Redis持久化之RDB

- 1 Redis重大特性之一: 持久化, PK掉memcache的一大法宝。
- 2 为什么持久化那么重要呢?我们在读取操作的时候,都是在内存中进行操作的,但是万一某个时刻,我们的连接断开了或者Redis本身的服务退出了,此时如果这个数据不存在了,可能就严重影响生产环境上的业务。
- 3 比如说,本来好好的存储了一部分数据,可以让用户快速获得,但是突然没有了,它要都去数据库中存,这个时候数据库中的压力,重则将数据库打垮,整个服务不可用,这是灾难性的。这是一种,不使用它存储数据,而是只把Redis数据当做缓存来使用。
- 4 再比如说,我们将一些关键数据存储到Redis中,因为某些原因,Redis服务宕机了、重启了,或者Redis所在机器宕机了、重启了,导致数据丢失了,那么用户发现,我刚刚做的一些操作没有生效,影响了用户对我们的信任,如果是金融方面的业务,那么用户不可能再用我们了,因为金融涉及到钱,我都不信任你了,怎么会把钱放在你那?信任是用户愿意使用我们产品的基石。所以,数据也是我们设计系统的重中之重。
- 5 | 我们让数据以持久化(存储到硬盘中),去防止不可抗因素,让数据可追溯。

7 │ 持久化—将数据(如内存中的对象)保存到可永久保存的存储设备中。

Redis支持的两种持久化方式

- 1 方式一,RDB: 在指定的时间间隔内对数据进行快照存储。先将数据集写入临时文件,写入成功后, 再替换之前的文件,用二进制压缩存储,是一次的全量备份。
- 2 * RDB实际上是一种快照形式的存储(快照可以理解成,把当前时刻的数据拍成一张照片保存下来);
- * 将指定时间间隔时间内的数据存储起来,存储为一个 .rdb 的文件(默认的文件名为dump.rdb);
- 4 * 然后使用该文件,替换原先的备份文件,保证在一定时间间隔内,数据备份是最新的,全量的。

5

方式二,AOF:以日志文本的形式记录服务器所处理的每一个数据更改指令,然后通过重放来恢复数据,是连续的增量备份。

7

- 8 从四个方面去了解上述持久化方式:
- 9 * 1. 持久化的触发和配置
- 10 * 2. 持久化后恢复数据的方式
- 11 * 3. 持久化的工作原理
- 12 * 4. 关于性能与实践建议

RDB触发和恢复 (Redis DataBase)

- 1 在指定的时间间隔内对数据进行快照存储,可以通过命令触发 或者 自动触发。
- 2 ---

4

- 3 命令触发:
 - 1. save, 会阻塞当前Redis服务器,直到持久化完成,线上应该禁止使用。
 - 2. bgsave, 该触发方式会fork一个子进程,由子进程负责持久化过程,因此阻塞只会发生在fork子进程的时候。
- 6 [补充:](
 - * 一个进程,包括代码、数据和分配给进程的资源。fork() 函数通过系统调用创建一个与原来进程几乎完全相同的进程,也就是两个进程可以做完全相同的事,但如果初始参数或者传入的变量不同,两个进程也可以做不同的事。一个进程调用fork() 函数后,系统先给新的进程分配资源,例如存储数据和代码的空间。然后把原来的进程的所有值都复制到新的新进程中,只有少数值与原来的进程的值不同。相当于克隆了一个自己。

```
* fork调用的一个奇妙之处就是它仅仅被调用一次,却能够返回两次,它可能有三种不同的返回值:
8
           1) 在父进程中, fork返回新创建子进程的进程ID;
9
           2) 在子进程中, fork返回0;
10
           3) 如果出现错误, fork返回一个负值;
11
         * 在fork函数执行完毕后,如果创建新进程成功,则出现两个进程,一个是子进程,一个是父进程。
12
   在子进程中, fork函数返回0, 在父进程中, fork返回新创建子进程的进程ID。我们可以通过fork返回的值来
   判断当前进程是子进程还是父进程。
     )
13
14
15
   自动触发:
16
17
     1. 根据我们的 save m n 配置规则自动触发; [详情见redis.conf]
       [补充: ] (
18
       198 # Save the DB on disk:
19
2.0
       199 #
21
       200 #
              save <seconds> <changes>
2.2
       201 #
23
       202 #
             Will save the DB if both the given number of seconds and the given
24
       203 #
              number of write operations against the DB occurred.
25
       204 #
26
       205 #
             In the example below the behaviour will be to save:
       206 #
             after 900 sec (15 min) if at least 1 key changed
2.7
       207 # after 300 sec (5 min) if at least 10 keys changed
28
             after 60 sec if at least 10000 keys changed
29
       208 #
       209 #
3.0
31
       210 #
             Note: you can disable saving completely by commenting out all "save"
   lines.
       211 #
32
             It is also possible to remove all the previously configured save
33
       212 #
             points by adding a save directive with a single empty string argument
34
       213 #
       214 #
             like in the following example:
35
       215 #
36
              save ""
       216 #
37
38
       217
                        # 在900秒内改变一次就会触发一次备份
       218 save 900 1
39
       219 save 300 10
                        # 在300秒内改变10次就会触发一次备份
40
       220 save 60 10000 # 在60秒内改变10000次就会触发一次备份
41
42
     )
     2. 从节点全量复制时,主节点发送rdb文件给从节点完成复制操作,主节点会触发 bgsave;
43
     3. 执行 debug reload 时;
44
     4. 执行 shutdown时,如果没有开启aof(持久化方式),也会触发。
45
46
   恢复方式:将备份文件(dump.rdb)移动到redis安装目录并启动服务即可
47
   在每次启动的时候都会去读取该文件,将其加载到内存中,这样就相当于是恢复数据了。
48
```

RDB在redis.conf中的配置



```
252 # The filename where to dump the DB
 1
     253 dbfilename dump.rdb
 2
 3
 4
     255 # The working directory.
5
     256 #
     257 # The DB will be written inside this directory, with the filename specified
 6
 7
     258 # above using the 'dbfilename' configuration directive.
8
     260 # The Append Only File will also be created inside this directory.
9
10
     262 # Note that you must specify a directory here, not a file name.
11
     263 dir ./
12
13
     222 # By default Redis will stop accepting writes if RDB snapshots are enabled
14
15
     223 # (at least one save point) and the latest background save failed.
16
     224 # This will make the user aware (in a hard way) that data is not persisting
17
     225 # on disk properly, otherwise chances are that no one will notice and some
     226 # disaster will happen.
18
19
     227 #
20
     228 # If the background saving process will start working again Redis will
21
     229 # automatically allow writes again.
2.2
     231 # However if you have setup your proper monitoring of the Redis server
2.3
     232 # and persistence, you may want to disable this feature so that Redis will
24
25
     233 # continue to work as usual even if there are problems with disk,
2.6
     234 # permissions, and so forth.
     235 stop-writes-on-bgsave-error yes # bgsave出错会停止写入,卡住等待处理。
27
28
```

```
237 # Compress string objects using LZF when dump .rdb databases?
29
     238 # For default that's set to 'yes' as it's almost always a win.
30
     239 # If you want to save some CPU in the saving child set it to 'no' but
31
     240 # the dataset will likely be bigger if you have compressible values or keys.
32
3.3
     241 rdbcompression yes # 保存快照的时候是否要压缩
34
35
     243 # Since version 5 of RDB a CRC64 checksum is placed at the end of the file.
     244 # This makes the format more resistant to corruption but there is a
36
37
     245 # hit to pay (around 10%) when saving and loading RDB files, so you can
    disable it
     246 # for maximum performances.
38
     247 #
39
     248 # RDB files created with checksum disabled have a checksum of zero that will
40
41
     249 # tell the loading code to skip the check.
     250 rdbchecksum yes # 导入的时候是否检查, 当然要检查rdb文件的可用性和健康性
42
```

RDB-Fork原理(bgsave)



执行RDB时,服务器执行以下操作:

- 1. redis调用系统函数fork() , 创建一个子进程
- 2.子进程将数据集写入到一个临时 RDB 文件中
- 3.当子进程完成对临时RDB文件的写入时,redis 用新的临时RDB文件替换原来的RDB文件,并删 除旧 RDB文件。

执行fork时,操作系统会使用写时复制(copyon-write)策略,即fork函数发生的一刻父子进程共享同一内存数据,当父进程要更改其中某片数据时(如执行一个写命令),操作系统会将该片数据复制一份以保证子进程的数据不受影响。新的RDB文件存储的是执行fork那一刻的内存数据。

在进行快照的过程中不会修改RDB文件,只有快照结束后才会将旧的文件替换成新的。任何时候RDB文件都是完整的。

RDB性能分析

□优点

通过rdb文件恢复数据比较快。 l rdb文件非常紧凑,适合于数据备份。 l 通过RDB进行数据备份,由于使用 子进程生成,所以对Redis服务器性 能影响较小 l

□缺点

采用RDB的方式可能会造成某个时段内数据的丢失,比如还没达到 触发条件时服务器死机了,那么这个时间段的数据会丢失。 I

使用save命令会造成服务器阻塞,直接数据同步完成才能接收后 续请求。 I

使用bgsave命令在forks子进程时,如果数据量太大,forks的过程也会发生阻塞,另外,forks子进程会耗费内存

RDB相关命令

未执行触发备份前:

127.0.0.1:6379>

```
-rw-r--r-- 1 root root 232 7月 4 10:14 dump.rdb -rw-rw-r-- 1 root root 11 10月 17 2018 INSTALL 手动触发: save, 查看时间变化 127.0.0.1:6379> ■ 手动触发: bgsave, 查看时间变化 127.0.0.1:6379> bgsave Background saving started
```

示例

删除所有的key, 然后通过dump.rdb恢复

```
* 从上图我们知道, 当前目录下有, dump.rdb
1
   * 1. 备份dump.rdb(或者说, 重命名dump.rdb):
2
          mv dump.rdb dump.rdb.old
3
4
          将dump.rdb重命名为dump.rdb.old,看似是重命名,实际上相当于是转移了文件,即备份了。
          在执行flushall的时候,会生成dump.rdb,重命名可以防止文件替换。
5
   * 2. 查看现在的keys, 清除所有的keys:
6
7
         keys *
          flushall
8
   * 3. 执行flushall的时候,会生成dump.rdb文件。但是保存这个文件的时候,我们已经将keys全部清除
9
   了,所以保存这个dump.rdb是空,保存这个文件也没什么意义。
10
   * 4. 我们这次操作是误操作, 我们现在要对恢复我们操作之前的数据:
11
       4.1 关机:在客户端执行这两条命令, shutdown — exit
12
       4.2 删除新生成的dump.rdb:rm -rf dump.rdb
13
       4.3 将dump.rdb.old重新命名为dump.rdb:mv dump.rdb.old dump.rdb
14
       4.4 重新通过配置文件启动服务端(配置文件最好写全路径):redis-server /root/备份/redis-
15
   5.0.0/redis.conf
       4.5 重新连接客户端,通过keys * 查看当前的key,发现恢复到了我们最初的样子。
16
```