




linux驱动读取其他进程内存,开源一个Linux进程内存内核管理模块源码

转载

葛店小学张洪雨  于 2021-04-30 16:28:00 发布  265  收藏

文章标签: [linux驱动读取其他进程内存](#)

看完以上的逻辑。大家是不是柳暗花明又一村，心里开朗了许多，他们之间是可以相互转换的。

通过进程pid_t可以拿到pid，通过pid可以拿到task_struct。又可以反过来通过task_struct拿到进程pid。

关闭进程接口

驱动源码是使用put_pid将进程pid*的使用次数减去1。

在Linux内核源码/kernel/pid.c下可以看到：

```
void put_pid(struct pid *pid){struct pid_namespace *ns;if(!pid)return;ns = pid->numbers[pid->level].ns;if((atomic_read(&pid->count) == 1) || atomic_dec_and_test(&pid->count)) {kmem_cache_free(ns->pid_cachep, pid);put_pid_ns(ns);}EXPORT_SYMBOL_GPL(put_pid);
```

读、写进程内存接口

首先根据pid*用get_pid_task取出task_struct。再用get_task_mm取出mm_struct结构。因为这个结构包含了进程的内存信息。首先检查内存是否可读if (vma->vm_flags & VM_READ)。

如果可读。那么开始计算物理内存地址位置。由于Linux内核默认开启MMU机制，所以只能以页为单位计算物理内存地址。计算物理内存地址的方法有很多。

如pagemap、pgd pud pmd pte、get_user_pages驱动里演示pagemap。

其他方法可自行参考Linux内核源码/fs/proc/task_mmu.c。

知道了物理内存地址后，读、写物理内存地址，Linux内核也有演示：drivers/char/mem.c。写的非常详细。最后还要注意MMU机制的离散内存，即buffer不连续问题。

获取进程内存块列表

这个接口没什么技术含量，都是照抄Linux内核源码的代码，fsproctask_mmu.c。

核心思想是通过task_struct取出mm_struct，接下来在mm_struct中遍历取出vma。

```
struct mm_struct { struct vm_area_struct * mmap; /* list of VMAs */ struct rb_root mm_rb; struct vm_area_struct *
mmap_cache; /* last find_vma result */ #ifdef CONFIG_MMU unsigned long (* get_unmapped_area) (struct file
* filp, unsigned long addr, unsigned long len, unsigned long pgoff, unsigned long flags); void (* unmap_area) (struct
mm_struct * mm, unsigned long addr); #endif unsigned long mmap_base; /* base of mmap area */ unsigned long mmap_legacy_base; /* base of mmap area in bottom-up allocations */ unsigned long task_size; /*
size of task vm space */ unsigned long cached_hole_size; /* if non-zero, the largest hole below free_area_cache */ unsigned long free_area_cache; /* first hole of size cached_hole_size or larger */ unsigned long highest_vm_end; /* highest vma end address */ pgd_t * pgd; atomic_t tmm_users; /* How many
users with user space? */ atomic_t tmm_count; /* How many references to "struct mm_struct" (users count as 1) */ int map_count; /* number of VMAs */ spinlock_t page_table_lock; /* Protects page tables and some counters */ struct rw_semaphore mmap_sem; struct list_head mmlist; /* List of maybe swapped mm's. These are globally
strung* together off init_mm.mmlist, and are protected* by mmlist_lock */ unsigned long hiwater_rss; /* High-
watermark of RSS usage */ unsigned long hiwater_vm; /* High-water virtual memory usage */ unsigned long total_vm; /* Total pages mapped */ unsigned long locked_vm; /* Pages that have PG_mlocked set */ unsigned long pinned_vm; /* Refcount permanently increased */ unsigned long shared_vm; /* Shared pages
(files) */ unsigned long exec_vm; /* VM_EXEC & ~VM_WRITE */ unsigned long stack_vm; /*
VM_GROWSUP/DOWN */ unsigned long def_flags; unsigned long nr_ptes; /* Page table pages */ unsigned long start_code, end_code, start_data, end_data; unsigned long start_brk, brk,
start_stack; unsigned long arg_start, arg_end, env_start,
env_end; unsigned long saved_auxv[AT_VECTOR_SIZE]; /* for /proc/PID/auxv */
```

获取进程命令行

mm_struct结构体里面有个arg_start变量，储存的地址值即进程命令行

为了避免不法分子将此驱动用在非法的用途，在此给出侦测建议：

1. 检查是否有/dev/rwProcMem33此文件。

2. 检查SELinux是否被关闭。从安卓5.0启用SELinux后，APP想要与驱动进行通讯，必须得关闭SELinux，如果发现SELinux是关闭状态，并且是高版本的安卓系统，那么此安卓使用者必有问题。

检测SELinux的方法很多，如open打开某个文件、ioctl等等，如果SELinux是打开状态，那么这些都会直接返回EACCES (Permission denied)，提示拒绝访问。

另外，在高版本的安卓系统中，如安卓10，如果SELinux是打开的状态，那么lsmod查看驱动列表，也会直接返回Permission denied拒绝访问，如果lsmod能直接显示驱动列表，那么此使用者的SELinux也是有问题的，有可能被关闭了的。

最后开源地址(含demo)

Github链接：<https://github.com/abcz316/rwProcMem33>

总结

首先，编译此源码需要一定的技巧，再者，手机在出厂时本身已设置多重障碍用来阻止第三方驱动的加载(即使你拥有root权限也无法加载)，此源码仅供交流学习Linux系统使用。



看雪ID: abcz316

*这里由看雪论坛 abc2316 原创，转载请注明来自看雪社区。

好书推荐

∨

∨

∨

戳“阅读原文”一起来充电吧！返回搜狐，查看更多