### Linux设备驱动开发入门

2: 本文以快捷而简单的方式讲解如何像一个内核开发者那样。开发linux设备驱动

5. 源作者: Xavier Calbet

6: 版权: GNU Free Documentation License

8: 翻译: 顾宏军 (http://www.ossp.cn)

10: 中文版权: 创作共用.署名-非商业用途-保持一致

### 。知识准备

11:

13: 要开发Linux设备驱动,需要掌握以下知识:

- 14: C编程需要掌握深入一些的C语言知识,比如,指针的使 15: 用,位处理函数,等。
- 16: 微处理器编程 需要理解微机的内部工作原理: 存贮器地 17: 址,中断,等。这些内容对一个汇编程序员应该比较熟 18: 悉。
- 19: Linux下有好几种不同的设备。为简单起见,本文只涉及以模块 20: 形式加载的字符设备。使用2.6.x的内核。(特别是Debian Sarge 使用的2.6.8内核。)

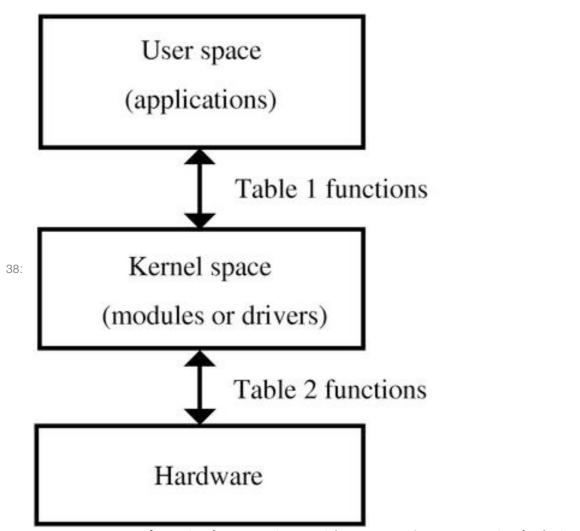
### <sub>22</sub> 用户空间和内核空间

23: 当你开发设备驱动时,需要理解"用户空间"和内核空间之间的 24. 区别。

34:

- 内核空间: Linux操作系统,特别是它的内核,用一种简单 而有效的方法管理机器的硬件,给用户提供一个简捷而统 一的编程接口。同样的,内核,特别是它的设备驱动程 序,是连接最终用户/程序员和硬件的一坐桥或者说是接口。任何子程序或者函数只要是内核的一部分(例如:模块,和设备驱动),那它也就是内核空间的一部分。
  - 用户空间. 最终用户的应用程序,像UNIX的shell或者其它的GUI的程序(例如,gedit),都是用户空间的一部分。很显然,这些应用程序需要和系统的硬件进行交互。但是,他们不是直接进行,而是通过内核支持的函数进行。

它们的关系可以通过下图表示:



39: 图1: 应用程序驻留在用户空间, 模块和设备驱动驻留在内核空间

### 用户空间和内核空间之间的接口函数

48: 内核在用户空间提供了很多子程序或者函数,它们允许用户应用 44: 程序员和硬件进行交互。通常,在UNIX或者Linux系统中,这种 45: 交互是通过函数或者子程序进行的以便文件的读和写操作。这是 46. 因为从用户的视角看,UNIX的设备就是一个个文件。

47: 从另一方面看,在Linux内核空间同样提供了很多函数或者子程 48: 序以在底层直接地对硬件进行操作,并且允许从内核向用户空间 49: 传递信息。

50: 通常,用户空间的每个函数(用于使用设备或者文件的),在内 51: 核空间中都有一个对应的功能相似并且可将内核的信息向用户传 52: 递的函数。这种关系可从下表看出来。目前这个表是空的,在我 53: 们后面每个表项都会填入对应的函数。

表 1. 设备驱动事件和它们在内核和用户空间的对应的接口函数					
	表 1	设备驱动事件	和它们在内核和	田户空间的对应	立的接口函数

5 <b>6</b> :	事件	用户函数	内核函数
69:	加载模块		
<b>62</b> :	打开设备		
66:	读设备		
<b>69</b> :	写设备		
<b>70</b> :	关闭设备		
78:	卸载模块		

77:

54:

### 内核空间和硬件设备之间的接口函数

79: 在内核空间同样有可以控制设备或者在内核和硬件之间交80: 换信息的函数。表2解释了这些概念。同样的,这个表将在介绍。到相应内容时填写上。

82:

83:

表 2. 设备驱动事件和它们在内核空间与硬件设备之间对应的接口函数

84: 事件 内核函数

89:	读数据	
89:	写数据	

91:

### 92: 第一个驱动: 在用户空间加载和卸载驱动

93

- 94: 这一节将向你展示如何开发你的第一个Linux设备驱动,该驱动作为一个内核模块存95: 在。
- 96. 首先,写一个文件名为nothing.c的文件,代码如下:
- 97: <nothing.c> =
- 98: #include linux/module.h>
- 99: MODULE\_LICENSE("Dual BSD/GPL");

100:

- 101: 内核从2.6.x开始,编译模块变得稍微复杂些。首先,你需要有一
- 102: 份完整的,编译了的内核源代码树。如果你使用的是Debian
- 103: Sarge系统, 你可以按照附录B(在本文末尾)的步骤进行操作。
- 104: 在以下的内容里, 假设你使用的是2.6.8内核。

105:

- 106:接下来,你需要撰写一个makefile。本例子所用的makefile文件名
- 107: 称为Makefile,内容如下:
- <sub>108:</sub> <*Makefile1>* =
- 109: obj-m := nothing.o

- 111: 和之前版本的内核不同, 你需要使用和你当前系统所用内核版本 112: 相同的代码来编译将要加载和使用的模块。编译该模块, 可以使 113: 用以下命令:
- \$ make -C /usr/src/kernel-source-2.6.8 M=`pwd` modules
- 115: 这个非常简单的模块在加载之后,将属于内核空间,是内核空间

- 116: 的一部分。
- 117: 在用户空间, 你可以以root账号加载该模块, 命令如下:
- 118: # insmod nothing.ko
- 119: insmod命令用于将模块安装到内核里。但是这个特殊的模块不常 120: 用。
- 121: 要查看模块是否已经安装完成,可以通过查看所有已安装模块来122: 进行:
- <sub>123:</sub> # lsmod
- 124: 最后,模块可以通过以下命令从内核中移除:
- <sub>125:</sub> # rmmod nothing
- 126: 同样的,使用lsmod命令,可以用于验证该模块已不在内核中。
- 127: 主要内容整理在如下表格里。
- <sup>128:</sup> 表3. 设备驱动事件和它们在用户空间,内核空间对应的接口函数。

130: 129: 131:	Events	User functions	Kernel functions
138:	Load module	insmod	
138:	Open device		
139:	Read device		
143:	Write device		
146:	Close device		
159:	Remove module	rmmod	

### 153: **"hello world"**驱动: 在内核空间加载和 154: 移除驱动

- 156: 当一个模块设备驱动被加载到内核时,一些通常要做的事情包
- 157: 括:设备复位,初始化RAM,初始化中断,初始化输入/输出端

```
158: 口, 等。
159:
   这些动作在内核空间进行,通过下面将介绍的两个函数进行:
161: module_init 和module_exit; 它们和用户空间的用于安装和卸载模
162: 块的命令insmod 和 rmmod对应。也可以说,用户空间的命令
163: insmod 和rmmod使用内核空间的函数 module_init和module_exit进
164. 行。
165:
   我们通过一个最基本的hello world 程序,看实际的例子:
<sub>167:</sub> <hello.c> =
   #include <linux/init.h>
   #include <linux/module.h>
   #include <linux/kernel.h>
   MODULE_LICENSE("Dual BSD/GPL");
   static int hello_init(void) {
    printk("<1> Hello world!\n");
173:
    return 0;
174:
175: }
   static void hello exit(void) {
    printk("<1> Bye, cruel world\n");
177:
178: }
  module_init(hello_init);
   module_exit(hello_exit);
```

182: 实际的函数hello\_init和hello\_exit可以用任何其他名称。但是为了

183: 使系统能够正确的识别它们是加载和卸载函数,需要把它们作为184: module\_init和module\_exit的参数。

185:

186: 以上代码里还包括了printk函数。它和我们非常熟悉的printf函数 187: 很相似,只是它只在内核内有效。符号<1>表示该消息的优先级 188: (数字)。这样就可以通过内核的日志文件里看到该消息,该消

189: 息也会在系统控制台中显示。

190:

191: 这个模块可以使用和之前那个相同的命令进行编译,当然前提是 192: 把它的名字加在Makefile文件里。

<sub>193:</sub> <Makefile2> =

<sub>194:</sub> obj-m := nothing.o hello.o

195:

196: 本文中,把写makefile的事情留给读者自行练习。在附录A里,有 197: 一个完整的可以编译所有模块的Makefile。

198:

199: 当模块被加载或是卸除时,在printk声明里的消息将打印在系统 200: 控制台上。如果这个消息没有在控制台上显示,可以通过dmesg 201: 命令,或者查看系统的日志文件cat /var/log/syslog命令看到。

202: 表4填入了两个新函数。

203: 设备驱动事件和在内核空间和用户空间之间实现该功能的函数

205: 20 <b>4</b> : 206:	Events	User functions	Kernel functions
200:	Load module	insmod	module_init()
213:	Open device		
216:	Read device		
219:	Write device		
220:	Close device		
228:	Remove module	rmmod	module_exit()

```
226:
227:
  一个完整的驱动"memory":驱动的初始
230:
231: 现在我开始构建一个完整的设备驱动: memory.c。可以从这个设
232: 备读取和写入一个字符。虽然这个设备没时么用途,但提供了个
233: 很好的样例,它是一个完整的驱动;很容易实现,因为它不操作
234. 实际的硬件设备(它是电脑内部模拟的硬件)。
235:
236: 要开发驱动,一些在设备驱动中很常见的#include声明,需要首
237: 先要加进来:
_{238:} < memory initial > =
239: /* Necessary includes for device drivers */
240: #include ux/init.h>
241: #include ux/config.h>
242: #include ux/module.h>
243: #include <linux/kernel.h> /* printk() */
244: #include linux/slab.h> /* kmalloc() */
245: #include linux/fs.h> /* everything... */
246: #include <linux/errno.h> /* error codes */
247: #include <linux/types.h> /* size t */
248: #include ux/proc fs.h>
249: #include linux/fcntl.h> /* O ACCMODE */
250: #include <asm/system.h> /* cli(), * flags */
251: #include <asm/uaccess.h> /* copy from/to user */
252:
253: MODULE LICENSE("Dual BSD/GPL");
254:
255: /* Declaration of memory.c functions */
<sup>256</sup>: int memory open(struct inode *inode, struct file *filp);
257: int memory release(struct inode *inode, struct file
<sup>258</sup>: *filp);
```

```
259: ssize t memory read(struct file *filp, char *buf, size t
260: count, loff t *f pos);
261: ssize t memory write(struct file *filp, char *buf,
262: size t count, loff t *f pos);
263: void memory exit(void);
264: int memory_init(void);
265:
<sup>266:</sup> /* Structure that declares the usual file */
267: /* access functions */
<sup>268</sup>: struct file operations memory fops = {
269:
    read: memory read,
270: write: memory write,
open: memory_open,
272:
    release: memory release
273: };
274:
275: /* Declaration of the init and exit functions */
276: module init(memory init);
277: module exit(memory_exit);
279: /* Global variables of the driver */
280: /* Major number */
281: int memory major = 60;
282: /* Buffer to store data */
283: char *memory buffer;
284:
285: 在#include之后,就是即将定义的函数的声明。通用的用于处理
286: 文件的函数在file_operations里声明。这些在过后会讲解。接下来
287: 是初始化和卸载函数——在模块加载和卸载时执行——对内核声
288: 明。最后,是该驱动的全局变量声明:一个是"主设备号",另
289: 外一个是内存指针, memory_buffer,将用于存储该驱动的数据。
```

# "memory"驱动:连接到设备

292: 在UNIX和Linux中,设备可以用和文件一样的方式从用户空间访

- pag. 问。这些设备文件通常在/dev目录下。
- 294: 要把一般文件和内核模块链接在一起需要两个数据: 主设备号和
- 295: 从设备号。主设备号用于内核把文件和它的驱动链接在一起。从
- 296: 设备号用于设备内部使用,为简单起见,本文并不对它进行解
- 297: 释。

```
298:
   需要创建一个文件(该设备文件用于和设备驱动操作),
  # mknod /dev/memory c 60 0
   其中, c说明创建的是字符设备, 60是主设备号, 0是从设备号。
302: 在这个驱动里, register chrdev函数用于在内核空间, 把驱动
303: 和/dev下设备文件链接在一起。它又三个参数: 主设备号, 模块
304 名称和一个file_operations结构的指针。在安装模块时将调用该函数:
   <memory init module> =
306:
   int memory_init(void) {
     int result;
308:
309:
     /* Registering device */
310:
     result = register chrdev(memory major, "memory",
311: &memory fops);
312:
     if (result < 0) {
313:
       printk(
314:
         "<1>memory: cannot obtain major number %d\n",
315:
  memory major);
316:
       return result;
317:
     }
318:
319:
     /* Allocating memory for the buffer */
320:
     memory buffer = kmalloc(1, GFP KERNEL);
321:
     if (!memory buffer) {
322:
       result = -ENOMEM;
323:
       goto fail;
324:
325:
     memset(memory buffer, 0, 1);
326:
327:
     printk("<1>Inserting memory module\n");
328:
     return 0;
329:
330:
     fail:
331:
      memory exit();
```

355:

```
332: return result;
333: }
334:
335: 以上代码使用了kmalloc函数。这个函数工作在内核空间,用于为
336: 该驱动程序的缓冲区分配内存。它和我们熟悉的malloc函数很相
337: 似。最后,如果注册主设备号或者分配内存失败,模块将退出。
```

# "memory"驱动:卸载驱动

```
340: 为通过memory exit函数卸载模块,需要定义unregsiter chrdev函
   数。这将释放驱动之前向内核申请的主设备号。
   <memory exit module> =
343: void memory exit(void) {
344:
     /* Freeing the major number */
345:
     unregister chrdev(memory major, "memory");
346:
347:
     /* Freeing buffer memory */
348:
     if (memory buffer) {
349
       kfree(memory buffer);
350:
     }
351:
352:
     printk("<1>Removing memory module\n");
353:
354: }
```

356. 为了完全的卸载该驱动,缓冲区也需要通过该函数进行释放。

# 357: "momory"驱动:像文件一样打

### 明 开设备

```
内核空间打开文件的函数是open,和用户空间打开文件的函数
360: fopen对应: 在file operations结构里,用于调用register chrdev。在本例
361: 里,是memory_open函数。它又几个参数:一个inode结构,该结构向内核发送
  主设备号和从设备号的信息; 另外是一个file结构, 用于说明, 该设备文件允许
   哪些操作。所有这些函数在本文中都未做深入的讲解。
363
   当设备文件被打开后, 通常就需要初始化驱动的各个变量, 对设
364:
   备进行复位。但在本例中,这些操作都没进行。
  memory open函数定义如下:
366
   <memory open> =
  int memory open(struct inode *inode, struct file *filp)
369:
  {
370:
371:
    /* Success */
372:
    return 0:
373: }
374:
375: 表5
    设备驱动事件和在内核空间和用户空间之间实现该功能的函数
               User functions Kernel functions
379: Events
                         module_init()
38a: Load module
               insmod
385:
  Open device
               fopen
                         file_operations: open
388: Read device
399: Write device
39a: Close device
396: Remove module rmmod
                         module exit()
```

- 13 / 32 -

# "monory"驱动:像文件一样关 闭设备

```
401:
402: 在内核空间里,和用户空间里关闭文件的fclose对应的函数是
403: release: 它也是file operations结构体的成员,用于调用
  register chrdev。本例中,它是函数memory release,和上面的相似,
   它也有inode和file两个参数。
405:
   当设备文件关闭后,通常需要释放该设备使用的内存,释放各种
406:
407: 操作该设备相关的变量。但是,为简单起见,例子里没有进行这
   些操作。
408:
  memory release函数定义如下:
   <memory release> =
411: int memory release(struct inode *inode, struct file
412: *filp) {
413:
414:
     /* Success */
     return 0;
416: }
417:
418:
  表6.
419:
    设备驱动事件和在内核空间和用户空间之间实现该功能的函数
420:
               User functions Kernel functions
423: Events
426: Load module
               insmod
                           module init()
429: Open device
               fopen
                          file_operations: open
430: Read device
438: Write device
438: Close device
               fclose
                           file operations: release
489: Remove module rmmod
                           module exit()
```

# 。"memory"驱动:读取设备

```
444: 和用户空间函数fread类似,内核空间里,读取设备文件使用read
445: 函数: read是file_operations的成员,用于调用register_chrdev。
446: 本例中, 是memory read函数。它的参数有: 一个file结构; 一个缓冲区
447: (buf),用户空间的fread函数将从该缓冲区读数据;一个记录要传输的字节数
448: 量的计数器(count),它和用户空间的fread使用的计数器值相同;最后一个
  参数(f_pos)指示从哪里开始读取该设备文件。
449.
  本例中,memory_read函数通过copy_to_user函数从驱动的缓冲区
   (memory buffer) 向用户空间传送一个简单的字节:
451:
  <memory read> =
453:
  ssize t memory read(struct file *filp, char *buf,
454:
                    size t count, loff t *f pos) {
455:
456:
    /* Transfering data to user space */
457:
    copy to user(buf, memory buffer, 1);
458:
459:
    /* Changing reading position as best suits */
460:
    if (*f pos == 0) {
461:
      *f pos+=1;
462:
      return 1;
463:
    } else {
464:
      return 0;
465:
    }
466:
  }
467:
468:
  设备文件的读取位置(f_pos)也改变了。如果起始点是文件的开
470: 头,那么f_pos的值将增加1,如果要读取的字节读取正常,则返
471: 回值为1。如果读取位置不是文件开头,则是文件的末尾,返回
```

```
<sub>479</sub>. 值将是0, (因为文件只存储了1个字节)。
```

473: 表7. 设备驱动事件和在内核空间和用户空间之间实现该功能的函474: 数

476:	Events	User functions	Kernel functions
480:	Load module	insmod	module_init()
482:	Open device	fopen	file_operations: open
48 <b>6</b> :	Read device	fread	file_operations: read
489:	Write device		
490:	Close device	fclose	file_operations: release
495:			module_exit()
493:	Remove modules	srmmod	

# "memory"驱动:向设备写数据

```
498:
499: 和用户空间里写文件的fwrite对应,内核空间里是write:write是
500: file operations的成员,用于调用register chrdev。本例中是
501: memory write函数,它有如下几个参数:一个file结构; buf,一个缓冲区,
502: 用户空间函数fwrite将向该该缓冲区写数据; count, 统计将传送的字节数的计
503:数器,和用户空间函数fwrite的计数器有相同的数值;最后是f_pos,指示从哪
  里开始写文件。
   <memory write> =
505:
506:
   ssize t memory write( struct file *filp, char *buf,
507:
                        size t count, loff t *f pos) {
508:
509:
    char *tmp;
510:
511:
    tmp=buf+count-1;
512:
     copy from user(memory buffer,tmp,1);
513:
    return 1;
514: }
```

516: 本例中, 函数copy\_from\_user从用户空间传送数据到内核空间。

517: 表8

518: 设备驱动事件和在内核空间和用户空间之间实现该功能的函数

529: Events User functions Kernel functions
528: Load module insmod module init()

528: Load module insmod module\_init()
526: Open device fopen file\_operations: open
520: Close device fread file operations: read

Write device fwrite file\_operations: write

536: Close device fclose file\_operations: release

Remove module rmmod module\_exit()

540:

# 541: 完整的 "memory" 驱动

542. 把以上各部分代码整合起来,一个完整的驱动就完成了:

<sub>543:</sub> <*memory.c*> =

544: <memory initial>

545: <memory init module>

546: <memory exit module>

547: <memory open>

548: <memory release>

<sup>549:</sup> <memory read>

550: <memory write>

551:

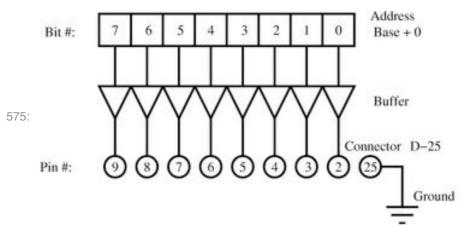
552:

553: 在该模块使用之前, 你需要和刚才那个模块一样, 进行模块编 554: 译。编译好后, 用以下命令进行加载:

- 555: # insmod memory.ko
- 556. 并且最后是取出设备文件的保护:
- 557. # chmod 666 /dev/memory
- 558: 如果以上步骤一切正常,此时你就可以向设备/dev/memory写—串 550: 字符,并且它将把你写入的最后一个字符存储起来。你可以按下例操作:
- <sub>560</sub> \$ echo -n abcdef >/dev/memory
- 561. 使用cat检查设备的内容:
- 562. \$ cat /dev/memory
- 563: 存储的字符将不会改变,直到该字符被覆盖,或者是该模块被卸564: 载。

# 568: 真实的"并口"驱动: 描述并口

- 567: 接下来,将修改刚刚写的memory驱动,来在一个真实设备上进 568: 行真实的操作。使用简单并且常见的计算机并口作为例子,新驱 569: 动的名称叫做: parlelport。
- 570: 并口实际上是一个允许输入输出数字信息的设备。它有一个母的 571: D-25连接头,有25针。从内部看,从CPU视图看,并口有3字节
- 572: 的存储,在PC上,基地址(设备的起始地址)通常是0x378。在本 例中,我们仅使用包含完整数字输出的第一个字节。
- 574: 上面提到的字节和外部接头针脚之间的连接情况不下图:



576: 图2: 并口的第一个字节和它在D-25连接头上对应的针脚

577:

### 病"并口"驱动:模块初始化

979: 刚才的memory\_init函数需要进行修改 - - 指定RAM地址为保留的并口的内 580: 存地址(0x378)。check\_region函数用于检查一个内存区域是否可用,并 581: 且,用request\_region函数保留指定的内存区域给当前设备。这两个函数都 582: 有两个参数,内存区域的基地址以及长度。另外request\_region函数还需要 一个指定模块名称的字符串。

#### <sub>584:</sub> <parlelport modified init module> =

```
585:
     /* Registering port */
586:
     port = check region(0x378, 1);
587:
     if (port) {
588:
        printk("<1>parlelport: cannot reserve 0x378\n");
589:
        result = port;
590:
        goto fail;
591:
592:
     request region(0x378, 1, "parlelport");
593:
```

# 

```
596: 这部分和memory模块很相似,只是把释放内存,换成了释放并597: 口保留的内存。这各功能通过release_region函数进行,它和598: check_region函数参数相同。

599: 
600:  /* Make port free! */
601:  if (!port) {
602:    release_region(0x378,1);
603:  }
604:
```

# 

607: 本例中,需要增加一个真实设备的读取动作,以允许向用户空间 608: 传送信息。inb函数就是干这活的。它的参数是并口的内存地 2001. 址,它的返回值是端口的内容。

<sub>610:</sub> <parlelport inport> =

```
611: /* Reading port */
612: parlelport_buffer = inb(0x378);
613:
614:
615: 表 9 (和表2一样) 展示新函数
```

616: 设备驱动事件和在内核空间和硬件之间实现该功能的函数

618: Events Kernel functions

629: Read data inb

621: Write data

### 。23: "并口"驱动: 向设备写数据

624: 同样的,需要增加一个向设备写数据的函数,以使过后,向用户 625: 空间传送信息成为可能。函数outb可以完成此功能;它的参数是 coo. 要向端口写的数据以及端口的内存地址。

<sub>627:</sub> <parlelport outport> =

628: /\* Writing to the port \*/
629: outb(parlelport\_buffer,0x378);

630: 631: 632:

。 表 10

634: 设备驱动事件和在内核空间和硬件之间实现该功能的函数

636: Events Kernel functions

638: Read data inb

639: Write data outb

641:

# 642: 完整的66并口99 驱动

643: 接下来,列除完整的并口模块代码。你需要把memory驱动里的 644: 单词memory 用parlelport替代。替代的结果如下:

<sub>645:</sub> <*parlelport.c*> =

646: <parlelport initial>

647: <parlelport init module>

```
648: <parlelport exit module>
649: <parlelport open>
650: <parlelport release>
651: <parlelport read>
652: <parlelport write>
654:
655: 初始化
656: 在驱动初始化部分,并口使用了另外一个主设备号61。并且全局
657: 变量memory buffer变成了port,还有,多了两个#include语句:
658: ioport.h 和io.h。
<sub>659:</sub> <parlelport initial> =
660: /* Necessary includes for drivers */
661: #include ux/init.h>
662: #include ux/config.h>
663: #include ux/module.h>
664: #include linux/kernel.h> /* printk() */
665: #include linux/slab.h> /* kmalloc() */
666: #include linux/fs.h> /* everything... */
667: #include <linux/errno.h> /* error codes */
668: #include ux/types.h> /* size t */
669: #include ux/proc fs.h>
670: #include linux/fcntl.h> /* O ACCMODE */
671: #include ux/ioport.h>
672: #include <asm/system.h> /* cli(), * flags */
673: #include <asm/uaccess.h> /* copy from/to user */
674: #include <asm/io.h> /* inb, outb */
676: MODULE LICENSE("Dual BSD/GPL");
678: /* Function declaration of parlelport.c */
679: int parlelport open(struct inode *inode, struct file
680: *filp);
681: int parlelport release(struct inode *inode, struct file
```

```
682: *filp);
683: ssize t parlelport read(struct file *filp, char *buf,
684:
                            size t count, loff t *f pos);
685: ssize t parlelport write(struct file *filp, char *buf,
686:
                            size t count, loff t *f pos);
687: void parlelport exit(void);
688: int parlelport init(void);
689:
690: /* Structure that declares the common */
691: /* file access fcuntions */
692: struct file operations parlelport fops = {
693:
     read: parlelport read,
694:
     write: parlelport write,
695:
     open: parlelport open,
696:
     release: parlelport release
697: };
698:
699: /* Driver global variables */
700: /* Major number */
701: int parlelport major = 61;
702:
703: /* Control variable for memory */
704: /* reservation of the parallel port*/
705: int port;
706:
707: module init(parlelport init);
708: module exit(parlelport exit);
709:
710:
711 模块初始化
712. 模块初始化,涉及了之前讲的并口数据存储方式。
713. <parlelport init module> =
714:
715: int parlelport init(void) {
```

```
716:
     int result;
717:
718:
     /* Registering device */
719:
     result = register chrdev(parlelport major,
720: "parlelport",
721:
          &parlelport fops);
722:
     if (result < 0) {
723:
        printk(
724:
          "<1>parlelport: cannot obtain major number %d\n",
725:
          parlelport major);
726:
        return result;
727:
     }
728:
729:
     <parlelport modified init module>
730:
731:
     printk("<1>Inserting parlelport module\n");
732:
     return 0;
733:
734:
     fail:
735:
        parlelport exit();
736:
        return result;
737: }
738:
739 卸载模块
   卸载方式和之前的memory驱动类似。
<sub>741:</sub> <parlelport exit module> =
742: void parlelport exit(void) {
743:
744:
     /* Make major number free! */
745:
     unregister chrdev(parlelport major, "parlelport");
746:
747:
     <parlelport modified exit module>
748:
749:
     printk("<1>Removing parlelport module\n");
750: }
```

```
751:
752:
753: 打开设备
754 这部分和memory驱动的一样
<sub>755:</sub> <parlelport open> =
756: int parlelport_open(struct inode *inode, struct file
<sup>757:</sup> *filp) {
758:
759:
      /* Success */
760:
      return 0;
761:
762: }
763:
764:
765: 关闭设备
   同样的,和上面的匹配,对应。
<sub>767:</sub> <parlelport release> =
768: int parlelport_release(struct inode *inode, struct file
<sup>769</sup>: *filp) {
770:
      /* Success */
772:
      return 0;
773: }
774:
```

### 775: 读取设备

```
读取函数和memory的相似,但被修改成读取设备的一个端口。
7777: <parlelport read> =
   ssize t parlelport read(struct file *filp, char *buf,
779:
     size t count, loff t *f pos) {
780:
781:
     /* Buffer to read the device */
782:
     char parlelport buffer;
783:
784:
     <parlelport inport>
785:
786:
     /* We transfer data to user space */
787:
     copy to user(buf,&parlelport buffer,1);
788:
789:
     /* We change the reading position as best suits */
790:
     if (*f pos == 0) {
791:
       *f pos+=1;
792:
       return 1;
793:
     } else {
794:
       return 0;
795:
796: }
797:
798:
   向设备写数据
   和memory例子类似,向设备写数据。
<sub>801:</sub> <parlelport write> =
802:
   ssize t parlelport write( struct file *filp, char *buf,
803:
     size t count, loff t *f pos) {
804:
805:
     char *tmp;
806:
807:
     /* Buffer writing to the device */
808:
     char parlelport buffer;
```

826:

```
809:
810: tmp=buf+count-1;
811: copy_from_user(&parlelport_buffer,tmp,1);
812:
813: <parlelport outport>
814:
815: return 1;
816: }
817:
```

# 819: 使用LEDs测试"并口"驱动

- 820: 在这一节里,将介绍如何用几个简单的LED灯以直观的显示并口 821: 的状态。
- 822: 警告:连接设备到并口可能伤害你的计算机。请确认电路接地, 823: 并且在设备连接电脑时,电脑是关闭的。你要为该实验可能引起 out 的任何问题承担责任。
- 805. 按图3所示电路建立实验设备。

827: 需要首先确认所有硬件连接正确。接下来,关闭PC,把所建的

828: 设备连接到并口。然后打开PC,并且,所有卸载所有并口相关

829: 的模块(如,lp, parport, parport pc等)。Debian Sarge的hotplug

830: 模块可能引起麻烦, 所以也需要卸载。如果文件/dev/

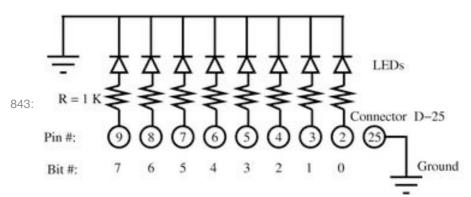
831: parlelport不存在,请首先用以下命令建立该文件:

832 # mknod /dev/parlelport c 61 0

833: 改变并口的权限,是任何人都可以读或写:

834: # chmod 666 /dev/parlelport

- 835: 模块parlelport现在可以安装了。可以通过以下命令检查它分配到的输入输836: 出端口地址是否是0x378:
- <sub>837</sub> \$ cat /proc/ioports
- gage 执行以下命令,可打开LED并且检查系统是否工作正常:
- ggo. \$ echo -n A >/dev/parlelport
- 840. 0号和6号LED应该亮了,其它的则该是熄的。
- 841 可以通过以下命令检查并口状态:
- 842 \$ cat /dev/parlelport



844: 图 3: 监控并口的LED的电路图

845:

853:

# 846: 最终的应用程序: 闪光灯

- 847: 最后,我开发了一个有趣的应用程序:它可以让LED不停的闪 848: 烁。要实现这个功能需要用户空间应用程序,一次只向/dev/
- <sub>849:</sub> parlelport设备写一个字位(bit)。
- $_{850:}$  < lights.c > =
- 851: #include <stdio.h>
- 852: #include <unistd.h>
- 854: int main() {

```
855:
     unsigned char byte, dummy;
856:
     FILE * PARLELPORT;
857:
858:
     /* Opening the device parlelport */
859:
     PARLELPORT=fopen("/dev/parlelport", "w");
860:
     /* We remove the buffer from the file i/o */
861:
     setvbuf(PARLELPORT,&dummy, IONBF,1);
862:
863:
     /* Initializing the variable to one */
864:
     byte=1;
865:
866:
     /* We make an infinite loop */
867:
     while (1) {
868:
        /* Writing to the parallel port */
869:
        /* to turn on a LED */
870:
        printf("Byte value is %d\n",byte);
871:
        fwrite(&byte,1,1,PARLELPORT);
872:
        sleep(1);
873:
874:
        /* Updating the byte value */
875:
       byte<<=1;
876:
        if (byte == 0) byte = 1;
877:
     }
878:
879:
     fclose(PARLELPORT);
880:
881: }
882:
883:
884: 编译:
   $ gcc -o lights lights.c
886: 执行:
887: $ lights
888: LED灯将一个接一个的闪烁。图4是闪烁的LED灯和运行该程序
```

的Linux系统。

### 总结

在跟着这份手册一步步学习过来,你该有能力为些简单硬件写驱 892: 动了,比如一个简单的继电器盒 (见附录C),或者复杂硬件的 最小限度的设备驱动。学习理解Linux内核内部的一些简单原 理、概念,可以快速提高写设备驱动的能力。并且,这将使你离 894:

成为真正的Linux内核开发人员越来越近。



图 4: 闪烁的LED灯固定在线路板上。计算机真在运行Linux,系 统开了两个终端:一个显示"parlelport"模块已被加载,另外一个 显示"lights"程序正在运行。Linux很直观的显示什么正在运行。

# 参考文献

- A. Rubini, J. Corbert. 2001. Linux device drivers (second edition). Ed. O'Reilly. This book is available for free on the internet.
- Jonathan Corbet. 2003/2004. Porting device drivers to the 2.6 kernel.
- This is a very valuable resource for porting drivers to the new 2.6
- Linux kernel and also for learning about Linux device drivers.
- B. Zoller. 1998. PC & Electronics: Connecting Your PC to the Outside World (Productivity Series). Nowadays it is probably easier to surf the web for hardware projects like this one.
- 909: M. Waite, S. Prata. 1990. C Programming. Any other good book on C

910. programming would suffice.

### 洲 附录A. 完整的Makefile

<sub>912:</sub> *<Makefile> =* 

913: obj-m := nothing.o hello.o memory.o parlelport.o

914:

915:

# 916: 附录**B.** 在Debian Sarge系统上编 917: 译内核

- 918: 在Debian Sarge系统下编译2.6.x内核的步骤(所有步骤都需以root AR执行):
- 920: 1. 安装"kernel-image-2.6.x"软件包。
- 921: 2. 从新启动系统,以使用新的内核。这个步骤Debian可以自动 922: 完成。你可能还需要修改下/etc/lilo.conf文件然后执行lilo命 923: 令。(如果使用grub引导系统,则不需要休息lilo)
- 924: 3. 安装 "kernel-source-2.6.x" 软件包。
- 925: 4. 进入源代码目录: cd /usr/src , 并解开源代码: bunzip2 926: kernel-source-2.6.x.tar.bz2; tar xvf kernel-
- 927: source-2.6.x.tar。进入内核源代码目录: cd /usr/src/ 928: kernel-source-2.6.x
- 929: 5. 拷贝Debian内核的默认配置文件到当前的内核源码目录: 930: cp /boot/config-2.6.x .config.
- 931: 6. 编译内核及模块: make; make modules.

# 932: 附录 C. 练习

- 933: 如果你想接受一些更大的挑战,这里有一些练习你可以做下:
- 934: 1. 我曾经为两个ISA接口的 Meilhaus板写了两个驱动程序,一

- 个数字转接头(ME26)和一个继电控制器板(ME53)。 936: 这两个驱动可以从ADQ项目下载到。以我的ISA接口驱动 937: 为基础、为新的PCI接口的Meilhaus板开发驱动。
- 938: 2. 找出一些目前还不能在Linux下正常工作(有另外一个使用 939: 相似芯片的设备且提供了Linux驱动)的设备。试着修改已 940: 有驱动,使它能够支持你的新设备。如果你成功了,你可 941: 以提交你的代码,并且使自己成为一个内核开发者。

### 943: 后记

- 944: 从本文第一版推出,已经三年过去了。最初,打算用西班牙文写 945: 的,针对2.2内核,但是当时2.4内核已经开始可用了。写这份文 946: 档的原因是写设备驱动的好文档——《Linux device drivers》一 947: 书,比内核的发行延时好几个月。本文档新版本同样在新的2.6 948: 内核推出不久后出来了。目前最及时的文档可以在 Linux Weekly News 里看到,它可是使本文适用与最新的内核。
- 950: 非常幸运的是, PC仍然内建了并口, 使得本文所讲的并口的例 951: 子可以实际操作。我们期望PC在以后的日子里, 继续内建并 052: 口, 或者, 至少, 仍然有PCI接口的并口在卖。
- 953: 本文使用文本编辑器 (emacs) 写成,使用noweb格式。然后写成 954: 的文档经过noweb工具处理生成LaTex文件 (.tex) 和源代码文件 955: (.c)所有这些可以通过提供的makefile.document文件使用make -f makefile.document命令完成。
- 957: 我要感谢 "Instituto Politécnico de Bragança", "Núcleo Estudantil de 958: Linux del Instituto Politécnico de Bragança (NUX)", "Asociación de 959: Software Libre de León (SLeón)" 还有"Núcleo de Estudantes de 960: Engenharia Informática da Universidade de Évora"的帮助。