# Linux设备模型基础之kobject

Linux内核之旅 2021-10-22 20:57

以下文章来源于CodeTrip,作者张翔哲



最近看书看到网络设备相关知识,对设备模型不是很了解,这部分网上内容也很多,就相当于做一个知识点整理。本文重点介绍 kobject 、 ktype 、 kset 三个结构。

# 相关结构体

### struct kobject

kobject: 组成设备模型基本结构,使所有设备在底层都有同一接口。kobject一般嵌套别的数据结构中,实现了一系列方法,对自身无用但对其他对象非常有效。为一些大的数据结构和子系统提供了基本对象管理,主要功能有:

- 对象引用计数: 跟踪对象存活时间
- 维护对象链表: 主要通过parent字段和kset实现
- sysfs表述: sysfs中显示的每一个对象都对应一个kobject,用来与内核交互,
- 热插拔事件处理: 将产生事件通知用户空间

include/linux/kobject.h

```
struct kobject {
  const char *name; /* kobject名称 kobject添加带kernel时该名字为sysfs中名称 */
  struct list_head entry; /* 将Kobject加入到Kset中的list_head */
  struct kobject *parent;
  struct kset *kset; /* 该kobject属于的Kset */
```

```
struct kobj_type *ktype; /* 该Kobject属于的kobj_type。每个Kobject必须有一个ktype */
struct kernfs_node *sd; /* sysfs directory entry该Kobject在sysfs中的表示 VFS文件系统的目录项,
struct kref kref; /* kobject的引用计数,当计数为0时,回调之前注册的release方法释放该对象 */
#ifdef CONFIG_DEBUG_KOBJECT_RELEASE
struct delayed_work release;
#endif

unsigned int state_initialized:1; /* 初始化标志位,初始化时被置位 */
unsigned int state_in_sysfs:1; /* kobject在sysfs中的状态,在目录中创建则为1,否则为0 */
unsigned int state_add_uevent_sent:1; /* 添加设备的uevent事件是否发送标志,添加设备时向用户空间发加的可谓的可以使用的一个空间,
unsigned int state_remove_uevent_sent:1; /* 删除设备的uevent事件是否发送标志,删除设备时向用户空间,
unsigned int uevent_suppress:1; /* 是否忽略上报(不上报uevent)Uevent提供了"用户空间通知"的功能实当内核中有Kobject的增加、删除、修改等动作时,会通知用户空间。 */
};
```

### struct kobj\_type

Kobj\_type 代表 Kobject 的属性操作集合,多个 Kobject 可能共用同一个属性操作集,因此把 Kobj\_type 独立出来, kobj\_type 关心的是对象的类型。

同时 kobj\_type 中指定了删除 kobject 时要调用的 release 函数, kobject 结构体中有 st ruct kref 字段用于对 kobject 进行引用计数,当计数值为0时,就会调用 kobj\_type 中的 release 函数对 kobject 进行释放。

#### include/linux/kobject.h

```
struct kobj_type {
  void (*release)(struct kobject *kobj);
  const struct sysfs_ops *sysfs_ops;//Kobject的sysfs文件系统接口
  struct attribute **default_attrs;//Kobject的atrribute列表(所谓attribute,就是sysfs文件系统中的  const struct kobj_ns_type_operations *(*child_ns_type)(struct kobject *kobj);
  const void *(*namespace)(struct kobject *kobj);
};
```

## struct sysfs\_ops

sysfs 操作表包括 store 和 show 两个函数,在用户态读取数据时,调用 show 函数将指定属性值存入 buffer 中返回给用户态,与之相反 store 存储用户态传入的属性值。

在 /sys 文件系统中,通过 echo/cat 的操作,最终会调用到 show/store 函数,而这两个函数的具体实现可以放置到驱动程序中;

include/linux/sysfs.h

```
struct sysfs_ops {
  ssize_t (*show)(struct kobject *, struct attribute *, char *);
  ssize_t (*store)(struct kobject *, struct attribute *, const char *, size_t);
};
```

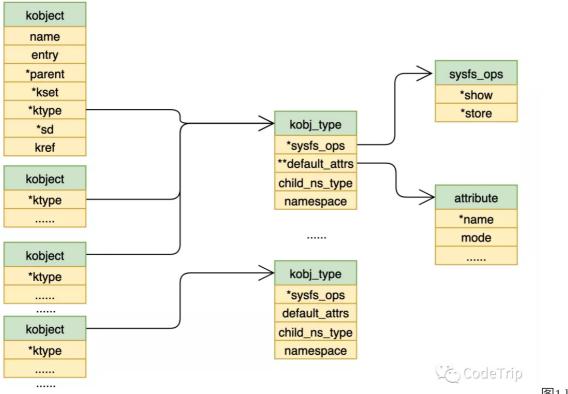
#### struct attribute

创建 kobject 时会给每个 kobject 西医猎魔人属性,保存在 ktype 中的 attribute 结构中。

include/linux/sysfs.h

```
struct attribute {
  const char *name;//文件名
  umode_t mode;//文件模式

#ifdef CONFIG_DEBUG_LOCK_ALLOC
  bool ignore_lockdep:1;
  struct lock_class_key *key;
  struct lock_class_key skey;
#endif
};
```



### 图1 kobjet\_type

#### struct kset

kset 是嵌入 kobj\_type 的 kobject 的集合, kset 关心对象的聚集与集合。

Kset 是一个特殊的 Kobject , kset 总在 /sysfs 中出现,设置并向系统添加了 kset ,将在/sysfs中创建一个目录,比如 /sys/bus 就是一个 kset 对象。

创建添加一个对象时,通常将 kobject 添加到 kset 中,之后 kobject\_add\_internal 函数会讲解。

#### include/linux/kobject.h

```
struct kset {
    struct list_head list; /* 包含在kset内的所有kobject构成一个双向链表 */
    spinlock_t list_lock;
    struct kobject kobj; /* 该kset自己的kobject 归属于该kset的所有的kobject的共有parent */
    /*当任何Kobject需要上报uevent时,都要调用它所从属的kset的uevent_ops,添加环境变量,
    或者过滤event(kset可以决定哪些event可以上报)。因此,如果一个kobject不属于任何kset时,
是不允许发送uevent的。*/
    const struct kset_uevent_ops *uevent_ops;// 该kset的uevent操作函数集
} __randomize_layout;
```

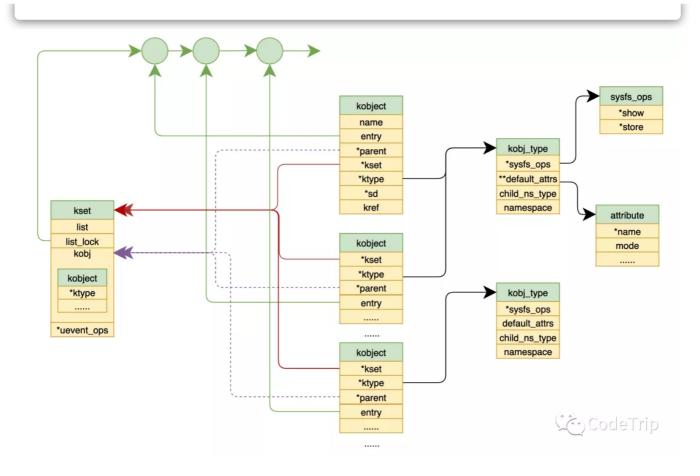


图2 kset

kset 即是一个 kobject 集合,其本身又可作为一个 kobject 加入到别的 kset 中,如下图所示。下图所显示目录结构为:

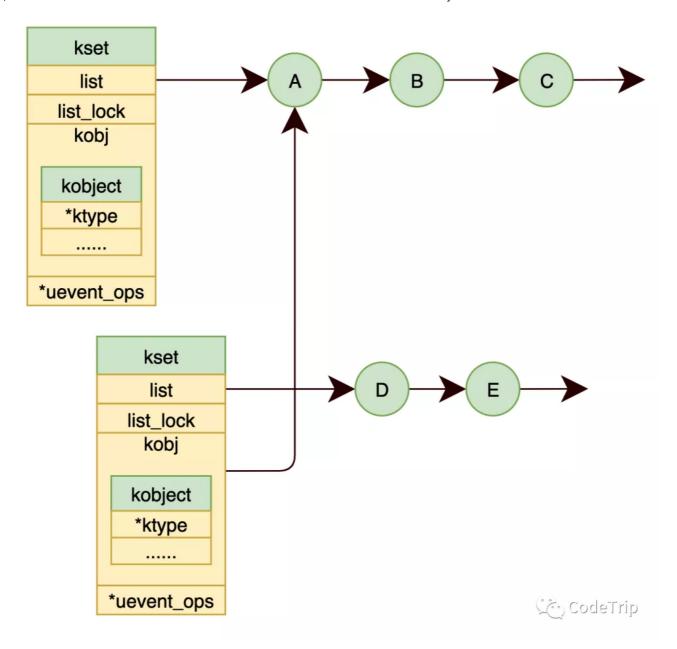


图3 kset层次结构

# kobject操作

# kobject创建

创建 kobject 结构时需要将整个 kobject 清0,否则会发生一些奇怪的错误。

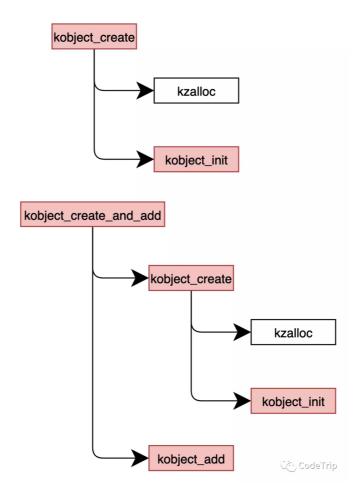


图4 kobject创建函数结构

# kobject\_create

使用 kobject\_create 创建: 首先调用 kzalloc 创建一个 kobject 对象并清零,接着调用 kobject\_init (后面会介绍)对该 kobject 对象进行初始化。

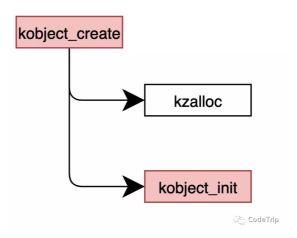


图5 kobject\_create函数结构

```
struct kobject *kobject_create(void)
{
  struct kobject *kobj;

  kobj = kzalloc(sizeof(*kobj), GFP_KERNEL);
  if (!kobj)
  return NULL;

  kobject_init(kobj, &dynamic_kobj_ktype);
  return kobj;
}
```

### kobject\_create\_and\_add

使用 kobject\_create\_and\_add 创建: 封装了 kobject\_create 函数,完成创建初始化后调用 kobject\_add 将初始化完成的 kobject 添加到内核中。

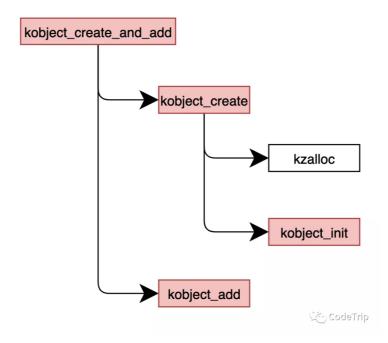


图6 kobject\_create\_and\_add函数结构

# kobject初始化

### kobject\_init

使用 kobject\_init 初始化 kobject: 首先确认 kobj 和 ktype 都不为空,然后通过 kobj-> state\_initialized 判断是否被初始化过,最后调用 kobject\_init\_internal 函数对 kobject 参数进行初始化并将 ktype 加入到 kobject 中。

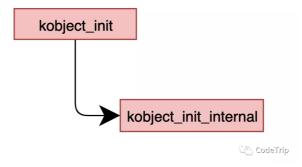


图6 kobject\_init函数结构

```
void kobject_init(struct kobject *kobj, struct kobj_type *ktype)
    char *err_str;
    // 确认kobj、ktype都不为空
    if (!kobj) {
     err_str = "invalid kobject pointer!";
     goto error;
    if (!ktype) {
     err_str = "must have a ktype to be initialized properly!\n";
     goto error;
    }
      // 若该指针已经初始化过,打印错误信息及堆栈信息
    if (kobj->state_initialized) {
     /* do not error out as sometimes we can recover */
     printk(KERN_ERR "kobject (%p): tried to init an initialized "
            "object, something is seriously wrong.\n", kobj);
     dump_stack();
    // 初始化kobj内部参数,包括引用计数、list、各种指标等
    kobject_init_internal(kobj);
    // 将ktype指针赋予kobj
    kobj->ktype = ktype;
    return;
    printk(KERN_ERR "kobject (%p): %s\n", kobj, err_str);
    dump_stack();
}
EXPORT_SYMBOL(kobject_init);
```

### kobject\_init\_internal

kobject\_init\_internal 初始化 kobject 内部参数:

```
static void kobject_init_internal(struct kobject *kobj)
{
   if (!kobi)
```

```
return;
kref_init(&kobj->kref);
INIT_LIST_HEAD(&kobj->entry);
kobj->state_in_sysfs = 0;
kobj->state_add_uevent_sent = 0;
kobj->state_remove_uevent_sent = 0;
kobj->state_initialized = 1;
}
```

# kobject添加

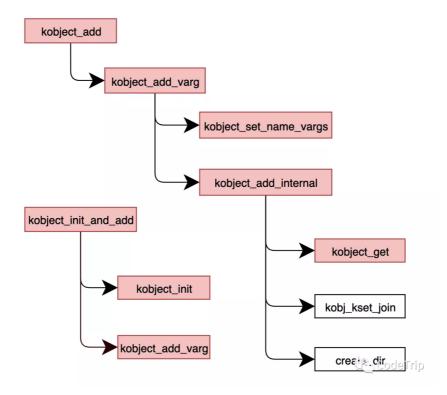


图7 kobject添加函数结构

### kobject\_add

kobject\_add 将初始化完成的kobject添加到kernel中:该函数主要做一些kobject的判断,真正的操作在 kobject\_add\_varg 中。

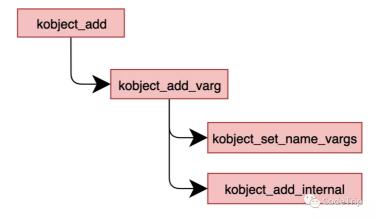


图8 kobjec\_add函数结构

```
int kobject_add(struct kobject *kobj, struct kobject *parent,
  const char *fmt, ...)
{
 va_list args;
 int retval;
 // 确认kboj不为空
 if (!kobj)
 return -EINVAL;
 if (!kobj->state_initialized) {
 printk(KERN_ERR "kobject '%s' (%p): tried to add an "
         "uninitialized object, something is seriously wrong.\n",
         kobject_name(kobj), kobj);
  dump_stack();
 return -EINVAL;
 va_start(args, fmt);
 retval = kobject_add_varg(kobj, parent, fmt, args);
 va_end(args);
 return retval;
}
EXPORT_SYMBOL(kobject_add);
```

### kobject\_add\_varg

kobject\_add\_varg 函数: 这还不是真正的操作函数。首先调用 kobject\_set\_name\_vargs 函数将字符串赋予 kobject->name ,再调用 kobject\_add\_internal 将 kobject 加入到 kernel中

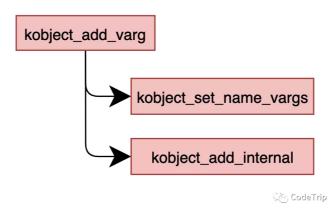


图9 kobjec\_add\_varg函数结构

#### lib/kobject.c

#### kobject\_set\_name\_vargs

kobject\_set\_name\_vargs 函数: 将字符串赋予 kobject->name

```
int kobject_set_name_vargs(struct kobject *kobj, const char *fmt,
     va_list vargs)
const char *s;
if (kobj->name && !fmt)
 return 0:
s = kvasprintf_const(GFP_KERNEL, fmt, vargs);
if (!s)
 return - ENOMEM;
 /*
  * ewww... some of these buggers have '/' in the name ... If
  * that's the case, we need to make sure we have an actual
  * allocated copy to modify, since kvasprintf_const may have
  * returned something from .rodata.
if (strchr(s, '/')) {
 char *t;
 t = kstrdup(s, GFP_KERNEL);
 kfree_const(s);
 if (!t)
  return -ENOMEM;
 strreplace(t, '/', '!');
 s = t;
kfree_const(kobj->name);
kobj->name = s;
return 0;
}
```

#### kobject\_add\_internal

kobject\_add\_internal :将 kobject 添加到 kernel 。首先判断 kobject 的合法性,检验通过后通过调用 kobject\_get 函数增加 kobject 父 kobj 的引用计数,若存在kset,则通过 kobj\_kset\_join 函数将 kobject 加入 kset 。注意这里做了一个判断,若 kobject 没有 父kobject ,则将 kobj->parant 指向 kset ,增加 kset 引用计数。最后调用 create\_dir 函数调用 sysfs 相关接口函数,在 /sysfs 下创建该 kobject 对应目录。

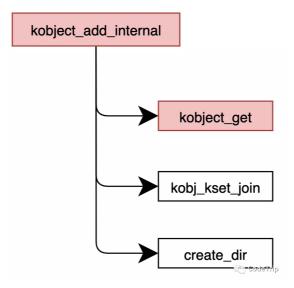


图10 kobjec\_add\_internal函数结构

```
static int kobject_add_internal(struct kobject *kobj)
int error = 0;
 struct kobject *parent;
 // 检验kobj是否为空
if (!kobj)
 return -ENOENT;
 // 检验kobj->name的有效性
 if (!kobj->name || !kobj->name[0]) {
 WARN(1, "kobject: (%p): attempted to be registered with empty "
   "name!\n", kobj);
 return -EINVAL;
 // 增加该kobject的parent引用计数
 parent = kobject_get(kobj->parent);
 /* join kset if set, use it as parent if we do not already have one */
 // 如果kset不为空
if (kobj->kset) {
 if (!parent)
  // 该kobject没有父亲kobj,但是存在kset,将它的parant设置为kset
  parent = kobject_get(&kobj->kset->kobj);
```

```
// 将kobject加入到kset链表中
 kobj_kset_join(kobj);
 kobj->parent = parent;
 pr_debug("kobject: '%s' (%p): %s: parent: '%s', set: '%s'\n",
  kobject_name(kobj), kobj, __func__,
  parent ? kobject_name(parent) : "<NULL>",
  kobj->kset ? kobject_name(&kobj->kset->kobj) : "<NULL>");
 error = create_dir(kobj);
 if (error) {
 kobj_kset_leave(kobj);
 kobject_put(parent);
 kobj->parent = NULL;
  /* be noisy on error issues */
  if (error == -EEXIST)
  pr_err("%s failed for %s with -EEXIST, don't try to register things with the same name
          __func__, kobject_name(kobj));
  else
  pr_err("%s failed for %s (error: %d parent: %s)\n",
          __func__, kobject_name(kobj), error,
          parent ? kobject_name(parent) : "'none'");
 } else
  kobj->state_in_sysfs = 1;
 return error;
}
```

## kobject\_init\_and\_add

kobject\_init\_and\_add 函数集成了 kobject\_init 和 kobject\_add\_varg ,顾名思义先初始 化再添加进内核。

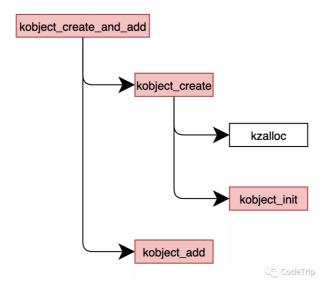


图11 kobjec\_init\_and\_add函数结构

```
int kobject_init_and_add(struct kobject *kobj, struct kobj_type *ktype,
    struct kobject *parent, const char *fmt, ...)
{
    va_list args;
    int retval;
    kobject_init(kobj, ktype);

    va_start(args, fmt);
    retval = kobject_add_varg(kobj, parent, fmt, args);
    va_end(args);

    return retval;
}
EXPORT_SYMBOL_GPL(kobject_init_and_add);
```

# kobject引用计数操作

对象的引用计数存在,对象就必须存在,底层控制kobject引用计数的函数有: kobject\_get 和 kobject\_put

## kobject\_get

kobject\_get 将增加kobject的引用计数,并返回指向kobject的指针。

函数首先对kobj的初始化标志位进行检查确保kobj对象已经被初始化,调用 kref\_get 函数增加引用计数。

kref是一个引用计数器,通常被嵌套在其他结构中,记录所嵌套结构的引用计数。

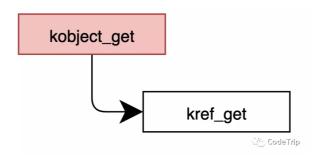


图12 kobjec\_get函数结构

lib/kobject.c

### kobject\_put

引用被释放时调用 kobject\_put 减少引用计数,并在可能情况下释放对象。调用kref\_put函数减少引用计数,注意与kref\_get的区别,此时参数二为kobject\_release,表示在引用计数为0时调用该函数。

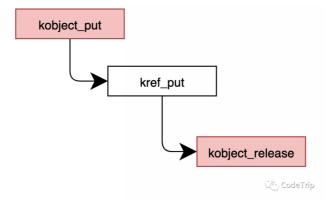


图13 kobjec\_put函数结构

# kobject\_release

kobject\_release函数首先通过 container\_of 与kref得到 kobject 地址,其次通过 kobject\_cle anup 继续执行释放操作。

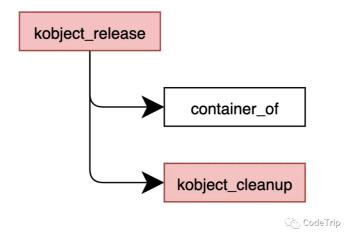


图14 kobjec\_release函数结构

```
static void kobject_release(struct kref *kref)
{
  struct kobject *kobj = container_of(kref, struct kobject, kref);
#ifdef CONFIG_DEBUG_KOBJECT_RELEASE
  unsigned long delay = HZ + HZ * (get_random_int() & 0x3);
  pr_info("kobject: '%s' (%p): %s, parent %p (delayed %ld)\n",
    kobject_name(kobj), kobj, __func__, kobj->parent, delay);
  INIT_DELAYED_WORK(&kobj->release, kobject_delayed_cleanup);

schedule_delayed_work(&kobj->release, delay);
#else
  kobject_cleanup(kobj);
#endif
}
```

### kobject\_cleanup

kobject\_cleanup 函数主要释放操作。

```
static void kobject_cleanup(struct kobject *kobj)
,
```

```
// 检查该kobject是否有ktype, 若没有打印警告信息
struct kobj_type *t = get_ktype(kobj);
const char *name = kobj->name;
pr_debug("kobject: '%s' (%p): %s, parent %p\n",
  kobject_name(kobj), kobj, __func__, kobj->parent);
if (t && !t->release)
 pr_debug("kobject: '%s' (%p): does not have a release() "
   "function, it is broken and must be fixed.\n",
   kobject name(kobj), kobj);
/* send "remove" if the caller did not do it but sent "add" */
// 如果该kobject向用户空间发送了ADD uevent但没有发送REMOVE uevent,补发REMOVE uevent
if (kobj->state_add_uevent_sent && !kobj->state_remove_uevent_sent) {
 pr_debug("kobject: '%s' (%p): auto cleanup 'remove' event\n",
   kobject_name(kobj), kobj);
 kobject_uevent(kobj, KOBJ_REMOVE);
// 如果该kobject有在sysfs文件系统注册,调用kobject_del接口,删除它在sysfs中的注册
/* remove from sysfs if the caller did not do it */
if (kobj->state_in_sysfs) {
 pr_debug("kobject: '%s' (%p): auto cleanup kobject_del\n",
   kobject name(kobj), kobj);
 kobject_del(kobj);
// 调用该kobject的ktype的release接口,释放内存空间
if (t && t->release) {
 pr_debug("kobject: '%s' (%p): calling ktype release\n",
   kobject_name(kobj), kobj);
 t->release(kobj);
}
// 释放该kobject的name所占用的内存空间
/* free name if we allocated it */
if (name) {
 pr_debug("kobject: '%s': free name\n", name);
 kfree_const(name);
}
}
```

# kset操作

# kset初始化

### kset\_init

kset\_init 用于已经分配好的kset,调用 kobject\_init\_internal 初始化 kobject ,然后初始化 kset 链表。

lib/kobject.c

```
void kset_init(struct kset *k)
{
    // 初始化其kobject
    kobject_init_internal(&k->kobj);
    // 然后初始化kset的链表
    INIT_LIST_HEAD(&k->list);
    spin_lock_init(&k->list_lock);
}
```

### kset\_register

kset\_register 先初始化kset再调用 kobject\_add\_internal 将将其kobject添加到kernel

```
int kset_register(struct kset *k)
{
  int err;

  if (!k)
    return -EINVAL;
  kset_init(k);

  err = kobject_add_internal(&k->kobj);
  if (err)
    return err;
  kobject_uevent(&k->kobj, KOBJ_ADD);
```

```
return 0;
}
EXPORT_SYMBOL(kset_register);
```

### kset\_unregister

kset\_unregister 调用kobject\_del从层次结构中取消 kobject 的链接,然后调用 kobject\_put 释放其kobject,当其kobject的引用计数为0时,即调用ktype的release接口释放kset占用的空间。

lib/kobject.c

```
void kset_unregister(struct kset *k)
{
  if (!k)
   return;
  kobject_del(&k->kobj);
  kobject_put(&k->kobj);
}
EXPORT_SYMBOL(kset_unregister);
```

# 参考文献

- [1] http://www.wowotech.net/device\_model/kobject.html
- [2] https://mp.weixin.qq.com/s/Z7VPNgB0-goJ98PubPRdjg
- [3] 《Linux设备驱动程序(第二版)》
- [4]《linux那些事系列丛书之我是sysfs》

喜欢此内容的人还喜欢

某个SQL导致数据库CPU飙高,如何快速定位?

yangyidba

### Python到底是强类型语言,还是弱类型语言?

Python Web与Django开发

### 20个提高生产力的 Linux 命令与技巧,用完带你起飞

高效运维