

MySQL学习笔记 (Day038 : purge死锁_backup_1)

MySQL学习

MySQL学习笔记 (Day038 : purge死锁_backup_1)

- 一. Purge死锁举例
- 1.1 场景说明
- 1.2 演示

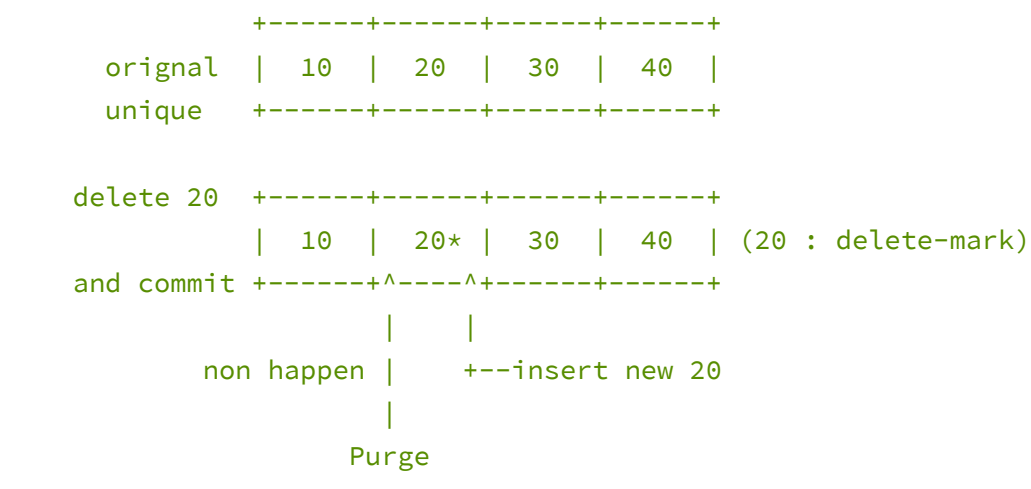
- 二. 备份 (一)
- 2.1. 备份的类型
- 2.2. 备份工具

一. Purge死锁举例

1.1 场景说明

a (auto_increment)	b (unique key)
1	10
2	20
3	30
4	40

表中存在记录 (unique key) 10、20、30、40 (且有 自增主键) , 现在删除记录 20 , 并且已经 提交 了该事物。 **purge** 线程此时还 没有回收 该记录, 且此时又 插入 新的记录 20 。



自增主键图中没有给出

回顾插入过程 **完整的插入过程**如下：

假设现在有记录 10、30、50、70；且为 unique key，需要插入记录 25。

- 找到 小于 等于25的记录，这里是 10
 - 如果记录中已经 存在记录25，且带有 唯一性约束，则需要 在 记录25 上增加 S Gap-lock (**purge的案例中，考 记录20+ 要加S lock的原因**)
 - 不直接报错退出或者提示已存在的原因，是因为有可能之前的 记录25 标记为删除(delete-mark)，然后等待 **purge**
 - 如果 假设 这里 没有 S Gap-Lock，此时 记录30 上也 没有锁 的，按照下面的步骤，可以插入 两个25，这样就 破坏了唯一性约束
- 找到 记录10的下一条记录，这里是 30
- 判断 下一条记录30 上是否有锁 (**如果有=25的情况，后面再讨论**)
 - 判断 30 上面如果 没有锁，则 可以插入
 - 判断 30 上面如果有 Record Lock，则 可以插入
 - 判断 30 上面如果有 Gap Lock / Next-Key Lock，则无法插入，因为锁的范围是 (10, 30) / (10, 30]；在 30 上增加 insert intention lock (**此时处于 waiting 状态**)，当 Gap Lock / Next-Key Lock 释放时，等待的事物 (transaction) 将被 唤醒，此时 记录30 上才能获得 insert intention lock，然后再插入 记录25

在这个场景中，新插入的记录 20，和已经存在的记录 20+ 相等，且带有唯一约束，那时就需要在记录 20+ 上增加 S lock (with gap)

1.2. 演示

因为要模拟插入记录 20+ 的时候，老的 记录20 要存在，所以使用debug版本，将 **purge**线程 停掉。

```
[root@MySQLServer ~]> mysql-d-debug --version
mysql-d-debug Ver 5.7.11-debug for linux-glibc2.5 on x86_64 (MySQL Community Server - Debug (GPL))

[root@MySQLServer ~]> mysql-d-debug --datadir=/data/mysql_data/5.7.11/ &
[1] 1493
[root@MySQLServer ~]> netstat -tunlp | grep 3306
tcp        0      0 0.0.0.0:3306          0.0.0.0:*               LISTEN      1493/mysql-d-debug

--
-- 终端会话1
--
mysql> create table test_purge(a int auto_increment primary key, b int, unique key(b));
Query OK, 0 rows affected (0.20 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values (10),(20),(30),(40);
Query OK, 4 rows affected (0.05 sec)

mysql> commit; -- autocommit=0 in my.cnf
Query OK, 0 rows affected (0.03 sec)

mysql> set global innodb_purge_stop_now=1;
-- show这个变量，结果还是off，这个不用管，purge线程已经停止了
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> delete from test_purge where b=20;
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> commit;
Query OK, 0 rows affected (0.02 sec)

--
-- 终端会话2
--
mysql> select * from test_purge;
+----+-----+
| a | b | -- 20的那条记录已经删除，但是还没有被purge (purge线程停止)
+----+-----+
| 1 | 10 |
| 3 | 30 |
| 4 | 40 |
+----+-----+
3 rows in set (0.00 sec)

mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values(20);
Query OK, 1 row affected (0.04 sec)

--
-- 终端会话3
--
mysql> show engine innodb status\G
-- -----省略其他输出-----
---TRANSACTION 9497, ACTIVE 19 sec
3 lock struct(s), heap size 1160, 3 row lock(s), undo log entries 1
MySQL thread id 3, OS thread handle 13992200294528, query id 26 localhost root cleaning up
TABLE LOCK table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 9497 lock mode IX
RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test': 'test_purge' trx id 9497 lock mode S -- S lock (with gap)
Record lock, heap no 3 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 32
-- heap no=3表示是第二个插入的记录20
-- 且info bits为32，表示记录被标记删除了
0: len 4; hex 80000014; asc ;; -- 记录为20
1: len 4; hex 80000002; asc ;; -- 对应的主键为2

Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
-- heap no=4表示的是20的下一个记录30
-- 且该记录上也有 S lock
0: len 4; hex 8000001e; asc ;;
1: len 4; hex 80000003; asc ;;

RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test': 'test_purge' trx id 9497 lock mode S locks gap before rec
Record lock, heap no 6 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0 -- heap no=6为新插入的记录20，从隐式锁提升为显示锁
0: len 4; hex 80000014; asc ;;
1: len 4; hex 80000005; asc ;;
```

- 因为是唯一索引，需要做唯一性检查，从老的记录 20+ 开始检查 (第一个小子等于自己的值)，则此时 20+ 上要加上一把 S lock，然后往下检查到第一个不相等的记录，即 记录30，然后退出，但是这个 记录30 也要 加上 S lock
- 在插入 新的记录20 的时候，发现下一条记录30上有锁，则自己插入的时的 隐式锁 提升为 显示锁 (见插入步骤)
- 目前锁住的范围是 (10,20]，(20,30]
- 新插入的记录20本身是一把 S-Gap Lock (前面20的有S lock了，由于是唯一索引，本身其实就不需要有记录锁了，有GAP就够了)

所以记录20无法插入 (锁等待)

```
-- 终端会话1
--
mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values(25);
ERROR 1285 (HY000): Unknown error 1285 -- 等待了一段时间后,超时

--
-- 终端会话3
--
mysql> show engine innodb status\G
-----省略其他输出-----
---TRANSACTION 9508, ACTIVE 3 sec inserting
mysql tables in use 1, locked 1
LOCK WAIT 2 lock struct(s), heap size 1160, 1 row lock(s), undo log entries 1
MySQL thread id 5, OS thread handle 139922002568768, query id 44 localhost root update
insert into test_purge(b) values(25) -- 插入的25在等待
----- TRX HAS BEEN WAITING 3 SEC FOR THIS LOCK TO BE GRANTED:
RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9508 lock_mode X locks gap before rec insert intention waiting
Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 80000001e; asc ;;
1: len 4; hex 800000003; asc ;;

-----
TABLE LOCK table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9508 lock_mode IX
RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9508 lock_mode X locks gap before rec insert intention waiting
Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 80000001e; asc ;;
1: len 4; hex 800000003; asc ;;

---TRANSACTION 9503, ACTIVE 10 sec
3 lock struct(s), heap size 1160, 3 row lock(s), undo log entries 1
MySQL thread id 7, OS thread handle 139922002020280, query id 44 localhost root cleaning up
TABLE LOCK table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9503 lock_mode IX
RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9503 lock_mode S
Record lock, heap no 3 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 32
0: len 4; hex 800000014; asc ;;
1: len 4; hex 800000002; asc ;;

Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 80000001e; asc ;;
1: len 4; hex 800000003; asc ;;

RECORD LOCKS space id 47 page no 4 n bits 72 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 9503 lock_mode S locks gap before rec
Record lock, heap no 6 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 800000014; asc ;;
1: len 4; hex 800000007; asc ;;
```

这个例子中出现了**锁等待**，就要**警惕**了，如果有**两个事物相互等待**，就是**死锁**了

Purge死锁演示

```
-- 终端会话1
--
mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values(50),(60),(70),(80),(90),(100);
Query OK, 6 rows affected (0.05 sec)

mysql> commit ;
Query OK, 0 rows affected (0.03 sec)

--
-- 终端会话2

mysql> rollback; -- 回滚掉，不插入新的20。老的记录20还在页里面
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

--
-- 终端会话1

mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> delete from test_purge where b=90; -- 删除90，但是数据还在页上
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

mysql> commit;
Query OK, 0 rows affected (0.03 sec)

--
-- 终端会话2

mysql> select * from test_purge;
+-----+
| a | b |
+-----+
| 1 | 10 |
| 3 | 30 |
| 4 | 40 |
| 5 | 50 |
| 6 | 60 |
| 7 | 70 |
| 8 | 80 |
| 10 | 100 |
+-----+
8 rows in set (0.00 sec)
```

delete but
not purge
+
(1)

10	20*	30	40	50	60	70	80	90*	100
----	-----	----	----	----	----	----	----	-----	-----

delete but
not purge
+
(2)

10	20*	30	40	50	60	70	80	90*	100
----	-----	----	----	----	----	----	----	-----	-----

(3)

10	20*	30	40	50	60	70	80	90*	100
TX1					TX2				
insert 20;					insert 90;				
insert 95;					insert 25;				

(5)

(4)

(6)

步骤(1): 删除20, 且没有被purge
步骤(2): 删除90, 且没有被purge
步骤(3): TX1 插入20, 可以插入成功
步骤(4): TX2 插入90, 可以插入成功
步骤(5): TX1 插入95, 锁等待
步骤(6): TX2 插入25, 锁等待

步骤 (5) 和 步骤 (6) 最终因为相互等待, 而导致有一个死锁

```
-- 终端会话1（步骤3）
--
mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values(20);
Query OK, 1 row affected (0.00 sec)

--
-- 终端会话2（步骤4）
--
mysql> begin;
Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)

mysql> insert into test_purge(b) values(90);
Query OK, 1 row affected (0.04 sec)

--
-- 终端会话3
--
mysql> show engine innodb status\G
-----若略其他输出-----
3 lock struct(s), heap size 1160, 3 row lock(s), undo log entries 1
MySQL thread id 10, OS thread handle 140173485033216, query id 74 localhost root cleaning up
TABLE LOCK table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10034 lock mode IX
RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10034 lock mode S -- S lock
Record lock, heap no 3 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 32 -- heap no 3为删除的记录20。上面有 S lock
0: len 4; hex 80000014; asc ;;
1: len 4; hex 80000002; asc ;;

Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0 -- 由于唯一性，被扫描到的记录30上，也有 S lock
0: len 4; hex 8000001e; asc ;;
1: len 4; hex 80000003; asc ;;

RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10034 lock mode S locks gap before rec
Record lock, heap no 13 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0 -- 新插入的记录28。上面有 S Gap lock
0: len 4; hex 8000001a; asc ;;
1: len 4; hex 8000000c; asc ;;

---TRANSACTION 10029, ACTIVE 69 sec
3 lock struct(s), heap size 1160, 3 row lock(s), undo log entries 1
MySQL thread id 11, OS thread handle 140173484766976, query id 73 localhost root cleaning up
TABLE LOCK table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10029 lock mode IX
RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10029 lock mode S
Record lock, heap no 10 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 32 -- 删除的记录90上。有一把 S lock
0: len 4; hex 8000000a; asc 2;
1: len 4; hex 80000003; asc ;;

Record lock, heap no 11 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0 -- 由于唯一性，被扫描到的记录100上有一把 S lock
0: len 4; hex 80000064; asc d;
1: len 4; hex 8000000a; asc ;;

RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'. 'test_purge' trx id 10029 lock mode S locks gap before rec
Record lock, heap no 12 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0 -- 新插入的记录90。上面有 S Gap lock
0: len 4; hex 8000005a; asc Z;
1: len 4; hex 8000000b; asc ;;
```


此时的锁的范围：

事物1：S Lock (10, 20], (20, 30]

事物2：S Lock (80, 90], (90, 100]

事物1 插入 95，需要等待事物2 释放

事物2 插入 25，需要等待事物1 释放

又是典型的 AB-BA死锁

```
--
-- 终端会话1 （步骤5）
--
mysql> insert into test_purge(b) values(95);
Query OK, 1 row affected (0.64 sec)

--
-- 终端会话2 （步骤6）
--
mysql> insert into test_purge(b) values(25);
ERROR 1213 (40001): Unknown error 1213 -- Error 1213, dead lock后，被阻塞了

--
-- 终端会话3
--
mysql> show engine innodb status\G
-- -----省略其他输出-----
-----
LATEST DETECTED DEADLOCK
-----
2016-03-04 17:55:38 0x7f7caec43700
*** (1) TRANSACTION:
TRANSACTION 10035, ACTIVE 41 sec inserting
mysql tables in use 1, locked 1
LOCK WAIT 4 lock struct(s), heap size 1160, 4 row lock(s), undo log entries 2
MySQL thread id 13, OS thread handle 140173485933216, query id 100 localhost root update
insert into test_purge(b) values(95) -- 事物1 想要插入95. 在等待100的插入意向锁
*** (1) WAITING FOR THIS LOCK TO BE GRANTED:
RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 10035 lock_mode X locks gap before rec insert intention waiting
Record lock, heap no 11 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 80000064; asc d;;
1: len 4; hex 8000000a; asc ;;

*** (2) TRANSACTION:
TRANSACTION 10040, ACTIVE 24 sec inserting, thread declared inside InnoDB 5000
mysql tables in use 1, locked 1
4 lock struct(s), heap size 1160, 4 row lock(s), undo log entries 2
MySQL thread id 14, OS thread handle 140173484766976, query id 101 localhost root update
insert into test_purge(b) values(25) -- 事物2要插入 记录 25
*** (2) HOLDS THE LOCK(S): -- 事物2 持有 90和100的S Lock (with gap)
RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 10040 lock_mode S
Record lock, heap no 10 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 32
0: len 4; hex 8000005a; asc Z;;
1: len 4; hex 80000009; asc ;;

Record lock, heap no 11 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 80000064; asc d;;
1: len 4; hex 8000000a; asc ;;

*** (2) WAITING FOR THIS LOCK TO BE GRANTED: -- 事物2 在等待 30 这把插入意向锁（被事物1占着）
RECORD LOCKS space id 49 page no 4 n bits 80 index b of table 'burn_test'.'test_purge' trx id 10040 lock_mode X locks gap before rec insert intention waiting
Record lock, heap no 4 PHYSICAL RECORD: n_fields 2; compact format; info bits 0
0: len 4; hex 8000001a; asc ;;
1: len 4; hex 80000003; asc ;;

*** WE ROLL BACK TRANSACTION (2) -- 最终回滚到了事物2
```

上述演示中，并没有重复的值，但还是出现了死锁，原因就是使用了唯一索引，导致检查唯一性时，产生了 S Lock

- 生该问题的场景：
 1. 使用了唯一索引（主要原因）
 2. 大量delete数据后，又立即插入了数据
 3. 插入的数据和部分删除的数据的唯一索引一样，且purge还没有来得及回收删除的数据
- 解决办法
 1. delete后等待较长时间后（增大purge线程数，等Purge回收），再插入新数据（不推荐）
 2. 使用普通索引
 3. 仍然使用唯一索引，但是插入前要按 唯一索引进行排序（只有有等待，不会有死锁）

Tips

1. 老师视频演示的第一个 create table zz (a int primary key);,要能产生 S lock，要使用 RR 的隔离级别；RC 隔离级别只能产生 S lock but not gap
2. 由于这个例子是的特殊性（*原地更新*），无法演示出死锁，所以采用上述的例子演示

原地更新是指 这条记录 在事物过程 中，是否发生原地更新的行为，而不是事物提交后发生的更新（都是在事物中）

二. 备份（一）

2.1. 备份的类型

以下三种方式都是 全量备份 的方式

1. 热备（Hot Backup）
 - 在线备份
 - 对应用无影响（应用程序不会被阻塞（*其实有，只是时间很短*），可以正常的读写，但是性能上还是有影响的）
2. 冷备（Cold Backup）
 - 备份数据文件，最可靠的备份
 - 需要停机（最大的弊端）
 - 备份datadir下的所有文件
3. 温备（Warm Backup）
 - 在线备份
 - 对应用影响很大
 - 通常加一个读锁（读不受影响，写被阻塞）

2.2. 备份工具

1. ibbackup
 - 官方备份工具
 - 收费
 - 物理备份
2. xtrabackup
 - 开源社区备份工具（*必须使用最新版本，否则备份出来的数据可能有问题*）
 - 开源免费
 - 物理备份
 - Xtrabackup老版本的问题
3. mysqldump
 - 官方自带备份工具，是可靠的，且 备份文件相对较小
 - 开源免费
 - 逻辑备份
 - 恢复速度较慢（需要重建索引等等）

注意:

1. 有的热备都只能使InnoDB存储引擎表
2. 其他存储引擎表只能是温备

- 物理备份
 - 备份了 表空间 的数据，和冷备类似
- 逻辑备份
 - 备份了 表 中的数据（导出的是 一条SQL）

备份方式	逻辑备份	物理备份
优点	备份数据库逻辑内容 备份文件相对较小 (只备份表中的数据与结构)	备份数据库物理文件 恢复速度比较快 (物理文件恢复基本已经完成恢复)
缺点	恢复速度较慢 (需要重建索引、存储过程等)	备份文件相对较大 (备份表空间，包含数据与索引)
对业务影响	缓冲池污染、I/O负载加大	I/O负载加大
代表工具	mysqldump	ibbackup、xtrabackup

- 从以下维度选择备份方式：
 - 备份速度
 - 恢复速度
 - 备份大小
 - 对业务影响