

AN10916

NXP LPC1700 FAT 库 EFSL 和 FatFs 移植

Rev. 2-6/7/2010

应用手册

文档信息

信息	内容
关键字	LPC1700, 文件系统, EFSL, FatFs, SDC/MMC
摘要	EFSL 和 FatFs 是开发小型嵌入式系统的两个常用 FAT 库。该应用手册描述了如何在 NXP Cortex-M3 LPC1700 上移植这些 FAT 库。使用一个外部 SDC/MMC，连接到 LPC1700 SPI/SSP0，作为物理磁盘。同时，提供一套易用的 SPI 和 SDC/MMC API 函数。

1. 简介

EFSL 和 FatFs 是开发小型嵌入式系统的两个常用 FAT 库。该应用手册描述了如何在 NXP Cortex-M3 LPC1700 上移植这些 FAT 库。

提供一套易用的 SPI 和 SDC/MMC API 函数来访问 SDC/MMC，方便快捷。

该应用手册包括：

- (1) 易用的 SPI 和 SDC/MMC API，通过 LPC1700 SPI 访问 SDC/MMC。
- (2) 一步步地教你如何在 LPC1700 上移植 EFSL 和 FatFs。

示例软件代码，使用 2G 的金士顿微 SD 卡在 Keil MCB1700 评估板上进行测试。

2. 通过 LPC1700 SPI 访问 SDC/MMC。

2.1 SDC/MMC 介绍

安全数码卡（以下简称 SDC）/多媒体卡（以下简称 MMC）是基于 FLASH 的存储卡，专为满足下一代移动电话、消费电子设备的安全性、容量、性能和使用环境而设计。

SDC 通信是基于先进的 9 个引脚接口（时钟、命令、4*数据、3*电源线），为低电压操作而设计。SDC 主（host）接口支持常规的 MMC 操作。也有一些精简版本，像 RS-MMC、miniSD、microSD，功能相同。

SDC 和 MMC 主要区别在于初始化过程不同。

2.2 SDC/MMC 接口

SDC/MMC 接口可以很容易地集成到任何设计中，无论用的是什么微控制器。为了与现有的控制器兼容，SDC/MMC 提供了，不同于 SDC/MMC 接口的、基于标准 SPI 的通信协议。SDC/MMC 引脚分配如表 1 所示。

表 1 SDC/MMC 引脚分配

Pin No.	Name	Type	Description
SDC/MMC Bus Mode^[1]			
1	CD/DAT3	I/O, PP	Card detect/Data line [Bit 3]
2	CMD	I/O, PP	Command/Response
3	Vss1	S	Supply voltage ground
4	Vdd	S	Supply voltage
5	CLK	I	Clock
6	Vss2	S	Supply voltage ground
7	DAT0	I/O, PP	Data line [Bit 0]
8	DAT1	I/O, PP	Data line [Bit 1]
9	DAT2	I/O, PP	Data line [Bit 2]
SPI Bus Mode			
1	CS	I	Chip Select (active low)
2	DataIn	I	Host-to-card Commands and Data
3	Vss1	S	Supply voltage ground
4	Vdd	S	Supply voltage
5	CLK	I	Clock
6	Vss2	S	Supply voltage ground
7	DataOut	O	Card-to-host Data and Status
8	RSV	---	Reserved
9	RSV	---	Reserved

[1] For MMC, only one data line, DAT0, is used.

SDC/MMC 总线两种模式的拓扑结构，如图 1 所示。

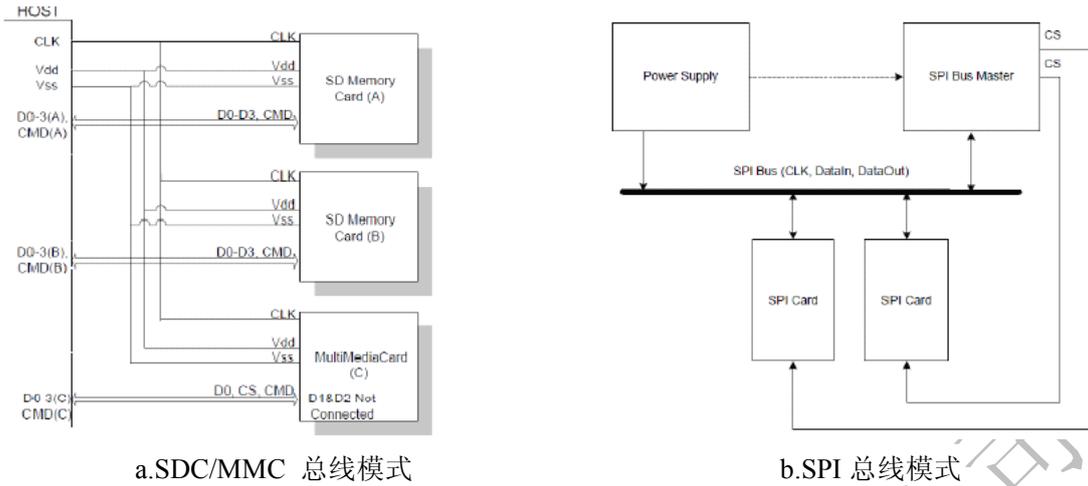


图 1 SDC/MMC 系统总线拓扑

因为 LPC1700 没有 SDC/MMC 本地主接口，所有只能通过 SPI 接口访问 SDC/MMC。在本部分中，只讨论 SPI 模式。

2. 3 SPI 模式

2. 3. 1 SPI 总线拓扑

SPI 模式是 SDC/MMC 第二通信协议，这个模式是 SDC/MMC 协议的子集，用 SPI 通道进行通信，常见于 NXP 和其他厂商的微控制器中。

通过 SPI 接口，SDC/MMC 可以和大多数的微控制器配合使用。因为 SPI 模式适用于低成本嵌入式应用，所以没有必要选择本地模式，低成本微控制器没有本地 SDC/MMC 接口。

SDC/MMC 识别和寻址方法被硬件 CS 信号所取代。根据 CS 信号(低有效)选择卡(从)。参考图 1 (b)。

在 SPI 传送期间(命令、响应和数据)，CS 信号必须处于激活状态。

单向的数据输入(dataIn)和数据输出(dataOut)取代双向的 CMD 和 DAT 线。这个可以避免在读取或写数据的时候执行命令，防止多次的读/写操作。

2. 3. 2 SPI 总线协议

SPI 标准只是定义了物理连接，而不是完整的数据传输协议。在 SPI 模式，SDC/MMC 使用 SDC/MMC 协议、命令集的子集。

与 SDC/MMC 总线协议类似，SPI 信息由命令、响应和数据块标识符组成。主机控制主机和卡的所有通信。根据 CS 信号(低)，主机开启所有总线的传输。

在以下 3 种情况下，SPI 模式的响应行为不同于 SDC/MMC 模式：

- (1) 选中的卡保持对命令的响应。

- (2) 使用 8 位或 16 位响应结构。
- (3) 在 SDC/MMC 总线模式，当发生数据检索问题，卡将作出“错误”的响应（正常情况时，响应为数据块），而不是超时。

2. 3. 3 模式选择

在 SDC/MMC 模式，SDC/MMC 唤醒。如果复位命令生效（CMD0），且 CS 信号有效（负），卡将进入 SPI 模式。如果卡需要的是 SDC/MMC 模式，则它不会对命令作出应答，维持在 SDC/MMC 模式。如果需要的是 SPI 模式，卡将选择 SPI 模式。

2. 4 LPC1700 SPI 接口

LPC1700 器件有一个 SPI 控制器，同步、串行、全双工通讯以及数据长度可编程。

注意：SSP0 是作为 SPI 接口的，也作为剩余的外设。在任一时间，只有一个外设可用。

SSP 可以产生比 SPI 更快的数据位。SPI 数据位最大速率达输入时钟速率的八分之一，最大的 SSP 速率（主模式）为 $pclk/2$ 。在从模式，主机提供的 SSP 时钟速率不得超过 SSP 外设时钟（在外设时钟选择寄存器中进行选择）的 $1/12$ 。

例如，如果 PCLK 设为 100MHz，SPI 最大速率为 12.5Mbit/sec（100MHz/8）。在主模式中，SSP 最大速率为 50Mbit/sec（100MHz/2），从模式时，8Mbit/sec（100MHz/12）。

在 Keil MCB1700 板上，LPC1700 SSP0 与外部 Micro SD 卡的引脚连接如图 2 所示。

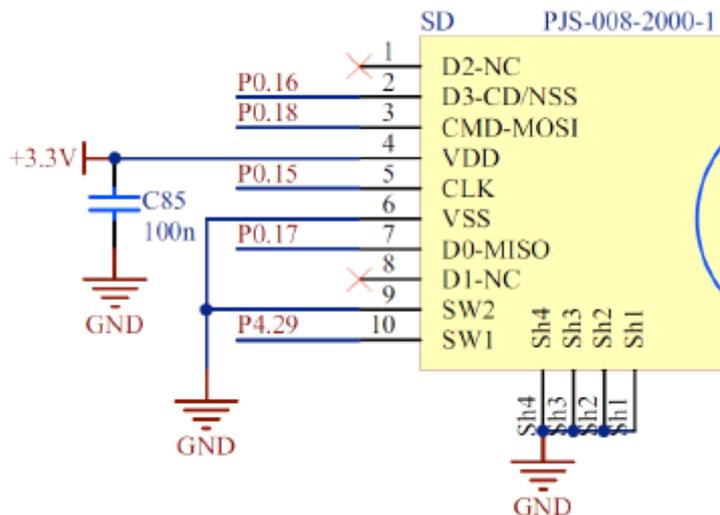


图 2 Keil MCB1700 板 SDC/MMC 的原理图

表 2 Micro SD 卡引脚分配

Pin No.	Name	Type	Description
SDC Bus Mode			
1	DAT2	I/O, PP	Data line [Bit 2]
2	CD/DAT3	I/O, PP	Card detect/Data line [Bit 3]
3	CMD	I/O, PP	Command/Response
4	Vdd	S	Supply voltage (2.7v / 3.6v)
5	CLK	I	Clock
6	Vss	S	Supply voltage ground
7	DAT0	I/O, PP	Data line [Bit 0]
8	DAT1	I/O, PP	Data line [Bit 1]
SPI Bus Mode			
1	RSV	---	Reserved
2	CS	I	Chip Select (active low)
3	DataIn	I	Host-to-card Commands and Data
4	Vdd	S	Supply voltage
5	CLK	I	Clock
6	Vss	S	Supply voltage ground
7	DataOut	O	Card-to-host Data and Status
8	RSV	---	Reserved

2.5 SPI 驱动和 APIs

lpc17xx_spi.c 提供了 SPI 通信 8 个 API 函数:

(1) void LPC17xx_SPI_Init(void);

这个 API 用来初始化 SPI 接口 (通过在 LPC1700 上配置 SSP0, PCONP, GPIO, 和控制寄存器)。

(2) void LPC17xx_SPI_DeInit(void);

这个 API 用来清除 SSP0 寄存器的初始状态, 并停用 SSP0。

(3) void LPC17xx_SPI_Select(void);

这个 API 用来确认 CS (低)。

主机确认 CS 信号为低时启动总线传输, 且 CS 信号必须在传输过程中检测。如果在数据传输过程的任何时间, CS 信号转为高, 该传输将作废。这个信号不是由主机直接驱动。它由软件控制下的 GPIO 驱动。

(4) void LPC17xx_SPI_DeSelect(void);

这个 API 用来撤消 CS (高) 以释放 SPI 总线。

(5) void LPC17xx_SPI_Release (void);

这个 API 用来释放 SPI 总线。

(6) void LPC17xx_SPI_SetSpeed (uint8_t speed);

这个 API 用来配置 SPI 数据位速率。

在 SDC/MMC 初始化期间，当数据发送时，速率通常设置为 400kMz；也可以设置为更高的速率（MMC 可达 20MHz，SDC 可达 25MHz）。

(7) void LPC17xx_SPI_SendByte (uint8_t data);

这个 API 用来发送一字节的数据（通过 SPI 总线）。

(8) uint8_t LPC17xx_SPI_RecvByte (void);

这个 API 用来接收一字节的数据（通过 SPI 总线）。

2. 6 SDC/MMC 驱动和 APIs

Lpc17xx_sd.c 提供了 4 个 API 函数用来访问 SDC/MMC。

(1) bool LPC17xx_SD_Init (void);

这个 API 用来初始化 SDC/MMC。

(2) bool LPC17xx_SD_ReadCfg (SDCFG *cfg);

这个 API 用来读取 SDC/MMC 的设置，包括寄存器 OCR、CID、CSD 和一些计算参数，像扇区数、扇区大小等等。

(3) bool LPC17xx_SD_ReadSector (uint32_t sector, uint8_t *buff, uint32_t count);

这个 API 用来在 SDC/MMC 中写入指定的数据的扇区号。

3. EFSL 和 FatFs 介绍

3. 1 关于 FAT

FAT（文件配置表）文件系统（常见的 FAT12、FAT16、FAT32），是由比尔盖茨和 Marc McDonald 发明。FAT 是最主要的文件系统结构，广泛应用于大多数操作系统和存储卡。

FAT 用来管理磁盘。这个名称源于这个表的用途，这个表汇集磁盘的相关信息，包括哪些区域属于文件，哪些是空闲的，哪些不可用，以及每个文件在磁盘的存储位置。为了限制表的大小，磁盘空间分配为几个“文件”——几个连续的硬件扇区组，称为簇。磁盘驱动升级，簇的数目将增加，包括位的宽度。FAT 格式的几个版本都是根据表的位的宽度来命名：12、16 和 32。FAT 标准也有了扩展，保证与现有软件兼容的前提下。

更多 FAT 以及许可、版权信息，请参考 <http://www.microsoft.com/whdc/system/platform/firmware/fatgen.msp>

3. 2 关于 EFSL

嵌入式文件系统库 (EFSL) 用于各种嵌入式系统。当前 EFSL 支持微软 FAT 文件系统。EFSL 就是为了能在所有 C 编译器上编译纯 ANSI C 代码。在硬件上增加代码是最直接的；只要加入代码 (获取或写入一个 512 字节的扇区)，剩下的就由库来完成。可以使用现有的代码，只有当你的硬件没有目标存在时，才使用你自己的代码。例如，它支持 SPI 模式下的安全数码卡。

许可、免责条款、版权等，更多信息请参考 <http://efsl.be/>

3. 3 关于 FatFs

FatFs 是用于小型嵌入式系统的 FAT 文件系统模块。FatFs 遵循 ANSI C 规范而编写，与磁盘 I/O 层完全独立；它是独立的硬件架构。它可以整合到低成本的微控制器上，不需要任何改动。

FatFs 有以下特点：

- (1) 兼容 Windows FAT12/16/32 文件系统
- (2) 与平台无关；易于移植
- (3) 代码小，占用空间小
- (4) 配置选项：
 - A. 多卷 (物理驱动和分区)
 - B. 多 OEM 字符集包括 DBCS (Multiple OEM code pages including DBCS)
 - C. 长文件名，支持 OEM 代码和 Unicode (Long File Name (LFN) support in OEM code or Unicode)
 - D. 支持 RTOS
 - E. 支持多扇区大小
 - F. 只读、最小化 API、I/O 缓冲，等等

FatFs 模块是用于教育、科研、开发的免费软件。你可以使用、修改和/或重新分配，只限于个人、非营利使用。

更多关于 FatFs、许可、版权，请参考
http://elm-chan.org/fsw/ff/00index_e.html

4. LPC1700 EFSL 移植

4.1 EFSL 结构

EFSL 内部结构如图 3 所示:

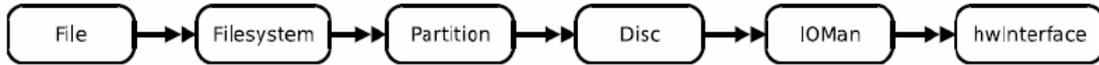


图 3 EFSL 结构

EFSL 创造了简单的目标模型。文件系统对象 (Filesystem object) 解决了文件系统特定的问题。分区对象 (Partition object) 则把分区相关寻址转为磁盘 LBA 寻址。磁盘对象保存分区表, 且有一个直接的链接连到缓存管理、IOMan。在 IOMan, 汇集所有的磁盘扇区的请求。IOMan 将检查扇区是否须要从磁盘读取 (或从存储器), 或回写磁盘。在后一种情况 (读或写磁盘), 硬件层产生一个请求。

硬件接口有三个功能:

- (1) 初始化硬件
- (2) 从磁盘读扇区
- (3) 磁盘写扇区

所有的请求都是基于扇区。扇区是磁盘的一块 512 字节的区域, 与另一 512 字节边界对齐。

LPC1700 EFSL 移植是相当简单的, 增加获取或写 512 字节的扇区的代码, 剩下的就由库来完成。

本部分剩下内容将描述一步一步移植 EFSL (0.2.8 版本) 到 LPC1700。

4.2 设置基础框架

4.2.1 定义终端的名字

你需要在源代码中用这个名字建立一个相应的定义。在这个工程中, 这个名字为: HW_ENDPOINT_LPC17xx_SD, 定义在 config.h 文件中。

```
* Here you will define for what hardware-endpoint EFSL should be compiled.
* Look in interfaces.h to see what systems are supported, and add your own
* there if you need to write your own driver. Then, define the name you
* selected for your hardware there here. Make sure that you only select one
* device!
*/
/*#define HW_ENDPOINT_LINUX*/
/*#define HW_ENDPOINT_ATMEGA128_SD*/
/*#define HW_ENDPOINT_LPC2000_SD
/* defines the interface for LPC213x (0=SPI0 1=SPI1) */
// #define HW_ENDPOINT_LPC2000_SPINUM (0)
// #define HW_ENDPOINT_LPC2000_SPINUM (1)
/*#define HW_ENDPOINT_DSP_TI6713_SD*/
/* define the interface for LPC17xx SSPO */
#define HW_ENDPOINT_LPC17xx_SD
```

图 4 LPC17XX 名字的定义

4. 2. 2 定义整型的大小

打开 inc/types.h, 创建一个新的入口。如果设置跟你的一样, 你可以直接复制、粘贴。

```
typedef char eint8;
typedef signed char esint8;
typedef unsigned char euint8;
typedef short eint16;
typedef signed short esint16;
typedef unsigned short euint16;
typedef int eint32;
typedef signed int esint32;
typedef unsigned int euint32;
```

图 5 EFSL 整型的定义

4. 2. 3 在 interface.h 中增加你的终端

在 inc/interface.h 中增加新的入口。

```

#if defined(HW_ENDPOINT_LINUX) || defined(HW_ENDPOINT_LINUX64)
    #include "interfaces/linuxfile.h"
#elif defined(HW_ENDPOINT_ATMEGA128_SD)
    #include "interfaces/atmega128.h"
#elif defined(HW_ENDPOINT_DSP_TI6713_SD)
    #include "interfaces/dsp67xx.h"
#elif defined(HW_ENDPOINT_LPC2000_SD)
    #include "interfaces/lpc2000_spi.h"
#elif defined(HW_ENDPOINT_LPC17xx_SD)
    #include "interfaces/if_lpc17xx.h"
#else
    #error "NO INTERFACE DEFINED - see interface.h"
#endif
    
```

图 6 在 interface.h 中增加终端

4. 2. 4 配置 EFSL

配置文件 (\efsl\conf\config.h) 定义了库的作用。在配置文件中，大部分设置默认为安全或者标准的设置。

该工程使用的配置文件如表 3 所示。

表 3 EFSL 配置

Item	Configuration	Description
Hardware target	#define HW_ENDPOINT_LPC17xx_SD	Access SDC/MMC via LPC17xx SSP0
Memory	/* #define BYTE_ALIGNMENT */ ^[1]	Specify that the MCU can not access memory byte oriented
Cache	#define IOMAN_NUMBUFFER 6 #define IOMAN_NUMITERATIONS 3 #define IOMAN_DO_MEMALLOC	6x512 byte (3 KB) RAM used for cache
Cluster pre-allocation	#define CLUSTER_PREALLOC_FILE 2 #define CLUSTER_PREALLOC_DIRECTORY 0	The number of clusters pre-allocated when writing files.
Item	Configuration	Description
Endianess	#define LITTLE_ENDIAN	All FAT structures are stored in Intel little endian order
Date and Time support	/* #define DATE_TIME_SUPPORT */	Disable date and time support
Error reporting support	#define FULL_ERROR_SUPPORT	Enable error recording for all object
List options	#define LIST_MAXLENFILENAME 12	Configure what kind of data you will get from directory listing requests
Debugging	/* #define DEBUG */	Disable debugging behavior

[1] Being commented out means the macro is not defined.

4. 2. 5 建立源文件

在 inc/interfaces 中建立头文件，src/interfaces 中建立源文件。在这个工程中，我们使用 lpc17xx_spi.h, lpc17xx_sd.h, lpc17xx_spi.c 和 lpc17xx_sd.c。
 Lpc17xx_spi.c(h)包含 API，通过 LPC1700 上的 SSP0 进行通信。
 Lpc17xx_sd.c(h)包含 API，通过 LPC1700 上的 SSP0 访问 SDC/MMC。

4. 3 实现低级功能

4. 3. 1 硬件接口 (hwInterface)

这个结构代表了底层硬件。有一些区域需要呈现出来 (EFSL 有用到)，但你可以根据你的驱动需要访问硬件。。

```

/*****\
        hwInterface
        -----
* long      sectorCount      Number of sectors on the file.
\ *****/
struct hwInterface{
    euint32      sectorCount;
};
typedef struct hwInterface hwInterface;
    
```

图 7 硬件接口结构

4. 3. 2 If_initInterface

当 efs_init()初始化硬件，这个函数将调用一次。这个代码将让硬件进入待使用状态。

建议，但不是必须，在结构中填充扇区数区域。

```

esint8 if_initInterface(hwInterface* file, eint8* opts)
{
    SDCFG SDCfg;

    if (LPC17xx_SD_Init() == false)
        return (-1);
    if (LPC17xx_SD_ReadCfg(&SDCfg) == false)
        return (-2);

    file->sectorCount = SDCfg.sectorcnt;

    return 0;
}
    
```

图 8 执行 if_initInterface

4. 3. 3 If_readBuf

这个函数从磁盘读取扇区，并保存在缓存中。务必小心缓存的边界问题，调用这个函数

时它通常是 IOMan。如果缓存溢出，将会影响到下一级的缓存，有可能会引起回塑。

```
/*
   read a sector from the disc and store it in a user supplied buffer.

   note that there is no support for sectors that are not 512 bytes large
*/
esint8 if_readBuf(hwInterface* file,euint32 address,euint8* buf)
{
    if (LPC17xx_SD_ReadSector (address, buf, 1) == true)
        return 0;
    else
        return (-1);
}
```

图 9 执行 if_readBuf

这是一个 LBA 地址，与磁盘的起始部分相关联。当访问一个旧的磁盘或使用其他寻址方式的设备，你必须重新计算地址。请注意，不支持非 512 字节的扇区。

4. 3. 4 If_writeBuf

这个函数类似于读函数。

```
/*
   write a sector.

   note that there is no support for sectors that are not 512 bytes large.
*/
esint8 if_writeBuf(hwInterface* file,euint32 address,euint8* buf)
{
    if (LPC17xx_SD_WriteSector(address, buf, 1) == true)
        return 0;
    else
        return (-1);
}
```

图 10 执行 if_writeBuf

4. 4 Demo

建立一个 Keil uVision4 工程，并添加所有相关源文件。

Main.c 是测试文件，列出了根目录所有文件，打开一个文件，然后在文件的末尾增加一行。这个 Demo 在 KEIL MCB1700 评估板上测试过。更多关于 MCB1700 的信息，请参考 <http://www.keil.com/mcb1700/>。

PC 终端和 MCB1700 的串口通信，采用 Tera term（或其他工具），相关参数为：波特率 115200，8 位，无奇偶校验，1 个停止位，XON/XOFF。

测试中使用 2GB 金士顿 微 SD 卡。

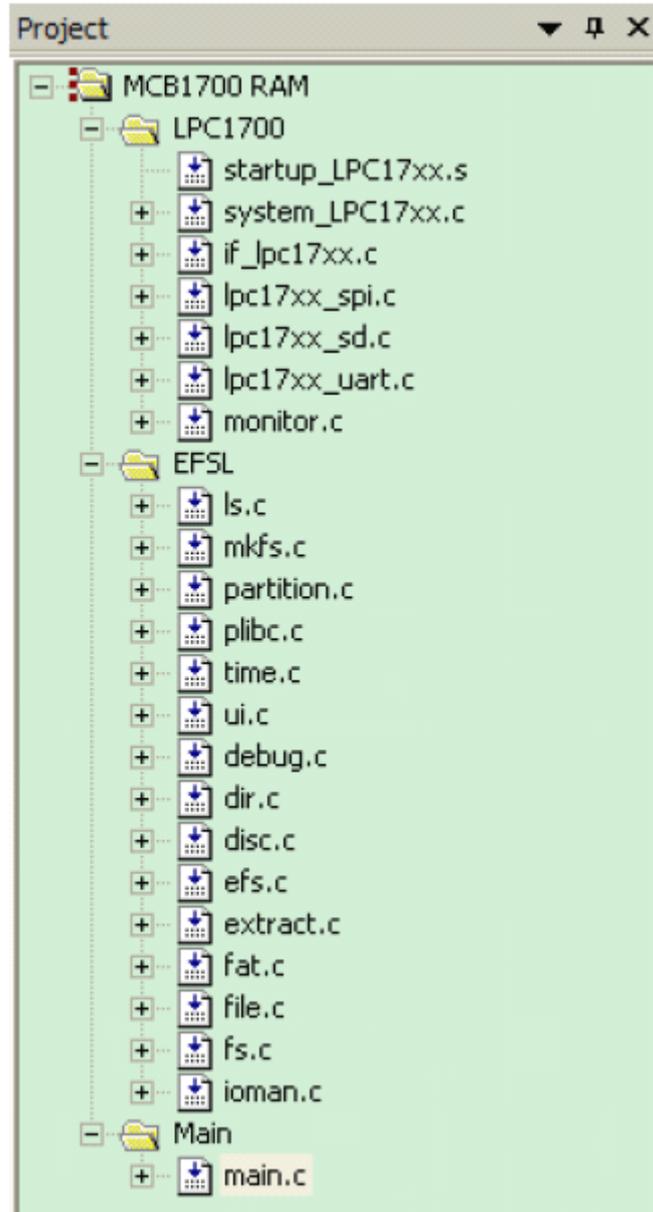


图 11 工程源文件

SDC/MMC 根目录和 COM 输出的文件结构在后面说明。

注意：因为 EFSL 不支持长文件名（LFN），文件“efslfntest.txt”显示为“efslf~1.txt”。

Name	S...	Type
efsl_dir1		File Folder
efsl_dir2		File Folder
efslfnstest.txt	1 KB	Text Document
efsltst1.txt	1 KB	Text Document
efsltst2.txt	1 KB	Text Document

a. Files on root directory

```

Tera Term - COM1 VT
File Edit Setup Control Window Help

MMC/SD Card Filesystem Test (P:LPC1768 L:EFSL)
CARD init...ok
Directory of 'root':
EFSLLF1.TXT, 0x24 bytes
EFSLDIR1 , 0x0 bytes
EFSLTST1.TXT, 0x10 bytes
EFSLDIR2 , 0x0 bytes
EFSLTST2.TXT, 0x10 bytes

File efsltst1.txt open. Content:
efsltst1.txt for EFSL test.

File efsltst1.txt open for append. Appending...ok

File efsltst1.txt open. Content:
efsltst1.txt for EFSL test.
Appending this line on 14:27:58 Jan 8 2010

EFSL test complete.

```

b. COM output

图 12 Demo 结果

5. LPC1700 FatFs 移植

5.1 FatFs 结构

FatFs 结构如图 13 所示。

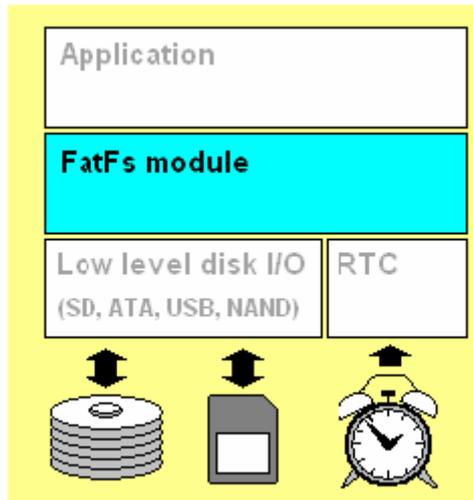


图 13 FatFs 结构

FatFs 模块是一个中间件，提供了多个函数访问 FAT 卷，像 as f_open, f_close, f_read, f_write, etc (参考 ff.c)。无需依赖于模块的平台，只要编译器符合 ANSI C。

使用一个低级磁盘 I/O 模块读/写物理磁盘。
RTC 模块用来获取实时时间 (current time)。

低级磁盘 I/O 和 RTC 模块完全独立于 FatFs 模块。它们由用户提供，这是移植 FatFs 到其他平台的主要任务。

剩下的部分将一步一步地说明如何移植 FatFs（0.07e 版）到 LPC1700。

5.2 定义整型大小

FatFs 模块设定 char/short/long 的大小分别为 8/16/32 位，int 为 16 或 32 位。这些定义在 integer.h 文件中。在大部分编译器中这些都不会有问题。任何与现有的定义相抵触的情况都要小心处理。

```
/* These types must be 16-bit, 32-bit or larger integer */
typedef int          INT;
typedef unsigned int  UINT;

/* These types must be 8-bit integer */
typedef signed char  CHAR;
typedef unsigned char  UCHAR;
typedef unsigned char  BYTE;

/* These types must be 16-bit integer */
typedef short        SHORT;
typedef unsigned short  USHORT;
typedef unsigned short  WORD;
typedef unsigned short  WCHAR;

/* These types must be 32-bit integer */
typedef long         LONG;
typedef unsigned long  ULONG;
typedef unsigned long  DWORD;
```

图 14 FatFs 模块整型定义

5.3 FatFs 模块配置

所有的配置和细节都可以在 ffconf.h 中查看（FatFs 0.07e 版）。

该工程的配置所表 4 所示。

Table 4. Configurations of FatFs module in this project

Item	Configuration	Description
Function and Buffer Configurations	#define _FS_TINY 0	Use the sector buffer in the individual file data transfer.
	#define _FS_READONLY 0	Enable both read and write functions.
	#define _FS_MINIMIZE 0	Enable full function.
	#define _USE_STRFUNC 0	Disable string functions.
	#define _USE_MKFS 1	Enable f_mkfs function
	#define _USE_FORWARD 0	Disable f_forward function
Locale and Namespace Configurations	#define _CODE_PAGE 850	OEM code page "Multilingual Latin 1" will be used on the target system.
	#define _USE_LFN 1	Enable LFN
	#define _MAX_LFN 255	Maximum LFN length to handle
	#define _LFN_UNICODE 0	Disable Unicode.
	#define _FS_RPATH 1	Enable the relative path feature and f_chdir and f_chdrive function are available.
Physical Drive Configurations	#define _DRIVES 1	Only 1 physical driver is allowed.
	#define _MAX_SS 512	Maximum sector size to be handled
System Configurations	#define _MULTI_PARTITION 0	Each volume is bound to the same physical drive number and can mount only first primary partition.
	#define _WORD_ACCESS 0	Enable the Byte-by-byte access
	#define _FS_REENTRANT 0	Disable reentrancy.

5. 3. 1 _USE_LFN

FatFs 模块 0.07e 版本支持长文件名 (LFN)。两种不同文件名 (SFN 和 LFN) 在函数中是一样的，除了 f_readdir 函数。要使用 LFN，设置 _USE_LFN 为 1 或 2，并增加 Unicode 码转换函数 ff_convert 和 ff_wtoupper 到工程中。这个函数在 option\cc*.c。

注意：FAT 文件系统的 LFN 是微软的专利。商业应用须要得到微软的许可。

5. 3. 2 _CODE_PAGE

_CODE_PAGE 指定用于目标系统的 OEM 字符集 (OEM code page)。

当使用 LFN，模块的大小取决于所选择的字符集 (code page)。表 5 所示为不同字符集的 LFN 模块大小的不同之外。中国和韩国语言有上万个字符，需要很大的 OEM-Unicode 双向转换表；因此，模块大小急剧增加，如表 5 所示。因此，受限 ROM 的大小，带 LFN 的 FatFs 在一些微控制器下不可用。

Table 5. ROM size increase with different code pages on Cortex-M3

Code page	ROM size increase (byte)
SBSC	2796
CP932 (Japanese Shift-JIS)	61656
CP936 (Simplified Chinese GBK)	176856
CP949 (Korean)	138912
CP950 (Traditional Chinese Big5)	110544

[1] Compiler: armcc V4.0.0 Optimization: O3

5. 4 低级函数

因为 FatFs 模块完全独立于 disk I/O 和 RTC 模块，它需要下面这个函数来读/写物理磁盘，并获得实时时间（current time）。因为，低级 disk I/O 和 RTC 模块不属于 FatFs 模块，需要由用户自己提供。

5. 4. 1 disk_initialize

disk_initialize 函数初始化物理驱动器。在 FatFs 模块 volume mount 处理过程中调用这个函数来管理媒体的变更（media change）。当 FatFs 激活时，应用程序不要调用这个函数；FAT 结构可能会失效。重新初始化文件系统，使用 f_mount 这个函数。

```

/*-----*/
/* Initialize Disk Drive */
/*-----*/
DSTATUS disk_initialize (
    BYTE drv          /* Physical drive number (0) */
)
{
    if (drv) return STA_NOINIT;          /* Supports only single drive */
    // if (Stat & STA_NODISK) return Stat; /* No card in the socket */

    if (LPC17xx_SD_Init() && LPC17xx_SD_ReadCfg(&SDCfgr))
        Stat &= ~STA_NOINIT;

    return Stat;
}

```

图 15

5. 4. 2 disk_status

disk_status 这个函数返回当前磁盘状态，由以下几个标志组成：

STA_NOINIT：指示磁盘驱动未初始化。

STA_NODISK：指示驱动没有媒介

STA_PROTECTED：指示媒介被写保护。因为 MCB1700 板没有提供卡的检测和写保护，我们忽视两个标志：STA_NODISK 和 STA_PROTECTED。

```

/*-----
/* Get Disk Status
/*-----
DSTATUS disk_status (
    BYTE drv          /* Physical drive number (0) */
)
{
    if (drv) return STA_NOINIT;    /* Supports only single drive */

    return Stat;
}

```

图 16 disk_status

5. 4. 3 disk_read

disk_read 函数从磁盘驱动器读取一个或多个扇区。

```

/*-----
/* Read Sector(s)
/*-----
DRESULT disk_read (
    BYTE drv,          /* Physical drive number (0) */
    BYTE *buff,        /* Pointer to the data buffer to store read data */
    DWORD sector,      /* Start sector number (LBA) */
    BYTE count         /* Sector count (1..255) */
)
{
    if (drv || !count) return RES_PARERR;
    if (Stat & STA_NOINIT) return RES_NOTRDY;

    if (LPC17xx_SD_ReadSector (sector, buff, count) == true)
        return RES_OK;
    else
        return RES_ERROR;
}

```

图 17 disk_read

5. 4. 4 disk_write

disk_write 函数在磁盘写一个或多个扇区。

在只读配置中不需要这个函数。

```
/*-----  
/* Write Sector(s)  
/*-----  
#if _READONLY == 0  
DRESULT disk_write (  
    BYTE drv,          /* Physical drive number (0) */  
    const BYTE *buff, /* Pointer to the data to be written */  
    DWORD sector,     /* Start sector number (LBA) */  
    BYTE count        /* Sector count (1..255) */  
)  
{  
    if (drv || !count) return RES_PARERR;  
    if (Stat & STA_NOINIT) return RES_NOTRDY;  
    // if (Stat & STA_PROTECT) return RES_WRPRT;  
  
    if (LPC17xx_SD_WriteSector(sector, buff, count) == true)  
        return RES_OK;  
    else  
        return RES_ERROR;  
}  
#endif /* _READONLY == 0 */
```

图 18 disk_write

5. 4. 5 disk_ioctl

disk_ioctl 这个函数控制器件特定的特性和功能（非磁盘读/写）。

Table 6. Supported commands in disk_ioctl functions

Command	Description
Device independent	
CTRL_SYNC	Ensures that the disk drive has finished pending write process. When the disk I/O module has a write back cache, flush the dirty sector immediately. This command is not required in read-only configuration
GET_SECTOR_SIZE	Returns sector size of the drive into the WORD variable pointed by Buffer. This command is not required in single sector size configuration, _MAX_SS is 512.
GET_SECTOR_COUNT	Returns total sectors on the drive into the DWORD variable pointed by Buffer. This command is used in only f_mkfs function.
GET_BLOCK_SIZE	Returns erase block size of the memory array in unit of sector into the DWORD variable pointed by Buffer. This command is used in only f_mkfs function.
Device dependent	
MMC_GET_TYPE	Get card type flags (1 byte)
MMC_GET_CSD	Receive CSD as a data block (16 bytes)
MMC_GET_CID	Receive CID as a data block (16 bytes)
MMC_GET_OCR	Receive OCR as an R3 response (4 bytes)
MMC_GET_SDSTAT	Receive SD status as a data block (64 bytes)

Please refer to the software example for the detailed implementation of these functions.

5. 4. 6 get_fattime

get_fattimep 这个函数获取实时时间，在只读配置中不需要这个函数。

```

/*-----*/
/* User Provided RTC Function for FatFs module */
/*-----*/
/* This is a real time clock service to be called from */
/* FatFs module. Any valid time must be returned even if */
/* the system does not support an RTC. */
/* This function is not required in read-only cfg. */
DWORD get_fattime ()
{
    RTCTime rtc;

    /* Get local time */
    rtc_gettime(&rtc);

    /* Pack date and time into a DWORD variable */
    return ((DWORD)(rtc.RTC_Year - 1980) << 25)
        | ((DWORD)rtc.RTC_Mon << 21)
        | ((DWORD)rtc.RTC_Mday << 16)
        | ((DWORD)rtc.RTC_Hour << 11)
        | ((DWORD)rtc.RTC_Min << 5)
        | ((DWORD)rtc.RTC_Sec >> 1);
}
    
```

图 19 get_fattime

5. 5 Demo

这个 Demo 也是在 Keil's MCB1700 评估版上进行测试，使用相同的 2GB 金士顿微 SD 卡和 COM 配置。

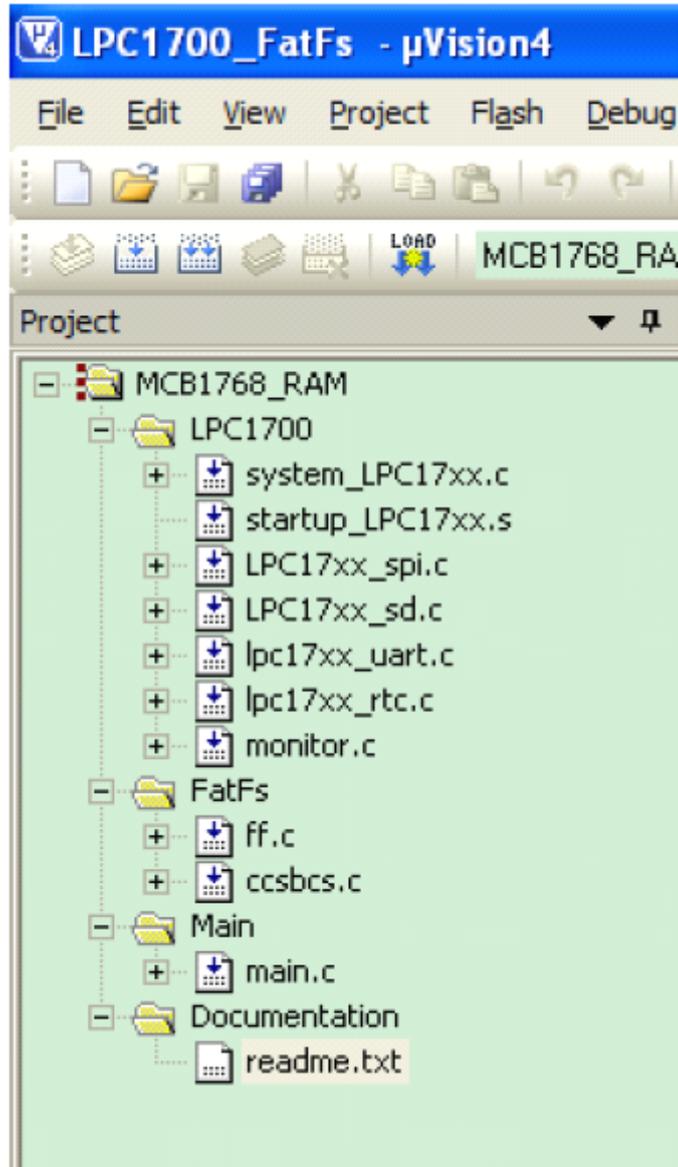


图 20 工程源文件

Table 7. Supported commands for FatFs

Command	Description
Disk functions	
Di	Initialize the disk
Ds	Show disk status
dd [<lba>]	Dump a specific sector
File functions	
fi	Force initialize the logical drive
fs	Show logical drive status
fl [<path>]	Directory listing
fo <mode> <file>	Open a file
fc	Close a file
fe	Seek file pointers
fd <len>	Read and dump file from current fp
fr <len>	Read file
fw <len> <val>	Write file
fn <old_name> <new_name>	Change file/dir name
fu <name>	Unlink a file or dir
fv	Truncate file
fk <name>	Create a directory
fa <attr> <mask> <name>	Change file/dir attribute
ft <year> <month> <day> <hour> <min> <sec> <name>	Change timestamp
fx <src_name> <dst_name>	Copy file
fg <path>	Change current directory
fj <drive#>	Change current drive
fm <partition rule> <cluster size>	Create file system
fz [<rw size>]	Change R/W length for fr/fw/fx command
Time functions	
t [<year> <mon> <mday> <hour> <min> <sec>]	Get or set the current date and time

```

Tera Term - COM1 VT
File Edit Setup Control Window Help

FatFs module test monitor for LPC17xx (Dec 21 200915:27:41)
>d1
rc=0
>ds
Drive size: 3842048 sectors
Sector size: 512
Erase block size: 8192 sectors
MMC/SDC type: 4
CSD:
00000000 00 2E 00 32 5B 5A 83 A9 FF FF FF 80 16 80 00 91 ...2[Z].....
CID:
00000000 02 54 4D 53 44 30 32 47 38 A7 53 99 92 00 93 D1 .TMSD02G8.S....
OCR:
00000000 80 FF 80 00 ....
SD Status:
00000000 00 00 00 00 00 00 00 28 02 02 90 02 00 32 00 00 .....(.....2..
00000010 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
00000020 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
00000030 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 .....
>fi
rc=0 FR_OK
>fs
FAT type = 3
Bytes/Cluster = 4096
Number of FATs = 2
Root DIR entries = 0
Sectors/FAT = 3745
Number of clusters = 479297
FAT start (lba) = 175
DIR start (lba,cluster) = 2
Data start (lba) = 7865

5 files, 217 bytes.
2 folders.
1917188 KB total disk space.
1905948 KB available.
>fl
----A 2010/01/08 14:22      36 EFSLF~1.TXT  efsllfntest.txt
D---- 2010/01/08 14:10          0 efsldir1
----A 2010/01/08 14:30      74 efsltst1.txt
D---- 2010/01/08 14:20          0 efsldir2
----A 2010/01/08 14:30      29 efsltst2.txt
   3 File(s),      139 bytes total
   2 Dir(s), 1951690752 bytes free

```

a. Card and file system information test

```

Tera Term - COM1 VT
File Edit Setup Control Window Help

>fo 10 2
rc=0 FR_OK
>fw 100000 1
100000 bytes written with 283 kB/sec.
>fw 100000 2
100000 bytes written with 847 kB/sec.
>fw 100000 3
100000 bytes written with 793 kB/sec.
>fw 100000 4
100000 bytes written with 800 kB/sec.
>fw 100000 5
100000 bytes written with 826 kB/sec.
>fc
rc=0 FR_OK
>fl
----A 2010/01/08 14:22      36 EFSLF~1.TXT  efsllfntest.txt
D---- 2010/01/08 14:10          0 efsldir1
----A 2010/01/08 14:30      74 efsltst1.txt
   1380/00/00 00:00          0 1
----A 2010/01/01 00:01    500000 2
D---- 2010/01/08 14:20          0 efsldir2
----A 2010/01/08 14:30      29 efsltst2.txt
   5 File(s),    500139 bytes total
   2 Dir(s), 1951186944 bytes free
>fo 1 2
rc=0 FR_OK
>fr 100000
100000 bytes read with 1351 kB/sec.
>fr 100000
100000 bytes read with 1219 kB/sec.
>fr 100000
100000 bytes read with 1298 kB/sec.
>fr 100000
100000 bytes read with 1282 kB/sec.
>fc
rc=0 FR_OK
>t
2010/1/1 00:02:12
>t
2010/1/1 00:02:50
>

```

b. Card R/W and RTC test

图 21 Demo 输出

6. 参考文献

[1] NXP LPC17xx User Manual UM10360 (Rev. 00.07), NXP Semiconductors, July 31, 2009

[2] SanDisk SD Card Product Manual (Version 2.2), SanDisk Corporation. Nov, 2004

[3] The MultiMediaCard System Specification, Version 3.1, MMC Association Technical Committee, June 2001.