

关卡 2-2

openGauss 数据导入及基本 操作

openGauss 数据导入及基本操作

任务一：数据初始化验证

1. 查询 supplier 表的行数，并将结果进行图：

```
select count(*) from supplier;;
```

```
[omm@opengauss01 dbgen]$ gsql -d tpch -p 5432
gsql ((GaussDB Kernel V500R001C20 build f32a765c) compiled at 2021-07-12 16:49:5
5 commit 0 last mr debug)
Non-SSL connection (SSL connection is recommended when requiring high-security)
Type "help" for help.

tpch=# select count(*) from supplier;
 count
-----
 10000
(1 row)

 count
-----
 10000
(1 row)
```

任务二：行存表与列存表执行效率对比

1. 2020 年上半年 litemall_orders 行存表与 litemall_orders_col 列存表中的 order_price 的总和查询，并对比执行效率截图

```
select sum (order_price) from litemall_orders where add_date between '20200101'
and '20200701';

select sum (order_price) from litemall_orders_col where add_date between '20200101'
and '20200701';
```

```

tpch=# select sum (order_price) from litemall_orders where add_date between '20200101' and '20200701';
      sum
-----
310586483.00
(1 row)

Time: 264.683 ms
tpch=# select sum (order_price) from litemall_orders_col where add_date between '20200101' and '20200701';
      sum
-----
310586483.00
(1 row)

Time: 24.089 ms

```

2. 2020 年上半年 litemall_orders 行存表与 litemall_orders_col 列存表中的 order_price 的平均值查询，并对比执行效率截图

```
select avg (order_price) from litemall_orders where add_date between '20200101' and '20200701';
```

```
select avg (order_price) from litemall_orders_col where add_date between '20200101' and '20200701';
```

```

tpch=# select avg(order_price) from litemall_orders where add_date between '20200101' and '20200701';
      avg
-----
3105.864830000000000000
(1 row)

Time: 368.772 ms
tpch=# select avg(order_price) from litemall_orders_col where add_date between '20200101' and '20200701';
      avg
-----
3105.864830000000000000
(1 row)

Time: 15.898 ms

```

3. 查询 litemall_orders 行存表与 litemall_orders_col 列存表中 order_id 为 6 的 order_price 的值，并对比执行效率截图。

```
select order_price from litemall_orders where order_id=6;
```

```
select order_price from litemall_orders_col where order_id=6;
```

```

tpch=# select order_price from litemall_orders where order_id=6;
 order_price
-----
      2468.00
(1 row)

Time: 1.614 ms
tpch=# select order_price from litemall_orders_col where order_id=6;
 order_price
-----
      2468.00
(1 row)

Time: 6.822 ms

```

4. 将 litemall_orders 行存表与 litemall_orders_col 列存表中 order_id 为 6 的 order_price 修改为 2468，并对比执行效率截图。

```

update litemall_orders set order_price=2468 where order_id=6;
update litemall_orders_col set order_price=2468 where order_id=6;

```

```

tpch=# update litemall_orders set order_price=2468 where order_id=6;
UPDATE 1
Time: 3.833 ms
tpch=# update litemall_orders_col set order_price=2468 where order_id=6;
UPDATE 1
Time: 107.553 ms

```

任务三：物化视图的使用

1. 创建物化视图所需要的表后，对表内容进行查询，对查询结果截图：

```

SELECT * FROM test_view;

```

```

Time: 2.1200 ms
tpch=# SELECT * FROM test_view;
username | gender | totalspend
-----+-----+-----
杨兰娟   |      2 | 119391.00
柳高梅   |      2 | 116155.00
韦小全   |      1 | 114072.00
贡艳梅   |      2 | 112565.00
强兰丽   |      2 | 111925.00
滑小刚   |      1 | 110089.00
席长梅   |      2 | 108247.00
翁晓婷   |      2 | 107988.00
娄高伟   |      1 | 107323.00
苏长刚   |      0 | 104640.00
喻高伟   |      1 | 102536.00
袁晓轩   |      1 | 101835.00
伏成峰   |      1 | 101725.00
毕晓刚   |      1 | 101057.00
金高芳   |      2 | 100322.00
(15 rows)

Time: 2.339 ms

```

2. 使用物化视图统计人数，查询物化视图结果，将执行结果截图。

```
SELECT * FROM v_order;
```

```

tpch=# SELECT * FROM v_order;
count
-----
      15
(1 row)

Time: 2.275 ms

```

3. 对表进行操作后，刷新物化视图，查询物化视图结果，将执行结果截图。

```
SELECT * FROM v_order;
```

```
tpch=# SELECT * FROM v_order;
count
-----
      14
(1 row)

Time: 2.242 ms
```

4. 创建增量物化视图，查询物化视图结果，将执行结果截图。

```
SELECT * FROM vi_order;
```

```
Time: 48.718 ms
tpch=# SELECT * FROM vi_order;
username | totalspend
-----+-----
柳 高 梅 | 116155.00
韦 小 全 | 114072.00
贲 艳 梅 | 112565.00
强 兰 丽 | 111925.00
滑 小 刚 | 110089.00
席 长 梅 | 108247.00
翁 晓 婷 | 107988.00
娄 高 伟 | 107323.00
苏 长 刚 | 104640.00
喻 高 伟 | 102536.00
袁 晓 轩 | 101835.00
伏 成 峰 | 101725.00
毕 晓 刚 | 101057.00
金 高 芳 | 100322.00
(14 rows)

Time: 2.859 ms
```

5. 对表进行操作后，刷新增量物化视图，查询物化视图结果，将执行结果截图。

```
SELECT * FROM vi_order;
```



```
tpch=# SELECT * FROM vi_order;
username | totalspend
```

柳 高 梅	116155.00
韦 小 全	114072.00
贡 艳 梅	112565.00
强 兰 丽	111925.00
滑 小 刚	110089.00
席 长 梅	108247.00
翁 晓 婷	107988.00
娄 高 伟	107323.00
苏 长 刚	104640.00
喻 高 伟	102536.00
袁 晓 轩	101835.00
伏 成 峰	101725.00
毕 晓 刚	101057.00
金 高 芳	100322.00
杨 兰 娟	119391.00
杨 兰 娟	119391.00

(16 rows)

Time: 3.880 ms

```
tpch=# SELECT * FROM vi_order;
username | totalspend
```

柳 高 梅	116155.00
韦 小 全	114072.00
贡 艳 梅	112565.00
强 兰 丽	111925.00
滑 小 刚	110089.00
席 长 梅	108247.00
翁 晓 婷	107988.00
娄 高 伟	107323.00
苏 长 刚	104640.00
喻 高 伟	102536.00
袁 晓 轩	101835.00
伏 成 峰	101725.00
毕 晓 刚	101057.00
金 高 芳	100322.00
杨 兰 娟	119391.00
杨 兰 娟	119391.00
马 景 涛	139391.00

(17 rows)

Time: 3.878 ms

实践思考题 1：行存表与列存表在执行相同的 SQL 语句时，为何执行的时间不同？在执行哪些类型 SQL 时，行存表效率更高？在执行哪些类型 SQL 时，列存表效率更高？

1.不同的存储方法在不同的搜索场景下性能有较大差别，需要遍历的量不同。当你的核心业务是 OLTP 时采用行式存储，当你的核心业务是 OLAP 时，采用列式存储。

实践思考题 2：全量物化视图与增量物化视图有哪些差别？

全量：全量刷新机制是首先物化视图对应表中的数据采用 delete 全部删除，然后再从原表中使用 insert 把数据重新插入。

增量：主表上每插入或删除一条数据，对应物化视图日志中同样会插入一条数据，物化视图刷新后主表上物化视图日志记录信息会被清空，重新开始记录后面的更新。