# 《嵌入式系统》

(第六讲)

厦门大学信息学院软件工程系 曾文华 2023年10月10日

## 第6章 Boot Loader技术

• 6.1 Boot Loader基本概念

• 6.2 Boot Loader典型结构

• 6.3 U-Boot简介

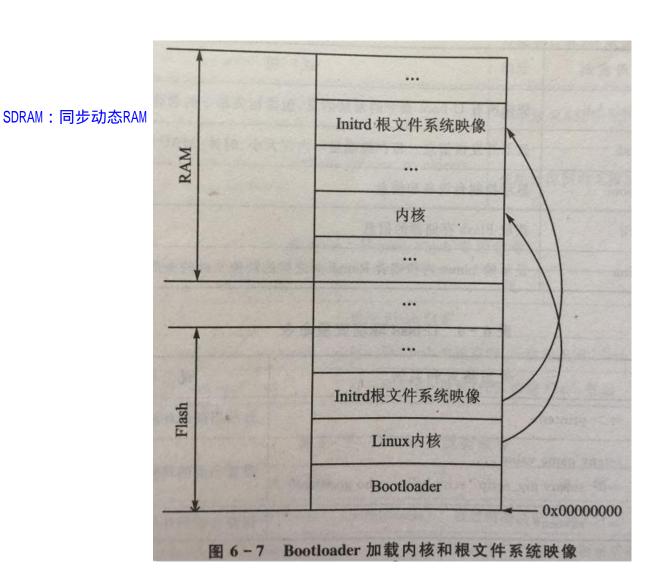
• 6.4 vivi简介

## 6.1 Boot Loader基本概念

Boot Loader(引导程序)是在操作系统内核运行之前运行的一段小程序,Boot Loader初始化硬件设备和建立内存空间的映射图,从而将系统的软硬件环境带到一个合适的状态,以便为最终调用操作系统内核准备好正确的环境。

嵌入式Linux系统启动前,先执行Boot Loader,进行硬件和内存的初始化工作,然后加载Linux内核和根文件系统,完成Linux系统的启动。

### Bootloader加载内核和根文件系统映像



CPU: Freescale i.MX6DL rev1.3 at 792 MHz CPU: Temperature 36 C, calibration data: 0x57e50a5f Reset cause: POR Board: MX6-SabreSD I2C: ready DRAM: 1 GiB MMC: FSL SDHC: 0, FSL SDHC: 1, FSL SDHC: 2 \*\*\* Warning - bad CRC, using default environment mx6sabresd.c:Hannstar-XGA No panel detected: default to Hannstar-XGA Display: Hannstar-XGA (1024x768) In: serial Out: serial Err: serial Found PFUZE100 deviceid=10, revid=21 mmc2(part 0) is current device Net: Phy not found PHY reset timed out FEC [PRIME] Warning: failed to set MAC address

```
Normal Boot
Hit any key to stop autoboot:
mmc2(part 0) is current device
reading boot.scr
** Unable to read file boot.scr **
reading zImage
6669184 bytes read in 171 ms (37.2 MiB/s)
Booting from mmc ...
reading imx6dl-sabresd.dtb
44235 bytes read in 17 ms (2.5 MiB/s)
Kernel image @ 0x12000000 [ 0x0000000 - 0x65c380 ]
## Flattened Device Tree blob at 18000000
   Booting using the fdt blob at 0x18000000
commandline=console=ttymxc0,115200 root=/dev/mmcblk3p2 rootwait rw
   Using Device Tree in place at 18000000, end 1800dcca
switch to 1do bypass mode!
```

Starting kernel ...

#### 加载Linux内核

Linux version 4.9.88- 1.0.0\_ga+g91cf351 实验箱Linux内核版本 ersion 4.9.1 CPU: ARMV/ Processor [4121c09a] revision 10 (ARMV/), CI-10c53c7d CPU: PIPT / VIPT nonaliasing data cache, VIPT aliasing instruction cache Machine model: Freescale i.MX6 DualLite SABRE Smart Device Board CMA: reserved 320 MiB at 3c000000

```
Starting system message bus: dbus.
Starting Dropbear SSH server: dropbear.
Starting rpcbind daemon...done.
starting statd: done
Starting advanced power management daemon: No APM support in kernel
(failed.)
NFS daemon support not enabled in kernel
Starting syslogd/klogd: done
 * Starting Avahi mDNS/DNS-SD Daemon: avahi-daemon
                                                                          [ ok
Starting Telephony daemon
Starting Linux NFC daemon
Starting OProfileUI server
Running local boot scripts (/etc/rc.local).
Poky (Yocto Project Reference Distro) 1.7 imx6dlsabresd /dev/ttymxc0
imx6dlsabresd login: root
```

Password:

#### • 6.1.1 Boot Loader所支持的硬件环境

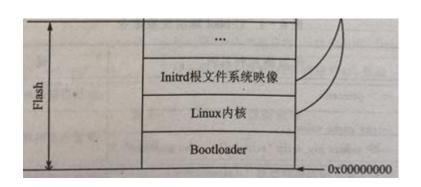
- Boot Loader依赖于:
  - ① 嵌入式CPU(实验箱的IMX6处理器)。
  - ② 嵌入式板级设备的配置(实验箱上的各种硬件)。

#### • 6.1.2 Boot Loader的安装地址

- Boot Loader的安装地址(即ARM处理器的复位启动地址): 0x0000000
- 固态存储器(Flash存储器)的典型空间分配结构:
  - **1** Boot Loader

Linux内核

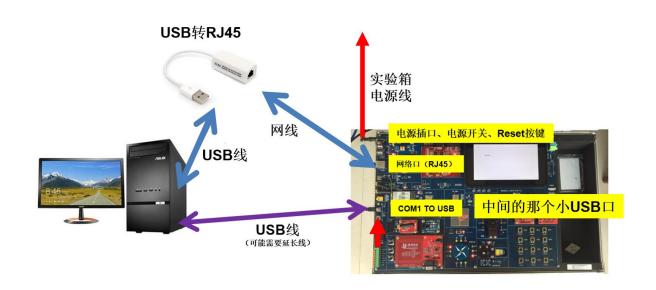
- ② 内核的启动参数(Boot parameters)
- ③ 内核映像
- ④ 根文件系统映像



#### • 6.1.3 Boot Loader相关的设备和基址

- 主机(宿主机,Ubuntu)和目标机(目标板,实验箱)之间一般通过串口(Xshell串口超级终端)建立连接,Boot Loader软件在执行时通常会通过串口来进行输入、输出,比如:输出打印信息到串口,从串口读取用户控制字符等。

- Boot Loader的基址: 0x00000000



#### • 6.1.4 Boot Loader的启动过程

- 启动过程包括两个阶段:
  - 阶段1
  - 阶段2

- 阶段1完成初始化硬件,为阶段2准备内存空间,并将 阶段2复制到内存中,设置堆栈,然后跳转到阶段2。

#### • 6.1.5 Boot Loader的操作模式

- Boot Loader的两种模式:
  - 启动加载模式:也称为自主模式,也即Boot Loader从目标机 (实验箱)上的某个固态存储设备(通常为Flash存储器)上 将操作系统加载到RAM(通常为SDRAM)中运行,整个过程 并没有用户的介入。这种模式是Boot Loader的正常工作模式。
  - 下载模式:在这种模式下目标机(实验箱)上的Boot Loader 将通过串口连接或网络连接等通信手段从主机(宿主机, Ubuntu)下载文件(内核映像、根文件系统映像),从主机 下载的文件通常首先被Boot Loader保存到目标机的RAM (SDRAM)中,然后再被Boot Loader写(烧写)到目标机上 的固态存储设备(Flash存储器)中。

## 启动加载模式

```
Starting system message bus: dbus.
Starting Dropbear SSH server: dropbear.
Starting rpcbind daemon...done.
starting statd: done
Starting advanced power management daemon: No APM support in kernel
(failed.)
NFS daemon support not enabled in kernel
Starting syslogd/klogd: done
 * Starting Avahi mDNS/DNS-SD Daemon: avahi-daemon
                                                                       [ ok
Starting Telephony daemon
Starting Linux NFC daemon
Starting OProfileUI server
Running local boot scripts (/etc/rc.local).
Poky (Yocto Project Reference Distro) 1.7 imx6dlsabresd /dev/ttymxc0
imx6dlsabresd login: root
                               登录状态(启动加载模式,正常工作模式)
```

Password:

## 下载模式

```
U-Boot 2017.03 (Apr 18 2016 - 18:02:59)
CPU: Freescale i.MX6DL rev1.3 at 792 MHz
CPU: Temperature 36 C, calibration data: 0x57e50a5f
Reset cause: POR
Board: MX6-SabreSD
I2C: ready
DRAM: 1 GiB
MMC:
      FSL SDHC: 0, FSL SDHC: 1, FSL SDHC: 2
*** Warning - bad CRC, using default environment
mx6sabresd.c:Hannstar-XGA
No panel detected: default to Hannstar-XGA
Display: Hannstar-XGA (1024x768)
In: serial
Out: serial
Err: serial
Found PFUZE100 deviceid=10, revid=21
mmc2(part 0) is current device
Net: Phy not found
PHY reset timed out
FEC [PRIME]
Warning: failed to set MAC address
Normal Boot
```

any key to stop au 下载模式:此时可以下载Ubuntu上的文件

(如内核映像、根文件系统映像)

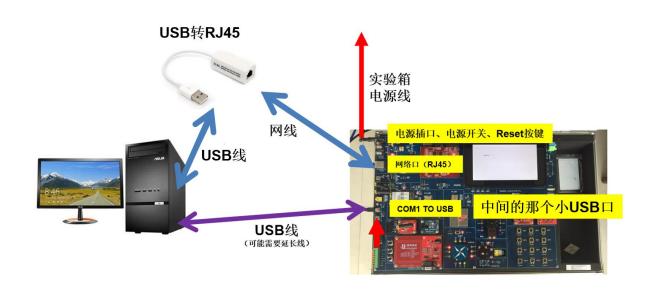
- 两种模式的切换: Boot Loader启动时处于正常的启动加载模式;如果此时用户按下任意键,则将Boot Loader切换到下载模式;如果用户没有按键,则Boot Loader继续启动Linux内核,进入启动加载模式。
- 实验箱的两种模式的切换:在打开实验箱电源(或者按下实验箱的Reset按钮)后,很快按下电脑的空格键,则会进入下载模式;否则进入启动加载模式;在下载模式下,执行"reset"命令,也会进入启动加载模式。

#### - 常用的Boot Loader:

- ① U-Boot:全称 Universal Boot Loader,是由开源项目 PPCBoot发展起来的,ARMboot并入了PPCBoot,和其他一些arch的Loader合称U-Boot。
- ② vivi:是韩国mizi公司开发的Boot Loader,适用于ARM9处理器。vivi有两种工作模式:启动加载模式和下载模式。启动加载模式可以在一段时间后(这个时间可更改)自行启动Linux内核,这是vivi的默认模式。在下载模式下,vivi为用户提供一个命令行接口,通过接口可以使用vivi提供的一些命令。
- ③ Blob: 全称Boot Loader Object, 是由Jan-Derk Bakker和 Erik Mouw发布的,是专门为StrongARM 构架下的LART 设计的Boot Loader。

## • 6.1.6 Boot Loader与主机之间的通信设备及协议

- 串口:目标机使用串口与主机相连,这时的传输协议通常是xmodem/ymodem/zmodem中的一种。
- 网口:目标机使用网口与主机相连,用网络连接的方式传输文件, 这时使用的协议多为TFTP(简单文件传输协议)。

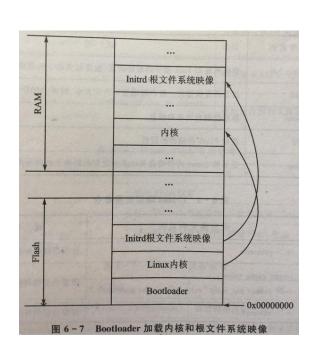


## 6.2 Boot Loader典型结构

- Boot Loader的阶段1: 主要包含依赖于CPU的体系结构硬件初始化的代码,通常都用汇编语言来实现。这个阶段的任务有(5个任务):
  - ① 基本的硬件设备初始化(屏蔽所有的中断、关闭处理器内部指令/数据Cache等)
  - ② 为加载Boot Loader的阶段2准备RAM空间
  - ③ 复制Boot Loader的阶段2代码到RAM
  - ④ 设置堆栈
  - ⑤ 跳转到阶段2的C程序入口点
- Boot Loader的阶段2:通常用C语言完成,以便实现更复杂的功能,也使程序有更好的可读性和可移植性。这个阶段的任务有(5个任务):
  - ① 初始化本阶段要使用到的硬件设备
  - ② 检测系统内存映射
  - ③ 将内核映像和根文件系统映像从Flash读到RAM
  - ④ 为内核设置启动参数
  - ⑤ 调用内核

#### • 6.2.1 Boot Loader阶段1介绍(5个任务)

- 任务1: 基本的硬件设备初始化
  - 屏蔽所有的中断(通过写CPU的中断屏幕寄存器或状态寄存器(如CPSR)来完成)
  - · 设置CPU的速度和时钟频率
  - · RAM初始化
  - 初始化LED(通过LED显示系统的状态是OK还是Error)
- 任务2: 为加载阶段2准备RAM(SDARM)空间
  - 阶段2加载到RAM中,通常准备1MB的RAM空间,放在整个RAM的最顶端,并且要对这个1MB的空间进行测试
- 任务3: 复制阶段2的代码到RAM(SDRAM)
  - 阶段2的映像在Flash中的起始地址和终止地址
  - · RAM空间的起始地址
- 任务4: 设置堆栈指针
  - SP = stage2\_end 4
- 任务5: 跳转到阶段2的C程序入口点
  - · 通过修改PC的值来实现



#### • 6.2.2 Boot Loader阶段2介绍(5个任务)

- 利用trampoline(弹簧床)的概念,即用汇编语言写一段 trampoline小程序,并将这段trampoline小程序来作为阶段2可执 行映象的执行入口点;然后我们可以在trampoline汇编小程序中用 CPU 跳转指令跳入 main() 函数中去执行,而当 main() 函数返回时, CPU 执行路径显然再次回到我们的 trampoline 程序。

- trampoline小程序:

.text

@代码段

.globl \_trampoline

@声明全局

\_trampoline:

bl main

@跳转到main

**b**\_trampoline

@跳转到\_trampoline

- 任务1: 初始化本阶段要使用到的硬件设备
  - 初始化至少一个串口,以便和终端用户进行 I/O 输出信息
  - 初始化计时器等

- 任务2: 检测系统内存映射
  - 所谓内存映射就是指在整个 4GB 物理地址空间中有哪些地址范围 被分配用来寻址系统的 RAM 单元
  - 虽然 CPU 通常预留出一大段足够的地址空间给系统 RAM,但是在搭建具体的嵌入式系统时却不一定会实现 CPU 预留的全部 RAM 地址空间,嵌入式系统往往只把 CPU 预留的全部 RAM 地址空间中的一部分映射到 RAM 单元上,而让剩下的那部分预留 RAM 地址空间处于未使用状态

#### • 内存映射的描述

```
- typedef struct memory_area_struct {
    u32 start;
    u32 size;
    int used;
} memory_area_t;
```

- 这段 RAM 地址空间中的连续地址范围可以处于两种状态之一:
  - » (1)used=1,则说明这段连续的地址范围已被实现,也即真正地被映射到 RAM单元上。
  - » (2)used=0,则说明这段连续的地址范围并未被系统所实现,而是处于未使用状态。
- 基于上述 memory\_area\_t 数据结构,整个 CPU 预留的 RAM 地址空间可以用一个 memory\_area\_t 类型的数组来表示,如下所示:

```
- memory_area_t memory_map[NUM_MEM_AREAS] = {
    [0 ... (NUM_MEM_AREAS - 1)] = {
        .start = 0,
        .size = 0,
        .used = 0
    },
};
```

#### • 内存映射的检测

- 下面我们给出一个可用来检测整个 RAM 地址空间内存映射情况的简单而有效的算法:

```
for(i = 0; i < NUM_MEM_AREAS; i++)</pre>
 memory_map[i].used = 0;
for(addr = MEM_START; addr < MEM_END; addr += PAGE_SIZE)
  * (u32 *)addr = 0;
for(i = 0, addr = MEM_START; addr < MEM_END; addr += PAGE_SIZE) {
   调用3.1.2节中的算法test_mempage();
   if ( current memory page isnot a valid ram page) {
  if(memory_map[i].used )
  i++;
  continue;
 if(* (u32 *)addr != 0) {
  if ( memory_map[i].used )
  i++;
  continue;
 if (memory map[i].used == 0) {
  memory_map[i].start = addr;
  memory_map[i].size = PAGE_SIZE;
  memory_map[i].used = 1;
 } else {
  memory_map[i].size += PAGE_SIZE;
```

在用上述算法检测完系统的内存映射情况后,Boot Loader 也可以将内存映射的详细信息打印到串口。

## - 任务3:将内核映像和根文件系统映像从Flash读到RAM(SDRAM)

- 规划内存占用的布局
  - 这里包括两个方面:
    - » 内核映像所占用的内存范围: MEM\_START+0x8000开始、大约 1MB大小的内存范围内(嵌入式 Linux 的内核一般都不操过 1MB)
    - » 根文件系统所占用的内存范围: MEM\_START+0x0010,0000开始、 大约1MB大小的内存范围内(如果用 Ramdisk 作为根文件系统 映像,则其解压后的大小一般是1MB)
- · 从 Flash 上拷贝
  - 由于像 ARM 这样的嵌入式 CPU 通常都是在统一的内存地址空间中寻址 Flash 等固态存储设备的,因此从 Flash 上读取数据与从 RAM 单元中读取数据并没有什么不同。用一个简单的循环就可以完成从 Flash设备上拷贝映像的工作:

```
while(count) {
    *dest++ = *src++;
    count -= 4;
};
```

- 任务4: 为内核设置启动参数(Boot parameters)
  - Linux 2.4.x 以后的内核都期望以标记列表(tagged list)的形式来传递启动参数, 启动参数标记列表以标记 ATAG\_CORE 开始, 以标记 ATAG\_NONE 结束
  - 在嵌入式 Linux 系统中,通常需要由 Boot Loader 设置的常见启动参数有: ATAG\_CORE、ATAG\_MEM、ATAG\_CMDLINE、ATAG RAMDISK、ATAG INITRD、ATAG NONE

- 任务5: 调用内核
  - Boot Loader 调用 Linux 内核的方法是直接跳转到内核的第一条 指令处,也即直接跳转到 MEM\_START + 0x8000 地址处
  - 如果用 C 语言,可以像下列示例代码这样来调用内核:
    void (\*theKernel)(int zero, int arch, u32 params\_addr) = (void (\*)(int, int, u32))KERNEL\_RAM\_BASE;
    ......
    theKernel(0, ARCH\_NUMBER, (u32) kernel\_params\_start);
  - · 注意,theKernel()函数调用应该永远不返回的,如果这个调用返回,则说明出错

#### • 6.2.3 关于串口终端

- 经常会碰到串口终端显示乱码或根本没有显示的问题,造成这个问题主要有两种原因:
  - ① Boot Loader 对串口的初始化设置不正确。
  - ② 运行在 host 端(主机端,PC机)的终端仿真程序(Xshell程序)对串口的设置不正确,这包括:波特率、奇偶校验、数据位和停止位等方面的设置。
- 此外,有时也会碰到这样的问题,那就是:在 Boot Loader 的运行过程中我们可以正确地向串口终端输出信息,但当 Boot Loader 启动内核后却无法看到内核的启动输出信息。对这一问题的原因可以从以下几个方面来考虑:
  - ① 首先请确认你的内核在编译时配置了对串口终端的支持,并配置了正确的串口驱动程序。
  - ② 你的 Boot Loader 对串口的初始化设置可能会和内核对串口的初始化设置不一致。此外,对于诸如 s3c44b0x 这样的 CPU,CPU 时钟频率的设置也会影响串口,因此如果Boot Loader 和内核对其 CPU 时钟频率的设置不一致,也会使串口终端无法正确显示信息。
  - ③ 最后,还要确认 Boot Loader 所用的内核基地址必须和内核映像在编译时所用的运行基地址一致,尤其是对于 uClinux 而言。假设你的内核映像在编译时用的基地址是 0xc0008000,但你的Boot Loader 却将它加载到 0xc0010000 处去执行,那么内核映像当然不能正确地执行了。

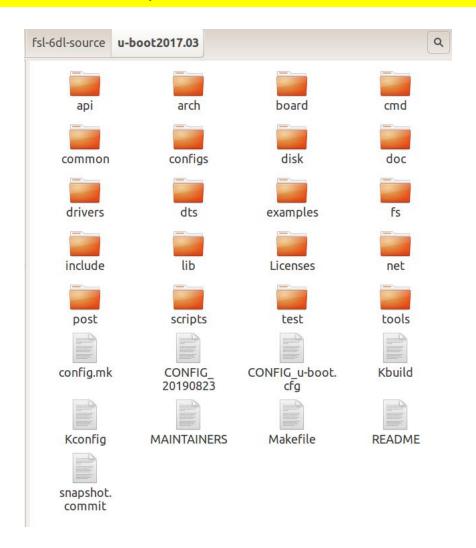
## 6.3 U-Boot简介

#### • 6.3.1 认识U-Boot

- U-Boot,全称 Universal Boot Loader(通用的引导程序),是遵循 GPL条款的开放源码项目。U-Boot的作用是系统引导。U-Boot从 FADSROM、8xxROM、PPCBOOT逐步发展演化而来。其源码目录、编译形式与Linux内核很相似,事实上,不少U-Boot源码就是根据相应的Linux内核源程序进行简化而形成的,尤其是一些设备的驱动程序,这从U-Boot源码的注释中能体现这一点。
- http://ftp.denx.de/pub/u-boot/(下载地址)
- u-boot-1.3.4.tar.bz2 2008-08-12 16:23 7.4M(压缩文件: 1.3.4版本)
- u-boot-latest.tar.bz2 2017-09-11 20:11 11M(压缩文件:最新版本)
- u-boot-latest.tar.bz2.sig 2017-09-11 20:12 543(签名验证文件:最新版本)

#### u-boot2017.03

位于Ubuntu的/home/uptech/fsl-6dl-source/u-boot2017.03/文件夹中



#### • 6.3.2 U-Boot特点

- ① 开放源码
- ② 支持多种嵌入式操作系统内核,如Linux、NetBSD、VxWorks、QNX、RTEMS、ARTOS、LynxOS、Android
- ③ 支持多个处理器系列,如PowerPC、ARM、x86、MIPS
- ④ 较高的可靠性和稳定性
- ⑤ 高度灵活的功能设置,适合U-Boot调试、操作系统不同引导要求、产品发布等
- ⑥ 丰富的设备驱动源码,如串口、以太网、SDRAM、FLASH、LCD、NVRAM、EEPROM、RTC、键盘等
- ⑦ 较为丰富的开发调试文档与强大的网络技术支持

#### • 6.3.3 U-Boot代码结构分析

#### u-boot2017.03的目标结构:

- api: 存放u-boot提供的接口函数 (1)
- arch: 与体系结构相关的代码
- board: 根据不同开发板所定制的代码
- cmd: 命令 4
- common: 通用的代码,涵盖各个方面,已对命令行的处理为主
- 6 configs: 配置文件
- disk: 磁盘分区相关代码
- doc: 文档, readme
- drivers: 驱动相关代码,每种类型的设备驱动占用一个子目录
- dts:设备树文件
- examples: 示例程序
- fs: 文件系统, 支持嵌入式开发板常见的文件系统
- include: 头文件,以通用的头文件为主
- lib: 通用库文件(14个)
- Licenses: 许可证
- net: 网络相关的代码, 小型的协议栈
- post: 上电自检程序
- scripts: 脚本文件
- test: 测试文件
- tools:辅助功能程序,用于制作u-boot镜像等



- ARM926 EJ-S系列处理器(ARM 9系列)的U-boot两阶段代码:
  - · 第一阶段(用汇编语言编写): start.S
    - 位于/home/uptech/fsl-6dl-source/u-boot2017.03/arch/arm/cpu/arm926ejs/start.S
  - · 第二阶段(用C语言编写): board.c
    - 位于/home/uptech/fsl-6dl-source/uboot20147.03/arch/arm/lib/board.c

#### start.S

位于/home/uptech/fsl-6dl-source/u-boot2017.03/arch/arm/cpu/arm926ejs/start.S

```
armboot - Startup Code for ARM926EJS CPU-core
         Copyright (c) 2003 Texas Instruments
         ---- Adapted for OMAP1610 OMAP730 from ARM925t code -----
        Copyright (c) 2001 Marius Gröger < mag@sysgo.de >
       Copyright (c) 2002 Alex Züpke <a u li>c copyright (c) 2002 Gary Jennejohn <a u li>c copyright (c) 2003 Richard Woodruff <a u li>c copyright (c) 2004 Richard Woodruff <a u li>c copyright (c) 2005 Richard Woodruff <a u li>c copyright 
  * Copyright (c) 2003 Kshitij < kshitij@ti.com>
        Copyright (c) 2010 Albert Aribaud <albert.u.boot@aribaud.net>
  * SPDX-License-Identifier:
                                                                                     GPL-2.0+
#include <asm-offsets.h>
#include <config.h>
#include <common.h>
  * Startup Code (reset vector)
  * do important init only if we don't start from memory!
  * setup Memory and board specific bits prior to relocation.
  * relocate armboot to ram
 * setup stack
  **************************************
                     .globl reset
reset:
                       * set the cpu to SVC32 mode
                                          r0,cpsr
                                          г0,г0,#0x1f
                                         r0,r0,#0xd3
                    OLL
                                          cpsr,r0
                    * not when booting from ram!
#ifndef CONFIG_SKIP_LOWLEVEL_INIT
                                          cpu init crit
#endif
                    ы
                                          main
                     .globl c runtime cpu setup
c_runtime_cpu_setup:
```

#### board.c

/home/uptech/fsl-6dl-source/u-boot2014 /arch/arm/mach-meson/board.c

```
* (C) Copyright 2016 Beniamino Galvani < b. galvani@gmail.com>
 * SPDX-License-Identifier:
#include <common.h>
#include <libfdt.h>
#include <linux/err.h>
#include <asm/arch/gxbb.h>
#include <asm/arch/sm.h>
#include <asm/armv8/mmu.h>
#include <asm/unaligned.h>
DECLARE GLOBAL DATA PTR:
int dram init(void)
         const fdt64_t *val;
         int offset;
         int len;
         offset = fdt_path_offset(gd->fdt_blob, "/memory");
         if (offset < 0)</pre>
                  return - EINVAL:
         val = fdt_getprop(gd->fdt_blob, offset, "reg", &len);
if (len < sizeof(*val) * 2)</pre>
                 return -ÈINVAL:
         /* Use unaligned access since cache is still disabled */
         gd->ram_size = get_unaligned_be64(&val[1]);
         return 0;
void dram_init_banksize(void)
         /* Reserve first 16 MiB of RAM for firmware */
        gd->bd->bi_dram[0].start = CONFIG_SYS_SDRAM_BASE + (16 * 1024 * 1024);
gd->bd->bi_dram[0].size = gd->ram_size - (16 * 1024 * 1024);
void reset_cpu(ulong addr)
         psci system reset();
static struct mm_region gxbb_mem_map[] = {
                  .virt = 0x0UL,
                 .phys = 0x0UL,
.size = 0x80000000UL
                  .attrs = PTE_BLOCK_MEMTYPE(MT_NORMAL) |
                            PTE_BLOCK_INNER_SHARE
        }, {
                  .virt = 0x80000000UL.
                  .phys = 0x80000000UL,
.size = 0x80000000UL,
                  .attrs = PTF BLOCK MEMTYPE(MT DEVICE NGNRNE) |
```

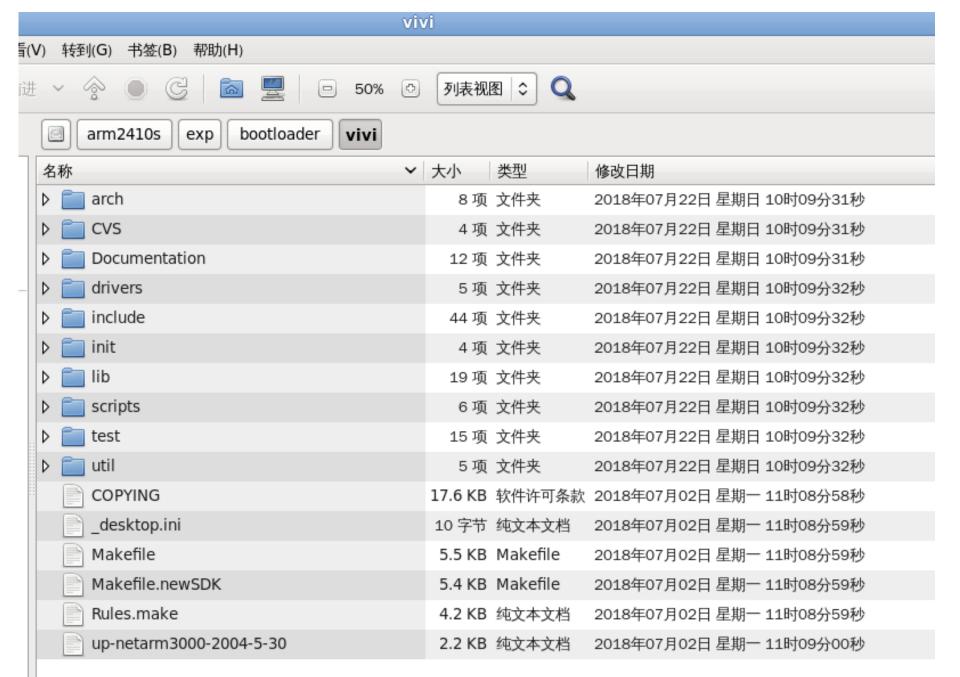
## 6.4 vivi简介

#### • 6.4.1 认识vivi

- vivi是韩国mizi公司设计的一款主要针S3C2410平台的Boot Loader, 其特点是体积小,功能强大,运行效率高和使用方便。vivi代码虽 然比较小巧,但麻雀虽小,五脏俱全,用来学习bootloader还是 不错的。
- 代码在http://download.csdn.net/detail/yu4700/4388601可以下载到。

#### • 6.4.2 vivi代码导读

- vivi的代码目录包括:
  - ① arch 存放一些平台相关的代码文件
  - ② CVS 存放CVS工具相关的文件(CVS: Concurrent Version System,版本管理工具)
  - ③ Documentation 存放一些使用vivi的帮助文档
  - ④ drivers 存放vivi相关的驱动代码
  - ⑤ include 存放所有vivi源码的头文件
  - ⑥ init 存放vivi初始化代码
  - ⑦ lib 存放vivi实现的库函数文件
  - ⑧ scripts 存放vivi脚本配置文件
  - ⑨ test 存放一些测试代码文件
  - ⑩ util 存放一些NAND Flash烧写image相关的工具实现代码
  - · Makefile 用来告诉make怎样编译和连接成一个程序



#### - vivi的两阶段代码

- 第一阶段(用汇编语言编写): head.S
  - vivi/arch/s3c2410/head.S

.s为汇编语言文件

- · 第二阶段(用C语言编写): main.c
  - vivi/init/main.c

#### head.S

```
位于vivi/arch/s3c2410/head.S

    head.S 

    ★
@ Start VIVI head
Reset:
       @ disable watch dog timer
              r1, #0x53000000
       mov
              r2, #<mark>0</mark>x0
       mov
              r2, [r1]
       str
#ifdef CONFIG S3C2410 MPORT3
            r1, #0x56000000
       mov
             r2, #0x00000005
       mov
             r2, [r1, #<mark>0</mark>x70]
       str
       mov r2, #0x00000001
              r2, [r1, #0x78]
       str
              r2, #0x00000001
       str r2, [r1, #0x74]
#endif
       @ disable all interrupts
              r1, #INT CTL BASE
              r2, #0xffffffff
       mov
             r2, [r1, #oINTMSK]
       str
              r2, =0x7ff
       ldr
              r2, [r1, #oINTSUBMSK]
       str
       @ initialise system clocks
              r1, #CLK CTL BASE
       mov
```

r2, #0xff000000

r2, [r1, #oLOCKTIME]

mvn

str

#### main.c

```
位于vivi/init/main.c
  head.S 🗶 📄 main.c 🗶
#include "machine.n"
#include "mmu.h"
#include "heap.h"
#include "serial.h"
#include "printk.h"
#include "command.h"
#include "priv data.h"
#include "getcmd.h"
#include "vivi string.h"
#include "mtd/mtd.h"
#include "processor.h"
#include <reset handle.h>
#include <types.h>
extern char *vivi banner;
void
vivi shell(void)
#ifdef CONFIG SERIAL TERM
       serial term();
#else
#error there is no terminal.
#endif
void run autoboot(void)
       while (1) {
              exec string("boot");
              printk("Failed 'boot' command. reentering vivi shell\n");
              /* if default boot fails, drop into the shell */
```

## 小结

- Boot Loader的工作机制:
  - 两个阶段:
    - 阶段1(汇编语言编写)
    - · 阶段2(C语言编写)
  - 两种模式:
    - 下载模式(=>),此时可以从Ubuntu下载内核、根文件系统等
    - 启动加载模式(imx6dlsabresd login:),此时进入登录状态
- 两种常用的Boot Loader:
  - U-Boot
  - vivi





## 进一步探索

• 阅读U-Boot和vivi的源代码,分析具体函数的机制和功能。

· 试着修改某个Boot Loader,并进行移植。

## Thanks