37-数据分布优化:如何应对数据倾斜?

你好,我是慈德钧。

在切片集群中,数据会按照一定的分布规则分散到不同的实例上保存。比如,在使用Redis Cluster或Codis 时,数据都会先按照CRC算法的计算值对Slot (逻辑情 取模,同时,所有的Slot又会由连维管理员分配到 不同的实例上。这样、数据数据被保存到相应的实例上了。

虽然这种方法实现起来比较简单,但是很容易导致一个问题:数据倾斜。

数据倾斜有两类。

- 数据量倾斜: 在某些情况下,实例上的数据分布不均衡,某个实例上的数据特别多。
- 数据访问倾斜: 虽然每个集群实例上的数据量相差不大,但是某个实例上的数据是热点数据,被访问得非常规整。

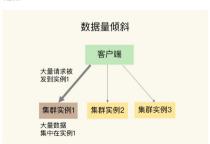
如果发生了数据倾斜,那么保存了大量数据,或者是保存了热点数据的实例的处理压力就会增大,速度变 惯,甚至还可能会引起这个实例的内容资源耗尽,从而崩溃。这是我们在应用切片集群时要避免的。

今天这节课,我就来和你别聊。这颗种数据倾斜是怎么发生的,我们又该怎么应对。

数据量倾斜的成因和应对方法

首先,我们来看数据量倾斜的成因和应对方案。

当数据量倾斜发生时,数据在切片集群的多个实例上分布不均衡,大量数据集中到了一个或几个实例上,如 下图所示:



那么,数据量倾斜是怎么产生的呢?这主要有三个原因,分别是某个实例上保存了bigkey、Slot分配不均衡 以及Hash Tag、接下来,我们就一个一个夹分析,同时我还会给你讲解相应的解决方案。

bigkey导致倾斜

第一个原因是,某个实例上正好保存了bigkey。bigkey的value值很大(String类型),或者是bigkey保存 了大量集合元素(集合类型),会导致这个实例的数据量增加,内存资源消耗也相应增加。

而且,bigkey的操作一般都会造成实例IO线程阻塞,如果bigkey的访问量比较大,就会影响到这个实例上的 其空语求被处理的速度。

其实,bigkey已经是我们课程中反复提到的一个关键点了。为了是实bigkey或成的数据倾斜,一个根本的应 对方法是,**我们在业务届生成数据时,要尽量避免把过多的数据保存在间一个键值对中。**

此外,如果bigkey正好是集合类型,我们还有一个方法,就是把bigkey拆分成很多个小的集合类型数据, 分数保存在不同的实例上。

我给你早个例子。假设Hash类型集省useninfo原存了100万个用户的信息,是一个bigkey。那么,我们就可 以按照用户的的范围。把这个单度对约了10个个单名。每个小单合只容对10万个用户的信息。例如小集合1 保存的是IDAI_1到10万份用户信息。小集合22保存的是IDAI_10万字1到20万的用户)。这样一来,我们就可以 是一个bigkey化表示。 小量62年7、第全了bigkey储备个四年享得用来的对词任力。

需要注意的是,当bigkey访问量较大时,也会造成数据访问倾斜,我一会儿再给你讲具体怎么应对。

接下来,我们再来看导致数据量倾斜的第二个原因: Slot分配不均衡。

Slot分配不均衡导致倾斜

如果集群运维人员没有均衡地分配Slot,就会有大量的数据被分配到同一个Slot中,而同一个Slot只会在一个字例上分布,这就会导致。大量数据被集中到一个字例上、语或数据倾斜。

我以Redis Cluster为例,来介绍下Slot分配不均衡的情况。

Redis Cluster—共有16384个Slot,假设集群—共有5个实例,其中,实例1的硬件配置较高,运维人员在给 实例分配Slot时,就可能会给实例1多分配型Slot,把实例1的资源充分利用起来。

但是,我们其实并不知道数据和Slot的对应关系,这种做法就可能会导致大量数据正好被映射到实例1上的 Slot,造成数据倾斜,给实例1带来访问压力。

为了应对这个问题,我们可以通过短途规范。在分配之前,我们就要避免把过多的Stot分配则同一个识例。 如果是已经分配好Stot的集群,我们可以先查看Stot和实例的具体分配关系,从而判断是否有过多的Stot集 中到了同一个实例。如果有的话,就将部分Stot迁移则其它实例,从而避免数据例约。

不同集群上查看Slot分配情况的方式不同:如果是Redis Cluster,就用CLUSTER SLOTS命令;如果是 Codis,就可以在codis dashboard上查看。

比如说,我们执行CLUSTER SLOTS命令查看Slot分配情况。命令返回结果显示、Slot 0 到Slot 4095被分配

到了实例192.168.10.3上,而Slot 12288到Slot 16383被分配到了实例192.168.10.5上。
127.0.0.1:6379> cluster slots
1) 1) (integer) 0
2) (integer) 4895
3) 1) *192.168.10.3*
2) (integer) 6379
2) 1) (integer) 12288
2) (integer) 16383
3) 1) "192.168.19.5"
2) (integer) 6379
707
如果某一个实例上有太多的Slot,我们就可以使用迁移命令把这些Slot迁移到其它实例上。在Redis Clust
中,我们可以使用3个命令完成Slot迁移。
中,我们可以使用3个即今完成SIOt迁移。
and the second s
。CLUSTER SETSLOT:使用不同的选项进行三种设置,分别是设置Slot要迁入的目标实例,Slot要迁出的
源实例,以及Slot所属的实例。
. CLUSTER GETKEYSINSLOT: 获取某个Slot中一定数量的key。
I. MIGRATE:把一个key从海实图实际迁移到目标实例。
-EST (1)
我来借助一个例子,带你了解下这三个命令怎么用。
LAX W
7.71
假设我们要把Slot 300从源实例(ID为3)迁移到目标实例(ID为5),那要怎么做呢?
3*
and the second of the second o
实际上,我们可以分成5步。
THE THE PARTY OF T
第1步,我们先在目标实例5上执行下面的命令,将Slot 300的源实例设置为实例3,表示要从实例3上迁入
Slot 300 ₀
CLUSTER SETSLOT 300 IMPORTING 3
第2步,在源实例3上,我们把Slot 300的目标实例设置为5,这表示,Slot 300要迁出到实例5上,如下所
示:
CLUSTER SETSLOT 300 MIGRATING 5
第3步,从Slot 300中获取100 个key。因为Slot中的key数量可能很多,所以我们需要在客户端上多次执行
下面的这条命令,分批次获得并迁移key。

CLUSTER GETKEYSINSLOT 300 100

第4步,我们把刚才获取的100个key中的key1迁移到目标实例5上(IP为192.168.10.5),同时把要迁入的 数据库设置为0号数据库,把迁移的超时时间设置为timeout。我们重复执行MIGRATE命令,把100个key都 F88年。

MIGRATE 192.165.18.5 6379 key1 0 timenut

最后,我们重复执行第3和第4步,直到Slot中的所有key都迁移完成。

从Redis 3.0.6开始,你也可以使用KEYS选项,一次迁移多个key(key1、2、3),这样可以提升迁移效率。

MIGRATE 192.163.18.5 6379 ** O timeout wars days keys

对于Codis来说,我们可以执行下面的命令进行数据迁移。其中,我们把dashboard组件的连接地址设置为 ADDR,并且把Slot 300迁移到编号为6的codis server group上。

codis-adata --diphear/SAADM -slet-action --create --sle-300 --gle-6

除了bigkey和Slot分配不均衡会导致数据量倾斜,还有一个导致倾斜的原因,就是使用了Hash Tag进行数据 切片。

Hash Tag导致倾斜

Hash Tag是指加在键值对key中的一对花括号()。这对括号会把key的一部分括起来,客户端在计算key的 CRC16值时,只对Hash Tag花括号中的key内容进行计算。如果没用Hash Tag的话,客户端计算整个key的 CRC16的值。

举个例子,假设key是user.profile:3231,我们把其中的3231作为Hash Tag,此时,key就变成了 user.profile:[3231]。当客户编计算这个key的CRC16值时,就只会计算3231的CRC16值。否则,客户端会 计算等心"user.profile:321"的CRC16值。

使用Hash Tag的好处是,如果不同key的Hash Tag内容都是一样的,那么,这些key对应的数据会被映射到 同一个Slot中,同时会被分配到同一个实例上。

下面这张表就显示了使用Hash Tag后,数据被映射到相同Slot的情况,你可以看下。

数据key	哈希计算	对应的Slot
user:profile:{3231}	CRC16('3231') mod 16384	1024
user:profile:{5328}	CRC16('5328') mod 16384	3210
user:order:{3231}	CRC16('3231') mod 16384	1024
user:order:{5328}	CRC16('5328') mod 16384	3210

其中,userprofile:(3231)和userorder:(3231)的Hash Tag一样,都是3231、它们的E8016计算值对16384 取模后的值也是一样的,所以就对应映封到了相同的Slot 1024中。userprofile:(5238)和user.order:(5328) 也是相同的映封结果。

那么,Hash Tag—服用在什么后房呢?其实,它主要照用听Redis GlusterRCOdist中,支持事务操作和范围 查询。因为Redis ClusterRCOdis本身并不支持跨尖例的事务操作和范围查询,当业务应用有这些需求时, 就只能先把这些按键该取到业务居进行事务处理,或者是逐个宣传每个实例,得到范围宣询的结果。

这样操作起来非常麻烦,所以,我们可以使用Hash Tag把要执行事务操作或是范围查询的数据映射到同一个实例上,这样就能很轻松地实现事务成为国查询了。

但是,使用Hash Tag的 新石河區。 总是大量的数据可能被集中到一个实例上,导致数据领斜,集群中的负 极不均衡。那么,这么企即对这种问题呢?我们就需要在范围查询、事务执行的需求和数据倾斜带来的访问 作力台。请任务会才

我的建议是,如^拿使用LASA Tag进行切片的数据会带来较大的访问压力,就优先考虑避免数据领料。最好 不要使用HaSA Tag进行数据切片。因为事务和范围查询都还可以放在客户端来执行,而数据领斜会导致实 例不稳定:造成服务不可用。

好了,到这里,我们完整地了解了数据量倾斜的原因以及应对方法。接下来,我们再来看数据访问倾斜的原 因和应对方法。

数据访问倾斜的成因和应对方法

发生数据访问倾斜的根本原因,就是实例上存在热点数据(比如新闻应用中的热点新闻内容、电商促销活动中的热门商品信息,等等)。

一旦热点数据被存在了某个实例中,那么,这个实例的请求访问量就会远高于其它实例,面临巨大的访问压力,如下图所示:

那么,我们该如何应对呢?

和数据量倾斜不同,热点数据通常是一个威几个数据,所以,直接重新分配Slot并不能解决热点数据的问题。

通常来说、执点数据以服务证据作为主、在这种情况下、我们可以采用**执点数据多则太**的方法来应对。

这个方法的具体做法是,我们把热点数数复制多份,在每一个数据副本约key中增加一个结构前缀,让它和 其它副本数据不会被映射则同一个Slovt中。这样一来,热点数据既有多个副本可以同时服务请求,同时,这 些副本数据的key又不一样,会被转引对不同的Slovt中。在结弦些Slov力能定则时,我们也要注意把它们分 能到所知的实验 11. 那么。热点被解的方面在方面被分娩到不知的立即上了。

这里,有个地方需要注意下,**熱点數据多期本方法只能针对只读的热点数据**。如果热点数据是有读有写的 语,就不适合采用多副本方法了,因为要保证多副本间的数据一致性,会带来额外的开销。

对于有读有写的热点数据,我们就要给实例本身增加资源了,例如使用配置更高的机器,来应对大量的访问 压力。

小结

这节课,我向你介绍了数据倾斜的两种情况:数据量倾斜和数据访问倾斜。

造成数据量倾斜的原因主要有三个:

a management of the second of

- 2. Slot手工分配不均,导致某个或某些实例上有大量数据;
- 3. 使用了Hash Tag,导致数据集中到某些实例上。

而数据访问倾斜的主要原因就是有热点数据存在,导致大量访问请求集中到了热点数据所在的实例上。

为了应对数据倾斜问题,我给你介绍了四个方法,也分别对应了造成数据倾斜的四个原因。我把它们总结在 下表中。你可以丢下。

		/()
倾斜类型	倾斜成因	应对方法
	存在bigkey	业务层避免创建bigkey 把集合类型的bigkey拆分成多个小集 合,分散保存
数据量倾斜	Slot手工分配不均	制定运维规范,避免把过多Slot分配到 一个实例上
	使用Hash Tag,导致大量数据集中到一个Slot	如果Hash Tag会造成数据倾斜,优先 避免数据倾斜,不使用Hash Tag
数据访问倾斜	存在热点数据	采用带有不同key前缀的多副本方法
~ X	-7217	

当然,如果已经发生了数据倾斜,我们可以通过数据迁移来缓解数据领斜的影响。Redis Cluster和Codis集 群都提供了查看Slot分配和手工迁移Slot的命令,你可以把它们应用起来。

最后,关于集群的实例资源配置,我再给你一个小建议:在构建切片集群时,尽量使用大小配置相同的实例 (例如实例内存配置保持相同),这样可以避免因实例治源不均衡而存不同实例上分配不同数量的Slot。

每课一问

按照惯例,我给你提个小问题,在有数据访问倾斜时,如果热点数据突然过期了,而Redis中的数据是缓 存、数据的最终值保存在后端数据库,此时会发生什么问题?

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。我们下节课可。

籍诜留言:

在有数据访问倾斜时,如果热点数据突然过期了,而 Redis 中的数据是缓存,数据的最终值保存在后端数 据库,此时会发生什么问题?

此时会发生缓存击穿、热点请求会直接打到后端数据库上、数据库的压力剧增、可能会压垮数据库。

Redis 的很多性能问题。例如导致 Redis 阻塞的场景: bigkey、集中过期、大实例 RDB 等等,这些场景都与我搞得时类似,都是因为故震却下。处理逻辑集中导致的转时变长,其解决思路也类似,都是把集中安分散。例如 bigkey 新分分为 / key bigkey 新分分为 / key。

从软件架构演讲过程来看。从单机到分布式。再到后来出现的消息队列、负载均衡等技术、也都是为了格 请求压力分散开,避免数据集中、请求集中的问题,这样既可以让系统承载更大的请求量,同时还保证了 系统的稳定性。[17赞]

nxcat 2020-11-16 00:22:16

终于追上了,期待课代表的留言!课后问题我理解的话,只读模式下会发生缓存击穿,严重的话还可能造 成雪崩。[3赞]

课后顾:将发生缓存击穿、导致数据库压力激增。可能导致数据库弃滑、与之相对的解决方法是不设置热 点 Key 的过期时间、并以采用热点数据多副本的方法减少单实例因为

疑问:老师您好,热点数据多副本的方法使得每一个数据副本的 key都有一个随机前缀,那么客户端在读 取的时候怎么获取这个随机前缀?又怎么保证带上随机前缀后的热点 Kev 会被较为均匀的请求呢?

缓存击穿,压力打到mysql.可能瞬间打爆mysql

最终的结果是雪崩

 test 2020-11-16 08-43:04 课后题: 会发生缓存击