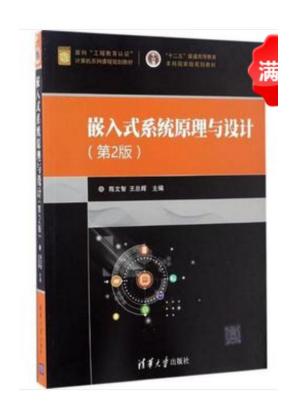
# 《嵌入式系统》

(第六讲)

厦门大学信息学院软件工程系 曾文华 2024年10月15日

- 第1章:嵌入式系统概述
- 第2章: ARM处理器和指令集
- 第3章:嵌入式Linux操作系统
- 第4章:嵌入式软件编程技术
- 第5章: 开发环境和调试技术
- 第6章: Boot Loader技术
- 第7章: ARM Linux内核
- 第8章: 文件系统
- 第9章:设备驱动程序设计基础
- 第10章:字符设备和驱动程序设计
- 第11章: 块设备和驱动程序设计
- 第12章:网络设备驱动程序开发
- 第13章:嵌入式GUI及应用程序设计
- 第14章: Android操作系统(增加)



## 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

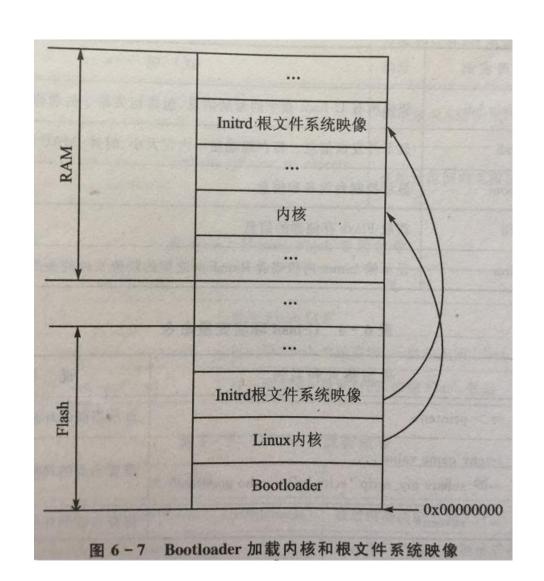
• 6.4 vivi简介

## 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系统启动后,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



#### FS3399M4实验箱的Bootloader: U-Boot 2017.09

```
linux@localhost:~$
linux@localhost:~$
linux@localhost:~$鑡滚□ÿ □∞ → □®NN^Nt□堞
U-Boot 2017.09 (Aug 31 2023 - 02:03:09 +0000)
Model: Rockchip RK3399 Evaluation Board
PreSerial: 2
DRAM: 2 GiB
Sysmem: init
Relocation Offset is: 7dbdf000
Using default environment
[debug] should_load_env()
[debug] env_load()
dwmmc@fe320000: 1, sdhci@fe330000: 0
Bootdev(atags): mmc 0
MMC0: HS400, 150Mhz
PartType: EFI
[debug]get env lcdtype:<NULL>
get part misc fail -1
boot mode: None
init_resource_list: Load resource from boot second pos
Load FDT from boot part
*** Warning use default panel:mipi070_M4 ***
**** fs3399 linux M4 mipi070.dts
```

```
## Booting Android Image at 0x0027f800 ...
Kernel load addr 0x00280000 size 19133 KiB
## Flattened Device Tree blob at 08300000
   Booting using the fdt blob at 0x8300000
   XIP Kernel Image ... OK
  'reserved-memory' region@110000: addr=110000 size=f0000
  Using Device Tree in place at 0000000008300000, end 00000000831cd58
Adding bank: 0x00200000 - 0x08400000 (size: 0x08200000)
Adding bank: 0x0a200000 - 0x80000000 (size: 0x75e00000)
Total: 6337.175 ms
                                                             加载Linux内核
Starting kernel ...
     0.000000] Booting Linux on physical CPU 0x0
0.000000] Initializing cgroup subsys cpuset
     0.000000] Initializing cgroup subsys cpu
     0.000000] Initializing cgroup subsys cpuacct
                                                     实验箱Linux内核版本: 4.4.179
     0.000000] Linux version 4.4.179 (
                                                                                                         Jun 19 11:53:40 CST 2024
    0.000000] Boot CPU: AArch64 Processor [410fd034]
     0.000000] earlycon: Early serial console at MMIO32 0xff1a0000 (options '')
     0.000000] bootconsole [uart0] enabled
     0.000000] psci: probing for conduit method from DT.
    0.000000] psci: PSCIv1.0 detected in firmware.
     0.000000] psci: Using standard PSCI v0.2 function IDs
     0.000000] psci: Trusted OS migration not required
     0.000000] PERCPU: Embedded 21 pages/cpu @ffffffc07fedf000 s45800 r8192 d32024 u86016
```

```
aclk_perilp0 266666 KHz
hclk_perilp0 88888 KHz
pclk_perilp0 44444 KHz
hclk_perilp1 100000 KHz
pclk_perilp1 50000 KHz
Net: eth0: ethernet@fe300000
Hit key to stop autoboot('CTRL+C'): 0
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
```

进入"=>"状态

```
[ 28.932467] rc.local[733]: chmod: cannot access [ 28.940610] rc.local[733]: /home/linux/qt5applica
Ubuntu 16.04.7 LTS localhost.localdomain ttyFIQ0
localhost login:
```

登录状态

```
Ubuntu 16.04.7 LTS localhost.localdomain ttyFIQ0

localhost login: linux

Password:

Last login: Thu Feb 11 16:30:02 UTC 2016 on ttyFIQ0

Welcome to Ubuntu 16.04.7 LTS (GNU/Linux 4.4.179 aarch64)

* Documentation: https://help.ubuntu.com

* Management: https://landscape.canonical.com

* Support: https://ubuntu.com/advantage

50 packages can be updated.
30 of these updates are security updates.
To see these additional updates run: apt list --upgradable

linux@localhost:~$
```

登录进去后

### • 6.1.1 Boot Loader所支持的硬件环境

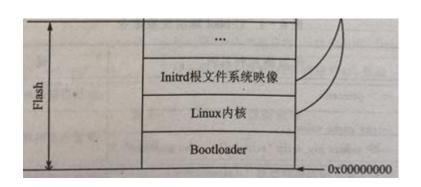
- Boot Loader依赖于:
  - ① 嵌入式CPU(实验箱MPU的RK3399处理器)。
  - ② 嵌入式板级设备的配置(实验箱上的各种硬件)。

### • 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

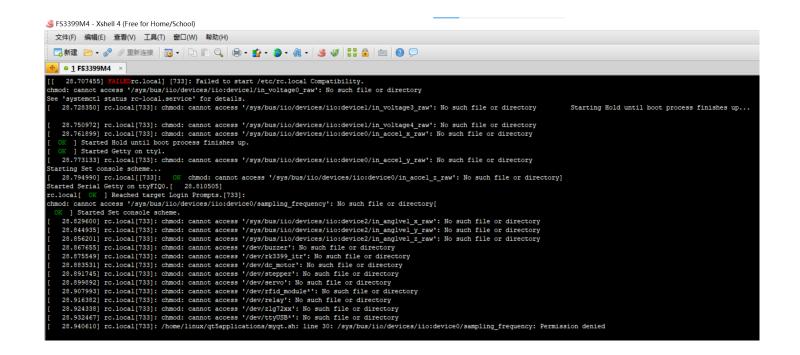
Linux内核

- 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

```
[ 28.932467] rc.local[733]: chmod: cannot access [ 28.940610] rc.local[733]: /home/linux/qt5applica
Ubuntu 16.04.7 LTS localhost.localdomain ttyFIQ0
localhost login:
```

登录状态(启动加载模式,正常工作模式)

```
Ubuntu 16.04.7 LTS localhost.localdomain ttyFIQ0
localhost login: linux
Password:
Last login: Thu Feb 11 16:30:02 UTC 2016 on ttyFIQ0
Welcome to Ubuntu 16.04.7 LTS (GNU/Linux 4.4.179 aarch64)

* Documentation: https://help.ubuntu.com

* Management: https://landscape.canonical.com

* Support: https://ubuntu.com/advantage

50 packages can be updated.
30 of these updates are security updates.
To see these additional updates run: apt list --upgradable

linux@localhost:~$
```

## 下载模式

```
aclk_perilp0 266666 KHz
hclk_perilp0 88888 KHz
pclk_perilp0 44444 KHz
hclk_perilp1 100000 KHz
pclk_perilp1 50000 KHz
Net: eth0: ethernet@fe300000
Hit key to stop autoboot('CTRL+C'): 0
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
=>
```

下载模式: "=>"状态

- 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,出现倒计时后,按Ctrl+C,则会进入下载模式("=>"状态);否则进入启动加载模式;在下载模式下("=>"状态),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

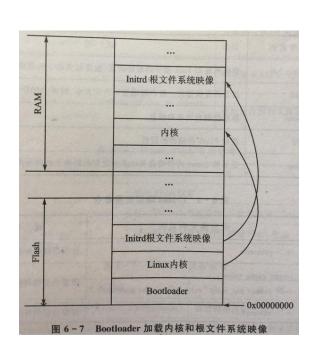
- 串口:目标机使用串口与主机相连,这时的传输协议通常是xmodem/ymodem/zmodem中的一种。
- 一 网口:目标机使用网口与主机相连,用网络连接的方式传输文件, 这时使用的协议多为TFTP(简单文件传输协议)。

## 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++)
 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)

← → C % https://ftp.denx.de/pub/u-boot/					
G Google S 抖音网页版 ♀ Google 地图	ImmiAccount	₩ 新华网_让新闻离你			
u-boot-2023. 10-rc1. tar. bz2. sig u-boot-2023. 10-rc2. tar. bz2 u-boot-2023. 10-rc2. tar. bz2. sig u-boot-2023. 10-rc3. tar. bz2 u-boot-2023. 10-rc3. tar. bz2. sig	25-Ju1-2023 07-Aug-2023 07-Aug-2023 21-Aug-2023 21-Aug-2023	21:27 19M 21:27 458 22:20 19M			

## U-Boot 2017.09

称	修改日期	类型	大小	
.git	2024/10/7 16:25	文件夹		
.vscode	2024/10/7 16:26	文件夹		
api	2024/10/7 16:26	文件夹		
arch	2024/10/7 16:25	文件夹		
board	2024/10/7 16:26	文件夹		
cmd	2024/10/7 16:25	文件夹		
common	2024/10/7 16:26	文件夹		
configs	2024/10/7 16:25	文件夹		
disk	2024/10/7 16:26	文件夹		
doc	2024/10/7 16:25	文件夹		
Documentation	2024/10/7 16:26	文件夹		
drivers	2024/10/7 16:25	文件夹		
dts	2024/10/7 16:25	文件夹		
env	2024/10/7 16:25	文件夹		
examples	2024/10/7 16:26	文件夹		
fs	2024/10/7 16:25	文件夹		
include	2024/10/7 16:26	文件夹		
lib	2024/10/7 16:25	文件夹		
Licenses	2024/10/7 16:25	文件夹		
net	2024/10/7 16:25	文件夹		
post	2024/10/7 16:26	文件夹		
rkbin	2024/10/7 16:25	文件夹		
scripts	2024/10/7 16:25	文件夹		
spl	2024/10/7 16:25	文件夹		
test	2024/10/7 16:25	文件夹		
tools	2024/10/7 16:26	文件夹		
tpl	2024/10/7 16:25	文件夹		
.checkpatch.conf	2018/11/26 16:15	CONF 文件	1 KB	
.config	2023/4/18 14:37	CONFIG 文件	34 KB	
.config.old	2023/4/3 17:31	OLD 文件	34 KB	
.gitignore	2018/11/26 16:15	GITIGNORE 文件	1 KB	
.mailmap	2018/11/26 16:15	MAILMAP 文件	2 KB	
.travis.yml	2018/11/26 16:15	YML 文件	12 KB	
.u-boot.bin.cmd	2023/4/18 14:38	Windows 命令脚本	1 KB	
.u-boot.cmd	2023/4/18 14:37	Windows 命令脚本	2 KB	
.u-boot.img.cmd	2023/4/18 14:38	Windows 命令脚本	1 KB	
.u-boot.lds.cmd	2023/4/3 17:31	Windows 命令脚本	8 KB	
.u-boot.srec.cmd	2023/4/18 14:38	Windows 命令脚本	1 KB	
.u-boot.sym.cmd	2023/4/18 14:38	Windows 命令脚本	1 KB	

#### • 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-Boot 2017.09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
- 4 cmd: 命令
- (5) 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
- 7 disk: 磁盘分区相关代码
- 8 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/u-boot/arch/arm/cpu/arm926ejs/start.S
  - · 第二阶段(用C语言编写): board.c
    - 位于/u-boot/arch/arm/mach-rockchip/board.c

## start.S

```
🥘 start.S - 记事本
文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)
       .globl
              reset
reset:
       * set the cpu to SVC32 mode
       */
       mrs
              r0,cpsr
       bic
              r0,r0,#0x1f
              r0,r0,#0xd3
       orr
       msr
              cpsr,r0
       * we do sys-critical inits only at reboot,
       * not when booting from ram!
#ifndef CONFIG_SKIP_LOWLEVEL_INIT
       bl
              cpu_init_crit
#endif
              main
/*-----*/
       .globl c_runtime_cpu_setup
c_runtime_cpu_setup:
       bx
* CPU_init_critical registers
* setup important registers
* setup memory timing
*******************
#ifndef CONFIG SKIP LOWLEVEL INIT
cpu_init_crit:
       * flush D cache before disabling it
       */
              r0, #0
       mov
flush dcache:
              p15, 0, r15, c7, c10, 3
              flush_dcache
       bne
```

### board.c

```
■ board.c - 记事本
文件(F) 编辑(E) 格式(O) 查看(V) 帮助(H)
static int rockchip set ethaddr(void)
#ifdef CONFIG_ROCKCHIP_VENDOR_PARTITION
         int ret;
         u8 ethaddr[ARP HLEN];
         char buf[ARP_HLEN_ASCII + 1];
         ret = vendor_storage_read(VENDOR_LAN_MAC_ID, ethaddr, sizeof(ethaddr));
         if (ret > 0 && is valid ethaddr(ethaddr)) {
                  sprintf(buf, "%pM", ethaddr);
                   env set("ethaddr", buf);
#endif
         return 0;
static int rockchip_set_serialno(void)
         char serialno_str[VENDOR_SN_MAX];
         int ret = 0, i;
         u8 cpuid[CPUID LEN] = {0};
         u8 low[CPUID LEN / 2], high[CPUID LEN / 2];
         u64 serialno;
         /* Read serial number from vendor storage part */
         memset(serialno str, 0, VENDOR SN MAX);
#ifdef CONFIG_ROCKCHIP_VENDOR_PARTITION
         ret = vendor storage read(VENDOR SN ID, serialno str, (VENDOR SN MAX-1));
         if (ret > 0) {
                   env set("serial#", serialno str);
         } else {
#endif
#ifdef CONFIG ROCKCHIP EFUSE
                   struct udevice *dev;
                  /* retrieve the device */
                   ret = uclass get device by driver(UCLASS MISC,
                                                          DM GET DRIVER(rockchip efuse), &dev);
                  if (ret) {
                            printf("%s: could not find efuse device\n", __func__);
                            return ret;
                  /* read the cpu_id range from the efuses */
                   ret = misc read(dev, CPUID OFF, &cpuid, sizeof(cpuid));
                   if (ret) {
                            printf("%s: reading cpuid from the efuses failed\n", func );
                            return ret;
```

## 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。

### • 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

cal Disk (C:) > FS3399M4 > vivi >

□ 名称	修改日期	类型
arch	2024/10/7 20:28	文件夹
CVS	2024/10/7 20:28	文件夹
Documentation	2024/10/7 20:28	文件夹
drivers	2024/10/7 20:28	文件夹
include	2024/10/7 20:28	文件夹
📙 init	2024/10/7 20:28	文件夹
lib	2024/10/7 20:28	文件夹
scripts	2024/10/7 20:28	文件夹
test	2024/10/7 20:28	文件夹
util	2024/10/7 20:28	文件夹
.config	2005/5/16 11:29	CONFIG 文件
.cvsignore	2005/5/16 11:29	CVSIGNORE 文件
COPYING	2005/5/16 11:29	文件
Makefile	2005/5/16 11:29	文件
Makefile.newSDK	2005/5/16 11:29	NEWSDK 文件
Rules.make	2005/5/16 11:29	MAKE 文件
up-netarm3000-2004-5-30	2005/5/16 11:29	文件

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

#### head.S

```
    head.S 

    ★
@ Start VIVI head
Reset:
       @ disable watch dog timer
              r1, #0x53000000
              r2, #<mark>0</mark>x0
       mov
              r2, [r1]
       str
#ifdef CONFIG S3C2410 MPORT3
              r1, #0x56000000
             r2, #0x00000005
       mov
             r2, [r1, #<mark>0x70</mark>]
       str
       mov r2, #0x00000001
              r2, [r1, #0x78]
       str
              r2, #0x00000001
       str r2, [r1, #0x74]
#endif
       @ disable all interrupts
              rl, #INT CTL BASE
              r2, #0xffffffff
              r2, [r1, #oINTMSK]
       str
              r2, =0x7ff
       ldr
              r2, [r1, #oINTSUBMSK]
       str
       @ initialise system clocks
              r1, #CLK CTL BASE
       mov
              r2, #0xff000000
       mvn
       str
              r2, [r1, #oLOCKTIME]
```

#### 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(=>)
    - 启动加载模式
- 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