

# Le Langage SQL

## Langage de manipulation de données (LMD)

# HAI502I

**Pascal Poncelet**

Pascal.Poncelet@umontpellier.fr

<http://www.lirmm.fr/~poncelet>



# Introduction

---

- Origine : développé chez IBM par l'équipe de recherche de Codd - Naissance de Sequel
- Devenu un standard ANSI en 89 (American National Standard Institute)
  - Existence de « différents dialectes » mais les différences de syntaxe sont minimales
- « Aujourd'hui, un SGBDR ne se vend pas sans une interface SQL »



# Introduction

- Les différentes évolutions

Année	Nom	Appellation	Commentaires
1986	ISO/CEI 9075:1986	SQL-86 ou SQL-87	Édité par l'ANSI puis adopté par l'ISO en 1987.
1989	ISO/CEI 9075:1989	SQL-89 ou SQL-1	Révision mineure.
1992	ISO/CEI 9075:1992	SQL-92 (en) alias SQL2	Révision majeure.
1999	ISO/CEI 9075:1999	SQL-99 (en) alias SQL3	Expressions rationnelles, requêtes récursives, déclencheurs, types non-scalaires et quelques fonctions orientées objet (les deux derniers points sont quelque peu controversés et pas encore largement implémentés).
2003	ISO/CEI 9075:2003	SQL:2003 (en)	Introduction de fonctions pour la manipulation XML, « window functions », ordres standardisés et colonnes avec valeurs auto-produites (y compris colonnes d'identité).
2008	ISO/CEI 9075:2008	SQL:2008 (en)	Ajout de quelques fonctions de fenêtrage (ntile, lead, lag, first value, last value, nth value), limitation du nombre de ligne (OFFSET / FETCH), amélioration mineure sur les types distincts, curseurs et mécanismes d'auto incréments.
2011	ISO/CEI 9075:2011	SQL:2011 (en)	



# Introduction

---

- 3 facettes
  - Langage de définition de données (LDD)
    - Création du schéma
  - Langage de manipulation de données (LMD)
    - Mise à jour et interrogation du schéma
  - Langage de contrôle des données (LCD)
    - Autorisations
- SQL est basé sur des mots clés (en anglais) et se veut proche du langage naturel
- Table = Relation ; Colonne = Attribut ; Ligne = tuple



# Langage de Manipulation (LMD)

---

- Structure du bloc de base

**SELECT** {liste des attributs résultats}

*Obligatoire*

**FROM** {liste des relations concernées}

*Obligatoire*

**WHERE** {liste des conditions}

*Facultatif*

;

*Fin de requête*



# LMD - Projections

---

- Expression des projections
  - Dans la clause **SELECT**
  - Les différents attributs sont séparés par des virgules (,)
- Liste des villes desservies par la compagnie ?  
**SELECT VA FROM VOL;**
- Noms et Adresses des pilotes ?  
**SELECT PInom, Adr FROM PILOTE;**



# LMD - Projections

---

- Attention : avec SQL il n'y a pas d'élimination automatique des duplicats, c'est à l'utilisateur de le spécifier avec la clause **DISTINCT**

**SELECT DISTINCT VA FROM VOL ;**

- Pour ne pas réaliser de projection, soit on cite tous les attributs de la (les) relations, soit on utilise \*

Toutes les informations sur les pilotes

**SELECT \* FROM PILOTE;**



# LMD - Projections

---

- Le coût d'un **DISTINCT**
- Est ce que ces deux requêtes sont équivalentes ?  
**SELECT DISTINCT PInom FROM PILOTE;**  
**SELECT PInom FROM PILOTE GROUP BY PInom;**
- La première nécessite de trier la relation PILOTE par rapport aux différentes valeurs de PInom et ensuite élimine les duplicats. **Peut être une opération très coûteuse lorsqu'il y a beaucoup de tuples**
- La seconde effectue une partition sur l'attribut PInom, i.e. recherche toutes les occurrences des valeurs





# Exemple

---

- BD avec 500 000 tuples, 5000 business keys distinctes
- **SELECT DISTINCT** business\_key **FROM** memory **WHERE** concept <> 'case' or attrib <> 'status' or value <> 'closed'
- **SELECT** business\_key **FROM** memory **WHERE** concept <> 'case' or attrib <> 'status' or value <> 'closed' **GROUP BY** business\_key

# Exemple

---

- BD avec 500 000 tuples, 5000 business keys distinctes
- **SELECT DISTINCT** business\_key **FROM** memory **WHERE** concept <> 'case' or attrib <> 'status' or value <> 'closed' **90 secondes**
- **SELECT** business\_key **FROM** memory **WHERE** concept <> 'case' or attrib <> 'status' or value <> 'closed' **GROUP BY** business\_key

**1 seconde**

# LMD - Projections

---

**SELECT PInom FROM PILOTE GROUB BY PInom;**

**– Attention !**

PInum	PInom
1	DUPONT
2	DUPONT
3	DUPONT
4	DUPONT
5	DURANT
6	DURANT

Résultats :  
DUPONT  
DURANT

**Bien réfléchir si on a besoin de l'identifiant**



# LMD - Projections

---

**SELECT PInom FROM PILOTE GROUB BY**  
**Plum,PInom;**

PInum	PInom
1	DUPONT
2	DUPONT
3	DUPONT
4	DUPONT
5	DURANT
6	DURANT

Résultats :

DUPONT  
DUPONT  
DUPONT  
DUPONT  
DURANT  
DURANT

Bien réfléchir si on a besoin de l'identifiant



# LMD - Sélections

---

- Expression des sélections
  - Dans la clause **WHERE** sous la forme d'une condition :  
Attribut X Constante où  $X = \{=, >=, <=, <>\}$   
Quels sont les pilotes Niçois ?  
**SELECT \* FROM PILOTE WHERE** Adr='NICE' ;
- Possibilité d'utiliser des connecteurs logiques **AND**, **OR**, **NOT**. Attention aux priorités (NOT puis AND puis OR). Mettre des parenthèses !



# LMD - Sélections

---

- Définition d'appartenance à un intervalle  
**WHERE** att **BETWEEN** borneinf **AND** bornesup
- Appartenance à une liste  
**WHERE** att **IN** (val1, val2, ... , valn) avec att=val1 OR att = val2  
OR ... att = valn
- Recherche de sous chaînes  
**WHERE** att **LIKE** 'chaîne générique'  
\_ pour un caractère quelconque ou % pour une chaîne.  
Sous Unix \_ = ? et % = \*.
- **NULL**  
**WHERE** att **IS NULL** ou bien **WHERE** att **IS NOT NULL**



# LMD - Sélections

---

- Condition d'existence :
- **WHERE EXISTS (REQUETE)**

Est évalué à vrai si la requête retourne un résultat

**Attention pas de nom d'attribut – c'est une condition d'existence**

**SELECT \* FROM AVION**

**WHERE EXISTS (SELECT \* FROM PILOTE WHERE PInom='DUPONT')**

Est évalué à vrai s'il existe un pilote qui se nomme DUPONT dans la base

# LMD - Sélections

---

- Donner toutes les informations sur les Airbus dont le numéro est compris entre 100 et 150 et qui sont localisés à NICE, MARSEILLE, TOULOUSE ou BORDEAUX

**SELECT \* FROM AVION**

**WHERE Avnom LIKE 'Airbus%'**

**AND Avnum BETWEEN 100 AND 150**

**AND Loc IN ('NICE', 'MARSEILLE', 'TOULOUSE', 'BORDEAUX') ;**





# LMD - Sélections

---

- Donner toutes les informations sur les pilotes qui n'ont pas de salaire

```
SELECT *  
FROM PILOTE  
WHERE sal IS NULL;
```



# LMD - Calculs verticaux

---

- Dans un bloc, il est possible d'utiliser des fonctions agrégatives, appliquées sur les valeurs d'attributs. Ces fonctions sont :  
SUM, AVG, MIN, MAX, COUNT, etc..
  - Quel est le total des salaires des pilotes ?  
**SELECT SUM(Sal) FROM PILOTE ;**
- **Attention** : Utiliser **DISTINCT** si vous ne voulez pas que le calcul se fasse sur les duplicats
- **COUNT** admet \* comme argument. Il rend le nombre de tuples sélectionnés



# LMD - Calculs verticaux

---

- Exemples
- Quel est le nombre de villes desservies par la compagnie ?

**SELECT COUNT (DISTINCT VA) FROM VOL ;**

- Quel est le nombre de Vols à destination de Nice ?

**SELECT COUNT (\*)**

**FROM VOL**

**WHERE VA = 'NICE';**



# LMD - Calculs verticaux

- Renommer le résultat : **AS (Facultatif)**

**SELECT COUNT (DISTINCT VA) FROM VOL ;**

COUNT (DISTINCT VA)
PARIS
NICE

**SELECT COUNT (DISTINCT VA) AS VILLES FROM VOL ;**

**SELECT COUNT (DISTINCT VA) VILLES FROM VOL ;**

VILLES
PARIS
NICE

- Ne modifie rien dans les tables. Renomme uniquement le résultat. Utilisable dans le **ORDER BY**.



# LMD - Calculs verticaux

---

- Mettre des " " si la chaîne contient des espaces ou que l'on veut des caractères minuscules :

**SELECT COUNT (DISTINCT VA) AS "Les Villes" FROM VOL ;**

- Avec des " ", l'alias n'est plus utilisable dans un order by

# LMD - Calculs verticaux

---

- Attention le résultat d'une fonction d'agrégation retourne une seule valeur :

```
SELECT Plnum, COUNT(*)  
FROM VOL;
```

\*ERROR at line 1:ORA-00937: not a single-group group function

- **Impossible** car on essaye d'associer à chaque valeur de Plnum le nombre de vols



# LMD - Calculs horizontaux

---

- Calculs en utilisant :
  - des opérateurs : +, -, \*, / et || (concaténation de chaînes)
  - des fonctions : **ABS**, **SQRT**, **COS**, ...

Quels sont les noms des pilotes qui avec une augmentation de 10% de leur salaire gagnent moins de 2000 € ?

**SELECT** Plnom

**FROM** PILOTE

**WHERE** Sal \* 1.1 < 2000;



# LMD - Jointures prédictives

---

- Dans la clause WHERE sous forme

att1 X att2 où  $X = \{=, >=, <=, <>\}$

- Si les attributs de jointure portent le même nom préfixer par le nom de la relation

Donner les numéros et horaires des vols au départ de Paris assurés par un A320 ?

**SELECT** Volnum, HD, HA

**FROM** VOL, AVION

**WHERE** VOL.Avnum = AVION.Avnum

**AND** VD = 'PARIS'

**AND** Avnom = 'A320';





# Rappel

---

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES

Plnum	Plnom	Adr
1	DUPOND	PARIS
2	DURAND	LILLE

- Donnez toutes les informations sur les pilotes qui effectuent des vols

# Requête

---

```
SELECT * FROM VOL, PILOTE  
WHERE VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```



# Résultat

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES

Plnum	Plnom	Adr
1	DUPOND	PARIS
2	DURAND	LILLE

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA	plnum	plnom	Adr
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER	1	DUPOND	PARIS
101	1	11	NICE	LYON	1	DUPOND	PARIS
102	2	13	LILLE	NANTES	2	DURAND	LILLE

```
SELECT * FROM VOL, PILOTE
WHERE VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```



# LMD - Autojointures

---

- Lorsque l'on utilise 2 fois la même relation dans un bloc, utiliser des alias ou synonymes pour différencier les rôles joués par la relation

Numéros des pilotes gagnant le même salaire que Dupont ?

```
SELECT P1.Plnum  
FROM PILOTE LesPilotes, PILOTE LePiloteDupont  
WHERE LesPilotes.Sal = LePiloteDupont.Sal  
AND LePiloteDupont.Plnom = 'DUPONT'  
AND LesPilotes.Plnum <> LePiloteDupont.Plnum;
```

Elimination du pilote Dupont  
dans le résultat



# LMD - Jointures imbriquées

---

- Sous requêtes ou requêtes imbriquées
- 1er cas : Le résultat de la sous requête est une unique valeur
- utiliser un opérateur de comparaison entre les deux blocs

Nom des pilotes qui gagnent plus que la moyenne

**SELECT** PInom

**FROM** PILOTE

**WHERE** Sal > (**SELECT** **AVG**(Sal)

**FROM** PILOTE) ;



# LMD - Jointures imbriquées

---

- 2nd cas : le résultat de la sous requête est un ensemble de valeurs
  - Si la condition doit être vérifiée pour une des valeurs de la liste, on fait précéder la sous requête de **IN** ou **=ANY**

Nom des pilotes assurant un vol au départ de Nice

```
SELECT Plnom FROM PILOTE  
WHERE Plnum IN (SELECT Plnum  
                     FROM VOL  
                     WHERE VD = 'NICE') ;
```



# LMD - Jointures imbriquées

---

- 2nd cas : le résultat de la sous requête est un ensemble de valeurs
  - Si la condition doit être vérifiée pour toutes les valeurs de la liste, on fait précéder la sous requête de  $\theta$  ALL où  $\theta$  est un opérateur de comparaison

Noms des pilotes Niçois qui gagnent plus que les pilotes Parisiens ?

```
SELECT Plnom FROM PILOTE  
WHERE Adr = 'NICE'  
AND Sal >= ALL (SELECT DISTINCT Sal  
                  FROM PILOTE  
                  WHERE Adr = 'PARIS');
```

Cette requête n'est pas la plus efficace bien sûr.

Celle-ci est plus appropriée :

```
SELECT max(Sal)  
FROM PILOTE  
WHERE Adr = 'PARIS'
```



# LMD - Jointures imbriquées

---

- Possibilités de travailler sur un ensemble d'attributs

Quels sont les avions de même nom et localisés au même endroit que l'avion Numéro 105 ?

**SELECT \***

**FROM AVION**

**WHERE (Avnom, Loc) = (SELECT Avnom, Loc  
FROM AVION  
WHERE Avnum = 105);**





# Discussions sur les jointures

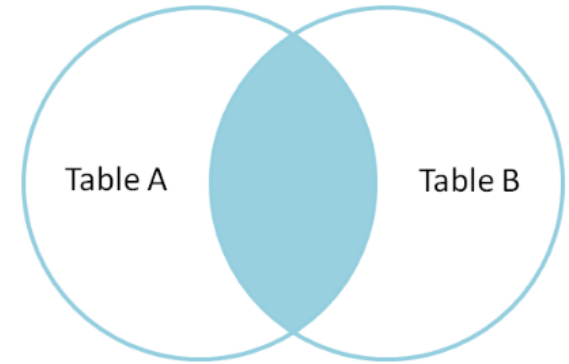
- Jointure Interne :

```
SELECT Volnum, HD, HA FROM VOL, AVION  
WHERE VOL.Avnum = AVION.Avnum  
AND VD = 'PARIS'  
AND Avnom = 'A320' ;
```

- Depuis 1992, autre syntaxe :

```
SELECT Volnum, HD, HA FROM VOL  
INNER JOIN AVION ON VOL.Avnum = AVION.Avnum  
WHERE VD = 'PARIS'  
AND Avnom = 'A320' ;
```

```
SELECT Volnum, HD, HA FROM VOL  
INNER JOIN AVION ON VOL.Avnum = AVION.Avnum  
INNER JOIN PILOTE ON VOL.Plnum=PILOTE.plnum  
WHERE VD = 'PARIS'  
AND Avnom = 'A320' ;
```



2 tables

3 tables

# INNER JOIN

---

- INNER JOIN table [ON champ1=champ2 [{AND | OR} champ3=champ4,... ]]

**SELECT** Volnum, HD, HA **FROM** VOL

**INNER JOIN** AVION **ON** VOL.Avnum = AVION.Avnum

**WHERE** VD = 'PARIS'

**AND** Avnom = 'A320' ;

Le **INNER** est facultatif

**JOIN** AVION **ON** VOL.Avnum = AVION.Avnum



# Rappel

---

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES

Plnum	Plnom	Adr
1	DUPOND	PARIS
2	DURAND	LILLE

- Donnez toutes les informations sur les pilotes qui effectuent des vols



# Requête

---

```
SELECT * FROM VOL, PILOTE  
WHERE VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```

Ou bien :

```
SELECT * FROM VOL  
INNER JOIN PILOTE ON VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```

```
SELECT * FROM VOL  
JOIN PILOTE ON VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```



# Résultat

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES

Plnum	Plnom	Adr
1	DUPOND	PARIS
2	DURAND	LILLE

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA	plnum	plnom	Adr
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER	1	DUPOND	PARIS
101	1	11	NICE	LYON	1	DUPOND	PARIS
102	2	13	LILLE	NANTES	2	DURAND	LILLE

```
SELECT * FROM VOL  
JOIN PILOTE ON VOL.Plnum = PILOTE.plnum;
```



# Utilisation d'alias

---

- Il est possible d'utiliser des alias dans les INNER JOIN mais attention à partir du moment où ils sont définis ils doivent être aussi utilisés dans le WHERE

```
SELECT * FROM VOL  
JOIN PILOTE P ON VOL.Plnum = P.plnum  
WHERE P.ADR <> 'LYON';
```



# Rappel : Jointure naturelle algébrique

---

JOIN(PILOTE1,VOL1)

- Le seul attribut commun est PLNUM

PILOTE1

PLNUM	PLNOM
100	JEAN
101	PIERRE
120	PAUL

VOL1

VOLNUM	AVNUM	PLNUM
IT500	110	100
IT501	130	100
IT503	110	100
IT504	110	120
IT506	120	120
IT507	130	110

PLNUM	PLNOM	ADR	VOLNUM	AVNUM
100	JEAN	PARIS	IT500	110
100	JEAN	PARIS	IT501	130
100	JEAN	PARIS	IT503	110
120	PAUL	PARIS	IT504	110
120	PAUL	PARIS	IT506	120



# Jointure naturelle

---

```
SELECT * FROM VOL NATURAL JOIN PILOTE;
```

Jointure naturelle : élimination de l'attribut doublon

Syntaxe :

```
NATURAL JOIN table;
```

Pour avoir le même résultat il faut projeter uniquement les attributs intéressants dans les autres expressions de requête





# Résultat

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES

Plnum	Plnom	Adr
1	DUPOND	PARIS
2	DURAND	LILLE

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA	plnom	Adr
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER	DUPOND	PARIS
101	1	11	NICE	LYON	DUPOND	PARIS
102	2	13	LILLE	NANTES	DURAND	LILLE

**SELECT \* FROM VOL NATURAL JOIN PILOTE;**



# Discussions sur les jointures

---

- En fait il existe différents types de jointures
- Le choix de la jointure dépend de ce que l'on recherche

# Discussions sur les jointures

---

- Jointure Externe :
- Vouloir récupérer un résultat même s'il n'y a pas de valeurs associées (champs NULL)
- Syntaxe :

**LEFT | RIGHT | FULL OUTER JOIN**  
**table\_de\_jointure ON condition**

**OUTER** est facultatif



# Discussions sur les jointures

- Exemple : il existe un seul pilote associé à vol et on souhaite avoir tous les pilotes même sans vol

```
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA FROM PILOTE  
LEFT JOIN VOL ON VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;
```

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DURAND
3	DUJARDIN

Volnum	Plnum	Avnum	HD	HA
100	3	10	12	18
101	4	11	14	16
102	5	13	8	10

Plnum	Plnom	HD	HA
1	DUPONT	NULL	NULL
2	DURAND	NULL	NULL
3	DUJARDIN	12	18

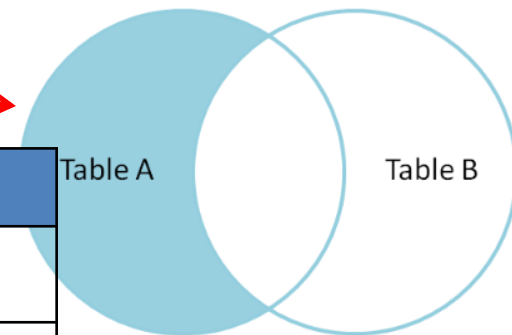
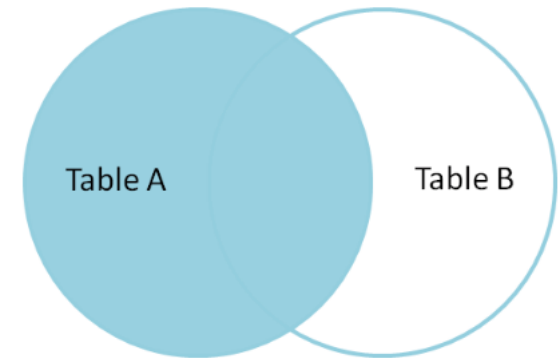


# Discussions sur les jointures

- LEFT JOIN

Intérêt permet de reporter tous les  
tous les résultats de la relation de gauche  
même s'il n'y a pas de correspondance dans  
table de droite

```
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA FROM PILOTE  
LEFT JOIN VOL ON VOL.Plnum = PILOTE.Plnum  
WHERE HD IS NULL;
```

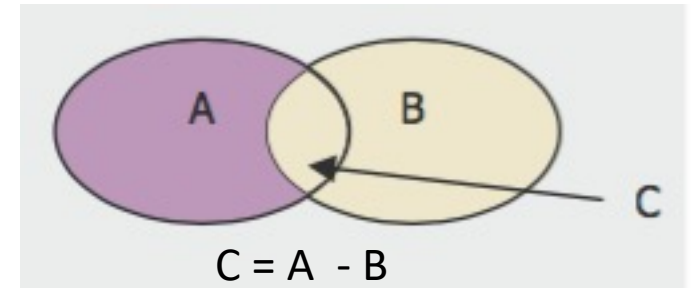


Plnum	Plnom	HD	HA
1	DUPONT	NULL	NULL
2	DURAND	NULL	NULL

# RAPPEL DIFFERENCE

- $R - S$  : ensemble des tuples qui appartiennent à  $R$  sans appartenir à  $S$ . Complémentaire de l'intersection :

$$R - S = \{t / t \in R \text{ ET } t \notin S\}$$



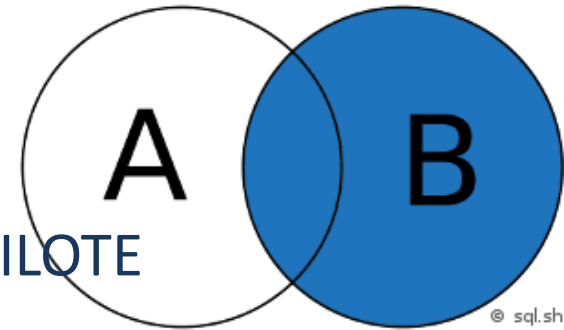
- Opérateur non commutatif :  $R - S \neq S - R$

PILOTE1 – PILOTE2	PLNUM	ADR
	100	PARIS
	120	PARIS

PILOTE 1 – PILOTE 2 : ensemble des pilotes habitant PARIS et n'assurant pas de vol au départ de PARIS ou TOULOUSE

# Discussions sur les jointures

- **RIGHT JOIN** reporter les résultats de droite même sans correspondance à gauche



**SELECT** PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA **FROM** PILOTE  
**RIGHT JOIN** VOL **ON** VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DURAND
3	DUJARDIN

Volnum	Plnum	Avnum	HD	HA
100	3	10	12	18
101	4	11	14	16
102	5	13	8	10

Plnum	Plnom	HD	HA
3	DUJARDIN	12	18
4	<i>NULL</i>	14	16
3	<i>NULL</i>	8	10



# Discussions sur les jointures

---

**SELECT** PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA **FROM** PILOTE  
**RIGHT JOIN** VOL **ON** VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;

**SELECT** PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA **FROM** VOL  
**LEFT JOIN** PILOTE **ON** VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;

Equivalent ?



# Discussions sur les jointures

```
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA FROM PILOTE
RIGHT JOIN VOL ON VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, HD, HA FROM VOL
LEFT JOIN PILOTE ON VOL.Plnum = PILOTE.Plnum;
```

EQUIVALENT

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DURAND
3	DUJARDIN

Volnum	Plnum	Avnum	HD	HA
100	3	10	12	18
101	4	11	14	16
102	5	13	8	10

Plnum	Plnom	HD	HA
3	DUJARDIN	12	18
4	NULL	14	16
3	NULL	8	10

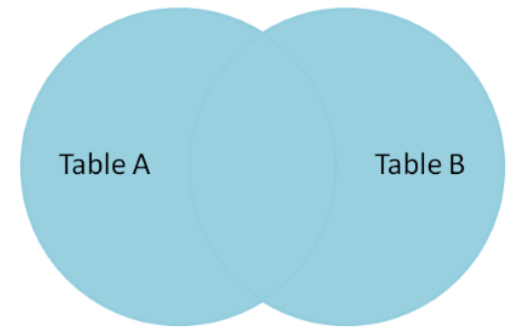


# Discussions sur les jointures

---

- **FULL OUTER JOIN**

Intérêt permet de reporter tous les  
tous les résultats de la relation de droite et de  
gauche même s'il n'y a pas de correspondance  
Un **NULL** est attribué à droite ou à gauche



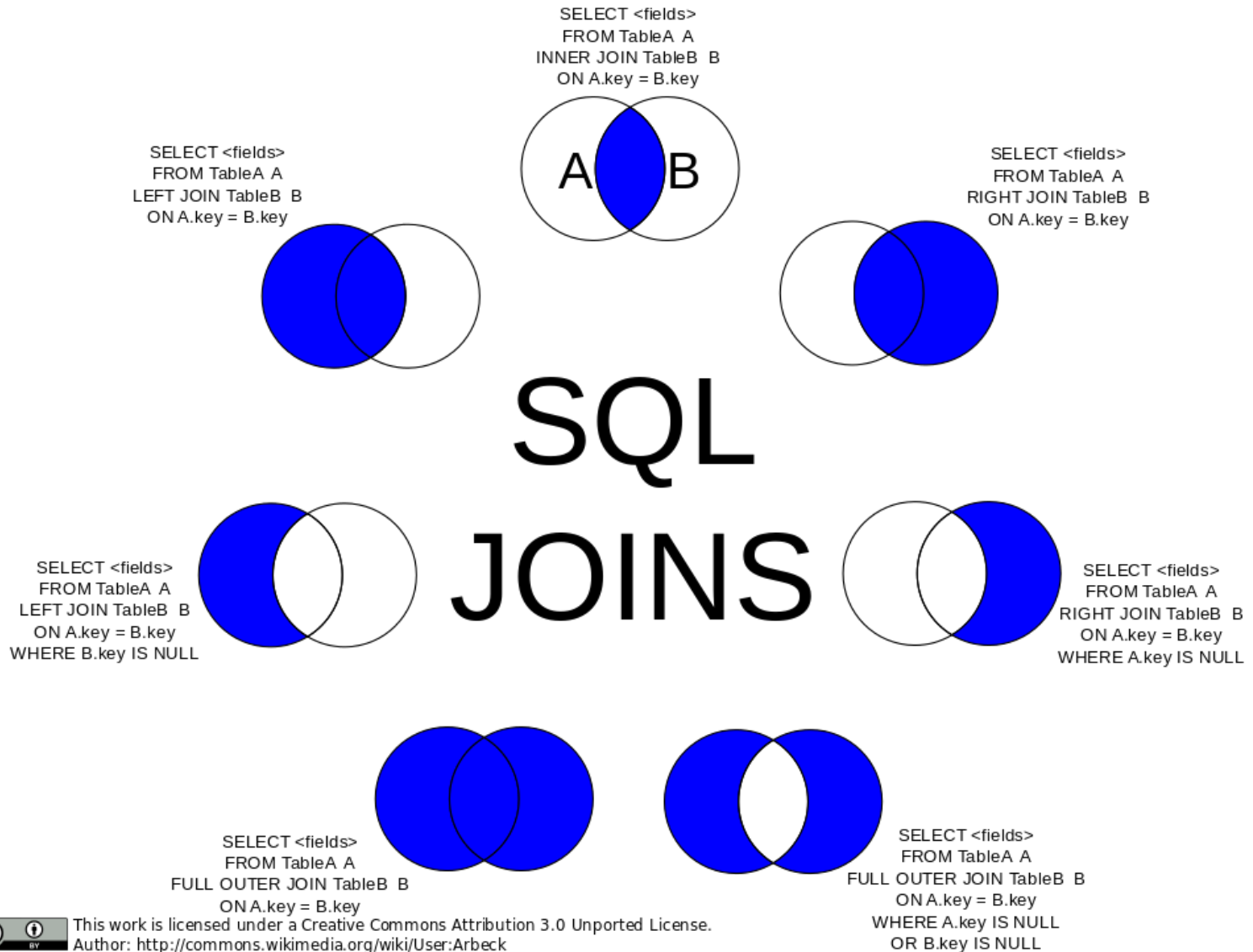
```
SELECT PILOTE.Plnum, Volnum FROM PILOTE
```

```
FULL JOIN VOL ON
```

```
PILOTE.Plnum = VOL.Plnum;
```

Affichera toutes les valeurs même s'il n'y en a pas

# Pour résumer



# LMD - Op. ensemblistes

---

- Syntaxe :  
SFW {**UNION**, **INTERSEC**, **EXCEPT**} SFW
- Contraintes : uni compatibilité des relations  
opérandes - Attention à l'ordre : compatibilité  
syntaxique des attributs projetés dans les deux  
clauses SELECT
- Pas forcément supportés par tous les SGBD !
- **MINUS** = **EXCEPT** (depuis SQL 2002)



# LMD - Op. ensemblistes

---

- Equivalence avec d'autres opérations

Liste des pilotes qui habitent NICE et PARIS

```
SELECT Pnom FROM PILOTE WHERE Adr='NICE'  
UNION  
SELECT Pnom FROM PILOTE WHERE Adr = 'PARIS';
```

```
SELECT Pnom  
FROM PILOTE  
WHERE Adr = 'NICE' OR Adr = 'PARIS';
```

```
SELECT Pnom  
FROM PILOTE  
WHERE Adr IN ('PARIS', 'NICE');
```



# LMD - Op. ensemblistes

---

- Equivalence avec d'autres opérations

Numéros des pilotes qui habitent à NICE et dont la ville de départ d'un vol est PARIS

```
SELECT Plnum FROM PILOTE WHERE Adr='NICE'  
INTERSECT  
SELECT Plnum FROM PILOTE WHERE VD = 'PARIS' ;
```

```
SELECT Plnum FROM PILOTE  
WHERE Plnum IN (SELECT DISTINCT Plnum  
                  FROM VOL  
                  WHERE VD = 'PARIS') ;
```



# LMD - Op. ensemblistes

---

Numéros des pilotes habitant Nice et n'assurant aucun vol au départ de Nice

```
SELECT PlnumFROM PILOTE WHERE Adr = 'NICE'  
MINUS
```

```
SELECT DISTINCT Plnum FROM VOL WHERE VD='NICE' ;
```

```
SELECT Plnum FROM PILOTE  
WHERE Adr = 'NICE'  
AND Plnum NOT IN (SELECT DISTINCT Plnum  
                     FROM VOL  
                     WHERE VD ='NICE');
```



# LMD - Op. ensemblistes

---

- Attention le produit cartésien existe !

**SELECT \***

**FROM PILOTE, VOL;**

- Il y a un résultat qui donne le produit cartésien de **PILOTE x VOL** !
- C'est un produit cartésien et non pas une jointure !





# LMD - Tri des résultats

---

- Il est possible d'ordonner les résultats en SQL, ordre croissant ou décroissant sur un ou plusieurs attributs en utilisant la clause  
**ORDER BY** expression [**ASC**, **DESC**], ... où expression est un attribut ou ensemble d'attributs spécifiés dans le **SELECT**
- Dernière clause du bloc
- Si plusieurs expressions, d'abord tri sur le 1er, puis le 2nd, ...  
Liste des pilotes Niçois par ordre de salaire décroissant puis par ordre alphabétique des noms  
**SELECT** Plnom, Sal  
**FROM** PILOTE  
**WHERE** Adr = 'NICE'  
**ORDER BY** Sal **DESC**, Plnom ;



# LMD – Le FROM

---

- Le **FROM** contient les relations sur lesquelles vont s'effectuer les opérations dans le bloc

**SELECT VA FROM VOL;**

**SELECT** Avion.Avnum, Volnum, HD, HA  
**FROM** VOL, AVION  
**WHERE** VOL.Avnum = AVION.Avnum  
**AND** AVION.Avnum = 100;

# LMD – Le FROM

---

- Il est possible de renommer une relation  
**SELECT** A.Avnum, Volnum, HD, HA  
**FROM** VOL V, AVION A  
**WHERE** V.Avnum = A.Avnum  
**AND** A.Avnum = 100;

Avec MySQL possibilité d'écrire

**FROM** VOL AS V, AVION AS A  
**FROM TABLE** VOL AS V, AVION AS A

Ne fonctionne pas sous ORACLE



# LMD – Le FROM

---

- Attention quand une relation est renommée il n'est pas possible d'utiliser l'ancien nom

```
SELECT A.Avnum, Volnum, HD, HA  
FROM VOL V, AVION A  
WHERE V.Avnum = A.Avnum  
AND AVION.Avnum = 100 ;
```

**FAUX**

AVION ne peut plus être  
utilisé



# LMD – Le FROM

---

- Intérêt : ajout de plus de sémantique  
Numéros des pilotes gagnant le même salaire que DUPONT ?

```
SELECT P1.Plnum  
FROM PILOTE LesPilotes, PILOTE LePiloteDupont  
WHERE LesPilotes.Sal = LePiloteDupont. Sal  
AND LePiloteDupont.Plnom = 'DUPONT'  
AND LesPilotes.Plnum <> LePiloteDupont.Plnum;
```

- Il est clair que dans les relations, **LePiloteDupont** référence une relation particulière. Celle pour laquelle on veut comparer les salaires de tous les pilotes (**LesPilotes**)



# LMD – Le FROM

---

- Le contenu d'un **FROM** peut être une requête

```
SELECT A.Avnum, Volnum, HD, HA  
FROM (SELECT * FROM VOL) V, AVION A  
WHERE V.Avnum = A.Avnum  
AND A.Avnum = 100;
```

Utiliser des alias pour pouvoir manipuler les résultats de la requête



# LMD – Le FROM

---

- Plus intéressant quand il y a une condition dans la sous requête

```
SELECT A.Avnum, Volnum, HD, HA  
FROM (SELECT * FROM VOL WHERE VD='PARIS') V  
JOIN AVION A ON V.Avnum = A.Avnum;
```



# LMD – Le FROM

---

- Pratique pour obtenir plusieurs valeurs en sorties

Nombre de pilotes et d'avions dans la base

**SELECT** countpilote, countavion

**FROM** (**SELECT COUNT(\*) AS** countpilote **FROM** PILOTE),  
(**SELECT COUNT(\*) AS** countavion **FROM** AVION);





# LMD - Mise à Jour

---

- Modification de la valeur d'un attribut

**UPDATE** nomrelation **SET** att1=val1, att2=val2 ... {**WHERE** Condition}

- Si absence de conditions (pas de clause **WHERE**) , il y a une modification sur tous les tuples de la relations concernées
- La nouvelle valeur peut être fonction de l'ancienne ou être le résultat d'une requête
- Des jointures peuvent être exprimées dans la clause **WHERE** mais une seule relation est spécifiée dans la clause **UPDATE**



# LMD - Mise à Jour

---

- Exemples
- Le pilote DUPONT change d'adresse et son salaire est augmenté de 10 %

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

- Le pilote de numéro 105 a maintenant le même salaire que le pilote numéro 110

```
UPDATE PILOTE SET Sal = (SELECT Sal  
                        FROM PILOTE  
                        WHERE Plnum=110)  
                WHERE Plnum=105;
```



# LMD - Mise à Jour

---

- Insertion d'un tuple

**INSERT INTO** nomrelation (list\_att) **VALUES** (list\_val) ;

- Si la liste des attributs n'est pas spécifiée, il faut donner les valeurs pour chacun des attributs de la relation dans l'ordre de création
- On peut utiliser le mot clé **NULL** si l'attribut n'a pas de valeur



# LMD - Mise à Jour

- Insertion d'un nouveau pilote

```
INSERT INTO PILOTE (PInum, PInom, Adr, Sal)  
VALUES (206, 'DUPOND', 'MONTPELLIER', 3000) ;
```

Remarque : si le pilote 206 existe déjà étant donné que Plnum est clé primaire il ne pourra pas être inséré

```
INSERT INTO PILOTE (Pnum, Pnom) VALUES (207, 'DURAND') ;  
                <207, 'DURAND', NULL NULL>
```



# LMD - Mise à Jour

---

- Suppression de tuples  
**DELETE FROM** nomrelation **WHERE** condition
- Une seule relation dans le FROM
- **DELETE FROM PILOTE WHERE PInum=206;**

# LMD - Mise à Jour

---

- Attention : Une opération de mise à jour n'est pas inscrite définitivement dans la base après son exécution
- Notion de transactions (voir en cours plus tard)



# Vers les requêtes complexes

---

- Il est possible de vouloir traiter des tuples par sous ensemble : partitionnement
- Il est possible d'avoir des contraintes d'existences
- Il est possible d'avoir des conditions qui ne s'appliquent pas à l'ensemble des tuples
- La requête principale et la sous requête ne sont pas indépendantes

# LMD - Partitionnement

---

- Permet de regrouper les tuples d'une relation en sous classes par valeur de l'attribut réalisant le partitionnement :  
**GROUP BY** col1, [col2, ...]
- Doit suivre le **WHERE** ou le **FROM** si celui-ci est vide
- Les attributs mentionnées dans le **SELECT** doivent être indiquées dans le **GROUP BY**
- Attention : si **GROUP BY**, les fonctions agrégatives s'appliquent aux sous classes





# LMD - Partitionnement

---

- Sans partitionnement : ensemble des tuples

```
SELECT Volnum, Plnum, Avnum, VD, VA  
FROM VOL;
```

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES
103	1	10	PARIS	NANTES
104	1	15	LYON	LILLE
105	4	12	PARIS	NICE
106	1	13	NANTES	LILLE



# LMD - Partitionnement

---

- Sans partitionnement : ensemble des tuples

**SELECT** Plnum  
**FROM** VOL;

Plnum
1
1
2
1
1
4
1



# LMD - Partitionnement

```
SELECT Pnum  
FROM VOL  
GROUP BY Pnum;
```

3  
Partitions

Pnum
1
1
1
1
1
2
4

On regroupe  
par rapport aux numéros de  
pilotes

La base de données est  
partitionnée  
et on analyse chaque partition  
à la fois



# LMD - Partitionnement

- Quel est le nombre de vols effectués par chacun des pilotes ?

On veut connaître par pilote le nombre de vols qu'il a effectué. Une requête sans partitionnement considère l'ensemble de la base

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
102	2	13	LILLE	NANTES
103	1	10	PARIS	NANTES
104	1	15	LYON	LILLE
105	4	12	PARIS	NICE
106	1	13	NANTES	LILLE



# LMD - Partitionnement

---

- Quel est le nombre de vols effectués par chacun des pilotes ?

```
SELECT Plnum, COUNT (Volnum)
```

```
FROM VOL
```

```
GROUP BY Plnum ;
```

On effectue une partition et ensuite on compte le nombre de vols par partition

- Les fonctions agrégatives s'appliquent aux partitions



# LMD - Partitionnement

```
SELECT Plnum, COUNT (Volnum)
FROM VOL
GROUP BY Plnum ;
```

COUNT (VOLNUM)  
Par partition  
Pour Plnum=1  
COUNT(Volnum)=5

Pour Plnum=2  
COUNT(Volnum)=1

Pour Plnum=4  
COUNT(Volnum)=1

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
103	1	10	PARIS	NANTES
104	1	15	LYON	LILLE
106	1	13	NANTES	LILLE
102	2	13	LILLE	NANTES
105	4	12	PARIS	NICE



# LMD - Partitionnement

---

```
SELECT Plnum, COUNT (Volnum)
FROM VOL
GROUP BY Plnum ;
```

Plnum	COUNT(Volnum)
1	5
2	1
4	1



# LMD - Partitionnement

---

```
SELECT Plnum,  
        COUNT (Volnum) AS "Nombre de vols"  
FROM VOL  
GROUP BY Plnum ;
```

Plnum	Nombre de vols
1	5
2	1
4	1





# LMD - Partitionnement

- Nombre de vols par pilote et par avion ?

```
SELECT Pnum, Avnum, COUNT (Volnum)
```

```
FROM VOL
```

```
GROUP BY Pnum, Avnum;
```

Partition  
par Pnum

Volnum	Pnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
101	1	11	NICE	LYON
103	1	10	PARIS	NANTES
104	1	15	LYON	LILLE
106	1	13	NANTES	LILLE
102	2	13	LILLE	NANTES
105	4	12	PARIS	NICE



# LMD - Partitionnement

- Nombre de vols par pilote et par avion ?

```
SELECT Plnum, Avnum, COUNT (Volnum)
```

```
FROM VOL
```

```
GROUP BY Plnum, Avnum;
```

Partition  
par Plnum et  
par Avnum

Volnum	Plnum	Avnum	VD	VA
100	1	10	PARIS	MONTPELLIER
103	1	10	PARIS	NANTES
101	1	11	NICE	LYON
106	1	13	NANTES	LILLE
104	1	15	LYON	LILLE
102	2	13	LILLE	NANTES
105	4	12	PARIS	NICE



# LMD - Partitionnement

- Nombre de vols par pilote et par avion ?

```
SELECT Plnum, Avnum, COUNT (Volnum)
```

```
FROM VOL
```

```
GROUP BY Plnum, Avnum;
```

Plnum	Avnum	COUNT(Volnum)
1	10	2
1	11	1
1	13	1
1	15	1
2	13	1
4	12	1

1 ligne par numéro  
de pilote  
et numéro d'avion  
différent



# LMD - Partitionnement

---

- Pour chaque pilote (nom) donner le nombre de vol qu'il assure au départ de PARIS
- La condition peut porter sur l'ensemble des tuples de la base et non pas sur la partition

```
SELECT Plnom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL  
WHERE PILOTE.Plnum=VOL.Plnum  
AND VD = 'PARIS'  
GROUP BY Plnom;
```



# LMD - Partitionnement

---

- Donner pour chaque appareil, le nombre de pilotes qui l'utilise

```
SELECT AVION.Avnum,  
        Avnom,  
        COUNT (VOL.Plnum)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE VOL.Avnum=AVION.Avnum  
AND PILOTE.Plnum=VOL.Plnum  
GROUP BY AVION.Avnum, Avnom;
```



# LMD - Partitionnement

Plnum	Plnom
1	DURAND
2	DUPOND

Avnum	Avnom
10	AIRBUS
20	AIRBUS

Volnum	Plnum	Avnum
V1	1	10
V2	2	10
V3	1	20
V4	2	10
V5	2	20
V6	1	10

AV 10 : P 1 (V1)

P 2 (V2)

P 2 (V4)

P 1 (V6)

= 4 pilotes

AV20 : P 1 (V3)

P 2 (V5)

= 2 pilotes

(Il n'y a que 2 pilotes dans la base !)



# LMD - Partitionnement

---

- Donner pour chaque appareil, le nombre de pilotes qui l'utilise

```
SELECT AVION.Avnum,  
        Avnom,  
        COUNT (DISTINCT VOL.Plnum)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE VOL.Plnum=AVION.Avnum  
AND PILOTE.Plnum=VOL.Plnum  
GROUP BY AVION.Avnum, Avnom;
```



# LMD - Partitionnement

---

- Les éléments qui sont dans le SELECT doivent se retrouver dans le GROUP BY (sauf les fonctions agrégatives)

**SELECT** Avnom

**FROM** ..

**GROUP BY** AVION.Avnum, Avnom;

-> partition par numéro et nom d'avion mais on n'affiche que le nom

**SELECT** AVION.Avnum, Avnom

**FROM** ..

**GROUP BY** Avnom;

ERROR at line 1:ORA-00979: not a GROUP BY expression





# LMD - Partitionnement

---

- Il est possible de ne donner que le résultat d'une fonction agrégative

```
SELECT COUNT (*)  
FROM VOL  
GROUP BY PInum;
```

Compte le nombre de vols par pilote



# LMD - Partitionnement

---

- Condition pour la partition

**GROUP BY ...**

**HAVING** condition

**C'est uniquement une condition sur la partition et non pas sur l'ensemble de la base !!**



# LMD - Partitionnement

---

- Donner par pilote le nombre de vols (s'il est supérieur à 5)

```
SELECT Plnum, COUNT (Volnum)
FROM PILOTE, VOL
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum
GROUP BY Plnum
HAVING COUNT(Volnum)>5;
```

- Ne retourne un résultat que si le nombre de vols pour un pilote est supérieur à 5



# LMD - Partitionnement

---

- Quels sont les noms des pilotes assurant le même nombre de vols avec un AIRBUS que DUPONT ?
- C'est un partitionnement. Rappel dans le WHERE on manipule l'ensemble donc on ne peut pas tester pilote par pilote
- 2 parties :
- Combien de vols sont faits par DUPONT sur un AIRBUS
- Combien de vols sont égaux à la valeur précédente



# LMD - Partitionnement

---

- Combien de vols sont faits par DUPONT sur un AIRBUS

```
SELECT COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum  
AND VOL.Avnum=AVION.Avnum  
AND Plnom = 'DUPONT'  
AND Avnom LIKE 'AIRBUS%'
```

**= RES1**



# LMD - Partitionnement

---

- Combien de vols sont égaux à la valeur précédente (RES1)

```
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum  
AND VOL.Avnum=AVION.Avnum  
AND Nomav LIKE 'AIRBUS%'  
GROUP BY PILOTE.Plnum, Plnom  
HAVING COUNT (*) = RES1
```



# LMD - Partitionnement

---

- Combien de vols sont égaux à la valeur précédente (RES1)

```
SELECT PILOTE.Plnum, Plnom, COUNT (*)  
FROM PILOTE, VOL, AVION  
WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum  
AND VOL.Avnum=AVION.Avnum  
AND Nomav LIKE 'AIRBUS%'  
GROUP BY PILOTE.PLnum, Plnom  
HAVING COUNT (*) = (SELECT COUNT (*)  
    FROM PILOTE, VOL, AVION  
    WHERE PILOTE.Plnum = VOL.Plnum  
    AND VOL.Avnum=AVION.Avnum  
    AND Plnom = 'DUPONT'  
    AND Nomav LIKE 'AIRBUS%');
```



# LMD - Partitionnement

---

- Les seules difficultés sont :
- De ne pas oublier que les colonnes mentionnées dans le **GROUP BY** doivent être indiquées dans le **SELECT**
- Et de ne pas confondre :
  - Les conditions qui sont dans le **WHERE** portent sur l'ensemble de la relation
  - Les conditions qui sont dans le **HAVING** portent sur la sous relation qui a été partitionnée avec le **GROUP BY**





# LMD - Partitionnement

---

- Une astuce :

**GROUP BY ...**

**HAVING FONCTION D'AGREGATION** *Opérateur*

**Exemples :**

**GROUP BY ...**

**HAVING SUM (...) =**

**GROUP BY ...**

**HAVING COUNT (...) >=**

**JAMAIS : HAVING ATTRIBUT** *Opérateur*

**HAVING SAL = FAUX !!!!**



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Jusqu'à présent il n'y avait pas de corrélations entre les requêtes et les sous requêtes

**SELECT \***

**FROM PILOTE**

**WHERE Sal = (SELECT Sal  
FROM PILOTE  
WHERE Pnum=110)**

Remarque :  
Ajouter dans la requête principale

**AND Pnum != 110**  
pour ne pas avoir le pilote 110

Exécution de la sous requête  
qui donne un résultat le  
salaire du pilote 110



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe-t'il des pilotes n'ayant fait aucun vol ?

**SELECT \***

**FROM** PILOTE LesPilotes

**WHERE NOT EXISTS** (SELECT \*  
**FROM** Vol  
**WHERE**  
LesPilotes.Plnum=Vol.Plnum) ;

Il ne doit pas exister de pilotes dans la jointure –  
Pas de résultat

On regarde par rapport aux pilotes qui sont parcourus dans la requête principale

# LMD – Requêtes corrélées

---

- Quels sont les pilotes qui effectuent des vols ?

**SELECT \***

**FROM** PILOTE LesPilotes

**WHERE EXISTS** (SELECT \*  
**FROM** Vol  
**WHERE** LesPilotes.PInum=Vol.PInum)

Les pilotes doivent  
exister dans la jointure –  
Il y a un résultat

On regarde par rapport aux  
pilotes qui sont parcourus  
dans la requête principale



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DUPONT
3	DURAND

- $\langle 1, 'DUPONT' \rangle$  et  $\langle 2, 'DUPONT' \rangle$  sont homonymes

Résultat attendu :

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DUPONT



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?

$R1 = \text{JOINTURE}(\text{PILOTE}, \text{PILOTE}/\text{PInom}=\text{PInom})$

$R2 = \text{JOINTURE}(\text{PILOTE}, \text{PILOTE}/\text{PInum}=\text{PInum})$

$R3 = \text{DIFFERENCE}(R1, R2)$

$R4 = \text{PROJECTION}(R3/R1.\text{PInum}, R2.\text{PInum})$

# LMD – Requêtes corrélées

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?

R1

Plnum	Plnom	Plnum	Plnom
1	DUPONT	1	DUPONT
1	DUPONT	2	DUPONT
2	DUPONT	1	DUPONT
2	DUPONT	2	DUPONT
3	DURAND	3	DURAND

R2

Plnum	Plnom	Plnum	Plnom
1	DUPONT	1	DUPONT
2	DUPONT	2	DUPONT
3	DURAND	3	DURAND

R3

Plnum	Plnom	Plnum	Plnom
1	DUPONT	2	DUPONT
2	DUPONT	1	DUPONT

R4

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DUPONT



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?
- Utilisation de la différence

```
SELECT p1.Plnum, p1.Plnom, p2.Plnum, p2.Plnom  
FROM PILOTE p1, PILOTE p2  
WHERE p1.Plnom = p2.Plnom  
MINUS
```

```
SELECT p1.Plnum, p1.Plnom, p2.Plnum, p2.Plnom  
FROM PILOTE p1, PILOTE p2  
WHERE p1.Plnum = p2.Plnum;
```

Plnum	Plnom	Plnum	Plnom
1	DUPONT	2	DUPONT
2	DUPONT	1	DUPONT

**Difficile de ne conserver que les premières colonnes**





# LMD – Requêtes corrélées

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?
- Une autre vision de la différence

**SELECT** p1.num, p1.nom

**FROM** PILOTE p1, PILOTE p2

**WHERE** p1.nom = p2.nom

**AND** (p1.num, p1.nom, p2.num, p2.nom) **NOT IN** (SELECT  
p3.num, p3.nom, p4.num, p4.nom

**Attention**  
Il faut les 4 attributs

**FROM** PILOTE p3, PILOTE p4  
**WHERE** p3.num = p4.num);

**Requête principale et  
Requête imbriquée  
indépendantes**

P1num	P1nom
1	DUPONT
2	DUPONT



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?
- Avec une requête corrélée

**SELECT \***

**FROM PILOTE p1**

**WHERE EXISTS (SELECT \***

**FROM PILOTE p2**

**WHERE p1.num != p2.num**

**AND p1.nom = p2.nom);**

P1num	P1nom
1	DUPONT
2	DUPONT



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?
- Avec un partitionnement

```
SELECT Plnum, Plnom  
FROM PILOTE  
WHERE Plnom IN (SELECT Plnom  
                FROM PILOTE  
                GROUP BY Plnom  
                HAVING COUNT (*) >1);
```

Plnum	Plnom
1	DUPONT
2	DUPONT



# LMD – Requêtes corrélées

---

- Existe t'il des homonymes parmi les pilotes ?
- Avec une condition sur les numéros – Résultats un peu différents

```
SELECT p1.Plnum, p2.Plnum, p1.Plnom  
FROM PILOTE p1, PILOTE P2  
WHERE p1.Plnom=p2.Plnom  
AND p1.Plnum < p2.Plnum;
```

p1.Plnum	p2.Plnum	P1.Plnom
1	2	DUPONT



# Requête d'un examen

---

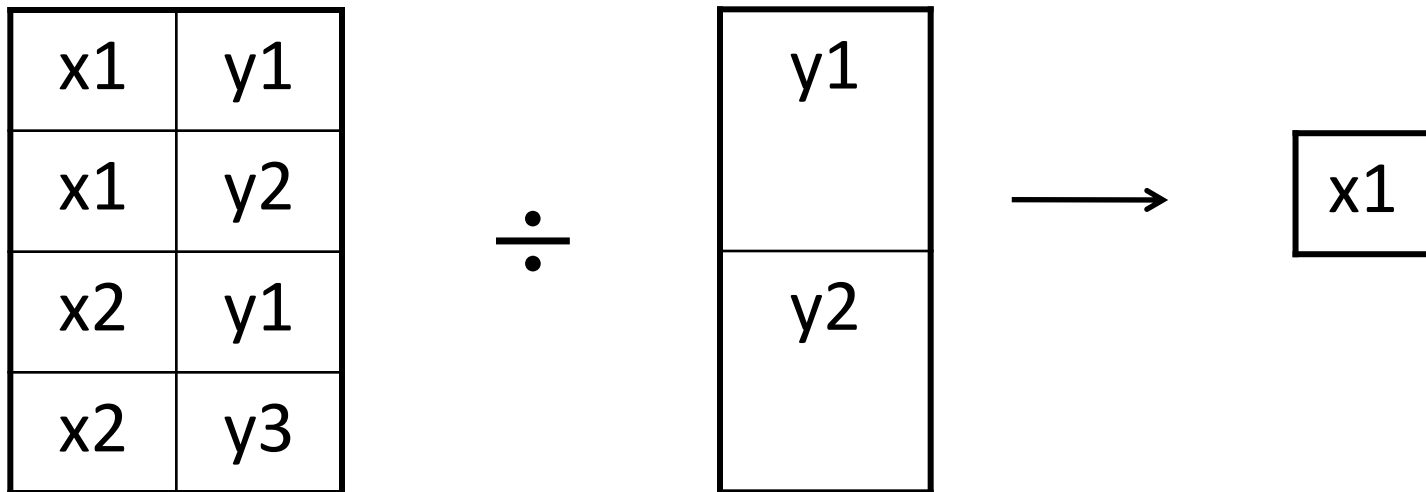
- 3) (2 points) Ecrire une requête permettant de supprimer toutes les informations de Remboursement pour toutes les personnes qui ont remboursé le montant global de leur prêt, i.e. la somme de tous les montantsremboursement doit être égale au montant emprunté

```
DELETE FROM Remboursement A
WHERE montanteprunte=
(SELECT SUM(montantremboursement)
FROM Remboursement B
WHERE B.Id_emprunteur=A.Id.emprunteur AND B.datedemande=A.datedemande);
```



# La division en SQL

- Rappel :
- Division d'une relation binaire par une relation unaire
- $R(X,Y) \div S(Y)$
- Les x associés à tous les y de R :



# DIVISION - Rappel algébrique

- Avions conduits par tous les pilotes :

VOL1 (PLNUM ÷ PLNUM) PIL ?

**VOL1**

Dividende

AVNUM	PLNUM
30	100
30	101
30	102
30	103
31	100
31	102
32	102
32	103
33	102

Diviseur PIL1

PLNUM
100



AVNUM
30
31

Quotient

Diviseur PIL2

PLNUM
102
103



AVNUM
30
32

Quotient



# La division en SQL

---

- Equivalence en algébrique

$$\Pi_x(R) - \Pi_x(\Pi_x(R) \otimes S - R)$$

- $\Pi_x(R) \otimes S =$  la division idéale : « tous les x associés à tous les y de S »

x1	y1
x1	y2
x2	y1
x2	y2



# La division en SQL

---

- Expression en algébrique

$$\Pi_x(R) - \Pi_x(\Pi_x(R) \otimes S - R)$$

- $\Pi_x(R) \otimes S - R =$  les mauvais (« ceux qui ne sont pas associés à tous les  $y$  de  $S$  »)

x2	y2
----	----

# La division en SQL

---

- Pour avoir les bons :

$$\Pi_x(R) - \Pi_x(\Pi_x(R) \otimes S - R)$$

x1
x2

 - 

x2
----

 = 

x1
----

# La division en SQL

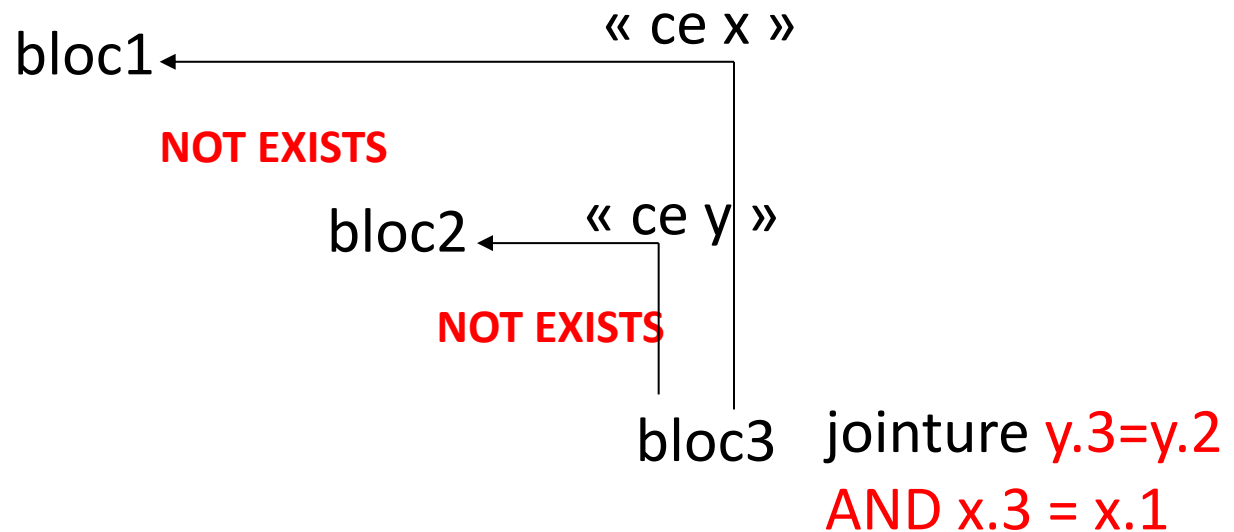
---

- Quels sont les  $x$  associés à tous les  $y$  de  $R$  ?
- Paraphrase : « Quels sont les  $x$  tels qu'il n'existe pas de  $y$  qui ne soit pas associé à ce  $x$  ? »
- Utilisation d'un double NOT EXISTS



# La division en SQL

- « Quels sont les x tels qu'il n'existe pas de y qui ne soit pas associé à ce x ? »
- Présence de deux blocs :



# La division en SQL

- Les pilotes conduisant tous les avions
- *Existe-t-il un pilote tel qu'il n'existe aucun avion de la compagnie qui ne soit pas conduit par ce pilote ?*

**SELECT \***

Bloc 1

**FROM PILOTE**

**WHERE NOT EXISTS (SELECT \***

**FROM AVION**

Bloc 2

**WHERE NOT EXISTS (SELECT \***

**FROM VOL**

**WHERE VOL.PInum=PILOTE.PInum**

**AND VOL.Avnum=AVION.Avnum));**

Bloc 3



# La division en SQL

*Existe-t-il un pilote tel qu'il n'existe aucun avion de la compagnie qui ne soit pas conduit par ce pilote ?*

Un pilote est sélectionné	<b>SELECT *</b>	Bloc 1
s'il n'existe aucun	<b>FROM PILOTE</b>	
	<b>WHERE NOT EXISTS (</b>	
avion	<b>SELECT *</b>	Bloc 2
	<b>FROM AVION</b>	
pour lequel il n'y a aucun	<b>WHERE NOT EXISTS (</b>	
vol	<b>SELECT *</b>	
	<b>FROM VOL</b>	
(pour ce pilote et cet avion)	<b>WHERE VOL.PInum=PILOTE.PInum</b> <b>AND VOL.Avnum=AVION.Avnum));</b>	Bloc 3

# La division en SQL

---

- Examen de la requête :
- Pour chaque pilote examiné par le 1er bloc, les différents tuples de AVION sont balayés au niveau du 2ème bloc et pour chaque avion, les conditions de jointure du 3ème bloc sont évaluées



# La division en SQL

PInum	...
<b>1</b>	...
2	...

Avnum	...
10	...
20	...

Volnum	PInum	Avnum
V1	1	10
V2	1	10
V3	2	10
V4	2	20

Pour le pilote 1

Parcours des tuples de la relation AVION.

Pour l'avion n° 10, le 3ème bloc retourne un résultat (le vol V1), **NOT EXISTS** est donc faux et l'avion 10 n'appartient donc pas au résultat du 2ème bloc.

L'avion 20 n'étant jamais piloté par le pilote 1, le 3ème bloc ne rend aucun tuple, le **NOT EXISTS** associé est donc évalué à vrai.

Le 2ème bloc rend donc un résultat non vide (l'avion 20) et donc le **NOT EXISTS** du 1er bloc est faux.

Le pilote 1 n'est donc pas retenu dans le résultat de la requête.





# La division en SQL

PInum	...
1	...
2	...

Avnum	...
10	...
20	...

Volnum	PInum	Avnum
V1	1	10
V2	1	10
V3	2	10
V4	2	20

Pour le pilote 2

avec l'avion 10, il existe un vol (V3)

Le 3ème bloc retourne un résultat, **NOT EXISTS** est donc faux.

avec l'avion 20, le 3ème bloc restitue un tuple et à nouveau **NOT EXISTS** est faux.

Le 2ème bloc rend donc un résultat vide ce qui fait que le **NOT EXISTS** du 1er bloc est évalué à vrai.

Le pilote 2 fait donc partie du résultat de la requête.



# La division en SQL

---

- Les pilotes conduisant tous les airbus

Bloc 1

**SELECT \***

**FROM PILOTE**

**WHERE NOT EXISTS (SELECT \***

**FROM AVION**

**WHERE Avnom LIKE 'AIRBUS%'**

**AND NOT EXISTS (SELECT \***

**FROM VOL**

**WHERE VOL. Plnum=PILOTE.Plnum**

**AND VOL.Avnum=AVION.Avnum));**

Bloc 2

Bloc 3



# La division en SQL

---

- Utilisation d'une partition ou d'un comptage
- Quels sont les  $x$  associés à tous les  $y$  de  $R$  ?
- Paraphrase : « Quels sont les  $x$  tels que le nombre de  $y$  différents auxquels ils sont associés soit égal au nombre total de  $y$  ? »

# La division en SQL

---

- Les pilotes conduisant tous les avions
- *Quels sont les pilotes qui conduisent autant d'avions que la compagnie en possède ?*

**SELECT** PInum

**FROM** VOL

**GROUP BY** PInum

**HAVING COUNT (DISTINCT Avnum) = (SELECT COUNT(\*)  
FROM AVION);**



# La division en SQL

---

```
SELECT Plnum  
FROM VOL  
GROUP BY Plnum  
HAVING COUNT (DISTINCT Avnum) = (SELECT COUNT(*) FROM AVION);
```

- Le comptage dans la clause **HAVING** permet pour chaque pilote de dénombrer les appareils conduits
- L'oubli du **DISTINCT** rend la requête fausse (on compterait alors le nombre de vols assurés)
- Cette technique de paraphrasage ne peut être utilisée que si les deux ensembles dénombrés sont parfaitement comparables



# La division en SQL

---

- Les pilotes conduisant tous les airbus

```
SELECT Plnum
FROM VOL, AVION
WHERE AVION.Avnum=VOL.Avnum
AND Avnom LIKE 'AIRBUS%'
GROUP BY Plnum
HAVING COUNT (DISTINCT Avnum) =
    (SELECT COUNT(*)
     FROM AVION
     WHERE Avnom LIKE 'AIRBUS%');
```

Attention la condition doit être dans les deux



- 
- Des questions ?