く Linux性能优化实战 首页 | Q

19 | 案例篇:为什么系统的Swap变高了(上)

2019-01-02 倪朋飞



讲述:冯永吉 时长11:58 大小10.96M



你好,我是倪朋飞。

上一节,我通过一个斐波那契数列的案例,带你学习了内存泄漏的分析。如果在程序中直接或间接地分配了动态内存,你一定要记得释放掉它们,否则就会导致内存泄漏,严重时甚至会耗尽系统内存。

不过,反过来讲,当发生了内存泄漏时,或者运行了大内存的应用程序,导致系统的内存资源紧张时,系统又会如何应对呢?

在内存基础篇我们已经学过,这其实会导致两种可能结果,内存回收和 OOM 杀死进程。

我们先来看后一个可能结果,内存资源紧张导致的 OOM(Out Of Memory),相对容易理解,指的是系统杀死占用大量内存的进程,释放这些内存,再分配给其他更需要的进程。

这一点我们前面详细讲过,这里就不再重复了。

接下来再看第一个可能的结果,内存回收,也就是系统释放掉可以回收的内存,比如我前面讲过的缓存和缓冲区,就属于可回收内存。它们在内存管理中,通常被叫做**文件页** (File-backed Page)。

大部分文件页,都可以直接回收,以后有需要时,再从磁盘重新读取就可以了。而那些被应用程序修改过,并且暂时还没写入磁盘的数据(也就是脏页),就得先写入磁盘,然后才能进行内存释放。

这些脏页,一般可以通过两种方式写入磁盘。

可以在应用程序中,通过系统调用 fsync ,把脏页同步到磁盘中; 也可以交给系统 ,由内核线程 pdflush 负责这些脏页的刷新。

除了缓存和缓冲区,通过内存映射获取的文件映射页,也是一种常见的文件页。它也可以被释放掉,下次再访问的时候,从文件重新读取。

除了文件页外,还有没有其他的内存可以回收呢?比如,应用程序动态分配的堆内存,也就是我们在内存管理中说到的**匿名页**(Anonymous Page),是不是也可以回收呢?

我想,你肯定会说,它们很可能还要再次被访问啊,当然不能直接回收了。非常正确,这 些内存自然不能直接释放。

但是,如果这些内存在分配后很少被访问,似乎也是一种资源浪费。是不是可以把它们暂时先存在磁盘里,释放内存给其他更需要的进程?

其实,这正是 Linux 的 Swap 机制。Swap 把这些不常访问的内存先写到磁盘中,然后释放这些内存,给其他更需要的进程使用。再次访问这些内存时,重新从磁盘读入内存就可以了。

在前几节的案例中,我们已经分别学过缓存和 OOM 的原理和分析。那 Swap 又是怎么工作的呢?因为内容比较多,接下来,我将用两节课的内容,带你探索 Swap 的工作原理,以及 Swap 升高后的分析方法。

今天我们先来看看, Swap 究竟是怎么工作的。

Swap 原理

前面提到, Swap 说白了就是把一块磁盘空间或者一个本地文件(以下讲解以磁盘为例), 当成内存来使用。它包括换出和换入两个过程。

所谓换出,就是把进程暂时不用的内存数据存储到磁盘中,并释放这些数据占用的内存。

而换入,则是在进程再次访问这些内存的时候,把它们从磁盘读到内存中来。

所以你看,Swap 其实是把系统的可用内存变大了。这样,即使服务器的内存不足,也可以运行大内存的应用程序。

还记得我最早学习 Linux 操作系统时,内存实在太贵了,一个普通学生根本就用不起大的内存,那会儿我就是开启了 Swap 来运行 Linux 桌面。当然,现在的内存便宜多了,服务器一般也会配置很大的内存,那是不是说 Swap 就没有用武之地了呢?

当然不是。事实上,内存再大,对应用程序来说,也有不够用的时候。

一个很典型的场景就是,即使内存不足时,有些应用程序也并不想被 OOM 杀死,而是希望能缓一段时间,等待人工介入,或者等系统自动释放其他进程的内存,再分配给它。

除此之外,我们常见的笔记本电脑的休眠和快速开机的功能,也基于 Swap。休眠时,把系统的内存存入磁盘,这样等到再次开机时,只要从磁盘中加载内存就可以。这样就省去了很多应用程序的初始化过程,加快了开机速度。

话说回来,既然 Swap 是为了回收内存,那么 Linux 到底在什么时候需要回收内存呢?前面一直在说内存资源紧张,又该怎么来衡量内存是不是紧张呢?

一个最容易想到的场景就是,有新的大块内存分配请求,但是剩余内存不足。这个时候系统就需要回收一部分内存(比如前面提到的缓存),进而尽可能地满足新内存请求。这个过程通常被称为**直接内存回收**。

除了直接内存回收,还有一个专门的内核线程用来定期回收内存,也就是**kswapd0**。为了衡量内存的使用情况,kswapd0 定义了三个内存阈值(watermark,也称为水位),分别是

页最小阈值(pages_min)、页低阈值(pages_low)和页高阈值(pages_high)。剩余内存,则使用 pages_free 表示。

这里,我画了一张图表示它们的关系。



kswapd0 定期扫描内存的使用情况,并根据剩余内存落在这三个阈值的空间位置,进行内存的回收操作。

剩余内存小于**页最小阈值**,说明进程可用内存都耗尽了,只有内核才可以分配内存。

剩余内存落在**页最小阈值**和**页低阈值**中间,说明内存压力比较大,剩余内存不多了。这时 kswapd0 会执行内存回收,直到剩余内存大于高阈值为止。

剩余内存落在**页低阈值**和**页高阈值**中间,说明内存有一定压力,但还可以满足新内存请求。

剩余内存大于**页高阈值**,说明剩余内存比较多,没有内存压力。

我们可以看到,一旦剩余内存小于页低阈值,就会触发内存的回收。这个页低阈值,其实可以通过内核选项 /proc/sys/vm/min_free_kbytes 来间接设置。min_free_kbytes 设置了页最小阈值,而其他两个阈值,都是根据页最小阈值计算生成的,计算方法如下:

■复制代码

¹ pages_low = pages_min*5/4

² pages_high = pages_min*3/2

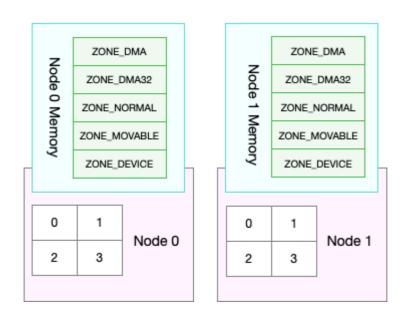
NUMA 与 Swap

很多情况下,你明明发现了 Swap 升高,可是在分析系统的内存使用时,却很可能发现,系统剩余内存还多着呢。为什么剩余内存很多的情况下,也会发生 Swap 呢?

看到上面的标题,你应该已经想到了,这正是处理器的 NUMA (Non-Uniform Memory Access) 架构导致的。

关于 NUMA, 我在 CPU 模块中曾简单提到过。在 NUMA 架构下,多个处理器被划分到不同 Node 上,且每个 Node 都拥有自己的本地内存空间。

而同一个 Node 内部的内存空间,实际上又可以进一步分为不同的内存域(Zone),比如直接内存访问区(DMA)、普通内存区(NORMAL)、伪内存区(MOVABLE)等,如下图所示:



先不用特别关注这些内存域的具体含义,我们只要会查看阈值的配置,以及缓存、匿名页的实际使用情况就够了。

既然 NUMA 架构下的每个 Node 都有自己的本地内存空间,那么,在分析内存的使用时,我们也应该针对每个 Node 单独分析。

你可以通过 numactl 命令,来查看处理器在 Node 的分布情况,以及每个 Node 的内存使用情况。比如,下面就是一个 numactl 输出的示例:

```
1 $ numactl --hardware
2 available: 1 nodes (0)
3 node 0 cpus: 0 1
4 node 0 size: 7977 MB
5 node 0 free: 4416 MB
```

这个界面显示,我的系统中只有一个 Node,也就是 Node 0,而且编号为 0和 1的两个 CPU,都位于 Node 0上。另外, Node 0的内存大小为 7977 MB,剩余内存为 4416 MB。

了解了 NUNA 的架构和 NUMA 内存的查看方法后,你可能就要问了这跟 Swap 有什么关系呢?

实际上,前面提到的三个内存阈值(页最小阈值、页低阈值和页高阈值),都可以通过内存域在 proc 文件系统中的接口 /proc/zoneinfo 来查看。

比如,下面就是一个/proc/zoneinfo文件的内容示例:

■复制代码

```
1 $ cat /proc/zoneinfo
 3 Node 0, zone Normal
4 pages free 227894
5
         min
                14896
         low
                 18620
7
         high
                 22344
      nr_free_pages 227894
9
10
      nr zone inactive anon 11082
      nr zone active anon 14024
12
      nr zone inactive file 539024
    nr_zone_active_file 923986
13
```

这个输出中有大量指标,我来解释一下比较重要的几个。

pages 处的 min、low、high,就是上面提到的三个内存阈值,而 free 是剩余内存页数,它跟后面的 nr_free_pages 相同。

nr_zone_active_anon 和 nr_zone_inactive_anon , 分别是活跃和非活跃的匿名页数。
nr_zone_active_file 和 nr_zone_inactive_file , 分别是活跃和非活跃的文件页数。

从这个输出结果可以发现,剩余内存远大于页高阈值,所以此时的 kswapd0 不会回收内存。

当然,某个 Node 内存不足时,系统可以从其他 Node 寻找空闲内存,也可以从本地内存中回收内存。具体选哪种模式,你可以通过/proc/sys/vm/zone_reclaim_mode 来调整。它支持以下几个选项:

默认的 0 ,也就是刚刚提到的模式,表示既可以从其他 Node 寻找空闲内存,也可以从本地回收内存。

1、2、4 都表示只回收本地内存,2 表示可以回写脏数据回收内存,4 表示可以用 Swap 方式回收内存。

swappiness

到这里,我们就可以理解内存回收的机制了。这些回收的内存既包括了文件页,又包括了 匿名页。

对文件页的回收,当然就是直接回收缓存,或者把脏页写回磁盘后再回收。 而对匿名页的回收,其实就是通过 Swap 机制,把它们写入磁盘后再释放内存。

不过,你可能还有一个问题。既然有两种不同的内存回收机制,那么在实际回收内存时, 到底该先回收哪一种呢?

其实, Linux 提供了一个 /proc/sys/vm/swappiness 选项, 用来调整使用 Swap 的积极程度。

swappiness 的范围是 0-100,数值越大,越积极使用 Swap,也就是更倾向于回收匿名页;数值越小,越消极使用 Swap,也就是更倾向于回收文件页。

虽然 swappiness 的范围是 0-100,不过要注意,这并不是内存的百分比,而是调整 Swap 积极程度的权重,即使你把它设置成 0,当剩余内存+文件页小于页高阈值时,还是会发生 Swap。

清楚了 Swap 原理后, 当遇到 Swap 使用变高时, 又该怎么定位、分析呢?别急,下一节,我们将用一个案例来探索实践。

小结

在内存资源紧张时, Linux 通过直接内存回收和定期扫描的方式,来释放文件页和匿名页,以便把内存分配给更需要的进程使用。

文件页的回收比较容易理解,直接清空,或者把脏数据写回磁盘后再释放。

而对匿名页的回收,需要通过 Swap 换出到磁盘中,下次访问时,再从磁盘换入到内存中。

你可以设置 /proc/sys/vm/min_free_kbytes,来调整系统定期回收内存的阈值(也就是页低阈值),还可以设置 /proc/sys/vm/swappiness,来调整文件页和匿名页的回收倾向。

在 NUMA 架构下,每个 Node 都有自己的本地内存空间,而当本地内存不足时,默认既可以从其他 Node 寻找空闲内存,也可以从本地内存回收。

你可以设置 /proc/sys/vm/zone_reclaim_mode ,来调整 NUMA 本地内存的回收策略。

思考

最后,我想请你一起来聊聊你理解的 SWAP。我估计你以前已经碰到过 Swap 导致的性能问题,你是怎么分析这些问题的呢?你可以结合今天讲的 Swap 原理,记录自己的操作步骤,总结自己的解决思路。

欢迎在留言区和我讨论,也欢迎把这篇文章分享给你的同事、朋友。我们一起在实战中演练,在交流中进步。



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

© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得转载

上一篇 18 | 案例篇:内存泄漏了,我该如何定位和处理?

下一篇 20 | 案例篇:为什么系统的Swap变高了?(下)

精选留言 (35)





石头

2019-01-02

hadoop集群服务器一般是建议关闭swap交换空间,这样可提高性能。在什么情况下开swap、什么情况下关swap?

我来也 2019-01-02

3

凸 6

[D19打卡]

很遗憾,还未遇到过swap导致的性能问题.

刚买电脑时,512M内存要四百多,可是当时也不玩linux.

等工作了,用linux了,内存相对来说已经比较便宜了.

现在就更不用说了,基本小钱能解决的问题都不是问题了....

作者回复: ▲

shell mode

L 2

2019-01-22

关于上面有同学表示 hadoop 集群建议关 swap 提升性能。事实上不仅 hadoop,包括 ES 在内绝大部分 Java 的应用都建议关 swap,这个和 JVM 的 gc 有关,它在 gc 的时候会遍历所有用到的堆的内存,如果这部分内存是被 swap 出去了,遍历的时候就会有磁盘 IO

• • •

展开٧

作者回复: 嗯嗯, 大部分应用都不需要swap

路过

心 2

2019-01-03

老师,前面你写只有当剩余内存落在页最小阈值和页低阈值中间,才开始回收内存。后面 讲即使把 swappiness 设置为0,当剩余内存 + 文件页小于页高阈值时,还是会发生 Swap。我理解,这里是不是应该是:当剩余内存 + 文件页小于页低阈值时,还是会发生 Swap。谢谢!

展开٧

作者回复: 阈值的比较只代表回收内存的时机,具体回收哪些内存才是swappiness的目的,但是swappiness只是个倾向,而非绝对值

某、人

企 2

2019-01-02

swap应该是针对以前内存小的一种优化吧,不过现在内存没那么昂贵之后,所以就没那么大的必要开启了

numa感觉是对系统资源做的隔离分区,不过目前虚拟化和docker这么流行。而且node与node之间访问更耗时,针对大程序不一定启到了优化作用,针对小程序,也没有太大必要。所

以numa也没必要开启。...

展开٧

作者回复: 对的



2xshu

2019-01-02

L 2

非常感谢老师的课程。让我受益匪浅。

老师,我还有两个问题,想请教。

1: zone_reclaim_mode设置成1,也即是开启zone reclaim。此时当内存即是低于water 水位的low值,是不是也得需要满足min_unmapped_ratio所给的百分比才会让kswapd0/1开始内存回收?...

展开~



1300123638...

2019-01-17

ြ 1

除了缓存和缓冲区,通过内存映射获取的文件映射页,也是一种常见的文件页。这个和缓存和缓冲中的文件页有啥区别了



划时代

2019-01-03

L

最近碰到内存打满,瞬间导致系统负载和CPU使用率打满的情况。

展开٧

作者回复: 解决了没?



bob

2019-01-03

凸1

swappiness=0

Kernel version 3.5 and newer: disables swapiness.

Kernel version older than 3.5: avoids swapping processes out of physical memory for as long as possible.

如果linux内核是3.5及以后的,最好是设置swappiness=10,不要设置swappiness=0...

作者回复: 谢谢分享

爆**爱渣科_...** 2019-01-02

心 1

感觉后面越写越变成讲述linux工具的文章。。。

展开٧

作者回复: 案例篇都会介绍一些常用的性能工具,用好工具事半功倍。当然,如果你有更好的方法,也欢迎分享

←



心1

我们公司处理嵌入式系统都是关闭swap分区,具体不知道什么原因? 展开~

作者回复: 一般是为了减少写的次数, 延长Flash存储的寿命

← →



 $\stackrel{\wedge}{\mathbb{D}}_1$

老师好,文中说电脑的休眠是基于swap.如果系统没有分配swap分区,还会将内存数据写入磁盘吗

作者回复:除了分区之外,也可以用文件

←

₩Ã₩ DJH ₩₩ 2019-01-02

心1

倪老师,请教一下,Linux下怎么关闭SWAP功能?直接不分配SWAP卷(或者分区、文件),还是通过某个关闭SWAP功能的系统选项?

作者回复: swapoff命令可以动态关闭, 持久化还要从fstab里面删除



对于页的类型有一个疑惑:

文件页是IO时候内存中存储的页,称之为文件页。(文件页肯定在内核空间中)

匿名页是应用程序需要的堆内存,称之为匿名页。(匿名页肯定在用户空间中)... 展开 >



ß

看到评论有人问

hadoop集群服务器一般是建议关闭swap交换空间,这样可提高性能。在什么情况下开swap、什么情况下关swap?

为了性能关闭swap,这样就不会交换也不会慢了。内核里有个vm.xx的值可以调节swap... 展开 v

作者回复: 谢谢分享



凸

2019-01-10

涨知识了

展开٧



生活在别处

2019-01-09



请问分配给所有node的内存之外的内存,cpu是怎么访问的? 展开~

作者回复: Node外内存?使用了NUMA,内存会按照NUMA Node访问

4