# SQL : le Langage de Définition des Données LDD

**HAI502I** 

#### **Pascal Poncelet**

Pascal.Poncelet@umontpellier.fr http://www.lirmm.fr/~poncelet



### Introduction

- Le Langage de Définition des Données permet de gérer la définition d'une base de données et de tous les éléments qui la compose
- Il permet par exemple de :
  - Créer une relation, de modifier une relation ou de supprimer une relation
- Toutes les opérations de mise à jour du schéma et de son interrogation se font via le LDD



### Création de la base

- Un schéma SQL (une base) est identifié par un nom de schéma
- **CREATE** {**DATABASE** | **SCHEMA**} [IF NOT EXISTS] Nom\_Base [*specification* ...]
- Les termes DATABASE ou SCHEMA peuvent être utilisés

**CREATE DATABASE PILOTE\_AVION\_VOL;** 



### Création de relations

- CREATE TABLE a pour effet de créer une nouvelle relation, initialement vide, dans la base de données courante
- Il est possible de préciser un nom de schéma CREATE TABLE MONSCHEMA.MATABLE;
- La table est alors créée dans le schéma « MONSCHEMA »
- La table créée appartient à l'utilisateur qui l'a créé



### Création de relations

- Chaque relation/table possède un nom unique dans la base
- Une table est composée d'une ou plusieurs colonnes (attributs)
- Chaque colonne possède un nom unique à l'intérieur de la table
- Possibilité de spécifier des contraintes sur les valeurs d'une colonne (NOT NULL, UNIQUE, CHECK, ...)
- Les clauses de contraintes spécifiées dans la table imposent que les nouveaux tuples insérés ou les tuples mis à jour doivent vérifier les contraintes



# Les types de données de base

Alphanumérique	CHAR(n)	Chaîne de longueur n
Alphanumérique	VARCHAR(n)	Chaîne de n caractères max
Numérique	NUMERIC (n,[d])	Nombre de n chiffres avec en option le nombre de décimales
Numérique	INTEGER	Entier signé
Numérique	SMALLINT	Entier signé petit
Numérique	FLOAT	Nombre à virgule flottante
Temps	DATE	Date
Temps	TIMESTAMP	Date et Heure



# Création de relations



### Saisie des dates

```
SQL> INSERT INTO R VALUES ('14-02-2016');
```

\*ERROR at line 1:ORA-01843: not a valid month

#### **Solution:**

SQL> **ALTER** session **SET** NLS\_DATE\_FORMAT='DD-MM-YYYY';

Session altered.

SQL> **INSERT INTO** R **VALUES** ('14-02-2016');

1 row created.

Remarque: Attention toutes les dates devront avoir ce format



### Saisie des dates

Une autre saisie de date par nom de mois

SQL> INSERT INTO R VALUES ('14-FEV-2016');

\*ERROR at line 1:ORA-01843: not a valid month

Problème plus important. Il en est de même pour les accents

SQL> INSERT INTO UNERELATION VALUES (100, 'éphémère');

SQL> **SELECT** \* **FROM** UNERELATION **WHERE** ID=100;

ID NAME

\_\_\_\_\_

100 ?ph?m?re



### Saisie des dates

Solution : avant de lancer SQL\*Plus

Windows	LINUX/UNIX
set NLS_LANG=.AL32UTF8 set NLS_LANG=.UTF8	export NLS_LANG=.AL32UTF8 set NLS_LANG=.UTF8

Puis au lancement de SQL\*Plus

SQL> **INSERT INTO** R **VALUES** ('14-FEV-2016');

1 row created.

**SQL>INSERT INTO UNERELATION VALUES (101, 'éphémère')**;

1 row created.

SQL> SELECT \* FROM UNERELATION WHERE ID=101;

ID NAME

101 éphémère

Remarques: Attention toutes les dates devront avoir ce format. Pour les accents les

anciennes saisies doivent être réécrites :

SQL> **SELECT** \* **FROM** UNERELATION **WHERE** ID=100;

) NAME

100 ?ph?m?re



# Création de domaine

 Il est possible de définir son propre domaine pour faciliter la lecture des schémas

**CREATE DOMAIN** Nom\_Domaine **AS** Type;

CREATE DOMAIN Adresse AS VARCHAR(20);

 Attention ne fonctionne pas avec tous les SGBD. Ne fonctionne pas sous ORACLE g11.



# Les contraintes d'intégrité

- PRIMARY KEY: pour spécifier une clé primaire
- FOREIGN KEY: pour spécifier une clé étrangère
- REFERENCES: pour les contraintes d'inclusion
- CHECK : contrainte générale
- UNIQUE : oblige le fait d'avoir une valeur unique
- NOT NULL: pour obliger à saisir une valeur
- CONSTRAINT : pour nommer une contrainte –
   Très utile



#### **CREATE TABLE** : contraintes de clés

- PRIMARY KEY indique que l'attribut est une clé primaire
- On peut avoir plusieurs attributs pour la clé mais il ne peut y avoir qu'une clé primaire

```
CREATE TABLE ECRIT(
Auteurnum NUMERIC(10),
ISBN NUMERIC(10),
Date DATE,
CONSTRAINT PK_ECRIT
PRIMARY KEY (Auteurnum, ISBN)
);
```



#### **CREATE TABLE** : contraintes de clés

- PRIMARY KEY est différent de spécifier UNIQUE et NOT NULL
- La clé primaire offre des métadonnées sur les concepts du schéma en outre elle apparaît dans les contraintes de la méta-base
- Le fait de nommer une contrainte permet de la voir apparaître facilement dans la méta-base



### **CREATE TABLE** : clés étrangères

- Toujours créer les relations statiques en premier
- Il existe deux méthodes pour définir les clés étrangères
  - lors de la déclaration de l'attribut s'il est unique att TYPE REFERENCES < relation > (att')
  - avec la contrainte FOREIGN KEY (att1, ... att2) REFERENCES < relation > (att1', ... att2')
- Les attributs référencés doivent être déclarés
- Attention une clé étrangère peut être non unique et nulle. Penser à ajouter une contrainte UNIQUE et NOT NULL



#### **CREATE TABLE**: contraintes de colonnes

- La contrainte de colonne ne s'applique qu'à l'attribut
- NOT NULL: impose de mettre une valeur pour l'attribut
- UNIQUE : impose une valeur différente de celles des autres attributs



#### **CREATE TABLE**: contraintes **CHECK**

- Elles permettent de prendre en compte la contrainte de domaine du modèle relationnel
- CHECK (condition) où condition utilisent les opérateurs vus dans le select
- A BETWEEN a AND b
- A IN (a1, a2, ..an)
- A LIKE expression
- A >, <, =,... valeur
- **DEFAULT** valeur par défaut



 Création d'une relation **CREATE TABLE AVION (** Avnum **NUMBER(7) NOT NULL**, Avnom VARCHAR (50) NOT NULL, Couleur VARCHAR(10) CHECK (Couleur IN ('BLANC', 'NOIR', 'ROUGE', 'VERT', 'BLEU')), Loc VARCHAR(20) DEFAULT 'MONTPELLIER', **CONSTRAINT PK\_AVION PRIMARY KEY (Avnum)** 



### Important de nommer les contraintes

- CONSTRAINT PK\_AVION PRIMARY KEY (Avnum)
- Convention:
  - Clé primaire : PK\_NOMRELATION
  - Clé étrangère : FK\_NOMRELATIONDEPART\_NOMRELATIONARRIVEE
- Sans nommage :
  - SQL Error: ORA-02290: unique constraint (OT.SYS\_C0010681) violated
- Avec nommage :
  - SQL Error: ORA-02290: unique constraint (PK\_AVION) violated



Création d'une relation

```
CREATE TABLE VOL (
   Volnum NUMBER(7),
   Plnum NUMBER(7),
   CONSTRAINT PK VOL PRIMARY KEY (Volnum),
   CONSTRAINT FK VOL PILOTE FOREIGN KEY (Plnum)
                       REFERENCES PILOTE(Plnum)
```



```
CREATE TABLE VOL(
   Volnum NUMBER(7),
   Plnum NUMBER(7),
   Avnum NUMBER(7),
   Frequence NUMBER (7),
   CONSTRAINT PK_VOL PRIMARY KEY(Volnum),
   CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum)
                                       REFERENCES PILOTE(Plnum),
   CONSTRAINT FK_AVION_VOL FOREIGN KEY (Avnum)
                                       REFERENCES AVION(Avnum),
   CONSTRAINT FREQUENCECHECK CHECK (Frequence > 10)
```

Attention un numéro d'avion ou de pilote peut être NULL et non unique ici

```
CREATE TABLE PILOTE(
Plnum NUMBER(7),
Plnom VARCHAR(10),
Sal NUMBER (7),
Email VARCHAR(50) NOT NULL, CHECK (Email LIKE '%@%'),
CONSTRAINT PK_PILOTE PRIMARY KEY(Plnum),
CONSTRAINT SALAIRECHECK CHECK (Sal> 15)
);
```

SALAIRECHECK est une contrainte nommée qui oblige à avoir un salaire supérieur à 15 Keuros lors des insertions ou mises à jour

Email nécessite d'avoir un @ dans l'adresse mail

```
CREATE TABLE PILOTE(
             Plnum NUMBER(7) PRIMARY KEY
                                                            Un numéro
SQL> INSERT INTO PILOTE VALUES (100);
1 row created.
SQL> INSERT INTO PILOTE VALUES (100);
ERROR at line 1:ORA-00001: unique constraint (USER.SYS_C00139510) violated
        CREATE TABLE PILOTE(
            Plnum NUMBER(7),
                                                       Nom de la contrainte
            CONSTRAINT PK_PILOTE PRIMARY KEY(Plnum)
                                                       PK = Primary Key
SQL> INSERT INTO PILOTE VALUES (100);
ERROR at line 1:ORA-00001: unique constraint (USER.PK PILOTE) violated
```

# Création d'une relation à partir d'un résultat

 Il est possible de créer une relation à partir d'une requête :

```
CREATE TABLE COPIEAVION AS

(SELECT * FROM AVION);
```

CREATE TABLE AVIONPARIS AS

(SELECT \*

FROM AVION

WHERE Loc='PARIS');



# Mise à jour de tuples

 Rappel : cela dépend du Langage de Manipulation de Données (LMD)

```
INSERT INTO PILOTE (Plnum, Plnom, Adr, Sal) VALUES (206, 'DUPOND', 'MONTPELLIER', 30);
```

```
UPDATE PILOTE SET Adr='PARIS', Sal=Sal*1.1 WHERE Plnom = 'DUPONT';
```



# Mise à jour de tuples

```
CREATE TABLE VOL(
Volnum NUMBER(7),
Plnum NUMBER(7),
CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum) REFERENCES PILOTE(Plnum)
);
```

Le pilote 206 est utilisée dans la relation VOL

```
*ERROR at line 1:ORA-02292: integrity constraint (USER.FK_VOL_PILOTE)
violated - child record found
```

 Indique que la contrainte de clé étrangère n'est pas respectée



# Mise à jour de tuples

- C'est une opération dangereuse! Le SGBD doit garantir les contraintes de domaine, de clé primaire et de clé étrangère
- L'insertion ne pose pas de problème elle est gérée par le SGBD et les contraintes
- Modification ou suppression de clé étrangère
  - Quid lorsque l'on supprime/modifie un attribut clé primaire qui est référencé par une clé étrangère ?
- Il existe une contrainte supplémentaire pour traiter ce problème

ON [DELETE | UPDATE] [CASCADE | SET NULL]



# Stratégie de propagation des modifications

- **DEFAULT** : rejet de la modification
- CASCADE: fait les mêmes changements que dans la relation R. Si un tuple de R est effacé ou mis à jour alors tous les tuples de S qui référencent un tuple de R sont effacés ou mis à jour
- SET NULL : les tuples de S référençant un tuple de R qui est supprimé sont mis à NULL pour l'attribut clé de R
- (rappel : avec **SET NULL** on voit bien qu'on peut avoir des valeurs NULLES pour des clés étrangères)



# Stratégie de propagation des modifications

 La stratégie de propagation est définie lors de la déclaration d'une clé étrangère

#### ON [DELETE | UPDATE] [CASCADE | SET NULL]

- La stratégie par défaut est de rejeter l'effacement et la mise à jour
- Les différents cas
  - ON DELETE CASCADE ON DELETE SET NULL
  - ON UPDATE CASCADE ON UPDATE SET NULL



### **ON DELETE**

#### ON DELETE CASCADE

- Objectif : supprimer automatiquement toutes les valeurs des attributs qui référencent la valeur
- Conséquences : les tuples dans la relation associée sont supprimés

#### ON DELETE SET NULL

- Objectif : mettre à NULL toutes les valeurs de clés étrangères associées
- Conséquences : possible si la clé étrangère associée est NULL. Impossible si la clé a la contrainte NOT NULL

```
CREATE TABLE VOL( ←
   Volnum NUMBER(7),
                                               Il s'agit bien de la relation
                                               qui contient la clé étrangère
   Plnum NUMBER(7),
   Avnum NUMBER(7),
  CONSTRAINT PK_VOL PRIMARY KEY(Volnum),
   CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum)
                           REFERENCES PILOTE(Plnum) ON DELETE CASCADE,
  CONSTRAINT FK_AVION_VOL FOREIGN KEY (Avnum)
                           REFERENCES AVION(Avnum) ON DELETE CASCADE
  );
```

La suppression d'un pilote ou d'un avion éliminera automatiquement tous les tuples qui les référencent dans la relation VOL



```
CREATE TABLE VOL(
   Volnum NUMBER(7),
   Plnum NUMBER(7),
   Avnum NUMBER(7),
  CONSTRAINT PK_VOL PRIMARY KEY(Volnum),
   CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum)
                          REFERENCES PILOTE(Plnum) ON DELETE SET NULL,
  CONSTRAINT FK_AVION_VOL FOREIGN KEY (Avnum)
                          REFERENCES AVION(Avnum) ON DELETE SET NULL
  );
```

La suppression d'un pilote ou d'un avion mettra à **NULL** les pilotes de la relation VOL lorsque l'on supprimera un pilote dans la relation PILOTE



# **ON DELETE**

```
CREATE TABLE VOL(
Volnum NUMBER(7),
Plnum NUMBER(7) NOT NULL,
CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum)
REFERENCES PILOTE(Plnum) ON DELETE SET NULL,
);
```

SQL> **DELETE** PILOTE **WHERE** Plnum=1;

\*ERROR at line 1:ORA-01407: cannot update ("USER"."VOL"."PLNUM") to NULL ON DELETE CASCADE

- Solutions:
  - Supprimer la contrainte NULL (voir Alter Table)
  - Supprimer le tuple à la main dans VOL



### ON UPDATE

- LE ON UPDATE n'est pas si simple!
- Cela veut dire que l'on change une clé primaire.
   Quelles sont les conséquences ?

#### ON UPDATE CASCADE

- Objectif : répercuter les modifications dans la relation associée
- Conséquences : les tuples associés sont modifiés

#### ON UPDATE SET NULL

- Objectif : mettre à NULL toutes les valeurs associées
- Conséquences : NULL pour la clé étrangère associée

```
CREATE TABLE VOL(
Volnum NUMBER(7),
Plnum NUMBER(7),
CONSTRAINT PK_VOL PRIMARY KEY(Volnum),
CONSTRAINT FK_PILOTE_VOL FOREIGN KEY(Plnum)
REFERENCES PILOTE(Plnum) ON UPDATE CASCADE
);

UPDATE PILOTE SET Plnum = 20 WHERE Plnum = 10;
```

Modifiera automatiquement dans VOL les tuples où le numéro de pilote Plnum était égal à 10



# La réalité

- Etant donné le risque associé, même s'il existe dans la norme le ON UPDATE CASCADE est très peu implanté dans les SGBD.
   Fonctionne sur MySQL mais pas sous ORACLE
- Généralement utilisation de triggers (voir plus tard)

```
CREATE OR REPLACE TRIGGER Update_Table_PILOTE

AFTER UPDATE OF Plnum ON Table_Pilote

REFERENCING OLD AS OLD NEW AS NEW FOR EACH ROW

DECLARE

V_NEWID NUMBER (7);

V_OLDID NUMBER(7);

BEGIN

V_NEWID := :NEW.Plnum;

V_OLDID := :OLD.Plnum;

UPDATE Table_PILOTE SET Plnum = V_NEWID WHERE Plnum = V_OLDID;

END;

/
```



- Les index sont utilisés pour accélérer les accès à une relation
- Ils sont là pour optimiser les requêtes

```
CREATE INDEX nom_index on nom_table (nomdesattributs);
```

**CREATE INDEX IPILOTE ON PILOTE (PLNUM)**;



- La plupart du temps lorsque vous créez une contrainte de clé primaire, étrangère ou une contrainte d'unicité, le SGBDR implante automatiquement un index pour assurer la mécanisme de contrainte avec des performances correctes.
- En effet une contrainte d'unicité est facilité si un tri sur les données de la colonne peut être activé très rapidement.



- Pour une relation donnée, il convient d'indexer dans l'ordre :
  - les colonnes composant la clé primaire
  - les colonnes composant les clés étrangères
  - les colonnes composant les contraintes d'unicité
  - les colonnes dotées de contraintes de validité
  - les colonnes fréquemment mises en relation, indépendamment des jointures
  - les colonnes les plus sollicitées par les recherches



- Lors de la création d'une relation il faut a minima :
  - Créer un index sur la clé primaire
  - Créer un index sur les clés étrangères

 Elles seront toutes les deux très sollicitées par les requêtes



# Suppression d'une base

DROP SCHEMA nom\_base [cascade | restrict];

- cascade: effacer toute la base
- RESTRICT: effacer seulement si la base n'a plus de tuples



# Suppression d'une relation

DROP TABLE nom de la relation [CASCADE | RESTRICT];

#### **DROP TABLE AVION;**

• Si l'option **RESTRICT** est spécifiée, la table ne sera supprimée que si elle n'est pas référencée par aucune contrainte (e.g. clé étrangère)



# Suppression d'une relation

#### **DROP TABLE AVION IF EXISTS;**

 Existe sous MySQL mais n'existe pas sous ORACLE. N'est pas dans la norme



# Suppression d'une relation

```
Sous Oracle:
BEGIN
EXECUTE IMMEDIATE 'DROP TABLE AVION';
EXCEPTION
WHEN OTHERS THEN
  IF SQLCODE != -942 THEN
  RAISE;
                                                        Le / est important
  END IF;
END;
DROP TABLE AVION IF EXISTS;
PL/SQL procedure successfully completed.
```

• Peut être mis dans un script. Explication dans le cours de PL/SQL



## Modification d'une relation

 ALTER TABLE nom\_colonne [ADD|MODIFY|DROP|RENAME][CASCADE|REST RICT];

**ALTER TABLE PILOTE ADD TEL VARCHAR(10);** 

**ALTER TABLE PILOTE MODIFY (Loc DEFAULT 'PARIS')**;



### Modification d'une relation

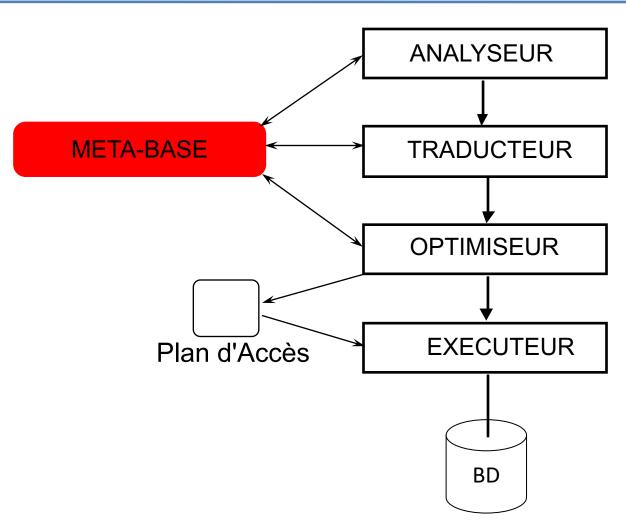
Le cas de DROP (mots clés spécifiques)

**ALTER TABLE** PILOTE **DROP CONSTRAINT** SALAIRECHECK; **ALTER TABLE** PILOTE **DROP COLUMN** SALAIRE;

Le cas de RENAME (attribut, relation)
 ALTER TABLE PILOTE RENAME COLUMN NOM TO LENOM;
 ALTER TABLE PILOTE RENAME TO PILOTES;



### Structure d'un SGBD



Analyse Syntaxique Analyse Sémantique Gestion des Schémas

Modification de requêtes Contrôle d'intégrité Contrôle d'autorisation

Ordonnancement
Optimisation
Elaboration du plan d'exécution

Exécution du plan Méthodes d'accès Contrôle de la concurrence Atomicité des transactions



### Gestion du schéma

 Les schémas des BD sont gérés comme une base **SCHEMA** de données relationnelles appelée méta-base **CONTRAINTES TABLES** 

**COLONNES** 



**DOMAINES** 

- Structure typique de la méta-base
  - SCHEMAS (<u>CATALOG</u>, <u>NOMB</u>, Créateur, Caractère\_Set, ...)
  - TABLES (CATALOG, NOMB, NOMR, Type, ...)
  - DOMAINS (<u>CATALOG, NOMB, NOMD</u>, Type, Défaut, Contrainte, ...)
  - COLUMNS (<u>CATALOG, NOMB, NOMR</u>, <u>NOMA</u>, Pos, Type, ...)
  - TYPES (CATALOG, NOMB, NOM, MaxL, Precision, ...)
  - CONSTRAINTS (<u>CATALOG, NOMB, NOMC</u>, TypeC, NomR, ...)
  - USERS (<u>NOM</u>, ...)
- Manipulable directement via SQL



Attention dépendant du SGBD :

Mysql: **SHOW** TABLES;

Sybase : SELECT \* FROM SYSTABLES;

Oracle: **SELECT** \* **FROM** ALL\_TABLES;

- ORACLE: Tables systèmes importantes
  - ALL\_TABLES:
    - table des tables contient des informations sur les différentes relations de la base
  - ALL\_TAB\_COLUMNS
    - table des colonnes décrit les attributs de toutes les relations de la base (de données ou système)
  - ALL\_CONSTRAINTS

**DESCRIBE TABLE NOMREL**; : description de la relation

**DESC** NOMREL; : description de la relation



- Lister les tables du schéma de l'utilisateur courant :
   SELECT TABLE\_NAME FROM USER\_TABLES;
- Lister les tables accessibles par l'utilisateur courant :
   SELECT TABLE\_NAME FROM ALL\_TABLES;
- Lister les tables d'un utilisateur DUPONT : SELECT TABLE\_ NAME FROM ALL\_TABLES WHERE OWNER='DUPONT';
- Lister toutes les tables (il faut être ADMINISTRATEUR) :
   SELECT TABLE\_NAME FROM DBA\_TABLES;



- De l'intérêt de renommer ses contraintes
- Il est possible d'interroger la méta-base pour connaître l'ensemble des contraintes de type clé primaire :

```
SELECT *
FROM ALL_CONSTRAINTS
WHERE CONSTRAINT_NAME LIKE 'PK_%';
```



# Architecture ANSI/SPARC

- Trois niveaux d'abstraction qui assurent :
  - l'indépendance logique et physique des données,
  - autorisent la manipulation de données,
  - garantissent l'intégrité des données et
  - optimisent l'accès aux données.
- L'architecture ANSI/SPARC : un standard pour tout SGBD



# Les différents types d'utilisateurs



#### Utilisateurs

- Cherchent les informations sans connaître la base de données
- Utilisent des interfaces visuelles, éventuellement du SQL



#### Programmeurs d'application

- Construisent les interfaces pour les usagers interactifs
- Spécialistes de SQL

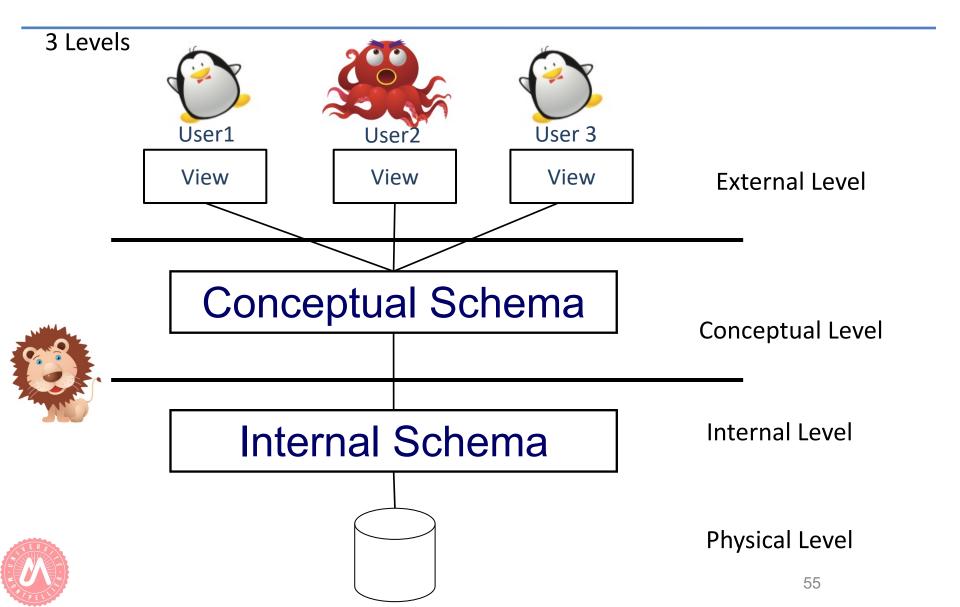


#### Administrateur de la base de données

- Définit et maintient la cohérence de la base de données
- A la priorité sur tous les autres usagers



# Architecture ANSI/SPARC



## Architecture ANSI/SPARC

#### Externes (vues)

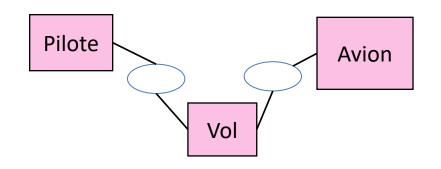
 description des entités et associations ou plutôt des relations vues par un utilisateur

## NbVols par pilote

Plnum	Plnom	NbVols
1	DUPONT	5
2	DUPONT	8
3	DURANT	7

#### Conceptuel

 description des entités et associations du monde réel



#### Interne

 implémentation physique des entités et associations dans la base sous la forme de relations et d'index

#### **PILOTE**

Plnum	Plnom	Adr	
1	DUPONT	NICE	index
2	DUPONT	PARIS	ex
3	DURANT	LYON	



#### La notion de vues

#### Objectif

- Indépendance logique des applications par rapport à la base
- Elles permettent de réaliser le niveau externe des SGBD (ANSI/SPARC)
- Les vues garantissent une meilleure indépendance logique des programmes par rapport aux données
  - Le programme reste invariant aux modifications de la base s'il accède via une vue
- Techniques développées à la fin des années 70
  - Ingres à Berkeley System R à San José
  - De plus en plus d'actualité (cf. entrepôts)



#### La notion de vues

- Rôle de sécurité
  - L'utilisateur ne peut accéder qu'aux données des vues auxquelles il a le droit d'accès
- Contraintes d'intégrité
  - Mise à jour au travers de vues
- Rôle de simplification : simplifier les requêtes de l'utilisateur



#### La notion de vues

- Importance croissante
  - Elles définissent des « relations virtuelles »
  - Client/serveur
    - Optimisation de performances
      - Jointure de deux relations : éviter de faire les opérations sur le client ... seules les données résultantes sont exportées chez le client
  - Entrepôt de données/décisionnel
    - Réaliser à l'avance des cumuls selon plusieurs dimensions



## Définition

- Vue
  - Base de données virtuelle dont le schéma et le contenu sont dérivés de la base réelle par un ensemble de requêtes
- Une vue est donc un ensemble de relations déduites d'une bases de données, par composition des relations de la base

Abus de langage : une vue relationnelle est une relation virtuelle



### Création et Destruction

Création d'une vue

CREATE VIEW <NOM DE VUE> [ (LISTE D'ATTRIBUT)] AS
 <REQUETE>

#### [WITH CHECK OPTION]

 La clause WITH CHECK OPTION permet de spécifier que les tuples de la vue insérés ou mis à jour doivent satisfaire aux conditions de la requête



## Création et Destruction

Création d'une vue

**CREATE VIEW** <NOM DE VUE> [ (LISTE D'ATTRIBUTS)] **AS** <REQUETE>

#### [WITH CHECK OPTION]

- Ces conditions sont vérifiées après la mise à jour : le SGBD vérifie que les tuples insérés ou modifiés appartiennent à la vue
  - Si la vue possède des attributs d'une seule table et la requête une jointure, les tuples insérés doivent pouvoir vérifier la condition de jointure : contrainte de clé étrangère lors de l'insertion



### Création et Destruction

- Destruction d'une vue
  - DROP VIEW <NOM DE VUE>

Destruction de la vue dans la méta-base

- Remarques:
  - Une vue n'a pas d'existence physique
  - Une destruction n'entraîne pas la suppression de tuples de la base



## Exemple

Création d'une vue pour les pilotes Niçois :

CREATE VIEW PILOTESNICOIS (Plnum, Plnom, Sal) AS

SELECT Plnum, Plnom, Sal

**FROM PILOTE** 

**WHERE** Adr = 'NICE';



## Exemple

 Création d'une vue pour les gros salaires qui utilisent des Airbus :

CREATE VIEW PILOTEAIRBUSGROSSALAIRES AS
SELECT PILOTE.Pinum, Pinom, Adr, Sal
FROM PILOTE, AVION, VOL
WHERE PILOTE.Pinum=VOL.Pinum
AND AVION.Avnum=VOL.Avnum
AND Avnom LIKE 'AIRBUS%'
AND Sal > 20

WITH CHECK OPTION;

WITH CHECK OPTION: vérifie lors d'une insertion qu'il existe un pilote et qu'il a bien piloté un Airbus et que son salaire est supérieur à 20



# Exemple

 Création d'une vue pour les nombres d'avions pilotés par pilote :

```
CREATE VIEW NBAVIONS (Plnum, Total) AS
SELECT Plnum, COUNT(*)
FROM PILOTE, VOL
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum
GROUP BY Plnum;
```



```
CREATE VIEW SALELEVE AS
```

**SELECT** \*

**FROM** PILOTE

WHERE Sal > 40;

View created.

INSERT INTO SALELEVE VALUES (50, 'RICHE', 'NICE', 20);

1 row created.

**SELECT** \* **FROM** SALELEVE **WHERE** Plnum=50;

No rows selected

**SELECT** \* **FROM** SALELEVE **WHERE** Plnum=50;

Pas de pilote numéro 50

**SELECT** \* **FROM** PILOTE **WHERE** Plnum=50;

<(50, 'RICHE', 'NICE', 20)>



**UPDATE** SALELEVE **SET** Sal=100 **WHERE** Plnum=50; *O rows updated.* 

**DELETE FROM** SALELEVE **WHERE** Plnum=50; *O rows deleted.* 

 Solution : détruire le tuple directement dans la relation PILOTE

**DELETE FROM** PILOTE **WHERE** Plnum=50; 1 row deleted.



**CREATE VIEW** SALELEVE **AS** 

**SELECT \* FROM PILOTE** 

WHERE Sal > 40

WITH CHECK OPTION;

INSERT INTO SALELEVE VALUES (50, 'RICHE', 'NICE', 20);

\*ERROR at line 1:ORA-01402: view WITH CHECK OPTION where-clause violation



#### Raison d'être des vues

- Indépendance logique
  - Le schéma relationnel permet d'isoler l'utilisateur de toute modification intervenant au niveau des chemins d'accès mais pas des changements concernant la structure des relations
  - Ces vues sont en général des vues simples comprenant des jointures (avec l'attribut de jointure faisant parti de la vue) mais pas de restrictions



#### Raison d'être des vues

- Sécurité des données
  - Assurer la sécurité des données manipulées par l'utilisateur
  - Les vues de sécurité sont généralement des vues de restriction (sélection ou projection)



#### Raison d'être des vues

- Sécurité des données
  - Un utilisateur ne peut pas voir l'attribut Sal de la relation PILOTE

**CREATE VIEW** PILOTESANSSALAIRE **AS** 

**SELECT** Plnum, Plnom, Adr

**FROM** PILOTE

#### WITH CHECK OPTION;

 Un utilisateur ne peut pas voir les données relatives qu'aux pilotes qui n'habitent pas PARIS

**CREATE VIEW PILOTENONPARISIEN AS** 

**SELECT \* FROM** PILOTE

WHERE Adr <> 'PARIS'

WITH CHECK OPTION;



#### Raison d'être des vues

 Cas de l'opérateur de jointure dans une vue de sécurité : généralement plus pour implanter des restrictions que pour fusionner des informations de plusieurs relations.

- Ex : « Les pilotes en service au départ de Paris »
- Rôle de la jointure : vérifier l'appartenance à une « classe »



 Problème : traduire une mise à jour (modification, suppression, insertion) sur une vue en mise à jour sur les relations de la base

#### Conséquences :

- Problèmes de valeurs indéfinies
- Problèmes de choix multiple
- Problème de violation de contrainte d'intégrité



Problème des valeurs indéfinis

Vue : PILOTE1 (Plnum, Plnom)

**INSERT INTO PILOTE1 VALUES (10, 'DUPONT')**;

Donne dans la relation PILOTE le tuple :

<(10, 'DUPONT', NULL, NULL)>



- VOL1(Volnum, VD, VA)
- VOL2 (Volnum, Plnum, VD, VA)
- Problème du choix multiple
- Dans la vue VOL1, la modification du trajet d'un vol peut avoir des répercussions possibles dans la relation VOL
- 2 cas possibles :
  - Les Pilotes (Plnum) et les Avions (Avnum) sont toujours affectés au même vol et donc pas modifiés
  - Les Pilotes (Plnum) et les Avions (Avnum) peuvent avoir une affection différente



- VOL1(Volnum, VD, VA)
- VOL2 (Volnum, plnum, VD, VA)
- Problème de la violation d'une contrainte d'intégrité
- Dans la vue VOL2, la modification de l'affectation d'un pilote sur un trajet sans connaître les horaires peut entraîner la violation d'une contrainte d'intégrité dans la relation VOL du type « à une heure donnée (HD ou HA) un pilote ne peut être en service que sur un seul vol »

- Toute vue ne peut pas mettre à jour
- Vue mettable à jour
  - Vue comportant suffisamment d'information pour permettre un report des mises à jour dans la base sans ambigüité
  - Une vue peut être mettable à jour en suppression, modification ou insertion



• La vue les pilotes PARISIENS est tout à fait mettable à jour :

```
CREATE VIEW PILOTEPARISIENS(Plnum, Plnom, Adr, Sal) AS
    SELECT *
    FROM PILOTE WHERE Adr = ' PARIS';
```

 Toute opération INSERT, DELETE ou UPDATE est reportable sur la base



 Création d'une vue pour les nombres d'avions pilotés par pilote :

```
CREATE VIEW NBAVIONS (Plnum, Total) AS
SELECT Plnum, COUNT(*)
FROM PILOTE, VOL
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum
GROUP BY Plnum;
```

Impossible de déterminer le nombre d'avions

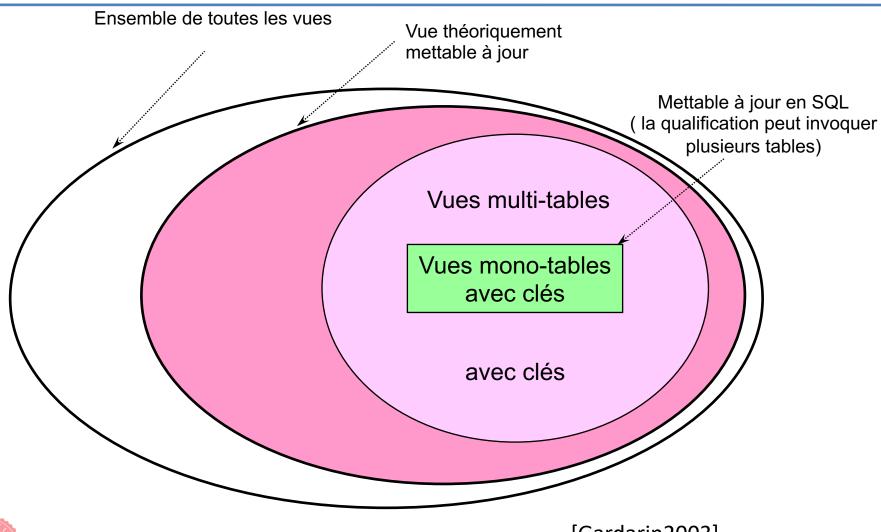


- En pratique : seuls les attributs d'une table de la base doivent apparaître dans la vue
- Imposer que la clé de la table soit présente
- Tenir compte des problèmes potentiels d'insertion, de modification ou de suppression

• Importance de la clause with check option : forcer à faire la vérification



#### La réalité ... commerciale





• Des questions ?

