

Bases de données  
documentaires et distribuées,  
<http://b3d.bdpedia.fr>

Réplication et reprise sur panne

# Répliquer, à quoi ça sert ?

Outil indispensable, universel pour la robustesse des systèmes distribués.

- **Tolérance aux pannes**

Vous cherchez un document sur  $S_1$ , qui est en panne ? On le trouvera sur  $S_2$

- **Distribution des lectures**

Répartissons les lectures sur  $S_1, S_2, \dots, S_n$  pour satisfaire les millions de requêtes de nos clients.

- **Distribution des écritures ?**

Oui, mais attention, il faut **réconcilier** les données ensuite.

- et autres avantages, comme la construction d'un index sur un des serveurs sans affecter les autres,

Le bon niveau de réplication ? **Trois copies pour une sécurité totale ; deux au minimum.**

# Méthode générale de réplication

Une **application** (le client) demande au **système** (le serveur)  $S_1$  **l'écriture** d'un document (unité d'information).

- le serveur écrit le document sur le disque ;
- $S_1$  **transmet la demande d'écriture à un ou plusieurs autres serveurs**  $S_2, \dots, S_n$ , créant des **replicas** ou **copies** ;
- $S_1$  "rend la main" au client.

Essentiel, réplication synchrone/asynchrone ?

- **synchrone** :  $S_1$  **attend** confirmation de  $S_2, \dots, S_n$  avant de rendre la main ;
- **asynchrone** :  $S_1$  rend la main **sans attendre**.

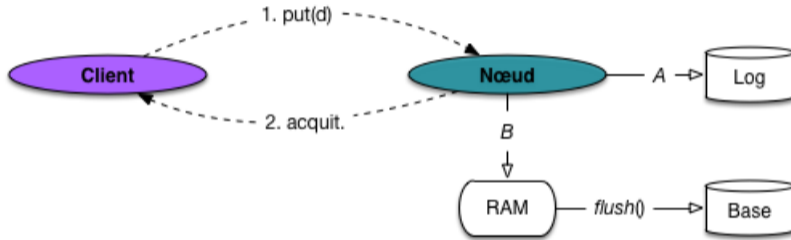
## Conséquences

Une réplication **asynchrone** est beaucoup plus rapide, mais elle favorise les **incohérences**, au moins temporaires.



# Pour éviter la latence disque : le fichier journal

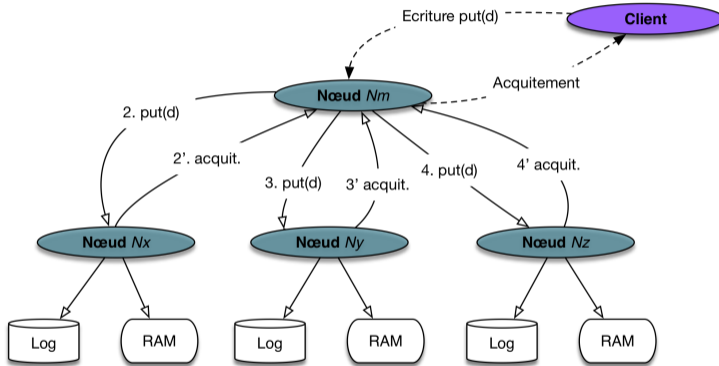
Technique universellement utilisée en centralisé



Permet de se ramener à des entrées/sorties **séquentielles**.

# Réplication avec écritures synchrones

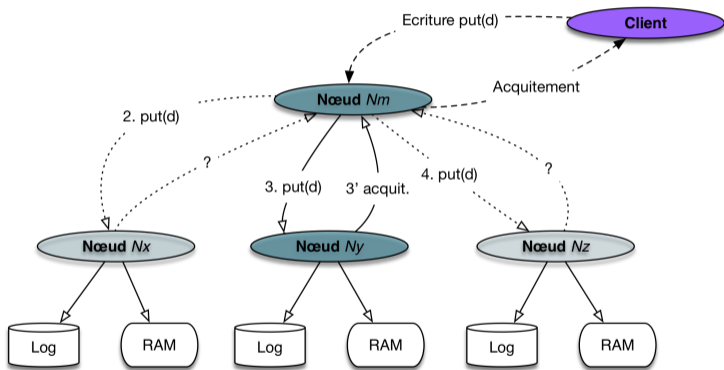
Le client est acquitté quand **tous** les serveurs ont effectué l'écriture.



Sécurité totale; cohérence forte; **très lent.**

# Réplication avec écritures asynchrones

Le client est acquitté quand **un** des serveurs a effectué l'écriture. Les autres écritures se font indépendamment.



Sécurité partielle ; cohérence faible ; **Efficace**.

# Parlons cohérence

La cohérence est la capacité d'un système de gestion de données à refléter fidèlement les opérations d'une application.

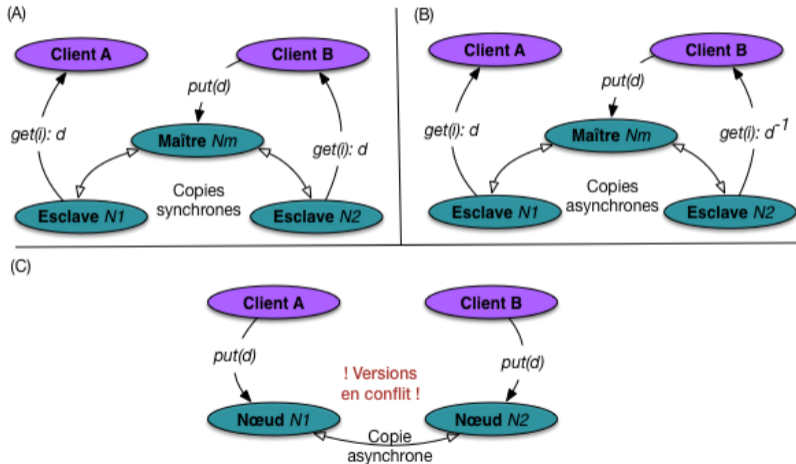
- toute opération (validée) est immédiatement visible et permanente.
- si je fais une écriture de  $d$  suivie d'une lecture, je dois constater les modifications effectuées ;
- si je refais une lecture un peu plus tard, ces modifications doivent toujours être présentes.

**Cohérence forte** = une des fonctionnalités marquantes des systèmes relationnels.

Dans les systèmes NoSQL

**La cohérence forte est sacrifiée au profit des performances.**

# Architectures avec réplication : topologie et (a)synchronicité





# Soyons cohérents (ou pas...)

Plusieurs niveaux de cohérence dans les systèmes distribués / NoSQL.

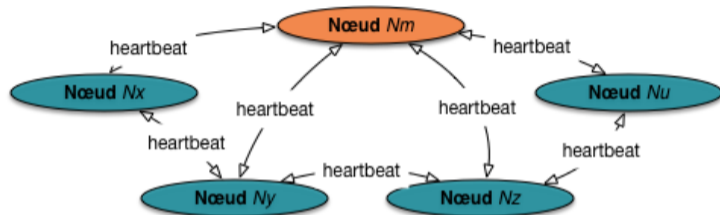
- **Cohérence forte** (ACID) – nécessite une réplication synchrone, et potentiellement des verrouillages complexes (*two phases commit*).
- **Cohérence faible** – on accepte le risque de lectures ne reflétant pas les mises à jour.
- **Cohérence à terme** (*Eventual consistency*) – le système garantit que les incohérences ne sont que transitoires.

## Le NoSQL

Les systèmes NoSQL dans l'ensemble abandonnent la cohérence forte pour favoriser la réplication asynchrone, et donc le débit en écriture/lecture.

# Réplication et reprise sur panne

Principe général : tout le monde est interconnecté et échange des messages (*heartbeat*).

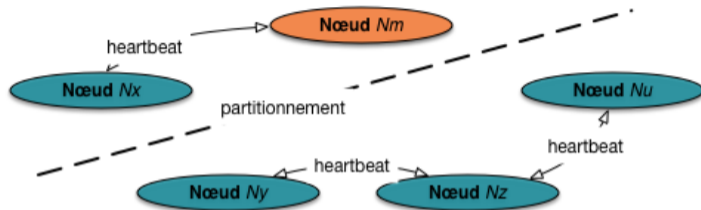


Si un **esclave** tombe en panne, le système continue à fonctionner, **tant qu'il est en contact avec une majorité d'esclaves**

Si le **maître** tombe en panne, les **esclaves** doivent **élire** un nouveau maître.

# Cas du partitionnement réseau

Un **partitionnement** divise la grappe en deux groupes.



## Principe de majorité

Seul le groupe représentant la **majorité** des participants initiaux peut élire un maître.

Election : algorithme de négociation, voir par exemple Paxos.

# Culture, culture : le théorème CAP

Un “théorème” qui dit qu’un système distribué ne peut satisfaire à la fois

- La cohérence (**C**)
- La disponibilité (**A***ailability*)
- La tolérance au **P**artitionnement

Exprime une limitation intrinsèque aux systèmes distribués, applicable à tout système NoSQL, et expliquant qu’il faut toujours faire un compromis.