

SGBD : BASES DE DONNÉES AVANCÉES [M3106C]

TD N^o2 - OPTIMISATION DE REQUÊTES SOUS POSTGRESQL

OBJECTIFS

- Utilisation de EXPLAIN
- Notions de *tuning* des requêtes
- Méthodes d'accès

ENONCÉS

Exercice I :

- (1) créer le schéma de base données décrit dans le script `schemao.sql`,
- (2) créer une instance de ce schéma en utilisant le script `example_datao.sql`.

On considère la requête suivante :

```
-----  
SELECT dy_company, date(dy_timestamp) FROM diary;  
-----
```

Question 1.1. *Générer le plan d'exécution pour cette requête, et expliquer ce plan.*

Le coût de l'opération `Seq Scan` est déterminé par :

$$\text{Coût} = \text{Nombre_de_Blocs_de_la_Relation} + \text{Nombre_de_Tuples_de_la_Relation} \times \text{CPU_TUPLE_COST}$$

augmenté de $\text{CPU_OPERATOR_COST} \times \text{Nombre_de_Tuples_de_la_Relation}$ s'il y a un opérateur.

Question 1.2. *Recalculer ce coût en utilisant les informations de votre base de données.*

Question 1.3. *Comparer les plans d'exécution des deux requêtes suivantes en fonction de leur sélectivité. Que déduisez vous ? (note : interdire au planner d'utiliser le chemin d'accès `bitmap scan`)*

Date: 20 mars 2014.

Hocine ABIR - IUT Villetaneuse .

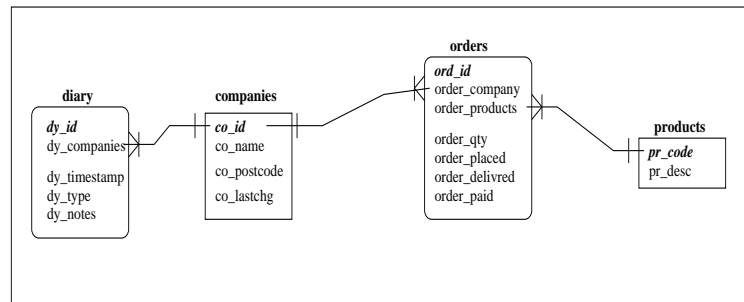
```
-----
SELECT dy_company, date(dy_timestamp)           -- Ri
FROM diary
WHERE dy_id >= 900;
-----
```

```
-----
SELECT dy_company, date(dy_timestamp)           -- Rs
FROM diary
WHERE dy_id >= 10;
-----
```

Question 1.4. *Générer de nouveaux plans d'exécution pour ces deux requêtes. Commenter vos nouveaux plans.*

Question 1.5. *Déterminer le coût de la requête Ri précédente si l'index n'est pas utilisé. Comparer le résultat à celui de la Question 1.4.*

On considère le modèle conceptuel de données suivant associé au schéma.



et la requête :

```
-----
SELECT co_name,pr_desc,ord_qty
FROM companies,orders,products
WHERE co_id=ord_company
AND pr_code=ord_product
AND ord_qty > 60;
-----
```

Question 1.6. *Traduire la requête SQL ci-dessus en Français.*

Question 1.7. *Pour chaque opérateur de jointure (Nested Loop, Merge, Hash Join), décrire graphiquement le plan d'exécution de cette requête (produit par Postgres).*

Question 1.8. Dans le dernier plan obtenu à la **Question 1.7**, la jointure entre `companies` et `orders` est effectuée avant celle entre `products` et `orders`. Réécrire la requête de sorte que la jointure entre `products` et `orders` précède celle entre `companies` et `orders`.

Exercice II :

On considère le schéma de base de données suivant :

```

1 create table Fournisseur
2 (
3     fou_id      int primary key,
4     fou_nom     varchar(30),
5     fou_ville   varchar(30),
6     fou_adresse varchar(60)
7 );
8
9 create table Piece
10 (
11     pie_id      int primary key,
12     pie_nom     varchar(30),
13     pie_stock   int,
14     pie_prix    float,
15     fou_id_fk   int
16                 references Fournisseur (fou_id)
17 );

```

```

1 insert into fournisseur values
2     (10,'Peugeot','Paris','Bd Diderot'),
3     (20,'Renault','Amiens','Bd Zola');
4
5 insert into piece values
6     (1,'Pneu', 11, 59 , 20),
7     (2,'Huile', 20, 18 , 10);

```

et la requête :

```

1 -- Ra
2 select fou_nom, pie_nom
3     from piece , fournisseur
4     where fou_id=fou_id_fk;

```

Deux plans sont possibles pour exécuter la requête |Ra| si l'on utilise uniquement la jointure par boucles imbriquées (de base) :

```

1  -- Plan FP
2
3  QUERY PLAN
4  -----
5  Nested Loop (cost=1.02..2.13 rows=2 width=13)
6    Join Filter: (fournisseur.fou_id = piece.fou_id_fk)
7    -> Seq Scan on fournisseur (cost=0.00..1.02 rows=2 width=12)
8    -> Materialize (cost=1.02..1.04 rows=2 width=9)
9    -> Seq Scan on piece (cost=0.00..1.02 rows=2 width=9)
10 (5 rows)

```

```

1  -- Plan PF
2
3  QUERY PLAN
4  -----
5  Nested Loop (cost=1.02..2.13 rows=2 width=13)
6    Join Filter: (piece.fou_id_fk = fournisseur.fou_id)
7    -> Seq Scan on piece (cost=0.00..1.02 rows=2 width=9)
8    -> Materialize (cost=1.02..1.04 rows=2 width=12)
9    -> Seq Scan on fournisseur
10      (cost=0.00..1.02 rows=2 width=12)
11 (5 rows)

```

Question 2.1. *Quelle commande SQL doit-on écrire pour forcer l'optimiseur (planner) à générer le plan Plan FP.*

Question 2.2. *Quelle commande SQL doit-on écrire pour forcer l'optimiseur (planner) à générer le plan Plan PF.*

Question 2.3. *Donner le résultat de l'exécution du plan Plan FP (dans l'ordre).*

Question 2.4. *Donner le résultat de l'exécution du plan Plan PF (dans l'ordre).*

On considère les deux commandes suivantes :

```

1  -- C1
2  # explain select * from x();
3
4  QUERY PLAN
5  -----
6  Function Scan on x (cost=0.00..260.00 rows=1000 width=4)
7  (1 row)

```

```

8  -- C2
9  # select * from x();
10 x
11 ---
12  1
13  2
14 (2 rows)

```

Question 2.5. *Les résultats de |C1| et |C2| sont incohérents : Montrer cette incohérence.*

On considère maintenant la requête suivante :

```

1  explain Select 2*pie_id +new_id as new, nom ,
2      10 as pie_stock,90 as pie_prix,fou_id
3  from x() as n(new_id),
4      piece, fournisseur ,
5      (values(10,'Pneu Keber'),
6          (20,'Pneu Michelin')) t(i,nom)
7  where fou_id=fou_id_fk
8      and fou_id = i;

```

```

1      QUERY PLAN
2  -----
3  Nested Loop (cost=1.02..2.33 rows=4 width=44)
4    -> Nested Loop (cost=1.02..2.23 rows=2 width=40)
5        Join Filter: (piece.fou_id_fk = fournisseur.fou_id)
6        -> Nested Loop (cost=0.00..1.12 rows=2 width=44)
7            Join Filter: (piece.fou_id_fk =
8                "*VALUES*".column1)
9            -> Seq Scan on piece
10               (cost=0.00..1.02 rows=2 width=8)
11            -> Values Scan on "*VALUES*"
12               (cost=0.00..0.03 rows=2 width=36)
13        -> Materialize (cost=1.02..1.04 rows=2 width=4)
14            -> Seq Scan on fournisseur
15               (cost=0.00..1.02 rows=2 width=4)
16        -> Function Scan on x n (cost=0.00..0.02 rows=2 width=4)
17 (10 rows)

```

Question 2.6. *Donner le résultat affiché par la requête |Rb| ci-dessous après l'exécution du script suivant :*

```
1 insert into piece
2 (Select 2*pie_id +new_id as new, nom ,
3      10 as pie_stock,90 as pie_prix,fou_id
4 from x() as n(new_id),
5      piece, fournisseur ,
6      (values(10,'Pneu Keber'),
7         (20,'Pneu Michelin')) t(i,nom)
8 where fou_id=fou_id_fk
9      and fou_id = i);
```

```
1 -- Rb
2 Select * from piece;
3
4 -- Rc
5 select reltuples from pg_class
6      where relname='piece';
```

Question 2.7. Donner le résultat affiché par la requête */Rc/* ci-dessus. Justifier ce résultat !