# 君正<sup>®</sup> T41 文件系统制作指南

Date:2022-07



### Copyright © 2005-2022 Ingenic Semiconductor Co. Ltd. All rights reserved.

No part of this document may be reproduced or transmitted in any form or by any means without prior written consent of Ingenic Semiconductor Co. Ltd.

#### **Trademarks and Permissions**

## 君正

All other trademarks and trade names mentioned in this document are the property of their respective holders.

### Disclaimer

All the deliverables and data in this folder serve only as a reference for customer development. Please read through this disclaimer carefully before you use the deliverables and data in this folder. You may use the deliverables in this folder or not. However, by using the deliverables and data in this folder, you agree to accept all the content in this disclaimer unconditional and irrevocable. If you do not find the content in this disclaimer reasonable, you shall not use the deliverables and data in this folder.

The deliverables and data in this folder are provided "AS IS" without representations, guarantees or warranties of any kind (either express or implied). To the maximum extent permitted by law, Ingenic Semiconductor Co., Ltd (Ingenic) provides the deliverables and data in this folder without implied representations, guarantees or warranties, including but not limited to implied representations, guarantees and warranties of merchantability, non-infringement, or fitness for a particular purpose. Deviation of the data provided in this folder may exist under different test environments.

Ingenic takes no liability or legal responsibility for any design and development error, incident, negligence, infringement, and loss (including but not limited to any direct, indirect, consequential, or incidental loss) caused by the use of data in this folder. Users shall be responsible for all risks and consequences caused by the use of data in this folder.

北京君正集成电路股份有限公司 地址:北京市海淀区西北旺东路 10 号院东区 14 号楼君正大厦 电话:(86-10)56345000 传真:(86-10)56345001 Http://www.ingenic.cn



前言

## 概述

本文为 Ingenic T41 文件系统制作指南,方便使用者能快速在 T41 DEMB 板上搭建好开发资源环境。

## 产品版本

与本文档相对应的产品版本如下。

产品名称	产品版本
T41	

# 读者对象

本文档(本指南)主要适用于以下工程师:

- 技术支持工程师
- 软件开发工程师

# 修订记录

修订记录累积了每次文档更新的说明。最新版本的文档包含以前所有文档 版本的更新内容。

日期	版本	修订章节
2022-07	1.0	第一次正式版本发布



## 目录

1 Busybox 的工具的编译使用	2
1.1 配置文件介绍 1.2 编译方法 1.3 文件系统基本架构搭建	
2 文件系统制作	5
2.1 Squash 文件系统制作方法 2.2 Jffs2 文件系统制作方法 2.3 UBI 文件系统制作方法 2.4 Yaffs2 文件系统制作	5 5 7
3 文件系统烧录	9
3.1 nor flash(sf 命令) 3.2 nand flash(nand 命令)	
	±0

1



# **1** Busybox 的工具的编译使用

君正发布的 SDK 中自带 busybox 的源码包,可基于此制作自己的文件系统工具集。

# 1.1 配置文件介绍

android2\_defconfig cygwin\_defconfig isvp\_glibc\_mini\_defconfig TEST\_nommu\_defconfig android\_defconfig freebsd\_defconfig isvp\_uclibc\_defconfig TEST\_noprintf\_defconfig android\_ndk\_defconfig isvp\_glibc\_defconfig isvp\_uclibc\_mini\_defconfig TEST\_rh9\_defconfig 图 1-1 busybox 配置文件

如图 1-1 所示,君正根据文件系统的常用工具给出了 4 种配置文件,分别是: isvp\_uclibc\_defconfig 、 isvp\_glibc\_defconfig 、 isvp\_uclibc\_mini\_defconfig 、 isvp\_glibc\_mini\_defconfig。其中 isvp\_uclibc\_defconfig 、 isvp\_glibc\_defconfig 对文 件系统下的工具支持比较完全,但是整体文件大小会比较大; isvp\_uclibc\_mini\_defconfig 、isvp\_glibc\_mini\_defconfig 是君正根据上面完全的配 置文件裁剪出比较常用的命令。

# 1.2 编译方法

### 1.2.1 配置 flag

```
export CFLAGS="-02 -muclibc"
export CPPFLAGS="-02 -muclibc"
export CXXFLAGS="-02 -muclibc"
export LDFLAGS="-02 -muclibc"
export DSOFLAGS="-02 -muclibc"
```

配置以上的 flag 是为了编译出 uclibc 的工具,如果编译 glibc,上面的工具可不用配置。



### 1.2.2 编译选项配置

(1) uclibc 工具编译

直接使用 make isvp\_uclibc\_mini\_defconfig, 生成相应的.config 配置文件,如果需要的工具在 isvp\_uclibc\_mini\_defconfig 里面没有,可以使用 make menuconfig 去选择对应的工具。

```
make -j
```

make install

(2) glibc 工具编译

直接使用 make isvp\_glibc\_mini\_defconfig, 生成相应的.config 配置文件,如果需要的工具在 isvp\_glibc\_mini\_defconfig 里面没有,可以使用 make menuconfig 去选择对应的工具。

make -j

make install

### bin linuxrc sbin usr jszhang@4:/home\_d/jszhang/work/isvp/opensource/busybox/\_install\$

图 1-2 busybox 生成架构

# 1.3 文件系统基本架构搭建

## 1.3.1 基本文件系统

基本的文件系统是由如下的结构组成:

bin dev etc lib linuxrc media mnt opt proc root run sbin sys system tmp usr va

图 1-3 文件系统基本组成

君正 SDK 提供的有 uclibc 和 glibc 的文件系统,包括 squashfs 模式和.tar.bz2 压缩包,用户可以直接基于.tar.bz2 的压缩包构建。

基本的文件系统是由 busybox 和 buildroot 生成,如果基本文件系统结构已经存在,可以只替换里面的工具和相关的库就能够制作文件系统。

其中 bin/、sbin/、usr/下面存放生成的工具,并且链接到 linuxrc 上,用户 自己编译的工具也可以软链接上去。

Lib/下面是由工具链下取来的相关的 C 库和工具库,建议用户不要修改,可以去对应的工具链下复制需要的库放到这里。

其他的文件一般都是脚本和配置文件,可以延续使用之前的,用户根据需求可以添加自己的用户目录和脚本。目前的启动脚本存放在/etc/init.d/rcS。

3



## 1.3.2 文件系统搭建

直接使用君正提供的基本文件系统压缩包开发,用户可以把 Busybox 生成的相关文件替换到压缩包,然后制作成文件系统就可以使用这些工具。

/lib 库下的内容,用户可以根据需求去添加,建议不要随意减少,以免造成 应用程序不能运行的问题。

注意:建议替换之前先删除里面同名的文件,以避免制作的文件系统中存在工具冲突。



# 2 文件系统制作

常用的文件系统有下面几种方式,用户可根据需求去使用对应的方法。

# 2.1 Squash 文件系统制作方法

mksquashfs root-uclibc-1.1 root-uclibc-1.1.squashfs -comp xz 参数简介: 通常注意参数"-b"以及"-comp"(-comp 必须配置, -b 可选) -comp COMPRESSION 压缩格式: gzip (默认), lzo, xz -b BLOCK\_SIZE 块大小,默认 128KB

# 2.2 Jffs2 文件系统制作方法

### mkfs.jffs2 -o root-uclibc-1.1.jffs2 -r root-uclibc-1.1 -e 0x10000 -s 0x1000 -n -l -X zlib --pad=0x10000

参数简介:

-o, --output=FILE 指定生成文件的文件名.(default: stdout)

-r, -d, --root=DIR 指定需要制作的文件夹目录名.(默认:当前文件夹)

-e, --eraseblock=SIZE 设定擦除块的大小为(默认: 64KB)

-s, --pagesize=SIZE 节点页大小(默认: 4KB)

-n, --no-cleanmarkers指明不添加清楚标记(nand flash 有自己的校检块,存<br/>放相关的信息。)如果挂载后会出现类似: CLEANMARKER node found at<br/>0x0042c000 has totlen 0xc != normal 0x0 的警告,则加上-n 就会消失。

-I, --little-endian 指定使用小端格式

-X, --enable-compressor=COMPRESSOR\_NAME 指压缩格式

-p, --pad[=SIZE] 通常用 16 进制表示输出文件系统大小,不足部分用 0xff 补充

# 2.3 UBI 文件系统制作方法

## 2.3.1 mkfs.ubifs 制作 UBI 文件系统(不带卷集信息)

mkfs.ubifs -e 0x1f000 -c 568 -m 2048 -d config/ -o config.ubifs -v 参数简介:



-e 0x1f000 : 表示逻辑擦除块(LEB)的 size。
-c 568 : 最多逻辑可擦除块数目为 568(568\*128KB=71MB),这个可根据 ubi
volume 数量来设置, 实际上是设置此卷的最大容量。
-m 2048:flash 最小的读写单元, 一般为 flash 的页大小。
-d config/ : 需要制作成 UBI 文件系统的源文件。
-o config.ubifs : 制作出来的镜像名称为 config.ubifs。
-v : 显示制作的详细过程。
备注:制作成功的 UBI 镜像, 是没有创建 volume 的, 不能直接烧录使用, 需
要进行创建 volume 步骤 (挂载时需要配合 ubiattach ,ubimkvol 命令使用)。
简单的脚本挂载 (mtd3) :
ubiattach -m 3 -d 3 /dev/ubi\_ctrl
avlSize=\$((((0x\$(cat /proc/mtd | grep "mtd3" | cut -d ' ' -f
2)/128/1024)-20)\*124\*1024))
ubimkvol /dev/ubi3 -N config -s \$avlSize
mount -t ubifs /dev/ubi3\_0 /mnt

## 2.3.2 ubinize 制作 UBI 文件系统(带有卷集信息)

ubinize -o config.img -m 2048 -p 128KiB -s 2048 ubinize.cfg -v 参数简介: -o config.img : 制作出的镜像名称是 config.img。 -m 2048 : flash 最小的读写单元, 一般为 flash 的页大小。 -p 128KiB : 表示物理擦除块(PEB) 的 size, 一般为块大小。 -s 2048 : UBI 头部信息的最小输入输出单元, 一般与最小读写单元(-m 参数) 大小一样。 ubinize.cfg : 制作带 volume UBI 格式的镜像所需要的配置文件。 -v : 显示制作过程中的详细参数。

#### ubinize.cfg 制作:

```
$ touch ubinize.cfg
```

```
$ vim ubinize.cfg
```

#### 新建脚本

```
[ubifs]
```

mode=ubi

```
image=config.ubifs
```

vol\_id=0

```
#vol_size=64MB
```



```
vol type=dynamic
vol_name=config
vol_flags=autoresize
vol_alignment=1
参数介绍:
mode=ubi : 这是个强制参数, 目前只能是 ubi
image=config.ubifs : 指定 mkfs.ubifs 制作 UBI 文件系统制作的 UBI 镜像, 作
为源文件。
vol id=0 :
       指定卷的 id 为 0。
vol size=64MB : 指定该卷的 size 为 64MB, 使用该参数的时候要注意当设置
了 vol flags=autoresize, 这个参数将不起作用, 设置成了自动分配 size。 手
动指定 size 的时候, 要注意, 参数的大小不能超过当前分区的最大 size。
vol type=dynamic : dynamic: 当前卷为动态卷, 是可读可写的。
             static: 表示卷为静态卷, 是只读的。
vol name=config:指定当前卷的卷名为 config。
vol flags=autoresize: 指定当前卷为自动分配 size, 当有一个文件系统有两个
卷的时候只能有一个为 autoresize。
vol alignment=1 : 指定对齐方式,
                        默认为 1。
备注:通过 ubinize 制作的 ubi 文件系统可以直接烧录使用。
```

# 2.4 Yaffs2 文件系统制作

进入 isvp/resource/tools\_t41/bin/yaffs2\_utils 目录:

1. 注意 Makefile 中内核路径配置

```
$(BASE_LINKS):
```

```
ln -s ../../../opensource/kernel-4.4.94/fs/yaffs2/$@ $@
```

2. 使用方法:

```
make clean
```

make

3. 生成 mkyaffs2image 后执行:

**./mkyaffs2image** 源文件 目的文件

例如: ./mkyaffs2image root-uclibc-toolchain720 root-uclibc-toolchain720.bin 注意: 如果自己下载的 yaffs2 源码工具,需要做如图 2-1 修改。



// Adjust these to match your NAND LAYOUT: #define chunkSize (2048 - 16) #define spareSize 16 #define pagesPerBlock 64
typedef struct
<pre>dev_t dev; ino_t ino; int obj; } objItem;</pre>
<pre>struct yaffs_dev dummy_dev = {.swap_endian = 0};</pre>
<pre>static objItem obj_list[MAX_OBJECTS]; ne_d/tyu/isvp/prebuilt/tools_t40/bin/yaffs2_utils/mkyaffs2image.c[POS=51,1][8%]29/05/21 - 11:24</pre>

图 2-1 yaffs2 修改

Yaff2 有在 NAND 中会写入 tags 信息,默认使用的是页内 tags,分配在每一页的最后 16bit。

1. 修改参数信息

#define chunkSize (2048 - 16) //表示页内有效数据段大小
#define spareSize 16 //表示页内额外数据段, tags
#define pagesPerBlock 64 //NAND 中的块数量

```
static void shuffle_oob(char *spareData, struct yaffs_packed_tags2 *pt)
{
    //assert(sizeof(*pt) <= spareSize);
    // NAND LAYOUT: For non-trivial 00B orderings, here would be a good place to shuffle.
    //memcpy(spareData, pt, sizeof(*pt));
    memcpy(spareData, &pt->t, sizeof(pt->t));
}
```

图 2-2 shuffle\_oob 信息 2. 如图 2-2 所示,修改 shuffle\_oob 函数,不需要额外的 ECC 数据。



# 3 文件系统烧录

squash 和 yaffs2 文件系统可直接烧录。不带卷的 ubi 文件系统不可直接烧录, 需要在 uboot 中通过 ubi 命令来创建一个卷;带卷的 ubi 文件系统可以直接烧录。 以 uboot 与 kernel 烧录完成为前提,分区以 SDK 代码默认分区为例。

# 3.1 nor flash (sf 命令)

isvp\_t41# mw.b 0x80600000 0xff 0x200000

isvp\_t41# tftpboot 0x80600000 root-uclibc-toolchain720.squashfs

isvp\_t41# sf0 probe;sf0 erase 0x2c0000 0x200000;sf0 write 0x80600000
0x2c0000 0x200000

• mw.b 0x80600000 0xff 0x200000

清 ddr,将 ddr 地址 0x80600000 开始,大小为 0x200000 的内容置 1。

tftpboot 0x80600000 root-uclibc-toolchain720.squashfs

通过 tftpboot 下载文件系统到 ddr 地址的 0x80600000 上。

注意:也可利用 SD 卡将文件系统加载到 DDR 上。

sf0 probe;sf0 erase 0x2c0000 0x200000;sf0 write 0x80600000 0x2c0000

0x200000

将下载到 ddr 上的文件系统写入到 flash 中。

1. sf0 probe

匹配 nor flash。

2. sf0 erase 0x2c0000 0x200000

从 nor flash 的 0x2c0000 位置开始擦除,擦除大小为 0x200000。

3. sf0 write 0x80600000 0x2c0000 0x200000

从 ddr 地址 0x80600000 开始,大小为 0x200000 的内容写入到 nor flash 的 0x2c0000 位置。



# 3.2 nand flash (nand 命令)

注意: nand 命令不需要执行 probe。

## 3.2.1 yaffs2 文件系统或者带卷的 ubi 文件系统烧录方法

isvp\_t41# mw.b 0x80600000 0xff 0x2000000 isvp\_t41# tftpboot 0x80600000 rootfs720.ubifs isvp\_t41# nand erase 0x400000 0x2000000;nand write 0x80600000 0x400000 0x2000000

• mw.b 0x80600000 0xff 0x2000000

清 ddr,将从 ddr 地址 0x80600000 开始,大小为 0x200000 的内容置 1。

tftpboot 0x80600000 rootfs720.ubifs

通过 tftp 下载文件系统到 ddr 地址为 0x80600000 上。

注意:也可利用 SD 卡将文件系统加载到 DDR 上。

• nand erase 0x400000 0x2000000

从 nand flash 的 0x400000 位置开始擦除,擦除大小为 0x2000000。

nand write 0x80600000 0x400000 0x2000000

ddr 地址从 0x80600000 开始,大小为 0x2000000 的内容写入到 nand flash 的 0x400000 位置。

### 3.2.2 不带卷的 ubi 文件系统烧录方法

isvp\_t41# mw.b 0x80600000 0xff 0x2000000 isvp\_t41# tftpboot 0x80600000 rootfs720.ubifs isvp\_t41# nand erase 0x400000 0x2000000 isvp\_t41# mtdparts default isvp\_t41# mtdparts isvp\_t41# ubi part root isvp\_t41# ubi part root isvp\_t41# ubi create rootfs isvp\_t41# ubi write 0x80600000 rootfs 0x1000000

• mw.b 0x80600000 0xff 0x2000000



清 ddr,将从 ddr 地址 0x80600000 开始,大小为 0x2000000 的内容置 1。

• tftpboot 0x80600000 rootfs720.ubifs

通过 tftp 下载文件系统到 ddr 地址为 0x80600000 上。

注意:也可利用 SD 卡将文件系统加载到 DDR 上。

• nand erase 0x400000 0x2000000

从 nand flash 的 0x400000 位置开始擦除,擦除大小为 0x2000000。

• mtdparts default

载入默认分区表,环境变量中 printenv 出现 mtdparts 参数。



图 3-1 printenv 信息

• mtdparts

查看分区表信息(注意:这个位置的要与 bootargs 分区信息保持一致)

图 3-2 分区表信息



下例为增加 config 分区

1. 增加 config 分区:

isvp t40# mtdparts default isvp\_t40# mtdparts device nand0 <nand>, # parts = 4 #: name size offset mask flags 0: uboot 0x00100000 0x00000000 0 1: kernel 0x00300000 0x00100000 0 2: root 0x01400000 0x00400000 0 3: appfs 0x0e800000 0x01800000 0 active partition: nand0,0 - (uboot) 0x00100000 @ 0x00000000 defaults: mtdids : nand0=nand mtdparts: mtdparts=nand:1M(uboot),3M(kernel),20M(root),-(appfs) isvp\_t41# setenv mtdparts 'mtdparts=nand:1M(uboot),3M(kernel),20M(root),15M(config),-(appfs)' 2. 设置 bootargs 分区信息

isvp\_t41# setenv bootargs 'console=ttyS1,115200n8 mem=100M@0x0

rmem=128M@0x6400000 nmem=28M@0xE400000 init=/linuxrc ubi.mtd=2

```
root=ubi0:rootfs rootfstype=ubifs rw
```

```
mtdparts=sfc_nand:1M(uboot),3M(kernel),20M(root),15M(config),-(appfs)
```

lpj=11968512'

3. 保存环境变量

isvp\_t41# saveenv



#### • ubi part root

将指定的 root 分区绑定到 UBI 上,作用和 ubiattach 类似。

_t40# ubi part root	
attaching mtdl to ubi0	
physical eraseblock size:	131072 bytes (128 KiB)
logical eraseblock size:	126976 bytes
smallest flash I/O unit:	2048
VID header offset:	2048 (aligned 2048)
data offset:	4096
empty MTD device detected	
create volume table (copy #1	
create volume table (copy #2	2)
attached mtdl to ubi0	
MTD device name:	"mtd=2"
MTD device size:	20 MiB
number of good PEBs:	160
number of bad PEBs:	Θ
max. allowed volumes:	128
wear-leveling threshold:	4096
number of internal volumes:	1
number of user volumes:	Θ
available PEBs:	154
total number of reserved PEE	3s: 6
number of PEBs reserved for	bad PEB handling: 2
<pre>max/mean erase counter: 1/0</pre>	
	_t40# ubi part root attaching mtdl to ubi0 physical eraseblock size: logical eraseblock size: smallest flash I/O unit: VID header offset: data offset: empty MTD device detected create volume table (copy #1 create volume table (copy #2 attached mtdl to ubi0 MTD device name: MTD device size: number of good PEBs: number of bad PEBs: max. allowed volumes: wear-leveling threshold: number of internal volumes: number of user volumes: available PEBs: total number of reserved PEE number of PEBs reserved for max/mean erase counter: 1/0

图 3-3 ubi part 参数

ubi create rootfs <size> <type>

创建一个 rootfs (volume name),不设置 size 和 type,默认创建一个动态卷。

UBI: logical eraseblock size: 126976 bytes

```
UBI: available PEBs: 154
```

size 的大小不能超过[logical eraseblock size] \* [available PEBs],即

126976 bytes \* 154 = 19554304 bytes = 19096 KB  $\,pprox\,$  18.6MB

2. <type>

s(static),表示该 volume 为静态卷,挂载后为只读的一个卷;

d[dynamic],表示是动态卷,挂载后是可读可写。

ubi write <ddr addr> <volue name> <ubi\_img size>

前面的步骤中,我们已将文件系统数据加载到 ddr 0x80600000 地址上,这一步将 ddr 上文件系统写入创建的 volume 中,作用和 ubiupdatevol 类似。



isvp\_t40# ubi write 0x80600000 rootfs 0x1000000
16777216 bytes written to volume rootfs
isvn t40#