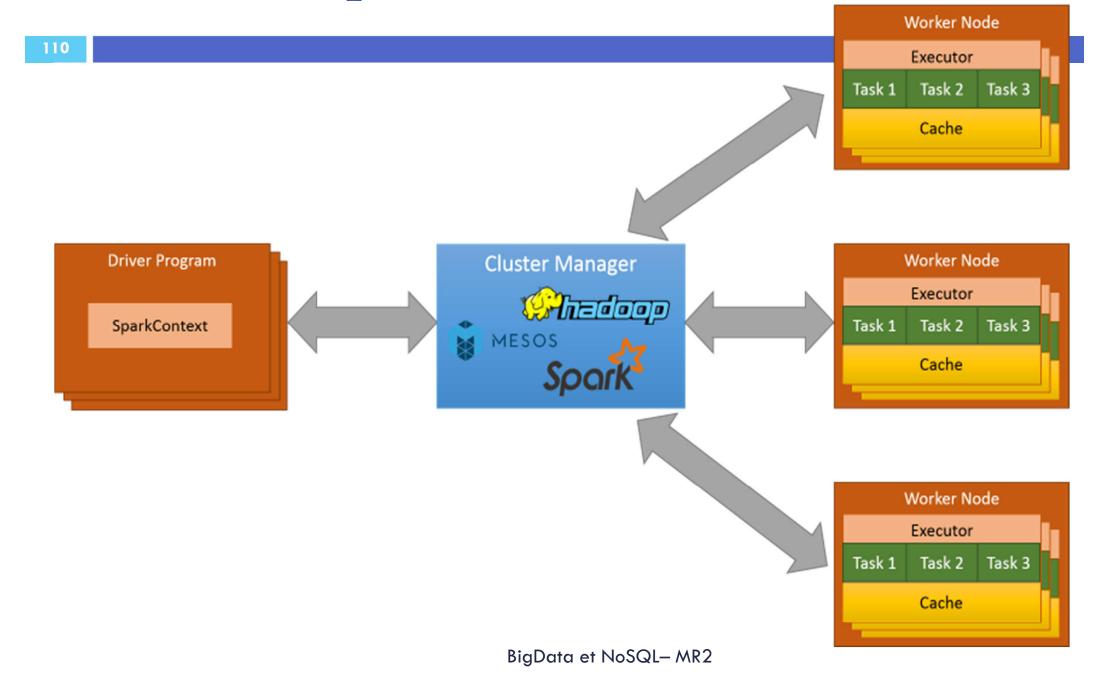
# Performances d'autres algorithmes itératifs



108

# Architecture Spark

- Les applications Spark s'exécutent comme un ensemble de processus indépendants sur un cluster coordonné par un objet *SparkContex*t du programme principal appelé **Driver program** (mode Master Slave).
- □ Un cluster Spark est composé de :
  - un ou plusieurs *workers* : chaque worker instancie un executor chargé d'exécuter les différentes tâches de calcul.
  - **u**n driver : chargé de répartir les tâches sur les différents **executors**. C'est le driver qui exécute la méthode *main* de nos applications.
  - un cluster manager: chargé d'instancier les différents workers.



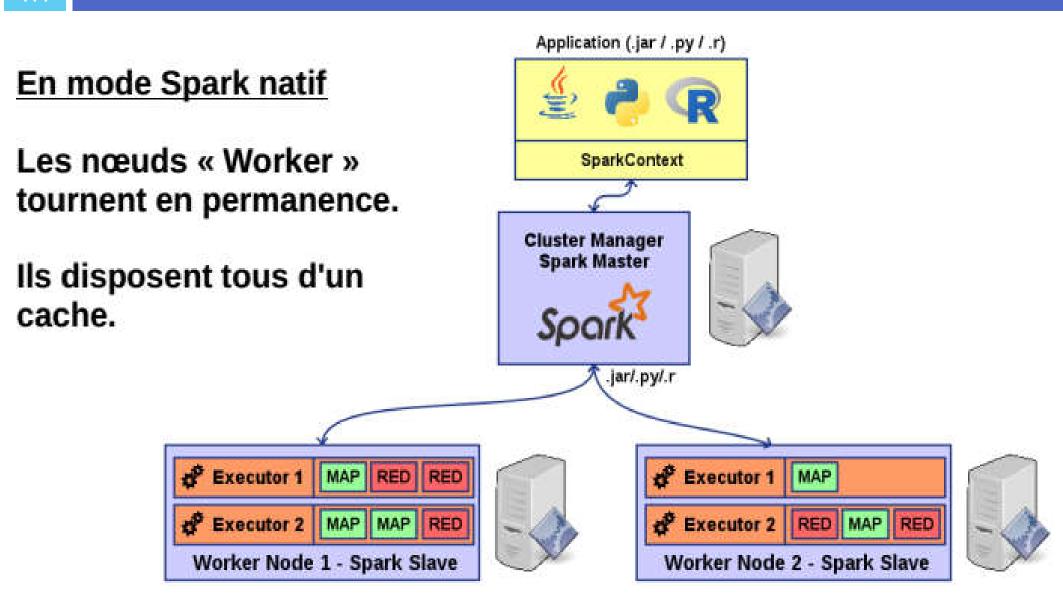
#### □ Driver

- ■Point d'entrée du Spark Shell (Scala, Python, R)
- L'endroit où SparkContext est créé
- ■Traduit RDD en graphe d'exécution
- ■Divise le graphe en stages
- □ Planifie les tâches et contrôle leur exécution
- Stocke des métadonnées sur tous les RDD et leurs partitions
- Lance Spark WebUI avec des informations sur les tâches

#### ☐ Executor:

- Stocke les données dans le cache dans la JVM ou sur les disques durs (HDD).
- Lit les données à partir de sources externes.
- Écrit les données dans des sources externes.
- Exécute tout le traitement de données

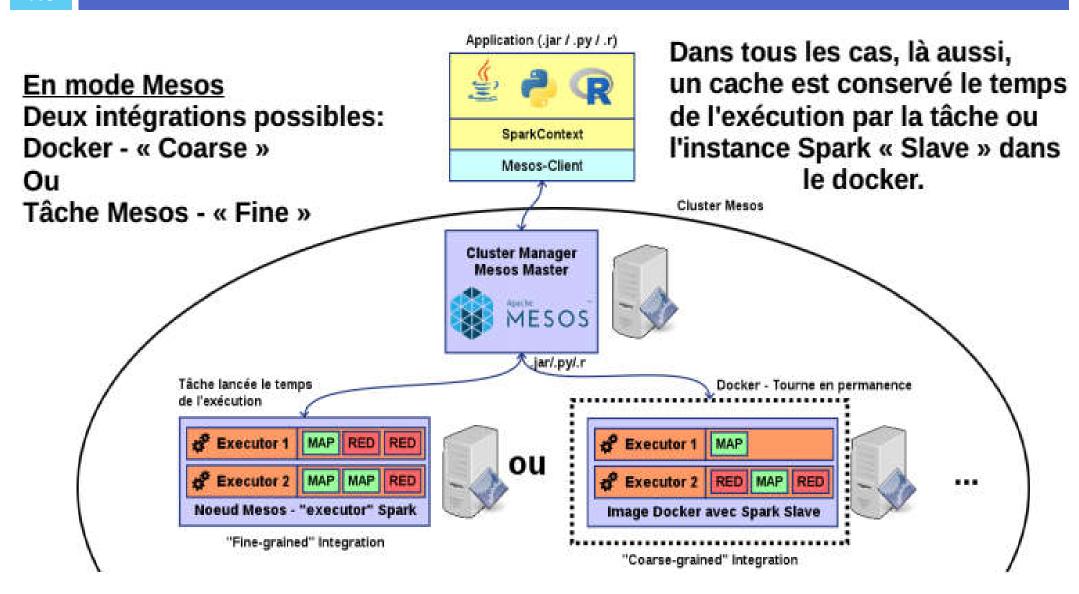
- □ Il existe trois plateformes existantes sur lequel on peut exécuter un application Spark :
  - Spark standalone : un gestionnaire de ressources dédié uniquement aux déploiements d'application Spark et qui fonctionne sur un schéma maître-esclaves.
  - □Apache Yarn : un gestionnaire de déploiement de JVM.
  - □ Apache Mesos : un gestionnaire de déploiement de conteneurs type Docker.



BigData et NoSQL-MR2

Application (.jar / .py / .r) ... elles resteront lancées En mode Yarn tout le long de l'exécution, et maintiennent un cache Des tâches « executor » Spark **SparkContext** similaire. Sont lancées sur les TaskTracker Yarn-Client Yarn... Cluster Hadoop classique Cluster Manager JobTracker Yarn G-Interdorago .jar/.py/.r Executor 1 MAP Executor 1 MAP RED RED Executor 2 MAP MAP RED MAP RED Executor 2 RED Hadoop Node 2 - TaskTracker Yarn Hadoop Node 1 - TaskTracker Yarn

BigData et NoSQL-MR2



#### Spark: Mode de fonctionnement

- □ A l'instar de Yarn, Spark peut fonctionner en trois modes :
  - mode local : le job s'exécutera sur une seule machine (sans gestionnaire de ressources distribuées) en mode multi-threadé qui permet de profiter d'un minimum de parallélisation même si ce mode reste réservé aux phases de déploiement et de débogage.
  - mode pseudo-distribué : le gestionnaire de ressources se résume au déploiement du master et d'un worker sur la machine locale.
  - □ mode full-distribued : le gestionnaire de ressource est entièrement déployé sur l'ensemble des machines du cluster.

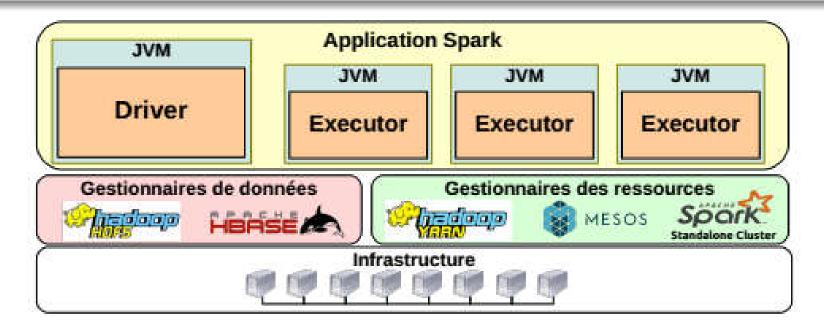
120

## Exécution d'une application Spark

## Application Spark

#### Caractéristiques

- Exécution d'un programme spark sur l'infrastructure
- Associée à un sparkcontext
- Mise en place de plusieurs JVM :
  - une JVM maître : le driver
  - des JVM esclaves : les executors
- Utilisation de gestionnaires de ressources et de données

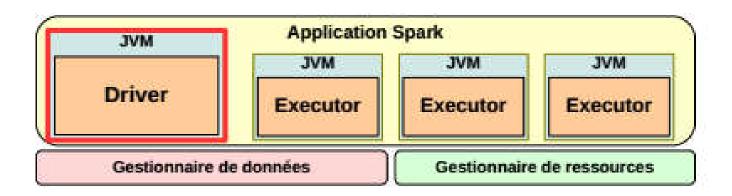


## Application Spark: Le Driver

#### Objectifs

JVM maître exécutant le main de l'application

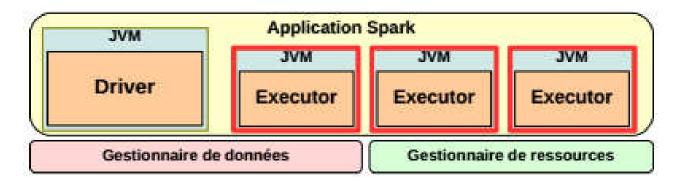
- Interaction avec les gestionnaires de ressources et données
- Définition des tâches :
  - code
  - placement
  - dépendances (transfert de données)
- Orchestration de l'exécution des tâches :
  - Affectation sur les executors
  - Surveillance des tâches terminées ou défaillante



#### Application Spark: les exécuteurs

#### Caractéristiques

- JVM esclave exécutant les tâches de l'application
- Communication Driver → Executor :
  - affectation de nouvelles tâches
  - annulation de tâches
- Communication Executor → Driver :
  - notification de l'avancement des tâches
- Communication Executor-Executor
  - échange de données entre tâches dépendantes



124

#### Initialisation du sparkcontext

- Prise en compte de la configuration
- Construction des méta-données de l'application

#### **Application Spark**

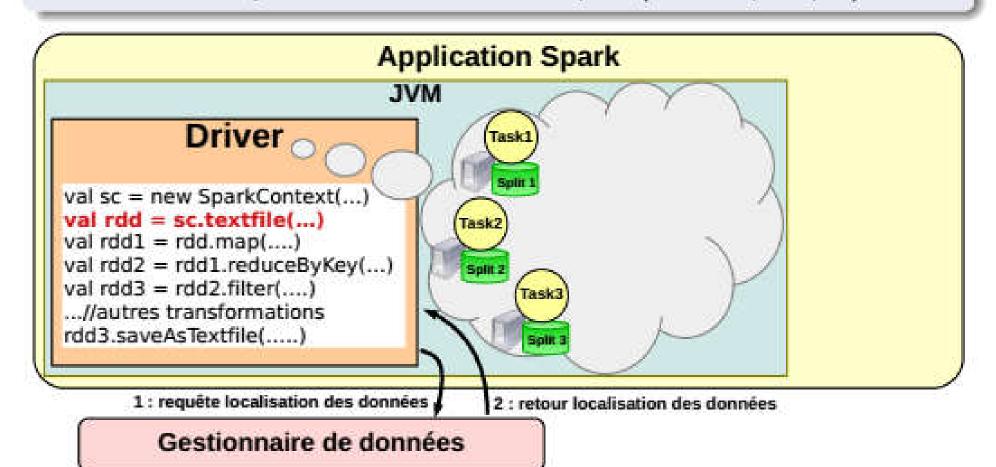
# Driver val sc = new SparkContext(...) val rdd = sc.textfile(...) val rdd1 = rdd.map(....) val rdd2 = rdd1.reduceByKey(...) val rdd3 = rdd2.filter(....) ...//autres transformations rdd3.saveAsTextfile(....)

JVM

## Exécution: Etape 2 (Création)

#### Création des premiers RDD

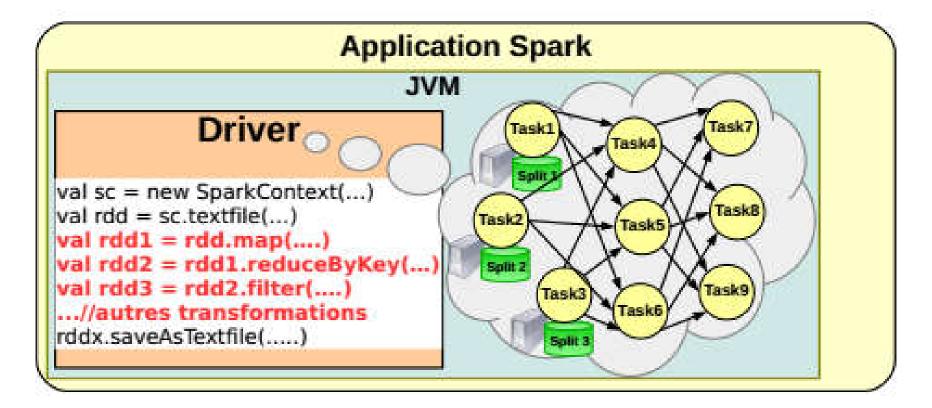
- Détermination des emplacements des tâches racines
- Prise en compte de la localisation des splits (1 tâche par split)



## Exécution: Etape 3 (Transformations)

#### Transformations de RDDs

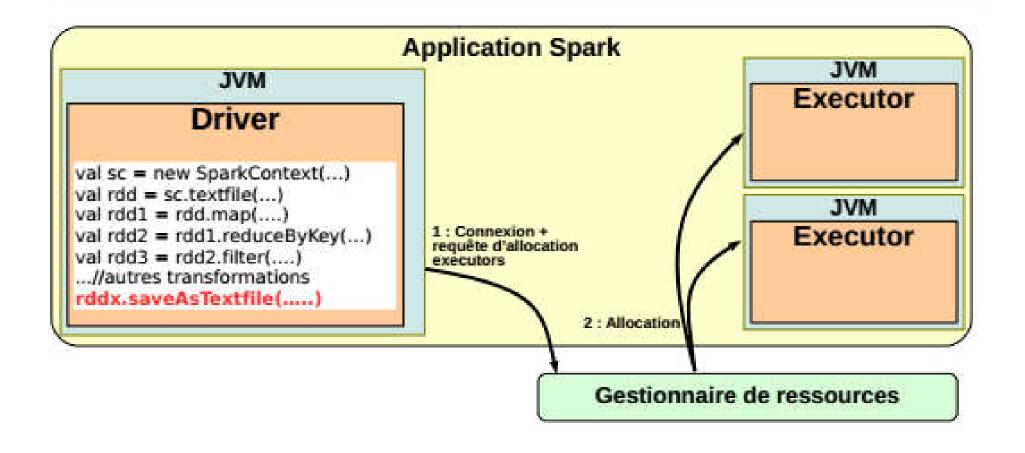
- Traduction des transformations en graphe dirigé acyclique de tâches
- Optimisation des communications inter-tâches



#### Exécution: Etape 4 (Action)

#### Exécution d'un Job Spark (1ère partie)

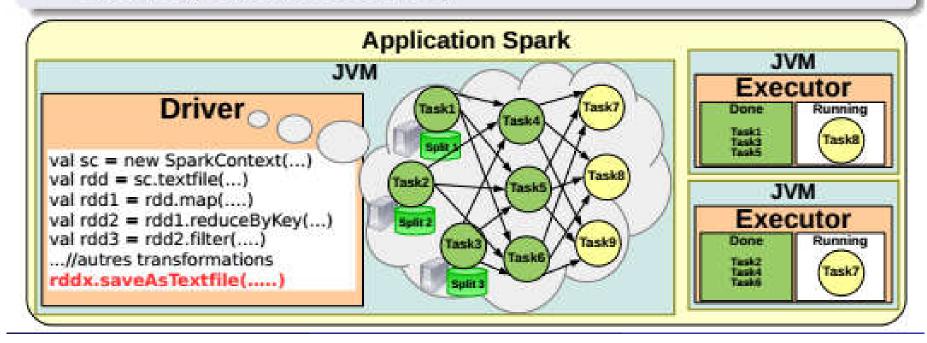
- Connexion au gestionnaire de ressources
- Requête d'allocation des executors sur l'infrastructure



#### Exécution: Etape 4 (Action)

#### Exécution d'un Job Spark (2ème partie)

- Attribution des tâches aux executors et surveillance de l'avancement
- Une tâche est déployée :
  - si l'ensemble de ses tâches parentes ont terminé leur calcul
  - si elle a été défaillante (redéploiement)
- Les données sont éventuellement mise en cache ou persister sur le executor (persistance des RDD)



#### Exécution: Etape 4 (Action)

#### Exécution d'un Job Spark (3ème partie)

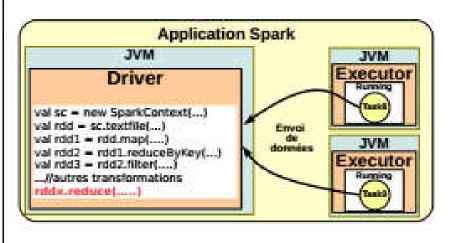
Les données finales du flux sont envoyées :

- soit au service de stockage si c'est une action de sauvegarde (saveAs..)
- soit au driver si c'est une action retournant un résultat (reduce, etc.)

#### Action de sauvegarde

#### Application Spark JVM JVM Executor Driver. val sc = new SparkContext(...) val rdd = sc.textfile(...) val rdd1 = rdd.map(....)JVM val rdd2 = rdd1.reduceByKey(...) Executor val rdd3 = rdd2.filter(....) Scribure ....//autres transformations des données Gestionnaire de données

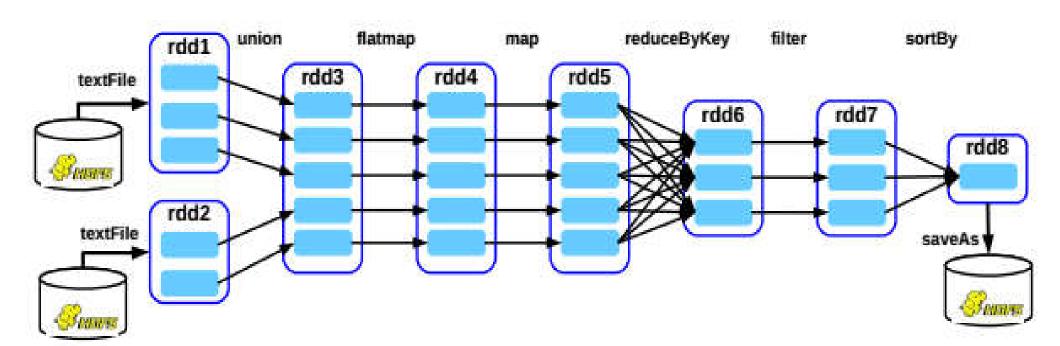
#### Action retournant un résultat



```
val sc = new SparkContext(new SparkConf())
val rdd1= sc.textFile("hdfs://namenode/f1")//implique 3 splits
val rdd2 = sc.textFile("hdfs://namenode/f2")//implique 2 splits
val rdd3 = rdd1.union(rdd2);
val rdd4 = rdd3.flatMap(_.split("u"))
val rdd5 = rdd4.map((_,1))
val rdd6 = rdd5.reduceByKey(_+_)
val rdd7 = rdd6.filter(_._2 > 1)
val rdd8 = rdd7.sortBy(_._2, true, 1)
rdd8.saveAsTextFile("hdfs://namenode/out")
```

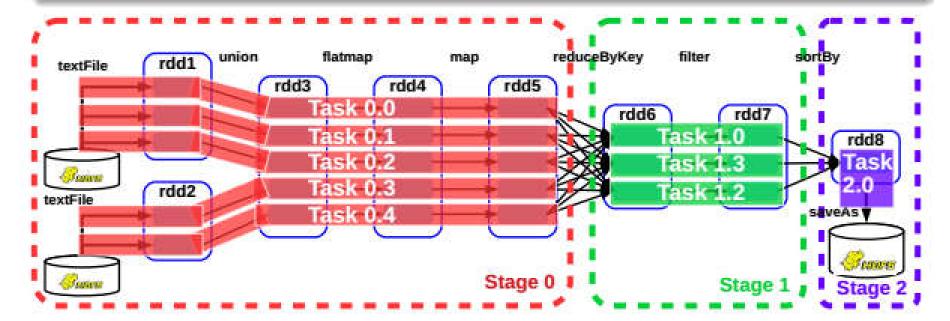
Comment transformer ce programme en graphe de tâches?

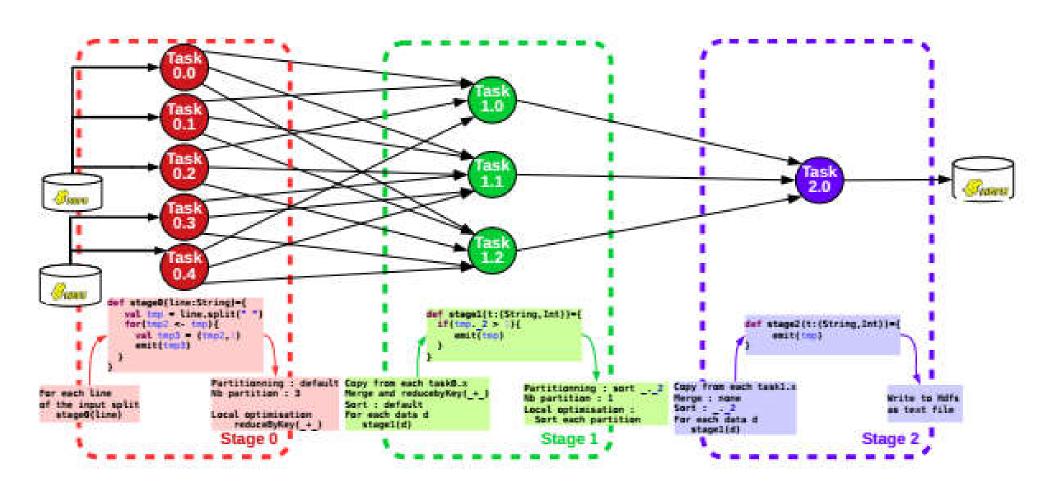
```
val rdd1= sc.textFile("hdfs://namenode/f1")
val rdd2 = sc.textFile("hdfs://namenode/f2")
val rdd3 = rdd1.union(rdd2);
val rdd4 = rdd3.flatMap(_.split(" "))
val rdd5 = rdd4.map((_,1))
val rdd6 = rdd5.reduceByKey(_+_, 3)
val rdd7 = rdd6.filter(_._2 > 1)
val rdd8 = rdd7.sortBy(_._2, true, 1)
rdd8.saveAsTextFile("hdfs://namenode/out")
```



#### Définition

- Enchaînement continu de transformations simples de RDD compris entre
  - soit deux transformations shuffle
  - soit une transformation de shuffle et une action
- Définit un ensemble de tâches indépendantes et parallèle exécutant le même code mais sur des partitions différentes





# Récapitulatif

- Apache Spark Rapide:
  - ☐ 10 fois plus rapide que Hadoop sur disque
  - ☐ 100 fois plus rapide en mémoire que Hadoop
- ☐ Facile à développer
  - Riche en terme d'opérations
  - ☐ Ecriture rapide des programmes
  - Mode interactif
- Déploiement flexible : Yarn, Standlone, Local, Mesos
- Stockage : HDFS, S3, Openstack Swift, MapR FS, Cassandra
- Modèle de développement unifié : Batch, streaming, interactif
- Multi-langages : Scala, Java, Python, R
- Plusieurs API: Streaming, MLIB, Graphix, SQL.

135

#### FIN