SQL 2 : Plusieurs tables JOIN, UNION, INTERSECT...

Quentin Fortier

July 2, 2022









Plusieurs tables

Soit T une table à n colonnes.

Chaque enregistrement de T peut être vu comme un n-uplet. Donc T peut être vue comme un ensemble de n-uplets, c'est-à-dire une

relation (au sens mathématique).

En voyant les tables comme des ensembles, on peut effectuer des opérations ensemblistes classiques (union, intersection...) ainsi que des opérations plus adaptées (produit cartésien, jointure...).

Opérations ensemblistes

Si R_1 et R_2 sont des tables ayant le **même schéma relationnel**, $R_1 \cup R_2$ contient les enregistrements dans R_1 ou R_2 :

	R_1	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2

	R_2	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_3	b_3	c_3

R	$_1 \cup I$	R_2
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2
a_3	b_3	c_3

En SQL:

SELECT * FROM R1 UNION SELECT * FROM R2;

1 La syntaine relect & from (R1 UNION R2) re Sorchan pag)

Opérations ensemblistes

Si R_1 et R_2 sont des tables ayant le **même schéma relationnel**, $R_1 - R_2$ contient les enregistrements dans R_1 mais pas dans R_2 :

	R_1	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2

	R_2	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_3	b_3	c_3

$R_1 - R_2$			
B	C		
b_2	c_2		
	В		

En SQL, on utilise MINUS (MySQL, Oracle) ou EXCEPT (PostgreSQL) :

SELECT * FROM R1 EXCEPT SELECT * FROM R2;

Opérations ensemblistes

Si R_1 et R_2 sont des tables ayant le **même schéma relationnel**, $R_1 \cap R_2$ contient les enregistrements à la fois dans R_1 et R_2 :

	R_1	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2

	R_2	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_3	b_3	c_3

R	$_1 \cap I$	R_2
A	B	C
a_1	b_1	c_1

En SQL:

SELECT * FROM R1 INTERSECT SELECT * FROM R2;

Produit cartésien

On peut réaliser le **produit cartésien** $R_1 \times R_2$ de deux tables :

	R_1	
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2

R_2	
D	$oxed{E}$
d_1	e_1
d_2	e_2

'
:

En SQL:

On peut aussi sélectionner seulement certaines colonnes de $R_1 \times R_2$ en écrivant, par exemple, SELECT A, B FROM R1, R2;

Clé étrangère

Considérons une base de donnée bibliotheque avec les tables :

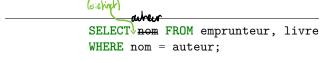
- 1 livre (<u>titre</u>: CHAR(50), auteur: CHAR(50), pages: INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Dans la table emprunt, id_emprunteur et titre_livre sont des **clés étrangères**, ce qui signifie qu'elles font références à une clé primaire d'une autre table.

Clé étrangère

- livre (<u>titre</u> : CHAR(50), auteur : CHAR(50), pages : INT)
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les emprunteurs qui sont aussi auteurs?



Clé étrangère

- livre (<u>titre</u>: CHAR(50), auteur: CHAR(50), pages: INT)
- emprunteur (<u>id</u>: INT, nom: CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les noms des personnes qui ont emprunté le livre dont le titre est Le Banquet?

```
SELECT nom FROM emprunteur, emprunt
WHERE id = id_emprunteur
AND titre_livre = 'Le Banquet';
```

Jointure

La jointure $R_1 \bowtie_{A=D} R_2$ de deux tables R_1 et R_2 revient à combiner les enregistrements de R_1 et R_2 en identifiant les colonnes A et D:

R_1		
(A)	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2
a_3	b_3	c_3

R	R_2		
(D)	E		
a_1	e_1		
a_2	e_2		

	R	$_{1}\bowtie_{A}$	=D I	\overline{R}_2
D	= A	B	C	E
	a_1	b_1	c_1	e_1
	a_2	b_2	c_2	e_2

En SQL:

SELECT ... FROM R1 JOIN R2 ON A = D;

Jointure: LEFT JOIN

Par défaut, un R1 JOIN R2 ON A = D est en fait un INNER JOIN, ce qui signifie que les enregistrements de R1 qui ont une valeur de A qui n'existe pas dans D (et inversement) n'apparaissent pas dans le résultat.

Si on veut conserver tous les enregistrements de A (en mettant NULL s'il n'y a pas de valeur correspondante de D), on peut utiliser un LEFT JOIN. Et inversement pour un RIGHT JOIN.

Jointure: LEFT JOIN

R_1		
A	B	C
a_1	b_1	c_1
a_2	b_2	c_2
a_3	b_3	c_3

R_2	
D	E
a_1	e_1
a_2	e_2

R_1	R_1 LEFT JOIN R_2 ON A = D		
A	B	C	E
a_1	b_1	c_1	e_1
a_2	b_2	c_2	e_2
a_3	b_3	c_3	NULL

En SQL:

SELECT ... FROM R1 LEFT JOIN R2 ON A = D;

Jointure : Exemples

- livre (<u>titre</u> : CHAR(50), auteur : CHAR(50), pages : INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les noms des personnes qui ont emprunté le livre Le Banquet?

On peut aussi utiliser une jointure :

```
SELECT nom FROM emprunteur
JOIN emprunt ON id = id_emprunteur
WHERE titre_livre = 'Le Banquet';
```

Jointure : Exemples

- livre (<u>titre</u> : CHAR(50), auteur : CHAR(50), pages : INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les titres des livres empruntés par M. Machin?

```
SELECT titre_livre FROM emprunteur
JOIN emprunt ON id = id_emprunteur
WHERE nom = 'Machin';
```

Jointure : Exemples

- ① livre (<u>titre</u>: CHAR(50), auteur: CHAR(50), pages: INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les noms des personnes ayant emprunté un livre écrit par Stephen King?

```
SELECT nom FROM emprunteur
JOIN emprunt ON id = id_emprunteur
JOIN livre ON titre_livre = titre
WHERE auteur = 'Stephen King';
```

- 1 livre (titre : CHAR(50), auteur : CHAR(50), pages : INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

Comment obtenir les plus gros livres empruntés avec leur nombre de pages?

SELECT titre, pages FROM livre
JOIN emprunt ON titre_livre = titre
ORDER BY pages DESC;

- livre (<u>id</u>: INT, titre: CHAR(50), auteur: CHAR(50), pages: INT)
- emprunteur (id : INT, nom : CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur : INT, titre_livre : CHAR(50))

 $\underline{\text{Problème}}$: comment savoir, dans livre \times emprunteur, à quelle table id fait référence?

- ① livre (id INT, titre CHAR(50), auteur CHAR(50), pages INT)
- emprunteur (<u>id</u> INT, nom CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur INT, titre_livre CHAR(50))

Tentative:

SELECT id FROM livre, emprunteur;

Résultat :

Column 'id' in field list is ambiguous

- 1 livre (id INT, titre CHAR(50), auteur CHAR(50), pages INT)
- 2 emprunteur (id INT, nom CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur INT, titre_livre CHAR(50))

Solution:

SELECT livre.id FROM livre, emprunteur;

- 1 livre (id INT, titre CHAR(50), auteur CHAR(50), pages INT)
- 2 emprunteur (id INT, nom CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur INT, titre_livre CHAR(50))

 $\underline{\text{Problème 2}}$: afficher tous les couples de livres ayant le même nombre de pages.

SELECT titre, titre FROM livre, livre WHERE pages = pages; Ne marche pas du tout!

- 1 livre (id INT, titre CHAR(50), auteur CHAR(50), pages INT)
- emprunteur (<u>id</u> INT, nom CHAR(50))
- emprunt (id_emprunteur INT, titre_livre CHAR(50))

Solution: renommer les tables.

SELECT liv1.titre, liv2.titre
FROM livre AS liv1, livre AS liv2
WHERE liv1.pages = liv2.pages;

On modélise ici un réseau routier par un ensemble de *croisements* et de *voies* reliant ces croisements. Les voies partent d'un croisement et arrivent à un autre croisement. Ainsi, pour modéliser une route à double sens, on utilise deux voies circulant en sens opposés.

La base de données du réseau routier est constituée des relations suivantes :

- Croisement(<u>id</u>, longitude, latitude)
- \bullet Voie(<u>id</u>, longueur, id_croisement_debut, id_croisement_fin)

Dans la suite on considère c l'identifiant (id) d'un croisement donné.

- \square Q26 Écrire la requête SQL qui renvoie les identifiants des croisements atteignables en utilisant une seule voie à partir du croisement ayant l'identifiant c.
- \square Q27 Écrire la requête SQL qui renvoie les longitudes et latitudes des croisements atteignables en utilisant une seule voie, à partir du croisement c.
- $\hfill \hfill \hfill$

```
SELECT V2.id_croisement_fin
FROM Voie as V1
JOIN Voie as V2
ON V1.id_croisement_fin = V2.id_croisement_debut
WHERE V1.id_croisement_debut = c
```

