

# PG基础学习



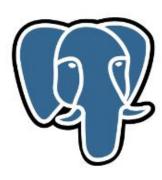
PG工具演示 02

03 执行计划分析

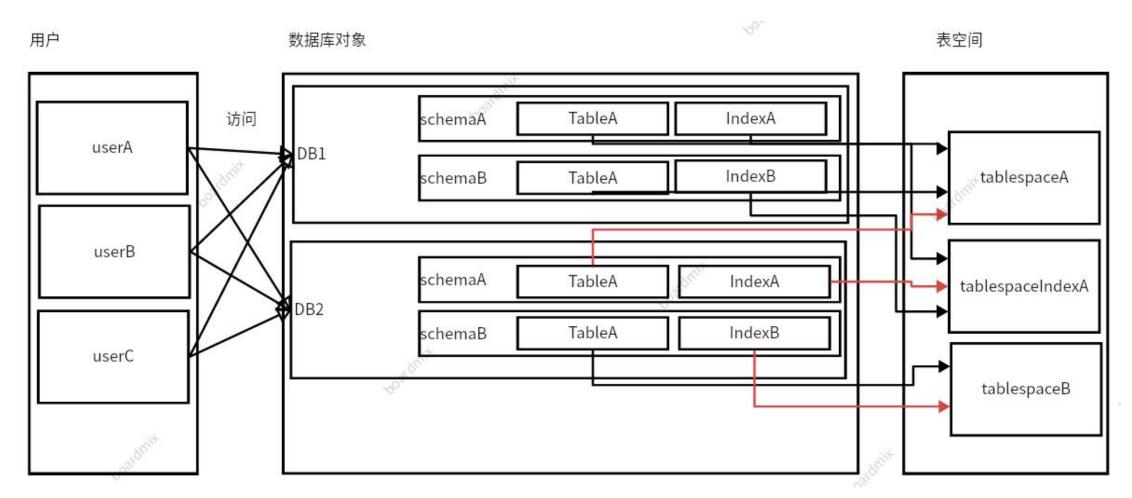
SQL优化案例 04







# 概念差异:





#### PG JDBC示例:

jdbc:postgresql://182.188.5.66:5432,182.188.5.67:54 32,182.188.5.70:5432/devtenant1?autosave=always& targetServerType=primary&stringtype=unspecified

头部: jdbc:postgresql://

集群节点IP+端口: 182.188.5.66:5432,182.188.5.6

7:5432,182.188.5.70:5432

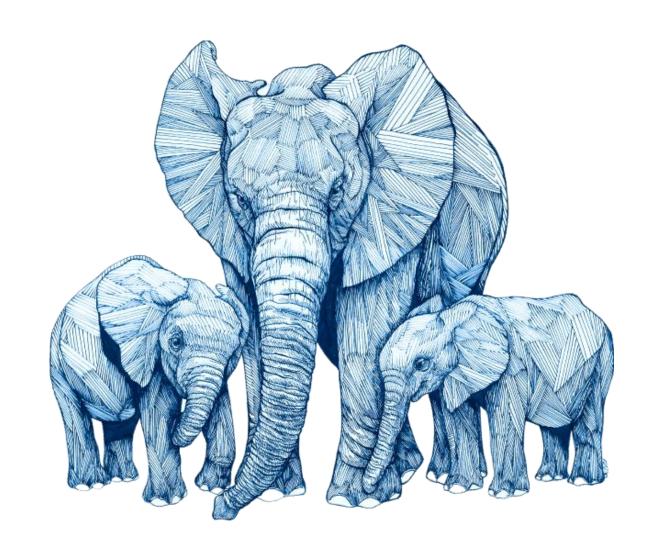
数据库名: devtenant1

链接属性:

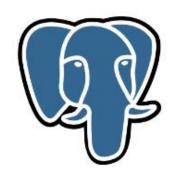
autosave: 在autosave=always模式下,JDBC驱动程序在每个查询之前设置一个保存点,并在出现故障时回滚到该保存点。

targetServerType: 在targetServerType=primary 模式下,仅允许连接当前集群主节点。

stringtype:如果stringtype设置为unspecified,则参数将作为未类型化的值发送给服务器,服务器将尝试推断适当的类型。







#### 语法差异:

当前时间:

**ORACLE:** 

select sysdate from dual;

PG:

select current\_timestamp;
select current\_timestamp from dual;

dual语法属于ORACLE语法,但是PG通过兼容 oracle插件(orafce)实现了该语法。

#### 序列:

**ORACLE:** 

序列使用序列名字+动作为序列取值。 select SEQNAME.NEXTVAL from dual; select SEQNAME.CURRVAL from dual;

PG:

select NEXTVAL('SEQNAME') from dual;
select CURRVAL('SEQNAME') from dual;



#### 语法差异:

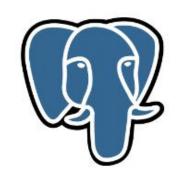
同义词:

**ORACLE:** 

select sysdate from dual;

PG:

不支持同义词



#### **ROWNUM:**

Oracle:

支持使用rownum作为查询条件限制返回行数。

Pg:

需要根据情况进行替换。 限制结果集数量,用于翻页等: SELECT \* FROM T ORDER BY C LIMIT 5 OFFSET 0

生成行号:

select T.\*, ROW\_NUMBER() OVER() rownum from T

注:不推荐使用第二种后面在SQL优化案例中有详细说明。



#### 语法差异:

#### 分区表的主键及唯一索引:

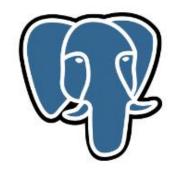
**ORACLE:** 

支持全局不带分区键的唯一索引和主键

#### PG:

唯一索引和主键必须带上分区键,否则无法创建该唯一索引。如果应用业务上的唯一性不依赖分区键,则需要应用逻辑上来保证。





#### 语法差异:

DDL:

Table:

NUMBER 替换 Numeric

大字段 替换 Text

Oracle:

varchar2最大长度为4000

PG:

varchar 最大长度为1GB text 最大长度为1GB

注: text不需要指定长度。

**Sequence:** 

**ORACLE:** 

PG:

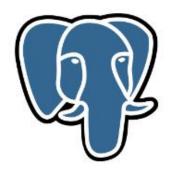
NOCYCLE 删除 默认是不循环







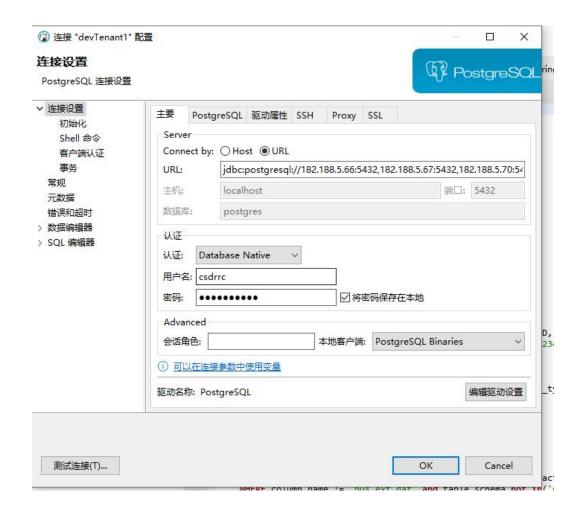
图形化工具dbeaver: 通过JDBC访问数据库,基本可以模拟程序所遇到问题。 可视化操作。 基本满足日常需求。

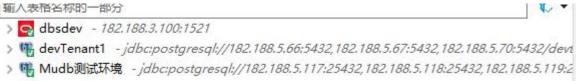


命令行管理工具gsql: PG源生 可以通过快捷命令迅速查询定义等 支持导出执行脚本等



# PG工具演示-dbeaver





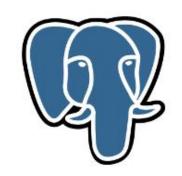


1.通过JDBC配置可以完全模拟程序,访问情况。因包含高可用配置,避免主节点变换而导致链接不可用。

2.可以同时管理多种数据库如:

ORACLE, PG, MUDB





通过postgres用户登录后,使用psql登录数据库。

- -h为指定IP
- -d 为指定所连接数据库
- -p 为指定端口
- -U 为指定用户
- -W 为指定密码

```
[08-15 15:28:05] postgres@pg-test-1:~

$ psql -h 182.188.5.66 -d postgres -p 5432 -U csdrrc -W

Password:
psql (14.8)

SSL connection (protocol: TLSv1.3, cipher: TLS_AES_256_GCM_SHA384, bits: 256, compression: off)
Type "help" for help.

csdrrc@pg-test-1:5432/postgres=>
```

通过\I 可以直接查看实例所包含所有数据库。

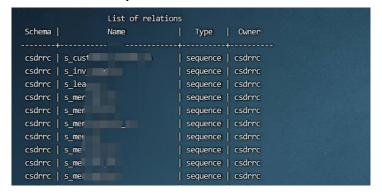
		List	of databa	ises		
Name	Owner	Encoding	Collate	Ctype	Access privileges	
benchmark	postgres	UTF8	C	en_US.UTF8		
devtenant1	postgres     	UTF8	C	en_US.UTF8	=Tc/postgres   postgres=CTc/postgres   devtenant1=CTc/postgres   csdurm=CTc/postgres	
devtenant2	postgres       	UTF8	c	en_US.UTF8	postgres=CTc/postgres   devtenant2=CTc/postgres	
postgres	postgres	UTF8	C	en_US.UTF8		
template0	postgres 	UTF8	C	en_US.UTF8	=c/postgres   postgres=CTc/postgres	÷
template1	postgres 	UTF8   	C	en_US.UTF8	=c/postgres   postgres=CTc/postgres	ŧ
test	postgresmon	UTF8	C	en_US.UTF8		
test1	postgresmon	UTF8	C	en_US.UTF8		
testoracle 9 rows)	postgres	UTF8	C	en_US.UTF8		

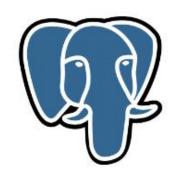


通过\c+数据库名称切换到需要操作的数据库。

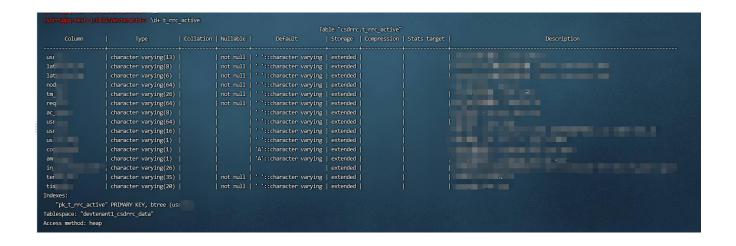
postgres@pg-test-1:5432/postgres=# \c devtenant1
You are now connected to database "devtenant1" as user "postgres".
postgres@pg-test-1:5432/devtenant1=#

通过\d 可以查看<mark>搜寻路径</mark>下所有对象如table,sequence等。

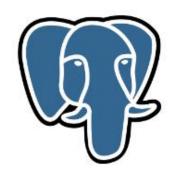




通过\d++对象名可以查看该对象的定义如表类似于oracle desc命令。







搜寻路径: 查看搜寻路径 show search\_path

设置搜寻路径(该设置方式为会话级设置,断开链接后会还原默认值) set search\_path=schema1,schema2

注: dbeaver中也会以加粗标注

```
csdrem
csdsav
```

搜寻路径: 通过改变搜寻路径来达成访问不同 schema下对象目的:

```
postgres@pg-test-1:5432/devtenant1=# set search_path=public;

SET

Time: 0.178 ms

postgres@pg-test-1:5432/devtenant1=# select * from t_rrc_active limit 1;

ERROR: relation "t_rrc_active" does not exist

LINE 1: select * from t_rrc_active limit 1;

^

Time: 0.333 ms
```

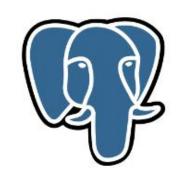
注:如在建表语句中未添加schema,会根据当前search\_path创建到对应schema。



通过\du 查看用户及所属角色。

	List of	roles
Role name	Attributes	Member of
asdbas		1 0
asdpas		10
benchmark	Superuser	10
bsdbui	1	1 ()
bsddas	Î	10
bsdrcl	i i	10
cgdcgw	T T	10
cgdgtw	Î	10

注: 在PG中角色与用户为相同。



#### 通过\dn查看schema及其owner

	schemas
Name	Owner
sdbas	asdbas
asdpas	asdpas
bsdbui	bsdbui
osddas	bsddas
osdrc1	bsdrcl
cgdcgw	cgdcgw
cgdgtw	cgdgtw
cgdogw	cgdogw
csdact	csdact
csdbap	csdbap
csdlmt	csdlmt

注:在PG中schema名字可以与用户名字不一致,如果想直接访问需要修改search\_path



#### 导入导出数据工具\copy:

#### 导出语句:

```
postgres@pg-test-1:5432/test=# \copy (select * from test limit 5) to '/pg/test.csv';
COPY 5
Time: 9.936 ms
```

#### 导出文件示例:

```
[08-15 16:34:18] postgres@pg-test-1:~

$ cat /pg/test.csv

1 小明

2 小红

3 小张

4 小刘

4433333 32alksdfa
```

#### 导入语句:

```
postgres@pg-test-3:5432/test=# truncate table test;

TRUNCATE TABLE

Time: 745.447 ms

postgres@pg-test-3:5432/test=# \copy test from '/pg/test.csv'

COPY 5

Time: 39.496 ms
```







扫描算子:

seq scan index scan index only scan bitmap scan tid scan 控制算子:

result
append
mergeappend
modifytable
recursiveUnion

物化算子:

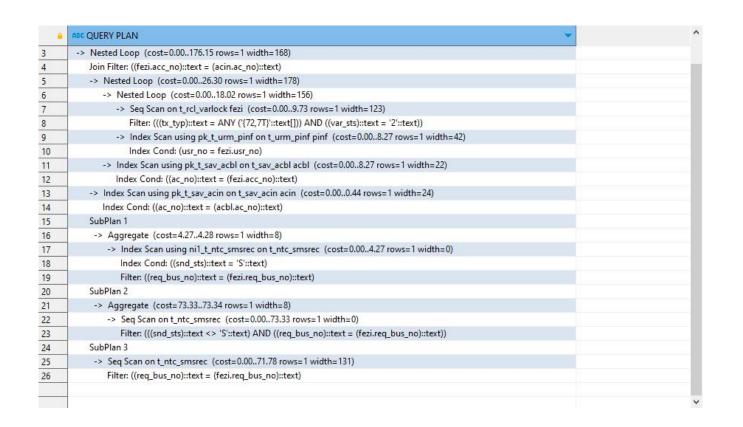
sort
plain-aggrate
hash-aggrate
group-aggrate
unique
windowagg
lockrows

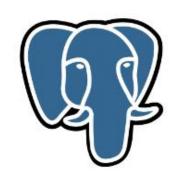
连接算子:

hash join nest loop merge join



### 执行计划分析

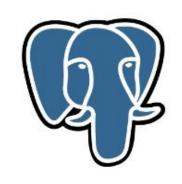




- 1.执行计划一般从下到上
- 2.根据缩进多会先执行
- 3.算子后括号内为优化器预估代价 cost为第一行数据需要花费...到最后
- 一行数据需要花费时长 row为行数 width为宽度
- 4.explain不是真正执行该语句,其中所消费代价为预估值,来自于pg对表分析。存在一定的不准确性。



# 执行计划分析



如何消除不准确性?

explain 包含多个扩展属性:

**ANALYZE** 

**VERBOS** 

**COSTS** 

**SETTINGS** 

**BUFFERS** 

WAL

**TIMING** 

**SUMMARY** 

FORMAT { TEXT | XML |

JSON | YAML }

#### **ANALYZE**

执行命令并显示实际运行时间和其他统计信息。此参数默认为。

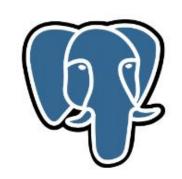
#### **VERBOSE**

显示有关计划的其他信息。具体而言,包括计划树中每个节点的输出列列表、架构限定表和函数名称,始终使用范围表别名标记表达式中的变量,并始终打印显示统计信息的每个触发器的名称。如果已计算查询标识符,则还将显示查询标识符,有关详细信息。

#### **BUFFERS**

包括有关缓冲区使用情况的信息。具体而言,包括命中、读取、脏污和写入的共享块数,命中、读取、脏污和写入的本地块数,读取和写入的临时块数,以及读取和写入数据文件块和临时文件块所花费的时间(以毫秒为单位)(如果启用了track\_io\_timing)。





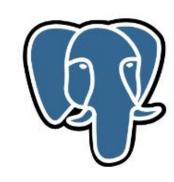
```
explain (analyze, verbose, buffers) (select * from test) union (select * from test) union (select * from test);
HashAggregate (cost=3.45..3.60 rows=15 width=62) (actual time=0.024..0.025 rows=5 loops=1)
  Output: test.id, test.name
  Group Key: test.id, test.name
  Batches: 1 Memory Usage: 24kB
  Buffers: shared hit=3
  -> Append (cost=0.00..3.38 rows=15 width=62) (actual time=0.008..0.013 rows=15 loops=1)
       Buffers: shared hit=3
       -> Seq Scan on public.test (cost=0.00..1.05 rows=5 width=10) (actual time=0.007..0.008 rows=5 loops=1)
             Output: test.id, test.name
              Buffers: shared hit=1
       -> Seq Scan on public.test test_1 (cost=0.00..1.05 rows=5 width=10) (actual time=0.001..0.001 rows=5 loops=1)
             Output: test 1.id, test 1.name
             Buffers: shared hit=1
       -> Seg Scan on public.test test 2 (cost=0.00..1.05 rows=5 width=10) (actual time=0.001..0.001 rows=5 loops=1)
              Output: test 2.id, test 2.name
             Buffers: shared hit=1
Query Identifier: -2239757414329093075
Planning Time: 0.058 ms
Execution Time: 0.058 ms
(19 rows)
```

- 1.算子后第二个括号中为analyze启用后所显示实际执行时间
- time为第一行数据需要花费...到最后一 行数据需要花费时长
  - row为行数 loops为循环次数
- 2.output部分为verbose启用后显示,可以看出该算子投影了哪些列。
- 3.Buffers部分为buffer 启用后显示,可以看出当前数据有多少条是从内存中获取多少条从磁盘读取。

注:在数据量较大情况下查询,会发现第二次查询时间要远小于第一次,这种情况就跟数据加载到内存中有关。会影响tps/qps。







```
Limit (cost=0.21..0.42 rows=1 width=10) (actual time=0.011..0.012 rows=1 loops=1)
Output: id, name
Buffers: shared hit=1
-> Seq Scan on public.test (cost=0.00..1.05 rows=5 width=10) (actual time=0.010..0.010 rows=2 loops=1)
Output: id, name
Buffers: shared hit=1
Query Identifier: -4778092353360888035
Planning Time: 0.063 ms
Execution Time: 0.033 ms
(9 rows)

Time: 0.479 ms
```

- 1.通过执行计划,可以看出如果使用窗口函数需要将全部数据排序标号后能存在行号。
- 2.使用limit offset好处是查询数据仅扫描了前两行。因此数据量会随翻页而逐渐上升。

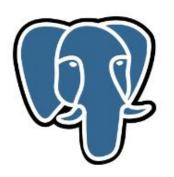
```
st-3:5432/test=# explain (analyze,verbose,buffers) select * from (select row number() over() rn,* from test)testn where rn between 2 and 2;
                                                   OUERY PLAN
Subquery Scan on testn (cost=0.00..1.19 rows=1 width=18) (actual time=0.035..0.041 rows=1 loops=1)
  Output: testn.rn, testn.id, testn.name
  Filter: ((testn.rn >= 2) AND (testn.rn <= 2))
  Rows Removed by Filter: 4
  Buffers: shared hit=1
  -> WindowAgg (cost=0.00..1.11 rows=5 width=18) (actual time=0.031..0.037 rows=5 loops=1)
        Output: row_number() OVER (?), test.id, test.name
        Buffers: shared hit=1
        -> Seq Scan on public.test (cost=0.00..1.05 rows=5 width=10) (actual time=0.010..0.012 rows=5 loops=1)
              Output: test.id, test.name
              Buffers: shared hit=1
Query Identifier: 6688428180531649918
Planning Time: 0.086 ms
Execution Time: 0.074 ms
(14 rows)
```



# SQL优化案例-keyset pagination

#### 表结构:

```
初始SQL:
select *
from ordtest
where name='刘'
and endate between '2008-03-01
00:00' and '2012-03-04 12:00'
order by id
offset 5 limit 5;
```

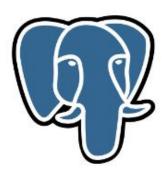


如何做到最优解:

- 1.展示几条条查询几条
- 2.没有循环情况
- 3.不再额外排序



### SQL优化案例-keyset pagination

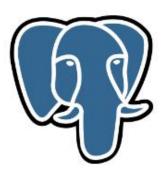


创建索引: create index keyset on ordtest(name,id,endate); 因索引默认使用btree,因此需按照以下顺序建立索引。如将endate范围查询提前 将造成id索引失效,发生排序。

```
* explain (analyze,verbose,buffers) select * from ordtest where name='刘' and endate between '2008-03-01 00:00' and '2012-03-04 12:00' order by id offset 5 limit 5;
 Limit (cost=0.93..1.58 rows=5 width=15) (actual time=0.032..0.033 rows=5 loops=1)
  Output: id, name, endate
  Buffers: shared hit=1 read=2
  I/O Timings: read=0.013
  -> Index Only Scan using keyset on oracle.ordtest (cost=0.28..2.23 rows=15 width=15) (actual time=0.030..0.031 rows=10 loops=1)
        Output: id, name, endate
        Index Cond: ((ordtest.name = '刘'::text) AND (ordtest.endate >= '2008-03-01 00:00:00'::timestamp without time zone) AND (ordtest.endate <= '2012-03-04 12:00:00'::timestamp without time zone))
        Heap Fetches: 0
        Buffers: shared hit=1 read=2
        I/O Timings: read=0.013
Query Identifier: 58966599715857193
Planning:
  Buffers: shared hit=33 read=1
  I/O Timings: read=0.035
Planning Time: 0.235 ms
Execution Time: 0.049 ms
(16 rows)
Time: 0.948 ms
```



# SQL优化案例-keyset pagination



最后为了避免顺序翻页场景下offset带来的性能问题,需将上页order by最大值带入where条件代替offset,以降低数据查询总量。

```
3:5432/test=# explain (analyze,verbose,buffers) select * from ordtest where name='刘' and endate between '2008-03-01 00:00' and '2012-03-04 12:00' and id>268 order by id limit 5;
                                                                                                         OUERY PLAN
 Limit (cost=0.28..1.01 rows=5 width=15) (actual time=0.035..0.038 rows=5 loops=1)
  Output: id, name, endate
  Buffers: shared hit=3
  -> Index Only Scan using keyset on oracle.ordtest (cost=0.28..2.32 rows=14 width=15) (actual time=0.033..0.035 rows=5 loops=1)
        Output: id, name, endate
        Index Cond: ((ordtest.name = '対|::text) AND (ordtest.id > 268) AND (ordtest.endate >= '2008-03-01 00:00:00'::timestamp without time zone) AND (ordtest.endate <= '2012-03-04 12:00:00'::timestamp without time zone)
        Heap Fetches: 0
        Buffers: shared hit=3
 Ouery Identifier: 5638644177116244590
Planning:
  Buffers: shared hit=3
 Planning Time: 0.175 ms
Execution Time: 0.066 ms
(13 rows)
Time: 1.052 ms
```



# 谢谢观看 THANK YOU

