

Université Pierre et Marie Curie - Master d'Informatique

Saison février - juin 2019

M1

4I803

Bases de Données Réparties

TD

Partie 1

Stéphane GANCARSKI, Hubert NAACKÉ

URL : www-bd.lip6.fr/wiki/doku.php/site/enseignement/master/bdr/start

TABLE DES MATIERES

Arbres B+

Hachage

Optimisation de requêtes

TD 1 : Index , Arbre B+

Notations et conventions

Nombre de valeurs dans un nœuds. Pour un arbre B+ d'ordre d , le nombre de valeurs qu'un nœud peut contenir est :

dans l'intervalle $[1, 2.d]$ pour la racine,

dans l'intervalle $[d, 2.d]$ pour les nœuds intermédiaires et les feuilles.

Certains exercices n'indiquent pas l'ordre de l'arbre mais directement le nombre de valeurs dans un nœud.

Dessin d'un arbre. Pour repérer facilement les nœuds d'un arbre quand on le dessine, on peut attribuer un nom à chaque nœud : R pour la racine, N_i pour les nœuds intermédiaires et F_i pour les feuilles. On peut utiliser la syntaxe suivante pour représenter le contenu d'un nœud : $N(v_1, v_2, \dots)$ où N est le nom du nœud et les v_i sont les valeurs.

Insertion d'une valeur en cas de débordement : quand la feuille F déborde, on garde les $d+1$ plus petites valeurs dans F , les d autres valeurs vont dans une nouvelle feuille. Quand le nœud intermédiaire N déborde on garde les d plus petites valeurs dans N , les d plus grandes valeurs vont dans un nouveau nœud. La valeur restante est insérée dans le nœud père.

Suppression d'une valeur. Si le nœud ne contient que d valeurs avant la suppression, alors on considère d'abord la redistribution avec le nœud voisin (de même père) situé à gauche, puis avec celui situé à droite. Si aucune redistribution n'est possible, on considère la fusion avec le voisin (de même père) situé à gauche, puis avec celui situé à droite. Une suppression avec redistribution nécessite d'ajuster le contenu du nœud père. Une suppression avec fusion nécessite de supprimer une valeur dans le nœud père.

Décompte du nombre de **nœuds** lus et écrits. Une opération d'insertion ou de suppression peut nécessiter de lire, modifier ou créer des nœuds. On appelle L le nombre de nœuds lus pendant une opération, et respectivement E le nombre de nœuds écrits ou créés.

Exercice 1 (ref 17-2) : Index composés

pts

On considère la table :

Livre (titre, num, auteur, résumé, taille, prix, année)

On a les index **I1** sur Livre (année, auteur)

I2 sur Livre (prix, année)

I3 sur Livre(auteur, année, prix)

Quels index peuvent être utilisés pour traiter les requêtes suivantes ? Pour chaque index entourer oui/non, si oui alors préciser quel prédicat sert d'accès (*access*) à l'index : soit toute la clause where, soit **une partie** de la clause where, la partie restante étant évaluée ultérieurement par un *filter*. Justifier très brièvement une réponse *non*.

- 1) Select * from Livre where année=2016;
- 2) Select * from Livre where année>2010 and auteur = 'Hugo';
- 3) Select * from Livre where année>2000 and prix > 50;
- 4) Select * from Livre where année=2016 and prix=20 and auteur like 'T%';

Exercice 2 (ref 16-1) : Index composé et index couvrant une requête

Soit la relation **Joueur** (nujoueur, nom, prénom, âge, ville, sport)

Tous les index sont non-plaçants. Il y a 3 index :

I1 sur Joueur(ville)

I2 sur Joueur(âge, sport)

I3 sur Joueur(sport, âge)

Soit les requêtes :

R1 : select sport from Joueur where âge >20

R2 : select max(age) from Joueur where sport = 'vélo'

R3 : select distinct ville from Joueur

R4 : select avg(age) from Joueur where ville='Paris' and sport='vélo'

R5 : select prénom from Joueur where prénom like 'Ted%' age = 18 and sport = 'judo' order by prénom

- a) Est-ce que I2 est utilisable pour R1 ? Entourer oui non. Justifier.
 b) Est-ce que I3 est utilisable pour R1 ? Entourer oui non. Justifier.
 c) Est-ce que I2 est utilisable pour R2 ? Entourer oui non. Justifier.
 d) Est-ce que I3 est utilisable pour R2 ? Entourer oui non. Justifier.
 e) Est-ce que I1 couvre R3 ? Entourer oui non. Justifier.
 f) Peut-on couvrir R4 avec un (ou plusieurs) index parmi ceux existants ? Si oui lesquels ?
 g) On sait que R5 peut être évaluée sans accéder à la table Joueur. Expliquer comment évaluer R5 en utilisant I2(âge, sport) et le nouvel index I4(prénom) sans lire aucun nuplet de Joueur.

Exercice 3 (ref 17-1) : Plan et coût d’une requête

pts

On considère la base d’une librairie.

Livre (titre, num, auteur, résumé, taille, prix, année)

Il y a 100 années de 1917 à 2016 incluses.

Il y a 10 prix (10, 20, ..., 90, 100).

Il y a 200 auteurs.

Les index (non plaçants) sont : Livre(titre), Livre(auteur), Livre (prix) et Livre(année).

Le nom d’un index est `I_L_nom_attribut`.

On pose la requête **R1** : `Select * from Livre where prix <=20 ;`

Le plan est

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)
0	SELECT STATEMENT		200	127K	68 (0)
* 1	TABLE ACCESS FULL	LIVRE	200	127K	68 (0)

Predicate Information:

1 - filter(PRIX<=20)

On pose la requête **R2** affichant les livre de 2015 et 2016 : `Select * from Livre where annee >=2015 ;`

Le plan est :

Id	Operation	Name	Rows	Bytes	Cost (%CPU)
0	SELECT STATEMENT		20	15694	22 (0)
1	TABLE ACCESS BY INDEX ROWID	LIVRE	20	15694	22 (0)
* 2	INDEX RANGE SCAN	I_L_ANNEE	20		2 (0)

Predicate Information:

2 - access(ANNEE>=2015)

Répondre à partir des informations détaillées ci-dessus en justifiant votre réponse. Le SGBD utilise des index seulement si le coût est inférieur à celui d’un parcours séquentiel.

Question 1 : Quel est le nombre de nuplets de la relation Livre ?

Question 2 : Quel est le coût de la requête ?

`Select * from Livre where résumé = 'Un tutoriel pour tout savoir sur les index' ;`

Question 3 : Quels sont la cardinalité et le coût de la requête ? `Select * from Livre where année >=2013 ;`

Question 4 : Quels sont la cardinalité et le coût de la requête ? `Select * from Livre where année >=2000 ;`

Question 5 : La requête suivante utilise-t-elle un index ? `Select * from Livre where prix=10 ;`

Question 6 : Détailler le pseudo-code pour exécuter la requête affichant les livres à 80 euros publiés entre 2000 et 2002 (soit 3 années) : `select * from Livre where année between 2000 and 2002 and prix=80 ;`

Rmq, deux index sont utilisés.

Question 7 : La requête suivante utilise l’index sur l’attribut *prix*. `Select sum(prix) from Livre ;`

L’index contient une racine, un niveau de nœuds intermédiaires et un niveau de feuilles. Chaque valeur dans une feuille est associée à une liste de ROWID. Détailler l’exécution de la requête : quelles lectures (quels nœuds de l’index, quelles listes de ROWID, ...) et quels calculs ?

Exercice 4 (ref 16-3): Arbres B+

Sauf indication contraire, tous les arbres sont de type arbreB+ d’ordre **1** (i.e., il y a 1 ou 2 valeurs par nœud). On utilise la syntaxe suivante pour représenter un nœud de l’arbre : $N(v_1, v_2, \dots)$ où N est le nom du nœud et les v_i sont les valeurs. Quand la feuille F déborde, on garde les **2** plus petites valeurs dans F , la plus grande valeur sera dans la nouvelle feuille. S’il faut choisir une valeur pour un nœud intermédiaire, la choisir, autant que possible, identique à une valeur existant dans une feuille. Toutes les valeurs sont des nombres entiers.

Question 1)

- Au moment d’insérer une nouvelle valeur, quel est l’inconvénient d’avoir un arbre où tous les nœuds sont déjà remplis?
- Les trois premières feuilles d’un arbre sont **F1(9)** **F2(10, 15)** **F3(16)**. Lorsqu’on insère la nouvelle valeur 13, pourquoi décide-t-on de ne **pas** redistribuer avec F_1 ou F_3 ?
- Un arbre a 20 feuilles. Les feuilles et les autres nœuds sont le **plus** remplis possible. Combien de niveaux a l’arbre ? Tenir compte du niveau de la racine et de celui des feuilles. Par exemple, un arbre avec une racine et 3 feuilles a 2 niveaux.
- Un arbre a 17 feuilles. Les feuilles et les autres nœuds sont le **moins** remplis possible. Combien de niveaux a l’arbre ?
- Un arbre contient dans ses feuilles les valeurs consécutives $\{10, 11, \dots, 26\}$. Les feuilles et les autres nœuds sont le plus remplis possible. Que contient la racine ?

Question 2) Soit l’arbre A_0 composé d’une racine $N_1(8, 21)$, et des feuilles $F_1(4)$, $F_2(10, 13)$ et $F_3(21)$.

On insère 8. On obtient A_1 . Dessiner A_1 .

Question 3) Lors d’une suppression, on considère si possible la redistribution à gauche puis à droite, seulement entre des nœuds ayant le même père. L’arbre initial S_0 est composé :

d’une racine $R(27)$
 des valeurs $\{21, 25, 100\}$ dans les nœuds intermédiaire nommés N_i
 et des valeurs $\{1, 2, 21, 24, 25, 26, 91, 100\}$ dans les feuilles nommées F_j

- Dessiner S_0 .
- On supprime 91 dans S_0 . Représenter l’arbre S_1 obtenu (dessiner seulement les nœuds modifiés).
- On supprime successivement les valeurs 24 puis 21 dans l’**arbre initial** S_0 . Représenter l’arbre S_2 obtenu.
- On supprime successivement dans l’**arbre initial** S_0 les valeurs, dans l’ordre croissant, 1, 2, 21, ... jusqu’à ce que l’arbre perde un niveau. Représenter l’arbre S_3 obtenu.

Exercice 5 (ref ra5): Effet d’une séquence insertion-suppression

On étudie l’effet de l’insertion d’une valeur v suivie de la suppression immédiate de v . Cela ne modifie pas l’ensemble des valeurs indexées. Mais est-ce que cela modifie la structure de l’arbre ? Pour répondre à cette question, on considère un arbre B+ d’ordre 2, nommé A_1 . La racine de A_1 contient les clés 13, 17, 24, 30. Ses feuilles contiennent (toutes feuilles confondues) les valeurs 2, 3, 5, 7, 14, 16, 19, 20, 22, 24, 27, 29, 33, 34, 38, 39.

- Dessiner A_1 .
- Donner 4 valeurs de clé telles que leur insertion successive puis leur suppression dans l’ordre inverse résulte dans un état identique à l’état initial
- Donner une valeur de clé dont l’insertion suivie de la suppression résulte dans un état différent de l’état initial.
- Montrer l’état de l’arbre résultant, à partir de l’arbre A_1 , de l’insertion de la clé 30.
- On veut déterminer le nombre minimal de clés à insérer consécutivement dans l’arbre **A_1 initial** pour qu’il gagne deux niveaux en hauteur (c’est-à-dire pour passer de 2 à 4 niveaux) ?
 - Sachant qu’on veut insérer le moins de clés possible, quelle est, parmi F_1 à F_5 , la première feuille dans laquelle on insère une valeur ? Par la suite dans quelles feuilles est-il préférable d’insérer les autres valeurs ?
 - Quels nœuds de l’arbre doivent être pleins pour que l’insertion d’une clé dans une feuille provoque (en cascade) un éclatement de la racine ?
 - Représenter l’arbre obtenu **après** la dernière insertion qui fait passer l’arbre de 3 à 4 niveaux.

Exercice 6 : (ref p02-1) Profondeur des arbres B+

Soit la relation **R** (a1, a2, a3) contenant 10 millions de tuples. L'attribut a1 est la clé primaire, il est indexé par un arbre B+. L'index est dense : chaque valeur de a1 correspond à une clé d'une feuille de l'arbre.

Question 1) Le nombre de clé par nœud est nc tel que : $nc \in [4,8]$ pour tout nœud sauf la racine, $nc \in [1,8]$ pour la racine. La profondeur p d'un arbre correspond au nombre de niveaux, racine incluse, soit:

$p = 1$ pour un arbre réduit à sa seule racine,

$p = 2$ pour un arbre ayant seulement une racine et des feuilles,

etc...

Quelle est la profondeur minimale de l'index sur a1? Expliquez brièvement votre réponse.

Exercice 7 (p02-2): Arbres B+ : insertion et suppression de clés**pts**

Soit un arbre B+ dont le nombre de clé par nœud est nc tel que :

$nc \in [2,4]$ pour tout nœud sauf la racine, et $nc \in [1,4]$ pour la racine.

a) Dessiner l'arbre **A1** ayant 2 niveaux tels que :

- la racine a les clés 10, 20, 23, 40.

- les feuilles ont les clés 1, 2, 4, 6, 10, 12, 14, 20, 22, 24, 30, 32, c , 42 avec ($32 < c < 42$).

b) Donner toutes les valeurs possibles pour la clé c .

c) Représenter l'arbre **A2** après insertion de la clé 8 dans A1, sans redistribuer les clés avec les voisins. En cas d'ajout d'un nœud, le nœud créé doit contenir le nombre minimal de clés.

d) Représenter l'arbre **A3** après suppression de la clé 8 dans A2. On considère la redistribution éventuelle avec le voisin de gauche d'abord.

e) Combien de clés au maximum peut on supprimer dans l'arbre **A3** sans qu'il perde un niveau ? Donner un exemple de clés que l'on peut supprimer.

Exercice 8 (ref p03) : Arbre B+

Soit un arbre B+ avec 3 niveaux. Le nombre de clés par nœud est tel que :

la racine et les nœuds intermédiaires contiennent de **1 à 2** clés,

les feuilles contiennent de **2 à 3** clés,

Question 1 :

1.1) Dessiner l'arbre **A1** ayant 3 niveaux tels que :

Les feuilles ont les clés 1, 4, 9, 16, 25, 36, 49, 54, 61, 70, 81, 84, 87, 88, 95, 99.

Le niveau intermédiaire a les clés 9, 54, 70, 88

La racine contient 2 clés (pour les clés de la racine: choisir les **plus petites** valeurs possibles **parmi les clés des feuilles**).

1.2) Représenter l'arbre A2 après insertion de la clé 32 dans A1, sans jamais redistribuer de clé avec les voisins. Créer un nouveau nœud en cas de débordement d'une feuille ou d'un nœud intermédiaire.

1.3) Soit l'arbre A3 après insertion de la clé 32 dans **A1**. L'arbre A3 est obtenu en redistribuant si possible les clés des niveaux intermédiaires. Quel est le nombre de nœuds de l'arbre A3 (racine, nœuds intermédiaires et feuilles inclus) ?

1.4) Représenter l'arbre A4 après suppression de la clé 16 dans **A1**. L'arbre A4 est obtenu en redistribuant si possible les clés des feuilles avec les voisins.

1.5) Quel est le nombre minimum de clé à supprimer dans A1 pour qu'il perde un niveau ? Justifier votre réponse. Donner un exemple de clés à supprimer (en choisissant des valeurs de clé les plus petites possibles).

Question 2 : Index plaçant et non dense

Soit la relation **Produit** (numéro, prix). Les produits sont stockés dans l'ordre croissant du numéro. L'attribut *numéro* est une clé, il est indexé par un arbre B+. Les attributs sont indépendants et leur distribution est uniforme.

La relation *Produit* a 100 000 n-uplets, une page de données contient 100 n-uplets.

L'index est non dense (i.e., une seule clé par page de données).

2.1) Quel est le nombre minimum de clés au niveau des feuilles ? Justifier votre réponse.

2.2) Quel est le nombre minimal de niveaux de l'index ? Justifier votre réponse.

Exercice 9 : (ref p04 et ra94) Arbre B+

On considère des arbres B+ contenant des données de type entier, tel que les nœuds et les feuilles contiennent au plus quatre valeurs. Les nœuds (sauf la racine) et les feuilles doivent être au moins à moitié pleins (2 valeurs au moins). La hauteur d'un arbre est égale à son nombre de niveaux. Un arbre de hauteur 1 est réduit à sa seule racine.

Question 1. Donnez un exemple d'arbre B+ dont la hauteur passe de 2 à 3 lorsqu'on y insère la valeur 25. Donnez les deux arbres, avant et après l'insertion. Utiliser la trame quadrillée pour dessiner les nœuds et laisser un espace entre deux nœuds. Répondre page suivante.

Question 2. Donnez un exemple d'arbre B+ dans lequel la suppression de la valeur 25 conduit à une redistribution. Donnez les deux arbres, avant et après la suppression.

Question 3. Donnez un exemple d'arbre B+ dans lequel la suppression de la valeur 25 conduit à une fusion de deux nœuds, mais ne modifie pas la hauteur de l'arbre. Donnez les deux arbres, avant et après la suppression.

Exercice 10 : (ref p05 et s02) Arbre B+

On considère un arbre B+ tel qu'un nœud quelconque peut contenir de 1 à 3 clés.

Question 1

- Dessiner l'arbre résultant de l'insertion successive des 10 clés 1, 2, ..., 10, dans l'ordre croissant, dans un arbre initialement vide. En cas de débordement d'une feuille, l'éclater en 2 feuilles ayant chacune le même nombre de clés. Utiliser la trame quadrillée pour dessiner les nœuds et laisser un seul espace entre deux nœuds.
- On considère l'insertion successive de N clés 1, 2, ..., N, dans l'ordre croissant, dans un arbre initialement vide. Donner la valeur maximale de N lorsque l'arbre obtenu est de profondeur 3 (un seul niveau intermédiaire).
- On considère l'arbre de profondeur 3 qui a le nombre maximum de clés (sans se préoccuper de la façon d'obtenir cet arbre), et M le nombre total de clés dans ses feuilles. N_{\max} est-il égal à M ? Justifier.

Question 2

Donner une suite de 10 clés à insérer successivement, dans un arbre vide afin d'obtenir un arbre de profondeur 2 (pas de niveau intermédiaire), en choisissant la valeur des clés parmi les entiers dans [1, 10]. Puis représenter l'arbre obtenu.

Indication : Répondre de manière à insérer autant que possible les plus petites valeurs en premier. Parmi toutes les réponses possibles, donner celle qui est la plus "proche" d'une suite croissante. C'est-à-dire, donner la suite qui est composée d'un nombre minimum de sous-suites croissantes.

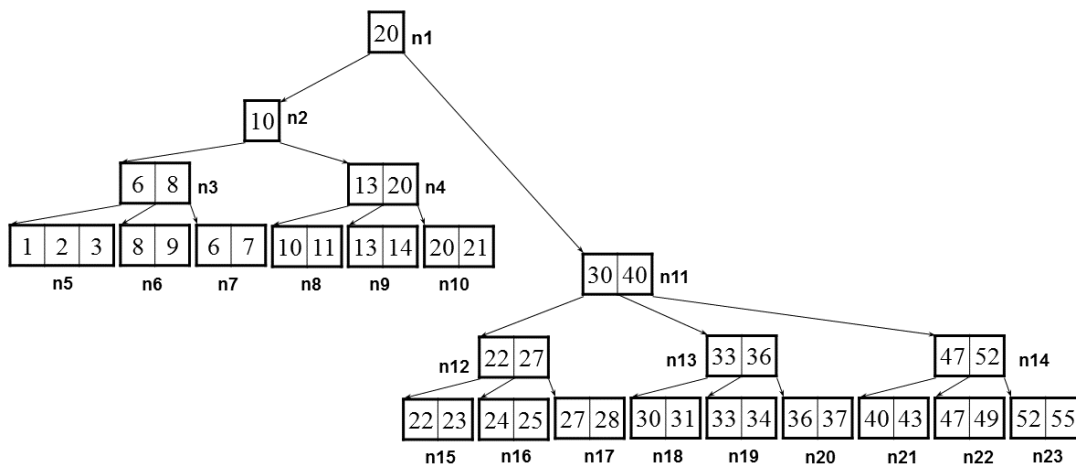
EXERCICES DE RAPPEL**Ex. 11 (ref 15-5-s2) : Insertions successives**

Dans cet exercice, les arbres sont d’ordre 1 (i.e., il y a 1 ou 2 valeurs par nœud).

- 1) Soit l’arbre A0 composé d’une racine N1(10), et de deux feuilles F1(5) et F2(20). A0 a 2 niveaux. On insère successivement dans A0 les nombres entiers 8 puis 30 puis 15. On obtient A1. Dessiner A1.
- 2) On insère dans A1 le nombre 10. On obtient A2. Dessiner A2.

Ex.12 (ref p05) : Chercher l’erreur

On considère l’arbre B+ d’ordre 2 suivant :



- 1) Cet arbre est-il équilibré ? Pourquoi ?
- 2) Trouver les erreurs dans cet arbre. Indiquer quel nœud n_i est erroné et expliquer brièvement l’erreur. S’il est possible de corriger l’erreur sans restructurer l’arbre, mais en modifiant seulement des valeurs de clés, alors suggérer une correction.

Ex. 13 (ref ra3) : Insertion, suppression, perte d’un niveau

On considère un arbre B+ d’ordre $d=2$. La racine de l’arbre A1 contient la valeur 50. Un seul niveau intermédiaire contient (tous nœuds confondus) les valeurs 8, 18, 32, 40, 73, 85. Les feuilles contiennent (toutes feuilles confondues) les valeurs 1, 2, 5, 6, 8, 10, 18, 27, 32, 39, 41, 45, 52, 58, 73, 80, 91, 99.

- 1) Dessinez l’arbre A1.
- 2) Dessiner l’arbre A2 après l’insertion de la valeur 9 dans A1. Combien valent L et E ?
- 3) Dessiner l’arbre A3 après l’insertion de la valeur 3 dans A1. Combien valent L et E ?
- 4) a) Dessiner l’arbre A4 après suppression de la valeur 8 dans A1. Si nécessaire, on envisage une redistribution à gauche. Combien valent L et E ?
b) Même question mais en considérant uniquement la redistribution à droite si possible, sinon fusionner 2 feuilles.
- 5) Montrer l’état de l’arbre résultant, à partir de l’arbre A1, de l’insertion de la clé 46 suivie de la suppression de la clé 52
- 6) Montrer l’état de l’arbre résultant, à partir de l’arbre A1, de la suppression successive des clés 32, 39, 41, 45 et 73.

TD 2 : Hachage extensible

Notations et conventions

Pour toutes les tables de hachage étudiées en TD, on limite le nombre de valeurs dans un paquet à **4** au maximum. Ceci permet d'étudier plus facilement sur des petites structures les cas d'insertion avec d'éclatement et de suppression avec fusion. On utilise la notation suivante :

Le répertoire est noté $\mathbf{R} [P_0, P_1, P_2, \dots, P_{k-1}]$ $\mathbf{PG}=pg$ avec

P_i ... les noms d'un paquet,

pg la profondeur globale.

Rmq : le répertoire contient k cases avec $k = 2^{pg}$

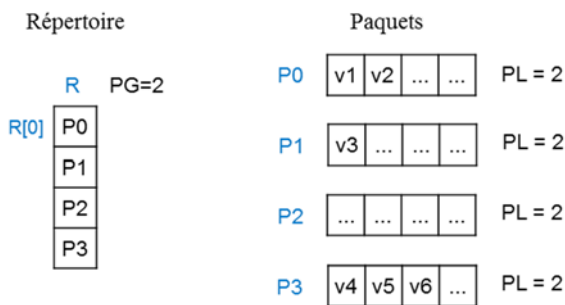
Un paquet est noté $P_i(v_j, \dots, \dots)$ $\mathbf{PL}=pl$ avec

P_i le nom du paquet, par exemple P0, P1, A ou B

V_j les valeurs que contient le paquet,

pl la profondeur locale du paquet P_i .

On peut aussi préciser le contenu d'une case particulière du répertoire avec $R[i]=P_j$ (avec $R[0]$ étant la 1^{ère} case).



Suppression : Lors d'une suppression, si un paquet devient vide, on tente de le fusionner seulement si sa profondeur locale est égale à la profondeur globale, sinon il reste vide.

Exercice 1 (16-4) : Table de hachage extensible

Question 1. Dans cette question. Un paquet peut contenir au maximum 2 valeurs (rmq : seulement 2, pas 4).

1) On considère une structure de hachage extensible de profondeur globale $\mathbf{PG}=3$. Le répertoire contient 8 paquets ayant tous une profondeur locale $\mathbf{PL}=3$: $\mathbf{R} [P_0, P_1, P_2, P_3, P_4, P_5, P_6, P_7]$.

On insère les valeurs 1, 6, 12, 15, 19, 32, 42, 81, 808.

Que contiennent les paquets P_0 à P_7 ?

2) On considère une table de hachage extensible **T1** de profondeur globale $\mathbf{PG}=2$. Le répertoire contient 4 paquets ayant tous une profondeur locale $\mathbf{PL}=2$: $\mathbf{R} [P_0, P_1, P_2, P_3]$.

$P_0(4, 44) \quad P_1(13, 17) \quad P_2(6) \quad P_3(3)$

On supprime 6 de la table **T1** en tentant de fusionner les paquets vides. Quel répertoire obtient-on?

Préciser les paquets supprimés et/ou modifiés :

Question 2. Dans cette question un paquet peut contenir jusqu'à 4 valeurs au maximum.

On considère la table **T2** avec les paquets A(9) et B(10).

- Le répertoire est-il $R[A, B]$ ou $R[B, A]$? On insère 1, 2, 5, 7, 8, 12 dans T2. Représenter la table **T2'** obtenue.
- On insère 13 dans **T2'** obtenue à la question précédente. Représenter la table **T3** obtenue.
- On insère 41 dans **T3** obtenue à la question précédente. Représenter la table **T4** obtenue.

Question 3. On a deux tables de hachage H0 et H1 ayant une profondeur $\mathbf{PG}=1$. Chaque table a 2 paquets avec **4 valeurs par paquet**. On veut indexer les nombres pairs dans H0 et impairs dans H1. H0 doit indexer les valeurs {2, 4, 8, 10, 12} et H1 les valeurs {1, 5, 9, 11, 19}. Expliquer quelle fonction de hachage utiliser pour qu'on puisse indexer ces valeurs en remplissant les paquets existants, sans créer aucun nouveau paquet.

Exercice 2 (17-5) : Table de hachage extensible**pts**

Un paquet peut contenir au maximum 2 valeurs (rmq : seulement 2, pas 4).

Question 1. T1 a un répertoire R [P0, P1, P2, P3, P4, P5, P6, P7]. Le contenu des paquets est :

P0 (16, 104)	P4 (4, 12)
P1 (1, 137)	P5 (21)
P2 (10, 42)	P6 (14)
P3 (19)	P7 (15)

On supprime 19 dans T1. On obtient T2. Quel est son répertoire? Quels sont le contenu et la PL de chaque paquet modifié ?

Question 2. Soit R[A,B] le répertoire de T3. Les valeurs dans les paquets sont :
Quels sont le contenu et la PL de A et B ?

1, 23, 24.

On insère 3 dans T3. On obtient T4. Quel est son répertoire? Quels sont le contenu et la PL de chaque paquet ?

Question 3. On insère 7 dans T4. On obtient T5.

Quel est son répertoire? Quels sont le contenu et la PL de chaque paquet ?

Question 4. Donner un exemple de table de hachage T6 tel que :

- PG=2
- T6 a un paquet vide (qui n’est pas fusionné car sa profondeur est inférieure à PG)
- Tous les autres paquets de T6 sont pleins.

Question 5 (bonus) Question sur le hachage **linéaire** vu en cours. Une table de hachage **linéaire** a 4 paquets (P0 à P3) et contient les valeurs 1, 4, 8, 10, 14, 15.

Un paquet peut contenir **2** valeurs au maximum. On suppose que $p=0$ et que le taux d’occupation ne doit pas dépasser 75%, donc on en déduit qu’il faudra éclater P0 lors de la prochaine insertion.

Représenter la table **après** l’insertion de 22.

Exercice 3 (p15)

1) La table de hachage T0 contient seulement les valeurs 1, 4, 5, 6, 9, 14, 25. De combien de paquets a-t-on besoin au **minimum**? Préciser leur contenu, leur PL, le contenu du répertoire.

2) On insère 7 dans T0. On obtient T1. Représenter T1. Préciser ce que contient chaque case du répertoire R

3) On insère 13 dans T1 obtenu à la question précédente. On obtient T2. Représenter T2.

4) On considère la table T3 avec les paquets A(10), B(16), C(17,31), D(30), E(36). Représenter T3. Rmq : vous devez préciser le contenu de chaque case du répertoire (R[0] est différent de A, la taille du répertoire est une puissance de 2).

5) On supprime 10 dans T3. On obtient T4. Représenter T4

6) On supprime 30 dans T4 obtenu à la question précédente. On obtient T5. Représenter T5.

Exercice 4 (p14) : Table de hachage extensible**pts**

Dans toutes les tables de hachage considérées, un paquet ne peut pas contenir plus de 4 valeurs.

Une table de hachage T1 contient *seulement* les 5 paquets suivants:

A (8)
B (9, 29)
C (10, 22, 42)
D (11, 27)
E (23, 39)

1) Structure de T1.

a) Est-ce que le répertoire est tel que $R[0] = A$ et $R[4] = E$?

b) Pour chaque valeur x de chaque paquet, que vaut $x \bmod 8$?

c) Le répertoire a 8 cases, que contiennent-elles ? Préciser le nom du paquet référencé dans chaque case.

- 2) Dans T1, on insère successivement 6 puis 18. Quels sont les paquets créés et/ou modifiés et leur contenu ? Préciser aussi les cases modifiées du répertoire.
- 3) Dans T1, on insère successivement 3 valeurs dans le paquet E. Est-ce que cela a pour effet de doubler la taille du répertoire ?
- 4) Dans T1, on supprime 9 puis 29. Quels sont les paquets supprimés et/ou modifiés et leur contenu ?
- 5) Dans T1, on supprime 8. Quels sont les paquets supprimés et/ou modifiés et leur contenu ?
- 6) On a un million (10^6) de valeurs à indexer. Quelle sera la taille minimale du répertoire ?
- 7) Question bonus : index bi-attribut. On considère la relation Restau(a, b, c) contenant 200 triplets. Les valeurs a, b, c sont des entiers. On crée un index avec la commande :
- ```
create index IAB on Restau (a, b);
```
- L’index utilise des techniques de hachage avec des paquets contenant au plus 4 valeurs. On veut utiliser un répertoire en forme de matrice pour pouvoir accéder à une case du répertoire en fonction de la valeur de  $a$  et de celle de  $b$ . Préciser la (ou les) fonction(s) de hachage à utiliser et expliquer comment accéder au triplet dont les valeurs (a, b) valent (12, 130).

|                                                            |              |
|------------------------------------------------------------|--------------|
| <b>Exercice 5 (p13) : Indexation avec table de hachage</b> | <b>4 pts</b> |
|------------------------------------------------------------|--------------|

La fonction  $x$  modulo  $y$  est notée :  $x \bmod y$ . Chaque paquet **contient au plus 2 valeurs**.

**Question 1.** On considère un répertoire de profondeur globale  $PG=1$ . Avec 2 paquets  $P0$  et  $P1$  tels que  $R=[P0,P1]$ . Initialement les deux paquets contiennent :

**P0**(4,8)      **P1**(1,3)

On insère la valeur 12.

- a) Est-ce que cette insertion provoque plus d’un éclatement ? Quelle sera la profondeur globale de la table obtenue après l’insertion ?
- b) Détailler la table obtenue après insertion. Préciser le contenu des paquets modifiés ou créés, et leur profondeur locale (PL).

**Question 2.** On a un répertoire de profondeur  $PG=3$ . Les paquets contiennent les valeurs : 1, 7, 8, 10, 11, 16, 20.

a) De combien de paquets a-t-on besoin au minimum? Préciser leur contenu, leur PL, les liens entre les cases et les paquets

b) On insère 19. Détailler la table obtenue en précisant *seulement* les paquets, les liens et les profondeurs modifiés.

**Question 3. Répartition d’une table de hachage.** Pour indexer un attribut dont le domaine a de nombreuses valeurs, on veut construire une « grande » table de hachage dont le répertoire a 32 cases et autant de paquets. Or, on suppose que la plus grande table tenant dans la mémoire d’une machine a un répertoire de 8 cases et 8 paquets de 2 valeurs. Ainsi, on propose de répartir l’index sur 4 machines  $M0$  à  $M3$  gérant chacune la table de hachage  $T0$  à  $T3$  respectivement. Pour chaque  $Ti$ , la profondeur est  $PG=3$ .

Initialement, chaque  $Ti$  a déjà 8 paquets ( $PL=3$ ) notés  $P_{i,0}$  à  $P_{i,7}$ . Il y a une valeur et une place libre dans chaque paquet.

On insère la valeur  $v = 49$ . Décrire les étapes de l’insertion, et préciser dans quelle  $Ti$  et quel paquet est insérée la valeur 49.

## EXERCICES DE RAPPEL

|                                                |
|------------------------------------------------|
| <b>Exercice 6 (rappel): Hachage extensible</b> |
|------------------------------------------------|

On considère une base de données contenant la relation Personne (nom, prénom, ville). On veut indexer les personnes sur l’attribut ville. La relation contient 11 villes différentes dont les codes sont 1, 4, 5, 7, 10, 12, 15, 16, 19, 21, 32. Pour cela, on construit une structure de hachage extensible contenant une entrée pour chacune des 11 valeurs.

- 1) Initialement, on veut construire une table de hachage avec suffisamment de place pour contenir les 11 valeurs. Avec au plus 4 valeurs par paquets, combien faut-il de paquets au minimum? Quelle doit être la taille minimale du répertoire pour atteindre ces paquets ?

- 2) Dessiner la table de hachage, nommée T1, après avoir inséré les 11 valeurs. Représenter le répertoire avec le nom des paquets qu'il contient et sa profondeur globale. Représenter chaque paquet avec les valeurs qu'il contient et sa profondeur locale.
- 3) Expliquer pas à pas comment retrouver le paquet contenant la valeur 7.
- 4) Insérer 13
- 5) Insérer 20
- 6) Insérer 29
- 7) On considère la table obtenue. Donner un exemple de plus petit ensemble de valeurs à supprimer pour obtenir une division par 2 du répertoire.

### **Exercice 7 (rappel) : Hachage extensible**

On considère une structure de hachage extensible de profondeur globale 3. Dans l'état initial, nommé **T0**, les paquets du répertoire sont les suivants : R[A, B, C, D, A2, B, C, D] (i.e., R[0]=A, ..., R[7]=D), et PG=3

Les valeurs (tous paquets confondus) sont les suivantes : 1, 4, 5, 7, 10, 12, 15, 16, 20, 21, 36, 51, 64.

- 1) Représenter T0.
- 2) Insérer 68 dans T0.
- 3) On considère la table T0 initiale. Insérer 17 et 69 dans T0.
- 4) Supprimer 21 de T0.
- 5) Supprimer 10, puis 64 et 16 de T0.

## TD Optimisation de requêtes

### Notations et conventions

Dans tous les exercices, on suppose que la distribution des attributs est uniforme. Les attributs sont tous indépendants les uns des autres.

On s'intéresse au coût des opérations en termes de quantité d'accès aux données. L'unité de coût est soit la page (exercices 1 et 2), soit le nuplet (ex. 3).

Une opération (sélection, projection, jointure) qui accède à une *table* stockée dans le SGBD a un coût.

Une opération de sélection (ou projection) qui accède au *résultat* d'une requête R ne rajoute pas de coût supplémentaire car on peut évaluer la sélection (ou la projection) sur chaque nuplet résultant de R, sans accéder à aucune autre donnée de la base.

Le coût de la jointure notée  $A \bowtie A.a=B.a B$  représente la quantité d'accès à la relation B nécessaire pour évaluer la jointure.

Si B n'est pas une table de la base mais une requête, alors on stocke B comme une *table temporaire* dans le SGBD avant d'effectuer la jointure.

### Exercice 1 (17-3) : Jointures

**pts**

On considère une base (différente de la base des exercices précédents) :

**Livre** (titre, numL, prix)  
..., 90, 100)

// il y a **10 prix** parmi (10, 20, ...)

**Stock** (numL, numM, quantité)  
magasin.

// numL est le n° du livre, numM est le n° du magasin.

// il y a **50** valeurs de *quantité* parmi (1, 2, ..., 49, 50)

**Magasin** (numM, ville)

// il y a **10 villes**

Il y a **2000** livres et **50** magasins. Tous les livres sont en stock dans tous les magasins.

La requête **R1** est : `Select li.titre, m.ville`

`From Livre li, Stock s, Magasin m`

`Where li.numL = s.numL and m.numM =`

`s.numM`

`And s.quantité =2 and li.prix=10 and`

`ville <> 'Paris'`

Le nombre de pages d'une relation est  $P(A) = \text{card}(A)/10$  car on suppose qu'il y a 10 nuplets par page, quelle que soit la relation. On *néglige* le coût des opérateurs traités en pipeline.

**Question 1** : On dispose des index non plaçants suivants :

Livre(numL), Livre(prix),

Stock(numL), Stock(quantité)

Les formules de coût sont:

$$\text{coût}(\sigma_p(R)) = \begin{cases} \text{card}(\sigma_p(R)) & \text{si l'attribut du prédicat } p \text{ est indexé} \\ P(R) & \text{sinon} \end{cases}$$

$$\text{coût}(R \bowtie_a S) = \begin{cases} \text{coût}(R) + \text{card}(R) * \text{card}(\sigma_{a=v}(S)) & \text{si } S.a \text{ est indexé} \\ \text{coût}(R) + P(R) \times P(S) & \text{sinon} \end{cases}$$

Quel est l'arbre **linéaire à gauche** de R1 tel que l'ordre des jointures soit Livre, Stock, Magasin, et que les sélections et projections soient le plus bas possible sur la branche principale ? Décomposer la réponse en 2 expressions algébriques T1 et T2.

Que valent les cardinalités suivantes ?

Soit  $T3 = \sigma_{\text{quantité}=2}(\text{Stock})$  et  $R3 = T3 \bowtie \text{Livre}$

Les index Stock(quantité) et Livre(numL) sont utilisés. Donner le coût de T3 et R3.

Soit  $T4 = \sigma_{\text{prix}=20}(\text{Livre})$  et  $R4 = T4 \bowtie \text{Stock}$ .

Les index Livre(prix) et Stock(numL) sont utilisés. Donner le coût de T4 et R4.

**Question 2** : On dispose maintenant des index plaçants suivants :

Livre (numL)

Magasin (numM)

Stock (quantité)

Les relations Livre, Magasin et Stock sont initialement triées sur l'attribut indexé. On dispose de 50 pages de mémoire pour trier une relation intermédiaire. Expliquer les étapes du plan de la requête **R1** tel que les **jointures sont faites par fusion**. Le coût est le nombre de pages lues et écrites.

Etape 1 : traiter  $E1 = \sigma_{\text{quantité}=2}(\text{Stock})$

Etape 2 : trier E1 sur numL et l'écrire temporairement dans T, puis calculer  $E2 = \sigma_{\text{prix}=10}(T \bowtie \text{Livre})$ .

Etape 3 : trier E2 sur numM puis calculer  $R1 = \pi_{\text{titre,ville}} \sigma_{\text{ville} < \text{'Paris'}}(E2 \bowtie \text{Magasin})$

## Exercice 2 : Jointure entre 2 relations

Soit les relations :

**R** (a, b) et **S** (c),

Le domaine des attributs est :  $a \in [1, 1000]$ ,  $b \in [1, 10]$ ,  $c \in [1, 100]$ .

Les cardinalités des relations sont :  $\text{card}(R) = 1000$ ,  $\text{card}(S) = 100$

La taille en nb de pages des relations est :  $P(R) = 500$ ,  $P(S) = 10$

Le modèle de coût est :

Le coût d'une équi-jointure entre les relations A et B, avec le prédicat  $A.a = B.a$  est (avec v étant une valeur quelconque):

Si B est une table :

$\text{coût}(A \bowtie_{A.a=B.a} B) = \text{coût}(A) + \text{card}(A) * \text{card}(\sigma_{a=v} B)$  si B.a est indexé

$\text{coût}(A \bowtie_{A.a=B.a} B) = \text{coût}(A) + P(A) * P(B)$  si B.a n'est pas indexé

Si B n'est **pas** une table mais est une expression, il faut rajouter son coût d'évaluation et le coût de la stocker.

$\text{coût}(A \bowtie_{A.a=B.a} B) = \text{coût}(B) + P(B) + \text{coût}(A) + P(A) * P(B)$

Le coût d'une sélection sur la relation C avec le prédicat  $a=v$  est :

si a est indexé :  $\text{coût}(\sigma_{a=v} C) = \text{card}(\sigma_{a=v} C)$

sinon :  $\text{coût}(\sigma_{a=v} C) = P(C)$ .

Le coût d'une lecture séquentielle de toute la table C est  $P(C)$ .

Soit la requête :

```
select *
from R, S
where a = c and b = 1
```

Pour chaque question, énumérer tous les plans équivalents (notés P1 à P4) et calculer leur coût. Pour cela, représenter un plan d'exécution sous la forme d'un arbre d'opérateurs. Donner le coût et la cardinalité de chaque opérateur de l'arbre, donner le coût total de l'arbre.

- 1) Il y a seulement un index sur R.a et un index sur R.b,
- 2) Il y a seulement un index sur S.c
- 3) Il y a seulement un index sur R.b et un index sur S.c.

### Exercice 3 : Optimisation de requêtes de sélection

Soit le schéma relationnel décrivant l'organisation d'un laboratoire en départements contenant des employés et des projets.

**Emp** (Enum, salaire, age, Dnum)

**Dept** (Dnum, Pnum, budget, statut)

**Proj** (Pnum, code, description)

Tous les attributs sont des nombres entiers sauf *statut* et *description* qui sont des chaînes de caractères. Les attributs soulignés forment une clé. La clé de Dept est composée de deux attributs, (l'attribut Dnum seul n'est pas une clé primaire de Dept).

La taille d'un n-uplet est respectivement de 20 octets pour Emp, 40 octets pour un Dept et 2000 octets pour Proj. Le nombre de n-uplets par relation est respectivement de 20 000 pour Emp, 5000 pour Dept et 1000 pour Proj. La taille d'une page, sur le disque ou en mémoire, vaut 4000 octets. La fonction page(R) retourne le nombre de pages contenant les n-uplets de R.

La distribution des valeurs des attributs est uniforme. Les attributs sont indépendants. Le domaine de l'âge des employés est l'ensemble des nombres entiers de 20 à 69 inclus : {20, 21, ..., 69}. Le domaine des budgets est l'ensemble des multiples de 1000 inclus dans ]100 000, 600 000].

On suppose que tous les index sont des arbres B+. Un index sur l'attribut A est dit *plaçant* si les données sont **triées** sur le disque dans l'ordre des valeurs de A. Un index sur l'attribut A est dit *non plaçant* si les données ne sont **pas triées** sur le disque dans l'ordre de A.

L'estimation du coût des opérations repose sur le modèle suivant:

- Le coût d'une lecture séquentielle de la relation R est égal au nombre de pages de R.
- Le coût d'une sélection avec un prédicat *pred* de la forme  $a \text{ op } v$ 
  - où  $a$  est un attribut de type entier et *op* est l'opérateur = (égal), < (inférieur à) ou > (supérieur à)
  - coût( $\sigma_{pred}(R)$ ) = card( $\sigma_{pred}(R)$ ) si l'attribut  $a$  est indexé par un index non plaçant,
  - coût( $\sigma_{pred}(R)$ ) = page(R) \* card( $\sigma_{pred}(R)$ ) / card(R) si l'attribut  $a$  est indexé par un index plaçant,
  - coût( $\sigma_{pred}(R)$ ) = **page**(R) si l'attribut  $a$  n'est pas indexé.

Précisez clairement toute hypothèse supplémentaire que vous jugez nécessaire pour répondre aux questions posées.

**Question 1.** Soit la requête R1: `select * from Emp where age=30`

- Quel est le coût pour traiter R1 s'il existe un index non plaçant sur l'attribut *age* ?
- Quel est le coût pour traiter R1 s'il existe un index plaçant sur l'attribut *age* ?

**Question 2.** Soit la requête R2 `select * from Proj where code=20`

On suppose que la cardinalité de R2 est identique à celle de R1.

- Quel est le coût pour traiter R2 s'il existe un index non plaçant sur l'attribut *code* ?
- Quel est le coût pour traiter R2 s'il existe un index plaçant sur l'attribut *code* ?

**Question 3.** Soient  $n$  un nombre entier et la requête R3 dépendant de  $n$  :

`select * from Dept where budget > n`

- On suppose qu'il existe un index **non plaçant** sur l'attribut *budget*. Pour quelles valeurs de  $n$ , la lecture séquentielle de Dept est moins coûteuse que l'accès par index, pour traiter R3 ? Répondre en donnant toutes les valeurs de  $n$ .
- Même question mais avec un index **plaçant** sur l'attribut *budget*. On suppose, pour cette question, que la traversée de l'index coûte 3 lectures.

### Exercice 4 : Jointure entre 3 relations

L'objectif de cet exercice est de comparer deux méthodes pour le choix du plan d'exécution d'une requête. La première méthode est la transformation de plan basée sur des heuristiques. La 2<sup>ème</sup> méthode est la génération exhaustive de l'espace de recherche associée au choix du plan candidat de moindre coût.

Soit le schéma **R1(A,B, ...)**, **R2(A,B, ...)** et **R3(A, B, ...)**

Soit la requête :

```
select R1.A, R3.B
from R1, R2, R3
where R1.A=R2.A and R2.A=R3.A and R1.B=1 and R2.B=2
```

- 1) Donner l'arbre algébrique, nommé P1, correspondant en respectant l'ordre des prédicats donnés dans la clause *where*.
- 2) Donner un arbre équivalent, nommé P2, en appliquant les opérations les plus réductrices (sélection puis projection) d'abord.
- 3) Soit le modèle de coût simplifié suivant, où l'unité de coût est l'accès à un nuplet.
  - o Pour toute relation R, si  $\text{card}(R)$  est le nombre de tuples de R, le coût d'une *sélection* sur égalité est :

$$\begin{aligned} \text{coût}(\sigma_{a=\text{valeur}}(R)) &= \text{card}(\sigma_{a=\text{valeur}}(R)) \text{ s'il y a un index sur l'attribut } a \\ &= \text{card}(R) \text{ sinon.} \end{aligned}$$

- o Le coût d'une lecture séquentielle est le coût d'une sélection sans index.
- o Pour toutes relations R ayant  $\text{card}(R)$  nuplets et S ayant  $\text{card}(S)$  nuplets, le coût d'une *equi-jointure* est :

$$\begin{aligned} \text{coût}(R \bowtie_a S) &= \text{card}(R) \text{ s'il y a un index sur l'attribut } a \text{ de } S \\ &= \text{card}(R) * \text{card}(S) \text{ sinon.} \end{aligned}$$

- o On suppose que R1, R2, R3 ont les caractéristiques suivantes :
  - o il y a un **index** sur l'attribut B de R1, A est clé primaire de R1, R2 et R3 (il existe un index pour chaque clé primaire)
  - o  $\text{card}(R1) = \text{card}(R2) = \text{card}(R3) = 1000$ ,  $\pi_A(R1) = \pi_A(R2) = \pi_A(R3)$
  - o il y a 10 valeurs possibles pour B, uniformément réparties dans R1 et aussi dans R2 et dans R3.

#### Questions :

- a) Quelle est la cardinalité du résultat de la requête ?
- b) Pour simplifier, on ignore les projections (car leur coût est nul). Donner l'expression algébrique de P1' (resp P2') correspondant à P1 (resp. P2) sans aucune projection.
- c) Donner le coût de P1' et P2'. Préciser votre réponse en détaillant le coût et la cardinalité des résultats intermédiaires.
- d) Quel est l'arbre de coût minimal pour évaluer la requête ? Quel est son coût ?

### Exercice 5: Club de joueurs - A faire ou à continuer en TME

Soit le schéma relationnel :

**Joueur** (licence: integer, cnum : integer, salaire: integer, sport: char(20))

**Club** (cnum: integer, nom: char(20), division: integer, ville : char(10))

**Finance** (cnum: integer, budget: real, dépense: real, recette: real)

On considère la requête :

```
SELECT C.nom, F.budget
FROM Joueur J, Club C, Finance F
WHERE J.cnum = C.cnum AND C.cnum = F.cnum
AND C.division = 1 AND J.salaire > 59000 AND J.sport = 'aviron'
```

- 1) Déterminer un arbre d'opérateurs de l'algèbre relationnel qui reflète l'ordre des opérations qu'un optimiseur de requête peut choisir. Combien y a-t-il de possibilités équivalentes pour ordonner les jointures ?
- 2) Pour réduire l'espace de recherche exploré pendant l'optimisation, on considère seulement les arbres de jointure qui n'ont pas de produit cartésien et qui sont linéaires à gauche. Donner la liste de tous les arbres de jointure construits. Expliquer comment vous obtenez cette liste.

Les informations suivantes sont extraites du catalogue du SGBD.

Les attributs Joueur.cnum, Joueur.salaire, Club.division, Club.cnum et Finance.cnum sont indexé par un arbre B+.

Le salaire d'un joueur est compris entre 10.000 et 60.000 EUR.

Les joueurs peuvent pratiquer 200 sports différents. Un club est en division 1 ou 2.

La BD contient au total 50000 joueurs et 5000 clubs. Il y a un nuplet d'information financière par club.

- 3) Pour chaque relation (Joueur, Club et Finance) estimer le nombre de nuplets qui sont sélectionnés après avoir traité les prédicats de sélection et avant de traiter les jointures.
- 4) D'après la réponse à la question précédente, quel est l'arbre de jointure de coût minimum que l'optimiseur construit ?