

HMIN122M Rendu

TP2

Bachar Rima Joseph Saba Tasnim Muhammad

27 septembre 2018

Table des matières

1	Sélection	2
1.1	Question 1	2
1.2	Question 2	2
1.3	Question 3	4
1.4	Question 4	4
2	Jointure	4
2.1	Question 5	4
2.2	Question 6	6
2.3	Question 7	8
3	Modification du comportement de l'optimiseur	11
3.1	Question 8	11
4	Utilisation d'index	13
4.1	Question 9	13
4.2	Question 10	15
4.3	Question 11	17
4.4	Question 12	18
4.5	Question 13	20
5	Les statistiques des tables	21
5.1	Question 14	21

1 Sélection

1.1 Question 1

@script_table.sql : création des tables de la base de données.

@script_remplissage.sql : remplissage des tables créées.

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

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

1.2 Question 2

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

Listing 1 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom des villes dont le numéro insee est 34172

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 2371920588

-----
| Id | Operation | Name | Rows | Bytes | Cost (%CPU)| Time |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
| 0 | 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
-----

1 - filter("INSEE"='34172')

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

17 rows selected.

```

FIGURE 1 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
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 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 sera *Index Unique Scan*. Ce dernier permet de parcourir la table selon l’index placé sur la clé primaire et est ainsi moins gourmand en termes de consommation de ressources.

2 Jointure

2.1 Question 5

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

Listing 3 – requêtes permettant d’expliquer le plan d’exécution affichant le nom du département pour la ville dont le numéro insee est 34172

PLAN_TABLE_OUTPUT														

Plan hash value: 1182727008														

	Id		Operation		Name		Rows		Bytes		Cost (%CPU)		Time	
	0		SELECT STATEMENT				1		39		3 (0)		00:00:01	
	1		NESTED LOOPS				1		39		3 (0)		00:00:01	
	2		TABLE ACCESS BY INDEX ROWID		VILLE		1		8		2 (0)		00:00:01	
	* 3		INDEX UNIQUE SCAN		PK_VILLE		1				1 (0)		00:00:01	
	4		TABLE ACCESS BY INDEX ROWID		DEPARTEMENT		82		2542		1 (0)		00:00:01	
	* 5		INDEX UNIQUE SCAN		SYS_C00388842		1				0 (0)		00:00:01	
PLAN_TABLE_OUTPUT														

Predicate Information (identified by operation id):														

3 - access("INSEE"='34172')														
5 - access("DEPARTEMENT"."ID"="VILLE"."DEP")														
18 rows selected.														

FIGURE 3 – Plan d'exécution

Statistics	

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

2.2 Question 6

Dans la requête précédente, l'optimiseur a choisi les algorithmes *Index Unique Scan* puis *Nested Loops* lors de la jointure des tables **Ville** et **Departement**, vu que cette dernière se fait sur leurs attributs clés primaires, respectivement **insee** et **id**, après avoir sélectionné les tuples vérifiant une condition de sélection (notamment, la ville ayant le code **insee** 34172).

D'autre part, la requête courante ne spécifie aucune condition de sélection précédant la jointure sur les deux tables. Par conséquent, l'optimiseur a choisi les algorithmes *Table Access Full* pour balayer les tables et *Hash Join* pour faire la jointure.

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

Listing 4 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom du département pour toutes les villes

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 211249738

-----
| Id | Operation          | Name      | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT   |           |      |      |           |         |
|*  1 | HASH JOIN          |           | 40241 | 1375K |    72  (2)| 00:00:01 |
|  2 | TABLE ACCESS FULL| DEPARTEMENT |    104 | 3224 |    3  (0)| 00:00:01 |
|  3 | TABLE ACCESS FULL| VILLE     | 40241 | 157K |    68  (0)| 00:00:01 |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Predicate Information (identified by operation id):
-----

   1 - access("DEPARTEMENT"."ID"="VILLE"."DEP")

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

19 rows selected.

```

FIGURE 5 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
   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

2.3 Question 7

Pour la requête du listing 5, l'optimiseur a choisi les algorithmes *Index Unique Scan* pour sélectionner le département ayant un **id** (clé primaire de la table **Département**) 91 et *Table Access Full* pour balayer la table **Ville**, vu que la jointure se fait sur un attribut non clé primaire de celle-ci. Suite à cette opération, l'algorithme *Nested Loops* est utilisé lors de l'opération de jointure sur ces deux tables.

Pour la requête du listing 6, par contre, en absence d'une opération de jointure, l'optimiseur choisit l'algorithme *Index Unique Scan* sur l'attribut clé primaire **id** de la table **Département** pour la valeur 92.

```
1  explain plan for select ville.nom, departement.nom
    from ville, departement where departement.id='91'
    and ville.dep=departement.id;
2  select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 5 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom des villes et du département dont le numéro est 91 (id)

```
1  explain plan for select departement.nom from
    departement where departement.id='92';
2  select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 6 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom du département dont le numéro est 92


```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 3197113083
-----

| Id | Operation                | Name                | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
|  0 | SELECT STATEMENT         |                     |      |      |             |         |
|  1 |   NESTED LOOPS           |                     |      |      |             |         |
|  2 |     TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | DEPARTEMENT         |      |      |             |         |
|*  3 |       INDEX UNIQUE SCAN   | SYS_C00388842       |      |      |             |         |
|*  4 |         TABLE ACCESS FULL | VILLE                |      |      |             |         |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----

   3 - access("DEPARTEMENT"."ID"='91')
   4 - filter("VILLE"."DEP"='91')

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

21 rows selected.

```

FIGURE 7 – Plan d'exécution

Statistics	

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

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
--
-----
Plan hash value: 180346705
--
-----
| Id | Operation          | Name          | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|  0 | SELECT STATEMENT    |               |      1 |    31 |      1 (0)| 00:00:01 |
|  1 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | DEPARTEMENT  |      1 |    31 |      1 (0)| 00:00:01 |
|*  2 | INDEX UNIQUE SCAN   | SYS_C00388842 |      1 |      |      1 (0)| 00:00:01 |
-----+-----+-----+-----+-----+-----+

Predicate Information (identified by operation id):
--
PLAN_TABLE_OUTPUT
--
-----
--
2 - access("DEPARTEMENT"."ID"='92')
--
14 rows selected.
--

```

FIGURE 9 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
14 recursive calls
12 db block gets
52 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1477 bytes sent via SQL*Net to client
500 bytes received via SQL*Net from client
2 SQL*Net roundtrips to/from client
1 sorts (memory)
0 sorts (disk)
14 rows processed

```

FIGURE 10 – Statistiques

3 Modification du comportement de l'optimiseur

3.1 Question 8

En choisissant explicitement l'algorithme *Nested Loops* pour les requêtes des listings 3 et 5, on obtient les mêmes résultats.

D'autre part, quand on force l'optimiseur à utiliser l'algorithme *Nested Loops* pour la requête du listing 4 (cf. listing 7), le nombre d'appels récursifs¹ augmente considérablement (cf. Figure 12) par rapport à l'algorithme *Hash Join* utilisé par défaut par l'optimiseur pour cette requête.

```
1  explain plan for select /*+ use_nl(departement
    ville)*/ departement.nom from departement, ville
    where departement.id = ville.dep;
2  select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 7 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom du département pour toutes les villes, en forçant l'utilisation de l'algorithme de jointure Nested Loops

1. *recursive calls*

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 1651012225

-----
| Id | Operation          | Name          | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----
|  0 | SELECT STATEMENT    |                |    40241 | 1375K|  6908  (1)| 00:01:23 |
|  1 | NESTED LOOPS        |                |    40241 | 1375K|  6908  (1)| 00:01:23 |
|  2 | TABLE ACCESS FULL | DEPARTEMENT   |    104 |  3224 |     3   (0)| 00:00:01 |
|*  3 | TABLE ACCESS FULL | VILLE         |     387 |  1548 |     66  (0)| 00:00:01 |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Predicate Information (identified by operation id):
-----

   3 - filter("DEPARTEMENT"."ID"="VILLE"."DEP")

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

19 rows selected.

```

FIGURE 11 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
15 recursive calls
12 db block gets
54 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1761 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 12 – Statistiques

4 Utilisation d'index

4.1 Question 9

```
1 create index idx_dep_ville on ville(dep);
```

Listing 8 – ajout d'un index secondaire sur l'attribut `dep` de la table `Ville`

L'ajout d'un index secondaire sur l'attribut **dep** de la table **Ville** n'affecte pas les plans d'exécution des requêtes des listings 1 et 3, vu que cet attribut ne figure pas dans ces requêtes.

D'autre part, cet ajout change le plan d'exécution de la requête du listing 4, vu que celle-ci contient bien cet attribut. En effet, l'ajout d'un index sur cet attribut permet à l'optimiseur de choisir l'algorithme *Index Fast Full Scan* (cf. Figure 13) pour balayer la table selon cet index, au lieu d'utiliser *Table Full Scan* choisi précédemment.

En outre, cet ajout change le plan d'exécution de la requête du listing 5, vu que celle-ci contient bien cet attribut. En effet, l'ajout d'un index sur cet attribut permet à l'optimiseur de choisir l'algorithme *Index Range Scan* (cf. Figure 15) pour balayer la table selon cet index, au lieu d'utiliser *Table Full Scan* choisi précédemment.

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 3151218067

-----
| Id | Operation          | Name           | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
|  0 | SELECT STATEMENT    |                | 40241 | 1375K | 27 (4)| 00:00:01 |
|*  1 | HASH JOIN           |                | 40241 | 1375K | 27 (4)| 00:00:01 |
|  2 | TABLE ACCESS FULL  | DEPARTEMENT    | 104   | 3224  | 3 (0)| 00:00:01 |
|  3 | INDEX FAST FULL SCAN| IDX_DEP_VILLE  | 40241 | 157K  | 23 (0)| 00:00:01 |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Predicate Information (identified by operation id):
-----

   1 - access("DEPARTEMENT"."ID"="VILLE"."DEP")

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

19 rows selected.

```

FIGURE 13 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
15 recursive calls
12 db block gets
50 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
1801 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 14 – Statistiques

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 2966802174

-----
| Id | Operation          | Name                | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----
| 0 | SELECT STATEMENT    |                     |      |      |             |          |
| 1 | NESTED LOOPS        |                     |      |      |             |          |
| 2 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | DEPARTEMENT        |      |      | 1 (0) | 00:00:01 |
|* 3 | INDEX UNIQUE SCAN   | SYS_C00388842      |      |      | 1 (0) | 00:00:01 |
| 4 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | VILLE              |      |      | 196 (0) | 00:00:01 |
|* 5 | INDEX RANGE SCAN    | IDX_DEP_VILLE       |      |      | 1 (0) | 00:00:01 |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----

   3 - access("DEPARTEMENT"."ID"='91')
   5 - access("VILLE"."DEP"='91')

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

22 rows selected.

```

FIGURE 15 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
17 recursive calls
12 db block gets
50 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
2075 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)
22 rows processed

```

FIGURE 16 – Statistiques

4.2 Question 10

```

1      explain plan for select ville.nom, departement.nom,
      region.nom from ville, departement, region where
      ville.dep = departement.id and departement.reg =
      region.id;
2      select plan_table_output from
      table(dbms_xplan.display());

```

Listing 9 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom des villes, de leurs départements et de leurs régions

```

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 424771235

-----
| Id | Operation          | Name      | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----
|  0 | SELECT STATEMENT   |           | 40241 | 5501K | 75  (2)| 00:00:01 |
|*  1 |  HASH JOIN         |           | 40241 | 5501K | 75  (2)| 00:00:01 |
|*  2 |    HASH JOIN       |           | 104   | 8736  | 7   (15)| 00:00:01 |
|  3 |      TABLE ACCESS FULL| REGION    | 27    | 1080  | 3   (0)| 00:00:01 |
|  4 |      TABLE ACCESS FULL| DEPARTEMENT | 104   | 4576  | 3   (0)| 00:00:01 |
|  5 |      TABLE ACCESS FULL| VILLE     | 40241 | 2200K | 68  (0)| 00:00:01 |
-----

PLAN_TABLE_OUTPUT
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----
   1 - access("VILLE"."DEP"="DEPARTEMENT"."ID")
   2 - access("DEPARTEMENT"."REG"="REGION"."ID")

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

22 rows selected.

```

FIGURE 17 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
 17 recursive calls
 12 db block gets
 54 consistent gets
  0 physical reads
  0 redo size
1988 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)
 22 rows processed

```

FIGURE 18 – Statistiques

4.3 Question 11

```
1 create index idx_reg_departement on departement(reg);
```

Listing 10 – ajout d'un index secondaire sur l'attribut `reg` de la table `Departement`

La ré-exécution de la requête du listing 9, suite à l'ajout de l'index secondaire sur l'attribut `reg` de la table `Departement`, fournit les résultats affichés dans les figures 19 et 20.

PLAN_TABLE_OUTPUT							

Plan hash value: 3309180011							

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time	

0	SELECT STATEMENT		40241	5501K	74 (0)	00:00:01	
* 1	HASH JOIN		40241	5501K	74 (0)	00:00:01	
2	NESTED LOOPS						
3	NESTED LOOPS		104	8736	6 (0)	00:00:01	
4	TABLE ACCESS FULL	REGION		27	1080	3 (0)	00:00:01
* 5	INDEX RANGE SCAN	IDX_REG_DEPARTEMENT	4		0 (0)	00:00:01	
6	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	DEPARTEMENT	4	176	1 (0)	00:00:01	
7	TABLE ACCESS FULL	VILLE	40241	2200K	68 (0)	00:00:01	

Predicate Information (identified by operation id):							

1 - access("VILLE"."DEP"="DEPARTEMENT"."ID")							
5 - access("DEPARTEMENT"."REG"="REGION"."ID")							
Note							
PLAN_TABLE_OUTPUT							

- dynamic sampling used for this statement (level=2)							
24 rows selected.							

FIGURE 19 – Plan d'exécution

```

Statistics
-----
19 recursive calls
12 db block gets
60 consistent gets
0 physical reads
0 redo size
2375 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)
24 rows processed

```

FIGURE 20 – Statistiques

4.4 Question 12

```

1  explain plan for select ville.nom, departement.nom,
    region.nom from ville, departement, region where
    region.id=91 and ville.dep=departement.id and
    departement.reg=region.id;
2  select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());

```

Listing 11 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom des villes, de leurs départements et de la région pour la région dont le numéro (id) est 91

PLAN_TABLE_OUTPUT									

Plan hash value: 1689416358									

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time			

0	SELECT STATEMENT		3410	466K	21 (0)	00:00:01			
1	NESTED LOOPS								
2	NESTED LOOPS		3410	466K	21 (0)	00:00:01			
3	NESTED LOOPS		5	420	2 (0)	00:00:01			
4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	REGION			1	40	1	(0)	00:00:01
* 5	INDEX UNIQUE SCAN	SYS_C00388841			1		1	(0)	00:00:01
6	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	DEPARTEMENT			5	220	1	(0)	00:00:01
* 7	INDEX RANGE SCAN	IDX_REG_DEPARTEMENT			5		0	(0)	00:00:01
* 8	INDEX RANGE SCAN	IDX_DEP_VILLE			682		1	(0)	00:00:01
9	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	VILLE			682	38192	6	(0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):									

5 - access("REGION"."ID"=91)									
7 - access("DEPARTEMENT"."REG"=91)									
8 - access("VILLE"."DEP"="DEPARTEMENT"."ID")									
Note									

- dynamic sampling used for this statement (level=2)									
27 rows selected.									

FIGURE 21 – Plan d'exécution

Statistics	

21	recursive calls
12	db block gets
56	consistent gets
0	physical reads
0	redo size
2617	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)
27	rows processed

FIGURE 22 – Statistiques

4.5 Question 13

L'ajout d'un index secondaire sur l'attribut **dep** de la table **Ville** permet à l'optimiseur de choisir l'algorithme *Index Range Scan* pour balayer cette table selon cet index, et permet par conséquent d'optimiser les accès aux tuples et moins de consommation en termes de temps d'exécution et de mémoire.

```
1  explain plan for select ville.nom from ville where
    ville.dep LIKE '7%';
2  select plan_table_output from
    table(dbms_xplan.display());
```

Listing 12 – requêtes permettant d'expliquer le plan d'exécution affichant le nom des villes dont le numéro de département (dep) commence par 7

```
PLAN_TABLE_OUTPUT
-----
Plan hash value: 428725444

-----
| Id | Operation          | Name           | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----
|  0 | SELECT STATEMENT    |                |    4183 | 220K |    35  (0)| 00:00:01 |
|  1 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID | VILLE         |    4183 | 220K |    35  (0)| 00:00:01 |
|*  2 | INDEX RANGE SCAN    | IDX_DEP_VILLE |    4183 |      |    10  (0)| 00:00:01 |
-----

Predicate Information (identified by operation id):
-----
PLAN_TABLE_OUTPUT
-----

      2 - access("VILLE"."DEP" LIKE '7%')
        filter("VILLE"."DEP" LIKE '7%')

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

19 rows selected.
```

FIGURE 23 – Plan d'exécution

Statistics	
18	recursive calls
12	db block gets
56	consistent gets
0	physical reads
0	redo size
1784	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 24 – Statistiques

5 Les statistiques des tables

5.1 Question 14

```

1  exec dbms_stats.gather_table_stats('brima','ville');
   --adds the cost details for table 'ville'
2  exec
   dbms_stats.gather_table_stats('brima','departement');
   --adds the cost details for table 'departement'
3  exec dbms_stats.gather_table_stats('brima','region');
   --adds the cost details for table 'region'
4  SELECT * FROM USER_TAB_COL_STATISTICS; --visualize the
   obtained tables describing these costs

```

Listing 13 – requêtes permettant de recalculer les statistiques sur les tables Ville, Departement et Region afin de visualiser les coûts des différents plans d'exécution qui y sont associés

TABLE_NAME	COLUMN_NAME	NUM_DISTINCT	LOW_VALUE							
HIGH_VALUE	DENSITY	NUM_NULLS	NUM_BUCKETS	LAST_ANAL	SAMPLE_SIZE	GLO	USE	AVG_COL_LEN	HISTOGRAM	
DEPARTEMENT	REG	27 80								
C15F	.004807692	0	27	25-SEP-18	104	YES	NO	3	FREQUENCY	
DEPARTEMENT	NOM	104 41696E								
5976656C696E6573	.009615385	0	1	25-SEP-18	104	YES	NO	11	NONE	
DEPARTEMENT	ID	104 31								
393838	.009615385	0	1	25-SEP-18	104	YES	NO	3	NONE	
TABLE_NAME	COLUMN_NAME	NUM_DISTINCT	LOW_VALUE							
HIGH_VALUE	DENSITY	NUM_NULLS	NUM_BUCKETS	LAST_ANAL	SAMPLE_SIZE	GLO	USE	AVG_COL_LEN	HISTOGRAM	
REGION	NOM	27 414C53414345								
52484F4E452D414C504553	.037037037	0	1	25-SEP-18	27	YES	NO	13	NONE	
REGION	ID	27 80								
C15F	.037037037	0	1	25-SEP-18	27	YES	NO	3	NONE	
VILLE	DEP	100 31								
393734	.000013621	0	98	25-SEP-18	5516	YES	NO	3	FREQUENCY	

FIGURE 25 – Coûts des différents plans d'exécution des tables Departement et Region

TABLE_NAME	COLUMN_NAME	NUM_DISTINCT	LOW_VALUE							
HIGH_VALUE	DENSITY	NUM_NULLS	NUM_BUCKETS	LAST_ANAL	SAMPLE_SIZE	GLO	USE	AVG_COL_LEN	HISTOGRAM	
VILLE	NOM	33772 41415354								
5A5559545045454E45	.00002961	0	1	25-SEP-18	36601	YES	NO	13	NONE	
VILLE	INSEE	36601 3130303032								
3937343234	.000027322	0	1	25-SEP-18	36601	YES	NO	6	NONE	
8 rows selected.										

FIGURE 26 – Coûts des différents plans d'exécution de la table Ville