Tables

```
CREATE TABLE Ecole(
  n_ecole INT,
  nom VARCHAR(100),
  adresse VARCHAR(100),
  nomDirecteur VARCHAR(100),
  PRIMARY KEY(n_ecole)
)
CREATE TABLE Enfant(
  n_enfant INT,
  nom VARCHAR(100),
  prenom VARCHAR(100),
  date_naissance DATETIME,
  classe VARCHAR(100),
  n_ecole INT,
  PRIMARY KEY(n_enfant),
  FOREIGN KEY(n_ecole) REFERENCES Ecole
CREATE TABLE Aliment(
  n_aliment INT,
  nom VARCHAR(100),
  famille VARCHAR(100),
  origine VARCHAR(100),
  PRIMARY KEY(n_aliment)
)
CREATE TABLE Allergie(
  n_enfant INT,
  n_aliment INT,
  symptomes VARCHAR(100),
  traitement VARCHAR(100),
  PRIMARY KEY(n_enfant, n_aliment),
  FOREIGN KEY(n_enfant) REFERENCES Enfant,
  FOREIGN KEY(n_aliment) REFERENCES Aliment,
```

Requêtes

```
!R1
SELECT E.nom
FROM Enfant E, Allergie A
WHERE E.n_enfant = A.n_enfant
    AND A.symptomes = 'eczema'
    AND E.classe = 'CP';

!R2
SELECT E.nom
FROM Enfant E, Allergie All, Aliment A
WHERE All.n_aliment = A.n_aliment
    AND E.n_enfant = All.n_enfant
    AND A.nom = 'lait'
```

```
AND All.traitement = 'hospitalisation';

!R3

SELECT Ec.n_ecole

FROM Ecole Ec, Enfant E, Aliment
A, Allergie All

WHERE Ec.n_ecole = E.n_ecole

AND E.n_enfant = All.n_enfant

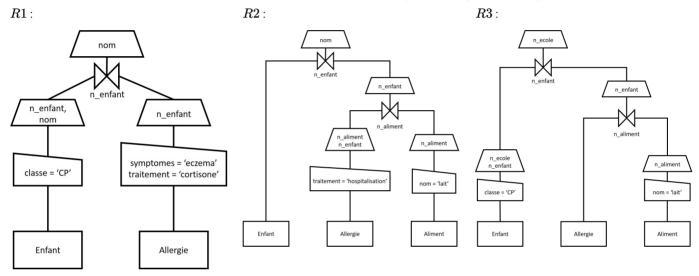
AND All.n_aliment = A.n_aliment

AND A.nom = 'lait'

AND E.classe = 'CP';
```

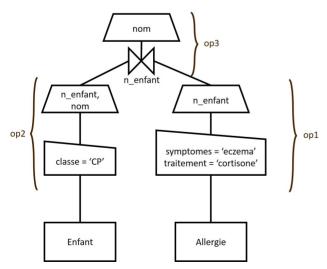
Exercice 1 : Pour chacune des 3 requêtes R1, R2 et R3, répondez aux questions suivantes :

1. Après optimisation algébrique, donnez les arbres algébriques optimisés envisageables pour la requête en faisant apparaître les différents blocs d'opérations nécessaires (restriction/projection ou jointure/projection).



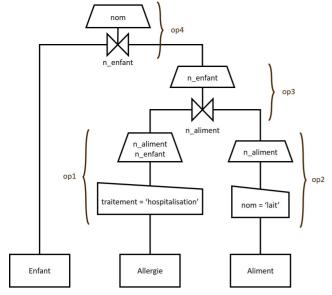
2. Décrivez en détail les différents plans d'exécution possibles pour la requête en supposant que le SGBD dispose de 2 algorithmes de restriction/projection : par balayage séquentiel ou par index et de 2 algorithmes de jointure/projection : par boucle imbriquée et par tri fusion.

R1:



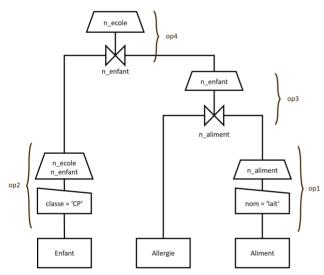
- op1: Restriction/projection -> RBS (Restriction par Balayage Séquentiel), pas d'index sur l'attribut classe.
- op2 : Restriction/projection -> RBS
- op3: Joint/projection -> JBI (Joint par Balayage Index) et JTF (Jointure par Tri Fusion)

R2:



- op1: Restriction/projection -> RBS (Restriction par Balayage Séquentiel), pas d'index sur l'attribut classe.
- op2 : Restriction/projection -> RBS
- ullet op3: Joint/projection -> JBI (Joint par Balayage Index) et JTF (Jointure par Tri Fusion)
- op4: Joint/projection -> JBI (Joint par Balayage Index) et JTF (Jointure par Tri Fusion)

R3:



- ullet op1: Restriction/projection -> RBS (Restriction par Balayage Séquentiel), pas d'index sur l'attribut classe.
- ullet op2 : Restriction/projection -> RBS
- ullet op3 : Joint/projection -> JBI (Joint par Balayage Index) et JTF (Jointure par Tri Fusion)
- ullet op 4: Joint/projection -> JBI (Joint par Balayage Index) et JTF (Jointure par Tri Fusion)

3. Application numérique pour la requête R1

NT : nombres de tuples de la relation.

NP : nombre de page nécessaires.

Calculez le coût des différents plans d'exécution en considérant que :

- la taille des attributs n_ecole, n_enfant et n_aliment est de 20Ko, la taille de tous les autres attributs est de 40Ko.
- la taille d'une page est de 1000Ko
- la relation ENFANT possède 5000 tuples
- ullet la relation ALLERGIE possède 15000 tuples
- 15 des élèves sont au CP
- 20 des allergies ont comme symptômes de l'eczéma et 5 des allergies ont comme traitement la cortisone.

Restriction par balayage séquentiel (RBS) sur la relation S :

• $Co\hat{u}t = NT(S) \times CPU + NP(S)$

Jointure par boucle imbriquée (JBI) sur la relation S et la relation Q (si NP(S) < NP(Q)) :

•
$$Co\hat{u}t = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + NP(S) * (1 + \frac{NP(Q)}{Buf})$$

Jointure par tri fusion (JTF) sur la relation S et la relation Q :

•
$$Co\hat{u}t = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + CoutTri(S) + coutTri(Q) + NP(S) + NP(Q)$$

Tri de la relation U (déjà mentionné) :

•
$$CoutTri(U) = 2 \times NP(U) \times log_{Buf}(NP(U))$$

$$CPU = 0, 1$$

Buf=10 (nombre de buffers consacrés aux algorithmes)

1. op1 : RBS :

$$C_1 = NT(S) \times CPU + NP(S)$$

$$\Leftrightarrow C_1 = 15000 \times 0, 1 + \frac{15000 \times 120}{1000} = 3300$$

2. op2 : RBS :

$$C_2 = NT(S) \times CPU + NP(S)$$

$$\Leftrightarrow C_2 = 5000 \times 0, 1 + \frac{5000 \times 200}{1000} = 1500$$

3. *op*3 : JBI :

$$C_3 = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + NP(S) * (1 + \frac{NP(Q)}{Buf})$$

Soit
$$20\% imes 5\% imes 15000 = 150 < 750 = 15\% imes 5000 \ NP(S) = 150$$

$$\Leftrightarrow C_3 = (150 + 750) \times 0, 1 + \frac{150 \times 20}{1000} \times (1 + \frac{750 \times 60}{10000})$$

$$\Leftrightarrow C_3 = (900) \times 0, 1 + 3 \times (1 + 4, 5)$$

$$\Leftrightarrow C_3 = 106, 5$$

Cout: 4906,5

3. op3 : JTF :

$$C_4 = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + CoutTri(S) + coutTri(Q) + NP(S) + NP(Q)$$

$$C_{Tri}(S) = 2 \times NP(S) \times log_{Buf}(NP(S))$$

$$\Leftrightarrow C_{Tri}(S) = 2 \times 3 \times log_{10}(3)$$

$$C_{Tri}(Q) = 2 \times NP(Q) \times log_{Buf}(NP(Q))$$

Q est déja trié sur n_enfant.

$$\Rightarrow C_{Tri}(Q) = 0$$

$$\Leftrightarrow C_4 = (750 + 150) \times 0, 1 + 2 \times 3 \times log10(3) + 3 + 45$$

$$\Leftrightarrow C_4 = 140,86$$

Cout: 4940,86

Imaginons que nous faisons un autre arbre :

1. op1: JBI:

$$C_3 = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + NP(S) * (1 + \frac{NP(Q)}{Buf})$$

$$\Leftrightarrow C_3 = (5000 + 15000) \times 0, 1 + \frac{5000 \times 200}{1000} \times (1 + \frac{15000 \times 120}{10000})$$
$$\Leftrightarrow C_3 = 183000$$

2. op2 : RBS :

$$C_1 = NT(S) \times CPU + NP(S)$$

 $\Leftrightarrow C_1 = 15000 \times 0, 1 + \frac{15000 \times 160}{1000} = 3900$

Cout: 186900

OU

 $\textbf{1.}\ op1: \mathsf{JTF}:$

$$C_4 = (NT(S) + NT(Q)) \times CPU + CoutTri(S) + coutTri(Q) + NP(S) + NP(Q)$$

$$C_{Tri}(S) = 2 imes NP(S) imes log_{Buf}(NP(S))$$

$$\Leftrightarrow C_{Tri}(S):$$
 Déjà trié sur n_enfant $\Rightarrow 0$

$$C_{Tri}(Q) = 2 imes NP(Q) imes log_{Buf}(NP(Q))$$

$$C_{Tri}(Q) = 2 imes 1800 imes log_{10}(1800)$$

$$\Rightarrow C_{Tri}(Q) = 0$$

$$\Leftrightarrow C_4 = (20000) \times 0, 1 + 2 \times 1800 \times log_{10}(1800) + 1000 + 1800$$

$$\Leftrightarrow C_4 = 16519$$

2. op2 : RBS :

$$C_1 = NT(S) \times CPU + NP(S)$$

$$\Leftrightarrow C_1 = 15000 imes 0, 1 + rac{15000 imes 160}{1000} = 3900$$

Cout: 20419