# Spark的性能调优

2016-01-16 四火 hadoop123



🔆 最知名的hadoop/spark大数据技术分享基地,分享hadoop/spark技术内幕,hadoop/spark最新技术进展, hadoop/spark行业技术应用,发布hadoop/spark相关职位和求职信息,hadoop/spark技术交流聚会、讲座以及会议

下面这些关于Spark的性能调优项,有的是来自官方的,有的是来自别的的工程师,有的则是我自己总 结的。

#### 基本概念和原则

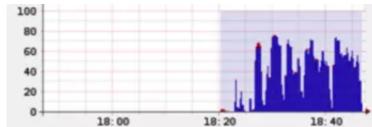
首先,要搞清楚Spark的几个基本概念和原则,否则系统的性能调优无从谈起:

- 每一台host上面可以并行N个worker,每一个worker下面可以并行M个executor, task们 会被分配到executor上面去执行。Stage指的是一组并行运行的task, stage内部是不能 出现shuffle的,因为shuffle的就像篱笆一样阻止了并行task的运行,遇到shuffle就意味 着到了stage的边界。
- CPU的core数量,每个executor可以占用一个或多个core,可以通过观察CPU的使用率 变化来了解计算资源的使用情况,例如,很常见的一种浪费是一个executor占用了多个 core,但是总的CPU使用率却不高(因为一个executor并不总能充分利用多核的能力),这个时 候可以考虑让么个executor占用更少的core,同时worker下面增加更多的executor,或者一台host 上面增加更多的worker来增加并行执行的executor的数量,从而增加CPU利用率。 但是增加 executor的时候需要考虑好内存消耗的控制,以免出现Out of Memory的情况。
- partition和parallelism, partition指的就是数据分片的数量,每一次task只能处理一个 partition的数据,这个值太小了会导致每片数据量太大,导致内存压力,或者诸多executor的计算 能力无法利用充分;但是如果太大了则会导致分片太多,执行效率降低。在执行action类型操 作的时候(比如各种reduce操作), partition的数量会选择parent RDD中最大的那一 个。而parallelism则指的是在RDD进行reduce类操作的时候,默认返回数据的paritition 数量(而在进行map类操作的时候,partition数量通常取自parent RDD中较大的一个, 而且也不会涉及shuffle,因此这个parallelism的参数没有影响)。所以说,这两个概念 密切相关,都是涉及到数据分片的,作用方式其实是统一的。通过 spark.default.parallelism可以设置默认的分片数量,而很多RDD的操作都可以指定一个 partition参数来显式控制具体的分片数量。
- 上面这两条原理上看起来很简单,但是却非常重要,根据硬件和任务的情况选择不同的 取值。想要取一个放之四海而皆准的配置是不现实的。看这样几个例子:(1)实践中

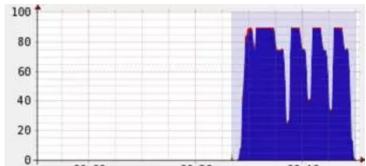
跑的EMR Spark job,有的特别慢,查看CPU利用率很低,我们就尝试减少每个executor占用CPU core的数量,增加并行的executor数量,同时配合增加分片,整体上增加了CPU的利用率,加快数据处理速度。(2)发现某job很容易发生内存溢出,我们就增大分片数量,从而减少了每片数据的规模,同时还减少并行的executor数量,这样相同的内存资源分配给数量更少的executor,相当于增加了每个task的内存分配,这样运行速度可能慢了些,但是总比OOM强。(3)数据量特别少,有大量的小文件生成,就减少文件分片,没必要创建那么多task,这种情况,如果只是最原始的input比较小,一般都能被注意到;但是,如果是在运算过程中,比如应用某个reduceBy或者某个filter以后,数据大量减少,这种低效情况就很少被留意到。

■ 最后再补充一点,随着参数和配置的变化,性能的瓶颈是变化的,在分析问题的时候不要忘记。例如在每台机器上部署的executor数量增加的时候,性能一开始是增加的,同时也观察到CPU的平均使用率在增加;但是随着单台机器上的executor越来越多,性能下降了,因为随着executor的数量增加,被分配到每个executor的内存数量减小,在内存里直接操作的越来越少,spill over到磁盘上的数据越来越多,自然性能就变差了。

下面给这样一个直观的例子,当前总的cpu利用率并不高:



但是经过根据上述原则的的调整之后,可以显著发现cpu总利用率增加了:



其次,涉及性能调优我们经常要改配置,在Spark里面有三种常见的配置方式,虽然有些参数的配置是可以互相替代,但是作为最佳实践,还是需要遵循不同的情形下使用不同的配置:

- 1. 设置环境变量,这种方式主要用于和环境、硬件相关的配置;
- 2. 命令行参数,这种方式主要用于不同次的运行会发生变化的参数,用双横线开头;
- 3. 代码里面(比如Scala)显式设置(SparkConf对象),这种配置通常是application级别的配置,一般不改变。

举一个配置的具体例子。Node、worker和executor之间的比例调整。我们经常需要调整并行的 executor的数量,那么简单说有两种方式:

■ 一个是调整并行的worker的数量,比如,<u>SPARK\_WORKER\_INSTANCES</u>可以设置每个node的worker的数量,但是在改变这个参数的时候,比如改成2,一定要相应设置

SPARK WORKER CORES的值,让每个worker使用原有一半的core,这样才能让两 个worker一同工作;

■ 另一个是调整worker内executor的数量,我们是在YARN框架下采用这个调整来实现 executor数量改变的,一种典型办法是,一个host只跑一个worker,然后配置 spark.executor.cores为host上CPU core的N分之一,同时也设置spark.executor.memory为host上 分配给Spark计算内存的N分之一,这样这个host上就能够启动N个executor。

有的配置在不同的MR框架/工具下是不一样的,比如YARN下有的参数的默认取值就不同,这点需要注 意。

明确这些基础的事情以后, 再来一项一项看性能调优的要点。

#### 内存

Memory Tuning, Java对象会占用原始数据2~5倍甚至更多的空间。最好的检测对象内存消耗的办法 就是创建RDD,然后放到cache里面去,然后在UI上面看storage的变化;当然也可以使用 SizeEstimator来估算。使用-XX:+UseCompressedOops选项可以压缩指针(8字节变成4字 节)。在调用collect等等API的时候也要小心——大块数据往内存拷贝的时候心里要清楚。内存要留一 些给操作系统,比如20%,这里面也包括了OS的buffer cache,如果预留得太少了,会见到这样的错 误:

Required executor memory (235520+23552 MB) is above the max threshold (241664 MB) of this cluster! Please increase the value of 'yarn.scheduler.maximum-allocation-mb'.

或者干脆就没有这样的错误,但是依然有因为内存不足导致的问题,有的会有警告,比如这个:

16/01/13 23:54:48 WARN scheduler. Task Scheduler Impl: Initial job has not accepted any resources; check your cluster UI to ensure that workers are registered and have sufficient memory

Reduce Task的内存使用。在某些情况下reduce task特别消耗内存,比如当shuffle出现的时候,比 如sortByKey、groupByKey、reduceByKey和join等,要在内存里面建立一个巨大的hash table。其中一个解决办法是增大level of parallelism,这样每个task的输入规模就相应减小。

注意原始input的大小,有很多操作始终都是需要某类全集数据在内存里面完成的,那么并非拼命增加 parallelism和partition的值就可以把内存占用减得非常小的。我们遇到过某些性能低下甚至OOM的问 题,是改变这两个参数所难以缓解的。但是可以通过增加每台机器的内存,或者增加机器的数量都可以 直接或间接增加内存总量来解决。

在选择EC2机器类型的时候,要明确瓶颈(可以借由测试来明确),比如我们遇到的情况就是使用r3.8 xlarge和c3.8 xlarge选择的问题,运算能力相当,前者比后者贵50%,但是内存是后者的5倍。

#### **CPU**

Level of Parallelism。指定它以后,在进行reduce类型操作的时候,默认partition的数量就被指定

了。这个参数在实际工程中通常是必不可少的,一般都要根据input和每个executor内存的大小来确定。设置level of parallelism或者属性spark.default.parallelism来改变并行级别,通常来说,每一个CPU核可以分配2~3个task。

CPU core的访问模式是共享还是独占。即CPU核是被同一host上的executor共享还是瓜分并独占。比如YARN环境,一台机器上共有32个CPU core的资源,同时部署了两个executor,总内存是50G,那么一种方式是配置spark.executor.cores为16,spark.executor.memory为20G,这样由于内存的限制,这台机器上会部署两个executor,每个都使用20G内存,并且各使用独占的16个CPU core资源;而如果把spark.executor.cores配置为32,那么依然会部署两个executor,但是二者会共享这32个core。根据我的测试,独占模式的性能要略好与共享模式。同时,独占模式也是Spark官方文档上推荐的方式。

GC调优。打印GC信息: -verbose:gc -XX:+PrintGCDetails -XX:+PrintGCTimeStamps。默认 60%的executor内存可以被用来作为RDD的缓存,因此只有40%的内存可以被用来作为对象创建的空间,这一点可以通过设置spark.storage.memoryFraction改变。如果有很多小对象创建,但是这些对象在不完全GC的过程中就可以回收,那么增大Eden区会有一定帮助。如果有任务从HDFS拷贝数据,内存消耗有一个简单的估算公式——比如HDFS的block size是64MB,工作区内有4个task拷贝数据,而解压缩一个block要增大3倍大小,那么内存消耗就是: 4\*3\*64MB。另外,工作中遇到过这样的一个问题: GC默认情况下有一个限制,默认是GC时间不能超过2%的CPU时间,但是如果大量对象创建(在Spark里很容易出现,代码模式就是一个RDD转下一个RDD),就会导致大量的GC时间,从而出现OutOfMemoryError: GC overhead limit exceeded,可以通过设置-XX:-UseGCOverheadLimit关掉它。

#### 序列化和传输

Data Serialization,默认使用的是Java Serialization,这个程序员最熟悉,但是性能、空间表现都比较差。还有一个选项是Kryo Serialization,更快,压缩率也更高,但是并非支持任意类的序列化。在Spark UI上能够看到序列化占用总时间开销的比例,如果这个比例高的话可以考虑优化内存使用和序列化。

Broadcasting Large Variables。在task使用静态大对象的时候,可以把它broadcast出去。Spark 会打印序列化后的大小,通常来说如果它超过20KB就值得这么做。有一种常见情形是,一个大表join一个小表,把小表broadcast后,大表的数据就不需要在各个node之间疯跑,安安静静地呆在本地等小表broadcast过来就好了。

Data Locality。数据和代码要放到一起才能处理,通常代码总比数据要小一些,因此把代码送到各处会更快。Data Locality是数据和处理的代码在屋里空间上接近的程度: PROCESS\_LOCAL(同一个JVM)、NODE\_LOCAL(同一个node,比如数据在HDFS上,但是和代码在同一个node)、NO\_PREF、RACK\_LOCAL(不在同一个server,但在同一个机架)、ANY。当然优先级从高到低,但是如果在空闲的executor上面没有未处理数据了,那么就有两个选择: (1)要么等如今繁忙的CPU闲下来处理尽可能"本地"的数据,(1)要么就不等直接启动task去处理相对远程的数据。默认当这种情况发生Spark会等一会儿(spark.locality),即策略(1),如果繁忙的CPU停不下来,就会执行策略(2)。

代码里对大对象的引用。在task里面引用大对象的时候要小心,因为它会随着task序列化到每个节点上去,引发性能问题。只要序列化的过程不抛出异常,引用对象序列化的问题事实上很少被人重视。如果,这个大对象确实是需要的,那么就不如干脆把它变成RDD好了。绝大多数时候,对于大对象的序列化行为,是不知不觉发生的,或者说是预期之外的,比如在我们的项目中有这样一段代码:

```
1  rdd.map(r => {
2  println(BackfillTypeIndex)
3  })
```

其实呢,它等价于这样:

```
1  rdd.map(r => {
2  println(this.BackfillTypeIndex)
3  })
```

对于这样的问题,一种最直接的解决方法就是:

val dereferencedVariable = this.BackfillTypeIndex
rdd.map(r => println(dereferencedVariable)) // "this" is not serialized

相关地,注解@transient用来标识某变量不要被序列化,这对于将大对象从序列化的陷阱中排除掉是很有用的。另外,注意class之间的继承层级关系,有时候一个小的case class可能来自一棵大树。

### 文件读写

文件存储和读取的优化。比如对于一些case而言,如果只需要某几列,使用rcfile和parquet这样的格式会大大减少文件读取成本。再有就是存储文件到S3上或者HDFS上,可以根据情况选择更合适的格式,比如压缩率更高的格式。另外,特别是对于shuffle特别多的情况,考虑留下一定量的额外内存给操作系统作为操作系统的buffer cache,比如总共50G的内存,JVM最多分配到40G多一点。

文件分片。比如在S3上面就支持文件以分片形式存放,后缀是partXX。使用coalesce方法来设置分成多少片,这个调整成并行级别或者其整数倍可以提高读写性能。但是太高太低都不好,太低了没法充分利用S3并行读写的能力,太高了则是小文件太多,预处理、合并、连接建立等等都是时间开销啊,读写还容易超过throttle。

### 任务

Spark的Speculation。通过设置spark.speculation等几个相关选项,可以让Spark在发现某些task 执行特别慢的时候,可以在不等待完成的情况下被重新执行,最后相同的task只要有一个执行完了,那么最快执行完的那个结果就会被采纳。

减少Shuffle。其实Spark的计算往往很快,但是大量开销都花在网络和IO上面,而shuffle就是一个典型。举个例子,如果(k, v1) join (k, v2) => (k, v3),那么,这种情况其实Spark是优化得非常好的,因为需要join的都在一个node的一个partition里面,join很快完成,结果也是在同一个node(这一系列操作可以被放在同一个stage里面)。但是如果数据结构被设计为(obj1) join (obj2) => (obj3),而其中的join条件为obj1.column1 == obj2.column1,这个时候往往就被迫shuffle了,因为不再有同一个key使得数据在同一个node上的强保证。在一定要shuffle的情况下,尽可能减少shuffle前的数据规模,比如这个避免groupByKey的例子。下面这个比较的图片来自Spark Summit 2013的一个演讲,讲的是同一件事情:

Repartition。运算过程中数据量时大时小,选择合适的partition数量关系重大,如果太多partition就导致有很多小任务和空任务产生,如果太少则导致运算资源没法充分利用,必要时候可以使用repartition来调整,不过它也不是没有代价的,其中一个最主要代价就是shuffle。再有一个常见问题是数据大小差异太大,这种情况主要是数据的partition的key其实取值并不均匀造成的(默认使用HashPartitioner),需要改进这一点,比如重写hash算法。测试的时候想知道partition的数量可以调用rdd.partitions().size()获知。

Task时间分布。关注Spark UI,在Stage的详情页面上,可以看得到shuffle写的总开销,GC时间,当前方法栈,还有task的时间花费。如果你发现task的时间花费分布太散,就是说有的花费时间很长,有的很短,这就说明计算分布不均,需要重新审视数据分片、key的hash、task内部的计算逻辑等等,瓶颈出现在耗时长的task上面。

重用资源。有的资源申请开销巨大,而且往往相当有限,比如建立连接,可以考虑在partition建立的时候就创建好(比如使用mapPartition方法),这样对于每个partition内的每个元素的操作,就只要重用这个连接就好了,不需要重新建立连接。

可供参考的文档: 官方调优文档<u>Tuning Spark</u>,Spark配置的<u>官方文档</u>,Spark <u>Programming Guide</u>,JVM<u>GC调优文档</u>,JVM<u>性能调优文档</u>,How-to: Tune Your Apache Spark Jobs <u>part-1</u> & part-2。

文章未经特殊标明皆为本人原创,未经许可不得用于任何商业用途,转载请保持完整性并注明来源链接《四火的唠叨》



长按指纹识别hadoop123二维码

## 阅读原文



微信扫一扫 关注该公众号