

Forenzika datotečnih sustava

Luka Ruklić

Predrag Pale

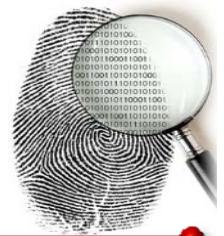


2013-10-17

RacFor – file system forensics



Second hand disks



NEWS

Survey: 40% of hard drives bought on eBay hold personal, corporate data

„A New York computer forensics firm found that 40% of the hard disk drives it recently purchased in bulk orders on eBay contained personal, private and sensitive information.”

(Computer World, 2009)

<http://www.computerworld.com/article/2530795/data-center/survey--40--of-hard-drives-bought-on-ebay-hold-personal--corporate-data.html>





Thrown away hard disks

Missile data found on hard drives

Sensitive information for shooting down intercontinental missiles as well as bank details and NHS records was found on old computers, researchers say.

Of 300 hard disks bought randomly at computer fairs and an online auction site, 34% still held personal data.



Prof Andrew Blyth said he found pictures of someone with a gun and also pornography

„Details of test launch procedures for the THAAD (Terminal High Altitude Area Defense) ground-to-air missile defense system were found on a disk bought on eBay.”

(BBC News, 2009)





Ciljevi ovog predavanja

- Cilj ovog predavanja NIJE
 - naučiti studente kako koristiti moderne forenzičke softverske alate i metode
 - iako će i oni biti spomenuti
- Cilj je
 - pokazati forenziku na **najosnovnijoj razini**
 - te dati uvid kako **datotečni sustavi funkciraju**,
 - jer to je ujedno i **temelj** svakog naprednjeg forenzičkog alata
- U sklopu ovog predavanja
 - obradit će se **osnovni koncepti** najpopularnijih datotečnih sustava
 - čime će studenti steći potrebno znanje za nastavak samostalnog istraživanja teme o datotečnim sustavima





Preduvjeti za razumijevanje

- Student mora poznavati pretvaranje vrijednosti između dekadskog, heksadekadskog i binarnog brojevnog sustava

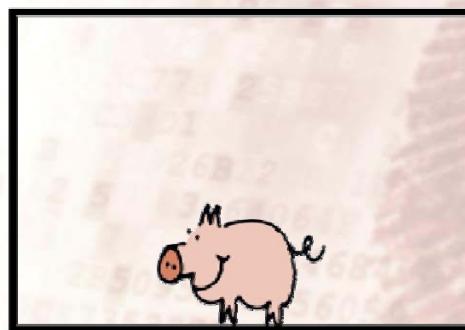
- gradivo kolegija Digitalna logika

- Razlikovati

- *Big-endian*

- “*network byte order*”
 - $2015 = 0x07\ 0xdf$

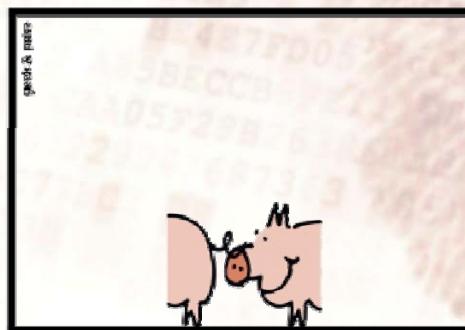
SIMPLY EXPLAINED



BIG-ENDIAN

- *Little-endian*

- *microprocessors*
 - *Intel*
 - $2015 = 0xdf\ 0x07$



LITTLE-ENDIAN

Picture taken from:

geekandpoke.typepad.com/.a/6a00d8341d3df553ef01543533e604970c-pi



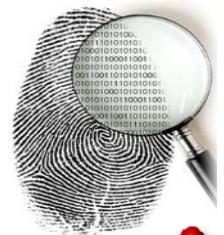


Datotečni sustav

- U **fokusu** računalne forenzike nalazi se **trajna** memorija računala
 - koja **čuva** podatke i **nakon gašenja** računala
 - tipično: **diskovi**, memorijske kartice, USB drive, ...
- Kako bi računalo moglo upravljati memorijom i prepoznati značenje svakog pojedinog bita
 - svaka trajna memorija mora biti oblikovana (engl. *format*)
 - u **DATOTEČNI SUSTAV**
- Prilikom analize datotečnog sustava
 - najčešći ciljevi su **pronaći** datoteke,
 - **vratiti** obrisane datoteke i
 - **prepoznati** sakrivene podatke



Što je datotečni sustav



- **Datotečni sustav je**

- **Apstrakcija, pojam**
- **organizacijska shema za trajne memorije**
- **napravljena za potrebe**
 - organiziranja, spremanja i dohvaćanja podataka
- **omogućuje računalu rad s datotekama/podatacima**
- **danas je uglavnom hijerarhijski/stablast**



Kako bi mogao izgledati datotečni sustav?



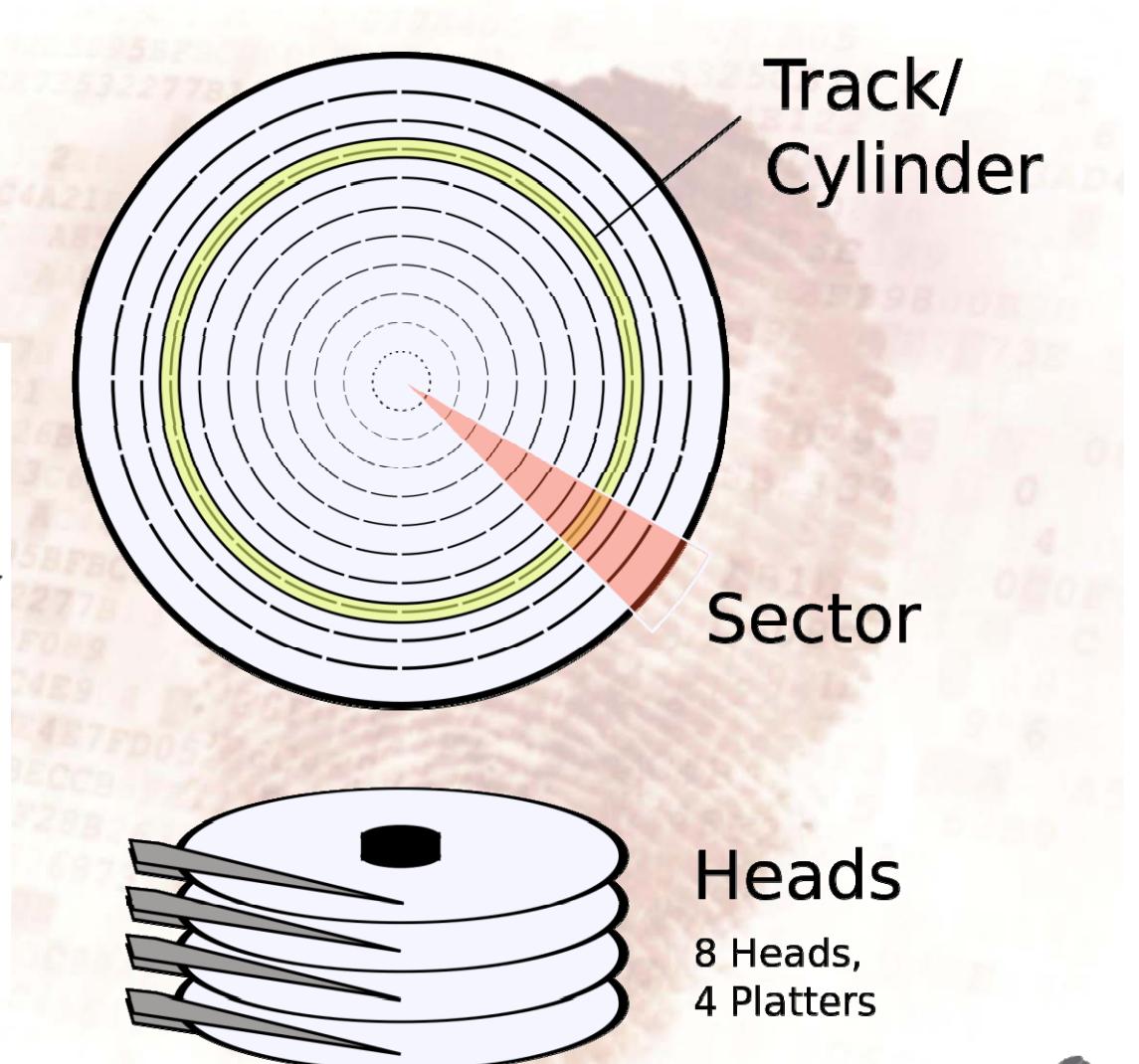
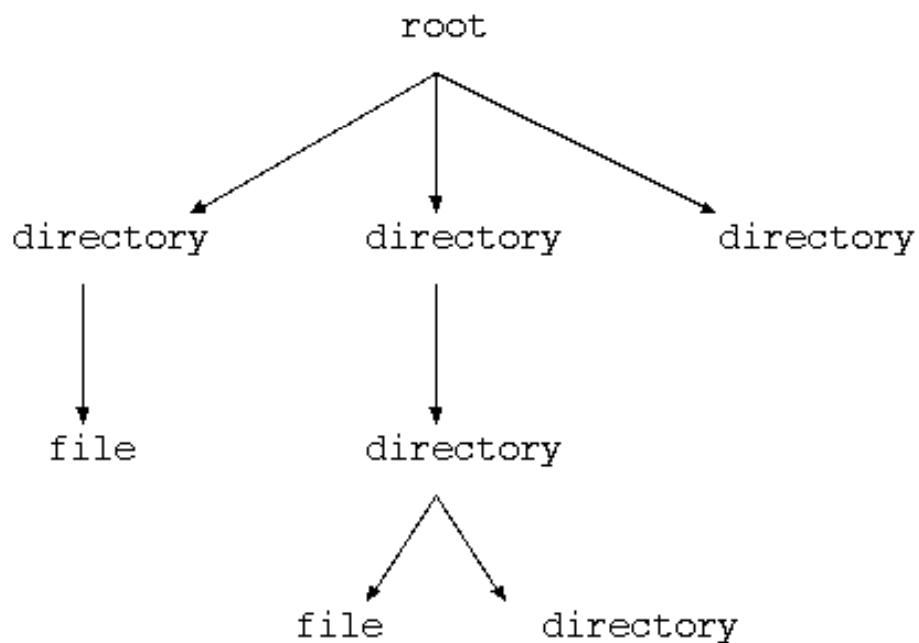
- Sekvencijalni datotečni sustav
- Tipičan za neke (sekvencijalne) medije.



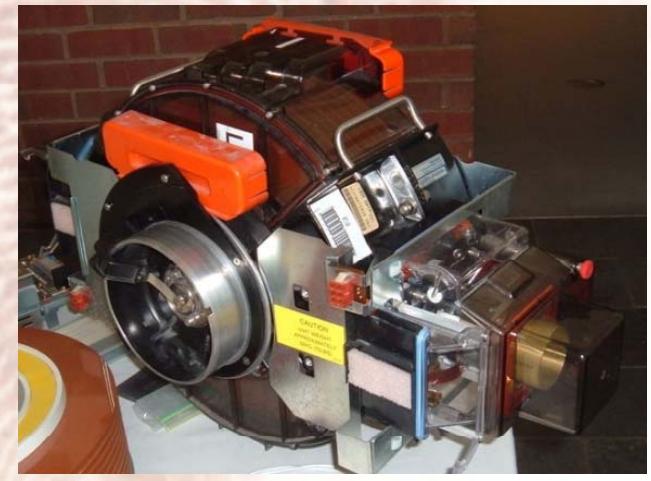
Slučajni pristup (random access)



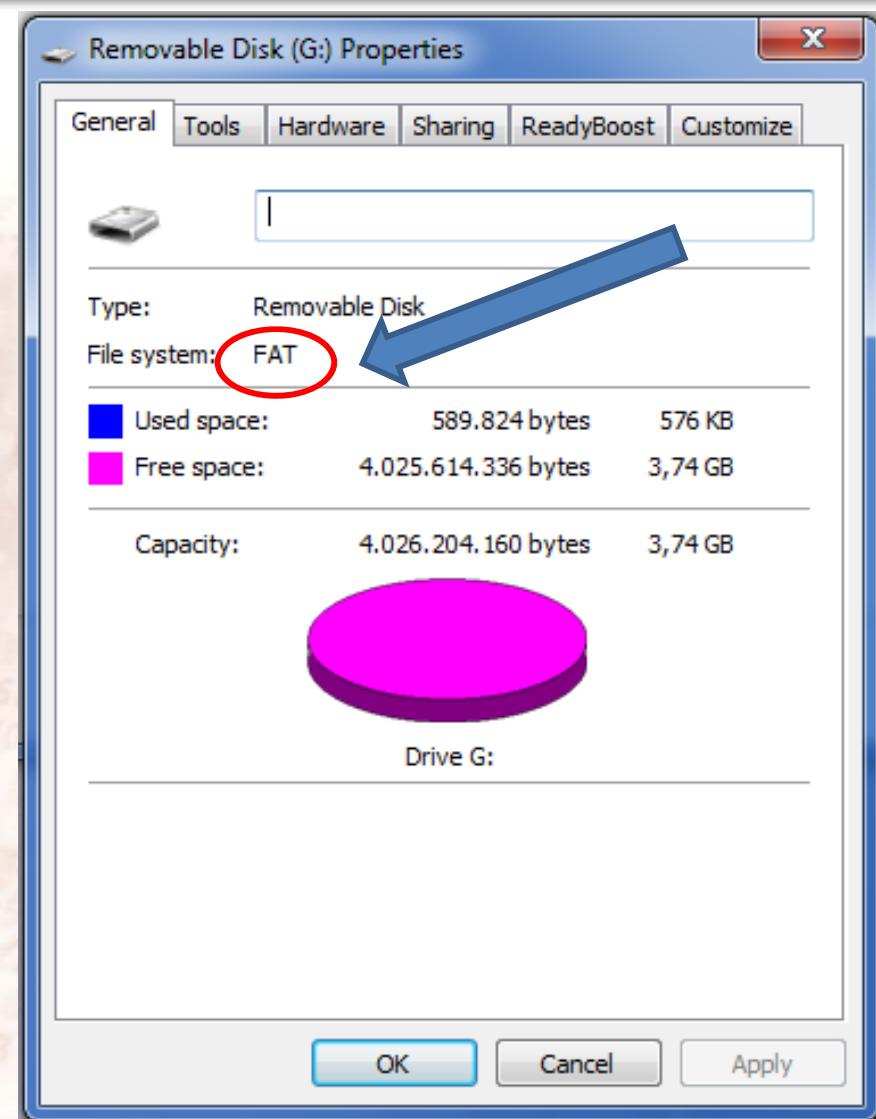
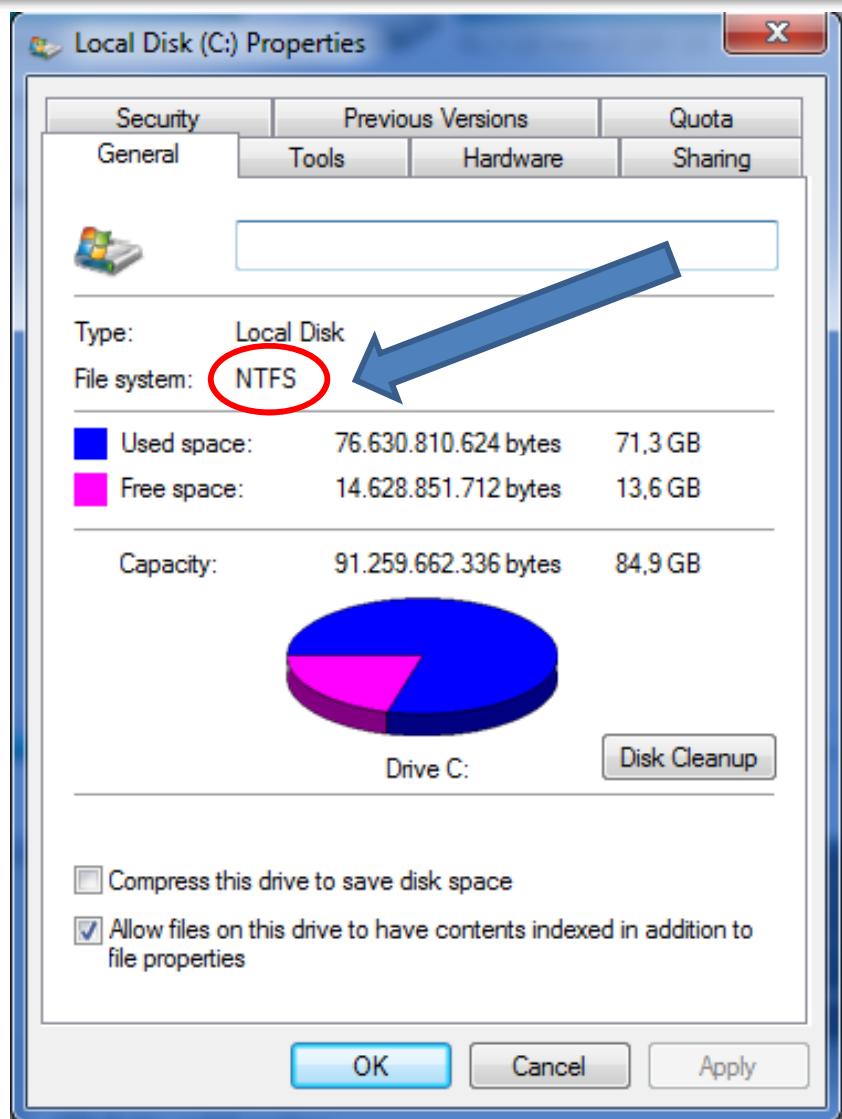
- ali medij je ipak i dalje djelomično sekvencijalan
- no, omogućuje
 - Hijerarhijski datotečni sustav



Datotečni sustav je neovisan o uređaju



Različite vrste datotečnih sustava



Različita svojstva i fizički raspored





Najčešće korišteni datotečni sustavi

- Najčešći:

- Windows: FAT12, FAT16, **FAT32**, exFAT, NTFS
- UNIX: **ext**, ext2, ext3, ext4

- ostali

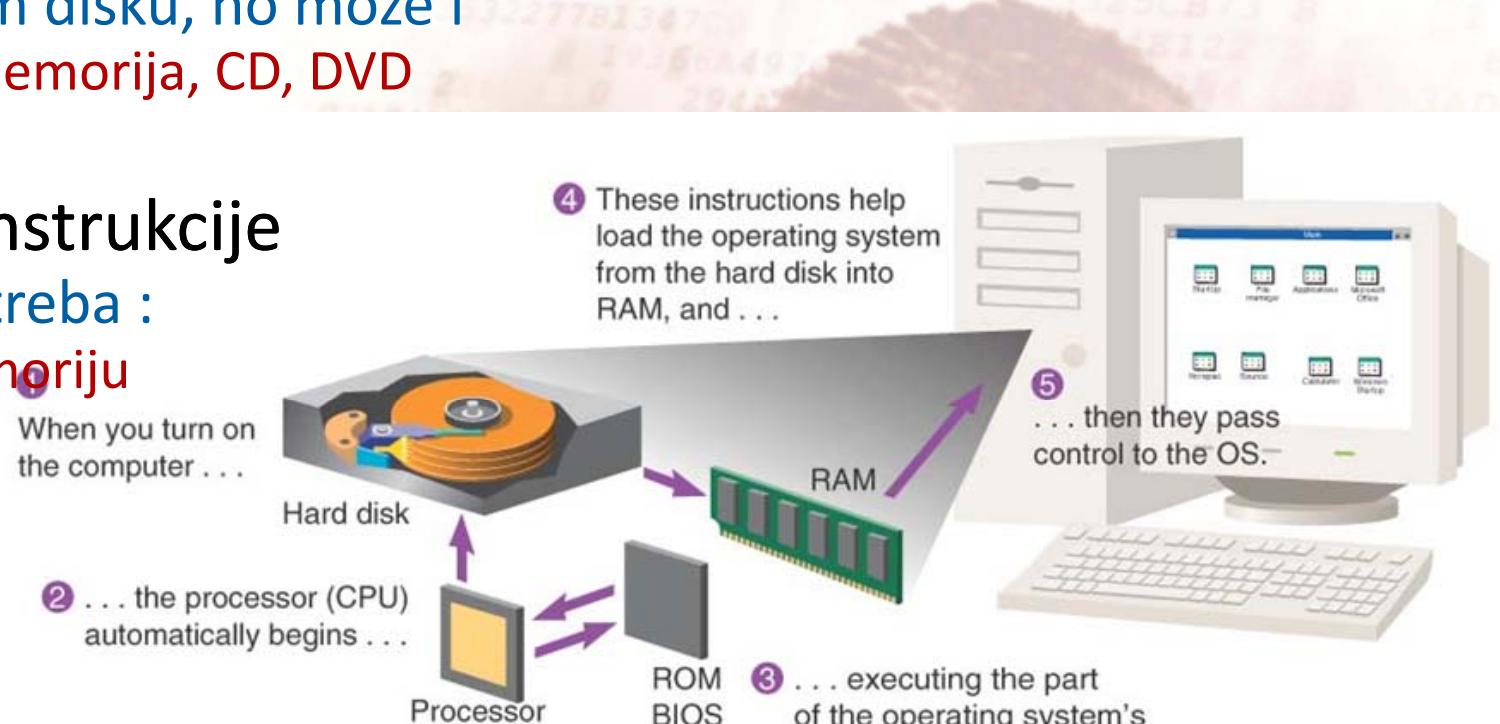
- HFS, HFS+ (Mac OS)
- ISO9660, UDF (CD/DVD)
- JFS, ReiserFS, XFS, UFS
- Google File System, Hadoop Distributed File System
- ... i mnogi drugi





Pokretanje računala

- Kada se računalo pokreće,
- obično traži pristup nekoj vrsti trajne memorije
 - najčešće tvrdom disku, no može i
 - prijenosna memorija, CD, DVD
- s koje čita te traži daljnje instrukcije
 - aplikaciju koju treba :
 - učitati u memoriju
 - i pokrenuti



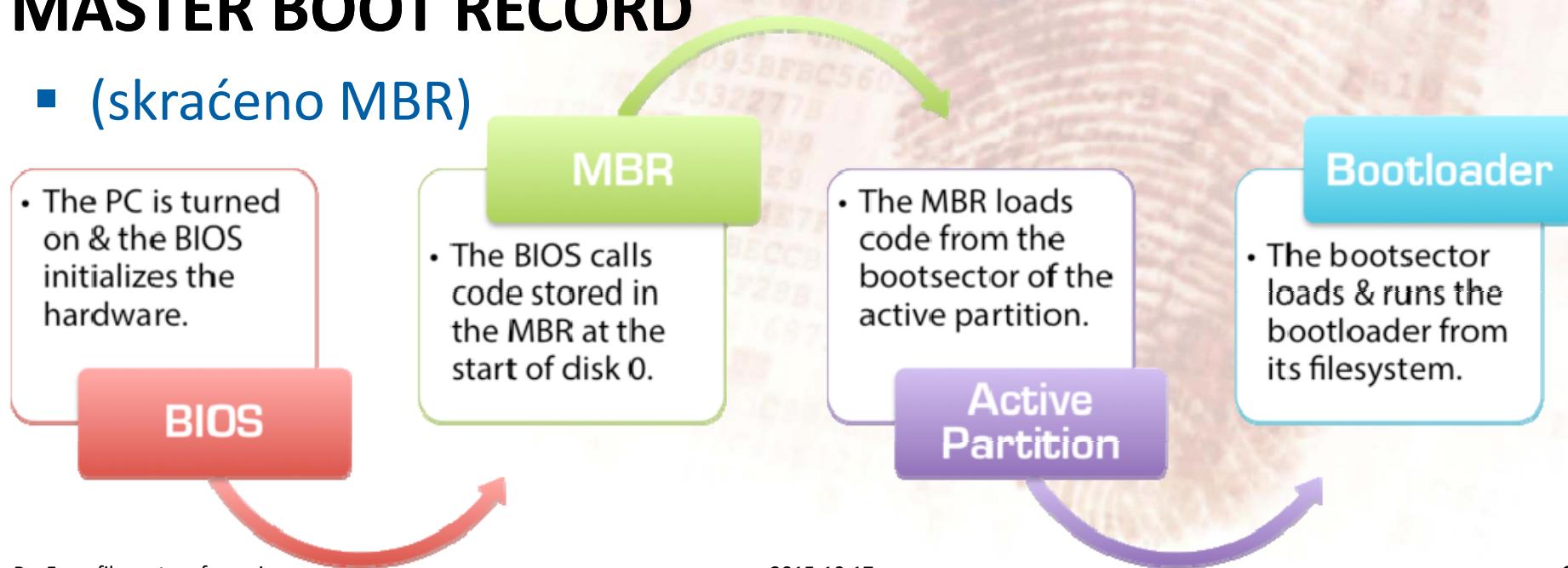
- No kako računalo zna kojim je datotečnim sustavom oblikovana memorija?
- Gdje da traži upute o pokretanju?





Organizacija diska

- Radi bolje organizacije i lakšeg upravljanja, svaka memorija je podijeljena na **SEKTORE**
 - memorische skupine od 512 bajtova
- U prvom fizičkom sektoru memorije računalo očekuje **MASTER BOOT RECORD**
 - (skraćeno MBR)



MBR = Master Boot Record



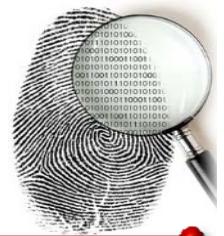
MBR ima 512 bajta, a sastoji se od tri dijela:

- 1 Bootstrap kod, 446 bajta
- 2 Tablica s **particijama**, $4 * 16$ bajta = 64 bajta
- 3 Potpis/Magični broj, 2 bajta 0x55 0xAA

Master Boot Record



Bootstrap kod



- **izvršivi kod (program)** čiji je zadatak
 1. **pronaći aktivnu particiju**
 - skeniranjem partijskih tablica,
 2. **pročitati** koji je početni sektor aktivne particije,
 3. **prekopirati program** iz početnog sektora aktivne particije u memoriju te
 4. **pokrenuti** učitani program



Tablica s particijama



- **Particija**
 - Je jedan dio na fizičkom disku
 - Može se gledati kao manja, logička jedinica diska
 - Korisna je za razdvajanje
 - sistemskih aplikacija od podataka ili
 - nekoliko (različitih) operacijskih sustava,
 - područje za straničenje (swapping/paging) za operacijske sustave, itd.
 - može pomoći ukoliko su dijelovi diska oštećeni
- MBR ima 4 zapisa za particije
 - svaka ima **16 bajtova**
- **Svaki zapis particije** sadrži podatke koji nam govore:
 - je li particija **aktivna?**
 - kojim datotečnim sustavom je **formatirana**
 - na kojem sektoru **počinje**
 - koliko je **velika**

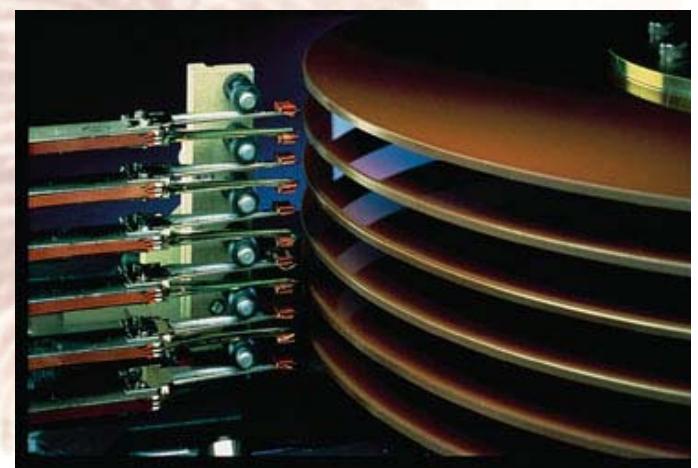




Particijska tablica

Structure of a 16-byte Partition Table Entry		
Relative Offsets <i>(within entry)</i>	Length <i>(bytes)</i>	Contents
0	1	Boot Indicator (80h = active)
1 - 3	3	Starting CHS values
4	1	Partition-type Descriptor
5 - 7	3	Ending CHS values
8 - 11	4	Starting Sector
12 - 15	4	Partition Size (in sectors)

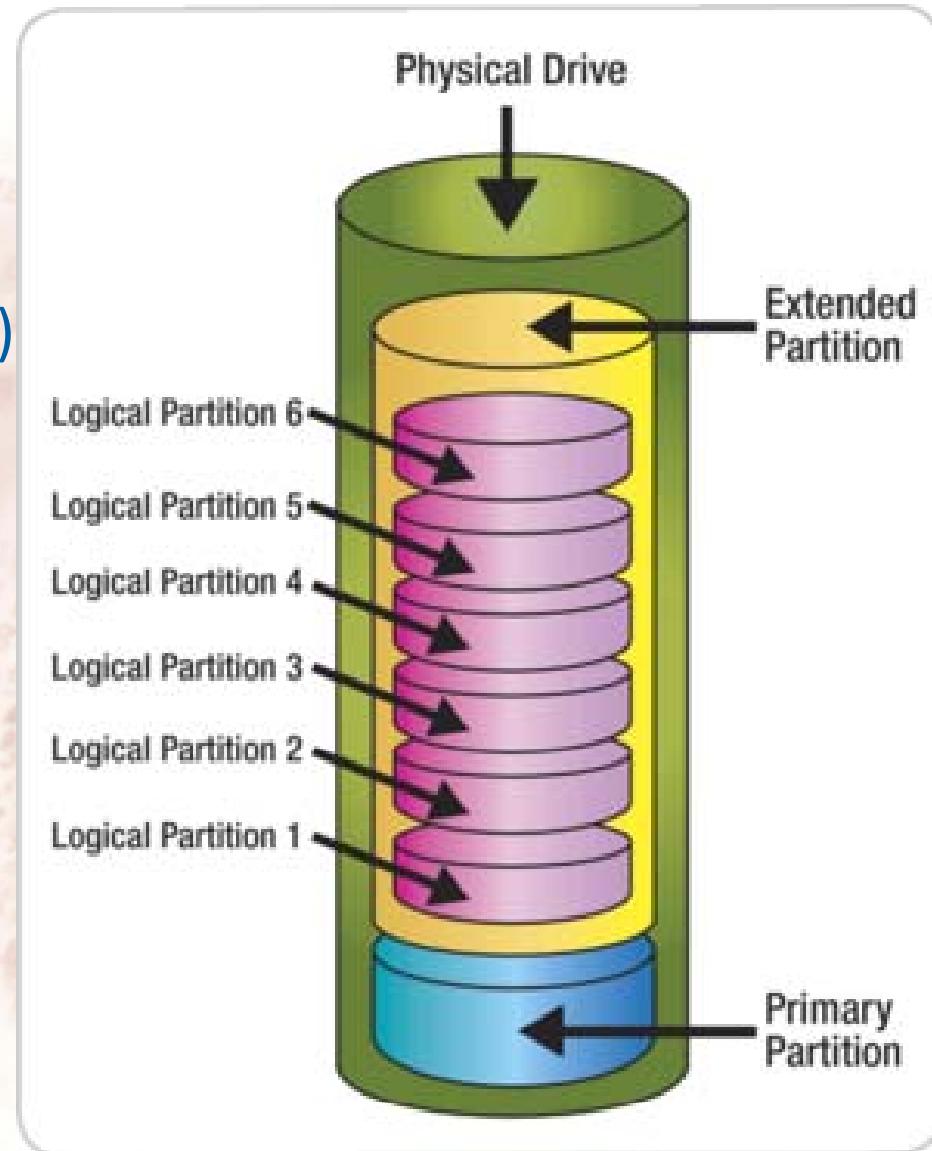
- CHS je kratica za Cilindar – Glava – Sektor
(Cylinder – Head – Sector)
- ta polja su jedino relevantna,
ako se radi o mehaničkom tipu tvrdog diska
 - *flash* memorija ili SSD diskovi ne sadrže ove dijelove
- povijesni razlozi

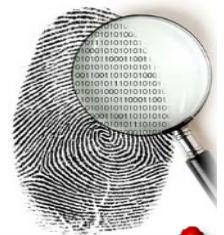




Tipovi particija

- Primarne particije (max 4)
- Producene particije (max 1)
 - extended boot record (EBR)
 - extended partition boot record (EPBR)
- Prvi sektor sadrži EBR
 - EBR je sličan kao i MBR
 - Ali samo prva dva zapisia partijske tablcie se koriste
 - Prvi opisuje **trenutnu** logičku particiju
 - Drugi opisuje gdje se **nalazi početak iduće** particije
 - znači, povezana lista (s neograničenim #) particija se može stvoriti





- na kraju MBR zapisa
 - polje veličine **2 bajta**,
 - uvijek sadrži vrijednost
 - označava kraj MBR-a
 - Način za provjeru je li
 - MBR uopće tamo
 - te je li ispravan

0x55 0xAA





Sadržaj MBR-a

Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
000000000	33	ED	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90
000000010	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90	90
000000020	33	ED	FA	8E	D5	BC	00	7C	FB	FC	66	31	DB	66	31	C9
000000030	66	53	66	51	06	57	8E	DD	8E	C5	52	BE	00	7C	BF	00
000000040	06	B9	00	01	F3	A5	EA	4B	06	00	00	52	B4	41	BB	AA
000000050	55	31	C9	30	F6	F9	CD	13	72	16	81	FB	55	AA	75	10
000000060	83	E1	01	74	0B	66	C7	06	F1	06	B4	42	EB	15	EB	00
000000070	5A	51	B4	08	CD	13	83	E1	3F	5B	51	0F	B6	C6	40	50
000000080	F7	E1	53	52	50	BB	00	7C	B9	04	00	66	A1	B0	07	E8
000000090	44	00	0F	82	80	00	66	40	80	C7	02	E2	F2	66	81	3E
0000000A0	40	7C	FB	C0	78	70	75	09	FA	BC	EC	7B	EA	44	7C	00
0000000B0	00	E8	83	00	69	73	6F	6C	69	6E	75	78	2E	62	69	6E
0000000C0	20	6D	69	73	73	69	6E	67	20	6F	72	20	63	6F	72	72
0000000D0	75	70	74	2E	0D	0A	66	60	66	31	D2	66	03	06	F8	7B
0000000E0	66	13	16	FC	7B	66	52	66	50	06	53	6A	01	6A	10	89
0000000F0	E6	66	F7	36	E8	7B	C0	E4	06	88	E1	88	C5	92	F6	36
00000100	EE	7B	88	C6	08	E1	41	B8	01	02	8A	16	F2	7B	CD	13
00000110	8D	64	10	66	61	C3	E8	1E	00	4F	70	65	72	61	74	69
00000120	6E	67	20	73	79	73	74	65	6D	20	6C	6F	61	64	20	65
00000130	72	72	6F	72	2E	0D	0A	5E	AC	B4	0E	8A	3E	62	04	B3
00000140	07	CD	10	3C	0A	75	F1	CD	18	F4	EB	FD	00	00	00	00
00000150	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000160	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000170	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000180	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
00000190	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
000001A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
000001B0	DC	50	03	00	00	00	00	00	7C	78	5D	7D	00	00	80	02
000001C0	01	00	06	B0	E0	FD	40	00	00	00	B6	FF	77	00	00	00
000001D0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
000001E0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
000001F0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	55	AA	U\$

Bootstrap kod Tablica s particijama Potpis/Magični broj





Nedostaci MBR-a

1. Samo četiri unosa u tablici za particije
 - ograničavaju disk na **maksimalno četiri fizičke particije**
 - može se donekle rješiti kreiranjem logičkih particija
 2. Polje za veličinu particije u partijskoj tablici je veličine 32 bita, što znači da je **maksimalna veličina particije 2^{32} bajtova**, odnosno 2 TiB
- Shodno tome, pojavila se alternativa Master Boot Recordu:
 - **GUID Partition Table (GPT)**





GPT – GUID partition table

- novi standard koji polako zamjenjuje MBR
 - Linux, Mac OS X, Windows 8.x & 10
- naziv dolazi od činjenica da
 - svaka particija ima globalno jedinstveni identifikator (GUID)
- za razliku od MBR
 - nema ograničenja na broj i veličine particija
- za razliku od MBR
 - koji je spremlijen na samo jednom mjestu u memoriji,
 - GPT sprema kopije
 - po čitavom disku,
 - tako osiguravajući konzistentnost diska





Što dalje?

- U sklopu ovog predmeta
 - obradit će se osnovni koncepti FAT, NTFS i ext datotečnih sustava
- Računalo prvo utvrdi
 - koja particija je **bootable**
 - kojim datotečnim sustavom je formatirana particija
 - 0x07 = NTFS
 - 0x83 = Linux
 - *Više kodova* = FAT
 - i gdje se nalazi
- onda računalo počinje čitati podatke s tog područja
 - i onda pokreće aplikaciju - **bootloader**
- Ovdje se datotečni sustavi počinju razlikovati





Što je to dual boot?

- Više particija su “bootable”
 - Ali samo neke particije su označene kao aktivne (bootable)
- bootloader je ta aktivna particija
 - Koja je tako (re)dizajnirana da može pokrenuti bilo koji OS
 - LILO, GRUB, NTLDR
 - obično Linux
 - dolazi u distribuciji
- Detektira sve bootalbe OS na disku
- Pita korisnika koji OS želi pokrneuti
- Zatim učita bootloader s odabrane particije
- I pokrene OS



Kako su datotečni sustavi organizirani



FAT16, FAT32

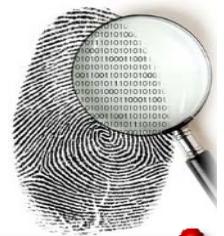
NTFS

ext2

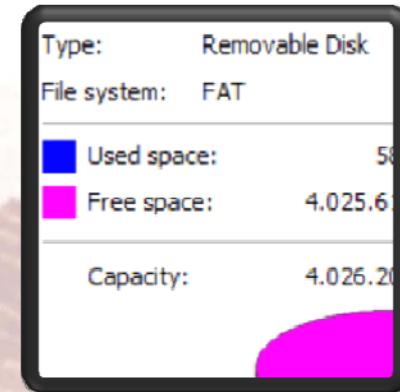
ext3



FAT16



Puno ime	16-bit File Allocation System
Pripadnost	DOS/Windows
God. pojavljivanja	1984
MBR identifikator	0x04, 0x06



Prednosti:

- Najbolja prenosivost među platformama
- Jednostavan povrat obrisanih datoteke

Mane:

- Veličina particije ograničena na 4 GB
- Maksimalna veličina datoteke 4 GB (minus 1 bajt)
- Jednostavan povrat obrisanih datoteka (?!)
- Nema kontrole nad korisnikovim pristupom datotekama
- Ograničen broj zapisa u korijenskom direktoriju (512)

Bio:

Datotečni sustav kojeg je razvio Microsoft, prethodile su mu 8-bitna i 12-bitna inačica. Odlike su mu **jednostavnost i robusnost**. Kompatibilan je s gotovo svim operacijskim sustavima.

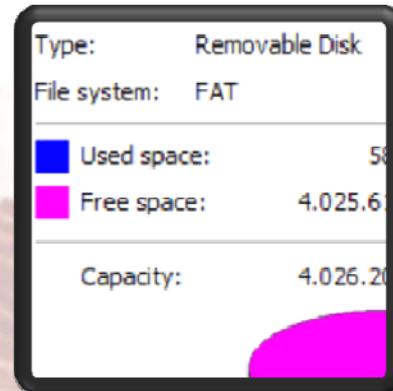
Memorija je podijeljena u skupine sektora naziva **klasteri**. Naziv datotečnog sustava dolazi od tablice koju koristi za alokaciju klastera po datotekama.



FAT32



Puno ime	32-bit File Allocation System
Pripadnost	DOS/Windows
God. pojavljivanja	1996
MBR identifikator	0x0B, 0x0C



Prednosti:

- Dobra prenosivost među platformama
- Nema 4 GB ograničenja za veličinu particija kao kod FAT16 inačice

Mane:

- Veličina particije ograničena na 2 TB
- Maksimalna veličina datoteke 4 GB (minus 1 bajt)
- Nema kontrole nad korisnikovim pristupom datotekama

Bio:

Nova inačica datotečnog sustava iz FAT obitelji, nastala nakon FAT16 sustava.

Veličina particije je porasla, kao i maksimalni broj zapisa u korijenskom direktoriju.

FAT32 se smatra 10-15 % efikasniji u korištenju memorije od FAT16 sustava.

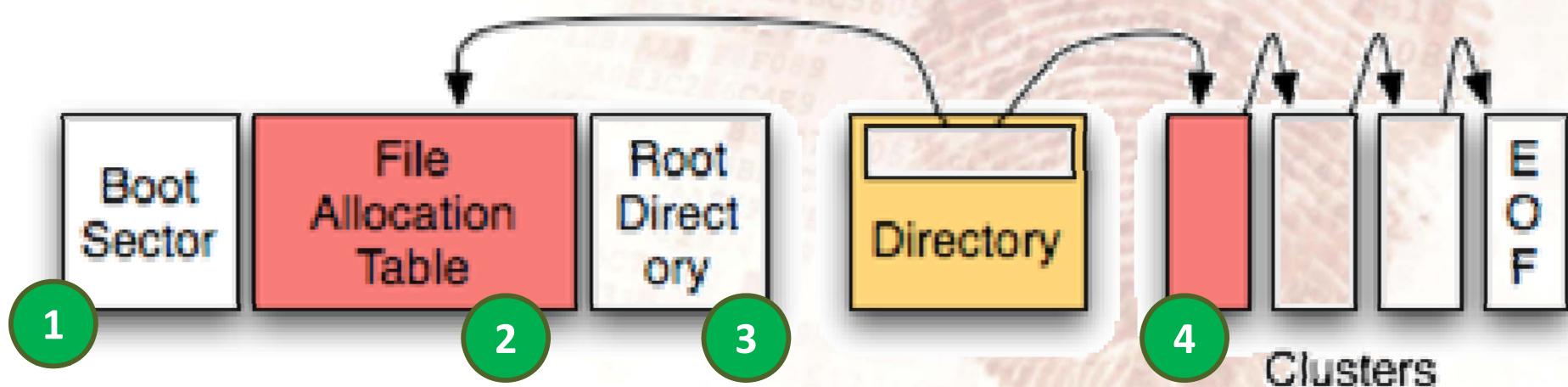


FAT datotečni sustavi



FAT16 datotečni sustav sastoji se od:

- 1 Boot sektora
- 2 Tablice za alokaciju datoteka (FAT)
- 3 Korijenskog direktorija
- 4 Klastera s podacima





Naredba skoka

- Naredba **EB, 3C, 90**
se prevodi u:
|JUMP TO| OFFSET 3C | NO OPERATION |
- procesor skače na početak izvršivog (*boot*) koda.

OEM naziv

BIOS blok parametara

- ključni podaci o particiji
 - broj bajtova po sektoru,
 - ukupni broj sektora u klasteru,
 - broja rezerviranih sektora
 - itd.

Izvršivi *boot* kod

Potpis

- 0xAA55

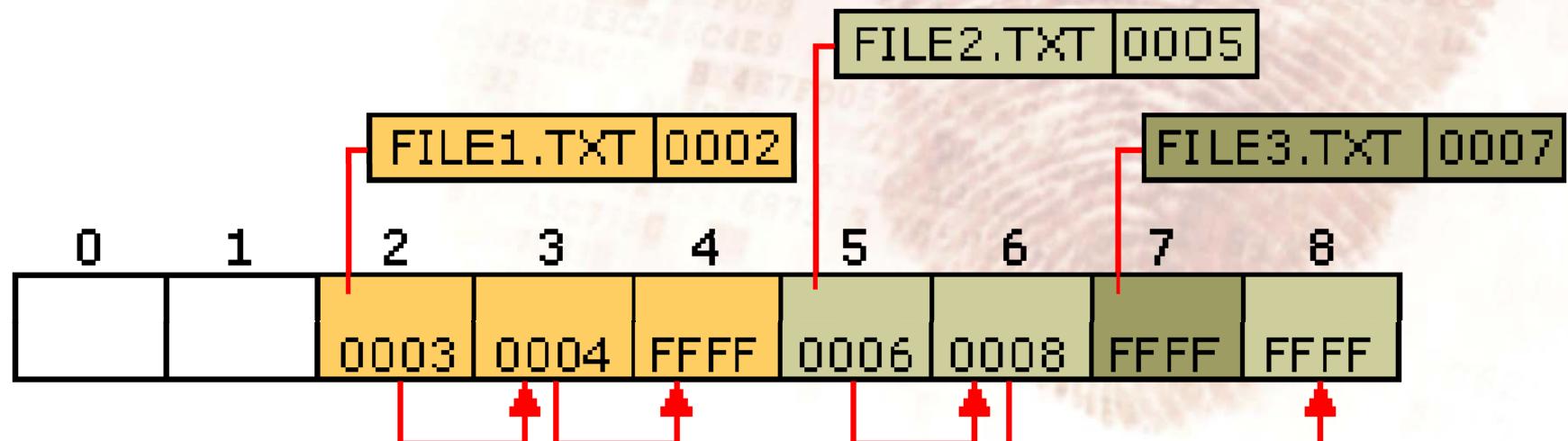
Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
00008000	EB	3C	90	4D	53	44	4F	53	35	2E	30	00	02	80	08	00
00008010	02	00	02	00	00	F8	F0	00	3F	00	FF	00	40	00	00	00
00008020	B6	FF	77	00	80	00	29	A8	96	92	32	4E	4F	20	4E	41
00008030	4D	45	20	20	20	20	46	41	54	31	36	20	20	20	33	C9
00008040	8E	D1	BC	F0	7B	8E	D9	B8	00	20	8E	C0	FC	BD	00	7C
00008050	38	4E	24	7D	24	8B	C1	99	E8	3C	01	72	1C	83	EB	3A
00008060	66	A1	1C	7C	26	66	3B	07	26	8A	57	FC	75	06	80	CA
00008070	02	88	56	02	80	C3	10	73	EB	33	C9	8A	46	10	98	F7
00008080	66	16	03	46	1C	13	56	1E	03	46	0E	13	D1	8B	76	11
00008090	60	89	46	FC	89	56	FE	B8	20	00	F7	E6	8B	5E	0B	03
000080A0	C3	48	F7	F3	01	46	FC	11	4E	FE	61	BF	00	00	E8	E6
000080B0	00	72	39	26	38	2D	74	17	60	B1	0B	BE	A1	7D	F3	A6
000080C0	61	74	32	4E	74	09	83	C7	20	3B	FB	72	E6	EB	DC	A0
000080D0	FB	7D	B4	7D	8B	F0	AC	98	40	74	0C	48	74	13	B4	0E
000080E0	BB	07	00	CD	10	EB	EF	A0	FD	7D	EB	E6	A0	FC	7D	EB
000080F0	E1	CD	16	CD	19	26	8B	55	1A	52	B0	01	BB	00	00	E8
00008100	3B	00	72	E8	5B	8A	56	24	BE	0B	7C	8B	FC	C7	46	F0
00008110	3D	7D	C7	46	F4	29	7D	8C	D9	89	4E	F2	89	4E	F6	C6
00008120	06	96	7D	CB	EA	03	00	00	20	0F	B6	C8	66	8B	46	F8
00008130	66	03	46	1C	66	8B	D0	66	C1	EA	10	EB	5E	0F	B6	C8
00008140	4A	4A	8A	46	0D	32	E4	F7	E2	03	46	FC	13	56	FE	EB
00008150	4A	52	50	06	53	6A	01	6A	10	91	8B	46	18	96	92	33
00008160	D2	F7	F6	91	F7	F6	42	87	CA	F7	76	1A	8A	F2	8A	E8
00008170	C0	CC	02	0A	CC	B8	01	02	80	7E	02	0E	75	04	B4	42
00008180	8B	F4	8A	56	24	CD	13	61	61	72	0B	40	75	01	42	03
00008190	5E	OB	49	75	06	F8	C3	41	BB	00	00	60	66	6A	00	EB
000081A0	B0	42	4F	4F	54	4D	47	52	20	20	20	0D	0A	52	65	
000081B0	6D	6F	76	65	20	64	69	73	6B	73	20	6F	72	20	6F	74
000081C0	68	65	72	20	6D	65	64	69	61	2E	FF	0D	0A	44	69	73
000081D0	6B	20	65	72	72	6F	72	FF	0D	0A	50	72	65	73	73	20
000081E0	61	6E	79	20	6B	65	79	20	74	6F	20	72	65	73	74	61
000081F0	72	74	0D	0A	00	00	00	00	00	00	00	AC	CB	D8	55	AA

ë<.MSDOS5.0..€...
.....řd.?..@...
¶`w.€.)”’2NO NA
ME FAT16 3É
ŽNLd{ŽÜ.. ŽRü..|
8NS}§**Ámč<.r..ě:**
f..|&f;..&ŠWüu.€
..V.€Ä.sè3EŠF..
f..F..V..F..Nv.
`%Fü%Vt, .÷č^..
ÄH÷ð.Fü.Ntaz..č
.r9&8-t..±.I”}ó;
at2Nt..ç ;ürćeÜ
ü’)<d..@t.Ht’.
»..í.ěd ýéč ü}ě
áí.í.&U.R°.»..č
;.rč[ŠV\$Í.|<üÇFd
=)ÇFô) }ŠÚ‰NňNöC
.-}Eę... .¶f<Fř
f.F.f<ĐFáę.ě^.¶č
JJŠF.2ä÷â.Fü.Vtě
JRP.Sj.j. ‘<F.-’3
Ñö’÷öB‡E÷v.Šnšč
ŘE..ě...€~..u.’B
<đŠV\$Í.aar.Øu.B.
^Iu.řAA..’fj.ě
°BOOTMGR ..Re
move disks or ot
her media.’..Dis
k error’..Press
any key to resta
rt.....-ĚRUŠ

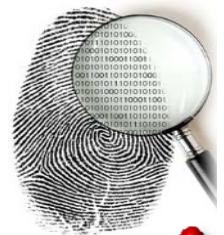
Tablica za alokaciju datoteka



- tablica sadrži unos za **svaki klaster** na particiji
 - koji sadrži podatke
- svaki klaster sadrži pokazivač na **idući** klaster u datoteci
 - ili na indikator kraja datoteke (oznaka **0xFFFF**)
- tablica može biti **duplicirana** (redundancija podataka), broj kopija je zapisan u *boot* sektoru
- Primjer: 3 datoteke raspoređene u 7 klastera:



Korijenski (root) direktorij



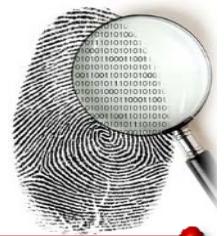
- sektor (ili više sektora) koji sadrže 32 bitne zapise o datotekama sadržanim u korijenskom direktoriju

- zapisi sadrže podatke poput:

- naziva datoteke,
- programske ekstenzije
 - .txt, .pdf, .rar
- vremena
 - stvaranja datoteke,
 - zadnjeg pristupa i
 - modifikacije
- lokacije na disku (starting cluster) te
- veličine

byte offset	
0	Filename (8 bytes)
8	Extension (3 bytes)
11	File attribute (1 byte)
12	Case (1 byte)
13	Creation time (milliseconds) (1 byte)
14	Creation time (2 bytes)
16	Creation date (2 bytes)
18	Last access date (2 bytes)
20	Reserved (2 bytes)
22	Last modification time (2 bytes)
24	Last modification date (2 bytes)
26	Starting Cluster (2 bytes)
28	File size (4 bytes)





- nalaze se u memoriji
neposredno nakon korijenskog direktorija
- korisnički podaci su pohranjeni u **klasterima**
 - u nekoliko uzastopnih sektora na disku
- **veličina klastera je određena u boot sektoru** (npr. 64 kB)
 - zapisano na lokaciji 0x0D
 - brojem disk sektora (512 bajtova svaka) koji čine jedan klaster
 - 1, 2, 4, 8, 16, 32, 64, 128
- **Klaster** je najmanja jedinica granulacije
 - primjerice:
ako je datoteka veličine 10 kB,
ona će i dalje zauzeti čitav klaster od 64 kB
 - javlja se problem neiskorištenog prostora
- Stvara problem **neiskorištenog prostora**
 - mogućnost **sakrivanja podataka** u njemu!



NTFS



Puno ime	New Technology File System
Pripadnost	Windows
God. pojavljivanja	1993
MBR identifikator	0x07



Prednosti:

- Nema ograničenja za veličine datoteka kao FAT
- Efikasnije koristi prostor od FAT32 sustava
- NTFS ima sustav vođenja dnevnika (engl. *journaling*) kojim sprječava korupciju podataka

Mane:

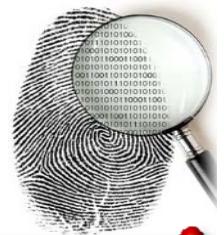
- Nekompatibilan s nekim programima i sustavima
- Noviteti ne odgovaraju svim tipovima diskova

Bio:

Još jedan datotečni sustav kojeg je stvorio Microsoft, prvenstveno kako bi rješio neke nedostatke koje je imao FAT kao što su veličina datoteka, manjak sigurnosti i nedostatak sustava vođenja dnevnika.

Unatoč tome, noviteti koje je donio NTFS su kod nekih memorija suvišni (npr. prijenosni *flash* diskovi) te ne donose uvijek poboljšanje.





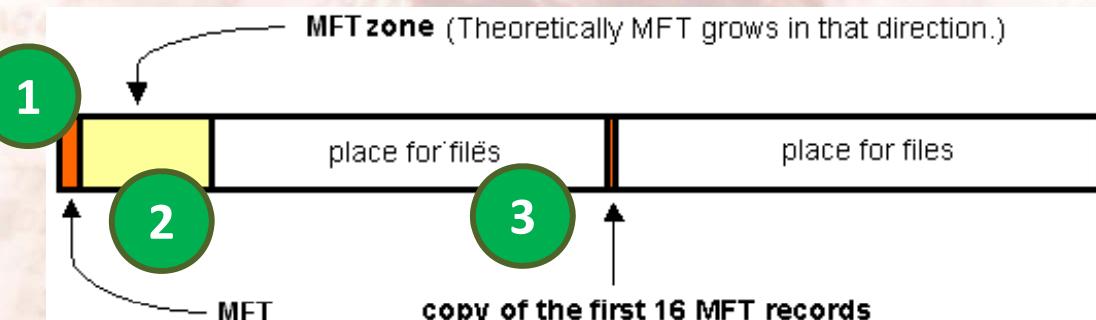
- Stvoren za brzo obavljanje operacija čitanja, pisanja i pretraživanja na velikim diskovima

1. Particijski boot sector

1 MFT= Master File Table

2 Područje za datoteke

3



- sve u NTFS sustavu je datoteka
- NTFS je zamišljen kao baza podataka
- Microsoft-ova dokumentacija kaže:

“MFT je relacijska baza podataka
koji se sastoji od redova datoteka zapisa i stupaca atributa datoteka.
Ona sadrži barem jedan unos za svaku datoteku na NTFS jedinici,
uključujući i samog MFT.”

Boot sektor particije



1. Boot sektor particije

- Sličan boot sektorima u FAT datotečnom sustavu
- BPB (BIOS parameter block) i produženi (extended) BPB sadrže polja koji opisuju:
 - Broj bajtova po sektoru, **broj sektora po klasteru**, broj rezervirnih sektora, **ukupan broj sektora** itd.
 - ali, najvažnije, sadrži **lokaciju Master File Table (MFT)**

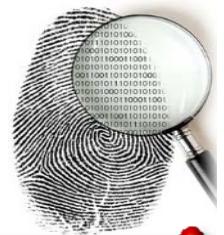
Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
00000000	EB	52	90	4E	54	46	53	20	20	20	20	00	02	08	00	00
00000010	00	00	00	00	00	F8	00	00	3E	00	FF	00	3E	00	00	00
00000020	00	00	00	00	80	00	80	00	89	34	02	00	00	00	00	00
00000030	85	17	00	00	00	00	00	00	02	00	00	00	00	00	00	00

e.g. Ukupan broj sektora ($0x023489 = 144521$ bytes = 70 MB)

Lokacija MFT ($0x1785 = \text{cluster 6021}$)

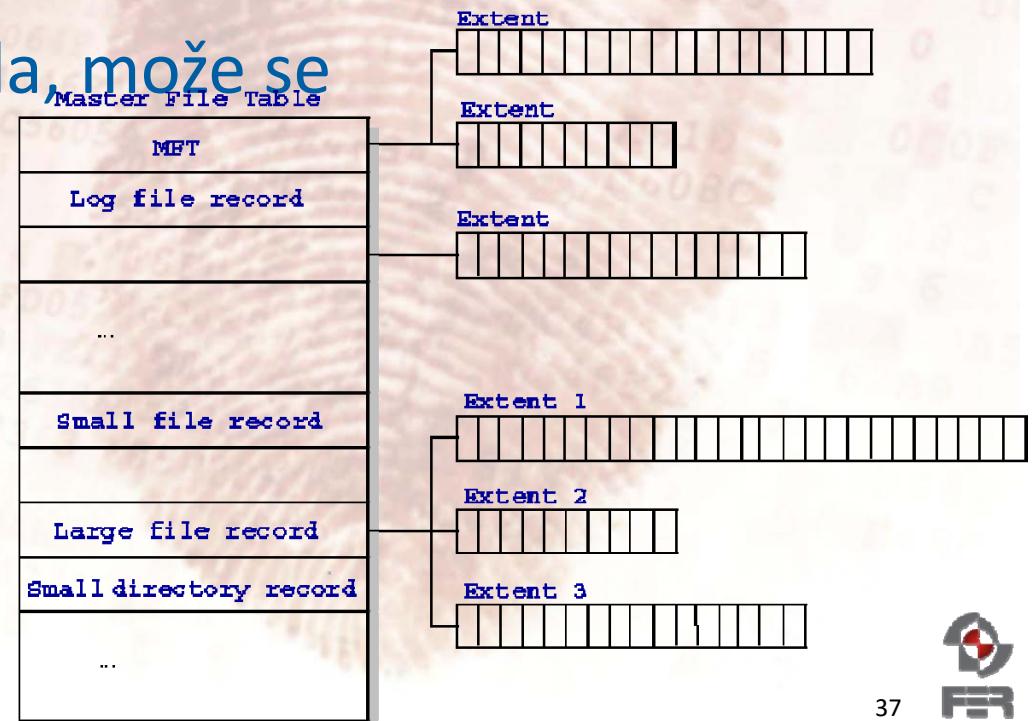
Opis svih polja je dostupan na: <http://ntfs.com/ntfs-partition-boot-sector.htm>





Master File Table (MFT)

- Svaka datoteka na NTFS jedinici je predstavljena zapisom
 - Zapisi su pohranjeni u MFT
 - Veličina zapisa je varijabilno (obično 1024 bajta)
- Ako je prvi MFT zapis korumpiran/oštećen, NTFS čita idući zapis kako bi pronašao MFT mirror datoteku
- Ako je datoteka dovoljno mala, može se pohraniti u MFT zapisu, unutar '**data attribute**' polja
- Velike datoteke će svoje podatke pohraniti kao vanjske atrIBUTE



Brisanje datoteka u NTFS sustavu



- Kada se datoteka obriše u NTFS sustavu, ona se **označava kao obrisana** unutar MFT zapisa te datoteke
- primjer:
 - Zapis datoteke, prije i poslije nego što se datoteke obrišu:

PRIJE:

Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
0178F000	46	49	4C	45	30	00	03	00	B0	50	10	00	00	00	00	00
0178F010	01	00	02	00	38	00	01	00	E0	01	00	00	00	04	00	00
0178F020	00	00	00	00	00	00	00	00	08	00	00	00	28	00	00	00

POSLIJE:

Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F
0178F000	46	49	4C	45	30	00	03	00	0F	63	10	00	00	00	00	00
0178F010	02	00	01	00	38	00	00	00	68	01	00	00	00	04	00	00
0178F020	00	00	00	00	00	00	00	09	00	00	00	28	00	00	00	00

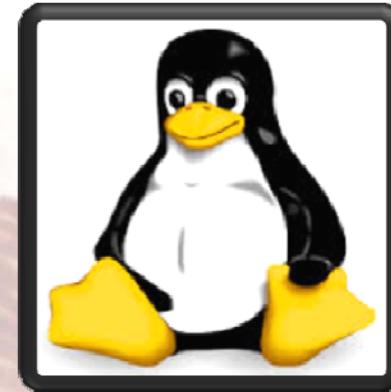
- 2 bajta udaljeni za 22 pokazuju da je datoteka obrisana
 - tj bajtovi 22. i 23. MFT za taj upis



ext2



Puno ime	extended file system 2
Pripadnost	Unix
God. pojavljivanja	1993
MBR identifikator	0x83



Prednosti:

- Ograničenja za maksimalnu veličinu datoteke i particije su puno bolja u odnosu na FAT sustave (do 2 TB za datoteke i 32 TB za particije)

Mane:

- Windows operacijski sustavi ga ne prepoznaju bez dodatnih *drivera*
- Nema sustav vođenja dnevnika

Bio:

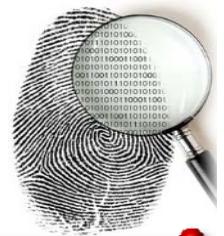
Razvio ga je Remy Card za Linux operacijski sustav kao unaprijeđenje ext sustava.

Ext2 je razvijan prvenstveno na Linux OS te nije nativno podržan na Windowsima.

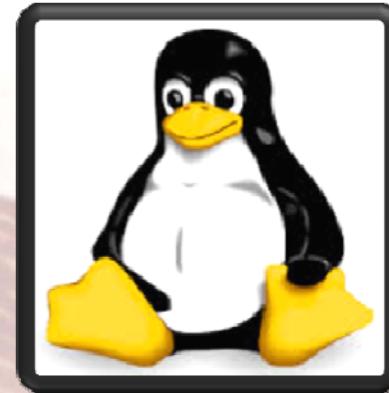
Obrisane datoteke je relativno lako vratiti.



ext3



Puno ime	extended file system 3
Pripadnost	Unix
God. pojavljivanja	2001
MBR identifikator	0x83



Prednosti:

- Ograničenja za maksimalnu veličinu datoteke i particije su puno bolja u odnosu na FAT sustave (do 2 TB za datoteke i 32 TB za particije)

Mane:

- Windows operacijski sustavi ga ne prepoznaju bez dodatnih *drivera*
- Obrisane datoteke je često nemoguće vratiti

Bio:

Razvio ga je Stephen Tweedie za Linux operacijski sustav kao unaprijeđenje ext2 sustava.

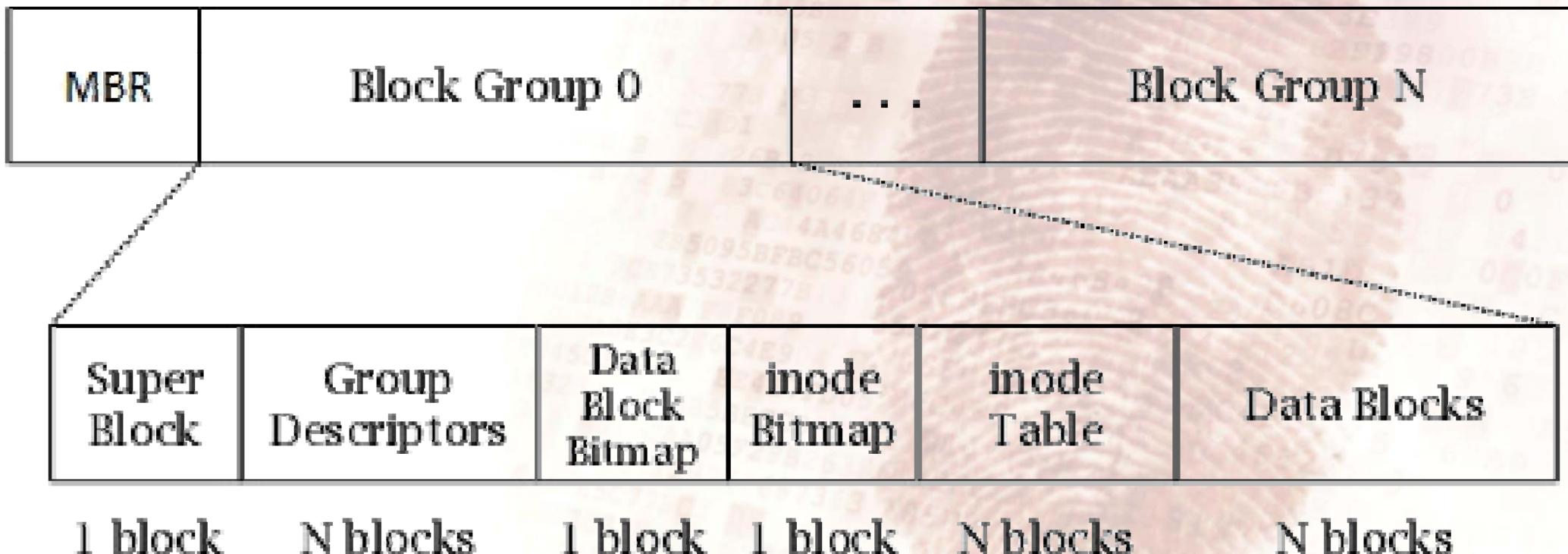
Ext3 je strukturom izuzetno sličan ext2 datotečnom sustavu. Temeljne razlike su način na koji ext3 briše datoteke i sustav vođenja dnevnika koji ext3 uvodi.





Ext datotečni sustavi

- struktura svih datotečnih sustava iz ext obitelji je slična
 - ext, ext2, ext3, ext4



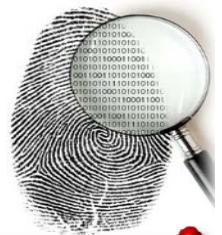


Ext datotečni sustavi

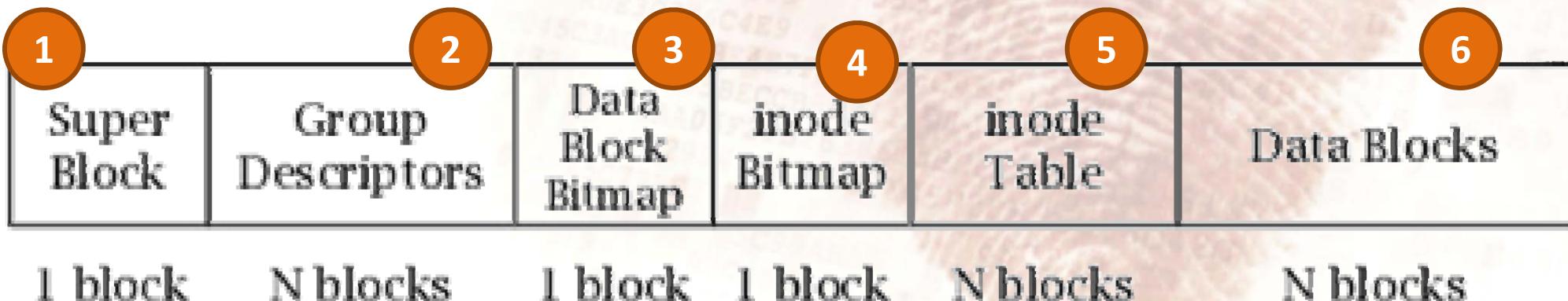
- koncept svih *ext* datotečnih sustava zasniva se na:
 - **blokovima**,
 - **grupama blokova** i
 - **indeksnim čvorovima** (engl. *inode*)
- **BLOK** =
 - osnovna jedinica pohrane
 - koja se sastoji od skupine sektora
 - može biti velik 1, 2, 4 or 8 kB
- **GRUPA BLOKOVA** – više blokova spojenih u logičku cjelinu



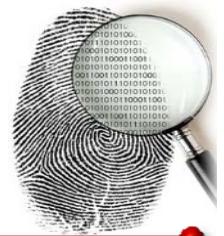
Struktura Ext datotečnog sustava



- 1 Superblok
- 2 Opisnik grupe blokova (eng. *block group descriptor*)
- 3 Bitovna mapa blokova (eng. *data block bitmap*)
- 4 Bitovna mapa indeksnih čvorova (eng. *inode bitmap*)
- 5 Tablica indeksnih čvorova
- 6 Blokovi podataka



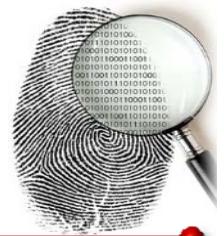
Superblok



- ekvivalent *boot* sektoru u FAT sustavima
- original se nalazi na početku particije u prvoj grupi blokova,
 - a svaka iduća grupa blokova sadrži njegovu kopiju (redundancija)
- sadrži osnovne podatke o particiji poput
 - ukupnog broja **indeksnih čvorova**,
 - ukupnog broja **blokova**,
 - ukupnog broja slobodnih indeksnih čvorova i slobodnih blokova,
 - veličine blokova,
 - broja blokova u jednoj grupi blokova i sl.



Opisnik grupe blokova



(engl. *block group descriptor*)

- prvi blok u grupi blokova nakon superbloka,
- u njemu su definirani parametri grupe blokova poput:
 - položaja bitovne mape blokova,
 - bitovne mape indeksnih čvorova,
 - položaja tablice indeksnih čvorova



Bitovna mapa blokova i indeksnih čvorova



3 Bitovna mapa blokova (engl. *data block bitmap*)

- polje bajtova u kojem svaki BIT označava jedan blok;
 - ako je bit postavljen na 0, blok je slobodan,
 - ako je bit postavljen na 1, blok je zauzet
- ekvivalent tablici za alokaciju datoteka (FAT) u FAT datotečnim sustavima

4 Bitovna mapa indeksnih čvorova (engl. *inode bitmap*)

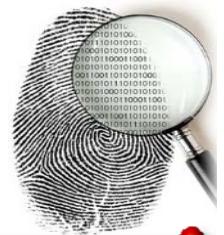
- isto kao i bitovna mapa blokova,
- samo se odnosi na indeksne čvorove u tablici indeksnih čvorova

5 Tablica indeksnih čvorova

- sadrži sve indeksne čvorove za grupu blokova



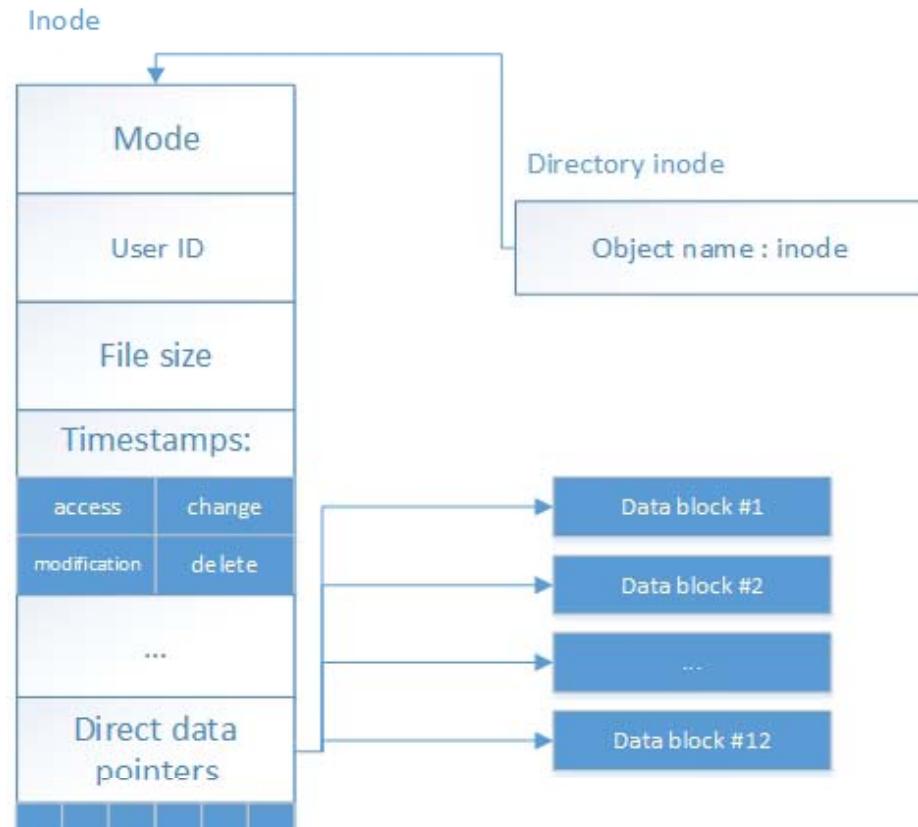
Inode – indeksni čvor



- **glavna podatkovna struktura ext sustava**
- **svaki objekt unutar datotečnog sustava je predstavljen odgovarajućim indeksnim čvorom**
- podrazumijevana veličina je **128 bajtova**
- sadrži polja koja određuju:
 - što je indeksni čvor
 - npr. datoteka, direktorij ...
 - **veličinu** objekta kojeg indeksni čvor predstavlja (u bajtovima)
 - **vremena** stvaranja, zadnjeg pristupa i uređivanja objekta na koji se čvor odnosi
 - **polje pokazivača** na blokove gdje je pohranjen sadržaj objekta
- **indeksni čvor NE** sadrži
 - **sadržaj** datoteke
 - **ime** datoteke



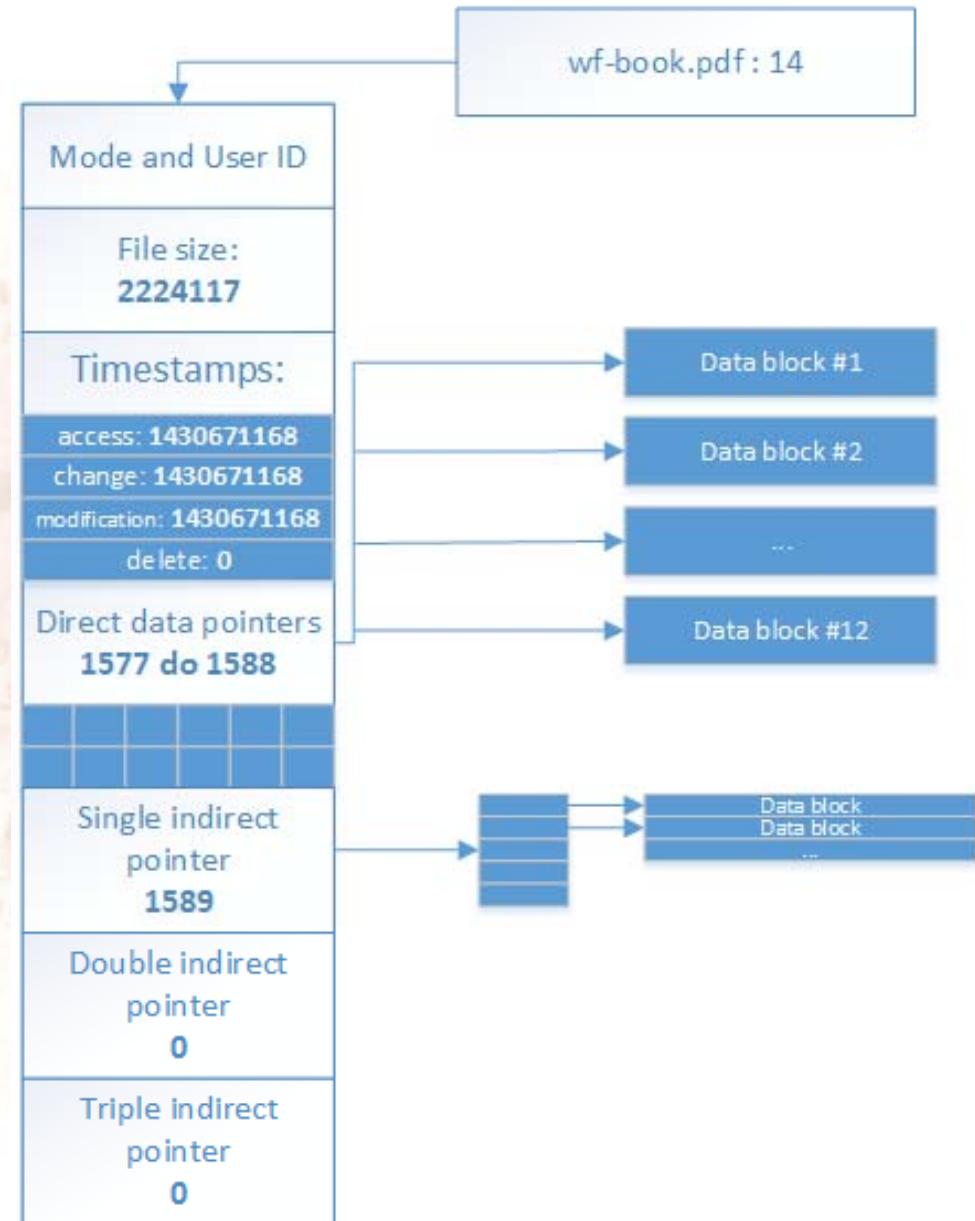
Inode





Inode - sadržaj

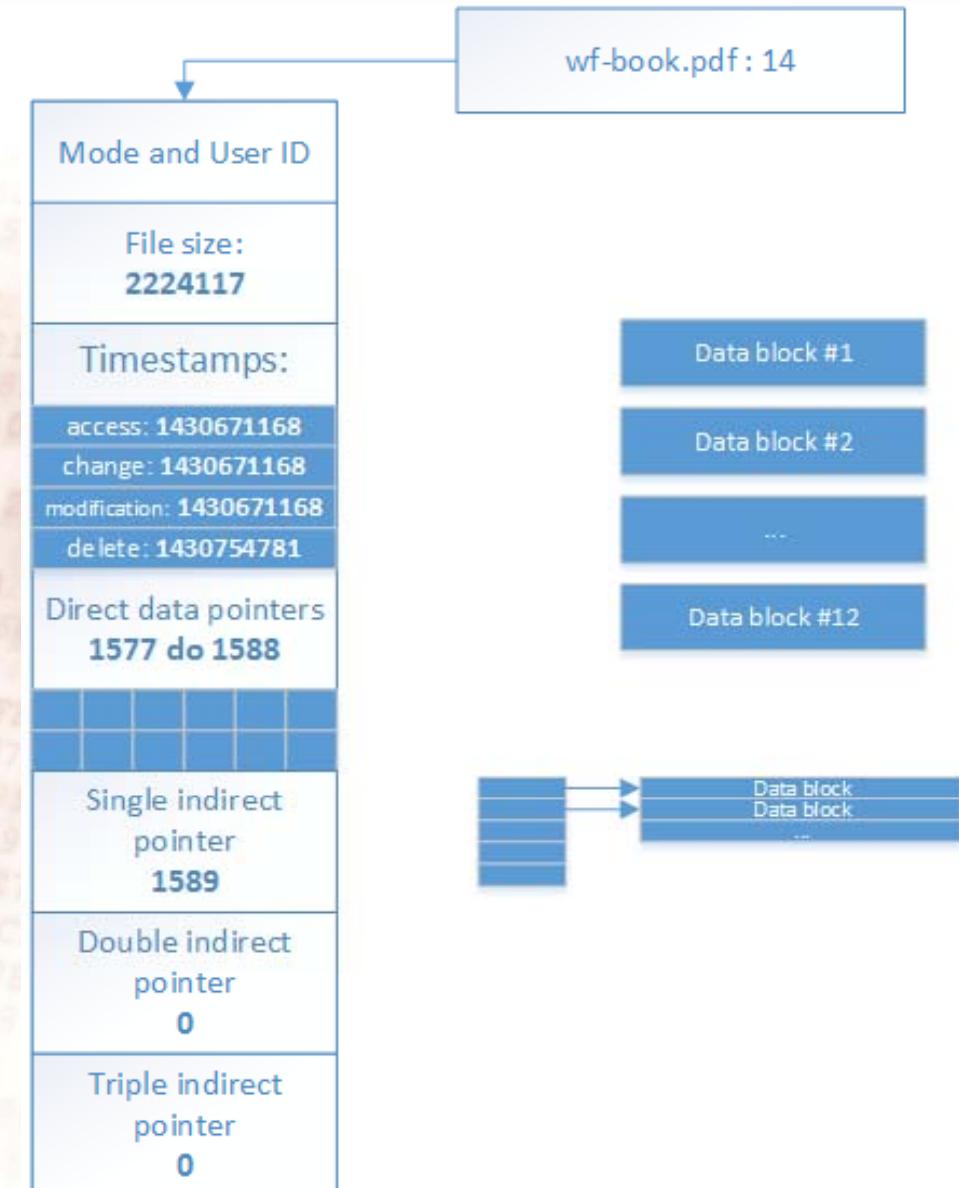
- Ova slika prikazuje indeks čvora datoteke pohranjene na ext datotečnom sustavu
- brisanje datoteka je vrlo različito na ext2 i ext3 / 4 datotečnim sustavima
- Sljedeće dvije prikaznice objašnjavaju proces brisanja datoteke na ext2 i ext3 datotečnim sustavima





ext2 inode

- nakon brisanja datoteke
 - dotad zauzeti blokovi u bitovnim mapama
 - prebacuju iz 1 u 0
- a sadržaj indeksnog čvora ostaje isti
- pa je lako vratiti obrisane datoteke
- referirajući se na vrijednosti u indeksnom čvoru
- ali samo pod uvjetom
 - da sadržaj ili indeksni čvor već nije “pregažen” drugim podacima

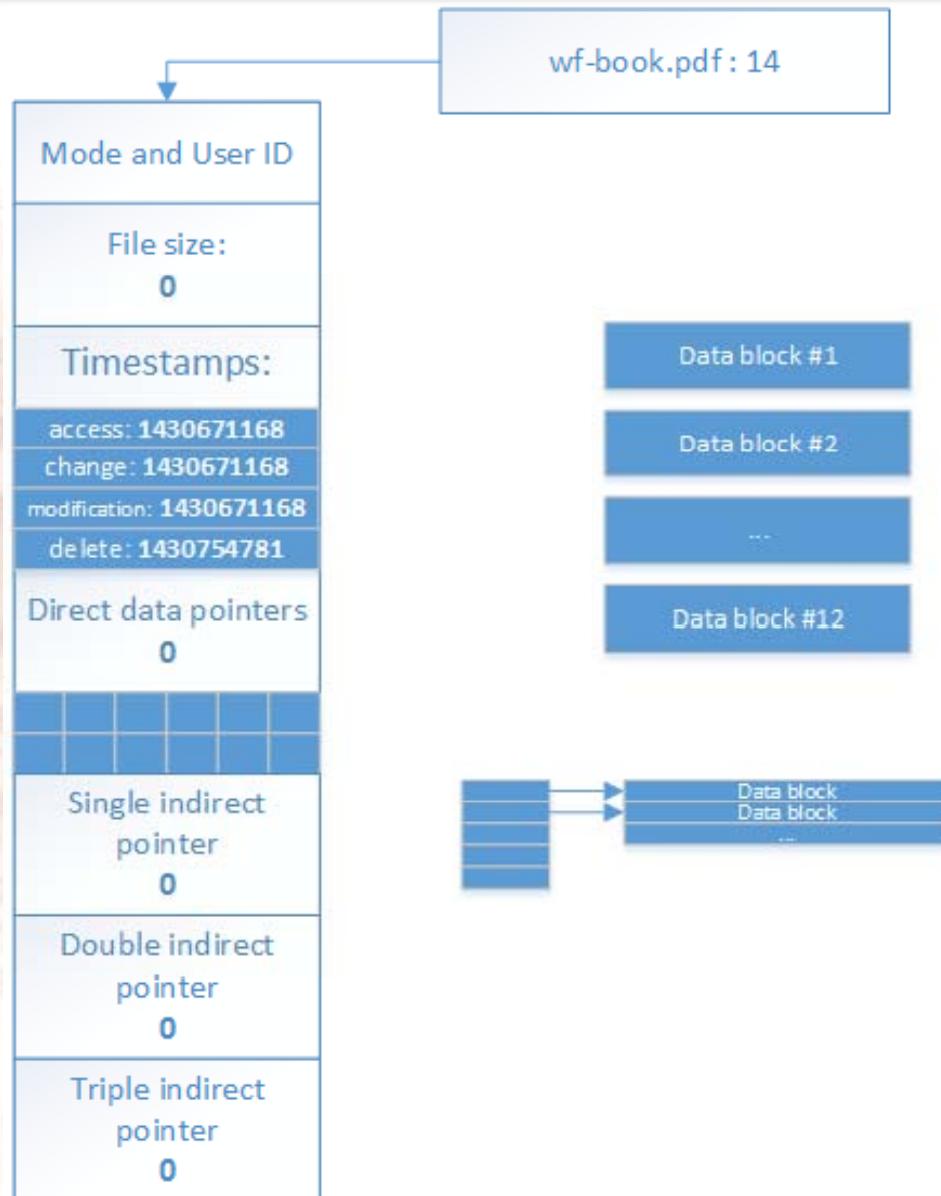




ext3/ext4 inode

- osim promjena u bitovnim mapama
 - na 0 se postavljaju i
 - pokazivači na klastere
 - te veličina datoteke
- sadržaj datoteke i dalje postoji na disku,
 - ali ga više nije moguće povezati u smislenu cjelinu
- zbog ovoga se datoteke na ext3/ext4 sustavima
 - u većini slučajeva smatraju trajno obrisanima

wf-book.pdf : 14





Ext datotečni sustavi

No, unatoč tvrdnjama s prošle stranice, ipak postoje načini kako vratiti podatke na ext3/ext4 sustavima:

1. Pretraga običnog teksta

- metoda primjenjiva i na svakom drugom datotečnom sustavu
- memorija se pretražuje u potrazi za određenim riječima
- ukoliko je datoteka s traženom riječi bila zapisana u *plain textu*
 - primjerice: .txt, .html, .cpp, .java
- program za analizu memorije će je pronaći
- no, ako datoteka nije u *plain textu*
 - primjerice .rar, .pdf, .doc
- ili ako je riječ o slici,
- pretraga običnog teksta će se vjerojatno pokazati beskorisnom
- također, ova metoda neće uspjeti sastaviti datoteku ukoliko je ona zauzimala više blokova



Journaling



Sustav vođenja dnevnika (engl. *journaling*)

- svojstvo ext3/ext4 sustava
na koje se oslanjaju mnogi programi za povrat podataka (npr. *extundelete*)
- sustav vodi **dnevnik svih promjena** koje se događaju inodovima s namjerom da se podaci zaštite u slučaju pada sustava
- tri moda rada dnevnika:
 - *Journal* (čuvaju se i podaci i meta podaci mijenjanih datoteka),
 - *Write Back* (čuvaju se samo meta podaci) i
 - *Ordered* (kompromis između dvije opcije, čuvaju se samo meta podaci no promjene se prvo zapisuju u dnevnik, a tek onda na disk)

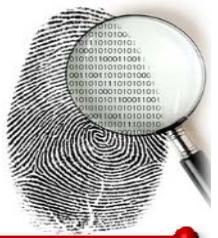




Journaling + i -

- metoda očuvanja konzistencije podataka
- može se iskoristiti u forenzičkoj analizi
- ukoliko je datoteka obrisana
 - onda su na ext3/ext4 također nulu postavljeni i pokazivači u indeksnom čvoru
- međutim
 - ako nađemo spomenuti indeksni čvor u dnevniku i pročitamo vrijednost pokazivača;
 - saznali smo koji sve blokovi spremaju sadržaj tražene datoteke
- nedostaci povrata podataka pomoću dnevnika:
 - popunjavanje dnevnika kreće ponovno ispočetka prilikom svakog demontiranja (engl. *umount*) i montiranja (engl. *mount*) sustava
 - u dnevnik se zapisuje na principu cirkularne liste,
 - kada je dnevnik prepun, popunjavanje kreće ispočetka i prepisuju se najstariji podaci
 - Najveća moguća veličina dnevnika na uređaju je 400 MiB (102400 blokova)
- zato povrat podataka treba napraviti što brže nakon brisanja, jer ti podaci mogu uskoro biti prepisani i nedostupni





- brz, robusan i svestran *hex editor* za Windows platformu
- *freeware*, preuzimanje i korištenje je besplatno
- instalacija nije potrebna,
 - postoji prenosiva (engl. *portable*) inačica
- **Mogućnosti:**
 - uređivanje diska i memorije,
 - pretraga memorije,
 - provjera zaštitnih suma,
 - sigurno brisanje datoteka (engl. *file shredding*),
 - usporedba datoteka,
 - izvoz dijelova memorije u zasebne datoteke itd.

<http://mh-nexus.de/en/hxd/>



Autopsy



- jedan od popularnijih alata za forenzičku analizu memorije
- *freeware, open source*
- dostupan za:
 - Windows, UNIX i OS X platforme
- Mogućnosti:
 - pretraga ključnih riječi,
 - *hash* filtriranje,
 - ekstrakcija *web* artefakata poput kolačića,
 - povijesti pretraživanja,
 - rekonstrukcija i ekstrakcija obrisanih datoteka
 - itd.

<http://www.sleuthkit.org/>



Autopsy primjer



test case - Autopsy 3.1.3

File View Tools Window Help

Close Case + Add Data Source Generate Report

Directory Listing /img_image.img

Table Thumbnail 23 Results

Name	Modified Time	Change Time	Access Time	Created Time	Size
\$OrphanFiles	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0
\$RECYCLE.BIN	2015-10-29 21:47:28 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:47:26 CET	2048
\$Unalloc	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0000-00-00 00:00:00	0
pictures	2015-10-21 10:50:16 CEST	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:46:51 CET	2048
ppt	2015-10-29 01:03:02 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:46:51 CET	2048
software	2015-10-21 10:51:10 CEST	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:46:52 CET	2048
5-Oct-2001.ppt	2015-04-16 11:44:06 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:47:17 CET	53760
_f-book.pdf	2015-04-16 12:18:16 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:47:17 CET	2224117
advantage-ext3-journaling-file-system-forens	2015-03-23 21:00:22 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:47:17 CET	581840
Drawing1.bmp	2015-05-04 20:56:34 CET	0000-00-00 00:00:00	2015-10-28 23:00:00 CET	2015-10-29 21:47:17 CET	1489850

Views Results Tags Reports

Hex Strings Metadata Results Text Media

Matches on page: - of - Match Page: 1 of 1 Page

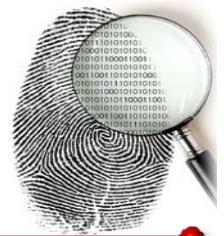
Extracted Text

Times New Roman
ext3 Journaling File System
absolute consistency of the filesystem in every respect after a reboot, with no loss of existing functionality
chadd williams
SHRUG
10/04/2001

3



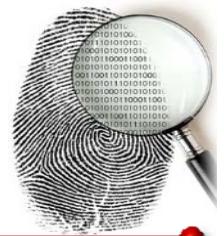
Brisanje datoteka - pregled



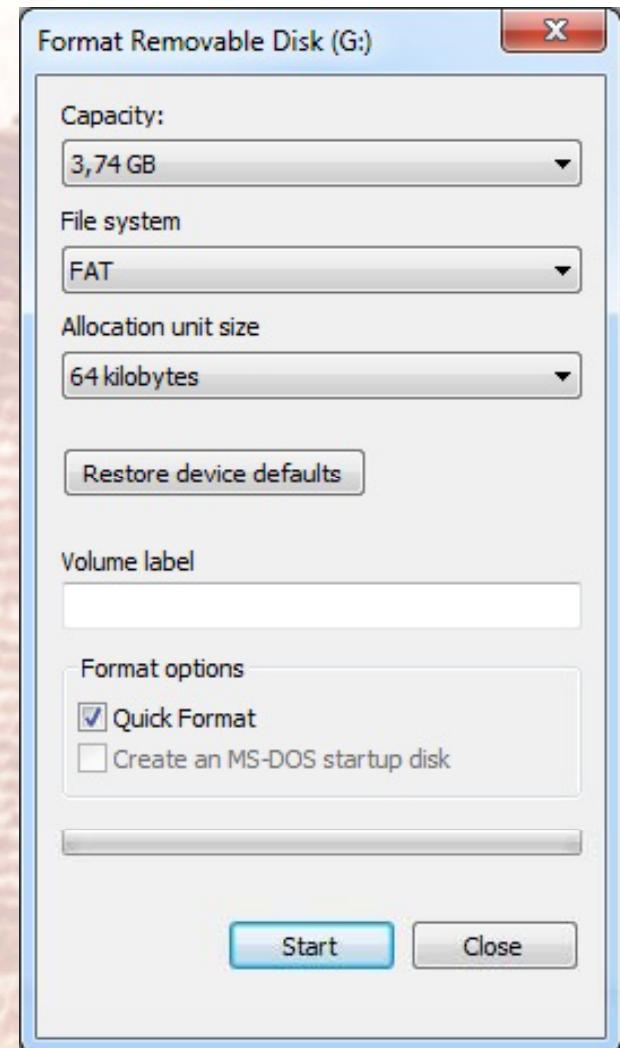
- svaki datotečni sustav briše datoteke na svoj način:
 - FAT, ext2
 - **povrat datoteka vrlo jednostavan**
 - ext3, ext4
 - **mala vjerojatnost uspješnog povrata obrisanih datoteka**
 - NTFS, ostali datotečni sustavi ?



Sigurno brisanje – Formatiranje diska



- prikaz stanja diska
 - prije formatiranja,
 - nakon brzog formatiranja (engl. *quick format*) i
 - nakon običnog formatiranja
- Je li formatiranje sigurno?
- Format vs *zero-fill*?
- Povrat podataka nakon *zero-fill* metode?
- Idući slajdovi prikazuju različite načine formatiranja
 - s USB flash diskom od 4 GB na Win7





Disk – prije formatiranja

00008000	EB	3C	90	4D	53	44	4F	53	35	2E	30	00	02	80	08	00	ë<.MSDOS5.0...€..
00008010	02	00	02	00	00	F8	F0	00	3F	00	FF	00	40	00	00	00řd.?..@....
00008020	B6	FF	77	00	80	00	29	3F	1F	66	3C	4E	4F	20	4E	41	¶'w.€.)?..f<NO NA
00008030	4D	45	20	20	20	20	46	41	54	31	36	20	20	20	33	C9	ME FAT16 3É
00008040	8E	D1	BC	F0	7B	8E	D9	B8	00	20	8E	C0	FC	BD	00	7C	ŽÑLd{ŽÜ., ŽRü..

Boot block

00009000	F8	FF	FF	FF	FF	FF	04	00	FF	ř.....								
00009010	09	00	0A	00	FF	FF	0C	00	0D	00	0E	00	0F	00	10	00
00009020	11	00	12	00	FF	FF	14	00	15	00	16	00	17	00	18	00
00009030	19	00	1A	00	1B	00	1C	00	1D	00	1E	00	1F	00	20	00
00009040	21	00	22	00	23	00	24	00	25	00	26	00	27	00	28	00	!..#.\$.%.&.'.(.
00009050	29	00	2A	00	2B	00	2C	00	2D	00	2E	00	2F	00	30	00).*.+.,.-..../.0.
00009060	31	00	32	00	33	00	34	00	35	00	36	00	37	00	38	00	1.2.3.4.5.6.7.8.
00009070	39	00	3A	00	3B	00	3C	00	3D	00	3E	00	3F	00	40	00	9.:.;.<.=.>?.@.
00009080	41	00	42	00	43	00	44	00	45	00	46	00	47	00	48	00	A.B.C.D.E.F.G.H.

FAT tablica

00045000	43	4F	44	45	53	20	20	20	54	58	54	20	18	82	52	A1	CODES TXT .,R	
00045010	47	47	5D	47	00	00	17	A1	47	47	02	00	28	00	00	00	GG]G...^GG...(.
00045020	46	45	52	2D	4C	4F	47	4F	50	4E	47	20	18	7A	C1	A1	FER-LOGOPNG .zÁ
00045030	47	47	5D	47	00	00	4A	A1	47	47	03	00	21	05	01	00	GG]G..J^GG..!...
00045040	4D	4F	42	49	4C	45	20	20	20	20	10	08	4C	D0	A1	MOBILE ..LĐ
00045050	47	47	47	47	00	00	1D	A1	47	47	05	00	00	00	00	00	GGGG...^GG.....
00045060	E5	45	4C	45	54	45	44	20	20	20	20	20	08	55	97	OE	ÍELETED .U-
00045070	48	47	48	47	00	00	35	A1	47	47	0B	00	14	00	00	00	HGHG..5^GG.....

Korijenski direktorij

00049000	53	6F	6D	65	20	74	65	78	74	0D	0A	49	6E	73	74	72	Some text..Instr
00049010	75	63	74	69	6F	6E	73	0D	0A	53	6F	6D	65	20	6F	74	uctions..Some ot
00049020	68	65	72	20	74	65	78	74	00	00	00	00	00	00	00	00	her text.....
00049030	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

Nasumična datoteka na disku



Disk – nakon brzog formatiranja



00008000	EB 3C 90 4D 53 44 4F 53 35 2E 30 00 02 80 08 00	ë<.MSDOSS.0...€..
00008010	02 00 02 00 00 F8 F0 00 3F 00 FF 00 40 00 00 00řd.?..@....
00008020	B6 FF 77 00 80 00 29 9A 77 F3 D4 4E 4F 20 4E 41	¶w.€.)šwóÔNO NA
00008030	4D 45 20 20 20 20 46 41 54 31 36 20 20 20 33 C9	ME FAT16 3É
00008040	8E D1 BC F0 7B 8E D9 B8 00 20 8E C0 FC BD 00 7C	ŽNLd{ŽÜ,. ŽRü..I

Boot block

00009000	F8 FF FF FF 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	ř.....
00009010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009020	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009040	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009050	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009060	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009070	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009080	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

FAT tablica

Nule

00045000	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045020	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045040	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045050	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045060	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045070	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

Korijenski direktorij

00049000	53 6F 6D 65 20 74 65 78 74 0D 0A 49 6E 73 74 72	Some text..Instr
00049010	75 63 74 69 6F 6E 73 0D 0A 53 6F 6D 65 20 6F 74	uctions..Some ot
00049020	68 65 72 20 74 65 78 74 00 00 00 00 00 00 00 00	her text.....
00049030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

Nasumična datoteka na disku

Potrebno vrijeme: ~ 3 sekunde





Disk – nakon formatiranja

00008000	EB 3C 90 4D 53 44 4F 53 35 2E 30 00 02 80 08 00	ë<.MSDOSS.0...€..
00008010	02 00 02 00 00 F8 F0 00 3F 00 FF 00 40 00 00 00řd.?..@....
00008020	B6 FF 77 00 80 00 29 9A 77 F3 D4 4E 4F 20 4E 41	¶w.€.)šwóÔNO NA
00008030	4D 45 20 20 20 20 46 41 54 31 36 20 20 20 33 C9	ME FAT16 3É
00008040	8E D1 BC F0 7B 8E D9 B8 00 20 8E C0 FC BD 00 7C	ŽÑLd{ŽÜ,. ŽRü..I

Boot block

00009000	F8 FF FF FF 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	ř.....
00009010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009020	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009040	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009050	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009060	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009070	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00009080	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

FAT tablica

Nule

00045000	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045020	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045040	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045050	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045060	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00045070	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

Korijenski direktorij

00049000	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00049010	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00049020	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00049030	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

Nasumična datoteka na disku

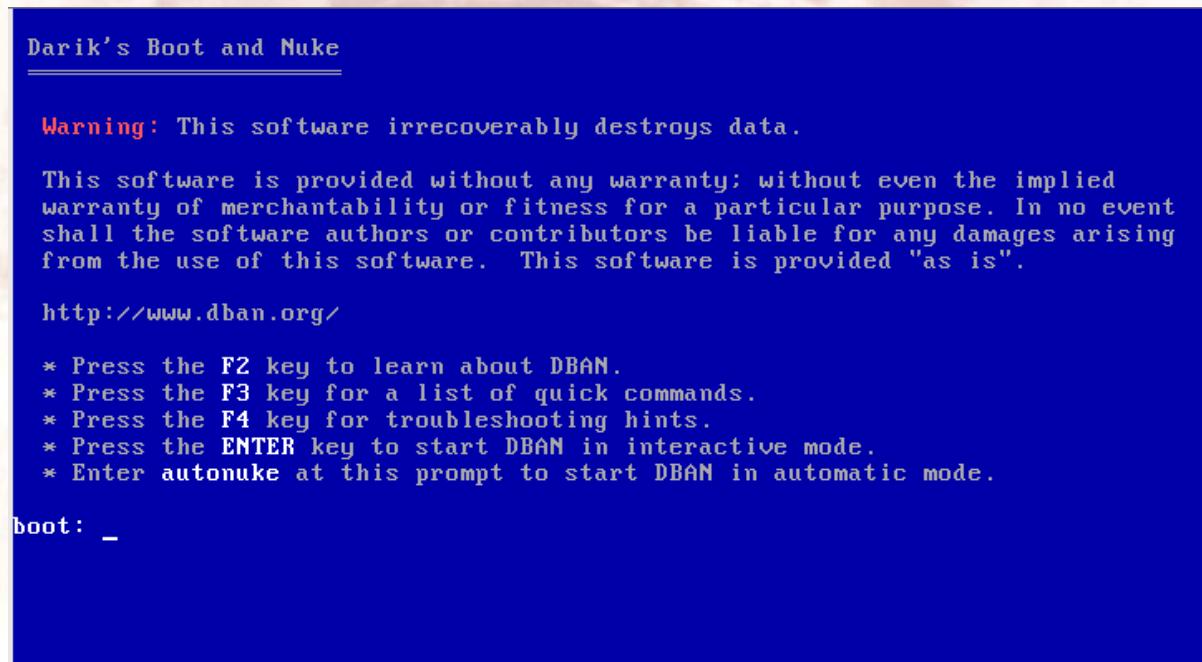
Potrebno vrijeme: ~ 12 minuta



Kako sigurno obrisati podatke?



- Brisanje datoteka, quick format
 - Samo metapodatci se brišu, podatci se mogu rekonstruirati, NIJE SIGURNO
- Formatiranje, zero-fill
 - disk se **popunjava nulama**
 - Windows *format*,
 - dd na Linux,
 - DBAN, KillDisk
 - Ova metoda bi trebala biti sigurna za prosječnog korisnika
 - problem loših sektora
 - format će ih preskočiti
 - podatci će ostati
 - i moguće ih je rekonstruirati



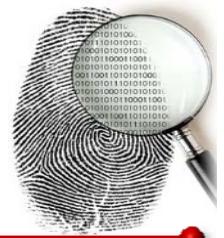
Kako sigurno obrisati podatke?



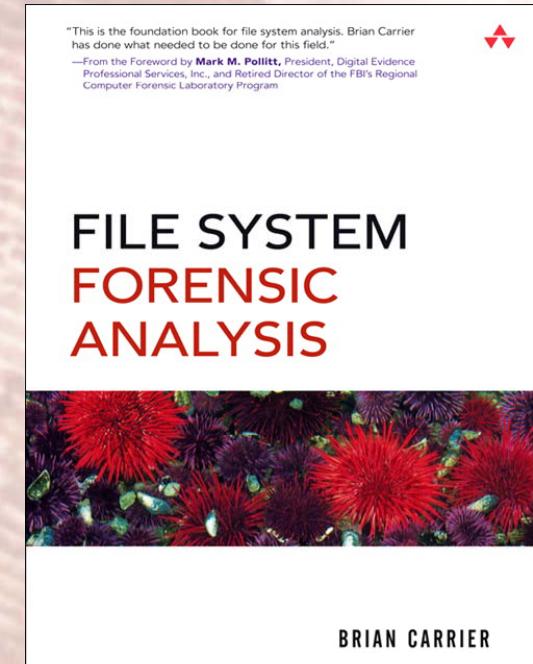
- Rad Petera Gutmanna (s novim diskovima, njegov rad je možda zastarjeo)
 - Nula koje je obrisana nulom
 - Može se razlikovati od
 - One koja je obrisana jedinicom
 - Uz vjerojatnost višu od 50%
- Disk wipe
 - Standard US vlade DoD 5220.22-M (3-pass) predlaže dase sljedeći proces sastoji od tri faze:
 - Prebriši sve lokacije koje je moguće adresirati:
 - znak (nula)
 - komplement znaka (jedinica)
 - nasumični znak
- Fizičko uništavanje
 - jaki magneti,
 - bušilice, čekić,
 - kiselina
- Su najučinkovitiji način



Literatura



- Brian Carrier:
„File system forensic analysis”
 - Jedna od najboljih knjiga o datotečnim sustavima
- D. Farmer, W. Venema:
„Forensic discovery”
- D. Poirier:
„The Second Extended File System”





RacFor.zesoi.fer.hr

RacFor@zesoi.fer.hr



2013-10-17

RacFor – file system forensics

