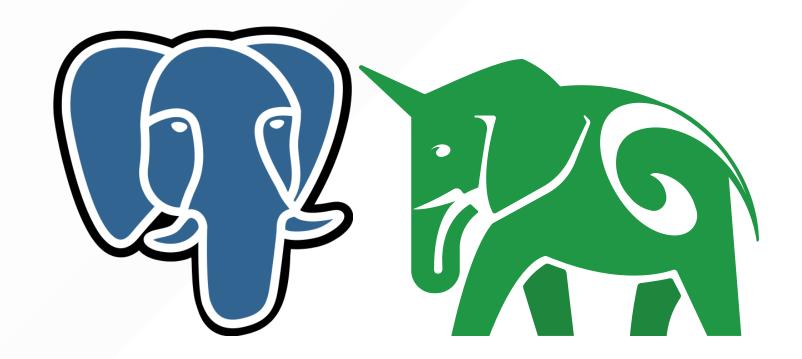
PostgreSQL en système distribué

Timothée Van Hove et Samuel Roland

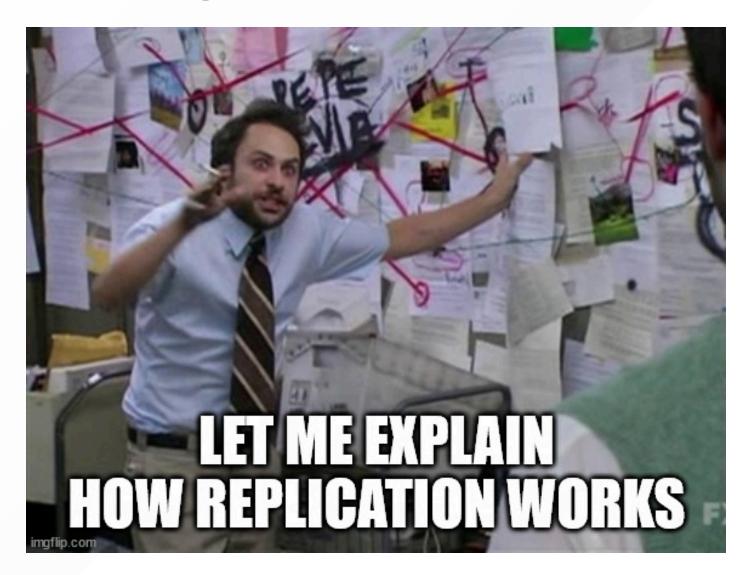


Comment faire de PostgreSQL un SGBD distribué?

Nous allons traiter 2 axes principaux de la distribution dans PostgreSQL :

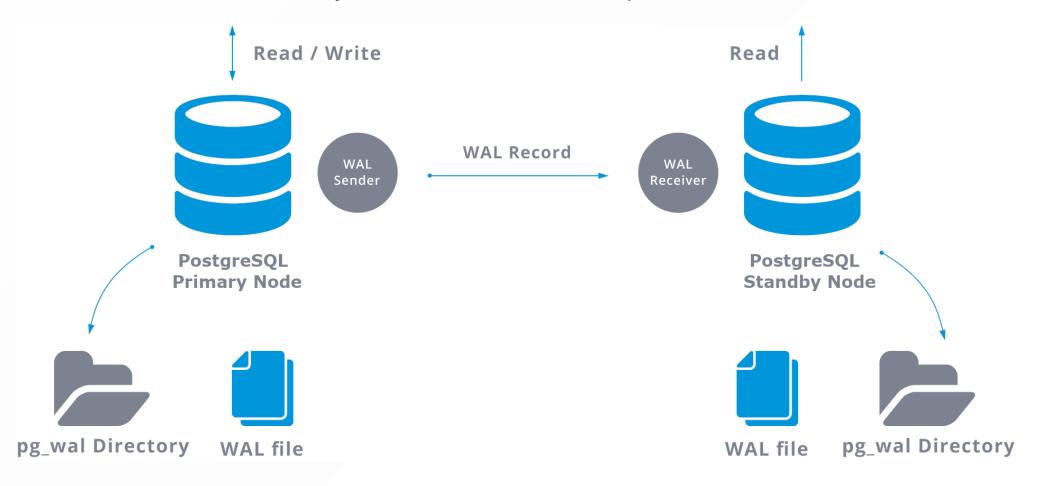
- Réplication : Garantir la disponibilité des données en les répliquant entre plusieurs serveurs.
- Partitionnement et Sharding : Diviser les données pour améliorer la scalabilité et l'efficacité.

Réplication dans PGSQL



Qu'est-ce que la Streaming Replication?

- Réplication la plus courante (leader unique)
- Utilise les journaux WAL pour synchroniser les followers (standby nodes) avec le leader (primary node).
- Les followers recoivent les journeaux WAL de manière quasi-continue



Streaming Replication - Modes

Mode Synchrone

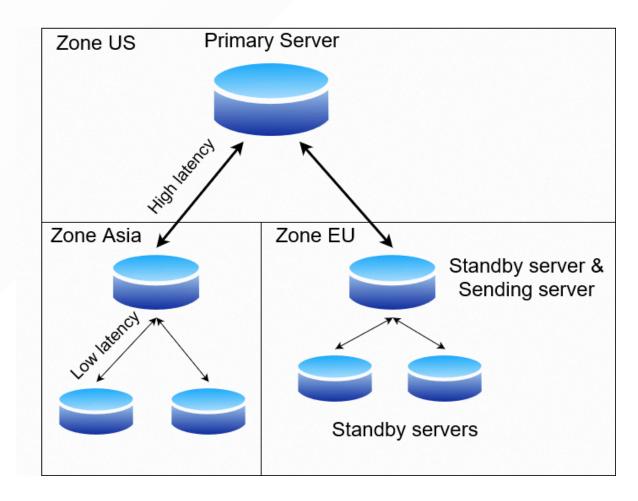
 Le Primary Server (Leader) attend la confirmation des répliques avant de valider une transaction.

Mode Asynchrone

 Le Primary Server (Leader) n'attend pas de confirmation des répliques; il envoie les WAL dès qu'ils sont générés.

• Réplication en cascade

- Un Standby Server (Follower) peut avoir le charge d'envoyer les WAL à d'autres followers.
 On parle de "Sending server"
- ça permet de réduire la charge du leader



Qu'est-ce que la Logical Replication?

- Réplique les modifications au niveau des transactions (lignes/tables spécifiques).
- Fonctionne via un **publisher** (leader) et des **subscribers** (followers)
- Le Publisher transforme le WAL en opérations transactionnelles (UPDATE, INSERT, DELETE...)
- Les opérations sont envoyées aux subscribers, puis sont appliquées dans le même ordre transactionnel que sur le Publisher.
- Les schémas doivent être identiques ou compatibles entre Publisher et Subscriber.



Streaming vs Logical Replication

Streaming Replication

- Objectif : Maintenir une copie exacte de la base pour haute disponibilité et basculement.
- Avantages :
 - Simple à configurer.
 - Faible latence.
- Limites:
 - Réplique toute la base.
 - Pas de personnalisation ou de filtrage des données.

Logical Replication

- Objectif : Partager des données spécifiques
- Avantages:
 - Flexible, permet de cibler des tables ou types de modifications.
 - Compatible entre versions ou plateformes.
- Limites:
 - Conflits possibles en cas d'écritures locales sur le Subscriber.
 - Schéma non répliqué automatiquement.





"Réplication multi-leader? Bi-Directional Replication"



PGSQL ne supporte pas la réplication multi-leader nativement. BDR est une extension pour la réplication multi-leader basée sur le logical replication:

- Chaque nœud agit comme un leader capable d'accepter des écritures
- Les conflits d'écriture sont détectés lorsque plusieurs nœuds modifient les mêmes données.
- Utilise des résolveurs de conflits pour déterminer comment gérer ces situations.
 - Par défaut, BDR applique le résolveur update_if_newer, qui conserve la version de la ligne ayant le timestamp de commit le plus récent.

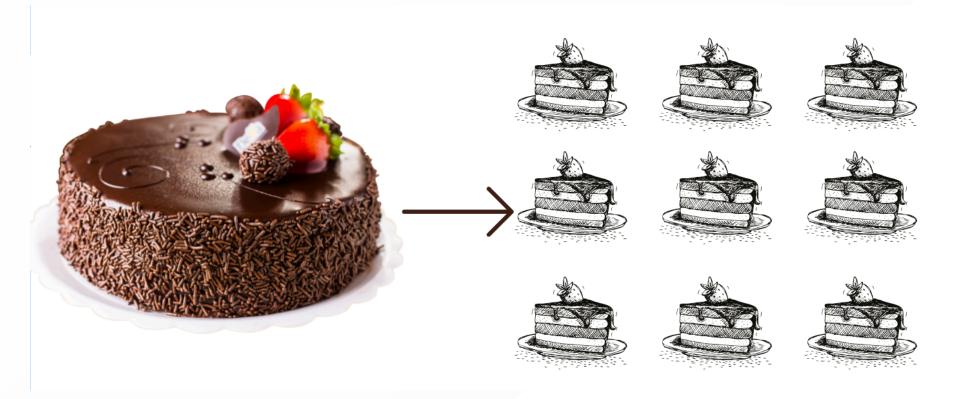
• Avantages:

Partage de la charge d'écriture entre plusieurs nœuds.

• Limites:

- Complexité : gestion des conflits entre les nœuds.
- Licence commerciale et "source disponible"

Partionnement et sharding

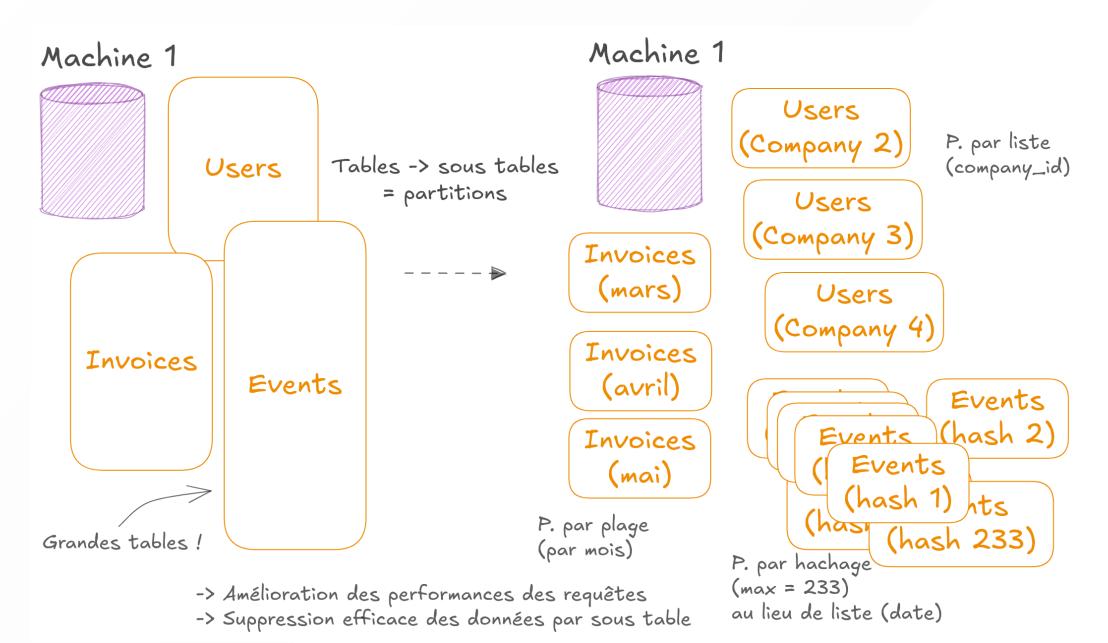


https://www.thegeekyminds.com/post/database-sharding-vs-partitioning

select username from users where company_id = 12; -- Entreprise 12
select price from invoices where date >= '2024-05-01' AND date < '2024-06-01' -- Mai 2024
select name from events where date = '2024-05-01' -- Jour spécifique</pre>

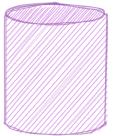
"

Partionnement natif PGSQL



Sharding avec Citus

Machine 1



Invoices (mars)

Invoices (avril)

Invoices (mai)

Users (Company 2)

Users (Company 3)

Users (Company 4) Clé de distribution ici -> company_id

Sous ensembles

de lignes

de certaines tables

-> shards



Machine 1



Users (Company 2-5)

Invoices (Company 2-5)

Machine 2



Users (Company 6-10)

Invoices (Company 6-10)

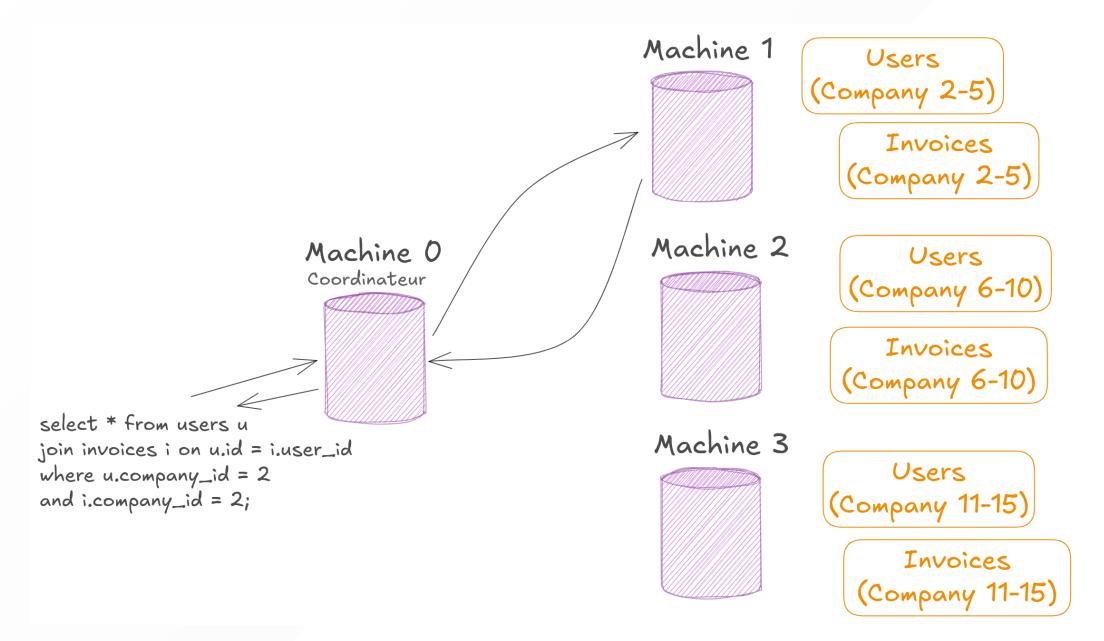
Machine 3



Users (Company 11-15)

> Invoices (Company 11-15)

Citus - routage



Citus - parallélisation

