# Linux/Android开发记录 学习、记录、分享Linux/Android开发技术

■ 目录视图

≝ 摘要视图

RSS 订阅

个人资料



厚原

访问: 80625次 积分: 1673分

排名: 第7877名

原创: 83篇 转载: 0篇 译文: 0篇 评论: 59条

#### 博客声明

本博客文章均为原创,欢迎转载 交流。转载请注明出处,禁止用 于商业目的。

# 博客专栏



Android应用开 发学习笔记 文章: 30篇 阅读: 17067



LDD3源码分析 文章: 17篇 阅读: 29970

文章分类

LDD3源码分析 (18)

ADC驱动 (1)

触摸屏驱动 (1)

LCD驱动 (1)

Linux设备模型 (8)

USB驱动 (0)

Android架构分析 (12)

Cocos2d-x (1)

C陷阱与缺陷 (3)

Android应用开发 (30)

Linux设备驱动程序架构分析 (8)

有奖征资源,博文分享有内涵 5月推荐博文汇总 大数据读书汇--获奖名单公布 2014 CSDN博文大赛

# LDD3源码分析之slab高速缓存

分类: LDD3源码分析

2012-03-31 14:07

1701人阅读

评论(4) 收藏 举报

cache struct destructor 数据结构 linux内核 constructor

作者: 刘昊昱

博客: http://blog.csdn.net/liuhaoyutz

编译环境: Ubuntu 10.10

内核版本: 2.6.32-38-generic-pae

LDD3源码路径: examples/scullc

本文分析LDD3第8章中关于使用slab高速缓存的代码,对应的源码在scullc目录下。另外,在较新的内核下编译scullc时会遇到一些错误,本文最后给出了解决这些错误的方法。

# 一、scullc源码分析

首先介绍一下slab相关的概念和函数。我们编写程序时,如果经常为某种数据结构进行分配和释放内存空间的操作,常常会用到空闲链表,其中包含多个已经分配好的可供使用的数据结构内存块,当需要使用数据结构时,直接去链表中去取,然后把数据放进去;使用完后,再把数据结构放回空闲链表,以供以后使用。

Linux内核中也有类似的需求,但是空闲链表的问题是不能全局控制,当内存紧缺时,内核无法通知每个空闲链表,让其释放出一些内存空间来。为此,Linux内核提供了slab分配器。简单理解,slab就是内核维护的一组大小不同的空闲链表,Linux把每个空闲链表称为后备高速缓存(lookaside cache),当需要使用时,可以从中取出需要的内存块,不用时,再把内存块归还给slab。

slab维护的后备高速缓存是kmem\_cache\_t类型,可以由kmem\_cache\_create函数创建:

```
cpp]
kmem_cache_t *kmem_cache_create(const char *name, size_t size,
size_t offset,
unsigned long flags,
void (*constructor)(void *, kmem_cache_t *,
unsigned long flags),
void (*destructor)(void *, kmem_cache_t *,
unsigned long flags));
unsigned long flags));
```

kmem\_cache\_create函数创建一个新的后备高速缓存,其中可以容纳任意数目的内存块,这些内存块的大小都相同,由size参数指定。

使用kmem\_cache\_create创建了某个对象的后备高速缓存后,就可以调用kmem\_cache\_alloc从中分配内存对象:

LDD3源码分析之slab高速缓存 - Linux/Android开发记录 - 博客频道 - CSDN.NET

void \*kmem\_cache\_alloc(kmem\_cache\_t \*cache, int flags);

#### 最新评论

# LDD3源码分析之内存映射 wzw88486969:

@fjlhlonng:unsigned long offset = vma->vm\_pgoff <v...

Linux设备驱动程序架构分析之l2 teamos: 看了你的i2c的几篇文章,真是受益匪浅,虽然让自己 写还是ie不出来。非常感谢

LDD3源码分析之块设备驱动程月 elecfan2011: 感谢楼主的精彩讲解,受益匪浅啊!

LDD3源码分析之slab高速缓存 donghuwuwei: 省去了不少修改 的时间,真是太好了

LDD3源码分析之时间与延迟操作 donghuwuwei: jit.c代码需要加上一个头文件。

LDD3源码分析之slab高速缓存 捧灰:今天学到这里了,可是为什 么我没有修改源码—遍就通过了 额。。。内核版本是2.6.18-53.elf-x...

LDD3源码分析之字符设备驱动程 捧灰: 参照楼主的博客在自学~谢 谢楼主!

LDD3源码分析之调试技术 fantasyhujian: 分析的很清楚, 赞一个!

LDD3源码分析之字符设备驱动程 fantasyhujian: 有时间再好好读 读,真的分析的不错!

LDD3源码分析之hello.c与Makef fantasyhujian: 写的很详细,对初学者很有帮助!!!

#### 阅读排行

LDD3源码分析之字符设: (3143)

LDD3源码分析之hello.c- (2701)

S3C2410驱动分析之LCI (2527)

Linux设备模型分析之kse (2435)

LDD3源码分析之内存映! (2336)

LDD3源码分析之与硬件i(2333)

Android架构分析之Andro (2093)

LDD3源码分析之时间与3 (1987)

LDD3源码分析之poll分析 (1972)

S3C2410驱动分析之AD( (1948)

# 评论排行

```
LDD3源码分析之字符设:
                   (12)
S3C2410驱动分析之触接
                   (7)
LDD3源码分析之内存映!
                   (5)
LDD3源码分析之hello.c-
                   (4)
Linux设备模型分析之kob
                   (4)
                   (4)
LDD3源码分析之slab高i
S3C2410驱动分析之LCI
                   (3)
LDD3源码分析之阻塞型I
                   (3)
```

LDD3源码分析之时间与

LDD3源码分析之poll分析

文章存档

2014年06月 (1)

2014年05月 (4)

2014年04月 (1)

[cpp]

[cpp]

01. void kmem\_cache\_free(kmem\_cache\_t \*cache, const void \*obj);

如果驱动程序不会再使用后备高速缓存了,例如模块被卸载时,应该调用kmem\_cache\_destroy函数释放后备高速缓存:

[cpp]

01. int kmem\_cache\_destroy(kmem\_cache\_t \*cache);

释放一个内存对象使用kmem\_cache\_free函数:

我们知道了slab的相关概念和操作函数,下面可以看scullc的代码了。

scullc和前面分析过的scull绝大部分代码都是相同的,他们的区别在内存分配上,scullc使用slab分配内存,而scull使用kmalloc。下面我们只分析scullc与scull不同的代码,其他代码如果有问题,大家可以参考前面分析scull的相关文章。

首先看scullc的模块初始化函数scullc init, 其中需要分析的是如下语句:

```
[cpp]
01.
      560
              scullc_cache = kmem_cache_create("scullc", scullc_quantum,
02.
      561
                      0, SLAB_HWCACHE_ALIGN, NULL, NULL); /* no ctor/dtor */
03.
      562
              if (!scullc_cache) {
94.
      563
                  scullc_cleanup();
05.
      564
                  return -ENOMEM;
06.
      565
              }
```

scullc\_cache定义在52行:

```
[cpp]
01. 51/* declare one cache pointer: use it for all devices */
02. 52kmem_cache_t *scullc_cache;
```

可以看出,在scullc的模块初始化函数中,创建了一个slab后备高速缓存,其关联的名称叫scullc,其中包含的内存块的大小是scullc quantum(默认值4000),每个内存块即是驱动程序中的一个量子。

现在有了后备高速缓存,下面scullc可以从中为量子分配内存块了,相关代码在scullc\_write函数中,其中有必要分析的是如下语句:

```
[cpp]
01.
      245
              /st Allocate a quantum using the memory cache st/
02.
      246
             if (!dptr->data[s pos]) {
03.
      247
                  dptr->data[s_pos] = kmem_cache_alloc(scullc_cache, GFP_KERNEL);
04.
      248
                  if (!dptr->data[s_pos])
      249
05.
                      goto nomem;
      250
06.
                  memset(dptr->data[s_pos], 0, scullc_quantum);
      251
07.
             }
```

247行,从scullc\_cache指向的后备高速缓存中分配了一个量子内存块。

scullc不再使用量子内存块时,应该返回给后备高速缓存,完成这项工作的函数是scullc\_trim,其中关键的代码如下:

最后,scullc模块卸载时,必须把后备高速缓存返回给系统,在scullc\_cleanup函数中,有如下语

(3)

(2)

#### 2014年6月17日

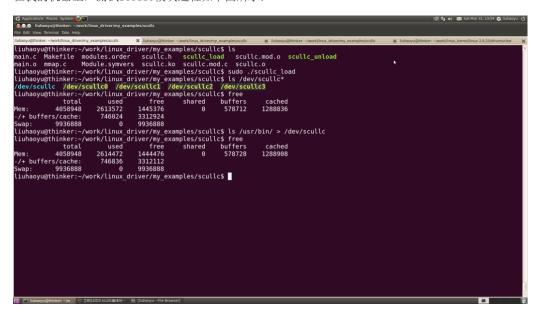


句:

[cpp]
01. 593 if (scullc\_cache)
02. 594 kmem\_cache\_destroy(scullc\_cache);

与scull相比,sculle的最大区别是运行速度略有提高,对内存利用率更高。由于后备调整缓存中的内存块都是同样的大小,所以其在内存中的排列位置达到了最大密集程度,相反,scull的数据对象则会引起不可预测的内存碎片。

在我的机器上,测试scullc模块过程如下图所示:



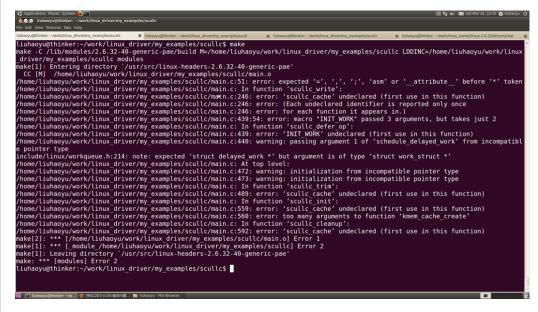
## 二、编译scullc时遇到的问题

在2.6.32-38-generic-pae上编译LDD3提供的scullc模块时,会出现如下错误:

```
Description of the part of the process of the part of
```

把Makefile中第12行和第42行的CFLAGS替换为EXTRA\_CFLAGS即可解决上面的错误。再次make,会出现如下错误:

因为linux/config.h现在已经不存在了,所以直接把main.c的第18行去掉,即可解决这个错误,再次编译,出现如下错误信息:



这是因为新内核中不再使用kmem\_cache\_t为个类型定义,而是使用struct kmem\_cache结构体代表一个后备高速缓存。所以把main.c的第51行改为

## [cpp]

01. 51struct kmem\_cache \*scullc\_cache;

即可解决这个问题,再次make,又出现如下错误:

这是因为在新内核中INIT\_WORK宏发生了变化,现在INIT\_WORK只能接受两个参数,所以将439行改为:

```
[cpp]
01. 439 INIT_WORK(&stuff->work, scullc_do_deferred_op);
```

注意,新的INIT\_WORK的第二个参数scullc\_do\_deferred\_op函数以INIT\_WORK的第一个参数做为参数。

连锁反应,还需要把scullc\_do\_deferred\_op函数的实现修改如下:

409行和411行发生了变化。

再次编译, 出现如下错误:

```
### Characteristics of the control of the control
```

这是因为,在新内核中,kmem\_cache\_create函数发生了变化,最后一个参数destructor被删除掉了。所以,把560行最后一个参数NULL删除即可解决这个问题。再次编译,编译通过,但是还有几个警告信息,如下图所示:

```
② De The Company Comp
```

这是因为,在2.6.32-38-generic-pae内核中,schedule\_delayed\_work函数的定义发生了变化,现在其函数原型是

[cpp]

01. int schedule\_delayed\_work(struct delayed\_work \*dwork, unsigned long delay)

而在LDD3使用的2.6.10版本的内核中,其函数原型是:

[cpp]

01. int fastcall schedule\_delayed\_work(struct work\_struct \*work, unsigned long delay)

所以要在新内核上执行schedule delayed work, 原来的work struct必须改为delayed work。

delayed\_work结构体定义如下:

```
cpp]
struct delayed_work {
    struct work_struct work;
struct timer_list timer;
};
```

为了修正这个警告,需要修改如下三个地方:

403行改为: struct delayed\_work work;

411行改为: struct async\_work \*stuff = container\_of(p, struct async\_work, work.work);

439行改为: INIT\_DELAYED\_WORK(&stuff->work, scullc\_do\_deferred\_op);

再次编译,还有如下警告信息:

这是因为在新内核中,file\_operations结构体的aio\_read和aio\_write成员函数原型发生了变化。所以做如下修改:

```
[cgg3]
01.
      445static ssize_t scullc_aio_read(struct kiocb *iocb, const struct iovec *buf, unsigned lon
      g count,
02.
      446
                 loff_t pos)
03.
     447{
04.
      448
            return scullc_defer_op(0, iocb, (char __user *) buf, count, pos);
     449}
05.
06.
07.
     451static ssize_t scullc_aio_write(struct kiocb *iocb, const struct iovec *buf,
08.
                unsigned long count, loff_t pos)
09.
     453{
10. 454
            return scullc_defer_op(1, iocb, (char __user *) buf, count, pos);
11. 455}
```

改动的地方是445行和451行两个函数的函数原型,使参数类型符合新的定义。

另外还修改了448行,把第三个参数强制转换为char \_\_user\*类型。

修改后,编译成功,如下图所示:

```
② ministration from System (Color Control Control Color Col
```

更多

上一篇 LDD3源码分析之时间与延迟操作

下一篇 LDD3源码分析之按页分配内存

顶踩

主题推荐 源码 linux内核 数据结构 内存分配 对象

## 猜你在找

Vibrator Kernel driver 实现 Linux下串口相关的几个有用的命令 Android 用Vibrator实现震动功能

内核符号表问题 u-boot编译笔记 Linux设备驱动开发详解-Note(16)----Linux 设备驱动中 无序hashset与hashmap让其有序 如何在windows下面编译u-boot(原发于: 2012-07-24 获取Linux 内存页大小的命令

Linux PPP 数据收发流程

# 免费学习IT4个月,月薪12000

中国[官方授权]IT培训与就业示范基地, 学成后名企直接招聘,月薪12000起!

()

查看评论

4楼 donghuwuwei 2014-02-15 22:43发表



省去了不少修改的时间, 真是太好了

3楼 捧灰 2013-10-27 19:51发表



今天学到这里了,可是为什么我没有修改源码一遍就通过了额。。。内核版本是2.6.18-53.el5-xen-i686

2楼 sunstars 2009 918 2012-12-03 22:43 发表



专业级水准,学习不少,多谢

1楼 liuyang19890710 2012-07-11 08:48发表



写的很不错,大神级别的。自己吸收重新组织了,不错不错。。。

您还没有登录,请[登录]或[注册]

以上用户言论只代表其个人观点,不代表CSDN网站的观点或立场

# 核心技术类目

VPN Android iOS ERP IE10 Eclipse CRM JavaScript Ubuntu 数据库 BI HTML5 Spring Apache Hadoop .NET API HTML LBS Unity Splashtop UML components Windows Mobile Rails QEMU KDE Cassandra CloudStack FTC coremail OPhone CouchBase 云计算 iOS6 Rackspace Web App SpringSide Maemo Compuware 大数据 aptech Perl Tornado Ruby Hibernate ThinkPHP Spark HBase Pure Solr Angular Cloud Foundry Redis Scala Django Bootstrap

公司简介 | 招贤纳士 | 广告服务 | 银行汇款帐号 | 联系方式 | 版权声明 | 法律顾问 | 问题报告 | 合作伙伴 | 论坛反馈

网站客服 杂志客服 微博客服 webmaster@csdn.net 400-600-2320

京 ICP 证 070598 号

北京创新乐知信息技术有限公司 版权所有 江苏乐知网络技术有限公司 提供商务支持

Copyright © 1999-2014, CSDN.NET, All Rights Reserved

