

### L'ÉCOLE NATIONALE SUPÉRIEURE D'ÉLECTROTECHNIQUE, D'ÉLECTRONIQUE, D'INFORMATIQUE, D'HYDRAULIQUE ET DES TÉLÉCOMMUNICATIONS

Systèmes concurrents et communicants

## Projet Hidoop 2: Rapport d'avancement 1

Soumis par les étudiants de 2A SN HPC: Wilfried L. Bounsi Rachid Elmontassir Charles Meyer-Hilfiger Obeida Zakzak

Année académique 2019/2020

# Table des matières

1	Cor	Corrections et modifications 2					
	1.1	Introduction du déploiement centralisé	2				
	1.2	Unité de données pour les jeux de tests	2				
<b>2</b>	Mode d'emploi						
	2.1	Installation	3				
	2.2	Déploiement	3				
	2.3	Utilisation	3				
		2.3.1 Lancement & arrêt des démons	3				
		2.3.2 Intéractions Hdfs	3				
		2.3.3 Exécution MapReduce	3				
		2.3.4 Monitoring	4				
		2.3.5 Evaluations des performances	4				
3	Dér	monstration	5				
	3.1	Monitoring	5				
		3.1.1 Affichage des configurations courantes	5				
		3.1.2 Affichage de l'état des workers	6				
	3.2	Intéractions Hdfs	8				
		3.2.1 Application de HdfsWrite	8				
		3.2.2 Application de HdfsRead	8				
		3.2.3 Application de HdfsDelete	8				
	3.3	Lancement d'un Job MapReduce	9				
	3.4	Évaluation des performances	10				
4	Etude de la scalabilité 11						
	4.1	Procédure	11				
	4.2	Résultats	11				
	4.3	Interprétation	11				
		4.3.1 Courbe HdfsWrite	12				
		4.3.2 Comparatif Worcount Itératif VS MapRed	12				
5	Cor	Conclusion 14					

## Corrections et modifications

### 1.1 Introduction du déploiement centralisé

Dans la version 1 du projet, nous fournissions déjà un utilitaire facilitant le déploiement, l'utilisation et l'évaluation de la plateforme.

Toutefois, nous devions, pour chaque machine du cluster, lancer l'utilitaire sur cette machine.

Nous avons donc améliorer notre solution en ce que maintenant, il suffit de lancer l'utilitaire sur le noeud master et automatiquement, à l'aide de connections ssh, l'utilitaire lancera les daemons appropriés sur tous les autres noeuds du cluster.

### 1.2 Unité de données pour les jeux de tests

Dans la version 1, nous utilisiond un fichier de base de taille 1Mo pour générer des jeux de données de grandes taille. Pour cette version, nous avons pris en compte les nouvelles limitations imposées et utilisons maintenant un fichier de base de 10Ko à la place.

# Mode d'emploi

#### 2.1 Installation

Sur chaque machine du cluster :

- 1. Copiez le dossier du projet dans l'emplacement de votre choix.
- 2. Editez à votre convenance les fichiers de configurations qui se trouvent dans le dossier config.
- 3. Ajoutez les lignes suivantes dans votre profil bash puis recharger le.

```
# Adding Hidoop

HIDOOP_HOME=/path/to/hidoop

export HIDOOP_HOME

PATH=$PATH:$HIDOOP_HOME/bin

export PATH
```

Listing 2.1 – Variables d'environnement

### 2.2 Déploiement

Sur le master :

- 1. Ouvrez un terminal.
- 2. Tapez la commande hidoop start.

#### 2.3 Utilisation

Les interactions avec la plateforme se font par l'intermédiare de la commande hidoop qui peut être lancée depuis n'importe répertoire quand l'étape 3 de l'installation s'est bien déroulé.

#### 2.3.1 Lancement & arrêt des démons

- hidoop start
  - Lance les bons démons sur tous les noeuds.
- hidoop stop
  - Stop les démons sur tous les noeuds.
- hidoop restart

Arrête et relance les démons sur tous les noeuds.

#### 2.3.2 Intéractions Hdfs

- hidoop write line|kv <input>
- hidoop read <hdfs\_file> <output\_file>
- hidoop delete <hdfs\_file>
- hidoop ls [<hdfs\_file>]

#### 2.3.3 Exécution MapReduce

— hidoop run <app\_name> <hdfs\_file>

#### 2.3.4 Monitoring

- hidoop report configs
  - Affiche juste les configurations en cours
- hidoop report master
  - Affiche juste les infos sur le master
- hidoop report workers
  - Affiche juste les infos sur les workers
- hidoop report worker <hostname>
- Affiche les infos sur un worker
  - hidoop report Affiche un rapport global

#### 2.3.5 Evaluations des performances

— hidoop bench mb|gb <data\_size>

Evalue les performances du cluster sur un fichier de taille datasize méga octets (opt. mb) ou giga octets (opt. gb). Ce fichier est généré automatiquement à l'aide d'un script data-gen disponible dans le dossier bin du projet.

## Démonstration

### 3.1 Monitoring

Nous ne présentons ici que quelques captures d'écran illustrant le fonctionnement des commandes shell disponibles.

#### 3.1.1 Affichage des configurations courantes

Figure 3.1 – Affichage des configurations

#### 3.1.2 Affichage de l'état des workers

Tous les workers sont actifs

```
ssh wbounsid@ackbar
wbounsid@ackbar:~$ hidoop report workers
                WORKERS
> Worker N° 1
        Location: bobafett.enseeiht.fr, 147.127.133.206
        DataNode UP
        MapWorker UP
        Disk Usage : Undefined
        DataNode UP
        MapWorker UP
        Disk Usage : Undefined
> Worker N° 3
        Location: lando.enseeiht.fr, 147.127.133.204
        DataNode UP
        MapWorker UP
        Disk Usage : Undefined
> Worker N° 4
        Location: kenobi.enseeiht.fr, 147.127.133.200
        DataNode UP
        MapWorker UP
        Disk Usage : Undefined
wbounsid@ackbar:~$
```

Figure 3.2 – Workers tous actifs

#### Un Worker est inactif

```
ssh wbounsid@bobafett.enseeiht.fr8
wbounsid@bobafett:~$ hidoop stop
Stopping DataNode and MapWorker...
wbounsid@bobafett:~$
```

FIGURE 3.3 – Arret d'un worker

FIGURE 3.4 – Workers tous actifs sauf un

#### 3.2 Intéractions Hdfs

#### 3.2.1 Application de HdfsWrite

#### 3.2.2 Application de HdfsRead

### 3.2.3 Application de HdfsDelete

#### 3.3 Lancement d'un Job MapReduce

```
ssh wbounsid@ackbar.enseeiht.fr 122
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$ hidoop ls
             (0, bobafett.enseeiht.fr);
             (2, lando.enseeiht.fr);
(3, kenobi.enseeiht.fr);
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$ hidoop run application.MyMapReduce 512m
Job : Lancement d'un map sur le noeud bobafett.enseeiht.fr
Job : Map lancé sur le noeud bobafett.enseeiht.fr
Job : Map lancé sur le noeud chewie.enseeiht.fr
Job : Lancement d'un map sur le noeud lando.enseeiht.fr
<mark>Job : Map lancé sur le noeud lando.enseeiht.fr</mark>
Job : Lancement d'un map sur le noeud kenobi.enseeiht.fr
Job : Map lancé sur le noeud kenobi.enseeiht.fr
Job : Lancement d'un map sur le noeud bobafett.enseeiht.fr
Job : Map lancé sur le noeud bobafett.enseeiht.fr
Job : Tous les maps sont lancés
Job : un map terminé 4 restant(s)...
Job : un map terminé 3 restant(s)...
Job : un map terminé 2 restant(s)...
Job : un map terminé 1 restant(s)...
Job : un map terminé 0 restant(s)...
Job : Tous les maps sont terminés
Job : Fusion des resultats des maps...
--Reception du fichier 0 ...0K
--Reception du fichier 1 ...0K
--Reception du fichier 2 ...0K
--Reception du fichier 3 ...OK
--Reception du fichier 4 ...OK
--Fichier 512mb.txt-map crée
Job : Succes
Job : Lancement du reduce...
Job : Succes
Job : Terminé, fichier output -> 512mb.txt-reduce
time in ms =4225
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$ head -n 10 512mb.txt-reduce
Reserve<->512
happiness."<->1024
confirmed--Napoleon<->1024
costing<->512
```

FIGURE 3.5 – Exécution job mapreduce

### 3.4 Évaluation des performances

```
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$ hidoop bench mb 512
Taille fichier de test généré => 511,482MiB
Temps d'exécution hdfs write : 14427ms
Temps d'exécution wourdcount itératif : 9128ms
Temps d'exécution wourdcount mapred : 4034ms
Différences entre les sorties : 0
wbounsid@ackbar:~/nosave/hidoop/bin$
```

FIGURE 3.6 – Démo evaluation des performances

**NB** La dernière ligne affichée ici signifie qu'il n'existe pas de différences entre les lignes des deux fichiers résultats, l'un issue de l'exécution du wordcount itératif et l'autre de l'exécution du wordcount MapReduce

## Etude de la scalabilité

Pour les configurations suivantes :

- Taille bloc: 128Mo
- Facteur de réplication : 1
- 4 Workers <sup>1</sup>

#### 4.1 Procédure

Nous écrivons le script suivant

```
touch evals
hidoop bench mb 64 &>> evals
hidoop bench mb 128 &>> evals
hidoop bench mb 256 &>> evals
hidoop bench mb 512 &>> evals
hidoop bench mb 512 &>> evals
hidoop bench gb 1 &>> evals
hidoop bench gb 2 &>> evals
hidoop bench gb 2 &>> evals
hidoop bench gb 5 &>> evals
hidoop bench gb 5 &>> evals
```

Listing 4.1 – Script d'évaluation

#### 4.2 Résultats

L'éxécution du script précédent nous génère un fichier  $eval\_perfs^2$  contenant les résultats que nous synthétisons dans le tableau suivant.

Taille Fichier	Temps HdfsWrite (ms)	Temps WordCount Itératif (ms)	Temps WordCount MapRed (ms)
64M	2 309	1 395	2 073
128M	4 564	2 909	3 254
256M	8 432	5 323	3 511
512M	16 679	9 920	3 758
1G	31 954	18 130	4 753
2G	63 674	37 661	6 050
5G	162 346	93 194	13 947
10G	281 866	185 142	36 871

### 4.3 Interprétation

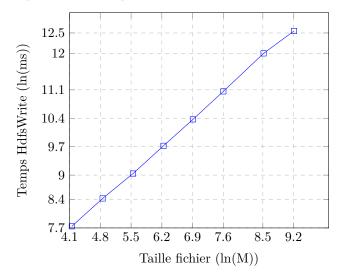
On peut étudier ces résultats sous forme graphique avec une double échelle logarithmique pour faciliter leurs représentation.

<sup>1.</sup> Caractéristiques : 16Gb RAM, Intel(R) Core(TM) i<br/>5-6500 CPU @ 3.20GHz  $\times 4,$  Il en va de même pour le noeud Master

<sup>2.</sup> Ce fichier se trouve dans le dossier doc du projet

#### 4.3.1 Courbe HdfsWrite

Comparaison du temps HdfsWrite en fonction de la taille des fichiers



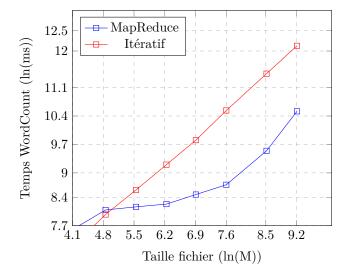
Comme on le voit, le temps du HdfsWrite évolue linéairement par rapport à la taille du fichier. On se retrouve donc, dans les cas où les fichiers sont volumineux (supérieur a 100 Méga et beaucoup plus), avec HdfsWrite qui prends le plus de temps. Le WordCount ne représentant alors qu'une petite partie du temps de calcul total. Il est en revanche bien attendu que le temps du HdfsWrite évolue linéairement par rapport a la taille du fichier car les envoient des fragments sont successif (même avec des threads).

#### 4.3.2 Comparatif Worcount Itératif VS MapRed

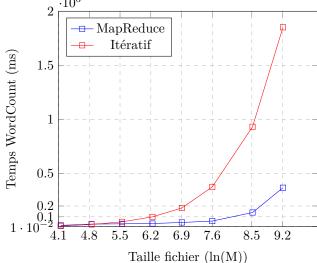
On compare maintenant le temps du WordCount en itératif et avec MapReduce. Le temps WordCount MapReduce prend en compte seulement le temps d'exécution des procédures Maps (le plus long), de la récupération des données avec HdfsRead et de la procédure Reduce.

#### Double échelle logarithmique

Comparaison des temps de WordCount en fonction de la taille des fichiers



#### Echelle logarithmique sur la taille des fichiers



On remarque que le WordCount en MapReduce est bien plus efficace que celui en Itératif. Cela est du en parti au fait que le WordCount est une procédure qui est facilement partageable et que la charge du Reducer n'est pas trop importante. Par une procédure d'optimisation classique (Gradient Conjugué Tronqué) de fonction est bien plus difficilement au MapReduce de part sont coté "itératif obligatoire". Il faut donc etre critique et ne pas tout transformer en procédure MapReduce..

## Conclusion

L'étude de la scalabilité réalisée s'est faite en faisant varier la taille du fichier d'entrée, à taille de bloc fixé et à nombre de noeuds fixé.

Nous comptons également faire deux études supplémentaires

- Faire varier la taille des blocs, à taille de fichier d'entrée fixée et à nombre de noeuds fixée.
- Faire varier le nombre de noeuds à taille de fichier d'entrée fixée et à taille de blocs fixée.

Ces dernières études n'ont pu être menés en raisons de difficultés rencontrées par la personne en charge. Nous comptons donc l'assister et fournir dans les plus brefs délais les résultats de l'étude.

Nous concédons aussi accuser un certain retard au regard de la répartition des tâches initiales. Ceci est principalement dû à notre surcharge sur le plan académique. Toutefois nous comptons réajuster notre plannification et rattraper notre retard.