

[Home](#)[AVR](#)

- [AVR-Tutorial](#)
- [AVR-GCC-Tutorial](#)

[ARM](#)

- [LPC2000](#)
- [AT91SAM7](#)

[MSP430](#)[FPGA, CPLD & Co.](#)

- [Grundlagen zu FPGAs](#)
- [VHDL & Co.](#)
- [Xilinx ISE](#)

[DSP](#)[Elektronik allgemein](#)

- [SMD Lten](#)
- [Operationsverstrker](#)
- [Oszilloskop](#)

[Foren](#)

- [µC & Elektronik](#)
- [Analogtechnik](#)
- [FPGA, VHDL & Co.](#)
- [DSP](#)
- [GCC](#)
- [Codesammlung](#)
- [Markt](#)
- [Platinen](#)
- [HF, Funk & Felder](#)
- [Hausbus](#)
- [PC-Programmierung](#)
- [PC Hard- & Software](#)
- [Ausbildung & Beruf](#)
- [Offtopic](#)
- [Webseite](#)

[Chat](#)[Buchtipps](#)[Shop](#)[Linksammlung](#)[Artikelbersicht](#)[Letzte nderungen](#)[► Dieser Artikel](#)

- [Seite](#)
- [Diskussion](#)
- [bearbeiten](#)
- [Versionen/Autoren](#)

[► Benutzer](#)

- [208.110.170.133](#)
- [Diskussionsseite dieser IP](#)
- [Anmelden](#)

[► Suche](#)

[► Werkzeuge](#)

- [Links auf diese Seite](#)
- [nderungen an verlinkten Seiten](#)
- [Hochladen](#)
- [Spezialseiten](#)

AVR FAT32

Inhaltsverzeichnis

- 1 [FAT 16/32 , die Bibliothek \(stable-mmc-0.5.4\)](#)
 - 1.1 [Code einbinden](#)
 - 1.2 [Die Funktionalitt](#)
 - 1.3 [Interne Technik](#)
 - 1.4 [Funktionsbersichts Diagramm](#)
 - 1.5 [Richtlinien](#)
- 2 [Beispiel Beschaltung](#)
 - 2.1 [Schaltplan](#)
 - 2.2 [Pinbelegung MMC/SD](#)
- 3 [FAT 32 Grundlegendes](#)
 - 3.1 [Sektor 0 oder LBA](#)
 - 3.2 [Die FAT](#)
 - 3.3 [Daten](#)
 - 3.4 [Root Dir](#)
 - 3.5 [Zusammenfassung](#)
- 4 [Der Code \(stable-mmc-0.5.4.zip\)](#)
 - 4.1 [Sourcen](#)
 - 4.2 [Einfaches Code Beispiel](#)
- 5 [Siehe auch](#)
- 6 [Weblinks](#)

FAT 16/32 , die Bibliothek (stable-mmc-0.5.4)

[\[bearbeiten\]](#)

Dies ist eine freie FAT 16 / 32 Bibliothek.

Die Bibliothek ist modular und besteht aus folgenden Modulen:

- [File](#)
- [FAT16/32](#)
- [MMC/SD](#) (hardwareabhngig)

Das MMC/SD-Modul ist dafr zustndig, die Kommunikation mit der MMC/SD-Karte zu managen. Wie z.B. Initialisierung der Karte oder low-level Routinen zum schreiben auf die Karte. Es ist das einzige Hardware abhngige Modul.

Das FAT16/32-Modul bietet die grundlegenden Funktionen fr den FAT-Zugriff und die Initialisierung der FAT. Es dient als Middleware zwischen low-level Karten Zugriff und high-level Datei Operationen. Das ganze FAT Protokoll ist dort implementiert.

Das File-Modul bietet Funktionen wie man sie von Dateizugriffen kennt, wie z.B. `fopen/fclose` um eine Datei zu ffnen oder um an eine Datei etwas anzuhngen und diese wieder zu schlieen.

Es gibt die Mglichkeit ber defines in der `fat.h` den Umfang der Lib zu bestimmen.

Die Module sind c99 C-Standard Konform ([Link](#)).

Code einbinden

[\[bearbeiten\]](#)

Die Module werden ber die *.h Dateien bekannt gemacht. Zudem mssen noch die dazugehrigen *.c Dateien eingebunden werden. Es gibt mehrere Mglichkeiten dies zu tun. Einmal im Makefile im Bereich der "c source files" oder bei IDEs ber einen Dialog der das Gleiche macht.

Die Funktionalitt

[\[bearbeiten\]](#)

In der Datei `fat.h` gibt es 4 wichtige Schalter, hier mit ihren Initial Werten zu sehen:

```
#define SMALL_FILE_SYSTEM 0
#define WRITE 1
#define OVER_WRITE 0
#define MAX_CLUSTERS_IN_ROW 256
```

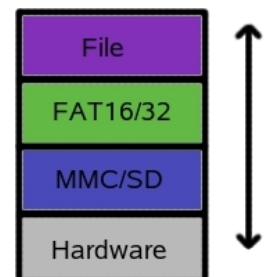
SMALL_FILE_SYSTEM 1, oder 0 bestimmt den Funktionsumfang der Lib. Es Fallen Folgende Funktionalitten raus: `ffcd()`, `fat_str()`, `ffls()`, `ffcdLower()`, `ffmkdir()` und `ffrm()` der Teil mit Ordnern rekursiv lschen. (0 = Komplette Untersttzung)

WRITE 1, oder 0 bestimmt ob schreib Untersttzung einkompiliert wird oder nicht. (1 = Write an)

OVER_WRITE 1, oder 0 bestimmt ob `ffwrite()` mit berschreiben Funktionalitt Kompiliert wird oder nicht. berschreiben von Dateien ist nicht performant ! Siehe auch: [Interne Technik](#) (1 = Dateien berschreiben)

MAX_CLUSTERS_IN_ROW 1-65534, gibt an, wie viele Cluster, leer oder Verkettet die zusammenhngen, gesucht werden sollen. Hier muss man den Overhead des Suchens abwgen, gegen die Zeit, die z.B. bentigt wird 65534 Cluster in der Fat zu verketten. Siehe auch: [Interne Technik](#)

Das Modul FILE bietet in der Standard-Konfiguration folgende fr den Nutzer interessante Funktionen:



```
unsigned char fread(void)
void          fwrite(unsigned char c)
void          ffwrites(const char *s )
unsigned char fopen(char name)
unsigned char fclose(void)
void          fseek(unsigned long int offset)
unsigned char ffcf(char name)
void          ffls(void)
unsigned char ffcfLower(void)
unsigned char ffrm(char name)
unsigned char ffrmdir(char name)
```

Das Modul MMC/SD bietet für den Nutzer direkt nur eine interessante Funktion:

```
unsigned char mmc_init(void)
```

Für die Anwendungen der Funktionen gibt es Beispiele, Kommentare und Dokumentation in den [Sources](#). Ein einfaches Beispiel auch unter [Code Beispiel](#).

Alle Funktionen, die mit FAT-Namen in Zusammenhang stehen (Datei- und Ordner-Namen), müssen folgende Konvention erfüllen: Die FAT-Namenskonvention ist immer 8.3, das heißt, ein Datei-Name mit maximal 8 Zeichen und eine Datei-Endung mit maximal 3 Zeichen. Ein Dateiname "test.txt" MUSS in "TEST TXT" gewandelt werden! Noch ein Beispiel: "MAIN C " = "main.c" Nur vFAT erfüllt lange Datei-Namen !

Interne Technik

[\[bearbeiten\]](#)

In der Regel wird das Schicht-Modell aus (Bild 0) eingehalten. Das heißt, jedes Modul nutzt nur die Funktionen aus der Schicht darunter, es gibt allerdings Ausnahmen, aus Gründen der Code-Größe. Beispiel : fwrite nutzt direkt die Funktion mmc_write_sector(sect); aus dem Modul mmc.c. Aufgrund der Namens-Konvention ist aber leicht zu erkennen, woher die Funktion kommt.

```
mmc → mmc.c
fat → fat.c
ff → file.c
```

Es gibt in dem Modul fat, "Daten-Ketten". Die Aufgaben sind atomar aufgeteilt. Zum lesen von Daten sind beispielsweise die Funktionalitäten, lesen eines Sektors, auswerten der Information und weitere Entscheidung (nächsten Sektor laden usw.) nötig. Die Idee dabei ist gewesen, die Funktionen der atomaren Aufgabe nach zu implementieren.

Beispielkette:

```
fat_loadSector -> fat_loadRowOfSector -> fat_loadFileDataFromCluster -> fat_loadFileDataFromDir (-> fat_cd)
```

Diese Kette wird beispielsweise beim Öffnen einer Datei durchlaufen. Um die Datei zu öffnen, muss man wissen ob es die Datei im aktuellen Verzeichnis gibt. Um das herauszufinden, muss man den ersten Sektor des Verzeichnisses laden. Dann muss man die Reihen (immer 32 Byte am Stück), also Datei/Ordner-Einträge des Sektors prüfen. Da ein Cluster aus verschiedenen Sektoren bestehen kann, müssen diese auch geprüft werden. Als letzte logische Einheit müssen jetzt noch die verketteten Cluster geprüft werden, also das ganze Verzeichnis. Ist diese Kette so durchlaufen, weiß man, ob die Datei da ist oder nicht.

Beim lesen, einer Datei wird in der FAT nach verketteten Clustern gesucht. Bei einer unfragmentierten FAT liegen im Idealfall alle Cluster in einer Reihe. Dies wird ausgenutzt:

Es wird der erste Cluster der Datei gesucht und solange gesucht, bis MAX_CLUSTERS_IN_ROW am Stück gefunden wurden, oder ein Abbruch der Kette erkannt wird. Wird ein Abbruch erkannt, wird erstmal das bekannte Teilstück der kompletten Kette gelesen, danach wird das nächste Teilstück gesucht. Bis die ganze Kette durchlaufen wurde.

Bei einer unfragmentierten Fat kann man oft die ganze Datei lesen ohne einen weiteren Fat lookup, das ist extrem effizient!

Beim schreiben, einer Datei wird in der FAT nach leeren Clustern gesucht. Bei einer unfragmentierten FAT liegen diese im Idealfall alle nebeneinander. Das wird ausgenutzt:

1. Es werden ab Cluster Nr. 2, MAX_CLUSTERS_IN_ROW am Stück gesucht, oder so viele, wie es freie am Stück gibt.
2. Diese werden beschrieben (also die Sektoren die mit diesen Clusternummern in Zusammenhang stehen). Sind genügend freie für die Datei Daten bekannt, werden die Cluster verkettet und man ist fertig.
3. Sind nicht genügend freie bekannt, wird die erste Teil Kette verkettet und die letzte Cluster Nummer dieser Kette gesichert (file.lastCluster). Jetzt werden wieder neue gesucht.
4. Sind jetzt immer noch nicht genügend freie Cluster bekannt, werden die beiden Teilketten verkettet (wo die alte aufhört weiß man durch file.lastCluster). Weiter bei 2.)

Bei beiden Methoden kann es zu größerem [Overhead](#) kommen, wenn die FAT fragmentiert ist. Im Extremfall ist immer nur ein Cluster am Stück frei bzw. verkettet.

Funktionsübersichts Diagramm

[\[bearbeiten\]](#)

([Link](#)) Größe: 2412 x 7946 Pixel (ältere Version der Lib)

Richtlinien

[\[bearbeiten\]](#)

Allgemein:

Es ist immer darauf zu achten, dass es sich bei MMC/SD-Karten um Flash-Speicher handelt, dieser ist NICHT unendlich oft beschreibbar. Die Schreiben/Anhängen- und Löschen- Funktionalitäten sollten so selten wie möglich benutzt werden!

Eine SD Karte besitzt einen eigenen Controller in der Karte, der auf den eigentlichen Flash-Speicher schreibt. So können die logischen von den physikalischen Sektoren getrennt werden (Wear Leveling). Also gibt es nicht so viele Schreib Vorgänge auf dem gleichen Sektor, weil der Karten Controller den logischen Sektor auf einen anderen physikalischen schreibt.

Siehe Auch: [Wikipedia SD Karten](#)

Richtlinien stable-mmc-0.5.3:

Wenn eine Datei zum schreiben geöffnet ist, aber gerade keine Daten zum schreiben vorliegen, bringt es keinen Vorteil (Strom oder Geschwindigkeit) die Datei zu schießen, wenn später noch Daten geschrieben werden sollen. Bei jedem ffclose, wird der Datei Eintrag geupdatet, also dieser Sektor geschrieben (möglicherweise zusätzlich sogar ein FAT Sektor).

Oftmaliges anlegen und löschen einer Datei schreibt immer die selben (logischen) Sektoren. Besser nicht löschen und einfach neu anlegen, mit anderem Namen, oder überschreiben, da dabei die schon verketteten FAT Sektoren nicht nochmals beschrieben werden, sondern nur die Daten Sektoren überschrieben werden.

Beispiel Beschaltung

[\[bearbeiten\]](#)

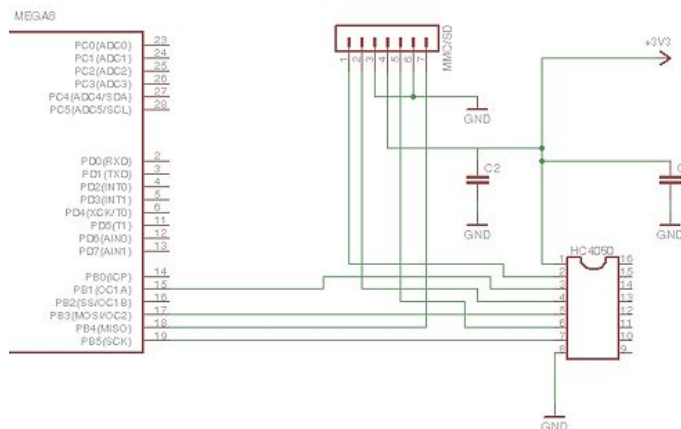
Schaltplan

[\[bearbeiten\]](#)

MMC/SD-Karten brauchen 3,3 Volt. Wenn der Controller mit 5 Volt arbeitet, muss man die Spannungspegel anpassen. Arbeitet der Controller auch mit 3,3 Volt kann man alle Leitungen direkt mit der Karte verbinden.

Als Beispiel für die mögliche Frequenz des hier verwendeten HC4050 zur Pegelwandlung: bei +125 °C und VCC von 2 V wird das Propagationdelay mit Max 130 ns angegeben. Das macht ungefähr 7,6 Mhz Maximal mögliche Frequenz. Bis +85 °C und VCC von 2 V geht es bis 9,5 Mhz. Da aber hier 3,3 Volt anliegen wird er in allen Bereichen etwas schneller sein.

Siehe Datenblatt für mehr Infos oder [Pegelwandler](#).



Benutzt wird der SPI-Port des Controllers (bis auf Slave Select, hier PB1).

Die Kondensatoren C1 und C2 (100nF) dienen nur zum Entstören (möglichst nah am IC). Sollten an jedes digitale IC in einer Schaltung.

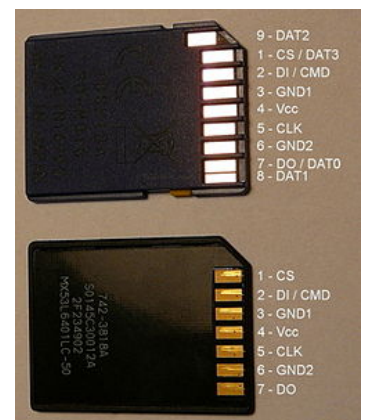
Die MMC/SD-Leiste kann eine richtige Halterung sein oder was auch sehr gut passt ist ein Stück alte ISA-Bus Buchse eines alten Mainboards. Die Abstände da passen gut. Einfach vom Board Flexen und dann kleine Kabel an den Stecker löten (da wo man unten jetzt das Metall sieht)

Das HC4050 IC ist ein "high to low" level shifter. Es sorgt dafür, dass die 3 abgehenden Signale des MC auf 3.3 Volt gebracht werden. Das abgehende Signal der Karte zum Controller wird auch so als logisch high erkannt.

Pinbelegung MMC/SD

[\[bearbeiten\]](#)

1 CS	Chip Select	PB1
2 Di	Data In	MOSI
3 GND		
4 VCC		
5 CLK	Clock	SCK
6 GND		
7 Do	Data Out	MISO



FAT 32 Grundlegendes

[\[bearbeiten\]](#)

Ein Dateisystem des Typs FAT besteht aus mehreren Bereichen. FAT ist immer little Endian.

- Der erste Teil, der einem begegnet ist der Sektor 0 oder LBA, in dem alle wichtigen Informationen zum Auslesen des Dateisystems stehen.
- Dann die FAT selber, also die Dateizuordnungstabelle.
- Der dritte Teil ist der "Daten" Bereich.

FAT bedeutet File Allocation Table (Dateizuordnungstabelle). Dateizuordnungstabelle beschreibt schon das Prinzip der FAT. Kern des Dateisystems ist eine einfach verkettete Liste, in der festgehalten wird wo sich die Daten wie Ordner oder Dateien befinden. Der Unterschied zwischen FAT32 und FAT16 besteht darin, dass ein FAT16 Dateisystem noch einen speziellen Teil hat. Das Root-Dir ist nicht einfach ein weiterer Ordner wie bei FAT32 sondern ein festgelegter Teil, der Platz für 512 Einträge bietet. FAT einträge bei FAT16 sind nur 2 Byte groß. Der Rest ist gleich.

Sektor 0 oder LBA

[\[bearbeiten\]](#)

Um das Dateisystem lesen zu können muss man wissen wo was steht. Die nötigsten Informationen sind:

- Sektoren pro Cluster (rot)
- Reservierte Sektoren nach Sektor 0 (orange)
- Anzahl der FATs (gelb)
- Wieviele Sektoren von einer FAT belegt werden (grün)
- Der Root-Dir Cluster (blau)

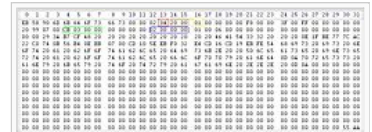


Bild 1: Sektor 0 (512 Byte) bei einer unpartitionierten Karte

Aus diesen Daten ergibt sich demnach:

- 1. Sektor der 1. FAT ist Sektor 32 (Bild 2), also der erste Sektor nach der Anzahl der Reservierten (orange).
- Der erste Daten Cluster ist 1003, weil die Anzahl der FATs 1 ist, also einmal die Sektoren, die von einer FAT belegt werden (grün) ($00003cb=971$) $971 + 32$ (orange) = 1003.
- Das Root-Dir ist Cluster 2, also Sektor 1003.
- Die Anzahl der Sektoren pro Cluster ist 4 (2048 Bytes/Cluster).

Damit sind alle nötigen Daten vorhanden !

Bei FAT Dateisystemen können mehrere Sektoren (512 Bytes) logisch zu Clustern zusammengeschlossen werden. Die rote Zahl gibt an wieviele Sektoren ein Cluster bilden. Der Daten Bereich wird immer in Clustern angegeben, das macht die Umrechnung von Sektoren zu Clustern nötig. In diesem Fall ist Cluster 2 der absolute Sektor 1003.

Die FAT

[\[bearbeiten\]](#)

Folgendes Bild zeigt den ersten FAT Sektor (512 Bytes) eines FAT32 Dateisystems (nicht den ersten Sektor der Karte!). Eingetragen sind: Root-Dir und zwei darin enthaltene Ordner sowie eine Datei mit 60.000 Byte Größe.

Die Einträge 0-7 sind immer reserviert (Quasi Cluster 0 und 1)! Also beginnt die FAT ab 8 (rot, Cluster Nummer 2). Der erste Eintrag (rot) ist 4 Byte groß und zu lesen von Stelle 8 zu Stelle 11 weil little Endian, also umgedrehte Wertigkeit. 8 niedrigste Wertigkeit, dann 9 eins höher, 10 noch eine höher und 11 höchste (dazu später noch ein Beispiel).

Wie von Microsoft empfohlen ist der erste mögliche Cluster das Root-Dir hier rot und nur einen Cluster lang.

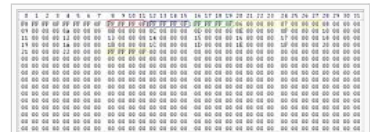


Bild 2: 1. FAT Sektor (Sektor 32)

An den gelben Einträgen wird die einfach verkettete Liste der FAT deutlich. Der erste gelbe Eintrag steht an der Stelle des Clusters Nummer 5 und hat als Inhalt eine 6. Das bedeutet: Cluster 5 und 6 gehören zusammen. Würde an der Stelle des Clusters Nummer 5 ein FFFFFFF0 stehen (little Endian) ist nur der Cluster 5 mit Daten belegt (wie bei rot, blau und grün). So tastet man sich vom 1. Cluster einer Datei zum Ende der Datei vor. Das ist der einzige Zweck der FAT. Woher bekommt man aber den 1. Cluster einer Datei?

Daten

[\[bearbeiten\]](#)

Dies ist der 1. Cluster eines Ordners. Hier sieht man den "." bzw ".." Eintrag in Zeile 1 bzw. 2. Diese beiden Einträge sind in jedem ersten Cluster eines Ordners vorhanden. Der "." Eintrag hat als 1. Cluster Eintrag den eigenen Cluster, hier 4. Der ".." Eintrag ist interessanter, weil er den 1. Cluster des Übergeordneten Ordners enthält, hier 3. Ist der Übergeordnete Ordner das Root-Dir, ist der 1. Cluster Eintrag 0. Diese beiden Einträge werden in der Lib genutzt um rekursiv zu löschen.

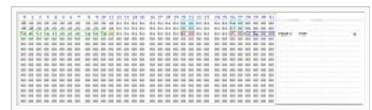


Bild 3: Inhalt eines Ordners/Dirs (Cluster 4)

Ein Dateieintrag besteht aus 32 Bytes und liegt in einem Ordner/Dir im Datenbereich des Dateisystems (32Byte = eine Zeile).

Die dritte Zeile des Bilds zeigt eine Datei namens TEST3.TXT (grün) mit 60.000 Bytes Größe (blau) und dem 1. Cluster 5 (rot, Folgecluster siehe Bild 2).

Speziell ist hier, dass die 4 Bytes des ersten Clusters aufgeteilt sind auf 2 unterschiedliche "Orte" im 32 Byte Eintrag (Wertigkeit: 26:27:20:21).

Um nun die Daten der Datei lesen zu können, muss man die Daten Cluster kennen. Der erste Daten Cluster steht im Datei Eintrag, hier Cluster 5. Für die Folgenden sieht man in der FAT nach. Dort stehen die Folgecluster der Datei. An der Stelle des ersten Clusters der Datei Cluster 5 steht eine 6, d.h. der nächste Cluster ist 6. In dieser Form ist die FAT verkettet. Wenn in der FAT der letzte Cluster erreicht ist, inhalt des Clusters ist FFFFFFF0, liest man den letzten Sektor bis man die Größe der Datei (blau) gelesen hat und ist fertig.

Root Dir

[\[bearbeiten\]](#)

Die Sektor Nummer des Root-Dirs bei FAT32 wird aus Sektor 0 oder dem LBA ausgelesen (siehe Bild 1). Zu Sehen ist hier in der ersten Zeile ein 32 Byte Eintrag eines Ordners. Zu erkennen ist dieser am Datei Attribut 0x10 an Stelle 11 (rot). Für den Ordner Namen ist das Gleiche Feld da wie für einen Dateinamen (grün). Der 1. Cluster des Ordners ist 3 (blau, Inhalt des Ordners ist Bild 3). Bei Ordnern werden die Felder für die Größe genullt (orange). Das Root-Dir hat keinen "." bzw. ".." Eintrag. Der erste Cluster des Dirs ist ja über die FAT bekannt und ab hier spannt sich der Verzeichnisbaum erst auf.

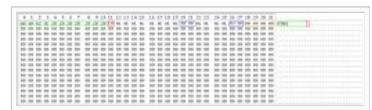


Bild 4: Root-Dir des Dateisystems (Cluster 2)

Zusammenfassung

[\[bearbeiten\]](#)

Für Dateien und Ordner sind nur zwei Bereiche eines FAT32 Dateisystems wichtig, nämlich die FAT selbst und der Daten Bereich. Eine Datei wird

aufgesplittet, in einen Datei Eintrag und in die Nutzdaten der Datei (alles im Daten Bereich). Ein Ordner ist vom Eintrag im Dateisystem einer Datei sehr ähnlich. Wo bei einer Datei über den 1.Cluster eine Cluster-Chain für die eigentlichen Daten der Datei beginnt, wird bei einem Ordner so eine Cluster-Chain für weitere Datei/Ordner Einträge verkettet. Ein Ordner bietet pro Sektor maximal 16 Einträge (16*32=512).

Der Code (stable-mmc-0.5.4.zip)

[\[bearbeiten\]](#)

Sourcen

[\[bearbeiten\]](#)

- Sourcecode: <http://www.mikrocontroller.net/attachment/54561/stable-mmc-0.5.4.zip>

Einfaches Code Beispiel

[\[bearbeiten\]](#)

Einfaches Beispiel um in eine Datei zu schreiben und wieder zu lesen:

```
while (mmc_init() !=0){;} //Versuch Karte zu Initialisieren, bis es klappt.

if(0==fat_initfat()){           // Fat auslesen und init Werte setzen.

    if(2==ffopen("TEST   TXT")){ // Datei existiert nicht, also anlegen !

        // schreibt String
        fprintf((char*)"Hallo Datei!");

        // neue Zeile in der Datei
        fprintf(0x0D);
        fprintf(0x0A);

        // schließt Datei
        fclose();
    }

    else{                           // Datei existiert, also anhängen !

        fseek(file.length); // spult bis zum Dateiende vor um anzuhängen !

        // schreibt String
        fprintf((char*)"Hallo Datei!");

        // neue Zeile in der Datei
        fprintf(0x0D);
        fprintf(0x0A);

        // schließt Datei
        fclose();
    }

    if(1==ffopen("TEST   TXT")){ // Datei existiert, also kann man lesen.

        // setzen einer Variable und dann runterzählen geht am schnellsten !
        unsigned long int seek=file.length;

        // lesen eines chars und Ausgabe des chars.
        // solange bis komplette Datei gelesen wurde.
        do{
            uputc(ffread());
        }while(--seek);

        fclose();
    }

}
```

Siehe auch

[\[bearbeiten\]](#)

- Thread: <http://www.mikrocontroller.net/topic/105869#new>
- Infos (englisch): <https://www.pjrc.com/tech/8051/ide/fat32.html>
- Fatgen103 von Microsoft (einfach mal nach Fatgen103.pdf suchen..)
- [MMC- und SD-Karten](#)

Weblinks

[\[bearbeiten\]](#)

Weitere Projekte mit FAT MMC/SD Karten:

- MMC/SD FAT16 card reader example application (Roland Riegel)
- MMC/SD FAT16 (Ulrich Radig)
- MMC/SD FAT16/32 auch multi File (Holger Klabunde)

Kategorien: [AVR](#) | [Speicher und Dateisysteme](#)