09 | 基础篇:怎么理解Linux软中断?

2018-12-10 倪朋飞

Linux性能优化实战 进入课程 >



讲述:冯永吉 时长 09:35 大小 8.79M



你好,我是倪朋飞。

上一期,我用一个不可中断进程的案例,带你学习了 iowait (也就是等待 I/O 的 CPU 使用率)升高时的分析方法。这里你要记住,进程的不可中断状态是系统的一种保护机制,可以保证硬件的交互过程不被意外打断。所以,短时间的不可中断状态是很正常的。

但是,当进程长时间都处于不可中断状态时,你就得当心了。这时,你可以使用 dstat、pidstat 等工具,确认是不是磁盘 I/O 的问题,进而排查相关的进程和磁盘设备。关于磁盘 I/O 的性能问题,你暂且不用专门去背,我会在后续的 I/O 部分详细介绍,到时候理解了也就记住了。

其实除了 iowait, 软中断 (softirq) CPU 使用率升高也是最常见的一种性能问题。接下来的两节课, 我们就来学习软中断的内容, 我还会以最常见的反向代理服务器 Nginx 的案例, 带你分析这种情况。

从"取外卖"看中断

说到中断,我在前面<u>关于"上下文切换"的文章</u>,简单说过中断的含义,先来回顾一下。中断是系统用来响应硬件设备请求的一种机制,它会打断进程的正常调度和执行,然后调用内核中的中断处理程序来响应设备的请求。

你可能要问了,为什么要有中断呢?我可以举个生活中的例子,让你感受一下中断的魅力。

比如说你订了一份外卖,但是不确定外卖什么时候送到,也没有别的方法了解外卖的进度,但是,配送员送外卖是不等人的,到了你这儿没人取的话,就直接走人了。所以你只能苦苦等着,时不时去门口看看外卖送到没,而不能干其他事情。

不过呢,如果在订外卖的时候,你就跟配送员约定好,让他送到后给你打个电话,那你就不用苦苦等待了,就可以去忙别的事情,直到电话一响,接电话、取外卖就可以了。

这里的"打电话",其实就是一个中断。没接到电话的时候,你可以做其他的事情;只有接到了电话(也就是发生中断),你才要进行另一个动作:取外卖。

这个例子你就可以发现,**中断其实是一种异步的事件处理机制,可以提高系统的并发处理能** 力。

由于中断处理程序会打断其他进程的运行,所以,**为了减少对正常进程运行调度的影响,中断处理程序就需要尽可能快地运行**。如果中断本身要做的事情不多,那么处理起来也不会有太大问题;但如果中断要处理的事情很多,中断服务程序就有可能要运行很长时间。

特别是,中断处理程序在响应中断时,还会临时关闭中断。这就会导致上一次中断处理完成之前,其他中断都不能响应,也就是说中断有可能会丢失。

那么还是以取外卖为例。假如你订了 2 份外卖,一份主食和一份饮料,并且是由 2 个不同的配送员来配送。这次你不用时时等待着,两份外卖都约定了电话取外卖的方式。但是,问题又来了。

当第一份外卖送到时,配送员给你打了个长长的电话,商量发票的处理方式。与此同时,第二个配送员也到了,也想给你打电话。

但是很明显,因为电话占线(也就是关闭了中断响应),第二个配送员的电话是打不通的。 所以,第二个配送员很可能试几次后就走掉了(也就是丢失了一次中断)。

软中断

如果你弄清楚了"取外卖"的模式,那对系统的中断机制就很容易理解了。事实上,为了解决中断处理程序执行过长和中断丢失的问题,Linux将中断处理过程分成了两个阶段,也就是**上半部和下半部**:

上半部用来快速处理中断,它在中断禁止模式下运行,主要处理跟硬件紧密相关的或时间 敏感的工作。

下半部用来延迟处理上半部未完成的工作,通常以内核线程的方式运行。

比如说前面取外卖的例子,上半部就是你接听电话,告诉配送员你已经知道了,其他事儿见面再说,然后电话就可以挂断了;下半部才是取外卖的动作,以及见面后商量发票处理的动作。

这样,第一个配送员不会占用你太多时间,当第二个配送员过来时,照样能正常打通你的电话。

除了取外卖,我再举个最常见的网卡接收数据包的例子,让你更好地理解。

网卡接收到数据包后,会通过**硬件中断**的方式,通知内核有新的数据到了。这时,内核就应该调用中断处理程序来响应它。你可以自己先想一下,这种情况下的上半部和下半部分别负责什么工作呢?

对上半部来说,既然是快速处理,其实就是要把网卡的数据读到内存中,然后更新一下硬件寄存器的状态(表示数据已经读好了),最后再发送一个**软中断**信号,通知下半部做进一步的处理。

而下半部被软中断信号唤醒后,需要从内存中找到网络数据,再按照网络协议栈,对数据进行逐层解析和处理,直到把它送给应用程序。

所以,这两个阶段你也可以这样理解:

上半部直接处理硬件请求,也就是我们常说的硬中断,特点是快速执行; 而下半部则是由内核触发,也就是我们常说的软中断,特点是延迟执行。

实际上,上半部会打断 CPU 正在执行的任务,然后立即执行中断处理程序。而下半部以内核线程的方式执行,并且每个 CPU 都对应一个软中断内核线程,名字为 "ksoftirqd/CPU编号",比如说,0号 CPU 对应的软中断内核线程的名字就是 ksoftirqd/0。

不过要注意的是,软中断不只包括了刚刚所讲的硬件设备中断处理程序的下半部,一些内核自定义的事件也属于软中断,比如内核调度和 RCU 锁(Read-Copy Update 的缩写,RCU 是 Linux 内核中最常用的锁之一)等。

那要怎么知道你的系统里有哪些软中断呢?

查看软中断和内核线程

不知道你还记不记得,前面提到过的 proc 文件系统。它是一种内核空间和用户空间进行通信的机制,可以用来查看内核的数据结构,或者用来动态修改内核的配置。其中:

/proc/softirgs 提供了软中断的运行情况;

/proc/interrupts 提供了硬中断的运行情况。

运行下面的命令,查看 /proc/softirqs 文件的内容,你就可以看到各种类型软中断在不同 CPU 上的累积运行次数:

■ 复制代码

Τ.	\$ cat /proc/softings		
2		CPU0	CPU1
3	HI:	0	0
4	TIMER:	811613	1972736
5	NET_TX:	49	7
6	<pre>NET_RX:</pre>	1136736	1506885
7	BLOCK:	0	0
8	<pre>IRQ_POLL:</pre>	0	0
9	TASKLET:	304787	3691
10	SCHED:	689718	1897539
11	HRTIMER:	0	0
12	RCU:	1330771	1354737

在查看 /proc/softirgs 文件内容时, 你要特别注意以下这两点。

第一,要注意软中断的类型,也就是这个界面中第一列的内容。从第一列你可以看到,软中断包括了10个类别,分别对应不同的工作类型。比如 NET_RX 表示网络接收中断,而 NET TX 表示网络发送中断。

第二,要注意同一种软中断在不同 CPU 上的分布情况,也就是同一行的内容。正常情况下,同一种中断在不同 CPU 上的累积次数应该差不多。比如这个界面中,NET_RX 在 CPU0 和 CPU1 上的中断次数基本是同一个数量级,相差不大。

不过你可能发现,TASKLET 在不同 CPU 上的分布并不均匀。TASKLET 是最常用的软中断实现机制,每个 TASKLET 只运行一次就会结束 ,并且只在调用它的函数所在的 CPU 上运行。

因此,使用 TASKLET 特别简便,当然也会存在一些问题,比如说由于只在一个 CPU 上运行导致的调度不均衡,再比如因为不能在多个 CPU 上并行运行带来了性能限制。

另外,刚刚提到过,软中断实际上是以内核线程的方式运行的,每个 CPU 都对应一个软中断内核线程,这个软中断内核线程就叫做 ksoftirqd/CPU 编号。那要怎么查看这些线程的运行状况呢?

其实用 ps 命令就可以做到,比如执行下面的指令:

```
■复制代码
```

注意,这些线程的名字外面都有中括号,这说明 ps 无法获取它们的命令行参数 (cmline)。一般来说, ps 的输出中,名字括在中括号里的,一般都是内核线程。

小结

Linux 中的中断处理程序分为上半部和下半部:

上半部对应硬件中断,用来快速处理中断。

下半部对应软中断,用来异步处理上半部未完成的工作。

Linux 中的软中断包括网络收发、定时、调度、RCU 锁等各种类型,可以通过查看/proc/softirgs 来观察软中断的运行情况。

思考

最后,我想请你一起聊聊,你是怎么理解软中断的?你有没有碰到过因为软中断出现的性能问题?你又是怎么分析它们的瓶颈的呢?你可以结合今天的内容,总结自己的思路,写下自己的问题。

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。



© 版权归极客邦科技所有,未经许可不得传播售卖。页面已增加防盗追踪,如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

上一篇 08 | 案例篇:系统中出现大量不可中断进程和僵尸进程怎么办?(下)

精选留言 (71)





心 44

[D9打卡]

问题:怎么理解软中断?

我的理解比较简单粗暴, 硬中断是硬件产生的, 比如键盘、鼠标的输入, 硬盘的写入读取、网卡有数据了; 软中断是软件产生的, 比如程序内的定时器、[文中提到的RCU锁]。...
展开 >

作者回复: 嗯嗯,已经是很有经验的老手了@

大多数情况下 root 权限都是必须的, 还是准备个root权限的环境实践吧

Linuxer 2018-12-10

23

经常听同事说大量的网络小包会导致性能问题,一直不太理解,从今天的课程来看,是不是大量的小网络包会导致频繁的硬中断和软中断呢?希望老师给予指点,谢谢

作者回复: 正解

ninuxer 2018-12-10

心 8

打卡, day10

用外卖的例子,延伸到网卡的例子,非常形象,净

作者回复: 凸

4



【D9打卡】

主题:软中断

中断:系统用来响应硬件设备请求的一种机制,会打断进程的正常调度和执行,通过调用内核中的中断处理程序来响应设备的请求。

1.中断是一种异步的事件处理机制,能提高系统的并发处理能力...

展开٧

作者回复: 凸



Eric

2018-12-10

ြ 7

中断不是可以嵌套的吗?在中断处理程序中可以开中断以响应更高优先级的中断,为什么第二次中断会丢失?是指中断隐指令过程吗???

展开~



冷静

2019-01-13

ြ 3

中断不会丢失的,因为有中断控制器,它会pending住所有外部中断。除非pending住的那个中断,CPU还没来得及处理,这时又来了一个同样的中断,这个中断才会丢失。还有就是自linux-2.6.3x开始就完全不支持中断嵌套了。

展开٧



聰

2019-05-03

凸 2

明明只有两个cpu ,请问老师为何会出现多个CPU呢?百度无果 [root@master ~]# grep processor /proc/cpuinfo |wc -l

2

[root@master ~]# head -1 /proc/softirqs

CPU0 CPU1 CPU2 CPU3 CPU4 CPU5 CPU6 CPU7 CPU8 CPU9 CPU10...

展开~

作者回复: 这是发行版的问题, 忽略多余的就可以了

4



企 2

期待第二篇,我有个业务48核心,怎么调整都是只用了前面24核心的软中断,期待更新



企 2

2018-12-10

而下半部以内核线程的方式执行,并且每个 CPU 都对应一个软中断内核线程, 这里我觉得不是所有软中断直接被ksoftirqd处理,只有大量软中断产生,或者处理软终端 超时才唤醒ksoftirgd线程

展开٧



hola

凸 1

2019-03-25

我想问个问题,缺页中断有统计信息吗

展开٧

作者回复: ps 或者 pidstat 都可以



沙皮狗

凸 1

老师,有一点很疑惑。在《Linux内核设计与实现》一书中提到"在2.6以后的内核中提到, 目前有三种方式实现中断下半部:工作队列,tasklet和软中断,软中断机制并不完全等同 于中断下半部,很多人把所有下半部当成是软中断。"请问这部分怎么理解?麻烦老师解答 一下

展开~

作者回复: 这儿区分的更细了, tasklet 也是基于软中断的, 而工作队列则是用于可以睡眠的下半 部处理过程

2018-12-17

凸 1

展开٧ 作者回复: ② 如果 **企**1 2018-12-16 DAY9,打卡 展开~ 小老鼠 **凸** 1 2018-12-12 软中断时间太长会不会影响性能 展开~ 作者回复: 会的 西果果树 **心** 1 2018-12-11 # cat /proc/softirqs CPU0 HI: 1 TIMER: 52670170 NET TX: 9... 展开~ 作者回复: 没问题, 这是只有一个CPU **心** 1 Leon 🔯

老师,我开发了一个日志搜集系统,上面需要压测,但是我不知道要测试哪些性能指标,

留言里也有很多资深的同学啊

2018-12-11

这个应用的性能指标和优化和压测后面的课程会讲吗 展开~

作者回复: 可以从两个方面考虑,一个是应用的指标,比如吞吐量、响应时间等等,另外一个是系统的资源使用情况,比如CPU、I/O等等。

性能的优化方法和基准测试会讲的。



凸 1

老师,生产环境的服务器的磁盘数量一般有很多,每块盘读写都比较高,有某块盘特别高,这个时候想要获取哪个进程使得这块盘IO特别高要怎么分析呢 展开~

作者回复: 先留个悬念 @ , I/O部分会讲的



凸 1

打卡

展开٧



凸 1

打卡,又学到一些很细节的东西,感动

展开٧

作者回复: 🕹



凸 1