Санкт-Петербургский Национальный Исследовательский Университет ИТМО Факультет Программной Инженерии и Компьютерной Техники



Лабораторная работа №4 По дисциплине Базы Данных

Выполнил студент группы Р3117: Кудрявцева Руслана Сергеевна

Преподаватель:

Чупанов Аликылыч Алибекович

Оглавление

Задание
Запрос №1
Н_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ, Н_ВЕДОМОСТИ. Вывести атрибуты: Н_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ.ИД, Н_ВЕДОМОСТИ.ДАТА. Фильтры (AND): а) Н_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ.НАИМЕНОВАНИЕ = Ведомость. b) Н_ВЕДОМОСТИ.ДАТА < 1998-01-05. c) Н_ВЕДОМОСТИ.ДАТА > 1998-01-05. Вид соединения: INNER JOIN
Индексы:5
Результат EXPLAIN ANALYSE:
Запрос №2
Индексы:
Результат EXPLAIN ANALYSE:
Вывод: Во время выполнения данной лабораторной работы я научилась оптимизировать запросы, составлять наиболее выгодный план выполнения запросов, используя для этого подходящие виды
индексов

Задание

По варианту, выданному преподавателем, составить и выполнить запросы к базе данных "Учебный процесс".

Отчёт по лабораторной работе должен содержать:

- 1. Текст задания.
- 2. Реализацию запросов на SQL.
- 3. Планы выполнения запросов.
- 4. Ответы на вопросы, представленные в задании.
- 5. Выводы по работе.

Введите	вариант:	34213

Внимание! У разных вариантов разный текст задания!

Составить запросы на языке SQL (пункты 1-2).

Для каждого запроса предложить индексы, добавление которых уменьшит время выполнения запроса (указать таблицы/атрибуты, для которых нужно добавить индексы, написать тип индекса; объяснить, почему добавление индекса будет полезным для данного запроса).

Для запросов 1-2 необходимо составить возможные планы выполнения запросов. Планы составляются на основании предположения, что в таблицах отсутствуют индексы. Из составленных планов необходимо выбрать оптимальный и объяснить свой выбор. Изменятся ли планы при добавлении индекса и как?

Для запросов 1-2 необходимо добавить в отчет вывод команды EXPLAIN ANALYZE [запрос]

Подробные ответы на все вышеперечисленные вопросы должны присутствовать в отчете (планы выполнения запросов должны быть нарисованы, ответы на вопросы - представлены в текстовом виде).

- 1. Сделать запрос для получения атрибутов из указанных таблиц, применив фильтры по указанным условиям:
 - Н_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ, Н_ВЕДОМОСТИ.

Вывести атрибуты: H_TИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ.ИД, H_ВЕДОМОСТИ.ДАТА. Фильтры (AND):

- а) Н ТИПЫ ВЕДОМОСТЕЙ.НАИМЕНОВАНИЕ = Ведомость.
- b) H ВЕДОМОСТИ.ДАТА < 1998-01-05.
- с) Н_ВЕДОМОСТИ.ДАТА > 1998-01-05.

Вид соединения: INNER JOIN.

2. Сделать запрос для получения атрибутов из указанных таблиц, применив фильтры по указанным условиям:

Таблицы: Н ЛЮДИ, Н ОБУЧЕНИЯ, Н УЧЕНИКИ.

Вывести атрибуты: Н_ЛЮДИ.ИМЯ, Н_ОБУЧЕНИЯ.НЗК, Н_УЧЕНИКИ.ГРУППА.

Фильтры: (AND)

- а) Н_ЛЮДИ.ИМЯ < Роман.
- b) H ОБУЧЕНИЯ. ЧЛВК ИД < 113409.

Вид соединения: RIGHT JOIN.

Запрос №1

Н ТИПЫ ВЕДОМОСТЕЙ, Н ВЕДОМОСТИ.

Вывести атрибуты: H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ.ИД, H_ВЕДОМОСТИ.ДАТА. Фильтры (AND):

- а) Н ТИПЫ ВЕДОМОСТЕЙ.НАИМЕНОВАНИЕ = Ведомость.
- b) H ВЕДОМОСТИ.ДАТА < 1998-01-05.
- с) Н ВЕДОМОСТИ.ДАТА > 1998-01-05.

Н ВЕДОМОСТИ

Вид соединения: INNER JOIN.

SELECT "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ"."ИД", "H_ВЕДОМОСТИ"."ДАТА"
FROM "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ"
INNER JOIN "H_ВЕДОМОСТИ" ON "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ"."ИД" = "H_ВЕДОМОСТИ"."ВЕД_ИД"
WHERE "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ"."НАИМЕНОВАНИЕ" = 'Ведомость'
AND "H_ВЕДОМОСТИ"."ДАТА" > '1998-01-05';
AND "H_ВЕДОМОСТИ"."ДАТА" < '1998-01-05';



Оптимальным является план №2, так как он производит объединение таблиц по ранее выбранным атрибутам, а не по таблицам целиком.

Индексы:

CREATE INDEX "ИНДЕКС_H_ВЕДОМОСТЕЙ_ИД" ON "H_ВЕДОМОСТЕЙ" USING btree("ВЕД_ИД"); CREATE INDEX "ИНДЕКС_H_ВЕДОМОСТИ_ДАТА" ON "H_ВЕДОМОСТИ" USING btree("ДАТА"); CREATE INDEX "ИНДЕКС_H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ_НАИМ" ON "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ" USING hash("НАИМЕНОВАНИЕ");

Добавление этих индексов должно ускорить выполнение запросов, так как по перечисленным полям происходит выборка с использованием оператора сравнения. Так же быстрее будет происходить соединение таблиц. Во втором случае используется операторы сравнения ">" и "<", так что эффективнее использовать btree. В первом и последнем случаях используется прямое сравнение, так что эффективнее использовать хэш-индекс.

Во всех случаеях ключ создается на поле, по которому идет фильтрация. В первом индексе идет соединение JOIN от H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ к H_ВЕДОМОСТИ, и именно там происходит фильтрация по поиску ВЕД ИД. Так же и с остальными.

При добавлении индексов планы выполнения запросов изменятся, так как будет происходить индексный скан и Hash Join станет быстрее благодаря индексам.

Результат EXPLAIN ANALYSE:

Nested Loop (cost=15.69..2530.64 rows=1 width=12)

Join Filter: ("H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ"."ИД" = "H_ВЕДОМОСТИ"."ВЕД_ИД")

-> Seq Scan on "H_ТИПЫ_ВЕДОМОСТЕЙ" (cost=0.00..1.04 rows=1 width=4)

Filter: (("НАИМЕНОВАНИЕ")::text = 'Ведомость'::text)

-> Bitmap Heap Scan on "H ВЕДОМОСТИ" (cost=15.69..2515.70 rows=1112 width=12)

Recheck Cond: (("ДАТА" > '1998-01-05 00:00:00'::timestamp without time zone) AND ("ДАТА" < '1998-01-05 00:00:00'::timestamp without time zone))

-> Bitmap Index Scan on "BEД ДАТА I" (cost=0.00..15.42 rows=1112 width=0)

Index Cond: (("ДАТА" > '1998-01-05 00:00'::timestamp without time zone) AND ("ДАТА" < '1998-01-05 00:00:00'::timestamp without time zone))

Запрос №2

Таблицы: Н_ЛЮДИ, Н_ОБУЧЕНИЯ, Н_УЧЕНИКИ.

Вывести атрибуты: Н ЛЮДИ.ИМЯ, Н ОБУЧЕНИЯ.НЗК, Н УЧЕНИКИ.ГРУППА.

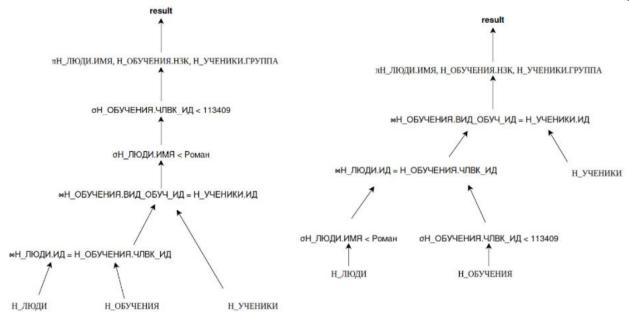
Фильтры: (AND)

а) Н_ЛЮДИ.ИМЯ < Роман.

b) H_ОБУЧЕНИЯ.ЧЛВК_ИД < 113409.

Вид соединения: RIGHT JOIN.

SELECT "Н_ЛЮДИ"."ИМЯ", "Н_ОБУЧЕНИЯ"."НЗК", "Н_УЧЕНИКИ"."ГРУППА"
FROM "Н_ЛЮДИ"
RIGHT JOIN "Н_ОБУЧЕНИЯ" ON "Н_ЛЮДИ"."ИД" = "Н_ОБУЧЕНИЯ"."ЧЛВК_ИД"
RIGHT JOIN "Н_УЧЕНИКИ" ON "Н_ОБУЧЕНИЯ"."ВИД_ОБУЧ_ИД" = "Н_УЧЕНИКИ"."ИД"
WHERE "Н_ЛЮДИ"."ИМЯ" < 'Pomah'
AND "Н_ОБУЧЕНИЯ"."ЧЛВК_ИД" < 113409;



Оптимальным является план №2, так как он производит объединение таблиц по ранее выбранным атрибутам, а не по таблицам целиком.

Индексы:

CREATE INDEX "ИНДЕКС_Н_ЛЮДИ_ИМЯ" ON "H_ЛЮДИ" USING btree("ИМЯ");
CREATE INDEX "ИНДЕКС_Н_ОБУЧЕНИЯ_ЧЛВК_ИД" ON "H_ОБУЧЕНИЯ" USING btree("ЧЛВК_ИД");
CREATE INDEX "ИНДЕКС_Н_УЧЕНИКИ ИД" ON "H_УЧЕНИКИ" USING hash("ИД");
CREATE INDEX "ИНДЕКС_Н_ОБУЧЕНИЯ_ВИД_ОБУЧЕНИЯ_ИД" ON "H_ОБУЧЕНИЯ" USING btree("ВИД_ОБУЧ_ИД");

Добавление этих индексов должно ускорить выполнение запроса, так как по перечисленным полям происходит выборка с использованием операторов сравнения. Быстрее будет происходить соединение таблиц и фильтрация.

Для полей ИМЯ и ЧЛВК_ИД используются операторы "<", поэтому здесь нужен именно btree, так как он поддерживает поиск по диапазонам. Для ВИД_ОБУЧ_ИД также подходит btree, потому что он используется при соединении, а btree универсален и эффективен при равенстве. Для поля ИД в таблице Н_УЧЕНИКИ, где используется точное сравнение,

можно использовать hash, так как в этом случае он будет быстрее. Во всех случаях индексы создаются на поля, по которым идёт фильтрация или соединение в запросе.

При добавлении индексов планы выполнения запросов изменятся, так как будет происходить индексный или хеш-скан. Использование Hash Join и Index Scan ускоряет выполнение за счёт сокращения объема перебираемых строк.

Результат EXPLAIN ANALYSE:

```
Nested Loop (cost=79.33..288.26 rows=351 width=23)

-> Hash Join (cost=79.04..267.91 rows=351 width=23)

Hash Cond: ("Н_ЛЮДИ"."ИД" = "H_ОБУЧЕНИЯ"."ЧЛВК_ИД")

-> Seq Scan on "Н_ЛЮДИ" (cost=0.00..163.97 rows=4277 width=17)

Filter: (("ИМЯ")::text < 'Poман'::text)

-> Hash (cost=73.79..73.79 rows=420 width=14)

-> Bitmap Heap Scan on "H_ОБУЧЕНИЯ" (cost=11.54..73.79 rows=420 width=14)

Recheck Cond: ("ЧЛВК_ИД" < 113409)

-> Bitmap Index Scan on "ОБУЧ_ЧЛВК_FК_I" (cost=0.00..11.43 rows=420 width=0)

Index Cond: ("ЧЛВК_ИД" < 113409)

-> Memoize (cost=0.30..3.88 rows=1 width=8)

Cache Key: "H_ОБУЧЕНИЯ"."ВИД_ОБУЧ_ИД"

Cache Mode: logical

-> Index Scan using "УЧЕН_РК" on "H_УЧЕНИКИ" (cost=0.29..3.87 rows=1 width=8)

Index Cond: ("ИД" = "H_ОБУЧЕНИЯ"."ВИД_ОБУЧ_ИД")
```

Вывод: Во время выполнения данной лабораторной работы я научилась оптимизировать запросы, составлять наиболее выгодный план выполнения запросов, используя для этого подходящие виды индексов.