上一节,我讲了哈希算法的四个应用,它们分别是:安全加密、数据校验、唯一标识、散列函数。今天,我们再来看剩余三种应用:负载均衡、数据分片、分布式存储。

你可能已经发现,这三个应用都跟分布式系统有关。没错,今天我就带你看下,哈希算法是如何解决这些分布式问题的。

应用五: 负载均衡

我们知道,负载均衡算法有很多,比如轮询、随机、加权轮询等。那如何才能实现一个会话粘滞(session sticky)的负载均衡算法呢?也就是说,我们需要在同一个客户端上,在一次会话中的所有请求都路由到同一个服务器上。

最直接的方法就是,维护一张映射关系表,这张表的内容是客户端^{IP}地址或者会话^{ID}与服务器编号的映射关系。客户端发出的每次请求,都要先在映射表中查找 应该路由到的服务器编号,然后再请求编号对应的服务器。这种方法简单直观,但也有几个弊端:

- 如果客户端很多, 映射表可能会很大, 比较浪费内存空间;
- 客户端下线、上线, 服务器扩容、缩容都会导致映射失效, 这样维护映射表的成本就会很大;

如果借助哈希算法,这些问题都可以非常完美地解决。我们可以通过哈希算法,对客户端IP地址或者会话ID计算哈希值,将取得的哈希值与服务器列表的大小进行取模运算,最终得到的值就是应该被路由到的服务器编号。这样,我们就可以把同一个IP过来的所有请求,都路由到同一个后端服务器上。

应用六:数据分片

哈希算法还可以用于数据的分片。我这里有两个例子。

1.如何统计"搜索关键词"出现的次数?

假如我们有¹T的日志文件,这里面记录了用户的搜索关键词,我们想要快速统计出每个关键词被搜索的次数,该怎么做呢?

我们来分析一下。这个问题有两个难点,第一个是搜索日志很大,没办法放到一台机器的内存中。第二个难点是,如果只用一台机器来处理这么巨大的数据,处理时间会很长。

针对这两个难点,我们可以先对数据进行分片,然后采用多台机器处理的方法,来提高处理速度。具体的思路是这样的:为了提高处理的速度,我们用n台机器并行处理。我们从搜索记录的日志文件中,依次读出每个搜索关键词,并且通过哈希函数计算哈希值,然后再跟n取模,最终得到的值,就是应该被分配到的机器编号。

这样,哈希值相同的搜索关键词就被分配到了同一个机器上。也就是说,同一个搜索关键词会被分配到同一个机器上。每个机器会分别计算关键词出现的次数,最后合并起来就是最终的结果。

实际上,这里的处理过程也是MapReduce的基本设计思想。

2.如何快速判断图片是否在图库中?

如何快速判断图片是否在图库中?上一节我们讲过这个例子,不知道你还记得吗?当时我介绍了一种方法,即给每个图片取唯一标识(或者信息摘要),然后构建散列表。

假设现在我们的图库中有¹亿张图片,很显然,在单台机器上构建散列表是行不通的。因为单台机器的内存有限,而¹亿张图片构建散列表显然远远超过了单台机器的内存上限。

我们同样可以对数据进行分片,然后采用多机处理。我们准备n台机器,让每台机器只维护某一部分图片对应的散列表。我们每次从图库中读取一个图片,计算唯一标识,然后与机器个数n求余取模,得到的值就对应要分配的机器编号,然后将这个图片的唯一标识和图片路径发往对应的机器构建散列表。

当我们要判断一个图片是否在图库中的时候,我们通过同样的哈希算法,计算这个图片的唯一标识,然后与机器个数n求余取模。假设得到的值是k,那就去编号k的机器构建的散列表中查找。

现在,我们来估算一下,给这1亿张图片构建散列表大约需要多少台机器。

散列表中每个数据单元包含两个信息,哈希值和图片文件的路径。假设我们通过 $\mathrm{MD5}$ 来计算哈希值,那长度就是128比特,也就是16字节。文件路径长度的上限是256字节,我们可以假设平均长度是128字节。如果我们用链表法来解决冲突,那还需要存储指针,指针只占用8字节。所以,散列表中每个数据单元就占用152字节(这里只是估算,并不准确)。

假设一台机器的内存大小为^{2GB},散列表的装载因子为^{0.75},那一台机器可以给大约¹⁰⁰⁰万(^{2GB*0.75/152})张图片构建散列表。所以,如果要对¹亿张图片构建 索引,需要大约十几台机器。在工程中,这种估算还是很重要的,能让我们事先对需要投入的资源、资金有个大概的了解,能更好地评估解决方案的可行性。

实际上,针对这种海量数据的处理问题,我们都可以采用多机分布式处理。借助这种分片的思路,可以突破单机内存、CPU等资源的限制。

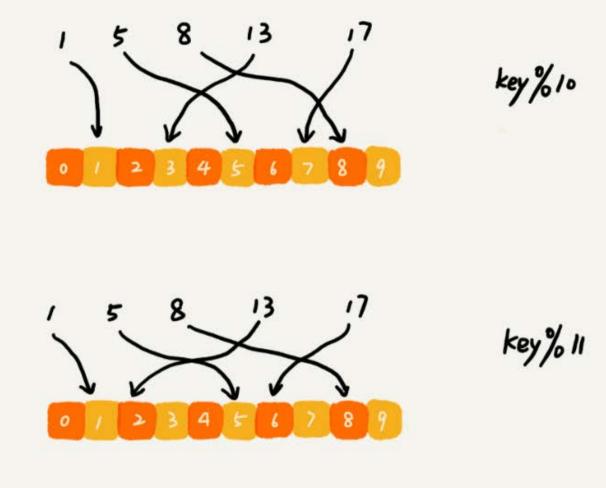
应用七:分布式存储

现在互联网面对的都是海量的数据、海量的用户。我们为了提高数据的读取、写入能力,一般都采用分布式的方式来存储数据,比如分布式缓存。我们有海量的数据需要缓存,所以一个缓存机器肯定是不够的。于是,我们就需要将数据分布在多台机器上。

该如何决定将哪个数据放到哪个机器上呢?我们可以借用前面数据分片的思想,即通过哈希算法对数据取哈希值,然后对机器个数取模,这个最终值就是应该存储的缓存机器编号。

但是,如果数据增多,原来的 10 个机器已经无法承受了,我们就需要扩容了,比如扩到 11 个机器,这时候麻烦就来了。因为,这里并不是简单地加个机器就可以了。

原来的数据是通过与10来取模的。比如13这个数据,存储在编号为3这台机器上。但是新加了一台机器中,我们对数据按照11取模,原来13这个数据就被分配到2号这台机器上了。



因此,所有的数据都要重新计算哈希值,然后重新搬移到正确的机器上。这样就相当于,缓存中的数据一下子就都失效了。所有的数据请求都会穿透缓存,直接去请求数据库。这样就可能发生<u>雪崩效应</u>,压垮数据库。

所以,我们需要一种方法,使得在新加入一个机器后,并不需要做大量的数据搬移。这时候,一致性哈希算法就要登场了。

假设我们有^k个机器,数据的哈希值的范围是[0, MAX]。我们将整个范围划分成m个小区间(m远大于k),每个机器负责m/k个小区间。当有新机器加入的时候, 我们就将某几个小区间的数据,从原来的机器中搬移到新的机器中。这样,既不用全部重新哈希、搬移数据,也保持了各个机器上数据数量的均衡。

一致性哈希算法的基本思想就是这么简单。除此之外,它还会借助一个虚拟的环和虚拟结点,更加优美地实现出来。这里我就不展开讲了,如果感兴趣,你可以 看下这个<u>介绍</u>。

除了我们上面讲到的分布式缓存,实际上,一致性哈希算法的应用非常广泛,在很多分布式存储系统中,都可以见到一致性哈希算法的影子。

解答开篇&内容小结

这两节的内容理论不多,比较贴近具体的开发。今天我讲了三种哈希算法在分布式系统中的应用,它们分别是:负载均衡、数据分片、分布式存储。

在负载均衡应用中,利用哈希算法替代映射表,可以实现一个会话粘滞的负载均衡策略。在数据分片应用中,通过哈希算法对处理的海量数据进行分片,多机分布式处理,可以突破单机资源的限制。在分布式存储应用中,利用一致性哈希算法,可以解决缓存等分布式系统的扩容、缩容导致数据大量搬移的难题。

课后思考

这两节我总共讲了七个哈希算法的应用。实际上,我讲的也只是冰山一角,哈希算法还有很多其他的应用,比如网络协议中的CRC校验、Git commit id等等。除了这些,你还能想到其他用到哈希算法的地方吗?

欢迎留言和我分享,我会第一时间给你反馈。



数据结构与算法之美

为工程师量身打造的数据结构与算法私教课

王争

前 Google 工程师



新版升级:点击「²。请朋友读」,10位好友免费读,邀请订阅更有<mark>现金</mark>奖励。

精选留言:

- ban 2018-11-09 10:49:44
 - 一致性算法讲的有的有点抽象,不够详细。我网上找到一个漫画图解,各位可以参考一下: https://www.sohu.com/a/158141377_479559 [84卷]
- null 2018-11-09 09:31:22

一致性哈希算法,举个栗子:

我们钟表有60分钟,从0开始到59,共60个点。

现在我们将机器往这60个点分配,规则如下:

hash(ip) % 60₀

假设有3台机器A,B和C,分别被分配到了14,37和46这三个点上。

图片的分配规则类似:

hash(image_id) % 60

现有3张图片x, y, z, 分别被分配到5, 30, 50这三个点。

很明示,图片都没被分配到机器的节点上,怎么办呢?在钟表上顺时钟往前寻找,第一台遇到的机器,就是它的归属。

--- 我是分割线 ---

现在很不凑巧,ABC 三台机器分别分配到 5, 10, 15 这三个点。这样对 A 是很不公平的吖,要负责存储绝大多数的图片,那这怎么办呢?我们社会主义核心价值观基本内容:和谐、平等、公正。为建设和谐社会努力奋斗!!

为了避免不必要的争端,我们引入"虚拟节点",每台机器都可以拔一根汗毛,变成若干台,把虚拟节点分散到 60 个点上,归属"虚拟节点"的图片,均保存到它的真身。这样就能解决分配不均匀的问题。

应用时,将60替换下即可,如替换为2的32次方。[36赞]

• Hesher 2018-11-09 08:11:47

一致性哈希算法没看懂,只能说看完文章知道了有这么个概念可以解决扩容rehash问题 [18赞]

作者回复2018-11-09 09:46:48

主要是展开讲内容会很多 网上关于一致性哈希算法的文章很多 你可以看下我给的那个链接。这个算法的核心思想非常简单,网上讲的都很复杂 只是为了实现起来优美。

• Geek_fbe6fe 2018-11-09 10:16:55

跟着作者学习整个数据结构和算法,感觉如醍醐灌顶,好像整个世界被重新打开了,最近也想学习go所以用go实现了到目前为止的所有算法和数据结构,用

于自己学习和理解希望对大家有帮助

https://github.com/xiangdong1987/studyAlgorithm

对于一致性算法: 我理解是先从整体上将hash 分好区间m 在通过自己维护一套在K台机器上m区间的分布来实现不需要rehash 的扩容方式 [8赞]

• 会网络的老鼠 2018-11-09 07:27:25

上几节讲过扩容冗余算法,可以避免搬移数据,如果对当前n取模未中再对扩容前的m取模,直到都未中再返回值是不是也可以? [8赞]

作者回复2018-11-09 09:47:54

也是可以的

• 虎虎 2018-11-13 09:46:46

您在计算¹亿张图片的散列表占用内存的部分提到,每个数据单元都包含¹⁶字节的md⁵哈希值。加上文件路径和指针,一共¹⁵²字节。这里为什么要存哈希值呢?谢谢^{[4}赞]

• CCC 2018-11-09 09:40:33

Redis集群就是应用的一致性哈希算法 [4赞]

• 星愿 2018-11-26 20:46:33

数据分片"搜索关键词"出现的次数,依次读出每个搜索关键词,的时候就可以计数了吧?[3赞]

• 姜威 2018-11-16 21:40:48

总结:哈希算法在分布式系统中的应用

1.负载均衡

1.1.需求

如何实现一个会话粘滞(session sticky)的负载均衡算法?也就是说,在一次会话中的所有请求都路由到同一个服务器上。

1.2.解决方案

通过哈希算法对客户端IP或会话ID计算哈希值,将取得的哈希值与服务器列表的大小进行取模运算,最终得到的值就是应该被路由到的服务器编号。这样,就可以把同一个IP过来的请求都路由到同一个后端服务器上。

- 2.数据分片
- 2.1.如何统计"搜索关键词"出现的次数?
- ①需求描述

假如我们有¹T的日志文件,这里面记录了用户的搜索关键词,我们想要快速统计出每个关键词被搜索的次数,该怎么做呢?

②问题分析

这个问题有两个难点,第一个是搜索的日子很大,没办法放到一台机器的内存中。第二个是只用一台机器来处理这么巨大的数据,处理时间会很长。

③解决方案

先对数据进行分片,然后采用多台(比如n台)机器进行处理。具体做法:从搜索记录的日志文件中依次读取每个关键词,并通过哈希函数计算该关键词的

哈希值,然后跟机器的台数n取模,最终得到值就是该关键词应该被分到的机器编号,这样相同的关键词一定会被分配到同一台机器上,数据分配完成后,由多台机器并行进行统计,最后合并起来就是最终结果。

实际上,这里的处理过程也是 MapReduce 的基本设计思想。

- 2.2.如何快速判断图片是否存在图库中?
- ①需求描述

假设现在我们的图库中有1亿张图片,如何快速判断图片是否在图库中?基本方式是给每个图片去唯一表示(或者信息摘要),然后构建散列表。

②问题分析

很显然,在单台机器上构建散列表示行不通的,因为单台机器的内存有限,而1亿张图片构建散列表远远超过了单台机器的内存上限。

②解决方案

准备ⁿ台机器,让每台机器只维护一部分图片对应的散列表。我们每次从图库中读取一个图片,计算唯一标识,然后与机器个数ⁿ求余取模,得到的值就对应要分配的机器编号,然后将这个图片的唯一表示和图片路径发往对应的机器构建散列表。

当我们要判断一个图片是否在图库中时,我们通过同样的哈希算法,计算这个图片的唯一表示,然后与机器个数n求余取模。假设得到的值是k,那就去编号为k的机器构建的散列表中查找。

如何估算给1亿张图片构建散列表大约需要多少台机器?

散列表中每个数据单元包含两个信息,哈希值和图片文件的路径。假设我们通过 MD5 来计算哈希值,那长度就是 128 比特,也就是 16 字节。文件路径长度的上限是 256 字节,我们可以假设平均长度是 128 字节。如果我们用链表法来解决冲突,那还需要存储指针,指针只占用 8 字节。所以,散列表中每个数据单元就占用 152 字节(这里只是估算,并不准确)。

假设一台机器的内存大小为 ^{2GB},散列表的装载因子为 ^{0.75},那一台机器可以给大约 ¹⁰⁰⁰ 万(^{2GB*0.75/152})张图片构建散列表。所以,如果要对 ¹ 亿张图片构建索引,需要大约十几台机器。在工程中,这种估算还是很重要的,能让我们事先对需要投入的资源、资金有个大概的了解,能更好地评估解决方案的可行性。

实际上,针对这种海量数据的处理问题,我们都可以采用多机分布式处理。借助这种分片的思路,可以突破单机内存、CPU等资源的限制。

- 3.分布式存储
- 3.1.什么是分布式存储?

分布式存储就是将数据存储在多台机器上并提供高效的读取、写入支持。那如何决定将哪个数据放到哪个机器上呢?可以利用数据分片的思想,即通过哈希 算法对数据取哈希值,然后对机器个数取模,这个最终值就是应该存储的缓存机器编号。

3.2.遇到的问题是什么?

如果数据持续增多,原来的机器数量已经不能满足需求,就需要增加机器,这时就麻烦了,因为所有的数据都需要重新哈希值进行再次分配。这就相当于,缓存中的数据一下子都失效了,所有的数据请求都会穿透缓存,直接去请求数据库。这样就可能发生雪崩效应,压垮数据库。

- 3.3.解决方案是什么?
- ①这时,需要一种方法,使得新加入一个机器后,并不需要做大量的数据搬移。那就是在分布式系统中应用非常广泛的一致性哈希算法。
- ②一致性哈希算法的基本思想是什么呢?为了说清楚这个问题,我们假设有k个机器,数据的哈希值范围是[0-MAX],我们将整个范围划分成m个小区间(m 远大于k),每个机器复杂m/k个小区间。当有新机器加入的时候,我们就将某几个小区间的数据,从原来的机器中搬移到新的机器中。这样,既不用全部重新哈希、搬移数据,也保持了各个机器上数据量的均衡。[3赞]

• spark 2018-11-09 12:58:57

感觉评论里好多技术大佬,如果老师能附上一致性哈希算法代码案例就更好了[3赞]

作者回复2018-11-12 09:58:56 嗯嗯 感谢给出的意见

- 道 2018-11-09 09:04:50 希望对一致性哈希有深入的讲解。[3赞]
- 鵬飞天下 2019-01-03 15:21:51一致性hash算法http://www.zsythink.net/archives/1182 [2赞]
- NeverMore 2018-11-12 10:02:41 我了解的,某些互联网大厂Redis,使用的不是Redis的集群,而是主从的模式,客户端通过Hash映射到相应的机器上,使用的也是自己的hash算法。 [2赞]
- cyf 2018-11-09 09:04:56 ch ch cyf 2018-11-09 09:04:56 ch ch cyf 2018-11-
- 藍艺 2018-11-30 15:01:51
 自己用go写的,一致性hash算法, https://github.com/lanyilee/ConsistentHash [1赞]
- 陶瓷杯 2018-11-17 15:47:16
 "也就是说,同一个搜索关键词会被分配到同一个机器上。"这句话怎么理解?我不是做服务器端开发的,搜索的词应该数以亿计吧,那得用多少台服务器呢?[1赞]
- Jamin 2018-11-15 09:09:32
 如果减机器呢 [1赞]

作者回复2018-11-15 09:43:04 减机器的套路也是一样的 机器上的数据分配给其他机器

- 李坤 2018-11-13 17:05:47 在学校做课题的时候,用到了一致性哈希算法(Chord),当时知其然而不知其所以然,跟着课程一直学下来,现在有种豁然开朗的感觉了[1赞]
- 关心 2018-11-12 00:28:08 才有一致哈希环算法怎么可以实现由⁵台机器到⁶台机器避免雪崩效应、代码怎么实现一致哈希环算法呢?^{[1}赞]

远方夕阳 2018-11-11 11:50:10

一致性哈希也会存在映射差异的问题,A,C节点中插入B节点,那么A B之间原先映射到C的请求都会B,这样的情况,是要C分割一些数据给B吗 [1赞]

作者回复2018-11-12 09:42:14

是的