

Redis-05- 持久化技术: RDB 和 AOF

作者: Anileh

原文链接: https://ld246.com/article/1652174927074

来源网站:链滴

许可协议: 署名-相同方式共享 4.0 国际 (CC BY-SA 4.0)

Redis持久化技术

1, RDB

1.1 RDB基本介绍

RDB是什么:在指定的时间间隔内将内存中的数据集快照写入磁盘

(1) 备份是如何被执行的

Redis会单独创建(fork)一个子进程来进行持久化,会先将数据写入到一个临时文件中,待持久化程都结束了,再用这个临时文件替换上次持久化好的文件。

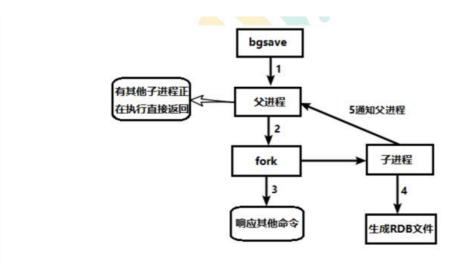
整个过程中,主进程是不进行任何IO操作的,这就确保了极高的性能 如果需要进行大规模数据的恢 ,且对于数据恢复的完整性不是非常敏感,那RDB方式要比AOF方式更加的高效。

RDB的缺点: 最后一次持久化后的数据可能丢失。

(2) fork

- fork的作用是复制一个与当前进程一样的进程。新进程的所有数据(变量、环境变量、程序计数器) 数值都和原进程一致,但是是一个全新的进程,并作为原进程的子进程
- 在Linux程序中,fork()会产生一个和父进程完全相同的子进程,但子进程在此后多会exec系统调用出于效率考虑,Linux中引入了** "写时复制技术" **
- 一般情况父进程和子进程会共用同一段物理内存,只有进程空间的各段的内容要发生变化时,才会 父进程的内容复制一份给子进程。

1.2 RDB持久化流程



1.2.dump.rdb文件

在redis.conf中配置文件名称,默认为dump.rdb

```
419
420 # The filename where to dump the DB
421 dbfilename dump.rdb
422
```

1.2.1 配置位置

rdb文件的保存路径,默认在Redis启动命令行所在的目录下

dir "/myredis/"

```
436 # The working directory.
437 #
438 # The DB will be written inside this directory, with the filename specified
439 # above using the 'dbfilename' configuration directive.
440 #
441 # The Append Only File will also be created inside this directory.
442 #
441 # Note that you must specify a directory here, not a file name.
441 dir ./
```

1.2.2 如何触发RDB快照

配置文件中默认的快照配置

```
364 # Unless specified otherwise by default Redis will save the DR:
365 # * After 3600 seconds (an hour) if at least 1 key changed
366 # * After 300 seconds (5 minutes) if at least 100 keys changed
367 # * After 60 seconds if at least 10000 keys changed
368 #
369 # You can set these explicitly by uncommenting the three following lines.
370 #
371 save 3600 1
372 save 30 10
373 save 60 10000
```

save命令VSbgsave命令:

save: 只管保存,全部阻塞,手动保存

bgsave: redis会在后台异步执行快照操作,快照同时可以响应客户端请求,可以通过lastsave命令获取最后一次成功执行快照的时间

- flushall命令: 产生dump.rdb空文件, 无意义
- stop-writes-on-bgsave-error: 当Redis无法写入磁盘的话,直接关掉Redis的写操作。推荐yes.

```
384 # However if you have setup your proper monitoring of the Redis server
385 # and persistence, you may want to disable this feature so that Redis will
386 # continue to work as usual even if there are problems with disk,
387 # permissions, and so forth.
388 stop-writes-on-bgsave-error yes
```

rdbcompression:

对于存储到磁盘中的快照,可以设置是否进行压缩存储。如果是的话,redis会采用LZF算法进行压缩。如果你不想消耗CPU来进行压缩的话,可以设置为关闭此功能。推荐yes

```
390 # Compress string objects using LZF when dump .rdb databases?
391 # By default compression is enabled as it's almost always a win.
392 # If you want to save some CPU in the saving child set it to 'no' but
393 # the databast will likely be bigger if you have compressible values or keys
394 rdbcompression yes
```

● rdbchecksum: 检查完整性, 推荐yes.

在存储快照后,还可以让redis使用CRC64算法来进行数据校验,

但是这样做会增加大约10%的性能消耗,如果希望获取到最大的性能提升,可以关闭此功能

```
400 #
401 # RDB files created with checksum disabled have a checksum of zero that will
402 # toll the leading code to skip the check.
401 rdbchecksum yes
404
```

1.2.3 RDB备份

先通过config get dir 查询rdb文件的目录

将*.rdb的文件拷贝到别的地方

rdb的恢复步骤:

- ◆ 关闭Redis
- 先把备份的文件拷贝到工作目录下 cp dump2.rdb dump.rdb
- 启动Redis, 备份数据会直接加载

1.3 RDB的优点

- 适合大规模的数据恢复
- 对数据完整性和一致性要求不高更适合使用
- 节省磁盘空间
- 恢复速度快

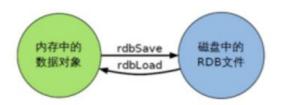
1.4 RDB的劣势

● Fork的时候,内存中的数据被克隆了一份,大致2倍的膨胀性需要考虑

- 虽然Redis在fork时使用了写时拷贝技术,但是如果数据庞大时还是比较消耗性能。
- 在备份周期在一定间隔时间做一次备份,所以如果Redis意外down掉的话,就会丢失最后一次快照的所有修改。

1.5 总结

RDB



C:\Users\Administrator\AppData\Local\Te mp\ksohtml17908\wps99.jpg

- RDB在保存RDB文件时父进程唯一需要做的就是fork出一个子进程,接下来的工作全部由子进程来做,父进程不需要再做其他IO操作,所以RDB持久化方式可以最大化redis的性能。
- 与AOF相比,在恢复大的数据集的 时候,RDB方式会更快一些.

- 数据丢失风险大
- RDB需要经常fork子进程来保存 数据集到硬盘上,当数据集比较 大的时候,fork的过程是非常耗时 的,可能会导致Redis在一些毫秒 级不能相应客户端请求

2. AOF (Append Only File)

2.1 基本介绍

以日志的形式来记录每个写操作(增量操作),将Redis执行过得所有写指令记录下(不记录读操作

只许追加文件但不可以改写文件。redis启动时会读取该文件来重新构建数据,换言之,redis重启根日志文件

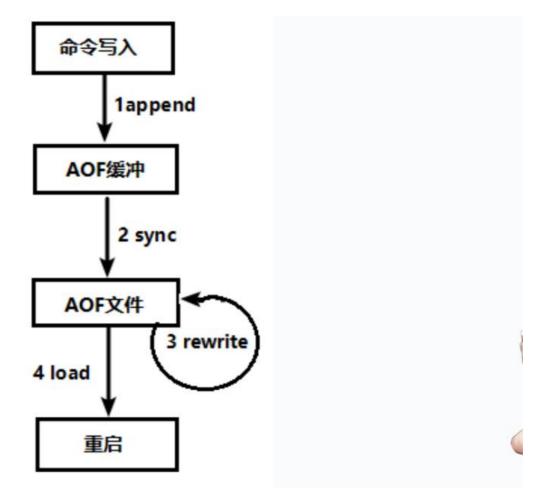
的内容将执行写指令来完成数据的恢复工作。

AOF默认不开启:在redis.conf中配置文件名称,默认为append.aof,AOF文件的保存路径与RDB路径一致

AOF和RDB同时开启:系统默认取AOF的数据(数据不会存在丢失)

2.2 AOF持久化流程

- (1) 客户端的请求写命令会被append到AOF缓存区内
- (2) AOF缓存区根据AOF持久化策略[always, everysec, no]将操作sync到磁盘的AOF文件中
- (3) AOF文件大小超过重写策略或手动重写时,会对AOF文件rewrite,压缩AOF文件容量
- (4) Redis服务重启时,会重新load AOF文件中的写操作来恢复数据



2.3 AOF基本操作

AOF 的备份机制和性能虽然和RDB不同,但是备份和恢复的操作与RDB一致:

拷贝备份文件,需要恢复时在拷贝到Redis的工作目录下,启动系统即加载

正常恢复:

- 修改默认的appendonly将no改为yes
- 将有数据的aof文件复制保存到对应目录 (查看目录: config get dir)
- 恢复: 重启Redis然后重新加载

异常恢复:

- 修改默认的appendonly将no改为yes
- 若AOF文件损坏,通过/usr/local/bin/redis-check-aof--fix appendonly.aof 进行恢复
- 备份AOF 文件

● 恢复: 重启redis, 然后重新加载

2.4 AOF同步评率

appendfsync always:始终同步,每次Redis的写入都会立刻计入日志,性能较差但数据完整性较好

appendfsync everysec:每秒同步,每秒记入日志一次,如果宕机,本秒的数据可能丢失

appendfsync no: redis不主动进行同步,把同步时机交给操作系统

2.5 Rewrite压缩

2.5.1 什么是Rewrite:

AOF采用文件追加方式,文件会越来越大为避免出现此种情况,新增了重写机制,

当AOF文件的大小超过所设定的阈值时, Redis就会启动AOF文件的内容压缩,

只保留可以恢复数据的最小指令集,可以使用命令bgrewriteaof

2.5.2 重写原理,如何实现重写

AOF文件持续增长而过大时,会fork出一条新进程来将文件重写(也是先写临时文件最后再rename),

redis4.0版本后的重写,是指上就是把rdb 的快照,以二级制的形式附在新的aof头部,作为已有的史数据,

替换掉原来的流水账操作。

no-appendfsync-on-rewrite:

- no-appendfsync-on-rewrite=yes: 不写入aof文件只写入缓存,用户请求不会阻塞,但是在这段间如果宕机会丢失这段时间的缓存数据。降低数据安全性,提高性能
- no-appendfsync-on-rewrite=no: 还是会把数据往磁盘里刷,但是遇到重写操作,可能会发生塞。数据安全,但是性能降低

**触发机制,何时重写: **Redis会记录上次重写时的AOF大小,默认配置是当AOF文件大小是上次rerite后大小的一倍且文件大于64M时触发

重写虽然可以节约大量磁盘空间,减少恢复时间。但是每次重写还是有一定的负担的,因此设定Redi要满足一

定条件才会进行重写。

auto-aof-rewrite-percentage:设置重写的基准值,文件达到100%时开始重写

(文件是原来重写后文件的2倍时触发)

auto-aof-rewrite-min-size:设置重写的基准值,最小文件64MB。达到这个值开始重写。

例如:文件达到70MB开始重写,降到50MB,下次什么时候开始重写?100MB

系统载入时或者上次重写完毕时,Redis会记录此时AOF大小,设为base_size,

如果Redis的AOF当前大小>= base_size +base_size*100% (默认)且当前大小>=64mb(默认)的情况, Redis

会对AOF进行重写。

2.5.3 重写流程

(1) bgrewriteaof触发重写,判断是否当前有bgsave或bgrewriteaof在运行,如果有,则等待该命结束后

再继续执行。

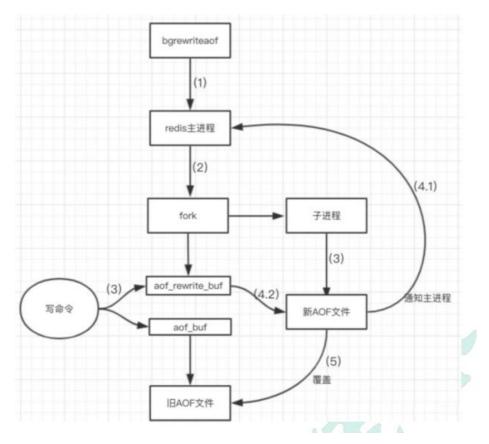
- (2) 主进程fork出子进程执行重写操作,保证主进程不会阻塞。
- (3) 子进程遍历redis内存中数据到临时文件,客户端的写请求同时写入aof_buf缓冲区和aof_rewrite buf,

重写缓冲区保证原AOF文件完整以及新AOF文件生成期间的新的数据修改动作不会丢失。

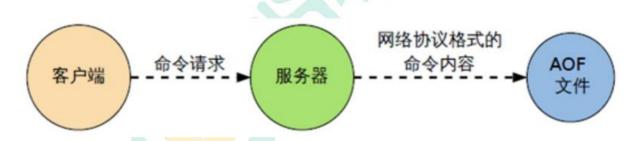
(4) 子进程写完新的AOF文件后,向主进程发信号,父进程更新统计信息。

主进程把aof rewrite buf中的数据写入到新的AOF文件。

(5) 使用新的AOF文件覆盖旧的AOF文件,完成AOF重写。



2.6 AOF的优势



- 备份机制更稳健, 丢失数据概率更低。
- 可读的日志文本,通过操作 AOF 稳健,可以处理误操作。
- 备份机制稳健, 丢失数据概率更低
- 可读的日志文件,通过操作AOF稳健,可以处理误操作

2.7AOF的劣势

- 比起RDB占用更多的磁盘空间。
- 恢复备份速度要慢。
- 每次读写都同步的话,有一定的性能压力。
- 存在个别Bug,造成恢复异常

2.8 总结

AOF



- AOF文件时一个只进行追加的日志 文件
- Redis 可以在 AOF 文件体积变得过 大时,自动地在后台对 AOF 进行重 写
- AOF 文件有序地保存了对数据库执行的所有写入操作,这些写入操作以Redis 协议的格式保存,因此AOF 文件的内容非常容易被人读懂,对文件进行分析也很轻松
- 对于相同的数据集来说,AOF 文件的体积通常要大于 RDB 文件的体积
- 根据所使用的 fsync 策略, AOF 的速度可能会慢于 RDB

3. RDB与AOF的对比

3.1 选择建议

官方推荐两个都启用。

如果对数据不敏感,可以选单独用RDB。

不建议单独用 AOF, 因为可能会出现Bug。

如果只是做纯内存缓存,可以都不用。

3.2 两者对比

(1) 基本信息

- RDB持久化方式能够在指定的时间间隔能对你的数据进行快照存储
- AOF持久化方式记录每次对服务器写的操作,当服务器重启的时候会重新执行这些命令来恢复原始数

据, AOF命令以redis协议追加保存每次写的操作到文件末尾.

● Redis还能对AOF文件进行后台重写,以缩小使得AOF文件的体积

(2) 只做缓存

如果只希望数据在服务器运行的时候存在,也可以不使用任何持久化方式.

(3) 同时开启RDB和AOF

- 在这种情况下,当redis重启的时候会优先载入AOF文件来恢复原始的数据, 因为在通常情况下AOF文保存的数据集要比RDB文件保存的数据集要完整.
- RDB的数据不实时,同时使用两者时服务器重启也只会找AOF文件。

(4) 只使用AOF?

● 不建议,因为RDB更适合用于备份数据库(AOF在不断变化不好备份), RDB可以快速重启,而且不有AOF可能潜在的bug。

3.3 性能建议

因为RDB文件只用作后备用途,建议只在Slave上持久化RDB文件,而且只要15分钟备份一次就够了只保留save 9001这条规则。

如果使用AOF,

- 好处是在最恶劣情况下也只会丢失不超过两秒数据,启动脚本较简单只load自己的AOF文件就可以
- 代价,一是带来了持续的IO,二是AOF 将rewrite过程中产生的新数据写到新文件会造成阻塞

只要硬盘许可,尽量减少AOF rewrite的频率,AOF重写的基础大小默认值64M太小了,可以设到5G上。

默认超过原大小100%大小时重写可以改到适当的数值。