

Entrepôt de données  
M1 Informatique

Melha MEHMEL  
Alexis PLESSIER



# **Compte Rendu**

## **TP 2-3-4**

# TP2

## Question 1 :

- **Caractéristiques des partitions ACTVARS1:**

SQL> desc actvars1;

Name	Null?	Type
-----		
CUSTOMER_LEVEL		NOT NULL CHAR(12)
PRODUCT_LEVEL		NOT NULL CHAR(12)
CHANNEL_LEVEL		NOT NULL CHAR(12)
TIME_LEVEL		NOT NULL VARCHAR2(12)
UNITSSOLD		NOT NULL FLOAT(126)
DOLLARSALES		NOT NULL FLOAT(126)
DOLLARCOST		FLOAT(126)

SQL> SELECT segment\_name, bytes, bytes/1024/1024 MB,segment\_type FROM  
user\_segments WHERE segment\_name = 'ACTVARS1' ;

SEGMENT_NAME		
-----		
BYTES	MB	SEGMENT_TYPE
-----		
ACTVARS1		
192937984	184	TABLE PARTITION
ACTVARS1		
218103808	208	TABLE PARTITION

- **Caractéristique des partitions TIMELEVEL1:**

SQL> desc TimeLevel1;

Name	Null?	Type
-----		
TID		NOT NULL VARCHAR2(12)
YEAR_LEVEL		NOT NULL NUMBER(4)
QUARTER_LEVEL		NOT NULL VARCHAR2(6)
MONTH_LEVEL		NUMBER(2)

```
SQL> SELECT segment_name, bytes, bytes/1024/1024 MB,segment_type FROM
user_segments WHERE segment_name = 'TIMELEVEL1';
```

```
SEGMENT_NAME BYTES MB SEGMENT_TYPE
-----
TIMELEVEL1 8388608 8 TABLE PARTITION
TIMELEVEL1 8388608 8 TABLE PARTITION
```

## **Question 2:**

**Q1:**    SELECT Time\_level, SUM(DollarSales)  
         FROM ACTVARS  
         WHERE Time\_level = '199506'  
         GROUP BY Time\_level;

**Q2:**    SELECT Tid, SUM(DollarSales)  
         FROM ACTVARS, TIMELEVEL  
         WHERE Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06  
         GROUP BY Tid;

SQL> **Set timing on**

☐ **Etape 1 :**

- **Q1 sur ACTVARS**

SQL> select time\_level, sum(DollarSales) from actvars where time\_level = '199506' group  
by time\_level;

```
TIME_L SUM(DOLLARSALES)
-----
199506          62017446
```

**Elapsed: 00:00:04.43**

→ **Requête classique qui va passer en revue toute la table ACTVARS où time\_level = 1995 donc temps long.**

- **Q2 sur ACTVARS et TIMELEVEL**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL WHERE
Time_level = Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.58**

☐ **Etape 2:**

- **Q1 sur ACTVARS1**

```
SQL> select time_level, sum(DollarSales) from actvars1 where time_level = '199506' group
by time_level;
```

TIME_L	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:03.14**

→ On remarque une réduction du temps d'exécution de la requête Q1 par rapport à l'étape 1 ( le temps d'exécution de la requête Q1 est plus efficace sur ACTVARS1 que sur ACTVARS , diminution du nombre d'E/S grâce au partitionnement )

- **Q2 sur ACTVARS et TIMELEVEL1**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL1 WHERE Time_level
= Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.63**

→ Temps légèrement supérieur, car la 1ère partition de TIMELEVEL 1 qui est utilisée est passée en intégralité alors qu'elle possède des valeurs allant jusqu'en 09/1995 sur le Tid. Pour construire la table, on utilise tout ACTVARS et la 1ère partition de TIMELEVEL1.

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL**

SQL> **SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL WHERE Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;**

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.38**

→ Temps inférieur, car la table est construite avec la 1ère partition de ACTVARS jointe à TIMELEVEL donc moins d'Entrées à passer en revue.

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL1**

SQL> **SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL1 WHERE Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;**

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.22**

→ Temps quasi optimal concernant les partitions, la jointure utilisée est construite à partir de deux partitions presque identiques optimales à la requête et au résultat attendu.

☐ **Etape 3:**

- **Division de chaque partition de TIMELEVEL1 en deux partitions**

**- Partition part9508 (Première partition)**

SQL> ALTER TABLE TIMELEVEL1 SPLIT PARTITION part9508 AT (199504) into (PARTITION part9509, PARTITION part95010);

Table altered.

**- Partition part9605 (Deuxième partition)**

SQL> ALTER TABLE TIMELEVEL1 SPLIT PARTITION part9605 AT (199601) into (PARTITION part9606, PARTITION part9607);

- **Q1 sur ACTVARS1**

SQL> select time\_level, sum(DollarSales) from actvars1 where time\_level = '199506' group by time\_level;

TIME_L	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.82**

→ On remarque une réduction du temps d'exécution de la requête Q1 par rapport à l'étape 2 ( Car on l'exécute pour la deuxième fois )

- **Q2 sur ACTVARS et TIMELEVEL1**

SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL1 WHERE Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:04.21**

→ On remarque une augmentation du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 2 ( La jointure est très coûteuse car elle consiste à joindre la table ACTVARS avec la table timelevel1 après l'avoir partitionné )

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL**

SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL WHERE Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.29**

→ On remarque une diminution du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 2 ( La jointure est moins coûteuse, car elle consiste à joindre la table ACTVARS1 avec la table TIMELEVEL après partitionnement )

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL1**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL1 WHERE
Time_level = Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.21**

→ On remarque une légère diminution du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 2 ( La jointure est un petit peu moins coûteuse qu'à l'étape 2 grâce à la répartition de la table TIMELEVEL1 )

☐ **Etape 4:**

**Division de chaque partition de ACTVARS1 en deux partitions**

```
SQL> ALTER TABLE ACTVARS1 SPLIT PARTITION part9508 AT (199504) into
(PARTITION part9509,PARTITION part95010);
```

```
SQL> ALTER TABLE ACTVARS1 SPLIT PARTITION part9605 AT (199601) into
(PARTITION part9606,PARTITION part9607);
```

- **Q1 sur ACTVARS1**

```
SQL> select time_level, sum(DollarSales) from actvars1 where time_level = '199506' group
by time_level;
```

TIME_L	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:02.24**

→ On remarque une augmentation du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 3 et cela est dû au partitionnement des partitions de Actvars1.

- **Q2 sur ACTVARS et TIMELEVEL1**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL1 WHERE Time_level
= Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

TID	SUM(DOLLARSALES)
-----	------------------

-----  
199506                      62017446

**Elapsed: 00:00:01.46**

→ On remarque une diminution du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 3, car la jointure est moins coûteuse après la partition des partitions de actvars1.

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL**

SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL WHERE  
Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;

TID	SUM(DOLLARSALES)
-----	-----
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.33**

→ La table ACTVARS1 n'est pas assez volumineuse pour bénéficier d'une amélioration de temps d'exécution.

- **Q2 sur ACTVARS1 et TIMELEVEL1**

SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL1 WHERE  
Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;

TID	SUM(DOLLARSALES)
-----	-----
199506	62017446

**Elapsed: 00:00:00.14**

→ On remarque une diminution du temps d'exécution de cette requête par rapport à l'étape 2, la jointure est beaucoup moins coûteuse après le partitionnement des deux tables ACTVARS1 et TIMELEVEL1.

### **Question 3:**

#### **Partition avec TIMELEVEL2**

SQL> CREATE TABLE TIMELEVEL2(Tid varchar(12) NOT NULL, year\_level Number(4)  
NOT NULL,Quarter\_level varchar(6) NOT NULL, month\_level Number(2)) PARTITION BY  
HASH (Tid) PARTITIONS 4;



## Partition avec ACTVARS2

```
SQL> CREATE TABLE ACTVARS2(Customer_level char(12) NOT NULL, Product_level
char(12) NOT NULL, Channel_level char(12) NOT NULL, Time_level varchar(12) NOT
NULL, UnitsSold FLOAT NOT NULL, DollarSales FLOAT NOT NULL, DollarCost FLOAT,
FOREIGN KEY (Customer_level) REFERENCES custlevel(store_level), FOREIGN KEY
(product_level) REFERENCES prodlevel(code_level), FOREIGN KEY (Channel_level)
REFERENCES chanlevel(base_level), FOREIGN KEY (Time_level) REFERENCES
timelevel(tid)) PARTITION BY HASH (Time_level) PARTITIONS 4;
```

- **Q1 sur ACTVARS2**

```
SQL> select time_level, sum(DollarSales) from actvars1 where time_level = '199506' group
by time_level;
```

```
TIME_L SUM(DOLLARSALES)
```

```
-----
199506          62017446
```

Elapsed: 00:00:00.21

→ **Amélioration significative du temps d'exécution car les partitions sont de tailles égales donc mieux distribuées.**

- **Q2 sur ACTVARS et TIMELEVEL2**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL1 WHERE Time_level
= Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

```
TID      SUM(DOLLARSALES)
```

```
-----
199506          62017446
```

Elapsed: 00:00:02.29

→ **Dégradation légère du temps d'exécution car distribution aléatoire donc similaire à une table de base.**

- **Q2 sur ACTVARS2 et TIMELEVEL**

```
SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL WHERE Time_level
= Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

```
TID      SUM(DOLLARSALES)
```

```
-----
```

199506

62017446

Elapsed: 00:00:00.21

→ **Grosse diminution du temps d'exécution car la distribution des partitions de ACTVARS1 est faite pour la jointure avec une autre table avec une clause d'égalités**

- **Q2 sur ACTVARS2 et TIMELEVEL2**

SQL> SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS1, TIMELEVEL1 WHERE  
Time\_level = Tid AND Year\_level=1995 AND Month\_level=06 GROUP BY Tid;

TID	SUM(DOLLARSALES)
199506	62017446

Elapsed: 00:00:00.14

→ **Les deux tables sont partitionnées en HASH, on a donc une jointure sur prédicat d'égalité, cette méthode est faite pour cette situation.**

#### **Question 4:**

#### **Conclusion :**

On remarquera que les temps d'exécution ne sont pas toujours plus efficace après partitionnement, car le partitionnement n'est bénéfique que si les tables à partitionner sont volumineuses (la volumétrie des tables est calculé en nombre d'octets ou bien en page de données et non en nombre de lignes) et si le mode adapté à la requête est bien utilisé.

# TP 3

## Question 1:

- Exécution des 3 requêtes en l'absence de toutes vues matérialisées

Q1 : Elapsed: 00:00:04.88

Q2 : Elapsed: 00:00:01.09

Q3 : Elapsed: 00:00:01.05

## Question 2:

### A- Création des vues matérialisées :

- Création de la vue **Vq1** pour la requête 1

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW Vq1 BUILD IMMEDIATE REFRESH COMPLETE ON  
COMMIT AS SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL WHERE  
Time_level=Tid AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY Tid;
```

**Elapsed: 00:00:00.92**

- Création de la vue **Vq2** pour la requête 2

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW Vq2 BUILD IMMEDIATE REFRESH COMPLETE ON  
COMMIT AS SELECT Code_level, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL,  
PRODLEVEL WHERE Time_level=Tid AND Product_level=Code_level AND  
Year_level=1995 AND Month_level=06 AND Family_level='T2KQVF62K7B6' GROUP BY  
Code_level;
```

**Elapsed: 00:00:00.84**

- Création de la vue **Vq3** pour la requête 3

```
CREATE MATERIALIZED VIEW Vq3 BUILD IMMEDIATE REFRESH COMPLETE ON  
COMMIT AS SELECT Tid, SUM(DollarSales) FROM ACTVARS, TIMELEVEL, CHANLEVEL  
WHERE Time_level=Tid AND Channel_level=Base_level AND  
Base_level='DU2BS2ODXAU9' AND Year_level=1995 AND Month_level=06 GROUP BY  
Tid;
```

**Elapsed: 00:00:00.91**

## **B - Verification si les requêtes prennent en compte des vues**

Q1 : Elapsed: 00:00:00.62

Q2 : Elapsed: 00:00:00.64

Q3 : Elapsed: 00:00:00.66

→ On remarque que les requêtes prennent bien en compte les nouvelles vues créées ( le temps de réduction a considérablement diminué de 37% pour Q3 à 87% pour Q1).

## **C- L'ajout d'un tuple dans la table de faits**

```
SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES  
( 'TERDKUD', 'KDIZMZEI', 'KDIPPE', '199506', '1', '10', '10');
```

Elapsed: 00:00:00.02

## **D- Relever au COMMIT les temps de mise à jour des vues.**

```
SQL> commit;
```

Commit complete.

Elapsed: 00:00:02.05

## **E- Vérification de la mise à jour**

```
SQL> select * from actvars where time_level = '199506' and customer_level = 'TERDKUD';
```

```
CUSTOMER_LEV PRODUCT_LEVE CHANNEL_LEVE TIME_LEVEL  UNITSSOLD  
DOLLARSALES
```

```
-----  
DOLLARCOST
```

```
-----  
TERDKUD    KDIZMZEI    KDIPPE    199506      1      10  
          10
```

Elapsed: 00:00:00.40

→ Les mises à jour ont bien été prise en compte

### **Question 3:**

#### **A- Création des vues et de leurs logs**

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON TIMELEVEL WITH ROWID;
```

Materialized view log created.

**Elapsed: 00:00:00.38**

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW LOG ON ACTVARS WITH ROWID;
```

**Elapsed: 00:00:00.03**

→ **Création d'un journal de log recensant les modifications sur les tables TIMELEVEL et ACTVARS.**

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW fast_vue BUILD IMMEDIATE REFRESH FAST ON  
COMMIT ENABLE QUERY REWRITE AS SELECT a.rowid as arowid, t.rowid as trowid, a.*,  
t.* FROM ACTVARS a inner join TIMELEVEL t on a.Time_level=t.Tid AND t.Year_level =  
1995 AND t.Month_level=06;
```

**Elapsed: 00:00:04.32**

#### **B-Temps d'exécution des trois requêtes**

Q1- **Elapsed: 00:00:00.63**

Q2- **Elapsed: 00:00:00.61**

Q3- **Elapsed: 00:00:00.48**

#### **C- L'ajout d'un tuple dans la table de faits**

```
SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES ('TERDKUD ','KDIZMZEI ',' KDIPPE ',' 199506 ',' 2'  
, ' 20','10');
```

**Elapsed: 00:00:00.12**

#### **D- Relever au COMMIT les temps de mise à jour des vues.**

```
SQL> commit;
```

**Commit complete.**

**Elapsed: 00:00:02.50**

## **E- Vérification de la mise à jour**

SQL> select \* from actvars where time\_level = '199506' and customer\_level = 'TERDKUD';

CUSTOMER\_LEV PRODUCT\_LEVE CHANNEL\_LEVE TIME\_LEVEL UNITSSOLD  
DOLLARSALES

-----  
DOLLARCOST

-----  
TERDKUD KDIZMZEI KDIPPE 199506 1 10  
10  
  
TERDKUD KDIZMZEI KDIPPE 199506 2 20  
10

**Elapsed: 00:00:00.47**

→ Les mises à jour ont bien été prise en compte

## **Question 4:**

Sur oracle pour la création d'une vue sur une jointure, il faut vérifier certaines restrictions pour ce type de rafraichissement. Donc, il faut créer des logs avec le rowid pour chaque table intervenant dans la jointure. Les temps d'exécution diminuent aussi surtout pour la question 2.

## **Question 5:**

→ Nous pouvons construire des vues matérialisées de valeur sur des vues matérialisées de jointures. Par exemple, la somme des salaires de la vue matérialisée de la jointure d'ACTVARS et TIMELEVEL peut être une vue :

CREATE MATERIALIZED Vq5 BUILD IMMEDIATE REFRESH FAST ON COMMIT ENABLE  
QUERY REWRITE AS SELECT \* FROM fast\_vue;

# TP4

## Question 1:

- Le temps d'exécution des deux requêtes Q1 et Q2

Q1 : Elapsed: 00:00:04.82

Q2 : Elapsed: 00:00:00.60

- Le temps d'exécution de l'ajout d'un tuple a la table de faits

```
SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES  
( 'TERDKUD', 'KDIZMZEI', 'KDIPPE', '199606', '3', '20', '10');
```

1 row created.

Elapsed: 00:00:00.11

## Question 2:

- Installation d'un index B-tree sur Product\_level de ACTVARS.

```
SQL> CREATE INDEX index_btree ON ACTVARS (Product_level);
```

Index created.

Elapsed: 00:02:53.18

- Le temps d'exécution des deux requêtes après la création de l'index B-tree

Q1: Elapsed: 00:00:00.15

Q2: Elapsed: 00:00:00.10

→ Grâce à la création de l'index B-tree sur Product\_level de ACTVARS le temps d'exécution de Q1 à considérablement diminué, mais aussi le temps d'exécution de la requête Q2 a diminué.

- Le temps d'exécution de l'ajout d'un tuple dans la table ACTVARS

```
SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES ( 'TERDKUD ', ' KDIZMZEI ', 'KDIPPE ', '199606 ', '4  
' , ' 20', '10');
```

1 row created.

Elapsed: 00:00:00.58

**Question 3:**

- **Destruction de l'index B-tree**

SQL> drop index index\_btree;

**Index dropped.**

Elapsed: 00:00:09.12

→ L'index index\_btree est supprimé avec succès

- **Création de l'index BITMAP**

SQL> CREATE BITMAP INDEX index\_bitmap ON ACTVARS (Product\_level);

**Index created.**

Elapsed: 00:00:27.23

- **Le temps d'exécution des deux requêtes après la création de l'index Bitmap**

Q1 : Elapsed: 00:00:02.91

Q2 : Elapsed: 00:00:03.24

→ On remarque une augmentation du temps d'exécution en utilisant l'index Bitmap, car les valeurs de la colonne 'Product\_Level' sont différentes.

- **Le temps d'exécution de l'ajout d'un tuple dans la table ACTVARS**

SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES ('TERDKUD ',' KDIZMZEI ','KDIPPE ','199606 ','4 ','20','10');

1 row created.

Elapsed: 00:00:00.20

**Question 4:**

- **Destruction de l'index Bitmap**

SQL> drop index index\_bitmap;

**Index dropped.**



Elapsed: 00:00:09.38

- Création d'un index de jointure entre ACTVARS et PRODLEVEL.

```
SQL> CREATE BITMAP INDEX XActvars ON ACTVARS (Product_level) FROM  
ACTVARS a, PRODLEVEL p where a.Product_level = p.code_level;
```

Index created.

Elapsed: 00:00:30.04

- Le temps d'exécution des deux requêtes après la création de l'index de jointures.

Q1:Elapsed: 00:00:04.90

Q2:Elapsed: 00:00:00.11

→ On remarque qu'il n'y a plus de temps à cause de la jointure.

- Le temps d'exécution de l'ajout d'un tuple dans la table ACTVARS

```
SQL> INSERT INTO ACTVARS VALUES ('TERDKUD ',' KDIZMZEI ','KDIPPE ','199606 ','4  
, '20','10');
```

1 row created.

Elapsed: 00:00:00.86

#### Question 5:

- Description de l'index de jointure de la question 4

```
SQL> drop index XActvars;
```

Index dropped.

Elapsed: 00:00:10.45

- Création d'une vue matérialisant les deux jointures de la requête Q2 avec la sélection sur Year\_level et Month\_level.

Comme on avait déjà créé un log pour les tables ACTVARS et TIMELEVEL il va falloir faire la même chose pour la table PRODLEVEL aussi.

```
SQL> Create materialized view log on PRODLEVEL with rowid;
```

Materialized view log created.

Elapsed: 00:00:00.46

```
SQL> CREATE MATERIALIZED VIEW join_vue BUILD IMMEDIATE REFRESH FAST
ON COMMIT ENABLE QUERY REWRITE AS SELECT a.rowid as arowid, t.rowid as
trowid, p.rowid as prowid, a.*, t.*,p.* FROM ACTVARS a, TIMELEVEL t, PRODLEVEL p
WHERE a.Time_level = t.Tid AND a.Product_level = p.Code_level AND t.Year_level =
1995 AND t.Month_level = 06;
```

**Materialized view created.**

Elapsed: 00:00:08.09

- **Création d'un index sur la vue qu'on vient de créer**

```
SQL> CREATE INDEX index_btree ON join_vue (Product_level);
```

**Index created.**

Elapsed: 00:00:06.07

- **Le temps d'exécution des deux requêtes après la création d'un index sur la vue**

Q1 : Elapsed: 00:00:01.10

Q2 : Elapsed: 00:00:00.01

- **Le temps de mise à jour d'un tuple dans ACTVARS**

```
SQL> UPDATE ACTVARS SET CUSTOMER_LEVEL = 'HDJKSHS' WHERE TIME_LEVEL
= '199606 ';
```

2 rows updated.

Elapsed: 00:00:03.39

#### **Question 6:**

- **Le bilan :**

**Index de jointure :** Il permet d'augmenter la performance des jointures des tables,

**Index B-tree :** Procure de bonnes performances pour une large gamme de requêtes avec des restrictions et les performances ne se dégradent pas trop lorsque la taille de la table augmente ( Il est utile pour optimiser l'accès à une colonne comportant de nombreuses valeurs distinctes et en particulier lorsque chaque valeur concerne un petit nombre d'enregistrement ), par contre les index B-tree occupent beaucoup d'espace et prend beaucoup de temps pour la mise à jour.

**Index Bitmap** : les index bitmap sont plus utiles dans un environnement de l'entrepôt de données ( Les index Bitmap sont destinés à l'indexation de colonnes qui comportent peu de valeurs distinctes et beaucoup d'enregistrements pour chacune de ces valeurs ). Un index bitmap est plus petit qu'un index b-tree donc son temps d'exécution est inférieur par rapport à celui d'index b-tree.