# $\underset{\text{TP2}}{\text{HMIN122M}} \; \underset{\text{Rendu}}{\text{Rendu}}$

Bachar Rima Joseph Saba Tasnim Muhammad 26 septembre 2018

# Table des matières

1	Sélection				
	1.1	Question 1			
	1.2	Question $2 \ldots \ldots \ldots \ldots$			
	1.3	Question 3			
	1.4	Question 4			
2	Jointure				
	2.1	Question 5			
	2.2	Question 6			
	2.3	Question 7			
3	Modification du comportement de l'optimiseur				
	3.1	Question 8			
4	Uti	sation d'index			
	4.1	Question 9			
	4.2	Question 10			
	4.2	Question to			
	4.2	•			
		Question 10			
5	4.3	Question 12			

# 1 Sélection

#### 1.1 Question 1

```
@script table.sql : création des tables de la base de données.
```

@script remplissage.sql: remplissage des tables crées.

set autotrace on : permettre de faire des statistiques sur les requêtes exécutées.

set linesize 200 : étendre la taille des tables affichées pour une meilleure visibilité.

#### 1.2 Question 2

```
explain plan for select nom from ville where
insee='34172';
select plan_table_output from
table(dbms_xplan.display());
```

Listing 1 — plan d'exécution choisi par l'optimiseur pour la requête permettant d'afficher le nom des villes dont le numéro insee est 34172

```
PLAN_TABLE_OUTPUT

| O | SELECT STATEMENT | | 3 | 168 | 68 (0)| 00:00:01 |
|* 1 | TABLE ACCESS FULL| VILLE | 3 | 168 | 68 (0)| 00:00:01 |

Predicate Information (identified by operation id):

PLAN_TABLE_OUTPUT

| filter("INSEE"='34172')

Note
| dynamic sampling used for this statement (level=2)
```

FIGURE 1 – Plan d'exécution

```
13 recursive calls
12 db block gets
52 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1534 bytes sent via SQL*Net to client
511 bytes received via SQL*Net from client
3 SQL*Net roundtrips to/from client
1 sorts (memory)
0 sorts (disk)
17 rows processed
```

FIGURE 2 – Statistiques

## 1.3 Question 3

```
1 alter table ville add constraint PK_VILLE PRIMARY
    KEY(insee);
```

Listing 2 – ajout d'une clé primaire sur la table ville en utilisant l'attribut insee

#### 1.4 Question 4

Avant l'ajout d'une clé primaire à la table Ville, l'algorithme choisi par l'optimiseur pour optimiser la requête est *Table Access Full*. Ce dernier est généralement gourmand en termes de consommation de ressources, vu qu'il doit balayer la table entièrement, ligne par ligne, et attribut par attribut.

Après l'ajout d'une clé primaire à la table Ville, notamment sur l'attribut **insee**, l'algorithme choisi par l'optimiseur est ainsi *Index Unique Scan*. Ce dernier permet de parcourir la table selon l'indexe placé sur la clé primaire et est ainsi moins gourmand en termes de consommation de ressources.

### 2 Jointure

#### 2.1 Question 5

```
explain plan for select departement.nom from
    departement, ville where insee='34172' and
    departement.id = ville.dep;
select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 3 — plan d'exécution choisi par l'optimiseur pour la requête permettant d'afficher le nom du département pour la ville dont le numéro insee est 34172

## 2.2 Question 6

Dans la requête précédente, nous avons utlisé les algorithmes *Index Unique Scan* puis *Nested Loops* lors de l'opération de jointure sur les tables Ville et Departement, vu que la jointure se fait sur les attributs clés primaires, respectivement **insee** et **id** de ces deux tables, après avoir sélectionné les tuples vérifiant une condition de sélection (en particulier, la ville ayant le code **insee** 34172).

```
PLAN TABLE OUTPUT
Plan hash value: 1182727008
                     | Name | Rows | Bytes | Cost (%CPU)| Time
| Id | Operation
   0 | SELECT STATEMENT
                        | 1 | 39 |
   1 | NESTED LOOPS
        TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | VILLE | 1 | 8 | INDEX UNIQUE SCAN | PK_VILLE | 1 |
       TABLE ACCESS BY INDEX ROWID| VILLE
                                                                  1 (0) | 00:00:01 |
       TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | DEPARTEMENT | 82 | 2542 | 1 (0) | 00:00:01
         INDEX UNIQUE SCAN | SYS C00388842 |
                                                                  0 (0)| 00:00:01 |
PLAN_TABLE_OUTPUT
Predicate Information (identified by operation id):
  5 - access("DEPARTEMENT"."ID"="VILLE"."DEP")
```

FIGURE 3 – Plan d'exécution

```
17 recursive calls
12 db block gets
50 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
2008 bytes sent via SQL*Net to client
511 bytes received via SQL*Net from client
3 SQL*Net roundtrips to/from client
1 sorts (memory)
0 sorts (disk)
18 rows processed
```

FIGURE 4 – Statistiques

D'autre part, la requête courante ne spécifie aucune condition de sélection précédant la jointure sur les deux tables et utilise ainsi, respectivement, les algorithmes *Table Access Full* pour balayer les tables et *Hash Join* pour faire la jointure.

```
explain plan for select departement.nom from
    departement, ville where departement.id = ville.dep;
select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 4 – plan d'exécution choisi par l'optimiseur pour la requête permettant d'afficher le nom du département pour toutes les villes

FIGURE 5 – Plan d'exécution

# 2.3 Question 7

```
explain plan for select ville.nom, departement.nom from ville, departement where departement.id='91' and ville.dep=departement.id;
```

```
12 db block gets
50 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1760 bytes sent via SQL*Net to client
511 bytes received via SQL*Net from client;
3 SQL*Net roundtrips to/from client
1 sorts (memory)
0 sorts (disk)
19 rows processed
```

FIGURE 6 – Statistiques

```
2 select plan_table_output from
   table(dbms_xplan.display());
```

Listing 5 — plan d'exécution choisi par l'optimiseur pour la requête permettant d'afficher le nom des villes et du département dont le numéro est 91 (id)

- 3 Modification du comportement de l'optimiseur
- 3.1 Question 8
- 4 Utilisation d'index
- 4.1 Question 9
- 4.2 Question 10
- 4.3 Question 12
- 4.4 Question 13
- 5 Les statistiques des tables
- 5.1 Question 14

FIGURE 7 – Plan d'exécution

```
20 recursive calls
12 db block gets
54 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1979 bytes sent via SQL*Net to client
511 bytes received via SQL*Net from client
3 SQL*Net roundtrips to/from client
1 sorts (memory)
0 sorts (disk)
21 rows processed
```

Figure 8 – Statistiques