Linux 内核通知链

Author: joyce

Email: jfferyjoyce.org@gmail.com

Date:2012 08 29

— 概述

大多数内核子系统都是相互独立的,因此某个子系统可能对其它子系统产生的事件感兴趣。为了 满足这个需求,也即是让某个子系统在发生某个事件时通知其它的子系统,Linux内核提供了通知链的 机制。通知链表只能够在内核的子系统之间使用,而不能够在内核与用户空间之间进行事件的通知通知 链表是一个函数链表, 链表上的每一个节点都注册了一个函数。当某个事情发生时, 链表上所有节点对应 的函数就会被执行。所以对于通知链表来说有一个通知方与一个接收方。在通知这个事件时所运行的函 数由被通知方决定,实际上也即是被通知方注册了某个函数,在发生某个事件时这些函数就得到执行。 源码路径: include/linux/notifier.h

二 notifier数据结构类型

目前 Linux 内核支持四种类型的通知链表机制,它们的定义如下,为了更好的理解我将每种类型

```
的通知链理解成一个广播接收者,产生事件的那一端理解成广播发送者
*atomic notifier chains: Chain callbacks run in interrupt/atomic
 *context. Callouts are not allowed to block.
*中断,原子上下文,不允许阻塞操作
struct atomic notifier head {
    spinlock t lock;
    struct notifier block rcu *head;
};
*Blocking notifier chains: Chain callbacks run in process context.
*Callouts are allowed to block.
*进程上下文,允许阻塞
* /
struct blocking notifier head {
    struct rw semaphore rwsem; /*读取者与写入者信号量*/
    struct notifier block rcu *head;
};
*Raw notifier chains: There are no restrictions on callbacks,
*registration, or unregistration. All locking and protection
*must be provided by the caller.
*原始通知链:对通知链元素的回调函数没有任何限制,所有锁和保护机制都由调用者维护
struct raw notifier head {
    struct notifier block rcu *head;
};
*SRCU notifier chains: A variant of blocking notifier chains, with
*the same restrictions.
*Blocking notifier chains 的一种变体,运行在进程上下文允许阻塞
*/
```

```
struct srcu_notifier_head {
    struct mutex mutex;
    struct srcu_struct srcu;
    struct notifier_block __rcu *head;
};
```

三 notifier 系统 API

上面每一个通知链中都包含了一个核心的数据结构,该结构由广播发送者定义并调用系统 AP 向广播接收者注册

```
struct notifier_block {
    int (*notifier_call)(struct notifier_block *, unsigned long, void *);
    struct notifier_block __rcu *next;/*指向广播接收者中对应的数据结构*/
    int priority;    /*指名本通知链在链表中的优先级*/
};
```

其中 notifier_call 是通知链要执行的函数指针,当广播发送者发出相应的通知后,并且由相对应的广播接受者接收到该通知,notifier_call 将会被调用 系统 API

Linux 内核为我们提供了 4 中 AP 分别用于定义并初始化每一种类型的通知链,具体如下

```
动态定义并初始化原子型通知链(原子型广播接收者)
```

```
#define ATOMIC_INIT_NOTIFIER_HEAD(name) do {
    spin_lock_init(&(name)->lock); \
    (name)->head = NULL; \
} while (0)
```

动态定义并初始化阻塞型通知链(阻塞型广播接收者)

```
#define BLOCKING_INIT_NOTIFIER_HEAD(name) do {
    init_rwsem(&(name)->rwsem);
        (name)->head = NULL;
    } while (0)
```

动态定义并初始化原始型通知链(原始型广播接收者)

动态定义并初始化 srcu 型通知链 (srcu 型广播接收者) 注意其中 srcu 型的通知链只能被动态申请初始化

静态定义并初始化原子型通知链

```
#define ATOMIC_NOTIFIER_INIT(name) {
    .lock = __SPIN_LOCK_UNLOCKED(name.lock), \
    .head = NULL }
```

静态定义并初始化阻塞型通知链

```
#define BLOCKING_NOTIFIER_INIT(name) {
    .rwsem = __RWSEM_INITIALIZER((name).rwsem),
    .head = NULL }
```

向广播接收者注册广播或者说向通知链注册通知

```
int atomic_notifier_chain_register(struct atomic_notifier_head *nh,
struct notifier_block *n)
<mark>向广播接收者注销广播或者说向通知链注销通知</mark>
```

四 notifier 系统 API 源码情景导读

现在对广播的注册(通知向通知链的注册)函数进行分析

```
* such times we must not call down write().
     if (unlikely(system state == SYSTEM BOOTING))
          return notifier chain register(&nh->head, n);
     down write(&nh->rwsem);//获取写入者信号量
     ret = notifier chain register(&nh->head, n);
     up write(&nh->rwsem); //释放写入者信号量
     return ret;
*Notifier chain core routines. The exported routines below
*are layered on top of these, with appropriate locking added.
*/
static int notifier chain register(struct notifier block **nl,
          struct notifier block *n)
     while ((*nl) != NULL) {//如果该通知链不为空,则执行下面循环
          if (n->priority > (*nl)->priority)
               break;
          nl = &((*nl) \rightarrow next);
     n->next = *nl;
     rcu assign pointer(*nl, n);
     return 0;
```

当有事件发生时,广播接收者调用 notifier_call_chain 函数通知(广播)事件的到达,这个函数会遍历 nl 指向的通知链中所有的元素,然后依次调用每一个的回调函数,完成通知动作。

```
/**
* blocking notifier call chain - Call functions in a blocking notifier
*@nh: Pointer to head of the blocking notifier chain
*@val: Value passed unmodified to notifier function
*@v: Pointer passed unmodified to notifier function
*@nr to call: See comment for notifier call chain.
*@nr calls: See comment for notifier call chain.
*Calls each function in a notifier chain in turn. The functions
*run in a process context, so they are allowed to block.
*If the return value of the notifier can be and'ed
 *with %NOTIFY STOP MASK then blocking notifier call chain()
*will return immediately, with the return value of
*the notifier function which halted execution.
*Otherwise the return value is the return value
*of the last notifier function called.
int blocking notifier call chain (struct blocking notifier head *nh,
                        unsigned long val, void *v,
                        int nr to call, int *nr calls)
int ret = NOTIFY DONE;
```

```
* We check the head outside the lock, but if this access is
      * racy then it does not matter what the result of the test
      * is, we re-check the list after having taken the lock anyway:
      * /
     if (rdu dereference raw(nh->head)) {
          down read(&nh->rwsem);//获取读取者信号量
          ret = notifier call chain(&nh->head, val, v, nr to call,
                         nr calls);
          up read(&nh->rwsem);//释放读取者信号量
     return ret;
}
广播接收者调用下面这个函数来告知通知或(广播事件)的到达
int bl\phicking notifier call chain(struct blocking notifier head *nh,
          unsigned long val, void *v)
    return blocking notifier call chain(nh, val, v, -1, NULL);
}
* notifier call chain - Informs the registered notifiers about an event.
*@nl:Pointer to head of the blocking notifier chain
 *@val:事件类型
 *@v:用来指向通知链上的函数执行时需要用到的参数,例如当通知一个网卡被注册时,v就指向
     net device 结构
*@nr to call:Number of notifier functions to be called. Don't care
         value of this parameter is -1.
 *@nr calls:Records the number of notifications sent. Don't care
         value of this field is NULL.用于记录发送通知的条数
*@returns:notifier call chain returns the value returned by the
       last notifier function called.
* /
static int kprobes notifier call chain(struct notifier block **nl,
                         unsigned long val, void *v,
                         int nr to call, int *nr calls)
{
    int ret = NOTIFY DONE;
    struct notifier block *nb, *next nb;
     nb = rcu dereference raw(*nl);
     while (nb && nr to call) {
          /*读者调用它来获得一个被 RCU 保护的指针*/
          next nb = rcu dereference raw(nb->next);
          。。。。。。。。
/*这里是不是调用广播发送者的回调函数了?*/
          ret = nb->notifier call(nb, val, v);
          if (nr calls)
               (*nr calls)++;
          if ((ret & NOTIFY STOP MASK) == NOTIFY STOP MASK)
```

五 Linux 内核通知链的运行机制

- 1) 广播接收者调用系统 API 定义通知链
- 2) 广播发送者定义 struct srcu_notifier_head 结构,并初始化结构中的通知回调函数和成员变量
 - 3) 广播发送者调用系统 API 向广播接收者注册
 - 4) 广播发送者,某事件被出发,向广播接收这发送一广播
 - 5) 广播接收者接收该广播调用系统某 API 对该广播通知所在的链表进行遍历
 - 6)最后广播发送者中的回调函数被执行,产生具体的动作

六 Linux 内核通知链典型应用

附件代码