# Persistance des données Chapitre 1: SQL - DML

He2b-ESI (CUV-NVS-SRE-ARO)

Année académique 2021 / 2022

# Plan du chapitre

- SQL Généralités
- SELECT Sous requêtes
- SELECT Jointures externes
- INSERT UPDATE DELETE
- SELECT compléments

## SQL: Généralités

### **SQL** = **Structured Query Language**

- Non procédural
- Normalisé ISO
  - 1986 1989
  - 1992(SQL2)
  - 1999(SQL3)
  - 2003 2008 2011 2016 2019
- Edgar Frank Codd à l'orgine du modèle relationnel
- Donald Chamberlain et Raymond Boyce pour les premiers développements de SQL chez IBM
- Dans ce cours, nous abordons l'essentiel de la norme SQL2. Des compléments concernant SQL3 sont proposés en fin de chapitre.

# SQL: Généralités - Rappels

Vous avez vu en DON2, le SELECT du DML.

```
SELECT [DISTINCT] { * ou {liste d'expressions et/ou aggregate fonction}}

FROM liste de tables et/ou de vues et/ou de joins [WHERE condition]

[GROUP BY liste d'attributs]

[HAVING condition]

[ORDER BY liste d attributs [ASC/DESC]

et/ou n°colonne [ASC/DESC]]
```

### SQL: Généralités - Dialectes

Au cours : la norme SQL2

Aux laboratoires : utilisation d'outils avec des différences à la norme qui varient d'un SGBD à l'autre et d'une version à l'autre.

#### Actuellement à l'ESI:

- Oracle 11g
- SQLite 3.0
- PostgreSQL 9.6

Quelque exemples de différences pour les SGBD installés à l'ESI requêtes de type  $\mathsf{SELECT}$ 

#### Alias

SELECT empNom AS nom

FROM Employe AS emp

Avec ou sans  ${\bf AS}$  pour un alias de table : permis par tous les SGBD installés à l'ESI sauf pour Oracle  $11{
m g}$ 

Du coup, on prend l'habitude de se passer du AS:

SELECT empNom AS nom

FROM Employe emp

### Acceptation de syntaxe incorrecte

```
SQLite accepte des choses n'ayant pas de sens :

SELECT empDpt, empNom

FROM Employe

GROUP BY empDpt
```

SELECT COUNT(dptno), dptLib FROM Departement

#### Acceptation de syntaxe incorrecte

Les SGBD installés à l'ESI s'écartent de la norme en acceptant SELECT \*

FROM Departement

WHERE dptAdm = NULL

Mais présentent bien un résultat vide

SELECT \*

FROM Departement

WHERE dptAdm IN ('D21', NULL)

Mais ne sélectionnera que les dptAdm égal à 'D21'

### Comportements non normalisés

Position des NULL lors d'un ORDER BY

SELECT \*

FROM Departement

ORDER BY dptAdm

Chacun positionnera les NULL à sa façon

#### **EXCEPT**

```
La norme :
```

SELECT dptNo FROM Departement

**EXCEPT** 

SELECT empDpt FROM Employe

Avec le SGBD Oracle installé à l'ESI :

SELECT dptNo FROM Departement

MINUS

SELECT empDpt FROM Employe

# SQL: Généralités - Éléments de syntaxe

- Les identificateurs
- Les délimiteurs
- Les commentaires

### SQL: Généralités - Identificateurs

Noms d'objet tel que table, colonne, ...

- Normal (sans "):
  - insensible à la casse
  - maximum 128 caractères (lettres, chiffres, \$ et underscore)
  - ne peut pas commencer par un chiffre
  - doit être extérieur à la liste des mots réservés
- Délimité (entre ") :
  - sensible à la casse
  - maximum 128 caractères (lettres, chiffres, caractères spéciaux, blanc)

## SQL: Généralités - Identificateurs

### Accepté

- MaColonne\_2
- "Select"

#### Interdit

- 21MATable
- from

### SQL: Généralités - Délimiteurs

- Par défaut, les instructions SQL sont généralement délimitées par un point-virgule
- Une suite d'espaces a la même valeur qu'un espace
- Le délimiteur de chaîne de caractères est l'apostrophe (')

### SQL: Généralités - Commentaires

- Les caractères d'une ligne apparaissant après deux tirets (- -) sont ignorés
- Les caractères repris entre /\* et \*/ sont ignorés

# SQL: Généralités - Noms des objets

- Dans une base de donnée, les objets (tables, vues, ...) sont logiquement stockés dans des schémas, chaque utilisateur a généralement un schéma par défaut qui lui est associé.
- Chez Oracle, lorsqu'un utilisateur **U** est créé, automatiquement un schéma **U** est créé et lui est associé.
- Pour accéder à la table table1 du schéma U :
  - pour U : table1
  - pour tous les autres utilisateurs : U.table1

### SQL: Généralités - Les droits

Remarque: pour pouvoir exécuter une opération du DML (SELECT, INSERT, UPDATE, DELETE) sur une table appartenant à l'utilisateur  $\boldsymbol{U}$ , celui-ci doit vous avoir donné les droits sur cette table. L'utilisateur  $\boldsymbol{U}$  peut choisir quel droit il donne à quel utilisateur.

### Exemple

Pour la table **CUV**.CLIENT présente sur le SGBD Oracle de l'école, les étudiants ne possèdent que le droit en lecture (SELECT).

Le gestion des droits sera étudiée en détails dans le chapitre 3 du cours.

# SQL: Généralités - Synonymes

CREATE [PUBLIC] SYNONYM [nomSchema1.]nomSynonym FOR [nomSchema2.]nomObjet

DROP [PUBLIC] SYNONYM [nomSchema1.]nomSynonym

Les objets auxquels on associe des synonymes peuvent être des

- tables
- vues
- synonymes
- ...

# Plan du chapitre

- SQL Généralités
- SELECT Sous-requêtes
- SELECT Jointures externes
- INSERT UPDATE DELETE
- SELECT compléments

### SELECT - Sous-requêtes

### Voir les slides correspondants du cours de DON2

Des exercices de rappels sont prévus durant le labo de revisions.

## SELECT - Sous-requêtes - Exemple de dialectes

#### ALL. ANY

Refusé par SQLite

```
Select imbriqué
```

```
SELECT *
FROM (SELECT dptMgr
FROM Departement)
est accepté par tous mais MySQL et PostgreSQL exigent un alias pour la requête
SELECT *
FROM (SELECT dptMgr
FROM Departement) mgr
```

## SELECT - Sous-requêtes - Exemples de dialectes

### Adjonction de fonctionnalités

```
Oracle, MySQL, PostgreSQL permettent de faire :
  SELECT MAX(COUNT(*))
   FROM Employe
   GROUP BY empDpt
Ceci n'est pas dans la norme et est refusé par les autres SGBD installés à
l'ESI
En SQL standard on aura:
  SELECT MAX(nb)
   FROM ( SELECT COUNT(*) nb
            FROM Employe
            GROUP BY empDpt)
```

# Plan du chapitre

- SQL Généralités
- SELECT Sous-requêtes
- SELECT Jointures externes
- INSERT UPDATE DELETE
- SELECT compléments

### Rappel : le produit cartésien

Que donnera la requête suivante?

SELECT dptlib, empnom FROM employe, departement

### Rappel: les jointures internes

La jointure interne = INNER JOIN

SELECT dptlib, dptno FROM departement ORDER BY dptlib SELECT dptlib, dptadm FROM departement ORDER BY dptlib

R1	R2
DEVELOPPEMENT A00 DIRECTION D21 FORMATION E21 MAINTENANCE C01 MARKETING E01 PRODUCTION B01 SUPPORT D11 VENTES E11	DEVELOPPEMENT D21 DIRECTION NULL FORMATION E21 MAINTENANCE A00 MARKETING E11 PRODUCTION A00 SUPPORT E11 VENTES D21

==> il y a 8 départements

### Rappel: les jointures internes

Pour tous les départements, donner les départements administrateurs

```
SELECT dp.dptlib, sup.dptlib supérieur
FROM departement dp JOIN departement sup
ON dp.dptadm = sup.dptno
ORDER BY supérieur
```

dp.dptlib	supérieur
PRODUCTION	DEVELOPPEMENT
MAINTENANCE	DEVELOPPEMENT
DEVELOPPEMENT	DIRECTION
VENTES	DIRECTION
SUPPORT	VENTES
MARKETING	VENTES
FORMATION	VENTES

==> il y a que **7** départements

### La joiture externe = OUTER JOIN

- Disponible à partir de SQL2 intermédiaire
- La jointure externe est une extension de la jointure, qui permet d'obtenir en plus des lignes répondant à la condition, les lignes de l'une des tables qui n'y répondent pas.
- LEFT: prend tous les tuples de la tables à gauche du JOIN
- RIGHT: prend tous les tuples de la table à droite du JOIN

Pour **tous** les départements, donner les départements administrateurs

- La requête précédente n'est pas complète. Pourquoi?: Elle ne donne pas les départements non administrés.
- Que faire pour les voir? : Demander de lister tous les libellés de la table dp

SELECT dp.dptlib, sup.dptlib supérieur
FROM departement dp LEFT JOIN departement sup
ON dp.dptadm = sup.dptno
ORDER BY supérieur

dp.dptlib	supérieur
DIRECTION	NULL
PRODUCTION	DEVELOPPEMENT
MAINTENANCE	DEVELOPPEMENT
DEVELOPPEMENT	DIRECTION
VENTES	DIRECTION
SUPPORT	VENTES
MARKETING	VENTES
FORMATION	VENTES

Avec l'OUTER JOIN à droite, sur la table sup.

SELECT d.dptlib administré, sup.dptlib supérieur FROM departement d RIGHT JOIN departement sup ON d.dptadm = sup.dptno ORDER BY supérieur

Sémantique? : Liste de tous les départements précédés de leurs départements administrés s'ils existent.

- Le FULL donne la combinaison de LEFT et RIGHT (pas supporté par tous les SGBD)
- Le mot clé optionnel OUTER sans LEFT, RIGHT, FULL n'a pas de sens et est refusé.
- Ancienne codification SQL1 :
  - la condition de jointure est donnée dans la clause WHERE
  - dans la condition de jointure mettre (+) derrière la colonne dont on veut toutes les valeurs.
  - en SQL1 le FULL est impossible

```
SELECT d.dptlib administré, sup.dptlib supérieur FROM departement d, departement sup WHERE d.dptadm = sup.dptno(+)
ORDER BY supérieur
```

## SELECT - Jointures externes - Exemple de dialectes

### SELECT dptNo

FROM Employe RIGHT JOIN Departement ON empDpt=dptNo WHERE empDpt IS NULL AND empSexe='F'

- LEFT JOIN accepté par tous
- SQLite n'accepte pas les RIGHT JOIN ni les FULL OUTER JOIN.

### **SELECT** - Dialectes

Que faire si vous êtes un jour confronté à un SGBD non utilisé à l'ESI (Microsoft SQL Server, IBM Db2,  $\dots$ ) ?

A votre avis?

## Plan du chapitre

- SQL Généralités
- SELECT Sous-requêtes
- SELECT Jointures externes
- INSERT UPDATE DELETE
- SELECT compléments

### DML - UPDATE

Mise à jour d'un ensemble de tuples

```
UPDATE nomRelation
   SET attribut1 = expression1
        [, attribut2 = expression2] ...
[WHERE condition]
```

expression : construite sur des attributs de la relation, des constantes, des fonctions ou SELECT imbriqués

condition: idem que condition du WHERE d'un select

### DML - UPDATE

### DML - UPDATE

### DML - UPDATE

Remarque: En fonction de la condition fournie dans la clause WHERE, une requête UPDATE peut donc affecter zéro, une ou plusieurs lignes de la table cible.

Cependant: Les contraintes dont la table est le siège (clé primaire, clé étrangère, ...) doivent être respectées, sinon le SGBD refusera d'exécuter la requête!

## DML - UPDATE

### De plus:

### Intégrité en lecture

Chaque instruction du DML agit sur un seul état de la BD.

### Tout se fait ou rien ne se fait :

- Si pour l'une ou l'autre raison (en fait, généralement, non respect d'une contrainte) l'une ou l'autre ligne impliquée dans l'opération ne peut subir la manipulation, aucun tuple ne sera affecté.
- Bien évidemment, en cas de non complétion de la requête, un code d'erreur sera émis.

### DML - DELETE

```
Suppression d'un ensemble de tuples
```

#### DELETE

```
FROM nomRelation [WHERE condition]
```

#### DELETE

```
FROM Employe
WHERE employ = 'CO3'
```

#### DELETE

```
FROM Departement
WHERE dptNo NOT IN (SELECT empDpt
FROM Employe)
```

### DML - INSERT

#### Deux formats d'insertions

Ajout d'un tuple

```
INSERT INTO nomRelation [ (liste attributs) ]
   VALUES ( liste expressions )
```

Ajout d'un ensemble de tuples

```
INSERT INTO nomRelation [ (liste attributs) ]
    SELECT ...
```

### DML - INSERT

Ajout d'un tuple

```
INSERT INTO Employe
    VALUES ('015','DUCHEMIN','M',78000,'A00','MARCEL')
INSERT INTO Employe (empNo, empNom, empDpt)
    VALUES ('015','DUCHEMIN','A00')
```

Ajout d'un ensemble de tuples

# Plan du chapitre

- SQL Généralités
- SELECT Sous-requêtes
- SELECT Jointures externes
- INSERT UPDATE DELETE
- SELECT Compléments

```
NULL+1 = ?
NULL AND FALSE = ?
```

Prennons la table T1

a 1 2 NULL

```
SELECT a
FROM T1
WHERE a NOT IN (1, NULL) résultat : ?
```

AND	Т	F	N	OR	Т	F	N	NOT	T
Т	Т	F	N	Т	Т	Т	Т	Т	F
F	F	F	F	F	Т	F	Ν	F	Т
N	N	F	N	N	Т	N	N	N	N

- Une expression dont l'évaluation renvoie une valeur numérique, caractères ou temporelle est évaluée à NULL si l'un de ses arguments est NULL
- Une fonction d'agrégat est calculée en ignorant les NULLs (sauf COUNT(\*))
- Lors d'un groupement, les NULLs forment un groupe

### **T1**

```
a
1
2
NULL
```

```
SELECT a
FROM T1
WHERE a IN (1, NULL) > résultat : 1
SELECT a
FROM T1
WHERE a = 1 OR a = NULL > résultat : 1
```

### **T1**

```
a
1
2
NULL
```

```
SELECT a
FROM T1
WHERE a NOT IN (1, NULL) > résultat: no data found
SELECT a
FROM T1
WHERE a != 1 AND a != NULL > résultat: no data found
```

### Donc : Évitez les NULLs dans le schéma

## SELECT - Compléments

La suite de ces compléments utilisent les normes SQL3 et suivantes

```
Deux syntaxes:
    CASE expression
        WHEN valeur1 THEN expression1
        [WHEN valeur2 THEN expression2]
        [ELSE expression_défaut]
    END
Ou
    CASE
        WHEN condition1 THEN expression1
        [WHEN condition2 THEN expression2]
        [ELSE expression_défaut]
    END
```

```
SELECT empno, empnom,
    CASE
        WHEN empsexe = 'F' THEN 'Féminin'
        ELSE 'Masculin'
    END AS sexe
    FROM employe
SELECT empno, empnom,
    CASE empsexe
        WHEN 'F' THEN 'Féminin'
        ELSE 'Masculin'
    END AS sexe
    FROM employe
```

```
SELECT empno, empnom,

DECODE(empsexe,'M', 'Masculin','F', 'Féminin') AS sexe
FROM employe

Dialecte Oracle
```

```
SELECT AVG (CASE
                 WHEN empsal > 2000 THEN empsal
                 ELSE 2000
            END)
        FROM employe
SELECT *
        FROM ...
        WHERE
                 (CASE
                     WHEN x <> 0 THEN 1
                     ELSE 0
                 END) = 1
```

Une **expression de table** (Common Table Expression) est une vue locale à la requête.

- Permet de simplifier certaines requêtes:
  - regroupement sur une colonne qui est le résultat d'un sous-select;
  - sous-requête plusieurs fois utilisée
- Indispensable pour permettre un traitement récursif.
- Peut être utilisé dans SELECT, UPDATE, DELETE

```
Retrouver les départements ayant le plus d'employés
SELECT empdpt
    FROM employe
    GROUP BY empdpt
    HAVING COUNT(*) >= ALL(SELECT COUNT(*)
                             FROM employe
                             GROUP BY empdpt)
WITH dptNb (dpt, nbEmp) AS
    (SELECT empdpt, COUNT(*)
        FROM employe
        GROUP BY empdpt)
SELECT dpt, nbEmp FROM dptNb
    WHERE nbEmp = (SELECT MAX(nbEmp) FROM dptNb)
```

Donne le nombre de département ayant le même nombre d'employés

```
WITH dptNb (dpt, nbEmp) AS

(SELECT dptno, COUNT(empdpt)

FROM departement LEFT JOIN employe

ON empdpt = dptno

GROUP BY dptno)

SELECT nbEmp, COUNT(*)

FROM dptNb

GROUP BY nbEmp
```

L'ensemble des enfants d'un département.

```
WITH Q2 (dno, dlib, dpere) AS

(SELECT dptno, dptlib, dptadm

FROM departement

WHERE dptadm IS NULL

UNION ALL

SELECT dptno, dptlib, dptadm

FROM departement JOIN Q2

ON Q2.dno = dptadm )

SELECT * FROM Q2
```

dno	dlib	dpere
D21	Direction	null
A00	Developpement	D21
E11	Ventes	D21
B01	Production	A00
C01	Maintenance	A00
D11	Support	E11
E01	Marketing	E11
E21	Formation	E11

#### Pour faire cela:

- une requête ancre qui constitue les points de départ
- une requête d'itération qui doit contenir une référence à la première et qui permet d'avancer dans l'arbre/graphe.
- le contrôle de l'arrêt est implicite; la récursivité s'arrête lorsque aucune ligne n'est retournée par l'invocation précédente.

### La sémantique :

- Scinder l'expression CTE en membres d'ancrage et en membres récursifs.
- Exécuter le(s) membre(s) d'ancrage créant la première invocation ou le premier ensemble de résultats de base (T0).
- Exécuter le(s) membre(s) récursif(s) avec Ti comme entrée et Ti+1 comme sortie.
- Répéter l'étape 3 jusqu'à ce qu'un ensemble vide soit retourné.
- Retourner l'ensemble de résultats. Il s'agit d'une opération UNION ALL de T0 à Tn.

Faites apparaître le nom du père, le niveau hiérarchique:

dno	dlib	dpere	niv	nompere
D21	Direction	null	0	, ,
A00	Developpement	D21	1	Direction
E11	Ventes	D21	1	Direction
B01	Production	A00	2	Developpement
C01	Maintenance	A00	2	Developpement
D11	Support	E11	2	Ventes
E01	Marketing	E11	2	Ventes
E21	Formation	E11	2	Ventes

```
Inversez, donnez la liste des parents d'un département (E21) :
WITH Q2 (dno, dlib, dpere, niv) AS
    (SELECT dptno, dptlib, dptadm, 0
        FROM departement
        WHERE dptno='E21'
    UNION ALL
    SELECT dptno, dptlib, dptadm, Q2.niv+1
        FROM departement JOIN Q2 ON Q2.dpere = dptno )
SELECT * FROM Q2
```

dno	dlib	dpere	niv
E21	Formation	E11	0
E11	Ventes	D21	1
D21	Direction	null	2

## SELECT - Compléments : FETCH

```
SELECT ... FROM ... WHERE ... ORDER BY ... FETCH FIRST n ROWS ONLY
```

Apparu dans (SQL:2008) . Oracle n'a inclus ce format qu'à partir de sa version 12c.

## SELECT - Compléments : FETCH

SELECT dptNo FROM departement FETCH FIRST 3 ROWS ONLY

> D11 C01 A00

SELECT dptNo
FROM departement
ORDER BY dptno
FETCH FIRST 3 ROWS ONLY

A00 B01 C01

Pour chaque employé donnons le pourcentage qu'occupe son salaire dans la masse salariale globale

```
SELECT dptLib, dptNo, empNom, empSal * 100 / sumSal,
FROM employe JOIN Departement ON dptno=empdpt,
(SELECT sum(empSal) sumSal
FROM employe)
-- produit cartésien mais avec une seule ligne !
```

La clause OVER permet d'exprimer que la fonction – ici analytique – SUM doit être appliqué sur l'ensemble des tuples mis en jeu.

Si nous désirons réaliser la même chose pour le pourcentage du salaire sur la masse du département de l'employé

```
SELECT dptLib, dptNo, empNom, empSal * 100 / sumSalDpt
FROM employe

JOIN Departement ON dptno=empdpt

JOIN (SELECT empdpt, sum(empSal) sumSalDpt

FROM employe GROUP BY empdpt) a

ON a.empdpt=dptno
```

La clause se présente donc ainsi :

```
fonction-analytique ([expression1] [ ,expression2] [ ,expr
OVER ( [ PARTITION BY ensemble attributs ]
[ ORDER BY ensemble attributs [NULLS FIRST|LAST] ])
```

On parle aussi de fonctions de fenêtrages : elles agissent sur un ensemble de données (fenêtre) définie par OVER !

En plus des fonctions d'agrégation, nous étudierons les fonctions de fenêtrage suivantes:

- ROW\_NUMBER donne un indice unique à une ligne.
- RANK peut donner le même indice à plusieurs lignes mais renvoie des « trous » dans la plage d'indice renvoyée tandis que
- DENSE\_RANK fonctionne pareil que RANK mais ne renvoie pas de « trous ».
- LAG permet de "regarder" en arrière
- LEAD permet de "regarder" en avant.
- NTILE ordonne les lignes en N packets, N étant un entier passé en paramètre. La clause order by est donc obligatoire. NTILE renvoie pour chaque ligne le numéro du paquet auquel cette ligne appartient.
- FIRST\_VALUE et LAST\_VALUE qui renvoie la première et la dernière valeur d'une expression pour une fenêtre donnée

Les employés avec leur numéro d'ordre d'après une séquence choisie :

```
SELECT empno, empNom, empdpt, empsal,
ROW_NUMBER() OVER (PARTITION BY empdpt
ORDER by empsal) num
FROM employe
```

ORDER BY empdpt, num

La différence de salaire de chacun des employés vis à vis de celui qui le suit.

```
SELECT empno, empsal,
empsal - LEAD (empsal) OVER(ORDER BY empsal)
FROM Employe
```

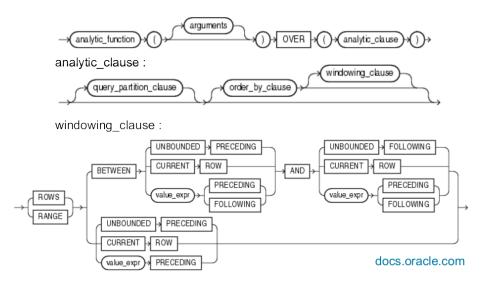
Pour comparer quelques fonctions analytiques proches : SELECT empdpt, row\_number() OVER(ORDER by empdpt) ligne, rank() OVER(ORDER by empdpt) rang, dense rank() OVER(ORDER by empdpt) rangDense FROM employe SELECT empdpt, empsal, row number() OVER(PARTITION BY empdpt ORDER by empsal) ligne, rank() OVER(PARTITION BY empdpt ORDER by empsal) rang, dense rank() OVER(PARTITION BY empdpt ORDER by empsal) rangDense FROM employe

Répartition des employés en 4 paquets suivant leur salaire

```
SELECT empnom, empsal,
    ntile(4) OVER(ORDER BY empsal) AS quart
FROM employe
WHERE empdpt = 'D11'
```

il y a 6 employés ; 6 MOD 4 = 2 ; les 2 sont répartis sur les premiers paquets

```
SELECT empnom, empsal,
       FIRST_VALUE(empnom)
           OVER(ORDER BY empsal
                   ROWS BETWEEN UNBOUNDED
                   PRECEDING AND UNBOUNDED FOLLOWING )
           AS bas_salaire,
       LAST_VALUE(empnom)
           OVER(ORDER BY empsal
                   ROWS BETWEEN UNBOUNDED
                   PRECEDING AND UNBOUNDED FOLLOWING )
           AS haut salaire
    FROM employe
    WHERE empdpt = 'D21'
    ORDER BY empsal
```



Pour chaque employé, nombre d'employés gagnant entre 5000 de plus et 5000 de moins.

```
SELECT empdpt, empNom, empSal,
COUNT(empno) OVER (ORDER BY empsal
RANGE BETWEEN 5000 PRECEDING AND 5000 FOLLOWING )
FROM employe
```

# SELECT - Compléments : Erreurs classiques

#### Attention

Requêtes erronnées à corriger!

```
SELECT dptno, dptlib
 FROM departement JOIN employe ON empdpt = dptno
 GROUP BY dptno
SELECT dptlib
 FROM departement JOIN employe ON empdpt = dptno
 WHERE empnom LIKE 'D%' OR empnom LIKE 'M%'
SELECT dptlib
 FROM departement dpt JOIN employe ON empdpt = dptno
 GROUP BY dptlib
 HAVING SUM(empsal)>(SELECT SUM(empsal)
                      FROM employe admin
                      WHERE dpt.dptadm = admin.empdpt)
```

#### Attention

Requêtes erronnées à corriger!

```
SELECT dptlib

FROM departement JOIN employe ON empdpt = dptno
GROUP BY dptlib

SELECT empno, empnom
FROM departement JOIN employe emp ON emp.empdpt = dptno
JOIN employe mgr ON mgr.empno = dptmgr
WHERE emp.empnom = mgr.empnom AND emp.empno != mgr.empno
SELECT empno
```

### Donnez le nombre d'employés par numéro de département

```
1.SELECT empdpt, COUNT(empno)
   FROM employe
   GROUP BY empdpt
2.SELECT empdpt, COUNT(*)
   FROM employe JOIN departement ON empdpt = dptno
   GROUP BY empdpt
3.SELECT empdpt, COUNT(empno)
   FROM employe JOIN departement ON empdpt = dptno
   GROUP BY empdpt
4.SELECT empdpt, COUNT(*)
   FROM employe RIGHT JOIN departement ON empdpt = dptno
   GROUP BY empdpt
5.SELECT dptno, COUNT(*)
```

FROM employe RIGHT JOIN departement ON empdpt = dptno

GROUP BY dptno

### Donnez par département le nombre de femmes

```
1.SELECT dptno, COUNT(*)
   FROM departement JOIN employe ON empdpt = dptno
   WHERE empsexe = 'F' GROUP BY dptno
2.SELECT dptno, COUNT(*)
   FROM departement LEFT JOIN employe ON empdpt = dptno
   WHERE empsexe = 'F'
   GROUP BY dptno
3.SELECT dptno, COUNT(empno)
   FROM departement LEFT JOIN employe
               ON (empdpt = dptno AND empsexe = 'F')
   GROUP BY dptno
4.SELECT dptno, COUNT(empno)
   FROM departement LEFT JOIN employe ON empdpt = dptno
   WHERE empsexe = 'F' OR empsexe IS NULL
   GROUP BY dptno
```

- Dans une UNION/EXCEPT/INTERSECT l'ORDER BY ne peut intervenir qu'au niveau du résultat global
- Un oubli de jointures lors de la spécification de plusieurs tables, donne un produit cartésien

Pour optimiser vos requêtes et/ou les rendre plus lisibles:

```
A éviter: SELECT *

SELECT *

FROM employe
```

```
Préférer: SELECT liste attributs
SELECT empno, empnom, empsexe, empdpt, empsal
FROM employe
```

### A éviter: DISTINCT si non nécessaire

SELECT DISTINCT empno, empnom FROM employe

# Préférer

SELECT empno, empnom

FROM employe

```
A éviter: COUNT(attribut) si non nécessaire
```

SELECT COUNT(empno)

FROM employe

Préférer: COUNT(\*)

SELECT COUNT(\*)

FROM employe

#### A éviter: AND pour les intervalles fermés

SELECT empno FROM employe

WHERE empsal  $\geq$  20000 AND empsal  $\leq$  30000

#### Préférer: BETWEEN

SELECT empno FROM employe

WHERE empsal BETWEEN 20000 AND 30000

```
A éviter: Sous-requête non nécessaire

SELECT empno
FROM employe
WHERE empdpt IN (SELECT dptno
FROM departement
WHERE dptmgr = '030')
```

```
Préférer: Jointure

SELECT empno

FROM employe JOIN departement ON dptno = empdpt

WHERE dptmgr = '030'
```

#### A éviter: UNION-INTERSECT-EXCEPT

SELECT empno
FROM employe
EXCEPT
SELECT dptmgr
FROM departement

Préférer: Jointure

SELECT empno

FROM employe LEFT JOIN departement ON dptmgr = empno

WHERE dptmgr IS NULL

```
FROM employe
                 WHERE empdpt = dptno)
FROM departement
Préférer: Jointure
SELECT dptlib, COUNT(empno)
FROM departement LEFT JOIN employe ON empdpt = dptno
GROUP BY dptno, dptlib
```

A éviter: Sous-requête corrélée

SELECT dptlib, (SELECT COUNT(\*)

83 / 88

```
A éviter: MAX(id)+1

SELECT MAX(empno) + 1

FROM employe

Préférer: SEQUENCE

CREATE SEQUENCE empSeq START WITH 1;

SELECT empSeq.NEXTVAL FROM dual;
```

SELECT empSeq.CURRVAL FROM dual;

```
A éviter: != ALL

SELECT empno
FROM employe
WHERE empdpt != ALL (SELECT empdpt
FROM employe
WHERE empsexe = 'F')
```

```
Préférer: NOT IN

SELECT empno
FROM employe
WHERE empdpt NOT IN (SELECT empdpt
FROM employe
WHERE empsexe = 'F')
```

```
A éviter: = ANY

SELECT empno
FROM employe
WHERE empdpt = ANY (SELECT empdpt
FROM employe
WHERE empsexe = 'F')

Préférer: IN
SELECT empno
```

FROM employe

WHERE empsexe = 'F')

WHERE empdpt IN (SELECT empdpt

FROM employe

- Pas de préfixe inutile
- Alias court et significatif
- Pas de jointure inutile
- Éviter les négations (NOT) et différences (!=)
- Utiliser l'ORDER BY que si nécessaire

#### Crédits

Slides pour Persistance des données à l'ESI, école supérieure d'informatique.



#### **Crédits**

Linux, pandoc, beamer, LATEX