28-Pika-如何基于SSD实现大容量Redis?

你好,我是蒸德物。

我们在应用Redis时,随着业务数据的增加(比如说电商业务中,随着用户规模和商品数量的增加),就需 要Redisi接得更多的数据。你可能会想到使用Redist引作集样,把放照分散存存到多个实例上。但是这样做 的话,会有一个问题,如果要保存的数据显被力、但是每个实例保存的数据重较小的话,就会导致集群的 生物间隔增加,这会计能都必须被被罪令强争。加进开锁。

你可能又会说,我们可以通过增加Redis单实例的内存容量,形成大内存实例,每个实例可以保存更多的数 据,这样一来,在保存相同的数据总量时,所需要的大内存实例的个数就会减少,就可以节省开销。

这是一个好主意,但这也并不是完美的方案:基于大内存的大容量求例在实例恢复、主从同步过程中会引起 一系列潜在问题,例如恢复时间增长、主从切换开销大、复冲区易追出。

那怎么办呢?我推荐你给用国态都理(Solly Sate Drive、SSD)。它的成本很低(每GB的成本的是内存的 十分之一),而且容量大,该写透版性,更行句《基于SSD来实现大容量的Redis实例。360公司DBA和基础 架构组接合并发的Pikelling(成功)。近时支援了25一需求。

Pika在開开始设计的时候。14病為自标:一是,单实例可以保存大容量数据,同时避免了实例恢复和主从 同步时的游在问题。二层、相地dis就很更证保持兼容,可以支持使用地dis的原用平清地迁移到Pika上。所 以,如果你一直在使用的dis. 并且被使用SSD来,原单实例容量,Pika就是一个便好的选择。

这节课,我就和 即Pika。在介绍Pika前,我先给你具体解释下基于大内存实现大容量Redis实例的潜在 问题。只有知道了这些问题,我们才能选择更合适的方案。另外呢,我还会带你一步步分析下Pika是如何实 时间回报手IPI能的哪个心计中报,能过这些问题的。

大内存Redis实例的潜在问题

Redis使用内存保存数据,内存容量增加后,就会带来两方面的潜在问题,分别是,内存快照RDB生成和恢 复效率低,以及主从节点全量同步时长增加、缓冲区易溢出。我来一一解释下,

我们先無内存快順RDB受到的影响。内容大小和内存快順RDB的关系是非常直接的:实例内存容量大,RDB 文件也会相应增大,那么,RDB文件生成时的fork的长载会增加,这就会导致Redi实例阻塞。而且,RDB 文件增大后。使用RDB到许恢复的时长也会推断。会争数Redist关时间不适路分钟服务器

接下来我们再来看下主从同步受到的影响。

主从节点间的同步的第一步就是要做全量同步。全量同步是主节点生成RDB文件,并传给从节点,从节点再 进行范蠡。试想一下,如果RDB文件根大,阅定会导致企量同步的时长增加,效率不高,而且还可能会导致 显制值中区溢出。一旦缓冲区溢出了,主从节点向就会又开始全量同步,影响业务应用的正常使用。如果我 们增加复制缓冲区的房毒。这文金海挥生着的内存资源。

此外,如果主席发生了故障,进行主从切换后,其他从库都需要和新主席进行一次全量同步。如果RDB文件很大,也会导致主从切换的过程耗时增加,同样会影响业务的可用性。

報/ Dibs層部例報告改善主部的问题例? 分部車機利Dibs由的並傳播性DockeDD bioloc和製和Mono

了,这些模块都是Pika架构中的重要组成部分。所以,接下来,我们就来先看下Pika的整体架构。

Pika的整体架构

Pika键值数据库的整体架构中包括了五部分,分别是网络框架、Pika线程模块、Nemo存储模块、RocksDB 和binlog机制,如下图所示;



这五个部分分别实现了不同的功能,下面我一个个来介绍下。

首先,网络框架主要负责底层网络请求的接收和发送。Pika的网络框架是对操作系统底层的网络函数进行了 封装。Pika在进行网络通信时,可以直接调用网络框架封装好的函数。

其次, Pika线程模块采用了多线程模型来具体处理客户端请求, 包括一个请求分发线程 (DispatchThread) 、一组工作终程(WorkerThread) 以及一个终程池(ThreadPool)。

请求分发线程专门监听网络端口,一旦接收到客户端的连接请求后,就和客户端建立连接,并把连接交由工 作线程处理。工作线程负责接收客户端连提上发送的具体命令请求,并把命令请求封装成Task,再交给线程 述中的结果。由处考报当许远生的数据或数分量。如下剩所示:



在实际应用Pika的时候,我们可以通过增加工作线程数和线程池中的线程数,来提升Pika的请求处理吞吐率,进而满足业务层对数据处理性能的需求。

Nemo便決很容易理解,它来说了Pika和Redis的数据类型集高,这样一来,当我们把Redis服务迁移到Pika 时,不用感觉业务规则体作和edis的代码,而且还可以继续应用运输和edispike能,这使明Pika的学习成本 就较低、Nemogky的数据类型的具体转换机构是抗贸重点关心,下面接受具体介绍。

最后,我们再来看看RocksDB提供的基于SDI保存数据的功能。它使得Pika可以不用大容量的内存,就能保 存更多数据,还避免了规则存存秩据。而且,Pika使用binlog机到记录写命令,用于主从节点的命令同步, 消令了到例时始め六九四年级用卡从同步分程的心器与心器。

接下来,我们就来具体了解下,Pika是如何使用RocksDB和binlog机制的。

Pika如何基于SSD保存更多数据?

为了把数据保存到SSD,Pisa使用了业界厂还应用的持久化键值数据库RocksDB。RocksDB本身的实现机制 较为复杂,你不需要全部弄明白,你只要记住RocksDB的基本数据读写机制,对于学习了解Pisa来说,就已 经足够了。下面我来解释下这个基本读写机制。

下面我结合一张图片,来给你具体介绍下RocksDB写入数据的基本流程。



这么一分析你就知道了,RocksDB会先用Memtable超有数据,再将数据快速为入SSD,即使数据量再大, 所有数据也能能保存到SSD中。而且,Memtable本身容量不大,即使RocksDBを提了两个Memtable,也 不会占用证多的内存,这样一来,Pika在保存大容量数据时,也不用占据太大的内存空间了。

当Pika屬要這取数額的時候,RocksDB会先在Memtable中意識是否有要這即的数据。这是因为,最新的数 据都是先写入到Memtable中的。如果Memtable中没有要读取的数据,RocksDB会再查询保存在SSD上的 数据文件,如下图析示:



則这里,你就了解了,当使用了RocksDB保存数据后,Pika就可以把大量数据保存到大容量的SSD上了,实 现了大强量实制,不过,我刚力向你分组过,当使用大府存实得保存大量数据时,Redis会监临RDB生成和 恢复的效率问题,以及主从同步时的效率和缓冲区当出问题。那么,当Pika保存大量数据时,还会面临相同 的问题如2

其实不会了, 我们来分析一下。

一方面。PNA基于ROCKDB保存了数据文件,直接读取数据文件就能恢复,不需要再通过内存块照进行恢复 了。而且,PNA从库在进行全量同步时,可以直接从主库拷贝数据文件,不需要换时为存快照,这样一来, PNA基建单令了大内在快程建设多年低的问题。

另一方面,Phid使用了binlog的形式深刻重命空间步、胜节度"存得,更难变了像少定溢出的问题。binlog 是保存在SDL-的文件,Phid操设置有命令后,在把我想多从emphole时,也会走命令操作写到binlog文 作中。Albeding说,当全量同步结束后,从据金从binlog型间离未即步的命令被过渡。这样或可以起于 用均数据符一张,由当行增展同步时,从张忠随后自己已经复制的保护量发给主席,主席把册来同步的命 今发起点集,来接针上那写数者一处

不过,和Redis使用维冲区相比,他用binlog对处理非常明显的; binlog置保存在SSD上的文件,文件大小 不像雌并见,会更明存弃更多较多明彩。而且,当binlog文件增元后,还可以通过轮替操作。生成新约 binlog文件,再把旧窗边内成文件建立保存。这样一来,那使Pika实例保存了大量的数据,在同步过程中也 不会出现单次区址的构筑

现在,我们先简单小结下。Pika使用RocksDB把大量数据保存到了SSD,同时避免了内存快照的生成和恢复 问题。而且,Pika使用binlog机制进行主从同步,避免大内存时的影响,Pika的第一个设计目标就实现了。

接下来,我们再来看Pika是如何实现第二个设计目标的,也就是如何和Redis兼容。毕竟,如果不兼容的 话,原来使用Redis的业务就无法平滑迁移到Pika上使用了,也就没办法利用Pika保存大容量数据的优势 ?

Pika如何实现Redis数据类型兼容?

Pika的底层存储使用了RocksDB来保存数据,但是,RocksDB只提供了单值的键值对类型,RocksDB键值 对中的值就是单个值,而Redis键值对中的值还可以是集合类型。

对于Redis的String类型来说,它本身就是单值的键值对,我们直接用RocksDB保存就行。但是,对于集合 类型来说,我们就无法直接把集合保存为单值的键值对,而是需要进行转换操作。

为了保持和Redis的兼容性,Pika的Nemo模块就负责把Redis的集合类型转换成单值的键值对。简单来说, 我们可以把Redis的集合类型分成两类:

- · 一类是List和Set类型,它们的集合中也只有单值;
- 另一类是Hash和Sorted Set类型,它们的集合中的元素是成对的,其中,Hash集合元素是field-value类型。而Sorted Set集合元素是member-score类型。

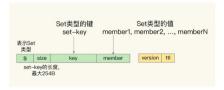
Nemo根块通过转换操作,把这4种集合类型的元素表示为单值的键值对。具体怎么转换呢?下面我们来分别看下每种类型的转换。

請先提们最低以表述。在Pika中,List集份的key機能入到了单位键值的问题中,用key字段表示;而List 集合的元素值、別被嵌入到每值键值的的值当中,用value字段表示。因为List集合中的元素是有序的,所 U. Nemo段状在每值键因对的xxg细密面面了Sequence等用。表示由的元素化过去时间用,同时, 在 Value的指面理加了 previous sequence和net sequence这两个字段,分别表示当的元素的

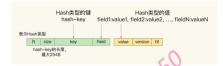
此外,在单值键值对的key的面。Nemo模块还增加了一个值"",表示当前数据是让线型。以及增加了 一个1字节的size字段。表示Lis集合key的大小。在单值键值对的value后面,Nemo模块还增加了version 和批学段、分别表示当前数据的版本专制和操作活动向(用来支持如IMpsyym)。如于图示示:



Set集合的key和元素member值,都被嵌入到了Pika单值理值对的键当中,分别用key和member字段表示。同时,和List集合类似,单值键值对的key前面有值"s",用来表示救溉是Set类型,同时还有size字段,用来表示key的大小。Pika单值键值对的值只保存了数据的版本信息和剩余存活时间,如下图所示:



对于Hash类型来说,Hash集合的key被张列制值银值对的键站中,用key字段表示。而Hash集合元素的 field也被张列單值键值对的键当中,紧接着key字段,用field字段表示。Hash集合元素的value则是嵌入 到单值键值对的值当中,并用也带有版本皮质和聚杂杂类形别。如下图所示:



最后,对于Sorted Set类型来说,该类型是需要能够接触集合元素的socre值非序的,而RocksDB只支持按 原单值值值对时提来排序。所以,Nemo模块在转换按照时,就是Socied Set集合key,元素的socre和 member值都能入到了单值键值对的键当中,此时,单值键值址中的值只保存了数据的版本信息和剩余存活 时间,如下服务后:



采用了上面的转换方式之后,Pika不仅能兼容支持Redis的数据类型。而且还保留了这些数据类型的特征, 例如Litt的元素保序、Sorted Set的元素按处ore持序。了解了Pika的转换机制度,你就会明白,如果你有业 务应用计划从使用Redis切换到使用Pika,就不用因心面临因为操作接口不集容而要修改业务应用的问题 了。

经过购期的分析,我们可以知道,Pika能够基于SSD保存大容量数据,而且和Redis兼容,这是它的两个优势。接下来,我们用来看看,跟Redis相比,Pika的异位优势,以及潜在6岁不足。当在实际应用Pika时, Pika的不足少数与需要等格别主要的地方,这些可能都需要你讲汗系统部置或参数上的遗性。

Pika的其他优势与不足

跟Redis相比,Pika最大的特点就是使用了SSD来保存数据,这个特点能带来的最直接好处就是,Pika单实 例能保存更多的数据了,实现了实例数据扩容。

除此之外、Pika使用SSD来保存数据、还有额外的两个优势。

首先、**先侧重命快。**Pika的聚號在写入数据在時,是会保存即SSD上的。当Pika实例重印时,可以直接从 SSD上的聚据文件中请取数据,不需要像Redis一样,从RDB文件全部重新加载聚號或是从AOF文件中全部 回放操作,这极大地提高了Pika实例的重点资度。可以快速收理业务应用请求。

另外,主从库重新执行全量同步的风险低。Pika通过binlog机制实现写命令的增量同步,不再受内存缓冲区 大小的限制,所以,即使在数据量很大导致主从库阿步耗时很长的情况下,Pika也不用担心缓冲区溢出而触 但是,就像我在前面的课程中和你说的。"硬币都是有正反两面的",Pika也有自身的一些不足。

虽然它保持了Redis操作提口,也能求取数据库扩客。但是,当更数据保存到SSD上后。会降低数据的访问 性能。这是因为,数据操作半典不能在内存中直接执行了,而是要在底层的SSD中进行存取,这肯定会影响,Pika的时能。而且,我但还需要根binlog机制记录的驾命令同步到SSD上,这会储任Pika的写性能。

不过,Pika的多线程模型,可以同时使用多个线程进行数据读写,这在一定程度上弥补了从SSD存取数据造成的性能损失。当然,你也可以使用高配的SSD来提升访问性能,进而减少读写SSD对Pika性能的影响。

为了帮助你更直观地了解Pika的性能情况,我再给你提供一张表,这是Pika,网上提供的测试数据。

| | ~~ | |
|---------------|---------|----------|
| 操作性能 (OPS) | 写binlog | 不写binlog |
| SET | 124K | 211K |
| GET | 284K | 292K |
| HSET | 122K | 214K |
| HGET | 284K | 290K |

这些數据在Pika 3.2版本中、StringBIHAsh東型在多核程情况下的基本操作性能结果。从表中可以看到, 在不写binlog时,Pika的SET/GET、HSET/HGET的性能都能达到200K OPS以上,而一旦增加了写binlog操作。 作。SET和HSET操作性撤决的下降了41%,只有约120K OPS。

所以,我们在使用Pika时,需要在单实例扩容的必要性和可能的性能损失问做个权衡。如果保存大容量数据 是我们的首要需求,那么,Pika是一个不错的解决方案。

小结

这节课,我们学习了基于S5b给Redis单实附进行扩容的技术方案Pika。题Redis相比,Pika的好处非规明 显:既支持Redis操作提口,又能支持保存水容量的数据。如果你原来就在应用Redis,现在想进行扩容,那 么,Pika无规是一个很好的选择,无论是代码迁移还是连维管理。Pika基本不需要额外的工作量。

不过,Pika毕竟是把数据保存到了SSD上,数据访问要读写SSD,所以,读写性能要弱于Redis。针对这一点,要给你提供两个降任读写SSD对Pika的性能影响的小建议:

- 1. 利用Pika的多线程模型,增加线程数量,提升Pika的并发请求处理能力;
- 2. 为Pika配置高配的SSD,提升SSD自身的访问性能。

最后,我想再给你一个小提示。Pika本身提供了很多工具,可以帮助我们把Redis数据迁移到Pika,或者是 把Redis请求转发给Pika。比如说,我们使用aof to pika命令,并且指定Redis的AOF文件以及Pika的连接 信息,就可以把Redis数据迁移到Pika中了,如下所示:

aof to pika -i [Redis AOF文件] -h [Pika IP] -o [Pika port] -a [弘正信息]

.

关于这些工具的信息,你都可以直接在Pika的<mark>GitHub</mark>上找到。而且,Pika本身也还任场代开发中,我也建 议你多去看看GitHub,进一步地了解它。这样,你就可以获得Pika的最新进展,也是更好地把它应用到你 的令名工物也,

每课一问

按照惯例,我给你提个小问题。这节课,我向你介绍的是使用SSO作为内存容量的扩展,增加Redis实例的 数据保存量,我相遇你来到一颗,我们可以使用相减硬要类性为坚制发展扩展码。有什么好外或不足吗?

欢迎在留言区写下你的思考和答案,我们一起交流讨论。如果你觉得今天的内容对你有所帮助,也欢迎你分享给你的朋友或同事。 我们下节读见

精洗留言:

Kaito 2020-10-21.01:40:37
是否可以使用机械硬盘作为Redis的内存容量的扩展?

我觉得也是可以的。机械硬盘相较干固态硬盘的优点是,成本更低、容量更大、寿命更长。

-),
- 成本: 机械硬盘是电磁存储,固态硬盘是半导体电容颗粒组成,相同容量下机械硬盘成本是固态硬盘 的1/3。
- 2、容量:相同成本下,机械硬盘可使用的容量更大。
- 寿命:固态硬盘的电容颗粒擦写次数有限,超过一定次数后会不可用。相同ops情况下,机械硬盘的 寿命要比固态硬盘的寿命更长。

但机械硬盘相较于固态硬盘的缺点也很明显,就是速度慢。

机械硬盘在读写数据时,需要通过转动磁盘和磁头等机械方式完成,而固态硬盘是直接通过电信号保存和 控制数据的读写,速度非常快。

如果对于访问延迟要求不高,对容量和成本比较关注的场景,可以把Pika部署在机械硬盘上使用。

另外,关于Pika的使用场景。它并不能代替Redis,而是作为Redis的补充。在需要大套量存储(50G数据 量以上)、访问延迟要求不苛刻的业身场景下使用。在使用之前,最好是模据自己的业务情况,先做好调 研和性能测试,评估品次定是否使用。[20前]

大院Raysiz 2020-10-22 20:47:02 使用机械硬盘最大的好处就是成本更低、存储容量更大,缺点就是访问极慢,适合对访问速度要求很不敏 感的场景

C--L 0-0-052020 to 2122-00-42

pika从性能上比当然不然redis,但是它你补了redis几个不足,那么pika在真是项目中都应用在什么场景呢

源や元値 2020-10-21 16:10:21

可以考虑内存、SSD、HDD做分级存储、当前这对系统要求就更高了、需要识别数据的冷湿热、再做不同 介质间的动态迁移,其至可以做一些访问预测来做预加数和调级。

Lemon 2020-10-21 14:35:43

同容量下, 机械硬盘对比固态硬盘 伏占:

1、价格便宜

2. 使用寿命长

52 (51: 速度慢、使用缓存(redis)是为了加速数据的访问速度、本身pika数据操作不在内存中直接执行、需要 使用其他存储介质。使用机械硬盘怕是会使用户体验打骨折....

感觉pika在给redis不足的地方提供了补充:

比如使用binlog机制进行增量同步,避免内存中进行rdb同步,直接先使用磁盘的rdb恢复,再使用binlog 增量,再使用内存增量缓冲区治上最后的一点,最终实时同步