# **ABD - TP 06**

# **Auteurs**

- Anne-Sophie Saint-Omer
- Thomas Bernard

# **Description**

L'objectif de ce TP est d'analyser les plans d'exécutions de requêtes SQL dans Postgresql.

# **Analyse**

# Explication des premières instructions :

1. select \* from T

```
explain select * from T ;
Seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=102)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	3	100	102

Le SELECT \* retourne toutes les lignes présentes dans la table. Le nombre de lignes de la table t étant de 100, rows = 100. Les champs a et b sont des VARCHARS respectivement de taille 3 et 97. En tout on a donc une taille de 100 octets, la largeur moyenne estimée étant de 102 octets.

2. select \* from T where a = '4'

```
explain select * from T where a = '4';
Seq Scan on t (cost=0.00..3.25 rows=1 width=102)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	3.25	1	102

Le SELECT \* retourne une seule ligne. On cherche en effet dans le champ a, qui correspond à la clé primaire (elle est donc unique), la valeur 4.

Les champs a et b sont des VARCHARS respectivement de taille 3 et 97. En tout, on a donc une taille de 100 octets, la

largeur moyenne estimée étant de 102 octets.

Le coût est plus élevé que pour la requête précédente à cause de la condition WHERE.

#### 3. select T.A from T where T.A > '50'

```
explain select T.A from T where T.A > '50';

Seq Scan on t (cost=0.00..3.25 rows=54 width=4)
Filter: (a > '50'::bpchar)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	3.25	54	4

Cette requête retourne 54 lignes, de l'ID 51 à 99 mais également les ID 6 à 9.

Le champs a est un VARCHAR de taille 3, la largeur estimée est de 4 octets.

Même chose que la requête précédente : le coût est plus élevé que pour la première requête à cause de la condition WHERE .

### 4. select T.A, T.B from T where T.A > '50'

```
explain select T.A, T.B from T where T.A > '50';
Seq Scan on t (cost=0.00..3.25 rows=54 width=102)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	3.25	54	102

Cette requête retourne 54 lignes, de l'ID 51 à 99 mais également les ID 6 à 9.

Le champs a est un VARCHAR de taille 3, la largeur estimée est de 4.

Même chose que précédemment : VARCHAR(3) + VARCHAR(97)

### Jointure:

## Examen du plan d'execution du calcul de la jointure entre T et TT :

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
4.25	16.05	267	103

Le coût de lancement n'est plus 0 comme dans les requêtes précédentes, la jointure augmente ce coût.

Chaque SeqScan correspond à une table : il y a 300 lignes dans tt et 100 lignes dans t.

On visualise deux sous-requêtes executées sur chaque table :

```
seq Scan on tt (cost=0.00..8.00 rows=300 width=103) Récupération des enregistrements de la table tt. seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=4) Récupération des enregistrements de la table t.
```

Il n'y a pas de jointure, on exécute une requête sur une table dans ces lignes, le coût de lancement est donc estimé est de 0. La jointure n'a lieu qu'à ce moment : Hash Join (cost=4.25..16.05 rows=267 width=103)

### Comparaison avec les plans d'exécutions des requêtes suivantes :

1. select tt.a, tt.t, tt.b from t join tt on t.a = tt.t

Jointure sur un élément différent mais apparement identique.

Les coûts estimés sont les mêmes qu'à la requête précédente.

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
4.25	16.05	267	103

Le mot clé analyze retourne actual time qui correspond au temps réel d'exécution pour chaque noeud du plan. rows représente le nombre de lignes pour ce noeud.

100ps correspond au nombre total d'exécution du noeud. Dans cette requête, chaque noeud n'a été executé qu'une seule fois.

Chaque noeud récupère les valeurs des noeud précédents, on obtient donc le temps d'exécution total de la requête en analysant la première ligne. Cette première ligne est différente du temps total précisé à la dernière ligne. Le "total runtime" de la dernière ligne inclut le temps de lancement et d'arrêt de l'exécuteur.

```
select tt.a, tt.t, tt.b from tt where tt.t in (select a from t)
```

```
explain select tt.a, tt.t, tt.b from tt where tt.t in (select a from t);

Hash Semi Join (cost=4.25..16.01 rows=267 width=103)

Hash Cond: (tt.t = t.a)

-> Seq Scan on tt (cost=0.00..8.00 rows=300 width=103)

-> Hash (cost=3.00..3.00 rows=100 width=4)

-> Seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=4)
```

Les coûts sont similaires à la requête précédente malgré la sous-requête.

On visualise deux sous-requêtes executées sur chaque table :

```
seq Scan on tt (cost=0.00..8.00 rows=300 width=103) Récupération des enregistrements de la table tt. seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=4) Récupération des enregistrements de la table t.
```

Il n'y a pas de jointure, on exécute une requête sur une table dans ces lignes, le coût de lancement est donc estimé est de 0. La jointure n'a lieu qu'à ce moment :

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
4.25	16.01	267	103

3. select tt.a, tt.t, tt.b from tt where tt.t is not null

```
explain select tt.a, tt.t, tt.b from tt where tt.t is not null;

Seq Scan on tt (cost=0.00..8.00 rows=267 width=103)
    Filter: (t IS NOT NULL)
```

Le plan d'exécution de cette requête est différent des précédentes. Un filtre est appliqué. Le coût est différent pour le même résultat. Ce coût semble avantageux.

On gagne effectivement plus d'1 ms. Cette requête est donc plus efficace que les autres.

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0.0	8.00	267	103

# Calcul d'une jointure entre les colonnes T.A et T.B :

1. select T.A, T.B from T join TT on T.A = TT.T

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
4.25	16.05	267	103

2. select distinct T.A, T.B from T join TT on T.A = TT.T

Nous pouvons en déduire que le distinct impacte fortement le coût estimé du lancement.

Coût estimé du lancem	ent Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
17.38	18.38	100	102

#### 3. select T.A, T.B from T where T.A in (select TT.T from TT)

La sous-requête impacte le coût estimé de lancement, il est cependant inférieur au coût que peut représenter le distinct.

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
11.75	16.11	89	102

#### 4. select T.A, T.B from T where 3 = (select count(\*) from TT where TT.T = T.A)

Le coût total estimé est de 880.25 ! Le count(\*) en est responsable.

```
explain analyze select T.A, T.B from T where 3 = (select count(*) from TT where TT.T = T.A)

Seq Scan on t (cost=0.00..880.25 rows=1 width=102) (actual time=0.231..9.358 rows=89 loops=1)
    Filter: (3 = (SubPlan 1))
    SubPlan 1
    -> Aggregate (cost=8.76..8.77 rows=1 width=0) (actual time=0.088..0.089 rows=1 loops=100)
    -> Seq Scan on tt (cost=0.00..8.75 rows=3 width=0) (actual time=0.044..0.080 rows=
```

```
Filter: (t = $0)
Total runtime: 9.638 ms
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	880.25	1	102

# Calcul d'une jointure entre les colonnes T.A et T.B avec index sur TT(T) :

1. select T.A, T.B from T join TT on T.A = TT.T

L'index ne change rien au coût.

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
4.25	16.05	267	103

Le temps d'exécution total est beaucoup plus long. 1.008 ms sans l'index, 1.854 ms avec l'index.

2. select distinct T.A, T.B from T join TT on T.A = TT.T

L'index ne change rien au coût.

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
17.38	18.38	100	102

L'index augmente le temps d'exécution total d'environ 0,100 ms.

#### 3. select T.A, T.B from T where T.A in (select TT.T from TT)

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
11.75	16.11	89	102

On gagne 0,100 sur le temps d'exécution total.

#### 4. select T.A, T.B from T where 3 = (select count(\*) from TT where TT.T = T.A)

```
explain select T.A, T.B from T where 3 = (select count(*) from TT where TT.T = T.A)

Seq Scan on t (cost=0.00..880.25 rows=1 width=102)
    Filter: (3 = (SubPlan 1))
    SubPlan 1
    -> Aggregate (cost=8.76..8.77 rows=1 width=0)
    -> Seq Scan on tt (cost=0.00..8.75 rows=3 width=0)
    Filter: (t = $0)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	880.25	1	102

On gagne 1 ms grâce à l'index.

En conclusion l'index apporte un gain de temps dans des requêtes contenant des sous-requêtes mais fait perdre du temps lors d'une simple jointure entre deux tables.

# Comparaisons de requêtes avec GROUP BY :

### Comparaisons des deux premières requêtes :

```
    select a, count(*) from t group by a
```

```
explain select a, count(*) from t group by a ;

HashAggregate (cost=3.50..4.75 rows=100 width=4)

-> Seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=4)
```

Coût estim	é du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée	
	3.5	4.75	100	4	

select b, count(\*) from t group by b

```
explain select b, count(*) from t group by b;

HashAggregate (cost=3.50..4.75 rows=100 width=98)

-> Seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=98)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
3.5	4.75	100	4

Le temps d'exécution total, le coût estimé du lancement et le coût total estimé des deux requêtes sotn similaires.

### Comparaisons des deux dernières requêtes :

```
    select t.a, count(*) from t join tt on tt.t = t.a group by t.a
```

```
explain select t.a, count(*) from t join tt on tt.t = t.a group by t.a;

HashAggregate (cost=17.38..18.63 rows=100 width=4)

-> Hash Join (cost=4.25..16.05 rows=267 width=4)

Hash Cond: (tt.t = t.a)

-> Seq Scan on tt (cost=0.00..8.00 rows=300 width=4)

-> Hash (cost=3.00..3.00 rows=100 width=4)

-> Seq Scan on t (cost=0.00..3.00 rows=100 width=4)
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
17.38	18.63	100	4

2. select t.b, count(\*) from t join tt on tt.t = t.a group by t.b

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
17.38	18.63	100	4

Le temps d'exécution total, le coût estimé du lancement et le coût total estimé des deux requêtes sotn similaires.

# Comparaisons de requêtes avec UNION :

```
1. select * from t where a='5 ' or a='6 '
```

```
explain select * from t where a='5 ' or a='6 ' ;

Seq Scan on t (cost=0.00..3.50 rows=2 width=102)
    Filter: ((a = '5 '::bpchar) OR (a = '6 '::bpchar))
```

```
explain analyze select * from t where a='5 ' or a='6 ';

Seq Scan on t (cost=0.00..3.50 rows=2 width=102) (actual time=0.057..0.106 rows=2 loops=1)
     Filter: ((a = '5 '::bpchar) OR (a = '6 '::bpchar))
Total runtime: 0.169 ms
```

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	3.50	2	102

2. select \* from t where a='5 ' union select \* from t where a='6 '

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
6.53	6.54	2	102

3. select \* from t where a='5 ' union all select \* from t where a='6 '

Coût estimé du lancement	Coût total estimé	Nombre de lignes estimé	Largeur moyenne estimée
0	6.52	2	102

Ces trois requêtes ont un temps d'exécution total très faibles. Le mot clé union fait perdre 0,200 ms au temps d'exécution. Les mots clés union all permettent un temps d'exécution égal voir inférieur à une requête similaire sans les mots clés "union" ou "union all"