

Exploitation d'une BD

CM4 : SQL avancé et OLAP

Mickaël Martin Nevot

V1.2.0



Cette œuvre est mise à disposition selon les termes de la
[licence Creative Commons Attribution - Pas d'Utilisation Commerciale - Partage à l'Identique](https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/)
[3.0 non transposé.](https://creativecommons.org/licenses/by-nc-sa/3.0/)

Rappel : opérateurs SQL

- Projection
- Sélection
- Union
- Différence
- Intersection
- Produit cartésien
- Jointure
- **Division**

Opérateurs
ensemblistes

Opérateurs primitifs

Opérateurs dérivés

Partitionnement (sous-tables)

- Partitionner les données afin d'effectuer des calculs par ensemble de données groupées :

```
SELECT prenom, COUNT(*)  
FROM Etudiant WHERE sexe = 'M'  
GROUP BY prenom;
```

On obtient autant de partitions que de valeurs distinctes dans l'ensemble d'attributs de la clause GROUP BY

- Partitionnement avec condition de sélection :

```
SELECT prenom, COUNT(*)  
FROM Etudiant WHERE sexe = 'M'  
GROUP BY prenom  
HAVING COUNT (DISTINCT ide) >= 2;
```

Les agrégations s'appliquent à chaque valeur de l'ensemble de la clause SELECT

Règle d'or : tous les attributs non agrégés projetés dans un SELECT **doivent** figurer dans le GROUP BY, et **inversement**

Partitionnement

R	A	B	C
	a1	b1	c1
	a1	b1	c2
	a2	b1	c1
	a2	b2	c1
	a1	b2	c1
	a2	b1	c1

```
SELECT A, B, COUNT(*)
FROM R
GROUP BY A, B;
```

T1	A	B	(*)
	a1	b1	2
	a1	b2	1
	a2	b1	2
	a2	b2	1

```
SELECT C, A, COUNT(*)
FROM R
GROUP BY C, A;
```

T2	C	A	(*)
	c1	a1	2
	c1	a2	3
	c2	a1	1

Sous-requêtes

- Sous-requête (sous-interrogation) dans une autre clause que WHERE :

- SELECT :

```
SELECT DISTINCT ids, (SELECT AVG(duree) FROM Convention WHERE ids = 8) AS "Diff"  
FROM Convention  
WHERE ids = 34;
```

- FROM : table imbriquée

```
SELECT MAX(avgd) AS summ  
FROM (SELECT ids, AVG(duree) AS avgd FROM Convention GROUP BY ids) T;
```

- HAVING :

```
SELECT annee, COUNT(*)  
FROM Etudiant WHERE sexe = 'M'  
GROUP BY annee  
HAVING COUNT (DISTINCT ide) >= (SELECT COUNT(*) FROM Convention WHERE ide = 8);
```

Alias obligatoire dans ce cas

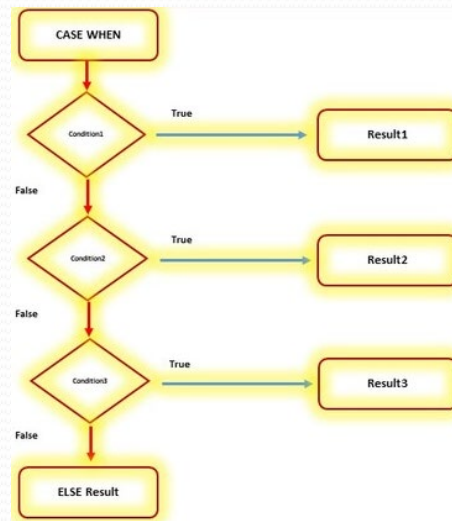
Il est important de distinguer les sous-requêtes qui retournent une seule valeur des sous requêtes qui retournent plusieurs valeurs

Expressions conditionnelles

- CASE : recomposition contextuelle des données

```
SELECT CASE TO_CHAR(datec, 'MM')
        WHEN '03' THEN 'Mars'
        WHEN '04' THEN 'Avril'
        WHEN '05' THEN 'Mai'
        END AS mois,
        COUNT(DISTINCT ide) AS nombre
FROM Convention
WHERE TO_CHAR(datec, 'MM') IN ('03', '04', '05')
GROUP BY datec;
```

Branchement



Gestion des valeurs nulles

- Renvoi le premier argument non nul (condition) :

- NVL : évalue toujours les deux arguments

```
SELECT ide, ids, NVL(date_deb, TO_DATE('2021-06-01', 'YYYY-MM-DD'))  
FROM Convention;
```

- COALESCE : stop l'évaluation après le premier argument non nul

```
SELECT ide, ids, COALESCE(date_deb, TO_DATE('2021-06-01', 'YYYY-MM-DD'))  
FROM Convention;
```

À la norme

- Avec les fonctions d'agrégation :

```
SELECT AVG(note) FROM Convention;
```

Valeurs nulles ignorées

- Avec les sous-requêtes :

```
SELECT * FROM Etudiant  
WHERE prenom NOT IN (SELECT prenom FROM Personnel WHERE prenom IS NOT NULL);
```

Ici, sans le prédicat de la sous-requête, le prédicat de la requête principale est évalué à faux même s'il n'y a qu'une seule valeur nulle dans la sous-requête

Jointures externes

- Permet de récupérer les tuples de la jointure interne **plus** certains tuples sans correspondance dans au moins l'une des relations jointes :
 - Jointure interne
 - Jointure externe gauche
 - Jointure externe droite
 - Jointure externe complète

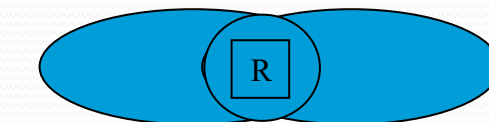
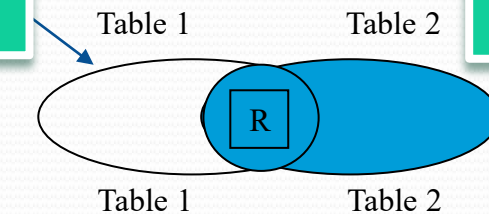
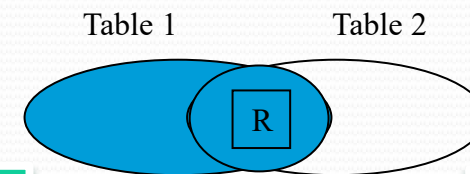
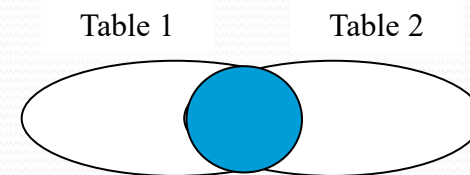


Table subordonnée

Table dominante

Permet d'extraire des tuples ne répondant pas aux critères de jointure (interne)

Jointures externes

- Jointure interne

-- Donner les noms des étudiants nés en 2001 et ayant réalisé (au moins) un stage en entreprise ainsi que sa durée.

```
SELECT nom, duree
FROM Etudiant E INNER JOIN Convention C
    ON E.ide = C.ide
WHERE TO_CHAR(daten, 'YYYY') = '2001';
```

Jointure externe gauche

-- Quels sont les noms des étudiants nés en 2001, qu'ils aient ou non réalisé un stage en entreprise, ainsi que sa durée (s'il est réalisé).

```
SELECT nom, duree
FROM Etudiant E LEFT OUTER JOIN Convention C
    ON E.ide = C.ide
WHERE TO_CHAR(daten, 'YYYY') = '2001';
```

-- Ou

```
SELECT nom, duree
FROM Etudiant E, Convention C
WHERE E.ide = C.ide (+)
    AND TO_CHAR(daten, 'YYYY') = '2001';
```

(+) du côté opposé à la jointure externe (pas normalisé)

- Jointure externe droite (symétrique)

Jointures externes

- Jointure externe complète (bilatérale)

-- Jointure interne : donner les noms des étudiants et des sociétés dont l'adresse
-- est la même (tout en étant différente d'Aix_en_Pce).

```
SELECT E.nom AS nome, S.nom AS noms, E.adresse AS adr  
FROM Etudiant E INNER JOIN Societe S  
  ON E.adresse = S.adresse  
WHERE E.adresse <> 'Aix_en_Pce';
```

-- Jointure externe complète : donner les noms des étudiants et des sociétés ainsi
-- que leurs adresses, quelles que soient ces adresses (mais différentes d'Aix_en_Pce
-- et associées à tous les étudiants référencés).

```
SELECT E.nom AS nome, S.nom AS noms, E.adresse AS adr  
FROM Etudiant E FULL OUTER JOIN Societe S  
  ON E.adresse = S.adresse  
WHERE E.adresse <> 'Aix_en_Pce' OR E.adresse IS NULL;
```

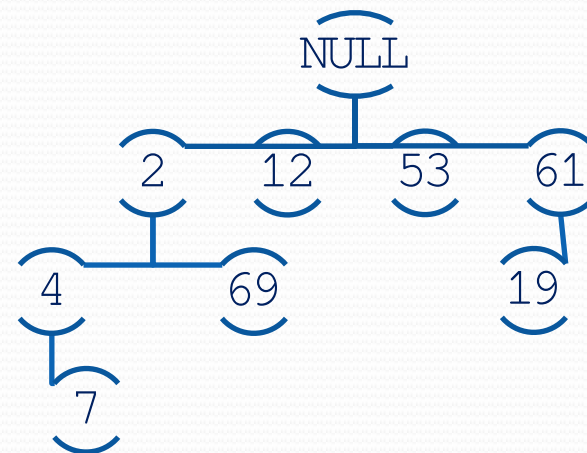
Recherche récursive

-- Racines de l'arbre.

```
SELECT employe
FROM Organigramme
WHERE responsable IS NULL;
```

-- Feuilles de l'arbre.

```
SELECT employe
FROM Organigramme
WHERE employe NOT IN (SELECT responsable FROM Organigramme
                      WHERE responsable IS NOT NULL);
```



● Parcours père-fils :

Syntaxe :

```
SELECT [...] CONNECT BY pere = PRIOR fils [AND cond] [START WITH start]
SELECT [...] CONNECT BY PRIOR fils = pere [AND cond] [START WITH start]
```

● Parcours fils-père :

Syntaxe :

```
SELECT [...] CONNECT BY fils = PRIOR pere [AND cond] [START WITH start]
SELECT [...] CONNECT BY PRIOR pere = fils [AND cond] [START WITH start]
```

Recherche récursive

-- Employés (directs et indirects) du personnel n°2.

```
SELECT employe, level  
FROM Organigramme  
CONNECT BY responsable = PRIOR employe  
START WITH employe = 2;
```

Propriété système donnant
le numéro des niveaux

-- Employés du personnel n°2 à l'exception de l'employé n°4.

```
SELECT LPAD('-', 2 * level, ' ') || employe  
FROM Organigramme  
WHERE employe <> 4  
CONNECT BY responsable = PRIOR employe  
START WITH employe = 2;
```

Affichage indenté

-- Employés du personnel n°2 à l'exception de l'employé n°4 et de ses employés.

```
SELECT employe  
FROM Organigramme  
CONNECT BY responsable = PRIOR employe  
AND employe <> 4  
START WITH employe = 2;
```

Existence

- EXISTS : vrai si ensemble non nul

-- Quels sont les étudiants n'ayant réalisé aucun stage en entreprise ?

```
SELECT ide
FROM Etudiant
WHERE NOT EXISTS (
  SELECT * FROM Convention
  -- ou SELECT ide FROM Convention
  WHERE Convention.ide = Etudiant.ide);
```



Division

- Permet (généralement) d'obtenir les tuples d'une relation qui sont associés à **tous les** tuples d'une autre relation :
 - En SQL, le quantificateur \forall n'existe pas
 - Il est remplacé par une double négation :
$$\forall x, P(x) \Leftrightarrow \neg(\exists x, \neg P(x))$$
 - « Un tuple A est en relation avec tous les enregistrements »
 - « Il n'existe pas de tuple qui n'est pas en relation avec le tuple A »

```
-- Trouver une société...
-- ...qui a une convention avec tous les étudiants.
-- = ...telle qu'il n'existe pas d'étudiant qui n'a pas de convention avec cette société.
SELECT ids FROM Societe S
WHERE NOT EXISTS (
  SELECT ide FROM Etudiant E
  WHERE NOT EXISTS (
    SELECT * FROM Convention C
    WHERE C.ids = S.ids AND C.ide = E.ide));
```

Division (par cardinalités)

- Après calcul du nombre d'éléments dans chaque ensemble, est extrait les éléments de même cardinalité ↗

```
SELECT S.ids
FROM Societe S INNER JOIN Convention C
  ON S.ids = C.ids
GROUP BY S.ids
HAVING COUNT(DISTINCT ide) = (SELECT COUNT(ide) FROM Etudiant E);
```

Cette approche n'est pas toujours possible

R1	IdE
	8
	17

R2	IdS	IdE
	8	8
	8	17
	13	15
	34	8
	34	17
	13	12
	21	14
	8	15
	34	15
	2	17

ResDiv	IdS
	8
	34

Vue

- Relation virtuelle
- Regroupement **logique** de données ← D'une ou plusieurs relations
 - Pas de stockage distinct de l'existant
- Manipulable **comme** une relation ordinaire
- Spécification d'une vue avec une expression de sélection

Syntaxe :

```
CREATE [OR REPLACE] [...] VIEW [...] name [...] [(column_name [, ...])] ... AS query
```

```
CREATE OR REPLACE VIEW Vue1 (nome, nomt) AS
SELECT E.nom, P.nom
FROM Etudiant E
     INNER JOIN Convention C
           ON E.ide = C.ide
     INNER JOIN Personnel P
           ON C.ids = P.ids;
```


Vue

- Nouveaux attributs

```
CREATE OR REPLACE VIEW A3 (nom, age) AS  
SELECT nom, TRUNC(MONTHS_BETWEEN(sysdate, daten) / 12)  
FROM Etudiant  
WHERE annee = 3;
```

Un attribut peut être
« créé » par calcul ou
renommage

- **L'écriture dans une vue est interdite** lorsque :

- Elle est définie par plus d'une relation
- Elle comporte le résultat d'un calcul
- Elle ne respecte pas une contrainte d'intégrité d'une relation

Par exemple, de non-nullité
sur un attribut non projeté

- Modification/suppression (semblable à une relation)

```
DROP VIEW Vue1;
```

Lorsqu'on supprime une relation associée, la vue n'est plus valide

Permet de simplifier (boîte noire), limiter ou sécuriser l'accès à des données

Ne devrait pas être utilisé comme table « temporaire »

Table commune

- **Relation précalculée avant la requête principale**

WITH

```
T1 (nom, nb_ade) AS (  
    SELECT nom, COUNT(DISTINCT adresse) AS nb_ade  
    FROM Etudiant  
    GROUP BY nom  
) ,  
T2 (nom, nb_ads) AS (  
    SELECT P.nom, COUNT(DISTINCT adresse) AS nb_ads  
    FROM Personnel P INNER JOIN Societe S  
        ON P.ids = S.ids  
    GROUP BY P.nom  
)  
SELECT T1.nom, nb_ade, nb_ads  
FROM T1, T2  
WHERE T1.nom = T2.nom;
```



Plusieurs tables communes peuvent être imbriquées

Agrégation étendue (OLAP)

- GROUP BY ne construit **qu'une seule partition** des résultats
- Possibilité d'y adjoindre des opérateurs afin de visualiser **plusieurs partitions** en même temps



OLAP (*online analytical processing*) : traitement analytique en ligne (couramment utilisé en informatique décisionnelle) permet l'analyse sur-le-champ d'informations selon plusieurs axes, dans le but d'obtenir des rapports de synthèse

OLAP : sélection de partitions

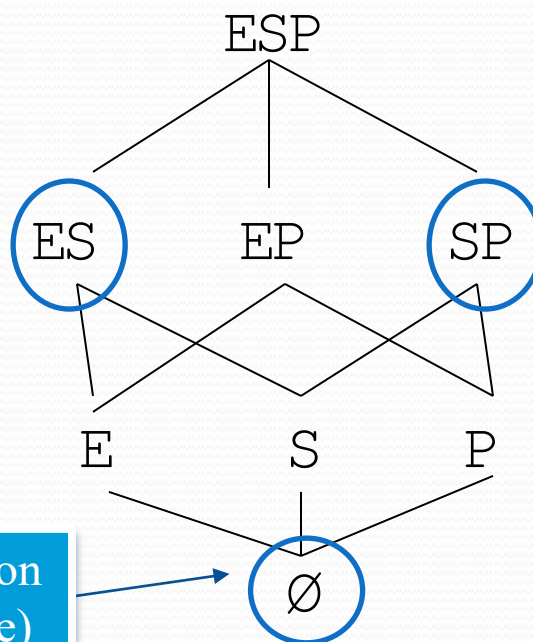
-- Donner les durées totales des stages en entreprise effectués d'une façon générale ; par
-- étudiant et par société ; et enfin par société et par tuteur.

```
SELECT ide, ids, idp, SUM(duree) AS dureet
```

```
FROM Convention
```

```
GROUP BY GROUPING SETS((), (ide, ids), (ids, idp));
```

ide	ids	idp	dureet
8	8	NULL	3
8	21	NULL	5
8	34	NULL	6
12	13	NULL	6
15	8	NULL	6
15	13	NULL	5
17	8	NULL	4
17	34	NULL	6
NULL	NULL	NULL	41
NULL	8	2	3
NULL	8	4	6
NULL	8	7	4
NULL	13	12	11
NULL	21	19	5
NULL	34	53	12



Pas de partition
(partition vide)

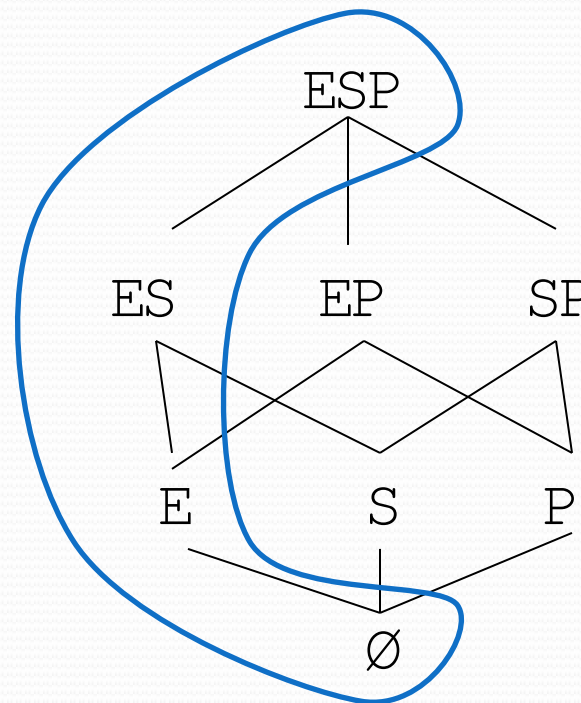
E : ide
S : ids
P : idp
Ø : absence de partition

OLAP : chemin de partitions

-- Donner les durées totales des stages en entreprise effectués d'une façon générale ; par étudiant ; par étudiant et par société ; et enfin par étudiant, par société et par tuteur.

```
SELECT ide, ids, idp, SUM(duree) AS dureet
FROM Convention
GROUP BY ROLLUP(ide, ids, idp);
```

ide	ids	idp	dureet
8	8	2	3
8	8	NULL	3
8	21	19	5
8	21	NULL	5
8	34	53	6
8	34	NULL	6
8	NULL	NULL	14
12	13	12	6
12	13	NULL	6
12	NULL	NULL	6
15	8	4	6
15	8	NULL	6
15	13	12	5
15	13	NULL	5
15	NULL	NULL	11
17	8	7	4
17	8	NULL	4
17	34	53	6
17	34	NULL	6
17	NULL	NULL	10
NULL	NULL	NULL	41



E : ide
S : ids
P : idp
Ø : absence de partition

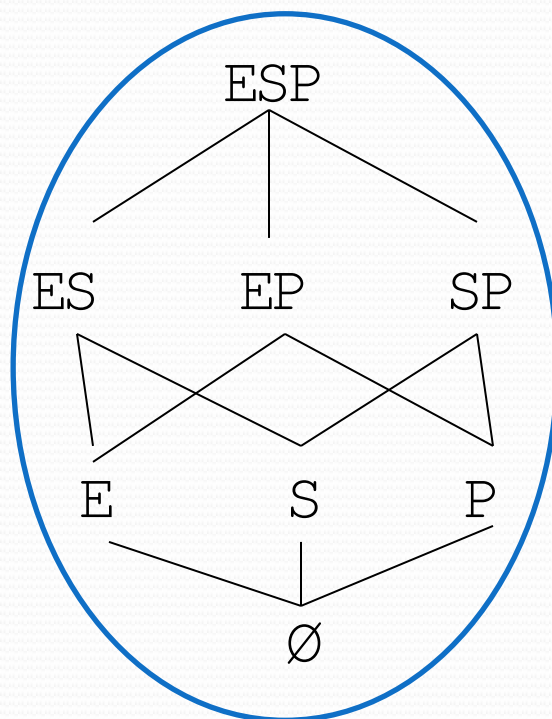
OLAP : toutes les partitions

-- Donner les durées totales des stages en entreprise effectués d'une façon générale ; par
-- étudiant ; par société ; par tuteur ; par étudiant et par société ; par étudiant et par
-- tuteur ; par société et par tuteur ; et enfin par étudiant, par société et par tuteur.

```
SELECT ide, ids, idp, SUM(duree) AS dureet
```

```
FROM Convention
```

```
GROUP BY CUBE(ide, ids, idp);
```



E : ide

S : ids

P : idp

Ø : absence de partition

Ordonnancement

- Connaître le rang d'une donnée

-- Donner par année le classement des étudiants par rapport aux notes de stages en
-- entreprise obtenues.

```
SELECT TO_CHAR(datec, 'YYYY') AS annee,  
       ide,  
       note,  
       RANK() OVER (PARTITION BY TO_CHAR(datec, 'YYYY') ORDER BY note DESC) AS rank  
FROM Convention  
ORDER BY annee, rank;
```



annee	ide	note	rank
2020	8	17	1
2020	8	16	2
2020	17	14	3
2020	12	13	4
2020	15	11	5
2021	8	18	1
2021	17	14	2
2021	15	10	3

Crédits

Auteur

Mickaël Martin-Nevot

mmartin.nevot@gmail.com

- Laurent Carmignac



Carte de visite électronique

Relecteurs

Cours en ligne sur : www.mickael-martin-nevot.com

