Google File System

Recherche Google

J'ai de la chance

[Recherche avancée](#)
[Outils linguistiques](#)

Sommaire

- 1. Google en chiffres**
- 2. Les raisons d'être de GFS**
- 3. Les grands principes de GFS**
 - **L'architecture**
 - **L'accès de fichier en lecture**
 - **L'accès de fichier en écriture**
 - **Bilan**
- 4. Les Evolutions et Alternatives**
- 5. Conclusion & Questions**

Google en Chiffre (1)

- 1996 : Larry Page et Sergey Brin mettent au point un moteur de recherche (BackRub).
- 1998 :
 - BackRub devient Google
 - L'entreprise Google voit le jour.
- 2000 : 10 nouvelles langues pour le moteur de recherche (dont le Français)
- 2001 :
 - Larry et Sergey font appel à Eric Schmidt pour diriger la société.
 - 27 nouvelles langues
- 2004 : ~ 100 langues
- 2008 : ~ 150 langues

Google en Chiffre (2)

	2000	2004	2009
Chiffre d'affaire*	78	3 189	23 659
Bénéfices*	12	399	6 524
Nbre d'employés	364	8 763	20 304

* En millions de dollars

Google en Chiffre (3)

Nombre de pages indexées par Google :

1998 : 26 millions

2000 : 1 milliard

2008 : 1 000 milliards

Nombre de serveurs :

2000 : 6 000 serveurs

2003 : 15 000 serveurs

2005 : 100 000 serveurs

2006 : 450 000 serveurs

2007 : 1 million de serveurs

2008 : 2 millions de serveurs

2010 : > 2% du parc mondial

Hum... Où peuvent-ils les cacher ... ?

Google en Chiffre (4)

USA : 20 Datacenters
Europe : 12 Datacenters
Ailleurs: 6 Datacenters

=> ~ 50 000 serveurs par Datacenter

Pourquoi une telle quantité de serveurs ?

- Données liées à l'indexation du web
- Multiplication des services Google:
 - Gmail
 - Google Books
 - Google Documents
 - GDrive
 - ect...
- Gestion des pannes (redondance)
- ... Et bien sur, la gestion de la publicité (\$)

En 2008, Google gérait 20 Pétaoctets de données par jour !

Rappel:

1 Pétaoctet = 1 000 Téraoctets

1 Téraoctet = 1 000 Gigaoctets

En 2010 : ~~Certainement~~ plus !

Les problématiques de Google :

- Pouvoir stocker tout pleins de fichiers
- ... de taille (très) importante
(potentiellement plusieurs dizaines de giga)
- ... disponible sur le réseau.
- et assurant une haute disponibilité des informations.

Comment faire ?

Un système de fichier par Google, pour Google.

=> GFS (Google File System)

GFS en quelques mots:

- **c'est un système de fichiers distribués**
- **Présent dans les Datacenters de Google depuis 2001**
- **Optimisé pour le stockage de données**
- **Les fichiers sont découpés en morceaux (Chunks), puis répartis sur plusieurs machines.**

Architecture (1)

Plusieurs clients accèdent aux fichiers d'un cluster GFS

Un Cluster GFS, c'est :

- Un Master Server (Répliqué pour assurer un backup)
- Des Chunks Servers (jusqu'à plusieurs milliers)

Architecture (2)

Les Opérations classiques sur GFS :

- **Create / Delete**
- **Open / Close**
- **Read / Write**

Mais aussi :

- **Append**
- **Snapshot**

Le Master Server (1)

- **Il tient à jours les Metadatas en RAM :**
 - Les Namespaces (arborescence des répertoires)
 - Le mapping: fichiers -> Chunks
 - La localisation des Chunks Servers
 - Informations de contrôle
- **Garbage Collection des Chunks obsolètes**
- **Migration des chunks entre Chunks Server :**
 - Réplication
 - Load Balancing

Euh... En RAM, ça veut dire que si le server crash, on perd tout ?

Le Master Server (2)

- Il y a un Check Point, qui contient les informations du dernier état stable.
- Chaque opération liée aux Metadata des Namespaces, et des mapping fichiers -> chunks est écrite dans un fichier Operation Log.
- Le fichier Operation Log est écrit sur le disque local, et à distance.
- En cas de plantage, le serveur rejoue les dernières opérations après un état stable.
- Les Metadata liées à la localisation des Chunks Server sont uniquement en RAM

Les Chunks Servers

- Contient les Chunks
- Un Chunk est répliqué 3 fois dans le cluster (configurable)
- Taille des Chunks : 64Mo
- Chunks identifiés par un ID unique de 64 bits (Chunk Handle)
- Les Chunks sont stockés sur le système de fichier de la machine

Read (1)

Pré-requis: le fichier est ouvert , et la position est connue

- 1. l'application transmet au client GFS, le nom du fichier et le nombre de bit à lire**
- 2. Le client GFS calcul le Chunk concerné ($\lceil \text{position}/64\text{Mo} \rceil$)**
- 3. Le client GFS calcul le Byte Range ($[\text{position} - \lfloor \text{position}/64\text{Mo} \rfloor * 64\text{Mo}]$ à $[\text{position} - \lfloor \text{position}/64\text{Mo} \rfloor * 64\text{Mo} + \text{taille}]$)**
- 4. Le client demande au Master Server l'emplacement du Chunk (nom du fichier + n° du Chunk)**
- 5. Le master renvoie le Chunk Handle et les localisations du Chunk**
- 6. Le client transmet à un des Chunks Servers l'ID du Chunk et le Byte Range désiré**
- 7. Le Chunk Server envoie les données au client**
- 8. Le client transmet les données à l'application**

Read (2)

Fichier ouvert : /foo/bar

Position : 130 Mo

On veut lire 3Mo

Write (1)

Pré-requis: le fichier est ouvert , et la position est connue

- 1. l'application transmet au client GFS, le nom du fichier et le nombre de bit à lire**
- 2. Le client GFS calcul le Chunk concerné et le Byte Range**
- 3. Le client demande au Master Server l'emplacement du Chunk**
- 4. Le master renvoie le Chunk Handle et les localisations du Chunk (primaire + secondaires)**
- 5. Le client envoie les données à écrire à chaque réplicas (stockées dans un buffer)**

Write (2)

6. **Le client envoie un Write au Server Chunks primaire (Chunk Handle + Byte Range)**
7. **Le Chunks Server primaire détermine l'ordre de sérialisation des données du buffer et les écrit dans le Chunk en suivant cet ordre**
8. **Le Chunks Server primaire transmet l'ordre de sérialisation aux Chunks Servers secondaires pour qu'ils exécutent le Write**
9. **Les Chunks Servers secondaires répondent au primaire**
10. **Le Chunks Servers primaire répond au client**

Autres Opérations

Append :

- Très utilisé chez Google
- C'est un Write dans le dernier chunk
- Pas de Byte Range
- Si le Chunk atteint 64 Mo, il faut continuer dans un nouveau Chunk

Snapshot :

- Permet de créer une copie d'un fichier ou d'une arborescence
- Le Master Server s'assure qu'il n'y pas de modification en cours.
- Le Master Server log l'opération
- Les Metadatas du Master Server sont dupliquées
- Le Master Server demande aux Chunks Servers de dupliquer les Chunks

BenchMark

*Used for research
and development.*

*Used for production
data processing.*

En 2003 :

Cluster	A	B
Chunkservers	342	227
Available disk space	72 TB	180 TB
Used disk space	55 TB	155 TB
Number of Files	735 k	737 k
Number of Dead files	22 k	232 k
Number of Chunks	992 k	1550 k
Metadata at chunkservers	13 GB	21 GB
Metadata at master	48 MB	60 MB

Cluster	A	B
Read rate (last minute)	583 MB/s	380 MB/s
Read rate (last hour)	562 MB/s	384 MB/s
Read rate (since restart)	589 MB/s	49 MB/s
Write rate (last minute)	1 MB/s	101 MB/s
Write rate (last hour)	2 MB/s	117 MB/s
Write rate (since restart)	25 MB/s	13 MB/s
Master ops (last minute)	325 Ops/s	533 Ops/s
Master ops (last hour)	381 Ops/s	518 Ops/s
Master ops (since restart)	202 Ops/s	347 Ops/s

Point sur GFS

- Les clients peuvent faire des Read/Write/Append en parallèle
- Haute Tolérance aux pannes
- Performant
- Matériel standard, et donc pas cher.

- Pas optimisé pour les petits fichiers
- un seul Master Server
- “High sustained bandwidth is more important than low latency”

GFS 2 (alias Colossus)

Quand ?

En 2009

Pourquoi ?

Corriger les différents problèmes/contraintes:

- Un seul master
- Chunk de 64Mo
- Les latences

Comment :

- Master Server distribué
- Taille des Chunks : 1Mo

Hadoop

- **Projet Apache**
- **C'est un Système de fichier Distribué d'inspirant de GFS**
- **Les organisations utilisant Hadoop:**
 - **Yahoo**
 - **Facebook**
 - **Powerset (Microsoft Bing)**
 - **IBM**
- **Inclut BigTable et MapReduce**
- **Programmé en Java 😊**

Conclusion

- **GFS a dépassé les espérances de Google**
- **GFS a permis a Google de se développer rapidement**
- **Les concepts de GFS sont utilisé par un grand nombre de concurrents**
- **Finalemment GFS n'est pas si compliqué que ça. Il fallait juste y penser...**

Questions