<u>=Q</u>

下载APP



加餐03 | 理解ftrace (1) : 怎么应用ftrace查看长延时内核函数?

2021-02-03 李程远

容器实战高手课 进入课程>



讲述: 李程远

时长 13:12 大小 12.10M



你好,我是程远。

上一讲里,我们一起学习了 perf 这个工具。在我们的案例里,使用 perf 找到了热点函数之后,我们又使用了 ftrace 这个工具,最终锁定了长延时的函数 estimation timer()。

那么这一讲,我们就来学习一下 ftrace 这个工具,主要分为两个部分来学习。

第一部分讲解 ftrace 的最基本的使用方法,里面也会提到在我们的案例中是如何使用。
第二部分我们一起看看 Linux ftrace 是如何实现的,这样可以帮助你更好地理解 Linux 的 ftrace 工具。

ftrace 的基本使用方法

ftrace 这个工具在 2008 年的时候就被合入了 Linux 内核,当时的版本还是 Linux2.6.x。 从 ftrace 的名字 function tracer,其实我们就可以看出,它最初就是用来 trace 内核中的函数的。

当然了,现在 ftrace 的功能要更加丰富了。不过,function tracer 作为 ftrace 最基本的功能,也是我们平常调试 Linux 内核问题时最常用到的功能。那我们就先来看看这个最基本,同时也是最重要的 function tracer 的功能。

ftrace 的操作都可以在 tracefs 这个虚拟文件系统中完成,对于 CentOS,这个 tracefs 的 挂载点在 /sys/kernel/debug/tracing 下:

■ 复制代码

- 1 # cat /proc/mounts | grep tracefs
- 2 tracefs /sys/kernel/debug/tracing tracefs rw,relatime 0 0

你可以进入到 /sys/kernel/debug/tracing 目录下,看一下这个目录下的文件:

```
■ 复制代码
1 # cd /sys/kernel/debug/tracing
2 # ls
3 available_events
                               dyn_ftrace_total_info
                                                         kprobe_events
                                                                          saved_c
4 available_filter_functions enabled_functions
                                                         kprobe_profile
                                                                          saved_t
5 available_tracers
                               error_log
                                                         max_graph_depth
                                                                          set_eve
6 buffer_percent
                               events
                                                         options
                                                                          set_eve
7 buffer_size_kb
                               free_buffer
                                                                          set_ftr
                                                         per_cpu
8 buffer_total_size_kb
                               function_profile_enabled
                                                         printk_formats
                                                                          set_ftr
9 current_tracer
                               hwlat_detector
                                                         README
                                                                          set_ftr
10 dynamic_events
                               instances
                                                         saved_cmdlines
                                                                          set_gra
```

tracefs 虚拟文件系统下的文件操作,其实和我们常用的 Linux proc 和 sys 虚拟文件系统的操作是差不多的。通过对某个文件的 echo 操作,我们可以向内核的 ftrace 系统发送命令,然后 cat 某个文件得到 ftrace 的返回结果。

对于 ftrace,它的输出结果都可以通过 cat trace 这个命令得到。在缺省的状态下 ftrace 的 tracer 是 nop,也就是 ftrace 什么都不做。因此,我们从cat trace中也看不

到别的,只是显示了 trace 输出格式。

```
■ 复制代码
1 # pwd
2 /sys/kernel/debug/tracing
3 # cat trace
5 # tracer: nop
6 #
7 # entries-in-buffer/entries-written: 0/0 #P:12
9 #
                              _----> irqs-off
10 #
                              / _---=> need-resched
                             / / _---> hardirq/softirq
11 #
12 #
                             || / _--=> preempt-depth
13 #
                                    delay
             TASK-PID CPU# |||
                                    TIMESTAMP FUNCTION
15 #
```

下面,我们可以执行 echo function > current_tracer 来告诉 ftrace, 我要启用 function tracer。

```
目复制代码

1 # cat current_tracer

2 nop

3 # cat available_tracers

4 hwlat blk mmiotrace function_graph wakeup_dl wakeup_rt wakeup function nop

5 # echo function > current_tracer

6 # cat current_tracer

7 function
```

在启动了 function tracer 之后,我们再查看一下 trace 的输出。这时候我们就会看到大量的输出,每一行的输出就是当前内核中被调用到的内核函数,具体的格式你可以参考 trace 头部的说明。

```
1 # cat trace | more
2 # tracer: function
3 #
4 # entries-in-buffer/entries-written: 615132/134693727 #P:12
5 #
6 # __----=> irqs-off
```

```
/ _---=> need-resched
                                / _---=> hardirg/softirg
 8 #
                                || / _--=> preempt-depth
9
10 #
                                delay
11 #
               TASK-PID
                          CPU# ||||
                                        TIMESTAMP FUNCTION
12 #
                            systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735026: lock_page_memcg <-page_remov
13
14
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735026: PageHuge <-page_remove_rmap
15
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735026: unlock_page_memcg <-page_rem
16
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735026: __unlock_page_memcg <-unlock
17
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735026: __tlb_remove_page_size <-unm
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735027: vm_normal_page <-unmap_page_
18
19
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735027: mark_page_accessed <-unmap_p
20
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735027: page_remove_rmap <-unmap_pag
      systemd-udevd-20472 [011] .... 2148512.735027: lock_page_memcg <-page_remov
21
22 ...
```

看到这个 trace 输出,你肯定会觉得输出的函数太多了,查看起来太困难了。别担心,下面我给你说个技巧,来解决输出函数太多的问题。

其实在实际使用的时候,我们可以利用 ftrace 里的 filter 参数做筛选,比如我们可以通过 set_ftrace_filter 只列出想看到的内核函数,或者通过 set_ftrace_pid 只列出想看到的进程。

为了让你加深理解,我给你举个例子,比如说,如果我们只是想看 do_mount 这个内核函数有没有被调用到,那我们就可以这么操作:

```
1 # echo nop > current_tracer
2 # echo do_mount > set_ftrace_filter
3 # echo function > current_tracer
```

在执行了 mount 命令之后,我们查看一下 trace。

这时候,我们就只会看到一条 do_mount() 函数调用的记录,我们一起来看看,输出结果里的几个关键参数都是什么意思。

输出里"do_mount <- ksys_mount"表示 do_mount() 函数是被 ksys_mount() 这个函数 调用到的, "2159455.499195"表示函数执行时的时间戳, 而"[005]"是内核函数

do_mount() 被执行时所在的 CPU 编号,还有"mount-20889",它是 do_mount() 被执行时当前进程的 pid 和进程名。

```
■ 复制代码
1 # mount -t tmpfs tmpfs /tmp/fs
2 # cat trace
3 # tracer: function
5 # entries-in-buffer/entries-written: 1/1 #P:12
6 #
7 #
                               _----> irqs-off
                              / _---=> need-resched
8 #
9 #
                              / _---> hardirg/softirg
                             || / _--=> preempt-depth
10 #
11 #
                                     delay
                             TASK-PID
12 #
                        CPU# ||||
                                    TIMESTAMP FUNCTION
                      13 #
             mount-20889 [005] .... 2159455.499195: do_mount <-ksys_mount
```

这里我们只能判断出, ksys mount() 调用了 do mount() 这个函数, 这只是一层调用关系, 如果我们想要看更加完整的函数调用栈, 可以打开 ftrace 中的 func_stack_trace 选项:

```
□ 复制代码
□ # echo l > options/func_stack_trace
```

打开以后,我们再来做一次 mount 操作,就可以更清楚地看到 do_mount() 是系统调用 (syscall) 之后被调用到的。

```
13 #
                               delav
              TASK-PID
                         CPU# |||
14 #
                                      TIMESTAMP FUNCTION
15 #
                              16
             mount-20889 [005] .... 2159455.499195: do_mount <-ksys_mount
17
             mount-21048 [000] .... 2162013.660835: do_mount <-ksys_mount
18
             mount-21048 [000] .... 2162013.660841: <stack trace>
19
   => do_mount
20
   => ksys_mount
21
   => __x64_sys_mount
22
   => do_syscall_64
23
    => entry_SYSCALL_64_after_hwframe
```

结合刚才说的内容,我们知道了,通过 function tracer 可以帮我们判断内核中函数是否被调用到,以及函数被调用的整个路径 也就是调用栈。

这样我们就理清了整体的追踪思路:如果我们通过 perf 发现了一个内核函数的调用频率比较高,就可以通过 function tracer 工具继续深入,这样就能大概知道这个函数是在什么情况下被调用到的。

那如果我们还想知道,某个函数在内核中大致花费了多少时间,就像加餐第一讲案例中我们就拿到了 estimation_timer() 时间开销,又要怎么做呢?

这里需要用到 ftrace 中的另外一个 tracer,它就是 function_graph。我们可以在刚才的 ftrace 的设置基础上,把 current_tracer 设置为 function_graph,然后就能看到 do_mount() 这个函数调用的时间了。

通过 function_graph tracer,还可以让我们看到每个函数里所有子函数的调用以及时间,这对我们理解和分析内核行为都是很有帮助的。

比如说,我们想查看 kfree skb() 这个函数是怎么执行的,就可以像下面这样配置:

```
目 复制代码

1 # echo '!do_mount ' >> set_ftrace_filter ### 先把之前的do_mount filter给去掉。

2 # echo kfree_skb > set_graph_function ### 设置kfree_skb()

3 # echo nop > current_tracer ### 暂时把current_tracer设置为nop, 这样可以清空trace

4 # echo function_graph > current_tracer ### 把current_tracer设置为function_graph
```

设置完成之后,我们再来看 trace 的输出。现在,我们就可以看到 kfree_skb() 下的所有子函数的调用,以及它们花费的时间了。

具体输出如下, 你可以做个参考:

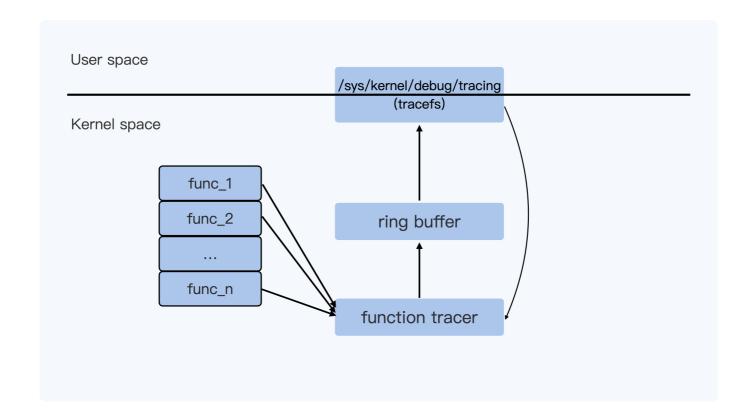
```
■ 复制代码
 1 # cat trace | more
 2 # tracer: function_graph
 4 # CPU DURATION
                                      FUNCTION CALLS
 5 # |
                          kfree_skb() {
7
     0)
                            skb_release_all() {
                              skb_release_head_state() {
8
     0)
9
     0)
                                nf_conntrack_destroy() {
10
                                   destroy_conntrack [nf_conntrack]() {
     0)
     0)
          0.205 us
                                     nf_ct_remove_expectations [nf_conntrack]();
11
12
     0)
                                     nf_ct_del_from_dying_or_unconfirmed_list [nf_c
13
     0)
          0.282 us
                                       _raw_spin_lock();
14
     0)
          0.679 us
15
     0)
          0.193 us
                                     __local_bh_enable_ip();
16
     0)
                                     nf_conntrack_free [nf_conntrack]() {
17
                                       nf_ct_ext_destroy [nf_conntrack]() {
18
     0)
          0.177 us
                                         nf_nat_cleanup_conntrack [nf_nat]();
          1.377 us
19
     0)
20
                                       kfree_call_rcu() {
21
     0)
                                         __call_rcu() {
                                           rcu_segcblist_enqueue();
22
     0)
          0.383 us
23
     0)
          1.111 us
24
     0)
          1.535 us
25
     0)
          0.446 us
                                       kmem_cache_free();
26
     0)
          4.294 us
                                     }
27
     0)
          6.922 us
                                   }
28
          7.665 us
                                 }
     0)
29
          8.105 us
     0)
30
     0)
                               skb_release_data() {
31
                                 skb_free_head() {
     0)
```

```
0) 0.470 us
                                 page_frag_free();
     0) 0.922 us
33
                              }
                            }
34
     0)
          1.355 us
     0) + 10.192 us
                          }
35
36
     0)
                          kfree_skbmem() {
37
     0)
        0.669 us
                            kmem_cache_free();
38
    0) 1.046 us
                          }
     A) + 12 7A7 HS
39
```

好了,对于 ftrace 的最基本的、也是最重要的内核函数相关的 tracer,我们已经知道怎样操作了。那你有没有好奇过,这个 ftrace 又是怎么实现的呢?下面我们就来看一下。

ftrace 的实现机制

下面这张图描述了 ftrace 实现的 high level 的架构,用户通过 tracefs 向内核中的 function tracer 发送命令,然后 function tracer 把收集到的数据写入一个 ring buffer, 再通过 tracefs 输出给用户。



这里的整个过程看上去比较好理解。不过还是有一个问题,不知道你有没有思考过,

frace 可以收集到内核中任意一个函数被调用的情况,这点是怎么做到的?

你可能想到,这是因为在内核的每个函数中都加上了 hook 点了吗?这时我们来看一下内核的源代码,显然并没有这样的 hook 点。那 Linux 到底是怎么实现的呢?

其实这里 ftrace 是利用了 gcc 编译器的特性,再加上几步非常高明的代码段替换操作,就很完美地实现了对内核中所有函数追踪的接口(这里的"所有函数"不包括"inline 函数")。下面我们一起看一下这个实现。

Linux 内核在编译的时候,缺省会使用三个 gcc 的参数"-pg -mfentry -mrecord-mcount"。

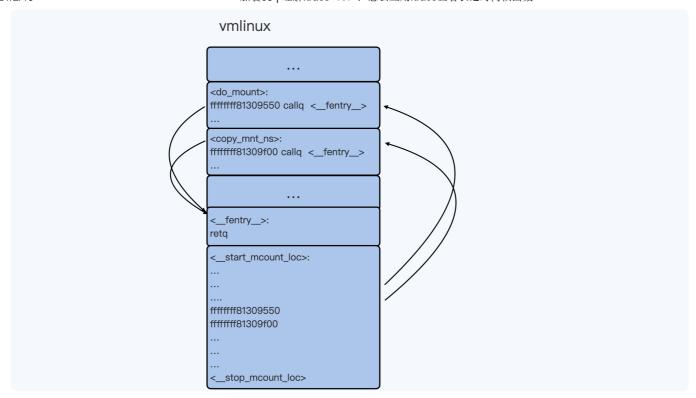
其中, "-pg -mfentry"这两个参数的作用是, 给编译出来的每个函数开头都插入一条指令"callq < fentry > "。

你如果编译过内核,那么你可以用"objdump -D vmlinux"来查看一下内核函数的汇编,比如 do mount() 函数的开头几条汇编就是这样的:

```
■ 复制代码
 1 ffffffff81309550 <do_mount>:
2 fffffffff81309550:
                         e8 fb 83 8f 00
                                                  callq ffffffff81c01950 <__fen
 3 ffffffff81309555:
                                                         %rbp
                          55
                                                  push
4 ffffffff81309556:
                          48 89 e5
                                                  mov
                                                         %rsp,%rbp
 5 ffffffff81309559:
                          41 57
                                                         %r15
                                                  push
 6 ffffffff8130955b:
                          49 89 d7
                                                         %rdx,%r15
                                                  mov
 7 ffffffff8130955e:
                         ba 00 00 ed c0
                                                         $0xc0ed0000, %edx
                                                  mov
8 ffffffff81309563:
                          41 56
                                                         %r14
                                                  push
9 ffffffff81309565:
                          49 89 fe
                                                         %rdi,%r14
                                                  mov
10 ffffffff81309568:
                          41 55
                                                         %r13
                                                  push
11 ffffffff8130956a:
                          4d 89 c5
                                                         %r8,%r13
                                                  mov
12 ffffffff8130956d:
                          41 54
                                                  push
                                                         %r12
13 ffffffff8130956f:
                          53
                                                         %rbx
                                                  push
14 ffffffff81309570:
                          48 89 cb
                                                         %rcx,%rbx
                                                  mov
15 ffffffff81309573:
                                                         $0xffff0000, %ecx
                          81 e1 00 00 ff ff
                                                  and
16 ffffffff81309579:
                          48 83 ec 30
                                                  sub
                                                         $0x30,%rsp
17 ...
```

而"-mrecord-mcount"参数在最后的内核二进制文件 vmlinux 中附加了一个 mcount_loc的段,这个段里记录了所有"callq < fentry > "指令的地址。这样我们很容易就能找到每个函数的这个入口点。

为了方便你理解,我画了一张示意图,我们编译出来的 vmlinux 就像图里展示的这样:



不过你需要注意的是,**尽管通过编译的方式,我们可以给每个函数都加上一个额外的** hook 点,但是这个额外"fentry"函数调用的开销是很大的。

即使"**fentry**"函数中只是一个 retq 指令,也会使内核性能下降 13%,这对于 Linux 内核来说显然是不可以被接受的。那我们应该怎么办呢?

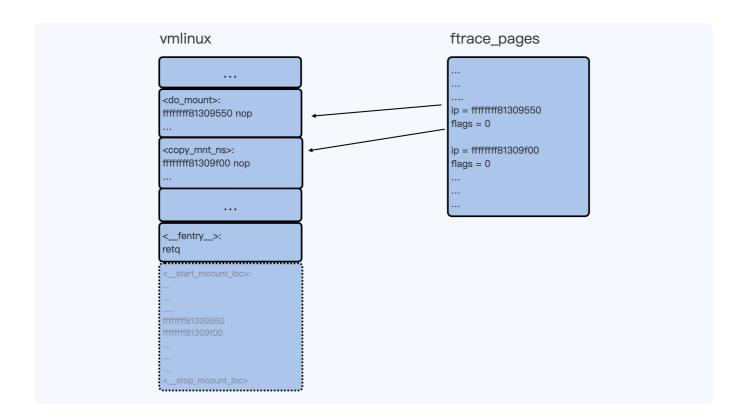
ftrace 在内核启动的时候做了一件事,就是把内核每个函数里的第一条指令"callq < **fentry**>"(5 个字节),替换成了"nop"指令(0F 1F 44 00 00),也就是一条空指令,表示什么都不做。

虽然是空指令,不过在内核的代码段里,这相当于给每个函数预留了 5 个字节。这样在需要的时候,内核可以再把这 5 个字节替换成 callq 指令, call 的函数就可以指定成我们需要的函数了。

同时,内核的 mcount_loc 段里,虽然已经记录了每个函数"callq **fentry**>"的地址,不过对于 ftrace 来说,除了地址之外,它还需要一些额外的信息。

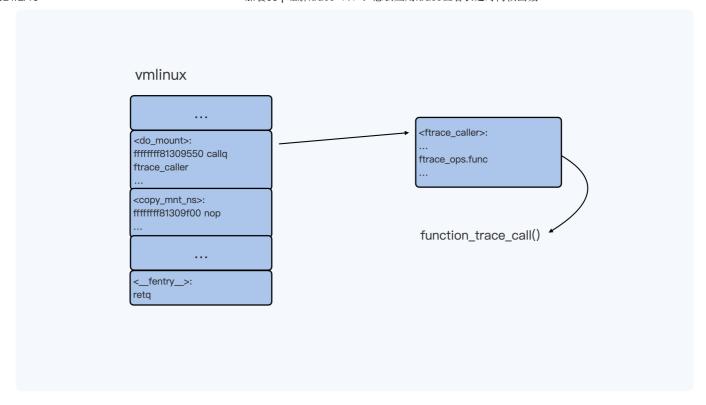
因此,在内核启动初始化的时候,ftrace 又申请了新的内存来存放 mcount_loc 段中原来的地址信息,外加对每个地址的控制信息,最后释放了原来的 mcount loc 段。

所以 Linux 内核在机器上启动之后,在内存中的代码段和数据结构就会发生变化。你可以参考后面这张图,它描述了变化后的情况:



当我们需要用 function tracer 来 trace 某一个函数的时候,比如"echo do_mount > set_ftrace_filter"命令执行之后,do_mount() 函数的第一条指令就会被替换成调用 ftrace_caller 的指令。

你可以查看后面的示意图,结合这张图来理解刚才的内容。



这样,每调用一次 do_mount() 函数,它都会调用 function_trace_call() 函数,把 ftrace function trace 信息放入 ring buffer 里,再通过 tracefs 输出给用户。

重点小结

这一讲我们主要讲解了 Linux ftrace 这个工具。

首先我们学习了 ftrace 最基本的操作,对内核函数做 trace。在这里最重要的有两个 tracers,分别是 function 和 function graph。

function tracer 可以用来记录内核中被调用到的函数的情况。在实际使用的时候,我们可以设置一些 ftrace 的 filter 来查看某些我们关心的函数,或者我们关心的进程调用到的函数。

我们还可以设置 func_stack_trace 选项,来查看被 trace 函数的完整调用栈。

而 function_graph trracer 可以用来查看内核函数和它的子函数调用关系以及调用时间, 这对我们理解内核的行为非常有帮助。

讲完了 ftrace 的基本操作之后, 我们又深入研究了 ftrace 在 Linux 中的实现机制。

在 ftrace 实现过程里,最重要的一个环节是利用 gcc 编译器的特性,为每个内核函数二进制码中预留了 5 个字节,这样内核函数就可以调用调试需要的函数,从而实现了 ftrace 的功能。

思考题

我们讲 ftrace 实现机制时,说过内核中的"inline 函数"不能被 ftrace 到,你知道这是为什么吗?那么内核中的"static 函数"可以被 ftrace 追踪到吗?

欢迎你在留言区跟我分享你的思考与疑问,如果这一讲对你有启发,也欢迎转发给你的同事、朋友,跟他一起交流学习。

提建议

12.12 大促

每日一课 VIP 年卡 10分钟,解决你的技术难题 \$\frac{\fir\f{\fir\fir\firce{\frac{\frac{\frac{\frac{\frac{\frac{\frac{\f

© 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 加餐02 | 理解perf:怎么用perf聚焦热点函数?

下一篇 加餐04 | 理解ftrace (2) : 怎么理解ftrace背后的技术tracepoint和kprobe?

精选留言(1)





莫名

2021-02-05

赞,非常适合入门 ftrace 的科普文。操控 tracefs 各种文件相对繁琐 (但便于理解 ftrace),推荐使用 ftrace 的一个前端工具 trace-cmd,类似 perf 用法,简单易用。

作者回复: 是的, trace-cmd 用起来挺方便的。

