### 讲堂 > Linux性能优化实战 > 文章详情

# 16 | 基础篇: 怎么理解内存中的Buffer和Cache?

2018-12-26 倪朋飞



16 | 基础篇: 怎么理解内存中的Buffer和Cache?

朗读人: 冯永吉 13'55" | 12.75M

## 你好,我是倪朋飞。

上一节,我们梳理了 Linux 内存管理的基本原理,并学会了用 free 和 top 等工具,来查看系统和进程的内存使用情况。

内存和 CPU 的关系非常紧密,而内存管理本身也是很复杂的机制,所以感觉知识很硬核、很难啃,都是正常的。但还是那句话,初学时不用非得理解所有内容,继续往后学,多理解相关的概念并配合一定的实践之后,再回头复习往往会容易不少。当然,基本功不容放弃。

在今天的内容开始之前,我们先来回顾一下系统的内存使用情况,比如下面这个 free 输出界面:

1 # 注意不同版本的 free 输出可能会有所不同

■ 复制代码

2 \$ free

3 total used free shared buff/cache available

4 Mem: 8169348 263524 6875352 668 1030472 7611064

https://time.geekbang.org/column/article/74633

5 Swap: 0 0

显然,这个界面包含了物理内存 Mem 和交换分区 Swap 的具体使用情况,比如总内存、已用内存、缓存、可用内存等。其中缓存是 Buffer 和 Cache 两部分的总和。

这里的大部分指标都比较容易理解,但 Buffer 和 Cache 可能不太好区分。从字面上来说,Buffer 是缓冲区,而 Cache 是缓存,两者都是数据在内存中的临时存储。那么,你知道这两种"临时存储"有什么区别吗?

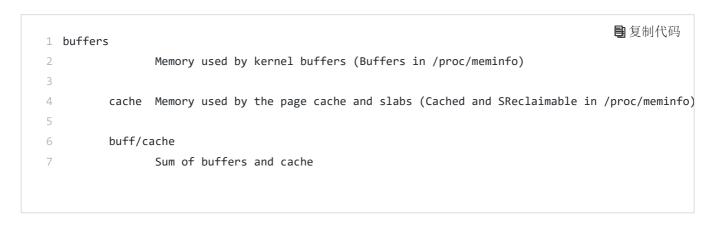
注: 今天内容接下来的部分,Buffer 和 Cache 我会都用英文来表示,避免跟文中的"缓存"一词混淆。而文中的"缓存",则通指内存中的临时存储。

## free 数据的来源

在我正式讲解两个概念前,你可以先想想,你有没有什么途径来进一步了解它们?除了中文翻译直接得到概念,别忘了,Buffer 和 Cache 还是我们用 free 获得的指标。

还记得我之前讲过的,碰到看不明白的指标时该怎么办吗?

估计你想起来了,不懂就去查手册。用 man 命令查询 free 的文档,就可以找到对应指标的详细说明。比如,我们执行 man free ,就可以看到下面这个界面。



从 free 的手册中,你可以看到 buffer 和 cache 的说明。

buffers是内核缓冲区用到的内存, Cache是内核页缓存和SI ab用到的内存。

- Buffers 是内核缓冲区用到的内存,对应的是 /proc/meminfo 中的 Buffers 值。
- Cache 是内核页缓存和 Slab 用到的内存,对应的是 /proc/meminfo 中的 Cached 与 SReclaimable 之和。

这里的说明告诉我们,这些数值都来自 /proc/meminfo,但更具体的 Buffers、Cached 和 SReclaimable 的含义,还是没有说清楚。

要弄明白它们到底是什么,我估计你第一反应就是去百度或者 Google 一下。虽然大部分情况下,网络搜索能给出一个答案。但是,且不说筛选信息花费的时间精力,对你来说,这个答案的

准确性也是很难保证的。

要注意,网上的结论可能是对的,但是很可能跟你的环境并不匹配。最简单来说,同一个指标的具体含义,就可能因为内核版本、性能工具版本的不同而有挺大差别。这也是为什么,我总在专栏中强调通用思路和方法,而不是让你死记结论。对于案例实践来说,机器环境就是我们的最大限制。

那么,有没有更简单、更准确的方法,来查询它们的含义呢?

## proc 文件系统

我在前面 CPU 性能模块就曾经提到过,/proc 是 Linux 内核提供的一种特殊文件系统,是用户跟内核交互的接口。比方说,用户可以从/proc 中查询内核的运行状态和配置选项,查询进程的运行状态、统计数据等,当然,你也可以通过/proc 来修改内核的配置。

proc 文件系统同时也是很多性能工具的最终数据来源。比如我们刚才看到的 free ,就是通过读取 /proc/meminfo ,得到内存的使用情况。

继续说回 /proc/meminfo,既然 Buffers、Cached、SReclaimable 这几个指标不容易理解,那我们还得继续查 proc 文件系统,获取它们的详细定义。

执行 man proc ,你就可以得到 proc 文件系统的详细文档。

注意这个文档比较长, 你最好搜索一下(比如搜索 meminfo), 以便更快定位到内存部分。

```
Buffers %lu
Relatively temporary storage for raw disk blocks that shouldn't get tremendously large (20ME

Cached %lu
In-memory cache for files read from the disk (the page cache). Doesn't include SwapCached.

SReclaimable %lu (since Linux 2.6.19)
Part of Slab, that might be reclaimed, such as caches.

SUnreclaim %lu (since Linux 2.6.19)
Part of Slab, that cannot be reclaimed on memory pressure.
```

## 通过这个文档, 我们可以看到:

buffers是对原始磁盘块的临时存储,也就是用来缓存磁盘的数据。

• Buffers 是对原始磁盘块的临时存储,也就是用来**缓存磁盘的数据**,通常不会特别大 (20MB 左右)。这样,内核就可以把分散的写集中起来,统一优化磁盘的写入,比如可以把多次小的写合并成单次大的写等等。

- Cached 是从磁盘读取文件的页缓存,也就是用来**缓存从文件读取的数据**。这样,下次访问这些文件数据时,就可以直接从内存中快速获取,而不需要再次访问缓慢的磁盘。

  Cached是从磁盘读取文件的页缓存,也就是用来缓存从文件读取的数据。
- SReclaimable 是 Slab 的一部分。Slab 包括两部分,其中的可回收部分,用 SReclaimable 记录;而不可回收部分,用 SUnreclaim 记录。

好了,我们终于找到了这三个指标的详细定义。到这里,你是不是长舒一口气,满意地想着,总算弄明白 Buffer 和 Cache 了。不过,知道这个定义就真的理解了吗?这里我给你提了两个问题,你先想想能不能回答出来。

第一个问题, Buffer 的文档没有提到这是磁盘读数据还是写数据的缓存, 而在很多网络搜索的结果中都会提到 Buffer 只是对**将要写入磁盘数据**的缓存。那反过来说,它会不会也缓存从磁盘中读取的数据呢?

第二个问题,文档中提到,Cache 是对从文件读取数据的缓存,那么它是不是也会缓存写文件的数据呢?

为了解答这两个问题,接下来,我将用几个案例来展示, Buffer 和 Cache 在不同场景下的使用情况。

## 案例

## 你的准备

跟前面实验一样,今天的案例也是基于 Ubuntu 18.04, 当然, 其他 Linux 系统也适用。我的案例环境是这样的。

- 机器配置: 2 CPU, 8GB 内存。
- 预先安装 sysstat 包, 如 apt install sysstat。

之所以要安装 sysstat ,是因为我们要用到 vmstat ,来观察 Buffer 和 Cache 的变化情况。虽然从 /proc/meminfo 里也可以读到相同的结果,但毕竟还是 vmstat 的结果更加直观。

另外,这几个案例使用了 dd 来模拟磁盘和文件的 I/O,所以我们也需要观测 I/O 的变化情况。

上面的工具安装完成后,你可以打开两个终端,连接到 Ubuntu 机器上。

准备环节的最后一步,为了减少缓存的影响,记得在第一个终端中,运行下面的命令来清理系统缓存: echo 3 > /proc/sys/vm/drop\_caches

1 # 清理文件页、目录项、Inodes 等各种缓存

2 \$ echo 3 > /proc/sys/vm/drop\_caches

■ 复制代码

这里的 /proc/sys/vm/drop\_caches ,就是通过 proc 文件系统修改内核行为的一个示例,写 入 3 表示清理文件页、目录项、Inodes 等各种缓存。这几种缓存的区别你暂时不用管,后面我们都会讲到。

## 场景 1: 磁盘和文件写案例

我们先来模拟第一个场景。首先,在第一个终端,运行下面这个 vmstat 命令:

```
■ 复制代码
1 # 每隔 1 秒输出 1 组数据
2 $ vmstat 1
3 procs -----memory------ ---swap-- ----io---- -system-- ----cpu----
       swpd free buff cache si
                                                in
                                                     cs us sy id wa st
                                  SO
                                       bi
                                            bo
          0 7743608 1112 92168
                                                  52 152 0 1 100 0 0
                                0
                                         0
           0 7743608 1112 92168
                                 0
                                                  36
```

输出界面里, 内存部分的 buff 和 cache ,以及 io 部分的 bi 和 bo 就是我们要关注的重点。

- buff 和 cache 就是我们前面看到的 Buffers 和 Cache, 单位是 KB。
- bi 和 bo 则分别表示块设备读取和写入的大小,单位为块/秒。因为 Linux 中块的大小是
   1KB,所以这个单位也就等价于 KB/s。

正常情况下,空闲系统中,你应该看到的是,这几个值在多次结果中一直保持不变。

接下来, 到第二个终端执行 dd 命令, 通过读取随机设备, 生成一个 500MB 大小的文件:

```
1 $ dd if=/dev/urandom of=/tmp/file bs=1M count=500
```

然后再回到第一个终端,观察 Buffer 和 Cache 的变化情况:

```
■ 复制代码
1 procs -----memory-------swap-- ----io---- -system-- ----cpu----
        swpd
              free
                    buff cache si
                                     SO
                                          bi
                                               bo
                                                    in
                                                        cs us sy id wa st
           0 7499460
                    1344 230484
                                       0
                                            0
                                                     29 145 0 0 100 0 0
                                                     39 558 0 47 53 0 0
            0 7338088
                     1752 390512
                                       0
                                           488
            0 7158872
                      1752 568800
                                                     30 376 1 50 49
                                   0 0 0
   1 0
            0 6980308 1752 747860
                                                  0
                                                     24
                                                         360
                                                             0 50 50 0 0
            0 6977448
                      1752 752072
                                   0 0
                                                  0
                                                     29
                                                         138
                                                             0 0 100 0 0
            0 6977440
                      1760 752080
                                                152
                                                     42
                                                         212
                                                             0 1 99
9 . . .
10
   0 1
            0 6977216
                      1768 752104
                                        0
                                             4 122880
                                                     33 234 0 1 51 49 0
            0 6977440
                      1768 752108
                                             0 10240
                                                     38 196 0 0 50 50 0
11
```

通过观察 vmstat 的输出,我们发现,在 dd 命令运行时, Cache 在不停地增长,而 Buffer 基本保持不变。

再进一步观察 I/O 的情况, 你会看到,

- 在 Cache 刚开始增长时,块设备 I/O 很少,bi 只出现了一次 488 KB/s,bo 则只有一次 4KB。而过一段时间后,才会出现大量的块设备写,比如 bo 变成了 122880。
- 当 dd 命令结束后, Cache 不再增长, 但块设备写还会持续一段时间, 并且, 多次 I/O 写的结果加起来, 才是 dd 要写的 500M 的数据。

把这个结果,跟我们刚刚了解到的 Cache 的定义做个对比,你可能会有点晕乎。为什么前面文档上说 Cache 是文件读的页缓存,怎么现在写文件也有它的份?

这个疑问,我们暂且先记下来,接着再来看另一个磁盘写的案例。两个案例结束后,我们再统一进行分析。

不过,对于接下来的案例,我必须强调一点:

下面的命令对环境要求很高,需要你的系统配置多块磁盘,并且磁盘分区 /dev/sdb1 还要处于未使用状态。如果你只有一块磁盘,千万不要尝试,否则将会对你的磁盘分区造成损坏。

如果你的系统符合标准,就可以继续在第二个终端中,运行下面的命令。清理缓存后,向磁盘分区/dev/sdb1写入2GB的随机数据:

1 # 首先清理缓存
2 \$ echo 3 > /proc/sys/vm/drop\_caches
3 # 然后运行 dd 命令向磁盘分区 /dev/sdb1 写入 2G 数据
4 \$ dd if=/dev/urandom of=/dev/sdb1 bs=1M count=2048

## 然后, 再回到终端一, 观察内存和 I/O 的变化情况:

```
■ 复制代码
1 procs -----memory-------swap-- ----io---- -system-- ----cpu----
                    buff cache si
                                        bi
                                                 in
       swpd
             free
                                   so
                                             bo
                                                     cs us sy id wa st
          0 7584780 153592 97436
                                    0
                                       684
                                                 31 423 1 48 50 2 0
                                                  32 144 0 50 50 0 0
          0 7418580 315384 101668
                                   0
                                        0
           0 7253664 475844 106208
                                   0
                                               0
                                                  20 137 0 50 50 0 0
                                          0
           0 7093352 631800 110520
                                   0
                                                  23 223 0 50 50 0 0
  1 1
          0 6930056 790520 114980
                                 0 0
                                        0 12804
                                                  23 168 0 50 42 9 0
                                 0 0
           0 6757204 949240 119396
                                          0 183804 24 191 0 53 26 21 0
8
           0 6591516 1107960 123840
                                 0 0
                                           0 77316
                                                  22 232 0 52 16 33 0
```

从这里你会看到,虽然同是写数据,写磁盘跟写文件的现象还是不同的。写磁盘时(也就是 bo 大于 0 时),Buffer 和 Cache 都在增长,但显然 Buffer 的增长快得多。

这说明,写磁盘用到了大量的 Buffer, 这跟我们在文档中查到的定义是一样的。

对比两个案例,我们发现,写文件时会用到 Cache 缓存数据,而写磁盘则会用到 Buffer 来缓存数据。所以,回到刚刚的问题,虽然文档上只提到,Cache 是文件读的缓存,但实际上,Cache 也会缓存写文件时的数据。

## 场景 2: 磁盘和文件读案例

了解了磁盘和文件写的情况,我们再反过来想,磁盘和文件读的时候,又是怎样的呢?

我们回到第二个终端,运行下面的命令。清理缓存后,从文件 /tmp/file 中,读取数据写入空设备:

- 1 # 首先清理缓存
  2 \$ echo 3 > /proc/sys/vm/drop\_caches
  3 # 运行 dd 命令读取文件数据
  4 \$ dd if=/tmp/file of=/dev/null
- 然后, 再回到终端一, 观察内存和 I/O 的变化情况:

观察 vmstat 的输出,你会发现读取文件时(也就是 bi 大于 0 时),Buffer 保持不变,而Cache 则在不停增长。这跟我们查到的定义"Cache 是对文件读的页缓存"是一致的。

那么,磁盘读又是什么情况呢?我们再运行第二个案例来看看。

首先,回到第二个终端,运行下面的命令。清理缓存后,从磁盘分区 /dev/sda1 中读取数据,写入空设备:

```
1 # 首先清理缓存
2 $ echo 3 > /proc/sys/vm/drop_caches
3 # 运行 dd 命令读取文件
4 $ dd if=/dev/sda1 of=/dev/null bs=1M count=1024
```

然后, 再回到终端一, 观察内存和 I/O 的变化情况:

```
0 7199420 28644 608228
                            0 25928
                                       0
                                          60 252 0 1 65 35 0
                            0 32256
0 7167092 60900 608312
                                      0 54 269
                                                 0 1 50 49 0
                                          53
                            0 32672
0 7134416 93572 608376
                        0
                                      0
                                              253 0 0 51 49 0
0 7101484 126320 608480
                            0 32748
                                       0
                                          80
                                              414 0 1 50 49 0
```

观察 vmstat 的输出,你会发现读磁盘时(也就是 bi 大于 0 时),Buffer 和 Cache 都在增长,但显然 Buffer 的增长快很多。这说明读磁盘时,数据缓存到了 Buffer 中。

当然,我想,经过上一个场景中两个案例的分析,你自己也可以对比得出这个结论:读文件时数据会缓存到 Cache 中,而读磁盘时数据会缓存到 Buffer 中。

到这里你应该发现了,虽然文档提供了对 Buffer 和 Cache 的说明,但是仍不能覆盖到所有的细节。比如说,今天我们了解到的这两点:

buffer既可以用作"将要写入磁盘数据的缓存",也可以作为"从磁盘读取数据的缓存"

- Buffer 既可以用作"将要写入磁盘数据的缓存",也可以用作"从磁盘读取数据的缓存"。 Cache既可以用作"从文件读取数据的页缓存",页可以用作"写文件的页缓存"
- Cache 既可以用作"从文件读取数据的页缓存",也可以用作"写文件的页缓存"。

这样, 我们就回答了案例开始前的两个问题。

简单来说,Buffer 是对磁盘数据的缓存,而 Cache 是文件数据的缓存,它们既会用在读请求中,也会用在写请求中。

## 小结

今天,我们一起探索了内存性能中 Buffer 和 Cache 的详细含义。Buffer 和 Cache 分别缓存磁盘和文件系统的读写数据。

- 从写的角度来说,不仅可以优化磁盘和文件的写入,对应用程序也有好处,应用程序可以在数据真正落盘前,就返回去做其他工作。
- 从读的角度来说,既可以加速读取那些需要频繁访问的数据,也降低了频繁 I/O 对磁盘的压力。

除了探索的内容本身,这个探索过程对你应该也有所启发。在排查性能问题时,由于各种资源的性能指标太多,我们不可能记住所有指标的详细含义。那么,准确高效的手段——查文档,就非常重要了。

你一定要养成查文档的习惯,并学会解读这些性能指标的详细含义。此外,proc 文件系统也是我们的好帮手。它为我们呈现了系统内部的运行状态,同时也是很多性能工具的数据来源,是辅助排查性能问题的好方法。

## 思考

最后,我想给你留一个思考题。

我们已经知道,可以使用 ps、top 或者 proc 文件系统,来获取进程的内存使用情况。那么,如何统计出所有进程的物理内存使用量呢?

提示:要避免重复计算多个进程同时占用的内存,像是页缓存、共享内存这类。如果你把 ps、top 得到的数据直接相加,就会出现重复计算的问题。

这里,我推荐从 /proc/< pid >/smaps 入手。前面内容里,我并没有直接讲过 /proc/< pid >smaps 文件中各个指标含义,所以,需要你自己动手查 proc 文件系统的文档,解读并回答这个问题。

欢迎在留言区和我讨论,也欢迎你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。



©版权归极客邦科技所有,未经许可不得转载

上一篇 15 | 基础篇: Linux内存是怎么工作的?

下一篇 17 | 案例篇:如何利用系统缓存优化程序的运行效率?

写留言



倪朋飞

**公** 38

关于磁盘和文件的区别,本来以为大家都懂了,所以没有细讲。磁盘是一个块设备,可以划 分为不同的分区;在分区之上再创建文件系统,挂载到某个目录,之后才可以在这个目录中 读写文件。

其实 Linux 中 "一切皆文件",而文章中提到的"文件"是普通文件,磁盘是块设备文件, 这些大家可以执行 "Is -I <路径>" 查看它们的区别 (输出的含义如果不懂请 man Is 查询)。

在读写普通文件时, 会经过文件系统, 由文件系统负责与磁盘交互; 而读写磁盘或者分区 时,就会跳过文件系统,也就是所谓的"裸I/O"。这两种读写方式所使用的缓存是不同的, 也就是文中所讲的 Cache 和 Buffer 区别。

关于文件系统、磁盘以及 I/O 的原理, 大家不要着急, 后面 I/O 模块还会讲的。 2018-12-26



ம் 11

还是有点困惑,感觉读写磁盘上的数据不就是读写磁盘上的文件里的数据嘛,难道读磁盘上 的数据可以不经过文件系统吗,可以直接读裸磁盘?有点没理解buffer是磁盘上的数据缓 存, cache是文件数据缓存, 求大神解答下。。

2018-12-26

#### 作者回复

## 请参考置顶回复

2018-12-26



Geek 5258f8

凸 9

理论上,一个文件读首先到Block Buffer, 然后到Page Cache。有了文件系统才有了Page Ca

在老的Linux上这两个Cache是分开的。那这样对于文件数据,会被Cache两次。这种方案虽 然简单,

但低效。后期Linux把这两个Cache统一了。对于文件, Page Cache指向Block Buffer, 对于 非文件

则是Block Buffer。这样就如文件实验的结果,文件操作,只影响Page Cache,Raw操作, 则只影响Buffer. 比如一此VM虚拟机,则会越过File System,只接操作 Disk, 常说的Direct I Ο.

2018-12-26

#### 作者回复

4

2018-12-26



虎虎♡

心 2

通过读csapp,又复习了下虚拟内存。其概念为 "虚拟内存组织为一个由存放在磁盘上的N 个连续的字节大小的单元组成的数组。"访问虚拟内存时,MMU通过访问页表,来索引到 实际的存储地址。如果在物理内存中有缓存,直接从物理内存中读取数据。否则,从磁盘中 读取,并选择牺牲一个物理页,并替换为新读取的页(当然,我觉得这种应该是在内存没有fr ee的情况下)。如果被牺牲的页发生改变,则写回磁盘。最后更新页表。

### 我的问题是:

- 1. 上一节讲了虚拟内存的空间分布, 那么物理内存有没有空间分布的概念? 从vmstat的输出 来看,物理内存是不是只包括buffer cache 和 free呢?
- 2. 这里的cache是不是等同于虚拟内存在物理内存中的缓存?
- 3. 上一节课所说的内存回收。使用LRU算法"回收缓存",是否是我上面描述的概念? 那么 所谓的"回收不常访问的内存,把不常用的内存通过交换分区直接写到磁盘中",指的是交 换出哪种内存? cache? buffer? 或者其他的种类?

希望得到老师回复,也欢迎各位大佬共同探讨。

2018-12-26

### 作者回复

- 1. 物理内存的分布由系统管理, 没有类似于虚拟内存这样的分布
- 2. 不是
- 3. LRU回收的是缓存,Swap换出的是不可回收的内存,比如进程的堆内存 2018-12-26

• David.cui 凸 2

数据库使用裸设备是明显的磁盘读写;如果数据库的数据文件在文件系统上就是文件读写。 这样理解对么

2018-12-26

#### 作者回复

#### 对的

2018-12-26



凸 1

\$ dd if=/tmp/file of=/dev/null 为什么很快就结束了? 导致vmstat值变化不大

2018-12-26

### 作者回复

#### 清缓存了吗?

2018-12-26



某、人

凸 1

老师,是否绕开文件系统,直接对磁盘进行读写会更快呢?

2018-12-26

#### 作者回复

去掉缓存的话,文件系统比磁盘又多了一层,所以有可能比直接磁盘读写慢。但文件系统也 有缓存,所以大部分情况下不绕开会更快

2018-12-26



凸 1

只有一块磁盘,就没轻易的试第二个案例.

-----

以前应该只接触到了文件数据的缓存cache,没接触到磁盘数据的缓存buffer.

1.vim一个大文件,在第一次加载时较慢,之后再次打开时,会明显感觉到加载速度更快,应该就是cache的功劳.

2.在linux下写c程序时,打印日志printf后面习惯加fflush(stdout);

可以强制刷新缓冲区的内容到物理设备.在程序宕掉时可以定位到最后的输出日志.

如果不加fflush,可能会丢失掉部分缓冲区内的日志.

不知道这里的缓冲区跟系统的cache是不是一个概念.

-----

Is -I 磁盘与普通文件的区别:

# Is -I /dev/sda1

brw-rw---- 1 root disk 8, 1 12月 12 10:17 /dev/sda1

# Is -Id /root/

drwx----- 12 root root 4096 12月 26 11:48 /root/

第一个字符b应该表示是磁盘类型 d就是目录类型了

有一列一个显示的第几块磁盘的第几个分区[8,1],一个是占用的空间大小[4096].

疑问:man Is 了也没看到各列具体的含义啊,这个去哪查呢?

-----

老师最后的问题深入探索又是一篇长文了.哈哈!

2018-12-26

#### 作者回复

前面2是C库的缓存,跟系统的缓存没关系

Is的文档参考 info coreutils 'Is invocation'

2018-12-26



往事随风, 顺其自然

# 首先清理缓存

\$ echo 3 > /proc/sys/vm/drop caches

# 然后运行 dd 命令向磁盘分区 /dev/sdb1 写入 2G 数据

\$ dd if=/dev/urandom of=/dev/sdb1 bs=1M count=2048

.

这个测试,在centos下是cache比buffer增长的快,和你说ub下正好相反,这是为什么?

procs -----memory-------swap-- ----io---- --system-- ----cpu----

r b swpd free buff cache si so bi bo in cs us sy id wa st

2 0 34840 213268 172 193516 0 0 0 0 952 94 0 23 77 0 0

1 0 34840 209176 172 197624 0 0 0 0 1044 92 0 24 76 0 0

1 0 34840 204092 172 202740 0 0 0 0 1042 97 0 24 76 0 0

1 0 34840 200000 180 206848 0 0 0 32 1056 97 0 25 75 0 0

1 0 34840 194792 180 211836 0 0 0 0 1060 87 0 25 75 0 0

凸 1

1 0 34840 190700 180 216068 0 0 0 0 1006 96 0 24 76 0 0

1 0 34840 188716 180 218092 0 0 0 0 933 93 0 23 77 0 0

1 0 34840 184624 180 222212 0 0 0 0 1057 94 0 25 75 0 0

1 0 34840 179540 180 227196 0 0 0 0 1082 100 0 25 75 0 0

1 0 34840 175448 180 231428 0 0 0 0 1053 94 0 25 75 0 0

1 0 34840 170240 180 236412 0 0 0 0 1066 92 0 25 75 0 0

1 0 34040 170240 100 230412 0 0 0 1000 92 0 23 73 0 0

1 0 34840 166148 180 240644 0 0 0 0 1055 92 0 25 75 0 0

1 0 34840 164164 180 242668 0 0 0 0 1021 110 0 24 76 0 0

1 0 34840 158956 180 247812 0 0 0 0 1041 86 0 25 75 0 0

1 0 34840 154864 180 251908 0 0 0 0 1071 94 0 25 75 0 0

2018-12-26

## 作者回复

系统什么版本? 是不是比较老?

2018-12-26



#### 科学Jia

凸 1

老师,女同学我今天上班时间终于追到这里了。写的真真清楚,想知道您花了多少时间学这些?

2018-12-26

#### 作者回复

也花了挺多时间,有些基础的原理在学校就学过了,也有很多是实践中学到的经验 2018-12-26



#### C家族的铁粉儿

凸 1

另外, Linux里的块设备,可以直接访问(比如数据库应用程序),也可以存储文件系统然后被访问吧。

2018-12-26

### 作者回复

## 是的心

2018-12-26



#### 金波

凸 1

请问/tmp/file 是磁盘下的一个文件吗? 没详细说明,可能是内存文件系统。磁盘下和tmpfs的读对Cache是否一样?

2018-12-26

#### 作者回复

/tmp/file 是一个普通文件,确切的说是文件系统管理的文件,而没有磁盘下的哪个文件这一说。略过文件系统之后到了磁盘就都是Block了

2018-12-27



Dr. ZZZ

心 ()

老师,关于buffer是对直接写磁盘的缓存,我想问下。现实中有哪些是直接写磁盘的场景。 写读写文件不也最终是写到磁盘上吗?谢谢 2019-01-01



郭刚 文中因为 Linux 中块的大小是 1KB。老师,块不是默认是4K吗? 心 ①

心 ①

2018-12-29



zylv

能用实际例子去说明cache和buffer的区别吗

2018-12-28

## 作者回复

第17讲有案例,后面IO也会有

2018-12-28



Only now

心 (

mark

2018-12-28



React

心 (

老师好,buffer和cache会消耗实际的物理内存吗?如果消耗,是不是需要定时清理一下buffer和cache

2018-12-28

#### 作者回复

会的,系统会帮你回收,所以大部分情况下不需要人工介入。但偶尔也会出现不合理的缓存使用情况,比如数据库所在系统被批处理的脚本占满了缓存,这些批处理任务运行时就会影响数据库性能,这时候才需要人工清理

2018-12-28



往事随风, 顺其自然

ഥ ()

系统是2.6的, cache 大于buffer 增长速度

2018-12-28

## 作者回复

2.6有点出乎我的意料了。再确认下你的系统中是不是真的有磁盘分区 sdb1?

2018-12-28



无名老卒

**心** 

看了这篇文章,终于理解了buffers以及cache,之前在网上还专门查过这2者的区别,但就是像老师说的那样,文章看下来,啥也没有啥明白。

按照老师的总结, cache是针对文件系统的缓存, 而buffers是对磁盘数据的缓存, 是直接跟硬件那一层相关的, 那一般来说, cache会比buffers的数量大了很多。生产环境下面看了多台机器, 的确如此。

后面留的那个作业,如果要统计一个进程所占用的物理空间,我的做法是累加RSS的值。如下

shell是我工作中所使用的命令,取内存占用top10的进程:

for i in \$( ls /proc/ |grep "^[0-9]"|awk '\$0 >100') ;do cmd="";[ -f /proc/\$i/cmdline ] & & cmd=`cat /proc/\$i/cmdline`;[ "\$cmd"X = ""X ] && cmd=\$i;awk -v i="\$cmd" '/Rss:/ {a=a+\$2}END{printf("%s:%d\n",i,a)}' /proc/\$i/smaps 2>/dev/null; done | sort -t: -k2nr | head -10

2018-12-27

#### 作者回复

总结的不错,不过计算方法还是不太准确。可以继续查一下PSS和PSS的区别 2018-12-28



Griffin

ഥ ()

cat /proc/\*/smaps | grep Size | awk '{print\$2}' |awk '{sum += \$1} END {print sum/102 4}'

## 对么?

2018-12-27

### 作者回复

这计算的有点太多了, 把好多kernel的page也计算在内了

2018-12-28