42 | grant之后要跟着flush privileges吗?

2019-02-18 林晓斌



朗读: 林晓斌

时长 12:16 大小 11.24M

在 MySQL 里面,grant 语句是用来给用户赋权的。不知道你有没有见过一些操作文档里面提到,grant 之后要马上跟着执行一个 flush privileges 命令,才能使赋权语句生效。我最开始使用 MySQL 的时候,就是照着一个操作文档的说明按照这个顺序操作的。

那么, grant 之后真的需要执行 flush privileges 吗? 如果没有执行这个 flush 命令的话, 赋权语句真的不能生效吗?

接下来,我就先和你介绍一下 grant 语句和 flush privileges 语句分别做了什么事情,然后再一起来分析这个问题。

为了便于说明, 我先创建一个用户:

1 create user 'ua'@'%' identified by 'pa';

这条语句的逻辑是创建一个用户'ua'@'%',密码是 pa。注意,在 MySQL 里面,用户名 (user)+ 地址 (host) 才表示一个用户,因此 ua@ip1 和 ua@ip2 代表的是两个不同的用户。

这条命令做了两个动作:

- 1. 磁盘上,往 mysql.user 表里插入一行,由于没有指定权限,所以这行数据上所有表示权限的字段的值都是 N;
- 2. 内存里, 往数组 acl_users 里插入一个 acl_user 对象, 这个对象的 access 字段 值为 0。

图 1 就是这个时刻用户 ua 在 user 表中的状态。

```
mysql> select * from mysql.user where user='ua'\G
Host: %
                User: ua
          Select_priv: N
          Insert_priv: N
          Update_priv: N
          Delete_priv: N
          Create priv: N
            Drop_priv: N
          Reload_priv: N
        Shutdown_priv: N
         Process_priv: N
            File_priv: N
           Grant_priv: N
      References_priv: N
           Index_priv: N
           Alter_priv: N
         Show_db_priv: N
           Super_priv: N
 Create_tmp_table_priv: N
     Lock_tables_priv: N
         Execute_priv: N
      Repl_slave_priv: N
     Repl_client_priv: N
     Create view priv: N
       Show_view_priv: N
  Create_routine_priv: N
   Alter routine priv: N
     Create_user_priv: N
           Event_priv: N
         Trigger_priv: N
Create_tablespace_priv: N
```

图 1 mysql.user 数据行

在 MySQL 中,用户权限是有不同的范围的。接下来,我就按照用户权限范围从大到小的顺序依次和你说明。

全局权限

全局权限,作用于整个 MySQL 实例,这些权限信息保存在 mysql 库的 user 表里。

如果我要给用户 ua 赋一个最高权限的话,语句是这么写的:

□复制代码

1 grant all privileges on *.* to 'ua'@'%' with grant option;

这个 grant 命令做了两个动作:

- 1. 磁盘上,将 mysql.user 表里,用户'ua'@'%'这一行的所有表示权限的字段的值都 修改为'Y';
- 2. 内存里,从数组 acl_users 中找到这个用户对应的对象,将 access 值(权限位) 修改为二进制的"全 1"。

在这个 grant 命令执行完成后,如果有新的客户端使用用户名 ua 登录成功,MySQL 会为新连接维护一个线程对象,然后从 acl_users 数组里查到这个用户的权限,并将权限值拷贝到这个线程对象中。之后在这个连接中执行的语句,所有关于全局权限的判断,都直接使用线程对象内部保存的权限位。

基于上面的分析我们可以知道:

- 1. grant 命令对于全局权限,同时更新了磁盘和内存。命令完成后即时生效,接下来新创建的连接会使用新的权限。
- 2. 对于一个已经存在的连接,它的全局权限不受 grant 命令的影响。

需要说明的是,一般在生产环境上要合理控制用户权限的范围。我们上面用到的这个grant 语句就是一个典型的错误示范。如果一个用户有所有权限,一般就不应该设置为所有 IP 地址都可以访问。

如果要回收上面的 grant 语句赋予的权限, 你可以使用下面这条命令:

□复制代码

这条 revoke 命令的用法与 grant 类似, 做了如下两个动作:

- 1. 磁盘上,将 mysql.user 表里,用户'ua'@'%'这一行的所有表示权限的字段的值都 修改为"N";
- 2. 内存里,从数组 acl_users 中找到这个用户对应的对象,将 access 的值修改为 0。

db 权限

除了全局权限, MySQL 也支持库级别的权限定义。如果要让用户 ua 拥有库 db1 的 所有权限,可以执行下面这条命令:

□复制代码

1 grant all privileges on db1.* to 'ua'@'%' with grant option;

基于库的权限记录保存在 mysql.db 表中,在内存里则保存在数组 acl_dbs 中。这条 grant 命令做了如下两个动作:

- 1. 磁盘上, 往 mysql.db 表中插入了一行记录, 所有权限位字段设置为"Y";
- 2. 内存里,增加一个对象到数组 acl_dbs 中,这个对象的权限位为"全 1"。

图 2 就是这个时刻用户 ua 在 db 表中的状态。

```
mysql> select * from mysql.db where user='ua'\G
Host: %
                 Db: db1
               User: ua
        Select_priv: Y
         Insert_priv: Y
        Update_priv: Y
        Delete priv: Y
         Create_priv: Y
          Drop_priv: Y
         Grant_priv: Y
     References_priv: Y
         Index_priv: Y
         Alter_priv: Y
Create_tmp_table_priv: Y
    Lock_tables_priv: Y
    Create_view_priv: Y
      Show_view_priv: Y
 Create_routine_priv: Y
  Alter_routine_priv: Y
        Execute_priv: Y
         Event priv: Y
        Trigger_priv: Y
1 row in set (0.00 sec)
```

图 2 mysql.db 数据行

每次需要判断一个用户对一个数据库读写权限的时候,都需要遍历一次 acl_dbs 数组,根据 user、host 和 db 找到匹配的对象,然后根据对象的权限位来判断。

也就是说, grant 修改 db 权限的时候, 是同时对磁盘和内存生效的。

grant 操作对于已经存在的连接的影响,在全局权限和基于 db 的权限效果是不同的。接下来,我们做一个对照试验来分别看一下。

	session A	session B
T1	connect(root,root) create database db1; create user 'ua'@'%' identified by 'pa'; grant super on *.* to 'ua'@'%'; grant all privileges on db1.* to 'ua'@'%';	
Т2		connect(ua,pa) set global sync_binlog=1; (Query OK) create table db1.t(c int); (Query OK)
Т3	revoke super on *.* from 'ua'@'%';	
T4		set global sync_binlog=1; (Query OK) alter table db1.t engine=innodb; (Query OK)
T5	revoke all privileges on db1.* from 'ua'@'%';	
T6		set global sync_binlog=1; (Query OK) alter table db1.t engine=innodb; (ALTER command denied)

图 3 权限操作效果

需要说明的是,图中 set global sync_binlog 这个操作是需要 super 权限的。

可以看到,虽然用户 ua 的 super 权限在 T3 时刻已经通过 revoke 语句回收了,但是在 T4 时刻执行 set global 的时候,权限验证还是通过了。这是因为 super 是全局权限,这个权限信息在线程对象中,而 revoke 操作影响不到这个线程对象。

而在 T5 时刻去掉 ua 对 db1 库的所有权限后,在 T6 时刻 session B 再操作 db1 库的表,就会报错"权限不足"。这是因为 acl_dbs 是一个全局数组,所有线程判断 db 权限都用这个数组,这样 revoke 操作马上就会影响到 session B。

表权限和列权限

除了 db 级别的权限外,MySQL 支持更细粒度的表权限和列权限。其中,表权限定义存放在表 mysql.tables_priv 中,列权限定义存放在表 mysql.columns_priv 中。这两类权限,组合起来存放在内存的 hash 结构 column_priv_hash 中。

这两类权限的赋权命令如下:

□复制代码

1 create table db1.t1(id int, a int);

2

- 3 grant all privileges on db1.t1 to 'ua'@'%' with grant option;
- 4 GRANT SELECT(id), INSERT (id,a) ON mydb.mytbl TO 'ua'@'%' with grant option;

跟 db 权限类似,这两个权限每次 grant 的时候都会修改数据表,也会同步修改内存中的 hash 结构。因此、对这两类权限的操作、也会马上影响到已经存在的连接。

看到这里,你一定会问,看来 grant 语句都是即时生效的,那这么看应该就不需要执行 flush privileges 语句了呀。

答案也确实是这样的。

flush privileges 命令会清空 acl_users 数组,然后从 mysql.user 表中读取数据重新加载,重新构造一个 acl_users 数组。也就是说,以数据表中的数据为准,会将全局权限内存数组重新加载一遍。

同样地,对于 db 权限、表权限和列权限, MySQL 也做了这样的处理。

也就是说,如果内存的权限数据和磁盘数据表相同的话,不需要执行 flush privileges。而如果我们都是用 grant/revoke 语句来执行的话,内存和数据表本来就是保持同步更新的。

因此,正常情况下,grant 命令之后,没有必要跟着执行 flush privileges 命令。

flush privileges 使用场景

那么, flush privileges 是在什么时候使用呢?显然,当数据表中的权限数据跟内存中的权限数据不一致的时候, flush privileges 语句可以用来重建内存数据,达到一致状态。

这种不一致往往是由不规范的操作导致的,比如直接用 DML 语句操作系统权限表。 我们来看一下下面这个场景:

	client A	client B
T1	connect(root, root) create user 'ua'@'%' identified by 'pa';	
T2		connect(ua,pa) (connect ok) disconnect
Т3	delete from mysql.user where user='ua';	
T4		connect(ua,pa) (connect ok) disconnect
T5	flush privileges;	
Т6		connect(ua,pa) (Access Denied)

图 4 使用 flush privileges

可以看到, T3 时刻虽然已经用 delete 语句删除了用户 ua, 但是在 T4 时刻, 仍然可以用 ua 连接成功。原因就是, 这时候内存中 acl_users 数组中还有这个用户, 因此系统判断时认为用户还正常存在。

在 T5 时刻执行过 flush 命令后,内存更新,T6 时刻再要用 ua 来登录的话,就会报错"无法访问"了。

直接操作系统表是不规范的操作,这个不一致状态也会导致一些更"诡异"的现象发生。比如,前面这个通过 delete 语句删除用户的例子,就会出现下面的情况:

	client A
T1	connect(root, root) create user 'ua'@'%' identified by 'pa';
T2	
Т3	delete from mysql.user where user='ua';
T4	grant super on *.* to 'ua'@'%' with grant option; ERROR 1133 (42000): Can't find any matching row in the user table
T5	create user 'ua'@'%' identified by 'pa'; ERROR 1396 (HY000): Operation CREATE USER failed for 'ua'@'%'

图 5 不规范权限操作导致的异常

可以看到,由于在 T3 时刻直接删除了数据表的记录,而内存的数据还存在。这就导致了:

- 1. T4 时刻给用户 ua 赋权限失败, 因为 mysql.user 表中找不到这行记录;
- 2. 而 T5 时刻要重新创建这个用户也不行,因为在做内存判断的时候,会认为这个用户还存在。

小结

今天这篇文章,我和你介绍了 MySQL 用户权限在数据表和内存中的存在形式,以及 grant 和 revoke 命令的执行逻辑。

grant 语句会同时修改数据表和内存,判断权限的时候使用的是内存数据。因此,规范地使用 grant 和 revoke 语句,是不需要随后加上 flush privileges 语句的。

flush privileges 语句本身会用数据表的数据重建一份内存权限数据,所以在权限数据可能存在不一致的情况下再使用。而这种不一致往往是由于直接用 DML 语句操作系统权限表导致的,所以我们尽量不要使用这类语句。

另外,在使用 grant 语句赋权时,你可能还会看到这样的写法:

这条命令加了 identified by '密码', 语句的逻辑里面除了赋权外, 还包含了:

- 1. 如果用户'ua'@'%'不存在,就创建这个用户,密码是 pa;
- 2. 如果用户 ua 已经存在, 就将密码修改成 pa。

这也是一种不建议的写法,因为这种写法很容易就会不慎把密码给改了。

"grant 之后随手加 flush privileges",我自己是这么使用了两三年之后,在看代码的时候才发现其实并不需要这样做,那已经是 2011 年的事情了。

去年我看到一位小伙伴这么操作的时候,指出这个问题时,他也觉得很神奇。因为, 他和我一样看的第一份文档就是这么写的,自己也一直是这么用的。

所以,今天的课后问题是,请你也来说一说,在使用数据库或者写代码的过程中,有 没有遇到过类似的场景:误用了很长时间以后,由于一个契机发现"啊,原来我错了这 么久"?

你可以把你的经历写在留言区,我会在下一篇文章的末尾选取有趣的评论和你分享。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

上期的问题是, MySQL 解析 statement 格式的 binlog 的时候, 对于 load data 命令, 解析出来为什么用的是 load data local。

这样做的一个原因是,为了确保备库应用 binlog 正常。因为备库可能配置了 secure_file_priv=null,所以如果不用 local 的话,可能会导入失败,造成主备同步延迟。

另一种应用场景是使用 mysqlbinlog 工具解析 binlog 文件, 并应用到目标库的情

□复制代码

1 mysqlbinlog \$binlog_file | mysql -h\$host -P\$port -u\$user -p\$pwd

把日志直接解析出来发给目标库执行。增加 local, 就能让这个方法支持非本地的 \$host。

评论区留言点赞板:

@poppy、@库淘淘 两位同学提到了第一个场景;

@王显伟 @lionetes 两位同学帮忙回答了 @undifined 同学的疑问,拷贝出来的文件要确保 MySQL 进程可以读。



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

© 版权归极客邦科技所有, 未经许可不得转载

上一篇 41 | 怎么最快地复制一张表?

精选留言 (12)

口写留言



undifined 2019-02-18 **4**

权限的作用范围和修改策略总结:

http://ww1.sinaimg.cn/large/d1885ed1ly1g0ab2twmjaj21gs0js78u.jpg

作者回复: 👍 , 优秀





夜空中最亮的...

1

2019-02-18

通过老师的讲解 flush privileges 这回彻底懂了,高兴😃 展开口

作者回复: 👍





2019-02-19

老师,介绍完了order by后能不能继续介绍下group by的原理?等了好久了,一直想 继续在order by基础上理解下group by, 在使用过程中两者在索引利用上很相近, 性 能考虑也类似

作者回复: 37篇讲了group by的, 你看下

还有问再提出来些



老师,我刚说的是acl_db,是在db切换的时候,从acl_dbs拷贝到线程内部的? 类似 acl_user。

session a

drop user 'test'@'%';...

展开口



老师请教一个问题: MySQL 表设计时列表顺序对MySQL性能的影响大吗? 对表的列顺序有什么建议吗?

作者回复: 没有影响

建议就是每次如果要加列都加到最后一列些



老师, 实际测试了下。

两个会话ab,登陆账号都为user。a中给user授予db1的select、update权限,b切换到db1,可以正常增改。然后a中回收该用户的db权限,b会话中的用户还是可以进行增改操作的。

我发现用户的db权限好像是在切换数据库的时候刷新的,只要不切换,grant操作… 展开□

作者回复: acl_dbs是全局数组

把你使用sql语句,和语句序列发一下哦

类似按照时间顺序

session a:

XXX

XXX

session b:

XXXX

session a:

XXXX

这样



我在此分享一个授权库的小技巧, 如果需要授权多个库,库名还有规律,比如 db_201701 db 201702

可以采用正则匹配写一条 grant on db______,每一个_代表一个字符.这样避免了多次 授权,简化了过程。我们线上已经采用

作者回复: 是的,MySQL还支持 % 赋权,%表示匹配任意字符串,

比如

grant all privileges on `db%`.* to ... 表示所有以db为前缀的库。

不过。。。我比较不建议这么用。



发芽的紫菜

2019-02-18

老师,联合索引的数据结构是怎么样的?到底是怎么存的?看了前面索引两章,还是不太懂,留言里老师说会在后面章节会讲到,但我也没看到,所以来此问一下?老师能否画图讲解一下

展开口

作者回复: 联合索引就是两个字段拼起来作索引

比如一个索引如果定义为(f1,f2),

在数据上, 就是f1的值之后跟着f2的值。

查找的时候, 比如执行 where f1=M and f2=N, 也是把M,N拼起来, 去索引树查找



丁老师,您好:

关于上一章我留言的疑问,我重新整理了下。就是第十五章中老师留的思考题。我模拟了老师的实验,结果有点出入,请老师帮忙看看,谢谢!

基础环境:

mysql> select version();...

展开口



查一张大表, order_key字段值对应的最小createtime;

以前一直用方法一查数,后来同事说可以优化成方法二,查询效率比方法一高了几倍;

mysql特有的group by功能,没有group by的字段默认取查到的第一条记录;

. . .

展开口

作者回复: 👍

这第二个写法跟:

select order_key ,createtime FROM aaa force index(createtime) group by order_key 的逻辑语义相同吗?



老师我使用delte删除用户,再创建用户都是失败,但是使用drop就可以了mysql> create user 'ua'@'%' identified by 'L1234567890c-'; ERROR 1396 (HY000): Operation CREATE USER failed for 'ua'@'%' mysql> drop user 'ua'@'%'; Query OK, 0 rows affected (0.00 sec)... 展开口

作者回复:对,drop是同时操作磁盘和内存,delete就是我们说的不规范操作



爸爸回来了

2019-02-18

作者回复: ≅你说的是参数的名字, 还是参数的值?