

Corrigé TP SQL N° 2 et 3

R1) Quelles sont les personnes, les cafés qu'ils fréquentent, et les boissons servies par ces cafés.

Deux tables suffisent: *frequente* et *sert* (colonne commune *cafe*)

```
select f.personne, f.cafe, s.boisson
from frequente f, sert s
where f.cafe=s.cafe
order by 1,2;
```

personne	cafe	boisson
ali	atlas	7up
ali	atlas	oulmes
ali	rif	coca
amine	commerce	coca
amine	commerce	oulmes
amine	commerce	7up
amine	commerce	orangina
aziz	atlas	7up
aziz	atlas	oulmes
aziz	commerce	orangina
aziz	commerce	coca
aziz	commerce	oulmes
aziz	commerce	7up
aziz	rif	coca
said	atlas	7up
said	atlas	oulmes

Order by pour la présentation.

R2) Quelles sont les personnes qui fréquentent des cafés qui servent des boissons qu'ils aiment.

Il faut trois tables: jointure sur toutes les 3 colonnes communes

```
select f.personne, f.cafe, s.boisson
from frequente f, sert s, aime a
where f.cafe = s.cafe
and f.personne = a.personne
and s.boisson = a.boisson
order by 1,2;
```

personne	cafe	boisson
ali	atlas	7up
ali	atlas	oulmes
ali	rif	coca
amine	commerce	oulmes
amine	commerce	coca
aziz	atlas	oulmes
aziz	atlas	7up
aziz	commerce	7up
aziz	commerce	oulmes

9 rows in set (0.00 sec)

Comparer par rapport à 1)

- Amine fréquente commerce, mais n'aime que oulmes et coca.
- Said ne fréquente pas de café qui sert une boisson qu'il aime (ne figure pas dans cette dernière table).
- Ali a le même nombre de lignes dans les deux résultats. Il ne fréquente que les cafés qui servent des boissons qu'il aime.

Question subsidiaire:

R2') Quelles sont les personnes qui fréquentent des cafés (au moins un) qui servent des boissons qu'ils n'aiment pas.

Idem que ci-dessus, mais avec la relation *aimePas*.

R2' - a) Créer la relation *aimePas*.

Il faut faire les hypothèses :

- 1) dans la table *aime* toutes les personnes sont listées et toutes les boissons aussi,
- 2) si une personne *p* n'est pas dans la table *aime* avec une boisson *b*, alors *p* n'aime pas *b*. (Hypothèse du monde clos, tout

ce qui n'est pas énoncé est faux)

Expression algébrique : $DIFF (CART (PROJECT (aime, personne), PROJECT (aime, boisson)), aime)$

On créera une vue pour cela :

```
create view aimePas as
select distinct a1.personne, a2.boisson
from aime a1, aime a2
where not exists (select * from aime a3
                  where a1.personne=a3.personne
                  and a2.boisson=a3.boisson)

select * from aimePas order by 1;

+-----+-----+
| personne | boisson |
+-----+-----+
| ali      | orangina |
| amine   | orangina |
| amine   | 7up       |
| aziz    | coca      |
| aziz    | orangina |
| said    | 7up       |
| said    | oulmes   |
+-----+-----+
```

R2' - b) Résultat : on crée une relation X qui répond à la requête « Quelles sont les personnes qui fréquentent des cafés (au moins un) qui servent des boissons qu'ils n'aiment pas ».

```
create view X as select f.personne, f.cafe, s.boisson
                     from frequente f, sert s, aimePas a
                     where f.cafe = s.cafe
                     and f.personne = a.personne
                     and s.boisson = a.boisson;

select * from X;

+-----+-----+-----+
| personne | cafe    | boisson |
+-----+-----+-----+
| amine   | commerce | orangina |
| amine   | commerce | 7up      |
| aziz    | commerce | coca     |
| aziz    | rif       | coca     |
| aziz    | commerce | orangina |
| said    | atlas    | 7up      |
| said    | atlas    | oulmes   |
+-----+-----+-----+
```

Où on voit que, par rapport à la requête **R2**, Ali n'appartient pas à X (ne fréquente que les cafés qui servent des boissons qu'il aime :-)), et Said appartient à X mais pas à **R2** (ne fréquente que les cafés qui servent des boissons qu'il n'aime pas :-()

R3) Quels sont les café servant toutes les boissons.

Ici, c'est une simple division relationnelle.

Expression algébrique: $DIV (sert, PROJECT (sert, boisson))$

```
select distinct cafe
from sert x
where not exists (select * from sert y
                  where not exists (select * from sert z
                                    where x.cafe = z.cafe
                                    and z.boisson = y.boisson));

+-----+
| cafe   |
+-----+
| commerce |
+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

R4) Quelles sont les personnes qui ne fréquentent que les cafés qui servent des boissons qu'ils aiment (Ali).

Soit:

X = Personnes fréquentant un café servant au moins une boisson qu'elles n'aiment pas (**R2'**) et

Y = Personnes fréquentant un café servant au moins une boisson qu'elles aiment (**R2**)

réponse = $Y - X$ (opérateur de différence, NOT EXISTS)

```
select distinct personne
from Y
```

```

where not exists (select *
                  from X
                  where X.personne = Y.personne)

+-----+
| personne |
+-----+
| ali      |
+-----+

```

R5) Quelles sont les personnes qui ne fréquentent que les cafés qui servent des boissons qu'ils n'aiment pas (Said).

réponse = X - Y

```

select distinct personne
from X
where not exists (select *
                  from Y
                  where X.personne = Y.personne)

+-----+
| personne |
+-----+
| said     |
+-----+

```

/fin

Corrigé TP SQL N° 3

Relation parent initiale

```

parent
+-----+-----+
| parent | enfant |
+-----+-----+
| Ali    | Fatima  |
| Ali    | Kacem   |
| Fatima | Amina  |
| Fatima | Aziz   |
| Kacem  | Aziza  |
| Aziz   | Saida  |
| Saida  | Farid  |
+-----+-----+

```

La relation frere

```

create view frere (f1, f2) as
select a.enfant, b.enfant
from parent a, parent b
where a.parent = b.parent
      and a.enfant > b.enfant;

select * from frere;

+-----+-----+
| f1  | f2  |
+-----+-----+
| Kacem | Fatima |
| Aziz  | Amina  |
+-----+-----+

```

Relation cousin

```

create view cousin (c1, c2) as
select a.enfant, b.enfant
from parent a, parent b, frere f
where a.parent = f.f2
      and b.parent = f.f1;

select * from cousin;

+-----+-----+
| c1  | c2  |
+-----+-----+
| Amina | Aziza |
+-----+-----+

```

Aziz Aziza
+-----+-----+

Relation oncle (ou tante)

```
create view oncle (o, n) as
select a.parent, b.enfant
from parent a, parent b, frere f
where (b.parent = f.f2
      and a.parent = f.f1)
     or (b.parent = f.f1
          and a.parent = f.f2);

select distinct * from oncle;
```

+-----+-----+
o n
+-----+-----+
Kacem Amina
Kacem Aziz
Fatima Aziza
+-----+-----+

Pour avoir les oncles rajouter dans la clause where "and a.parent in (select * from male);"

```
create view oncle (o, n) as
select a.parent, b.enfant
from parent a, parent b, frere f
where (b.parent = f.f2
      and a.parent = f.f1)
     or (b.parent = f.f1
          and a.parent = f.f2)
     and a.parent in (select * from male);
```

```
mysql> select * from oncle;
+-----+-----+
| o | n |
+-----+-----+
| Kacem | Amina |
| Kacem | Aziz |
+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

Relation Grand parent GP

```
create view gp (gp, pf) as
select a.parent, b.enfant
from parent a, parent b
where a.enfant = b.parent;

select * from gp;
```

+-----+-----+
gp pf
+-----+-----+
Ali Amina
Ali Aziz
Ali Aziza
Fatima Saida
Aziz Farid
+-----+-----+

Relation ancêtre

Rappel: Relation *ancêtre* définie récursivement par :

$$\text{ancêtre}(x, y) = \text{parent}(x, y) \text{ ou } \exists z, \text{ancêtre}(x, z) \text{ et } \text{parent}(z, y)$$

Ici, nous avons affaire à une relation obtenue par fermeture transitive. un ancêtre est un parent ou un grand-parent ou un arrière grand-parent à un niveau quelconque. C'est ce niveau quelconque qui est indéfini à l'avance.

Méthode de calcul

Le calcul consiste donc à progresser, chercher le grand-parent, ensuite le parent du grand-parent, le parent de ce dernier, etc. Jusqu'à ne plus rien obtenir quand on a atteint le dernier ancêtre connu qui n'a donc pas de parent (connu) dans la base.

Reprendons la table parent ci-dessus et cherchons un à un les ancêtres, en commençant par le parent.

Cela donne :

- Ancêtre niveau 0, c'est à dire parent

```
CREATE VIEW anc0 (anc, des) AS SELECT * FROM parent;

+-----+-----+
| anc | des |
+-----+-----+
| Ali | Fatima |
| Ali | Kacem |
| Aziz | Saida |
| Fatima | Amina |
| Fatima | Aziz |
| Kacem | Aziza |
| Saida | Farid |
+-----+-----+
7 rows in set (0.00 sec)
```

- Ancêtre niveau 1, grand-parent (ou parent de *anc0*)

```
CREATE VIEW anc1 (anc, des) AS
SELECT g.parent, p.des
FROM parent g, anc0 p
WHERE g.enfant = p.anc;

+-----+-----+
| anc | des |
+-----+-----+
| Ali | Amina |
| Ali | Aziz |
| Ali | Aziza |
| Aziz | Farid |
| Fatima | Saida |
+-----+-----+
5 rows in set (0.00 sec)
```

- Ancêtre niveau 2, grand-grand-parent (ou parent de *anc1*)

```
CREATE VIEW anc2 (anc, des) AS
SELECT g.parent, p.des
FROM parent g, anc1 p
WHERE g.enfant = p.anc;

+-----+-----+
| anc | des |
+-----+-----+
| Ali | Saida |
| Fatima | Farid |
+-----+-----+
2 rows in set (0.00 sec)
```

- Ancêtre niveau 3, parent de *anc2*

```
CREATE VIEW anc3 (anc, des) AS
SELECT g.parent, p.des
FROM parent g, anc2 p
WHERE g.enfant = p.anc;

+-----+-----+
| anc | des |
+-----+-----+
| Ali | Farid |
+-----+-----+
1 row in set (0.00 sec)
```

- Ancêtre niveau 4 parent de *anc3*

```
CREATE VIEW anc4 (anc, des) AS
SELECT g.parent, p.des
FROM parent g, anc3 p
WHERE g.enfant = p.anc;

Empty set (0.00 sec)
```

- Pas d'ancêtre niveau 4.

La liste finale de tous les ancêtres est l'union de *anc0* à *anc4*

```
SELECT * FROM anc0
UNION SELECT * FROM anc1
UNION SELECT * FROM anc2
UNION SELECT * FROM anc3
UNION SELECT * FROM anc4
order by 1;

+-----+-----+
| anc | des |
+-----+-----+
| Ali | Fatima |
```

```

+---+---+
| Ali | Saida |
| Ali | Kacem  |
| Ali | Amina  |
| Ali | Aziz   |
| Ali | Farid  |
| Ali | Aziza  |
| Aziz| Saida |
| Aziz| Farid  |
| Fatima| Farid |
| Fatima| Amina |
| Fatima| Aziz  |
| Fatima| Saida |
| Kacem | Aziza |
| Saida | Farid |
+---+---+
15 rows in set (0.00 sec)

```

En fait, c'est l'union ensembliste des relations ancêtre_i où :

- ancêtre₁ de niveau 1 (le parent du parent)
- ancêtre₂ de niveau 2 (le parent du ancêtre₁)
- ...
- ancêtre_n de niveau n (le parent du ancêtre_{n-1})

jusqu'à ce qu'on obtienne une relation vide, i.e. on a atteint le dernier ancêtre connu.

Forme Algébrique

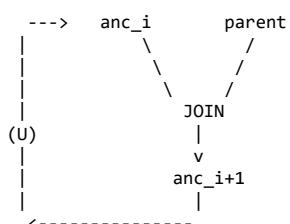
Soit $\text{ancêtre}_i(anc, desc)$ la table mettant en relation un ancêtre avec un descendant.

- $\text{ancêtre}_0 = \text{parent}$
- $\text{ancêtre}_1 = \text{project}(\text{join}(\text{parent } a, \text{parent } b, a.\text{enfant} = b.\text{parent}), a.\text{parent}, b.\text{enfant})$
- $\text{ancêtre}_2 = \text{project}(\text{join}(\text{ancêtre}_1 a, \text{parent } b, a.\text{enfant} = b.\text{parent}), a.\text{parent}, b.\text{enfant})$
- ...
- $\text{ancêtre}_n = \text{Project}(\text{join}(\text{ancêtre}_{n-1} a, \text{parent } b, a.\text{enfant} = b.\text{parent}), a.\text{parent}, b.\text{enfant})$

Résultat = $\cup_{i=0..n} \text{ancêtre}_n$.

Programmation avec SQL

Il faut faire un programme (e.g. PLSQL, ESQL ou php-MySQL) pour calculer cette relation, par récursion ou boucle *while*.



On va initialement créer la table finale `ancetre` (`ancetre`, `descendant`), qui sera alimentée au fur et à mesure par les tuples de anc_i calculés à chaque itération. Représenté par (U) sur la figure.

Voici un programme PHP-MySQL qui calcule cette table `ancêtre`. Dans ce listing, `last_anc` et `new_anc` sont respectivement les deux table "variables de contrôle" `anc_i` et `anc_i+1` de la figure ci-dessus.

```

<?php
// On se connecte au serveur
//

$link = mysql_connect('localhost', 'Najib');

// On choisit la base
//

$c = mysql_select_db("Famille",$link);

// On Traite
//

mysql_query("drop table if exists ancetres;", $link);
mysql_query("drop table if exists last_anc;", $link);
mysql_query("drop view if exists new_anc;", $link);

```

```

***** table ancetres initialement vide *****/
mysql_query("create table ancetres (ancetre text(10), descendant text(10));", $link);

***** initialisation: last_anc := parent *****/
mysql_query(" create table last_anc (anc text(10), des text(10));", $link);
mysql_query(" insert into last_anc select * from parent;",$link);

/* A cumuler sur ancetre */
mysql_query("insert into ancetres select * from last_anc; ",$link);

***** boucle *****/
*****      On calcule new_anc      *****/
while (1) {
    mysql_query("drop table if exists new_anc; ", $link);

    mysql_query("create table new_anc (anc text(10), des text(10));", $link);
    mysql_query("insert into new_anc select g.parent, p.des from parent g, last_anc p where g.enfant = p.anc;", $link);

    ***** on teste si le résultat new_anc n'est pas vide *****/
    $result = mysql_query("SELECT count(*) as cpt FROM new_anc", $link);
    $n = mysql_result($result, 0, cpt); // $n contient le nombre de tuples trouvés

    if ($n > 0) {
        /** il y a résultat **/
        /** On cumule sur ancetres **/
        mysql_query("insert into ancetres select * from new_anc;", $link);

        /** last_anc := new_anc, et on continue ***/
        mysql_query("delete from last_anc;", $link);
        mysql_query("insert into last_anc select * from new_anc;", $link);
    } else {
        break; /* resultat: ancetres */
    }
}
***** fin boucle *****/

***** affichage *****/
afficherRelation ("ancetres", $link);

***** Fonction afficherRelation *****/
function afficherRelation($table, $link)
{
    /** affiche une table new_anc (anc, des) **/

    //
    // On interroge
    //
    echo "<b>$table</b>";
    $result = mysql_query("SELECT * FROM $table order by 1",$link);

    //
    // On presente le resultat en table
    // Usage de fetch_row et de row[n° colonne]
    //

    printf( " <table border=1 cellspacing=0 cellpadding=3>");
    printf("<tr>\n");
    printf( "<th>anc</th><th>des</th>");
    printf( "</tr>\n");

    while ($row = mysql_fetch_row($result)) {
        printf("<tr><td>%s</td><td>%s</td></tr><br />\n",
            $row[0], $row[1]);
    }

    printf( "</table>");

    return;
}
?>

```

Dans ce programme, le résultat est affiché dans une page HTML. Seule la partie `<table>...</table>` est considérée.

/That's all folks.