# Rapport Travails Pratiques basse de donnees

## Carlos Perez

## 3 décembre 2015

## Table des matières

1	Inte	erpré	éta	ti	on	1 (	du	ı	ol	ar	1	$\mathbf{d}$	<b>'e</b> :	χė	éc	u	ti	or	1									1
	1.1	1.1																										1
	1.2	1.2																										1
	1.3	1.3																										1
	1.4	1.4																										2
	1.5	1.5																										2
	1.6	1.6																										2
	1.7	1.7																										2
	1.8	1.8																										3
<b>2</b>	Vue	es																										3
	2.1	2.1																										3
	2.2	2.2																										3
3	$\mathbf{PL}_{i}$	/SQI	L																									3
	3.1	•																										3
	3.2	3.2																										3
	3.3	3.3																										4
	03 d	lecen																										

# 1 Interprétation du plan d'exécution

Cette section parle de l, evaluation des plans d'execution pour les requetes du point 1 du TP. ??.

## 1.1 1.1

INDEX UNIQUE SCAN :SELECT annee\_naissance from artiste where id = 37;;

Nombre de pages accedes en RAM 2.

P	Plan d'execution														
	Id	1	Operation		Name	-									
1	0	1	SELECT STATEMENT			1		1	1	TABLE	ACCESS	ВҮ	INDEX	ROWID	1
1	2	1	INDEX UNIQUE SCAN		SYS_C0098771	1									

#### 1.2 1.2

- INDEX UNIQUE SCAN : La basse de données cherche la valeur dans l'index et arrete quand la valeur a ete trouve parce que ce ne pas possible d'avoir plus d'un valeur.
- TABLE ACCESS INDEX BY ROWID : On utilisse un index pour acceder directement au ressources de la basse de données.

## 1.3 1.3

Requete: SELECT annee\_naissance from artiste where id > -1;

Nombre de pages accedes en RAM 7.

Plan d'execution	
	0   SELECT STATEMENT       1   TABLE ACCESS
FULL   ARTISTE   —	<u>_</u>

#### 1.4 1.4

— TABLE ACCESS FULL: La basse de donnèes lisse tous les registres de la table. Dans ce cas le probleme c'est que la requete n'est pas selective, en d'autres mots, la requete contient la majorité des valeurs de la table. C'est pour cette raison que l'optimisseur a realis'e un scan complet de la table meme si on utilise un indice dans la requete.

## 1.5 1.5

Il me semble raisonnable la choix du methode parce qu'utiliser l'index ne donnerai aucune avantage dans ce cas specifique.

#### 1.6 1.6

Requete:

SELECT nom,prenom from artiste inner join (SELECT id\_acteur from role inner join (SELECT film.id AS idfilm from film inner join (SELECT id from artiste where nom = 'Tarantin realisateur on film.id\_realisateur = realisateur.id) realisateur on role.ID\_FILM = realisateur.

					Id	Operation	
					0	SELECT STATEMENT	1
1	1	NESTED LOOPS	I	11	2	NESTED LOOPS	1
1	3	NESTED LOOPS		1.1	4	HASH JOIN	1

1	5	TABLE ACCESS FULL	ARTISTE	11	6	TABLE ACCESS FULL
1	7	INDEX RANGE SCAN	SYS_C0098788	$\Box$	8	INDEX UNIQUE SCAN
1	9	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	ARTISTE			

#### 1.7 1.7

- INDEX RANGE SCAN La basse de données cherche les valeurs dans un rangue possible dans l'index. L'optimiseur utilise une structure de données en arbre pour trouver
- INDEX UNIQUE SCAN La basse de données cherche la valeur dans l'index et arrete quand la valeur a ete trouve parce que ce ne pas possible d'avoir plus d'un valeur.
- HASH JOIN L'optimiseur charge en memoire le resultat d'appliquer une fonction de hash a la plus petite de deux basse de données disponibles. Apres il compare les valeurs données par la function contre les valeurs de la table plus grande. Le resultat et la disminution des access innecessaires au disque.
- **NESTED LOOP** Cette methode cree deux boucles un pour la table grande et l'autre pour la table petite. Le boucle interne s'execute pour chaque file de la table exterieure.
- TABLE ACCESS INDEX BY ROWID : On utilisse un index pour acceder directement au ressources de la basse de données.

#### 1.8 1.8

La solution choisie est trop efficace parce qu'elle fait seulement deux access complets dans une table et utilise des indices. L'access a la table artiste etait necessaire car

## 2 Vues

#### $2.1 \quad 2.1$

Vue: CREATE view artisterole as SELECT nom, prenom from artiste inner join (Select id\_acteur, count(\*) AS nomfilmes from role group by id\_acteur) rolefilm ON artiste.

#### 2.2 2.2

Requete : SSELECT \* FROM artisterole;

## 3 PL/SQL

Dans cette section on montre les declencheurs generees et la table genere

#### 3.1 3.1

```
Requete:create or replace TRIGGER trigger_artistes BEFORE INSERT
ON artiste   FOR EACH ROW
DECLARE
BEGIN
   :new.annee_naissance := :new.annee_naissance*10;
END;
```

## 3.2 3.2

Requete: CREATE TABLE nbupdates ( chaine VARCHAR2(50), nombre\_updates INT);

#### 3.3 3.3

```
Declencheur: create or replace TRIGGER trigger_nbupdates AFTER INSERT

ON artiste FOR EACH ROW DECLARE vupd integer; BEGIN

SELECT nombre_updates INTO vupd FROM nbupdates where chaine ='ARTISTES';

UPDATE nbupdates SET nombre_updates = vupd+1 WHERE chaine ='ARTISTES';

EXCEPTION WHEN NO_DATA_FOUND THEN dbms_output.put_line('La chaine ARTISTES n''exi
WHEN OTHERS THEN raise_application_error(-20001,'Un erreur a ete trouvé - '||SQLCOD
END;
```