# 1、查询

● 排序order\_by, desc()倒序/asc()升序

```
# 用户按照id倒序排序
SQL:
select user_id,mobile from user_basic order by user_id desc;
# ORM
User.query.order_by(User.id.desc()) # 查询对象
User.query.order_by(User.id.desc()).all()
```

● 复合查询

```
# 用户按照id倒序排序,手机号13开头
select user_id,mobile from user_basic where mobile like '13%' order by user_id
desc;
# ORM
User.query.filter(User.mobile.startswith('13')).order_by(User.id.desc()).all()
# 用户按照id倒序排序,手机号13开头,跳过第一条数据,展示13条
# SQL:limit 跳过几条,展示几条;
select user_id,mobile from user_basic where mobile like '13%' order by user_id
desc limit 1,13;
# ORM
User.query.filter(User.mobile.startswith('13')).order_by(User.id.desc()).limit
(1).offset(13).all()
```

● ORM优化查询, ORM默认是全字段扫描数据, 效率较低, 需要优化

```
# 需要导入函数load_only
User.query.options(load_only(User.id,User.mobile)).filter(User.mobile=='135522
85417').all()
```

● 聚合查询、分组

```
# 查询所有用户的粉丝数?

SQL:
select user_id,count(target_user_id) from user_relation;
+-----+
| user_id | count(target_user_id) |
+----+
| 1 | 10 |
+----+
```

```
select user_basic.user_id,count(user_relation.target_user_id) from
user_relation join user_basic on user_relation.user_id=user_basic.user_id
group by user id;
+----+
| user_id | count(user_relation.target_user_id) |
      1
                                         3
      2
                                         1
      5
                                         3
                                         1
     33
      52
                                         1
                                         1
      61
# ORM, Relation表中没有字段叫做count(target user id), 所以, 不能基于模型类查询。
# count(target user id)结果是通过sql函数计算得出的数据, ORM也需要使用函数实现。
# User.query.group by(User.id, Relation)
from sqlalchemy import func
db.session.query(Relation.user_id,func.count(Relation.target_user_id)).group_b
y(Relation.user id).all()
\# [(1, 3), (2, 1), (5, 3), (33, 1), (52, 1), (61, 1)]
db.session.query(Relation.user id,func.count(Relation.target user id)).filter(
Relation.relation=Relation.RELATION.FOLLOW).group_by(Relation.user_id).all()
\# [(1, 3), (2, 1), (33, 1), (61, 1)]
```

#### ● 关联查询

o 1、Foreignkey, User表和Relation表,一方定义关系,多方定义外键

```
class User:
    # 参数1表示另外一方的类名,
    # 参数2backref可选,表示反向引用,用来从Relation查询User
    # relationship仅仅是连表查询时触发,在数据库中没有实体字段
    follows = db.relationship('Relation',backref='user')

class Relation:
    # ForeignKey表示外键,在数据库中没有实体,仅仅是连表查询时的条件。
    # 如果,当前模型类通过数据库迁移创建表,会产生真正的外键。
    user_id = db.Column(db.Integer,db.ForeignKey('user_basic.user_id')
,doc='用户ID')

u = User.query.get(1)
u.follows # [<Relation 11>, <Relation 19>, <Relation 10>]
r = Relation.query.get(11)
r.user
```

○ 2、**primaryjoin**,仅仅在一个模型类中定义即可

```
class User:
    # uselist表示使用列表,默认列表返回,如果False返回1个
    f =
    db.relationship('Relation',primaryjoin='User.id==foreign(Relation.user_id)
',uselist=False)

u = User.query.get(1)
u.follows # [<Relation 11>, <Relation 19>, <Relation 10>]
```

。 指定字段连表查询优化:

```
# 根据手机号18516952650查询关注的人。
# SOL:
select
user_relation.user_id,user_relation.target_user_id,user_relation.relation_
id from user_relation join user_basic on
user relation.user id=user basic.user id where
user basic.mobile='18516952650';
+----+
| user_id | target_user_id |
+----+
     1
                 3
     1
                 5
     1
+----+
+----+
| user_id | target_user_id | relation_id |
+----+
     1
                  2
     1
                 3
                           19
     1
                 5
                           10
+----+
# ORM优化查询,导入contains_eager
from sqlalchemy.orm import load_only,contains_eager
# join表示连接
User.query.join(User.follows).options(load_only(User.id),contains_eager(Us
er.follows).load_only(Relation.target_user_id)).filter(User.mobile=='18516
952650').all()
# orm对比sql
# 连表
User.query.join(User.follows)<==>user_relation join user_basic
# 指定字段
```

```
options(load_only(User.id),contains_eager(User.follows).load_only(Relation .target_user_id)) <==>select user_relation.user_id,user_relation.target_user_id,user_relation.relation_id # 过滤条件 filter(User.mobile=='18516952650') <==>where user_basic.mobile='18516952650';
```

● 添加、修改、删除

```
# 需要使用数据库会话对象session
#添加
# session封装了数据库的基本操作,
add/add_all/commit/rollback/delete/create_all/drop_all
user1 = User(mobile='13012345678',name='python28')
db.session.add(user1) # add表示添加一个对象、add_all([user1,user2])
db.session.commit() # commit表示提交数据到数据库
# 修改, 两种方式
# 1、直接update
User.query.filter(User.mobile=='13012345678').update({'name':'itcast_python28'
db.session.commit()
# 2、根据查询结果,对象点属性修改
user = User.query.filter(User.mobile=='13012345678').first()
user.name = 'python28'
db.session.add(user)
db.session.commit()
# 删除, 两种方式
# 1
User.query.filter(User.mobile=='13012345678').delete()
db.session.commit()
# 2
user = User.query.filter(User.mobile=='13012345678').first()
db.session.delete(user)
db.session.commit()
```

● 事务: flask-sqlalchemy对数据的操作,隐式的开启事务

try:

- # 查询数据
- # 修改数据
- # flush表示把数据给刷到数据库中,但是,事务没有完成。
- # 删除数据
- # 提交事务

db.session.commit()

except Exception as e:

# 需要进行回滚

db.session.rollback()

### 2、数据库理论

- 复制集,主从复制集,多台机器,集群
  - o 1、一份数据存储在多台机器上,每台机器存储的数据是一样的。
  - o 2、相当于数据备份;
  - 。 3、数据高可用;
- 分布式,多台机器,分布式集群(redis分布式集群)
  - 1、多台机器存储一份数据、每台机器存储的数据是不一样的。
  - 2、相当于数据切割,每台机器存储一部分,合在一起是一个整体。
- redis分布式集群包含了复制集,7000~7005共6台redis,三主三从; redis分布式有槽位slots,默认有16384个。
- 思考题:读写分离和事务的影响?结论:对重复读和串行化有影响。
  - 。 事务的隔离级别:
    - 1、读已提交, read-committed
    - 2、读未提交, read-uncommitted
    - 3、重复读, repeatable
    - 4、串行化, serializable
- 分库分表: 先垂直, 再水平。
  - 1、垂直拆分,项目初期就可以考虑,
  - 。 2、水平拆分,项目数据积累到一定程度,分库分表
  - 。 头条项目中只有垂直分表, 单表字段太多。

# 3、分布式id

- 项目中多台机器分布式存储数据,多台机器之间是一份完整的数据;
- 问题: 主键id? 唯一、自增。
- 解决问题的思路: 10个mysql数据库。
  - 1、uuid、全局唯一标识符、比较长、16进制、不自增;

- 2、每台机器设立**初始值+步长**, 1000 + 1; 2000+1..., 扩展性不强, 主键id容易被破解;
- o 3、利用1台mysql生产主键id,然后,给其他mysql使用,容易单台机器故障;
- o 4、利用1台redis生产主键id,单台机器故障;
- 雪花算法 = 时间戳(从1970年到当前时间毫秒数) + 机器码 + 序号
- o 特点: 强依赖于时间戳, 如果时间不准, 时钟回拨;
  - 时钟回拨:没生产一个时间戳,判断是否大于上一个时间戳,如果小于,发生了时间回拨,只能抛出异常。

#### 4、数据库优化

● 索引: ▲树

# 5、sql语句优化

- 1、避免全表扫描,禁止select\*
- 2、SQL语句尽量大写
- 3、尽量避免在 where 子句中使用!=或<>操作符,会让索引失效。
- 4、遵循最左原则,在where子句中写查询条件时把索引字段放在前面
- 5、能使用关联查询解决的尽量不要使用子查询;能不使用关联查询的尽量不要使用关联查询;
- 6、不需要获取全表数据的时候,不要查询全表数据,使用LIMIT来限制数据。

# 6、数据库优化

- 在进行表设计时,可适度增加冗余字段(反范式设计),减少JOIN操作;
- 多字段表可以进行垂直分表优化,多数据表可以进行水平分表优化;
- 选择恰当的数据类型, 如整型的选择;
- 对于强调快速读取的操作,可以考虑使用MyISAM数据库引擎,全文索引;
- 对较频繁的作为查询条件的字段创建索引;唯一性太差的字段不适合单独创建索引,即使频繁作为 查询条件;更新非常频繁的字段不适合创建索引;
- 编写SOL时使用上面的方式对SOL语句进行优化;
- 使用慢查询工具找出效率低下的SQL语句进行优化;
- 构建缓存,减少数据库磁盘操作;
- 可以考虑结合使用内存型数据库,如Redis,进行混合存储。

# 7、redis事务

- 概念:保证一组操作执行,没有回滚操作;
- 实现: multi、exec, 在一次连接过程中, 执行多条指令;

```
# python代码中应用

r = Redis('127.0.0.1:6379')

# 减少数据库的连接操作

p = r.pipeline()

p.multi()

p.set()

p.get()

p.setex()

p.execute()
```

- watch看管、监视,配合multi使用,
  - 1、如果看管的数据发生变化,事务不会执行
  - o 2、相当于Django阶段学习的乐观锁;

# 8、redis持久化

- 概念: redis能够自动把数据备份到磁盘中;
- 1、RDB表示快照: redis默认开启的持久化方案;
  - o 手动快照, save/bgsave, 推荐使用bgsave, save会影响redis的性能, 线上不能使用。
  - 手动快照, shutdown

```
# save <seconds> <changes>
# 表示关闭快照
# save ""

save 900 1 # 900秒有1次写操作,快照1次
save 300 10 # 300秒有10次写操作
save 60 10000 # 60秒有10000次写操作
save 10 100000
```

• 2、AOF表示追加文件: **redis默认未开启AOF机制**,会记录对redis操作的指令。

```
appendonly yes # 是否开启AOF
appendfilename "appendonly.aof" # AOF文件

# appendfsync always # 每个操作都写到磁盘中,不会使用
appendfsync everysec # 每秒写一次磁盘,默认
# appendfsync no # 由操作系统决定写入磁盘的时机
```

● 项目中使用: RDB和AOF如何选择? 两种都开启,最坏情况,只丢失1秒内的数据。

# 9、redis高可用

• redis分布式集群 = 主从同步+Sentinel哨兵机制

o 哨兵:是用来看护redis实例进程的,可以自动进行故障转移。