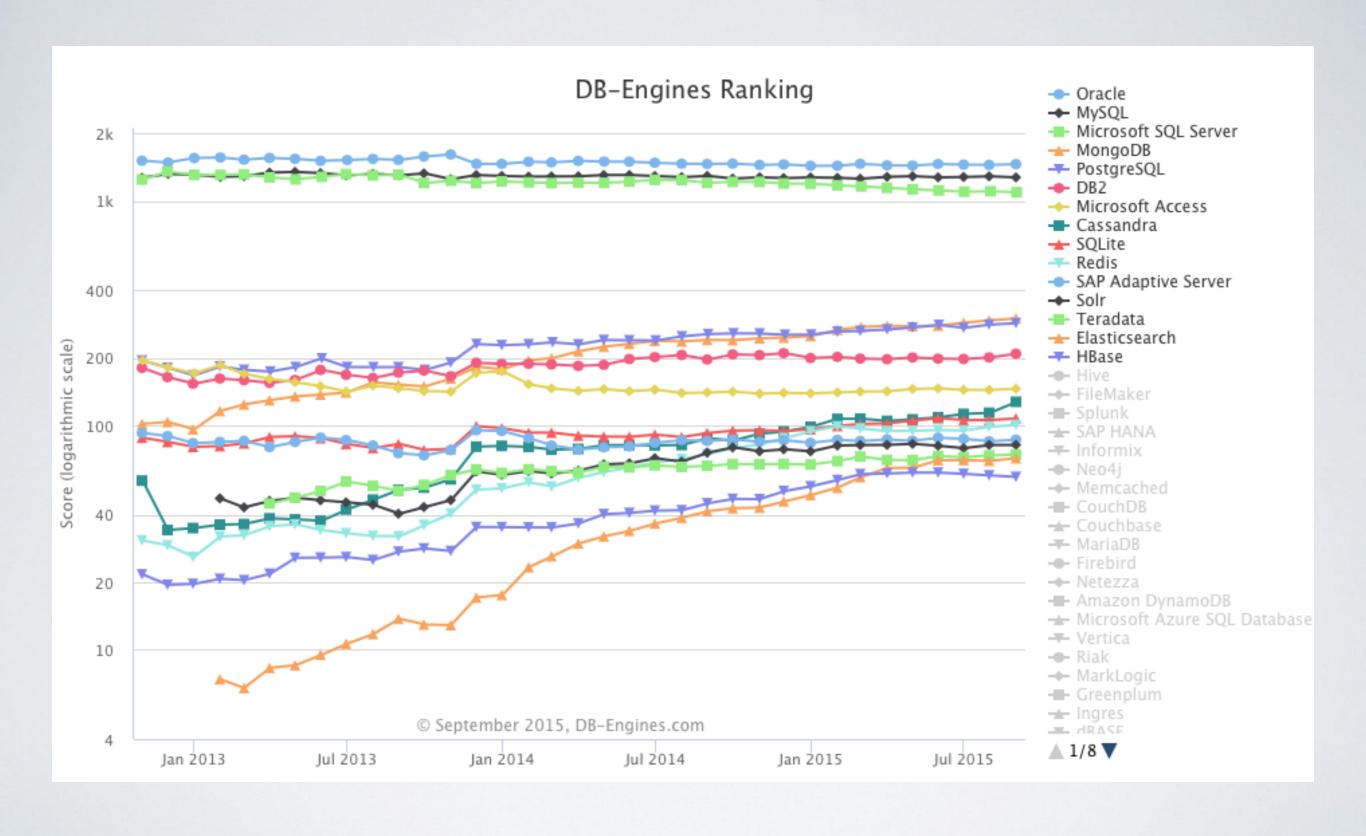
BASES DE DONNÉES

RELATIONNELLES & NOSQL

HISTOIRE



DIFFERENCES STRUCTURELLES

BASES DE DONNÉES RELATIONNELLES

SCHÉMA RELATIONNEL

Fortement normalisé

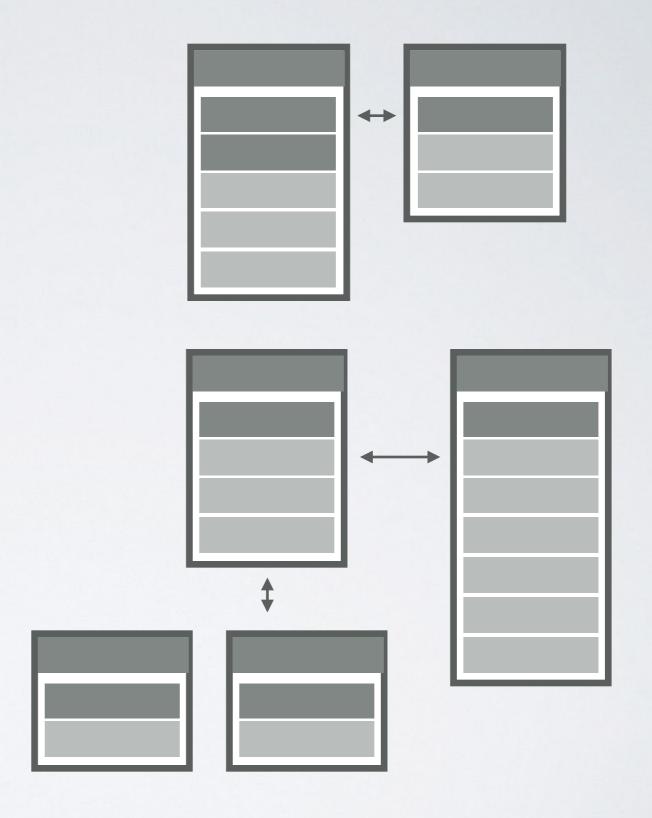


SCHÉMA RELATIONNEL

Extraction précise

Métaphore bibliothécaire pointilleux

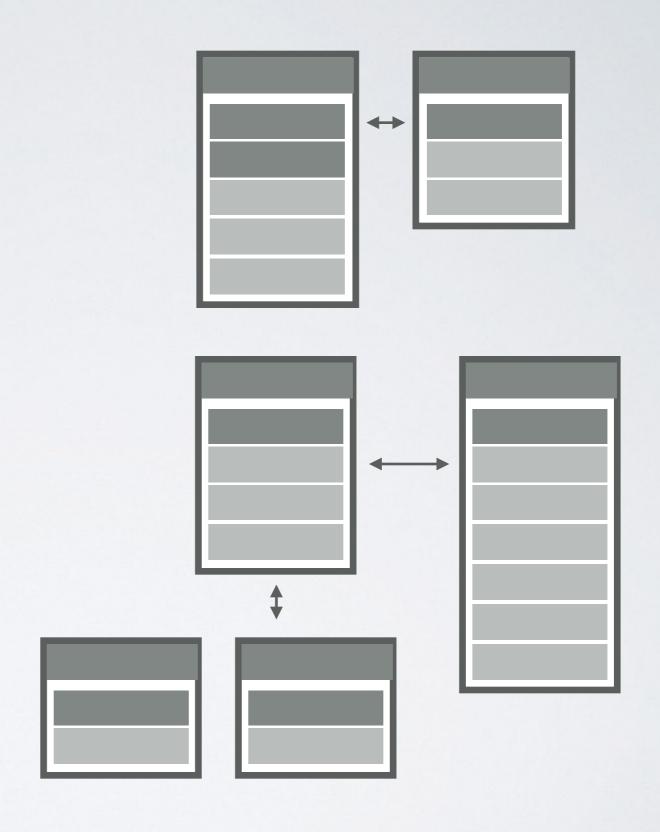
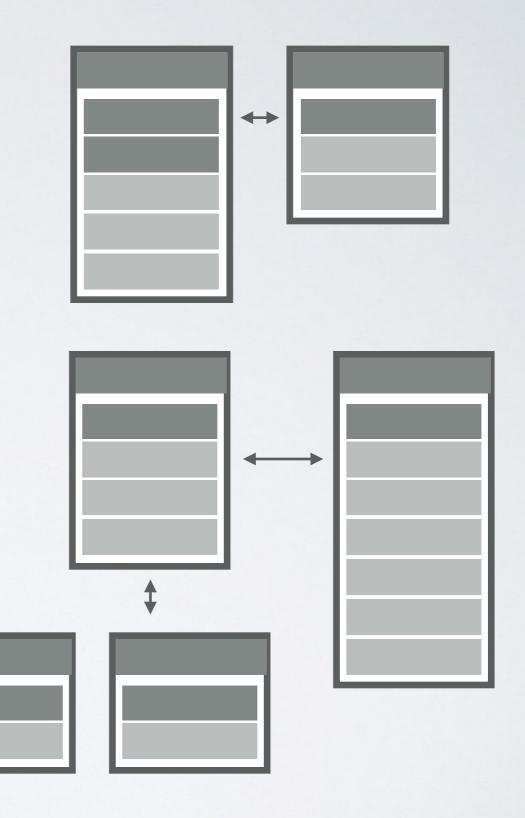


SCHÉMA RELATIONNEL

« Documented by design »



SQL

```
$requete = "SELECT glpi_computers.id AS id,
           glpi_plugin_customfields_computers.*,
           glpi_states.name AS etat,-
           main_user.email AS user_email,
           resp_tech_user.email AS resp_tech_email,
           glpi_computers.contact AS contact,
           glpi_operatingsystems.name AS os,
           glpi_locations.name AS location,
           glpi_groups.name AS group_name,
           glpi_infocoms.buy_date AS date_achat,
           glpi_plugin_order_orders_items.delivery_date AS date_livraison,
           glpi_infocoms.warranty_duration AS duree_garantie,
           glpi_computermodels.name AS model-
           FROM glpi_plugin_customfields_computers
           LEFT OUTER JOIN glpi_computers ON glpi_plugin_customfields_computers.id = glpi_computers.id
           LEFT OUTER JOIN glpi_useremails AS main_user ON main_user.users_id = glpi_computers.users_id
           LEFT OUTER JOIN glpi_useremails AS resp_tech_user ON resp_tech_user.users_id = glpi_computers.users_id_tech-
           LEFT OUTER JOIN glpi_groups ON glpi_groups.id = glpi_computers.groups_id
           LEFT OUTER JOIN glpi_states ON glpi_states.id = glpi_computers.states_id
           LEFT OUTER JOIN glpi_operatingsystems ON glpi_computers.operatingsystems_id = glpi_operatingsystems.id
           LEFT OUTER JOIN glpi_locations ON glpi_computers.locations_id = glpi_locations.id
           LEFT OUTER JOIN glpi_infocoms ON glpi_infocoms.items_id = glpi_computers.id AND glpi_infocoms.itemtype = 'cor
           LEFT OUTER JOIN glpi_plugin_order_orders_items ON glpi_plugin_order_orders_items.items_id = glpi_computers.id
           LEFT OUTER JOIN glpi_computermodels ON glpi_computermodels.id = glpi_computers.computermodels_id
           WHERE (glpi_states.name LIKE '%actif%' OR glpi_states.name IS NULL)
               AND glpi_computers.id IS NOT NULL-
               AND host NOT LIKE ''-
               AND glpi_computers.is_deleted = '0'
               AND glpi_plugin_customfields_computers.hors_reseau = 1;";
```

ACID

Atomicité Cohérence Isolation Durabilité





Structure imbriquée



Structure imbriquée

Web 2.0 JSON (REST)

Ergonomie

Structure imbriquée



Structure imbriquée

Pas de relations dans le SGBD

Pas ACID



Système de cache

Construire et retourner un format adapté (ex. elastic search)

ner

Plus difficile à débogguer



SCHEMA LESS DATABASES

BDD sans schéma

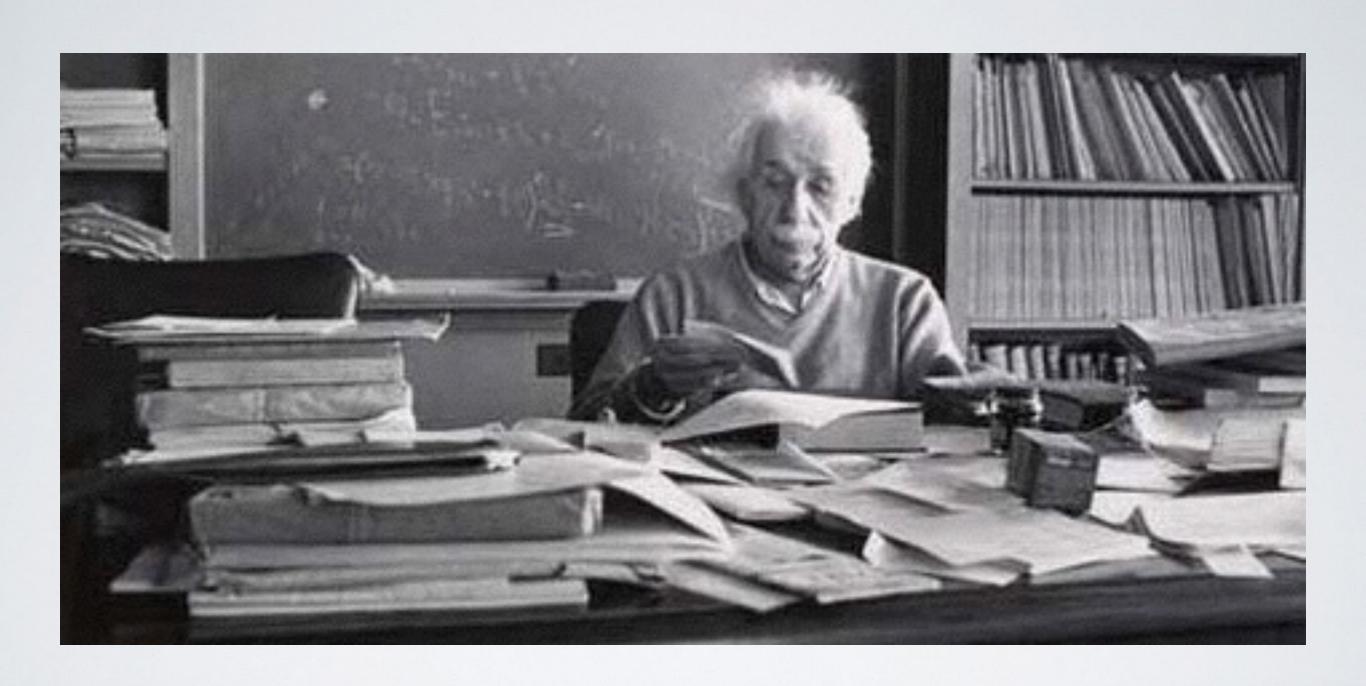


SCHEMALESS +

- · Agilité (liberté lors du développement)
- Productivité

SCHEMALESS -

- Extraction de l'information
 - Métaphore du tiroir de bureau
- Difficulté de migration



MODÈLES CLÉS / VALEURS

Redis, (virtuellement n'importe quel NoSQL), etc.

SET foo bar GET foo => bar

HYBRIDES

Ex: Postgres et le type « hstore »

BDD CÔTÉ CLIENT

HTML5 - Web SQL Database + Web Storage

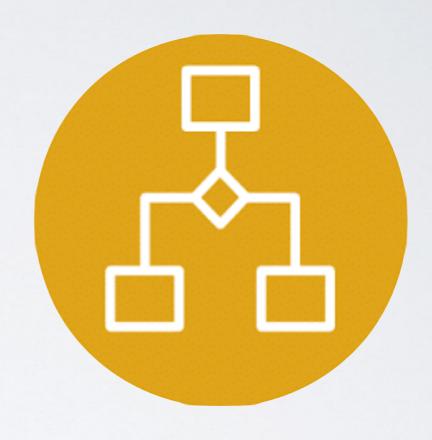
DÉVELOPPEMENTET AGILITÉ

DEVELOPPER AVEC UNE BDD

- · Abondance de doc, frameworks, etc.
- Tous les langages

OBJECT RELATIONAL MAPPING

Mapping objet relationnel



```
1 lines (7 sloc) | 169 Bytes

1 require 'mongoid'
2 Mongoid.load!("mongoid.yml")
3
4 class DataSource
5
6 include Mongoid::Document
7 field :title, type: String
8 field :description, type: String
9
10 end
```

- · On manipule des objets
 - Object.create(attribute: « value », etc.)
 - Objet.find(name: « john »)
- Les requêtes sont générées dans le language du SGDB

• + Documentation: Dans le modèle

+ On peut ignorer le SGDB derrière
 (différences entre développement et production)

- NoSQL
 Idem que pour BDD relationnelles
- Avantages
 - ++ Documentation: dans le modèle
 - + Encore moins de gestion de la BDD

- Semble simple
 - Ce n'est pas « fool-proof »



• boucle for + modification en base

PERFORMANCES

PERFORMANCES

- Dépendent:
 - De la RAM
 - Des entrées/sorties du stockage (I/O)
 - · Du CPU

AVANT D'ENVISAGER UN PLUS GROS SERVEUR

- Mise en cache
 - D'une page complète (ou 304)
 - D'un fragment HTML
 - Du résultat d'une requête

BASES DE DONNÉES RAPIDES

Redis Memcached



BDD RAPIDES

- En RAM
- Pas d'écriture disque (systématique)
- Cluster





BDD RAPIDES

- Mise en cache
 - Données extraites
 - Fragments HTML
- Sessions
- Files d'attentes





BDD RAPIDES

Pas de persistence / ACID

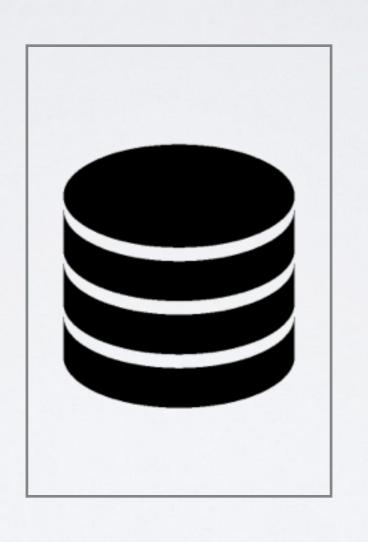
sinon:
pas mieux que BDD
relationnelle



SCALING (MISE À L'ÉCHELLE)

VERTICAL SCALING

VERTICAL SCALING



- 4 Go RAM
- 2 CPU
- I HDD 5400 RPM

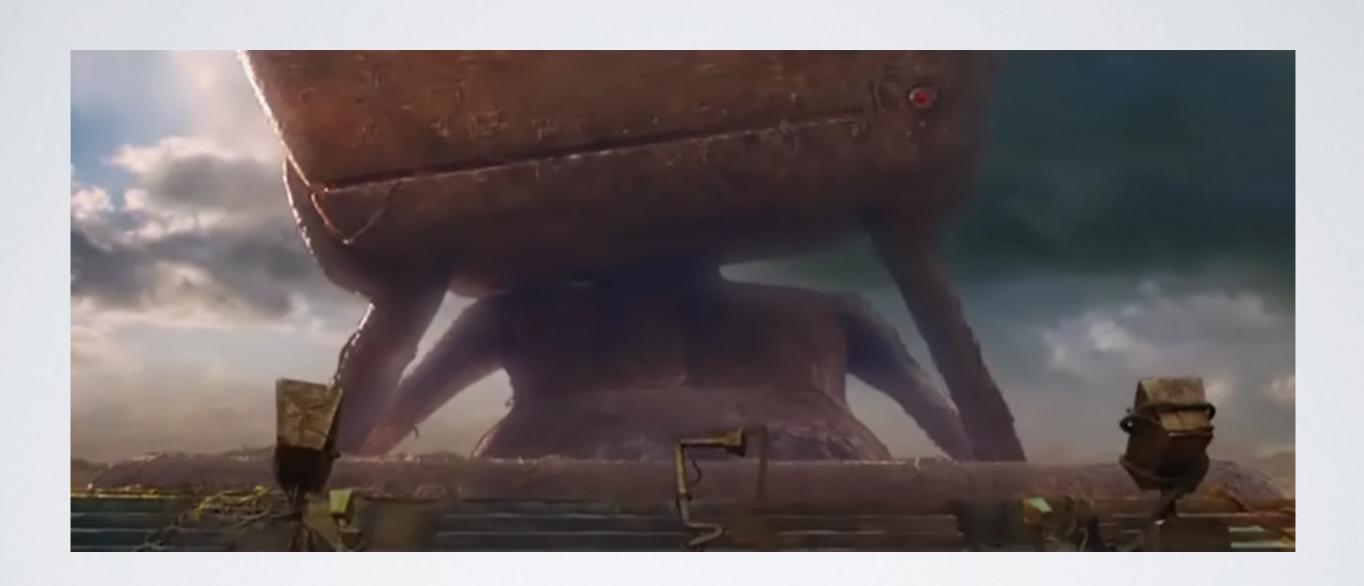
VERTICAL SCALING



16 Go RAM8 CPU1 SSD (×100)

SI GOOGLE FAISAIT ÇA

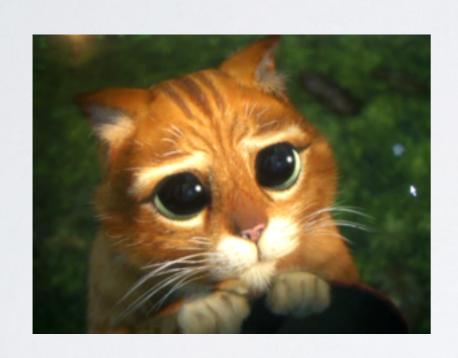
- · Connait 30 trillions de documents
- · Crawle 20 milliards de pages / jour



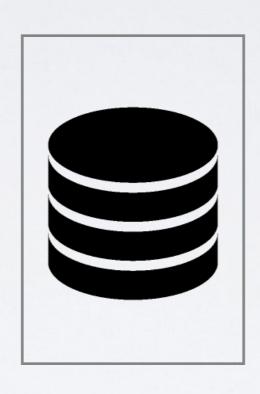
RETOUR À LA RÉALITÉ

- 2 millions d'ordinateurs répartis
 - dans +60 data centers
 - sur le globe

PET VS CATTLE









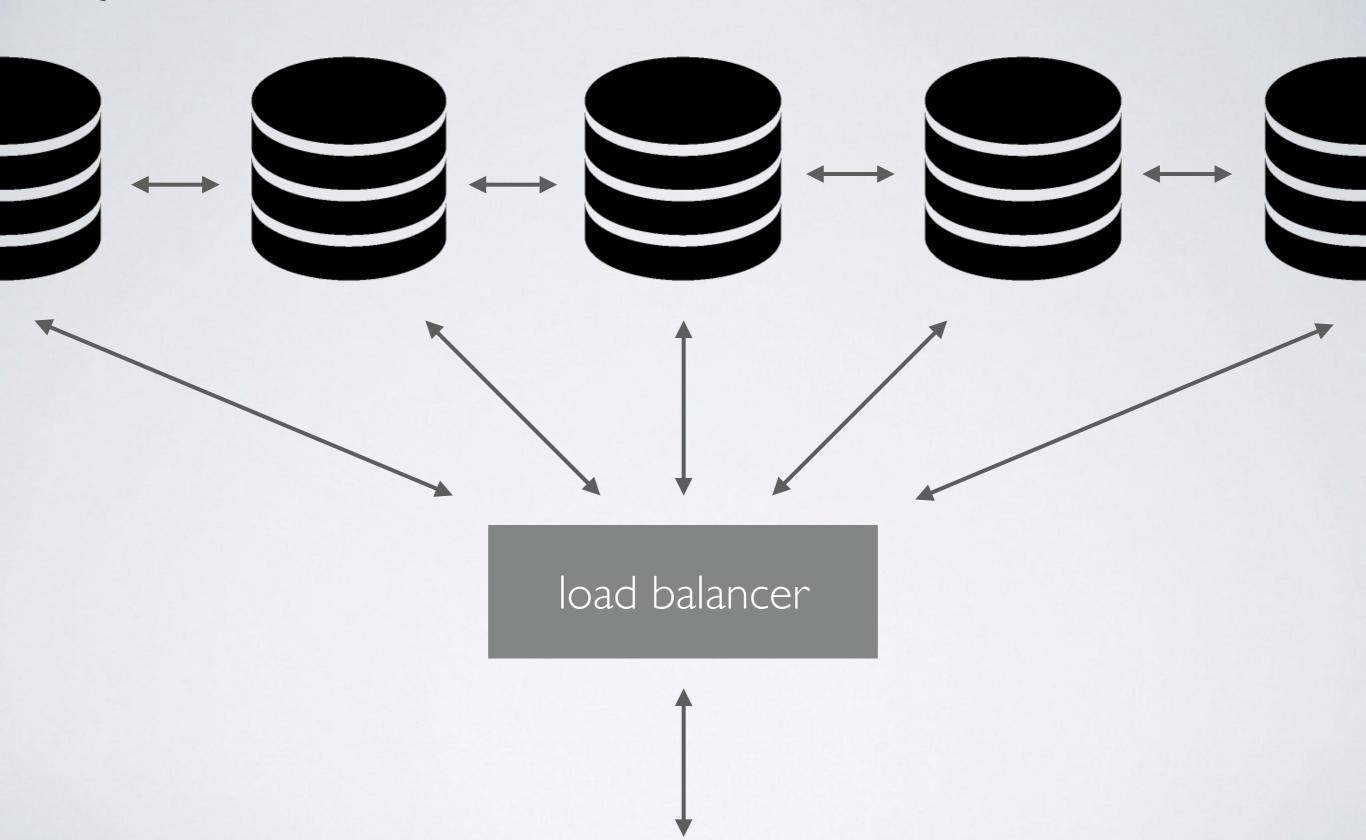


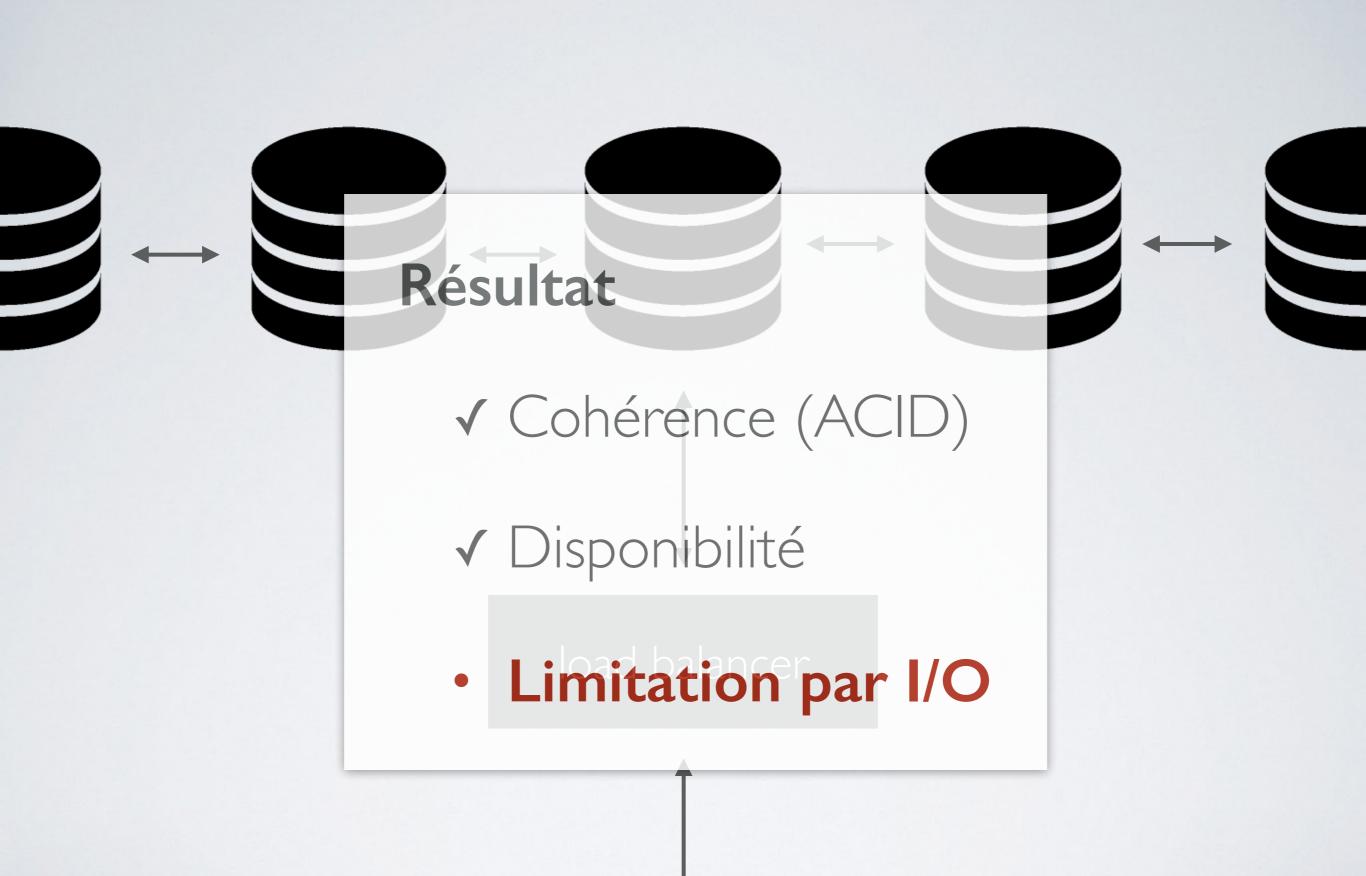


MISE À L'ÉCHELLE

	Méthode (ex.)	Technologie	Mise en oeuvre
Code	Déploiement / Provisionning	Puppet, Docker, etc.	Trivial
Stockage	File System en réseau	AWS-S3, NFS, etc.	Trivial
BDD	?	?	?

SQL: MASTER / MASTER







· Garantir la disponibilité d'une base

Pas adaptée pour

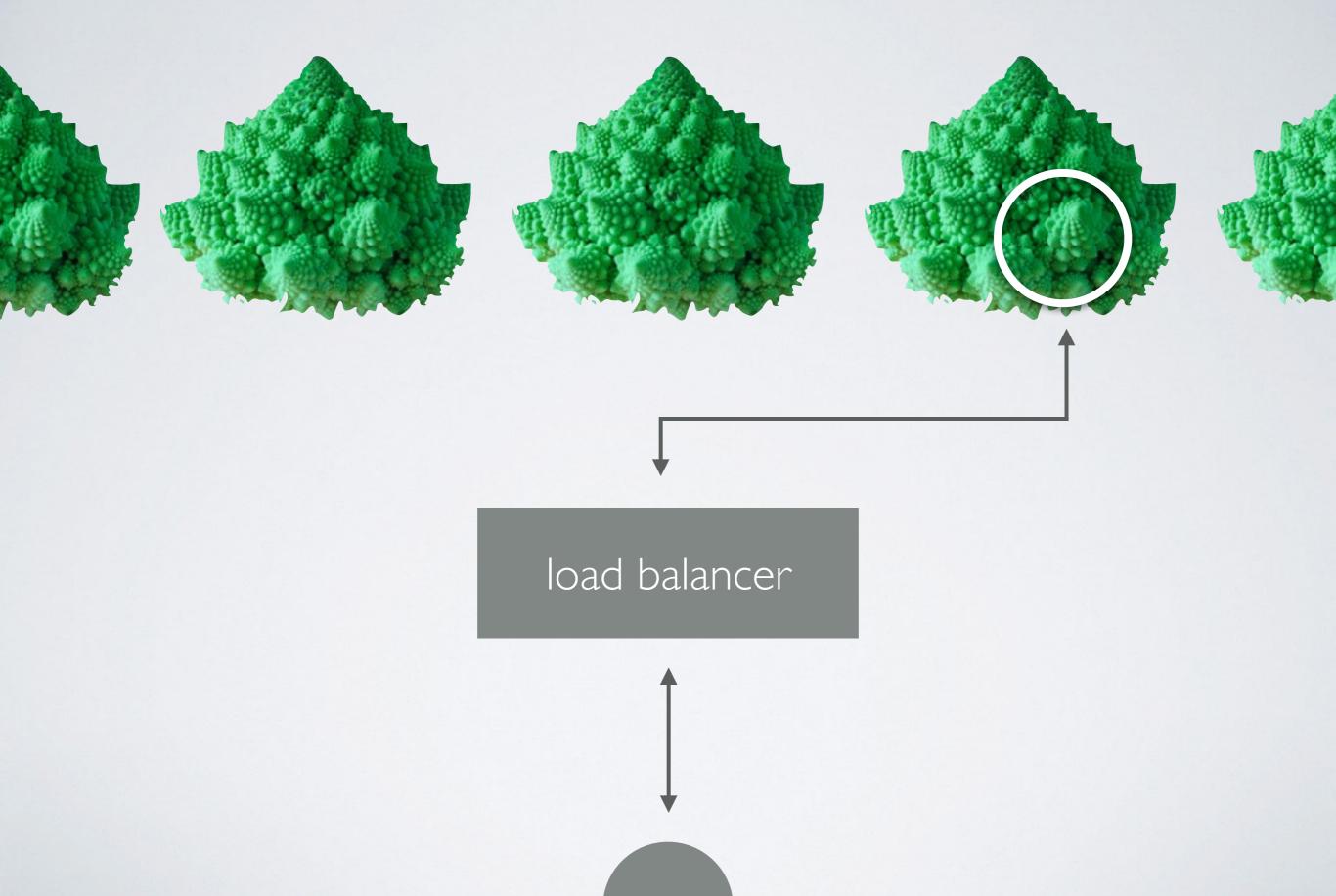
Scaling horizontal horizontal

THÉORÈME CAP

- Dans un système distribué,
 impossible de garantir en même temps:
 - Cohérence

 (tous les clients partagent la même vue des données)
 - Disponibilité
 (lecture / écriture pour tous les clients)
 - Tolérance au partionnement
 (le système fonctionne malgré la séparation physique des données)

MongoDB, partitionnement





CAP - COMPROMIS

(QUELQUES EXEMPLES)

	Availability (disponibilité)	Consistency (cohérence)	Partition Tolerance	Data Models
MySQL / Postgres	oui	oui	_	Relationnel
MongoDB	-	oui	oui	Document
Redis	_	oui	oui	Key-Value
Cassandra	oui	_	oui	Orienté Colonne
CouchDB	oui	<u>-</u>	oui	Document

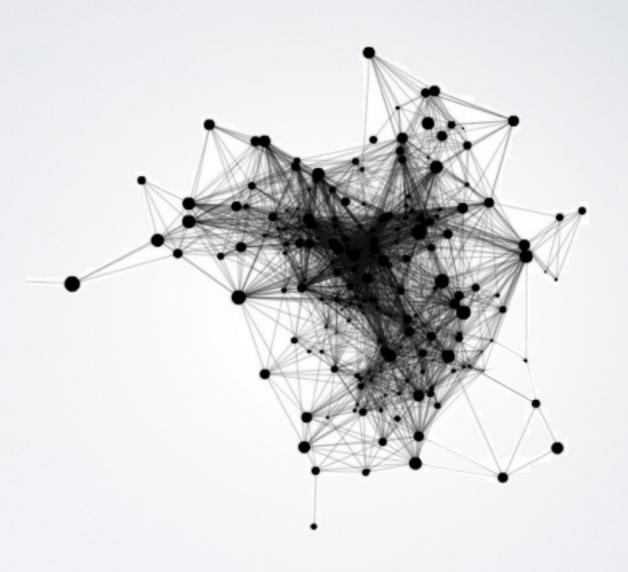
* utilisation du SGBD par défaut

BASE

Basically Available
Soft state
Eventual consistency



- · Les données
 - sont temporaires et pas à jour
 - doivent être« réconciliée »
 - vont finir par être cohérentes



- Elastic Search
- Cassandra (Facebook)
- Dynamo(Amazon)
- Oracle NoSQL
 Database
- Riak



QUELLE BDD UTILISER POUR MON APPLICATION ?

PROBLEMES

- Abondance de solutions
- Contradictions
- Buzz / Hype et évolutions

THE RIGHT TOOL FORTHERIGHT B

Le bon outil pour le bon usage.



CHOIX D'UNE BASE DE DONNÉE

- Attention au « One size fits all »
 - I marteau = tous les problèmes sont des clous
 - Pas optimal
 - Arrachage de cheveux

DIVISER LE PROBLÈME EN SOUS PROBLÈMES

- Plusieurs technologies de BDD
 - ex: Redis + Postgres + MongoDB
 - Microservices / machines virtuelles
 - · Chaque techno est adaptée à un sous-problème

CONNAITRE PLUSIEURS TECHNOLOGIES

- Forces, faiblesses
- Les essayer, se familiariser
- Identifier un problème
 qui nécessite une BDD en particulier

SE POSER LES BONNES QUESTIONS

- Ex pour Google
 - Est-ce que c'est ok d'afficher une donnée pas à jour ?
 - Est-ce que je dois réduire:
 - Le temps de crawling?
 - Ou le temps de traitement des requêtes ?

EX: CRAIGSLIST (PETITES ANNONCES)

- MySQL
- Memcached
- Redis
- MongoDB
- Sphinx
- Filesystem



EX: CRAIGSLIST (PETITES ANNONCES)

- SQL (MySQL)
 - Vertical (SSD) + RAM
 - Horizontal
 - Cache
 (consultation 99%)



EX: CRAIGSLIST (PETITES ANNONCES)

- NoSQL (MongoDB)
 - Utilisé pour les archives
 - Schemaless
 - Scaling



- http://instagram-engineering.tumblr.com/post/4078 | 627982/handling-growth-with-postgres-5-tips-from
 Scaling Postgres (Instagram)
- https://muut.com/blog/technology/redis-as-primary-datastore-wtf.html
 Un mec qui a détourné Redis pour son forum
- http://www.sarahmei.com/blog/2013/11/11/why-you-should-never-use-mongodb/
 - Titre « troll » mais très instructif (Diaspora, problèmes de MongoDB dans la vraie vie)
- https://www.percona.com/live/mysql-conference-2012/sessions/living-sql-and-nosql-craigslist-pragmatic-approach
 Craigslist Cohabitation de SQL et de NoSQL