41 | 如何使用Redis来实现多用户抢票问题

2019-09-09 陈旸

SQL必知必会 进入课程 >



讲述: 陈旸

时长 08:28 大小 11.65M



在上一篇文章中,我们已经对 Redis 有了初步的认识,了解到 Redis 采用 Key-Value 的方式进行存储,在 Redis 内部,使用的是 redisObject 对象来表示所有的 key 和 value。同时我们还了解到 Redis 本身用的是单线程的机制,采用了多路 I/O 复用的技术,在处理多个 I/O 请求的时候效率很高。

今天我们来更加深入地了解一下 Redis 的原理,内容包括以下几方面:

- 1. Redis 的事务处理机制是怎样的?与 RDBMS 有何不同?
- 2. Redis 的事务处理的命令都有哪些?如何使用它们完成事务操作?
- 3. 如何使用 Python 的多线程机制和 Redis 的事务命令模拟多用户抢票?

Redis 的事务处理机制

在此之前,让我们先来回忆下 RDBMS 中事务满足的 4 个特性 ACID,它们分别代表原子性、一致性、隔离性和持久性。

Redis 的事务处理与 RDBMS 的事务有一些不同。

首先 Redis 不支持事务的回滚机制 (Rollback) ,这也就意味着当事务发生了错误(只要不是语法错误),整个事务依然会继续执行下去,直到事务队列中所有命令都执行完毕。在Redis 官方文档中说明了为什么 Redis 不支持事务回滚。

只有当编程语法错误的时候, Redis 命令执行才会失败。这种错误通常出现在开发环境中, 而很少出现在生产环境中, 没有必要开发事务回滚功能。

另外, Redis 是内存数据库,与基于文件的 RDBMS 不同,通常只进行内存计算和操作,无法保证持久性。不过 Redis 也提供了两种持久化的模式,分别是 RDB 和 AOF 模式。

RDB (Redis DataBase) 持久化可以把当前进程的数据生成快照保存到磁盘上,触发 RDB 持久化的方式分为手动触发和自动触发。因为持久化操作与命令操作不是同步进行的,所以无法保证事务的持久性。

AOF (Append Only File) 持久化采用日志的形式记录每个写操作,弥补了 RDB 在数据一致性上的不足,但是采用 AOF 模式,就意味着每条执行命令都需要写入文件中,会大大降低 Redis 的访问性能。启用 AOF 模式需要手动开启,有 3 种不同的配置方式,默认为 everysec,也就是每秒钟同步一次。其次还有 always 和 no 模式,分别代表只要有数据发生修改就会写入 AOF 文件,以及由操作系统决定什么时候记录到 AOF 文件中。

虽然 Redis 提供了两种持久化的机制,但是作为内存数据库,持久性并不是它的擅长。

Redis 是单线程程序,在事务执行时不会中断事务,其他客户端提交的各种操作都无法执行,因此你可以理解为 Redis 的事务处理是串行化的方式,总是具有隔离性的。

Redis 的事务处理命令

了解了 Redis 的事务处理机制之后,我们来看下 Redis 的事务处理都包括哪些命令。

1. MULTI: 开启一个事务;

2. EXEC: 事务执行, 将一次性执行事务内的所有命令;

- 3. DISCARD: 取消事务;
- 4. WATCH: 监视一个或多个键,如果事务执行前某个键发生了改动,那么事务也会被打断;
- 5. UNWATCH: 取消 WATCH 命令对所有键的监视。

需要说明的是 Redis 实现事务是基于 COMMAND 队列,如果 Redis 没有开启事务,那么任何的 COMMAND 都会立即执行并返回结果。如果 Redis 开启了事务,COMMAND 命令会放到队列中,并且返回排队的状态 QUEUED,只有调用 EXEC,才会执行 COMMAND 队列中的命令。

比如我们使用事务的方式存储 5 名玩家所选英雄的信息,代码如下:

```
MULTI
2 hmset user:001 hero 'zhangfei' hp_max 8341 mp_max 100
3 hmset user:002 hero 'guanyu' hp_max 7107 mp_max 10
4 hmset user:003 hero 'liubei' hp_max 6900 mp_max 1742
5 hmset user:004 hero 'dianwei' hp_max 7516 mp_max 1774
6 hmset user:005 hero 'diaochan' hp_max 5611 mp_max 1960
7 EXEC
```

你能看到在 MULTI 和 EXEC 之间的 COMMAND 命令都会被放到 COMMAND 队列中,并返回排队的状态,只有当 EXEC 调用时才会一次性全部执行。

```
127.0.0.1:6379> MULTI
οк
127.0.0.1:6379> hmset user:001 hero 'zhangfei' hp_max 8341 mp_max 100
QUEUED
127.0.0.1:6379> hmset user:002 hero 'guanyu' hp_max 7107 mp_max 10
QUEUED
127.0.0.1:6379> hmset user:003 hero 'liubei' hp_max 6900 mp_max 1742
QUEUED
127.0.0.1:6379> hmset user:004 hero 'dianwei' hp_max 7516 mp_max 1774
QUEUED
127.0.0.1:6379> hmset user:005 hero 'diaochan' hp_max 5611 mp_max 1960
QUEUED
127.0.0.1:6379> EXEC
1) OK
2) OK
3) OK
4) OK
  OK
```

我们经常使用 Redis 的 WATCH 和 MULTI 命令来处理共享资源的并发操作,比如秒杀,抢票等。实际上 WATCH+MULTI 实现的是乐观锁。下面我们用两个 Redis 客户端来模拟下抢票的流程。

时间	客户端1	客户端2
T1	SET ticket 1	
T2	WATCH ticket	WATCH ticket
Т3	MULTI	MULTI
T4	SET ticket 0	SET ticket 0
T5		EXEC
Т6	EXEC	

我们启动 Redis 客户端 1, 执行上面的语句, 然后在执行 EXEC 前, 等待客户端 2 先完成上面的执行, 客户端 2 的结果如下:

```
127.0.0.1:6379> WATCH ticket
0K
127.0.0.1:6379> MULTI
0K
127.0.0.1:6379> SET ticket 0
QUEUED
127.0.0.1:6379> EXEC
1> OK
127.0.0.1:6379>
```

```
127.0.0.1:6379> SET ticket 1

OK

127.0.0.1:6379> WATCH ticket

OK

127.0.0.1:6379> MULTI

OK

127.0.0.1:6379> SET ticket 0

QUEUED

127.0.0.1:6379> EXEC

(nil)
```

你能看到实际上最后一张票被客户端 2 抢到了,这是因为客户端 1WATCH 的票的变量在 EXEC 之前发生了变化,整个事务就被打断,返回空回复(nil)。

需要说明的是 MULTI 后不能再执行 WATCH 命令,否则会返回 WATCH inside MULTI is not allowed 错误(因为 WATCH 代表的就是在执行事务前观察变量是否发生了改变,如果变量改变了就不将事务打断,所以在事务执行之前,也就是 MULTI 之前,使用WATCH)。同时,如果在执行命令过程中有语法错误,Redis 也会报错,整个事务也不会被执行,Redis 会忽略运行时发生的错误,不会影响到后面的执行。

模拟多用户抢票

我们刚才讲解了 Redis 的事务命令,并且使用 Redis 客户端的方式模拟了两个用户抢票的流程。下面我们使用 Python 继续模拟一下这个过程,这里需要注意三点。

在 Python 中, Redis 事务是通过 pipeline 封装而实现的, 因此在创建 Redis 连接后, 需要获取管道 pipeline, 然后通过 pipeline 使用 WATCH、MULTI 和 EXEC 命令。

其次,用户是并发操作的,因此我们需要使用到 Python 的多线程,这里使用 threading 库来创建多线程。

对于用户的抢票,我们设置了 sell 函数,用于模拟用户 i 的抢票。在执行 MULTI 前,我们需要先使用 pipe.watch(KEY) 监视票数,如果票数不大于 0,则说明票卖完了,用户抢票失败;如果票数大于 0,证明可以抢票,再执行 MULTI,将票数减 1 并进行提交。不过在提交执行的时候可能会失败,这是因为如果监视的 KEY 发生了改变,则会产生异常,我们可以通过捕获异常,来提示用户抢票失败,重试一次。如果成功执行事务,则提示用户抢票成功,显示当前的剩余票数。

具体代码如下:

■ 复制代码

```
1 import redis
2 import threading
3 # 创建连接池
4 pool = redis.ConnectionPool(host = '127.0.0.1', port=6379, db=0)
5 # 初始化 redis
6 r = redis.StrictRedis(connection pool = pool)
8 # 设置 KEY
9 KEY="ticket count"
10 # 模拟第 i 个用户进行抢票
11 def sell(i):
    # 初始化 pipe
12
     pipe = r.pipeline()
     while True:
14
          try:
              # 监视票数
17
              pipe.watch(KEY)
              # 查看票数
              c = int(pipe.get(KEY))
19
             if c > 0:
20
                 # 开始事务
                 pipe.multi()
                  c = c - 1
                 pipe.set(KEY, c)
25
                 pipe.execute()
                  print('用户 {} 抢票成功, 当前票数 {}'.format(i, c))
27
                 break
              else:
                  print('用户 {} 抢票失败,票卖完了'.format(i))
                 break
          except Exception as e:
              print('用户 {} 抢票失败,重试一次'.format(i))
              continue
```

```
finally:
              pipe.unwatch()
37 if name == " main ":
      # 初始化 5 张票
38
      r.set(KEY, 5)
      # 设置 8 个人抢票
40
41
      for i in range(8):
          t = threading.Thread(target=sell, args=(i,))
43
          t.start()
```

运行结果:

```
■ 复制代码
```

```
1 用户 0 抢票成功, 当前票数 4
2 用户 4 抢票失败,重试一次
3 用户 1 抢票成功, 当前票数 3
4 用户 2 抢票成功, 当前票数 2
5 用户 4 抢票失败,重试一次
6 用户 5 抢票失败,重试一次
7 用户 6 抢票成功, 当前票数 1
8 用户 4 抢票成功, 当前票数 0
9 用户 5 抢票失败,重试一次
10 用户 3 抢票失败,重试一次
11 用户 7 抢票失败,票卖完了
12 用户 5 抢票失败,票卖完了
13 用户 3 抢票失败,票卖完了
```

在 Redis 中不存在悲观锁,事务处理要考虑到并发请求的情况,我们需要通过 WATCH+MULTI 的方式来实现乐观锁, 如果监视的 KEY 没有发生变化则可以顺利执行事 务,否则说明事务的安全性已经受到了破坏,服务器就会放弃执行这个事务,直接向客户端 返回空回复(nil),事务执行失败后,我们可以重新进行尝试。

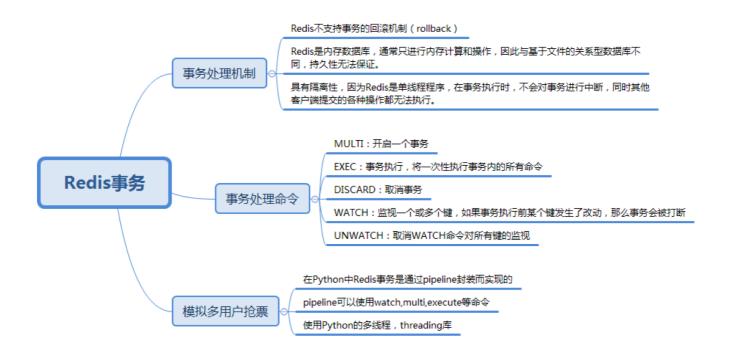
总结

今天我讲解了 Redis 的事务机制,Redis 事务是一系列 Redis 命令的集合,事务中的所有 命令都会按照顺序进行执行,并且在执行过程中不会受到其他客户端的干扰。不过在事务的 执行中,Redis 可能会遇到下面两种错误的情况:

首先是语法错误,也就是在 Redis 命令入队时发生的语法错误。Redis 在事务执行前不允许有语法错误,如果出现,则会导致事务执行失败。如官方文档所说,通常这种情况在生产环境中很少出现,一般会发生在开发环境中,如果遇到了这种语法错误,就需要开发人员自行纠错。

第二个是执行时错误,也就是在事务执行时发生的错误,比如处理了错误类型的键等,这种错误并非语法错误,Redis 只有在实际执行中才能判断出来。不过 Redis 不提供回滚机制,因此当发生这类错误时 Redis 会继续执行下去,保证其他命令的正常执行。

在事务处理中,我们需要通过锁的机制来解决共享资源并发访问的情况。在 Redis 中提供了 WATCH+MULTI 的乐观锁方式。我们之前了解过乐观锁是一种思想,它是通过程序实现的锁机制,在数据更新的时候进行判断,成功就执行,不成功就失败,不需要等待其他事务来释放锁。事实上,在在 Redis 的设计中,处处体现了这种乐观、简单的设计理念。



最后我们一起思考两个问题吧。Redis 既然是单线程程序,在执行事务过程中按照顺序执行,为什么还会用 WATCH+MULTI 的方式来实现乐观锁的并发控制呢?

我们在进行抢票模拟的时候,列举了两个 Redis 客户端的例子,当 WATCH 的键 ticket 发生改变的时候,事务就会被打断。这里我将客户端 2 的 SET ticket 设置为 1,也就是ticket 的数值没有发生变化,请问此时客户端 1 和客户端 2 的执行结果是怎样的,为什么?

时间	客户端1	客户端2
T1	SET ticket 1	
T2	WATCH ticket	WATCH ticket
Т3	MULTI	MULTI
T4	SET ticket 0	SET ticket 1
T5		EXEC
Т6	EXEC	

欢迎你在评论区写下你的思考,我会和你一起交流,也欢迎你把这篇文章分享给你的朋友或者同事,一起交流一下。

© 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 40 | 初识Redis: Redis为什么会这么快?

下一篇 42 | 如何使用Redis搭建玩家排行榜?

精选留言 (8)





Monday 2019-09-09

思考题:

- 1、redis服务器只支持单进程单线程,但是redis的客户端可以有多个,为了保证一连串动作的原子性,所以要支持事务。
- 2、客户端2成功,客户端1失败。这个问题类似于Java并发的CAS的ABA问题。redis应该是除了看ticket的值外,每个key还有一个隐藏的类似于版本的属性。

展开٧



tt

2019-09-09

单线程的REDIS也采用事物,我觉得主要是用来监视自己是否可以执行的条件是否得以满

足,尤其是这个条件有可能不在REDIS自身的控制范围之内的时候。

展开٧

作者回复: 对的,单线程不一定代表要执行的事务的条件都满足,因为其他客户端的命令可能会在WATCH之后修改了KEY的值(如文中例子),导致事务条件不满足,打断事务执行的情况。





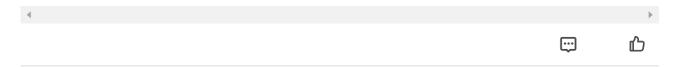
mickey

2019-09-09

客户端2首先返回 OK, 客户端1返回 nil。

展开٧

作者回复: 对的,客户端2 即使SET ticket的数值没有变化,也是对ticket进行了"修改",也就是数据的版本发生了变化,因此和文章中的例子一样,客户端2会返回OK,客户端1是 nil





tt

2019-09-09

对于第一个问题,我觉得原因在于WATCH+MULTI主要是事物来监视自身执行得以的条件 是否满足的





mickey

2019-09-09

上面的抢票时序,Redis是串行化的,不能在T2时刻同时两个客户端都执行Watch吧。

作者回复: 对 串行化的,所以同一时刻也会进行串行化的处理,比如顺序为: 客户端1 watch -> 客户端2 watch,或者是 客户端2 watch -> 客户端1watch,都有可能。

