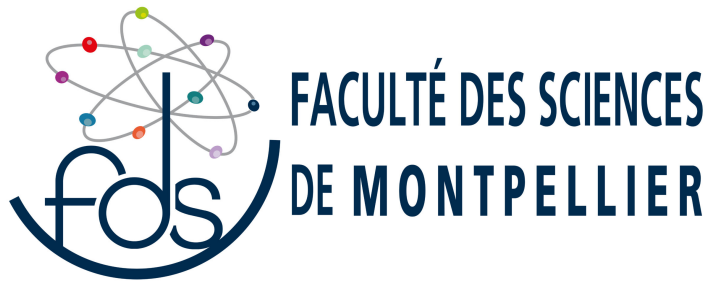


Rapport Entrepôt de Données et Big Data  
TP 2 - Optimisation de requête



Morgan NAVEL, Eric GILLES

10 octobre 2023

# Table des matières

<b>1</b>	<b>Partie 1</b>	<b>2</b>
1.1	Coût de plans d'exécution logiques . . . . .	2
1.2	Définition de plans d'exécution logiques . . . . .	4
1.3	Réécriture de plans d'exécution logiques . . . . .	6
1.4	Tous les plans d'exécution logiques . . . . .	7
<b>2</b>	<b>Partie 2</b>	<b>9</b>
2.1	Les plans d'exécution sous ORACLE . . . . .	9
2.1.1	Sélection . . . . .	9
2.1.2	Jointure . . . . .	10
2.1.3	Modification du comportement de l'optimiseur . . . . .	10
2.1.4	Utilisation d'index . . . . .	11
2.1.5	Les statistiques des tables . . . . .	12
2.2	Annexe . . . . .	13

# Partie 1

## Sujet du TP Partie 1

### 1.1 Coût de plans d'exécution logiques

Soit le modèle relationnel composé des relations suivantes :

- ETUDIANTS(IDE, NOM, AGE) – la relation contenant tous les étudiants
- MODULES(IDM, RESPONSABLE, INTITULE) – la relation contenant tous les modules
- IP(#IDE, #IDM) – la relation contenant la liste des inscriptions pédagogiques (inscription d'un étudiant à un module)
- FORMATION(IDF, NOMF) – la relation contenant toutes les formations
- IA (#IDE, #IDF) – la relation contenant la liste des inscriptions administratives (inscription d'un étudiant à une formation)

```
SELECT NOM
FROM ETUDIANTS E ,MODULES M ,IP I
WHERE E.IDE = I.IDE AND M.IDM=I.IDM
AND INTITULE = "EDBD";
```

**Question 1 : Que permet d'obtenir la requête ci-dessus ?**

La requête permet d'obtenir les noms des étudiants inscrits au module intitulé "EDBD".

**Question 2 : Pour chaque plan d'exécution logique, calculer le coût E/S (en termes de nombre de lignes)**

Les hypothèses sur les données comprennent les informations suivantes : 200 étudiants, 70 modules, un total de 4 200 inscriptions pédagogiques, dont 10% sont liées au module EDBD, 50 formations et 250 inscriptions administratives, sachant que certains étudiants peuvent être inscrits à plusieurs formations.

Plan 1 :

Jointure entre Module et IP :

on lit  $70 * 4\ 200 = 294\ 000$  lignes et on produit 4 200 lignes.

Jointure entre ETUDIANTS et resultat de la jointure précédente :

on lit  $4\ 200 * 200 = 840\ 000$  lignes et on produit 4 200 lignes.

Sélection : on lit 4 200 lignes et on produit  $4\ 200 * 10\% = 420$  lignes.

$\text{Cout(E/S)} = 294\ 000 + 4\ 200 + 840\ 000 + 4\ 200 + 4\ 200 + 420 = 1\ 147\ 020$  lignes

Plan 2 :

Sélection sur Module : on lit 70 lignes et on produit une ligne.

Jointure entre Module et IP :

on lit  $1 * 4\ 200 = 4\ 200$  lignes et on produit  $4200 * 10\% = 420$  lignes.

Jointure entre ETUDIANTS et resultat de la jointure précédente :

on lit  $420 * 200 = 84\ 000$  lignes et on produit 420 lignes.

$\text{Cout(E/S)} = 70 + 1 + 4\ 200 + 420 + 84\ 000 + 420 = 89\ 111$  lignes

Plan 3 :

Jointure entre Module et Etudiants :

on lit  $70 * 200 = 14\ 000$  lignes et on produit 14 000 lignes.

Jointure entre IP et resultat de la jointure précédente :

on lit  $4\ 200 * 14000 = 58\ 800\ 000$  lignes et on produit 4 200 lignes.

Sélection : on lit 4 200 lignes et on produit  $4\ 200 * 10\% = 420$  lignes.

$\text{Cout(E/S)} = 14\ 000 + 14\ 000 + 58\ 800\ 000 + 4\ 200 + 4\ 200 + 420 = 58\ 836\ 820$  lignes

**Question 3 : Quel est le plan d'exécution logique optimal parmi les plans proposés ? Pourquoi ?**

Le plan d'exécution logique le plus optimal est le plan n°2 car il a le plus petit coût E/S en nombre de lignes grâce à la sélection au début, ce qui réduit le nombre de lignes lues et traitées par la suite lors des jointures de la requête.

## 1.2 Définition de plans d'exécution logiques

Requête 1 :

```
SELECT RESPONSABLE
FROM ETUDIANTS E, MODULES M, IP I
WHERE E.IDE = I.IDE AND M.IDM=I.IDM
AND NOM = "DUPOND" AND INTITULE LIKE "HAI%" ;
```

Cette requête permet d'obtenir les responsables des modules avec un intitulé commençant par "HAI%" et dans lesquels un étudiant nommé "DUPOND" est inscrit.

Parmi les trois plans d'exécutions logiques ci-dessous, le plus optimal est le plan 3, car les sélections se font avant les jointures, ce qui réduit le nombre de lignes lues et traitées.

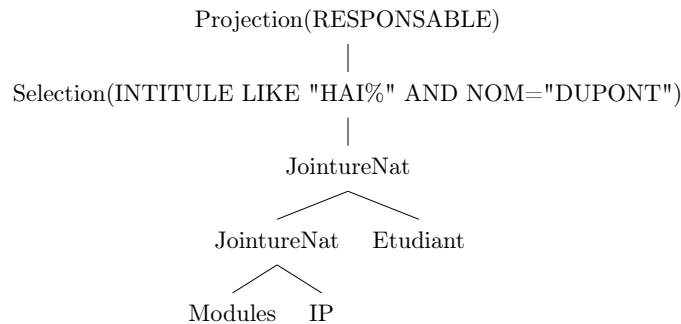


FIGURE 1.1 – Exercice 2 Requête 1 : plan 1

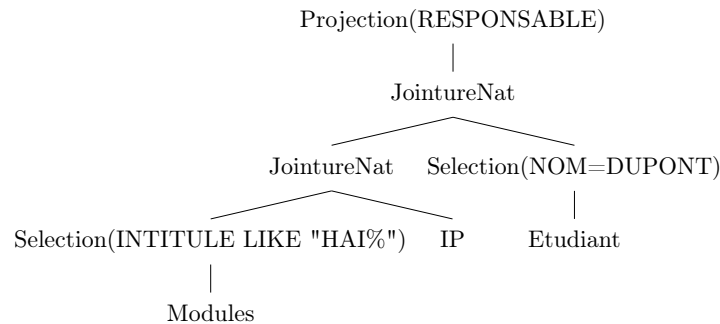


FIGURE 1.2 – Exercice 2 Requête 1 : plan 2

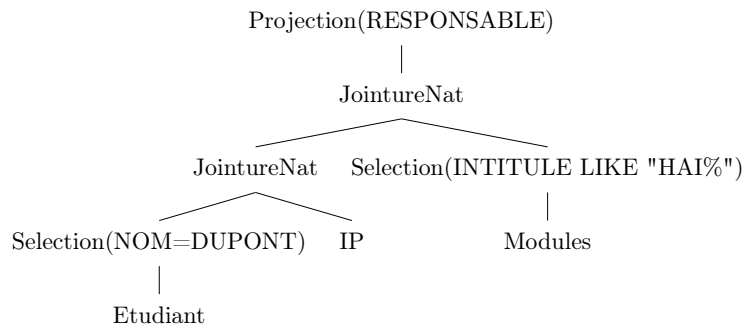


FIGURE 1.3 – Exercice 2 Requête 1 : plan 3

## Requête 2 :

```
SELECT NOM
FROM ETUDIANTS E ,FORMATION F ,IA A, IP I, MODULE M
WHERE E.IDE = A.IDE AND F.IDF=A.IDF AND I.IDE=E.IDE AND M.IDM=I.IDM,
AND NOMF = "MASTER GL" AND INTITULE = "EDBD" ;
```

Cette requête permet d'obtenir le nom des étudiants inscrits administrativement et pédagogiquement au master GL et au module EDBD.

Parmi les trois plans d'exécutions logiques ci-dessous, le plus optimal est le plan 3, car les sélections se font avant les jointures avec une parallélisation des opérations de jointures. Mais la jointure entre IA et IP se fait sur la clé primaire d'étudiant(clé étrangère dans IA et IP) ce qui n'est pas intuitif. Le plan 2, non parallélisé, semble presque aussi efficace et plus intuitif.

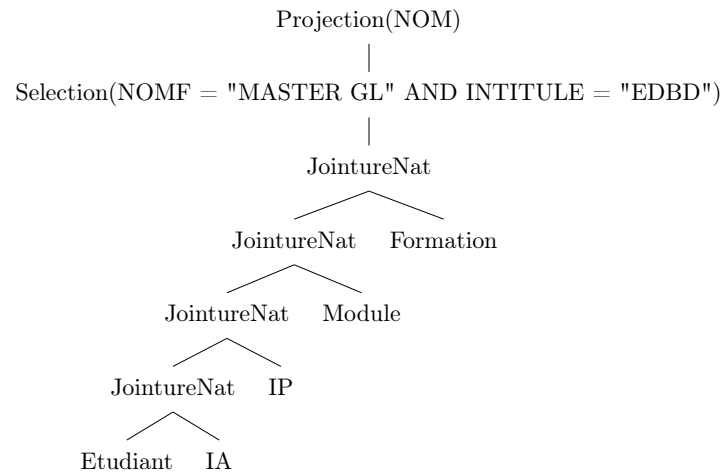


FIGURE 1.4 – Exercice 2 Requête 2 : plan 1

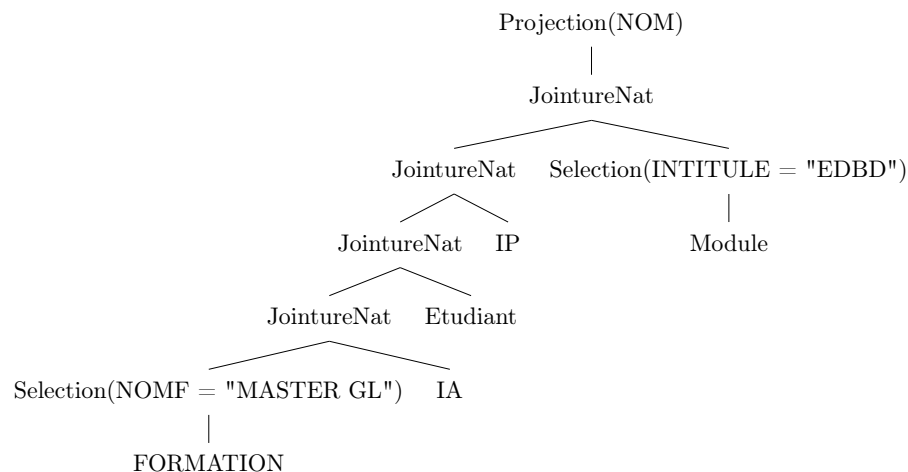


FIGURE 1.5 – Exercice 2 Requête 2 : plan 2

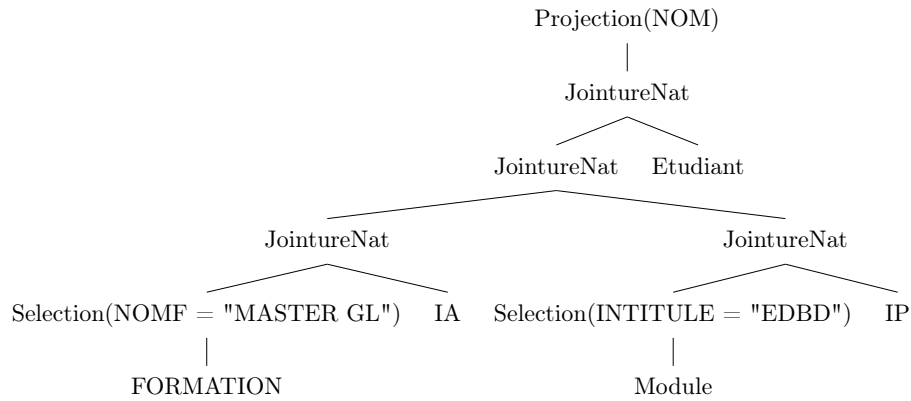


FIGURE 1.6 – Exercice 2 Requête 2 : plan 3

### 1.3 Réécriture de plans d'exécution logiques

Soit le schéma relationnel suivant :

- JOURNALISTE (IDJ, NOM, PRENOM)  
La relation contenant tous les journalistes
- JOURNAL (TITRE, REDACTION, #REDACTEUR\_ID)  
La relation contenant tous les journaux rédigés par des journalistes

On considère la requête suivante :

```

SELECT NOM
FROM JOURNAL, JOURNALISTE
WHERE TITRE='Le Monde' AND IDJ=REDACTEUR_ID AND PRENOM='Jean';

```

**Question 1 :** Les deux expressions retournent-elles le même résultat (sont-elles équivalentes) ? Justifiez votre réponse en indiquant les règles de réécriture que l'on peut appliquer

Oui, elles sont équivalentes, car on peut descendre ou monter les conditions sur les sélections et on retrouve les mêmes expressions.

Passage de la 1re à la 2nde expression avec les règles de réécriture :

- Regroupement des Sélections
- Commutativité entre Sélections et Jointure

**Question 2 :** Une expression vous semble-t-elle meilleure que l'autre si on les considère comme des plans d'exécution ?

Si on considère les expressions comme des plans d'exécution, la 2nde expression semble meilleure, car la jointure se fait sur des tables réduites.

## 1.4 Tous les plans d'exécution logiques

Soit le modèle relationnel suivant :

- ACTEUR (idA, nom, prenom, nationalite)  
la relation contenant tous les acteurs
- FILM (idF, titre, annee, nbspectateurs, #idRealisateurs, #idGenre)  
la relation contenant tous les films
- JOUER (#idActeur,#idFilm, salaire)  
la relation contenant la liste des acteurs et des films dans lesquels ils jouent
- REALISATEUR (idR, nom, prenom, nationalite)  
la relation contenant tous les réalisateurs
- GENRE (idG, description)  
la relation contenant tous les genres des films (horeur, comédie, ...)

```
SELECT acteur.nom,acteur.prenom
FROM acteur,jouer,film,genre, realiseur
WHERE (idA=idActeur) AND (idFilm=idF) AND (idGenre=idG) AND (idRealisateur=idR)
AND (acteur.nationalite='France') AND (description='comédie')
AND (realisateur.nom = "Les frères Coen");
```

**Question 1 : Pour la requête ci-dessus, donner 2 plans d'exécution logiques : un premier plan fera intervenir les jointures en premier et un deuxième commencera par les sélections.**

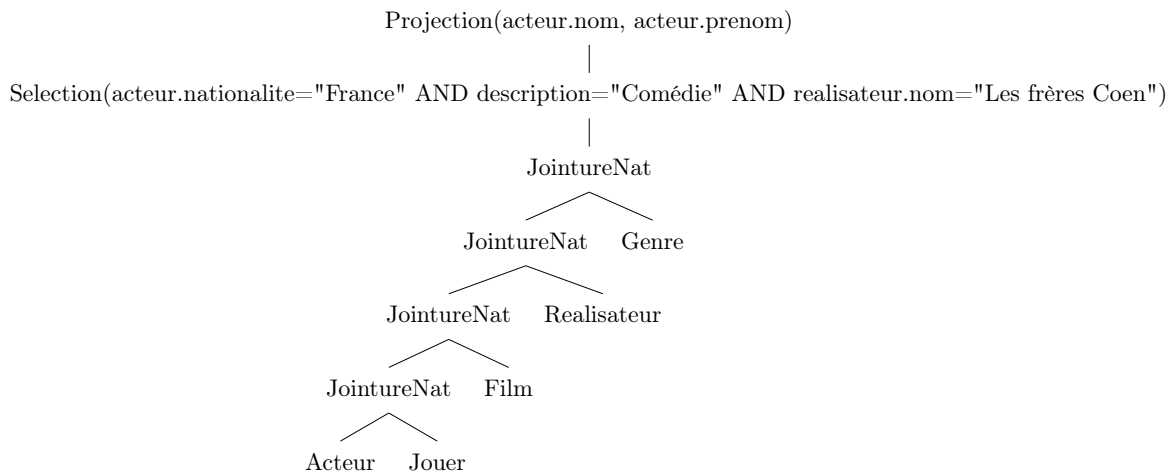


FIGURE 1.7 – Exercice 4 Plan 1



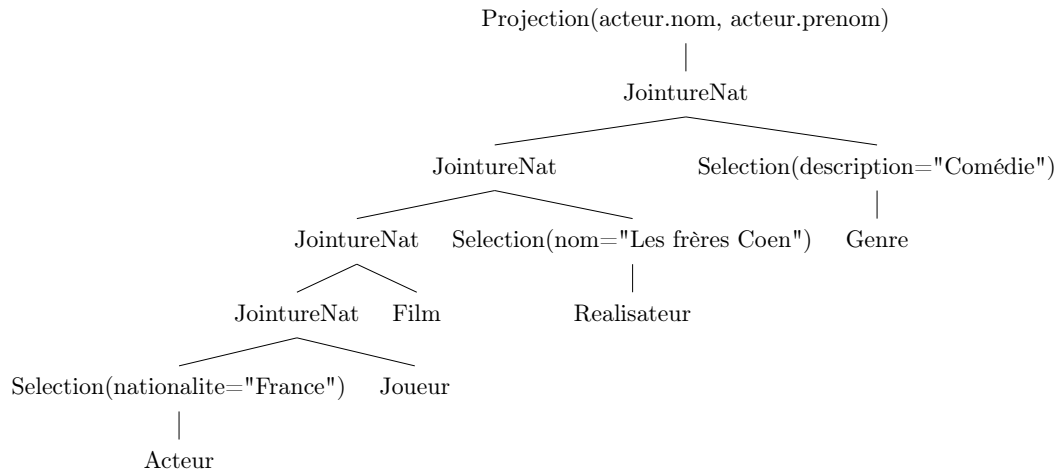


FIGURE 1.8 – Exercice 4 Plan 2

**Question 2 : Parmi les plans d'exécution proposés, quel est le plan optimal ? Justifier votre choix.**

Le 1er plan est le plus optimal, car la jointure entre Acteur et Jouer (10% des acteurs jouent dans des films) sera plus restrictive que la sélection des acteurs français (30% des acteurs sont français), bien que les sélections soient placées avant les jointures dans le 2nd plan.

# Partie 2

## Sujet du TP Partie 2

### 2.1 Les plans d'exécution sous ORACLE

Tous les plans d'exécutions et les statistiques exécutés par l'optimiseur d'oracle pour les différentes questions du TP se trouve en [Annexe](#).

#### 2.1.1 Sélection

**Question 1 : Examinez les scripts pour comprendre ce qu'ils font**

Le premier script 'script\_table' est pour la création de 3 tables ville, région et département avec les relations suivantes : ville en relation avec région et région avec département.

Le second script 'script\_remplissage' est pour le remplissage des tables, précédemment créées, avec des données.

**Question 2 : Explicitiez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues lors de l'exécution d'une requête permettant d'afficher le nom des villes dont le numéro insee est 1293 : testez avec insee=1293 et insee='1293', puis comparez.**

```
SELECT nom FROM ville WHERE insee=1293;
```

```
SELECT nom FROM ville WHERE insee='1293';
```

Le plan d'exécution choisi pour les deux requêtes pour l'accès aux données comprend l'opération de parcours séquentiel de la table (TABLE ACCESS FULL), ce qui demande un accès au disque très important.

**Question 3 : Ajoutez une clé primaire sur la table ville (utiliser l'attribut insee).**

```
ALTER TABLE ville  
ADD CONSTRAINT PK_ville PRIMARY KEY (insee);
```

**Question 4 : Explicitiez à nouveau le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues lors de l'exécution de la requête précédente (afficher le nom des villes dont le numéro insee est 1293 en testant insee=1293 et insee='1293'). Quelles sont les différences observées par rapport à la Question 2 ?**

Le plan d'exécution est le même que la question 2 pour la requête avec insee=1293, car l'index demandé n'existe pas. Pour la seconde requête, on remarque une différence d'accès aux données qui se font via l'opération INDEX SCAN, ce qui permet une recherche plus rapide.

### 2.1.2 Jointure

**Question 5 :** Explicitiez maintenant le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues lors de l'exécution d'une requête permettant d'afficher le nom du département pour la ville dont le numéro insee est insee='1293'.

```
SELECT departement.nom FROM departement
JOIN ville ON departement.id=ville.dep
WHERE insee='1293';
```

Le plan d'exécution choisi par l'optimiseur implique une jointure imbriquée (NESTED LOOP) entre les tables VILLE et DEPARTEMENT et utilise deux accès par index (un index lié à la colonne insee de VILLE et un index lié à la condition de jointure entre les deux tables).

**Question 6 :** Faites de même avec la requête permettant d'afficher le nom des départements de toutes les villes.

Quelles sont les différences observées par rapport à la Question 5 ?

```
SELECT departement.nom FROM departement
JOIN ville ON departement.id=ville.dep;
```

Le plan choisi pour cette requête implique une jointure de hachage (HASH JOIN) entre les tables VILLE et DEPARTEMENT et le parcours séquentiel des deux tables (TABLE ACCESS FULL).

Les différences par rapport au plan de la question précédente sont une jointure de hachage (HASH JOIN) et un accès complet (TABLE ACCESS FULL) aux données des tables, ce qui entraîne un coût plus élevé par rapport à une jointure imbriquée (NESTED LOOP) et un accès aux données via des index (INDEX SCAN).

### 2.1.3 Modification du comportement de l'optimiseur

**Question 7 :** Essayez maintenant la requête de la Q 6, mais en forçant l'utilisation de boucles imbriquées (nested loops par la directive "/\*+ use\_nl(table1 table2) \*/") et explicitiez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues

```
SELECT /*+ use_nl(departement ville) */
departement.nom FROM departement
JOIN ville ON departement.id=ville.dep;
```

En forçant l'utilisation de jointure imbriquée (NESTED LOOP), on augmente par 10 le nombre de "consistent gets" (accès aux blocs de données) et par 100 le coût CPU, c'est pourquoi l'utilisation de jointure de hachage (HASH JOIN) a été choisi par l'optimiseur pour afficher la requête.

### 2.1.4 Utilisation d'index

**Question 8 :** Créer un index secondaire sur l'attribut `dep` de la table `ville` : `create index idx_dep_ville on ville (dep)`. Ré-exécutez les requêtes des Qs 5 et 6 et explicitez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues.

```
CREATE INDEX idx_dep_ville ON ville(dep);
```

Pour la requête de la question 5, le plan est choisi par l'optimiseur est le même et la création de l'index ne change rien.

Pour la requête de la question 6, On remarque ici une grosse amélioration du coût de la requête. On passe de 73% à 26% avec l'ajout de l'index (INDEX SCAN). L'index permet de donner le bloc dans lequel se trouve la donnée, ce qui permet un accès plus rapide et une utilisation moins massive du CPU.

**Question 9 :** Exécutez la requête suivante et explicitez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues : afficher le nom des villes, de leurs départements et de leurs régions.

```
SELECT departement.nom, ville.nom, region.nom FROM ville
JOIN departement ON ville.dep=departement.id
JOIN region ON region.id=departement.reg;
```

Le plan choisi par l'optimiseur contient deux jointure par hachage (HASH JOIN) et des accès aux données en parcours séquentiel des trois tables (TABLE ACCESS FULL).

**Question 10 :** Créer un index secondaire sur l'attribut `reg` de la table `département`. Ré-exécutez la requête précédente et explicitez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues.

```
CREATE INDEX idx_dep_reg ON departement(reg);
```

Le plan choisi par l'optimiseur contient une jointure par hachage (HASH JOIN), une jointure par tri-fusion (MERGE SORT JOIN), des accès aux données en parcours séquentiel des tables (TABLE ACCESS FULL) région et ville et un accès aux données par index pour la table departement.

**Question 11 :** Exécutez maintenant la requête suivante : afficher le nom des villes, de leurs départements et de la région pour la région dont le numéro (id) est 91. Explicitez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues.

```
SELECT departement.nom, ville.nom, region.nom FROM ville
JOIN departement ON ville.dep=departement.id
JOIN region ON region.id=departement.reg
WHERE region.id='91';
```

Ici, on remarque l'utilisation de trois jointures imbriquées (NESTED LOOP) et d'accès aux données tables par index (INDEX SCAN).

**Question 12 :** Exécutez maintenant la requête suivante : afficher le nom des villes dont le numéro de département (dep) commence par '7'. Explicitez le plan d'exécution choisi par l'optimiseur et les statistiques obtenues. Qu'en est-il de l'utilisation de l'index secondaire ?

```
SELECT nom FROM ville WHERE dep LIKE '7%';
```

On voit que l'optimiseur se sert des index que nous avons précédemment créés, cela permet de réduire le coût, mais il effectue ensuite depuis le bloc de l'index un scan qui est assez coûteux.

### 2.1.5 Les statistiques des tables

**Question 13 :** Regardez les données disponibles dans la table `USER_TAB_COL_STATISTICS` pour les tables précédentes. Est-ce que les statistiques correspondent bien aux données présentes dans vos tables ?

**Question 14 :**

```
exec dbms_stats.gather_table_stats('login', 'ville') ;
exec dbms_stats.gather_table_stats('login', 'departement') ;
exec dbms_stats.gather_table_stats('login', 'region') ;
exec dbms_stats.gather_schema_stats('login');
```

Après exécution des commandes,

## 2.2 Annexe

Plan d'execution

Plan hash value: 2371920588

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		4	224	69 (2)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	VILLE	4	224	69 (2)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(TO\_NUMBER("INSEE")=1293)

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

58	recursive calls
10	db block gets
92	consistent gets
0	physical reads
960	redo size
554	bytes sent via SQL*Net to client
52	bytes received via SQL*Net from client
2	SQL*Net roundtrips to/from client
0	sorts (memory)
0	sorts (disk)
0	rows processed

FIGURE 2.1 – Plan d'exécution 1 Question 2

Plan d'execution

Plan hash value: 2371920588

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		4	224	68 (0)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	VILLE	4	224	68 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter("INSEE"='1293')

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

13 recursive calls  
0 db block gets  
277 consistent gets  
98 physical reads  
1584 redo size  
560 bytes sent via SQL\*Net to client  
52 bytes received via SQL\*Net from client  
2 SQL\*Net roundtrips to/from client  
0 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
1 rows processed

FIGURE 2.2 – Plan d'exécution 2 Question 2

Plan d'execution

Plan hash value: 2371920588

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1	56	69 (2)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	VILLE	1	56	69 (2)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(TO\_NUMBER("INSEE")=1293)

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

49 recursive calls  
4 db block gets  
97 consistent gets  
0 physical reads  
0 redo size  
554 bytes sent via SQL\*Net to client  
52 bytes received via SQL\*Net from client  
2 SQL\*Net roundtrips to/from client  
0 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
0 rows processed

FIGURE 2.3 – Plan d'exécution 1 Question 4



Plan d'execution

-----  
Plan hash value: 781934248  
-----  
-----

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time	
0	SELECT STATEMENT		1	56	2 (0)	00:0:01	
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	VILLE	1	56	2 (0)	00:00:01	
* 2	INDEX UNIQUE SCAN	SYS_C00443099	1		1 (0)	00:00:01	

-----

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

2 - access("INSEE"='1293')

Statistiques  
-----

43	recursive calls
0	db block gets
51	consistent gets
1	physical reads
0	redo size
427	bytes sent via SQL*Net to client
41	bytes received via SQL*Net from client
1	SQL*Net roundtrips to/from client
6	sorts (memory)
0	sorts (disk)
1	rows processed

FIGURE 2.4 – Plan d'exécution 2 Question 4

Plan d'execution

Plan hash value: 1247517613

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	1	31	1 (0)	00:00:01
* 5	INDEX UNIQUE SCAN	SYS_C00442871	1		0 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

3 - access("V"."INSEE"='1293')  
5 - access("V"."DEP"="D"."ID")

Statistiques

29 recursive calls  
6 db block gets  
45 consistent gets  
3 physical reads  
1004 redo size  
556 bytes sent via SQL\*Net to client  
52 bytes received via SQL\*Net from client  
2 SQL\*Net roundtrips to/from client  
4 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
1 rows processed

FIGURE 2.5 – Plan d'exécution Question 5

Plan d'execution

Plan hash value: 211249738

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		27855	952K	72 (2)	00:00:01
* 1	HASH JOIN		27855	952K	72 (2)	00:00:01
2	TABLE ACCESS FULL	DEPARTEMENT	104	3224	3 (0)	00:00:01
3	TABLE ACCESS FULL	VILLE	27855	108K	68 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - access("V"."DEP"="D"."ID")

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

36 recursive calls  
5 db block gets  
2748 consistent gets  
92 physical reads  
1036 redo size  
654200 bytes sent via SQL\*Net to client  
26892 bytes received via SQL\*Net from client  
2442 SQL\*Net roundtrips to/from client  
4 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
36601 rows processed

FIGURE 2.6 – Plan d'exécution Question 6

Plan d'execution

Plan hash value: 1651012225

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		25647	876K	6922 (1)	00:00:01
1	NESTED LOOPS		25647	876K	6922 (1)	00:00:01
2	TABLE ACCESS FULL	DEPARTEMENT	104	3224	3 (0)	00:00:01
* 3	TABLE ACCESS FULL	VILLE	247	988	67 (2)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

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

Hint Report (identified by operation id / Query Block Name / Object Alias):

Total hints for statement: 1 (U - Unused (1))

2 - SEL\$58A6D7F6 / DEPARTEMENT@SEL\$1  
U - use\_nl(departement ville)

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

7 recursive calls  
0 db block gets  
22404 consistent gets  
0 physical reads  
0 redo size  
650629 bytes sent via SQL\*Net to client  
26892 bytes received via SQL\*Net from client  
2442 SQL\*Net roundtrips to/from client  
0 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
36601 rows processed

FIGURE 2.7 – Plan d'exécution Question 7

Plan d'exécution

Plan hash value: 1247517613

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	1	31	1 (0)	00:00:01
* 5	INDEX UNIQUE SCAN	SYS_C00442871	1		0 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

3 - access("V"."INSEE"='1293')  
 5 - access("V"."DEP"="D"."ID")

Statistiques

69 recursive calls  
 0 db block gets  
 163 consistent gets  
 4 physical reads  
 0 redo size  
 556 bytes sent via SQL\*Net to client  
 52 bytes received via SQL\*Net from client  
 2 SQL\*Net roundtrips to/from client  
 12 sorts (memory)  
 0 sorts (disk)  
 1 rows processed

FIGURE 2.8 – Plan d'exécution 1 Question 8

Plan d'execution

-----  
Plan hash value: 3151218067

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		27855	952K	26 (0)	00:00:01
* 1	HASH JOIN		27855	952K	26 (0)	00:00:01
2	TABLE ACCESS FULL	DEPARTEMENT	104	3224	3 (0)	00:00:01
3	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_DEP_VILLE	27855	108K	23 (0)	00:00:01

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

1 - access("V"."DEP"="D"."ID")

Note

- - dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)  
- this is an adaptive plan

Statistiques

-----  
20 recursive calls  
0 db block gets  
2613 consistent gets  
80 physical reads  
0 redo size  
650624 bytes sent via SQL\*Net to client  
26892 bytes received via SQL\*Net from client  
2442 SQL\*Net roundtrips to/from client  
0 sorts (memory)  
0 sorts (disk)  
36601 rows processed

FIGURE 2.9 – Plan d'exécution 2 Question 8

```

Plan d'execution
-----
Plan hash value: 424771235

-----
| Id | Operation                | Name          | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----
|  0 | SELECT STATEMENT         |               | 27855 | 3808K | 75  (2)    | 00:00:01 |
|*  1 | HASH JOIN                |               | 27855 | 3808K | 75  (2)    | 00:00:01 |
|*  2 | HASH JOIN                |               | 104   | 8736  | 6   (0)    | 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         | 27855 | 1523K | 68  (0)    | 00:00:01 |
-----

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

   1 - access("D"."ID"="V"."DEP")
   2 - access("D"."REG"="R"."ID")

Note
-----
   - dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)
   - this is an adaptive plan

Statistiques
-----
      130 recursive calls
       17 db block gets
    2746 consistent gets
     100 physical reads
    2856 redo size
  1115643 bytes sent via SQL*Net to client
    26892 bytes received via SQL*Net from client
     2442 SQL*Net roundtrips to/from client
         8 sorts (memory)
         0 sorts (disk)
    36601 rows processed

```

FIGURE 2.10 – Plan d'exécution Question 9

```

Plan d'execution
-----
Plan hash value: 1980903393

-----

| Id | Operation                                | Name                | Rows  | Bytes | Cost (%CPU)| Time     |
-----|-----|-----|-----|-----|-----|-----|
|  0 | SELECT STATEMENT                        |                     | 25647 | 3506K | 75  (3)| 00:00:01 |
|*  1 | HASH JOIN                              |                     | 25647 | 3506K | 75  (3)| 00:00:01 |
|  2 | MERGE JOIN                             |                     | 104   | 8736  | 6   (17)| 00:00:01 |
|  3 | TABLE ACCESS BY INDEX ROWID DEPARTEMENT | DEPARTEMENT        | 104   | 4576  | 2   (0)| 00:00:01 |
|  4 | INDEX FULL SCAN                        | IDX_DEP_REG        | 104   |        | 1   (0)| 00:00:01 |
|*  5 | SORT JOIN                              |                     | 27    | 1080  | 4   (25)| 00:00:01 |
|  6 | TABLE ACCESS FULL                    | REGION              | 27    | 1080  | 3   (0)| 00:00:01 |
|  7 | TABLE ACCESS FULL                    | VILLE               | 25647 | 1402K | 68   (0)| 00:00:01 |
-----

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

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

Note
-----
   - dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques
-----
        67 recursive calls
        15 db block gets
       2704 consistent gets
         11 physical reads
       3076 redo size
    1114951 bytes sent via SQL*Net to client
     26892 bytes received via SQL*Net from client
       2442 SQL*Net roundtrips to/from client
          8 sorts (memory)
          0 sorts (disk)
     36601 rows processed

```

FIGURE 2.11 – Plan d'exécution Question 10



Plan d'execution

Plan hash value: 4285023071

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		2842	388K	22 (0)	00:00:01
1	NESTED LOOPS		2842	388K	22 (0)	00:00:01
2	NESTED LOOPS		2842	388K	22 (0)	00:00:01
3	NESTED LOOPS		5	420	3 (0)	00:00:01
4	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	REGION	1	40	2 (0)	00:00:01
* 5	INDEX UNIQUE SCAN	SYS_C00442870	1		1 (0)	00:00:01
6	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED	DEPARTEMENT	5	220	1 (0)	00:00:01
* 7	INDEX RANGE SCAN	IDX_DEP_REG	5		0 (0)	00:00:01
* 8	INDEX RANGE SCAN	IDX_DEP_VILLE	568		1 (0)	00:00:01
9	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	VILLE	568	31808	7 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

- 5 - access("R"."ID"=91)
- 7 - access("D"."REG"=91)
- 8 - access("D"."ID"="V"."DEP")

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)
- this is an adaptive plan

Statistiques

```

110 recursive calls
  0 db block gets
470 consistent gets
 18 physical reads
  0 redo size
47645 bytes sent via SQL*Net to client
1174 bytes received via SQL*Net from client
 104 SQL*Net roundtrips to/from client
  18 sorts (memory)
   0 sorts (disk)
1543 rows processed

```

FIGURE 2.12 – Plan d'exécution Question 11

Plan d'execution

Plan hash value: 1694568309

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		3149	172K	40 (0)	00:00:01
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED	VILLE	3149	172K	40 (0)	00:00:01
* 2	INDEX RANGE SCAN	IDX_DEP_VILLE	3149		11 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

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

Note

- dynamic statistics used: dynamic sampling (level=2)

Statistiques

```
49 recursive calls
0 db block gets
768 consistent gets
22 physical reads
0 redo size
171967 bytes sent via SQL*Net to client
3408 bytes received via SQL*Net from client
287 SQL*Net roundtrips to/from client
6 sorts (memory)
0 sorts (disk)
4278 rows processed
```

FIGURE 2.13 – Plan d'exécution Question 12