# Entrepôts de données et Big-Data - TP2

#### Elliot DURAND

# Question 1

- script\_table permet de créer les tables ville, region et departement.
- script\_remplissage permet d'insérer des données dans ces tables (régions, départements, villes).

# Question 2

explain plan for **select** nom **from** ville **where** insee=1293;

Id		Operati	ion		Name		Rows		Bytes		Cost	(%CPU)	Time	
		SELECT TABLE					3	•		•			00:00:01 00:00:01	•

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

explain plan for select nom from ville where insee='1293';

Id	Operation	   	Name	   	Rows		Bytes		Cost	(%CPU)	Time	
	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS FUL				3 3	Ċ		•			00:00:01 00:00:01	•

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

Dans le premier plan, INSEE est converti en nombre avec TO\_NUMBER car Oracle ne peut pas comparer directement un nombre et une chaîne.

# Question 3

alter table ville add primary key(insee);

# Question 4

explain plan for select nom from ville where insee=1293;

Id   Operation	Name	   	Rows		Bytes		Cost	(%CPU)	Time	
0   SELECT STATEMENT  * 1   TABLE ACCESS FUL	-								00:00:01 00:00:01	

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

Id	Operation	   	Name		Rows		Bytes		 (%CPU)	    -	 Time 	
1 1 1	SELECT STATEMENT TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX UNIQUE SCAN	•	VILLE SYS_C00525152	   	1 1 1	į	56	İ	2(0)	İ	00:00:01 00:00:01 00:00:01	İ

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

Dans la deuxième requête (avec la chaine de caractère) il utilise bien l'index que nous avons créer avec la clé primaire (table access by index rowid), nous avons moins de bytes utilisé également. Par contre ce n'est pas le cas pour la première requête (avec le nombre) car il est obligé de reconvertir insee en nombre (TO\_NUMER).

# Question 5

explain plan for **select** d.nom **from** departement d **join** ville v **on** d.id = v.dep **where** v.insee='1293';

Id	Operation	Name	 	Rows		Bytes		Cost	Time	   
0     1     2    * 3     4	INDEX UNIQUE SCAN	•	Ì	1 1 1 1 1 1		8		3(0)   2(0)   1(0)   1(0)	00:00: 00:00: 00:00: 00:00: 00:00:	01   01   01   01

<sup>3 -</sup> access("V"."INSEE"='1293')

<sup>5 -</sup> access("D"."ID"="V"."DEP")

# Question 6

explain plan for  $\mathbf{select}$  d.nom  $\mathbf{from}$  departement d  $\mathbf{join}$  ville v  $\mathbf{on}$  d.id = v.dep

Id	Name	   	Rows	 	Bytes	Cost	(%CPU)	Time	 
0   SELECT STATEMENT  * 1   HASH JOIN   2   TABLE ACCESS FULI   3   TABLE ACCESS FULI		İ	36601 36601 104 36601	1	607K  1456	72 3	(2)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01	i I

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

Ce n'est plus une nested loop utilisé pour la jointure mais un hash join. On utilise également plus les index mais table access full. Le hash join est utilisé car on a pas de condition de sélection pour réduire le nombre de ville à 1 comme à la requête précédente, un nested loop serait trop coûteux, on utilise donc un hash join qui sera bien plus rapide.

# Question 7

explain plan for **select** /\*+  $use_nl(v d) */$  d.nom **from** departement d **join** vill **on** d.id = v.dep;

Id	Operation	Name	   	Rows		Bytes	Cost	(%CPU)	Time	
1	SELECT STATEMENT NESTED LOOPS TABLE ACCESS FUL TABLE ACCESS FUL		İ	36601 36601 104 352	   	607K  1456	6937 3	(1)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01	1

Le coup de la nested loop monte a 6937 alors que celui du hash join est à 72, soit une opération 95x plus élevé pour la même requête. Le nombre de ligne sélectionnées reste le même mais le coup est bien plus élevé car nested loop va parcourir pour chaque ville son département.

# Question 7

Id	Name		Rows	   	Bytes	Cost	(%CPU)	Time	
O   SELECT STATEMENT 1   NESTED LOOPS 2   TABLE ACCESS FULL 1* 3   TABLE ACCESS FULL		İ	36601 36601 104 352	   	607K  1456	6937 3	(1)   (0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01	 

```
3 - filter("D"."ID"="V"."DEP")
```

Hint Report (identified by operation id / Query Block Name / Object Alias): Total hints for statement: 1 (U - Unused (1))

```
2 - SEL$58A6D7F6 / D@SEL$1
U - use_nl(v d)
```

Le coup de la nested loop monte a 6937 alors que celui du hash join est à 72, soit une opération 95x plus élevé pour la même requête. Le nombre de ligne sélectionnées reste le même mais le coup est bien plus élevé car nested loop va parcourir pour chaque ville son département.

# Question 8

Id	Operation		Name		Rows	   	Bytes   Cost   Time	-    -
1     2    * 3	SELECT STATEMENT NESTED LOOPS TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX UNIQUE SCAN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX UNIQUE SCAN	Ī	VILLE SYS_C00525152 DEPARTEMENT SYS_C00525124	1	1 1 1 1 1			1 1 1 1

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

Id	Operation	 	Name		Rows		Bytes	Cost	(%CPU)	Time	   
* 1     2	SELECT STATEMENT HASH JOIN TABLE ACCESS FULL INDEX FAST FULL SCAN		DEPARTEMENT IDX_DEP_VILLE	 	36601 36601 104 36601	   	607K  607K  1456   107K	25 3	(4)   (0)	00:00:01 00:00:01 00:00:01 00:00:01	

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

Pour le plan de la question 5 rien n'a changé

Pour le plan de la question 6, on reste sur un hash join mais on voit que le coup n'est que de 25 comparé à 72. Cela est du au fait qu'il utilise l'index mis dans la table ville avec un coup de 21 au lieu de 68 avec l'opération "index fast full scan" pour la table ville. L'index que l'on à mis est donc efficace car il divise par 3 le coup sur notre même requête.

#### Question 9

	0	SELECT STATEMENT	1			36601		1751K	75	(3)	00:
*	1	HASH JOIN				36601		1751K	75	(3)	00
1	2	MERGE JOIN			-	104		3432	6	(17)	00:
1	3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID		REGION	1	27		432	2	(0)	00
1	4	INDEX FULL SCAN		SYS_C00525123	1	27		- 1	1	(0)	00
*	5	SORT JOIN				104		1768	4	(25)	00
1	6	TABLE ACCESS FULL		DEPARTEMENT	1	104		1768	3	(0)	00
1	7	TABLE ACCESS FULL		VILLE	1	36601		571K	68	(0)	00

```
1 - access("V"."DEP"="D"."ID")
5 - access("D"."REG"="R"."ID")
    filter("D"."REG"="R"."ID")
```

#### Note:

- this is an adaptive plan

Dans un premier temps, Oracle récupère la table region et departement en faisant un sort join sur departement pour ensuite faire un merge join entre les deux. Le sort join permet au merge join d'être très rapide car tout est déjà ordonné entre departement et region. Il fait ensuite un hash join entre la jointure de departement / region et ville (qu'il aura préalablement lu séquentiellement). Le cout total est de 75 pour 36K lignes sélectionnées, ce qui est très optimisé. On peut également voir qu'Oracle précise que ce plan est adaptatif en fonction du nombre réel de ligne qu'il va devoir sélectionnées, puisque les lignes qu'il nous affiches sont une estimation.

# Question 10

I	 d   	Operation		Name	   	Rows		Bytes	Cost	(%CPU)	Time
	0	SELECT STATEMENT				36601		1751K	75	(3)	00:00
*	1	HASH JOIN	-			36601		1751K	75	(3)	00:00
	2	MERGE JOIN		1		104	1	3432		6 (17)	00:0
-	3	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	-	DEPARTEMENT	1	104		1768	2	(0)	00:00
	4	INDEX FULL SCAN	-	IDX_REG_DEP	-	104		1	1	(0)	00:00
*	5	SORT JOIN	-		-	27		432	4	(25)	00:00
-	6	TABLE ACCESS FULL	-	REGION	-	27		432	3	(0)	00:00
	7	TABLE ACCESS FULL	-	VILLE		36601		571K	68	(0)	00:00

```
1 - access("V"."DEP"="D"."ID")
5 - access("D"."REG"="R"."ID")
    filter("D"."REG"="R"."ID")
```

Oracle applique la meme logique mais cette fois en "inversant" departement et region. Il utilise cette fois le sort join sur region et merge join entre le sort join de region et departement, avec lequel il aura acceder via l'index que l'on viens de créer. Un hash join à la fin mais cela n'affecte pas le coup ou bien le nombres de lignes. Cela montre que les index sont parfois pas plus efficace.

# Question 11

Id	Operation	Name	I	Rows	Bytes	Cost (%
0     1     2     3     4    * 5     6    * 7    * 8     9	SELECT STATEMENT NESTED LOOPS NESTED LOOPS NESTED LOOPS TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX UNIQUE SCAN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED INDEX RANGE SCAN INDEX RANGE SCAN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID		 	1830	16   85	21

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

Comme on a une condition qui réduit le nombre de région à 1, Oracle utilise une triple nested loop pour la jointure. En tout premier il filtre la table region (avec index unique scan) mais également la table departement (avec index range scan) avec l'index que l'on a créer sur la clé étrangère de département précédement. Il fait ensuite la jointure entre ville et département, pour chaque département on cherche les villes associées. Le cout monte à 21 pour 1830 ligne estimé, ce qui est très optimisé.

# Question 12

Id	Operation	Name		Rows	   	Bytes	 I C	ost (
0     1     2     3     4     5    * 6     7    * 8    * 9	SELECT STATEMENT NESTED LOOPS NESTED LOOPS MERGE JOIN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID INDEX FULL SCAN SORT JOIN TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED INDEX RANGE SCAN INDEX RANGE SCAN	   REGION   REGION   SYS_C00525123     DEPARTEMENT   SYS_C00525124   IDX_DEP_VILLE	   	14   14   14		432 238		33 33 33 5 2 1
10	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	VILLE		47		752		2

```
6 - access("D"."REG"="R"."ID")
    filter("D"."REG"="R"."ID")
8 - access("D"."ID" LIKE '7%')
    filter("D"."ID" LIKE '7%')
```

```
9 - access("V"."DEP"="D"."ID")
    filter("V"."DEP" LIKE '7%')
```

Ici, le nombre de département sortant étant plus élevé que 1 région comme précédement, Oracle fait un sort join sur departement avant de faire un mere join sur les deux, avant de faire une nested loop pour la jointure entre departement et ville. Cette approche combine les deux vu précédement et à un coup de 33 pour 647 lignes. Cela est forcément moins optimisé car Like et bien plus couteûx que de rechercher un id de région par exemple.

#### Question 13

Tables	Attribut	Nombres de lignes distinct estimé	Densité
VILLE	insee	36601	0,00002732
VILLE	nom	33772	0,00002961
VILLE	dep	100	0,00001366
DEPARTEMENT	id	104	0,00961538
DEPARTEMENT	nom	104	0,00961538
DEPARTEMENT	reg	27	0,00480769
REGION	id	27	0,03703704
REGION	nom	27	0,03703704

Table 1: Statistiques des tables

Il existe d'autres statistiques comme la valeur minimal / maximal, les histogrammes etc mais j'ai pris les valeurs qui me semblait les plus intéréssantes.

Après vérification approximatives toutes les statistiques sont vrais. Il y a effectivement plusieurs ville avec le même nom mais pas le même insee comme par exemple "chevry" avec l'insee 1103 et 50134.

# Question 14

Après exécution de :

```
exec dbms_stats.gather_table_stats('e20210009747', 'ville');
```

La seule statistique changée est la date de mise à jour (23/09/2025 pour VILLE contre 22/09/2025 pour les autres tables).

Après execution de la commande sur les autres tables les statistiques n'ont pas changées non plus.