

Administration des bases de données (Oracle et PostgreSQL)

Fabien De Marchi

Faculté des Sciences et Technologies
Université de Lyon

Prérequis et objectifs

- Prérequis
 - Modèle relationnel (structure, contraintes, SQL)
- Objectifs
 - Connaître les tâches d'un DBA
 - Connaître les concepts et points clés de l'architecture
 - Savoir effectuer quelques opérations de base

Pour en savoir plus...

- PostgreSQL Architecture et notions avancées (G. Lelarge)
- Mastering PostgreSQL 10 (H-J Schonig)
- docs.postgresql.fr
- www.oracle.com

Les métiers autour des bases de données

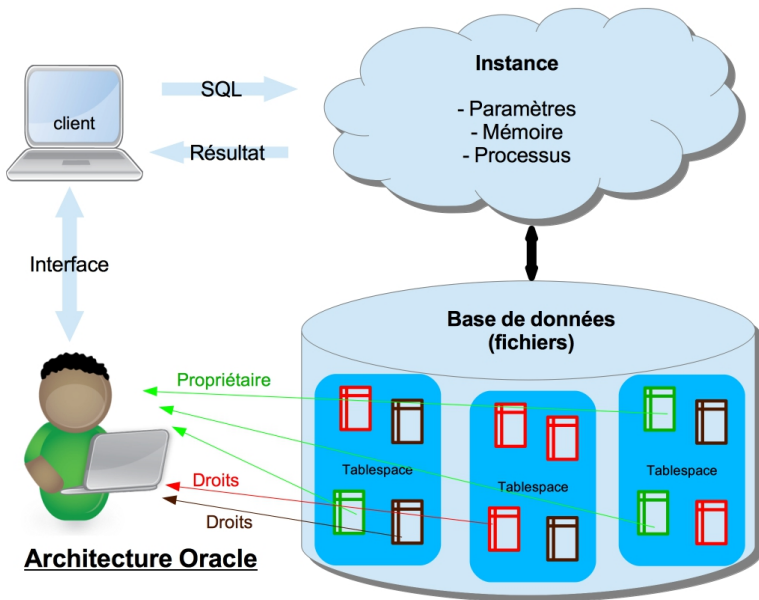
- Administrateur
- Responsable de la sécurité
- Administrateur réseaux
- Développeurs d'application
- Administrateurs d'application
- Utilisateurs : modifier les données, créer des rapports

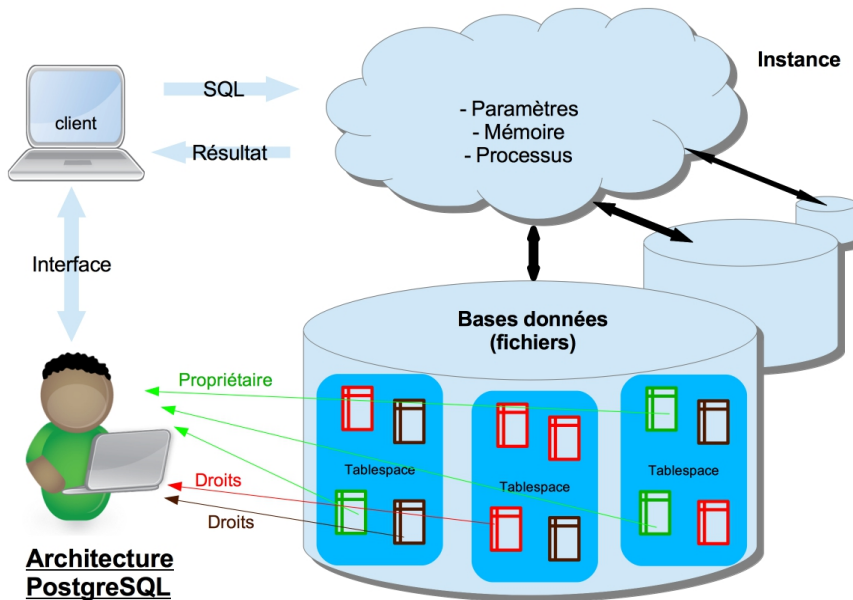
Note

Dans des environnements de petite taille, l'administrateur peut jouer quasiment tous les rôles

Rôles du DBA

- Installer le SGBD
 - un serveur, des applications clientes,
 - En fonction de l'OS et des paramètres systèmes
 - composants réseaux, modules
- Planifier et créer des bases de données
- Gérer l'espace et implanter les schémas des données
- Assurer la sécurité, l'intégrité et la pérennité des données
- Effectuer des réglages pour optimiser les performances
- Résoudre les problèmes...

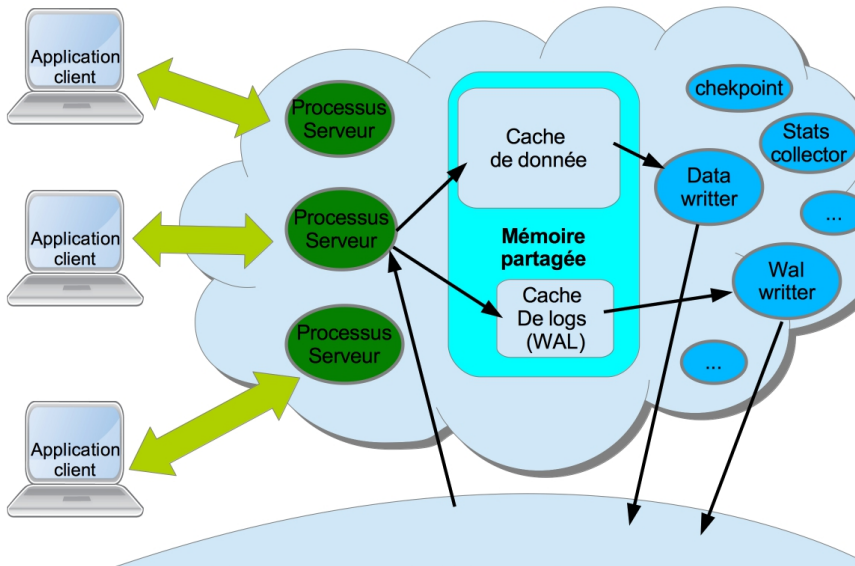




Architecture PostgreSQL (cont.)

- Les BD sont des espaces séparés
- Un utilisateur ne peut se connecter que sur une BD à la fois
- Les tablespaces et les rôles sont transversaux aux BD

Instance Oracle, ou server PostgreSQL



Enchaînement type (1)

- Instance démarrée sur le serveur
- Une application cliente établit une connexion et ouvre une session
- Le serveur détecte la requête de connexion et crée un processus serveur dédié
- L'utilisateur lance une requête SQL et un commit
- Le processus serveur analyse et exécute la requête (lecture des fichiers de données, écriture en cache)
 - Exploitation du cache pour éviter des E/S
 - Peuvent accéder aux fichiers de données en lecture
 - Transaction inscrite en cache de log
 - Modifications exécutées en cache de données

Enchaînement type (2)

- Les processus *walwriter* et *writer* déchargeront dans les fichiers
- Le résultat, ou une confirmation, est envoyé au processus client

Les transactions

- Groupement atomique de requêtes
- Etat visible à l'issu de la transaction
- Deux états de terminaison possible
 - COMMIT : validation
 - ROLLBACK : annulation (volontaire ou en cas d'erreur)
- Explicite (BEGIN ... END) ou implicite.
- Implicite (auto-commit)

Les transactions

■ Propriétés ACID

- Atomicité : pas d'état intermédiaire visible
- Cohérence : vérifie les contraintes **après** la fin
- Isolation : des transactions entre elles (différents niveaux)
- Durabilité : validation = enregistrement sur le disque.

Les tablespaces

- Permettent de gérer :
 - la localisation des données
 - la séparation de données (performances, organisation logique)
- Les objets sont créés :
 - Dans le tablespace spécifié à la création de l'objet
 - Sinon : dans le tablespace par défaut de l'utilisateur (Oracle)
 - Sinon : dans le tablespace par défaut de la BD
 - Sinon : dans le tablespace par défaut de l'installation
 - Tablespace "system" sous Oracle (fichier system.dbf)
 - Tablespace "pg_default" sous Postgre (répertoire **base**)

Les schémas

- Permettent une organisation logique des données
 - Selon des besoins applicatifs différents
 - Facilitent le contrôle d'accès
 - Sous Oracle, pas de distinction entre les SCHEMAS et les Utilisateurs
 - sous Postgre, les utilisateurs n'ont pas forcément de schéma.

Fichier de contrôle

- Le fichier de contrôle : chef d'orchestre
- Point de cohérence pour “ouvrir la base” au lancement de l'instance
- Numéro de version, points de synchronisation, taille des blocks, codage des entiers etc...
- La perte de ce fichier est à éviter à tout prix !
 - Oracle permet le “multiplexage” : maintenance à chaud de plusieurs fichiers jumeaux
 - Emplacement PostgreSQL : dans le tablespace *pg_global* (base/global/*pg_control*)

Organisation des données sous ORACLE



Tablespace = un ou plusieurs fichiers de données : organisation logique de donnée, point de vue utilisateur. Peuvent être stockés n'importe où, y compris sur un disque distant.

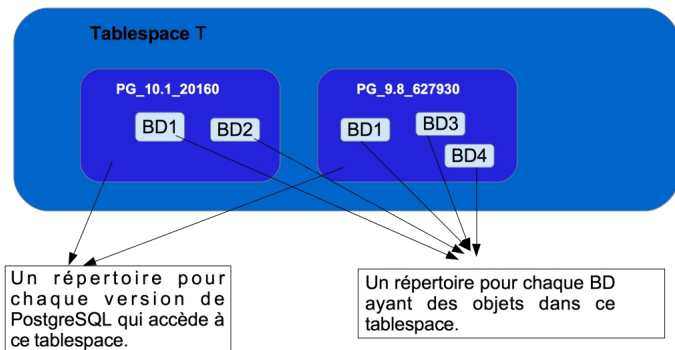
Tout objet (relation, trigger, contrainte, index...) **appartient à un seul tablespace**, et correspond à un **segment** (liste chaînée de blocs).



Bloc de données : élément d'E/S minimal.

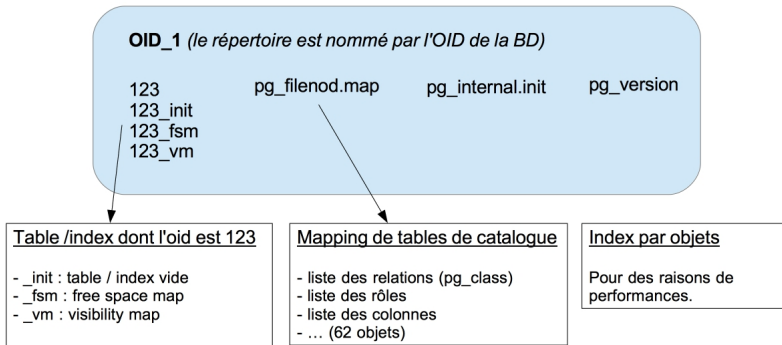
8Ko par défaut : paramétrable à la création de la base **uniquement**.

Les tablespaces sous PostgreSQL



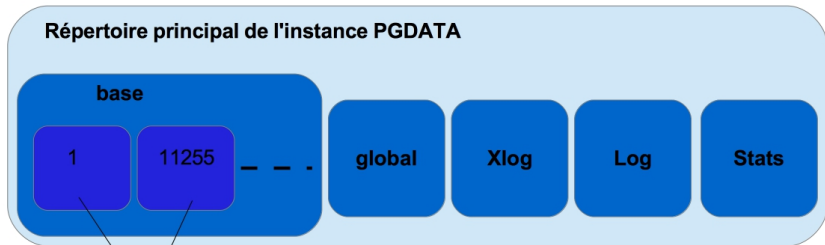
Conseil : les tablespaces doivent être créés en dehors de PGDATA.

Contenu des répertoires bases de données



```
SELECT oid, datname FROM pg_database
```

Organisation des données sous PostgreSQL



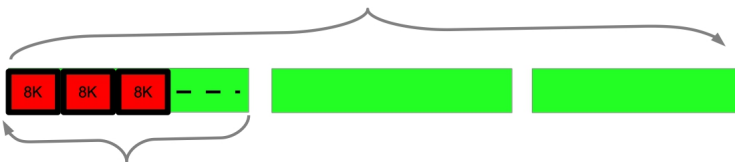
Chaque **base de données** est un ensemble de fichiers à l'intérieur du répertoire « **base** », dont le nom est son OID dans le système. « **base** » est le répertoire **tablespace** par défaut (pg_default).

Sous PostgreSQL, les tablespaces sont des répertoires. Tout objet peut être stocké dans un tablespace au choix (pour des raisons de place ou de performances).

Le répertoire « **global** » (tablespace « pg_global ») stocke les données communes à toute l'instance : la liste et description des bases de données, des rôles, des tablespaces.

Les fichiers de données

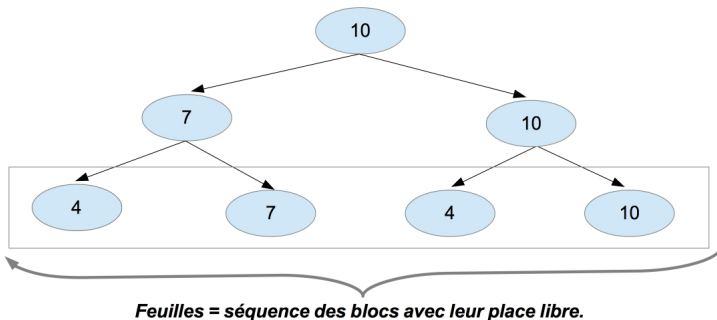
Les relations sont stockées par segments (fichiers) de 1 G.



Allocation par blocs de 8ko.

Taille des blocs et taille des segments configurables à l'installation de PostgreSQL
==> choix définitif !

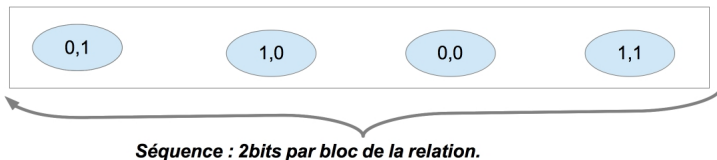
FSM : Free Space Map



Arbre binaire ; permet de trouver rapidement dans quels blocs insérer les nouveaux tuples. Unité : 1/256e d'un bloc (32o pour des blocks de 8ko).

VM : Visibility Map

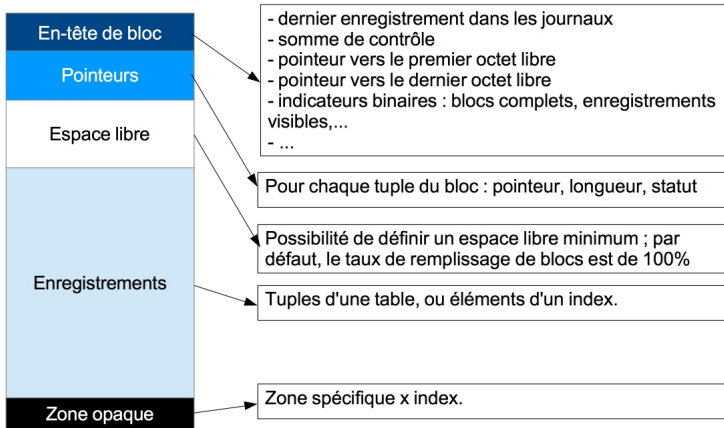
Un enregistrement modifié ou supprimé est noté « invisible »



Premier bit : Tous les enregistrement du bloc sont-ils visibles ?

Deuxième bit : Est-ce que tous les enregistrements sont gelés ?

Bloc de données



Gestion de l'espace libre sous PostgreSQL

- Les lignes supprimées ou obsolètes ne sont pas détruites
- commande SQL `VACUUM` permet de libérer l'espace. Ne verrouille pas la table.
- Option "FULL" : déplace des enregistrements pour optimiser l'espace. Verrouille la table.
- S'applique à toutes les tables, ou sur une table ciblée.
- Suivie souvent de la commande `ANALYSE` (statistiques)
- Tâche de fond automatisée : *autovacuumworker*

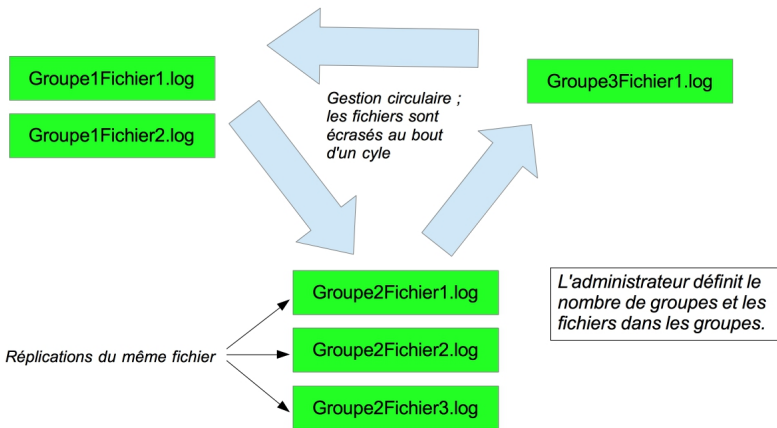
Les fichiers de log

- Principe Write-Ahead Logging : les **transactions** sont journalisées AVANT d'être appliquées
- Oracle
 - Fichiers logfiles (.log)
 - orchestré par le processus LogWriter
- PostgreSQL
 - Fichiers WAL dans le répertoire **xlog**
 - Orchestré par le processus WalWriter
- “Rejoués” pour restauration ou reprise après panne
- Durée de vie limitée, paramétrable
- Archivage = stockage permanent de tous les journaux

Les fichiers de log

- transactions écrites en cache par les processus serveur
- écrites dans les fichiers de log par les processus dédiés
- Espace de log paramétrable :
 - nbre et taille des groupes sous Oracle
 - *Min_wal_size* et *Max_wal_size* sous PostgreSQL

Gestion de la journalisation (logs) sous Oracle



Journalisation des transactions sous PostgreSQL

Ensemble de fichiers dans le répertoire **pg_xlog** – gestion par le processus *wal writer*

Journal de transactions : 4Go, sous la forme de 256 fichiers de 16Mo

000000010000000000000000E

000000010000000000000000F

- *Timeline*
- *Numéro du journal*
- *numéro du segment dans le journal*

Un nouveau journal est créé :

- en cas de changement de timeline (restauration arrière)
- lorsque le journal est plein

Pour déplacer les logs sur un autre disque (recommandé), la seule solution est de créer un lien symbolique pour le répertoire « pg_xlog ».

Les fichiers de log

- d'autres répertoires utilisés par PostgreSQL
- répertoire **clog**
 - stocke l'état des transactions
 - validée / annulée / en cours / sous-transaction
 - bitmap : 2 bits par transaction
- Répertoire *pg_commit_ts* : horodatage des transactions
- Répertoire *pg_subtrans_ts* : gestion des sous-transactions

Planifier la base

Phase de réflexion avant création, pour faire les bons choix.

- Réfléchir aux tables et indexes à venir, estimer leur taille
- Planifier la distribution de ses fichiers, l'espace libre dans les blocks
- Choisir l'encodage des caractères (peut-être surchargé par les clients)
- Déterminer la taille des blocs de données
- Déterminer la stratégie de sauvegarde et reprise après panne

Créer une base

- Oracle
 - Lancer une instance “inactive” à partir de paramètres
 - Commande CREATE DATABASE
- commande “initdb” pour PostgreSQL
 - Crée les répertoire, et deux BD de départ *template1* et *template0*
 - Les choix sont à faire à l’installation de PostgreSQL : taille des blocs, segments, etc...
 - CREATE DATABASE permet de créer de nouvelles BD, en s’appuyant sur un exemple
 - OU BIEN : *createdb*


```
CREATE DATABASE mynewdb
USER SYS IDENTIFIED BY pz6r58
USER SYSTEM IDENTIFIED BY y1tz5p
LOGFILE GROUP 1 ('/u01/oracle/oradata/mynewdb/redo01.log') SIZE 100M,
GROUP 2 ('/u01/oracle/oradata/mynewdb/redo02.log') SIZE 100M,
GROUP 3 ('/u01/oracle/oradata/mynewdb/redo03.log') SIZE 100M
MAXLOGFILES 5
MAXLOGMEMBERS 5
MAXLOGHISTORY 1
MAXDATAFILES 100
MAXINSTANCES 1
CHARACTER SET US7ASCII
NATIONAL CHARACTER SET AL16UTF16
DATAFILE '/u01/oracle/oradata/mynewdb/system01.dbf' SIZE 325M REUSE
EXTENT MANAGEMENT LOCAL
SYSAUX DATAFILE '/u01/oracle/oradata/mynewdb/sysaux01.dbf' SIZE 325M REUSE
DEFAULT TABLESPACE tbs_1
DEFAULT TEMPORARY TABLESPACE tempts1
TEMPFILE '/u01/oracle/oradata/mynewdb/temp01.dbf'
SIZE 20M REUSE
UNDO TABLESPACE undotbs
DATAFILE '/u01/oracle/oradata/mynewdb/undotbs01.dbf'
SIZE 200M REUSE AUTOEXTEND ON MAXSIZE UNLIMITED;
```

Démarrer une base de données

- ORACLE : Commande STARTUP
 - NOMOUNT : base fermée et non montée
 - MOUNT : base fermée et montée
 - FORCE : ouvre de force, en tuant une éventuelle instance démarrée
- PostgreSQL : `pg_ctl start`
 - Lancement du processus *postmaster*
 - Celui-ci lance un processus *startup*
 - Reprend la main si tout va bien
- Si besoin, les journaux sont rejoués (Recovering)

Fermer une base de données

- Oracle : commande SHUTDOWN
 - NORMAL : attend la déconnexion de tous les utilisateurs
 - IMMEDIATE : annule toutes les transactions non validées et tue les sessions en cours
 - TRANSACTIONAL : attend la fin des transactions puis tue les sessions
 - ABORT : Arrêt brutal, n'annule pas les transactions non validées
- PostgreSQL : `pg_ctl stop`
 - SMART : attend la déconnexion de tous les utilisateurs
 - FAST : annule toutes les transactions non validées et tue les sessions en cours
 - IMMEDIATE : Arrêt brutal, n'annule pas les transactions non validées

Introduction

- Il faut toujours avoir à l'esprit une politique de sécurité
- Assurée par le DBA, ou un administrateur dédié
- Principales tâches :
 - Gérer les utilisateurs
 - Affecter les ressources : tablespaces, quotas,...
 - Gérer les privilèges et les rôles
 - Surveiller l'usage de la base de données (Audit)
- Deux niveaux de sécurité "base de données"
 - Les comptes utilisateurs : login et mot de passe
 - Rôles, privilèges et profils : contrôle l'accès aux objets et aux commandes systèmes
- Ne pas oublier la sécurité du SE, et la sécurité "physique" des serveurs...

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement
- 4 Toujours accorder le minimum de privilèges aux utilisateurs

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement
- 4 Toujours accorder le minimum de privilèges aux utilisateurs
- 5 S'assurer de la sécurité du SE

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement
- 4 Toujours accorder le minimum de privilèges aux utilisateurs
- 5 S'assurer de la sécurité du SE
- 6 S'assurer de la sécurité du réseau (Ex. : SSL)

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement
- 4 Toujours accorder le minimum de privilèges aux utilisateurs
- 5 S'assurer de la sécurité du SE
- 6 S'assurer de la sécurité du réseau (Ex. : SSL)
- 7 Appliquer les correctifs de sécurité

Introduction

- 1 N'installer que ce qui est nécessaire
- 2 Sécuriser les compte par défaut après installation
- 3 Utiliser des mots de passe sécurisés, renouveler régulièrement
- 4 Toujours accorder le minimum de privilèges aux utilisateurs
- 5 S'assurer de la sécurité du SE
- 6 S'assurer de la sécurité du réseau (Ex. : SSL)
- 7 Appliquer les correctifs de sécurité
- 8 Signaler les failles

Au niveau du système

- 1 PostgreSQL ne peut pas être lancé par un administrateur système
- 2 Par défaut : super utilisateur “postgres”, propriétaire des fichiers
- 3 Les fichiers ne sont pas cryptés ; possible avec l’extension *pgcrypto*
- 4 Pas de somme de contrôle sur les fichiers données par défaut
- 5 Les communications, par défaut, sont en clair (SSL configurable)
- 6 Attention à l’injection d’SQL dans les applications

Rôles

- 1 Permettent de définir des types d'utilisateurs
- 2 Ce sont des ensembles de droits, avec login et mot de passe
- 3 Le rôle *postgres* a tout les droits
- 4 Tous les utilisateurs ont le rôle *public* : permet de désactiver des droits à tout le monde
- 5 Les rôles sont globaux ; non spécifiques à une BD

Rôles

- 1 Tous les rôles ont des droits par défaut (à retirer si besoin)
 - 1 Droit de connexion sur toutes les BD ;
 - 2 Droit de créer des objets sur tous les schémas *publics* des BD
 - 3 Droit de créer des objets temporaires
 - 4 Droit de créer des fonctions SQL et PL/pgSQL
 - 5 Droit d'utiliser les fonctions créées par d'autres dans le schéma *public*
- 2 Pas de droit de modification et d'accès aux objets des autres !
- 3 Pas le droit de créer une base, ou un rôle.

Rôles

- 1 Les droits sont accordés avec GRANT et retirés avec REVOKE
- 2 Portent sur des objets spécifiques, ou des ensembles d'objets
- 3 Un rôle peut être affecté à un autre rôle, comme un droit
- 4 Possibilité de définir des politiques de sécurité sur les tables
- 5 On peut supprimer un rôle s'il ne possède pas d'objets.

Droits sur les tuples

- 1 “Politiques de sécurité” en postgresSQL (seulement)
- 2 Possibilité de passer par des fonctions ou procédures

Différence Oracle / PostgreSQL

- 1 Sous Oracle, on affecte des *ROLE* aux *USER*.
- 2 PostgreSQL : un *ROLE* peut lui-même être un utilisateur. Pas de mot clé *USER*.
- 3 On peut donc créer des rôles “génériques” qu’on affecte à des rôles “utilisateurs simples”
- 4 Dans tous les cas : éviter d’attribuer des droits/privilèges directement à des utilisateurs, sans passer par des rôles.

Sauvegarde à froid

- Arrêter le serveur
- Sauvegarder la totalité des fichiers
 - Répertoire principal, et tous les autres
 - Repérer tous les tablespaces avec une requête sur *pg_tablespace*
- Redémarrer le serveur (sur un OS identique !)

Sauvegarde à chaud

- Export logique avec *pg_dump*
 - Une seule BD
 - Ne sauvegarde pas les objets globaux
 - en SQL, .tar, custom,
- Export logique *pg_dumpall*
 - Tout le cluster PostgreSQL
 - totale ou partielle
 - format SQL
- Sauvegarde continue à chaud
 - Idem sauvegarde à froid, en utilisant *pg_start_backup* et *pg_stop_backup*
 - nécessite que l'archivage soit activé, pour lever les incohérences.
- Effectuer des tests de restauration ! (voir doc pour procédure détaillée)

Réplication

- Cluster de réplication (2 noeuds minimum)
- Le noeud primaire accepte les modifications
- La charge de lecture peut être partagée
- Un noeud secondaire peut être promu en primaire
- Possibilité de réplication en cascade
- Réplication physique
 - Transmission et “re-jeu” des journaux, au fil de l'eau
 - Réplication de l'instance entière uniquement
 - Les serveurs ont la même architecture
- Réplication logique lève ces problèmes

- Réglage de l'instance, des paramètres, de la répartition des fichiers
- Réglage des requêtes et accès aux données

Concevoir et développer pour la performance

- Eviter absolument les conflits et limites de ressource
- Ne pas penser que l'investissement en matériel va assurer les performances
- Penser en terme de " passage à l'échelle "
 - Comportement linéaire dans la charge de travail
 - Spécificités internet
 - disponibilité 24/24
 - nombre d'accès imprévisible
 - souplesse des requêtes
 - Volatilité et exigence des utilisateurs (7s. d'attente au maximum)
 - Concevoir/développer vite et bien !
 - Causes de mauvaises performances
 - Mauvaise conception, ou mauvaise implémentation
 - Mauvais dimensionnement matériel
 - Limitations logicielles : application, DBMS ou SE

Concevoir et développer pour la performance (cont.)

- Savoir répondre aux questions suivantes
 - Combien d'utilisateurs à supporter ? très peu, peu à beaucoup, une infinité
 - Quelle mode d'interaction ? Navigateur web ou application cliente personnalisée
 - Où sont les utilisateurs ? (Temps de transfert réseaux)
 - Quelle charge d'accès, combien de données en lecture seule ?
 - Quel est le temps de réponse requis par les utilisateurs ?
 - Quelle disponibilité requise par les utilisateurs ?
 - Mises à jour en temps réel ?
 - Quel taille à prévoir pour les données ?
 - Quelles sont les contraintes budgétaires ?

Principes pour la conception

- Ne pas faire compliqué quand on peut faire simple
 - Eviter les schémas ou requêtes incompréhensibles (utiliser des vues si besoin)
 - Eviter les superpositions de couches logicielles
- Soigner la modélisation des données pour les parties principales
- Implémenter un schéma en 3NF au moins pour assurer la flexibilité
 - Optimiser avec vues matérialisées, clusters, colonnes calculées
 - Bien organiser les index
- Organiser des campagnes de tests crédibles facilitera le déploiement

- SQL = langage déclaratif
- Optimiseur explore plusieurs plans d'exécution
- Un coût est estimé pour chaque plan "exploré" en utilisant les statistiques sur les données
- Deux modes d'optimisation possibles
 - Coût de récupération de la première ligne (clusters)
 - ou de la récupération de toutes les lignes
- Oracle permet les *hints* (conseils) et stocke les résultats d'optimisation en cache.

Accès aux données

- Plusieurs façons d'accéder aux données
- *Seqscan* parcours séquentiel des blocs d'une table
 - Seul possible si aucun index
 - Le plus efficace pour petites tables
 - *FULLTABLESCAN* sous Oracle.
- *BitmapIndexScan*
 - Parcours de l'index, génération d'un bitmap, puis parcours de la table.
- *IndexOnlyScan*
 - Lorsque l'index contient toutes les informations
 - Utilise le fichier VM, mais pas la table

Index : quels colonnes ?

- Quelles colonnes faut-il indexer ?
 - Attributs utilisés fréquemment dans les clause WHERE (jointures ou sélections)
 - L'efficacité augmente avec la sélectivité de l'attribut
 - Automatique pour les clés primaires, unique
 - Effet sur les performances en cas de maj
- Inutile si la clé d'indexation est passée en paramètre d'une fonction
- On peut faire des index composés de plusieurs colonnes
 - Si utilisées ensemble avec une clause AND
 - Placer en premier les attributs les plus fréquemment utilisés
 - Sinon, placer en premier celui sur lequel est ordonnée la table

Les différents types de jointure

- Jointure imbriquée : double boucle
 - Lorsque peu de lignes doivent être jointes à droite, ou présence d'un index
 - $O(N \times M)$
- jointure par hachage : la table la plus petite est "hachée" en mémoire
 - Lorsque la table hachée tient en mémoire
 - Un seul parcours de chaque table
 - Ne supporte que l'égalité
- Jointure par tri fusion : tri puis fusion de chaque opérande
 - Lorsque les sources sont déjà triées, ou avec index B-arbre
 - La condition de jointure est une inégalité
- Jointure cartésienne : produit cartésien, pas de condition de jointure
- Toutes ces variantes existent en jointure externe.

Quelques “plus” d’Oracle

- Possibilité de créer des clusters de tables
- index de fonctions
- Optimisation des N premières réponses ($N=10,100,1000$)
- Possibilité d'utiliser *HINT*

Statistiques et Explain

- les statistiques sont récoltées régulièrement par *autovacuum*
- A lancer à la main en cas de batch
- Commande *EXPLAIN* pour visualiser le plan d'exécution et les coûts estimés
- option *ANALYSE* pour exécuter réellement la requête et récupérer les mesures.
- Outils graphiques avec *pgAdmin*

Conseils

- Bien planifier ses index
- Jointures inutiles (SQL généré dans l'application)
- Attention aux connexions multiples (application)
- Privilégier les clauses AND
- Privilégier UNION ALL sur UNION
- Pas de DISTINCT inutile
- Utiliser JOIN (norme SQL) pour éviter les produits cartésiens
- Bonne utilisation des connecteurs EXISTS, IN.

Étapes pour la résolution des problèmes

- 1 Vérifications préliminaires (avant les problèmes)
 - 1 Récolter les impressions de base, les projets des utilisateurs
 - 2 Récolter le maximum de statistiques (SE, DB, applications) lorsque les performances sont bonnes et lorsqu'elles sont mauvaises
 - 3 Vérifier régulièrement les SE des utilisateurs (matériel, ressources...)
- 2 Comparer les symptômes avec les "10 erreurs fréquemment commises"
- 3 Réaliser une modélisation conceptuelle du système lors de l'apparition des symptômes
- 4 Lister toutes les solutions et les appliquer une à une jusqu'à l'obtention du résultat, ou l'identification des contraintes extérieures conduisant à l'échec.

Traitement des urgences...

- Bien souvent, un problème doit-être traité dans l'urgence avant une résolution rigoureuse
- Les étapes sont alors "raccourcies" :
 - 1 Faire l'inventaire des problèmes, des symptômes, des changements récents
 - 2 Vérifier l'état du matériel : CPU, disques, mémoire, réseau de chaque tier
 - 3 Déterminer si le problème est au niveau du CPU ou de l'attente d'évènement. Utiliser les vues dynamiques sur les performances du catalogue.
 - 4 Appliquer des mesures d'urgence pour stabiliser le systèmes : suspendre une application, réduire la charge, tuer un processus...
 - 5 vérifier la stabilité du système, récolter des statistiques, et suivre la procédure complète de résolution