**Laboratoire 1**

par

Alexandre Prud’Homme 7293804

Julien Desautels 7331746

Soumis à

Dr. Mok Beldjehem

dans le cadre du cours

Base de données II

CSI 3530

Université d’Ottawa

Le 11 novembre 2018

(A) Les requêtes SQL pour chaque question :

SELECT sailors.sname, sailors.age

FROM SAILORS;

SELECT DISTINCT sailors.sname, sailors.age

FROM SAILORS;

SELECT sailors.sid, sailors.sname, sailors.rating, sailors.age

FROM SAILORS

WHERE sailors.rating > 7;

SELECT sailors.sname

FROM SAILORS

INNER JOIN RESERVES ON sailors.sid = reserves.sid

WHERE reserves.bid = 103;

SELECT sailors.sname

FROM SAILORS

INNER JOIN RESERVES ON sailors.sid = reserves.sid

INNER JOIN BOATS ON reserves.bid = boats.bid

WHERE boats.color = 'red'

GROUP BY sailors.sname

SELECT DISTINCT boats.color

FROM BOATS

INNER JOIN RESERVES ON boats.bid = reserves.bid

INNER JOIN SAILORS ON reserves.sid = sailors.sid

WHERE sailors.sname = 'Lubber';

SELECT sailors.sname

FROM sailors

INNER JOIN reserves ON sailors.sid = reserves.sid

GROUP BY sailors.sname

SELECT sailors.sname, sailors.rating + 1

FROM sailors

INNER JOIN reserves r1 ON sailors.sid = r1.sid

INNER JOIN reserves r2 ON sailors.sid = r2.sid

WHERE r1.day = r2.day AND r1.bid <> r2.bid

SELECT sailors.age

FROM sailors

WHERE (position('B' in sailors.sname) = 1) and

(position ('b' in sailors.sname) = 3) and

(char\_length(sailors.sname) = 3);

SELECT sailors.age

FROM sailors

WHERE sailors.sname LIKE 'B\_%B'

SELECT s1.sname

FROM sailors s1, reserves r1, boats b1

WHERE s1.sid = r1.sid AND r1.bid = b1.bid AND b1.color = 'red'

INTERSECT

SELECT s2.sname

FROM sailors s2, reserves r2, boats b2

WHERE s2.sid = r2.sid AND r2.bid = b2.bid AND b2.color = 'green';

SELECT s1.sid

FROM sailors s1, reserves r1, boats b1

WHERE s1.sid = r1.sid AND r1.bid = b1.bid AND b1.color = 'red'

EXCEPT

SELECT s2.sid

FROM sailors s2, reserves r2, boats b2

WHERE s2.sid = r2.sid AND r2.bid = b2.bid AND b2.color = 'green';

SELECT sailors.sid

FROM sailors

WHERE sailors.rating = 10

UNION

SELECT reserves.sid

FROM reserves

WHERE reserves.bid = 104;

SELECT AVG(sailors.age)

FROM sailors;

SELECT AVG(sailors.age)

FROM sailors

WHERE sailors.rating = 10;

SELECT sailors.sname, sailors.age

FROM sailors

WHERE sailors.age = (SELECT MAX(sailors.age)

FROM sailors);

SELECT COUNT(sailors.sid)

FROM sailors;

SELECT COUNT(DISTINCT sailors.sname)

FROM sailors;

SELECT MIN(sailors.age), sailors.rating

FROM sailors

GROUP BY sailors.rating;

SELECT MIN(sailors.age), sailors.rating

FROM sailors

WHERE sailors.age >= 18

GROUP BY sailors.rating

HAVING COUNT(sailors) >= 2;

(B) Les plans d’évaluation pour chaque requête SQL :









































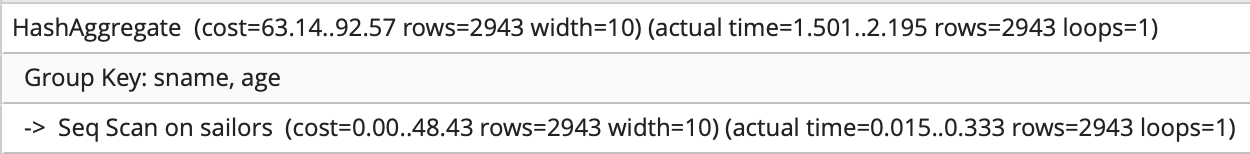
(C)

Les chemins d’accès et les méthodes d’implémentations des opérateurs impliqués dans chaque plan d’évaluation pour chaque requête SQL :

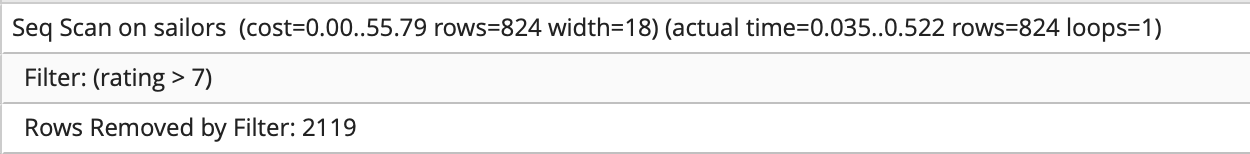
1. Un scan séquentiel est utilisé sur la table « sailors » et un retour de « sname » et « age ». « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.775 ms.



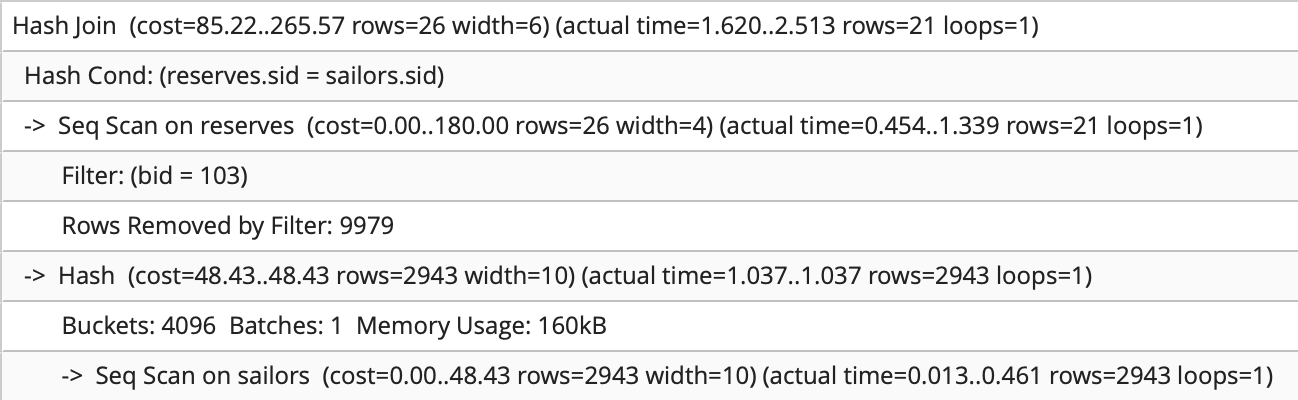
1. Un agrégat de hachage est utilisé afin d’éliminer les tuples identiques. L’agrégat de hachage a besoins d’un opérateur d’agrégat et une clé en groupe. Dans ce cas, la clé en groupe est « sname » et « age ». Un scan séquentiel est utilisé et le retour de l’information est fait. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 2.546 ms.

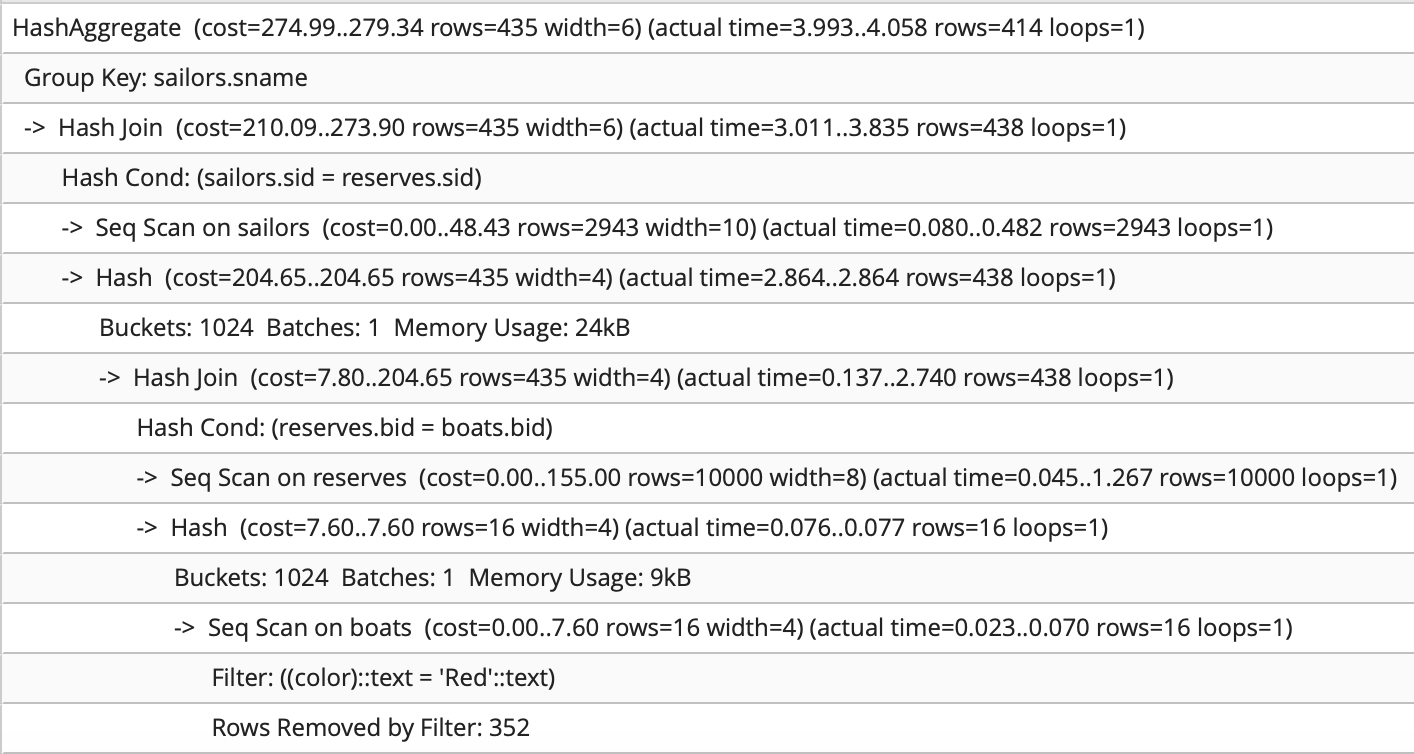


1. Un scan séquentiel avec un filtre « rating > 7 » est utilisé pour retourner l’information. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.613 ms.



1. Avec la condition de hachage « sailors.sid = reserves.sid » créer une jointure de hachage. Par la suite, faire un scan séquentiel sur la table « reserves » avec le filtre « reserves.bid = 103 ». Avec le hash faire un scan séquentiel de « sailors » pour retourner l’information. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 2.592 ms.





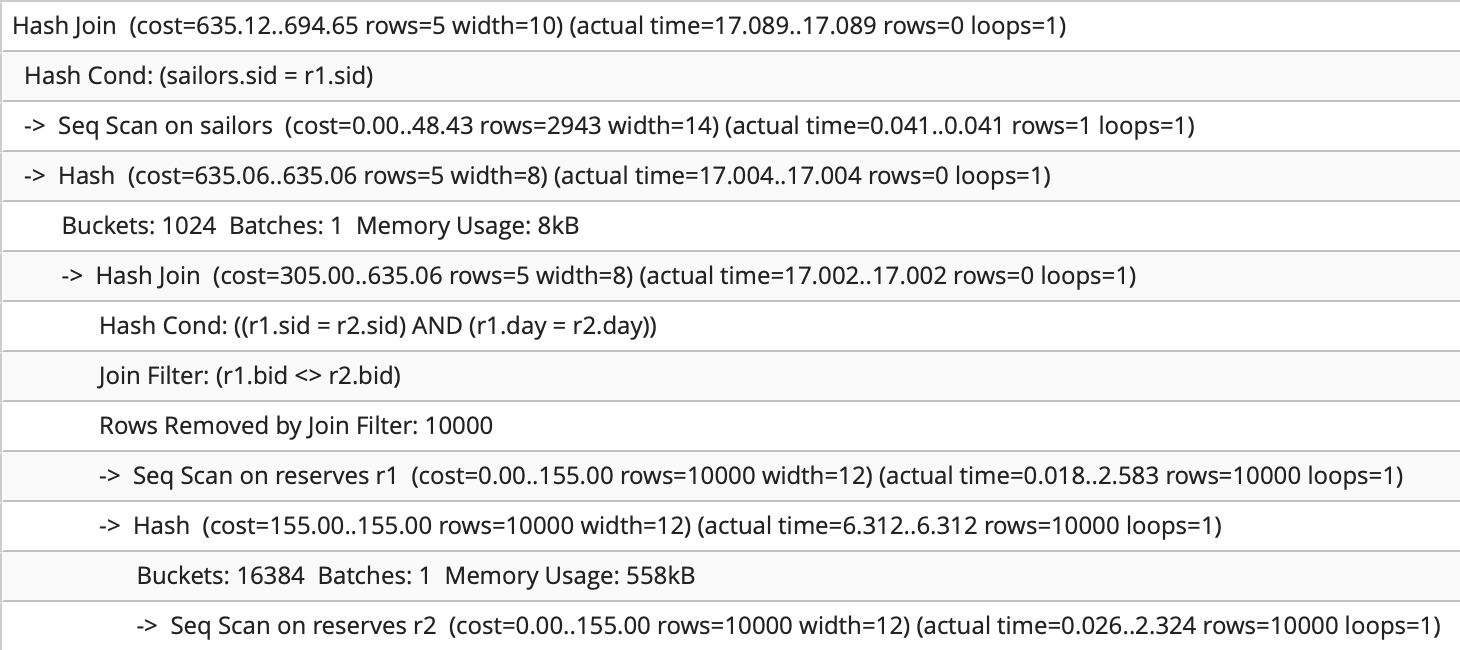
Planning time : 0.677 ms

Execution time : 4.372 ms

1. On commence avec un quicksort de la table « boats » avec la clé de triage « boats.color ». Par la suite, il y a une jointure hash de la condition « boats.bid = reserves.bid » et un scan séquentiel de « boats ». Par la suite, une deuxième jointure hash avec la condition « reserves.sid = sailors.sid » et un scan séquentiel de la table « reserves ». Par la suite, un scan séquentiel de la table « sailors » avec le filtre « sailors.sname = ‘Lubber’ » afin de retourner les données. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.924 ms.



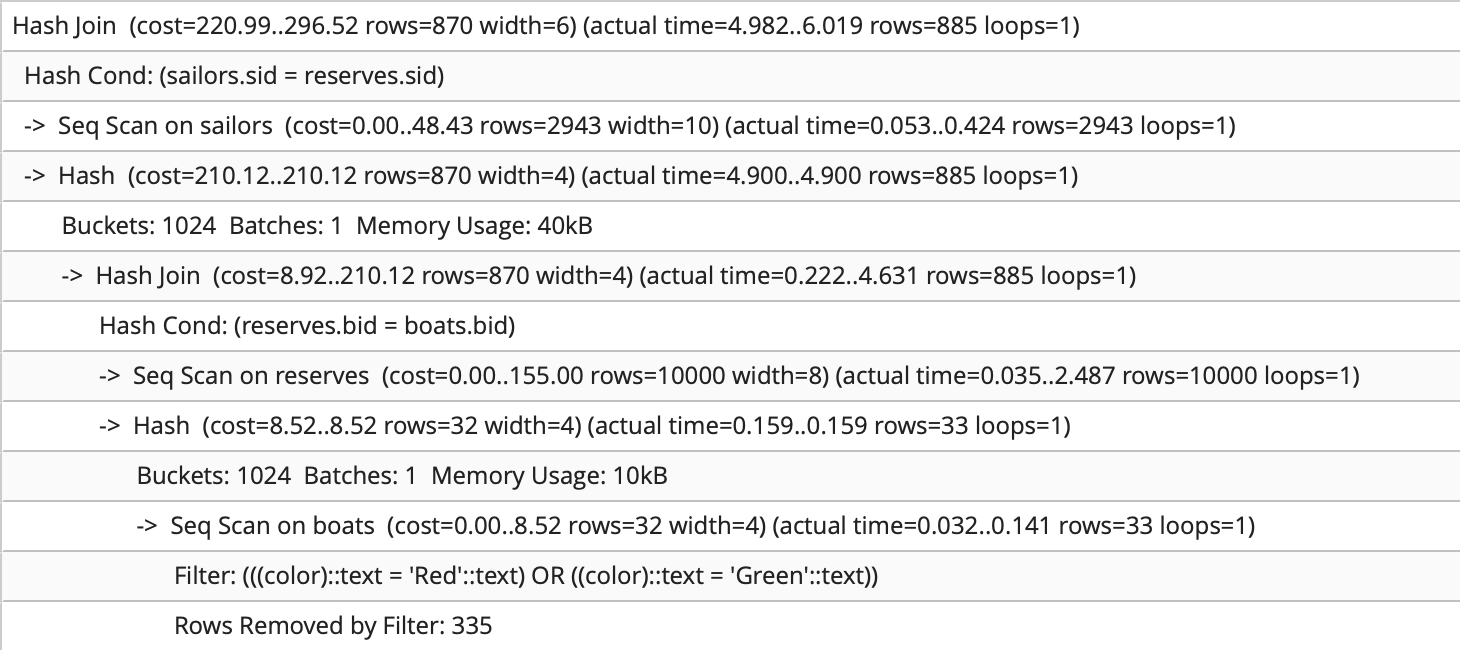
1. Fix



Planning time : 1.209 ms

Execution time : 17.329 ms

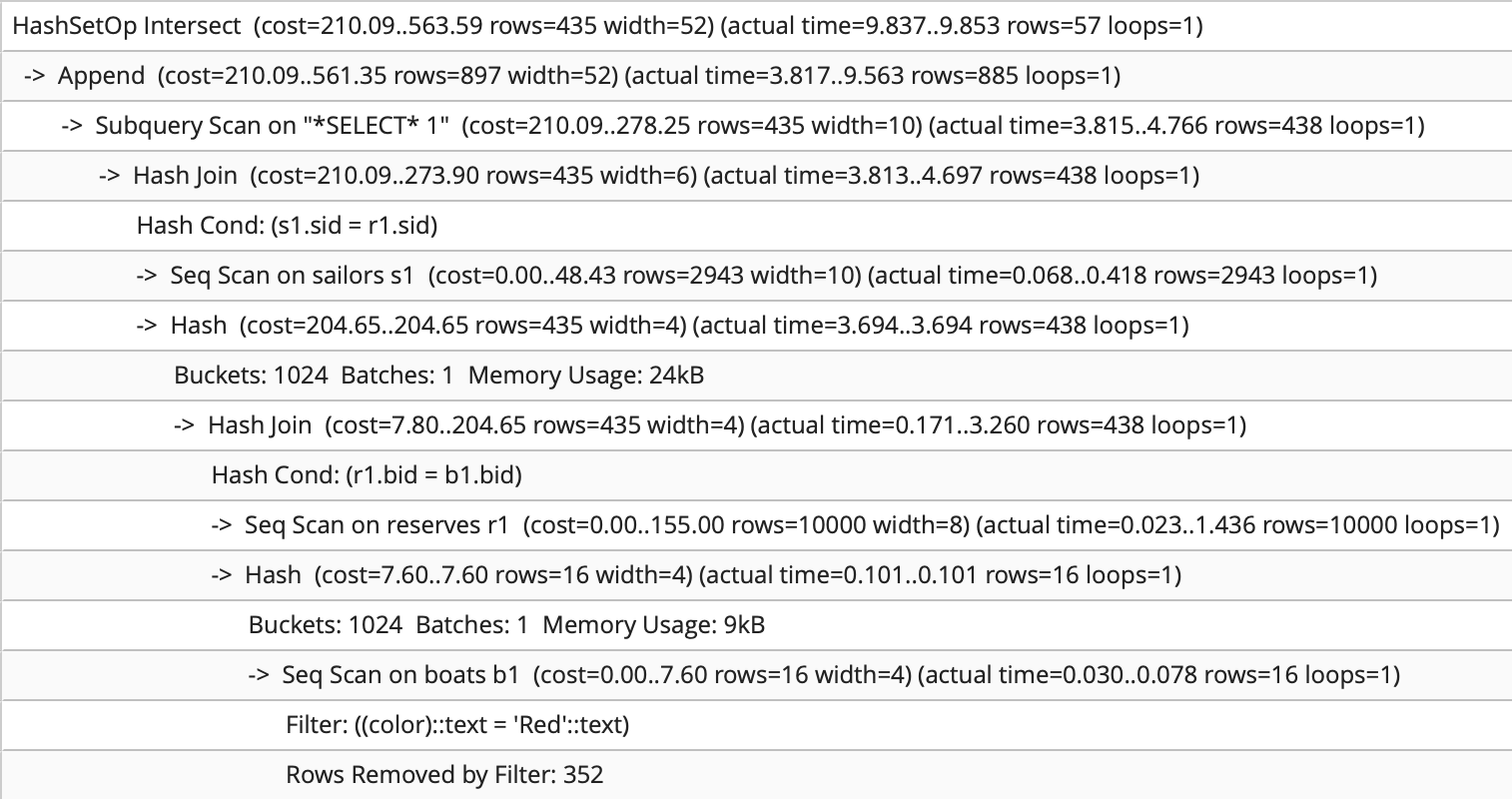
1. FIX

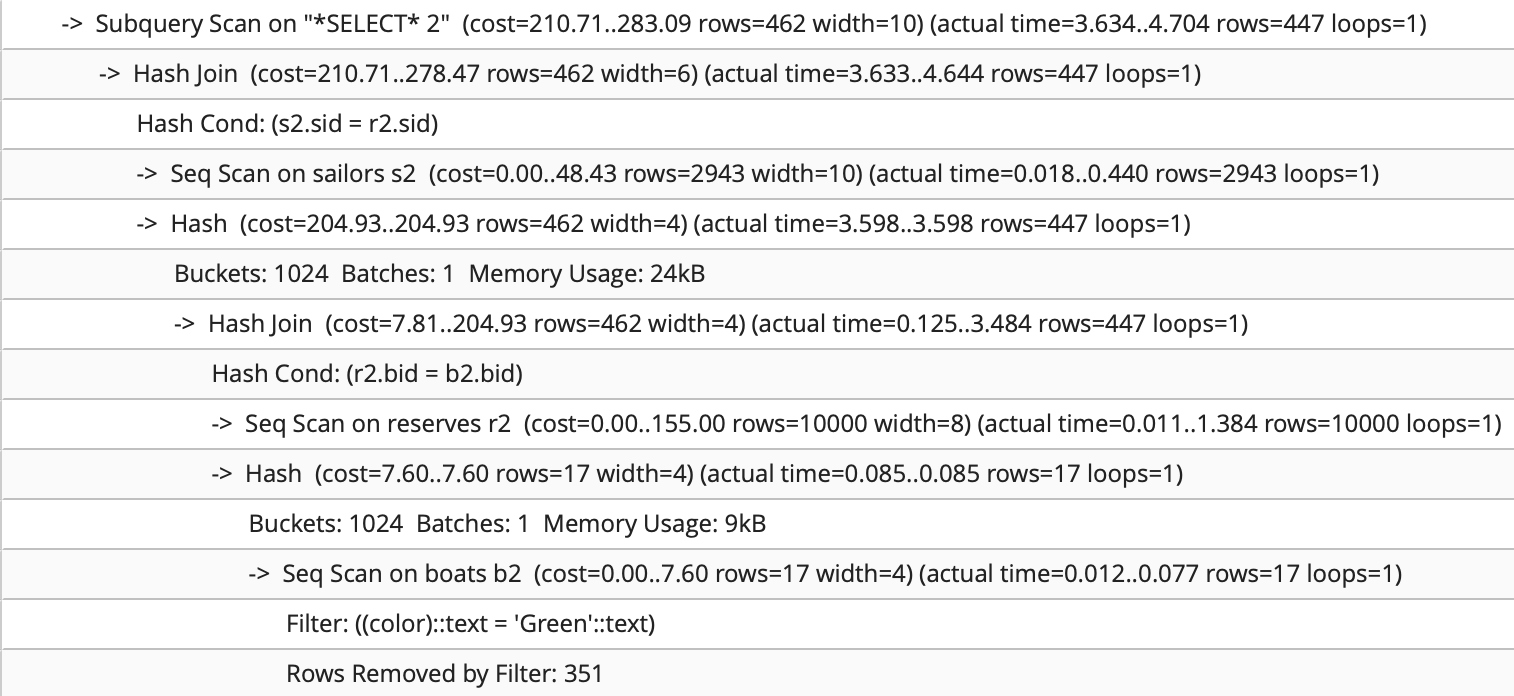


Planning time : 0.224 ms

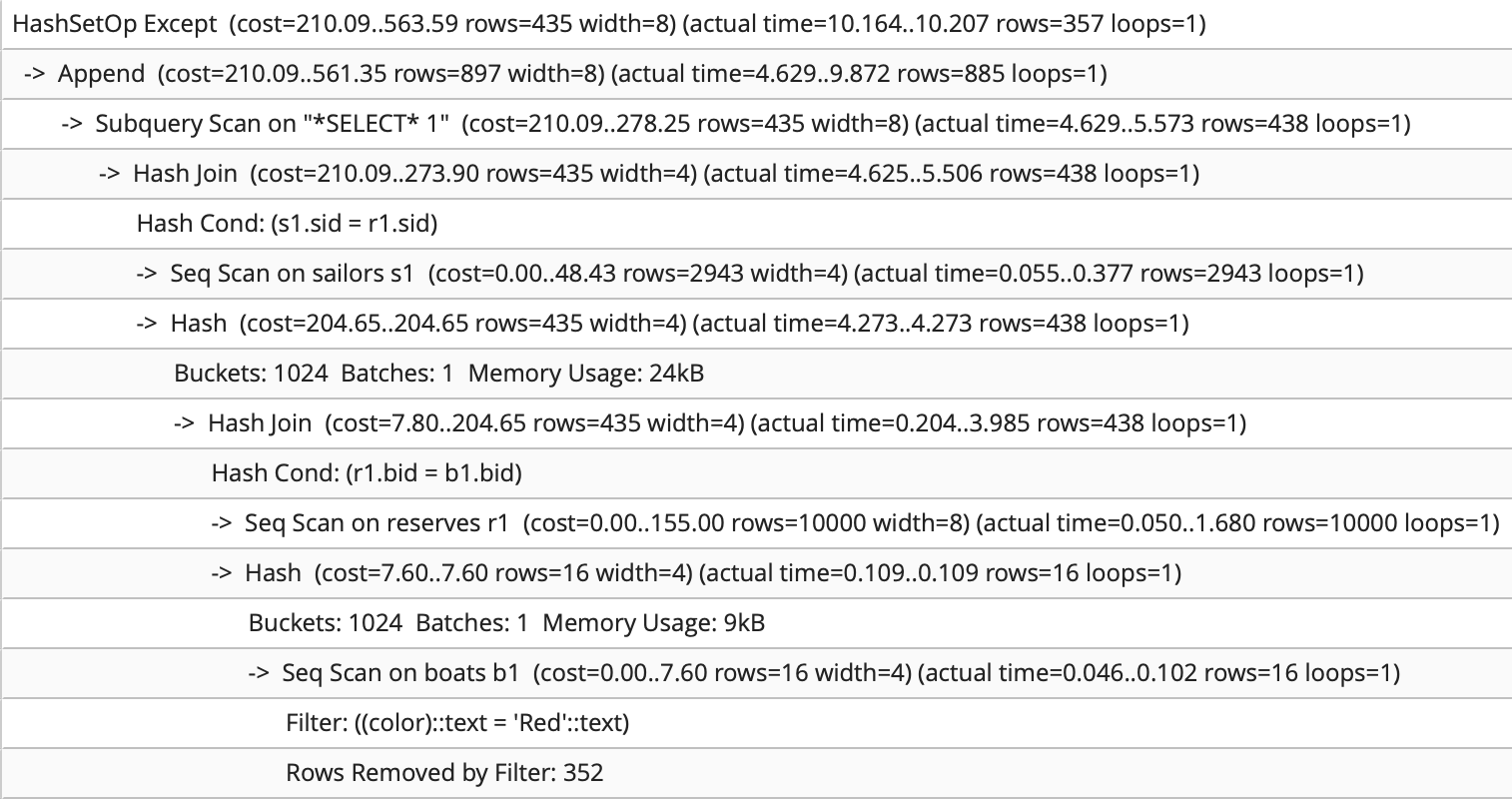
Execution time : 6.118 ms

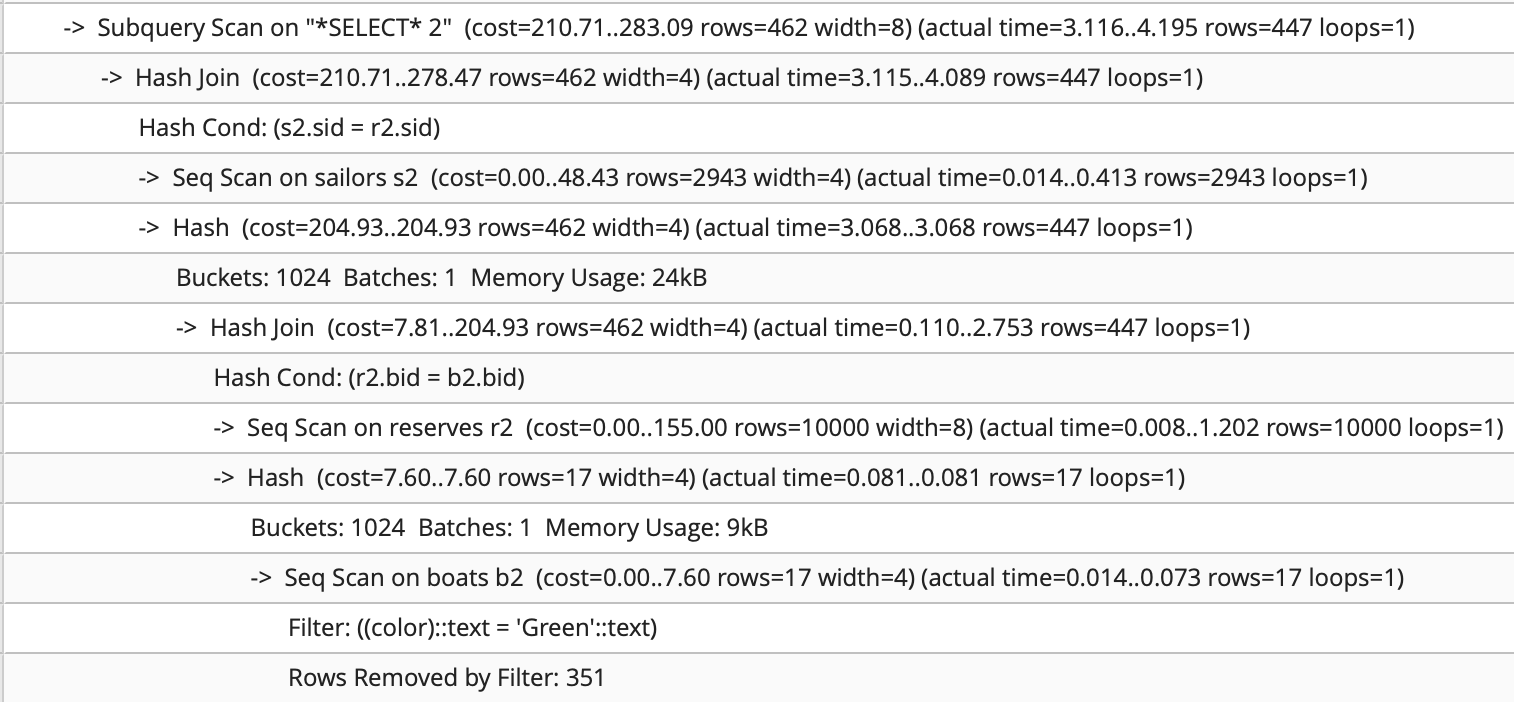
1. On commence avec l’intersection de deux requêtes. L’opération de l’intersection est hachée. Avec la première requête, il faut faire in scan de sous-requête. Par la suite, une jointure de hachage avec la condition « s1.sid = r1.sid ». Ensuite un scan séquentiel de la table s1 de « sailors ». Un hachage suivit d’une deuxième jointure de hachage avec la condition « r1.bid = b1.bid » est requise. Un scan séquentiel de la table « reserves » et un hachage est requis. Finalement, un scan séquentiel de la table « boats » avec le filtre dont la couleur doit être rouge. La deuxième requête suit exactement les mêmes étapes que la première requête. Par contre, à la fin, le filtre cherche une sélection avec la couleur verte. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 10.105 ms.



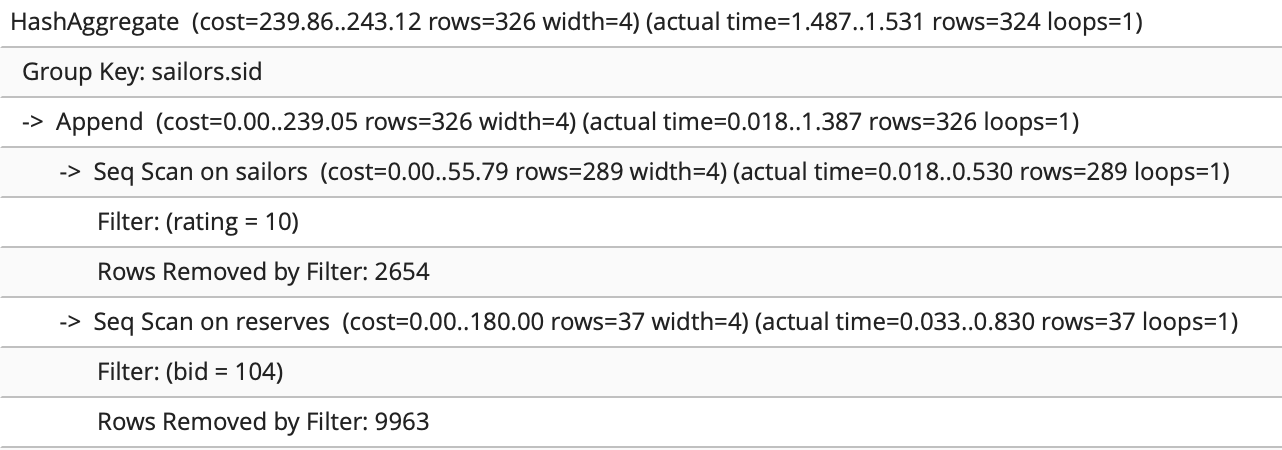


1. On commence avec l’exception de deux requêtes. L’opération de l’intersection est hachée. Avec la première requête, il faut faire in scan de sous-requête. Par la suite, une jointure de hachage avec la condition « s1.sid = r1.sid ». Ensuite un scan séquentiel de la table s1 de « sailors ». Un hachage suivit d’une deuxième jointure de hachage avec la condition « r1.bid = b1.bid » est requise. Un scan séquentiel de la table « reserves » et un hachage est requis. Finalement, un scan séquentiel de la table « boats » avec le filtre dont la couleur doit être rouge. La deuxième requête suit exactement les mêmes étapes que la première requête. Par contre, à la fin, le filtre cherche une sélection avec la couleur verte. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 10.757 ms.

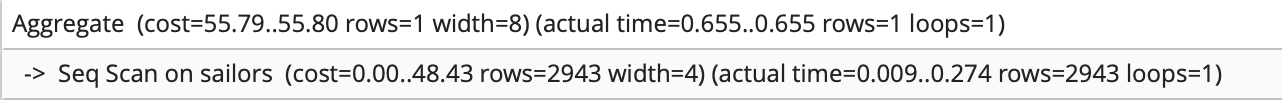




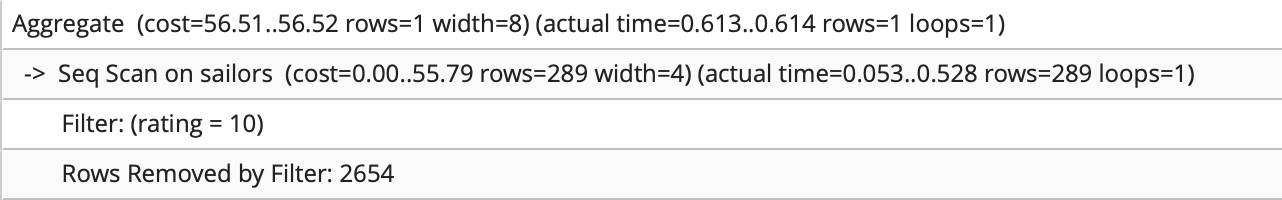
1. Un agrégat de hachage avec une clé en groupe « sailors.sid » est utilisé. Par la suite, il y a l’union entre le scan séquentiel de « sailors » avec le filtre « sailors.rating = 10 » et le scan séquentiel de « reserves » avec le filtre « reserves.bid = 104 ». « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 1.575 ms.



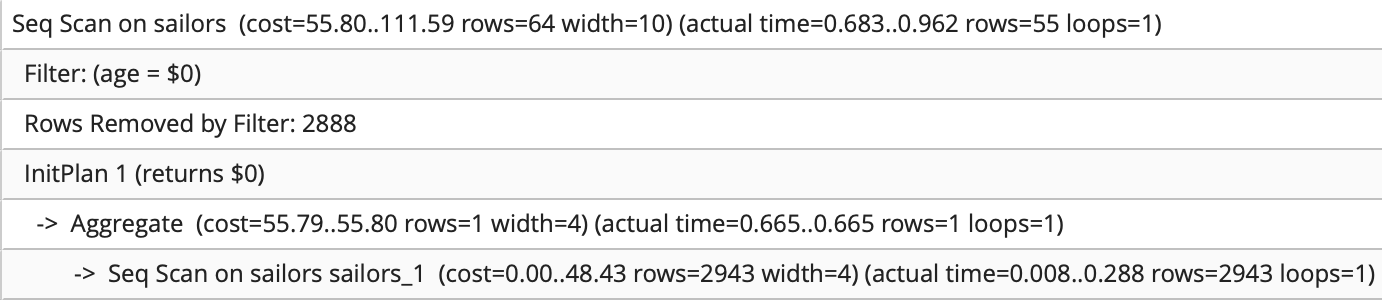
1. L’agrégat de la moyenne est utilisé. Alors, un scan séquentiel de « sailors » est utilisé pour retourner la moyenne de l’âge. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.696 ms.



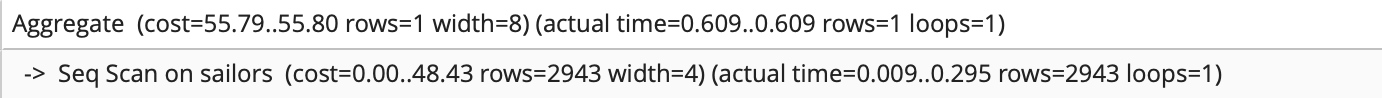
1. L’agrégat de la moyenne est utilisé. Alors, un scan séquentiel de « sailors » est utilisé avec un filtre de « sailors.rating = 10 » pour retourner la moyenne de l’age. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.716 ms.



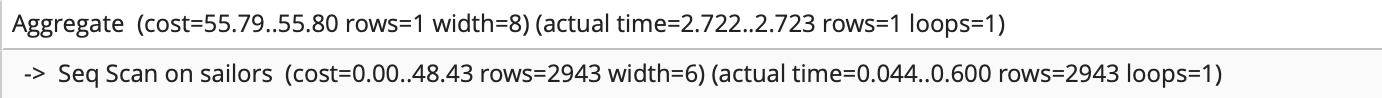
1. La requête est de forme imbriquée. Alors, il y a un scan séquentiel de la table « sailors » avec filtre. Le filtre est la requête imbriquée. Alors, cette requête imbriquée utilise l’agrégat du maximum de l’âge selon le scan séquentiel de la table « sailors ». « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 1.002 ms.



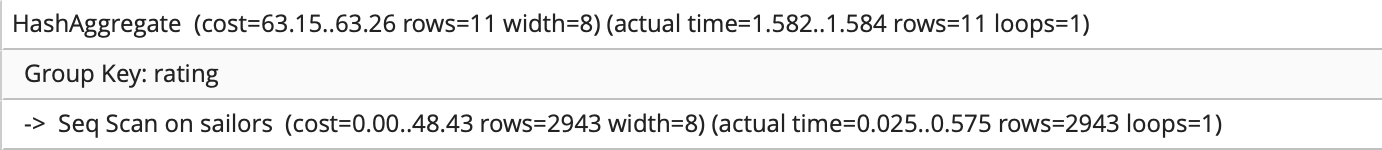
1. L’agrégat de la somme est utilisé de « sailors.sid ». Alors, un scan séquentiel de la table « sailors » est utilisé pour calculer la somme. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 0.640 ms.



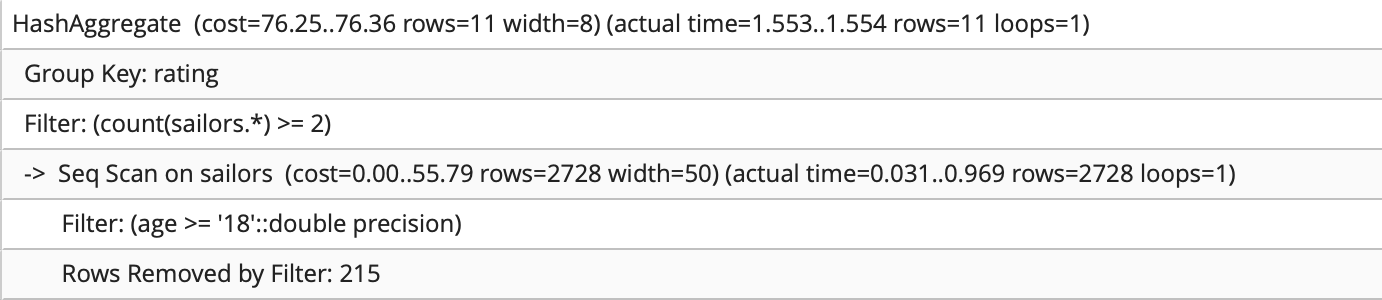
1. L’agrégat de la somme est utilisé de « sailors.sname ». Selon « distinct » les tuples en doubles sont supprimés lors du scan séquentiel de la table « sailors ». « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 2.800 ms.



1. L’agrégat de hachage est utilisé avec la clé en groupe « sailors.rating ». L’agrégat du minimum est utilisé pour « sailors.age ». Alors, il y a un scan séquentiel de la table « sailors » afin de retourner l’information. « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 1.645 ms.



1. L’agrégat de hachage est utilisé avec la clé en groupe « sailors.rating » et le filtre de la somme des « sailors » qui est supérieur ou égal à deux. Par la suite, un scan séquentiel avec le filtre « age >= 18 » est appliqué à la table « sailors ». « EXPLAIN ANALYZE » démontre ceci avec un temps d’exécution de 1.586 ms.



(D)

Proposer votre propre stratégie d’indexage appropriée pour accélérer le temps de réponse de l’exécution de chaque requête, introduire les indexe (s) adéquatement où il y a besoin et réafficher le nouveau plan, le comparer à l’ancien plan en terme de coût.

1. Aucune stratégie d’indexage est nécessaire pour cette requête puisqu’il faut faire une itération complète de la table « sailors ». En conséquence, le temps d’exécution des deux plans sont semblables.

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.775 | 0.672 |

1. La stratégie d’indexage utilisé est avec un arbre B+ clusteré où l’index est le « sname » de « sailors ».

SELECT sailors.sname, sailors.age

FROM SAILORS;

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 2.546 | 2.294 |

1. La stratégie d’indexage utilisé est avec un arbre B+ clusteré où l’index est le « rating » de « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.613 | 0.416 |

1. La stratégie d’indexage utilisé est avec un index hash de « bid » de la table « réserves ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 2.592 | 1.178 |

1. Comme back
2. Trois stratégies d’indexage sont utilisées. Un index hash non clusteré de « sname » de la table « sailors ». Un index hash non clusteré de « sid ». Un index hash non clusteré de « bid ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.924 | 0.140 |

1. Comme back
2. Come back
3. Comen backl
4. Come baclk
5. Trois stratégies d’indexage sont utilisées. Un index hash non clusteré de « color » de la table « boats ». Un index hash non clusteré de « bid » de la table « reserves ». Un index hash non clusteré de « sid » de la table « reserves ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 10.105 | 6.858 |

1. Trois stratégies d’indexage sont utilisées. Un index hash non clusteré de « color » de la table « boats ». Un index hash non clusteré de « bid » de la table « reserves ». Un index hash non clusteré de « sid » de la table « reserves ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 10.105 | 8.243 |

1. Deux stratégies d’indexage sont utilisées. Un index hash non clusteré de « rating » de la table « sailors ». Un index hash non clusteré de « bid » de la table « reserves ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 1.575 | 0.695 |

1. Aucune stratégie d’indexage est nécessaire pour cette requête puisqu’il faut faire une itération complète de la table « sailors ». En conséquence, le temps d’exécution des deux plans sont semblables.

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.696 | 0.693 |

1. La stratégie d’indexage d’un index hash non clusteré de « rating » de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.716 | 0.242 |

1. La stratégie d’indexage est un arbre B+ clusteré où l’index est l’âge de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 1.002 | 1.169 |

1. La stratégie d’indexage est un arbre B+ clusteré où l’index est « sid » de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 0.640 | 0.926 |

1. La stratégie d’indexage est un arbre B+ clusteré où l’index est « sid » de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 2.800 | 1.653 |

1. La stratégie d’indexage est un arbre B+ clusteré où l’index est « rating » de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 1.645 | 1.389 |

1. La stratégie d’indexage est un arbre B+ clusteré où l’index est « age » de la table « sailors ».

|  |  |
| --- | --- |
| Sans index (ms) | Index utilisé (ms) |
| 1.586 | 1.592 |