TD 3 : SQL

SQL Interrogation de données, requêtes complexes

2025-10-03



Avec solutions

L3 MIASHS/Ingémath Université Paris Cité Année 2025 Course Homepage Moodle



Objectifs de la séance :

- requêtes imbriquées
- jointures externes
- vues
- fonctions SQL

En plus du schéma world, nous allons utiliser le schéma pagila qui contient des informations utilisées par un chaîne fictive de magasins de location de DVD.

Le schéma pagila est visible ici.

Sous psql ou pgli, vous pouvez aussi inspecter les tables comme d'habitude avec

```
bd_2023-24> \d pagila.film
bd_2023-24> \d pagila.actor
```



Quand on travaille sur plusieurs schémas (ici world, pagila et votre schéma personnel), il est bon

- d'ajuster search_path (sous psql, pgcli): set search_path to world, pagila, ...; (remplacer ...par votre identifiant)
- de qualifier les noms de table pour indiquer le schéma d'origine : world.country versus pagila.country

Requêtes imbriquées

Les requêtes imbriquées permettent d'utiliser le résultat d'une requête dans la clause WHERE.

On utilisera essentiellement les opérateurs suivants : IN, EXISTS, ALL, ANY.

IN permet de tester la présence d'une valeur dans le résultat d'une requête.

EXISTS renvoie True si la requête donnée est non-vide et False sinon. On peut les combiner avec NOT pour inverser leur comportement : NOT IN et NOT EXISTS. Par exemple, pour connaître les régions sans monarchie, on pourra écrire:

```
SELECT DISTINCT region
FROM world.country
WHERE region NOT IN (
```

```
SELECT region
FROM world.country
WHERE governmentform like '%Monarchy%'
);
```

Pour connaître les régions qui ont au moins une langue officielle, on pourra écrire :

```
SELECT DISTINCT region
FROM world.country AS co
WHERE EXISTS (
   SELECT *
   FROM world.countrylanguage AS cl
   WHERE co.countrycode = cl.countrycode AND
     cl.isofficial
);
```

Remarquez que dans ce dernier exemple, la sous-requête fait intervenir des attributs de la requête principale, c'est pourquoi on parle de requêtes imbriquées.

ANY et ALL sont deux autres opérateurs. Par exemple

```
SELECT *
FROM table
WHERE col < ALL(
  requete
)</pre>
```

sélectionnera les lignes de table telles que la valeur de col est plus petite que toutes les valeurs retournées par la requête requete. Ainsi, la requête

```
SELECT *
FROM world.country
WHERE population_country >= ALL(
    SELECT population_country
    FROM world.country
);
```

retournera la liste des pays les plus peuplés.

```
SELECT *
FROM table
WHERE col < ANY(
  requete
)</pre>
```

sélectionnera les lignes de table telles que la valeur de col est strictement plus petite qu'au moins une des valeurs retournées par la requête requete.

Pour connaître les régions où l'on ne trouve qu'une seule forme de gouvernement, on pourra écrire :

```
SELECT DISTINCT region
FROM world.country as c1
WHERE c1.governmentform = ALL(
    SELECT c2.governmentform
FROM world.country as c2
WHERE c2.countrycode!=c1.countrycode AND
    c2.region=c1.region
);
```

On remarque que dans EXISTS ou IN on peut utiliser des attributs de notre requête globale, ce qui les rend plus *puissants* que

```
WITH ... AS (
...
)
```

Jointure externe

La jointure externe est une jointure un peu particulière. On a vu la semaine dernière que lorsqu'on faisait une jointure, les lignes de la table de droit étaient recollées aux lignes de la table de gauche. Si une ligne a gauche ne pouvaient pas être recollée, elle disparaissait de la jointure. La jointure extérieure permet de garder ces lignes-là malgré tout.

On utilisera LEFT JOIN et RIGHT JOIN. Par exemple, la requête suivante renvoie la liste des pays et leur langages. Les pays qui ne se trouvent pas dans la table countrylanguage (il y en a, l'Antarctique par exemple) seront listés quand même et les informations manquantes seront remplies avec des valeurs NULL.

```
SELECT *
FROM world.country AS p LEFT JOIN
world.countrylanguage AS 1 ON
p.countrycode = 1.countrycode;
```

On peut utiliser cette requête pour trouver les pays qui n'ont pas de langue officielle par exemple:

```
SELECT *
FROM world.country as p LEFT JOIN
  world.countrylanguage AS 1 ON
  p.countrycode = 1.countrycode AND 1.isofficial
WHERE 1.countrycode IS NULL;
```

Requêtes

1. Quels sont les langues qui ne sont officielles dans aucun pays? (355 lignes)

Écrivez une version avec EXCEPT, une avec NOT IN et une autre avec LEFT JOIN.

```
Solution

(
    SELECT DISTINCT language
    FROM world.countrylanguage
)

EXCEPT

(
    SELECT language
    FROM world.countrylanguage
    WHERE isofficial
);
```

Première version

```
Solution

SELECT DISTINCT language
FROM world.countrylanguage
WHERE language NOT IN

(SELECT language
FROM world.countrylanguage
WHERE isofficial);
```

Deuxième version:

```
Solution

SELECT DISTINCT 11.language
FROM world.countrylanguage AS 11

LEFT JOIN world.countrylanguage AS 1

ON (11.language = 1.language AND 1.isofficial)
WHERE 1.language IS NULL;
```

Troisième version:

```
Solution

SELECT DISTINCT cl.language
FROM world.countrylanguage cl
WHERE NOT EXISTS (
SELECT cl1.language
FROM world.countrylanguage cl1
WHERE cl1.language=cl.language AND
cl1.isofficial
);
```

i En calcul relationnel

```
\Big\{l. \texttt{language} : \texttt{countrylanguage}(l) \land \\ \neg \big(\exists t \quad \texttt{countrylanguage}(t) \land \\ \\ l. \texttt{language} = t. \texttt{language} \land t. \texttt{isofficial}\big)\Big\}
```

2. Quelles sont les régions où au moins deux pays ont la même forme de gouvernement ? (21 lignes)

```
Solution
```

```
SELECT DISTINCT region
FROM world.country AS c1
WHERE c1.governmentform = ANY(
    SELECT c2.governmentform
    FROM world.country AS c2
    WHERE c2.countrycode!=c1.countrycode AND c2.region=c1.region
);
```

Select distinct c1.region FROM world.country AS c1 JOIN world.country AS c2 ON c1.region=c2.region AND c1.countrycode!=c2.countrycode AND c1.governmentform=c2.governmentform;

3. Quels sont les films qui n'ont jamais été loués? (42 lignes)

```
Solution
Là encore, plusieurs possibilités. Avec ce que l'on sait déjà :
WITH DejaLoue AS (
  SELECT film_id
  FROM pagila.rental JOIN pagila.inventory USING (inventory_id)
), NonLoue AS (
  SELECT film_id
  FROM pagila.film
  EXCEPT
  SELECT *
  FROM DejaLoue
SELECT title
FROM pagila.film NATURAL JOIN NonLoue;
Avec les requêtes imbriquées :
SELECT title, film id FROM pagila.film
                      WHERE film id NOT IN (
                       SELECT film_id
                       FROM pagila.rental JOIN pagila.inventory USING (inventory_id)
);
```

En calcul relationnel

```
\begin{split} \Big\{f.\mathtt{title}: \mathtt{film}(f) \wedge \\ \neg \big(\exists t, t_1 \quad \mathtt{inventory}(t) \wedge \exists t_1 \quad \mathtt{rental}(t_1) \wedge \\ f.\mathtt{film\_id} = t.\mathtt{film\_id} \wedge t.\mathtt{inventory\_id} = t_1.\mathtt{inventory\_id}) \Big\} \end{split}
```

- **i** Cette question est exactement du même type que la précédente. On y répond de la même manière : pour trouver 1 les objets d'un certain type qui ne possèdent pas une propriété, on cherche dans la base tous les objets de ce type et on fait la différence avec l'ensemble des objets de ce type qui possèdent la propriété dans la base.
- 4. Quels sont les acteurs qui ont joué dans toutes les catégories de film? (11 lignes)

Solution

```
WITH ActCat AS (SELECT actor_id, category_id FROM pagila.film_actor fa

JOIN pagila.film_category fc ON (fa.film_id=fc.film_id)),
ActNot AS (SELECT actor_id FROM pagila.actor,pagila.category

WHERE (actor_id,category_id) NOT IN (SELECT * FROM ActCat)),
ActId AS (SELECT actor_id FROM pagila.actor

EXCEPT SELECT * FROM ActNot)

SELECT first_name,last_name FROM pagila.actor NATURAL JOIN ActId ;
```

Cette requête réalise une opération sophistiquée de l'algèbre relationnelle la division ou \div . Il ne s'agit pas d'une opération primitive comme σ, π, \times .

```
\pi_{\texttt{actor\_id}, \texttt{category\_id}} \left( \texttt{film\_actor} \bowtie \texttt{film\_category} \right) \div \pi_{\texttt{category}} \left( \texttt{film\_category} \right)
```

Solution

La version suivante calcule le même résultat, et suit fidèlement le plan d'exécution le plus élémentaire pour réaliser la division.

```
WITH
  ActCat AS (
    SELECT actor_id, category_id
    FROM pagila.film_actor fa JOIN pagila.film_category fc ON (fa.film_id=fc.film_id)),
  ActCrosCat AS (
    SELECT actor_id, category_id
    FROM pagila.actor, pagila.category),
  ActNotCat AS (
    SELECT *
    FROM ActCrosCat
    EXCEPT
    SELECT *
    FROM ActCat),
  ActId AS (
    SELECT actor_id
    FROM pagila.actor
    EXCEPT
    SELECT actor_id
    FROM ActNotCat)
SELECT first_name, last_name
FROM pagila.actor NATURAL JOIN ActId
```

En comptant le nombre n de catégories de films dans une première requête, on peut aussi sélectionner les acteurs qui apparaissent dans au moins n catégories de film.

5. Existe-t-il des acteurs qui ne jouent avec aucun autre acteur? (0 ligne)

Solution WITH Copain AS (SELECT R1.actor_id FROM pagila.film_actor as R1 JOIN pagila.film_actor as R2 ON (R1.film_id = R2.film_id AND R1.actor_id != R2.actor_id)) **SELECT** actor_id FROM pagila.actor WHERE actor_id NOT IN (SELECT * FROM Copain); ou avec ${\tt NOT}$ <code>EXISTS</code> SELECT actor_id FROM pagila.actor a WHERE NOT EXISTS (SELECT fa2.actor_id pagila.film_actor fa1 JOIN pagila.film_actor fa2 ON (fa1.actor_id=a.actor_id AND fa2.actor_id<> a.actor_id AND fa1.film_id=fa2.film_id))

Solution ChatGPT fecit: WITH ActorFilmCounts AS (-- Pour chaque acteur, chaque film, nombre de co-acteurs dans le film SELECT fa1.actor_id, fa1.film_id, COUNT(fa2.actor_id) AS other_actors_count film actor fa1 LEFT JOIN film_actor fa2 fa1.film_id = fa2.film_id AND fa1.actor_id <> fa2.actor_id GROUP BY fa1.actor_id, fa1.film_id) **SELECT** a.actor_id, a.first_name, a.last_name FROM ActorFilmCounts afc JOIN actor a ON afc.actor_id = a.actor_id GROUP BY a.actor_id, a.first_name, a.last_name HAVING -- garder les acteurs qui n'ont pas de co-acteurs SUM(afc.other_actors_count) = 0;

🛣 La requête suivante ne répond pas à la question posée :

```
SELECT
    fa.actor_id
FROM
    film_actor fa
LEFT JOIN
    film_actor fa2
ON
    (fa.film_id = fa2.film_id AND fa.actor_id<>fa2.actor_id)
WHERE
    fa2.actor_id IS NULL;
```

Elle liste les identifiants d'acteurs qui ont joué au moins une fois dans un film ne comportant qu'un seul acteur, alors qu'on ne cherche les acteurs qui n'ont joué que dans des films ne comportant qu'un seul acteur.

Cette requête renvoie 31 lignes.

6. Nom, prénom des clients installés dans des villes sans magasin? (599 lignes)

```
Solution
WITH
  CustomerCity AS (
    SELECT
      cu.first_name,
      cu.last_name,
      cu.customer_id,
      ad.city_id
    FROM
      pagila.customer cu
    JOIN
      pagila.address ad
    ON
      (cu.address_id=ad.address_id)),
  StoreCity AS (
    SELECT
      ad.city_id
    FROM
      pagila.store st
    JOIN p
      agila.address ad
      (st.address_id= ad.address_id)
)
SELECT
 first_name,
 last_name
FROM
  CustomerCity
WHERE
  city_id NOT IN (
      SELECT * FROM StoreCity
```

7. Lister les pays pour lesquels toutes les villes ont au moins un magasin. (1 ligne)

```
Solution

SELECT country_id from pagila.country C
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT *
    FROM pagila.city C2
WHERE C.country_id=C2.country_id AND C2.city_id NOT IN (
    SELECT address.city_id
    FROM pagila.store
    JOIN pagila.address USING (address_id)
    )
);
```

8. Déterminer la liste des films disponibles dans toutes les langues.

Solution

Comme pour les acteurs "toutes catégories", il s'agit d'une division. Dans la base installée, le résultat est vide.

Un même dvd (inventory_id) peut bien sûr être loué plusieurs fois, mais pas simultanément. Proposer

une requête qui vérifie que les dates de location d'un dvd donné sont compatibles.



Solution

SQL en général et PostGres en particulier proposent beaucoup de types et d'opérations sophistiquées pour représenter et manipuler les données temporelles. Plusieurs types de données permettent de représenter les instants (timestamp), les dates, les intervalles de temps, les durées, et de calculer sur le temps (ajouter une durée à une date, extraire une information calendaire d'une date ou d'un instant, ...). Même si l'API varie d'un cadre à l'autre, on retrouve ces types et ces opérations dans tous les environnements de sciences des données : \clubsuit , \clubsuit

Vues

Les vues permettent de donner un nom à une requête afin de pouvoir l'appeler plus tard sans la réécrire à chaque fois. Une vue s'enregistre dans un schéma. Par exemple, dans le schéma World, on pourrait créer une vue VillesRepublic qui contient toutes les villes de la table city qui sont dans une république.

On crée une vue avec CREATE VIEW nom AS requete. Étant donné que vous ne pouvez écrire que dans votre schéma personnel, il faudra nommer vos vues entid.nom où entid est votre identifiant ENT. Ainsi

```
CREATE VIEW entid.VillesRepublic AS

SELECT

B.*

FROM

world.country as A

NATURAL JOIN

world.city as B

WHERE

A.governmentform like '%Republic%';
```

crée une vue dans votre schéma personnel. Désormais, si on veut sélectionner les villes qui sont dans une république et dont la population est supérieure à 1000000, on pourra simplement écrire :

```
SELECT *
FROM
    entid.VillesRepublic
WHERE
    population_city>=1000000;
```

Remarquez la différence entre WITH et une vue. WITH nomme une requête temporairement, seulement à l'échelle de la requête courante tandis qu'une vue est enregistrée de façon permanente. Cependant, chaque fois que vous appelez votre vue, elle est réévaluée par le système de base de données.

Notez aussi que SQL n'est pas sensible à la casse. La vue entid. Villes Republic peut être aussi désignée par entid. villes republic.

Pour supprimer une vue existante on utilise la commande DROP VIEW suivie du nom de la vue à supprimer. Par exemple l'instruction

```
DROP VIEW entid. Villes Republic ;
```

supprime la vue créée précédemment.

Dans votre schéma personnel (qui porte le nom de votre identifiant ENT), écrire une vue film_id_horror qui renvoie la liste des films de catégorie 'Horror'.

```
CREATE VIEW entid.film_id_horror
AS
( SELECT pagila.film_id
   FROM
     pagila.film_category JOIN
     pagila.category USING(category_id)
WHERE
     category.name='Horror'
) ;
```

Fonctions SQL

Dans votre schéma personnel (qui porte le nom de votre identifiant ENT), écrire une fonction SQL film_id_cat qui prend en paramètre une chaîne de caractère s et renvoie la liste des films de catégorie s. On rappelle la syntaxe :

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION entid.film_id_cat(s TEXT)

RETURNS TABLE(film_id INTEGER)

LANGUAGE 'sql' AS

$$
requete

$$
```

et l'usage

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION
   entid.film_id_cat(s text)
RETURNS TABLE(film_id smallint) AS
$$
    SELECT fc.film_id
    FROM
        pagila.film_category fc
JOIN
        pagila.category ca
ON (fc.category_id=ca.category_id)
    WHERE
        ca.name=s ;
$$ LANGUAGE sql ;
```

Utilisez votre fonction pour écrire les requêtes suivantes :

Quels sont les acteurs qui ont déjà joué dans un film d'horreur (catégorie 'Horror')?

Solution

Les solutions sont données en utilisant la fonction suivante

```
CREATE OR REPLACE FUNCTION
    entid.film_id_cat(s pagila.category.name%TYPE)
RETURNS TABLE(film_id pagila.film.film_id%TYPE)
AS $$
SELECT fc.film_id
FROM
    pagila.film_category fc
JOIN
    pagila.category ca
ON (fc.category_id=ca.category_id)
WHERE
    ca.name=s;
$$ LANGUAGE sql;
```

Solution

```
SELECT DISTINCT ac.*
FROM
    pagila.actor ac
NATURAL JOIN
    (SELECT fa.actor_id
        FROM
    pagila.film_actor fa
WHERE
    fa.film_id IN (
        SELECT *
              FROM entid.film_id_cat('Horror')
    )
);
```

ou

Solution

```
SELECT DISTINCT ac.*

FROM

pagila.actor ac

JOIN

pagila.film_actor fa ON (ac.actor_id=fa.actor_id)

NATURAL JOIN

entid.film_id_cat('Horror') ;

(156 tuples renvoyés).
```

Quels sont les acteurs qui n'ont jamais joué dans une comédie (Comedy)? (53 lignes)

♦ Attention! Cette requête ne répond pas à la question :

```
SELECT DISTINCT ac.*
FROM pagila.actor ac NATURAL JOIN
    (SELECT * FROM pagila.film_actor
    WHERE film_id NOT IN
        (SELECT * FROM pagila.film_id_cat('Comedy') )
        ) as X;
```

Elle répond à la question : $Quels\ sont\ les\ acteurs\ qui\ ont\ joué\ dans\ un\ film\ qui\ n'est\ pas\ une\ comédie ?$

Solution

Une réponse correcte est

```
SELECT DISTINCT last_name, first_name
FROM
  pagila.actor A1
WHERE
  NOT EXISTS
  (SELECT *
  FROM
    pagila.film_actor A2,
        (pagila.film_category JOIN pagila.category using (category_id)) C
WHERE
        A1.actor_id=A2.actor_id AND
        name='Comedy' AND
        A2.film_id=C.film_id
);
```

ou encore

Solution

```
SELECT
  DISTINCT ac.last_name, ac_first_name
FROM
  pagila.actor ac
WHERE NOT EXISTS
  (SELECT *
  FROM
    pagila.film_actor fa
WHERE film_id IN
    (SELECT *
  FROM
       entid.film_id_cat('Comedy')
    ) AND
    fa.actor_id = ac.actor_id
) ;
```

En calcul relationnel, en considérant film_id_cat('Comedy') comme une relation (ce qui est cohérent avec la définition de la fonction) cette requête s'exprime

```
\{a. \texttt{last\_name}, a. \texttt{first\_name} : \texttt{actor}(a) \land \\ \neg (\exists \texttt{fa} \quad \texttt{film\_actor}(\texttt{fa}) \land \texttt{fa.actor\_id} = a. \texttt{actor\_id} \\ \land \texttt{film\_id\_cat}('\texttt{Comedy'})(\texttt{fa.film\_id}))\}
```

Le calcul relationnel traduit presque littéralement la démarche que nous suivons lorsqu'il faut construire le résultat à la main : pour trouver les actor_id des acteurs qui n'ont jamais joué dans une comédie, nous examinons toutes les valeurs a de actor_id présentes dans la table actor (ou film_actor), et pour chacune de ces valeurs, nous verifions qu'il n'existe pas de tuple de la table film_actor où l'attribut actor_id soit égal à a et où l'attribut film_id désigne un film qui apparaît dans le résultat de film_id_cat('Comedy').

Nous décrivons/explicitons ainsi les propriétés du résultat de la requête Quels sont les acteurs qui n'ont jamais joué dans une comédie ('Comedy')?.

Si maintenant nous cherchons à 1 ce résultat, nous pouvons d'abord calculer la liste des actor_id des acteurs qui ont joué dans une comédie, calculer la liste de tous les actor_id connus dans le schema et faire la différence, en algèbre relationnelle, cela se résume à

```
\pi_{\texttt{actor\_id}}(\texttt{film\_actor}) \setminus \pi_{\texttt{actor\_id}}(\texttt{film\_actor} \bowtie \texttt{film\_id\_cat}(\texttt{'Comedy'}))
```

Quels sont les acteurs qui ont joué dans un film d'horreur ('Horror') et dans un film pour enfant ('Children')? (130 lignes)

5

Ici l'erreur la plus fréquente consiste à écrire

```
SELECT
  actor_id
FROM
  pagila.film_actor AS fa
WHERE
  fa.film_id IN (
    SELECT *
    FROM entid.film_id_cat('Children')
) AND
  fa.film_id IN (
    SELECT *
    FROM entid.film_id_cat('Horror')
);
```

Le résultat est vide et la requête ne correspond pas à la question posée.

Elle calcule les actor_id des acteurs qui ont dans au moins un film qui relève simultanément des catégories Horror et Children (ce genre de film est assez rare).

Pour calculer un résultat correct, il faut pour chaque valeur a de actor_id rechercher deux tuples (pas nécessairement distincts) de film_actor où l'attribut actor_id vaut a et ou dans un cas film_id désigne un film pour enfants et dans l'autre un film d'horreur. En calcul relationnel, cela donne

```
\{a. \texttt{last\_name}, a. \texttt{first\_name} : \texttt{actor}(a) \land \\ (\exists \texttt{fa} \quad \texttt{film\_actor}(\texttt{fa}) \land \texttt{fa.actor\_id} = a. \texttt{actor\_id} \\ \land \texttt{film\_id\_cat}('\texttt{Children'})(\texttt{fa.film\_id})) \\ (\exists \texttt{fa} \quad \texttt{film\_actor}(\texttt{fa}) \land \texttt{fa.actor\_id} = a. \texttt{actor\_id} \\ \land \texttt{film\_id\_cat}('\texttt{Horror'})(\texttt{fa.film\_id}))\}
```

En algèbre relationnelle

```
\pi_{\texttt{last\_name,first\_name}} \bigg( \texttt{actor} \bowtie \\ \bigg( \pi_{\texttt{actor\_id}} \big( \texttt{film\_actor} \bowtie \texttt{film\_id\_cat('Children')} \big) \bigcap \\ \pi_{\texttt{actor\_id}} \big( \texttt{film\_actor} \bowtie \texttt{film\_id\_cat('Horror')} \big) \bigg) \bigg)
```

Solution

En SQL, cela peut donner

qui renvoie 129 tuples.