

# **Index et optimisation**

# Exemple de plan d'exécution - 1

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE empno=100000;
```

Estimation du nombre de lignes retournées

Estimation du nombre de blocs accédés. N'est pas un facteur fiable de coût réel

-----							
Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time	
-----							
0	SELECT STATEMENT		1	6	2 (0)	00:00:01	
*	1	INDEX UNIQUE SCAN	PK_BIGEMP	1	6	2 (0)	00:00:01
-----							

Predicate Information (identified by operation id):

Condition d'égalité avec une valeur de clé primaire

1 - access ("EMPNO"=100000)

# Exemple de plan d'exécution - 2

```
SELECT empno  
FROM bigemp  
WHERE job='ANALYST';
```

200002 lignes selectionnees.

Ecoule : 00 :00 :01.37

Plan d'execution

Plan hash value: 2368838273

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		200K	2734K	2713 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	200K	2734K	2713 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter("JOB"='ANALYST')

Colonne avec histogram

# Exemple de plan d'exécution - 3

```
SELECT empno  
FROM bigemp  
WHERE job='CLERK';
```

400004 lignes selectionnees.

Ecoule : 00 :00 :02.67

Plan d'execution

-----  
Plan hash value: 2368838273

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		400K	5468K	2713 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	400K	5468K	2713 (1)	00:00:01

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

-----  
1 - filter("JOB"='CLERK')

Colonne avec histogram  
Distribution déséquilibrée  
(200K pour ANALYST)

# Histogrammes

```
SELECT table_name, column_name, histogram
  2 FROM user_tab_columns
  3 WHERE table_name='BIGEMP';
```

TABLE_NAME	COLUMN_NAME	HISTOGRAM
BIGEMP	EMPNO	NONE
BIGEMP	ENAME	FREQUENCY
BIGEMP	JOB	FREQUENCY
BIGEMP	MGR	NONE
BIGEMP	HIREDATE	FREQUENCY
BIGEMP	SAL	FREQUENCY
BIGEMP	COMM	FREQUENCY
BIGEMP	DEPTNO	NONE

```
SELECT table_name, column_name, endpoint_number, endpoint_value
  2 FROM user_histograms
  3 WHERE table_name='BIGEMP';
```

TABLE_NAME	COLUMN_NAME	ENDPOINT_NUMBER	ENDPOINT_VALUE
BIGEMP	JOB	200002	3,3909E+35
BIGEMP	JOB	600006	3,4943E+35
BIGEMP	JOB	900009	4,0113E+35
BIGEMP	JOB	1000010	4,1705E+35
BIGEMP	JOB	1400014	4,3229E+35
BIGEMP	COMM	100001	0
BIGEMP	COMM	200002	300
BIGEMP	COMM	300003	500
BIGEMP	COMM	400004	1400

# Exemple de plan d'exécution - 4

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE sal=1250;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		200K	1953K	2715 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	200K	1953K	2715 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter("SAL"=1250)

Estimation (colonne sans index  
et avec histogramme) :  
valeur issue de la table  
USER\_TAB\_HISTOGRAMS

# Question 1.a

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE empno>100000;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1398K	8195K	1399 (1)	00:00:01
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	PK BIGEMP	1398K	8195K	1399 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter("EMPNO">100000)

Utilisation de l'index de la  
clé primaire

Le parcours de l'index seul est nécessaire, les données sont dans l'index (index couvrant). Un fast full scan est utilisé car les données n'ont pas besoin d'être parcourues dans l'ordre de l'index

# Index Fast full scan/Range scan ou full scan

---

- Range scan ou full scan : lecture des blocs de l'index un à la fois dans l'ordre de la clé de l'index
- Fast full scan : lecture des blocs dans l'ordre où ils apparaissent sur le disque et lecture possible de plusieurs blocs à la fois en fonction du paramétrage de la base, ce qui peut réduire les temps d'exécution des requêtes



# Question 1.b

```
SELECT empno  
FROM bigemp  
WHERE empno<100000;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1297	7782	7 (0)	00:00:01
* 1	INDEX RANGE SCAN	PK_BIGEMP	1297	7782	7 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - access("EMPNO"<100000)

Index couvrant, parcours de l'index uniquement. Requête sélective, parcours de valeurs adjacentes → range scan

# Question 1.c

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE empno between 100000 and 200000;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1402	8412	8 (0)	00:00:01
* 1	INDEX RANGE SCAN	PK_BIGEMP	1402	8412	8 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - access("EMPNO">=100000 AND "EMPNO"<=200000)

Index couvrant.  
Requête sélective,  
parcours de valeurs  
adjacentes

Transformation en inégalités

# Question 1.d

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE empno IN (100000,200000,300000);
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		3	18	5 (0)	00:00:01
1	INLIST ITERATOR					
* 2	INDEX UNIQUE SCAN	PK_BIGEMP	3	18	5 (0)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

2 - access("EMPNO"=100000 OR "EMPNO"=200000 OR "EMPNO"=300000)

Condition d'égalité  
avec une valeur de  
clé primaire

Itère sur l'opération suivante (2)  
pour chaque valeur de la liste

# Question 1.e

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE mod(empno,2)=0;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		14000	84000	1407 (1)	00:00:01
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	PK_BIGEMP	14000	84000	1407 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(MOD("EMPNO",2)=0)

Index couvrant. Parcours non ordonné

# Question 1.f

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE lower(ename) like 's%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		200K	2343K	2718 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	200K	2343K	2718 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

Requête peu sélective, index sur une  
colonne avec peu de valeurs distinctes

1 - filter(LOWER("ENAME") LIKE 's%')

# Question 1.g

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE empno>100000 and lower(ename) like 's%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		199K	2341K	2718 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	199K	2341K	2718 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

Index non couvrants et  
requête peu sélective

```
1 - filter(LOWER("ENAME") LIKE 's%' AND "EMPNO">100000)
```

# Question 1.h

```
SELECT empno
FROM bigemp
WHERE lower(job) IN ('analyst','clerk');
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		600K	8203K	2721 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	600K	8203K	2721 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("ENAME") LIKE 's%' OR LOWER("JOB")='clerk')

Index non couvrants et  
requête peu sélective

# Question 1.h

```
SELECT empno
FROM bigemp2
WHERE lower(job) IN ('analyst','clerk');
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		600K	8203K	2756 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP2	600K	8203K	2756 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("ENAME")='analyst' OR LOWER("JOB")='clerk')

Index non couvrants et  
requête peu sélective



# Question 1.h, avec COUNT

```
SELECT count (*)
FROM bigemp
WHERE lower(job) IN ('analyst','clerk');
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost
0	SELECT STATEMENT		1	8	63
1	SORT AGGREGATE		1	8	
2	INLIST ITERATOR				
3	BITMAP CONVERSION COUNT		600K	4687K	63
* 4	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP_LJOB			

Predicate Information (identified by operation id):

4 - access(LOWER("JOB")='analyst' OR LOWER("JOB")='clerk')

# Question 1.h, avec COUNT

```
SELECT count (*)  
FROM bigemp2  
WHERE lower(job) IN ('analyst','clerk');
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost
0	SELECT STATEMENT		1	8	1015
1	SORT AGGREGATE		1	8	
2	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGEMP_LJOB	600K	4687K	1015

Predicate Information (identified by operation id):

```
4 - access(LOWER("JOB")='analyst' OR LOWER("JOB")='clerk')
```

# Autre configuration

---

- bigemp3

```
CREATE BITMAP INDEX idx_bt_bigemp3_ljob  
on bigemp3(lower(job));
```

```
CREATE BITMAP INDEX  
idx_bt_bigemp3_lename on  
bigemp3(lower(ename));
```

- bigemp4

```
CREATE INDEX idx_bigemp4_ljob  
on bigemp4(lower(job));
```

```
CREATE INDEX idx_bigemp4_lename  
on bigemp4(lower(ename));
```

# Autre configuration

```
SELECT empno
FROM bigemp3
WHERE lower(job) IN ('analyst', 'clerk')
AND lower(ename)='blake';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost
0	SELECT STATEMENT		42858	837K	2514
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID BATCHED	BIGEMP3	42858	837K	2514
2	BITMAP CONVERSION TO ROWIDS				
3	BITMAP AND				
* 4	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP3_LENAME			
5	BITMAP OR				
* 6	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP3_LJOB			
* 7	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP3_LJOB			

Predicate Information (identified by operation id):

- 4 - access(LOWER("ENAME")='blake')
- 6 - access(LOWER("JOB")='analyst')
- 7 - access(LOWER("JOB")='clerk')

Combinaison des bitmap

# Autre configuration

```
SELECT empno
FROM bigemp4
WHERE lower(job) IN ('analyst', 'clerk')
      AND lower(ename)='blake';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)
0	SELECT STATEMENT		42858	837K	2750 (1)
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP4	42858	837K	2750 (1)

Predicate Information (identified by operation id):

**Pas d'utilisation d'index. Index non  
couvrants et requête non sélective**

```
1 - filter(LOWER("ENAME")='blake' AND (LOWER("JOB")='analyst' OR
      LOWER("JOB")='clerk'))
```

# Autre configuration

```
SELECT count(*)
FROM bigemp3
WHERE lower(job) IN ('analyst', 'clerk')
      AND lower(ename)='blake';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost
0	SELECT STATEMENT		1	14	92
1	SORT AGGREGATE		1	14	
2	BITMAP CONVERSION COUNT		42858	585K	92
3	BITMAP AND				
* 4	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BIGEMP3_LENAME			
5	BITMAP OR				
* 6	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP3_LJOB			
* 7	BITMAP INDEX SINGLE VALUE	IDX_BT_BIGEMP3_LJOB			

Predicate Information (identified by operation id):

- 4 - access(LOWER("ENAME")='blake')
- 6 - access(LOWER("JOB")='analyst')
- 7 - access(LOWER("JOB")='clerk')

# Autre configuration

---

```
SELECT count(*)  
FROM bigemp  
WHERE lower(job) IN ('analyst', 'clerk')  
      AND lower(ename)='blake';
```

- Avec bigemp3  
temps écoulé : 00 :00 :00.01  
plan d'exécution en 7 étapes  
coût estimé : 14
- Avec bigemp4  
temps écoulé : 00 :00 :00.11  
plan d'exécution en 10 étapes  
coût estimé : 1828

# Question 2.a

```
SELECT deptno
FROM bigdept
WHERE lower(loc) like 'd%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes
0	SELECT STATEMENT		99900	1365K
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC	99900	1365K

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("LOC") LIKE 'd%')

Toutes les données utiles sont dans la clé de l'index : index couvrant. La condition porte sur la 2<sup>e</sup> colonne de l'index, parcours de l'index sans ordre (en inversant l'ordre des colonnes dans l'index → index range scan)



# Question 2.b

```
SELECT deptno, dname
FROM bigdept
WHERE lower(loc) like 'd%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		99900	2341K	447 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGDEPT	99900	2341K	447 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("LOC") LIKE 'd%')

Requête moyennement  
sélective et un accès à la ligne  
complète est nécessaire

# Question 2.c

```
SELECT deptno
FROM bigdept
WHERE lower(loc) like '%a%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes
0	SELECT STATEMENT		20000	273K
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC	20000	273K

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("LOC") LIKE '%a%' AND LOWER("LOC") IS NOT NULL)

Index couvrant. Parcours de l'index sans ordre (même en inversant l'ordre des colonnes de l'index car la condition ne permet pas une recherche avec ordre)

# Question 2.d

```
SELECT deptno
FROM bigdept
WHERE lower(loc) like '%s';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes
0	SELECT STATEMENT		20000	273K
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC	20000	273K

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("LOC") LIKE '%s' AND LOWER("LOC") IS NOT NULL)

Index couvrant. Parcours de l'index sans ordre (voir diapo précédente)

# Question 2.e

```
SELECT deptno
FROM bigdept
WHERE deptno>98;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes
0	SELECT STATEMENT		400K	2343K
* 1	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT DEPTNO_LLOC	400K	2343K

Predicate Information (identified by operation id):

Résultat similaire en forçant  
l'utilisation de PK\_BIGDEPT

```
1 - filter("DEPTNO">98)
```

# Question 2.f

```
SELECT dname
FROM bigdept
WHERE lower(loc) like 'd%';
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		99900	1756K	447 (1)	00:00:01
* 1	TABLE ACCESS FULL	BIGDEPT	99900	1756K	447 (1)	00:00:01

Predicate Information (identified by operation id):

1 - filter(LOWER("LOC") LIKE 'd%')

L'index `IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC` n'est pas couvrant, et sa 1ère colonne n'est pas utilisée

# Question 2.g

```
SELECT lower(loc), dname
FROM bigdept
ORDER BY lower(loc);
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	TempSpcl	Cost	(%CPU)
0	SELECT STATEMENT		400K	7031K		2724	(1)
1	SORT ORDER BY		400K	7031K	10M	2724	(1)
2	TABLE ACCESS FULL	BIGDEPT	400K	7031K		445	(1)

Espace temporaire  
nécessaire pour faire le tri

# Question 2.h

```
SELECT deptno, lower(loc)
FROM bigdept
ORDER BY deptno, lower(loc);
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	TempSpc
0	SELECT STATEMENT		400K	5468K	
1	SORT ORDER BY		400K	5468K	9424K
2	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC	400K	5468K	

Index couvrant

## Question 2.i

```
SELECT deptno, lower(loc)
FROM bigdept
ORDER BY lower(loc), deptno;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	TempSpc
0	SELECT STATEMENT		400K	5468K	
1	SORT ORDER BY		400K	5468K	9424K
2	INDEX FAST FULL SCAN	IDX_BIGDEPT_DEPTNO_LLOC	400K	5468K	

Même requête qu'avant, mais les critères de tri ne sont pas dans l'ordre de l'index



# Autre question

```
SELECT count(*)  
FROM bigemp2;
```

-----					
Id	Operation	Name	Rows	Cost (%CPU)	Time
-----					
0	SELECT STATEMENT		1	1086 (1)	00:00:01
1	SORT AGGREGATE		1		
2	INDEX FAST FULL SCAN	PK_BIGEMP2	1400K	1086 (1)	00:00:01
-----					

L'index permet de compter sans avoir  
besoin d'accéder aux données

# Autre question

```
SELECT sum(sal)
FROM bigemp;
```

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost	(%CPU)	Time
0	SELECT STATEMENT		1	4	2713	(1)	00:00:01
1	SORT AGGREGATE		1	4			
2	TABLE ACCESS FULL	BIGEMP	1400K	5468K	2713	(1)	00:00:01

L'accès aux données est nécessaire

# Question 8

---

```
SELECT empno  
FROM bigemp  
WHERE sal = (SELECT sal  
              FROM bigemp  
              WHERE empno=100007934) ;
```

En mettant IN au lieu de =, on a une étape de plus dans le plan d'exécution

# Question 9

---

- Sur un COUNT l'index bitmap est plus rapide que l'index B-Tree
- COUNT(\*) préconisé pour compter le nombre de lignes, permet de ne pas accéder à la table
- COUNT(colonne) compte le nombre de valeurs non renseignées de la colonne et peut impliquer un accès à la table, il est transformé en COUNT(\*) si la colonne est spécifiée NOT NULL

# Question 10

---

```
SELECT noclient, nocmd, count(*)  
FROM cmd  
GROUP BY noclient, nocmd  
HAVING noclient=100597;
```

Mettre dans HAVING une condition qui pourrait être dans le WHERE dégrade les performances : la clause HAVING étant évaluée après les opérations d'agrégation, mettre les conditions sur les lignes dans le WHERE permet de profiter d'éventuels index et réduit le volume à traiter durant l'opération d'agrégation

**Et dans d'autres SGBD ?**

# Postgres

---

- Nous allons voir quelques différences, ce n'est pas exhaustif et peut changer avec les versions
- Postgres ne crée pas automatiquement d'index pour la clé primaire
- Postgres n'a pas d'index bitmap (il utilise une structure bitmap pour faire des tris, mais c'est autre chose)

# Postgres : Index basé sur une fonction

---

```
explain SELECT empno  
FROM bigemp.bigemp  
WHERE job='ANALYST' ;
```

## QUERY PLAN

---

Seq Scan on bigemp (cost=0.00..30585.17 rows=198989 width=4)  
Filter: ((job)::text = 'ANALYST'::text)

```
CREATE INDEX idx_bigemp_ljob  
on bigemp(lower(job));
```

Seq scan, équivalent de Full Table Scan pour Oracle



# Postgres : Index basé sur une fonction

---

```
explain SELECT empno  
FROM bigemp.bigemp  
WHERE lower(job)='analyst' ;
```

## QUERY PLAN

---

Bitmap Heap Scan on bigemp (cost=4042.59..20112.43 rows=198989 width=4)

Recheck Cond: (lower((job)::text) = 'analyst'::text)

-> **Bitmap Index Scan on idx\_bigemp\_ljob** (cost=0.00..3992.85 rows=198989 width=0)

Index Cond: (lower((job)::text) = 'analyst'::text)

Bitmap Index Scan : utilise une structure bitmap en mémoire pour trier les pointeurs de ligne et visiter les lignes dans la table dans l'ordre de leur emplacement physique.

# MySQL

---

- Des index sont créés automatiquement sur la clé primaire et les clés étrangères
- Pas d'index bitmap
- Création d'index de fonction impossible

```
CREATE INDEX idx_bigemp_job  
ON bigemp.BIGEMP(lower(job)); → impossible
```

# MySQL

---

```
CREATE INDEX idx_bigemp_job  
ON bigemp.BIGEMP(job);
```

```
explain SELECT empno  
FROM bigemp.BIGEMP  
WHERE job='ANALYST';
```

id	select_type	table	key	ref	rows	Extra
1	SIMPLE	BIGEMP	idx_bigemp_job	const	392022	Using where; Using index

# MySQL : EXPLAIN

---

- select\_type : SIMPLE : SELECT simple, n'utilisant ni UNION, ni sous-requête
- key : index utilisé
- ref : colonne ou constante utilisée pour sélectionner les lignes de la table
- Extra : Using index ; Using where ; : l'index est utilisé pour rechercher les informations