SD 卡分区详解

2018年03月08日 下午06:19

MBD 主引导记录和 DPT 分区表

参考资料:MBR 分区结构、DPT 分区表、EBR 扩展引导

EasyARM IMX280A 开发板的 SD 卡分区使用 MBR 格式记录分区信息.MBR 信息位于 SD 卡第一个扇区中,

并且该扇区的最后两个字节必须是 0x55,0xAA 才能被开发板识别为可启动的 SD 卡.

MBR 主引导记录格式:

标准 MBR 结构

Hex	地址 Oct	Dec	-	描述	长度 (字节)			
0000	0000	0		代码区	440 (最大 446)			
01B8	0670	440		4				
O1BC	0674	444	_	一般为空值; 0x0000				
01BE	0676	446		准 MBR 分区表规划 16 byte的主分区表入口)	64			
01FE	0776	510	55h	MBR 有效标志:	2			
01FF	0777	511	AAh Ox55AA		2			
	512							

DPT 磁盘分区结构信息:

DPT 从 MBR 的第 **0x01BE** 字节偏移地址处开始,每个分区一个分区表,每个分区表占 **16** 个字节,MBR 型分区结构最大支持 4 个磁盘分区.

硬盘分区结构信息

偏移	长度(字节)	意义						
ООН	1	分区状态:00>非活动分区;80> 活动分区; 其它数值没有意义						
01H	1	分区起始磁头号(HEAD),用到全部8位						
02Н	2	分区起始扇区号(SECTOR),占据O2H的位O-5; 该分区的起始磁柱号(CYLIMDER),占据 O2H的位6-7和O3H的全部8位						
04H	1	文件系统标志位						
05H	1	分区结束磁头号(HEAD),用到全部8位						
06H	2	分区结束扇区号(SECTOR),占据O6H的位O-5; 该分区的结束磁柱号(CYLIMDER),占据 O6H的位6-7和O7H的全部8位						
08H	4	分区起始相对扇区号						
OCH	4	分区总的扇区数						

常见文件系统标志:

```
分区类型标志:
00 空, mocrosoft不允许使用。 63 GNU HURD or Sys
01 FAT32
                            64 Novell Netware
02 XENIX root
                            65 Novell Netware
03 XENIX usr
                            70 Disk Secure Mult
04 FAT16 <32M
                            75 PC/IX
05 Extended
                            80 Old Minix
06 FAT16
                            81 Minix/Old Linux
07 HPFS/NTFS
                            82 Linux swap
XIA 80
                            83 Linux
09 AIX bootable
                            84 0S/2 hidden C:
OA OS/2 Boot Manage
                            85 Linux extended
                            86 NTFS volume set
OB Win95 FAT32
OC Win95 FAT32
                            87 NTFS volume set
OE Win95 FAT16
                            93 Amoeba
OF Win95 Extended(>8GB)
                           94 Amoeba BBT
10 OPUS
                           AO IBM Thinkpad hidden
11 Hidden FAT12
                           A5 BSD/386
                           A6 Open BSD
12 Compaq diagnost
                            A7 NextSTEP
16 HiddenFAT16
                            B7 BSDI fs
14 Hidden FAT16<32GB
17 Hidden HPFS/NTFS
                            B8 BSDI swap
                     BE Solaris boot
18 AST Windows swap
1B Hidden FAT32
                               partition
1C Hidden FAT32 partition CO DR-DOS/Novell DOS
   (using LBA-mode
                               secured partition
   INT 13 extensions)
                           C1 DRDOS/sec
1E Hidden LBA VFAT partition C4 DRDOS/sec
24 NEC DOS
                           C6 DRDOS/sec
3C Partition Magic
                            C7 Syrinx
40 Venix 80286
                            DB CP/M/CTOS
41 PPC PreP Boot
                           E1 DOS access
                           E3 DOS R/O
42 SFS
4D QNX4. x
                            E4 SpeedStor
4E QNX4.x 2nd part
                            EB BeOS fs
4F QNX4.x 3rd part
                            F1 SpeedStor
50 Ontrack DM
                            F2 DOS 3.3+ secondary
                               partition
51 Ontrack DM6 Aux
                            F4 SpeedStor
52 CP/M
53 oNtRACK DM6 Aux
                            FE LAN step
54 OnTrack DM6
                            FF BBT
55 EZ-Drive
                   www.sjhf.net
56 Golden Bow
5C Priam Edisk
61 Speed Stor
```

关于磁头,柱面,扇区的计算

参考资料: 百度百科:硬盘分区表

MBR 的大小端模式:

MBR 格式采用的是大端模式,即数据的高字节保存在内存的低地址中,而数据的低字节保存在内存的高地址中.比如:如果分区表的分区起始相对扇区号为(3F 00 00 00),转换为十进制前要先反一下字节顺序,

为(00 00 00 3F)然后在转换为十进制,即63.

逻辑扇区号与(柱面,磁头,扇区)的相互转换:

令 L=逻辑扇区号, C=柱面号, H=磁头号, S=扇区号.

每道最大扇区数 = 63.

每柱面最大磁头数 = 255.

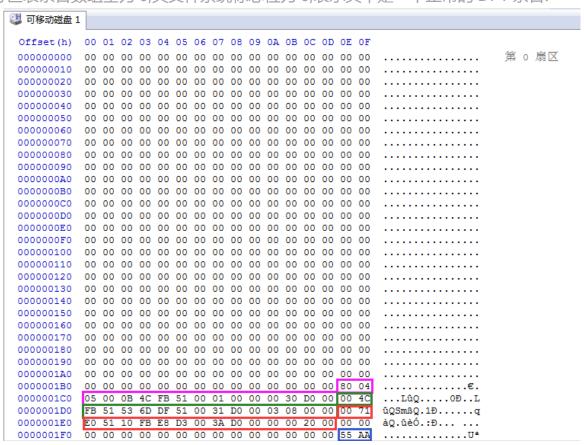
每柱面扇区数 = 每道扇区数 * 每柱面磁头数 = 63x255 = 16065. 柱面号下标从 0 开始, 磁头号[0-254], 扇区号[1-63], 逻辑扇区号下标也从 0 开始. (柱面,磁头,扇区)转换成逻辑扇区号的公式为:

 $L = C \times 16065 + H \times 63 + S - 1;$

SD 卡分区实例分析

如图所示为已经制作好的可引导 SD 卡的第一扇区,其 DPT 分区表中有三个 DPT 分区条目.

第四个分区表条目数组全为 0,其文件系统标志位为 0,表示其不是一个正常的 DPT 条目.



第一分区,主分区,W95 FAT32 文件系统(0x0B):

0B

4C

FB

51

00

01

00

00

00

30

D₀

00

00

80

04

05

分区起始磁头号 H	0x04	4
分区起始扇区号 S	0x05&0x3f=0x05	5
分区起始磁柱号 C	((0x05&0xc0)*0x04)+0x00 = 0x00	0
分区起始逻辑扇区号	0*16065+4*63+5-1=256	0x100
分区结束磁头号 H	0x4c	76
分区结束扇区号 S	0xfb&0x3f=0x3b	59

分区结束磁柱号 C	((0xfb&0xc0)*0x04)+0x51 = 0x0351	849
分区结束逻辑扇区号	849*16065+76*63+59-1=13644031	0xd030ff

第二分区,逻辑分区,OnTrack DM6 Aux 文件系统(0x53):

			•												
00	4C	FB	51	53	6D	DF	51	00	31	D0	00	03	08	00	00
分区起始磁头号 H 0x4c									76						
分区起始扇区号 S 0xfb&0x3f=0x3b										59					
分区起始磁柱号 C ((0xfb&0xc0)*0x04)+0x51 = 0x0351								849							
分区起	己始逻	辑扇区	号	849*16	6065+	76*63	+59-1	L=136	44031	L			0xd030ff		
分区约	吉束磁	头号 F	1	0x6d									109		
分区结束扇区号 S 0xdf&0x3f=0x1f							31								
分区结束磁柱号 C ((0xdf&0xc0)*0x04)+0x51 = 0x0351							849								
分区结束逻辑扇区号 849*16065+109*63+31-1=13646082								0xd03902							

第三分区,逻辑分区,OPUS 文件系统类型(0x10):

00	71	EO	51	10	FB	E8	D3	00	3A	D0	00	00	00	20	00
分区	分区起始磁头号 H 0x71									113					
分区起始扇区号 S 0xe0&0x3f=0x20										32					
分区起始磁柱号 C ((0xe0&0xc0)*0x04)+0x51 = 0x0351								849							
分区起始逻辑扇区号 849*16065+113*63+32-1=13646335								0xd039ff							
分区组	吉東磁	头号 F	1	0xfb									251		
分区结束扇区号 S 0xe8&0x3f=0x28								40							
分区结束磁柱号 C ((0xe8&0xc0)*0x04)+0xd3 = 0x03d3									979						
分区结束逻辑扇区号 979*16065+251*63+40-1=15743487									0xF039FF						

实际上我们手动计算出来的**分区起始逻辑扇区号**和**分区结束逻辑扇区号**与 DPT 条目中的最后 8 字节,

在 Linux 系统中查看该 SD 卡的分区信息,和刚才分析的结果一致:

```
root@wnavy-vpc:sd_boot# fdisk -1 /dev/sdc
Disk /dev/sdc: 8068 MB, 8068792320 bytes
249 heads, 62 sectors/track, 1020 cylinders, total 15759360 sectors
Units = sectors of 1 * 512 = 512 bytes
Sector size (logical/physical): 512 bytes / 512 bytes
I/O size (minimum/optimal): 512 bytes / 512 bytes
Disk identifier: 0x000000000
     Device Boot
                                    Start
                                                             End
                                                                             Blocks
                                                                                              Ιd
                                                                                                     System
                                                    13644031
                                                                                                     w95 FAT32
 dev/sdcl
                                        256
                                                                            6821888
                                                                                              b
                               13644032
                                                                                 1025 +
                                                                                              53
  dev/sdc2
                                                    13646082
                                                                                                     OnTrack DM6 Aux3
                               13646336
                                                    15743487
                                                                            1048576
  dev/sdc3
  oot@wnavy-vpc:sd_boot
```

SD 卡引导固件分区详细信息

下图是官方芯片手册中 SD 卡主引导记录 MBR 的说明:

12.11.2 Master Boot Record (MBR) Media Format

If the eFuse media format mode is MBR_MEDIA_FORMAT, then ROM expects a valid master boot record (MBR) to be present on the first block of media. The MBR is identified by its signature located at offset 0x1FE of the first sector. The partition table is stored at address 0x1BE. The Freescale firmware partition is identified by MBR_SIGMATEL_ID at an offset 0x04 from partition table. The firmware partition's start block address is located at offset 0x08 of firmware partition entry of partition table.

Field	Value
MBR Signature	0x55AA
MBR_SIGMATEL_ID	'S'

The first block of firmware partition contains BCB, allowing multiple copies of firmware to reside inside firmware partition and to support redundant boot feature of ROM. Refer to Boot Control Block (BCB) Data Structure for a detailed view of BCB data structure and its use. All firmware copies specified in BCB should be located inside the firmware partition.

官方芯片手册中介绍说,如果 SD 卡的 MBR 分区表条目中某一条的**文件系统标志位**(从分区表条目起址偏移 0x04 字节处)为

0x53('S'),则表明该分区为 SD 卡引导固件分区,并且该引导固件分区的逻辑地址(单位:扇区)存放在该分区表条目从起始

偏移 0x08 字节处, 长度 4 字节.因此可以看出,系统引导固件分区在该 SD 卡的第二分区上,并且该引导固件分区的逻辑扇区地址为:

00	31	D0	00
----	----	----	----

由于是大端模式,所以实际为:

00 D0	31	00
-------	----	----

即 在第 0x00d03100=13644032 个扇区处.跳到该扇区处看一看:

校验标志: 00 11 22 33	主启动器:01(aDrive	eInfo数组中的第一项)
1	人 从启动器:02(aDriv	eInfo数组中的第二项)
\ /	<u> </u>	DriveInfo数组的元素个数
1A0620000 33 22 11 00 01 00 00	0 00 02 00 00 00 02 00 00 00	3" 第 13644032 扇区
	0 00 01 00 00 00 04 31 D0\00	1Ð.
1A0620020 90 Q2 00 00 00 00 00	0 00 00 00 00 00 02 00 00 00	
1A0620030 04 31 D0 00 90 02 00	0 00 DC F6 18 00 A0 F6 18 0	.1ĐÜö ö
1A0620040 10 Ft 18 00 A0 F6 18	3 00 5C FA 18 00 A0 F6 18 🚺	.÷ ö\ú ö
1A0620050 A0 F6 18 00 E0 E7 42	2 <u>00 00 95 99 99 99 99 99 99 99 99 99 99 99 99 </u>	0x00D03104=136644036
1A0620060 10 F7 18 00 00 53 74	不他们即的的 经验特件。	0V04KVVVV
1A0620070 00.00.00.00.00.00.00.00.00	00 OF 00 00 00 00 00 00 00	P4-2
1A0620080 00000000000000000000000000000000	琢⊙友♂≥↑UXUりЫUU⊿Ы©=(6.56àçB
1A0620090 00 00 00 00 00 30 D0	00 00 53 74 42 79 74 65 41	0ÐStByteA
1A06200A0 72 72 61 79 00 FA 18	3 00 00 00 00 00 0F 00 00 00 :	rray.ú
1A06200B0 00 00 00 00 00 00 00	0 00 53 54 4D 50 01 00 00 00	STMP
1A06200C0 04 31 D0 00 00 00 00		.1Đ¥°à\.1Đ.
1A06200D0 D8 F8 18 00 7F AB 42	2 00 E4 F8 18 00 D1 60 40 00	Øø«B.äøÑ`@.
1A06200E0 00 31 D0 00 00 00 00		.1Đ%μà\
1A06200F0 00 00 00 00 B0 F7 18	3 00 98 F8 18 00 99 D7 40 00	°÷~∅™×@.
1A0620100 B4 D7 40 00 E4 FD 18	3 00 00 00 00 00 00 00 00 00	´×@.äý
1A0620110 B8 F7 18 00 5C FA 18	3 00 00 00 00 00 00 00 00 00	,÷\ú
1A0620120 40 00 00 00 00 00 00	0 00 00 E0 FD 7E 00 14 ED 01	@àý~í.
1A0620130 D0 F7 18 00 A7 90 41	L 00 40 00 00 00 00 00 00 3	Đ÷§.A.@
1A0620140 OF 00 00 00 00 00 00		tñB.
		ÄñBí
1A0620160 00 00 00 00 E4 F7 18		ä÷è÷
1A0620170 00 00 00 00 F4 F7 18		ô÷ø÷
1A0620180 00 00 00 00 04 F8 18	3 00 08 F8 18 00 58 2E ED 01	øøX.í.
1A0620190 00 00 00 00 D8 00 ED		Ø.i/i.
1A06201A0 00 00 00 00 68 F1 42	2 00 00 00 00 00 00 00 00 00	hñB
1A06201B0 00 00 00 00 01 02 00		
		í.Ôø
1A06201D0 70 F8 18 00 4B 3A 40	0 00 D4 F8 18 00 6F F8 18 00 p	pøK:@.Ôøoø
1A06201E0 D0 F8 18 00 00 F8 18		Đøø"øð4@.
1A06201F0 00 00 00 00 D0 F8 18	00 OF 00 00 00 98 F8 18 00	Đø~ø

引导固件分区的第一个扇区用于存放系统引导控制块(BCB),该 BCB 块的定义如下:

12.11.1 Boot Control Block (BCB) Data Structure

The design of BCB is to allow multiple copies of firmware to be stored on media each identified by its unique tag. The tags can be defined either by the user or the firmware download application. The ROM is only interested in user-defined primary and secondary boot tags. The ROM loads primary firmware, if ROM_REDUNDANT_BOOT persistent bit is not set; otherwise it loads a secondary image, providing support for a redundant boot. The config block has the following format:

The driver first verifies the signature and version, then searches all NumRegions for the appropriate tag. The following table shows the expected values for these parameters.

Field	Value				
Signature	0x00112233				
u32PrimaryBootTag	User-defined primary boot firmware tag				
u32SecondaryBootTag	User- defined secondary boot tag				
u32NumCopies	Number of firmware copies present in array aDriveInfo				
aDriveInfo	Each element in array describes the tag and start addres for the image				

Table 12-29. Media Config Block Parameters

```
typedef struct _DriveInfo_t
{
    uint32_t u32ChipNum; //!< Chip Select, ROM does not use it
    uint32_t u32DriveType; //!< Always system drive, ROM does not use it
    uint32_t u32Tag; //!< Drive Tag
    uint32_t u32FirstSectorNumber; //!< Start sector/block address of firmware.
    uint32_t u32SectorCount; //!< Not used by ROM
} DriveInfo_t;

typedef struct _ConfigBlock_t</pre>
```

```
{
    uint32_t u32Signature; //!< Signature 0x00112233
    uint32_t u32PrimaryBootTag; //!< Primary boot drive identified by this tag
    uint32_t u32SecondaryBootTag; //!< Secondary boot drive identified by this tag
    uint32_t u32NumCopies; //!< Num elements in aFWSizeLoc array
    DriveInfo_t aDriveInfo[]; //!< Let array aDriveInfo be last in this data
    //!< structure to be able to add more drives in future
    //!< without changing ROM code
} ConfigBlock_t;</pre>
```

由以上可知, BCB 控制块从引导分区的第一个扇区的 0 地址处开始存放,

BCB 块中的 aDriveInfo[0].u32FirstSectorNumber 用于存放主引导镜像文件

(imx28_ivt_uboot.sb)的逻辑偏移地址(单位:扇区),

BCB 块中的 aDriveInfo[0].u32SectorCount 用于存放主引导镜像文件(imx28_ivt_uboot.sb)的 大小(单位:扇区).

BCB 块中的 aDriveInfo 是一个数组,可以用于存放多个 BCB 块信息,此 BCB 块中包含了主启动器和第二启动器的 BCB 块信息,

因此支持多重启动,而且将来还可以扩展出更多.

aDriveInfo[0].u32FirstSectorNumber 在 BCB 控制块中的偏移地址为 0x1C(28),长度 4 字节. aDriveInfo[0].u32SectorCount 在 BCB 控制块中的偏移地址为 0x20(32),长度 4 字节.如下:

	04	31	D0	00	90	02	00	00	
由于是大端模式,所以实际为:									
	00	D0	31	04	00	00	02	90	

因此系统主引导镜像文件存放在第 0x00D03104=13644036(扇区),大小为 0x00000290=656(扇区)=328(KB).

<<EasyArm IMX280A SD 卡分区详解.docx>>