

# RXファミリ

オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール

Firmware Integration Technology

## 要旨

本アプリケーションノートでは、Firmware Integration Technology (FIT)を使用した RX ファミリ オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny (以下、TFAT(※) FIT とします)について説明します。

(※)マイクロソフト社の Transaction-Safe FAT File System (TFAT)とは無関係です。

FAT ファイルシステムの LFN 拡張子は Microsoft Corporation の特許ですが、関連する特許はすべて期限切れになっており、LFN 機能の使用はどのプロジェクトでも無料になりました。

LFN を有効にすると、選択されたコード・ページに応じてモジュール・サイズが増大します。詳細は 1.1 FatFs とは? にて記載した FatFs Web ページをご覧ください。

## 対象デバイス

#### RX ファミリ

本アプリケーションノートを他のマイコンへ適用する場合、そのマイコンの仕様に合わせて変更し、十分評価してください。

### 対象コンパイラ

- Renesas Electronics C/C++ Compiler Package for RX Family
- · GCC for Renesas RX
- IAR C/C++ Compiler for Renesas RX

各コンパイラの動作確認内容については 6.1 動作確認環境を参照してください。

# 目次

1. 概要	∠
1.1 FatFs とは?	
1.2 TFAT FIT 仕様	
1.2.1 TFAT FIT の仕様	
1.2.2 構成	<u> </u>
1.2.3 FatFs 設定オプション	6
1.2.4 RTOS 対応	6
1.2.5 本製品の使用条件	7
1.2.6 TFAT FIT のバージョン互換性	7
1.3 API の概要	
1.4 メモリ・ドライバ・インタフェース関数の概要	9
2. API 情報	
2.1 ハードウェアの要求	
2.2 ソフトウェアの要求	
2.3 サポートされているツールチェーン	
2.4 制限事項	
2.5 ヘッダファイル	
2.6 コンパイル時の設定	
2.7 コードサイズ	
2.8 TFAT FIT の型定義	
2.9 TFAT FIT の構造体	
2.9.1 FATFS – ファイルシステム・オブジェクト構造体 2.9.2 DIR - ディレクトリ・オブジェクト構造体	
2.9.2 DIR - ティレクトリ・オフシェクト構造体 2.9.3 FIL - ファイル・オブジェクト構造体	
2.9.3 FIL - ファイル・オフシェクト構造体	
2.9.5 FFOBJID - オブジェクト ID と割り当て情報の構造体	
2.9.5 FFOBSID - オラフェット ID と割り当 C情報の構造体	
2.10 TFAT FIT 足致	
2.10.2 ファイル属性情報	
2.10.3 ディスク・ステータスのためのマクロ	
2.10.4 メモリ・ドライバ・インタフェース関数の戻り値	
2.10.5 フォーマット・オプション	
2.11 FIT モジュールの追加方法	
3. API 関数	2 <sup>2</sup>
3.1 f_mount()	
3.2 f_open()	
3.3 f_close()	26
3.4 f_read()	27
3.5 f_write()	29
3.6 f_lseek()	3

# RX ファミリ

# オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール Firmware Integration Technology

3.7 f_truncate()	
3.8 f_sync()	36
3.9 f_opendir()	37
3.10 f_closedir()	38
3.11 f_readdir()	39
3.12 f_getfree()	42
3.13 f_stat()	44
3.14 f_mkdir()	46
3.15 f_unlink()	47
3.16 f_rename()	48
3.17 f_tell()	50
3.18 f_eof()	51
3.19 f_size()	52
	53
3.20 f_error()	
ー ッ . メモリ・ドライバ・インタフェース関数	54
- ヅ . メモリ・ドライバ・インタフェース関数 . サンプルプログラム 5.1 概要	54 55 55
- '' . メモリ・ドライバ・インタフェース関数	54 55 55
<ul> <li>メモリ・ドライバ・インタフェース関数</li> <li>サンプルプログラム</li> <li>5.1 概要</li> <li>5.2 動作</li> <li>5.2.1 SD カードドライバ使用したサンプルプログラム</li> </ul>	
. メモリ・ドライバ・インタフェース関数	54 55 55 56 56
<ul> <li>メモリ・ドライバ・インタフェース関数</li> <li>サンプルプログラム</li> <li>5.1 概要</li> <li>5.2 動作</li> <li>5.2.1 SD カードドライバ使用したサンプルプログラム</li> <li>5.2.2 処理フロー(SD カードドライバ)</li> <li>5.2.3 USB ドライバを使用したサンプルプログラム</li> </ul>	
. メモリ・ドライバ・インタフェース関数	
・ メモリ・ドライバ・インタフェース関数	
<ul> <li>メモリ・ドライバ・インタフェース関数</li></ul>	

## 1. 概要

TFAT は、省メモリタイプの FAT ファイルシステムソフトウェアです。

TFAT は、FatFs をベースに作成されています。

## 1.1 FatFs とは?

FatFs は小規模な組み込みシステム向けの汎用 FAT ファイルシステム・モジュールです。FatFs は ChaN 氏によって開発されたソフトウェアです。ChaN 氏は FatFs を含め、インターネット上にて無償で組み込み向けソフトウェアを提供されています。ChaN 氏および、FatFs の公式 Web ページは以下になります。

http://elm-chan.org/fsw/ff/00index e.html (注)

また、FatFs 仕様に関するドキュメント(FatFs アプリケーションノート、構成オプション設定、API 関数 詳説など)は、以下 URL からダウンロードできます。表 1.1 TFAT FIT の仕様の「オープンソースのベース」項目に記載されている FatFs バージョンに合致したドキュメントをダウンロードしてください。

#### http://elm-chan.org/fsw/ff/archives.html

または、TFAT FIT の製品ページにてダウンロードできる本製品に同梱されています。

 $\underline{https://www.renesas.com/jp/ja/products/software-tools/software-os-middleware-driver/file-system/m3s-tfat-tiny-for-rx.html$ 

注:旧バージョンの FatFs に基づいて日本語に翻訳された Web ページも存在します。最新の FatFs との差異に十分注意してご参照ください。

http://irtos.sourceforge.net/FAT32 ChaN/doc/00index j.html

#### 1.2 TFAT FIT 什様

### 1.2.1 TFAT FIT の仕様

TFAT FIT の主な仕様を以下に示します。

表 1.1 TFAT FIT の仕様

項目	対応内容
オープンソースのベース	Fatfs (R0.13c)
FAT タイプ	FAT16、FAT32
ファイル名	8.3 形式(8 文字のファイル名および 3 文字の拡張子)、
	LFN: long filename(最大 255 文字)
ファイルシステムのフォーマット機能	なし
ドライブ数	10
セクタサイズ	512 bytes
RTOS	FreeRTOS、RI600V4(RX ファミリ用 μITRON)
記録メディア	SD カード、USB メモリ、USB-mini <sup>(注)</sup>
	注:USB-mini は RTOS に対応していません

### 1.2.2 構成

モジュール構成を以下に示します。

本製品は、M3S-TFAT-Tiny メモリドライバインタフェースモジュール Firmware Integration Technology (以下、TFAT driver FIT) および各種デバイス・ドライバ FIT を併用して動作します。

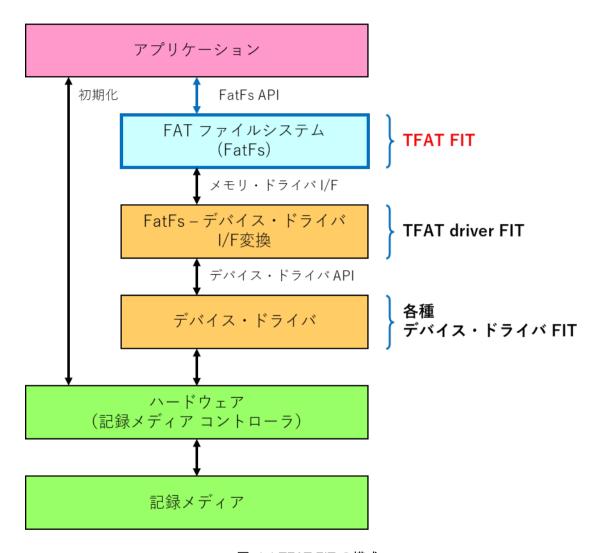


図 1.1 TFAT FIT の構成

#### 1.2.3 FatFs 設定オプション

FatFs には複数の設定オプション(ファイル名など)があり、"ffconf.h"にて定義されています。これらの定義の値を変更することで使用可能な API や FatFs の機能をカスタマイズできます。

弊社にて動作確認済みの設定オプションは以下の通りです。また、この設定オプションにて使用可能な API の一覧は 1.3 API の概要をご覧ください。

設定オプション	定義値	備考
FF_USE_LFN	0, 1, 2, 3	ファイル名の設定
FF_FS_REENTRANT	0, 1	RTOS の設定(自動的に定義値が決まる)
FF_SYNC_t	SemaphoreHandle_t, ID	RTOS の設定(自動的に定義値が決まる)
FF_FS_TIMEOUT	1000	RTOS の設定(自動的に定義値が決まる) ユーザは任意の値に書き換え可能
それ以外	デフォルト値	-

表 1.2 動作確認済みの設定オプション

#### 1.2.4 RTOS 対応

本製品は、FreeRTOS および RI600V4 に対応しています。

#### (1) RTOS 使用時の動作概要

RTOS のマルチタスク動作を考慮するため、FatFs の各 API は、一部を除き、ボリュームに対してリエントラント性(排他制御)を確保する仕組みを備えています。具体的には、各 API は RTOS のタイムアウト付きミューテックスを利用しています。ミューテックスは  $f_mount$  関数にて削除/生成され、各 API の実行直後に取得/実行完了直前に解放されます。

いずれかの API によってミューテックスが取得されている間、他のタスクなどから同じボリュームに対して API を実行した場合、後から実行した API はミューテックスの解放待ち状態に移行し、FatFs 設定オプションの FF\_FS\_TIMEOUT の定義値で指定した時間だけ待ちます。後から実行した API の戻り値は、指定時間(FF\_FS\_TIMEOUT)以内にミューテックスが解放された場合に FR\_OK を、解放されなかった場合に FR\_TIMEOUT を返します。

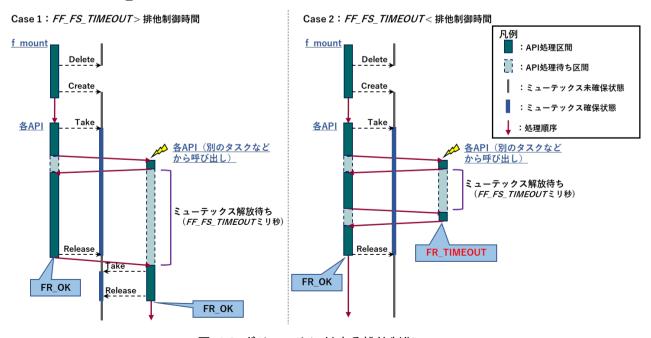


図 1.2 ボリュームに対する排他制御

#### (2) 排他制御の条件

FF USE LFN = 1

FatFs の各 API が排他制御を適用する条件は FatFs 設定オプションやアクセス対象のボリュームによって異なります。

設定オプション 同じボリューム 異なるボリューム

FF\_FS\_REENTRANT = 0 &&
FF\_USE\_LFN != 1

FF\_FS\_REENTRANT = 0 &&
FF\_USE\_LFN = 1

FF\_FS\_REENTRANT = 1 &&
FF\_USE\_LFN != 1

FF FS REENTRANT = 1 &&

表 1.3 排他制御の条件 (√:排他制御可能、-:排他制御不可)

注:f\_mount、f\_disk および f\_mkfs 関数を除きます。これらの関数は同じボリュームに対して常にリエントラントでないため、他タスクなどによる同じボリュームへのアクセスをアプリケーション側処理で必ず防いでください。

なお、FatFs では、メモリ・ドライバ・インタフェース関数、および、その下位層のリエントラント性について関知していません。そのため、これらの低レベル I/O 関数では別途リエントラント性を確保するように実装する必要があります。

## (3) RTOS 利用時の FatFs 設定オプション

RTOS 使用時にリエントラント性を確保するために、TFAT FIT は以下の FatFs 設定オプションを自動的に設定します(ffconf.h)。

- FF FS REENTRANT: リエントラント性を決定。ユーザは値を変更不可。
- FF SYNC t:ミューテックスを識別するためのRTOS 依存の型。ユーザは値を変更不可。
- FF\_FS\_TIMEOUT:ミューテックスのタイムアウト時間(ミリ秒)。ユーザは値を変更可能。

### 1.2.5 本製品の使用条件

本製品はオープンソース FatFs をベースとしています。したがって、FatFs のライセンス条項が定める使用条件を遵守する必要があります。

#### http://elm-chan.org/fsw/ff/doc/appnote.html#license

その他の使用条件は FIT のソフトウェア利用許諾契約書に準拠します。

#### https://www.renesas.com/jp/ja/common/disclaimers/disclaimer002.html

FatFs の内容に関わる質問については、FatFs のユーザ・フォーラムの利用をご検討ください。

http://elm-chan.org/fsw/ff/bd/

#### 1.2.6 TFAT FIT のバージョン互換性

TFAT FIT Rev.4.00 は以前の TFAT FIT と互換性がありません。FatFs の API 関数の仕様が異なるためです。

## 1.3 API の概要

TFAT FIT では、以下の API 関数を使用可能です。デフォルトの構成オプション設定で使用可能、および、弊社動作確認済みの API 関数を「 $\checkmark$ 」で示します。

表 1.4 API 関数

API 関数名	説明	デフォルト	動作確認済み
ファイル アクセス		1	- 1
f_open()	ファイルのオープン・作成	<b>✓</b>	<b>✓</b>
f_close()	ファイルのクローズ	1	1
f_read()	ファイルの読み出し	1	1
f_write()	ファイルの書き込み	1	1
f_lseek()	リード/ライト・ポインタの移動、ファイルの拡張	1	1
f_truncate()	ファイル・サイズの切り詰め	1	1
f_sync()	キャッシュされたデータのフラッシュ	1	1
f_forward()	ファイル・データをストリームデバイスに転送		
f_expand()	ファイルに連続データ領域を準備または割り当て		
f_gets()	文字列の読み出し		
f_putc()	文字の書き込み		
f_puts()	文字列の書き込み		
f_printf()	書式化文字列の書き込み		
f_tell()	現在のリード/ライト・ポインタの取得	1	1
f_eof()	ファイル終端の有無の取得	1	1
f_size()	ファイル・サイズの取得	/	1
f_error()	ファイルのエラーの有無の取得	1	1
ディレクトリ アク	セス	1	1
f_opendir()	ディレクトリのオープン	✓	/
f_closedir()	ディレクトリのクローズ	1	1
f_readdir()	ディレクトリの読み出し	<b>✓</b>	1
f_findfirst()	ディレクトリでファイルを検索		
f_findnext()	次に一致するファイルを検索		
ファイル/ディレク	トリ管理	1	1
f_stat()	ファイル・ステータスの取得	<b>✓</b>	✓
f_unlink()	ファイル/ディレクトリの削除	1	/
f_rename()	ファイル/ディレクトリの名前変更・移動	1	/
f_chmod()	ファイル/ディレクトリの属性の変更		
f_utime()	ファイル/ディレクトリのタイムスタンプの変更		
f_mkdir()	ディレクトリの作成	1	/
f_chdir()	カレント・ディレクトリの変更		
f_chdrive()	カレント・ドライブの変更		
f_getcwd()	カレント・ディレクトリの取得		
ボリューム管理/シス	ステム構成	•	
f_mount()	ワークエリアの登録・削除	<b>✓</b>	/
f_mkfs()	論理ドライブのフォーマット		
f_fdisk()	物理ドライブの分割		
f_getfree()	ボリューム空き領域の取得	1	1

## RXファミリ

# オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール Firmware Integration Technology

f_getlabel()	ボリュームラベルを取得	
f_setlabel()	ボリュームラベルを作成	
f_setcp()	アクティブなコード・ページを設定	

## 1.4 メモリ・ドライバ・インタフェース関数の概要

TFAT FIT の API 関数は、以下のローレベル関数を使用します。これらの関数はアプリケーション・プログラム側から呼び出さないでください。

表 1.5 メモリ・ドライバ・インタフェース関数

ローレベル関数名	説明
disk_initialize()	ドライブの初期化
disk_status()	ドライブの状態取得
disk_read()	データの読み出し
disk_write()	データの書き込み
disk_ioctl()	その他のドライブ制御
get_fattime()	日付・時刻の取得

### 2. API 情報

## 2.1 ハードウェアの要求

なし

## 2.2 ソフトウェアの要求

このドライバは以下の FIT モジュールに依存しています。

- ルネサスボードサポートパッケージ (r bsp) Rev.5.50 以上
- M3S-TFAT-Tiny メモリ・ドライバ・インタフェースモジュール (r tfat driver) Rev.2.00 以上
- CMT モジュール Firmware Integration Technology (r cmt) Rev.4.31 以上
- システムタイマモジュール Firmware Integration Technology (r sys time) Rev.1.01 以上

## 2.3 サポートされているツールチェーン

本 FIT モジュールは「6.1 動作確認環境」に示すツールチェーンで動作確認を行っています。

## 2.4 制限事項

- 1) TFAT FIT は Real Time OS と組み合わせて使用する場合、同一スレッド内で API を使用してください。
- 2)  $f_{mount}$ 、 $f_{disk}$  および  $f_{mkfs}$  関数は同じボリュームに対してリエントラントではありません。使用する場合、アプリケーション側で排他制御をしなければなりません。
- 3) TFAT 内部で以下の標準関数を使用しています。

memset, memcmp, memcpy,

malloc  $^{(\dot{\Xi})}$  , free  $^{(\dot{\Xi})}$ 

注: FF\_USE\_LFN == 3 の場合

## 2.5 ヘッダファイル

API 呼び出しとメモリ・ドライバ・インタフェース定義は ff.h, diskio.h に記載しています。

### 2.6 コンパイル時の設定

TFAT FIT コンフィギュレーション・オプションの設定は、 $r_{tfat_rx_config.h}$  で行います (注)。 FatFs の構成オプション設定は、ffconf.h で行います。

注: TFAT FIT Rev.4.00 では設定可能な項目がありません。

## 2.7 コードサイズ

本モジュールの ROM サイズ、RAM サイズ、最大使用スタックサイズを下表に示します。RX100 シリーズ、RX200 シリーズ、RX600 シリーズから代表して1デバイスずつ掲載しています。

ROM (コードおよび定数) と RAM (グローバルデータ) のサイズは、ビルド時の「2.6 コンパイル時の設定」のコンフィギュレーション・オプションによって決まります。

下表の値は下記条件で確認しています。

モジュールリビジョン: r tfat rx Rev.4.00

コンパイラバージョン: Renesas Electronics C/C++ Compiler Package for RX Family V3.02.00

(統合開発環境のデフォルト設定に"-lang = c99"オプションを追加)

GCC for Renesas RX 8.3.0.201904

(統合開発環境のデフォルト設定に"-std=gnu99"オプションを追加)

IAR C/C++ Compiler for Renesas RX version 4.13.1

(統合開発環境のデフォルト設定)

コンフィグレーションオプション: デフォルト設定

	ROM、RAM およびスタックのコードサイズ					
デバイス	分類	使用メモリ	使用メモリ			
		Renesas Compiler	GCC	IAR Compiler		
RX113	ROM <sup>(注)</sup>	7,046 バイト	4,096 バイト	8,239 バイト		
	RAM <sup>(注)</sup>	32 バイト	36 バイト	32 バイト		
	スタック <sup>(注)</sup>	144 バイト	-	288 バイト		
RX231	ROM <sup>(注)</sup>	6,788 バイト	13,840 バイト	7,920 バイト		
	RAM <sup>(注)</sup>	30 バイト	32 バイト	30 バイト		
	スタック(注)	144 バイト	-	288 バイト		
RX65N	ROM <sup>(注)</sup>	7,069 バイト	14,231 バイト	8,284 バイト		
	RAM <sup>(注)</sup>	32 バイト	36 バイト	32 バイト		
	スタック <sup>(注)</sup>	144 バイト	-	288 バイト		

注:TFAT driver FIT モジュールの ROM/RAM/スタックサイズが含まれています。

## 2.8 TFAT FIT の型定義

TFAT FIT で使用する型定義を以下に示します(C99 の場合。FIT は C99 を使用します)。

表 2.1 TFAT の型

Datatype	Typedef
unsigned char	BYTE
unsigned char	DSTATUS
uint16_t	WORD
uint16_t	WCHAR
unsigned int	UINT
uint32_t	DWORD
uint64_t	QWORD

また、TCHAR は設定により変化し、以下のように型定義されます。

- ・FF USE LFN && FF LFN UNICODE = 1 の場合は WCHAR
- ・FF\_USE\_LFN && FF\_LFN\_UNICODE = 2 の場合は char
- ・FF\_USE\_LFN && FF\_LFN\_UNICODE = 3 の場合は DWORD
- ・上記以外の場合は char

## 2.9 TFAT FIT の構造体

このセクションでは、TFAT FIT で使用する構造体について詳細に説明します。

#### 2.9.1 FATFS - ファイルシステム・オブジェクト構造体

FatFs 構造体は、論理ドライブに必要なワークエリアを保持します。これは、アプリケーション・プログラムによって割り当てられ、f mount 関数を使用して登録または登録解除されます。

この構造体のメンバはアプリケーション・プログラムから変更することはできません。

以下に FatFs 構造体のメンバの詳細を示します。

```
typedef struct {
     BYTE fs type;
                              /* Filesystem type (0:not mounted) */
      BYTE pdrv;
                             /* Associated physical drive */
      BYTE n fats;
                                    /* Number of FATs (1 or 2) */
      BYTE wflag;
                                    /* win[] flag (b0:dirty) */
                            /* FSINFO flags (b7:disabled, b0:dirty) */
      BYTE fsi flag;
      WORD id;
                                    /* Volume mount ID */
                            /* Volume mount 10 "/
/* Number of root directory entries (FAT12/16) */
     WORD n_rootdir;
WORD csize;
                              /* Cluster size [sectors] */
#if FF MAX SS != FF MIN SS
                              /* Sector size (512, 1024, 2048 or 4096) */
      WORD ssize;
#endif
#if FF USE LFN
     WCHAR*
                 lfnbuf; /* LFN working buffer */
#endif
#if FF FS EXFAT
      BYTE* dirbuf;
                              /* Directory entry block scratchpad buffer for
                              exFAT */
#endif
#if FF FS REENTRANT
     FF SYNC t sobj;
                             /* Identifier of sync object */
#endif
#if !FF FS READONLY
      DWORD last clst;
                              /* Last allocated cluster */
      DWORD free clst;
                              /* Number of free clusters */
#endif
#if FF FS RPATH
     DWORD cdir;
                              /* Current directory start cluster (0:root) */
#if FF FS EXFAT
     DWORD cdc scl;
                              /* Containing directory start cluster (invalid
                              when cdir is 0) */
                              /* b31-b8:Size of containing directory, b7-b0:
      DWORD cdc size;
                              Chain status */
      DWORD cdc ofs;
                              /* Offset in the containing directory (invalid
                              when cdir is 0) */
#endif
                           /* Number of FAT entries (number of clusters+2)*/
/* Size of an FAT [sectors] */
/* Volume base sector */
/* FAT because
#endif
      DWORD n fatent;
      DWORD fsize;
      DWORD volbase;
                             /* FAT base sector */
      DWORD fatbase;
                             /* Root directory base sector/cluster */
      DWORD dirbase;
                              /* Data base sector */
      DWORD database;
#if FF FS EXFAT
      DWORD bitbase; /* Allocation bitmap base sector */
```

# RX ファミリ

# オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール Firmware Integration Technology

## 2.9.2 DIR - ディレクトリ・オブジェクト構造体

DIR 構造体(ディレクトリ・オブジェクト)は、ディレクトリに関連するデータを保持します。

ディレクトリに関連するデータは、f\_opendir および f\_readdir 関数によって DIR 構造体に格納されます。

以下に DIR のメンバの詳細を示します。この構造体のメンバはアプリケーション・プログラムから変更することはできません。

```
typedef struct {
     FFOBJID
                           /* Object identifier */
                obj;
     DWORD
                            /* Current read/write offset */
               dptr;
                            /* Current cluster */
     DWORD
               clust;
                           /* Current sector (0:Read operation has
     DWORD
               sect;
                            terminated) */
     BYTE*
               dir;
                           /* Pointer to the directory item in the win[] */
                fn[12];
                           /* SFN (in/out) {body[8],ext[3],status[1]} */
     BYTE
#if FF USE LFN
                           /* Offset of current entry block being processed
     DWORD
               blk ofs;
                             (0xFFFFFFFFF:Invalid) */
#endif
#if FF USE FIND
     const TCHAR* pat; /* Pointer to the name matching pattern */
#endif
} DIR;
```

## 2.9.3 FIL - ファイル・オブジェクト構造体

FIL 構造体(ファイル・オブジェクト)はファイルの状態を保持します。 $f_open$  関数によって作成され、 $f_close$  関数によって破棄されます。この構造体の"cltbl"を除いたメンバはアプリケーション・プログラムから変更することはできません。

```
typedef struct {
     FFOBJID obj;
                            /* Object identifier (must be the 1st member
                            to detect invalid object pointer) */
                          /* File status flags */
     BYTE
                flaq;
                err;
                            /* Abort flag (error code) */
     BYTE
                fptr;
                           /* File read/write pointer (Zeroed on file open) */
     FSIZE t
                            /* Current cluster of fpter (invalid when fptr
     DWORD
                clust;
                             is 0) */
     DWORD
              sect;
                            /* Sector number appearing in buf[] (0:invalid) */
#if !FF FS READONLY
     DWORD
            dir sect; /* Sector number containing the directory entry
                             (not used at exFAT) */
     BYTE*
           dir ptr;
                             /* Pointer to the directory entry in the win[]
                             (not used at exFAT) */
#endif
#if FF USE FASTSEEK
     DWORD* cltbl;
                            /* Pointer to the cluster link map table
                             (nulled on open, set by application) */
#endif
#if !FF FS_TINY
     BYTE
                 buf[FF MAX SS]; /* File private data read/write window */
#endif
} FIL;
```

## 2.9.4 FILINFO - ファイル・ステータス構造体

FILINFO 構造体は、f stat()および f\_readdir()関数によって返されるファイル情報を保持します。

```
typedef struct {
                                                 /* File size */
      FSIZE t
                  fsize;
      WORD
                  fdate:
                                                 /* Modified date */
      WORD
                 ft.ime:
                                                 /* Modified time */
      BYTE
                  fattrib;
                                                /* File attribute */
#if FF USE LFN
      TCHAR
                  altname[FF SFN BUF + 1];
                                               /* Altenative file name */
      TCHAR
                  fname[FF LFN BUF + 1];
                                               /* Primary file name */
#else
                  fname[12 + 1]
                                                /* File name */
      TCHAR
#endif
} FILINFO;
```

### 2.9.5 FFOBJID - オブジェクト ID と割り当て情報の構造体

FFOBJID 構造体は、オブジェクト ID と割り当て情報を保持します。

```
typedef struct {
      FATFS*
                  fs;
                              /* Pointer to the hosting volume of this object */
      WORD
                  id;
                                     /* Hosting volume mount ID */
                  attr;
                                     /* Object attribute */
      BYTE
      BYTE
                                     /* Object chain status (b1-0: =0:not
                 stat;
                                     contiguous, =2:contiguous, =3:fragmented
                                     in this session,
                                    b2:sub-directory stretched) */
                                    /* Object data start cluster (0:no cluster
      DWORD
                  sclust;
                                    or root directory) */
                                    /* Object size (valid when sclust != 0) */
      FSIZE t
                  objsize;
#if FF FS EXFAT
      DWORD
                                    /* Size of first fragment - 1 (valid when
                  n cont;
                                    stat == 3) */
      DWORD
                  n frag;
                                    /* Size of last fragment needs to be written
                                    to FAT (valid when not zero) */
      DWORD
                                    /* Containing directory start cluster (valid
                  c scl;
                                    when sclust != 0) */
                                    /* b31-b8:Size of containing directory,
      DWORD
                  c size;
                                    b7-b0: Chain status
                                    (valid when c scl != 0) */
                                    /* Offset in the containing directory
      DWORD
                  c ofs;
                                      (valid when file object and sclust != 0) */
#endif
#if FF FS LOCK
      UINT
                                    /* File lock ID origin from 1
                  lockid;
                                     (index of file semaphore table Files[]) */
#endif
} FFOBJID;
```

## 2.10 TFAT FIT 定数

このセクションでは、使用する定数について詳細に説明します。以下の定数は ff.h に定義されています。

#### 2.10.1 FRESULT - API 関数戻り値

API 関数の戻り値は、enum 型で定義されます。

```
typedef enum
{
     FR OK = 0,
                                   /* (0) Succeeded */
     FR DISK ERR,
                                   /* (1) A hard error occurred in the low
                                         level disk I/O layer */
                                   /* (2) Assertion failed */
      FR INT ERR,
     FR NOT READY,
                                   /* (3) The physical drive cannot work */
      FR NO FILE,
                                   /* (4) Could not find the file */
      FR NO PATH,
                                   /* (5) Could not find the path */
      FR INVALID NAME,
                                   /* (6) The path name format is invalid */
                                   /* (7) Access denied due to prohibited
      FR DENIED,
                                         access or directory full */
      FR EXIST,
                                   /* (8) Access denied due to prohibited
                                         access */
                                   /* (9) The file/directory object is
      FR INVALID OBJECT,
                                         invalid */
      FR WRITE PROTECTED,
                                   /* (10) The physical drive is write
protected */
      FR INVALID DRIVE,
                                   /* (11) The logical drive number is
                                         invalid */
                                   /* (12) The volume has no work area */
      FR NOT ENABLED,
      FR NO FILESYSTEM,
                                   /* (13) There is no valid FAT volume */
      FR MKFS ABORTED,
                                   /* (14) The f_mkfs() aborted due to any
                                         problem */
      FR TIMEOUT,
                                   /* (15) Could not get a grant to access
                                         the volume within defined period */
                                   /* (16) The operation is rejected according
      FR LOCKED,
                                        to the file sharing policy */
      FR_NOT_ENOUGH CORE,
                                   /* (17) LFN working buffer could not be
                                         allocated */
     FR_TOO_MANY_OPEN_FILES,
                                   /* (18) Number of open files > FF FS LOCK */
      FR INVALID PARAMETER
                                   /* (19) Given parameter is invalid */
} FRESULT;
```

## 2.10.2 ファイル属性情報

以下のマクロは FILINFO 構造体の fattrib メンバに設定される各ビットの内容を示します。

### 表 2.2 ファイル属性情報のマクロ

名称	値	意味
AM_RDO	0x01	このフラグがセットされている場合、該当するファイルまたはディレクト
		リは読み出し専用であることを示します。
AM_HID	0x02	このフラグがセットされている場合、該当するファイル(またはディレク
		トリ)は隠しファイル(またはディレクトリ)であることを示します。
AM_SYS	0x04	このフラグがセットされている場合、該当するファイル(またはディレク
		トリ)はシステムファイル(またはディレクトリ)であることを示します。
AM_DIR	0x10	このフラグがセットされている場合、ディレクトリであることを示しま
		す。
AM_ARC	0x20	このフラグがセットされている場合、該当するファイル(またはディレク
		トリ)はアーカイブであることを示します。

## 2.10.3 ディスク・ステータスのためのマクロ

これらのマクロは DSTATUS 型に設定されるディスクのステータスを示します。メモリ・ドライバ・インタフェース関数は適切なマクロを設定し、結果を TFAT FIT に渡します。

### 表 2.3 ディスク・ステータスのためのマクロ

名称	値	意味
STA_NOINIT	0x01	このフラグは、ディスクドライブが初期化されていないことを示します。このフラグは、システムリセット時、ディスク取り出し時、disk_initialize 関数の失敗時にセットされ、disk_initialize 関数の成功時にクリアされます。
STA_NODISK	0x02	このフラグがセットされている場合、ドライブに記録メディアが挿 入されていないことを示します。ドライブに記録メディアが挿入さ れている場合、このフラグはクリアされます。
STA_PROTECT	0x04	このフラグは、記録メディアが書き込み保護されていることを示します。これは、書き込み保護ノッチをサポートしていないドライブでは常にクリアされます。このフラグは、STA_NODISKがセットされていない場合は有効でありません。

### 2.10.4 メモリ・ドライバ・インタフェース関数の戻り値

ユーザがメモリ・ドライバ・インタフェース関数によって実行されたディスク動作の結果を示すためにこの enum を使用します。

### 表 2.4 DRESULT の値

名称	値	意味
RES_OK	0	関数の実行が成功しました。
RES_ERROR	1	関数実行時にエラーが発生しました。
RES_WRPRT	2	ディスクは書き込み保護されています。
RES_NOTRDY	3	ディスクドライブが初期化されていません。
RES_PARERR	4	無効な引数が関数に渡されました。

# 2.10.5 フォーマット・オプション

以下のマクロはフォーマット・オプションの内容を示します。 $f_mkfs$  の第2引数として用いられます。なお、実際にフォーマットされる FAT タイプは、クラスタ・サイズ( $f_mkfs$  の第3引数)も影響します。

表 2.5 ファイル属性情報のマクロ

名称	値	意味
FM_FAT	0x01	クラスタ・サイズに応じて、
		FAT12/FAT16/FAT32 の中から決定
FM_FAT32	0x02	FAT32
FM_EXFAT	0x04	EXFAT
FM_ANY	0x07	クラスタ・サイズに応じて、
		FAT12/FAT16/FAT32/EXFAT の中から決定
FM_SFD	0x08	SFD 形式

## 2.11 FIT モジュールの追加方法

本モジュールは、使用するプロジェクトごとに追加する必要があります。ルネサスでは、Smart Configurator を使用した(1)、(3)の追加方法を推奨しています。ただし、Smart Configurator は、一部の RX デバイスのみサポートしています。サポートされていない RX デバイスについては(2)、(4)の方法を使用してください。

- (1) e<sup>2</sup> studio 上で Smart Configurator を使用して FIT モジュールを追加する場合 e<sup>2</sup> studio の Smart Configurator を使用して、自動的にユーザプロジェクトに FIT モジュールを追加します。詳細は、アプリケーションノート「Renesas e<sup>2</sup> studio スマート・コンフィグレータ ユーザーガイド (R20AN0451)」を参照してください。
- (2) e<sup>2</sup> studio 上で FIT Configurator を使用して FIT モジュールを追加する場合 e<sup>2</sup> studio の FIT Configurator を使用して、自動的にユーザプロジェクトに FIT モジュールを追加することができます。詳細は、アプリケーションノート「RX ファミリ e<sup>2</sup> studio に組み込む方法 Firmware Integration Technology (R01AN1723)」を参照してください。
- (3) CS+上で Smart Configurator を使用して FIT モジュールを追加する場合 CS+上で、スタンドアロン版 Smart Configurator を使用して、自動的にユーザプロジェクトに FIT モジュールを追加します。詳細は、アプリケーションノート「Renesas e² studio スマート・コンフィグレータ ユーザーガイド (R20AN0451)」を参照してください。
- (4) CS+上で FIT モジュールを追加する場合 CS+上で、手動でユーザプロジェクトに FIT モジュールを追加します。詳細は、アプリケーション ノート「RX ファミリ CS+に組み込む方法 Firmware Integration Technology (R01AN1826)」を参照してください。

### 3. API 関数

この章では、弊社動作確認済みの API 関数について説明します。その他の API 関数については、1.1 FatFs とは?に記載されたドキュメントをご参照ください。

### 3.1 f mount()

この関数はワークエリアの登録・削除を行います。

#### **Format**

#### **Parameters**

fs

登録および消去するファイルシステム・オブジェクトへのポインタ。NULL ポインタは登録されたファイルシステム・オブジェクトの登録を解除します。

#### path

論理ドライブを設定する NULL 終端文字列へのポインタ。ドライブ番号のない文字列はデフォルトのドライブを意味します。

### opt

初期化オプション

0: 今すぐマウントしない (ボリュームへの最初のアクセス時にマウントされます)

1:ボリュームを強制的にマウントして、作動可能かどうかを確認します。

## **Return Values**

 $\label{eq:fresult:fr_ok,fr_invalid_drive,fr_disk_err,fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_ready,fr_not_enabled,\\ Fr_not_enabled,\\ Fr_not_en$ 

## **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

FatFs は各論理ドライブ (FAT ボリューム) 用のワークエリア (ファイルシステム・オブジェクト) を必要とします。ファイル/ディレクトリ操作を実行する前に、ファイルシステム・オブジェクトを f\_mount 関数で論理ドライブに登録する必要があります。ファイル/ディレクトリ API 関数は、この手順の後に動作する準備が整います。論理ドライブ上にファイルまたはディレクトリのオープンオブジェクトがある場合、そのオブジェクトはこの機能によって無効にされます。

f\_mount 関数は、次のとおりファイルシステム・オブジェクトを FatFs モジュールに登録/登録解除します。

- 1. パスで設定した論理ドライブを決定します。
- 2. ボリュームの登録済みワークエリアが存在する場合は、それをクリアおよび登録解除します。
- 3.fs が NULL でない場合は、新しいワークエリアをクリアしボリュームに登録します。
- 4. 強制マウントを設定した場合は、ボリュームへのボリュームマウント処理を行います。

強制マウントが設定されていない (opt = 0) 場合、この関数は物理ドライブの状態に関係なく常に成功します。設定されたワークエリアをクリア (初期化前の状態に戻す) してそのアドレスを内部テーブルに登録するだけで、物理ドライブに対して影響を及ぼしません。以下の条件のいずれかが当てはまる場合、ボリュームマウントプロセス (対応する物理ドライブの初期化、物理ボリューム内の FAT ボリューム探索、ワークエリアの初期化) は後続の file / directroy 関数で試行されます(遅延マウント)。

- ·ファイルシステム・オブジェクトが初期化されていない状態。ファイルシステム・オブジェクトは f mount 関数によって初期化前の状態に戻されます。
- ・物理ドライブが初期化されていない状態。物理ドライブはシステムリセットまたはメディアの取り外しによって初期化前の状態に戻されます。

強制マウント(opt = 1)の機能が  $FR_NOT_READY$  で失敗した場合は、ファイルシステム・オブジェクトは正常に登録されましたが、ボリュームは現在動作可能な状態ではありません。後続の file / directroy 関数でボリュームマウントプロセスが試行されます。

ディスク I/O 層の実装に非同期メディア変更の検出が欠けている場合、ファイルシステム・オブジェクトを強制的にクリアするために、アプリケーション・プログラムは各メディア変更後に f\_mount 関数を実行する必要があります。ワークエリアの登録を解除するには、fs に NULL を設定し f\_mount 関数を実行後、ワークエリアを破棄できます。

## **Example**

## **Special Notes:**

なし

## 3.2 f\_open()

この関数は既存の、または、新しく作成したファイルを開きます。

#### **Format**

#### **Parameters**

fp

空のファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

#### path

開くファイルまたは作成するファイルの名前を設定する NULL 終端文字列へのポインタ。

#### mode

ファイルのアクセスの種類と開き方を設定するモードフラグ。以下のフラグの組み合わせで設定されます。

表 3.1 mode のパラメータ

値	説明		
FA_READ	オブジェクトへの読み出しアクセスを設定します。ファイルからデータを 読み取ることができます。		
FA_WRITE	オブジェクトへの書き込みアクセスを設定します。データをファイルに書き込むことができます。リード/ライトアクセスの場合は FA_READ と組み合わせてください。		
FA_OPEN_EXISTING	ファイルを開きます。ファイルが存在しない場合、関数は失敗します。 (デフォルト)		
FA_OPEN_ALWAYS	ファイルが存在する場合はそれを開きます。そうでない場合は、新しい ファイルが作成されます。		
FA_CREATE_NEW	新しいファイルを作成します。ファイルが存在する場合、関数は FR_EXIST で失敗します。		
FA_CREATE_ALWAYS	新しいファイルを作成します。ファイルが存在する場合は、ファイル・サ イズを切り詰めて上書きされます。		
FA_OPEN_APPEND	リード/ライト・ポインタがファイルの末尾に設定されている点を除けば、 FA_OPEN_ALWAYS と同じです。		

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_FILE, FR\_NO\_PATH, FR\_INVALID\_NAME, FR\_DENIED, FR\_EXIST, FR\_INVALID\_OBJECT, FR\_WRITE\_PROTECTED, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, FR\_LOCKED, FR\_NOT\_ENOUGH CORE, FR\_TOO\_MANY\_OPEN\_FILES

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

 $f_open$  関数はファイルを開き、ファイル・オブジェクトを作成します。ファイル・オブジェクトは、その後のファイルへのリード/ライト操作でファイルを識別するために使用されます。開いているファイルはファイルアクセス操作の後に  $f_close$  関数で閉じるべきです。何らかの変更が行われたファイルがその後正しく閉じられなかった(電源切断、メディア取り外し、再マウント)場合、そのファイルが破損する場合があります。

すでに開かれているファイルを開く必要がある場合は、FatFs アプリケーションノートの多重アクセス制御を参照してください。ただし、書き込みモードフラグを設定してファイルを重複して開くことは常に禁止されています。

### Example

## **Special Notes:**

なし

## 3.3 f close()

この関数はファイルを閉じます。

#### **Format**

```
FRESULT f_close (
FIL* fp     /* [IN] Pointer to the file object */
);
```

### **Parameters**

fp

クローズ対象のファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_INVALID\_OBJECT, FR\_TIMEOUT

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

## **Description**

 $f\_close$  関数は、開いているファイル・オブジェクトを閉じます。ファイルが変更されている場合は、ファイルのキャッシュ情報がボリュームに書き戻されます。関数が成功すると、ファイル・オブジェクトは無効になり、破棄できます。ファイル・オブジェクトが読み出し専用モードで  $FF\_FS\_LOCK$  が有効になっていない場合は、この手順を実行せずにファイル・オブジェクトを破棄することもできます。しかしこれは将来の互換性のために推奨されません。

### Example

3.2 f\_open()に記載。

#### **Special Notes:**

なし

## 3.4 f read()

この関数はファイルからデータを読み出します。

#### **Format**

### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクトへのポインタ。

buff

読み出したデータを格納するためのバッファへのポインタ。

btr

UINT 型の範囲で読み込むバイト数。

br

読み出されたバイト数を受け取る UINT 型変数へのポインタ。この値は、関数の戻りコードに関係なく、関数呼び出しの後は常に有効です。

#### **Return Values**

FRESULT: FR OK, FR DISK ERR, FR INT ERR, FR DENIED, FR INVALID OBJECT, FR TIMEOUT

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

この関数は、ファイルのリード/ライト・ポインタが指す位置からデータの読み出しを開始します。リード/ライト・ポインタは、読み出されたバイト数だけ進みます。関数が成功した後、\* br をチェックしてファイルの終わりを検出する必要があります。\* br < btr の場合、読み出し操作中にリード/ライト・ポインタがファイルの終わりに達したことを意味します。

### **Example**

```
FATFS fs0, fs1;
FIL fsrc, fdst;
                    /* Work area (filesystem object) for logical drives */
                    /* File objects */
BYTE buffer[4096]; /* File copy buffer */
FRESULT fr;
                    /* FatFs function common result code */
UINT br, bw;
                    /* File read/write count */
 /* Register work area for each logical drive */
f_mount(&fs0, "0:", 0);
f_mount(&fs1, "1:", 0);
 /* Open source file on the drive 1 */
fr = f open(&fsrc, "1:file.bin", FA READ);
if (fr) return (int)fr;
 /* Create destination file on the drive 0 */
fr = f open(&fdst, "0:file.bin", FA WRITE | FA CREATE ALWAYS);
if (fr) return (int)fr;
 /* Copy source to destination */
 for (;;) {
    fr = f read(&fsrc, buffer, sizeof buffer, &br); /* Read a chunk of
                                                       source file */
    if (fr || br == 0) break; /* error or eof */
    fr = f write(&fdst, buffer, br, &bw);
                                                     /* Write it to the
                                                       destination file */
    if (fr || bw < br) break; /* error or disk full */
/* Close open files */
f close(&fsrc);
f close (&fdst);
 /* Unregister work area prior to discard it */
 f mount(0, "0:", 0);
 f mount(0, "1:", 0);
```

### **Special Notes:**

なし

## 3.5 f write()

この関数はファイルにデータを書き込みます。

#### **Format**

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

buff

書き込まれるデータへのポインタ。

btw

UINT 型の範囲で書き込むバイト数。

bw

書き込まれたバイト数を受け取る UINT 型変数へのポインタ。この値は、関数の戻りコードに関係なく、関数呼び出しの後は常に有効です。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_DENIED, FR\_INVALID\_OBJECT, FR\_TIMEOUT

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

この関数は、ファイルのリード/ライト・ポインタが指す位置からデータの書き込みを開始します。リード/ライト・ポインタは、書き込まれたバイト数だけ進みます。関数が成功した後、\*bw をチェックしてディスクがフルになったことを検出する必要があります。\*bw < btw の場合は、書き込み操作中にボリュームがフルになったことを意味します。この機能は、ボリュームがフルになるか、フルに近づくと時間がかかることがあります。

### **Example**

```
FATFS fs0, fs1; /* Work area (filesystem object) for logical drives */
FIL fsrc, fdst; /* File objects */
BYTE buffer[4096]; /* File copy buffer */
FRESULT fr;
                    /* FatFs function common result code */
UINT br, bw;
                   /* File read/write count */
/* Register work area for each logical drive */
f_mount(&fs0, "0:", 0);
f_mount(&fs1, "1:", 0);
/* Open source file on the drive 1 */
fr = f open(&fsrc, "1:file.bin", FA READ);
if (fr) return (int)fr;
/* Create destination file on the drive 0 */
fr = f open(&fdst, "0:file.bin", FA WRITE | FA CREATE ALWAYS);
if (fr) return (int)fr;
/* Copy source to destination */
for (;;) {
   fr = f read(&fsrc, buffer, sizeof buffer, &br); /* Read a chunk of
                                                       source file */
   if (fr || br == 0) break; /* error or eof */
   fr = f write(&fdst, buffer, br, &bw);
                                                     /* Write it to the
                                                        destination file */
   if (fr || bw < br) break; /* error or disk full */
/* Close open files */
f close(&fsrc);
f close (&fdst);
/* Unregister work area prior to discard it */
f mount(0, "0:", 0);
f mount(0, "1:", 0);
```

### **Special Notes:**

FF FS READONLY = 0 の場合に使用可能です。

## 3.6 f\_lseek()

この関数は、開いているファイル・オブジェクトのファイルリード/ライト・ポインタを移動します。 ファイル・サイズの拡大(クラスタの事前割り当て)にも使用できます。

#### **Format**

```
FRESULT f_lseek (
  FIL* fp, /* [IN] File object */
  FSIZE_t ofs /* [IN] File read/write pointer */
);
```

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクトへのポインタ。

ofs

リード/ライト・ポインタを設定するためのファイルの先頭からのバイトオフセット。データ型  $FSIZE_t$  は、構成オプション  $FF_FS_EXFAT$  に応じて、DWORD(32 ビット)または QWORD(64 ビット)のエイリアスです。

#### **Return Values**

FRESULT: FROK, FROISK ERR, FRINTERR, FRINVALID OBJECT, FROIMEOUT

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

開いたファイル・オブジェクトのリード/ライト・ポインタは次に読み出し・書き込みされるバイト数を指します。読み出し・書き込みされたバイト数だけリード/ライト・ポインタは進みます。f\_lseek 関数はファイルへの読み出し・書き込み操作なしでリード/ライト・ポインタを移動します。

書き込みモードでファイル・サイズより大きな値を設定すると、指定されたオフセットまでファイル・サイズが拡張されます。この処理によってファイルにデータが書き込まれるのではないので、拡張された部分のデータは未定義となります。データを遅延無く高速に書き込みたいときに、予めこの関数で必要なサイズまでデータ領域を素早く事前に割り当てるのに適しています。f\_lseek 関数が正常終了したあとは、リード/ライト・ポインタが正しく移動したかチェックするべきです。リード/ライト・ポインタが期待値ではないときは、次の原因が発生しています。

·ファイルが終端状態。ファイルが読み出し専用モードで開かれたため、設定した ofs がファイルの終端でクリップされた。

・ディスクがフル状態。ファイル拡張のためのボリューム上の空きスペースがない。

高速シーク機能は、オンメモリ CLMT(クラスター・リンク・マップ・テーブル)を使用することにより、FAT アクセスなしで高速な後方/ロング・シーク操作を可能にします。この機能は f\_read および f\_write 関数にも適用されますが、ファイルが高速シークモードの間は、f\_write、f\_lseek 関数ではファイル・サイズを拡張できません。

ファイル・オブジェクトの cltbl メンバが NULL でない場合、高速シークモードが有効になります。高速シーク動作を行う前に、DWORD 配列に CLMT を作成しておく必要があります。CLMT を作成するには、まずファイル・オブジェクトの cltbl メンバに DWORD 配列のアドレスをセットします。そして、配列の先頭要素にその配列のサイズ(要素数)を入れ、ofs == CREATE\_LINKMAP を設定して f\_lseek 関数を呼び出します。関数が成功すると CLMT が作成され、以降の f\_read/f\_write/f\_lseek 関数では FAT へのアクセスは発生しません。先頭要素には使用された、または、必要とされた要素数が返されます。使用される要素数は、(ファイルの分割数 +1)\*2 です。たとえば、ファイルが5つのフラグメントに分断されているときに必要な要素数は、12 となります。FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE で関数が失敗したときは、指定された配列サイズがファイルに対して不足しています。

### **Example**

```
/* Open file */
fp = malloc(sizeof (FIL));
res = f_open(fp, "file.dat", FA_READ|FA_WRITE);
if (res) ...

/* Move to offset of 5000 from top of the file */
res = f_lseek(fp, 5000);

/* Move to end of the file to append data */
res = f_lseek(fp, f_size(fp));

/* Forward 3000 bytes */
res = f_lseek(fp, f_tell(fp) + 3000);

/* Rewind 2000 bytes (take care on wraparound) */
res = f_lseek(fp, f_tell(fp) - 2000);;
```

#### **Special Notes:**

 $FF\_FS\_MINIMIZE <= 2$  の場合に使用可能です。高速シーク機能を使用するには、この機能を有効にするために  $FF\_USE\_FASTSEEK$  を 1 に設定する必要があります。

## 3.7 f truncate()

この関数はファイル・サイズを切り詰めます。

#### **Format**

```
FRESULT f_truncate (
  FIL* fp     /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

切り詰める対象の開いているファイル・オブジェクトへのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR OK, FR DISK ERR, FR INT ERR, FR DENIED, FR INVALID OBJECT, FR TIMEOUT

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

f\_truncate 関数は、ファイル・サイズを現在のリード/ライト・ポインタに切り詰めます。ファイルのリード/ライト・ポインタがすでにファイルの末尾を指している場合、この関数は効果がありません。

#### Example

```
/* Cluster pre-allocation (to prevent buffer overrun on streaming write) */
   res = f open(fp, recfile, FA CREATE NEW | FA WRITE); /* Create a file */
   res = f lseek(fp, PRE SIZE); /* Expand file size (cluster pre-
allocation) */
   if (res || f tell(fp) != PRE SIZE) ... /* Check if the file has been
expanded successfly */
  res = f lseek(fp, DATA START);
                                        /* Record data stream WITHOUT cluster
allocation delay */
                                     /* Write operation should be aligned to
sector boundary to optimize the write throughput */
                                       /* Truncate unused area */
   res = f truncate(fp);
   res = f lseek(fp, 0);
                                       /* Set file header */
   res = f close(fp); */
```

# RX ファミリ

# オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール Firmware Integration Technology

# **Special Notes:**

FF\_FS\_READONLY = 0 かつ FF\_FS\_MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

## 3.8 f\_sync()

この関数は書き込み中のファイルのキャッシュ情報をフラッシュします。

#### **Format**

```
FRESULT f_sync (
  FIL* fp    /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

フラッシュ対象の開いているファイル・オブジェクトへのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR OK, FR DISK ERR, FR INT ERR, FR INVALID OBJECT, FR TIMEOUT

## **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

## **Description**

この関数は  $f_{close}$ ()と同じ処理を実行しますが、ファイルは引き続き開かれたままになり、リード/ライトを続行できます。ロギングなど、書き込みモードで長時間ファイルが開かれているアプリケーションにおいて、定期的または区切りの良いところでこの関数を使用することにより、不意の電源断やメディアの取り外しにより失われるデータを最小にすることができます。 $f_{close}$ ()内ではこの関数を呼び出した後ファイル・オブジェクトを無効化しているだけなので、 $f_{close}$ ()直前の  $f_{close}$ ()は意味がありません。

#### **Example**

なし

#### **Special Notes:**

FF FS READONLY = 0 の場合に使用可能です。

### 3.9 f opendir()

この関数はディレクトリを開きます。

#### **Format**

#### **Parameters**

dp

新しいディレクトリ・オブジェクトを作成するための空のディレクトリ・オブジェクトへのポインタ。

path

開くディレクトリ名を設定する NULL 終端文字列へのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_PATH, FR\_INVALID\_NAME, FR\_INVALID\_OBJECT, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE, FR\_TOO\_MANY\_OPEN\_FILES

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

 $f_{\text{opendir}}$  関数は、既存のディレクトリを開き、後続の  $f_{\text{readdir}}$  関数で使用するためにディレクトリ・オブジェクトを作成します。

#### **Example**

3.11 f readdir()に記載。

### **Special Notes:**

FF FS MINIMIZE <= 1 の場合に使用可能です。

### 3.10 f closedir()

この関数は開いているディレクトリを閉じます。

#### **Format**

#### **Parameters**

dp

閉じる対象の開いているディレクトリ・オブジェクト構造体へのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR OK, FR INT ERR, FR INVALID OBJECT, FR TIMEOUT

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

 $f_{closedir}$  関数は、開いているディレクトリ・オブジェクトを閉じます。関数が成功すると、ディレクトリ・オブジェクトは無効になり、破棄できます。構成オプション  $FF_{closedir}$  が有効になっていない場合は、この手順を行わずにディレクトリ・オブジェクトを破棄することもできます。しかしこれは将来の互換性のために推奨されません。

#### **Example**

3.11 f readdir()に記載。

### **Special Notes:**

FF FS MINIMIZE <= 1 の場合に使用可能です。

## 3.11 f\_readdir()

この関数はディレクトリの情報を読み出します。

#### **Format**

#### **Parameters**

dp

開いているディレクトリ・オブジェクトへのポインタ。

fno

読み出したファイル情報を保管するファイル・ステータス構造体へのポインタ。NULL ポインタはディレクトリの読み出しインデックスを最初に戻します。

### **Return Values**

 $\label{eq:fresult:frow} FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_INVALID\_OBJECT, FR\_TIMEOUT, \\ FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE$ 

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

 $f_r$ eaddir 関数はオブジェクトに関する情報をディレクトリのアイテムから読み出します。ディレクトリ内のすべてのアイテムは、 $f_r$ eaddir 関数を連続して呼び出すことで、順番に読み取ることができます。サブディレクトリ内のドットエントリ("."と"..")は除外され、それらはアイテムとして読み取られません。すべてのディレクトリのアイテムが読み取られ、次に読み取るアイテムがない場合、エラーなしで NULL 文字列が fno-> fname []に保管されます。 fno に NULL ポインタが与えられた場合、ディレクトリ・オブジェクトの読み出しインデックスは最初に戻ります。

長いファイル名(LFN)の構成オプションが有効になっている場合、オブジェクトの短いファイル名を格納するために、メンバ altname []がファイル・ステータス構造体に定義されています。以下の何らかの理由で長いファイル名にアクセスできない場合、短いファイル名は fname[]に格納され、altname[]は NULL 文字列を持ちます。

- ·アイテムに LFN がない。 (exFAT ボリュームの場合は該当しません)
- ·FF MAX LFN の設定が、LFN を処理するのに不十分。 (FF MAX LFN = 255 の場合は該当しません)
- ·FF LFN BUF の設定が LFN を格納するのに不十分。
- ·LFN に現在のコード・ページで定義されていない文字が含まれている。 (FF\_LFN\_UNICODE>=1の場合は該当しません)

exFAT は短いファイル名をサポートしません。つまり、上記の条件が当てはまる時、ファイル名を返すことができない場合があります。その場合、オブジェクトにアクセスできないことを示すために、f(name) に "?" が返されます。この問題を回避するには、LFN 仕様の全機能をサポートするように f(name) FF LFN UNICODE>= 1 かつ FF MAX LFN = 255 を定義します。

### **Example**

```
FRESULT scan files (
   char* path /* Start node to be scanned (***also used as work area***)
)
{
   FRESULT res;
   DIR dir;
   UINT i;
   static FILINFO fno;
   res = f opendir(&dir, path);
                                                 /* Open the directory */
   if (res == FR OK) {
      for (;;) {
         res = f_readdir(&dir, &fno);
                                                     /* Read a directory item
*/
         if (res != FR OK || fno.fname[0] == 0) break; /* Break on error or
                                                         end of dir */
                                                      /* It is a directory */
          if (fno.fattrib & AM DIR) {
             i = strlen(path);
             sprintf(&path[i], "/%s", fno.fname);
             res = scan files(path);
                                                    /* Enter the directory */
             if (res != FR OK) break;
            path[i] = 0;
          } else {
                                                  /* It is a file. */
             printf("%s/%s\footnotes", path, fno.fname);
      f closedir(&dir)
   return res;
int main (void)
   FATFS fs;
   FRESULT res;
   char buff[256];
   res = f mount(&fs, "", 1);
   if (res == FR OK) {
      strcpy(buff, "/");
      res = scan files(buff);
   return res;
```

### **Special Notes:**

FF FS MINIMIZE <= 1 の場合に使用可能です。

### 3.12 f getfree()

この関数は、ボリューム上の空きクラスタの数を取得します。

#### **Format**

#### **Parameters**

path

論理ドライブを設定する NULL 終端文字列へのポインタ。NULL 文字列はデフォルトのドライブを意味 します。

nelst

空きクラスタの数を格納するための DWORD 変数へのポインタ。

fatfs

対応するファイルシステム・オブジェクトへのポインタを格納するポインタへのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

f\_getfree 関数は、ボリューム上の空きクラスタ数を取得します。ファイルシステム・オブジェクトのメンバ csize はクラスタあたりのセクタ数を示しているので、セクタ単位の空き容量はこの情報で計算できます。FAT32 ボリュームの FSINFO 構造体が同期していない場合、この関数は誤った空きクラスタ数を返す場合があります。この問題を回避するために、FF\_FS\_NOFSINFO 構成オプションで FatFs を強制的に完全 FAT スキャンすることができます。

### **Example**

```
FATFS *fs;

DWORD fre_clust, fre_sect, tot_sect;

/* Get volume information and free clusters of drive 1 */

res = f_getfree("1:", &fre_clust, &fs);

if (res) die(res);

/* Get total sectors and free sectors */

tot_sect = (fs->n_fatent - 2) * fs->csize;

fre_sect = fre_clust * fs->csize;

/* Print the free space (assuming 512 bytes/sector) */

printf("%10lu KiB total drive space.\forall n\forall 10lu KiB available.\forall n\",

tot_sect / 2, fre_sect / 2);
```

### **Special Notes:**

FF\_FS\_READONLY = 0 かつ FF\_FS\_MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

### 3.13 f stat()

この関数はファイルまたはサブディレクトリの存在を確認します。

#### **Format**

#### **Parameters**

#### path

情報取得対象のオブジェクトを設定する NULL 終端文字列へのポインタ。オブジェクトはルートディレクトリを設定できません。

fno

オブジェクトの情報を格納するための空の FILINFO 構造体へのポインタ。不要な場合は NULL ポインタを設定してください。

#### **Return Values**

 $FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_FILE, FR\_NO\_PATH, \\ FR\_INVALID\_NAME, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, \\ FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE$ 

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

 $f_s$ tat 関数は、ファイルまたはサブディレクトリの存在を確認します。存在しない場合、関数は FR\_NO\_FILE を返します。存在する場合、関数は FR\_OK で戻り、オブジェクトの情報、ファイル・サイズ、タイムスタンプ、および属性がファイル・ステータス構造体に格納されます。ファイル情報の詳細については、FILINFO 構造体と  $f_s$  readdir 関数を参照してください。

### Example

```
FRESULT fr;
FILINFO fno;
printf("Test for 'file.txt'...\for");
fr = f stat("file.txt", &fno);
switch (fr) {
case FR OK:
   printf("Size: %lu\u00ean", fno.fsize);
   printf("Timestamp: u/802u/802u, 02u:802un",
          (fno.fdate >> 9) + 1980, fno.fdate >> 5 & 15, fno.fdate & 31,
          fno.ftime >> 11, fno.ftime >> 5 & 63);
   printf("Attributes: %c%c%c%c%c\u00e4r",
          (fno.fattrib & AM DIR) ? 'D' : '-',
          (fno.fattrib & AM RDO) ? 'R' : '-',
          (fno.fattrib & AM HID) ? 'H' : '-',
          (fno.fattrib & AM SYS) ? 'S' : '-',
          (fno.fattrib & AM ARC) ? 'A' : '-');
   break;
case FR NO FILE:
   printf("It is not exist.\formalf");
   break;
default:
   printf("An error occured. (%d)\formalfontary, fr);
```

## **Special Notes:**

FF FS MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

### 3.14 f mkdir()

この関数はディレクトリを新規作成します。

#### **Format**

```
FRESULT f_mkdir (
  const TCHAR* path /* [IN] Directory name */
);
```

#### **Parameters**

path

作成するディレクトリ名を設定する NULL 終端文字列へのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_PATH, FR\_INVALID\_NAME, FR\_DENIED, FR\_EXIST, FR\_WRITE\_PROTECTED, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

この関数は新しいディレクトリを作成します。ディレクトリを削除するには、f\_unlink 関数を使います。

#### Example

```
res = f_mkdir("sub1");
if (res) die(res);
res = f_mkdir("sub1/sub2");
if (res) die(res);
res = f_mkdir("sub1/sub2/sub3");
if (res) die(res);
```

#### **Special Notes:**

FF\_FS\_READONLY = 0 かつ FF\_FS\_MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

### 3.15 f unlink()

この関数はボリュームからファイルまたはサブディレクトリを削除します。

#### **Format**

```
FRESULT f_unlink (
  const TCHAR* path /* [IN] Object name */
);
```

#### **Parameters**

path

削除するファイルまたはサブディレクトリを設定する NULL 終端文字列へのポインタ。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_FILE, FR\_NO\_PATH, FR\_INVALID\_NAME, FR\_DENIED, FR\_WRITE\_PROTECTED, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, FR\_LOCKED, FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

削除対象の条件が以下の条件に該当する場合、削除処理は拒否されます。

- ·ファイル/サブディレクトリが読み出し専用属性 (AM RDO) の場合 (FR DENIED を返します。)
- ·ディレクトリが空でない場合、またカレント・ディレクトリである場合(FR DENIED を返します。)
- ·ファイル/サブディレクトリを開いている場合。開いている場合、FAT 構造が破壊される可能性があります。また、ファイルロック機能が有効 (FF FS LOCK = 1) の場合、安全に拒否されます。

### **Example**

なし

### **Special Notes:**

FF\_FS\_READONLY = 0 かつ FF\_FS\_MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

### 3.16 f rename()

この関数はファイルまたはサブディレクトリの名前を変更、または移動します。

#### **Format**

```
FRESULT f_rename (
  const TCHAR* old_name, /* [IN] Old object name */
  const TCHAR* new_name /* [IN] New object name */
);
```

#### **Parameters**

old name

名前を変更する既存のファイルまたはサブディレクトリを設定する、NULL 終端文字列へのポインタ。

new name

新しいオブジェクト名を設定する NULL 終端文字列へのポインタ。この文字列にドライブ番号を設定することはできますが、無視され、old\_name の同じドライブと見なされます。old\_name 以外のこのパス名を持つオブジェクトが存在してはいけません。すでに存在する場合、関数は FR\_EXIST で失敗します。

#### **Return Values**

FRESULT: FR\_OK, FR\_DISK\_ERR, FR\_INT\_ERR, FR\_NOT\_READY, FR\_NO\_FILE, FR\_NO\_PATH, FR\_INVALID\_NAME, FR\_EXIST, FR\_WRITE\_PROTECTED, FR\_INVALID\_DRIVE, FR\_NOT\_ENABLED, FR\_NO\_FILESYSTEM, FR\_TIMEOUT, FR\_LOCKED, FR\_NOT\_ENOUGH\_CORE

#### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

同じボリューム内のファイルやサブディレクトリの名前を変更し、または他のディレクトリに移動することもできます。名前を変更するオブジェクトは、開いているオブジェクトにしないでください。FAT 構造が破壊される可能性があります。ファイルロック機能が有効(FF\_FS\_LOCK = 1)の場合、誤った操作は安全に拒否されます。

### **Example**

```
/* Rename an object in the default drive */
f_rename("oldname.txt", "newname.txt");

/* Rename an object in the drive 2 */
f_rename("2:oldname.txt", "newname.txt");

/* Rename an object and move it to another directory in the drive */
f rename("log.txt", "old/log0001.txt");
```

# **Special Notes:**

FF\_FS\_READONLY = 0 かつ FF\_FS\_MINIMIZE = 0 の場合に使用可能です。

## 3.17 f\_tell()

この関数はファイル上の現在のリード/ライト・ポインタを取得します。

#### **Format**

```
FSIZE_t f_tell (
  FIL* fp /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

#### **Return Values**

ファイルの現在のリード/ライト・ポインタ(ファイル先頭からのバイト単位のオフセット)が返ります。

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

#### **Description**

```
現リビジョンでは、f_{tell} 関数はマクロとして実装されています。 #define f_{tell}(fp) ((fp)->fptr)
```

#### **Example**

なし

### **Special Notes:**

## 3.18 f\_eof()

この関数はファイルのリード/ライト・ポインタがファイル終端に達しているかどうか調べます。

#### **Format**

```
int f_eof (
  FIL* fp  /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

#### **Return Values**

リード/ライト・ポインタがファイルの終わりに達した場合、 $f_{eof}$  関数は0 以外の値を返します。達していない場合は0 を返します。

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

## **Description**

現リビジョンでは f\_eof 関数はマクロとして実装されています。 #define f\_eof(fp) ((int)((fp)->fptr == (fp)->fsize))

### **Example**

なし

### **Special Notes:**

## 3.19 f\_size()

この関数はファイルのサイズを取得します。

#### **Format**

```
FSIZE_t f_size (
  FIL* fp /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

#### **Return Values**

バイト単位のファイル・サイズが返ります。

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

現リビジョンでは f\_size 関数はマクロとして実装されています。 #define f\_size(fp) ((fp)->obj.objsize)

### **Example**

なし

### **Special Notes:**

# 3.20 f\_error()

この関数はファイルに対するエラー発生の有無を調べます。

#### **Format**

```
int f_error(
  FIL* fp /* [IN] File object */
);
```

#### **Parameters**

fp

開いているファイル・オブジェクト構造体へのポインタ。

### **Return Values**

ハードエラーが発生した場合は0以外の値を返します。発生していない場合は0を返します。

### **Properties**

ファイル ff.h にプロトタイプ宣言されています。

### **Description**

現リビジョンでは f\_error 関数はマクロとして実装されています。 #define f\_error(fp) ((fp)->err)

### **Example**

なし

### **Special Notes:**

## RXファミリ

# オープンソース FAT ファイルシステム M3S-TFAT-Tiny モジュール Firmware Integration Technology

## 4. メモリ・ドライバ・インタフェース関数

メモリ・ドライバ・インタフェース関数は、diskio.h または ff.h にてプロトタイプ宣言されています。関数の実体は、M3S-TFAT-Tiny メモリ・ドライバ・インタフェースモジュールの diskio.c または r\_tfat\_drv\_if.c に存在します。

これら関数の詳細は、M3S-TFAT-Tiny メモリ・ドライバ・インタフェースモジュールのアプリケーション・ノート (r20an0335xxxxxx) をご覧ください。

### 5. サンプルプログラム

#### 5.1 概要

サンプルプログラムは、6.1 動作確認環境に記載された評価ボード (以降 CPU ボードと呼ぶ)で動作する  $e^2$  studio のプロジェクトです。またサンプルプログラムは、メモリ・ドライバ・インタフェースとして、SD モード SD カードドライバと USB ドライバを実装したものを用意しています。さらに、それぞれ None RTOS、FreeRTOS、RI600V4 を使用したものを用意しています。

- ドキュメント No.: R01AN3852
- ドキュメントタイトル: RX ファミリ SDHI モジュール Firmware Integration Technology: アプリケーションノート
- ドキュメント No.: R01AN4233
- ドキュメントタイトル: RX ファミリ SD モード SD メモリカードドライバ Firmware Integration Technology: アプリケーションノート
- ドキュメント No.: R01AN2025
- ドキュメントタイトル: USB Basic Host and Peripheral Driver Firmware Integration Technology: アプリケーションノート
- ドキュメント No.: R01AN2026
- ドキュメントタイトル: USB Host Mass Storage Class Driver (HMSC) Firmware Integration Technology: アプリケーションノート
- ドキュメント No.: R01AN2166
- ドキュメントタイトル: USB Basic Mini Host and Peripheral Driver Firmware Integration Technology(USB Mini Firmware): アプリケーションノート
- ドキュメント No.: R01AN2169
- ドキュメントタイトル: USB Host Mass Storage Class Driver (HMSC) for USB Mini Firmware Integration Technology: アプリケーションノート

### 5.2 動作

### 5.2.1 SD カードドライバ使用したサンプルプログラム

プログラムが実行されると、FATファイルシステムワークエリアを登録します。ディレクトリおよびファイルは記録メディア上に作成され、2KBのテキストデータをファイルに書き込みます。その後、ファイルを閉じます。書き込んだデータを確認するために、ファイルを読み出しモードで再び開きます。ファイルの内容全体を読み出し、プログラムの書き込みバッファデータと比較します。データの内容が一致しているかどうかをデバッガ上のデバッグコンソール(Renesas Debug Virtual Console)上に表示します。

表示文字列	意味
Detected attached SD card.	SD カードの挿入を検知しました。
Detected detached SD card.	SD カードの抜去を検知しました。
!!! Attach SD card. !!!!	SD カードを挿入してください。
!!! Detach SD card. !!!!	SD カードを抜去してください。
Start TFAT sample	サンプルプログラムを実行します。
Finished TFAT sample	サンプルプログラムが正常終了しました。
!!!!! TFAT error !!!!!	サンプルプログラムでエラーが発生しました。

表 5.1 デバッグコンソール表示の意味

ファイルリード/ライトのためのデータは、 $r_{\text{data}}$  file.c に定義しています。デフォルトでは"Renesas\n"という文字列を繰り返し書き込みます。書き込むデータは合計 2KB(2048 バイト)です。必要に応じて、このデータおよび対応するマクロ FILESIZE を編集してください。

サンプルプログラムにて使用されている主な関数は以下のとおりです。RTOS の使用有無に関わらず処理 内容は同じです。ただし、FreeRTOS および RI600V4 はタスクとして実行されます。

処理内容	None RTOS での	FreeRTOS での	RI600V4 での
	関数名	タスク関数名	タスク関数名
初期化	main()	main_task()	main_task()
デバイス検知アイドル	idle_sdc_detection()	idle_detection_task()	idle_detection_task()
TFAT FIT API 実行	tfat_sample()	tfat_sample_task() <sup>(注)</sup>	tfat_sample_task() <sup>(注)</sup>

表 5.2 サンプルプログラムの主な関数

注:関数を実行時に排他制御を行うべきですが、サンプルプログラムの簡略化を優先し省略しています。

### 5.2.2 処理フロー (SD カードドライバ)

SD カードドライバを使用したサンプルプログラムの処理フローは、図 5.1 のとおりです。

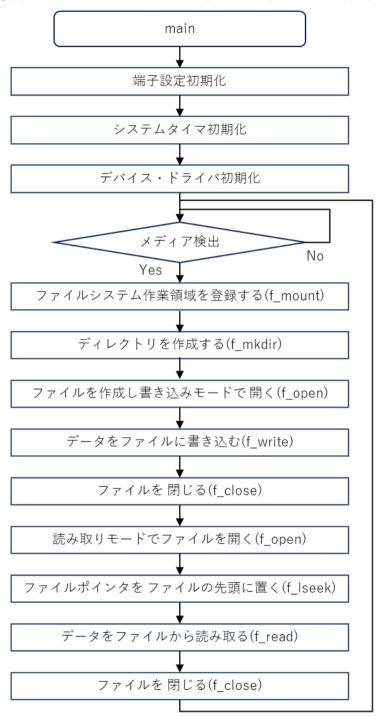


図 5.1 サンプルプログラム (SD カードドライバ) の処理フロー

### 5.2.3 USB ドライバを使用したサンプルプログラム

プログラムが実行されると、FAT ファイルシステムワークエリアを登録します。ディレクトリおよびファイルは記録メディア上に作成され、2KB のテキストデータをファイルに書き込みます。その後、ファイルを閉じます。書き込んだデータを確認するために、ファイルを読み出しモードで再び開きます。ファイルの内容全体を読み出し、プログラムの書き込みバッファデータと比較します。データの内容が一致しているかどうかをデバッガ上のデバッグコンソール(Renesas Debug Virtual Console)上に表示します。

表 5.3 デバッグコンソール表示の意味

表示文字列	意味
Detected attached USB	USB メモリの挿入を検知しました。
memory.	
Detected detached USB	USBメモリの抜去を検知しました。
memory.	
!!! Attach USB memory. !!!!	USB メモリを挿入してください。
!!! Detach USB memory. !!!!	USB メモリを抜去してください。
Start TFAT sample	サンプルプログラムを実行します。
Finished TFAT sample	サンプルプログラムが正常終了しました。
!!!!! TFAT error !!!!!	サンプルプログラムでエラーが発生しました。

ファイルのリード/ライトのためのデータは、 $r_{\text{data}}$  に定義しています。デフォルトでは"Renesas\n"という文字列を繰り返し書き込みます。書き込むデータは合計 2KB(2048 バイト)です。必要に応じて、このデータおよび対応するマクロ FILESIZE を編集してください。

サンプルプログラムにて使用されている主な関数は以下のとおりです。RTOS の使用有無に関わらず処理 内容は同じです。ただし、FreeRTOS および RI600V4 はタスクとして実行されます。

表 5.4 サンプルプログラムの主な関数

処理内容	None RTOS での	FreeRTOS での	RI600V4 での
	関数名	タスク関数名	タスク関数名
初期化	main()	main_task()	main_task()
デバイス検知アイドル	idle_usb_detection()	idle_detection_task()	idle_detection_task()
TFAT FIT API 実行	tfat_sample()	tfat_sample_task() <sup>(注)</sup>	tfat_sample_task() (注)

注:関数を実行時に排他制御を行うべきですが、サンプルプログラムの簡略化を優先し省略しています。

### 5.2.4 処理フロー (USB ドライバ)

USB ドライバを使用したサンプルプログラムの処理フローは、図 5.2 のとおりです。

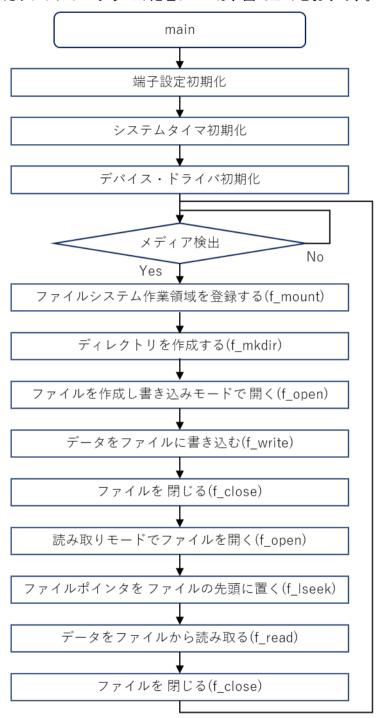


図 5.2 サンプルプログラム (USB ドライバ) の処理フロー

## 6. 付録

# 6.1 動作確認環境

表 6-1、表 6-2 に動作確認環境を示します。

表 6.1 動作確認環境 (Rev.3.04)

項目	内容
統合開発環境	ルネサス エレクトロニクス製 e2 studio V7.1.0
Cコンパイラ	ルネサス エレクトロニクス製 C/C++ compiler for RX family V.3.00.00
	コンパイルオプション:統合開発環境のデフォルト設定に以下のオプション を追加 -lang = c99
エンディアン	リトルエンディアン
モジュールのリビジョン	Rev.3.04
使用ボード	Renesas Starter Kit for RX231 (型名:R0K505231Sxxxxxxxx) Renesas Starter Kit+ for RX65N-1MB (型名:R0K50565NSxxxxxxxx)
RTOS	なし

表 6.2 動作確認環境 (Rev.4.00)

項目	内容
統合開発環境	ルネサスエレクトロニクス製 e2 studio V7.7.0
	IAR Embedded Workbench for Renesas RX 4.13.1
Cコンパイラ	ルネサスエレクトロニクス製 C/C++ Compiler for RX Family V3.02.00
	コンパイルオプション:統合開発環のデフォルト設定に以下のオプションを
	追加
	-lang = c99
	GCC for Renesas RX 8.3.0.201904
	コンパイルオプション:統合開発環境のデフォルト設定に以下のオプション
	を追加
	-std=gnu99
	IAR C/C++ Compiler for Renesas RX version 4.13.1
	コンパイルオプション:統合開発環境のデフォルト設定
エンディアン	ビッグエンディアン/リトルエンディアン
モジュールのリビジョン	Rev.4.00
使用ボード	Renesas Starter Kit+ for RX72M (型名:RTK5572Mxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxxx
RTOS	FreeRTOS V10.0.00
	RI600V4 V1.06.00

### 6.2 トラブルシューティング

(1) Q:本FIT モジュールをプロジェクトに追加しましたが、ビルド実行すると「Could not open source file "platform.h"」エラーが発生します。

A: FIT モジュールがプロジェクトに正しく追加されていない可能性があります。プロジェクトへの追加方法をご確認ください。

#### ● CS+を使用している場合

アプリケーションノート RX ファミリ CS+に組み込む方法 Firmware Integration Technology (R01AN1826)」

● e<sup>2</sup> studio を使用している場合

アプリケーションノート RX ファミリ e² studio に組み込む方法 Firmware Integration Technology (R01AN1723)」

また、本 FIT モジュールを使用する場合、ボードサポートパッケージ FIT モジュール(BSP モジュール)もプロジェクトに追加する必要があります。BSP モジュールの追加方法は、アプリケーションノート「ボードサポートパッケージモジュール(R01AN1685)」を参照してください。

(2) Q:本FIT モジュールをプロジェクトに追加しましたが、ビルド実行すると「This MCU is not supported by the current r\_sdc\_sd\_rx module.」エラーが発生します。

A: 追加した FIT モジュールがユーザプロジェクトのターゲットデバイスに対応していない可能性があります。 追加した FIT モジュールの対象デバイスを確認してください。

### 7. 参考ドキュメント

ユーザーズマニュアル:ハードウェア

(最新の情報をルネサス エレクトロニクスホームページから入手してください。)

テクニカルアップデート/テクニカルニュース

(最新の情報をルネサス エレクトロニクスホームページから入手してください。)

ユーザーズマニュアル:開発環境

RX ファミリ CC-RX コンパイラ ユーザーズマニュアル (R20UT3248)

(最新の情報をルネサス エレクトロニクスホームページから入手してください。)

# テクニカルアップデートの対応について

テクニカルアップデートはありません。

# 改訂記録

		改訂内容	
Rev.	発行日	ページ	ポイント
1.00	2010.10.08	_	初版発行
1.01	2012.09.01	_	RX210 対応
1.02	2013.11.08	_	ドキュメントのタイトルを変更
			章構成を変更
			ライブラリソースに Fatfs の著作権表示を追加
1.03	2013.11.30	_	オープンソースのベースバージョンを V0.06→V0.09b
			に変更
3.00	2014.04.01	_	FIT モジュール対応
3.01	2014.12.28	_	RX71M,RX113 に対応
			FIT 用 xml ファイルを更新しました
3.02	2015.03.01	_	RX231 に対応
			FIT 用 xml ファイルを更新しました
3.03	2016.10.01	_	RX ファミリに対応
			FIT 用 xml ファイルを更新しました
3.04	2018.11.30	-	2.4 制限事項 Real Time OS 使用時の注意事項を追加し
			ました。
			5.デモプロジェクト、6.付録 を追加しました。
			FIT 用 xml ファイルを更新しました
4.00	2020.2.25	-	提供方法をライブラリ形式からソースコード形式に変更
			オープンソースのベースバージョンを V0.09b→V0.13c
			に変更
			以下のコンパイラに対応
			GCC for Renesas RX
			• IAR C/C++ Compiler for Renesas RX
			以下の RTOS に対応
			• FreeRTOS
			• RI600V4
			関数名から「R_TFAT_」を削除
			ソースに Fatfs の著作権表示を追加
			サンプルプログラムを RTOS 用に更新

#### 製品ご使用上の注意事項

ここでは、マイコン製品全体に適用する「使用上の注意事項」について説明します。個別の使用上の注意事項については、本ドキュメントおよびテクニカルアップデートを参照してください。

#### 1. 静電気対策

CMOS 製品の取り扱いの際は静電気防止を心がけてください。CMOS 製品は強い静電気によってゲート絶縁破壊を生じることがあります。運搬や保存の際には、当社が出荷梱包に使用している導電性のトレーやマガジンケース、導電性の緩衝材、金属ケースなどを利用し、組み立て工程にはアースを施してください。プラスチック板上に放置したり、端子を触ったりしないでください。また、CMOS 製品を実装したボードについても同様の扱いをしてください。

#### 2. 電源投入時の処置

電源投入時は、製品の状態は不定です。電源投入時には、LSIの内部回路の状態は不確定であり、レジスタの設定や各端子の状態は不定です。外部 リセット端子でリセットする製品の場合、電源投入からリセットが有効になるまでの期間、端子の状態は保証できません。同様に、内蔵パワーオン リセット機能を使用してリセットする製品の場合、電源投入からリセットのかかる一定電圧に達するまでの期間、端子の状態は保証できません。

#### 3. 電源オフ時における入力信号

当該製品の電源がオフ状態のときに、入力信号や入出力プルアップ電源を入れないでください。入力信号や入出力プルアップ電源からの電流注入により、誤動作を引き起こしたり、異常電流が流れ内部素子を劣化させたりする場合があります。資料中に「電源オフ時における入力信号」についての記載のある製品は、その内容を守ってください。

#### 4. 未使用端子の処理

未使用端子は、「未使用端子の処理」に従って処理してください。CMOS製品の入力端子のインピーダンスは、一般に、ハイインピーダンスとなっています。未使用端子を開放状態で動作させると、誘導現象により、LSI周辺のノイズが印加され、LSI内部で貫通電流が流れたり、入力信号と認識されて誤動作を起こす恐れがあります。

#### 5 クロックについて

リセット時は、クロックが安定した後、リセットを解除してください。プログラム実行中のクロック切り替え時は、切り替え先クロックが安定した後に切り替えてください。リセット時、外部発振子(または外部発振回路)を用いたクロックで動作を開始するシステムでは、クロックが十分安定した後、リセットを解除してください。また、プログラムの途中で外部発振子(または外部発振回路)を用いたクロックに切り替える場合は、切り替え先のクロックが十分安定してから切り替えてください。

#### 6. 入力端子の印加波形

入力ノイズや反射波による波形歪みは誤動作の原因になりますので注意してください。CMOS 製品の入力がノイズなどに起因して、 $V_{IL}$  (Max.) から  $V_{IH}$  (Min.) までの領域にとどまるような場合は、誤動作を引き起こす恐れがあります。入力レベルが固定の場合はもちろん、 $V_{IL}$  (Max.) から  $V_{IH}$  (Min.) までの領域を通過する遷移期間中にチャタリングノイズなどが入らないように使用してください。

#### 7. リザーブアドレス(予約領域)のアクセス禁止

リザーブアドレス (予約領域) のアクセスを禁止します。アドレス領域には、将来の拡張機能用に割り付けられている リザーブアドレス (予約領域) があります。これらのアドレスをアクセスしたときの動作については、保証できませんので、アクセスしないようにしてください。

#### 8. 製品間の相違について

型名の異なる製品に変更する場合は、製品型名ごとにシステム評価試験を実施してください。同じグループのマイコンでも型名が違うと、フラッシュメモリ、レイアウトパターンの相違などにより、電気的特性の範囲で、特性値、動作マージン、ノイズ耐量、ノイズ幅射量などが異なる場合があります。型名が違う製品に変更する場合は、個々の製品ごとにシステム評価試験を実施してください。

#### ご注意書き

- 1. 本資料に記載された回路、ソフトウェアおよびこれらに関連する情報は、半導体製品の動作例、応用例を説明するものです。お客様の機器・システムの設計において、回路、ソフトウェアおよびこれらに関連する情報を使用する場合には、お客様の責任において行ってください。これらの使用に起因して生じた損害(お客様または第三者いずれに生じた損害も含みます。以下同じです。)に関し、当社は、一切その責任を負いません。
- 2. 当社製品、本資料に記載された製品データ、図、表、プログラム、アルゴリズム、応用回路例等の情報の使用に起因して発生した第三者の特許権、 著作権その他の知的財産権に対する侵害またはこれらに関する紛争について、当社は、何らの保証を行うものではなく、また責任を負うものではあ いません。
- 3. 当社は、本資料に基づき当社または第三者の特許権、著作権その他の知的財産権を何ら許諾するものではありません。
- 4. 当社製品を、全部または一部を問わず、改造、改変、複製、リバースエンジニアリング、その他、不適切に使用しないでください。かかる改造、改変、複製、リバースエンジニアリング等により生じた損害に関し、当社は、一切その責任を負いません。
- 5. 当社は、当社製品の品質水準を「標準水準」および「高品質水準」に分類しており、各品質水準は、以下に示す用途に製品が使用されることを意図しております。

標準水準: コンピュータ、OA 機器、通信機器、計測機器、AV 機器、家電、工作機械、パーソナル機器、産業用ロボット等高品質水準:輸送機器(自動車、電車、船舶等)、交通制御(信号)、大規模通信機器、金融端末基幹システム、各種安全制御装置等当社製品は、データシート等により高信頼性、Harsh environment 向け製品と定義しているものを除き、直接生命・身体に危害を及ぼす可能性のある機器・システム(生命維持装置、人体に埋め込み使用するもの等)、もしくは多大な物的損害を発生させるおそれのある機器・システム(宇宙機器と、海底中継器、原子力制御システム、航空機制御システム、プラント基幹システム、軍事機器等)に使用されることを意図しておらず、これらの用途に使用することは想定していません。たとえ、当社が想定していない用途に当社製品を使用したことにより損害が生じても、当社は一切その責任を負いません。

- 6. 当社製品をご使用の際は、最新の製品情報(データシート、ユーザーズマニュアル、アプリケーションノート、信頼性ハンドブックに記載の「半導体デバイスの使用上の一般的な注意事項」等)をご確認の上、当社が指定する最大定格、動作電源電圧範囲、放熱特性、実装条件その他指定条件の範囲内でご使用ください。指定条件の範囲を超えて当社製品をご使用された場合の故障、誤動作の不具合および事故につきましては、当社は、一切その責任を負いません。
- 7. 当社は、当社製品の品質および信頼性の向上に努めていますが、半導体製品はある確率で故障が発生したり、使用条件によっては誤動作したりする場合があります。また、当社製品は、データシート等において高信頼性、Harsh environment 向け製品と定義しているものを除き、耐放射線設計を行っておりません。仮に当社製品の故障または誤動作が生じた場合であっても、人身事故、火災事故その他社会的損害等を生じさせないよう、お客様の責任において、冗長設計、延焼対策設計、誤動作防止設計等の安全設計およびエージング処理等、お客様の機器・システムとしての出荷保証を行ってください。特に、マイコンソフトウェアは、単独での検証は困難なため、お客様の機器・システムとしての安全検証をお客様の責任で行ってください。
- 8. 当社製品の環境適合性等の詳細につきましては、製品個別に必ず当社営業窓口までお問合せください。ご使用に際しては、特定の物質の含有・使用を規制する RoHS 指令等、適用される環境関連法令を十分調査のうえ、かかる法令に適合するようご使用ください。かかる法令を遵守しないことにより生じた損害に関して、当社は、一切その責任を負いません。
- 9. 当社製品および技術を国内外の法令および規則により製造・使用・販売を禁止されている機器・システムに使用することはできません。当社製品および技術を輸出、販売または移転等する場合は、「外国為替および外国貿易法」その他日本国および適用される外国の輸出管理関連法規を遵守し、それらの定めるところに従い必要な手続きを行ってください。
- 10. お客様が当社製品を第三者に転売等される場合には、事前に当該第三者に対して、本ご注意書き記載の諸条件を通知する責任を負うものといたします。
- 11. 本資料の全部または一部を当社の文書による事前の承諾を得ることなく転載または複製することを禁じます。
- 12. 本資料に記載されている内容または当社製品についてご不明な点がございましたら、当社の営業担当者までお問合せください。
- 注 1. 本資料において使用されている「当社」とは、ルネサス エレクトロニクス株式会社およびルネサス エレクトロニクス株式会社が直接的、間接的 に支配する会社をいいます。
- 注 2. 本資料において使用されている「当社製品」とは、注1において定義された当社の開発、製造製品をいいます。

(Rev.4.0-1 2017.11)

#### 本社所在地

〒135-0061 東京都江東区豊洲 3-2-24 (豊洲フォレシア)

www.renesas.com

#### 商標について

ルネサスおよびルネサスロゴはルネサス エレクトロニクス株式会社の 商標です。すべての商標および登録商標は、それぞれの所有者に帰属 します。

#### お問合せ窓口

弊社の製品や技術、ドキュメントの最新情報、最寄の営業お問合せ窓口に関する情報などは、弊社ウェブサイトをご覧ください。

www.renesas.com/contact/