Vues avec REDUCE Organisation documents Distribution Réplication au niveau BD

### **HAI914I**: Apache CouchDB Suite

I.Mougenot

FDS UM

2022

## Une vue Map/Reduce avec Fauxton

Design	Document @		
_des	ign/D1	•	
Index r	name 🕖		
V2			
Map fu	nction ②		
1 -	function (doc)	ţ	
	if (doc.type		onality)
	emit(doc.nat	ionality, 1)	

## Résultats de V2 sans faire jouer la fonction Reduce

key	value
France	1
Great Britain	1
Serbia	1

Figure: Résultats Map



#### Résultats de V2 avec fonction Reduce



Figure: Résultats avec Reduce



## Nouveau Map/reduce avec clé composite



Figure: clé tableau genre nationalité \_id

## V3: plusieurs sorties



Figure: Résultats du Reduce niveau 1



## V3: plusieurs sorties



Figure: Résultats du Reduce niveau 2

## V3: plusieurs sorties

key	value
["F", "France", "caroGa_93"]	1
["F", "France", "kikiMl_93"]	1
["M", "France", "JoTs"]	1
[ "M", "France", "laMonf" ]	1
[ "M", "Great Britain", "murray" ]	1
["M", "Serbia", "djoko"]	1

Figure: Résultats du Reduce niveau 3



## Fonction Reduce personnalisée



Figure: renvoyer l'âge le plus élevé par genre



#### Résultat Reduce

	key	value
ß	F	28
<b>©</b>	M	36

Figure: renvoyer l'âge le plus élevé par genre



### Manipuler les vues avec cURL

```
curl http://localhost:5984/tennis/_design/D1/_view/V2?reduce=false
curl http://localhost:5984/tennis/_design/D1/_view/V3?group_level=1
curl http://localhost:5984/tennis/_design/D1/_view/V3?group_level=2
```

#### Différents appels de la même fonction

## Valeurs composées

Les clés comme les valeurs peuvent être des objets JSON

#### Résultat après Reduce

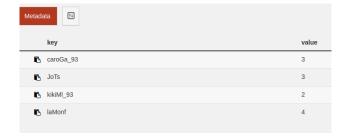


Figure: renvoyer le nombre de tournois par joueur



#### Organiser le "sans schéma"

Bonnes pratiques : décider de l'organisation des documents en amont

- Utiliser \_id comme seul identifiant du document (recours aux id naturels pour intégration éventuelle avec autres sources de données ou alors uuids)
- typer les documents (entités décrites : personne, voiture ...)
- introduire des estampilles temporelles : dates de création et de mise à jour
- utiliser des champs simples pour décrire l'entité cible et des champs composés pour les entités reliées



#### Organiser le "sans schéma"

#### réfléchir en amont à :

- est ce que l'on fait porter sur un seul type de document, toute la description (dénormalisation) ?
   penser à la fréquence de mise à jour, notamment pour ce qui concerne les éléments pointés dans le document
- est ce qu'il vaut mieux décomposer la description dans plusieurs documents connexes (passage par référence) ?
   penser à la capacité de combiner les données distribuées dans plusieurs documents

## Exemple : passage par référence

```
"_id":"murray",
   "firstname": "Andy",
   "type":"player",
   "nationality": "Great Britain"
},
{
   "_id": "Great Britain",
   "population": 60000000,
   "type": "country"
},
```

#### Rapprocher informations nation et joueurs

# "Collation view" pour contourner l'absence de jointure

```
function(doc) {
  if (doc.type == "country") {
    emit([doc._id, 0], [{"pop":doc.population}, {"players":doc.players}]);
  } else if (doc.type == "player") {
    emit([doc.nationality, 1], [{"name":doc.firstname}, {"rank":doc.ranking}]);
  }
}
```

#### Rapprocher informations nation et joueurs

#### **Résultats Collation View**

key	value
[ "France", 0 ]	[ { "pop": 50000000 }, { "players": "60000" } ]
[ "France", 1 ]	[ { "name": "Jo" }, { "rank": 12 } ]
[ "France", 1 ]	[ { "name": "Caroline" }, { "rank": 24 } ]
[ "France", 1 ]	[ { "name": "Kristina" }, { "rank": 20 } ]
[ "France", 1 ]	[{ "name": "Gael" }, { "rank": 7 }]
[ "Great Britain", 0 ]	[{"pop": 60000000}, { "players": "10000" }]
[ "Great Britain", 1 ]	[ { "name": "Andy" }, {} ]
["Japan", 0]	[ { "pop": 20000000 }, { "players": "5000" } ]
[ "Serbia", 0 ]	[ { "pop": 10000000 }, { "players": "5000" } ]
[ "Serbia", 1 ]	[{"name": "Novak"}, {"rank": 2}]

Figure: Rapprochement dans l'espace

#### Retour sur le postulat CAP

Fig. extraite de https://dev.to/katkelly/cap-theorem-why-you-can-t-have-it-all-gal

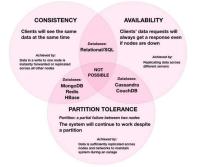


Figure: CAP, CouchDB et MongoDB

## Partition et Réplication : deux mécanismes orthogonaux

- Partitionnement : BD découpée en blocs, distribués ensuite sur les nœuds du cluster avec des stratégies de partitionnement propres à chaque système (même si grandes tendances).
  - le partitionnement horizontal (ou sharding) : une référence au relationnel (partition au niveau des tuples (horizontal) / au niveau des colonnes (vertical))
  - partitionnement = élément essentiel à la scalabilité
- Réplication : les "shards" sont dupliqués et distribués sur les nœuds
  - améliore les accès et pas de SPOF
  - la réplication n'intervient pas dans la scalabilité



#### Pour faire simple

#### Partition et Réplication

- données réparties sur plusieurs machines : résistance à la charge
- données répliquées sur plusieurs machines : résistance aux pannes

#### CouchDB et le distribué

#### Eléments d'intérêt

- AP et éventuellement C (principes CAP)
- pas de SPOF (Single Point of Failure) : tous les nœuds peuvent jouer tous les rôles
- bien adapté à la "scalabilité horizontale": ajout de nœuds facilités, mécanismes de vue, compression des données qui passent à l'échelle
- transparent pour les applications
- shard = ensemble de documents (placement à partir de l'ID sur lequel une fonction de hachage est appliquée)



#### Choix opérés

#### Deux grandes stratégies inspirées du système Amazon Dynamo

- partitionnement : "consistent hashing" (autre stratégie possible "range partitioning" comme pour HBase)
- réplication : "multi-master" (autre stratégie possible : "master-slave" comme pour HBase)

## Serveurs distribués CouchDB (depuis 2.0)

#### http://webdam.inria.fr/Jorge/html/wdmch21.html

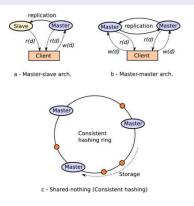


Figure: schémas de distribution

## Placement par fonction de hachage

#### Stratégie de partitionnement et réplication

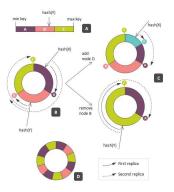
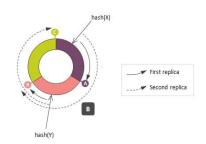


Figure: "hachage" de la clé et placement dans un shard répliqué



## Anneau : espace de clés hachées séparé en intervalles

Nœuds qui se voient assigner un objet selon la valeur de la clé hachée, un nœud est responsable de la région qui le sépare de son prédécesseur, Noeuds qui se voient répliquer un objet



## Seuls les nœuds voisins sont impactés par l'ajout / suppression de nœuds dans le cluster



Figure: Redimensionnement/panne du système



#### Paramètres clés pour le cluster

#### Paramètres du cluster :

Nodes : nombre de noeuds du système

N : nombre de copies/réplicas des données

Q : nombre de shards (partitions horizontales) pour la BD

R : quorum de noeuds à consulter en lecture avant réponse au client

W : quorum de noeuds à consulter en écriture avant réponse au client

Principes et terminologie : Article Amazon Dynamo 2007



cluster de machines

Figure: Le système QNRW

#### Un exemple

Paramètres du cluster couchdb : exemple

Nodes : nombre de noeuds du système : ici 3

N : par défaut 3 (si N=1 pas de tolérance aux pannes)

Q : par défaut 8

8 \* 3 : 24 shards à placer sur 3 noeuds => 8 shards / noeud

R: en général (N+1)/2 ici 2

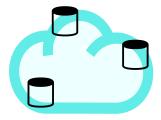
si R=1 dimininue l'attente

si R=N maximise la cohérence de la lecture

W: en général (N+1)/2 ici 2

si W=1 maximise la bande passante

si W = N maximise la cohérence de l'écriture



cluster de machines

Figure: Principes de placement des partitions

## Instructions pour le distribué et autres

```
-- les noeuds du systeme
curl -- $COUCH3/_membership | jq
-- avoir les infos sur le choix systeme QNWR
curl -- $COUCH3/tennis
-- enregistrement et partitions
curl -- $COUCH3/tennis/_shards/caroGa_93 | jq
-- les partitions exploitees par la base
curl -- $COUCH3/tennis/_shards | jq
-- pour pb cache et formatage
curl -- "Cache-Control: no-cache" -- $COUCH3/tennis | jq
-- dernieres revisions des documents
curl -- $COUCH3/tennis/_changes
```

#### Exemple au niveau BD

```
tsabelle.mougenot@umontpelller.fr@prodpeda-xzgo-focali:-$ curl -s $COUCH3/tennis | jq

    "dg_name": "tennis",
    purge_seq": "o-g1AAAACXeJzLYNBgYMpgTnEwTM4VTcSISXIOXMpPKUhNSdSFChjrGullSqUVJeqVSubnlRSkSuRkphbppRXlgLTn
    "update_seq": "o-g1AAAACXeJzLYNBgYMpgTnEwTM4VTcSISXIOXMpPKUhNSdSFChjrGullSqUVJeqVSubnlRSkSuRkphbppRXlgLTn
    "stzes":
        "external: 0,
        "external: 0,
        "active": 0
        "props": (),
        "doc_count": 0,
        "doc_count": 0,
        "doc_count": 0,
        "doc_rount": 0,
```

Figure: Parmi les informations générales

#### Exemple au niveau BD

Usage de la réplication différent, il s'agit de disposer de manière unitaire différentes fragments de BD qui sont distribués (BD fédérées)

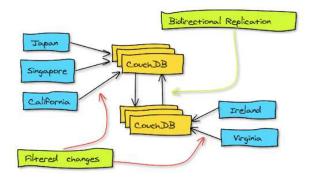


Figure: BD Fragmentée

# Les primitives associées à la réplication (ici unidirectionnelle)

```
curl -X POST http://localhost:5984/_replicate -d '{"source":"test_db","target":"
    replika", "continuous":true}' -H 'Content-Type: application/json'
```

Répliquer la BD dans son ensemble, créer au prélable replika, "continuous" pour synchroniser les mises à jour dans la foulée

## Conflits liés à la réplication d'une BD ou de fragment de base

http://webdam.inria.fr/Jorge/html/wdmch21.html

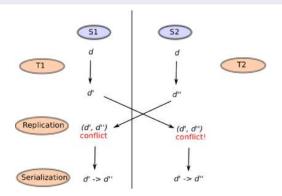


Figure: Mises à jour conflictuelles