MySQL小知识彩蛋大集合

基础篇

1.MySQL有哪些安装方式?



2.MySQL授权表有哪些?

1. user : 保存全库的授权信息,用户、密码、密码插件、地址来源

2. db : 记录各个账号在各个数据库上的操作权限

3. tables_priv : 单表级别的授权信息

4. columns_priv : 记录数据列级别的操作权限

5. proxies_priv : 代理授权信息6. procs_priv : 存储过程授权信息

体系结构篇

1.如何查询数据库连接会话线程id对应的系统id?

我们以数据库中id=9为例

第一步: 在数据库中 show processlist 查询线程id



第二步:提取系统库performance_schema下面threads表中 processlist_id和thread_os_id两列的信息。数据库id=9对应操作系统中的1609

```
■ Bash | ← Copy

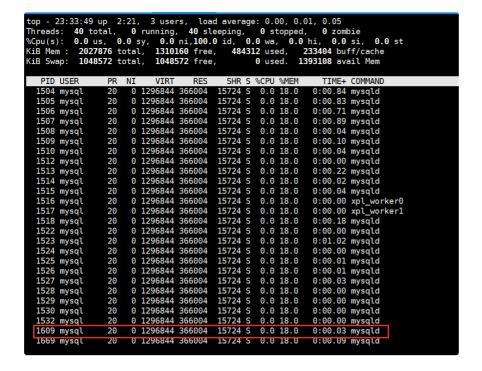
1 mysql> select PROCESSLIST_ID , THREAD_OS_ID from performance_schema.thu
```

第三步: top命令查询数据库进程id

```
top - 23:31:43 up 2:19, 3 users, load average: 0.00, 0.01, 0.05
Tasks: 100 total, 2 running, 98 sleeping, 0 stopped, 0 zombie
%Cpu(s): 0.0 us, 0.6 sy, 0.0 ni, 99.4 id, 0.0 wa, 0.0 hi, 0.0 si, 0.0 st
KiB Mem: 2027876 total, 1310032 free, 484480 used, 233364 buff/cache
KiB Swap: 1048572 total, 1048572 free, 0 used. 1392960 avail Mem

PID USER PR NI VIRT RES SHR S %CPU %MEM TIME+ COMMAND
1487 mysql 20 0 1296844 366004 15724 S 0.6 18.0 0:34.16 mysqld
1 root 20 0 125720 4268 2572 S 0.0 0.2 0:02.09 systemd
2 root 20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.00 kthreadd
4 root 0 -20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.00 ktworker/0:0H
5 root 20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.20 kworker/0:0H
5 root 20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.20 ksoftirqd/0
7 root rt 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.00 migration/0
8 root 20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.00 migration/0
8 root 20 0 0 0 0 S 0.0 0.0 0:00.00 lengadd drain
```

第四步: 通过top –Hp 1487(数据库进程id) 找到对应连接会话线程对应的操作系统id1609



用户管理篇

1.mysql8.0默认加密插件发生了变化,不同版本兼容性问题如何解决?

我们在做mysql升级或者降级的情况下,默认加密插件可能出现不兼容,导致升级后用户无法登陆mysql5.7版本(mysql8.0版本之前)默认加密插件是mysql_native_password (可以进行暴力破解)

mysql8.0版本默认加密插件是 caching_sha2_password

caching_sha2_password比mysql_native_password 加密程度更高更加的安全



2. mysql8.0创建用户和授权方式的改变

mysql8.0版本之前 授权和创建用户操作可同时 (grant) mysql> grant all on *.* to cry@'10.0.0.%' identified by '123';

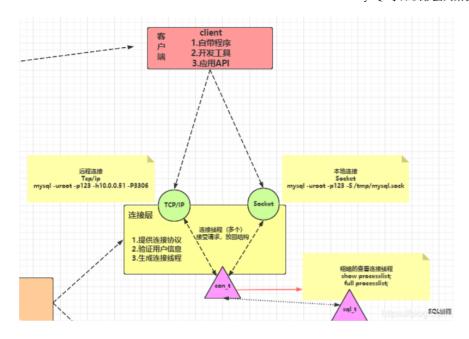
8.0版本不支持grant 命令后使用 identified by语句

3.mysql配置文件优先级

my.cnf可以在四个路径下数据库进行读取
[root@db01~]# mysqld --help --verbose | grep my.cnf
/etc/my.cnf /etc/mysql/my.cnf /usr/local/mysql/etc/my.cnf ~/.my.cnf
优先级从左至右依次读取,当发生冲突会发生覆盖,以最后读取的文件为准

4.管理员root@'locahost' 丢失,怎么处理?

1.基础知识



知识点涉及到我们的客户端连接mysql服务端通过mysql服务端的连接层。

mysql服务端的连接层,经历了三个阶段

- 1.提供连接协议
- 2.验证用户信息
- 3.生成连接线程

我们在第二步验证用户信息的时候会加载系统授权表中的mysql.user中的用户密码信息

2.我们使用的是两个登陆连接选项,跳过验证用户信息步骤

--skip-grant-tables 启动mysql时,不加载授权表,无密码登陆。

痛点:在于所有能够连接mysql的用户都是无密码登陆,包括远程连接用户。

我们为了减低不安全性,所以引入下面这个选项拒绝远程连接用户,使用本地登陆的方式。

(连接mysql有两种方式,一种是基于tcp/ip协议的远程连接方式,一种是套接字文件的本地登陆方式)

--skip-networking 拒绝远程连接用户连接

3.实际操作流程

a. 关闭数据库实例

/etc/init.d/mysqld stop

b. 特殊模式启动

mysqld_safe --skip-grant-tables --skip-networking &

c. 登录刷新授权表

[root@db01 data]# mysql

mysql> flush privilges;

d. 改密码

mysql> alter user root@'localhost' identified by '123';

e. 重启到正常模式

[root@db01 data]# /etc/init.d/mysqld restart

Mysql多实例篇

1.不同版本初始化的区别?

5.6 (5.5) 版本初始化调用的是一个脚本,脚本路径

是/usr/local/mysql/scripts/mysql_install_db

5.7版本初始化调用的mysqld --initialize或--initialize-insecure

--initialize(官方建议但不常用):初始化自动为root@'localhost'(管理员用户)创建临时密码,四种密码复杂度,一共12位

我们使用mysqld --initialize初始化看一下效果

```
[root@b00] date]# mysqld -initialize -ussrmmysql -bmsdir/usr/local/mysql -datadir/data/3386/data
2021-84-27[10:1150-799021 0 [System] [RF-031950] [Server] opt-mysql-8-0.20-line-qibica.21-2-2-6-4/hin/mysqld (mysqld 8.0.20) initializing of server in progress as proce
2021-04-027[10:1150-98010 0 [System] [RF-031950] [Server] opt-mysql-8-0.20-line-qibica.21-2-2-6-4/hin/mysqld (mysqld 8.0.20) initializing of server in progress as proce
2021-04-027[10:1150-98010 1 [System] [RF-031950] [Inmol®] Inmol® Inmol® initialization has started.
2021-04-027[10:1150-98010] [System] [RF-031950] [Inmol®] Inmol® initialization has ended.
2021-04-027[10:1150-98010] [System] [RF-031950] [Inmol®] [Inmol®] Inmol® initialization has ended.
2021-04-027[10:1150-98010] [System] [RF-031950] [Inmol®] [Inmo
```

mysqld --initialize使用临时免密登陆后,只有连接权限。所以需要重新给root@'localhost'设置密码

mysql> alter user root@'localhost' indetified by '123';

SQL语句篇

1.sql_mode参数

sql_mode的作用

在MYSQL存储和应用数据时,能够保证数据时准确有效的.防止录入不规矩的数据

查看sql_mode

mysql> select @@sql_mode;

sql_mode8.0版本规范

ONLY_FULL_GROUP_BY: 对于GROUP BY聚合操作,如果在SELECT中的列、HAVING或者ORDER BY子句的列,没有在GROUP BY中出现,或者不在函数中聚合,那么这个SQL是不合法的

STRICT_TRANS_TABLES: 进行数据的严格校验,错误数据不能插入,报error错误。如果不能将给定的值插入到事务表中,则放弃该语句。对于非事务表,如果值出现在单行语句或多行语句的第1行,则放弃该语句。

NO_ZERO_IN_DATE: 在严格模式,不接受月或日部分为0的日期。

NO_ZERO_DATE: 在严格模式,不要将 '0000-00-00'做为合法日期。

ERROR_FOR_DIVISION_BY_ZERO: 在严格模式,在INSERT或UPDATE过程中,如果被零除(或MOD(X, 0)),则产生错误(否则为警告)。

NO_ENGINE_SUBSTITUTION: 如果需要的存储引擎被禁用或未编译,那么抛出错误。

更多详细信息,看官方文档 https://dev.mysql.com/doc/refman/8.0/en/sql-mode.html

2.tinyint int bigint 区别?

 tinyint: 占用字节1(8位),
 数据长度3

 int : 占用字节4(32位),
 数据长度10

 bigint: 占用字节8,
 数据长度20

3.char varchar 的区别?

- 1、 char使用指定的空间;varchar是根据数据量来使用空间
- 2、 char的插入数据效率理论上比varchar高,varchar是需要通过后面的记录数来计算占用多少字节。
- 3、两种字符串类型应该如何选择?
- (1) 如果确定数据一定是占指定长度,那么使用char类型;
- (2) 如果不确定数据到底有多少,那么使用varchar类型;
- (3)如果数据存储长度超过255个字符,不论是否固定长度,都会使用text,不再使用char和 varchar

varchar(250) utf8 751字节 不超过 765字节

varchar(190) utf8mb4 761字节 不超过 765字节

在实际生产环境当中不会真的将varchar的值设置到65535,因为索引默认支持的字符量为765,

一旦超这个字符限制,是不会走索引的,不走索引必定会拉低整体的数据库性能

4..浮点数存储操作?

我们在存储小数时,会先扩大多少倍,转化为整数,减少存储空间。再使用的时候再把整数缩小 多少倍为小数进行使用。

例子

123.456 ----> 扩大1000倍化为整数存储=123456---->缩小1000倍使用=123.456

5. drop truncate delete 区别?

drop table t1 truncate table t1

delet table t1

删除层面表结构数据

高水位线 空间释放

drop(DDL语句): 物理删除 删除表结构(删除元数据) 删除数据

降低高水位线 立即释放空间

truncate(DDL语句):物理删除 保留表结构 删除数据

降低高水位线 立即释放空间

delete(DML语句): 逻辑删除 保留表结构 删除数据(底层打上删除

标签) 不降低高水位线 不会立即释放空间(会产生碎片)

6.伪删除: 用update替代delete

a. 添加状态列

mysql> alter table stu add state tinyint not null default 1 comment '状态列,1存在,0不存在';

b. 原删除语句替换

原来: delete from stu where sid=7;

替换为: update stu set state=0 where sid=7;

c. 原业务语句查询替换

原来: select * from stu;

替换为: select * from stu where state=1;

7.select查询系统变量与设置用户变量

系统变量是两个@符合,用户变量是一个@符号

1.查看所有数据库中的系统变量

mysql> show variables;

2.查看单个系统变量信息

mysql> select @@变量名称;

3.设置用户变量两种方式 := 赋值符号

方式一:

mysql> select @oldguo:=1;

方式二:

mysql> set @oldguo:=1;

4.调用设置的用户变量

mysql> select @oldguo;

8.union与 union all的区别

union自动去除重复行,会有更多性能消耗(因为要先排序,再去重)

union all 不排序去重,只是将结果集合并在一起

9.mysql5.7版本及之后 sql_mode=only_full_group _by的限制

1.如果select 后的查询列表,不是group by 的条件,又不在聚合函数中存在.就会和SQL_mode不兼

2.如果group by后的列是主键或唯一键时,可以不使用group by,因为本来就没有重复

所以其他的列我们用到函数 group_concat()

10.group by 执行原理



高级开发上篇

1.生成随机密码的方法?

两种方法: 一种纯使用函数,一种是函数加用户变量的方式

```
Bash | Copy
    案例一: 生成随机密码, 随机密码格式要求总共12个, 开头是大写字母后面跟上11个数字字母组
    1. 随机生成开头大写字母
    select substr('ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ',1+floor(rand()*26),1) as tes
           截取函数 截取字符集
                                             截取位置
    mysql> select substr('ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ',1+floor(rand()*26),1)
10
11
    | test |
12
13
    | J
14
15
16
17
    2. 随机生成11数字组合, 我们可以借用select uuid()随机生成
    2.1先进行uuid随机生成的替换
18
19
20
21
22
23
24
25
26
27
28
29
30
    mysql> select replace(uuid(),'-','');
    | replace(uuid(),'-','')
    | d6f245f2986411eb8beb000c29ef43a9 |
    2.2 然后截取替换后的uuid结果11个字符。
    mysql> select substr(replace(uuid(),'-',''),1+floor(rand()*21),11);
31
32
    | substr(replace(uuid(),'-',''),1+floor(rand()*21),11) |
34
35
36
    | 0986511eb8b
    3. 最后将两部分拼接在一起生成我们需要的随机密码
    mysql> select concat(substr('ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ',1+floor(rand()
    ,substr(replace(uuid(),'-',''),1+floor(rand()*21),11)) as '随机密码';
    | B1eb8beb000c |
    案例二: 生成随机密码
    0. 将uuid中的横杠替换成空,再赋值给str
    mysql> select replace(uuid(),'-','') into @str;
```

2.碎片怎么产生的?

delete和update操作对于底层而言都没有真正删除数据,只是打上了删除标签,占用数据页空间,可以被重复用。当大批量的delete和update操作就会产生大量的可重复用数据,不被复用就是碎片。

3.产生碎片对查询或更新有什么影响?

对查询有影响,对更新无影响 对全表查询和范围查询会花费代价,因为碎片也是占用数据页空间空间

4.为什么 alter table table_name engine=innodb.第一次碎片处理效果明显,第二次没有第一次明显?

产生大量碎片 第一次会进行碎片整理,降低高水位线,将数据页空间进行合并,减少碎片空间占 田量

第二次: 短时间内多次碎片整理没有明显效果。

高级开发下篇

. 简述数据库三范式?

第一范式:保证每列的原子性和不和在分性

第二范式:保证每个表只描述一个实体

第三范式: 保证每个列都和主键相关,字段和主键直接对应,不依赖中间字段

. 简述pt-osc、gh-ost第三方工具处理DDL时的工作原理?

- 1. 查看是否有从节点
- 2. 查看是否有外键
- 3. 创建新表, 修改表结构
- 4. 创建触发器,保证拷贝过程中的数据同步
- 5. 拷贝数据
- 6. 给新表重名名
- 7. 删除原表
- 8. 删除触发器

.对SQL语句优化有哪些方法?

- 1. where子句中where表之间的连接必须放在其他where条件之前,那些可以过滤到最大数量的记录条件必须放在where语句末尾,having语句后。
- 2, where子句中使用EXISTS代替IN,使用NOT EXISTS代替NOT IN。
- 3. 避免在索引列上使用计算
- 4. 避免全表扫描,首先应该考虑在where和order by所涉及的列上建立索引
- 5. 尽量避免where子句中对字段进行noll值判断,否则存储引擎将放弃使用索引而进行全表扫描
- 6. 尽量避免where子句中对字段进行表达式操作,否则存储引擎放弃使用索引而进行全表扫描
- 7. 避免在索引列上使用IS NULL和IS NOT NULL。

索引篇

1..如何计算索引树高度?