

## Séance 3

# Modèle orienté-colonnes Cassandra, HBase



Ce(tte) œuvre est mise à disposition selon les termes de la Licence Creative Commons  
Attribution – Pas d'Utilisation Commerciale – Pas de Modification 4.0 International.

# Rappels

- Modèle de base de données orienté **clé-valeur**
  - Définition et principe du stockage de paires clé-valeur
  - Moteur Riak avec les buckets
  - Base de données en RAM avec moteur Memcached
  - Moteur Redis et types de données spécifiques
- Modèles de **distribution des données** sur un cluster
  - Sharding et répartitions des données sur des nœuds
  - RéPLICATION et copies des données sur des nœuds
  - Approches hybrides combinant le sharding et la réPLICATION

# Objectifs

- Le modèle **orienté-colonnes**
  - Stockage sur disque de lignes ou colonnes
  - Le modèle de données
  - Principaux types de requêtes
- **Exemples** de bases de données orientée-colonnes
  - HBase
  - Cassandra

# Modèle orienté-colonnes



# Famille de colonnes (1)

- Base de données **orientée-colonnes** proche des relationnelles

*Comportent des colonnes avec un type de données*

- Suit l'approche **BigTable** apportée par Google

*Et dont HBase est une implémentation open source*

- Accès rapide aux données et **très bonne scalability**

*En particulier avec Cassandra et une distribution peer-to-peer*

# Famille de colonnes (2)

- Ensemble de **clés de ligne** et de familles de colonnes

*Organisation d'une base sous forme de plusieurs tables*

- Regroupement des données souvent **accédées ensemble**

*Chaque famille de colonnes est une map de données*



HYPERTABLE INC



druid



# Ligne vs colonne (1)

- Stockage sur disque **par tuples ou par colonnes**

*Initialement uniquement une question de stockage*

- Les requêtes ne concernent souvent **pas toutes les colonnes**

*Récupération directe de colonnes depuis le disque plus efficace*

ID	Firstname	Class
16139	Alexis	3BE
10003	Damien	5MIN

*Stockage de lignes*

ID	Firstname	Class
16139	Alexis	3BE
10003	Damien	5MIN

*Stockage de colonnes*

# Ligne vs colonne (2)

- Choix du stockage sur disque pour l'**efficacité des opérations**
  - Stockage de lignes efficace pour les écritures
  - Stockage de colonnes efficace pour les lectures
- Lecture de **quelques colonnes** de beaucoup de lignes

*Améliore les performances des requêtes de sélection*

Stockage de lignes	Stockage de colonnes
+ Facile d'ajouter un enregistrement	Seules les données voulues sont lues
- Lecture de données inutiles	Écriture d'un tuple nécessite plusieurs accès

# C-Store (1)

- Stockage des données de la base **en colonnes**

*Créé par les universités Brown, Brandeis, MIT et UMass Boston*

- Basé sur le **modèle relationnel** et utilise SQL

*Ne fait pas partie de la sphère NoSQL, mais va l'inspirer*

- **Deux espaces de stockage** différents sur le disque

*Pour optimiser au mieux les opérations de lecture et écriture*

# C-Store (2)

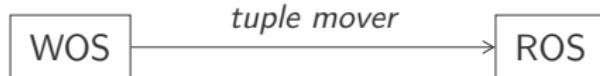
- **ROS** (*Read Optimized Store*)
  - Stockage de fichiers contenant des colonnes
  - Compression des fichiers selon le type de données inclus
  - Données triées selon un attribut de la table de la colonne
- **WOS** (*Write Optimized Store*)
  - Buffer temporaire utilisé lors d'écritures (INSERT, UPDATE)
  - Pas de compression et pas de partitionnement vertical

## C-Store (3)

- **Migration** régulière des données du WOS vers le ROS

*Réalisé par un tuple mover qui est autorisé à écrire dans le ROS*

- Les **requêtes** doivent pouvoir agir sur les deux stores
  - Insertions directement envoyées au WOS
  - Suppression marquée dans ROS, puis gérée par tuple mover
  - Update est une combinaison d'insertion et suppression



# Ligne vs colonne (3)

- Pas de meilleur choix absolu entre lignes ou colonnes

*Tout dépend du type d'opération effectuée*

	Lignes	Colonnes
Aggrégation d'éléments d'une colonne	Lent	Rapide
Compression	–	Haute
Sélection de quelques colonnes	Lent (skip de données)	Rapide
Insertion/Mise à jour	Rapide	Lent
Sélection d'un enregistrement	Rapide	Lent

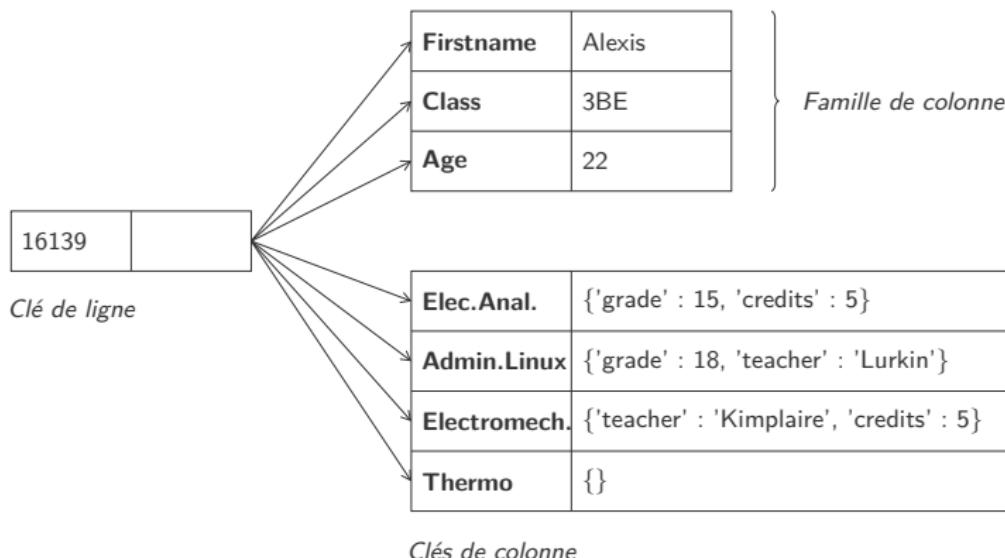
# Modèle de données (1)

- Une base orientée-colonnes est un **map à deux niveaux**  
*Plutôt qu'une structure en tables organisées par colonnes*
- Au premier niveau, une **paire clé-valeur** identifie une ligne  
*La clé est un identificateur de ligne*
- Au second niveau, une **map de colonnes** formant des familles
  - Nombre arbitraire de paires clé-valeur par ligne
  - Les familles permettent un accès commun à des colonnes

# Modèle de données (2)

- Structure à deux niveaux combinant **lignes et colonnes**

*Ligne est la jointure des enregistrements des familles de colonnes*



# Modèle de données (3)

- Base orientée-colonnes ne sont **pas vraiment des tables**
  - On peut ajouter des colonnes à n'importe quelle ligne
  - Les lignes peuvent avoir des clés de colonnes différentes
- Définir de **nouvelles familles** de colonnes est rare

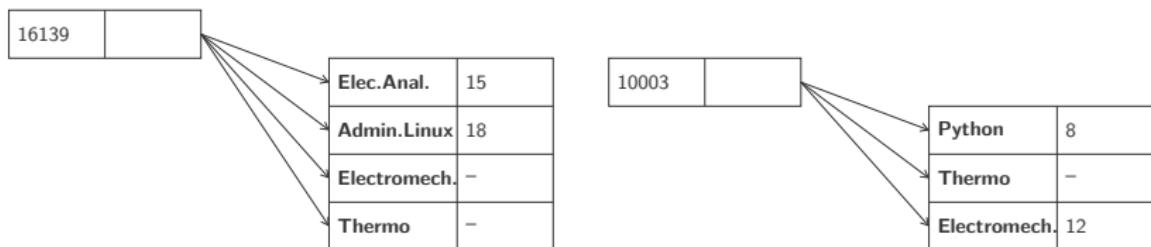
*Alors que l'ajout de colonnes peut se faire à la volée*
- **Deux types** de lignes selon le nombre de colonnes
  - **Skinny row** quelques colonnes et les mêmes partout (*field-like*)
  - **Wide row** avec des milliers de colonnes (*list-like*)

# Table vs Colonne

- Base orientée-colonnes permet d'éviter la **présence de NULL**

*Chaque ligne ne possède que les colonnes qu'elle doit avoir*

Matricule	Admin.Linux	Elec.Anal.	Electromech.	Python	Thermo
16139	18	15	–	NULL	–
10003	NULL	NULL	12	8	–



# Avantages des colonnes

- Lecture efficace des données des seules colonnes demandées  
*Attention à la reconstruction des tuples lorsqu'on lit tout*
- Meilleur taux de compression, mais utilisation du CPU  
*Moins d'entropie puisque toutes les données du même domaine*
- Efficacité du tri et de l'indexation des données  
*Par stockage redondant grâce à l'espace gagné par compression*

# Projection (1)

- Possibilité d'avoir des **projections** stockées physiquement

*Permet d'améliorer les performances pour des types de requêtes*

**Table logique**

Region	Client	Produit	Vente
A	G	C	789
B	C	C	743
D	F	D	675
C	C	A	23
A	R	B	654

**Super-projection**

Region	A	B	D	C	A
Client	G	C	F	C	R
Produit	C	C	D	A	B
Vente	789	743	675	23	654

# Projection (2)

- Projections peuvent être triées sur une ou plusieurs colonnes  
*Améliore les performances pour requêtes SORT et GROUP BY*

Table logique

Region	Client	Produit	Vente
A	G	C	789
B	C	C	743
D	F	D	675
C	C	A	23
A	R	B	654

Projection 1

Region	A	A	B	C	D
Produit	B	C	C	A	D
Vente	654	789	743	23	675

Facilite des requêtes du style

```
SELECT Region, Produit, SUM(Vente)  
GROUP BY Region, Produit
```

# Projection (3)

- Peuvent être créées manuellement ou **on-the-fly**

*Un peu la même logique que d'avoir des vues matérialisées*

**Table logique**

Region	Client	Produit	Vente
A	G	C	789
B	C	C	743
D	F	D	675
C	C	A	23
A	R	B	654

**Projection 2**

Client	C	C	F	G	R
Vente	743	23	675	789	654

Facilite des requêtes du style

```
SELECT Client, SUM(Sales)  
      GROUP BY Client
```

# Compression (1)

- Run-Length Encoding sur les valeurs dans les colonnes

*Pratique lorsque beaucoup de données similaires*

Quadri	Produit	Prix	Quadri	Produit	Prix
Q1	1	5	(Q1, 1, 300)	(1, 1, 4)	5
Q1	1	7	(Q2, 301, 350)	(2, 5, 2)	7
Q1	1	2	...	...	2
Q1	1	9		(1, 301, 2)	9
Q1	2	6		(2, 303, 1)	6
Q1	2	8		...	8
...	...	...		...	...
Q2	1	3			3
Q2	1	8			8
Q2	2	1			1
...	...	...			...

# Compression (2)

- Bit-Vector Encoding pour chaque valeur unique des colonnes

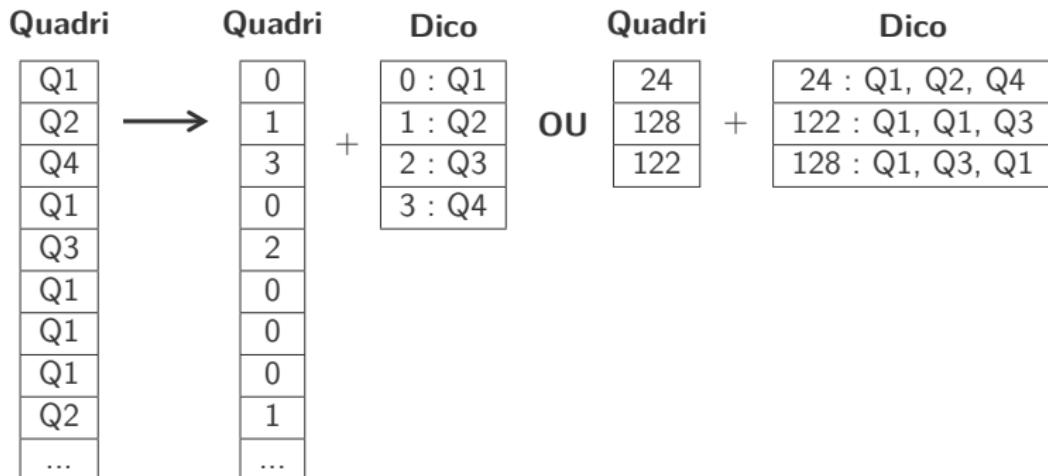
*Pratique lorsque peu de valeurs uniques, RLE en plus possible*

Produit	Produit : 1	Produit : 2
1	1	0
1	1	0
1	1	0
1	1	0
2	0	1
2	0	1
...	...	...
1	1	0
1	1	0
2	0	1
...	...	...

# Compression (3)

- **Dictionnaire** pour chaque valeur ou bloc de valeurs

*Pratique lorsque répétitions de motifs*



# Cas d'utilisation

- Stockage de **logs d'évènements**

*Changement d'états ou erreurs relevés dans une application*

- **Billets d'un blog** dans le cadre d'un CMS

*Tags, catégories, liens... dans différentes colonnes d'une famille*

- **Compter et catégoriser** les visiteurs d'une page web

*Utilisation d'une colonne particulière de type compteur*

# Cas de non utilisation

- Problèmes pour qui ACID doit être satisfait en lecture/écriture  
*Ne permet pas de faire des transactions ACID*
- Requêtes d'agrégation des données (SUM, AVG...)  
*Nécessite d'abord de rapatrier toutes les rangées côté client*
- Ne pas utiliser dans une phase de prototypage  
*Le design des familles de colonnes change avec les requêtes à faire*

'One of the greatest thinkers of the age' the Dalai Lama  
J. KRI SHNAMURTI



HBase

FREEDOM *from the* KNOWN

THINK ON THESE THINGS

J KRIS

Programming Pig

HBase *The Definitive Guide*

# HBase

- Implémentation libre du moteur **BigTable** de Google

*Fait partie du projet Hadoop de Apache*

- Exécution par dessus le système de fichiers **HDFS**

*Stockage de données creuses en étant tolérant aux pannes*

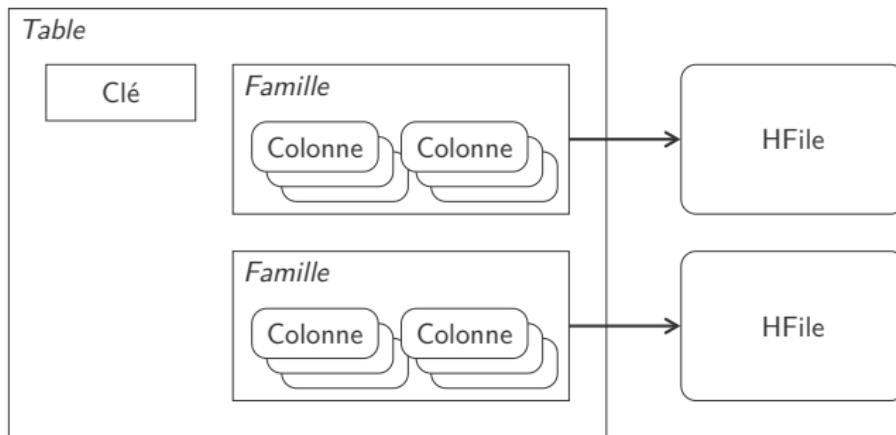
- Une base peut servir d'**input/output** de MapReduce (Hadoop)

*Couche SQL possible grâce à Apache Phoenix*

# Modèle de données

## ■ Ensemble de familles de colonnes versionnées

*Colonnes d'une famille stockées ensemble dans un HFile*



Chemin pour trouver une valeur : Table → Clé → Famille → Colonne → Timestamp

# Architecture (1)

- Basé sur Hadoop et HDFS pour **distribuer le stockage**

*Combinaison de sharding et de réPLICATION*

- Sharding réalisé par des **serveurs de région**

*Découpe en plusieurs régions lorsqu'une table devient trop grosse*

- RéPLICATION assurée **automatiquement par HDFS**

*Fichier découpé en blocs répliqués avec un certain facteur*

# Architecture (2)

- Les données écrites passent par plusieurs étapes
  - Première gestion dans un WAL (*Write-Ahead Log*)
  - Placement des données dans un buffer nommé *memstore*
- Memstore écrit dans un **HFile sur le HDFS** lorsque trop gros

*Ensemble trié de clé-valeur sérialisé sur disque et immuable*
- **Suppression** gérées à l'aide d'un marqueur *tombstone*

*Suppression effective au moment d'un compactage*

# Installation de HBase

- HBase est un programme développé **en Java**
- **Plusieurs programmes** proposés après installation
  - `start-hbase` est un script de lancement d'un serveur HBase
  - `stop-hbase` est un script de terminaison d'un serveur HBase
  - `hbase` permet de lancer plusieurs commandes de gestion
    - `hbase shell` propose un client en ligne de commande
    - `hbase thrift` démarre la passerelle Thrift

# Lancement du serveur

- Lancement du serveur et vérification de la connexion

*Utilisation de status pour vérifier que tout va bien*

```
& start-hbase.sh
```

```
& hbase shell
HBase Shell; enter 'help<RETURN>' for list of supported commands.
Type "exit<RETURN>" to leave the HBase Shell
Version 1.2.2, r3f671c1ead70d249ea4598f1bbcc5151322b3a13, Fri Jul
1 08:28:55 CDT 2016

hbase(main):001:0> status
1 active master, 0 backup masters, 1 servers, 0 dead, 2.0000
average load
```

# Création d'une table

- Création d'une **nouvelle table** avec la commande `create`

*Spécification des familles de colonnes avec le nombre de versions*

```
hbase(main):002:0> create 'students', {NAME => 'infos', VERSIONS => 1}, {NAME => 'registrations', VERSIONS => 2}
0 row(s) in 1.2230 seconds

=> Hbase::Table - students

hbase(main):003:0> list
TABLE
students
1 row(s) in 0.0630 seconds

=> ["students"]
```

# Ajout d'une ligne

- Ajout des **valeurs des différentes colonnes** avec put

*En précisant chaque fois la famille de colonnes*

```
hbase(main):004:0> put 'students', '16139', 'infos:firstname', 'Alexis'
0 row(s) in 0.1350 seconds

hbase(main):005:0> put 'students', '16139', 'infos:age', '22'
0 row(s) in 0.0120 seconds

hbase(main):006:0> put 'students', '16139', 'registrations:class',
'3BE'
0 row(s) in 0.0110 seconds

hbase(main):007:0> get 'students', '16139'
COLUMN                           CELL
 infos:age                      timestamp=1477172359150, value=22
 infos:firstname                 timestamp=1477172339414, value=Alexis
 registrations:class            timestamp=1477172463762, value=3BE
3 row(s) in 0.0750 seconds
```

# Nouvelle version d'une colonne

- On peut récupérer les **différentes versions d'une colonne**

*Utilisation de paramètres de la commande get*

```
hbase(main):008:0> put 'students', '16139', 'registrations:note',
'Pasterelle 4M'
0 row(s) in 0.0030 seconds

hbase(main):009:0> put 'students', '16139', 'registrations:note',
'Passerelle 4M'
0 row(s) in 0.0030 seconds

hbase(main):010:0> get 'students', '16139', {COLUMN => 'registrations:note', VERSIONS => 2}
COLUMN                           CELL
registrations:note              timestamp=1477173105470, value=
Passerelle 4M
registrations:note              timestamp=1477173102196, value=
Pasterelle 4M
2 row(s) in 0.0110 seconds
```

# Module Python happybase

## ■ Module Python **happybase** pour interroger la base

*Passerelle thrift à démarrer avec hbase thrift start*

```
1 import happybase
2
3 connection = happybase.Connection('localhost')
4 print(connection.tables())
5
6 table = connection.table('students')
7 print(table)
```

```
[b'students']
<happybase.table.Table name=b'students'>
```

# Insertion de colonnes

- Insertion de colonnes avec la méthode `put` de la table

*Les différentes colonnes sont fournies par un dictionnaire*

- Récupération des colonnes d'une ligne avec la méthode `row`

```
1 table.put('10003', {  
2     'infos:firstname': 'Damien',  
3     'infos:sex': 'M',  
4     'registrations:class': '5MIN'  
5 })  
6 print(table.row('10003'))
```

```
{b'infos:sex': b'M', b'infos:firstname': b'Damien', b'  
registrations:class': b'5MIN'}
```

# Récupération de colonnes

- Récupération d'une ligne avec `row` et plusieurs avec `rows`

*On peut filter uniquement les colonnes que l'on désire*

```
1 users = [b'16139', b'10003']
2 classes = {}
3 rows = table.rows(users, columns=[b'infos:firstname', b'
4 registrations:class'])
5 for key, value in rows:
6     students = classes.setdefault(value[b'registrations:class'],
7         set())
7     students.add(value[b'infos:firstname'])
7 print(classes)
```

```
{b'5MIN': {b'Damien'}, b'3BE': {b'Alexis'}}
```



Cassandra

# Cassandra

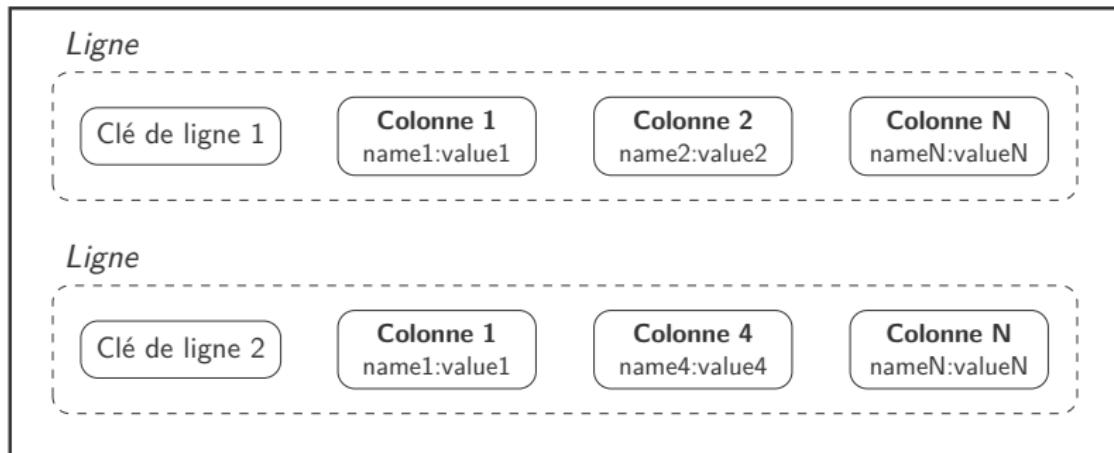
- Développé à l'origine par Facebook et **libéré en 2008**  
*Fait maintenant partie du giron de Apache*
- Base **rapide et scalable**, réPLICATION peer-to-peer sur le cluster  
*Serveurs puissance moyenne, pas d'unique point de défaillance*
- Langage d'interrogation **Cassandra Query Language** (CQL)  
*Variante du SQL pour interroger les keyspaces Cassandra*

# Modèle de données

- Ensemble de familles de colonnes contenant des lignes

*Les lignes peuvent contenir différentes colonnes de la famille*

*Famille de colonnes*



# Colonne

- Une colonne est une **paire nom-valeur** avec un timestamp

*Le nom de la colonne joue également le rôle de clé*

- Le **timestamp** définit la durée de vie de la colonne

*Et résolution de conflits d'écriture, données périmées...*

```
1 {  
2   name: "Firstname",  
3   value: "Alexis",  
4   timestamp: 1234567890  
5 }
```

```
1 {  
2   name: "Class",  
3   value: "3BE",  
4   timestamp: 1234567890  
5 }
```

# Famille de colonnes standard

- Une **ligne** est une collection de colonnes

*Une clé est attachée à cette collection de colonnes*

- Une **famille de colonnes** est une collection de lignes similaires

*Les colonne sont simples, juste un nom et une valeur*

```
1 {  
2     alexis: {           # ligne avec 3 colonnes, clé "alexis"  
3         Firstname: "Alexis",  
4         Class: "3BE",  
5         Age: 22  
6     },  
7     damien: {           # ligne avec 3 colonnes, clé "damien"  
8         Firstname: "Damien",  
9         Class: "5MIN",  
10        Sex: "M"  
11    }  
12 }
```

# Super colonne

- La valeur d'une **super colonne** est un map

*« Plusieurs colonnes » comme valeur d'une colonne*

- Une super colonne est un **conteneur de colonnes**

*Chaque colonne contenue possède un timestamp*

```
1 {  
2   name: "E3060",  
3   value: {  
4     name: "Electronique analogique",  
5     coordinator: "Gueuning",  
6     credits: 5  
7   },  
8   timestamp: 1234567890  
9 }
```

# Famille de super colonnes

- Une **famille de super colonnes** rassemble des super colonnes

*Attention que Cassandra rapatrie tout, pas toujours optimal*

```
1  {
2      3BE: {
3          E3060: {
4              name: "Electronique analogique",
5              coordinator: "Gueuning",
6              credits: 5
7          },
8          E3090: {
9              name: "Electromécanique appliquée",
10             coordinator: "Kimplaire",
11             credits: 5
12         }
13     },
14     5MIN: {
15         I4020: {
16             name: "Architecture logicielle",
17             credits: 3
18         }
19     }
20 }
```

# Keyspace

- Cassandra organise les familles de colonnes en **keyspaces**  
*Agit comme un espace de nom pour les familles de colonnes*
- Similaire à la notion de **base** des moteurs relationnels  
*Rassemblement des familles liées à une même application*

# Installation de Cassandra

- Cassandra est un programme développé **en Java**
- **Plusieurs programmes** proposés après installation
  - `cassandra` permet de démarrer un serveur Cassandra
  - `cqlsh` est un client en ligne de commande
  - `nodetool` donne des informations sur le serveur Cassandra

# Lancement du serveur

- Lancement du serveur et vérification de la connexion

*Indication immédiate de si un serveur a été trouvé*

```
& cassandra
```

```
& cqlsh
Connected to Test Cluster at localhost:9042.
[cqlsh 5.0.1 | Cassandra 3.7 | CQL spec 3.4.2 | Native protocol
v4]
Use HELP for help.
cqlsh>
```

# Exécution d'une requête

- Obtention d'**informations sur le cluster** avec une requête CQL  
*Récupération d'informations à partir de la table system.local*
- **Similarité** très grande avec les requêtes SQL

```
cqlsh> SELECT cluster_name, listen_address FROM system.local;  
cluster_name | listen_address  
-----+-----  
Test Cluster |      127.0.0.1  
(1 rows)
```

# Information sur la base

- Obtention d'**informations** avec la commande DESCRIBE

*Description du cluster, des keyspaces, tables...*

```
cqlsh> DESCRIBE CLUSTER;

Cluster: Test Cluster
Partitioner: Murmур3Partitioner

cqlsh> DESCRIBE KEYSPACES;

system_traces    system_schema    system_auth    system
system_distributed

cqlsh> DESCRIBE TABLES;

Keyspace system_traces
-----
events    sessions
[...]
```

# Création d'un keyspace

- Création d'un **nouveau keyspace** avec CREATE KEYSPACE

*Configuration des propriétés du keyspace, par exemple réPLICATION*

- Exemple avec **simple réPLICATION** avec un facteur donné

```
cqlsh> CREATE KEYSPACE myschool
... WITH replication={'class': 'SimpleStrategy', '
replication_factor': 3};

cqlsh> DESCRIBE keyspaces;

myschool    system_schema    system_auth    system    system_distributed
system_traces

cqlsh> USE myschool;
cqlsh:myschool>
```

# Création d'une table

- Création d'une **nouvelle table** avec CREATE TABLE

*Définition des différentes colonnes de la table*

- **Clé primaire** pour identifier les lignes de manière unique

```
cqlsh:myschool> CREATE TABLE students (
...    serial int PRIMARY KEY,
...    firstname text,
...    class text,
...    age int,
...    sesque text
... );

cqlsh:myschool> SELECT * FROM students;

serial | age | class | firstname | sesque
-----+----+-----+-----+-----
(0 rows)
```

# Ajout et suppression de colonnes

- La **structure d'une table** est modifiable avec ALTER TABLE  
*Possibilité d'ajouter et de supprimer des colonnes*
- Exemple de **correction de la colonne** sesque en sex

```
cqlsh:myschool> ALTER TABLE students DROP sesque;  
cqlsh:myschool> ALTER TABLE students ADD sex text;  
cqlsh:myschool> SELECT * FROM students;  
    serial | age | class | firstname | sex  
-----+-----+-----+-----+-----  
(0 rows)
```

# Ajout d'une ligne

- Ajout d'une ligne dans la table avec INSERT INTO

*Spécification des colonnes pour lesquelles on a une valeur*

- Exemple d'ajout d'Alexis dans la table students

```
cqlsh:myschool> INSERT INTO students (serial, firstname, class, age)
...     VALUES (16139, 'Alexis', '3BE', 22);
cqlsh:myschool> SELECT * FROM students;

  serial | age | class | firstname | sex
-----+-----+-----+-----+-----
  16139 |  22 |   3BE |      Alexis | null

(1 rows)
```

# Autres opérations CRUD

- Trois autres **opérations CRUD** comme en SQL
  - **Mise à jour** de lignes

```
UPDATE table SET n1=v1, n2=v2... WHERE cond
```
  - **Lecture** de lignes

```
SELECT c1, c2... FROM table WHERE cond
```
  - **Suppression** de lignes

```
DELETE c1, c2... FROM table WHERE cond
```
- Opération **sur une seule ligne** avec une condition sur sa clé  
*Ne pas spécifier c1, c2... agit sur toute une colonne*

# Module Python cassandra

## ■ Module Python **cassandra** pour interroger la base

*Création d'un cluster et connexion sur un keyspace*

```
1 from cassandra.cluster import Cluster  
2  
3 cluster = Cluster(['127.0.0.1'])  
4 session = cluster.connect('myschool')  
5  
6 print(cluster)  
7 print(session)
```

```
<cassandra.cluster.Cluster object at 0x1096af240>  
<cassandra.cluster.Session object at 0x10a6bed30>
```

# Exécution d'une requête

- Utilisation de la **méthode execute** sur la session

*Exécuter une requête CQL et récupérer un tuple nommé*

- La colonne class ne sera **pas accessible** comme un champ

*Car en conflit avec la propriété class de Python*

```
1 rows = session.execute('SELECT * FROM students')
2 for row in rows:
3     print(row)
4     print('=> {} ({} ans)'.format(row.firstname, row.age))
```

```
Row(serial=16139, age=22, field_2_='3BE', firstname='Alexis', sex=None)
=> Alexis (22 ans)
```

# Construction d'une requête

- Requête en **insérant des valeurs** dans une chaîne de caractères

*Similaire à l'utilisation des chaines formatées*

```
1 session.execute(  
2     '''  
3         INSERT INTO students (serial, firstname, class, sex)  
4         VALUES (%s, %s, %s, %s)  
5         ''',  
6         (10003, 'Damien', '5MIN', 'M')  
7     )  
8  
9 rows = session.execute('SELECT * FROM students')  
10 for row in rows:  
11     print(row)
```

```
Row(serial=10003, age=None, field_2_='5MIN', firstname='Damien',  
sex='M')  
Row(serial=16139, age=22, field_2_='3BE', firstname='Alexis', sex=  
None)
```

# Requête préparée

- Construction d'une **requête préparée** avec la méthode `prepare`

*Exécution ensuite avec la méthode `execute`*

- **Autoriser la recherche** sur une colonne avec `ALLOW FILTERING`

```
1 search_class = session.prepare('SELECT class FROM students WHERE
2   firstname=? ALLOW FILTERING')
3
4 users = ['Sylvain', 'Alexis', 'Charles', 'Damien']
5 classes = []
6 for user in users:
7     rows = session.execute(search_class, [user])
8     for row in rows:
9         students = classes.setdefault(row[0], set())
10        students.add(user)
11
12 print(classes)
```

```
{'3BE': {'Alexis'}, '5MIN': {'Damien'}}
```

# Crédits

- Photos des logos depuis Wikipédia
- <https://www.flickr.com/photos/zolakoma/2847597889>
- <https://www.flickr.com/photos/balusss/14004726607>
- <https://www.flickr.com/photos/110777427@N06/14184365994>