

3 设备树和 of 函数

3.1 设备树

ARM Linux3.0 以前是没有应用设备树的，那时 ARM Linux 使用者们用 c 语言的数据结构来描述板子上的设备，每一个设备就对应到一个描述文件。ARM 的板子种类不计其数，而 Linux 社区为了保证内核源码的通用性，把这些描述文件全部塞了进去，导致 Linux 内核充满了垃圾代码，震怒了 Linux 之父 Linus。之后 ARM 社区就学习 PowerPC 引入了设备树来替代以前的方法。

设备树除了没有用于代码之外还有其他优势。在驱动对应的硬件有变动时，不需要重新编译内核或驱动程序，只需要单独编译设备树文件，在启动板卡时把设备树编译结果传给内核即可。（遗憾的是，这个优势在 petalinux 中没有得到体现，petalinux 编译出来的结果中，u-boot、内核和设备树被一并打包进了 image.ub 里，而不是单独提供的。所以变更设备树时，往往会使用 petalinux-build 命令把内核整体重新编译。其实通过前面两章可以发现，在更改或者新增驱动时，也是整体编译内核的。实际上单独编译驱动是可以的，但是，为了统一操作步骤就都用 petalinux-build 命令了。）

设备树即树状的设备结构，“树”是个形象的比喻，以系统总线为主干，其他挂在在系统总线上的如 I2C、SPI、GPIO 控制器等设备为分支，而这些挂载在主干上的分支又有他们自身挂载的设备，如 I2C 上挂载了 EEPROM、RTC 等设备，这样的枝干分叉结构就如同树一般。

3.1.1 DTS、DTB 和 DTSI

通常我们编辑的设备树文件扩展名为.dts(device tree source)，而内核读取的设备树文件为编译之后得到的二进制文件.dtb(device tree binary large object)。DTB 文件我们也可以直接修改，但是二进制文件修改很不方便，也不是设备树设计的初衷，这里就重点说 DTS 文件。

DTS 文件内容乍一看有点像 JSON 数据结构，大括号里大括号。当然肯定是有差别的，DTS 有自己的一套语法规则，详情可参考官方文档“[devicetree-specification-v0.2.pdf](#)”。

先来看一段 DTS 文件内容，文件 arch\arm\boot\dts\zynq-zc702.dts 的节选：

```
1. #include "zynq-7000.dtsi"
2.
3. / {
4.     model = "Zynq ZC702 Development Board";
5.     compatible = "xlnx,zynq-zc702", "xlnx,zynq-7000";
6.
7.     .....
8.
9.     memory@0 {
10.         device_type = "memory";
11.         reg = <0x0 0x40000000>;
12.     };
```

```

13.
14.     .....
15.
16.     gpio-keys {
17.         compatible = "gpio-keys";
18.         #address-cells = <1>;
19.         #size-cells = <0>;
20.         autorepeat;
21.         sw14 {
22.             label = "sw14";
23.             gpios = <&gpio0 12 0>;
24.             linux,code = <108>; /* down */
25.             wakeup-source;
26.             autorepeat;
27.         };
28.
29.     .....
30. };
31. };

```

结合这段代码，来大致了解一下 DTS 的语法格式。

第 1 行是包含头文件的语句。和 c 语言一样，DTS 文件使用 `#include` 来引用头文件，可以引用 `.h`、`.dts` 以及 `.dtsi` 文件。`.dtsi` 文件是专门用于编写 DTS 头文件的文件，语法与 DTS 文件相同，是编写 DTS 头文件的首选。

3.1.2 节点

3.1.2.1 通用节点格式

DTS 文件中，设备用节点来表示，格式为：

```

1. [label:] node-name[@unit-address] {
2.     [properties definitions]
3.     [child nodes]
4. };

```

`[]` 中的部分是非必要项。

node-name 是设备节点名称，根节点用 `/` 表示。第三行的 `/` 即是设备 "Zynq ZC702 Development Board" 的根节点。第 9 行的 `memory`、第 11 行的 `gpio-keys`、第 21 行的 `sw14` 都是设备节点名称。

unit-address 一般是指代设备地址或寄存器首地址，如代码中第 9 行的 `memory@0`。如果设备没有设备地址或寄存器就不用写。

label 是设备别称，用于便捷访问节点。如一个名称为 `slcr@f8000000` 的节点，正常要访

问的话, 需要用名称 `slcr@f8000000` 去访问, 如果给这个节点加上标签 `slcr1: slcr@f8000000`, 访问节点只需要使用 `&slcr1` 即可。

`{}`里的是节点的内容, 节点内容有两类, `[properties definitions]`是节点属性, 后面再讲解。`[child nodes]`是这个挂在在这个设备节点上的子节点。子节点的格式和上面介绍的一样。

3.1.2.2 特殊节点 `aliases`

`aliases` 节点用于定义别名, 作用于 `label` 标签相似, 格式如下:

```
1.  aliases {
2.      ethernet0 = "&gem0";
3.      serial0 = "&uart1";
4.  };
```

之后便可以使用 `&gem` 来访问节点 `ethernet`。

3.1.3 属性

节点属性`[properties definitions]`有 4 种形式:

1. `[label:]property-name;`

属性为空值。如示例代码中 20 行和 26 行的 `autorepeat`。

2. `[label:]property-name = <arrays of cells>;`

用 `<>`括起来的值内容是 32 位数据的合集。如示例代码 11 行的 `reg = <0x0 0x40000000>`。

3. `[label:]property-name = "string";`

用 `"`包含的表示字符串, 如第五行的 `compatible = "xlnx,zynq-zc702", "xlnx,zynq-7000"`。

4. `[label:]property-name = [bytestring];`

用 `[]`括起来的表示字符序列, 这个比较少见, 手动举个例子, 假设有属性表示为 `memory-addr = [0011223344];`, 这个就等同于 `memory-addr = [00 11 22 33 44];`他的值是 5 个 `byte` 型的数组成的序列, 并且这个这个 `byte` 型的数是两位 16 进制数组成的。

属性可以用户自定义, 也有很多标准属性, 下面介绍几种常见的标准属性。

3.1.3.1 `compatible` 属性

`compatible` 属性也叫兼容性, 他的值是字符串列表, 是设备和驱动关联的关键, 在驱动代码中定义一个 OF 匹配表来和 `compatible` 属性对应。如示例代码 17 行, 节点 `gpio-keys` 的 `compatible = "gpio-keys"`, 那么在对应的驱动代码中, 就会有以下定义来与之对应:

```
1.  static const struct of_device_id gpiokeys_ids[] = {
2.      { .compatible = "gpio-keys", },
3.      { /* sentinel */ }
4.  };
```

struct of_device_id 是 OF 匹配表的数据类型。当驱动程序 OF 匹配表中的 **compatible** 值与设备树节点中的 **compatible** 对应时，这个节点就会使用这个驱动程序。不过在目前我们只用到了字符设备的框架，这个框架还用不上 OF 匹配表，等后面我们用到总线设备模型时，会再讲到 OF 匹配表。

根节点中的 **compatible** 属性表示这个板子兼容哪些平台。一般有两个值，前者表示板子的型号，后者表示使用的芯片。

3.1.3.2 model 属性

model 属性的值也是字符串，一般用来表示板子的名称，与根节点中的 **compatible** 属性类似。

3.1.3.3 #address-cells、#size-cells 和 reg 属性

#address-cells 属性表示当前节点子节点的 **reg** 属性中，使用多少个 u32 整数来描述地址 **address**。

#size-cells 属性表示当前节点子节点的 **reg** 属性中，使用多少个 u32 整数来描述大小 **length**。

reg 属性一般用于描述某个外设的寄存器地址范围信息，格式为 **reg = <address1 length1 address2 length2 address3 length3.....>**。父节点中的 **#address-cells** 属性即指代 **reg** 属性中 **address** 的大小，**#size-cells** 即指代 **reg** 属性中 **length** 的大小。

这个在示例代码中也没体现，为了便于理解，举个极端一点例子：

```
1.  ax-parent {
2.      #address-cells = <2>;
3.      #size-cells = <1>;
4.      .....
5.
6.      ax-son {
7.          reg = <0x00000001 0x00000002 0x00000003
8.                0x00000004 0x00000005 0x00000006>;
9.          .....
10.     }
11. }
```

子节点 **ax-son** 的 **reg** 属性的有 6 个 u32 的数据，父节点 **ax-parent** 中 **#address-cells** 等于 2，因此子节点 **ax-son** 的 **reg** 属性的值中表示 **address** 的有两个 u32 的数，即 **0x00000001**、**0x00000002** 这两个数据都是 **address** 的值。同理 **#size-cells** 等于 1，所以 **length1** 的值仅有一个 u32 的数据等于 **0x00000003**。而后面的三个 u32 数据则是 **address2** 和 **length2** 的值。

3.1.3.4 device_type 属性

这个属性现在只能用于 cpu 节点或者 memory 节点。在 cpu 节点中 device_type = “cpu”，在 memory 节点中 device_type = “memory”。

3.1.3.5 phandle 属性

phandle 属性的取值必须是唯一的，他的作用与 label 标签相似，用来引用节点。

```
1. ax-node-1 {
2.     phandle = <1>;
3.     interrupt-controller;
4. }
5.
6. ax-node-2 {
7.     interrupt-parent = <1>;
8. }
```

在节点 ax-node-1 中有 phandle 属性为<1>，在 ax-node-2 中 interrupt-parent 属性需要指定父节点，赋值为<1>即可。

标准属性先介绍这些，还有一些特殊的以后用到在说。

3.1.4 在文件系统中查看设备树

内核启动时会解析 DTB 文件中的节点信息，并在根文件系统的/proc/device-tree 目录下创建个节点对应的文件夹。

```
root@ax_peta:~# cd /proc/device-tree
root@ax_peta:/proc/device-tree# ls
#address-cells  alinxled      chosen      fpga-full    pmu@f8891000
#size-cells     alinxpwm    compatible  memory       usb_phy@0
aliases         amba        cpus        model
alinxkey        amba_pl     fixedregulator  name
root@ax_peta:/proc/device-tree#
```

进入到对应的节点中，能查看到节点的各个属性。

```
root@ax_peta:/proc/device-tree# cd memory/
root@ax_peta:/proc/device-tree/memory# ls
device_type  name      reg
root@ax_peta:/proc/device-tree/memory# cat device_type
memoryroot@ax_peta:/proc/device-tree/memory#
```

3.1.5 修改设备树

设备树本身有一定的标准，不同的芯片厂家对于设备树有一些不同的自定义标准，我们在修改设备树时，有些需要遵循这些标准，但我们却不知道标准时，可以在内核源码目录

/Documentation/devicetree/bindings 中查看说明和指导。如果找不到，那就只能咨询芯片厂家了。

3.2 of 函数

Linux 内核提供了 of 函数来让我们获取设备树中的信息，of 之名来自这些函数的前缀“of_”。of 函数的原型定义在内核目录 include/linux/of.h 中。这节我们介绍一些常用的 of 函数，没有介绍的等用到的时候再去了解也不迟。

3.2.1 查找节点的 of 函数

3.2.1.1 device_node 结构体

device_node 结构体也定义在 include/linux/of.h 中，作为查找节点的 of 函数的返回值，用于给内核描述设备节点。

3.2.1.2 of_find_node_by_name 函数

of_find_node_by_name ()通过节点名查找节点，函数原型为：

```
struct device_node *of_find_node_by_name(struct device_node *from, const char *name);
```

参数说明：

from: 从这个节点开始查找，输入 NULL 时从根节点开始查找。

name: 目标节点名称。

返回值: 找到目标节点返回 device_node 结构体。没有找到时返回 NULL。

3.2.1.3 of_find_node_by_type 函数

of_find_node_by_type ()通过 device_type 属性查找节点，函数原型为：

```
struct device_node *of_find_node_by_type(struct device_node *from, const char *type);
```

参数说明：

from: 从这个节点开始查找，输入 NULL 时从根节点开始查找。

type: device_type 属性值。

返回值: 找到目标节点返回 device_node 结构体。没有找到时返回 NULL。

3.2.1.4 of_find_compatible_node 函数

of_find_compatible_node ()通过 device_type 和 compatible 属性查找节点，函数原型为：

```
struct device_node *of_find_compatible_node(struct device_node *from, const char *type,  
const char *compatible);
```

参数说明：

from: 从这个节点开始查找，输入 NULL 时从根节点开始查找。

type: device_type 属性值，输入 NULL 时忽略。

compatible: compatible 属性值。

返回值: 找到目标节点返回 device_node 结构体。没有找到时返回 NULL。

3.2.1.5 of_find_node_by_path 函数

of_find_node_by_path() 通过节点路径查找节点，函数原型为：

```
struct device_node *of_find_node_by_path(const char *path);
```

参数说明：

path: 节点的完整路径，以 3.1.1 节中的示例代码为例，21 行的 sw14 设备的完整路径为 /gpio-keys/sw14。

返回值: 找到目标节点返回 device_node 结构体。没有找到时返回 NULL。

3.2.2 提取属性的 of 函数

3.2.2.1 property 结构体

property 结构体同样也定义在 include/linux/of.h 中，作为提取属性的 of 函数的返回值，用于给内核描述节点属性。

3.2.2.2 of_find_property 函数

of_find_property 函数通过设备节点、属性名、属性值的大小查找属性，函数原型：

```
property *of_find_property(const struct device_node *np, const char *name, int *len);
```

参数说明：

np: 设备节点。

name: 目标属性名。

len: 目标属性值的长度。

返回值: 目标属性。

3.2.2.3 of_property_read_u32_array 函数

of_property_read_u32_array() 用于获取有多个值的属性的多个数据，函数名以及输入函数中的 u32 代表目标属性单个值的大小，可替换为 u8、u16、u32。函数原型：

```
int of_property_read_u32_array(const struct device_node *np, const char *propname, u32 *out_values, size_t size);
```

参数说明：

np: 设备节点。

propname: 目标属性名。

out_values: 读取到的数据指针，读取到的数据会保存到这个地址中。

size: 要读取数据数量。

返回值:

0: 读取成功;

-EINVAL: 属性不存在;

-ENODATA: 属性无数据;

-EOVERFLOW: 属性值数据数量小于 size。

3.2.2.4 of_property_read_u32 函数

of_property_read_u32()用于获取只有单个值的属性数据，函数名以及输入函数中的 u32 代表目标属性单个值的大小，可替换为 u8、u16、u32。函数原型：

```
int of_property_read_u32(const struct device_node *np, const char *propname, u32 out_value);
```

参数说明：

np: 设备节点。

propname: 目标属性名。

out_values: 目标数据指针，读取到的数据会保存到这个地址中。

返回值:

0: 读取成功;

-EINVAL: 属性不存在;

-ENODATA: 属性无数据。

3.2.2.5 of_property_read_string 函数

of_property_read_string 函数用于读取属性中字符串值，函数原型如下：

```
int of_property_read_string(struct device_node *np, const char *propname, const char **out_string);
```

参数说明：

np: 设备节点。

priname: 目标属性名。

out_string: 目标字符串指针，读取到的字符串会保存到该地址。

返回值: 返回 0 读取成功。

3.3 设备树下的 led 驱动实验

通过上面两节大概了解设备树和 of 函数之后，光看书面上的东西很难理解深刻，还是得通过实验来深入理解。这节还是使用简单的 led 设备来测试，不会涵盖上面讲的所有，但是在以后的实验中，会一直用到设备树，所以不用着急，在之后的实验中慢慢去掌握就行了。

3.3.1 原理图

和章节 1.3.1 的内容相同。

3.3.2 修改设备树

petalinux 的工程文件中提供了让我们修改的设备树文件，在工程目录“ax_peta/project-spec/meta-user/recipes-bsp/device-tree/files”中，ax_peta 是我的 petalinux 工程名，需要根据自身实际情况修改。

打开文件“system-conf.dtsi”，在根节点下添加以下节点内容：

```
1. alinxled {
2.     compatible = "alinxled";
3.     reg = <
4.         0xE000A204 0x04 /* gpio 方向寄存器 */
5.         0xE000A208 0x04 /* gpio 使能寄存器 */
6.         0xE000A040 0x04 /* gpio 控制寄存器 */
7.         0xF800012C 0x04 /* AMBA 外设时钟使能寄存器 */
8.     >;
9. };
```

节点名称为 alinxled，兼容性属性值为“alinxled”，reg 中的值即为在前两次实验中用到的 led 相关的寄存器。

如果你的“system-conf.dtsi”文件是空的，那就自己写一个根目录，再把上面的内容放进根目录即可。

3.3.3 驱动程序

使用 petalinux 新建名为“ax-dtled-dev”的驱动程序，别忘了用 petalinux-config -c rootfs 命令选上新增的驱动程序。

在 ax-dtled-dev.c 文件中输入下面的代码：

```
1. #include <linux/module.h>
2. #include <linux/kernel.h>
3. #include <linux/fs.h>
4. #include <linux/init.h>
5. #include <linux/ide.h>
6. #include <linux/types.h>
7. #include <linux/errno.h>
8. #include <linux/cdev.h>
9. #include <linux/of.h>
10. #include <linux/device.h>
11. #include <asm/uaccess.h>
```

```

12.
13. /* 设备节点名称 */
14. #define DEVICE_NAME      "gpio_leds"
15. /* 设备号个数 */
16. #define DEVID_COUNT      1
17. /* 驱动个数 */
18. #define DRIVE_COUNT      1
19. /* 主设备号 */
20. #define MAJOR
21. /* 次设备号 */
22. #define MINOR            0
23.
24. /* gpio 寄存器虚拟地址 */
25. static u32 *GPIO_DIRM_0;
26. /* gpio 使能寄存器 */
27. static u32 *GPIO_OEN_0;
28. /* gpio 控制寄存器 */
29. static u32 *GPIO_DATA_0;
30. /* AMBA 外设时钟使能寄存器 */
31. static u32 *APER_CLK_CTRL;
32.
33. /* 把驱动代码中会用到的数据打包进设备结构体 */
34. struct alinx_char_dev{
35.     dev_t          devid;      //设备号
36.     struct cdev     cdev;      //字符设备
37.     struct class    *class;    //类
38.     struct device   *device;   //设备
39.     struct device_node *nd;     //设备树的设备节点
40. };
41. /* 声明设备结构体 */
42. static struct alinx_char_dev alinx_char = {
43.     .cdev = {
44.         .owner = THIS_MODULE,
45.     },
46. };
47.
48. /* open 函数实现，对应到 Linux 系统调用函数的 open 函数 */
49. static int gpio_leds_open(struct inode *inode_p, struct file *file_p)
50. {
51.     /* MIO_0 时钟使能 */
52.     *APER_CLK_CTRL |= 0x00400000;
53.     /* MIO_0 设置成输出 */
54.     *GPIO_DIRM_0 |= 0x00000001;
55.     /* MIO_0 使能 */

```

```
56.     *GPIO_OEN_0 |= 0x00000001;
57.
58.     printk("gpio_test module open\n");
59.
60.     return 0;
61. }
62.
63.
64. /* write 函数实现, 对应到 Linux 系统调用函数的 write 函数 */
65. static ssize_t gpio_leds_write(struct file *file_p, const char __user *buf, size_t len, lof
    f_t *loff_t_p)
66. {
67.     int rst;
68.     char writeBuf[5] = {0};
69.
70.     printk("gpio_test module write\n");
71.
72.     rst = copy_from_user(writeBuf, buf, len);
73.     if(0 != rst)
74.     {
75.         return -1;
76.     }
77.
78.     if(1 != len)
79.     {
80.         printk("gpio_test len err\n");
81.         return -2;
82.     }
83.     if(1 == writeBuf[0])
84.     {
85.         *GPIO_DATA_0 &= 0xFFFFFFFF;
86.         printk("gpio_test ON\n");
87.     }
88.     else if(0 == writeBuf[0])
89.     {
90.         *GPIO_DATA_0 |= 0x00000001;
91.         printk("gpio_test OFF\n");
92.     }
93.     else
94.     {
95.         printk("gpio_test para err\n");
96.         return -3;
97.     }
98.
```

```

99.     return 0;
100. }
101.
102. /* release 函数实现，对应到 Linux 系统调用函数的 close 函数 */
103. static int gpio_leds_release(struct inode *inode_p, struct file *file_p)
104. {
105.     printk("gpio_test module release\n");
106.     return 0;
107. }
108.
109. /* file_operations 结构体声明，是上面 open、write 实现函数与系统调用函数对应的关键 */
110. static struct file_operations ax_char_fops = {
111.     .owner    = THIS_MODULE,
112.     .open     = gpio_leds_open,
113.     .write    = gpio_leds_write,
114.     .release  = gpio_leds_release,
115. };
116.
117. /* 模块加载时会调用的函数 */
118. static int __init gpio_led_init(void)
119. {
120.     /* 用于接受返回值 */
121.     u32 ret = 0;
122.     /* 存放 reg 数据的数组 */
123.     u32 reg_data[10];
124.
125.     /* 通过节点名称获取节点 */
126.     alinx_char.nd = of_find_node_by_name(NULL, "alinxled");
127.     /* 4、获取 reg 属性内容 */
128.     ret = of_property_read_u32_array(alinx_char.nd, "reg", reg_data, 8);
129.     if(ret < 0)
130.     {
131.         printk("get reg failed!\r\n");
132.         return -1;
133.     }
134.     else
135.     {
136.         /* do nothing */
137.     }
138.
139.     /* 把需要修改的物理地址映射到虚拟地址 */
140.     GPIO_DIRM_0 = ioremap(reg_data[0], reg_data[1]);
141.     GPIO_OEN_0  = ioremap(reg_data[2], reg_data[3]);
142.     GPIO_DATA_0 = ioremap(reg_data[4], reg_data[5]);

```

```

143.     APER_CLK_CTRL = ioremap(reg_data[6], reg_data[7]);
144.
145.     /* 注册设备号 */
146.     alloc_chrdev_region(&alinx_char.devid, MINOR, DEVID_COUNT, DEVICE_NAME);
147.
148.     /* 初始化字符设备结构体 */
149.     cdev_init(&alinx_char.cdev, &ax_char_fops);
150.
151.     /* 注册字符设备 */
152.     cdev_add(&alinx_char.cdev, alinx_char.devid, DRIVE_COUNT);
153.
154.     /* 创建类 */
155.     alinx_char.class = class_create(THIS_MODULE, DEVICE_NAME);
156.     if(IS_ERR(alinx_char.class))
157.     {
158.         return PTR_ERR(alinx_char.class);
159.     }
160.
161.     /* 创建设备节点 */
162.     alinx_char.device = device_create(alinx_char.class, NULL,
163.                                     alinx_char.devid, NULL,
164.                                     DEVICE_NAME);
165.     if (IS_ERR(alinx_char.device))
166.     {
167.         return PTR_ERR(alinx_char.device);
168.     }
169.
170.     return 0;
171. }
172.
173. /* 卸载模块 */
174. static void __exit gpio_led_exit(void)
175. {
176.     /* 注销字符设备 */
177.     cdev_del(&alinx_char.cdev);
178.
179.     /* 注销设备号 */
180.     unregister_chrdev_region(alinx_char.devid, DEVID_COUNT);
181.
182.     /* 删除设备节点 */
183.     device_destroy(alinx_char.class, alinx_char.devid);
184.
185.     /* 删除类 */
186.     class_destroy(alinx_char.class);

```

```

187.
188.  /* 释放对虚拟地址的占用 */
189.  iounmap(GPIO_DIRM_0);
190.  iounmap(GPIO_OEN_0);
191.  iounmap(GPIO_DATA_0);
192.  iounmap(APER_CLK_CTRL);
193.
194.  printk("gpio_led_dev_exit_ok\n");
195. }
196.
197. /* 标记加载、卸载函数 */
198. module_init(gpio_led_init);
199. module_exit(gpio_led_exit);
200.
201. /* 驱动描述信息 */
202. MODULE_AUTHOR("Alinx");
203. MODULE_ALIAS("gpio_led");
204. MODULE_DESCRIPTION("DEVICE TREE GPIO LED driver");
205. MODULE_VERSION("v1.0");
206. MODULE_LICENSE("GPL");

```

和上一章有区别的地方加粗了。

主要的改动集中在入口函数的 **120~137** 行。

126 行使用 `of_find_node_by_name` 函数通过节点名称获取节点，因为 `alinxled` 节点挂在在根目录下，所以第一个参数输入 `NULL`。

128 行，在获取到节点后，再获取节点中的 `reg` 属性的数据，因为 `reg` 属性中存放着我们需要的寄存器地址和大小。总共 4 个地址 4 个 `size`，因此数据总数为 8。

其他的操作与上一章基本相同。

因为修改了设备树，在 3.1 节我们就说过，`petalinux` 在修改设备树后，会编译出新的 `BOOT.bin` 和 `image.ub`。所以别忘了在编译完成后，把新的 `BOOT.bin` 和 `image.ub` 拷贝到 SD 中，并重启开发板。

3.3.4 测试程序

测试 APP 与章节 1.3.4 内容一致，可以直接使用。

3.3.5 运行测试

因为 APP 相同，所以测试方法任然相同，只要能成功点亮 `led` 就成功了。

```

root@ax_peta:~# mount -t nfs -o nolock 192.168.1.107:/home/alinx/work /mnt
root@ax_peta:~# cd /mnt
root@ax_peta:/mnt# mkdir /tmp/qt
root@ax_peta:/mnt# mount qt_lib.img /tmp/qt
random: fast init done
EXT4-fs (loop0): recovery complete
EXT4-fs (loop0): mounted filesystem with ordered data mode. Opts: (null)
root@ax_peta:/mnt# cd /tmp/qt
root@ax_peta:/tmp/qt# source ./qt_env_set.sh
/tmp/qt
root@ax_peta:/tmp/qt# cd /mnt
root@ax_peta:/mnt# insmod ax-dtled-dev.ko
ax_dtled_dev: loading out-of-tree module taints kernel.
root@ax_peta:/mnt# cd ./build-axleddev_test-ZYNQ-Debug/
root@ax_peta:/mnt/build-axleddev_test-ZYNQ-Debug# ./axleddev_test /dev/gpio_leds on
gpio_test module open
ps_led1 on
gpio_test module write
gpio_test ON
gpio_test module release
root@ax_peta:/mnt/build-axleddev_test-ZYNQ-Debug# ./axleddev_test /dev/gpio_leds off
gpio_test module open
ps_led1 off
gpio_test module write
gpio_test OFF
gpio_test module release
root@ax_peta:/mnt/build-axleddev_test-ZYNQ-Debug#

```

另外在系统运行之后，查看以下/proc/device-tree 路径中有没有我们添加的 alinxled 节点，并核对内容。

```

root@ax_peta:~# cd /proc/device-tree
root@ax_peta:/proc/device-tree# ls
#address-cells  amba          cpus          model
#size-cells     amba_pl         fixedregulator name
aliases         chosen          fpga-full    pmu@f8891000
alinxled        compatible      memory       usb_phy@0
root@ax_peta:/proc/device-tree# cd ./alinxled/
root@ax_peta:/proc/device-tree/alinxled# ls
compatible  name      reg
root@ax_peta:/proc/device-tree/alinxled# cat ./compatible
alinxledroot@ax_peta:/proc/device-tree/alinxled# cat ./name
alinxledroot@ax_peta:/proc/device-tree/alinxled#

```