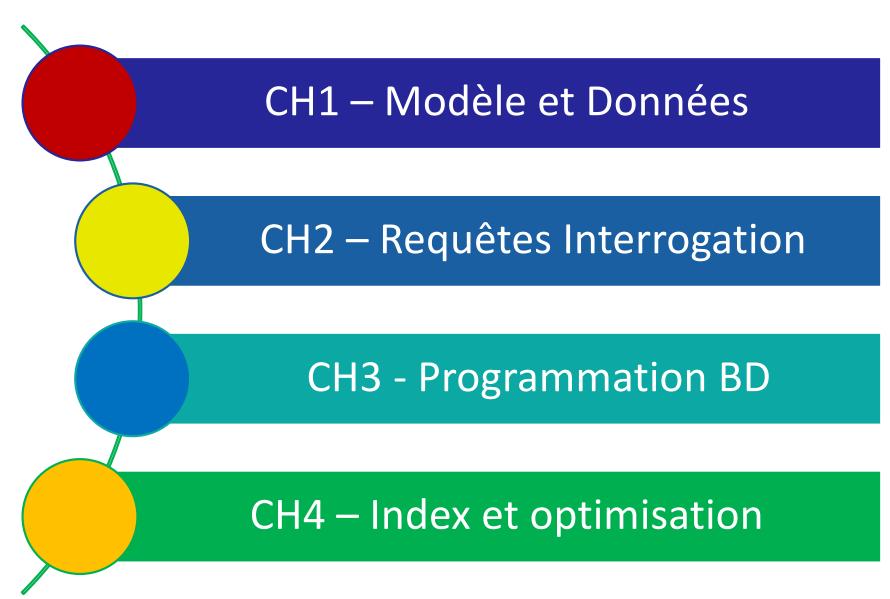


#### Optimisation et Bases de données



#### CH1- Modèle et Données Objectifs

- Consolider et approfondir ses connaissances sur les concepts du modèle relationnel
- Maitriser et optimiser l'implémentation d'un schéma de données
- Maitriser le langage DML pour les mises à jour
- Savoir créer et manipuler des vues
- S'initier à la gestion des privilèges et des transactions

#### CH1- Modèle et Données Déroulement du cours

- Ce chapitre contient de nombreux rappels qui ne seront pas présentés intégralement pendant les séances.
- Pour chaque section:
  - 1. Des questions et des exercices pour tester ses connaissances
  - 2. Retour sur les définitions et explications si nécessaire



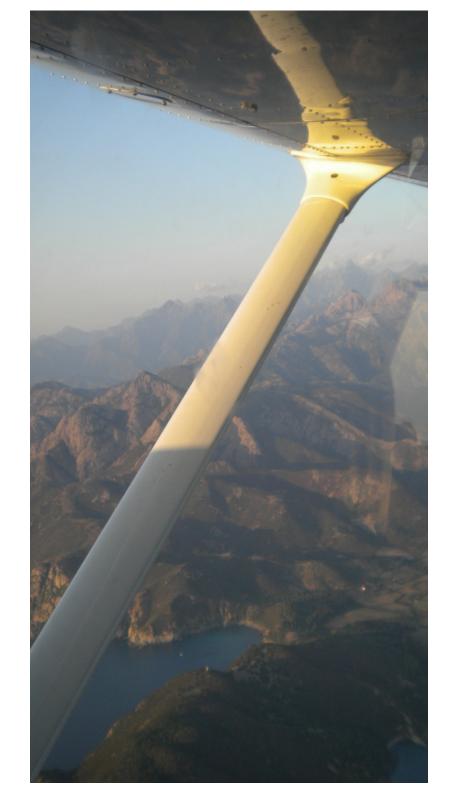
#### CH1 - Modèle et Données

- 1. Modèle relationnel et intégrité
- 2. Gestion des privilèges
- 3. Langage SQL DDL



5. Gestion des transactions







## Le modèle relationnel

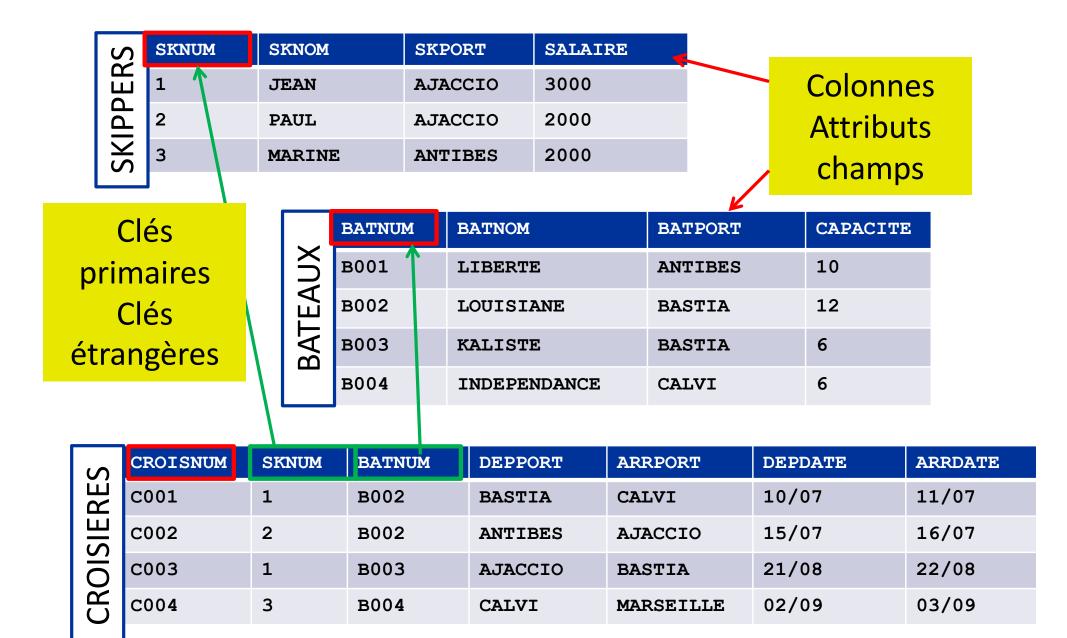
Pourquoi une relation n'est pas une simple table?

Quels sont les concepts à connaitre?

A quoi faut-il faire attention?



#### BD relationnelle: Ensemble de tables?





## Question N°1 Domaine sémantique



Selon le modèle relationnel, les attributs (colonnes) d'une table devraient être définis sur un domaine dit « sémantique ».

• Qu'est-ce qu'un domaine sémantique par rapport à la notion de type syntaxique?

#### Une Relation = Une table?

Schéma (ou structure) de la table

<b>Domaine</b> s  Types  syntaxiques	<b>bateau</b> Chaîne de 5	Nom de bateau  Chaîne de 20  caractères	Nom de port  Chaîne de 20 caractères	Nombre de Passagers Nombre	
Colonnes (Attributs)	D 2 MATTA	BATNOM	PORT	Entier  CAPACITE	
	B002	LOUISIANE	BASTIA	12	
	B003	INDEPENDANCE	BASTIA	6	
	B004	INDEPENDANCE	CALVI	6	

#### Une Relation = un ensemble

- DOMAINE : ensemble de valeurs caractérisé
   par un nom
   Domaine sémantique ≠ type syntaxique
  - CAPACITE= nombre entier représentant un nombre de passagers
  - PORT= {AJACCIO, MARSEILLE, BASTIA, ANTIBES, CALVI, AJACCIO, BASTIA }
- RELATION : sous-ensemble du produit cartésien de n domaines (R ⊆ D1 x D2 x .....Dn)
  - BATEAUX ⊆ BATNUM x BATNOM x PORT x CAPACITE

n= degré de la relation

### Une Relation = un ensemble de tuples Conséquences?

Les tuples d'une relation ne sont pas ordonnés les uns par rapport aux autres.

Tuple= terme anglais désignant un n-uplet

Absence de répétition: les tuples d'une relation sont deux à deux distincts.

La plupart des SGBD ne l'assurent pas!

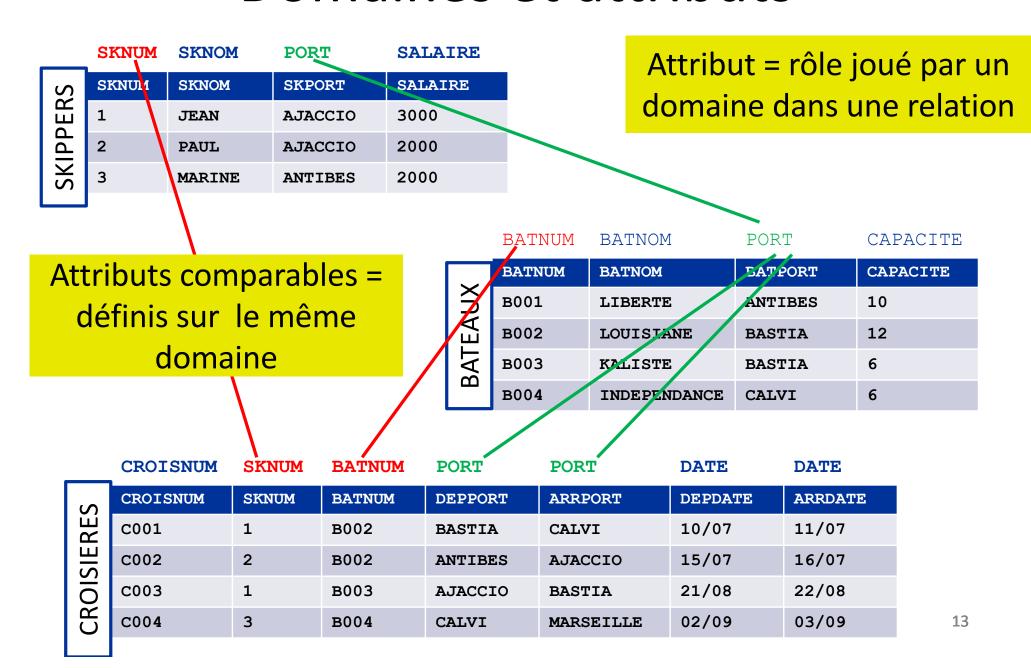
#### Une vision logique: une Relation = un prédicat

- Un schéma de RELATION est un prédicat à n variables écrit sous forme concise
  - BATEAUX(BATNUM, BATNOM, PORT, CAPACITE)

- Un TUPLE est une proposition écrite sous forme concise
  - BATEAUX (B001, LIBERTE, ANTIBES, 10)

Conséquences? Langages relationnels

#### Domaines et attributs





#### Question N°2 Clés primaires



- 1) Qu'est-ce qu'une clé primaire?
- 2) Quel est l'intérêt de définir une clé primaire dans une table?
- 3) L'existence de clés primaires a-t-elle une influence sur la définition et l'exécution:
  - des requêtes de mise à jour de la base de données (insertion, modification de tuples)?
  - des requêtes d'interrogation?

#### Notion de clé primaire

 Un DOMAINE PRIMAIRE est un domaine de définition d'un attribut clé primaire mono-attribut.

BATNUM	BATNOM	PORT	CAPACITE	
BATNUM	BATNOM	BATPORT	CAPACITE	
B001	LIBERTE	ANTIBES	10	
В002	LOUISIANE	BASTIA	12	
в003	KALISTE	BASTIA	6	
B004	INDEPENDANCE	CALVI	6	
	BATNUM B001 B002 B003	BATNUM BO01 LIBERTE B002 LOUISIANE B003 KALISTE	BATNUMBATNOMBATPORTB001LIBERTEANTIBESB002LOUISIANEBASTIAB003KALISTEBASTIA	

 Une CLE PRIMAIRE est un attribut ou groupe d'attributs dont les valeurs permettent de distinguer les tuples les uns des autres

Valeurs uniques et non nulles: Rôle d'identifiant

#### Clés primaires multi-attributs

Clé Primaire composée de 2 attributs

	CROISNUM	PASNOM	COUT	COUT
	CROISNUM	PASNOM	PRIX	REMISE
	C001	DUPONT	200	20
	C001	MAC CARTY	150	50
S	C001	MAC DOUGLAS	150	10
PASSAGERS	C002	LAUREL	300	60
AG	C002	HARDY	300	60
155	C003	DURAND	250	60
<b>b</b> /	C003	DUBOIS	250	60
	C004	DUPONT	300	60
	C004	LAUREL	300	80
	C004	HARDY	300	60



### Question N°3 (1) Clés étrangères



- 1) Qu'est-ce qu'une clé étrangère?
- 2) Quel est l'interet de définir une clé étrangère dans une table?
- 3) Qu'est-ce que la notion d'intégrité référentielle?
- 4) A quel moment l'intégrité référentielle est-elle vérifiée?



### Question N°3 (2) Clés étrangères



- 5) L'existence de clés étrangères a-t-elle une influence sur la définition et l'exécution:
  - Des requêtes de mise à jour de la base de données (insertion, modification de tuples)?
  - Des requêtes d'interrogation?
- 6) La présence de clés étrangères induit des contraintes sur l'ordre d'insertion des tuples dans les tables d'une base de données relationnelle. Quel est cet ordre?



#### Question N°3 (3) Clés étrangères



7) Il peut parfois être utile de désactiver temporairement la vérification de l'intégrité référentielle. Dans quels cas?

#### Clés étrangères

• Une CLE ETRANGERE est un attribut (ou groupe d'attribut) qui n'est pas clé primaire mais qui est associé à un attribut (ou groupe d'attributs) clé primaire dans une autre relation.

	CROISNUM	SKNUM	BATNUM	PORT	PORT	DATE	DATE
S	CROISNUM	SKNUM	BATNUM	DEPPORT	ARRPORT	DEPDATE	ARRDATE
ERE	C001	1	B002	BASTIA	CALVI	10/07	11/07
SIE	C002	2	В002	ANTIBES	AJACCIO	15/07	16/07
8	C003	1	в003	AJACCIO	BASTIA	21/08	22/08
5	C004	3	B004	CALVI	MARSEILLE	02/09	03/09

#### Clés étrangères

 Un attribut peut être clé étrangère et faire partie d'une clé primaire multi-attribut.

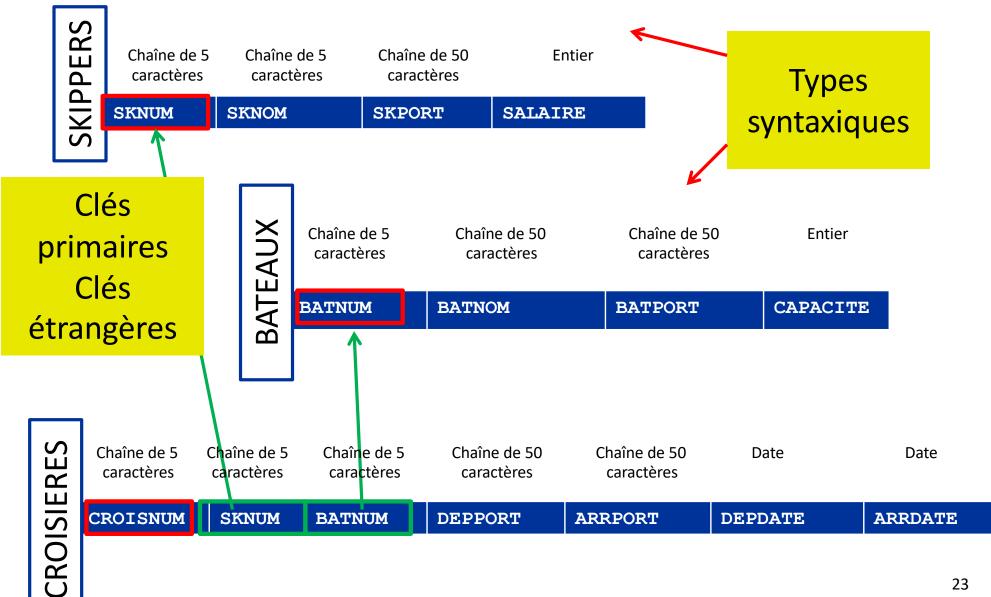
 Une relation est dite statique si elle ne possède aucune clé étrangère.

 Elle est dite dynamique si elle possède des clés étrangères.



#### Qu'est-ce qu'un schéma relationnel?

#### Exemple de schéma relationnel



#### Contraintes d'intégrité

Vérifiées par le SGBD lors des opérations de mises à jour

- Intégrité de domaine
  - Les valeurs d'attributs doivent être conformes à la définition syntaxique (type) et (sémantique) du domaine associé.

- Intégrité d'entité
  - Les valeurs des attributs clés primaires doivent être UNIQUES et NON NULLES

#### Intégrité référentielle

 Les valeurs des attributs clés étrangères doivent être incluses dans les valeurs des clés primaires associées

RS	SKNUM		SKNOM	SKPORT	SALAIRE
ER	1		JEAN	AJACCIO	3000
РР	2		PAUL	AJACCIO	2000
SKIP	3		MARINE	ANTIBES	2000
,					

S	CROISNUM	SKN	UM	BATNUM	DEPPORT	ARRPORT	DEPDATE	ARRDATE
RE	C001	1		в002	BASTIA	CALVI	10/07	11/07
SIE	C002	2	)	в002	ANTIBES	AJACCIO	15/07	16/07
	C003	1		в003	AJACCIO	BASTIA	21/08	22/08
CR	C004	3		B004	CALVI	MARSEILLE	02/09	03/09

#### Missions d'un SGBD relationnel

- Un SGBD Relationnel doit fournir des outils pour:
  - Spécifier le type syntaxique des attributs
  - Définir les clés primaires
  - Définir les clés étrangères

Data Definition Language

 Il doit assurer le maintien de l'intégrité de la base de données lors des opérations de mise à jour.

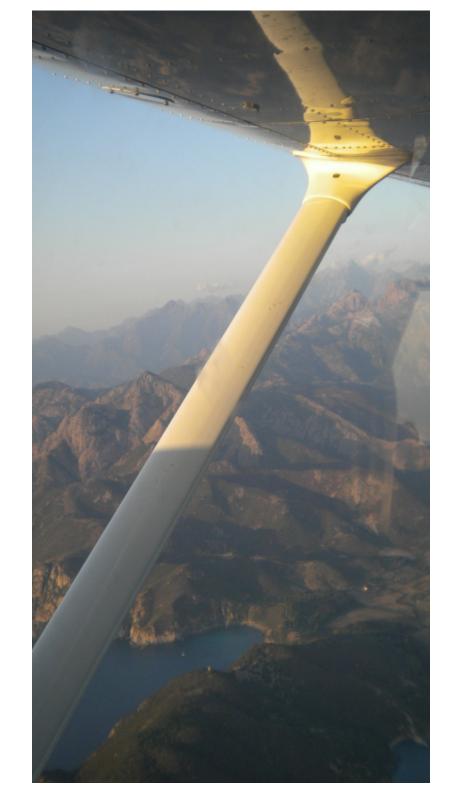
Insertions, Modifications, Suppressions

#### Conseils

 Les attributs comparables doivent être définis sur le même type syntaxique.

Attention à la taille des textes!

- Clés primaires « artificielles »
  - Obligatoire si aucune clé candidate
  - En général préférable à une clé « métier »
    - Plus concise et aucune modification envisageable
    - Garder aussi la clé métier avec une contrainte UNIQUE
  - Limiter si possible les clés primaires multi-attributs
- Ne pas oublier les clés étrangères
  - L'ossature fondamentale de la BD



# Définition et Mise à jour des données en SQL

Rappels des commandes SQL Spécificités Oracle



#### Langage SQL

- Langage de requête standard des SGDB relationnels
- Commercialisé par ORACLE en 1979
- Très facile sur les interrogations basiques
  - Sélection/projection
  - Jointures simples
- Des aspects plus complexes
  - Requêtes imbriquées

#### Le langage SQL





Administrateur

Commandes de Définition des

structures de données

(Tables, Index, Vues)

- **■**CREATE création
- ALTER modification
- ■DROP suppression









Commandes de Manipulation

des données



#### INTERROGATION

SELECT recherche



Commandes de Gestion du contrôle des données

Droits d'accès, reprise sur panne



- INSERT insertion
- ■UPDATE modification
- ■DELETE suppression



Administrateur

## Installation postGreSQL et pgAdmin

- Installez un serveur postGreSQL sur votre machine
  - Téléchargez l'image PostgreSQL depuis
     Docker Hub (version actuelle 17.6)
  - Créer un conteneur docker pour votre serveur

Récupérez le fichier Installation postgreSQL.pdf sur l'ENT

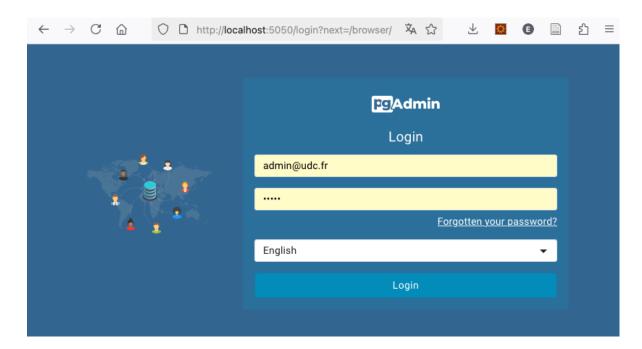
- Installez l'interface graphique pgadmin pour interagir avec le serveur
  - Téléchargez l'image PostgreSQL depuis
     Docker Hub (version pgadmin 4 version 9.8)
  - Créer un conteneur docker associé

Attention au mot de passe de l'utilisateur admin que vous créerez à l'installation!

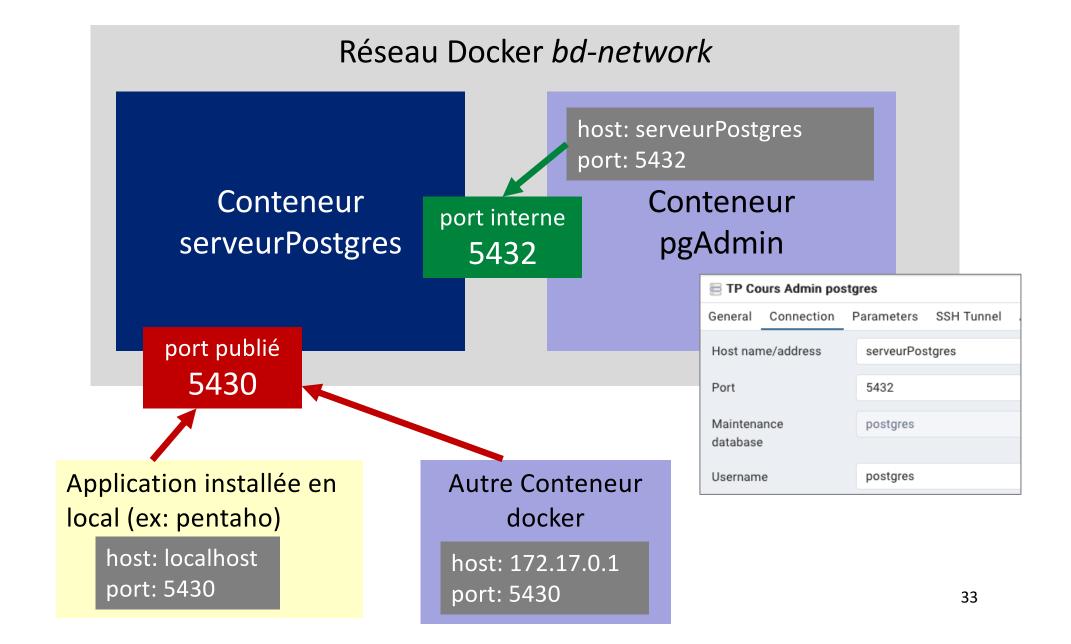
Notez le bien

#### Installation et lancement pgadmin

- Télécharger les images docker
- Créer un réseau docker db\_network
- Lancer le conteneur PostgreSQL (5432→ 5430)
- Lancer le conteneur pgAdmin (80  $\rightarrow$  5050)
- Accédez à l'interface pgadmin dans votre navigateur
  - http://localhost:5050/



#### Organisation des conteneurs dockers



## Comment accéder à PostgreSQL en conteneur Docker

Contexte	Linux natif	Windows / macOS (Docker Desktop)	Notes
Depuis un autre conteneur attaché au même réseau Docker user-defined (ex: postgres-network)	serveurPostgres:5432	serveurPostgres:5432	Utiliser le <b>nom du conteneur</b> (: port interne) si Postgres et pgAdmin partagent un réseau user-defined (recommandé).
Depuis l'hôte (outil installé en local, ex. Pentaho)	localhost:5430	localhost:5430	Utiliser le port <b>publié</b> (-p 5430:5432) → même commande sur tous les OS.
Depuis un autre conteneur via l'hôte (port externe publié : 5430)	172.17.0.1:5430	host.docker.internal:5430	Gateway Docker: sur Linux c'est 172.17.0.1, sur Win/Mac il faut utiliser host.docker.internal.

Vérifier l'adresse de la passerelle à utiliser avec la commande docker network inspect *postgres-network(nom du reseau docker)*Gateway ← l'adresse de passerelle à utiliser (ex. 172.21.0.1).

## Instance PostgreSQL (dans un conteneur docker)

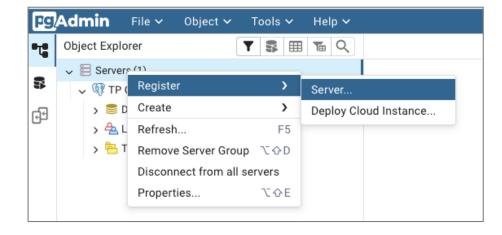
- Processus postgres qui tourne sur une machine (ou ici dans un conteneur docker)
- Défini par une adresse (host) + port
- Peut contenir plusieurs bases de données

```
# Accés depuis un
conteneur dans le même
reseau docker
host name : serveurPosgres
port : 5432  # Accès via l'hote
host name : 172.17.0.1
port : 5430
```

#### Créer une Connexion (PgAdmin)

- Un « serveur » dans pgAdmin =
  - une connexion enregistrée vers une instance
- Paramètres : host, port, utilisateur, mot de passe
- Une même instance peut être représentée par plusieurs connexions (utilisateurs/droits

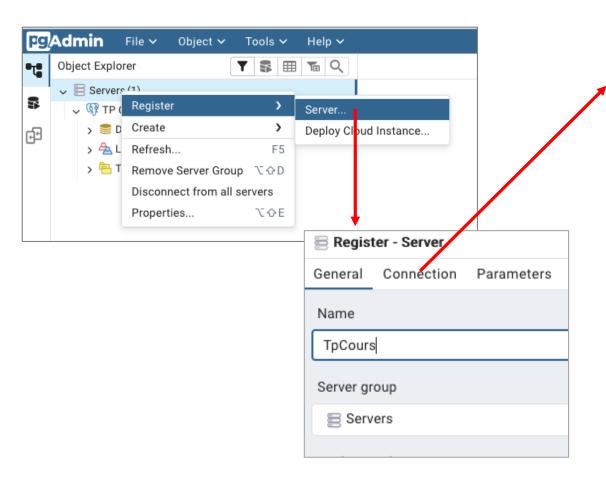
différents)

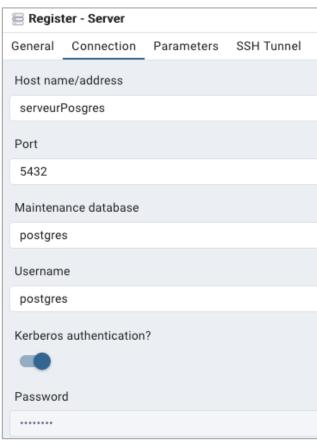




## Créez une connexion au serveur

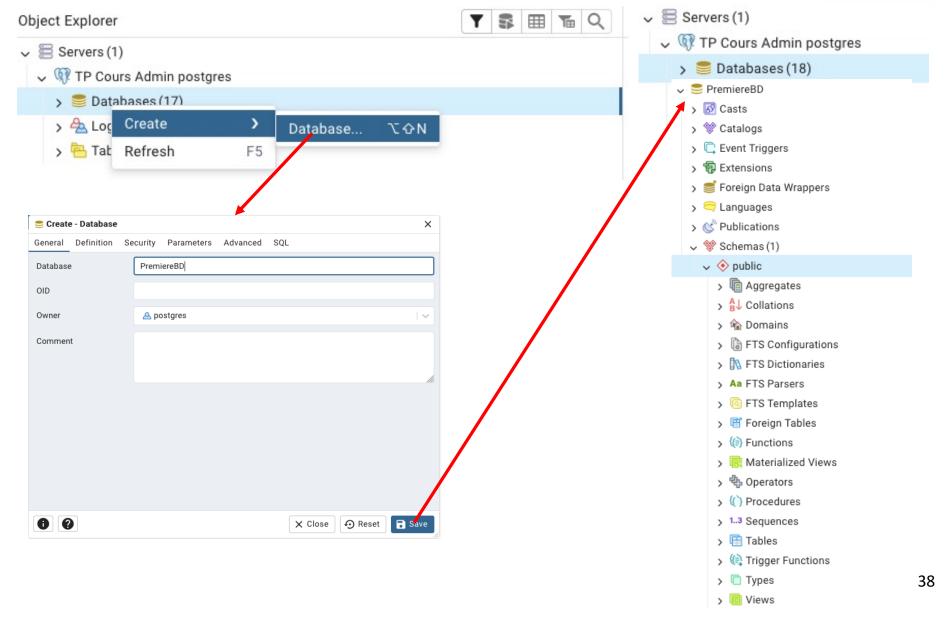
 Créez une nouvelle connexion BD nommée TPCOURS en vous connectant avec l'utilisateur postgres (utilisateur par défaut de PostgreSQL).







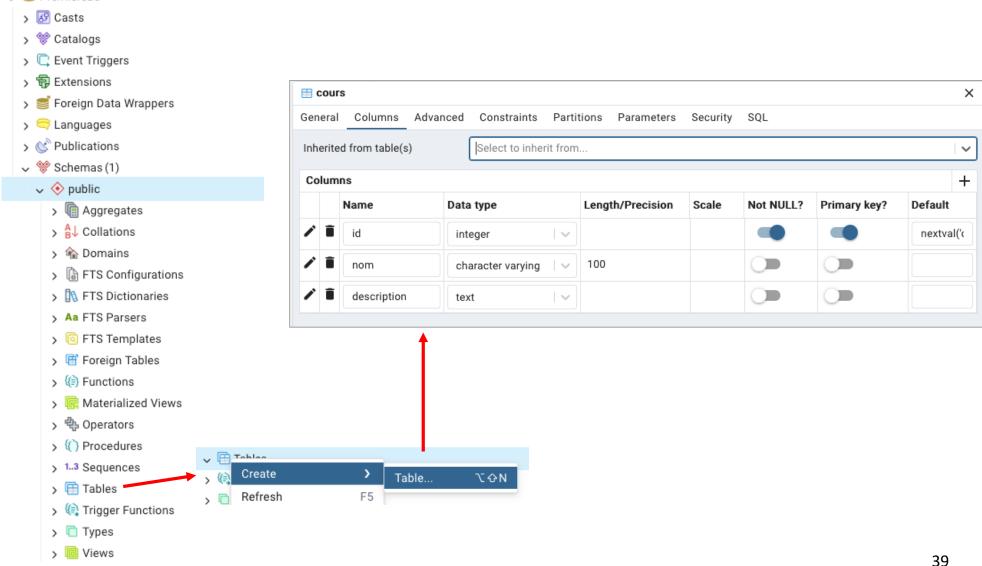




## Créez une table (avec l'interface graphique

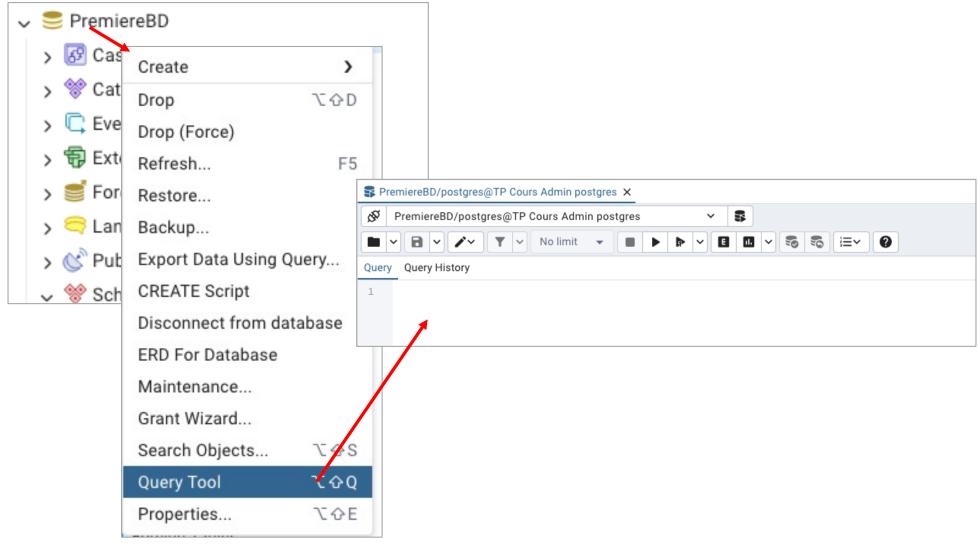
PremiereBD





## Accès à la fenêtre SQL

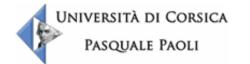






# Gestion des utilisateurs et privilèges

SQL Data Control Language



## Qu'est ce que le DCL?

- Le Data Control Language (Langage de contrôle des données) est destiné au DBA.
- Il s'agit d'un sous-ensemble de SQL dédié à la gestion des utilisateurs et des droits de manipulation des objets de la base de données.



On parle de gestion des privilèges

## Gestion des utilisateurs (version ORACLE – MySQL)

- Création
  - CREATE USER nom1 IDENTIFIED BY motPasse;
- Changement de nom
  - RENAME USER nom1 TO nom2;
- Suppression
  - DROP USER nom1;



- Modification mot de passe
  - SET PASSWORD FOR nom1= PASSWORD('motPasse');

## Gestion des utilisateurs (version Postgres)

- Création
  - CREATE USER nom1 WITH PASSWORD motPasse;
- Changement de nom
  - ALTER USER nom1 RENAME TO nom2;
- Suppression
  - DROP USER nom1;
- Modification mot de passe
  - ALTER USER nom1 WITH PASSWORD 'motPasse';



## Gestion des privilèges

- Permettent de contrôler l'accès à la base de données
- Privilèges octroyés à un utilisateur sur un ou plusieurs objets de la base
- Gestion réalisée par un administrateur ou un utilisateur disposant des droits requis
- Types de privilèges:
  - création, MAJ, suppression

## Donner/Supprimer des privilèges

GRANT privilege1, privilege2,

[ON objet1, objet2, ....]

ou ROLES

TO user1, user2, ...

[WITH GRANT OPTION],

option de délégation (le droit de transmettre à son tour)

REVOKE privilege1, privilege2, ...

[ON objet1, objet2, ....]

TO user1, user2, ...

ALL PRIVILEGES

Pour donner/supprimer
tous les privileges

## Exemples de Privilèges

**Objets** 

Privilèges	Table	Vue	Séquence
ALTER			×
DELETE	×	×	
INDEX	×		
INSERT	×	×	
SELECT	×	×	×
UPDATE	×	×	

## Gestion des privilèges/rôles : exemples

- ALTER USER patron WITH SUPERUSER;
  - confère les privilèges d'administrateur (rôle prédéfini SUPERUSER) à l'utilisateur patron
- CREATE ROLE chef;
  - crée le rôle chef
- GRANT INSERT ON TABLE skippers TO chef;
  - confère un privilège au rôle chef
- GRANT chef TO Pierre, Jean;
  - confère les privilèges attribués au rôle chef aux utilisateurs Pierre et jean

### Gestion des Privilèges : exemples

- GRANT INSERT, UPDATE (SKPORT) ON TABLE SKIPPERS TO JEAN, PIERRE;
  - confère les droits d'insertion et de maj de la colonne skport de la table Skippers aux utilisateurs Jean et Pierre
- GRANT DELETE, UPDATE, INSERT ON TABLE SKIPPERS TO MICHEL WITH GRANT OPTION;
- REVOKE UPDATE (SKPORT) ON TABLE SKIPPERS FROM JEAN;

## Gestion des privilèges: Rôles

 Les rôles sont définis pour regrouper un ensemble de privilèges et faciliter leur gestion

- Un rôle peut être attribué à un utilisateur
  - Création d'un rôle exemple ayant l'autorisation de créer des bases de données et des roles
  - CREATE ROLE exemple WITH CREATEDB CREATEROLE;

## Gestion des privilèges: Rôles

- Quelques rôles prédéfinis
  - SUPERUSER: Tous les privilèges (équivalent au rôle DBA dans Oracle)
  - CONNECT: Connexion à la base
    - GRANT CONNECT ON DATABASE nom\_de\_la\_base TO utilisateur;
    - accorde à utilisateur le privilège de se connecter à la base de données nom\_de\_la\_base.

### Exercice 1.1: Utilisateurs et droits

- Dans votre BD PremièreBD
- Ajoutez un nouvel utilisateur utilcours (mot de passe utilcours) ayant uniquement le droit d'insérer des données dans une table cours.
- Deconnectez vous du serveur et créez une nouvelle connection TestRoleUtilCours en utilisant l'utilisateur utilcours (et non postgres).

## Exercice 1.2: Utilisateurs et droits

Depuis cette nouvelle connexion TestRoleUtilCours

- Essayez d'exécuter les commandes suivantes:
  - Insérer une ligne dans la table Cours avec une commande Insert

```
INSERT INTO cours (id,nom, description)

VALUES (1,'Introduction à PostgreSQL', 'Un cours pour débutants sur PostgreSQL');
```

Créer une table TestTable :

```
CREATE TABLE TestTable (
id SERIAL PRIMARY KEY,
nom VARCHAR(50)
```

Est-ce possible?

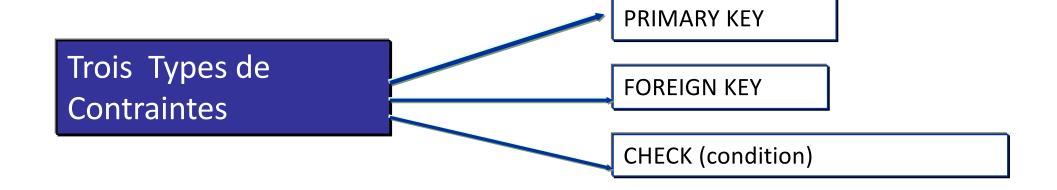
### SQL

## Requêtes de définition des structures de données

- CREATE création
- ALTER modification
- DROP suppression
- Objets SEQUENCE (Oracle)

DDL
Data Definition
Language

## Requêtes de création de table



## Principaux types de données Oracle

optimisation mémoire mais MAJ plus lourdes

Туре	description
VARCHAR2(taille)	Chaînes de caractères de longueur variable
CHAR(taille)	Chaînes de caractères de longueur fixe
NUMBER(nbChiffres,nbDecim)	Numériques de longueur variable
DATE	dates et heures

nbChiffres= nombre total de chiffres nbDecim=nombre de chiffres après la virgule

## Principaux types de données postgres

Туре	description		
VARCHAR(taille) ou TEXT	Chaînes de caractères de longueur variable		
CHAR(taille)	Chaînes de caractères de longueur fixe		
NUMERIC(nbChiffres,nbDecim)	Numériques de longueur variable		
INTEGER ou int	Nombres entiers (32 bits)		
SMALLINT	Nombres entiers (16 bits)		
BIGINT	Nombres entiers (64 bits)		
DATE	Dates (sans heure)		
TIMESTAMP	Dates et heures	nbChiffres	



optimisation mémoire mais MAJ plus lourdes

nbChiffres= nombre total de chiffres nbDecim=nombre de chiffres après la virgule

## Types de données (Autres SGBD)

Type de données	Access	SQLServer	Oracle	MySQL	PostgreSQL
boolean	Yes/No	Bit	Byte	-	Boolean
integer	Number (integer)	Int	Number	Int Integer	Int Integer
float	Number (single)	Float Real	Number	Float	Numeric
currency	Currency	Money	-	-	Money
string (fixed)	-	Char	Char	Char	Char
string (variable)	Text (<256) Memo (65k+)	Varchar	Varchar2	Varchar	Varchar
binary object	OLE Object Memo	Binary (fixed up to 8K) Varbinary (<8K) Image (<2GB)	Long Raw		

### Bonnes pratiques sur le choix des types

 Toujours choisir le type le plus spécifique -> intégrité, performance (important pour indexation), clarté

#### **Types Numériques**

#### •integer / bigint :

- → adaptés à des entiers, rapides en stockage et en calcul
- → bigint évite les dépassements pour de très gros volumes
- •numeric pour valeurs monétaires :
- → garantit une précision exacte (pas d'erreur d'arrondi comme avec float)
- → essentiel pour des montants financiers ou mesures sensibles

#### •float:

→ utile pour des calculs scientifiques approximatifs, mais pas pour des montants précis

#### Chaînes de caractères

#### text vs varchar(n):

- → PostgreSQL gère text et varchar de la même manière côté performance
- → varchar(n) n'ajoute que la contrainte de longueur

#### char(n):

- → remplit avec des espaces
- → coûteux et source d'erreurs de comparaison.

#### **Booléens et énumérations**

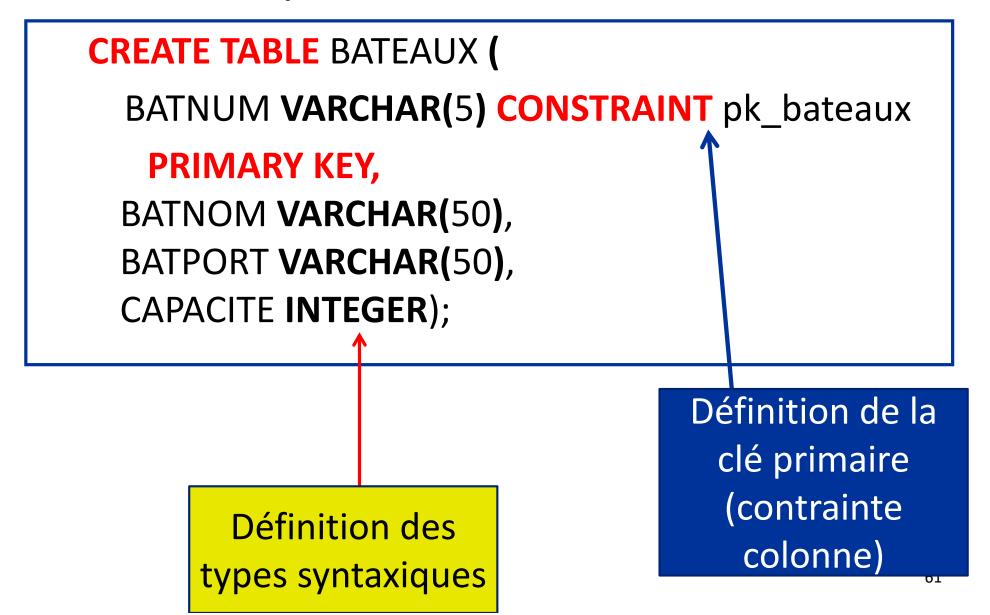
#### boolean:

→ plus lisible et léger qu'un int (0/1)

#### enum:

- → pratique pour un petit ensemble stable
- → plus compact et plus rapide qu'une FK dans ce cas

## Requêtes de création de table clé primaire mono-attribut



## Requêtes de création de table clé primaire multi-attribut

```
CREATE TABLE PASSAGERS (
   CROISNUM VARCHAR(5),
    NOMPASSAGER VARCHAR(50),
    PRIX NUMERIC(6),
    REMISE NUMERIC(6),
CONSTRAINT pk passagers
   PRIMARY KEY( CROISNUM, NOMPASSAGER) );
```

Définition d'une contrainte table (obligatoire pour les multi-attributs)

## Requêtes de création de table Contrainte de vérification

```
CREATE TABLE SKIPPERS
 SKNUM VARCHAR(5) CONSTRAINT pk skippers
   PRIMARY KEY
 SKNOM VARCHAR(50) NOT NULL,
 SKPORT VARCHAR(50),
 SALAIRE NUMERIC(6),
CONSTRAINT ck_skippers_salaire CHECK(salaire >=
 1200));
```

Définition d'une contrainte de vérification des valeurs

## Requêtes de création de table Définition des clés étrangères

```
CREATE TABLE CROISIERES (
  CROISNUM VARCHAR(5) CONSTRAINT pk_croisieres
  PRIMARY KEY,
                                  Définition d'une clé
  DEPPORT VARCHAR(50),
                                étrangère (contrainte de
  ARRPORT VARCHAR(50),
                                        colonne)
  DEPDATE DATE,
  ARRDATE DATE,
  BATNUM VARCHAR(5) REFERENCES BATEAUX (BATNUM),
  SKNUM VARCHAR(5),
CONSTRAINT fk_croisieres_sknum FOREIGN KEY (sknum)
  REFERENCES SKIPPERS(SKNUM));
```

Définition d'une clé étrangère (contrainte de table)

### Résumé contraintes

NULL / NOT NULL: niveau colonne

```
UNIQUE (colonne1 [, colonne2] ...)

PRIMARY KEY (colonne1 [, colonne2] ...)

FOREIGN KEY (colonne1 [, colonne2] ...)

REFERENCES nomTableLiee (colonne1 [, colonne2] ...)

[ON DELETE {CASCADE | SET NULL }]

CHECK {condition}

Options lors des suppression
```

Contraintes définissables au niveau colonne (ligne de définition de l'attribut) ou au niveau table.

## Valeurs par défaut

- default valeur (sur la ligne de définition de l'attribut):
  - DEPPORT VARCHAR(50) default 'AJACCIO'

DATEDEPART DATE default CURRENT\_DATE

date du jour ou CURRENT\_TIMESTAMP

Remarque: sysdate sous Oracle

## Requêtes de suppression/modification de table

**DROP TABLE Nom-Table**;

Supprimer la table BATEAUX.

**DROP TABLE BATEAUX;** 

Modification de table

DROP TABLE IF

EXISTS BATEAUX

permet d'éviter les

erreurs

Ajout d'un attribut

ALTER TABLE Nom-Table ADD Attribut type;

Suppression d'un attribut

ALTER TABLE Nom-Table DROP COLUMN Attribut;

## Requêtes de modification de table

Ajouter une colonne (attribut) Cap de type entier à la table BatAJACCIO.

```
ALTER TABLE BatAJACCIO ADD Cap INTEGER;
```

Supprimer la colonne Cap de la table BatAJACCIO.

ALTER TABLE BatAJACCIO
DROP COLUMN Cap;

## Requêtes d'ajout/suppression de contrainte

Ajout d'une contrainte

ALTER TABLE Nom-Table
ADD CONSTRAINT nom\_contrainte
.....définition;

Ajouter une contrainte spécifiant qu'il ne peut y avoir qu'un seul départ de croisière par jour pour chaque port

ALTER TABLE CROISIERES ADD CONSTRAINT
UK\_DEPART UNIQUE (DEPPORT, DEPDATE);

Suppression d'une contrainte

ALTER TABLE Nom-Table
DROP CONSTRAINT nom\_contrainte;

## Requêtes de modification de table Définition des clés étrangères

Ajout des clés étrangères après la création de la table

ALTER TABLE croisiere ADD CONSTRAINT Chatnum FOREIGN KEY (batnum) REFERENCES bateau (batnum);

ALTER TABLE croisiere ADD CONSTRAINT Csknum FOREIGN KEY (sknum) REFERENCES skipper (sknum);

## Requêtes de modification de table Renommer une table

 ALTER TABLE ancienNom RENAME nouveauNom;

Ou plus simplement

RENAME TABLE t1 TO newt1 [, t2 TO newt2] ...

## Colonne auto incrémentée (Postgres)

#### **CREATE TABLE BATEAUX (**

BATNUM SERIAL PRIMARY KEY,
BATNOM VARCHAR(50),
BATPORT VARCHAR(50),
CAPACITE INT);



type spécial INTEGER (ou INT) avec une séquence de génération automatique.

## Colonne auto incrémentée (MySQL)

```
CREATE TABLE BATEAUX (

BATNUM INT(5) AUTO_INCREMENT PRIMARY

KEY,

BATNOM VARCHAR(50),

BATPORT VARCHAR(50),

CAPACITE INT(4));

MySQL
```

Non disponible sous ORACLE Il faut utiliser un objet SEQUENCE

Numérotation automatique (valable pour les types numériques)

# Les objets SEQUENCE



- Un objet SEQUENCE définit un générateur de nombres.
- Il permet de générer des numérotations automatiques en particulier pour la création des valeurs de clé primaire.
- Une séquence est un objet à part entière qui peut être utilisé par plusieurs tables.
- Commandes
  - CREATE SEQUENCE, ALTER SEQUENCE, DROP
     SEQUENCE pour information

# Création d'un objet SEQUENCE

CREATE SEQUENCE nom

START WITH n

INCREMENT BY p

valeur initiale de la
numérotation

pas d'incrémentation
(positif ou négatif)

[MINVALUE min (ou NOMINVALUE)]
[MAXVALUE max (ou NOMAXVALUE)]



[CYCLE ou NOCYCLE]

[CACHE c ou NOCACHE];

pour information

anticipation des c valeurs suivantes en mémoire

# Manipulation d'un objet SEQUENCE

- nomseq.CURRVAL
  - valeur courante de la séquence
- nomseq.NEXTVAL
  - incrémente la séquence et retourne la nouvelle valeur

CREATE SEQUENCE C\_NOCLI START WITH 1000 MAXVALUE 9999 NOCYCLE;

INSERT INTO CLIENTS(NOCLI, NOMCLI) VALUES (C\_NOCLI.NEXTVAL, 'PAOLI');

Les Objets Sequence sont utilisés dans les commandes d'ajout de tuples



pour information

### SQL

# Requêtes de Mise à jour des données

INSERT insertion

•UPDATE modification

DELETE suppression

DML
Data
Manipulation
language (suite)

# Exercice 2: insertion de tuples

- Définir la commande de création d'une table SORTIE dont un exemple est donné ci-dessous.
- La clé NUMERO doit incrémentée automatiquement lors des insertions.
- Définir la commande permettant d'insérer le tuple suivant dans la table sortie
  - Attention sous Postgres les littéraux de type date doivent être sont de la forme 'YYYY-MM-DD'

**SORTIE** 

numero [PK] integer	lieu character varying (80)	datesortie date
1	Ajaccio	2024-09-22

Toujours préférer lister explicitement les attributs Même si cela semble lourd!



```
INSERT INTO Nom-Table (liste attributs)

VALUES
( expression1, expression2, ....);
```

Ajouter à la table BATEAUX, le bateau numéro B22 de nom Toto localisé à AJACCIO et ayant une capacité de 15 passagers.

```
INSERT INTO BATEAUX (BATNUM, BATNOM, BATPORT, CAPACITE) VALUES ('B22', 'Toto', 'AJACCIO', 15);
```

Ajouter à la table BATEAUX, le bateau numéro B23 de nom Evasion dont on ignore encore le port d'attache et la capacité.

```
INSERT INTO BATEAUX (BATNUM, BATNOM) VALUES ('B23', 'Evasion');
```

```
INSERT INTO Nom-Table (liste attributs)
SELECT liste attributs
FROM Table
WHERE Condition;
```

Ajouter à la table BATAJACCIO ayant pour attributs Num et Nom, les numéros et noms des bateaux de la table BATEAUX localisés à AJACCIO.

```
INSERT INTO BATAJACCIQ(Num, Nom)

SELECT BATNUM, BATNOM

FROM BATEAUX

WHERE BATPORT='AJACCIO';
```

 Soit GrandBATEAUX une table ayant la structure suivante GrandBATEAUX(BATNUM, BATNOM, ETAT)

Bon, Moyen, Mauvais

Ajouter à la table GrandBATEAUX, les bateaux de la table BATEAUX ayant une capacité supérieure ou égale à 10 en les définissant en « bon » état.

INSERT INTO GrandBATEAUX (BATNUM, BATNOM, ETAT)

SELECT BATNUM, BATNOM, 'Bon'

FROM BATEAUX

WHERE CAPACITE>=10;

Toujours lister explicitement les attributs

# Requêtes de suppression de tuples

```
DELETE FROM Nom-Table WHERE Condition;
```

Condition définissant les tuples devant être supprimés

Supprimer tous les bateaux localisés à AJACCIO.

```
DELETE FROM BATEAUX
WHERE BATPORT='AJACCIO';
```

# Requêtes de modification de tuples

```
UPDATE Nom-Table
SET Attribut1 = expression1,
    Attribut2 = expression2, ....
WHERE Condition;
```

Condition définissant les tuples devant être modifiés

Augmenter de 200 euros le salaire du Skipper numéro 1.

```
UPDATE    SKIPPERS

SET    SALAIRE = SALAIRE + 200
WHERE    SKNUM=1;
```

### Insertion massive de données

Pour accélérer l'exécution d'un script de chargement massif de données , il peut être intéressant de désactiver temporairement la vérification de contraintes de clés étrangères.

#### SOLUTION sous ORACLE uniquement

(commande non disponible sous postresql)

ALTER TABLE croisieres DISABLE CONSTRAINT **fk\_sknum**;

..insertions massives

ALTER TABLE croisieres ENABLE CONSTRAINT fk\_sknum;



contrainte



A n'utiliser que si les insertions respectent bien l'intégrité

# Désactivation temporaire des contraintes de clés étrangères

#### Solutions sous Postgres

- Supprimer la contrainte puis la recréer
  - ALTER TABLE croisieres DROP CONSTRAINT fk\_sknum;
  - ....
  - ALTER TABLE croisieres ADD CONSTRAINT fk\_sknum FOREIGN KEY (sknum) REFERENCES skippers(sknum);

PostgreSQL

- Utiliser les options de validation différée
  - Permet de différer la vérification des contraintes à la fin d'une transaction
  - La contrainte doit avoir été définie comme deferrable :

ALTER TABLE croisieres ADD CONSTRAINT fk\_sknum FOREIGN KEY (sknum) REFERENCES skippers(sknum) DEFERRABLE INITIALLY DEFERRED;

# SQL

### Notion de Vue

- Définition
- Vues et indépendance logique

DML
Data
Manipulation
language (suite)

# VUES et Requêtes administrateur

VUE = Table virtuelle définie à partir d'autres tables grâce à une requête

Définition d'une vue

CREATE VIEW Nom-Vue AS Requete SFW;

 Créer une vue contenant tous les skippers localisés à Nice

```
CREATE VIEW SKIPNICE AS

SELECT *

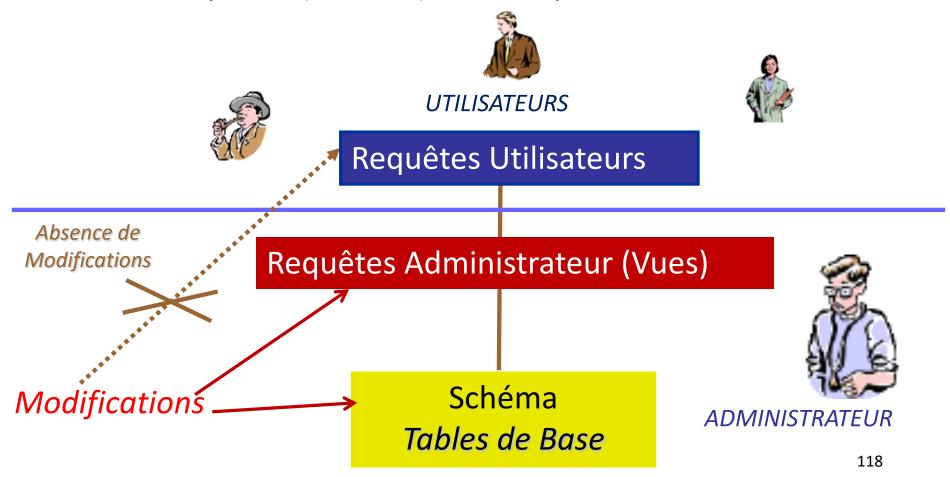
FROM SKIPPERS

WHERE SKPORT= 'NICE';
```

# VUES et Requêtes administrateur

#### Indépendance Logique

Les utilisateurs ne manipulent les tables de base qu'à travers les requêtes (ou vues) définies par l'administrateur.



### Limites des VUES

- Les possibilités de mises à jour sur les vues sont souvent très limitées :
  - Vue mono-table uniquement
  - Vue ne comportant pas de clauses GROUP BY
  - Vue ne comportant pas d'attribut calculé
  - Vue ne comportant pas de clause ensembliste (UNION, MINUS, INTERSECT)

# Exercice 3 (1) : Vues et indépendance logique



- Définissez une nouvelle BD BDCroisieres.
- Récupérez sur l'ENT le script de définition de la Base de données Croisières utilisée dans les chapitres 1 et 2 du cours.

bdcroisieresCours.sql

- 1) Définissez une vue SKIPMOY contenant les numéros, noms et ports d'attache des skippers ayant un salaire supérieur à la moyenne des salaires des skippers.
- 2) Définissez une requête basée sur la vue SKIPMOY et renvoyant la liste des ports d'attache des skippers dont le salaire est supérieur à la moyenne.

# Exercice 2 (2) : Vues et indépendance logique



Suite à un changement dans l'organisation de l'entreprise, un Skipper peut à présent être attaché à plusieurs ports de localisation.

- Ainsi la table SKIPPERS initiale ne permet pas d'insérer les informations suivantes:
  - Le skipper N° 1, JEAN a pour ports d'attache AJACCIO et PROPRIANO
  - Le skipper N°3, LAURA a pour ports d'attache ANTIBES et NICE.

sknum	skno	skport
1	JEAN	AJACCIO
2	PAUL	AJACCIO
3	LAURA	ANTIBES
4	PIERRE	BASTIA

Comment modifier le schéma pour prendre en compte ce changement?

# Exercice 3 (3) : Vues et indépendance logique



- 3) Proposez une solution et définissez les requêtes nécessaires à la prise en compte de vos modifications (ajout et modification de tables, mises à jour de données, vue)
- 4) Pouvez-vous réexécuter la requête de la question 2 dans le nouveau schéma ? Que pouvez-vous en conclure sur l'intérêt de l'utilisation des vues ?

### **VUES MATERIALISEES**

- Vues dont le résultat est stocké physiquement dans la BD

  Contrairement à une vue
- Avantage : Performance

Contrairement à une vue classique

les requêtes sur une vue matérialisée sont souvent plus rapides car les données sont précalculées

- Contraintes
  - Nécessité d'un rafraichissement
    - manuel ou automatique(possible uniquement sous oracle)
  - Cout d'occupation en termes d'espace

### VUES MATERIALISEES POSTGRESQL

CREATE MATERIALIZED VIEW nom\_vue\_materialisee AS

requete SFW

 En PostgreSQL, toutes les vues matérialisées sont construites immédiatement. Il n'y a pas d'option pour différer la construction comme en Oracle.

Le Rafraichissement automatique n'est pas possible



### **VUES MATERIALISEES**



Rafraichissement manuel

REFRESH MATERIALIZED VIEW nom\_vue\_materialisee;

#### 2 options possibles :

- WITH DATA (par défaut si rien n'est précisé)
  - rafraîchit la vue matérialisée et remplit ses données en exécutant à nouveau la requête sous-jacente.

#### WITH NO DATA

 vide la vue matérialisée en attendant un rafraichissement ultérieur.

### **VUES MATERIALISEES**: exemple

- Vue matérialisée pour afficher le nombre total de croisières par bateau.
- Cette vue doit se rafraîchir automatiquement lors de chaque mise à jour de la table croisiere.

CREATE MATERIALIZED VIEW mv\_croisieres\_par\_bateau
BUILD IMMEDIATE
REFRESH FORCE ON COMMIT
AS
SELECT BATNUM, COUNT(CROISNUM) as NB\_CROISIERES
FROM CROISIERES
GROUP BY BATNUM;

### VUES MATERIALISEES ORACLE

CREATE MATERIALIZED VIEW nom\_vue\_materialisee
BUILD [IMMEDIATE | DEFERRED]
REFRESH [FAST | COMPLETE | FORCE]
[START WITH date]
Rafraichisse

[ON COMMIT | ON DEMAND]

AS

requete SFW

[NEXT expr]

Rafraichissement synchrone ou asynchrone (sur demande)

- FAST : rafraîchissement rapide si possible
- COMPLETE: Effectue toujours un rafraîchissement complet.
- FORCE : Oracle décide du type de rafraîchissement (rapide ou complet) en fonction de la disponibilité des journaux.

# VUES MATERIALISEES (sous ORACLE)

Rafraichissement manuel

```
DBMS_MVIEW.REFRESH(list => nomVue, method => 'C');
END; /
```

- •'C': Rafraîchissement complet.
- •'F': Rafraîchissement rapide (si possible). Seules les modifications (insertions, mises à jour, suppressions) depuis le dernier rafraîchissement sont prises en compte.
- •'?': Oracle décide de la meilleure méthode (complet ou rapide).

### JOURNAL DE VUES MATERIALISEES

 Pour pouvoir effectuer des rafraichissements rapides (seules les lignes modifiées depuis le dernier rafraîchissement sont mises à jour)



 Il faut définir un journal de vue matérialisée sur la table et les colonnes concernées.

CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON TABLE
WITH ROWID,
SEQUENCE(nomCol1, nomCol2,...)
INCLUDING NEW VALUES;

Non
disponible
sous
postgres

# VUES CLASSIQUES et VM

Caractéristiques	Vue classique	Vue Matérialisée
Stockage des données	Aucun	Stockage physique
Performance	Recalcul à chaque exécution	Plus rapide car exécution unique
Mise à jour des données	Automatique	Nécessite un rafraîchissement
Utilisation d'espace	Aucun espace de stockage	Requiert de l'espace de stockage
Flexibilité et performance	Peut représenter n'importe quelle requête SQL sans coûts supplémentaires en termes de stockage ou de performance.	Idéale pour les requêtes fréquemment utilisées et coûteuses, mais moins flexible

### Exercice 4 : Vue Matérialisée



Définissez une vue matérialisée qui donne la liste des numéros et noms de bateaux avec le nombre de skippers qui les barrent et le total de leurs salaires.

batnum character varying (5)	batnom character varying (50)	nb_skippers bigint	total_salaire bigint
B004	INDEPENDANCE	2	5000
B001	LIBERTE	1	2500
B003	KALISTE	1	3000
B002	LOUISIANE	4	11000

### SQL

### Notion de dictionnaire de données

- Principales vues
- Requêtes sur le DD



### Notion de Dictionnaire de données

- Méta-données= informations sur les objets de la base de données (tables, index, ...)
- Dictionnaire de données (DD) = ensemble de tables définissant les métadonnées d'une BD
- Les tables du DD sont en général manipulées par l'intermédiaire d'un ensemble de vues

Existe dans tous les SGBD avec des noms de tables différents

### Pourquoi utiliser les DD?

- Interroger la structure de la base de données
  - Savoir quelles tables, vues, colonnes, et types de données existent.
- Surveiller les performances et l'activité
  - Obtenir des statistiques sur l'utilisation des tables, des index, et des connexions.
- Gérer les utilisateurs et les privilèges
  - Vérifier quels rôles ont accès à quels objets de la base de données.
- Diagnostiquer et résoudre les problèmes
  - Identifier les verrous bloquants ou les requêtes longues.

# Principales vues du DD sous PostgreSQL

#### 4 catégories:

- Schéma pg\_catalog
  - tables et vue systemes principales de PostgreSQL
- Vues de schéma d'information (information\_schema)
  - conforme au standard SQL

A privilégier

tables colonnes, utilisateurs

- Vues de statistiques et de surveillance
   (pg\_stat\_\*) connexions et requetes en cours
- Vues de description des objets (pg\_description)

# Principales vues du DD

Nom de la vue	Objets décrits	Colonnes
information_schema.tables	Tables	table_schema, table_name, table_type
information_schema.columns	Colonnes des tables	table_schema, table_name, column_name, data_type
information_schema.views	Vues	table_schema, table_name, view_definition
		constraint_schema, constraint_name, table_name,
	Contraintes	constraint_type
information_schema.key_column_usage	Utilisation des colonnes clés	constraint_name, table_name, column_name
		routine_schema,
information_schema.routines	Fonctions/Procédures	routine_name, routine_type
pg_roles	roles	
information_schema.role_table_grants	utilisateurs	

Noms standards communs à d'autres SGBD

## Requêtes sur le DD

Donner la liste des noms des tables de la base

```
SELECT TABLE_NAME
FROM information_schema.tables
WHERE table_schema = 'public' AND
    table_type = 'BASE TABLE';
```



 Donner la liste des noms de colonnes de la table BATEAUX et leur type

SELECT COLUMN\_NAME, DATA\_TYPE

FROM information\_schema.columns

WHERE TABLE\_NAME='bateaux';

column_name name	data_type character varying
capacite	integer
batnum	character varying
batnom	character varying
batport	character varying

# Exercice 5: Manipulation du DD



- 1) Définissez une requête qui donne la liste des noms de colonnes de la table CROISIERES
- 2) Définissez une requête qui donne le type de la colonne SKPORT de la table SKIPPERS
- 3) Définissez une requête qui donne pour chaque table, son nombre de colonnes
- 4) Définissez une requête qui donne le nombre moyen de colonnes dans les tables de la base de données Croisieres



## SQL Transaction Control Language

Transactions



## Qu'est ce que le TCL?

- Le Transaction Control Language (Langage de contrôle des transactions) est destiné au DBA.
- Il s'agit d'un sous-ensemble de SQL dédié à la gestion des mises à jour de la base de données faites par le DML.
- Il contient les commandes de manipulation des transactions.



## Qu'est ce qu'une Transaction?

- Une transaction est une série de requêtes de mises à jour qui doivent obligatoirement être exécutées ensembles.
  - Lorsque toutes les requêtes de la transaction se sont exécutées correctement la transaction est dite « validée » et les mises à jour sont effectivement réalisées sur la BD
     « Commit » de la transaction
  - Si un problème est survenu pendant l'exécution d'une requête, la transaction est « annulée » et aucune mise à jour n'est réalisée

« Rollback » de la transaction

### Propriétés des transactions

- Dans les SGBD relationnels, les transactions doivent respecter les principes dits 'ACID':
  - Atomicity: transactions « atomiques »: le tout ou rien!
  - Consistency: maintien de l'intégrité référentielle
  - Isolation: tant qu'une transaction n'est pas validée, les autres utilisateurs ne voient pas ses effets
  - Durability: après validation d'une transaction, les mises à jour sont conservées de manière durable même en cas de panne

### Pourquoi les transactions?

- Le meilleur exemple: un virement bancaire
  - Un virement implique deux mises à jour:
    - 1. Débit sur le compte demandeur
    - 2. Crédit sur le compte destinataire
  - C'est la loi du « tout ou rien »: si une panne survient après la mise à jour 1 et que la mise à jour 2 ne peut pas être réalisée, la BD est incohérente
  - Ces deux opérations doivent être dans la même transaction.

## Instructions de manipulation des transactions

Pour démarrer la définition d'une transaction:

START TRANSACTION;

ou BEGIN;

Pour valider une transaction:

COMMIT;

Pour annuler une transaction:

ROLLBACK;

 Le «commit » peut être automatique : mode autocommit

SET AUTOCOMMIT=0



# Exemple de transaction: un virement bancaire

```
START TRANSACTION;

Instructions de mise à jour

//UPDATE sur le compte du demandeur

//UPDATE sur le compte du receveur

COMMIT;
```

Tant que le « commit » n'a pas été exécuté, les modifications ne sont pas visibles dans la base de données.

# Remarque MySQL et les transactions

- Par défaut, MySQL n'est pas en mode transactionnel. Il est en mode "autocommit": toutes les requêtes de mises à jour sont validées automatiquement
- Seules les tables innoDB supportent le transactionnel



## Exercice 6: Test de transaction



- 1) Définissez deux requêtes d'insertion de tuples groupées dans une transaction:
  - Un tuple dans la table Bateau
  - Un tuple dans la table Croisiere impliquant le bateau que vous venez de définir.
- 2) Effectuer un rollback de la transaction
- 3) Vérifiez que les deux insertions n'ont pas été réalisées



#### Verrous

 Gestion des accès multiutilisateurs aux objets de la base de données



## Qu'est ce qu'un verrou?

- Dans un contexte d'utilisateurs multiples (concurrence), un verrou permet de restreindre voire interdire l'accès à un élément de la BD aux autres utilisateurs.
- Il peut être « posé » sur une table ou sur certaines lignes seulement.
- Il peut limiter:
  - L'accès en lecture (READ) uniquement
  - L'accès en écriture (mise à jour) (WRITE) dans ce cas la lecture est également impossible

# Définition d'un verrou sur une table

LOCK TABLES nomT [AS aliasT]

[READ | WRITE] [, ...];

Pose un verrou READ ou WRITE sur la table nomT

Exemple de pose d'un verrou de mise à jour sur la table skipper

LOCK TABLES skippers WRITE

- La présence d'un alias lors de la définition du verrou contraint les utilisateurs à l'utiliser
- UNLOCK TABLES : déverrouille toutes les tables



## Exemple

#### BEGIN;

-- Verrouille la table BATEAUX en mode ROW EXCLUSIVE

LOCK TABLE BATEAUX IN ROW EXCLUSIVE MODE;

- -- Effectue des opérations sur la table UPDATE BATEAUX SET CAPACITE = CAPACITE + 10 WHERE BATNUM = 'B001';
- -- Valide les modifications et libère le verrou

#### COMMIT;

### Remarque

- PostgreSQL utilise un système de verrouillage automatique très performant : MVCC - Multi-Version Concurrency Control).
- Le verrouillage explicite des tables n'est donc pas obligatoire et n'est que rarement nécessaire.

A utiliser avec parcimonie

A noter :

 Le verrouillage explicite des tables avec LOCK TABLE peut bloquer les autres transactions et affecter les performances.

### Liens



 Les cours de Witold LITWIN (Professeur Université paris Dauphine)

http://www.lamsade.dauphine.fr/~litwin/cours98/BD-wl-11.htm

- Bases de données relationnelles, Normalisation, algèbre
- SQL, SQL avançé
- L'introduction aux BD de Georges Gardarin (Professeur Université Paris6): Une référence dans le monde des BD!

http://georges.gardarin.free.fr/Cours Total/1-IntroductionR.ppt