

**REPUBLIQUE ALGERIENNE DEMOCRATIQUE ET POPULAIRE**  
**MINISTERE DE L'ENSEIGNEMENT SUPERIEUR ET DE LA RECHERCHE SCIENTIFIQUE**



**Département d'informatique**  
**Master 2 I2A**



# CHAPITRE 02: HADOOP

**Année Universitaire:2024/2025**

# Plan

- **Traitement à grand échelle**
- **Présentation Hadoop**
- **MapReduce**
- **Exemples d'applications du modèle MapReduce**
- **HDFS**
- **Architecture Hadoop**
- **Programmation Hadoop**

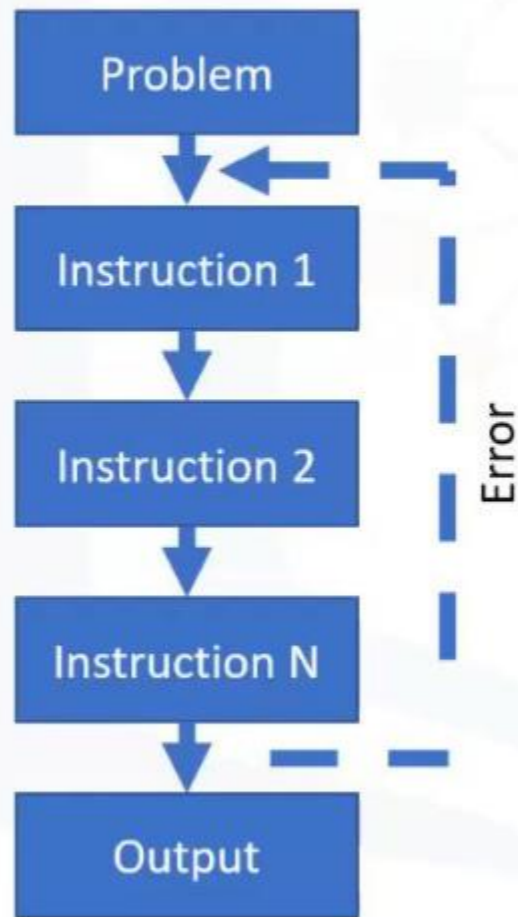
# Histoire du traitement à grande échelle

- Matériel spécialisé
- Extrêmement coûteux
- Créé pour résoudre des problèmes spécifiques

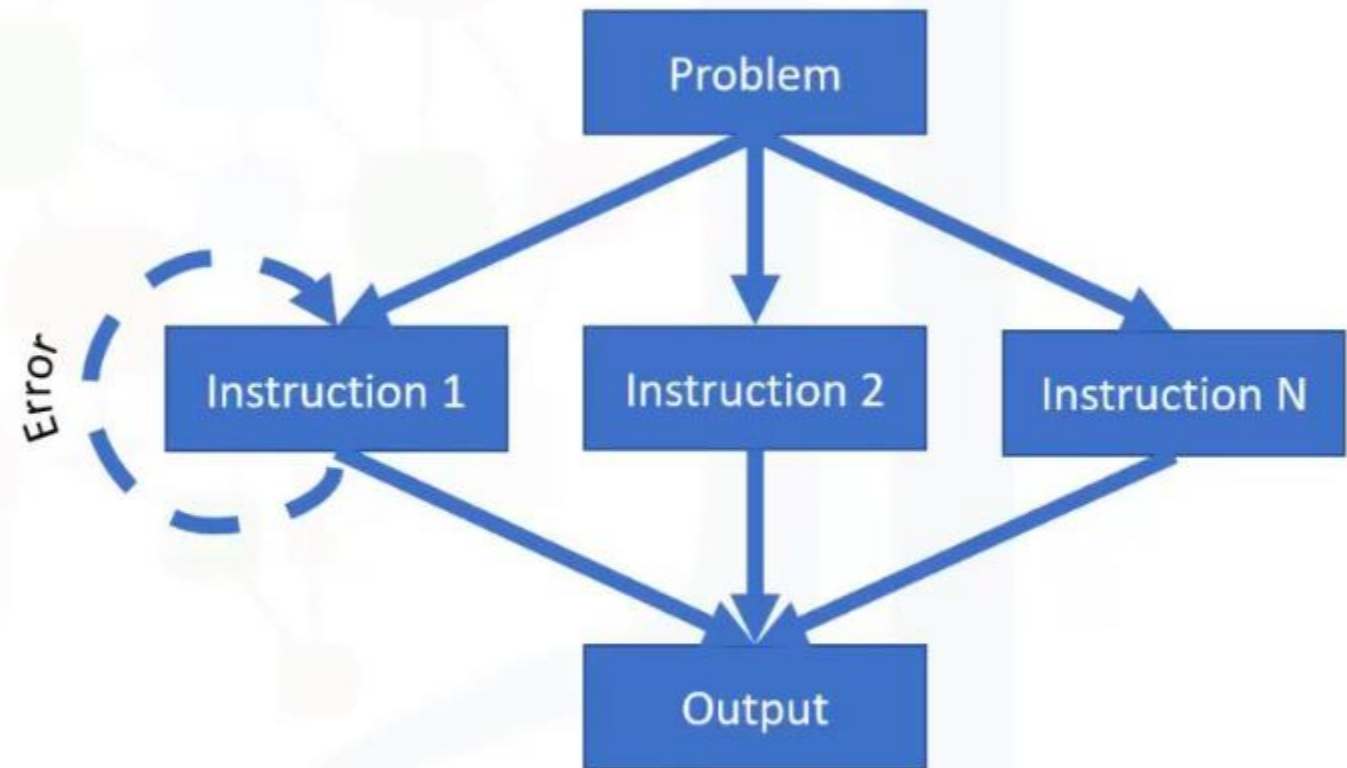


# Linear vs. parallel processing

Linear processing



Parallel processing



# Pourquoi le traitement parallèle ?

- **Réduire le temps de traitement** : l'approche de traitement parallèle peut traiter de **grands** ensembles de **données** en une **fraction** de temps.
- **Faible besoin** : moins de besoins en **mémoire** et en **calcul**, car les ensembles d'instructions sont **distribués** à des nœuds d'exécution plus petits.
- **Flexibilité** : davantage de **nœuds** d'exécution peuvent être **ajoutés** ou **supprimés** du réseau de traitement en fonction de la **complexité** du problème.

# Hadoop: Problématique ?



- Avoir un **framework** déjà disponible, **facile à déployer**, et qui permette l'exécution de **tâches parallélisables** – et le **support** et le **suivi** de ces **tâches** – de manière **rapide** et **simple** à mettre en œuvre.
- L'idée étant d'avoir **un outil** qui puisse être **installé** et **configuré rapidement** au sein d'une **entreprise**/d'une **université** et qui permette à des **développeurs** d'**exécuter** des **tâches distribuées** avec un **minimum** de **formation requise**.
- L'outil en **question** devant être facile à **déployer**, **simple** à supporter, et pouvant permettre la **création** de **clusters** de **taille variables extensibles** à tout moment.

# Hadoop



- **Hadoop** est un framework **open source** développé en Java utilisé pour traiter d'*énormes* ensembles de données.
- Ensemble de **programmes** et d'**outils open source**.
- Utile pour **traiter de grands ensembles de données**
- Gère les **tâches** ou les **processus parallèles**
- Les **composantes principales** de la plateforme sont: HDFS et MapReduce
- Hadoop est un **éco-système** avec **100+** de sous-projets dont: Hbase, Hive, Pig; Sqoop, Zookeeper, Impala, ....

# Pourquoi Hadoop ?

- Traitement des données **structurées/non structurées**
- Traitement des données **volumineuses**
- La **tolérance aux pannes** est garantie.
- **Aucune perte** de données
- **Duplication** des données
- **Modèle simple** pour les développeurs: il suffit de développer des tâches map-reduce, depuis des interfaces simples accessibles via des bibliothèques dans des langages multiples (Java, Python, C/C++...).



# Qui utilise Hadoop ?

YAHOO!

ebay

facebook

 Massachusetts  
Institute of  
Technology

amazon.com



Google

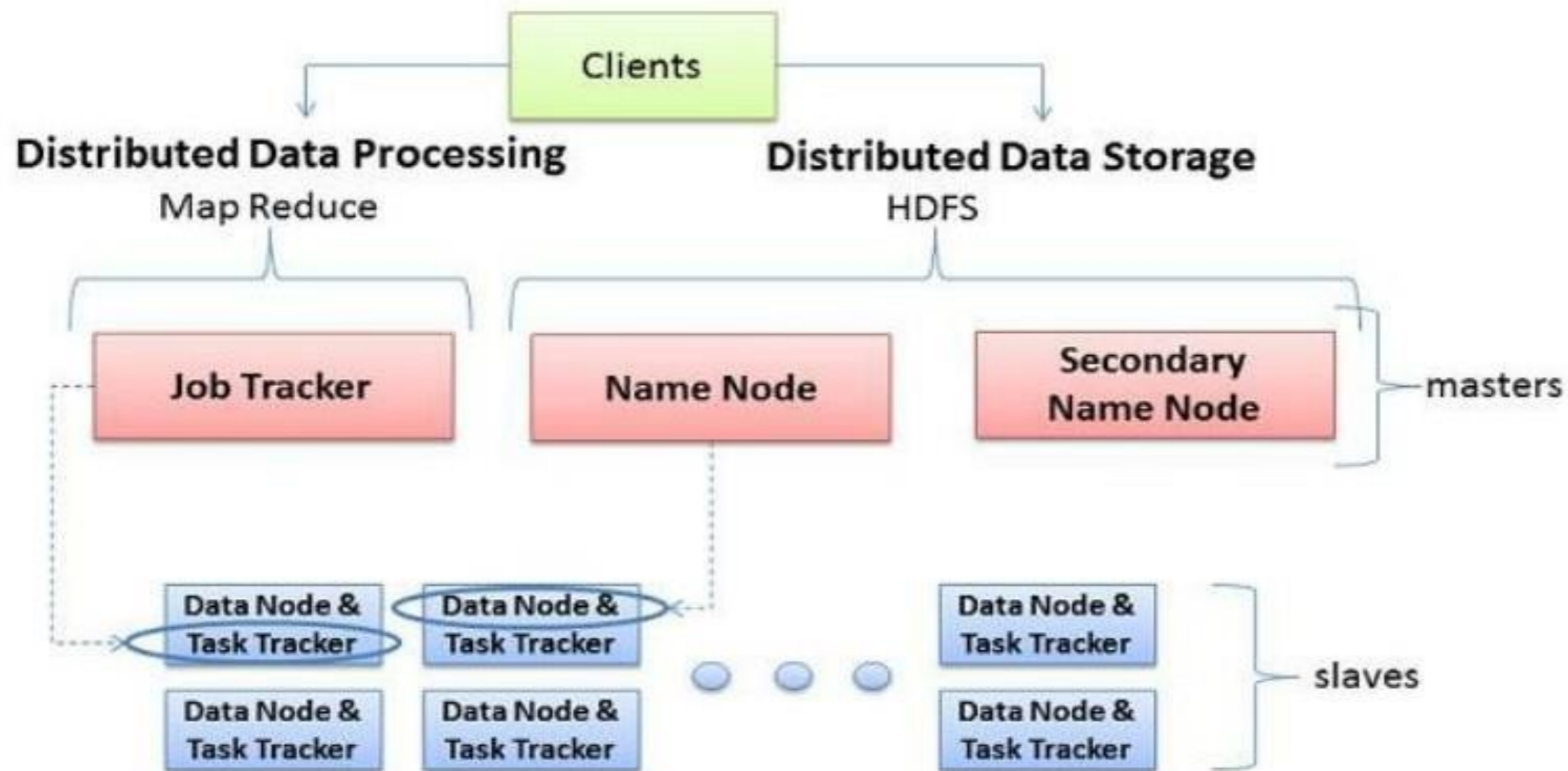
LinkedIn

 Microsoft

Berkeley  
UNIVERSITY OF CALIFORNIA

... et des centaines d'entreprises et universités à travers le monde.

# Architecture globale



# MapReduce (1)

- Pour exécuter un problème large de manière **distribué**:
  - il faut pouvoir **découper** le problème en **plusieurs** problèmes de taille réduite à exécuter sur chaque machine du cluster.
- Modèle de programmation utilisé dans **Hadoop** pour le **traitement du BigData**
- Technique de traitement pour **l'informatique distribuée**
- Comprend les tâches : **Map** et **Reduce**
- Peut être codé dans de nombreux langages comme **Java**, **C++**, **Python**, **Ruby** et **R**.

# MapReduce (2)

On distingue donc 4 étapes distinctes dans un traitement MapReduce:

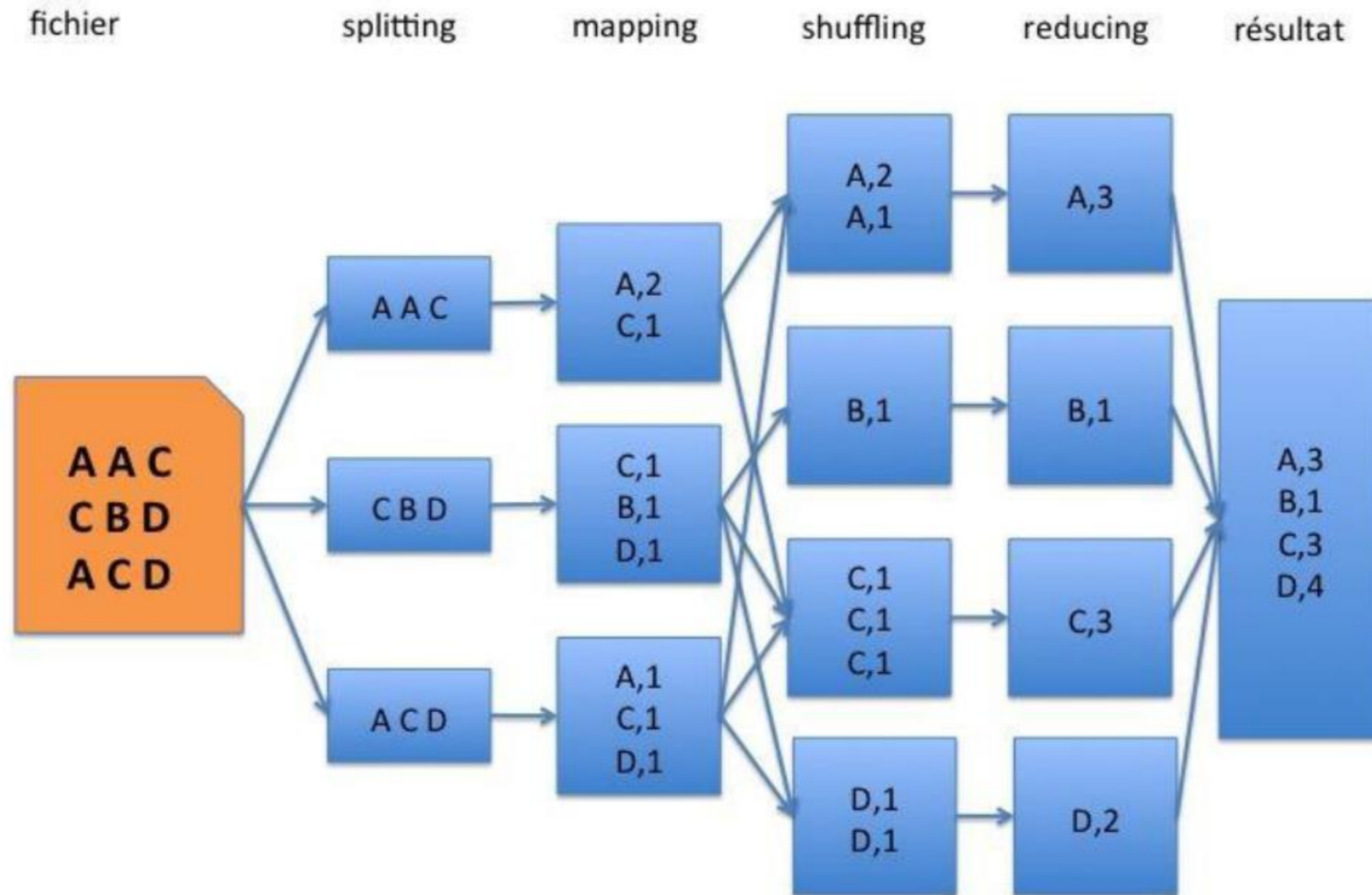
- Découper (split) les données d'entrée en plusieurs fragments.
- **Mapper** chacun de ces fragments pour obtenir des couples (clef ; valeur).
- Grouper (shuffle) ces couples (clef ; valeur) par clef.
- **Réduire** (reduce) les groupes indexés par clef en une forme finale, avec une valeur pour chacune des clefs distinctes.

# MapReduce (3)

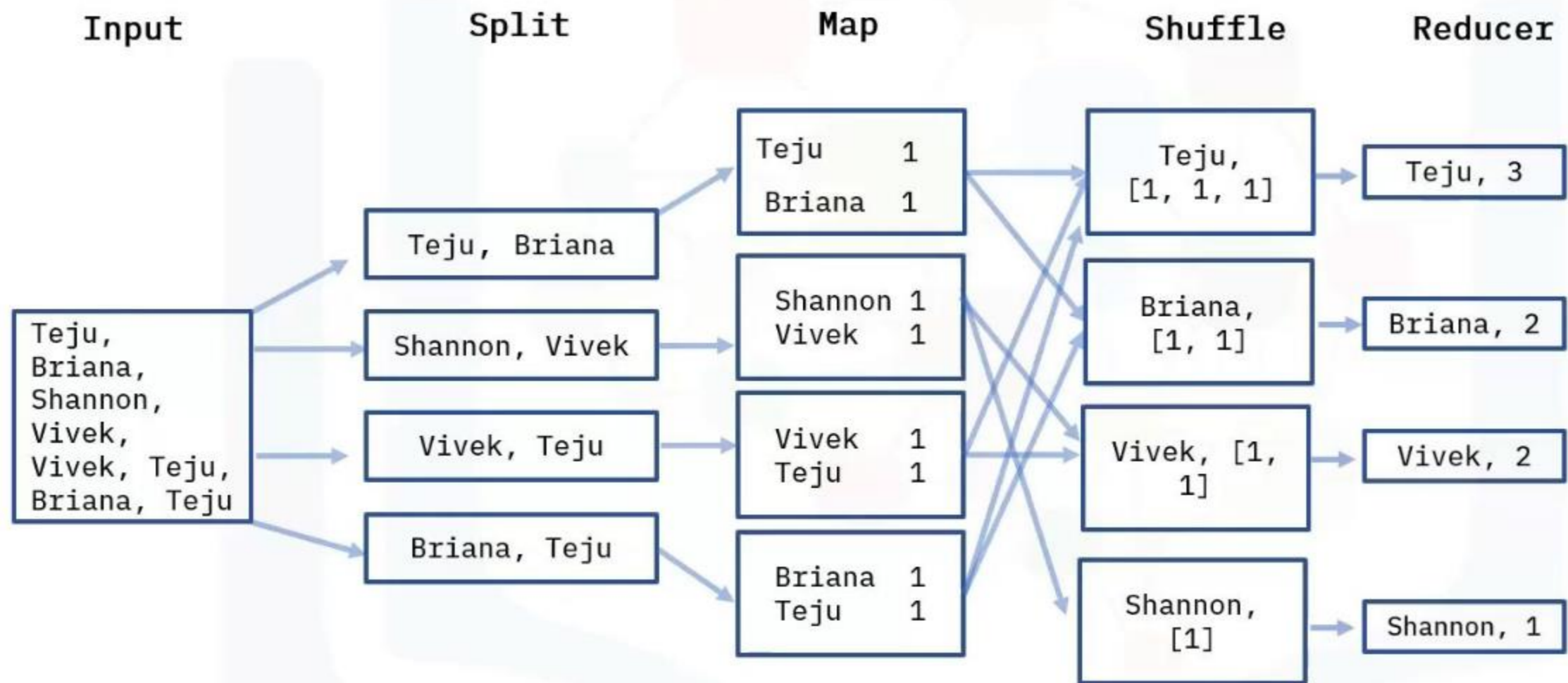
Pour résoudre un problème via la méthodologie **MapReduce** avec Hadoop, on devra donc:

- Choisir une manière de découper les données d'entrée de telle sorte que l'opération **MAP** soit parallélisable.
  - Définir quelle **CLEF** utiliser pour notre problème.
  - Écrire le programme pour l'opération **MAP**.
  - Ecrire le programme pour l'opération **REDUCE**.
- ... et Hadoop se chargera du reste (problématiques **calcul distribué**, **groupement** par clef distincte entre MAP et REDUCE, etc.).

# Exemple compteur des lettres en MapReduce



# Exemple compteur des mots en MapReduce



# HDFS

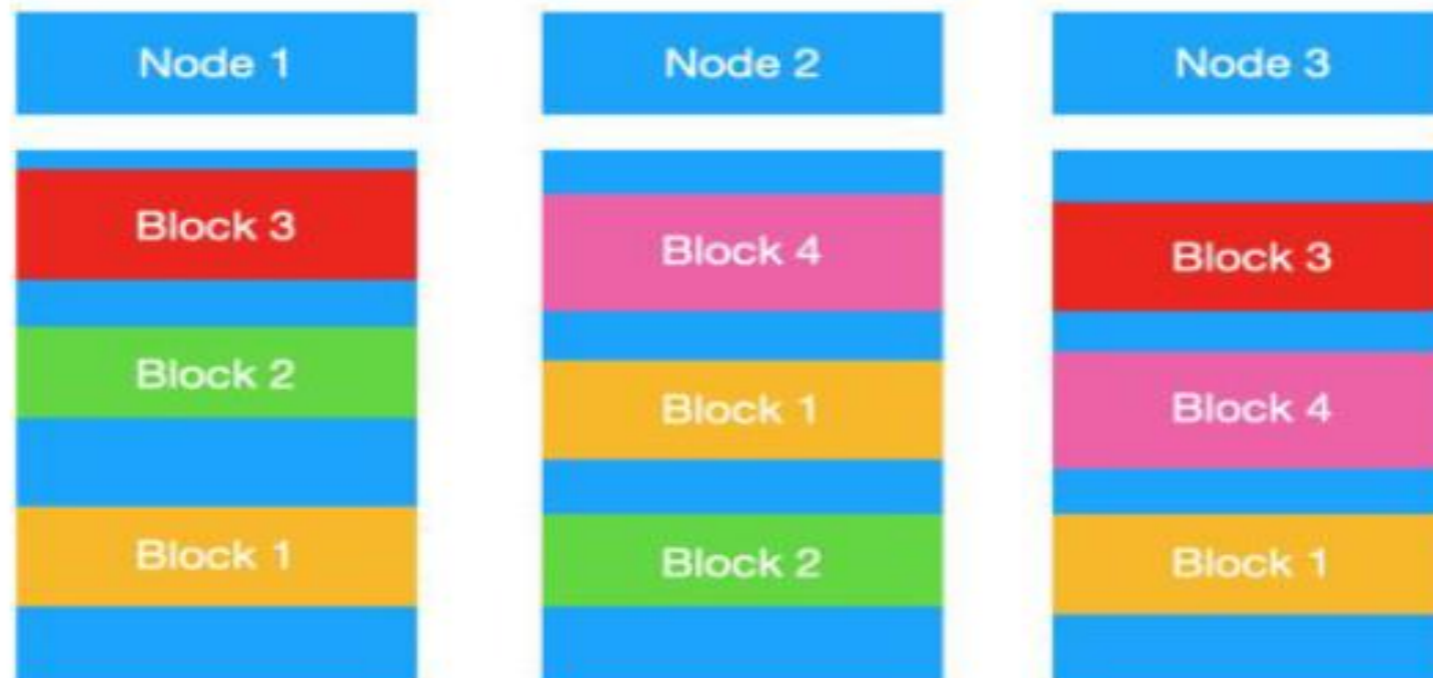
- Stockage de données distribué
- Inspiré par le Google FileSystem (GFS)
- Haute disponibilité / réplication des données
- Blocs de 64Mo (chunks)
- Utilise TCP/IP et RPC



# Hôtes HDFS

- Architecture Maître / Esclave
- NameNode : Gère l'espace de noms du système de fichiers (serveurs esclaves) et l'accès aux fichiers par les clients
- DataNode : Gère le stockage des fichiers sur un noeud (création / suppression de blocs de données, réplication)
- Réplication configurable

# HDFS: Distribution de morceaux des données



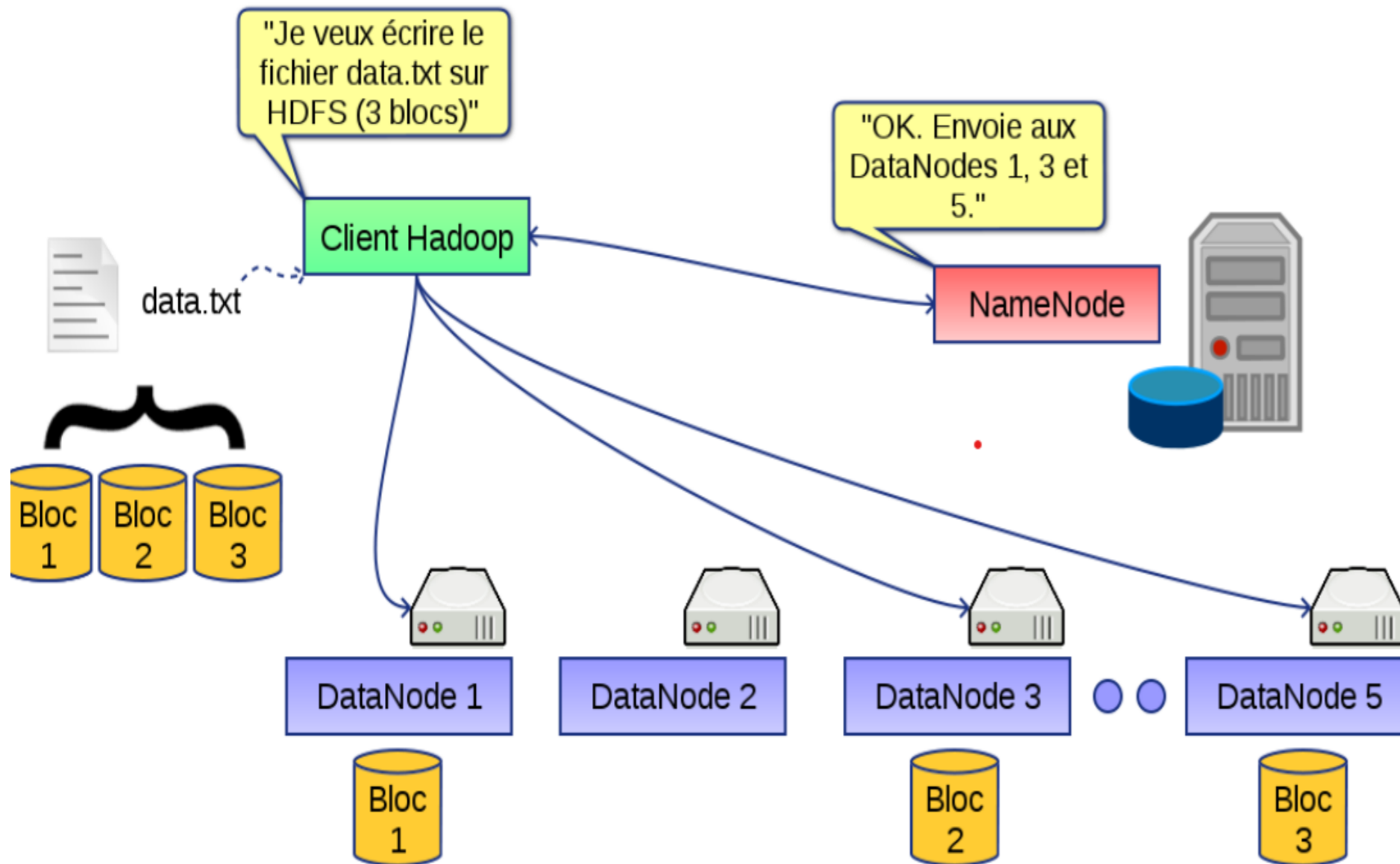
# HDFS

HDFS repose sur deux serveurs (des daemons):

- Le **NameNode**, qui stocke les informations relatives aux noms de fichiers. C'est ce serveur qui, par exemple, va savoir que le fichier « **livre\_5321** » dans le répertoire « **data\_input** » comporte **58** blocs de données, et qui sait où ils se trouvent. Il y a un seul NameNode dans tout le cluster Hadoop.
- Le **DataNode**, qui stocke les blocs de données eux-mêmes. Il y a un DataNode pour chaque machine au sein du cluster, et ils sont en communication constante avec le **NameNode** pour recevoir de nouveaux blocs, indiquer quels blocs sont contenus sur le DataNode, signaler des erreurs, etc...

# Ecriture d'un fichier sur HDFS

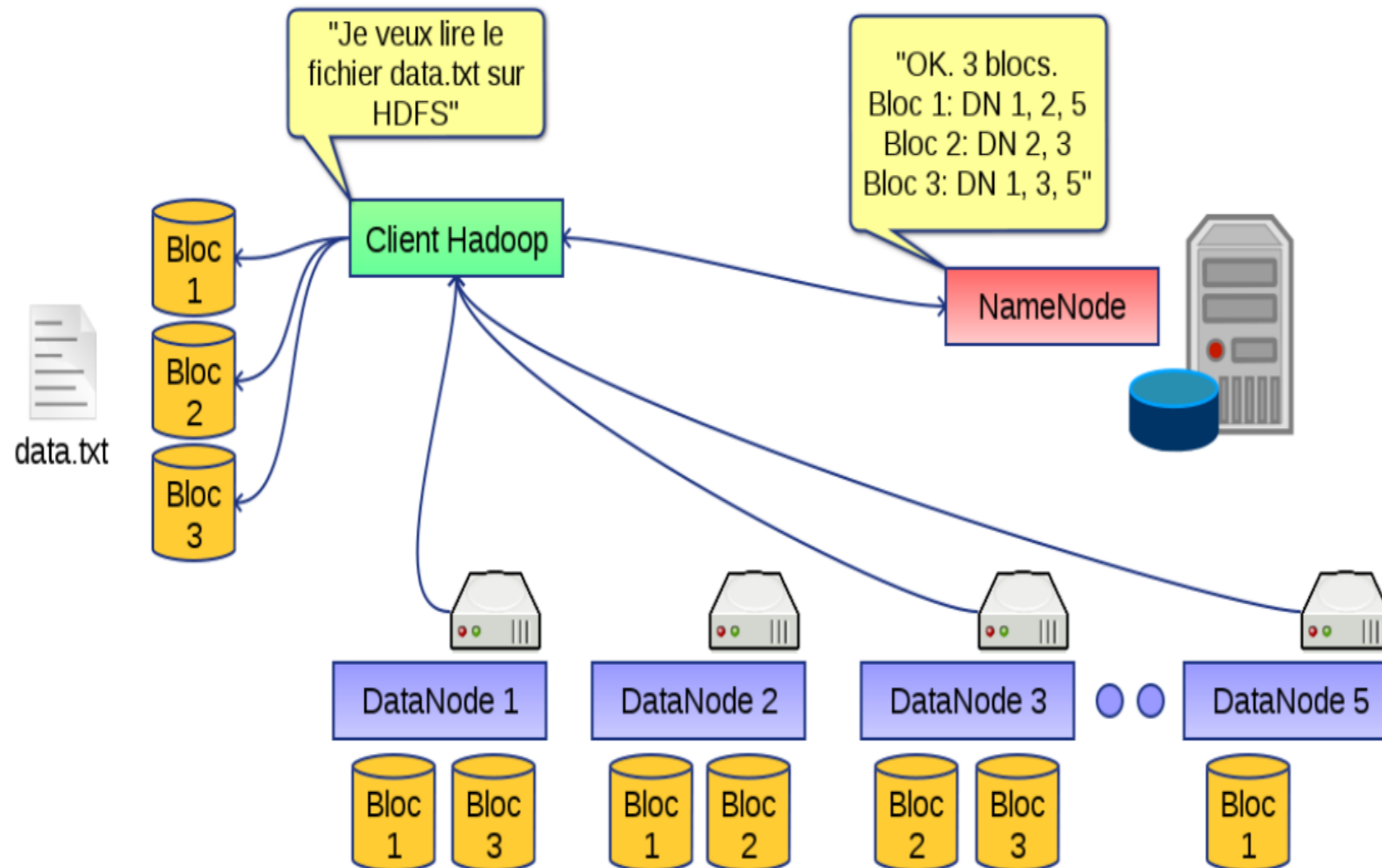
## Ecriture HDFS



- Le client indique au NameNode qu'il souhaite écrire un bloc.
- Celui-ci lui indique le DataNode à contacter.
- Le client envoie le bloc au Datanode.
- Les DataNodes répliquent le bloc entre eux.
- Le cycle se répète pour le bloc suivant.

# Lecture d'un fichier HDFS

## Lecture HDFS



- Le client indique au NameNode qu'il souhaite lire un fichier.
- Celui-ci lui indique sa taille et les différents DataNode contenant les N blocs.
- Le client récupère chacun des blocs à un des DataNodes.
- Si un DataNode est indisponible le client le demande à un autre.

# Architecture Hadoop (1)

On distingue dans les slides qui suivent deux architectures:

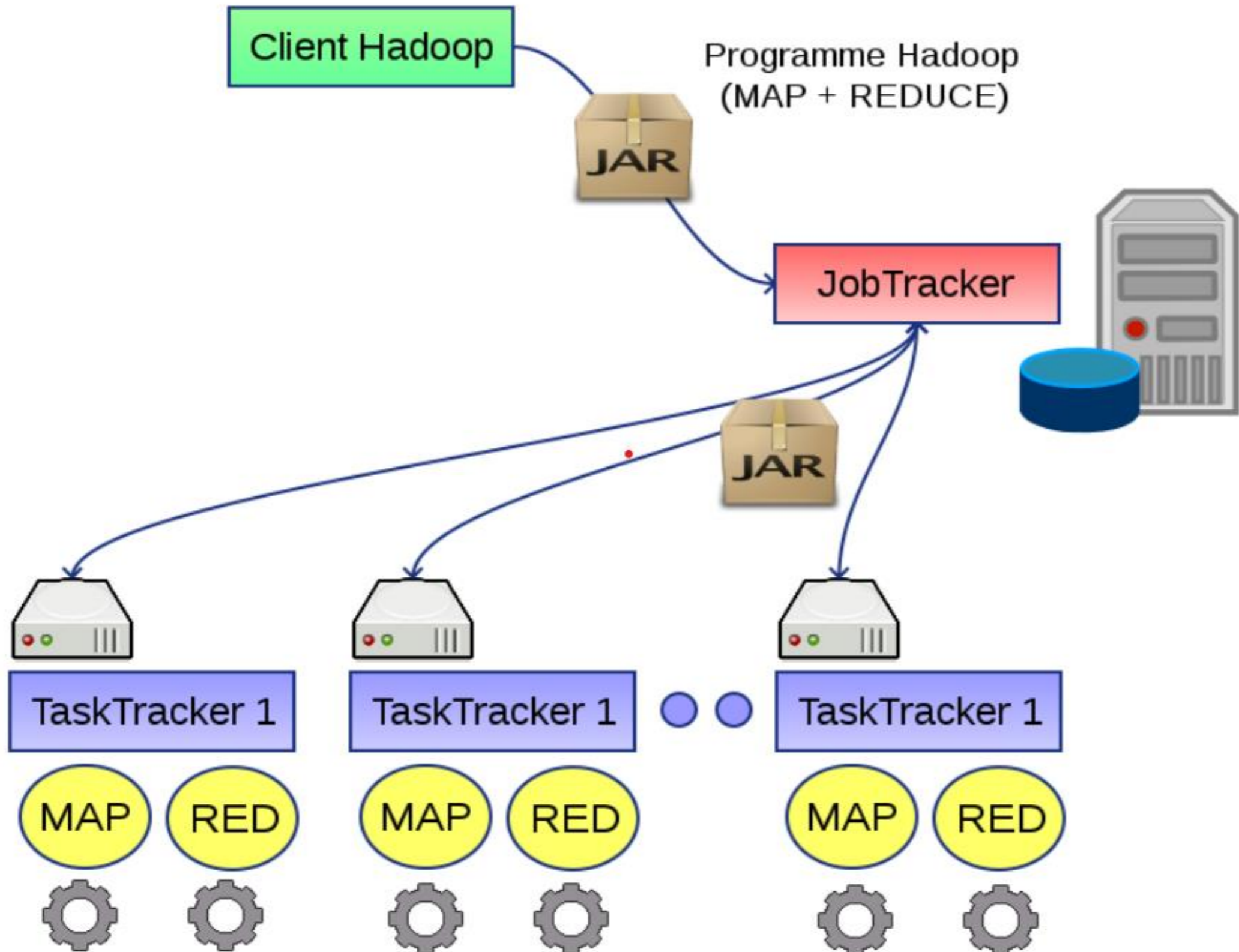
- La première, constituée du JobTracker et du TaskTracker, correspond à la première version du moteur d'exécution map/reduce (« **MRv1** », Hadoop 1.x) et est présentée à titre informatif et pour des raisons historiques.
- A partir de la version 2.x, Hadoop intègre un nouveau moteur d'exécution: **Yarn** (« **MRv2** »); cette architecture d'exécution, l'actuelle, est également présentée dans un second temps.

# Architecture Hadoop (2)

Comme pour HDFS, la gestion des tâches de Hadoop se basait jusqu'en version 2 sur deux serveurs (des **daemons**):

- Le **JobTracker**, qui va directement recevoir la tâche à exécuter (un **.jar** Java), ainsi que les données d'entrées (nom des fichiers stockés sur HDFS) et le répertoire où stocker les données de sortie (toujours sur HDFS).
  - Il y a un seul **JobTracker** sur une seule machine du cluster Hadoop. Le JobTracker est en communication avec le **NameNode** de HDFS et sait donc où sont les données.
- Le **TaskTracker**, qui est en communication constante avec le **JobTracker** et va recevoir les opérations simples à effectuer (MAP/REDUCE) ainsi que les blocs de données correspondants (stockés sur HDFS).
  - Il y a un TaskTracker sur chaque machine du cluster.

# Architecture Hadoop (3): MRv1





# Architecture Hadoop (4): Limitation du MRv1

Le **JobTracker** doit gérer tous les jobs en cours d'exécution, en plus de choisir les ressources des nouveaux jobs soumis. Au final, le **JobTracker** constitue un **goulot d'étranglement** quand la taille du cluster et le nombre de jobs augmentent.

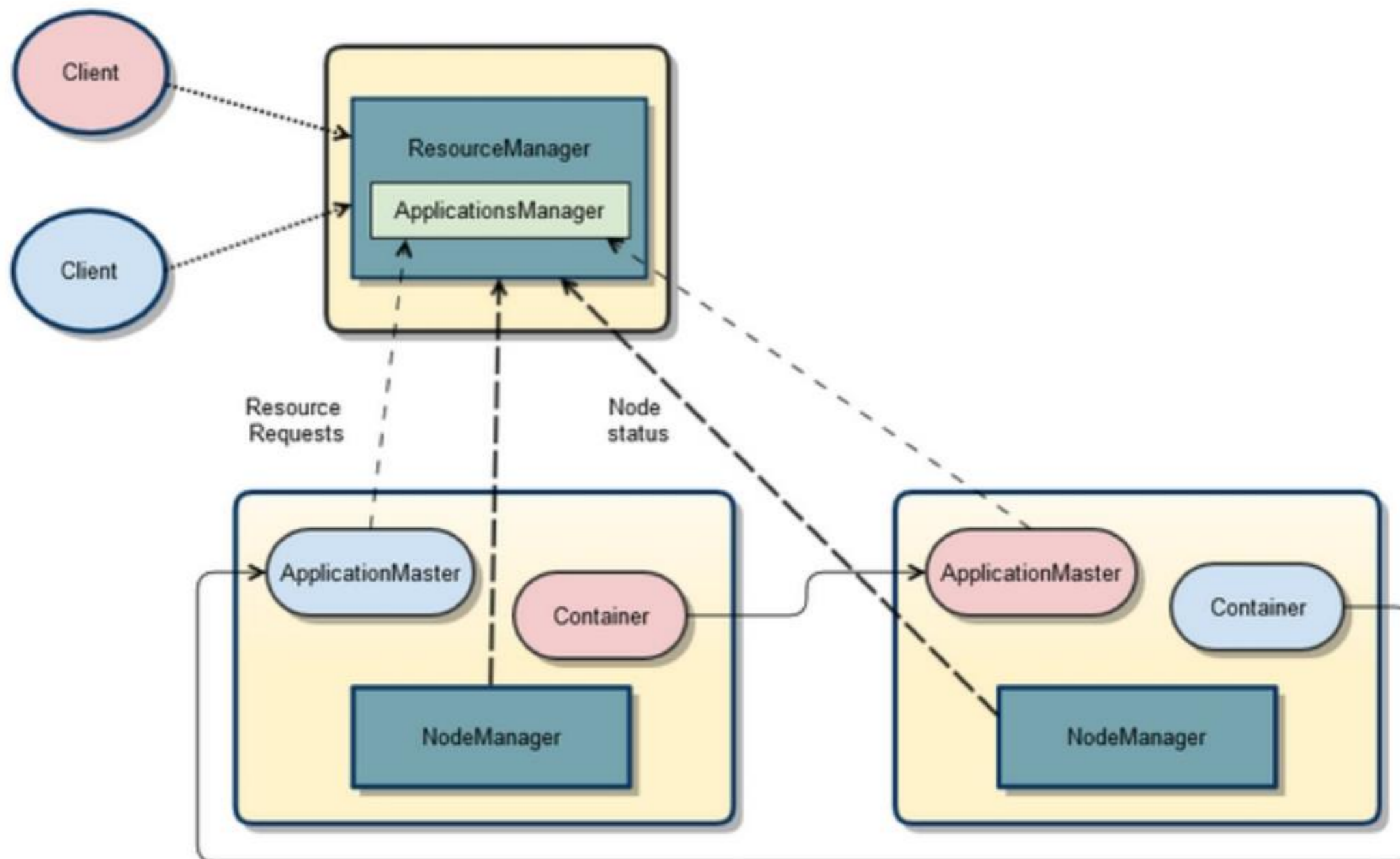
- Une seconde version d'Hadoop a donc été développée avec une couche plus évoluée de gestion des applications distribuées,
- En **2010 Yahoo !** a démarré le développement d'une nouvelle couche d'exécution et de contrôle des applications **Hadoop** au dessus d'HDFS. Cette version fut appelé **YARN** : *Yet Another Resource Negotiator*.
- Elle distingue clairement :
  - les fonctionnalités de gestion et **d'allocation de ressources** de calculs, c'est-à-dire l'identification des **noeuds** de données qui hébergeront les **traitements**,
  - les fonctionnalités de **lancement** et de **monitoring** des **tâches** d'une application distribuée, sur les ressources allouées.
- Comparé à la version 1, le **JobTracker** et les **TaskTrackers** disparaissent, au profit d'un **ResourceManager** et de plusieurs **NodeManager** (si on considère des applications Map-Reduce).

# Architecture Hadoop (5): Yarn

Le nouveau moteur d'exécution introduit dans Hadoop 2 est **Yarn**. Ce nouveau moteur d'exécution est:

- Plus générique (il impose moins une logique map/reduce inflexible, et d'une manière plus générale l'interdépendance avec HDFS est moins forte).
- vise à décoréler la **gestion des ressources** (CPU, mémoire, slots d'exécution, etc.) du **scheduling des applications** dans deux démons séparés (là où **JobTracker** assurait ces deux tâches en MRv1)

# Architecture Hadoop (5): Yarn



# Yarn: Resource Manager

Le **Resource Manager** maintient une table de « ressources » disponibles sur le cluster: machines, slots d'exécution, mémoire/CPU sur les machines, etc.

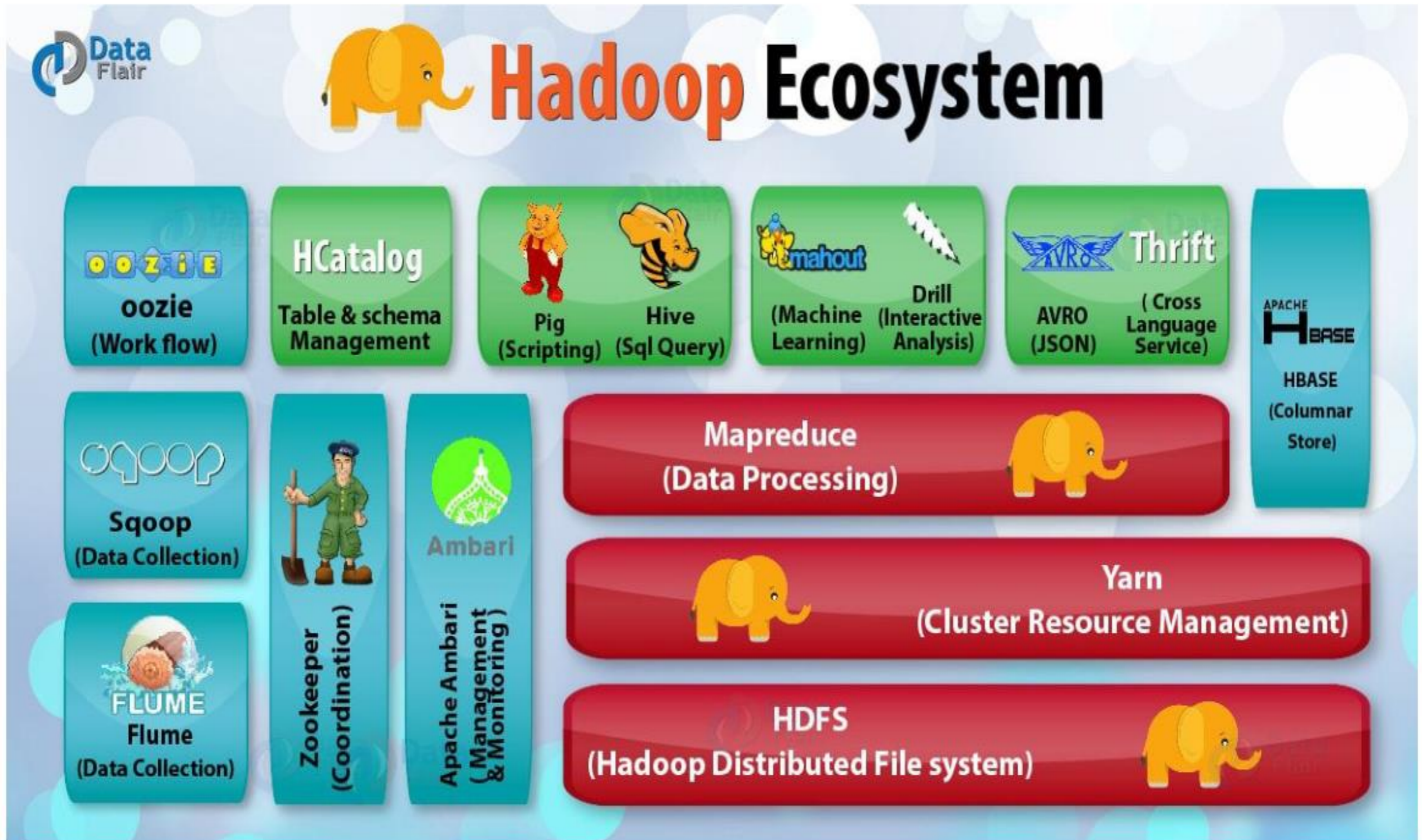
Il est composé de deux principaux composants:

- Le **scheduler**, en charge de distribuer des travaux de manière générique aux différents slots d'exécution du cluster.
- L'**Applications Manager**, à l'écoute de nouveaux programmes à exécuter proposés par des clients, et qui lancera une première tâche lors du début de l'exécution:
  - la tâche **Application Master**, qui constituera le « chef d'orchestre » de l'exécution du programme et soumettra par elle-même de nouvelles tâches à effectuer au scheduler du ResourceManager directement

# Yarn: NodeManager

- Du côté des nœuds, c'est un second démon, **NodeManager**, qui tourne sur chaque machine et qui est comparable au TaskTracker du modèle v1.
- Ce démon est en charge de maintenir les slots d'exécution locaux (désignés sous le terme générique de container d'exécution), et de recevoir et exécuter des tâches dans ces containers attribués aux applications par le scheduler.
- Ces tâches à exécuter peuvent être de simples opérations **map** ou **reduce**, mais aussi le coeur de l'application lui-même : la classe driver, main du programme, qui serait alors lancée au sein d'une tâche spéciale **ApplicationMaster**, lancée par l'ApplicationManager du ResourceManager.

# Architecture plus complexe



# Programmation Hadoop

Pour développer un programme Hadoop, on va créer trois classes distinctes:

- Une classe dite « **Driver** » qui contient la fonction **main** du programme. Cette classe se chargera d'informer Hadoop des types de données **clef/valeur** utilisées, des classes se chargeant des opérations **MAP** et **REDUCE**, et des fichiers **HDFS** à utiliser pour les *entrées/sorties*.
- Une classe **MAP** (qui effectuera l'opération **MAP**).
- Une classe **REDUCE** (qui effectuera l'opération **REDUCE**).

# Programming Hadoop Datatype

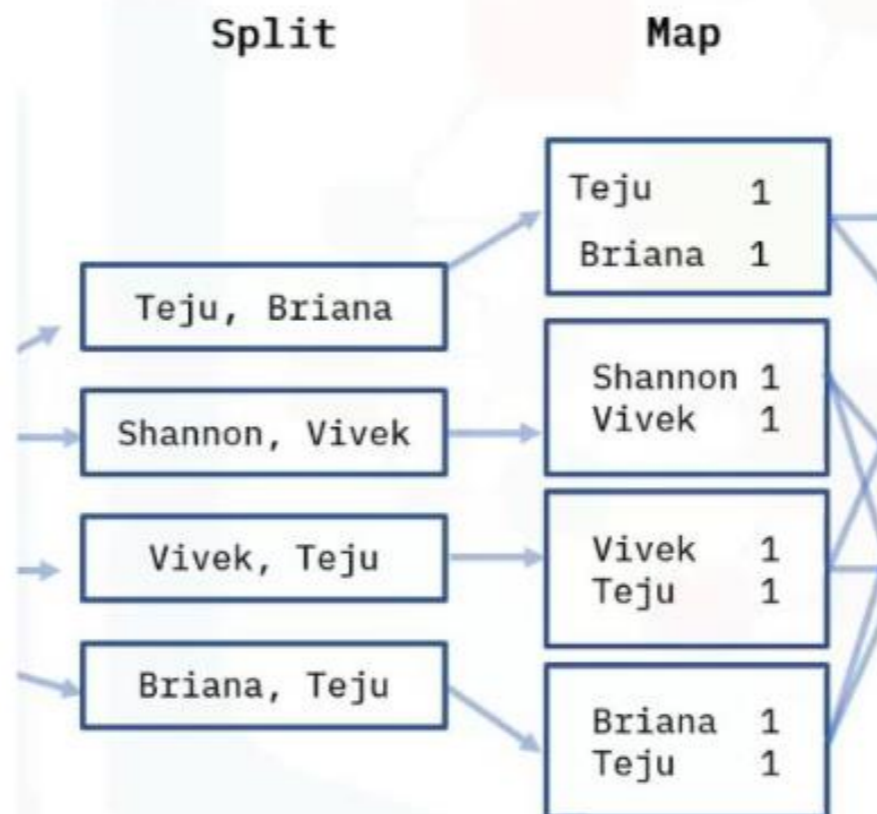
1. **Integer** → **IntWritable**: It is the Hadoop variant of *Integer*. It is used to pass integer numbers as key or value.
2. **Float** → **FloatWritable**: Hadoop variant of *Float* used to pass floating point numbers as key or value.
3. **Long** → **LongWritable**: Hadoop variant of *Long* data type to store long values.
4. **Short** → **ShortWritable**: Hadoop variant of *Short* data type to store short values.
5. **Double** → **DoubleWritable**: Hadoop variant of *Double* to store double values.
6. **String** → **Text**: Hadoop variant of *String* to pass string characters as key or value.
7. **Byte** → **ByteWritable**: Hadoop variant of *byte* to store sequence of bytes.
8. **null** → **NullWritable**: Hadoop variant of *null* to pass null as a key or value. Usually *NullWritable* is used as data type for output key of the reducer, when the output key is not important in the final result.



# Programming Hadoop

## MAP

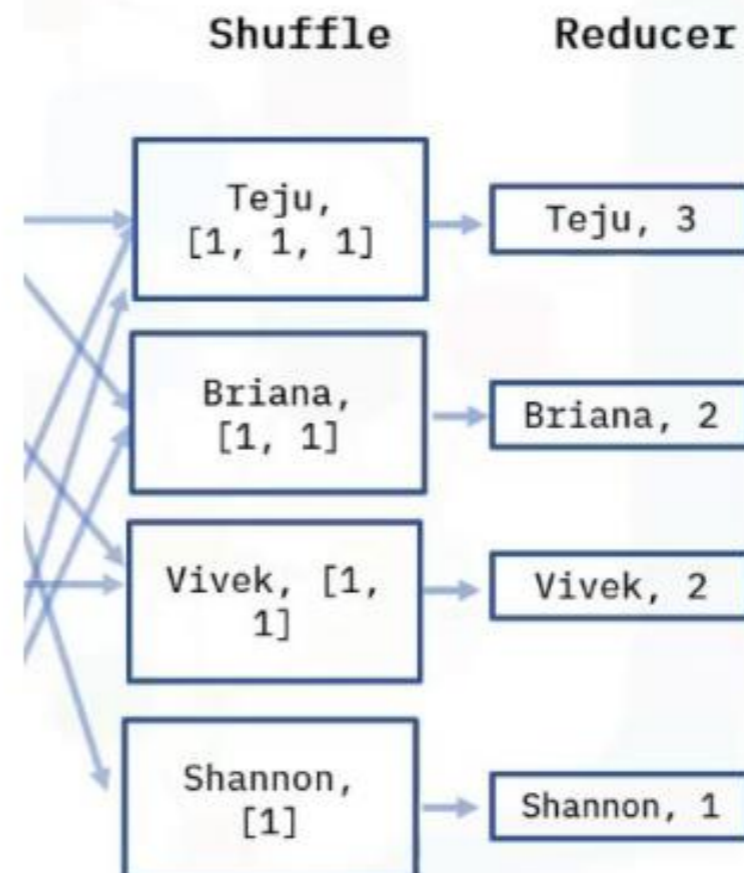
```
public void map(Object key, Text value, Context context
                ) throws IOException, InterruptedException {
    StringTokenizer itr = new StringTokenizer(value.toString());
    while (itr.hasMoreTokens()) {
        word.set(itr.nextToken());
        context.write(word, one);
    }
}
```



# Programmation Hadoop

## Reduce

```
public void reduce(Text key, Iterable<IntWritable> values,  
                  Context context  
                  ) throws IOException, InterruptedException {  
    int sum = 0;  
    for (IntWritable val : values) {  
        sum += val.get();  
    }  
    result.set(sum);  
    context.write(key, result);  
}
```



# Conclusion

- Base intéressante pour pouvoir gérer de gros volumes de données
- Combinaison de HDFS et de MapReduce
- Implémenté dans de nombreux outils
- Puissant mais difficile à implémenter