Dossier 1 Compléments sur les requêtes SQL

1 Sous-requêtes multilignes : les quantificateurs ALL et ANY

Les quantificateurs ALL et ANY permettent, avec une requête imbriquée, d'utiliser des opérateurs de comparaison (=, >=, >, <=, <, <>) même si la sous-requête retourne plusieurs lignes.

Exemple:

PERSONNES (codePersonne, nomPersonne, prenomPersonne, agePersonne, villePersonne)

Question : R1 : Personnes qui sont plus vieilles que toutes les personnes qui vivent à 'Montpellier.'

FROM Personnes

Question: R2: Personnes qui sont plus vieilles qu'une des personnes qui vivent à 'Montpellier.'

Il est à noter qu'on peut toujours se passer de ces quantificateurs et utiliser à la place les fonctions MIN, MAX ou le prédicat IN. Et comme nous le verrons plus tard, les quantificateurs ALL et ANY sont à utiliser avec précaution lorsqu'on a affaire à des valeurs NULL.

> ALL	> MAX()
> ANY	> MIN()
< ALL	< MIN()
< ANY	< MAX()
= ALL	= MIN() AND $=$ MAX()
= ANY	IN

```
Par exemple, il est possible de réaliser la requête 1 avec un '> MAX' (et la 2 avec un '> MIN')

SELECT *

FROM Personnes

(SELECT MAX (aggParganne))
```

2 Les expressions de table (CTE)

Une expression de table (ou CTE: Common Table Expression) est une sous-requête SELECT temporaire exprimée à l'intérieur d'une requête principale, et dont le résultat est nommé puis utilisé comme une table par la requête principale. Il est inutile d'utiliser des expressions de table pour faire des requêtes simples, mais dans le cas où on a affaire à des requêtes complexes, elles peuvent être utiles pour simplifier le code. On peut également utiliser une vue pour cela, mais contrairement à une vue qui est un objet persistant de la base de données, l'expression de table est créée temporairement par la requête principale et n'est pas accessible à l'extérieur de celle-ci. Nous allons voir ici deux façons de créer une expression de table : la clause SELECT dans le FROM et l'expression WITH.

2.1 La sous requête issue d'un SELECT dans le FROM (ou dans le JOIN)

Depuis SQL2, il est possible de construire dynamiquement une table dans la clause from de la requête principale. En effet, le from manipule des colonnes et des lignes qui peuvent être matérialisées par une table, une vue ou bien le résultat d'une sous-requête.

exemple: R3: La ville pour laquelle la moyenne d'âge des personnes est la plus élevée.

Sous Oracle, il n'est pas indispensable d'utiliser une expression de table. On peut écrire la requête comme suit :

BD5 — Dossier 1 page 1

Mais en théorie, dans la norme SQL, il n'est pas possible d'imbriquer plusieurs fonction d'ensemble. Et comme vous l'avez vu l'an dernier cela n'est pas possible non plus avec PostgreSQL. Pour remédier à cela on pourrait utiliser un quantificateur ALL, ou bien utiliser une expression de table dans la requête imbriquée.

```
SELECT villePersonne
FROM Personnes
GROUP BY villePersonne
HAVING AVG(agePersonne) = (SELECT MAX(moyenneAge)
FROM (SELECT AVG(agePersonne) AS moyenneAge
FROM Personnes
GROUP BY villePersonne) cte);
```

On pourrait aussi utiliser une expression de table pour remplacer le HAVING de la requête externe par un WHERE.

```
SELECT ville
FROM (SELECT villePersonne AS ville, AVG(agePersonne) AS ageMoyen
FROM Personnes
GROUP BY villePersonne) cte
WHERE ageMoyen = (SELECT MAX(moyenneAge)
FROM (SELECT AVG(agePersonne) AS moyenneAge
FROM Personnes
GROUP BY villePersonne) cte);
```

Toutefois, lorsqu'on fait des expressions de tables avec des SELECT dans le FROM il n'est possible de réutiliser la même expression de table dans la requête externe et dans la requête imbriquée. Nous verrons dans le paragraphe suivant qu'il est possible de remédier à cela en utilisant des expressions de table WITH.

Il est possible d'utiliser plusieurs expressions de table dans une même requête et les joindre avec des jointures internes, des jointures externes ou bien des produits cartésiens.

Question: R4: Pourcentage de clients qui habitent à 'Montpellier.'

Remarque: Une sous-requête dans le FROM peut retourner plusieurs lignes et plusieurs colonnes. Il est également possible de faire des sous-requêtes à l'intérieur d'un SELECT. Mais il faut absolument que cette sous-requête retourne une valeur scalaire (une seule ligne et un seule colonne). Toutefois, ce genre de sous-requête scalaires dans le SELECT dégrade rapidement les performances notamment lorsque les sous requêtes sont corrélées.

2.2 Expression WITH

L'expression with permet d'écrire une requête dont le résultat sera utilisé comme une table dans la requête principale qui suit l'expression. L'expression with est plus puissante que le select dans le from car la (ou les) table issue de l'expression de table peut être utilisée non seulement dans la requête principale mais aussi dans les sous-requêtes imbriquées de la requête principale (ce qui n'est pas possible avec le select dans le from). Même si l'expression with est un standard de l'ISO/ANSI certains SGBD ne l'implémentent pas encore.

exemple: R3: La ville pour laquelle la moyenne d'âge des personnes est la plus élevée.

Il est aussi possible de déclarer plusieurs expressions de table dans le WITH. Il est à noter qu'une expression de table pourrait éventuellement utiliser dans le FROM de sa requête une autre expression de table déclarée préalablement dans le même WITH.

BD5 — Dossier 1 page 2

exemple: R4: Pourcentage de clients qui habitent à 'Montpellier'.

```
WITH cteMontp AS
     (SELECT COUNT (*) AS nbMontp
     FROM Personnes
     WHERE villePersonne = 'Montpellier'),
cteTot AS
     (SELECT COUNT(*) AS nbTot
      FROM Personnes)
SELECT cteMontp.nbMontp / cteTot.nbTot * 100 AS pourcentageMontpellierains
FROM cteMontp
CROSS JOIN cteTot;
```

Une nouvelle façon de faire la division 3

Rappel sur la division

En première année nous avons vu deux façons de faire la division. La méthode 'Force Brute' ou il suffit de compter. Et une méthode plus ingénieuse (et moins connues en pratique) avec un NOT EXISTS et un MINUS.

Exemple:

```
PERSONNES (codePersonne, nomPersonne, prenomPersonne)
VILLES (codeVille, nomVille, departementVille)
AIMER (codePersonne #, codeVille #)
```

Question: R6: On cherche le Nom des personnes qui aiment toutes les villes ...

1^{er} Méthode : La plus simple (solution 'force brute')

Chercher les personnes qui aiment un nombre de villes égal au nombre total de villes (par exemple si j'aime 3 villes et qu'il n'y a que 3 villes dans la base de données eh bien j'aime toutes les villes de la base de données).

```
SELECT p.codePersonne, nomPersonne
FROM Personnes p
JOIN Aimer a ON p.codePersonne = a.codePersonne
GROUP BY p.codePersonne, nomPersonne
HAVING COUNT (codeVille) = (SELECT COUNT(*)
                           FROM Villes) ;
```

Remarque:

ici, on pourrait remplacer COUNT (codeVille) par COUNT (*) car CodeVille ne peut pas être NULL (il fait partie de la clé primaire)

2nd Méthode : Ingénieuse

Chercher les personnes pour lesquelles la différence entre les villes de la base de données et les villes aimées par la personne est nulle.

En d'autres termes, chercher les personnes pour lesquelles la différence entre les villes de la base de données et les villes aimées par la personne n'existe pas (NOT EXISTS).

```
SELECT codePersonne, nomPersonne
FROM Personnes p
WHERE NOT EXISTS (SELECT codeVille
                  FROM Villes
                  MINUS
                  SELECT codeVille
                  FROM Aimer a
                  WHERE a.codePersonne = p.codePersonne) ;
```

3.2 Division élégante avec double NOT EXISTS

Nous allons voir cette année la division avec un double NOT EXISTS qui a été popularisée par Christopher J. Date. Cette division qui peut paraître compliquée de prime abord, a l'avantage de toujours rester de difficulté constante, même pour les divisions plus complexes.

3nd Méthode : Elégante (même si elle peut paraître compliquée de prime abord)

Chercher les personnes pour lesquelles il n'existe que des villes qu'ils aiment.

En d'autres termes, quelles sont les personnes pour lesquelles il n'existe pas de villes qu'ils

Ou encore, quelles sont les personnes pour lesquelles il n'existe pas de villes pour lesquelles il n'existe pas d'amour ... Ceci est bien compliqué mais peut être réalisé à l'aide d'un double NOT EXISTS.

BD5 — Dossier 1 page 3

L'avantage de cette méthode est que une fois qu'on a bien compris comment elle fonctionne, sa structure ne change jamais. Si on est amené à faire une division plus complexe (de type 2, 3 ou 4 – voir cours de 1ère année), seule la première requête imbriquée (au centre) change. La requête externe (en haut à gauche) ne change jamais. Et la plus imbriquée (en bas à droite) non plus.

• R7 : Le code des personnes qui aiment toutes les villes de l'Hérault.

On cherche les personnes pour lesquelles il n'existe pas de ville de l'Hérault qu'ils n'aiment pas.

R8: Le Nom des personnes qui aiment toutes les villes aimées par 'Xavier Palléja'.

Cette division de type 4 est relativement simple avec cette méthode. On cherche les personnes pour lesquelles il n'existe pas de ville **aimées par Xavier Palléja** qu'ils n'aiment pas.

Remarque : Pour rappel, avec la solution 'force brute' cette division de type 4 est beaucoup plus complexe. En effet, pour chaque personne, il faut compter le nombre de villes aimées – parmi celles qui sont également aimées par Xavier Palléja. Ensuite on ne garde que les personnes pour qui ce nombre est égal au nombre de villes aimées par Xavier Palléja. Cela donne la solution suivante :

4 Différents types de jointures

4.1 Les inéquijointures :

En général les jointures sont réalisées entre des clés primaires et des clés étrangères. Dans ces cas-là, la condition de la jointure est toujours l'égalité (=) afin de s'assurer que la valeur de la clé primaire d'une table est égale à la valeur de la clé étrangère d'une autre table. On parle alors d'équijointures. Toutefois dans certains cas on peut vouloir utiliser une condition d'inégalité pour réaliser la jointure. On parle d'inéquijointure. La jointure se fait alors avec les opérateurs suivants : >, <, >=, <=, <>, BETWEEN, LIKE ... et porte rarement sur des clés.

BD5 — Dossier 1 page 4

Exemple:

EMPLOYES (codeEmploye, nomEmploye, prenomEmploye, ageEmploye) CLIENTS (codeClient, nomClient, prenomClient, ageClient)

Question: R9: Le code et le nom des employés plus vieux que le client n°1.

```
SELECT codeEmploye, nomEmploye
FROM Employes
JOIN Clients ON ageEmploye > ageClient
WHERE codeClient = '1';
```

4.2 Les jointures naturelles

Lorsqu'on souhaite réaliser une équijointure et que les attributs sur lesquels porte la jointure ont les mêmes noms dans les deux tables, il est possible de faire une jointure naturelle (NATURAL JOIN) ou d'utiliser un USING. Cette façon de faire évite d'indiquer explicitement la condition de la jointure, et réalise automatiquement une projection afin d'éliminer les colonnes redondantes (qui ont le même nom). Il n'est donc pas utile d'utiliser des alias de table pour réaliser la jointure, même si on souhaite utiliser la colonne sur laquelle porte la jointure dans le SELECT.

Exemple:

PERSONNES (codePersonne, nomPersonne, prenomPersonne, codeEntreprise) ENTREPRISES (codeEntreprise, nomEntreprise)

P1	Némard	Jean	E1
P2	Palleja	Nathalie	

E1	Cap Gemini
E2	Fnac

Question: R10: Pour toutes les personnes qui ont une entreprise, afficher toutes les informations sur la personne et sur son entreprise.

```
SELECT *
                                          SELECT *
FROM Personnes
                                         FROM Personnes
NATURAL JOIN Entreprises ;
                                         JOIN Entreprises USING (codeEntreprise);
```

4.3 Les jointures externes

Elles permettent d'extraire des données qui ne répondent pas aux critères de jointure. Il existe trois sortes de jointures externes : les jointures externes gauches, droites et complètes. Les jointures externes complètes sont rarement utiles (en général une gauche ou une droite suffit).

Dans l'exemple précédent, avec une jointure interne ou une jointure naturelle, on aura uniquement dans le résultat la personne P1 avec l'entreprise E1. La personne P2 qui n'a pas d'entreprise, et l'entreprise E2 qui n'a pas de salarié vont disparaitre du résultat.

Jointure externe gauche

R11 : Le nom, le prénom et l'entreprise de toutes les personnes, même les personnes qui n'ont pas de travail (c'est à dire même la personne P2).

```
SELECT nomPersonne, prenomPersonne, nomEntreprise
FROM Personnes p
LEFT OUTER JOIN Entreprises e ON p.codeEntreprise = e.codeEntreprise ;
```

4.3.2 Jointure externe droite

R12 : Le nom, le prénom et l'entreprise de toutes les personnes, même les entreprises qui n'ont pas de salariés (c'est à dire même l'entreprise E2).

```
SELECT nomPersonne, prenomPersonne, nomEntreprise
FROM Personnes p
RIGHT OUTER JOIN Entreprises e ON p.codeEntreprise = e.codeEntreprise ;
Cette requête peut également être réalisée à l'aide d'une jointure externe gauche :
SELECT nomPersonne, prenomPersonne, nomEntreprise
```

```
FROM Entreprises e
LEFT OUTER JOIN Personnes p ON p.codeEntreprise = e.codeEntreprise ;
```

Jointure externe complète

R13 : Le nom, le prénom et l'entreprise de toutes les personnes, même les personnes qui n'ont pas de travail et même les entreprises qui n'ont pas de salariés (i.e. même P2 et E2).

```
SELECT nomPersonne, prenomPersonne, nomEntreprise
FROM Personnes p
FULL OUTER JOIN Entreprises e ON p.codeEntreprise = e.codeEntreprise ;
```

On peut également utiliser la jointure externe pour faire des antijointures (à la place d'un NOT EXITS, d'un NOT IN ou d'un MINUS)

R14 : Le nom des entreprises qui n'ont pas d'employé

```
SELECT nomEntreprise
FROM Entreprises e
```

LEFT OUTER JOIN Personnes p ON p.codeEntreprise = e.codeEntreprise WHERE codePersonne IS NULL;

BD5 — Dossier 1 page 5