

32 | 为什么还有kill不掉的语句？

2019-01-25 林晓斌

MySQL实战45讲

[进入课程 >](#)



讲述：林晓斌

时长 13:35 大小 12.46M



在 MySQL 中有两个 kill 命令：一个是 kill query + 线程 id，表示终止这个线程中正在执行的语句；一个是 kill connection + 线程 id，这里 connection 可缺省，表示断开这个线程的连接，当然如果这个线程有语句正在执行，也是要先停止正在执行的语句的。

不知道你在使用 MySQL 的时候，有没有遇到过这样的现象：使用了 kill 命令，却没能断开这个连接。再执行 show processlist 命令，看到这条语句的 Command 列显示的是 Killed。

你一定会奇怪，显示为 Killed 是什么意思，不是应该直接在 show processlist 的结果里看不到这个线程了吗？

今天，我们就来讨论一下这个问题。

其实大多数情况下，kill query/connection 命令是有效的。比如，执行一个查询的过程中，发现执行时间太久，要放弃继续查询，这时我们就可以用 kill query 命令，终止这条查询语句。

还有一种情况是，语句处于锁等待的时候，直接使用 kill 命令也是有效的。我们一起来看下这个例子：

session A	session B	session C
begin; update t set c=c+1 where id=1;		
	update t set c=c+1 where id=1; (blocked)	
	ERROR 1317 (70100): Query execution was interrupted	kill query thread_id_B;

图 1 kill query 成功的例子

可以看到，session C 执行 kill query 以后，session B 几乎同时就提示了语句被中断。这，就是我们预期的结果。

收到 kill 以后，线程做什么？

但是，这里你要停下来想一下：session B 是直接终止掉线程，什么都不管就直接退出吗？显然，这是不行的。

我在[第 6 篇文章](#)中讲过，当对一个表做增删改查操作时，会在表上加 MDL 读锁。所以，session B 虽然处于 blocked 状态，但还是拿着一个 MDL 读锁的。如果线程被 kill 的时候，就直接终止，那之后这个 MDL 读锁就没机会被释放了。

这样看来，kill 并不是马上停止的意思，而是告诉执行线程说，这条语句已经不需要继续执行了，可以开始“执行停止的逻辑了”。

其实，这跟 Linux 的 kill 命令类似，kill -N pid 并不是让进程直接停止，而是给进程发一个信号，然后进程处理这个信号，进入终止逻辑。只是对于

MySQL 的 kill 命令来说，不需要传信号量参数，就只有“停止”这个命令。

实现上，当用户执行 `kill query thread_id_B` 时，MySQL 里处理 kill 命令的线程做了两件事：

1. 把 session B 的运行状态改成 `THD::KILL_QUERY`(将变量 `killed` 赋值为 `THD::KILL_QUERY`)；
2. 给 session B 的执行线程发一个信号。

为什么要发信号呢？

因为像图 1 的我们例子里面，session B 处于锁等待状态，如果只是把 session B 的线程状态设置 `THD::KILL_QUERY`，线程 B 并不知道这个状态变化，还是会继续等待。发一个信号的目的，就是让 session B 退出等待，来处理这个 `THD::KILL_QUERY` 状态。

上面的分析中，隐含了这么三层意思：

1. 一个语句执行过程中有多处“埋点”，在这些“埋点”的地方判断线程状态，如果发现线程状态是 `THD::KILL_QUERY`，才开始进入语句终止逻辑；
2. 如果处于等待状态，必须是一个可以被唤醒的等待，否则根本不会执行到“埋点”处；
3. 语句从开始进入终止逻辑，到终止逻辑完全完成，是有一个过程的。

到这里你就知道了，原来不是“说停就停的”。

接下来，我们再看一个 **kill 不掉** 的例子，也就是我们在前面[第 29 篇文章](#)中提到的 `innodb_thread_concurrency` 不够用的例子。

首先，执行 `set global innodb_thread_concurrency=2`，将 InnoDB 的并发线程上限数设置为 2；然后，执行下面的序列：

session A	session B	session C	session D	session E
select sleep(100) from t;	select sleep(100) from t;			
		select *from t; (blocked)		
			kill query C;	
		ERROR 2013 (HY000): Lost connection to MySQL server during query		kill C;

图 2 kill query 无效的例子

可以看到：

1. session C 执行的时候被堵住了；
2. 但是 session D 执行的 kill query C 命令却没什么效果，
3. 直到 session E 执行了 kill connection 命令，才断开了 session C 的连接，提示 “Lost connection to MySQL server during query” ，
4. 但是这时候，如果在 session E 中执行 show processlist，你就能看到下面这个图。

```
mysql> show processlist;
```

Id	User	Host	db	Command	Time	State	Info
4	root	localhost:50934	test	Query	30	User sleep	select sleep(100) from t
5	root	localhost:50956	test	Query	26	User sleep	select sleep(100) from t
12	root	localhost:53288	test	Killed	24	Sending data	select * from t
13	root	localhost:53316	test	Query	0	starting	show processlist

图 3 kill connection 之后的效果

这时候，id=12 这个线程的 Commnad 列显示的是 Killed。也就是说，客户端虽然断开了连接，但实际上服务端上这条语句还在执行过程中。

为什么在执行 kill query 命令时，这条语句不像第一个例子的 update 语句一样退出呢？


在实现上，等行锁时，使用的是 `pthread_cond_timedwait` 函数，这个等待状态可以被唤醒。但是，在这个例子里，12 号线程的等待逻辑是这样的：每 10 毫秒判断一下是否可以进入 InnoDB 执行，如果不行，就调用 `nanosleep` 函数进入 sleep 状态。

也就是说，虽然 12 号线程的状态已经被设置成了 `KILL_QUERY`，但是在这个等待进入 InnoDB 的循环过程中，并没有去判断线程的状态，因此根本不会进入终止逻辑阶段。

而当 session E 执行 `kill connection` 命令时，是这么做的，

1. 把 12 号线程状态设置为 `KILL_CONNECTION`；
2. 关掉 12 号线程的网络连接。因为有这个操作，所以你会看到，这时候 session C 收到了断开连接的提示。

那为什么执行 `show processlist` 的时候，会看到 Command 列显示为 `killed` 呢？其实，这就是因为在执行 `show processlist` 的时候，有一个特别的逻辑：

 复制代码

1 如果一个线程的状态是 `KILL_CONNECTION`，就把 Command 列显示成 `Killed`。

所以其实，即使是客户端退出了，这个线程的状态仍然是在等待中。那这个线程什么时候会退出呢？

答案是，只有等到满足进入 InnoDB 的条件后，session C 的查询语句继续执行，然后才有可能判断到线程状态已经变成了 `KILL_QUERY` 或者 `KILL_CONNECTION`，再进入终止逻辑阶段。

到这里，我们来小结一下。

这个例子是 kill 无效的第一类情况，即：线程没有执行到判断线程状态的逻辑。跟这种情况相同的，还有由于 IO 压力过大，读写 IO 的函数一直无法返回，导致不能及时判断线程的状态。

另一类情况是，终止逻辑耗时较长。这时候，从 `show processlist` 结果上看也是 `Command=Killed`，需要等到终止逻辑完成，语句才算真正完成。这类情况，比较常见的

场景有以下几种：

1. 超大事务执行期间被 kill。这时候，回滚操作需要对事务执行期间生成的所有新数据版本做回收操作，耗时很长。
2. 大查询回滚。如果查询过程中生成了比较大的临时文件，加上此时文件系统压力大，删除临时文件可能需要等待 IO 资源，导致耗时较长。
3. DDL 命令执行到最后阶段，如果被 kill，需要删除中间过程的临时文件，也可能受 IO 资源影响耗时较久。

之前有人问过我，如果直接在客户端通过 Ctrl+C 命令，是不是就可以直接终止线程呢？

答案是，不可以。

这里有一个误解，其实在客户端的操作只能操作到客户端的线程，客户端和服务端只能通过网络交互，是不可能直接操作服务端线程的。

而由于 MySQL 是停等协议，所以这个线程执行的语句还没有返回的时候，再往这个连接里面继续发命令也是没有用的。实际上，执行 Ctrl+C 的时候，是 MySQL 客户端另外启动一个连接，然后发送一个 kill query 命令。

所以，你可别以为在客户端执行完 Ctrl+C 就万事大吉了。因为，要 kill 掉一个线程，还涉及到后端的很多操作。

另外两个关于客户端的误解

在实际使用中，我也经常会碰到一些同学对客户端的使用有误解。接下来，我们就来看看两个最常见的误解。

第一个误解是：如果库里面的表特别多，连接就会很慢。

有些线上的库，会包含很多表（我见过最多的一个库里有 6 万个表）。这时候，你就会发现，每次用客户端连接都会卡在下面这个界面上。

```
mysql -h127.0.0.1 -uu1 -pp1 db1
Reading table information for completion of table and column names
You can turn off this feature to get a quicker startup with -A
```


图 4 连接等待

而如果 db1 这个库里表很少的话，连接起来就会很快，可以很快进入输入命令的状态。因此，有同学会认为是表的数目影响了连接性能。

从[第一篇文章](#)你就知道，每个客户端在和服务端建立连接的时候，需要做的事情就是 TCP 握手、用户校验、获取权限。但这几个操作，显然跟库里面表的个数无关。

但实际上，正如图中的文字提示所说的，当使用默认参数连接的时候，MySQL 客户端会提供一个本地库名和表名补全的功能。为了实现这个功能，客户端在连接成功后，需要多做一些操作：

1. 执行 `show databases` ；
2. 切到 db1 库，执行 `show tables` ；
3. 把这两个命令的结果用于构建一个本地的哈希表。

在这些操作中，最花时间的就是第三步在本地构建哈希表的操作。所以，当一个库中的表个数非常多的时候，这一步就会花比较长的时间。

也就是说，**我们感知到的连接过程慢，其实并不是连接慢，也不是服务端慢，而是客户端慢。**

图中的提示也说了，如果在连接命令中加上 `-A`，就可以关掉这个自动补全的功能，然后客户端就可以快速返回了。

这里自动补全的效果就是，你在输入库名或者表名的时候，输入前缀，可以使用 Tab 键自动补全表名或者显示提示。

实际使用中，如果你自动补全功能用得并不多，我建议你每次使用的时候都默认加 `-A`。

其实提示里面没有说，除了加 `-A` 以外，加 `-quick`(或者简写为 `-q`) 参数，也可以跳过这个阶段。但是，这个 **`-quick` 是一个更容易引起误会的参数，也是关于客户端常见的一个误解。**

你看到这个参数，是不是觉得这应该是一个让服务端加速的参数？但实际上恰恰相反，设置了这个参数可能会降低服务端的性能。为什么这么说呢？

MySQL 客户端发送请求后，接收服务端返回结果的方式有两种：

1. 一种是本地缓存，也就是在本地开一片内存，先把结果存起来。如果你用 API 开发，对应的就是 `mysql_store_result` 方法。
2. 另一种是不缓存，读一个处理一个。如果你用 API 开发，对应的就是 `mysql_use_result` 方法。

MySQL 客户端默认采用第一种方式，而如果加上 `-quick` 参数，就会使用第二种不缓存的方式。

采用不缓存的方式时，如果本地处理得慢，就会导致服务端发送结果被阻塞，因此会让服务端变慢。关于服务端的具体行为，我会在下一篇文章再和你展开说明。

那你会说，既然如此，为什么要给这个参数取名叫作 `quick` 呢？这是因为使用这个参数可以达到以下三点效果：

第一点，就是前面提到的，跳过表名自动补全功能。

第二点，`mysql_store_result` 需要申请本地内存来缓存查询结果，如果查询结果太大，会耗费较多的本地内存，可能会影响客户端本地机器的性能；

第三点，是不会把执行命令记录到本地的命令历史文件。

所以你看到了，`-quick` 参数的意思，是让客户端变得更快。

小结

在今天这篇文章中，我首先和你介绍了 MySQL 中，有些语句和连接“kill 不掉”的情况。

这些“kill 不掉”的情况，其实是因为发送 `kill` 命令的客户端，并没有强行停止目标线程的执行，而只是设置了个状态，并唤醒对应的线程。而被 `kill` 的线程，需要执行到判断状态的“埋点”，才会开始进入终止逻辑阶段。并且，终止逻辑本身也是需要耗费时间的。

所以，如果你发现一个线程处于 Killed 状态，你可以做的事情就是，通过影响系统环境，让这个 Killed 状态尽快结束。

比如，如果是第一个例子里 InnoDB 并发度的问题，你就可以临时调大 `innodb_thread_concurrency` 的值，或者停掉别的线程，让出位子给这个线程执行。

而如果是回滚逻辑由于受到 IO 资源限制执行得比较慢，就通过减少系统压力让它加速。

做完这些操作后，其实你已经没有办法再对它做什么了，只能等待流程自己完成。

最后，我给你留下一个思考题吧。

如果你碰到一个被 killed 的事务一直处于回滚状态，你认为是应该直接把 MySQL 进程强行重启，还是应该让它自己执行完成呢？为什么呢？

你可以把你的结论和分析写在留言区，我会在下一篇文章的末尾和你讨论这个问题。感谢你的收听，也欢迎你把这篇文章分享给更多的朋友一起阅读。

上期问题时间

我在上一篇文章末尾，给你留下的问题是，希望你分享一下误删数据的处理经验。

@苍茫 同学提到了一个例子，我觉得值得跟大家分享一下。运维的同学直接拷贝文本去执行，SQL 语句截断，导致数据库执行出错。

从浏览器拷贝文本执行，是一个非常不规范的操作。除了这个例子里面说的 SQL 语句截断问题，还可能存在乱码问题。

一般这种操作，如果脚本的开发和执行不是同一个人，需要开发同学把脚本放到 git 上，然后把 git 地址，以及文件的 md5 发给运维同学。

这样就要求运维同学在执行命令之前，确认要执行的文件的 md5，跟之前开发同学提供的 md5 相同才能继续执行。

另外，我要特别点赞一下 @苍茫 同学复现问题的思路和追查问题的态度。

@linhui0705 同学提到的“四个脚本”的方法，我非常推崇。这四个脚本分别是：备份脚本、执行脚本、验证脚本和回滚脚本。如果能够坚持做到，即使出现问题，也是可以很快恢复的，一定能降低出现故障的概率。

不过，这个方案最大的敌人是这样的思想：这是个小操作，不需要这么严格。

@Knight²⁰¹⁸ 给了一个保护文件的方法，我之前没有用过这种方法，不过这确实是一个不错的思路。

为了数据安全和服服务稳定，多做点预防方案的设计讨论，总好过故障处理和事后复盘。方案设计讨论会和故障复盘会，这两种会议的会议室气氛完全不一样。经历过的同学一定懂的。

 极客时间

MySQL 实战 45 讲

从原理到实战，丁奇带你搞懂 MySQL

林晓斌

网名丁奇
前阿里资深技术专家



新版升级：点击「 请朋友读」，10位好友免费读，邀请订阅更有**现金**奖励。

© 版权归极客邦科技所有，未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪，如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 31 | 误删数据后除了跑路，还能怎么办？

下一篇 33 | 我查这么多数据，会不会把数据库内存打爆？



Leon 置顶

2019-01-30

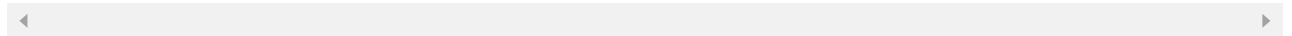
👍 5

kill connection本质上只是把客户端的sql连接断开，后面的执行流程还是要走kill query的，是这样理解吧

作者回复: 这个理解非常到位👍

额外的一个不同就是show processlist的时候，kill connection会显示 “killed”

这两句加起来可以用来替换我们文中的描述👍



夹心面包

2019-01-25

👍 4

对于结尾的问题,我觉得肯定是等待,即便是mysql重启,也是需要对未提交的事务进行回滚操作的,保证数据库的一致性

展开 ∨



wjz1991

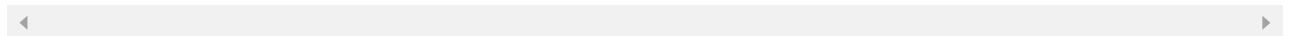
2019-02-13

👍 2

老师，之前也是有遇到程序问题导致cpu爆满，临时先把innodb_thread_concurrency设置为16（降低cpu避免影响同机器实例），然后不断去kill，后面程序人员修复了这个问题后，一堆的killed的语句不释放，设置innodb_thread_concurrency=0，等了半个月都没释放，后面还是安排主从切换，强制重启解决，请问老师，这是为什么？

展开 ∨

作者回复: 如果是因为这个原因的，应该是设置innodb_thread_concurrency=0就会退出的。。你这个情况可能卡在别的地方了，下次如果再出现，要重启之前，用pstack保留个现场哦



Mr.sylar

2019-01-25

👍 2

老师，我想问下这些原理的"渔"的方法除了看源码，还有别的建议吗

作者回复: 不同的知识点不太一样哈，有些可以看文档；

有些可以自己验证；

还有就是看其他人文章，加验证；（就是我们这个专栏的方法^_^）



HuaMax

2019-01-26

1

课后题。我认为需要看当时的业务场景。重启会导致其他的连接也断开，返回给其他业务连接丢失的错误。如果有很多事务在等待该事务的锁，则应该重启，让其他事务快速重试获取锁。另外如果是RR的事务隔离级别，长事务会因为数据可见性的问题，对于多版本的数据需要找到正确的版本，对读性能是不是也会有影响，这时候重启也更好。个人理解，请老师指正。

展开

作者回复: 有考虑到对其他线程的影响，这个

其实这种时候往往是要先考虑切换（当然重启也是切换的）

如果只看恢复时间的话，等待会更快



700

2019-01-25

1

老师，请教。

1) 文中开头说“当然如果这个线程有语句正在执行，也是要先停止正在执行的语句的”。我个人在平时使用中就是按默认的执行，不管这个线程有无正在执行语句。不知这样会有什么潜在问题？

2) 文中说“实际上，执行 Ctrl+C 的时候，是 MySQL 客户端另外启动一个连接，然后...

展开

作者回复: 1. 一般你执行kill就是要停止正在执行的语句，所以问题不大

2. 不应该呀， KILL QUERY 是大写哦，你再grep一下日志；

3. 多提供一种方法嘛。kill query是指你只是想停止这个语句，但是事务不会回滚。一般kill query是发生在客户端执行ctrl+c的时候啦。平时紧急处理确实直接用kill + thread_id。好问题

4. 对，另外，在kill query无效的时候，其实kill connection也是无效的



Ryoma

1



2019-01-25

想得简单点：既然事务处于回滚状态了，重启MySQL这部分事务还是需要回滚。私以为让它执行完成比较好。



明亮

2019-04-16



老师，最近聚合支付平台碰到了问题，基本上一到深夜就会碰到几千秒的慢sql，kill不了，重启连接过来的服务器应用也不行，重启mysql服务也重启不了，一直处于commit状态，最后每次只能重启mysql服务器，这个commit慢sql才没有了，但是重启mysql服务器影响面太广，到现在没定位为啥形成的这个慢sql，能帮忙分析下吗？谢谢

展开 ∨



涂涂的爸爸

2019-03-15



老师你好，如果我show processlist看到一个慢查询的thread_id，在另外的一个窗口或前台页面，想用kill thread_id杀掉这个查询，会不会出现，在我开始执行kill的时候，这个慢查询已经执行结束，而这个thread_id被重用了？导致我误杀的情况？

说的简单点就是，在我杀的过程中，这个thread_id（其实就是客户端的connection_id()）会不会被重用？...

展开 ∨



似水流年

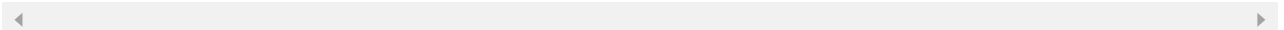
2019-03-13



老师，请问我直接在操作系统层面用kill命令掉会话的进程，这个会话的事物应该会回滚，除此外有不良影响吗？

展开 ∨

作者回复: 就是回滚的影响，没有其他的了



Lukia

2019-02-19



请教老师，删除中间列和修改末尾列这两种DDL的差别在什么地方呢？

作者回复: 对, 其实只有 改索引、 加最后一列、删最后一列
其他的大多数不行, 比如删除中间一列这种

展开 ▾

作者回复: 删除中间列, 就没办法用切换的那个方案。

MySQL的备库比主库多一个字段或少一个字段, 这时候日志还是可以应用成功的(但如果少的是中间一个字段, 字段就会对应错了)



think_wtw

2019-02-13



老师如果正在执行ddl 比如删除一列或者创建一个索引, 执行kill query也是事物进行回滚的是吗? 内部会做什么操作? 来得晚还没追上课程。谢谢解答!

展开 ▾

作者回复: 对, 进行回滚

取决于做到什么程度了, 总之效果就是中间生成的数据全部清理掉, 恢复到未执行ddl之前的状态



斜面镜子 ...

2019-01-28



“采用不缓存的方式时, 如果本地处理得慢, 就会导致服务端发送结果被阻塞, 因此会让服务端变慢” 这个怎么理解?

展开 ▾

作者回复: 堵住了不就变慢了 😊



700

2019-01-27



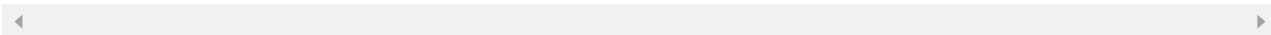
老师, 您好。客户端版本如下:

mysql Ver 14.14 Distrib 5.7.24, for linux-glibc2.12 (x86_64) using EditLine wrapper

老师, 再请教另一个问题。并非所有的 DDL 操作都可以通过主从切换来实现吧? 不适用的场景有哪些呢?

展开 ∨

作者回复: 对, 其实只有 改索引、加最后一列、删最后一列
其他的大多数不行, 比如删除中间一列这种



千年孤独

2019-01-27



可能不是本章讨论的问题, 我想请问老师 “MySQL使用自增ID和UUID作为主键的优劣”, 基于什么样的业务场景用哪种好?

展开 ∨

作者回复: 后面会有文章会提到这个问题哈:)



Geek_a6786...

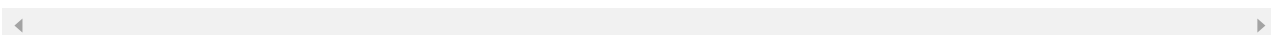
2019-01-26



老师好, 我猜发条橙子的问题 因为很多日志监控会统计error日志, 这样并不很优雅, 觉得他是想有什么办法规避这种并发引起的问题,

展开 ∨

作者回复: 嗯嗯 不过我也确实没有想到更好的方法
毕竟两个线程要同时发起一个insert操作, 这个服务端也拦不住呀 😊



路过

2019-01-26



老师, kill语法是:

KILL [CONNECTION | QUERY] processlist_id

processlist_id是conn_id, 不是thd_id.通过对比sys.processlist表中的信息就可以知道了。

通过查询官方文档也说明了: ...

展开 ∨

作者回复: 这两个是一样的吧?
都是对应show processlist这个命令结果里的第一列



Geek_a6786...

2019-01-26



也遇到@发条橙子一样的问题，例如队列两个消息同时查询库存，发现都不存在，然后就都执行插入语句，一条成功，一条报唯一索引异常，这样程序日志会一直显示一个唯一索引报错，然后重试执行更新，我暂时是强制查主库

展开 ∨

作者回复：“我暂时是强制查主库” 从这就看你是因为读是读的备库，才出现这个问题的是吧。

发条橙子的的问题是，他都是操作主库。

其实如果索引有唯一键，就直接上insert。

然后碰到违反唯一键约束就报错，这个应该就是唯一键约束正常的用法吧😞



gaohueric

2019-01-26



老师您好，一个表中 1个主键，2个唯一索引，1个普通索引 4个普通字段，当插入一条全部字段不为空的数据时，此时假设有4个索引文件，分别对应 主键 唯一性索引，普通索引，假设内存中没有这个数据页，那么server是直接调用innodb的接口，然后依次校验（读取磁盘数据，验证唯一性）主键，唯一性索引，然后确认无误A时刻之后，吧主键和唯一性索引的写入内存，再把普通索引写入change buffer？那普通数据呢，是不是跟着主...

展开 ∨

作者回复: 1. 是的，如果普通索引上的数据页这时候没有在内存中，就会使用change buffer

2. “那普通数据呢，是不是跟着主键一块写入内存了？” 你说的是无索引的字段是吧，这些数据就在主键索引上，其实改的就是主键索引。



700

2019-01-26



老师，您好。我继续接着我上条留言。

关于2），因为是测试机，我是直接 tail -0f 观察 general log 输出的。确实没看到 KILL QUERY 等字眼。数据库版本是 MySQL 5.7.24。

关于4)，文中您不是这样说的吗？

2.但是 session D 执行的 kill query C 命令却没什么效果， ...

展开 ▾

作者回复: 1. 你的客户端版本是什么 mysql --version 看看

3. 嗯，是的，连接会断开，但是这个语句在server端还是会继续执行（如果kill query 无效的话）

