Tuning Autovacuum in PostgreSQL and Autovacuum Internals

PostgreSQL 数据库的性能可能会受到死元组的影响,因为它们会继续占用空间并导致膨胀。我们在之前的一篇博文中介绍了真空和膨胀。不过,现在是时候看看 postgres 的 autovacuum,以及维护高性能 PostgreSQL 数据库所需的高性能应用程序的内部知识了。

什么是 autovacuum?

Autovacuum 是启动 PostgreSQL 时自动启动的后台实用程序进程之一。如您在下面的日志中所看到的,具有 pid 2862 的 postmaster(父 PostgreSQL 进程)已经使用 pid 2868 启动了 autovacuum 启动程序进程。要启动 autovacuum,必须将参数 autovacuum 设置为"on"。事实上,在生产系统中不应该将其设置为关闭,除非您 100%确定您正在做什么及其所造成的影响。

avi@percona:~\$ps -eaf | egrep "/post|autovacuum"

postgres 2862 1 0 Jun17 pts/0 00:00:11 /usr/pgsql-10/bin/postgres -D /var/lib/pgsql/10/data

postgres 2868 2862 0 Jun17? 00:00:10 postgres: autovacuum launcher process postgres 15427 4398 0 18:35 pts/1 00:00:00 grep -E --color=auto /post|autovacuum

为什么需要 autovacuum?

我们需要真空来移除死元组,以便表可以重新使用死元组所占用的空间,以便将来进行插入/更新。要了解更多关于死元组和膨胀。我们还需要对所更新表的统计信息进行分析,以便优化器可以为 SQL 语句选择最佳执行计划。是 postgres 中的 autovacuum,负责在表上执行真空和分析。

postgres 中还有一个名为 Stats Collector 的后台进程,用于跟踪使用情况和活动信息。autovacuum launcher 使用此过程收集的信息来确定 autovacuum 的候选表列表。PostgreSQL 标识需要 vacuum 或自动分析的表,但仅在启用 autovacuum 时。这可以确保 postgres 自我修复并阻止数据库发生更多的膨胀/碎片。

在 PostgreSQL 中启用 autovacuum 所需的参数有:

autovacuum = on # (ON by default) track counts = on # (ON by default)

track counts 由 stats 收集器使用。如果没有这个, autovacuum 就不能访问候选表

记录 autovacuum

最后,您可能需要记录 autovacuum 花费更多时间的表。在这种情况下,将参数 log_autovacuum_min_duration 设置为一个值(默认值为毫秒),以便运行时间超过此值的任何 autovacuum 都会记录到 PostgreSQL 日志文件中。这可能有助于适当地调整表级 autovacuum 设置。0 表示记录所有的 autovacuum, -1 表示不记录。

Setting this parameter to 0 logs every autovacuum to the log file.

log_autovacuum_min_duration = '250ms' # Or 1s, 1min, 1h, 1d

这里是一个 autovacuum 的例子日志,并进行了分析:

< 2018-08-06 07:22:35.040 EDT > LOG: automatic vacuum of table "vactest.scott.employee": index scans: 0

pages: 0 removed, 1190 remain, 0 skipped due to pins, 0 skipped frozen

tuples: 110008 removed, 110008 remain, 0 are dead but not yet removable

```
buffer usage: 2402 hits, 2 misses, 0 dirtied
avg read rate: 0.057 MB/s, avg write rate: 0.000 MB/s
system usage: CPU 0.00s/0.02u sec elapsed 0.27 sec
< 2018-08-06 07:22:35.199 EDT > LOG: automatic analyze of table "vactest.scott.employee" system usage:
CPU 0.00s/0.02u sec elapsed 0.15 sec
```

PostgreSQL 什么时候在表上做 autovacuum?

如前所述,postgres 中的 autovacuum 指的是 autovacuum 和 analyze,而不仅仅是 autovacuum。根据下列数学方程式,autovacuum 或分析在工作台上运行。

计算有效表级 autovacuum 阈值的公式为:

根据上面的公式,很明显,如果由于更新和删除,表中的实际死元组数超过此有效阈值,则该表将成为 autovacuum 的候选表。

上面的公式表明,自上次分析以来插入/删除/更新总数超过此阈值的任何表都有资格进行autovacuum 分析。

让我们详细了解这些参数。

autovacuum_vacuum_scale_factor Or autovacuum_analyze_scale_factor:将添加到公

式中的表记录的分数。例如,值 0.2 等于表记录的 20%。

autovacuum_vacuum_threshold Or autovacuum_analyze_threshold: 触发
 autovacuum 所需的过时记录或 dml 的最小数量。

让我们考虑一个表: percona.employee,它有 1000 条记录和以下 autovacuum 参数。

```
autovacuum_vacuum_scale_factor = 0.2
autovacuum_vacuum_threshold = 50
autovacuum_analyze_scale_factor = 0.1
autovacuum_analyze_threshold = 50
```

以上述数学公式为参考,

Table: percona.employee 成为 autovacuum Vacuum 的候选者,当下面的条件满足时: Total number of Obsolete records = (0.2 * 1000) + 50 = 250

Table: percona.employee 成为 autovacuum ANALYZE 候选者,当下面的条件满足时:
Total number of Inserts/Deletes/Updates = (0.1 * 1000) + 50 = 150

在 PostgreSQL 中调整 Autovacuum

我们需要了解这些是全局设置。这些设置适用于实例中的所有数据库。这意味着,无论表大小,如果达到上述公式,表都有资格进行 autovacuum 或分析。

这是不是一个问题?

考虑一个有 10 条记录的表和一个有 100 万条记录的表。尽管拥有一百万条记录的表可能更频繁地参与事务,但对于只有十条记录的表,真空或分析自动运行的频率可能更高。

因此,PostgreSQL 允许您绕过全局设置去设置个别表级 autovacuum 设置。

ALTER TABLE scott.employee SET (autovacuum_vacuum_scale_factor = 0, autovacuum_vacuum_threshold = 100);

上面的设置在 scott.employee 表上运行 autovacuum vacuum,只要有超过 100 条过时的记录。

如何确定需要调整其 autovacuum setting 的表?

为了单独调整表的 autovacuum,必须知道一段时间内表上的插入/删除/更新数。您还可以查看 postgres 目录视图: pg_stat_user_table 以获取该信息。

如上面日志中所述,在一定时间间隔内获取此数据的快照应有助于了解每个表上 DML 的频率。反过

来,这将有助于调整个别表的 autovacuum 设置。

一次可以运行多少个 autovacuum 过程

在可能包含多个数据库的实例/群集上,一次运行的 autovacuum 进程数不能超过 autovacuum_max_workers。Autovacuum launcher 后台进程为需要真空或分析的表启动工作进程。如果有四个数据库,并且 autovacuum_max_workers 设置为 3,则第四个数据库必须等到现有工作进程中的一个空 闲。

在启动下一个 autovacuum 之前,它会等待 autovacuum_naptime,大多数版本的默认值是 1 分钟。如果您有三个数据库,则下一个 autovacuum 将等待 60/3 秒。因此,启动下一个 autovacuum 之前的等待时间总是(autovacuum_naptime/N),其中 N 是实例中数据库的总数。

增加 autovacuum_max_workers 本身是否会增加可以并行运行的 autovacuum 进程的数量?

不,这在接下来的几行中解释得更清楚。

真空 IO 是密集型的吗?

autovacuum 可以看作是一种清洁。如前所述,每个表有一个工作进程。Autovacuum 从磁盘读取表的 8KB(默认块大小)页,并修改/写入包含死元组的页。这涉及读写 IO。因此,这可能是一个 IO 密集型操作,在事务高峰时间,当一个具有许多死元组的大型表上运行 autovacuum 时。为了避免这个问题,我们设置了一些参数来最小化真空对 IO 的影响。

以下是用于调整 autovacuumIO 的参数:

autovacuum_vacuum_cost_limit: autovacuum 可达到的总成本限制(结合所有 autovacuum 作业) autovacuum_vacuum_cost_delay: 当一个清理工作达到 autovacuum_vacuum_cost_limit 指定的成本限 制时, autovacuum 将休眠数毫秒

vacuum_cost_page_hit: 读取已在共享缓冲区中且不需要磁盘读取的页的成本.

vacuum_cost_page_miss: 获取不在共享缓冲区中的页的成本.

vacuum_cost_page_dirty: 在每一页中发现死元组时写入该页的成本.

上面参数默认的值考虑如下:

autovacuum_vacuum_cost_limit = -1 (So, it defaults to vacuum_cost_limit) = 200

 $autovacuum_vacuum_cost_delay = 20ms$

 $vacuum_cost_page_hit = 1$

vacuum_cost_page_miss = 10

vacuum_cost_page_dirty = 20

考虑在 percona.employee 表上运行 autovacuum 清理。

让我们想象一下1秒后会发生什么。(1秒=1000毫秒)。

在读取延迟为 0 毫秒的最佳情况下,autovacuum 可以唤醒并进入睡眠 50 次(1000 毫秒/20 毫秒),因为唤醒之间的延迟需要 20 毫秒。

1 second = 1000 milliseconds = 50 * autovacuum_vacuum_cost_delay

由于在共享缓冲区中每次读取一个页面的相关成本是 1,因此在每个唤醒中可以读取 200 个页面(因为上面把总成本限制设置为 200),在 50 个唤醒中可以读取 50*200 个页面。

如果在共享缓冲区中找到了所有具有死元组的页,并且 autovacuum 代价延迟为 20 毫秒,则它可以在每一轮中读取:((200/ vacuum_cost_page_hit)*8)KB,这需要等待 autovacuum 代价延迟时间量。

因此,考虑到块大小为 8192 字节,autovacuum 最多可以读取:50*200*8kb=78.13mb/s(如果在共享缓冲区中已经找到块)。

如果块不在共享缓冲区中,需要从磁盘提取,则 autovacuum 可以读取: 50* (200/vacuum_cost_page_miss) *8) KB=7.81 MB/秒。

我们在上面看到的所有信息都是用来读取 IO 的。

现在,为了从页/块中删除死元组,写操作的开销是: vacuum_cost_page_dirty, 默认设置为 20。

一个 auto vacuum 每秒最多可以写/脏: 50* (200/ vacuum_cost_page_dirty) *8) KB=3.9mb/秒。

通常,此成本平均分配给实例中运行的所有 autovacuum 过程的 autovacuum_max_workers 数。因此,增加 autovacuum_max_workers 可能会延迟当前运行的 autovacuum workers 的 autovacuum 执行。而增加 autovacuum_vacuum_cost_limit 可能会导致 IO 瓶颈。需要注意的一点是,可以通过设置单个表的存储参数来重写此行为,这样会忽略全局设置。

postgres=# alter table percona.employee set (autovacuum_vacuum_cost_limit = 500);

ALTER TABLE

postgres=# alter table percona.employee set (autovacuum_vacuum_cost_delay = 10);

ALTER TABLE

postgres=#

postgres=# \d+ percona.employee

Table "percona.employee"

Column | Type | Collation | Nullable | Default | Storage | Stats target | Description

id | integer | | | | plain | |

Options: autovacuum_vacuum_threshold=10000, autovacuum_vacuum_cost_limit=500,

autovacuum_vacuum_cost_delay=10

因此,在繁忙的 OLTP 数据库中,总是有一个策略,在低峰值窗口期间,在经常被 DMLs 命中的表上实现手动真空。在设置了相关的 autovacuum 设置后,手动运行真空作业时,可能会有尽可能多的并行真空作业。因此,建议在微调 autovacuum 设置的同时,执行预定的手动真空作业。

你也可能喜欢

ProxySQL 查询缓存可以很好地扩展,并帮助您的数据库实现显著的性能提升。但是,查询缓存并非没有 其限制。请阅读我们的博客,以了解有关 ProxySQL 查询缓存、其配置、工作方式以及当前已知限制的更 多信息。 DBA 的价值和重要性并没有因为迁移到云而降低。虽然有些任务是自动化的,但工作的其他方面(如数据建模和数据安全)只会增长。我们的白皮书讨论了贵公司的 DBA 员工需要如何适应新的云数据库环境等。

实际案例

1、 创建实验用例: 直接向表中快速插入 1000000 条数据 create table tbl_test (id int, info text, c_time timestamp); insert into tbl_test select generate_series(1,100000),md5(random()::text),clock_timestamp();

2、 分析导致自动 analyze 的阈值:

根据计算公式为参考:

Table tbl_test 成为 autovacuum ANALYZE 候选者,当下面的条件满足时:
Total number of Inserts/Deletes/Updates = (0.1 * 100000) + 50 = 10050

3、 更新数据, 达到触发 analyze 的阈值: testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 10050;

4、 查看分析情况,发现没有更新到 10050 也会分析,当时没有达到 autovacuum 条件:

testdb=# select * from pg_stat_all_tables where relname ='tbl_test';

```
- [ RECORD 1 ]-----
relid
                   164047
                    public
schemaname
                   | tbl_test
relname
seq_scan
                   | 1
seq_tup_read
                   100000
idx_scan
idx_tup_fetch
n_tup_ins
                   100000
n_{tup_upd}
                   10048
n_{tup_del}
                   0
n\_tup\_hot\_upd
                   0
n live tup
                    100000
n_dead_tup
                   10048
n_mod_since_analyze | 10048
last_vacuum
last_autovacuum
last_analyze
last_autoanalyze
                   2020-04-21 06:33:27.451504-04
                   0
vacuum_count
                   0
autovacuum_count
                   0
analyze count
autoanalyze_count
                   | 1
```

5、 根据公式计算:

表: tbl test 成为 autovacuum Vacuum 的候选者, 当下面的条件满足时:

Total number of Obsolete records = (0.2 * 100000) + 50 = 20050

- 6、 因为前面已经更新了 10048, 此次再更新 10000 行: testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 10001;
- 7、 查看统计信息,发现此时并没有触发 autovacuum。
- 8、继续更新 2 行,以达到 20050 行: testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 3; 观察统计信息,还是没有发生 autovacuum。
- 9、 再次修改表记录:

update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 50;

10、观察统计信息,发现发生自动真空,同时日志中也有记录:

testdb=# select * from pg_stat_all_tables where relname ='tbl_test';

```
-[ RECORD 1 ]----
                  164047
relid
schemaname
                   public
                   | tbl test
relname
                  8
seq_scan
                  799998
seq_tup_read
idx_scan
idx_tup_fetch
n_{tup_ins}
                  100000
n_{tup_upd}
                  20101 一总共更新的行数
n_tup_del
                  | 2
n_tup_hot_upd
                  12
n_live_tup
                  99998
                  0 -- 变成 0
n_dead_tup
n_mod_since_analyze | 55
last_vacuum
last_autovacuum
                  2020-04-21 09:07:04.395424-04
last analyze
last_autoanalyze | 2020-04-21 06:51:27.86126-04
                  0
vacuum_count
autovacuum_count
analyze_count
                  0
autoanalyze_count 2
```

--pg_log 下的日志记录,本案例设置 log_autovacuum_min_duration=0;

```
2020-04-21 09:07:04.395 EDT,,9437,,5e9eeff8.24dd,1,,2020-04-21 09:07:04 EDT,6/5,0,LOG,00000,"automatic vacuum of table ""testdb.public.tbl_test"": index scans: 0
pages: 0 removed, 1123 remain, 0 skipped due to pins, 0 skipped frozen
tuples: 47 removed, 99998 remain, 0 are dead but not yet removable, oldest xmin: 1462
buffer usage: 2270 hits, 2 misses, 1124 dirtied
avg read rate: 0.047 MB/s, avg write rate: 26.244 MB/s
system usage: CPU: user: 0.00 s, system: 0.01 s, elapsed: 0.33 s",,,,,,,,"heap_vacuum_rel, vacuumlazy.c:440",""
```

11、查看表的使用块数没有变小,说明 autovacuum 做的不是 full 模式。使用 vacuum full tbl_test;发现 块数变小,数据文件也缩小。

12、再次测试 autovacuum,此次直接更新 20050 行,满足 autovacuum 触发的阈值: testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 20051; UPDATE 20050

13、过一分钟后观察统计信息,发现再次马上就发生 autovacuum:

 $testdb=\#\ select\ *\ from\ pg_stat_all_tables\ where\ relname="tbl_test";$

```
-[ RECORD 1 ]---
                   164061
relid
schemaname
                   public
                   | tbl_test
relname
                   1
seq_scan
seq_tup_read
                   100000
idx_scan
idx\_tup\_fetch
n_tup_ins
                   100000
                   20050
n_{tup_upd}
                   0
n_{tup_del}
n_tup_hot_upd
                   0
n_live_tup
                   100000
                   0 一没有清空前为 20050, 达到触发机制
n_dead_tup
n_mod_since_analyze | 0
last\_vacuum
                   2020-04-21 10:44:06.717406-04
last_autovacuum
last_analyze
                   2020-04-21 10:44:06.774302-04
last\_autoanalyze
                   0
vacuum_count
autovacuum_count
                   | 1
                   0
analyze_count
autoanalyze_count
                   | 1
```

14、Update 再操作:

```
testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 10050;
UPDATE 10049
结果发现这一次 autovacuum 和 analyze 都做了。
```

```
再更新一次:
testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 10051;
没有触发 autovacuum。
```

```
继续再更新一次:
testdb=# update tbl_test set info=md5(random()::text) where id < 10001;
UPDATE 10000
没有触发。
继续操作, 此次为删除操作:
testdb=# delete from tbl_test where id < 55;</pre>
DELETE 54
   testdb=# select * from pg_stat_all_tables where relname = tbl_test';
   -[ RECORD 1 ]-----
   relid
                       164074
   schemaname
                       public
   relname
                      tbl test
                      4
   seq_scan
                       400000
   seq_tup_read
   idx_scan
   idx\_tup\_fetch
                      100000
   n_{tup_ins}
   n_{tup}upd
                      30099
                       54
   n_{tup_del}
                      | 59
   n_tup_hot_upd
   n_live_tup
                      99946
                      | 20049 - 没有达到 20050 所以没有触发 autovacuum
   n_dead_tup
   n\_mod\_since\_analyze \ | \ 54
   last\_vacuum
                      2020-04-21 10:52:06.879799-04
   last_autovacuum
   last_analyze
   last_autoanalyze
                      2020-04-21 11:02:07.19891-04
                      0
   vacuum count
                      | 1
   autovacuum_count
   analyze_count
                      0
                     | 2
   autoanalyze_count
```

```
为了满足条件,再删除一次:
testdb=# delete from tbl_test where id < 60;
DELETE 5
```

此时观察统计信息,发现 n_dead_tup 达到了 20054,此时触发 autovacuum,由此可见此指标非常关键,直接影响 autovacuum 的触发。还有,处于 obsolete 状态的行主要是因为 update 和 delete 操作造成的,insert 操作是不属于此类型。

testdb=# select * from pg_stat_all_tables where relname ='tbl_test';

```
-[ RECORD 1 ]-----
relid
                   164074
schemaname
                   public
relname
                   | tbl_test
                   | 5
seq_scan
                   499946
seq_tup_read
idx_scan
idx\_tup\_fetch
n_{tup_ins}
                    100000
                   30099
n_{tup_upd}
n_{tup_del}
                   59
                   | 59
n_tup_hot_upd
n_live_tup
                   99941
n_dead_tup
                   | 20054 --达到触发条件
n_mod_since_analyze | 59
last_vacuum
last_autovacuum
                   2020-04-21 10:52:06.879799-04
last_analyze
                   2020-04-21 11:02:07.19891-04
last\_autoanalyze
vacuum_count
autovacuum_count
                   | 1
analyze_count
                   0
                   | 2
autoanalyze_count
```

```
testdb=# select * from pg_stat_all_tables where relname = tbl_test;
-[ RECORD 1 ]----+
relid
                    164074
schemaname
                    public
relname
                    | tbl_test
                    | 5
seq_scan
seq_tup_read
                    499946
idx_scan
idx_tup_fetch
n_{tup_ins}
                    100000
                    30099
n_{tup_upd}
n_{tup_del}
```

 $n_tup_hot_upd$ | 59 n_live_tup 84927 n_dead_tup 0 一清理完成后归0 n_mod_since_analyze | 59 $last_vacuum$ 2020-04-21 11:13:07.50089-04 last_autovacuum last_analyze last_autoanalyze 2020-04-21 11:02:07.19891-04 0 vacuum_count autovacuum_count | 2 analyze_count 0 autoanalyze_count | 2

由此可以看出 autovacuum 操作的触发条件基本上按照上面的算法执行,但是有时可能也会绝对的遵守,可能还有其它触发的因素,情况比较复杂。

而 analyze 的触发比较稳定,基本上一达到条件就触发。