

Dateisysteme

Proseminar Datei- und Speichersysteme Marleen Agarius



Gliederung

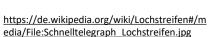
- 1. Einführung
- 2. Zugrundeliegende Konzepte
- 3. FAT (File Allocation Table)
- 4. Unix-Dateisystem (ext)
- 5. Zugriff und Operationen
- 6. Zusammenfassung



Geschichte

- 18. Jahrhundert erste Dateisysteme für Lochstreifen
- Trommelspeicher und Festplatten
 - -> komplexere Systeme





https://de.wikipedia.org/wiki/Trommels peicher#/media/File:Pamiec bebnowa 1 .jpg



Einführung

- Ablageorganisation auf Datenträger
- Dateien speichern, lesen, verändern, löschen
- Zuordnung des Dateinamens mit computerinterner Adresse
- Bsp: C:\Beispiel\Test1.docx anstatt

Cylinder: 287, Head 3, Sector 1137

bzw. Blocknummer 209456



- Massenspeichergeräte mit Blockstruktur
- Blöcke werden zu Clustern zusammengefasst
- Datei = definierter Clustermenge
- zu jeder Datei Metadaten

2 Cluster a 8 Blöcken 16 Blöcke a 512 bzw. 4096 Bytes physikalischer Speicherplatz



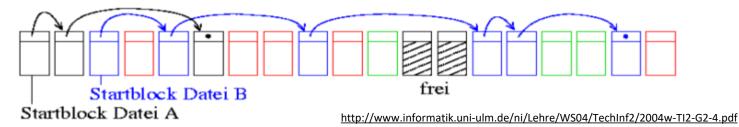
[3]



- Zuordnung Datei -> Cluster

```
Datei A Datei B Datei C Datei D (4 Blöcke) (9 Blöcke) (5 Blöcke) frei (3 Blöcke)
```

2. Startcluster + Clusternummer des Folgeclusters





3. freie Zuordnung, Cluster über Tabelle organisiert

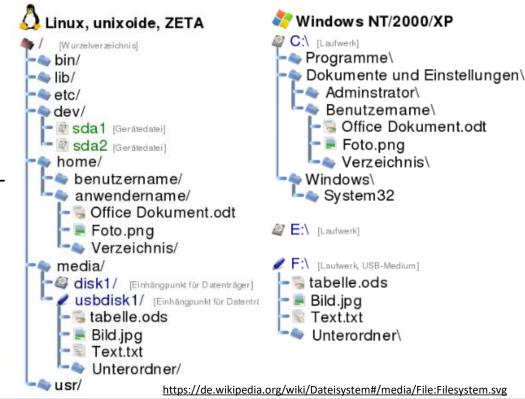
Bsp.: FAT

4. Indexblock: Indexliste (verwendete Blöcke), Attribute der Datei Indexblock mit eindeutiger Nummer

Bsp.: ext3 (->Inode)

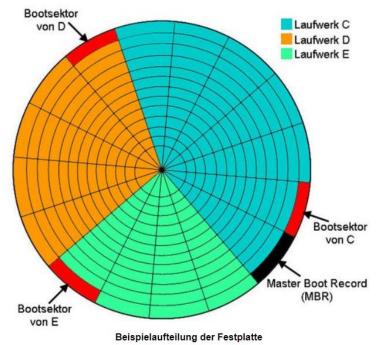


- Verzeichnis
 - Unterverzeichnisse
 - Dateinamen
 - Referenz auf Beschreibungsstruktur
- hierarchischer Aufbau





- Aufteilung der Festplatte
 - Bootsektor
 - (Partitionstabelle)
 - Beschreibungsstruktur
 - Liste Freier Cluster
 - Cluster mit Verzeichnissen und Dateien



https://www.edv-lehrgang.de/mbr-master-boot-record/



- 1977 von Microsoft
- Betriebssystemgrenzen überschreitend
- FAT12 -> DOS-Disketten
- FAT16 -> mobile Datenträger mit bis zu 2 GiB (max. 4 GiB)
- FAT32 -> mobile Datenträger mit >2 GiB



Wurzelverzeichnis:

- Tabelle mit Verzeichniseinträgen
- Jede Datei (bzw. Unterverzeichnis) ein Eintrag
- Relevante Attribute:
 - Dateiname
 - Startcluster



Zustände der FAT:

- 1. Cluster ist frei
- 2. Medium an Position dieses Cluster beschädigt
- 3. Cluster von Datei belegt
 - a. FAT-Eintrag mit Nummer des nächsten Clusters der Datei
 - b. letzter Cluster der Datei



Auszug aus einer FAT:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	
_	-	0	8	5	6	20	0	9	15	11	17	0	0	0	16	18	4	-1	0	-1	0	

Plattenblöcke (Cluster) für Datei A:



http://www.informatik.uni-ulm.de/ni/Lehre/WS04/TechInf2/2004w-TI2-G2-4.pdf



Unix-Dateisystem

- Ext2/3/4 Standard Linux-Dateisystem
- Inodes: Metadaten und Verweis auf Dateiinhalt
 - Metadaten: Art der Datei, Zugriffsrechte,
 Verweis auf Blöcke
- Superblock: Größe, Anzahl und Lage der Inodes
- Wurzelverzeichnis feste Inodenummer

Boot- block	Super- block	Inode-Liste	Datenblöcke
----------------	-----------------	-------------	-------------

https://de.wikiped ia.org/wiki/Inode# /media/File:Unixdateisystem.gif



Inode

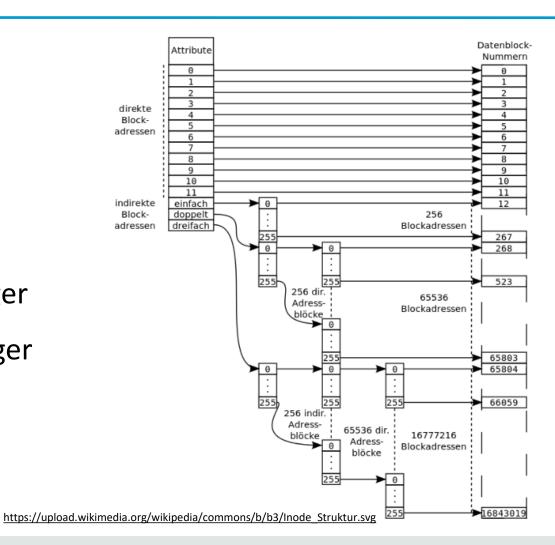
Lesevorgang:

- Auslesen des Superblocks -> Startposition der Inodes
- Inode des Wurzelverzeichnisses öffnen (Verzeichnis-> Verweis auf Liste der Inhalte)
- In Verzeichnis nach bestimmter Datei suchen
- Inode der Datei -> Verweis auf Speicherstelle



Inode

- 12 direkte Zeiger
- 1 indirekter Zeiger
- 1 doppelt indirekter Zeiger
- 1 dreifach indirekter Zeiger



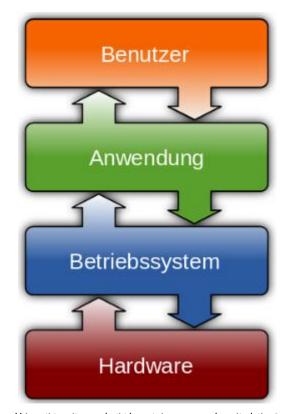


Zugriff und Operationen

- Kernel leistet Dateisystemzugriff
 - -> Betriebssystems Ebene
- "übersetzen" der abstrakten Anfragen
- unter Unix: Erzeuge Verzeichnis
 - -> mkdir Verzeichnisname

öffne Datei

-> open datei.docx



https://de.wikipedia.org/wiki/Betriebssystem#/media/File:Operating_system_placement-de.svg



Zugriff mit FAT

C:\Beispiel\Test1.docx

- Öffnet Stammverzeichnis "C:"
- Sucht nach "Beispiel"
- Mit Startcluster von "Beispiel" in FAT und Datenblöcke auslesen
- Sucht in "Beispiel" nach "Test1.docx"
- Im Verzeichniseintrag von "Beispiel" wird Starcluster von "Test1.docx" gefunden
- "Test1.docx" kann nun mit Hilfe der FAT geöffnet werden



Zugriff mit ext3/4 (Inode)

/dev/sda2

- "/" Wurzelverzeichnis mit fester Inodenummer aus Superblock
- In Verzeichnis nach "dev" suchen und über Inode Datenblöcke öffnen
- Im Verzeichnis nach "sda2" suchen
- Zugehörige Indoenummer ausgeben
- In Inodetabelle entsprechende Blöcke auslesen



Zugriff und Operationen

```
C:\>chdir Beispiel
C:\Beispiel>dir
 Datenträger in Laufwerk C: ist Acer
 Volumeseriennummer: 587F-3CE1
 Verzeichnis von C:\Beispiel
09.12.2018 17:43 <DIR>
09.12.2018 17:43 <DIR>
09.12.2018 17:43
                  11.878 Test1.docx
             1 Datei(en), 11.878 Bytes
              2 Verzeichnis(se), 335.149.789.184 Bytes frei
C:\Beispiel>start Test1.docx
C:\Beispiel>
```



Zusammenfassung

- Organisation von Daten auf Massenspeicher
- Vermitteln zwischen abstrakten Dateinamen und computerinternen Adressen
- FAT: Tabellenstruktur mit Clusterzuordnung
- Unix-Systeme: Inode-Konzept -> Zeigerstruktur



Quellen

- http://www.informatik.uni-ulm.de/ni/Lehre/WS04/TechInf2/2004w-TI2-G2-4.pdf
- http://www.inf.fu-berlin.de/lehre/WS11/OS/slides/OS V17 Dateisysteme Basics.pdf
- http://vfhcab.oncampus.de/loop/FAT File Allocation Table
- http://manuals.ts.fujitsu.com/file/8521/posix_g.pdf
- http://www.pcwissen.eu/inode.html
- https://de.wikipedia.org/wiki/Dateisystem
- https://de.wikipedia.org/wiki/Ext2



Quellen

- https://wr.informatik.uni-hamburg.de/ media/teaching/sommersemester 2012/sds-12-hamanneinfuehrung dateisysteme-ausarbeitung.pdf
- https://lowlevel.eu/wiki/File_Allocation_Table
- http://www.fim.uni-linz.ac.at/lva/BetriebsystemeVO/K_Kap11_Files_TeilB.pdf
- http://www.peterzintl.de/dateisysteme.html
- https://de.wikipedia.org/wiki/Inode-Zeigerstruktur
- https://de.wikipedia.org/wiki/Inode