# 君正 Linux 开发指南

Revision: 0.1 Date: Apr 2011



# 君正 Linux 开发指南

Copyright © Ingenic Semiconductor Co. Ltd 2005 - 2011. All rights reserved.

#### Release history

Date	Revisi	on	Change	
2011.04.14	0.1	Created		

#### **Disclaimer**

This documentation is provided for use with Ingenic products. No license to Ingenic property rights is granted. Ingenic assumes no liability, provides no warranty either expressed or implied relating to the usage, or intellectual property right infringement except as provided for by Ingenic Terms and Conditions of Sale.

Ingenic products are not designed for and should not be used in any medical or life sustaining or supporting equipment.

All information in this document should be treated as preliminary. Ingenic may make changes to this document without notice. Anyone relying on this documentation should contact Ingenic for the current documentation and errata.

北京君正集成电路有限公司

北京市海淀区东北旺西路 8 号中关村软件园一号楼信息中心 A 座 108 室,100193

Tel: 86-10-82826661 Fax: 86-10-82825845 Http://www.ingenic.cn



# 内容

1	1190.	<u></u>	•••••••••••••••••••••••••••••••••••••••	
2	建	立开发环境		5
	2.1	安装交叉编译工具链		5
	2.2	启动TFTP和NFS服务		5
3	<b>U</b> -3	BOOT的开发和使用		7
	3.1	U-Booт源码		7
	3.2	配置和编译U-Boot		8
	3.2	2.1 JZ4760B LEPUS平台,	Nand Flash 启动:	8
	3.2	2.2 JZ4760B LEPUS平台,	EMMC启动:	9
	3.3	烧录U-Воот到目标板		9
	3.4			
	3.5	U-Boot使用举例		11
	3.6	U-Boot映像类型		11
4	LI	NUX内核和驱动		14
	4.1	LINUX源码的目录结构		14
	4.2	配置和编译LINUX		
	4.3	由U-Boot启动Linux内核		
	4.4	测试LINUX内核和驱动		
	4.5	LINUX 2.6 音频驱动		
	4.5	5.1 OSS音频驱动		
5	LI	NUX根文件系统		20
	5.1	根文件系统的内容		20
	5.2	编译Busybox		20
	5.3	编译和配置UDEV		20
	5.4	创建INITRAMFS		21
6	如	何在只有SD卡的情况下构建一	-个完整的系统	23
7	NA	AND FLASH文件系统		27
	7.1	NAND FLASH 驱动		27
	7.2			
	7.3			
	7.4			
	7.5		C的支持	
	7.6			
	7.7	创建FAT和EXT2 文件系统		33
8	LI	NUX电源管理		35



8.1	睡眠和唤醒管理	35
9 无	<b></b>	39
9.1	内核配置	39
9.2	WLAN模块驱动加载	40
9.	.2.1 加载VT6656 驱动:	40
9.3	WIRELESS-TOOLS, 无线网络配置工具	40
9.4	配置无线网络步骤	41
9.5	IPERF网络测试工具:	42



# 1 概述

君正处理器是高集成度、高性能和低功耗的 32 位 RISC 处理器,带有 MMU 和数据及指令 Cache,以及丰富的外围设备,可以运行 Linux 操作系统。本文将向读者介绍基于君正处理器平台进行 Linux 内核和应用开发的过程和方法,引导开发人员快速进行 Linux 开发。包括建立交叉编译环境,引导程序 U-Boot,Linux 2.6 内核和驱动,Linux 电源管理,Linux 无线网络驱动和配置,Linux GUI 移植和应用开发等。

为了构建基于君正处理器的 Linux 2.6 的开发平台, 您需要准备以下资源:

- 1) Linux 开发主机,用来安装交叉编译器和相关源码;
- 2) 基于君正处理器的开发板,包括串口线、电源线、以及用于烧录的 USB Device 线;
- 3) USB Boot 1.4b 烧录工具;
- 4) MIPS 交叉编译工具链: 君正提供基于 GCC-4.1.2 和 GLIBC-2.6.1 的工具链;
- 5) 引导程序 U-Boot 源码: 君正提供 u-boot-1.1.6 的源码和补丁;
- 6) Linux 2.6 核心源码: 君正提供 linux 2.6.31.3 核心的源码和补丁;
- 7) 根文件系统: 君正提供参考的根文件系统,基于 glibc 2.6.1 动态库,支持 udev 和 hotplug 等;
- 8) GUI 开发环境:用户自己选择,如 GTK/QTE/MiniGUI 等。



# **2** 建立开发环境

在开始 Linux 开发之前,您需要准备一台 PC 来安装交叉编译器,放置源代码和根文件系统,启动 TFTP 和 NFS 服务等。我们使用的测试主机安装了 Ubuntu 7.10。

## 2.1 安装交叉编译工具链

在君正处理器平台上进行 Linux 2.6 内核开发之前,首先需要安装好 MIPS 的交叉编译工具连。针对 Linux 2.6 内核开发,君正提供基于 GNU GCC 4.1.2 和 GLIBC-2. 6.1 的 MIPS 交叉编译工具链,需要安装在 Linux 主机上。

在 Linux 主机上安装 MIPS 交叉编译工具的步骤如下:

首先, 创建一工作目录, 并把工具链包解压到该目录下, 比如:

```
$ mkdir -p /opt
```

\$ cd /opt

\$ tar xzf mipseltools-gcc412-glibc261.tar.gz

其次,更新 PATH 环境变量:

\$ export PATH=/opt/mipseltools-gcc412-glibc261/bin:\$PATH

按照上面步骤建立好交叉编译环境后,可以编译简单的 helloworld.c 测试一下:

\$ mipsel-linux-gcc -o helloworld helloworld.c

如果编译通过,说明刚刚安装的交叉编译工具链可以工作了。

## 2.2 启动 TFTP 和 NFS 服务

TFTP 是用来下载远程文件的网络传输协议,引导程序 U-Boot 支持 TFTP 下载功能。在开发阶段,如果 主机启动了 TFTP 服务,引导程序 U-Boot 就可以通过 TFTP 下载 Linux 核心到目标板运行,这样将极 大的方便用户进行开发。 因此,建议用户在用来开发的 Linux 或者 Windows 主机上启动 TFTP 服务。 Linux 服务器上启动 TFTP 服务的步骤如下:

修改文件/etc/xinetd.d/tftp, 主要是设置 TFTP 服务器的根目录和开启服务。修改后的文件如下:

```
service tftp
{
```



```
= dgram
    socket_type
    protocol
                     = udp
    wait
                     = yes
                     = root
    user
                     = /usr/sbin/in.tftpd
    server
                     = -s /tftpboot/
    server_args
    disable
                     = no
    per_source
                     = 11
                     = 100 2
    cps
    flags
                     = IPv4
}
```

以上指定 TFTP 服务的根目录为/tftpboot。如果该目录没有,创建它并启动 TFTP 服务,方法如下:

\$ sudo /etc/init.d/xinetd restart

这样,TFTP 服务就启动了,你可以使用TFTP 客户端程序进行测试。

网络文件系统(NFS)能够在不同的系统间实现文件的共享。在启动 Linux 内核后,内核可以通过 NFS 挂载根文件系统,以方便应用开发和调试。在开发阶段,您需要配置 Linux 开发主机启动 NFS 服务,并安装 ROOT 文件系统到 NFS 目录下。Linux 服务器上启动 NFS 服务的步骤如下:

创建和编辑文件/etc/exports 为:

```
/nfsroot *(rw, sync, no_root_squash)
```

设定好后可以使用以下命令启动NFS:

```
$ sudo exportfs -r
```

\$ sudo /etc/init.d/nfs-kernel-server restart

到这里,基本的开发环境已经准备好了,下面就可以开始具体的开发工作了。



# 3 U-Boot 的开发和使用

Linux 内核需要 U-Boot 来引导。U-Boot 是为嵌入式平台提供的开放源代码的引导程序,它提供串行口、以太网等多种下载方式,提供 NOR 和 NAND 闪存和环境变量管理等功能,支持网络协议栈、JFFS2/EXT2/FAT 文件系统,同时还支持多种设备驱动如 MMC/SD 卡、USB 设备、LCD 驱动等。

君正移植了 U-Boot 1.1.6 版本,这里将向读者介绍 U-Boot 的移植、开发和使用方法。

注意:此处只是举一些配置的例子,与实际情况可能有所差异。具体使用时,要根据实际的硬件进行配置。参考文档 linux\_nand\_flash\_quide\_CN.pdf

#### 3.1 U-Boot 源码

首先,您需要从君正公司主页(<a href="http://www.ingenic.cn/">http://www.ingenic.cn/</a>)下载U-Boot的源码包u-boot.1.1.6.tar.bz2 和最新补丁(u-boot-1.1.6-jz-yyyymmdd.patch.gz, yyyymmdd表示日期)。

接下来,把 U-Boot 源码包解压到工作目录下,如果有最新补丁,把补丁打到其目录,举例如下:

```
# tar -xjf u-boot-1.1.6.tar.bz2
```

# cd u-boot-1.1.6

# gzip -cd ../u-boot-1.1.6-jz-yyyymmdd.patch.gz | patch -p1

到这里, 您已经准备好 U-Boot 的源码。

u-boot-1.1.6 目录结构如下:

• cpu: CPU 相关文件, 其中的子目录都是以 U-Boot 支持的 CPU 命名的。君正 CPU 相关的代码都位于 cpu/mips/目录下,主要文件包括:

- start.S MIPS 内核启动代码

- cpu.c CPU 其它相关代码,如 TLB 和 CACHE 操作等

- jz4760b.c JZ4760B 相关代码,如系统 timer、PLL 和 SDRAM 的初始化等

- jz\_serial.c 串行口 UART 驱动程序- jz\_eth.c 以太网底层驱动程序

- jz\_i2c.c l2C 接口驱动程序 - jz\_lcd.c LCD 控制器驱动程序

- jz\_mmc.c MMC/SD 卡驱动程序

- jz4760b\_nand.c JZ4760B NAND flash 驱动

• board: 开发板相关文件,包括代码的链接脚本文件 u-boot.lds 和地址分配文件 config.mk、以及开发板的初始化代码等。



- common: 与体系结构无关的文件,包含各种 U-Boot 通用命令的文件
- disk: disk 驱动的分区处理代码
- doc: 相美文档
- drivers:通用设备驱动程序,如各种网卡驱动、CFI 标准 Flash 驱动、USB Device 驱动等。
- fs: 各种文件系统的驱动,如 EXT2、FAT、JFFS2、CRAMFS等
- include: 各种头文件,包含体系相关的定义和开发板的配置文件等。
  - include/asm-mips/jz4760b.h JZ4760B 相关的头文件定义。
  - include/configs/lepus60b.h 基于 JZ4760B 的开发平台 LEPUS 的配置文件。
- lib\_generic: 所有体系通用的文件
- lib\_mips: MIPS 体系通用的文件
- lib\_arm: ARM 体系通用的文件
- nand\_spl: NAND SPL (Secondary Program Loader)代码
- msc\_spl: MMC/SD SPL (Secondary Program Loader)代码
- net: 网络相关的代码
- tools: 创建 S-Record 和 U-Boot 映像的工具,如 mkimage

## 3.2 配置和编译 U-Boot

配置和编译 U-Boot 的过程很简单。不过,在开始之前,您需要确定开发板的名称,并确定 CPU 是从 NAND Flash 还是从 MSC 启动。现在发布的版本支持君正多个系列的 CPU 和开发平台,每个平台都有 对应的配置文件。具体参考以下例子:

### 3.2.1 JZ4760B LEPUS 平台, Nand Flash 启动:

对于 JZ4760b, 编译之前需要在 include/configs/lepus60b.h 中,设置好相关 NAND 参数, 例如对于型号 K9GAG08U0M 的 NAND:

#define CFG_NAND	_BW8	1
------------------	------	---

#define CFG\_NAND\_PAGE\_SIZE 4096
#define CFG\_NAND\_OOB\_SIZE 128
#define CFG\_NAND\_ROW\_CYCLE 3

#define CFG\_NAND\_BLOCK\_SIZE (512 << 10)

#define CFG\_NAND\_BLOCK\_SIZE (512 << 1 #define CFG\_NAND\_BADBLOCK\_PAGE 0

#define CFG\_NAND\_BCH\_BIT 8
#define CFG\_NAND\_ECC\_POS 24

#### 对于型号 K9GAG08U0D 的 NAND:

#define CFG\_NAND\_BW8 1

#define CFG\_NAND\_PAGE\_SIZE 4096
#define CFG\_NAND\_OOB\_SIZE 218
#define CFG\_NAND\_ROW\_CYCLE 3

#define CFG\_NAND\_BLOCK\_SIZE (512 << 10)



#define CFG_NAND_BADBLOCK_PAGE	0
#define CFG_NAND_BCH_BIT	8
#define CFG_NAND_ECC_POS	24

#### 对于型号 K9GAG08U0E 的 NAND:

#define CFG_NAND_BW8	1
#define CFG_NAND_PAGE_SIZE	8192
#define CFG_NAND_OOB_SIZE	436
#define CFG_NAND_ROW_CYCLE	3
#define CFG_NAND_BLOCK_SIZE	(512 << 10)
#define CFG_NAND_BADBLOCK_PAGE	0
#define CFG_NAND_BCH_BIT	24

然后,确认你的 DDR2 的大小,如果是 256M,则 include/asm/ jz\_mem\_nand\_configs/ DDR2\_H5PS1G63EFR-G7C.h 中设置最后,

24

\$ make lepus\_nand\_config

#define CFG\_NAND\_ECC\_POS

\$ make

编译后生成 u-boot-nand.bin。

## 3.2.2 JZ4760B LEPUS 平台, EMMC 启动:

\$ make lepus\_msc\_config
\$ make

编译后生成 u-boot-msc.bin。

## 3.3 烧录 U-Boot 到目标板

以上编译好的二进制映像需要烧录到目标板的 Flash 上,CPU 在上电后会从 Flash 读取指令并启动 u-boot。可以通过 USB Boot 工具烧录,详细的烧录方法请参考这个工具的使用文档。这里我们举个例 子说明一下:

USB Boot 工具烧录 u-boot-nand.bin

USB Boot 工具仅适用于支持 USB 引导的君正处理器平台,目前除了 JZ4730, 其它君正处理器都支持 USB 引导。

首先要安装好 USB Boot 工具的主机驱动和应用。连接好 USB 电缆,启动目标板从 USB 引导。在确认驱动正确加载和识别目标板后,运行 USB Boot 应用 USB\_Boot.exe 并开始烧录。

在烧录前要确认 USB Boot 配置文件的参数设置是否正确,具体请参照烧录工具文档。



## 3.4 U-Boot 命令

下面简要介绍一些常用的 U-Boot 命令:

- "help"命令:该命令查看所有命令,其中"help command"查看具体命令的格式。
- "printenv" 命令:该命令查看环境变量。
- "setenv"命令:该命令设置环境变量。
- "askenv"命令:该命令设置环境变量。
- "saveenv"命令:该命令保存环境变量。
- "bootp"命令:该命令动态获取 IP。
- "tftpboot"命令:该命令通过 TFTP 协议从网络下载文件运行。
- "nfs"命令: 该命令通过 NFS 协议从网络下载文件运行。
- "bootm"命令:该命令从 memory 运行 u-boot 映像。
- "go"命令:该命令从 memory 运行应用程序。
- "boot" 命令: 该命令运行 bootcmd 环境变量指定的命令。
- "reset" 命令:该命令复位 CPU。
- "md"命令:显示内存数据。
- "mw"命令:修改内存数据。
- "cp"命令:内存拷贝命令。

#### NOR Flash 命令:

- "protect" 命令: NOR Flash 写保护使能/禁止命令。
- "erase"命令: NOR Flash 擦除命令。

#### NAND Flash 命令:

- "nand info": 查看 NAND 信息。
- "nand erase": NAND Flash 擦除命令。
- "nand read": NAND Flash 读命令。
- "nand write": NAND Flash 写命令。
- "nand bad": NAND Flash 坏块信息。

#### MMC/SD 卡命令:

- "mmcinit": MMC/SD 初始化命令。
- "fatIs mmc 0 /": 查看 MMC/SD 目录和文件命令。
- "fatload mmc 0 address file": 读 MMC/SD 卡文件命令。

下面简要介绍一些常用的 U-Boot 环境变量:

- "ipaddr": 开发板 IP 地址。
- "serverip": 服务器 IP 地址。



"bootfile": u-boot 启动文件。

"bootcmd": u-boot 启动命令。

"bootdelay": u-boot 启动延时。

"bootargs": u-boot 启动参数(即 linux 命令行参数)

"ethaddr": 网络 MAC 地址。

## 3.5 U-Boot 使用举例

给目标板上电并启动后,在串行口终端可以看到 U-Boot 的输出信息,这时按任意键跳过自动启动过程进入到 U-Boot 命令界面。在 U-Boot 命令界面里运行"help"命令,可以看到 U-Boot 支持的所有命令,运行"help command"查看具体命令的格式和使用方法,运行"printenv"命令察看当前的所有环境变量,比如:

LEPUS # help tftpboot

LEPUS # printenv

这时,您可以配置 U-Boot 从网络通过 TFTP 下载 Linux 核心运行,并挂载 NFS 网络文件系统。请参考下面的步骤来进行配置:(这里假设您的服务器 IP 地址为 192.168.1.4,并且服务器已经启动了 TFTP 和 NFS 服务; Linux 核心位于 TFTP 服务的目录/tftpboot 下,文件名为 ulmage; 网络文件系统路径为 /nfsroot/root26; apus 开发板的 IP 为 192.168.2.84,MAC 地址任意给定,这里为 00:2a:c6:2c:ab:f1)

LEPUS # setenv ipaddr 192.168.2.84

LEPUS # setenv serverip 192.168.1.4

LEPUS # setenv ethaddr 00:2a:c6:2c:ab:f1

LEPUS # askenv bootcmd

bootcmd: tftpboot;bootm

LEPUS # setenv bootargs mem=256M console=ttyS1,57600n8 ip=dhcp

nfsroot=192, 168, 1, 4:/nfsroot/root26 rw

LEPUS # setenv bootfile uImage

LEPUS # saveenv

LEPUS # boot

"saveenv"命令将保存当前配置到 Flash 上,下次重起系统时就不需要再配置了。"boot"命令将启动运行环境变量"bootcmd"定义的命令。这里,U-Boot 首先通过 TFTP 下载 Linux 核心文件 ulmage 到目标板的 SDRAM,然后运行"bootm"命令启动 Linux 核心。Linux 启动后将通过 NFS 挂载 192.168.1.4服务器上的/nfsroot/root26 为根文件系统。

## 3.6 U-Boot 映像类型

U-Boot 的"boot"命令支持引导特定类型的映像文件,这些文件都包含 U-Boot 所支持的文件头信息。 这些文件头通常定义了映像文件的操作系统类型(如 Linux、VxWorks、Solaries 等),CPU 的体系结构 (如 ARM、MIPS、X86)、压缩类型(gzip、bzip2、非压缩)、下载地址、程序入口地址、映像名称和



时间戳等。

通常编译的各种格式的 Linux 核心如 vmlinux、zlmage 等在 U-Boot 上并不能使用。这时需要使用 U-Boot 提供的工具 mkimage 生成 U-Boot 支持的 Linux 核心 ulmage, 其命令格式如下所示:

 $tools/mkimage - A \ arch - O \ os \ - T \ type \ - C \ comp \ - a \ addr \ - e \ ep \ - n \ name \ - d \ data\_file \ image$ 

#### 其中:

- -A ==> set architecture to 'arch'
- $-0 \Longrightarrow$  set operating system to 'os'
- -T ==> set image type to 'type'
- -C ==> set compression type 'comp'
- -a ==> set load address to 'addr' (hex)
- -e =⇒ set entry point to 'ep' (hex)
- -n ==> set image name to 'name'
- -d ==> use image data from 'datafile'

## 使用 mkimage 生成 ulmage 的步骤如下:

- 编译生成一个标准的"vmlinux"内核文件(ELF的二进制格式)
- 把 "vmlinux"转换为原始的二进制文件:
  - \$ mipsel-linux-objcopy -O binary -R .note -R .comment -S vmlinux linux.bin
- 压缩二进制文件:
  - \$ gzip -9 linux.bin
- 用 mkimage 打包为 U-Boot 的格式文件:

```
$ mkimage.exe -A mips -O linux -T kernel -C gzip \
    -a 0x80100000 -e 0x8029a040 -n "Linux Kernel Image" \
    -d linux.bin.gz uImage
```

生成 ulmage 后,使用"mkimage –l image"命令察看映像文件包含的头文件信息,如下所示:

#### \$ mkimage -l uImage

Image Name: Linux Kernel Image

Created: Mon Feb 5 12:20:02 2007

Image Type: MIPS Linux Kernel Image (gzip compressed)
Data Size: 765734 Bytes = 747.79 kB = 0.73 MB

Load Address: 0x80100000



Entry Point: 0x8029A040



# 4 Linux 内核和驱动

君正移植了 Linux 2.6.31.3 内核和设备驱动程序,可以直接运行在君正处理器的各种开发平台上。本文将具体描述基于 JZ4760B 的 lepus 平台相关的君正 Linux 2.6.31.3 内核和驱动程序。

## 4.1 Linux 源码的目录结构

Linux 2.6 内核的源码和补丁可以直接从君正公司主页上(http://www.ingenic.cn/)下载。

首先,在一工作目录下解开 Linux 2.6.31.3 的源码:

\$ tar xjf linux-2.6.31.3.tar.bz2

然后,把 linux 2.6.31.3的补丁打到源代码目录下:

- \$ cd linux-2.6.31.3
- \$ gzip -cd ../linux-2.6.31.3-jz-yyyymmdd.patch.gz | patch -p1

请使用君正最新发布的内核补丁。

Linux-2.6.31.3 内核源代码的目录结构如下:

- arch/mips/: MIPS 体系相关目录和文件
  - o kernel/: MIPS 内核相关文件
  - o mm/: MIPS 内存管理相关文件
  - o lib/: MIPS 公用库函数
  - o jz4760b/: JZ4760B 处理器相关目录和文件
    - \*.c: JZ4760B 处理器通用文件
    - board-lepus: LEPUS 开发板相关文件
  - o ramdisk/: initrd 相关文件
  - o boot/: ulmage 生成目录
  - o Kconfig: MIPS 体系配置文件
  - o Makefile: MIPS 通用 makefile
  - o configs/: 平台缺省配置文件
    - lepus60b\_defconfig: JZ4760B-LEPUS 开发板缺省配置
- include/asm-mips/: MIPS 体系相关头文件
  - o jzsoc.h: JZSOC 通用头文件
  - o mach-jz4760b/: JZ4760B 处理器相关头文件
  - sound
    - o oss/: OSS 音频驱动



- jz4760\_i2s.c: I2S 通用驱动
- jz4760\_dlv.c: JZ CODEC 驱动
- kernel: Linux 通用内核文件
- mm/: Linux 通用内存管理文件
- lib/: Linux 通用库函数
- init/: Linux 初始化函数
- ipc/: Linux 进程间通信函数
- net/: 网络相关文件
- fs/: 文件系统相关文件
  - o jffs2/: JFFS/JFFS2 文件系统
  - o yaffs2/: YAFFS/YAFFS2 文件系统
    - utils/: mkyaffs2image4760x 工具
  - o ubifs/: UBIFS 文件系统
- drivers/: 设备驱动目录
  - o block/: 块设备驱动
  - o char/: 字符设备驱动
  - o char/jzchar/: JZSOC 字符设备驱动
  - o cpufreq: cpufreq 驱动
  - o input/: 输入设备驱动
  - o mmc/: MMC/SD 卡驱动
  - o mtd/: MTD 设备驱动
    - ubi/: UBI 驱动
    - mtd-utils/: MTD 和 UBI 工具,如 flash\_eraseall、nandwrite\_mlc、ubimkvol 等
  - o net/: 网络设备驱动
  - o serial/: UART 驱动
  - o ssi/: 同步串行接口驱动
  - o usb/: USB host 驱动
  - o usb/musb: USB otg 驱动
    - musb\*.c
    - jz4760.c
  - o usb/gadget: USB device gadget 驱动
    - file\_storage.c
  - o video/: LCD framebuffer 驱动
    - jz4760\_lcd.c

## 4.2 配置和编译 Linux

首先,选择目标板的配置:

\$ make lepus60b\_defconfig (JZ4760B LEPUS平台)

如果要修改配置,运行以下命令:



\$ make menuconfig

最后编译 Linux 核心:

\$ make uImage

命令'make uImage'编译生成 U-Boot 可以引导的二进制映像 uImage, 位于linux-2.6.31.3/arch/mips/boot/目录下。

编译过程中需要用到命令 uudecode 和 mkimage。如果找不到 uudecode,请为 PC 安装软件包 sharutils-4.6.1-2,如果找不到 mkimage,请在 u-boot-1.1.6 编译后,在 u-boot-1.1.6/tools/ 获取。

## 4.3 由 U-Boot 启动 Linux 内核

为便于开发和调试,您可以配置 U-Boot 使其通过 TFTP 服务下载 Linux 内核到开发板 SDRAM 中,并从 SDRAM 启动 Linux 内核,同时配置 Linux 命令行参数使其通过 NFS 挂载根文件系统。

如果 Linux 能正常启动并挂载成功根文件系统,说明 Linux 内核运行正常。

Linux 常用命令行参数:

mem=xxM设置内存容量大小console=tty1设置控制台输出为 tty1

console=ttyS1,57600n8 设置控制台输出为串口 ttyS1,波特率为 57600,8 个数据位,无校验位

ip=dhcp IP 地址通过 DHCP 服务获取 ip=192.168.2.84 设置静态 IP 为 192.168.2.84

nfsroot=192.168.1.4:/nfsroot/root26 rw

设置网络根文件系统, 具有读写权限

root=/dev/mtdblock2 rw 设置根文件系统为/dev/mtdblock2,具有读写权限

rootfstype=yaffs2 根文件系统类型为 YAFFS2 ethaddr=00:a1:22:b2:dc:38 设置以太网 MAC 地址

## 4.4 测试 Linux 内核和驱动

在启动 Linux 内核后,您可以通过一些方法和命令测试各驱动功能是否正常,具体如下:

#### o 测试 LCD 显示

配置 Linux 时选择好目标板 LCD 屏的型号,在启动 Linux 时就应该能看到 LCD 屏幕有图案输出。如果没有,请检查内核驱动配置,并检查 LCD 屏的硬件连接是否正常。

#### o 测试音频播放和录音



MP3 播放测试:

# madplay test.mp3

录音和播放录音测试:

```
# vrec -S -s 48000 -b 16 sample1
# vplay -S -s 48000 -b 16 sample1
```

# 。 测试视频播放

# mplayer binhe.264

#### ○ 测试 JFFS2 和 YAFFS2 文件系统

配置 Linux 时选择 MTD 设备和 JFFS2/YAFFS 文件系统,启动 Linux 后就可以测试基于 MTD 的文件系统 JFFS2 和 YAFFS2:

首先,查看 MTD 分区表信息:

# cat /proc/mtd

接着,格式化 MTD 分区:

- # flash\_eraseall -j /dev/mtd3 JFFS2 文件系统格式化 # flash\_eraseall /dev/mtd4 YAFFS2 文件系统格式化
- 然后, 挂载和测试文件系统:
  - # mount -t jffs2 /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock3 JFFS2 分区挂载
    # mount -t yaffs2 /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock4 YAFFS2 分区挂载
  - # cp test /mnt/mtdblock4
  - # umount /mnt/mtdblock4

如果正常,说明文件系统已经工作。

#### o 测试 MMC/SD卡

在 Linux 正常启动后,插入 MMC 或 SD 卡到 SD 卡座, Linux 就能自动探测到卡的插入并读出分区表信息,这时就可以挂载和操作 SD 卡了:

# mount -t vfat /dev/mmcblk0p1 /mnt/mmc

# ls /mnt/mmc



#### 测试触摸屏

启动 Linux 后,运行下面命令校正触摸屏:

# ts\_calibrate

运行下面命令测试触摸屏:

# ts\_test

#### ○ 测试 USB Host(OHCI)

插入 USB 设备(如 U 盘)到 USB Host 端口,Linux 应能探测到设备的插入,这时可以挂载和操作 U 盘了:

# mount -t vfat /dev/sda1 /mnt/usb
# ls /mnt/usb

#### o 测试 USB OTG

otg 驱动支持三种模式: device、host 和 otg(即能做 host 又能做 device)相关的配置在:

Device Drivers →

USB support -→

Inventra Highspeed Dual Role Controller

\*\*\* Ingenic OTG USB support \*\*\*

Driver Mode (USB Host, USB Peripheral, Both host and peripheral)

a. 测试 device 模式:

选择 Driver Mode 为 device 模式,以模块方式编译生成 g\_file\_storage.ko,按照如下方法加载模块: # insmod g\_file\_storage.ko file=/dev/mtdblock5,/dev/mmcblk0

这时我们挂载了两个 U 盘分区,一个是基于 NAND Flash 的分区 mtdblock5,另一个是基于 SD 卡的分区。现在用 USB 电缆连接 PC 和目标板的 USB Device 端口,PC 应该能识别到设备的插入并识别为 U 盘设备。

b. 测试 host 模式:

选择 Driver Mode 为 USB Host;插入 OTG 线(A 型),就可以像测试 USB Host(OHCI)测试 U 盘设备

c. 测试 otg 模式:

选择 Driver Mode 为 Both host and peripheral;同时支持 device 和 host 模式的功能

- 注意: 1. 使用 OTG 模式时需要根据板极硬件情况修改 drviers//usb/musb/jz4760.c 中的 GPIO\_OTG\_ID\_PIN 相关定义; OTG 的 host 功能正常使用前也要加载相应的 g\_file\_storage.ko 等 gadget 模块
  - 2. 如果要使用 hotplug 功能需要在内核菜单 otg 选项的同级目录下添加以下支持:



## Support Ingenic USB Device Controller Hotplug

同时根据板极硬件情况修改 divers/usb/musb/vbus\_hotplug.c 中的 OTG\_HOTPLUG\_PIN 定义

#### ○ 测试电源管理

a. 测试系统睡眠、唤醒和关机 运行下面命令,系统将进入睡眠状态,在按 power 键之后唤醒。

# echo mem > sys/power/state

## 4.5 Linux 2.6 音频驱动

Linux 2.6 的音频驱动包括 ALSA 和 OSS 两种架构,这里介绍它们的实现和用法。

## 4.5.1 OSS 音频驱动

OSS 音频驱动在 linux-2.6.31.3/sound/oss 目录下。目前提供了 jz4760B 内部 codec 的驱动,相关代码 是 jz4760\_i2s.c、jz4760\_dlv.c。

当使用 OSS audio 驱动时,在 make xconfig 弹出的窗口中选择 Scound card support/Open Sound System/jz On-Chip I2S driver、I2S codec type(Internal On-Chip codec on Jz4760)之后,再执行 make ulmage 编译内核。



# 5 Linux 根文件系统

Linux 内核编译好之后,还必须有根文件系统(root filesystem)才能使一个 Linux 系统正常运行。本节将简要介绍根文件系统的功能,以及如何根据自己系统的需求来制作根文件系统。您也可以到网站上下载我们制作发布的根文件系统,使用超级用户权限解压后可用作测试。

## 5.1 根文件系统的内容

根文件系统用于存放系统运行期间所需的应用程序、脚本、配置文件等,通常包含下面目录:

- o bin/、sbin/: 系统可执行程序和工具
- o lib/: 动态运行库
- o etc/: 系统配置信息和启动脚本 rcS
- o usr/: 用户可执行程序

## 5.2 编译 Busybox

嵌入式系统由于存储空间的限制,使得其对程序大小有严格的限制。特别是在制作根文件系统时,更要注意。而使用 BusyBox 就可以大大的简化根文件系统的制作。编译安装后的 BusyBox 只有一个二进制可执行文件 busybox,它实现了几乎所有常用、必须的应用程序(比如 init,shell,getty,ls,cp 等等),而这些应用程序都以符号链接的形式存在。对用户来说,执行命令的方法并没有改变,命令行调用会作为一个参数传给 busybox,即可完成相应的功能。使用 BusyBox 制作的根文件系统既可以节省大量的空间,还节省了大量的交叉编译的工作。

请登陆 BusyBox 的官方网站(http://www.busybox.net)下载起源码包。下面以 busybox-1.8.2 版本为例说明编译和安装 BusyBox 的过程。

请在编译之前安装好 mipsel-linux-gcc 编译器工具(gcc-4.1.2 和 glibc-2.3.6)。编译 BusyBox 的过程类似于编译 Linux 内核的过程,如下:

- # make defconfig
- # make xconfig
- # make ARCH=mips CROSS\_COMPILE=mipsel-linux-
- # make ARCH=mips CROSS\_COMPILE=mipsel-linux- install
- # cp -afr \_install/\* /nfsroot/root26/

## 5.3 编译和配置 udev



Linux 2.6 下设备文件/dev/的创建通过 udev 来实现。udev 通过 sysfs 文件系统提供的信息, 动态地对设备文件进行管理, 包括设备文件的创建、删除等。

编译 udev 的步骤如下:

- 1) 下载 udev 源码
- 2) cd udev-117
- 3) make CROSS\_COMPILE=mipsel-linux- DESTDIR=/nfsroot/root26
- 4) make CROSS\_COMPILE=mipsel-linux- DESTDIR=/nfsroot/root26 install

根文件系统配置如下:

/etc/init.d/rcS: 此文件包含启动 udev 的命令

```
# mount filesystems
/bin/mount -t proc /proc /proc
/bin/mount -t sysfs sysfs /sys
/bin/mount -t tmpfs tmpfs /dev

# create necessary devices
/bin/mknod /dev/null c 1 3
/bin/mkdir /dev/pts
/bin/mount -t devpts devpts /dev/pts
/bin/mknod /dev/audio c 14 4
/bin/mknod /dev/ts c 10 16
/bin/mknod /dev/rtc c 10 135

echo "Starting udevd ..."
/sbin/udevd --daemon
/sbin/udevstart
```

/etc/udev/udev.conf: udev 的配置文件 /etc/udev/rules.d/\*.rules: udev 的 rule 文件 /etc/udev/script/\*.sh: udev 的脚本文件 /sbin/hotplug: hotplug 脚本 /usr/cpufreqd/\*: cpufreqd 库文件和配置文件 /usr/alsa/\*: ALSA工具和库文件 /usr/tslib/\*: tslib 库文件和测试程序

## 5.4 创建 initramfs

参考下面步骤创建Linux 2.6内核的initramfs,这里假设您的根文件系统位于/rootfs目录下。



首先, 创建cpio格式的映像文件:

# cd /rootfs

# find . | cpio -c -o | gzip -9 > ../rootfs.cpio.gz

接着,重新配置内核,选定下面选项:

[General setup] → [initial RAM filesystem and RAM disk (initramfs/initrd) support]

Initramfs source file(s): /rootfs.cpio.gz

重新编译内核,按照下面方法配置命令行参数重启内核即可:

root=/dev/ram0 rw rdinit=/sbin/init



# 6 如何在只有 sd 卡的情况下构建一个完整的系统

现在我们可以不使用 NAND,在 SD 卡上构建一个完整的系统,在 sd boot 时我们用的都是msc0,对于 476x 系列,msc0 有两组 gpio 定义,只有 GPIO A 组的可以用作 boot,这组 gpio 只是定义了 4 位数据线,如果想使用 8 位数据线,需要将 GPIO E 组的 DAT4-DAT7 接过来,硬件上需要做相应的修改,同时在初始化 gpio 时,也要将 E 组的那 4 根 DATA 线初始化,在我们发布的 patch中,默认的都是用的 4bit 数据传输,如果想用 8bit 数据传输,请修改 uboot 和 kernel 中的 gpio 定义,硬件上也做相应的处理。

## ◆ 生成 u-boot-msc.bin 或 mbr-u-boot.bin 及烧录

6.1.1: 对于 jz476x 系列请先确认使用的 eMMC 是遵循 sd 协议还是 mmc 协议,根据卡的类型修改 lepus60b.h, 默认我们使用的是 SD 卡:

#ifdef CONFIG\_MSC\_U\_BOOT #define CONFIG\_MSC\_TYPE\_SD

#endif

如果使用的是 MMC 卡则

#ifdef CONFIG\_MSC\_U\_BOOT

//#define CONFIG\_MSC\_TYPE\_SD

#endif

此宏在 msc\_boot\_jz4760b.c 中的使用。

6.2.2: u-boot-msc.bin 和 mbr-u-boot.bin 的主要区别是:mbr-u-boot.bin 是在 u-boot-msc.bin 的基础 上加上 512Byte 的 mbr。

如何生成 mbr-u-boot.bin 呢?以 lepus60b 为例,打开主 Makefile,在 lepus60b\_msc\_config 中添加:@echo "CONFIG\_MBR\_UBOOT = y" >> \$(obj)include/config.mk

如果想生成 u-boot-msc.bin, 那么就把这句话去掉。

对于 jz476x 系列再烧录时,u-boot-msc.bin 是烧录在第 1 个扇区,mbr-u-boot.bin 是烧录在第 0 个扇区。

若要使用 mbr-u-boot.bin 在编译之前我们需要先确定分区的数目,位置,大小,类型等信息,这些信息主要是在 lepus60b.h 中来定义。默认的我们定义了四个主分区:

#define JZ\_MBR\_TABLE /\* configure the MBR below if JZ\_MBR\_TABLE defined\*/

#define LINUX\_FS\_TYPE 0x83 #define VFAT FS TYPE 0x0B

/\*====== Partition table ======= \*/

#define MBR\_P1\_OFFSET PTN\_SYSTEM\_OFFSET #define MBR\_P1\_SIZE PTN\_SYSTEM\_SIZE

#define MBR\_P1\_TYPE LINUX\_FS\_TYPE

#define MBR\_P2\_OFFSET PTN\_CACHE\_OFFSET

#define MBR\_P2\_SIZE PTN\_CACHE\_SIZE #define MBR\_P2\_TYPE LINUX\_FS\_TYPE



#define MBR\_P3\_OFFSET 0x3a400000

#define MBR P3 SIZE 0x2000000

#define MBR P3 TYPE LINUX FS TYPE

#define MBR P4 OFFSET 0x40000000

#define MBR\_P4\_SIZE 0xa8c00000

#define MBR P4 TYPE VFAT FS TYPE

MBR\_PN\_OFFSET 对应第 N 个分区相对 MBR 字节数,因为我们的 MBR 在第 0 扇区,所以 MBR\_PN\_OFFSET/512 (一个扇区 512Byte) 就是是烧录文件系统时,烧录工具的开始烧录位置。

MBR\_PN\_SIZE 对应第 N 个分区的的字节数。

MBR\_PN\_TYPE 对应第 N 个分区的数据类型,有 linux 和 vfat 两中选择

## ◆ 内核配置及烧录

- 1: 下载 linux-2.6.31.3 源码包
- 2: make distclean
- 3: make lepus60b\_defconfig
- 4: make xconfig (make menuconfig)

#### **Device Driver**

- ---- MMC/SD/SDIO card support
  - ---- File system at MMC/SD support
  - ---- JZ SOC Multimedia/SD/SDIO host controller 0 support
    - ---- 选择 1/4/8 bit 数据线
  - ----- 按照需求选择其他控制器及对应的数据线位数。
- ---- Memory Technology Device (MTD) support (去掉!!!)

#### File system

- ---- The Extended 4(ext4) filesystem
- ---- Yaffs2 Filesystems
  - ---- YAFFS2 file system support (去掉)
- 5: 设置数据传输方式:

修改 driver/mmc/host/jzmmc/include/jz\_msc\_host.h 文件。

#define JZ\_MSC\_USE\_DMA 1 //使用 dma 方式传输

#define JZ\_MSC\_USE\_PIO 1 .//使用 pio 方式传输

#define USE\_DMA\_DESC 1 //使用 dma 的 descripter 方式传输

6: 烧录,修改烧录工具中的 tool\_cfg/LinuxFileCfg.ini 文件。设置如下:

[File2]

#### FileName=ulmage

StartPage=8192 //从第 8192 个扇区开始烧录

## NandOption=2

7: 其他,对于 MSC0 内核中默认是把扇区 1-16384 (8M)设置为只读,在访问卡时请通过分区 (例如 mmcblk0p1)来访问,不要直接访问 mmcblk0.因为扇区 1-16384 保护了,所以我们在分区的时候,



第一个扇区的 offset 要在 8M 之后。

## ◆ Uboot 参数设置(将 fs 放到第一个分区):

setenv bootargs mem=256M console=ttyS1,57600n8 ip=off root=/dev/mmcblk0p1 rw setenv bootcmd 'msc read 0x80600000 0x400000 0x300000;bootm'

## ◆ 文件系统制作及烧录

## 2: 制作 ext4.img

genext2fs 是专门用来生成 ext2 文件系统镜像文件的工具,生成的 ext2.img 可以用 tune2fs 工具转化成 ext4 文件系统镜像。脚本如下:

#!/bin/sh

if [ \$# -eq 1 ]; then

imagename=\$1

GENEXT2FS=./genext2fs

TMPDIR=out/nfsroot/root/home/lltang/root26

OUTPUT=out\$PWD/\$imagename.img

####from data to system###20101202##

#### echo \$TMPDIR \$OUTPUT

num\_blocks=`du -sk \$TMPDIR | tail -n1 | awk '{print \$1;}'`

# add 1%

extra=`expr \$num\_blocks / 5`

reserve=10

[\$extra-It \$reserve] && extra=\$reserve

num\_blocks=`expr \$num\_blocks + \$extra`

num\_inodes=`find \$TMPDIR | wc -I`

echo \$GENEXT2FS" -d "\$TMPDIR" -b "\$num\_blocks" -I "\$num\_inodes" "\$OUTPUT

\$GENEXT2FS -d \$TMPDIR -b \$num\_blocks -I \$num\_inodes \$OUTPUT

e2fsck -fy \$OUTPUT

tune2fs -j \$OUTPUT

#tune2fs -L \$imagename \$OUTPUT

tune2fs -O extents,uninit\_bg,dir\_index \$OUTPUT

e2fsck -fy \$OUTPUT

fsck.ext4 -fy \$OUTPUT

else

echo "./mkext2img.sh product\_name imagename"

fi

TMPDIR 指向文件系统所在目录。

保存脚本为 mkext4fs.sh, 执行

./mkext4fs ext4.img 生成 EXT4 镜像。



File ext4.img 查看镜像类型为 EXT4。

在此脚本中 extra 是为此文件系统预留的 block 数,这个值可根据需要变化,但是如果太小,可能会在执行 genext2fs 时报空间不足错误。

如果没有 genext2fs 和 tune2fs(在 e2fsprogs 包中可以获得),可以到网站上自己下载,编译生成。

3: 将文件系统镜像烧录到 mbr.bin 中设置的位置。



# 7 NAND Flash 文件系统

在消费类电子产品中,NAND Flash 得到越来越广泛地应用。君正处理器 JZ4760B 集成了 NAND Flash 控制器,支持与 NAND Flash 的直接连接。同时,君正 Linux 2.6 内核也提供了对 NAND Flash 文件系统的支持,本节将介绍在 Linux 2.6 上如何构建基于 NAND Flash 的文件系统。

## 7.1 NAND Flash 驱动

在编译 linux 时需要配置 CONFIG\_MTD、CONFIG\_MTD\_PARTITIONS、CONFIG\_MTD\_CHAR、CONFIG\_MTD\_BLOCK、CONFIG\_MTD\_NAND 及 CONFIG\_MTD\_NAND\_JZ4760B 为 y。

JZ4760B 集成了硬件 4-bit 、8-bit、12-bit、16-bit、20-bit 及 24-bit BCH ECC 算法,分别可纠正最多 8191-bit 内的 4-bit 、8-bit、12-bit、16-bit、20-bit 及 24-bit 错误。在驱动中,我们让每 512-bytes 做一次校验。

另外,强烈建议对于 JZ4760B,让 NAND 采用 DMA 的方式进行读写操作,编译 linux 使 CONFIG\_MTD\_NAND\_DMA=y, 这可以大大减轻处理器负担,提高系统效率。建议让 CONFIG\_MTD\_NAND\_DMABUF=n,否则,将多一次 buffer 拷贝,影响 NAND 读写速度。

JZ4760B 支持 NAND 多片选, 片选 CS1\_N、CS2\_N、CS3\_N 和 CS4\_N 都可以接 NAND, 驱动中默 认使用 CS1\_N, 如果还要使用其它片选, 就在编译时使相应的 CONFIG\_MTD\_NAND\_CS2、CONFIG\_MTD\_NAND\_CS3 、 CONFIG\_MTD\_NAND\_CS4 、 CONFIG\_MTD\_NAND\_CS5 或 CONFIG\_MTD\_NAND\_CS6=y。

目前市场上很多 NAND 都支持 multi-plane 读写操作,在进行 multi-plane 写操作时,NAND 内部可以同步对位于两个 plane 中的相应 page 进行写操作,大大缩短了写等待时间,显著加快 NAND 写速度。对于 multi-plane 读操作,君正目前的 NAND 驱动采用的方法是分别读取两个 plane 中的 page 内容,因此 multi-plane 对读速度没有提升。虽然有些 NAND 支持专门的 multi-plane 读命令,但就算使用它,也不会加快多少读速,因为读时间主要消耗在外部总线对 NAND 读取上,而非等待 NAND 内部的 busy ready。要在驱动中使用 NAND 的 multi-plane 特性,编译时需要让 CONFIG\_MTD\_NAND\_MULTI\_PLANE=y。如果所选用的 NAND 不支持 multi-plane 特性,最好让 CONFIG\_MTD\_NAND\_MULTI\_PLANE=n,以免误把其识别为支持 multi-plane 特性的 NAND。

君正已将 linux MTD 系统转换为 64bit,以支持大于 2GB 的 NAND。并支持了 4KB 和 8KB page size 的 NAND。

#### 7.2 NAND Flash 文件系统类型

Linux 使用 MTD(Memory Technology Devices)驱动来管理 NAND Flash 设备。因为 JFFS2 和 YAFFS2 文件系统自己实现了 NFTL (NAND Flash Translation Layer) 功能, 所以在 MTD NAND Flash 设备上可以直接构建这两种文件系统。



君正还修改了 mtdblock 块设备驱动以支持 NAND Flash 的文件系统。修改后的 mtdblock 块设备驱动增加了逻辑块地址到物理块地址的映射、坏块管理、损耗均衡等功能。 这样,用户就可以在 NAND Flash 的 mtdblock 块设备上构建 EXT2、EXT3 和 FAT 等文件系统。

### 7.3 MTD 分区

在使用 NAND Flash 之前,首先要定义好 NAND Flash 的分区。MTD 分区的定义在 linux-2.6.31.3/drivers/mtd/nand/下的 jz4760b\_nand.c 文件里。用户需要根据自己的系统分别定义 NAND Flash 物理块的分区信息。

君正在标准分区信息的基础上增加了三个成员: use\_planes, cpu\_mode 和 mtdblock\_jz\_invalid。 其中 use\_planes 用来决定该分区是否使用 multi-plane 读写操作,其值为 0 表示不使用 multi-plane,为 1 表示使用。如果所选用的 NAND Flash 不支持 multi-plane 操作,那么 use\_planes 项的值无意义。 如果所选用的 NAND 不支持 multi-plane, 或所有分区都不使用 multi-plane,那么最好在配置 linux 编译选项时,使 CONFIG MTD NAND MULTI PLANE=n。

cpu mode 用来指定该分区使用 cpu 模式还是 dma 模式。

mtdblock\_jz\_invalid用来指示该分区是否使用君正提供的文件系统转换层 mtdblock\_jz\_c,比如 YAFFS2 分区不需要使用它,将 mtdblock\_jz\_invalid 设为 1,那么在 mount YAFFS2 分区时,就不会做一些不必要的扫描,不会分配一些不必要的内存; VFAT 分区需要使用 mtdblock\_jz\_c,要将 mtdblock\_jz\_invalid 设为 0,否则使用该分区时会报异常。如果设 CONFIG\_ALLOCATE\_MTDBLOCK\_JZ\_EARLY=y,并且该分区使用 dma 模式,那么在 NAND 驱动初始化时,会给所有使用了 mtdblock\_jz.c 的分区提前分配一个物理上连续的 NAND block 的缓存,这特别适用于会被当作 U 盘使用的 VFAT 分区,因为如果在加载 U 盘时才申请 1 个 block 的连续缓存,可能因为系统内存碎片太多而无法申请到。但这种提前申请的缓存无法释放。如果该分区使用 cpu 模式,就没有必要提前申请缓存,因为此时不需要连续的物理内存,一般都能申请到。

下面我们以在 jz4760B 下使用 2GB 的 NAND Flash 为例来向读者介绍如何定义自己的分区:

#### 参数:

Page size: 4096 Bytes Block size: 512 KB Pages per block: 128 Row address cycles: 3

Total size: 2GB
Total blocks: 4096

NAND 分区表信息:

表 1 2GB NAND Flash 的分区表示例



分区	起始 物理块	结束 物理块	分区 大小	分区描述	是否使用 multi-plane	是否使用 cpu 方式	是否使用 mtdblock-jz
MTD BLOCK 0	0	7	4MB	MTD分区 0 (bootloader)	不使用	不使用	不使用
MTD BLOCK 1	8	15	4MB	MTD 分区 1 (kernel)	不使用	不使用	不使用
MTD BLOCK 2	16	1023	504MB	MTD 分区 2 (rootfs)	不使用	不使用	不使用
MTD BLOCK 3	1024	2047	512MB	MTD 分区 3 (data)	使用	不使用	不使用
MTD BLOCK 4	2048	4095	1GB	MTD 分区 4 (vfat)	使用	不使用	使用

MTD 分区定义于文件 linux-2. 6. 31. 3/drivers/mtd/nand/jz4760b\_nand. c 中,如下所示:

```
static struct mtd_partition partition_info[] = {
   {name: "NAND BOOT partition",
    offset:0 * 0x100000,
    real_size:4 * 0x100000,
    cpu_mode: 0,
    use_planes: 0,
    mtdblock_jz_invalid: 1},
   {name: "NAND KERNEL partition",
    offset:4 * 0x100000,
    real_size:4 * 0x100000,
    cpu_mode: 0,
    use_planes: 0,
    mtdblock_jz_invalid: 1},
    {name: "NAND ROOTFS partition",
    offset:8 * 0x100000,
    real_size:504 * 0x100000,
    cpu_mode: 0,
    use_planes: 0,
    mtdblock_jz_invalid: 1},
    {name: "NAND DATA partition",
    offset:512 * 0x100000,
    real size:512 * 0x100000,
    cpu_mode: 0,
    use_planes: 1,
    mtdblock_jz_invalid: 1},
    {name: "NAND VFAT partition",
    offset:1024 * 0x100000,
    real_size:1024 * 0x100000,
    cpu mode: 0,
    use_planes: 1,
```



```
mtdblock_jz_invalid: 0},
};
```

## 7.4 MTD Block 层

君正自己实现了"MTD Block"层。给出一个选项,在 NAND flash 上执行通常的文件系统,如 FAT 和 ext2。用于 VFAT 的分区可以在 u-boot 的 bootargs 中设置,这样内核就知道其它分区不基于 MTD Block 层,它们的加载速度更快。例如,如果 mtdblock5 用于 VFAT,可以设置 bootargs mem=64M console=ttyS1,57600n8 ip=dhcp root=/dev/mtdblock2 rw mtdblk=5,不基于 MTD Block 层的 mtdblock2 的加载速度更快。

"MTD Block"层的要素包括:

- 1. 块单元管理 (地址映射和块缓存操作)
- 2. 损耗均衡
- 3. 坏块管理
- 4. 写验证使能
- 5. ECC 算法的多种选择 (硬件 Hamming ECC, Reed-Solomon ECC, 软件 Hamming ECC)

涉及"MTD Block"层的内核配置有:

- \* CONFIG\_MTD\_00B\_COPIES: 定义每个 block 关键的 oob 数据有多少拷贝。因为 page 数据可以通过 ECC 算法校正,但是 oob 数据不可以,我们希望通过这种方式确保 oob 数据正确。mtdblock-jz 转换层驱动使用 block 模式操作 NAND flash。它为每个 block 产生 oobinfo 数据的几个拷贝,这样即使其中一个出错,我们也能得到一个正确的拷贝。
- \* CONFIG\_MTD\_MTDBLOCK\_WRITE\_VERIFY\_ENABLE: 定义它来使能写验证函数,在写操作的同时读回数据进行验证。

使用"MTD Block"层时采用以下步骤:

- # flash\_eraseall /dev/mtd3
- # mkfs.vfat /dev/mtdblock3
- # mount -t vfat /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock3

#### 注意:

可以定义多个 VFAT 分区, 所有 VFAT 分区都使用上述配置。

每个 VFAT 分区都在 RAM 中有自己的块缓存。通常,当访问地址超出块边界时触发块缓存刷新操作。最后一个块缓存通常在设备关闭的时候刷新到 NAND 设备中 (eg: umount /mnt/vfat; use system call close(fd))。

突然掉电而没有刷新最后一个块缓存将导致 VFAT 分区丢失最重要的数据,这些数据记录着文件系统管理信息,如 FAT table, inode等。

为避免这些事情发生,需要立刻刷新块缓存。请在写操作完成后手动刷新块缓存。

MTD block 层驱动提供 ioctl 触发刷新块缓存操作。

eg:



```
# cp * /mnt/vfat
# sync     ; this step is necessary to flush the FS cache
# flushcache /dev/mtdblock3; this step is necessary to flush the NFTL block cache
```

## 7.5 YAFFS1 文件系统对硬件 ECC 的支持

对于(512+16)Bytes page 大小的 Nand Flash,内核可以自动选择 YAFFS1 作为其文件系统。君正增加了 YAFFS1 对硬件 ECC 的支持。为此,我们重新定义了硬件 ECC 方式下 yaffs\_Spare 结构体,通过 CONFIG\_MTD\_HW\_BCH\_ECC 宏来区分软件 ECC 和硬件 ECC。

```
定义方式如下:
```

```
#ifdef CONFIG MTD HW BCH ECC
typedef struct {
   __u8 tagByte0;
    _u8 tagByte1;
    _u8 tagByte2;
    u8 tagByte3;
    u8 pageStatus;
                     /* set to 0 to delete the chunk */
  _u8 blockStatus;
  u8 tagByte4;
   u8 tagByte5;
    _u8 tagByte6;
    _u8 ecc[7];
} yaffs_Spare;
#else
typedef struct {
    _u8 tagByte0;
    _u8 tagByte1;
    u8 tagByte2;
    _u8 tagByte3;
    _u8 pageStatus;
                     /* set to 0 to delete the chunk */
    _u8 blockStatus;
    _u8 tagByte4;
    u8 tagByte5;
    _u8 ecc1[3];
    u8 tagByte6;
    _u8 tagByte7;
    _u8 ecc2[3];
} yaffs_Spare;
#endif
```

在 nand\_oob\_16 定义中,使用 oob 最后 7 个字节存放硬件 ECC 数据,其它字节存放文件系统信息。 static struct nand ecclayout nand\_oob\_16 = {



同时,在mkyaffsimage.c文件write\_chunk函数中,在写oob数据时将上述结构体中ecc数据置为0xff,由硬件进行ECC校验。

## 7.6 创建 YAFFS2 文件系统

由于 YAFFS2 完成了对 NAND Flash 的管理功能如地址映射、坏块管理等, 因此可以在 MTD 分区上直接创建 YAFFS2 文件系统。

在 MTD 分区上创建 YAFFS2 文件系统的方法如下:

```
# flash_eraseall /dev/mtd3
# mount -t yaffs2 /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock3
# cp test /mnt/mtdblock3
# umount /mnt/mtdblock3
```

还可以用 mkyaffs2image4760x 工具生成 YAFFS2 映像, 然后用 nandwrite\_mlc 命令写到 MTD 分区上, 如下:

第一步:在主机 PC 上运行下面命令生成 yaffs2 映像:

## # mkyaffs2image4760x 4096 218 8 /nfsroot/root26 root26.yaffs2

第二步:在目标板上:

```
# flash_eraseall /dev/mtd3
# nandwrite_mlc -a -o /dev/mtd3 root26.yaffs2
```

上面的 flash\_eraseall 和 nandwrite\_mlc 工具的源码位于 linux/drivers/mtd/mtd-utils/ 下,君正对源码进行了一些修改,以支持大于 2GB 的 MLC NAND。nandwrite\_mlc 也可用于 SLC NAND。

mkyaffs2image4760x 工具在 PC 上使用,源码位于 linux/fs/yaffs2/utils/ 下。

usage: mkyaffs2image4760x PageSize SpareSize EccBit source image\_file [convert]

PageSize the page size of the nand chip

SpareSize the spare(OOB) size of the nand chip



EccBit the ecc bits per 512 Bytes. Maybe 4|8|12|16|20|24

source the directory tree or file to be converted

image\_file the output file to hold the image

'convert' make a big-endian img on a little-endian machine. BROKEN!

#### Example:

mkyaffs2image4760x 2048 64 4 /nfsroot/root26 root26.yaffs2 mkyaffs2image4760x 8192 436 24 ulmage ulmage.oob

or: mkyaffs2image4760x list

list list the nand info.

#### Example:

mkyaffs2image4760x list

#### 参数说明:

其中 PageSize 和 SpareSize 在特定 NAND 的芯片手册上查得,EccBit 为每 512 字节的 BCH 校验位数,必须与相应内核配置的 BCH 位数一致。

mkyaffs2image4760x lis 命令可查询部分常用 NAND 芯片的配置信息,供参考。

下面以 SAMSUNG K9GAG08U0D 为例制作相应 YAFFS2 映像:

首先,从 SAMSUNG\_K9GAG08U0D 芯片手册上查询出页大小 PageSize = 4096 Bytes ,OOB 大小 SpareSize = 218 Bytes ;

其次,确定内核配置中 BCH 校验位数(CONFIG\_MTD\_HW\_BCH\_8BIT=y),表示内核做 8-bits 检验,即 EccBit = 8:

再次,选定/nfsroot/root26 目录作为输入,制定生成的映像文件名为 root26.yaffs2;

最后,在主机PC上运行如下命令生成YAFFS2映像:

# mkyaffs2image4760x 4096 218 8 /nfsroot/root26 root26.yaffs2

**注意:** 烧录映像文件时的参数必须与制作该映像文件时的参数一致。另外注意烧录工具ECCPOS的设置,目前最新驱动中JZ4760B的ECCPOS设置为24,此值等于文件 linux-2.6/drivers/mtd/nand/nand\_base.c 里的函数nand\_scan\_tail()中chip->ecc.layout->eccpos[0]的值。

## 7.7 创建 FAT 和 EXT2 文件系统

在 MTD 基础上, 君正公司移植了 mtdblock-jz 块设备驱动, 负责对 NAND Flash 进行管理, 如逻辑到物理块地址映射、坏块管理、损耗均衡等。这样就可以在 mtdblock 块设备上创建 FAT 和 EXT2 等文件系统。

在 cmdline (通过 u-boot 的 bootargs 传递进来)中,可以通过 mtdblk 字符串来通知 linux 对哪个或哪几个分区使用 mtdblock-jz 块设备驱动,比如 mtdblk=5,表示只有 mtdblock5 使用块设备驱动; mtdblk=2,4-6,表示 mtdblock2, mtdblock4, mtdblock5, mtdblock6 都使用块设备驱动。如果不指定,那么默认所有分区都使用块设备驱动,这样的坏处是会影响其它不使用 mtdblock-jz 块设备驱动的分区的 mount 速度,比如 yaffs2 分区。



## 相关命令示例如下:

- # flash\_eraseall /dev/mtd3
- # mkfs.vfat /dev/mtdblock3
- # mount -t vfat /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock3
- # cp test /mnt/mtdblock3
- # umount /mnt/mtdblock3
- # flash\_eraseall /dev/mtd3
- # mkfs.ext2 /dev/mtdblock3
- # mount -t ext2 /dev/mtdblock3 /mnt/mtdblock3
- # cp test /mnt/mtdblock3
- # umount /mnt/mtdblock3



# 8 Linux 电源管理

手持嵌入式设备由于电池寿命短,所以需要减少运行功耗和待机功耗。君正 Linux 实现了电源管理功能,可以在系统运行时动态变频,并在系统长时间不使用时进入睡眠模式。

## 8.1 睡眠和唤醒管理

系统如果长时间处于闲置状态时,可以让其进入睡眠模式。在这种模式下,系统大部分模块都置于低功耗模式, DRAM 处于自刷新模式并保存程序运行的现场,只保留 RTC 时钟工作以唤醒系统。

#### 内核配置:

为了支持休眠唤配, 你需要在 make menuconfig(或 make xconfig 等)的 Power management options 菜单中选择 Power Management support 和 Suspend to RAM and standby。默认的开发板配置是选择了这两项的

选择了上述配置后,您可以执行以下命令使系统进入休眠

echo mem >/sys/power/state

一般情况下休眠都是由用户态的管理程序发起的,因此我们不介绍内核的休眠入口函数的,有兴趣的用户可以自行研究内核代码,相关的代码位于 kernel/power/以及 drivers/base/power 目录下。

#### 代码说明:

- 1、与 CPU 本身相关的代码是位于代码树 arch/mips/jz47xx 目录下的 pm.c, 主要逻辑位于 jz\_pm\_do\_sleep 函数中, 因为这里主要是 CPU 相关的代码, 建议用户不要自行修改, 但有一个例 外是 RTC 的唤醒功能, 在我们发布的内核中只是一个参考实现, 用户可能需要修改以符合自己的需求
- 2、与板级相关的代码位于 arch/mips/jz47xx/board-yyy.c 中,这里主要的代码位于 config\_gpio\_on\_sleep 中,当 CPU 进入休眠时,所有的 GPIO 都必须处于一个明确的状态,不能是 悬浮的,我们的 GPIO 目前有输入带上拉(input\_pull),输入不带上拉(input\_nopull),输出高电平,输出低电平四种状态,在 config\_gpio\_on\_sleep 中,您只需配置输入带上拉、输出高电平、输出低电平以及哪些 pin 脚不能操作,程序会根据您的配置计算哪些 pin 是需要输入不带上拉的,具体请参见 config\_gpio\_on\_sleep 的代码。

关于 no\_operation 的 pin: 休眠时,有些 pin 可能是需要保持之前的状态的,比如说如果您不想让 SD 卡进入休眠,那么休眠时就不能操作 SD 卡相关的 GPIO,否则 3.3V 等不供电的话,SD 卡会进入一种不确定的状态,导致系统唤醒后 SD 卡不可用,在这种情况下,您需要将 SD 卡相关的 pin 记入 no\_operation 中

3、与各个模块相关的 suspend/resume 方法,比如音频模块的休眠唤醒,SD 卡驱动的休眠唤醒等,都是在各自的内核模块处理的

**建议:** 在各个内核模块中,你可能也会拉高或是拉低某些 pin 以关闭某些电源等,虽然您在这些模块里操作了这些 pin,我们仍然建议您在 board-yyy.c 的 config\_qpio\_on\_sleep 中对这些 pin 再进行



一次正确的设置,你应该将 config\_gpio\_on\_sleep 当作一个休眠时集中管理 gpio 的地方,但这两者不是冲突的,不是说某个 GPIO 在 config\_gpio\_on\_sleep 中设置了,在模块的 suspend/resume 中就不需要操作

#### 决定哪些 GPIO pin 可以唤醒系统:

您还可以在在 arch/mips/jz47xx/board-yyy.c 设置哪些 GPIO pin 可用作唤醒 pin, 这是通过 wakeup\_key 数据实现的,我们的默认实现里只支持了上升沿及下降沿的触发方式,如果你需要电平触发,你需要自行进行修改。

## 使用电源管理芯片:

您可以使用电源管理芯片进行电源管理, 因为可能和具体使用的芯片相关, 在此我们不进行描述





# 9 无线设备配置

互联网已经融入人们的生活,人们希望能够随时随地接入互联网查看新闻、收发邮件,对互联网的依赖日益增强。随着无线技术的日渐成熟,无线网络覆盖范围不断扩大,机场、旅馆、办公大楼、城市的公共场所几乎都有覆盖,方便了人们接入互联网。

君正处理器 JZ47xx 提供了丰富的外设接口,可以支持多种接口的无线设备。目前支持的 WIFI 设备有:

			Max	
Interface	Device	OS	Throughput	Productor
		celinux040503		
USB	VT6656	linux-2.6.31.3	3Mbit/s	VIA
			AR6102:	
			10Mbps	
			AR6302: 截止	
	Atheros AR6102		文档发布日未	
SDIO	及 AR6302	Linux-2.6.31.3	进行测试	Atheros

注:我们发布的内核的 SDIO 驱动对 boardcom 的 wifi 支持不是很好,因为他们的驱动对 DMA 不友好,buffer 起始地址以及长度都不对齐,而且还可能有从 stack 上分配内核的嫌疑,这会给 DMA 传输以及 cache 刷新带来影响。

Atheros 正在试图将他们的驱动加入到主干内核,您可以从 linux 官方代码树中的 drivers/staging/目录下获取他们的最新驱动,可以从以下页面下载到最新的 firmware:

#### http://wireless.kernel.org/en/users/Drivers/ath6kl

要注意的是这个驱动只支持 AR6003 系列,比如 AR6302,如果需要其他系列的驱动,请联系 Atheros 的代码

## 9.1 内核配置

要支持无线网络设备, linux kernel 需选择"Wirelesss Extensions"。

在 Linux 配置菜单,找到"Networking"-> "wirelesss"-> "Wirelesss Extensions",选择"Wirelesss Extensions"和"Common routines for IEEE802.11 drivers"。

Linux-2.6.31.3 的无线网络接口版本(WIRELESS\_EXT)为 22。

目前 SDIO 接口 wifi 驱动与 MMC/SD 卡驱动不兼容。 如果要使用 SDIO 接口的 wifi 卡,在内核配置选项中需要将 MMC/SD 驱动去掉。



## 9.2 wlan 模块驱动加载

君正平台目前支持的无线网络驱动是以模块方式加载的。用户可以从 wifi 厂商得到源码,以及君正平台补丁,重新编译使用。

## 9.2.1 加载 VT6656 驱动:

# /sbin/insmod vntwusb.ko

## 9.3 wireless-tools, 无线网络配置工具

Wireless tools 是一组无线网络配置工具。Wireless tools 是的一个开源项目,网址:

http://www.hpl.hp.com/personal/Jean\_Tourrilhes/Linux/Tools.html

下面介绍常用的命令:

iwconfig 查询或配置无线网卡参数

iwlist 查询 iwconfig 没有显示的无线网卡参数

iwpriv 查询或配置无线网卡厂商提供的网卡特定参数

查看无线网卡 eth1 信息:

# iwconfig eth1

eth1 MRVL-GSPI8686 ESSID:"Ingenic1"

Mode:Managed Frequency:2.437 GHz Access Point: 00:15:E9:DF:BB:45

Bit Rate:54 Mb/s Tx-Power=13 dBm

Retry limit:8 RTS thr=2347 B Fragment thr=2346 B

Encryption key:\*\*\*\*-\*\*\* Security mode:open

Power Management:off

Link Quality:0/10 Signal level:-33 dBm Noise level:-89 dBm

Rx invalid nwid:0 Rx invalid crypt:0 Rx invalid frag:41093

Tx excessive retries:0 Invalid misc:0 Missed beacon:0

iwlist 参数

# iwlist

Usage: iwlist [interface] scanning [essid NNN] [last]

[interface] frequency

[interface] channel

[interface] bitrate

[interface] rate

[interface] encryption

[interface] keys

[interface] power



[interface] txpower

[interface] retry

[interface] ap

[interface] accesspoints

[interface] peers

[interface] event

[interface] auth

[interface] wpakeys

[interface] genie

[interface] modulation

## 搜索周围的 AP:

#### # iwlist eth1 scan

eth1 Scan completed:

Cell 01 - Address: 00:02:6F:05:BA:CC

ESSID:"Ingenic"

Mode:Managed

Frequency: 2.412 GHz (Channel 1)

Quality:0/10 Signal level=-45 dBm Noise level=-96 dBm

Encryption key:on

Bit Rates:11 Mb/s

Cell 02 - Address: 00:14:6C:CF:B6:8C

ESSID:"Ingenic-test"

Mode:Managed

Frequency: 2.437 GHz (Channel 6)

Quality:0/10 Signal level=-76 dBm Noise level=-96 dBm

Encryption key:on Bit Rates:54 Mb/s

## 9.4 配置无线网络步骤

成功加载无线网卡驱动后,配置无线网络,步骤如下:

# ifconfig eth1 192.168.1.111 // 设置本机 IP (与 AP 同一个网段)

# iwconfig eth1 mode managed // 设置无线网络模式

# iwconfig eth1 key 1234567890 key on // 设置网络密码

# iwconfig eth1 essid AP-name // 设置 AP 名称

此时配置完毕,可以连接 ap:

# ping 192.168.1.1 // 测试与 AP 的连接



## 9.5 iperf 网络测试工具:

Iperf 是一款小巧的网络测试工具,可以测试两台主机之间的网络吞吐量.

```
Server 端:
   # Iperf -s -t 10
-----
Server listening on TCP port 5001
TCP window size: 85.3 KByte (default)
-----
[ 4] local 192.168.1.20 port 5001 connected with 192.168.1.123 port 38571
[ 4] 0.0-10.0 sec 2.15 MBytes 1.81 Mbits/sec
客户端:
   # Iperf -i 10 -t 100 -c 192.168.1.52 -d
-----
Server listening on TCP port 5001
TCP window size: 85.3 KByte (default)
-----
Client connecting to 192.168.1.52, TCP port 5001
TCP window size: 16.0 KByte (default)
[ 5] local 192.168.1.20 port 40410 connected with 192.168.1.52 port 5001
[ 4] local 192.168.1.20 port 5001 connected with 192.168.1.52 port 54116
[ 4] 0.0-10.0 sec 5.25 MBytes 4.40 Mbits/sec
[ 5] 0.0-10.0 sec 3.73 MBytes 3.13 Mbits/sec
[ 5] 10.0-20.0 sec 3.52 MBytes 2.96 Mbits/sec
[ 4] 10.0-20.0 sec 5.23 MBytes 4.38 Mbits/sec
[ 5] 20.0-30.0 sec 3.22 MBytes 2.70 Mbits/sec
```