# (1条消息) [uboot] (番外篇) uboot 驱动模型\_ooonebook的博客-CSDN博客\_uboot 驱动模型

#### [uboot] uboot流程系列:

[project X] tiny210(s5pv210)上电启动流程(BL0-BL2)

[project X] tiny210(s5pv210)从存储设备加载代码到DDR

[uboot] (第一章) uboot流程——概述

[uboot] (第二章) uboot流程——uboot-spl编译流程

[uboot] (第三章) uboot流程——uboot-spl代码流程

[uboot] (第四章) uboot流程——uboot编译流程

[uboot] (第五章) uboot流程——uboot启动流程

[uboot] (番外篇) global data介绍

[uboot] (番外篇) uboot relocation介绍

[uboot] (番外篇) uboot之fdt介绍

建议先看《[uboot] (番外篇) uboot之fdt介绍》,了解一下uboot的fdt的功能,在驱动模型中会使用到。

\_\_\_\_\_

### 一、说明

#### 1、uboot的驱动模型简单介绍

uboot引入了驱动模型(driver model),这种驱动模型为驱动的定义和访问接口提供了统一的方法。提高了驱动之间的兼容性以及访问的标准型。

uboot驱动模型和kernel中的设备驱动模型类似,但是又有所区别。

在后续我们将驱动模型(driver model)简称为DM,其实在uboot里面也是这样简称的。

具体细节建议参考./doc/driver-model/README.txt

#### 2、如何使能uboot的DM功能

#### (1) 配置CONFIG\_DM

在configs/tiny210\_defconfig中定义了如下:

CONFIG DM=y

• 1

(2) 使能相应的uclass driver的config。

DM和uclass是息息相关的,如果我们希望在某个模块引入DM,那么就需要使用相应模块的uclass driver来代替旧版的通用driver。 关于uclass我们会在后续继续说明。

以serial为例,为了在serial中引入DM,我在configs/tiny210\_defconfig0中打开了CONFIG\_DM\_SERIAL宏,如下

CONFIG DM SERIAL=y

• 1

看driver/serial/Makefile

ifdef CONFIG\_DM\_SERIAL
obj-y += serial-uclass.o
else
obj-y += serial.o
endif

- 1
- 2
- 3
- 45
- 6
- (3)对应设备驱动也要引入dm的功能

其设备驱动主要是实现和底层交互、为uclass层提供接口。后续再具体说明。

后续都以serial-uclass进行说明

## 二、uboot DM整体架构

1、DM的四个组成部分

uboot的DM主要有四个组成部分

- udevice
  - 简单就是指设备对象,可以理解为kernel中的device。
- **driver** udevice的驱动,可以理解为kernel中的device\_driver。和底层硬件设备通信,并且为设备提供面向上层的接口。
- uclass

#### 先看一下README.txt中关于uclass的说明:

Uclass - a group of devices which operate in the same way. A uclass provides a way of accessing individual devices within the group, but always using the same interface. For example a GPIO uclass provides operations for get/set value. An I2C uclass may have 10 I2C ports, 4 with one driver, and 6 with another.

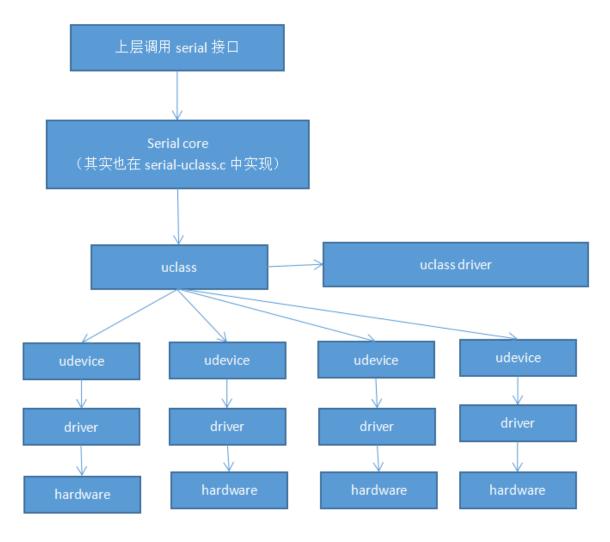
- 1
- 2
- 3
- 45

uclass,使用相同方式的操作集的device的组。相当于是一种抽象。uclass为那些使用相同接口的设备提供了统一的接口。例如,GPIO uclass提供了get/set接口。再例如,一个I2C uclass下可能有10个I2C端口,4个使用一个驱动,另外6个使用另外一个驱动。

#### • uclass\_driver

对应uclass的驱动程序。主要提供uclass操作时,如绑定udevice时的一些操作。

#### 2、调用关系框架图



#### 3、相互之间的关系

#### 结合上图来看:

- 上层接口都是和uclass的接口直接通讯。
- uclass可以理解为一些具有相同属性的udevice对外操作的接口, uclass的驱动是uclass\_driver, 主要为上层提供接口。

- udevice的是指具体设备的抽象,对应驱动是driver,driver主要负责和硬件通信,为uclass提供实际的操作集。
- udevice找到对应的uclass的方式主要是通过: udevice对应的driver的id和uclass对应的uclass\_driver的id是否匹配。
- udevice会和uclass绑定。driver会和udevice绑定。uclass driver会和uclass绑定。

这里先简单介绍一下: uclass和udevice都是动态生成的。在解析fdt中的设备的时候,会动态生成udevice。 然后找到udevice对应的driver,通过driver中的uclass id得到uclass\_driver id。从uclass链表中查找对应的uclass是否已经生成,没有生成的话则动态生成uclass。

#### 4、GD中和DM相关的部分

```
typedef struct global data {
#ifdef CONFIG DM
    struct udevice *dm root;
    struct udevice *dm_root_f;
    struct list_head uclass_root;
#endif
} gd_t;
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
```

## 三、DM四个主要组成部分详细介绍

后续以数据结构、如何定义、存放位置、如何获取四个部分进行说明进行说明

#### 0 - uclass id

每一种uclass都有自己对应的ID号。定义于其uclass\_driver中。其附属的udevice的driver中的uclass id必须与其一致。 所有uclass id定义于include/dm/uclass-id.h中 列出部分id如下

```
enum uclass_id {
    UCLASS_ROOT = 0,
    UCLASS_DEMO,
    UCLASS_CLK,
    UCLASS_PINCTRL,
    UCLASS_SERIAL,
}

• 1
• 2
• 3
• 4
• 5
• 6
• 7
• 8
```

#### 1 · uclass

• (1) 数据结构

```
struct uclass {
    void *priv;
    struct uclass_driver *uc_drv;
    struct list_head dev_head;
    struct list_head sibling_node;
};

• 1
• 2
• 3
• 4
• 5
• 6
```

- (2)如何定义
  uclass是uboot自动生成。并且不是所有uclass都会生成,有对应uclass driver并且有被udevice匹配到的uclass才会生成。
  具体参考后面的uboot DM初始化一节。或者参考uclass\_add实现。
- (3) 存放位置 所有生成的uclass都会被挂载gd->uclass\_root链表上。
- (4)如何获取、API 直接遍历链表gd->uclass\_root链表并且根据uclass id来获取到相应的uclass。

```
具体uclass_get-》uclass_find实现了这个功能。
有如下API:
int uclass_get(enum uclass_id key, struct uclass **ucp);
• 1
• 2
```

#### 2 vuclass\_driver

• (1) 数据结构 include/dm/uclass.h

```
struct uclass_driver {
    const char *name;
    enum uclass id id;
    int (*post_bind)(struct udevice *dev);
    int (*pre_unbind)(struct udevice *dev);
    int (*pre_probe)(struct udevice *dev);
    int (*post_probe)(struct udevice *dev);
    int (*pre_remove)(struct udevice *dev);
    int (*child_post_bind)(struct udevice *dev);
    int (*child pre probe)(struct udevice *dev);
    int (*init)(struct uclass *class);
    int (*destroy)(struct uclass *class);
    int priv_auto_alloc_size;
    int per device auto alloc size;
    int per_device_platdata_auto_alloc_size;
    int per_child_auto_alloc_size;
    int per_child_platdata_auto_alloc_size;
    const void *ops;
    uint32_t flags;
};
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
```

```
• 11
   • 12
   • 13
   • 14
   • 15
   • 16
   • 17

 18

   • 19
   • 20
   • 21
   (2) 如何定义
     通过UCLASS_DRIVER来定义uclass_driver.
     以serial-uclass为例
UCLASS_DRIVER(serial) = {
    .id
          = UCLASS_SERIAL,
               = "serial",
   .name
               = DM_UC_FLAG_SEQ_ALIAS,
   .flags
   .post probe = serial post probe,
   .pre remove = serial pre remove,
    .per device auto alloc size = sizeof(struct serial dev priv),
};
   • 1
   • 2
   • 3
   • 4
   • 5
   • 6
   • 7
   • 8
UCLASS_DRIVER实现如下:
#define UCLASS DRIVER( name)
   ll_entry_declare(struct uclass_driver, __name, uclass)
#define ll_entry_declare(_type, _name, _list)
   _type _u_boot_list_2_##_list##_2_##_name __aligned(4)
          __attribute__((unused, \
          section(".u_boot_list_2_"#_list"_2_"#_name)))
关于ll_entry_declare我们在《[uboot] (第六章) uboot流程—命令行模式以及命令处理介绍》已经介绍过了
   • 1
```

```
• 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
最终得到一个如下结构体
struct uclass_driver _u_boot_list_2_uclass_2_serial = {
              = UCLASS_SERIAL,
                = "serial",
    .name
    .flags
                 = DM_UC_FLAG_SEQ_ALIAS,
    .post probe = serial post probe,
    .pre remove = serial pre remove,
    .per device auto alloc size = sizeof(struct serial dev priv),
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
```

并且存放在.u boot list 2 uclass 2 serial段中。

#### • (3) 存放位置

通过上述,我们知道serial的uclass\_driver结构体\_u\_boot\_list\_2\_uclass\_2\_serial被存放到.u\_boot\_list\_2\_uclass\_2\_serial段中。通过查看u-boot.map得到如下

```
.u_boot_list_2_uclass_1
                0x23e368e0
                                  0x0 drivers/built-in.o
.u_boot_list_2_uclass_2_gpio
                0x23e368e0
                                 0x48 drivers/gpio/built-in.o
                0x23e368e0
                                          _u_boot_list_2_uclass_2_gpio
.u_boot_list_2_uclass_2_root
                0x23e36928
                                 0x48 drivers/built-in.o
                0x23e36928
                                          _u_boot_list_2_uclass_2_root
.u_boot_list_2_uclass_2_serial
                0x23e36970
                                 0x48 drivers/serial/built-in.o
                0x23e36970
                                          _u_boot_list_2_uclass_2_serial
.u_boot_list_2_uclass_2_simple_bus
```

```
0x23e369b8
                                  0x48 drivers/built-in.o
                0x23e369b8
                                            _u_boot_list_2_uclass_2_simple_bus
.u_boot_list_2_uclass_3
                0x23e36a00
                                   0x0 drivers/built-in.o
                0x23e36a00
                                            . = ALIGN (0x4)
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    • 16
    • 17
```

最终,所有uclass driver结构体以列表的形式被放在.u\_boot\_list\_2\_uclass\_1和.u\_boot\_list\_2\_uclass\_3的区间中。这个列表简称uclass driver table。

(4) 如何获取、API
 想要获取uclass\_driver需要先获取uclass\_driver table。
 可以通过以下宏来获取uclass\_driver table

接着通过遍历这个uclass\_driver table,得到相应的uclass\_driver。有如下API

struct uclass\_driver \*lists\_uclass\_lookup(enum uclass\_id id)

- 1
- 2

#### 3 · udevice

• (1) 数据结构 include/dm/device.h

```
struct udevice {
    const struct driver *driver;
    const char *name;
    void *platdata;
   void *parent_platdata;
   void *uclass_platdata;
   int of_offset;
   ulong driver_data;
   struct udevice *parent;
    void *priv;
    struct uclass *uclass;
    void *uclass priv;
    void *parent_priv;
    struct list_head uclass_node;
   struct list_head child_head;
   struct list_head sibling_node;
    uint32_t flags;
    int req_seq;
    int seq;
#ifdef CONFIG_DEVRES
   struct list_head devres_head;
#endif
};
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
```

- 13
- 14
- 15
- 16
- 17
- 18
- 19
- 20
- 21
- 2223
- (2) 如何定义

在dtb存在的情况下,由uboot解析dtb后动态生成,后续在"uboot DM的初始化"一节中具体说明。

- (3) 存放位置
  - o 连接到对应uclass中 也就是会连接到uclass->dev\_head中
  - o 连接到父设备的子设备链表中 也就是会连接到udevice->child\_head中,并且最终的根设备是gd->dm\_root这个根设备。
- (4) 如何获取、API
  - o 从uclass中获取udevice 遍历uclass->dev\_head,获取对应的udevice。有如下API

```
#define uclass_foreach_dev(pos, uc) \
   list_for_each_entry(pos, &uc->dev_head, uclass_node)
#define uclass_foreach_dev_safe(pos, next, uc) \
   list_for_each_entry_safe(pos, next, &uc->dev_head, uclass_node)
int uclass_get_device(enum uclass_id id, int index, struct udevice **devp);
int uclass get device by name(enum uclass id id, const char *name,
                 struct udevice **devp);
int uclass_get_device_by_seq(enum uclass_id id, int seq, struct udevice **devp);
int uclass_get_device_by_of_offset(enum uclass_id id, int node,
                   struct udevice **devp);
int uclass_get_device_by_phandle(enum uclass_id id, struct udevice *parent,
                const char *name, struct udevice **devp);
int uclass first device(enum uclass id id, struct udevice **devp);
int uclass first device err(enum uclass id id, struct udevice **devp);
int uclass next device(struct udevice **devp);
int uclass resolve seg(struct udevice *dev);
```

- 1
- 2
- 3 • 4
- 5
- 6
- 7
- 8 • 9
- 10
- 11
- 12
- 13
- 14
- 15
- 16
- 17
- 18

#### 4 driver

和uclass\_driver方式是相似的。

(1)数据结构 include/dm/device.h

```
struct driver {
    char *name;
    enum uclass_id id;
    const struct udevice_id *of_match;
    int (*bind)(struct udevice *dev);
    int (*probe)(struct udevice *dev);
    int (*remove)(struct udevice *dev);
    int (*unbind)(struct udevice *dev);
    int (*ofdata_to_platdata)(struct udevice *dev);
    int (*child_post_bind)(struct udevice *dev);
    int (*child_pre_probe)(struct udevice *dev);
    int (*child_post_remove)(struct udevice *dev);
    int priv_auto_alloc_size;
    int platdata auto alloc size;
    int per_child_auto_alloc_size;
    int per_child_platdata_auto_alloc_size;
    const void *ops;
    uint32 t flags;
};
```

```
• 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    • 16
    • 17
    • 18
    • 19
   • (2) 如何定义
     通过U_BOOT_DRIVER来定义一个driver 以s5pv210为例:
     driver/serial/serial_s5p.c
U_B00T_DRIVER(serial_s5p) = {
    .name = "serial_s5p",
    .id = UCLASS SERIAL,
    .of_match = s5p_serial_ids,
    .ofdata_to_platdata = s5p_serial_ofdata_to_platdata,
    .platdata_auto_alloc_size = sizeof(struct s5p_serial_platdata),
    .probe = s5p_serial_probe,
    .ops = &s5p_serial_ops,
    .flags = DM_FLAG_PRE_RELOC,
};
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
```

并且存放在.u\_boot\_list\_2\_driver\_2\_serial\_s5p段中

```
U_BOOT_DRIVER实现如下:
#define U_BOOT_DRIVER(__name)
   ll entry declare(struct driver, __name, driver)
#define ll_entry_declare(_type, _name, _list)
   _type _u_boot_list_2_##_list##_2_##_name __aligned(4)
           __attribute__((unused, \
           section(".u_boot_list_2_"#_list"_2_"#_name)))
关于ll entry declare我们在《[uboot] (第六章) uboot流程—命令行模式以及命令处理介绍》已经介绍过了
   • 1
   • 2
   • 3
   • 4
   • 5
   • 6
   • 7
   • 8
最终得到如下一个结构体
struct driver _u_boot_list_2_driver_2_serial_s5p= {
    .name = "serial s5p",
    .id = UCLASS SERIAL,
    .of_match = s5p_serial_ids,
   .ofdata_to_platdata = s5p_serial_ofdata_to_platdata,
   .platdata_auto_alloc_size = sizeof(struct s5p_serial_platdata),
    .probe = s5p serial probe,
    .ops = &s5p_serial_ops,
    .flags = DM FLAG PRE RELOC,
};
   • 1
   • 2
   • 3
    • 4
   • 5
   • 6
   • 7
   • 8
   • 9
   • 10
```

• (3) 存放位置

通过上述,我们知道serial\_s5p的driver结构体\_u\_boot\_list\_2\_driver\_2\_serial\_s5p被存放在.u\_boot\_list\_2\_driver\_2\_serial\_s5p段中。 通过查看u-boot.map得到如下

```
.u_boot_list_2_driver_1
                0x23e36754
                                  0x0 drivers/built-in.o
.u_boot_list_2_driver_2_gpio_exynos
                0x23e36754
                                 0x44 drivers/gpio/built-in.o
                                          _u_boot_list_2_driver_2_gpio_exynos
                0x23e36754
.u_boot_list_2_driver_2_root_driver
                0x23e36798
                                 0x44 drivers/built-in.o
                0x23e36798
                                          _u_boot_list_2_driver_2_root_driver
.u_boot_list_2_driver_2_serial_s5p
                0x23e367dc
                                 0x44 drivers/serial/built-in.o
                0x23e367dc
                                          _u_boot_list_2_driver_2_serial_s5p
.u boot list 2 driver 2 simple bus drv
               0x23e36820
                                 0x44 drivers/built-in.o
                0x23e36820
                                          _u_boot_list_2_driver_2_simple bus drv
.u boot list 2 driver 3
               0x23e36864
                                 0x0 drivers/built-in.o
   • 1
```

- 2
- 3
- 4
- 5
- 6
- 7
- 8
- 9
- 10
- 11
- 12
- 13
- 14
- 15

• 16

最终,所有driver结构体以列表的形式被放在.u\_boot\_list\_2\_driver\_1和.u\_boot\_list\_2\_driver\_3的区间中。 这个列表简称driver table。

• (4) 如何获取、API

想要获取driver需要先获取driver table。 可以通过以下宏来获取driver table

```
struct driver *drv =
       ll_entry_start(struct driver, driver);
   const int n_ents = ll_entry_count(struct driver, driver);
   • 1
   • 2
   • 3
   • 5
   • 6
接着通过遍历这个driver table,得到相应的driver。
struct driver *lists_driver_lookup_name(const char *name)
   • 1
   • 2
四、DM的一些API整理
先看一下前面一节理解一下。
1、uclass相关API
int uclass_get(enum uclass_id key, struct uclass **ucp);
   • 1
   • 2
   • 3
```

2、uclass\_driver相关API

struct uclass\_driver \*lists\_uclass\_lookup(enum uclass\_id id)

• 1

• 4

• 2

#### 3、udevice相关API

```
#define uclass_foreach_dev(pos, uc) \
    list_for_each_entry(pos, &uc->dev_head, uclass_node)
#define uclass foreach dev safe(pos, next, uc) \
    list for each entry safe(pos, next, &uc->dev head, uclass node)
int device bind(struct udevice *parent, const struct driver *drv,
        const char *name, void *platdata, int of_offset,
        struct udevice **devp)
int device_bind_by_name(struct udevice *parent, bool pre_reloc_only,
            const struct driver_info *info, struct udevice **devp)
int uclass bind device(struct udevice *dev)
    uc = dev->uclass;
   list_add_tail(&dev->uclass_node, &uc->dev_head);
}
int uclass_get_device(enum uclass_id id, int index, struct udevice **devp);
int uclass_get_device_by_name(enum uclass_id id, const char *name,
                 struct udevice **devp);
int uclass_get_device_by_seq(enum uclass_id id, int seq, struct udevice **devp);
int uclass get device by of offset(enum uclass id id, int node,
                   struct udevice **devp);
int uclass get device by phandle(enum uclass id id, struct udevice *parent,
                const char *name, struct udevice **devp);
int uclass first device(enum uclass id id, struct udevice **devp);
int uclass_first_device_err(enum uclass_id id, struct udevice **devp);
int uclass next device(struct udevice **devp);
int uclass resolve seq(struct udevice *dev);
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
```

- 11
- 12
- 13
- 14
- 15
- 1617
- 18
- 19
- 20
- 21
- 22
- 23
- 2425
- 26
- 27
- 28
- 2930
- 31
- 32
- 3334
- 35

#### 4、driver相关API

struct driver \*lists\_driver\_lookup\_name(const char \*name)

- 1
- 2

## 五、uboot 设备的表达

#### 1、说明

uboot中可以通过两种方法来添加设备

- 通过直接定义平台设备(这种方式基本上不使用)
- 通过在设备树添加设备信息

注意:这里只是设备的定义,最终还是会被uboot解析成udevice结构体的。

- 2、直接定义平台设备(这种方式除了根设备外基本上不使用)
- (1) 通过U\_BOOT\_DEVICE宏来进行定义或者直接定义struct driver\_info结构体
- (2) U BOOT DEVICE宏以ns16550 serial为例

```
U_BOOT_DEVICE(overo_uart) = {
   "ns16550 serial",
   &overo_serial
};
   • 1
   • 2
   • 3
   • 4
U BOOT DEVICE实现如下:
和上述的U_BOOT_DRIVER类似,这里不详细说明了
#define U_BOOT_DEVICE(__name)
   ll_entry_declare(struct driver_info, __name, driver_info)
#define U_BOOT_DEVICES(__name)
   ll_entry_declare_list(struct driver_info, __name, driver_info)
   • 1
   • 2
   • 3
   • 4
   • 5
   • 6
 (3) 直接定义struct driver_info结构体,以根设备为例
uboot会创建一个根设备root,作为所有设备的祖设备
root的定义如下:
static const struct driver_info root_info = {
   .name
          = "root driver",
};
   • 1
   • 2
   • 3
```

3、在设备树添加设备信息

在对应的dts文件中添加相应的设备节点和信息,以tiny210的serial为例: arch/arm/dts/s5pv210-tiny210.dts

```
/dts-v1/;
#include "skeleton.dtsi"
        aliases {
                 console = "/serial@e2900000";
        };
        serial@e2900000 {
                compatible = "samsung,exynos4210-uart";
                 reg = <0xe2900000 0x100>;
                interrupts = <0 51 0>;
                id = <0>;
        };
};
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
```

dts的内容这里不多说了。

## 六、**uboot DM**的初始化

关于下面可能使用到的一些FDT的API可以参考一下《<u>[uboot](番外篇)uboot之fdt介绍</u>》。 关于下面可能使用到一些DM的API可以参考一下上述第四节。

### 1、主要工作

• DM的初始化

- o 创建根设备root的udevice,存放在gd->dm\_root中。 根设备其实是一个虚拟设备,主要是为uboot的其他设备提供一个挂载点。
- o 初始化uclass链表gd->uclass\_root
- DM中udevice和uclass的解析
  - o udevice的创建和uclass的创建
  - o udevice和uclass的绑定
  - o uclass\_driver和uclass的绑定
  - o driver和udevice的绑定
  - o 部分driver函数的调用

#### 2、入口说明

```
dm初始化的接口在dm_init_and_scan中。
可以发现在uboot relocate之前的initf dm和之后的initr dm都调用了这个函数。
static int initf_dm(void)
#if defined(CONFIG_DM) && defined(CONFIG_SYS_MALLOC_F_LEN)
   int ret;
   ret = dm_init_and_scan(true);
   if (ret)
       return ret;
#endif
   return 0;
}
#ifdef CONFIG DM
static int initr dm(void)
   int ret;
   gd->dm root f = gd->dm root;
   gd->dm root = NULL;
   ret = dm_init_and_scan(false);
   if (ret)
       return ret;
   return 0;
}
#endif
   • 1
   • 2
```

- 3
- 4
- 5
- 6
- 7
- 8
- 9
- 10
- 11
- 12
- 13
- 14
- 1516
- 17
- 18
- 19
- 20
- 21
- 2223
- 24

主要区别在于参数。

首先说明一下dts节点中的"u-boot,dm-pre-reloc"属性,当设置了这个属性时,则表示这个设备在relocate之前就需要使用。 当dm\_init\_and\_scan的参数为true时,只会对带有"u-boot,dm-pre-reloc"属性的节点进行解析。而当参数为false的时候,则会对所有节点都进行解析。

由于"u-boot,dm-pre-reloc"的情况比较少,所以这里只学习参数为false的情况。也就是initr\_dm里面的dm\_init\_and\_scan(false);。

#### 2、dm\_init\_and\_scan说明

driver/core/root.c

```
int dm_init_and_scan(bool pre_reloc_only)
{
    int ret;

    ret = dm_init();
    if (ret) {
        debug("dm_init() failed: %d\n", ret);
        return ret;
    }
    ret = dm_scan_platdata(pre_reloc_only);
    if (ret) {
```

```
debug("dm_scan_platdata() failed: %d\n", ret);
        return ret;
    }
    if (CONFIG_IS_ENABLED(OF_CONTROL)) {
        ret = dm_scan_fdt(gd->fdt_blob, pre_reloc_only);
        if (ret) {
            debug("dm_scan_fdt() failed: %d\n", ret);
            return ret;
        }
    }
    ret = dm_scan_other(pre_reloc_only);
    if (ret)
        return ret;
    return 0;
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    16
    • 17
    • 18
    • 19
    • 20
    • 21
    • 22
    • 23
    • 24
    • 25
    • 26
    • 27
```

- 2829
- 3、DM的初始化——dm\_init

```
对应代码如下:
driver/core/root.c
#define DM_ROOT_NON_CONST
                               (((gd_t *)gd)->dm_root)
#define DM_UCLASS_ROOT_NON_CONST (((gd_t *)gd)->uclass_root)
int dm_init(void)
    int ret;
    if (gd->dm_root) {
        dm_warn("Virtual root driver already exists!\n");
        return -EINVAL;
    }
    INIT_LIST_HEAD(&DM_UCLASS_ROOT_NON_CONST);
    ret = device_bind_by_name(NULL, false, &root_info, &DM_ROOT_NON_CONST);
    if (ret)
        return ret;
#if CONFIG_IS_ENABLED(OF_CONTROL)
   DM_ROOT_NON_CONST->of_offset = 0;
#endif
    ret = device_probe(DM_ROOT_NON_CONST);
    if (ret)
        return ret;
    return 0;
}
    • 1
```

- 2
- 3
- 5 • 6
- 7
- 8
- 9
- 10
- 11
- 12
- 13
- 14
- 15
- 16
- 17
- 18 • 19
- 20
- 21
- 22
- 23
- 24 • 25
- 26
- 27
- 28 • 29
- 30
- 31
- 32
- 33 • 34
- 35

- 这里就完成的DM的初始化了 (1)创建根设备root的udevice,存放在gd->dm\_root中。
- (2) 初始化uclass链表gd->uclass\_root
- 4、从平台设备中解析udevice和uclass——dm\_scan\_platdata

跳过。

5、从dtb中解析udevice和uclass——dm\_scan\_fdt

```
关于fdt以及一些对应API请参考《[uboot] (番外篇) uboot之fdt介绍》。
对应代码如下(后续我们忽略pre_reloc_only=true的情况):
driver/core/root.c
int dm_scan_fdt(const void *blob, bool pre_reloc_only)
{
    return dm_scan_fdt_node(gd->dm_root, blob, 0, pre_reloc_only);
}
int dm_scan_fdt_node(struct udevice *parent, const void *blob, int offset,
            bool pre reloc only)
   int ret = 0, err;
   for (offset = fdt_first_subnode(blob, offset);
        offset > 0;
        offset = fdt_next_subnode(blob, offset)) {
       if (!fdtdec_get_is_enabled(blob, offset)) {
           dm_dbg(" - ignoring disabled device\n");
           continue;
       err = lists_bind_fdt(parent, blob, offset, NULL);
       if (err && !ret) {
           ret = err;
           debug("%s: ret=%d\n", fdt_get_name(blob, offset, NULL),
       }
   }
    return ret;
}
   • 1
```

- 2
- 3
- 4
- 5
- 6
- 78
- 9
- 10
- 11
- 12
- 13
- 14
- 15
- 1617
- 18
- 19
- 20
- 21
- 22
- 23
- 24
- 2526
- 27
- 28
- 29
- 30
- 31
- 3233
- 34
- 35
- 36
- 3738
- 39
- 40

lists\_bind\_fdt是从dtb中解析udevice和uclass的核心。

其具体实现如下:

driver/core/lists.c

```
struct driver *driver = ll_entry_start(struct driver, driver);
const int n_ents = ll_entry_count(struct driver, driver);
const struct udevice_id *id;
struct driver *entry;
struct udevice *dev;
bool found = false;
const char *name;
int result = 0;
int ret = 0;
dm dbg("bind node %s\n", fdt get name(blob, offset, NULL));
if (devp)
    *devp = NULL:
for (entry = driver; entry != driver + n ents; entry++) {
    ret = driver_check_compatible(blob, offset, entry->of_match,
                      &id):
    name = fdt_get_name(blob, offset, NULL);
    if (ret == -ENOENT) {
        continue;
    } else if (ret == -ENODEV) {
        dm_dbg("Device '%s' has no compatible string\n", name);
        break;
    } else if (ret) {
        dm warn("Device tree error at offset %d\n", offset);
        result = ret;
        break;
    }
    dm dbg(" - found match at '%s'\n", entry->name);
    ret = device bind(parent, entry, name, NULL, offset, &dev);
    if (ret) {
        dm_warn("Error binding driver '%s': %d\n", entry->name,
            ret);
        return ret;
    } else {
        dev->driver data = id->data;
        found = true;
```

```
if (devp)
                *devp = dev;
        }
        break;
    }
    if (!found && !result && ret != -ENODEV) {
        dm_dbg("No match for node '%s'\n",
               fdt_get_name(blob, offset, NULL));
    }
    return result;
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    16
    • 17
    • 18
    • 19
    • 20
    • 21
    • 22
    • 23
    • 24
    • 25
    • 26
    • 27
    • 28
    • 29
    • 30
    • 31
```

```
• 32
```

- 33
- 34
- 35
- 36
- 37
- 38
- 39
- 40
- 41
- 42
- 43
- 44
- 45
- 46
- 47
- 48
- 49
- 50
- 51
- 5253
- 54
- 55
- 56
- 57
- 58
- 59
- 60
- 61
- 62

在device\_bind中实现了udevice和uclass的创建和绑定以及一些初始化操作,这里专门学习一下device\_bind。device\_bind的实现如下(去除部分代码)driver/core/device.c

{

```
struct udevice *dev;
struct uclass *uc;
int size, ret = 0;
ret = uclass_get(drv->id, &uc);
dev = calloc(1, sizeof(struct udevice));
dev->platdata = platdata;
dev->name = name;
dev->of offset = of offset;
dev->parent = parent;
dev->driver = drv;
dev->uclass = uc;
dev -> seq = -1;
dev -> req seq = -1;
if (CONFIG_IS_ENABLED(OF_CONTROL) && CONFIG_IS_ENABLED(DM_SEQ_ALIAS)) {
    if (uc->uc_drv->flags & DM_UC_FLAG_SEQ_ALIAS) {
        if (uc->uc drv->name && of offset != -1) {
            fdtdec get alias seq(gd->fdt blob,
                    uc->uc_drv->name, of_offset,
                    &dev->req_seq);
        }
    }
}
if (!dev->platdata && drv->platdata auto alloc size) {
    dev->flags |= DM_FLAG_ALLOC_PDATA;
    dev->platdata = calloc(1, drv->platdata auto alloc size);
}
size = uc->uc drv->per device platdata auto alloc size;
    dev->flags |= DM_FLAG_ALLOC_UCLASS_PDATA;
    dev->uclass_platdata = calloc(1, size);
}
if (parent)
```

```
list_add_tail(&dev->sibling_node, &parent->child_head);
ret = uclass_bind_device(dev);
if (drv->bind) {
    ret = drv->bind(dev);
}
if (parent && parent->driver->child_post_bind) {
    ret = parent->driver->child_post_bind(dev);
if (uc->uc_drv->post_bind) {
    ret = uc->uc_drv->post_bind(dev);
    if (ret)
        goto fail_uclass_post_bind;
}
if (devp)
    *devp = dev;
dev->flags |= DM_FLAG_BOUND;
return 0;
• 1
• 2
• 3
• 4
• 5
• 6
• 7
• 8
• 9
• 10
• 11
• 12
• 13
```

- 14
- 15
- 16
- 17
- 18
- 19
- 20
- 21
- 22
- 23
- 24
- 25
- 26 • 27
- 28
- 29
- 30
- 31 • 32
- 33
- 34
- 35
- 36
- 37
- 38 • 39
- 40
- 41
- 42
- 43
- 44
- 45
- 46
- 47
- 48
- 49 • 50
- 51
- 52
- 53
- 54
- 55
- 56
- 57 • 58
- 59

- 60
- 61
- 62
- 63
- 64
- 65
- 66
- 67
- 68
- 69
- 70
- 71
- 72
- 73
- 74
- 7576
- 77
- 78
- 79
- 80
- 81
- 8283
- 84
- 85
- 86
- 87
- 8889
- 90
- 91
- 9293
- 94

上述就完成了dtb的解析,udevice和uclass的创建,以及各个组成部分的绑定关系。

注意,这里只是绑定,即调用了driver的bind函数,但是设备还没有真正激活,也就是还没有执行设备的probe函数。

## 七、DM工作流程

经过前面的**DM**初始化以及设备解析之后,我们只是建立了**udevice**和**uclass**之间的绑定关系。但是此时**udevice**还没有被**probe**,其对应设备还没有被激活。

激活一个设备主要是通过device\_probe函数,所以在介绍DM的工作流程前,先说明device\_probe函数。

#### 1 · device\_probe

```
driver/core/device.c
int device_probe(struct udevice *dev)
    const struct driver *drv;
    int size = 0;
   int ret;
    int seq;
    if (dev->flags & DM_FLAG_ACTIVATED)
        return 0;
    drv = dev->driver;
    assert(drv);
    if (drv->priv_auto_alloc_size && !dev->priv) {
        dev->priv = alloc_priv(drv->priv_auto_alloc_size, drv->flags);
   }
    size = dev->uclass->uc_drv->per_device_auto_alloc_size;
   if (size && !dev->uclass_priv) {
        dev->uclass_priv = calloc(1, size);
    }
    seq = uclass_resolve_seq(dev);
    if (seq < 0) {
        ret = seq;
        goto fail;
    dev->seq = seq;
    dev->flags |= DM_FLAG_ACTIVATED;
    ret = uclass_pre_probe_device(dev);
```

```
if (drv->ofdata_to_platdata && dev->of_offset >= 0) {
        ret = drv->ofdata_to_platdata(dev);
   }
    if (drv->probe) {
        ret = drv->probe(dev);
   }
    ret = uclass_post_probe_device(dev);
    return ret;
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    • 16
    • 17
    • 18
    • 19
    • 20
    • 21
    • 22
    • 23
    • 24
    • 25
    • 26
    • 27
   • 28
    • 29
```

- 30
- 31
- 32
- 33
- 34
- 35
- 36
- 37
- 38
- 39
- 40
- 41
- 42
- 43
- 44
- 45
- 46
- 47
- 48
- 49
- 50 • 51
- 52
- 53
- 54
- 55
- 56 • 57
- 58

#### 主要工作归纳如下:

- 分配设备的私有数据

- 对父设备进行probe
   执行probe device之前uclass需要调用的一些函数
   调用driver的ofdata\_to\_platdata,将dts信息转化为设备的平台数据
- 调用driver的probe函数
- 执行probe device之后uclass需要调用的一些函数

#### 2、通过uclass来获取一个udevice并且进行probe

通过uclass来获取一个udevice并且进行probe有如下接口 driver/core/uclass.c

```
int uclass_get_device(enum uclass_id id, int index, struct udevice **devp)
int uclass_get_device_by_name(enum uclass_id id, const char *name,
                 struct udevice **devp)
int uclass_get_device_by_seq(enum uclass_id id, int seq, struct udevice **devp)
int uclass_get_device_by_of_offset(enum uclass_id id, int node,
                  struct udevice **devp)
int uclass_get_device_by_phandle(enum uclass_id id, struct udevice *parent,
                const char *name, struct udevice **devp)
int uclass_first_device(enum uclass_id id, struct udevice **devp)
int uclass_next_device(struct udevice **devp)
   • 1
   • 2
   • 3
    • 4
   • 5
   • 6
   • 7
   • 8
   • 9
   • 10
这些接口主要是获取设备的方法上有所区别,但是probe设备的方法都是一样的,都是通过调用uclass_get_device_tail->device_probe来
probe设备的。
以uclass_get_device为例
int uclass_get_device(enum uclass_id id, int index, struct udevice **devp)
    struct udevice *dev;
   int ret;
    *devp = NULL;
    ret = uclass find device(id, index, &dev);
    return uclass_get_device_tail(dev, ret, devp);
}
int uclass_get_device_tail(struct udevice *dev, int ret,
                 struct udevice **devp)
    ret = device probe(dev);
   if (ret)
       return ret;
    *devp = dev;
```

```
return 0;
}
   • 1
   • 2
   • 3
   • 4
   • 5
   • 6
   • 7
   • 8
   • 9
   • 10
   • 11
   • 12
   • 13
   • 14
   • 15
   • 16
   • 17
   • 18
   • 19
   • 20
   • 21
   • 22
3、工作流程简单说明
serial-uclass较为简单,我们以serial-uclass为例
   • (0) 代码支持
```

23

```
• 4
    • 5
    • 6
   • 7
    • 8
<2>定义s5pv210的serial的dts节点
        serial@e2900000 {
               compatible = "samsung,exynos4210-uart";
                reg = <0xe2900000 0x100>;
               interrupts = <0 51 0>;
               id = <0>;
       };
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
<3>定义设备驱动
U_BOOT_DRIVER(serial_s5p) = {
    .name = "serial_s5p",
    .id = UCLASS_SERIAL,
    .of_match = s5p_serial_ids,
    .ofdata_to_platdata = s5p_serial_ofdata_to_platdata,
    .platdata_auto_alloc_size = sizeof(struct s5p_serial_platdata),
    .probe = s5p_serial_probe,
    .ops = &s5p_serial_ops,
    .flags = DM_FLAG_PRE_RELOC,
};
static const struct udevice_id s5p_serial_ids[] = {
   { .compatible = "samsung,exynos4210-uart" },
    { }
};
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
```

```
• 5
```

• 6

• 7

• 8

• 9

• 10

• 11

• 12

• 13

1415

• (1) udevice和对应uclass的创建

在DM初始化的过程中uboot自己创建对应的udevice和uclass。 具体参考"六、uboot DM的初始化"

• (2) udevice和对应uclass的绑定

在DM初始化的过程中uboot自己实现将udevice绑定到对应的uclass中。 具体参考"六、uboot DM的初始化"

• (3) 对应udevice的probe

由模块自己实现。例如serial则需要在serial的初始化过程中,选择需要的udevice进行probe。serial-uclass只是操作作为console的serial,并不具有通用性,这里简单的了解下。代码如下,过滤掉无关代码driver/serial/serial-uclass.c

```
int serial_init(void)
{
    serial_find_console_or_panic();
    gd->flags |= GD_FLG_SERIAL_READY;
    return 0;
}
static void serial_find_console_or_panic(void)
{
    const void *blob = gd->fdt_blob;
    struct udevice *dev;
    int node;
    if (CONFIG_IS_ENABLED(OF_CONTROL) && blob) {
```

```
if (!uclass_get_device_by_of_offset(UCLASS_SERIAL, node,
                              &dev)) {
             gd->cur_serial_dev = dev;
             return;
        }
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
    • 16
    • 17
    • 18
    • 19
    • 20
    • 21
    • 22
    • 23
    • 24
    • 25
    • 26
    • 27
    • 28
    • 29
    • 30
```

• (4) uclass的接口调用

o 可以通过先从root\_uclass链表中提取对应的uclass,然后通过uclass->uclass\_driver->ops来进行接口调用,这种方法比较具有

通用性。

o 可以通过调用uclass直接expert的接口,不推荐,但是serial-uclass使用的是这种方式。 这部分应该属于serial core,但是也放在了serial-uclass.c中实现。 以serial\_putc调用为例,serial-uclass使用如下:

```
void serial_putc(char ch)
    if (gd->cur_serial_dev)
        _serial_putc(gd->cur_serial_dev, ch);
}
static void _serial_putc(struct udevice *dev, char ch)
    struct dm_serial_ops *ops = serial_get_ops(dev);
    int err;
    do {
        err = ops->putc(dev, ch);
    } while (err == -EAGAIN);
}
    • 1
    • 2
    • 3
    • 4
    • 5
    • 6
    • 7
    • 8
    • 9
    • 10
    • 11
    • 12
    • 13
    • 14
    • 15
```

到此整个流程简单介绍到这。

这里几乎都是纸上谈兵,后续会来一篇gpio-uclass的使用实战。