



Análisis Forense Informático



 Curso de Ciberseguridad	

Particionado	3
MBR	4
GPT	7
Sistemas de archivos en Windows	11
FAT	11
NTFS	13
MFT	15
Atributos MFT	20
Fechas	24
\$LOGFILE / USNJRNL	31
ADS (Alternante Data Stream)	36
\$INDEX Records	40
Shadow Copies	42
¿Qué ocurre cuando se borra un fichero mediante el sistema operativo?	46
Recuperación de datos mediante el propio sistema de archivos	
ReFS	48
Atributos	
Ficheros	50
Papelera de Reciclaje	51
Recuperación de datos mediante carving	52
Stream Carving vs File Carving	55
Timeline	
Metadatos de ficheros	58

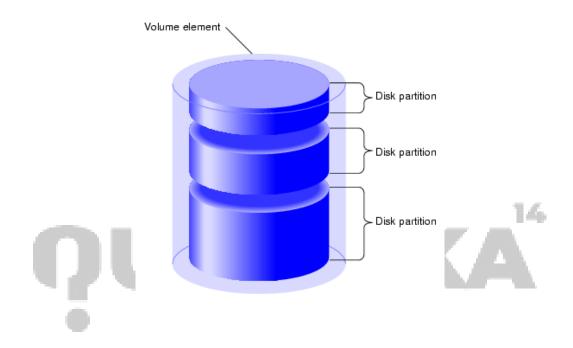




Los dispositivos de almacenamiento, ya sea un disco duro o un smartphone, su almacenamiento se divide en particiones, dentro de las particiones en grupos de sectores o cilindros físicamente contiguos.

Una de las particiones primarias puede ser designada como una partición extendida, la cual puede subdividirse en particiones lógicas.

Para un disco duro o disco ssd, la unidad mínima de información serán los sectores.



#### ¿Por qué particionar?

- Separación: es deseable aislar los datos de las aplicaciones de los archivos del sistema operativo.
- Compartición: puede que múltiples sistemas operativos utilicen los mismos sistemas de ficheros.
- Seguridad: se desean imponer cuotas o permisos distintos en cada partición.
- ◆ Tamaño: Alguna información se mantiene constante y otras veces puede ser variable o volátil. Si una partición se llena no afectará a las demás.

Hoy en día todos los dispositivos donde se encuentre un sistema de archivos necesitan un particionamiento para saber los límites de este. Los particionados más extendidos son el MBR (Master Boot Record) y el GPT (GUID Partition Table).







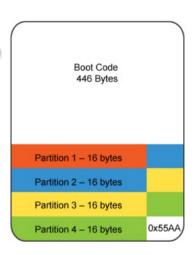
En la siguiente captura aparece el menú de Windows cuando insertamos un dispositivo de almacenamiento sin particionado.

Initialize Disk	×
You must initialize a disk before Logical Disk Manager can access it.  Select disks:	
Select disks:	
Heather fall out to a season and a facility and a state of the season of	
Use the following partition style for the selected disks:	
MBR (Master Boot Record)	
GPT (GUID Partition Table)	
Note: The GPT partition style is not recognized by all previous versions of Windows.	
OK Cancel	

## MBR

Máster Boot Record: alojado en el primer sector de un dispositivo y contiene tabla de particiones.

- ♦ 1 sector 512 bytes
- Un disco puede tener hasta cuatro particiones primarias.
- Tiene 64 bytes de longitud y se sitúa después de los 446 bytes del registro de arranque, y un número mágico al final (0x55AA).
- Solo una partición se marca como activa.
- Cada entrada en la tabla de particiones ocupa 16 bytes y describe las cuatro posibles particiones primarias.



Si analizamos en detenimiento como está estructurado el MBR podemos identificar:

Basic Structure of the Master Boot Record Sector								
Offsets (wit	thin sector)	Length	Description					
in Decimal	in Hex	(in bytes)	Description					
000 - 445	000 - 1BD	446	Code Area					
446 - 509	1BE - 1FD	64	Master Partition Table					
510 - 511	1FE - 1FF	2	Boot Record Signature					

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.quantika14.com	4





Los primeros 446 bytes son el code área, dentro de estos 446, a partir del 440 hasta el 443 aparece un número de serie o Windows Disk Signature:

33	C0	8E	D0	ВC	00	7C	8E	C0	8E	D8	ΒE	00	7C	BF	00	3À.Đ¾. .À.ؾ. ¿.
06	В9	00	02	FC	F3	A4	50	68	1C	06	СВ	FB	В9	04	00	.¹üó¤PhËû¹
BD	BE	07	80	7E	00	00	7C	0B	0F	85	0E	01	83	С5	10	եց₃գ․․. ~ ․   ․ ․ ․ Å .
E2	F1	CD	18	88	56	00	55	C6	46	11	05	С6	46	10	00	âñív.uæFæF
В4	41	ВВ	AA	55	CD	13	5D	72	0F	81	FB	55	AA	75	09	'A≫ <sup>a</sup> UÍ.]rûU <sup>a</sup> u.
F7	C1	01	00	74	03	FE	46	10	66	60	80	7E	10	00	74	÷Át.þF.f`.~t
26	66	68	00	00	00	00	66	FF	76	08	68	00	00	68	00	&fhfÿv.hh.
7C	68	01	00	68	10	00	В4	42	8A	56	00	8B	F4	CD	13	hh'B.VôÍ.
9F	83	C4	10	9E	EB	14	в8	01	02	ВВ	00	7C	8A	56	00	Äë.,». .∀.
8A	76	01	8A	4E	02	8A	6E	03	CD	13	66	61	73	1C	FE	.vNn.Í.fas.þ
4E	11	75	0C	80	7E	00	80	0 <b>F</b>	84	8A	00	В2	80	EΒ	84	N.u~².ë.
55	32	E4	8A	56	00	CD	13	5D	EB	9E	81	3E	FE	7D	55	U2ä.V.Í.]ë>þ}U
AA	75	6E	FF	76	00	E8	8D	00	75	17	FA	B0	D1	E6	64	aunÿv.èu.ú°Ñæd
E8	83	00	в0	DF	E6	60	E8	7C	00	вО	FF	E6	64	E8	75	è°ßæ`è .°ÿædèu
00	FB	В8	00	ВВ	CD	1A	66	23	C0	75	3в	66	81	FB	54	.û,.»Í.f#Àu;f.ûT
43	50	41	75	32	81	F9	02	01	72	2C	66	68	07	ВВ	00	CPAu2.ùr,fh.».
00	66	68	00	02	00	00	66	68	80	00	00	00	66	53	66	.fhfhfsf
53	66	55	66	68	00	00	00	00	66	68	00	7C	00	00	66	SfUfhfh. f
61	68	00	00	07	CD	1A	5A	32	F6	EA	00	7C	00	00	CD	ahÍ.Z2öê. Í
18	A0	в7	07	EB	80	A0	В6	07	EB	03	A0	В5	07	32	E4	. ·.ë. ¶.ë. μ.2ä
05	00	07	8B	F0	AC	3C	00	74	09	ВВ	07	00	В4	0E	CD	ð¬<.t.»′.Í
10	EB	F2	F4	EΒ	FD	2в	C9	E4	64	EB	00	24	02	E0	F8	.ëòôëý+Éädë.\$.àø
24	02	C3	49	6E	76	61	6C	69	64	20	70	61	72	74	69	\$.ÃInvalid parti
74	69	6F	6E	20	74	61	62	6C	65	00	45	72	72	6F	72	tion table.Error
20	6C	6F	61	64	69	6E	67	20	6F	70	65	72	61	74	69	loading operati
6E	67	20	73	79	73	74	65	6D	00	4D	69	73	73	69	6E	ng system.Missin
67	20	6F	70	65	72	61	74	_			20	_		73	74	g operating syst
65	6D	00	00	00	63	7в	9A	AC.	09	вз	3F	00	00	80	20	emc{. <mark>*?</mark>
21	00	07	1D	17	46	00	80	00	00	00	28	11	00	00	1D	!F(
18	46	07	FE	FF	FF	00	30	11	00	00	C8	6E	07	00	00	.F.þÿÿ.0Èn. <mark></mark>
00		00						00	00	00	00	00	00	00	00	
00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	55	AA	

Esto lo podemos verificar con la herramienta <u>Active Disk Editor</u>, donde automáticamente nos identifica que es cada posición dentro del disco.

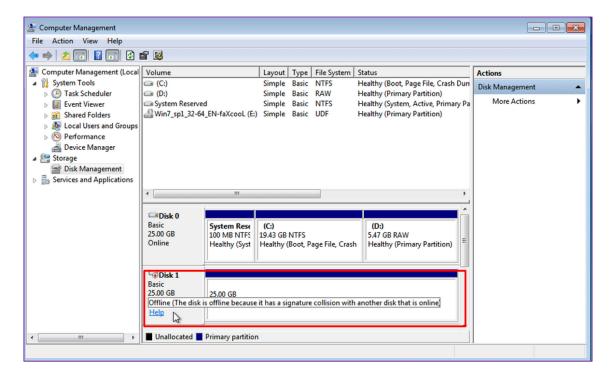
Este Windows Disk Signature, es utilizado por el sistema operativo para diferenciar entre dispositivos conectados a Windows.







¿Puede haber una colisión del Windows Disk Signature?



Sí. Como vemos en la imagen superior, esta situación se puede producir cuando se clona de manera física un dispositivo que incluye el primer sector que aloja el MBR. No se debe de confundir esta firma, con el número de serie físico del disco o dispositivo de almacenamiento.

La tabla de particiones está contenida dentro del MBR y contiene registros de 16 bytes cada uno.

The standard 64-byte Primary Partition Table								
Offsets (within	n MBR sector)	Length	Contents					
in Decimal	in Hex	(in bytes)	Contents					
446 - 461	1BE - 1CD	16	Table Entry for Primary Partition # 1					
462 - 477	1CE - 1DD	16	Table Entry for Primary Partition # 2					
478 - 493	1DE - 1ED	16	Table Entry for Primary Partition # 3					
494 - 509	1EE - 1FD	16	Table Entry for Primary Partition # 4					

En los registros se especifica de que tipo es la partición.

Structure of a 16-byte Partition Table Entry							
Relative Offsets (within entry)	Length (bytes)	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)					

Tipos de particiones:

• 07: NTFS, EXFAT

0B/0C: FAT32

82: Linux Swap

83: Linux filesystem

Varsián, 10	Autor Ougatikala	Mahinan ayantika 14 aam	/
Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.quantika14.com	0





La imagen anterior indica donde empieza la partición (sector), el tipo y el tamaño. El sistema de partición MBR es utilizado por las viejas BIOS.

#### **GPT**

GPT viene a sustituir MBR para mantener las nuevas BIOS (UEFI). Al igual que en el MBR empieza en el sector 0 del dispositivo para mantener compatibilidad con los sistemas con BIOS.

- ◆ MBR = 32bit, GPT = 64bit
- GPT tiene una table de particiones localizada en último LBA n-1 y un backup del GPT header en el último LBA n
- ♦ MBR solo puede tener un máximo de 4 particiones, sin embargo, GPT tiene hasta 128
- La table de particiones en MBR permite solo para
- ♦ MBR Partition Table allows for up to 2.2 TB
- ♦ GPT allows for up to 9.4 ZB
- ♦ GPT allows for each partition to have a 36 character Unicode name
- ♦ GUIDs are stored as 128-bit values, and are displayed as 32 hexadecimal digits

Se mantiene el MBR en el sector 0 pero conteniendo una única partición con identificador de partición OxEE. Se le llama Protective MBR, con el área de código a cero.

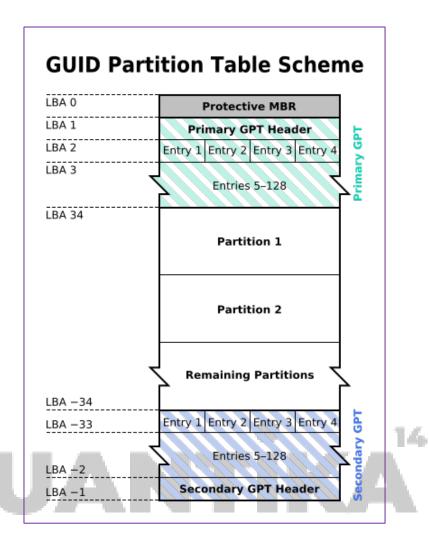
Dispone de dos sectores con información:

- ◆ LBA 1: Primary GPT Header
- ◆ LBA-1: Secondary GPT Header: copia con las particiones incluidas













El protective MBR que aparece en el sector 0 está formado de la siguiente manera:

Offset	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
0	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
16	00	00	00	0.0	0.0	0.0	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	0.0	00
32	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
48	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
64	0.0	00	00	0.0	00	0.0	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	0.0	00
80	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
96	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
112	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
128	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	00	00
144	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
160	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
176	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	0.0	00
192	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
208	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
224	0.0	00	00	0.0	00	0.0	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	0.0	00
240	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	0.0	00	0.0	00
256	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
272	0.0	00	00	00	00	0.0	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
288	0.0	00	00	00	00	0.0	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
304	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
320	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
336	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	0.0	00
352	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	0.0	00
368	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
384	0.0	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
400	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
416	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
432	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	0.0	0.0
448	02	00	EΕ	FF	FF	FF	01	00	0.0	00	FF	FF	FF	FF	00	00
464	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
480	00	00	00	00	00	00	00	00	0.0	00	00	00	00	00	00	00
496	00	00	00	0.0	00	0.0	00	00	0.0	00	00	00	0.0	0.0	55	ÀÀ

GUID Protective MBR							
Bytes Description							
0-440	Unused by UEFI systems						
440-443	Unused and set to Zero						
444-445	Unused and set to Zero						
	MBR partition records that only have						
446-509	one entry pointing to the EFI Partition						
510-511	Set to AA55						
	The rest of the logical block, if any, is						
512	reserved. Set to Zero						



Siempre empieza con el Sting "EFI PART": 45 46 49 20 50 41 52 54 -> Little endian

DISKGUID 16 Bytes: 5E 86 90 EF D0 30 03 46 99 3D 54 6E B0 E7 1B 0D

		111 7 4	_
l Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	9





¿Cómo esta distribuidas cada entrada de partición en GPT?

Offset	Longitud	Contenido
0 (0x00)	16 bytes	Tipo de partición GUID
16 (0x10)	16 bytes	GUID único de partición
32 (0x20)	8 bytes	Inicio LBA (little endian)
40 (0x28)	8 bytes	Fin LBA (inclusive, generalmente impar)
48 (0x30)	8 bytes	Indicadores (p.ej. bit 60 denota sólo lectura)
56 (0x38)	72 bytes	Nombre de partición (36 caracteres UTF-16LE)
	128 bytes totales	

# GUIDs tipos de partición

		1/4
	Microsoft Reserved Partition	E3C9E316-0B5C-4DB8-817D-F92DF00215AE
Windows	Partición de datos básica	EBD0A0A2-B9E5-4433-87C0-68B6B72699C7
Willdows	Logical Disk Manager Partición de metadatos	5808C8AA-7E8F-42E0-85D2-E1E90434CFB3
	Logical Disk Manager data partition	AF9B60A0-1431-4F62-BC68-3311714A69AD
1		
	Partición de datos	EBD0A0A2-B9E5-4433-87C0-68B6B72699C7
	Partición RAID	A19D880F-05FC-4D3B-A006-743F0F84911E
Linux	Partición de intercambio (swap)	0657FD6D-A4AB-43C4-84E5-0933C84B4F4F
	Logical Volume Manager Partición (LVM)	E6D6D379-F507-44C2-A23C-238F2A3DF928
	Reservado	8DA63339-0007-60C0-C436-083AC8230908
	Hierarchical File System (HFS+) partition	48465300-0000-11AA-AA11-00306543ECAC
	Apple UFS	55465300-0000-11AA-AA11-00306543ECAC
Mac OS X	Apple RAID partition	52414944-0000-11AA-AA11-00306543ECAC
IVIAC OS X	Apple RAID partition, offline	52414944-5F4F-11AA-AA11-00306543ECAC
	Apple Boot partition	426F6F74-0000-11AA-AA11-00306543ECAC
	Apple Label	4C616265-6C00-11AA-AA11-00306543ECAC

¿Cómo podemos identificar el tipo de particionado sobre una Evidencia?

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.guantika14.com	10





\*Ver Video: 001/MÓD. 2 - Identificar Particionado

En este módulo dos de los sistemas de archivos que se utilizan en Windows: NTFS y FAT.

En la imagen inferior, podemos ver todos los sistemas de archivos que utiliza Windows hoy en día

FAT12/16: MSDOS, WIN95/98/NT/200

FAT32:95/2000/XP/2003/VISTA/7/8/10

ExFAT:2008/2012/2016/VISTA/7/8/10

NTFS:XP/2003/2008/2012/VISTA/7/8/10

ReFS:2012/2016

#### **FAT**

El sistema de archivos FAT (File Allocation Table), es un sistema para almacenamiento pequeño. La unidad mínima de este sistema de archivos es el clúster.

Partition Boot Sector	FAT1	FAT2 (duplicate)	Root folder	Other folders and all files.	
-----------------------------	------	---------------------	----------------	------------------------------	--

Como vemos en la imagen superior, el sistema de archivos está formado por:

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	11





- Sector de arranque con su firma 55AA, la localización vendrá indicada por el comienzo de la partición, ya sea GPT o MBR.
- ◆ FAT1: tabla que contiene la relación clúster-siguiente clúster.
- ◆ FAT2: backup de la FAT1, para proteger el volumen.
- Directorio raíz
- Espacio de datos

Tipo	Bytes dedicados en la FAT	Límite de Clúster
FAT12	1.5	4087
FAT16	2	Entre 4087 y 65526 clúster, incluidos
FAT32	4	Entre 65526 y 268,435,456 clúster, incluidos.

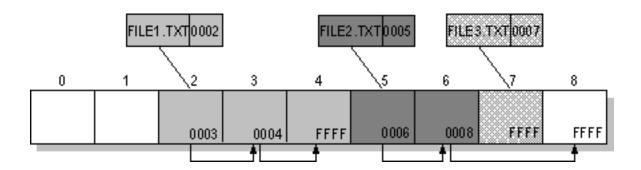
Las características de FAT son las siguientes:

- ◆ El tamaño de los bytes dedicados marcara hasta cuantos clúster es capaz de redireccionar.
- ◆ El tamaño máximo de un fichero es de 4 Gigabytes.
- El timestamp es local, es decir, lleva una zona horaria determinada
- ♦ Tiene un tamaño máximo de volumen de 32GB para FAT32

Según vemos en la imagen inferior la tabla **FAT** representa el estado del clúster y su siguiente clúster, asociado al fichero.

En esta tabla hay valores especiales para marcar:

- Clústeres erróneos (0xFFF7)
- Ultimo clúster de un fichero (0xFFF8-0xFFFF)
- Clúster usado por un archivo
- Sin usar (0x0000)





La imagen anterior muestra tres ficheros. El fichero File1.txt es un fichero que ocupa tres clúster. El fichero File2.txt, es un fichero fragmentado que ocupa tres clúster. El fichero File3.txt ocupa entero un solo clúster.

El **directorio raíz**, es un tipo especial de archivo que almacena las subcarpetas y archivos que conforman el sistema de archivos. Al ser una tabla, dispone una de una entrada para cada fichero o carpeta. La única diferencia entre este fichero y el resto es que este directorio raíz está localizado en una posición específica para FAT16 y FAT12. En FAT32 ocupa una posición como otro fichero normal.

#### Cada entrada puede tener:

- Nombre del fichero o carpeta (máximo 8 caracteres)
- Atributos
- Fecha de creación y hora de creación
- Fecha de modificación y hora de modificación
- Fecha de último acceso
- Dirección de la tabla FAT donde empieza el primer clúster del fichero
- Tamaño

#### **NTFS**

El sistema de archivos NTFS fue introducido en 1993 con Windows NT 3.1 y en la actualidad se encuentra puede encontrar en distintas versiones, siendo la última la versión 5.1.

#### Características de NTFS

- Journaling: guarda todos los cambios
  - \$Logfile es un fichero circular que almacena todos los cambios en cuanto a los metadatos del sistema de archivos para los ficheros. Es decir, las operaciones que hace el sistema de archivos cuando se produce una acción.
  - \$Extend\\$UsnJrnl: fichero no circular que almacena todos los cambios de ficheros y carpetas del volumen.
- Volume Shadow Copy: mantiene un histórico de los ficheros y directorios.
- Seguridad: cada fichero o directorio mantiene un descriptor de seguridad mediante listas de control de acceso.
- ◆ EFS: Encrypting File System permite cifrar ficheros o directorios
- Bitlocker: permite cifrar el volumen entero.
- Compresión
- Alternate Data Stream: añaden información extra
- Sparse Files

Un clúster es la unidad mínima de NTFS y va en función del tamaño del volumen o partición.

- Clúster 4KB (8 sectores físicos) para volúmenes de hasta 16 TB
- Clúster de 8KB para volúmenes de hasta 32 TB
- Permite hasta 16 Exabytes (16.000.000.000 Gb) por partición (2^32 bytes).

Versión: 1 0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	13
VEISION, L.U	MUTOL GUGITING 14	I VVED. WWW.GUGHIKG14.COH I	1.0





- ♦ Los clúster son pequeños (512 a 4 Kb) poca fragmentación interna.
- Todo es tratado como atributos (incluso los datos de un fichero, el contenido de un directorio, etc.)
- ♦ Permite directamente nombres de fichero de hasta 255 caracteres.

NTFS	Master	File	Master
Boot	File	System	File
Sector	Table	Data	Table
Sector	i abie	Dala	Сору

El sistema de archivos NTFS está formado por:

- NTFS boot sector: este sector de arranque NTFS vendrá indicado por el comienzo de la partición, ya sea GPT o MBR.
- Master File Table o \$MFT: fichero que contiene todos los ficheros y carpetas dados de alta en el sistema archivos
- Espacio clúster para almacenar archivos, este espacio puede estar usado o libre.
- ♦ Dirección de la MFT o \$MFTMirror: contiene los primeros 4 registros de la \$MFT.

En las imágenes siguientes, podemos ver cómo está organizado el NTFS boot sector, hay que tener en cuenta que el desplazamiento viene dado en clúster respecto a la partición por lo que para hacer un desplazamiento físico hay que sumar el sector actual y convertirlo a sectores.

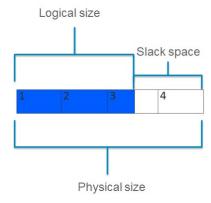
JMP instruction	000	EB 52 90
OEM ID	003	NTFS
BIOS Parameter Block	00B	
Bytes per sector	00B	512
Sectors per cluster	00D	8
Reserved sectors	00E	0
(always zero)	010	00 00 00
(unused)	013	00 00
Media descriptor	015	248
(unused)	016	00 00
Sectors per track	018	63
Number of heads	01A	255
Hidden sectors	01C	206.848
(unused)	020	00 00 00 00
Signature	024	80 00 80 00
Total sectors	028	976.562.175
\$MFT cluster number	030	786.432
\$MFTMirr cluster number	038	2
Clusters per File Record Se	040	246
Clusters per Index Block	044	1
Volume serial number	048	63 40 00 E4
Checksum	050	0
Bootstrap code	054	FA 33 C0 8E
Signature (55 AA)	1FE	55 AA

EΒ	52	90	4E	54	46	53	20	20	20	20	00	02	08	00	00	ëR.NTFS
00	00	00	00	00	F8	00	00	3F	00	FF	00	00	28	03	00	ø?.ÿ(
00	00	00	00	80	00	80	00	FF	27	35	3A	00	00	00	00	ÿ'5:
00	00	0C	00	00	00	00	00	02	00	00	00	00	00	00	00	
F6	00	00	00	01	00	00	00	63	40	00	E4	4B	00	E4	С6	öc@.äK.äÆ
00	00	00	00	FA	33	C0	8E	D0	BC	00	7C	FB	68	C0	07	ú3À.Đ≒. ûhÀ.
1F	1E	68	66	00	CB	88	16	0E	00	66	81	3E	03	00	4E	hf.Ëf.>N
54	46	53	75	15	В4	41	ВВ	AA	55	CD	13	72	0C	81	FΒ	TFSu.'A»ªUÍ.rû
55	AA	75	06	F7	C1	01	00	75	03	E9	DD	00	1E	83	EC	Uªu.÷Áu.éÝì
18	68	1A	00	В4	48	8A	16	0E	00	8B	F4	16	1F	CD	13	.h'HôÍ.
9F	83	C4	18	9E	58	1F	72	E1	3в	06	0B	00	75	DB	AЗ	ÄX.rá;uÛ£
0F	00	C1	2E	0F	00	04	1E	5A	33	DB	в9	00	20	2B	C8	ÁZ3Û¹. +È
66	FF	06	11	00	03	16	0F	00	8E	C2	FF	06	16	00	E8	fÿÂÿè
4B	00	2в	C8	77	EF	В8	00	BB	CD	1A	66	23	C0	75	2D	K.+Èwï,.»Í.f#Àu-
66	81	FB	54	43	50	41	75	24	81	F9	02	01	72	1E	16	f.ûTCPAu\$.ùr
68	07	ВВ	16	68	70	0E	16	68	09	00	66	53	66	53	66	h.».hphfSfSf
55	16	16	16	68	В8	01	66	61	0E	07	CD	1A	33	C0	ВF	Uh,.faí.3À;
28	10	В9	D8	0F	FC	F3	AA	E9	5F	01	90	90	66	60	1E	(.¹Ø.üóªéf`.
06	66	A1	11	00	66	03	06	1C	00	1E	66	68	00	00	00	.f;ffh
00	66	50	06	53	68	01	00	68	10	00	В4	42	8A	16	0E	.fP.Shh'B
00	16	1F	8B	F4	CD	13	66	59	5B	5A	66	59	66	59	1F	ôí.fY[ZfYfY.
0F	82	16	00	66	FF	06	11	00	03	16	0F	00	8E	C2	FF	fÿÂÿ
0E	16	00	75	BC	07	1F	66	61	C3	A0	F8	01	E8	09	00	u≒faà ø.è
Α0	FΒ	01	E8	03	00	F4	EΒ	FD	В4	01	8B	F0	AC	3C	00	û.èôëý′ð¬<.
74	09	В4	0E	ВВ	07	00	CD	10	EB	F2	C3	0D	0A	45	72	t.'.»Í.ëòÃEr
72	6F	72	20	64	65	20	64	69	73	63	6F	00	0D	0A	46	ror de discoF
61	6C	74	61	20	62	6F	6F	74	6D	67	72	00	0D	0A	42	alta bootmgrB
6F	6F	74	6D	67	72	20	63	6F	6D	70	72	69	6D	69	64	ootmgr comprimid
6F	00	0D	0A	50	72	65	73	2E	20	43	74	72	6C	2B	41	oPres. Ctrl+A
6C	74	2В	53	75	70	72	20	70	61	72	61	20	72	65	69	lt+Supr para rei
6E	69	63	69	61	72	OD	0A	00	6C	20	74	6F	20	72	65	niciarl to re
73	74	61	72	74	0D	0A	00	8C	9D	AD	C2	00	00	55	AA	startÂUa



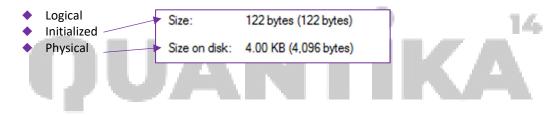


**Slack Space**: aunque hablemos del slack space dentro de la sección de NTFS, este término se puede aplicar como veremos más adelante, también para los registros MFT.



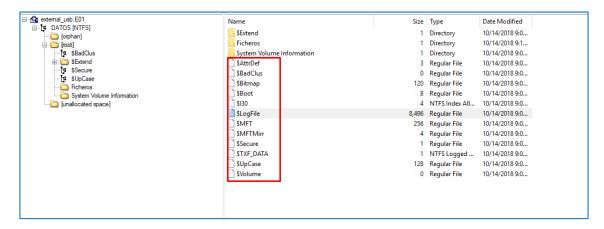
Como sabemos, NTFS tiene la unidad mínima de información que son los clústers. Si un fichero no rellena todos los clústers que necesite para alojar su información, el espacio que sobra se llama slack space.

NTFS tiene 3 campos para indicar el tamaño de cada fichero:



#### **MFT**

Dentro del sistema NTFS, es un fichero que contiene una tabla con todos los ficheros y directorios, incluido él mismo. Los primeros 26 registros de la tabla \$MFT son los llamados metadatos y sirven para organizar el sistema de archivos



La imagen anterior muestra como desde FTK Imager se pueden acceder a los ficheros llamados metadatos que componen en el sistema de archivos.





Hay dos MFT, ambos indicados por el Boot NTFS sector:

- \$MFT
- \$MftMirror: al final de la partición sirve como backup, y contiene únicamente 4 los primeros registros del MFT.







MFT Record	Nombre	Propósito
0	\$MFT	El propio fichero MFT debe aparecer en esta tabla, ya que es un fichero más del sistema de archivos.
1	\$MFTMirror	Copia de los 4 primeros Registros
2	\$Logfile	Contiene lista de las transacciones a nivel de metadatos, realizadas a nivel del volumen NTFS
3	\$Volume	Contiene información de volumen, etiqueta y versión.
4	\$AttrDef	Tabla con los nombres de los atributos, números y descriptores
5		El directorio raíz
6	\$Bitmap	Indica el estado de los clúster que están en uso.
7	\$Boot	El boot sector como tal
<b>N</b> U	\$BadClus	Clústers que el sistema de archivos como erróneos y no deben de usarse para alojar ficheros
9	\$Secure	Contiene los descriptores de seguridad para todos los ficheros del volumen
10	\$Upcase	Convierte los caracteres en minúscula en caracteres en mayúsculas de Unicode coincidentes.
11	\$Extend	Directorio que contiene cuotas, reparse point data, usnjrnl
Registro 12 a 23	Reservado	Para Futuros Usos
24	\$Quota	Fichero dentro de \$Extend que contiene límites de cuota asignados a un usuario
25	\$ObjID	Contiene los IDS de los objetos
26	\$Reparse	Contiene información acerca de ficheros y carpetas que incluyen el reparse point data.





Value

0x00

0x01

0x02

Description

Deleted Folder Entry Folder Entry

Deleted File Entry

File Entry

Cada fichero anteriormente enumerado ocupa un registro en la tabla MFT. Normalmente el tamaño del registro es de 1024 bytes e ira en función del tamaño del volumen.

#### ¿Cómo son los registros MFT?

Todos empiezan por el string "FILE".

Tienen una cabecera que indica información del fichero o carpeta y tiene un tamaño de 42bytes

le	Record 0	Segme	ent Head	ler 3	4	5	6	7	8	9	A	В	+	D	Е	F			
0	F	1	L		Update array o			Update Seq array size		\$LogFile Seque			en :e	n e Number					
1	Seq	Seq no Hard Link Count 1 attrib offset				Fla	ags	Used size of file record / Illocated size of file record											
2		Fil	e refer	ence t	o base	file re	cord		Next	attrib D				MFT Re	ecord N	No			
3			ation o termin					R	Reserved for update sequence array?										
		F	leserve	ed for s	sequen	ice arra	ay?		Common location of 1 attrib										

¿Cómo podemos identificar los primeros registros de tabla MFT que son los metadatos del sistema de archivos NTFS?

\*Ver video: 002 /MÓD. 2 - BootSector Metadatos

Siguiendo con la teoría hemos visto, que hay un campo dentro del registro MFT, que son los FLAGS. Estos son los que nos van a indicar si el fichero o carpeta ha sido borrada. Hay que tener en cuenta, que el sistema operativo, por el simple uso, puede sobrescribir este registro MFT y ya no tendríamos acceso a esta información. Por eso es muy importante que cuando se vaya a realizar una investigación forense, donde se sospeche que haya información borrada, el dispositivo objeto de la investigación, se haya utilizado lo menos posible después de la declaración de incidente.

¿Cómo se puede identificar a bajo nivel si un fichero está borrado? Analizando los registros MFT.

\*Ver video: 003 /MÓD. 2 - Identificación de Registros MFT borrados con Active Disk

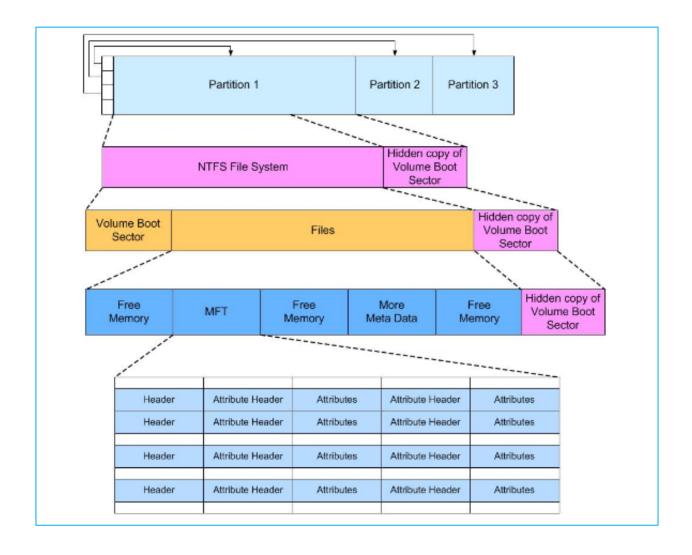
\*Ver video: 004 /MÓD. 2 - Identificación de ficheros borrados con FTK

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.quantika14.com	18





# Resumen de cómo está compuesto un sistema NTFS en un dispositivo:







# ATRIBUTOS MFT

En la imagen anterior, donde indentificabamos los flags de borrado en los registros MFT, veíamos solamente la cabecera. En la imagen de a continuación podemos ver el registro MFT completo.

Aparecen nuevos campos, los atributos:

- Cabecera del Atributo
- Atributo en si

MFT Entry Header

Attribute Header

\$FILE\_NAME

Attribute Header

\$STD\_INFO

Attribute Header

\$DATA

QUANTI



Los tipos de atributo son los siguientes:

Type Identifier (Decimal)	Type Identifier (Hexadecimal)	Attribute Name
16	0x10	\$STANDARD_INFORMATION
32	0x20	\$ATTRIBUTE_LIST
48	0x30	\$FILE_NAME
64	0x40	\$VOLUME_VERSION
64	0x40	\$OBJECT_ID
80	0x50	\$SECURITY_DESCRIPTOR
96	0x60	\$VOLUME_NAME
112	0x70	\$VOLUME_INFORMATION
128	0x80	\$DATA
144	0x90	\$INDEX_ROOT
160	0xA0	\$INDEX_ALLOCATION
176	0xB0	\$BITMAP
192	0xC0	\$SYMBOLIC_LINK
192	0xD0	\$REPARSE_POINT
208	0xE0	\$EA_INFORMATION
224	0xF0	\$EA
256	0x100	\$LOGGED_UTILITY_STREAM
	0xFFFFFFFF	End of Attributes

De acuerdo con el fichero \$AttriDef, los atributos pueden ser residentes (están dentro del registro MFT) o no residentes. Por ejemplo, el atributo \$Data podría ser residente, esto quiere decir que el contenido del propio fichero estaría dentro del MFT.

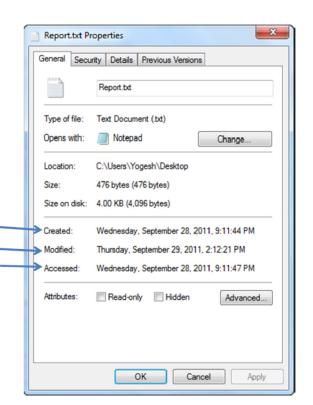
Los atributos existen para cada fichero y directorio. Los de varios tipos como vemos en la imagen superior y pueden contener desde el nombre, el propietario y permisos del fichero/carpeta, e incluso la información como tal.

- \$Standar Information: contiene los timestamps que nosotros vemos en el explorador de Windows.
  - o Fecha de Creación
  - Fecha de Modificación
  - o Fecha de Acceso
  - o Fecha de cuando se actualizado algún de las fechas del registro MFT
  - Flags
  - o Identificador de Seguridad





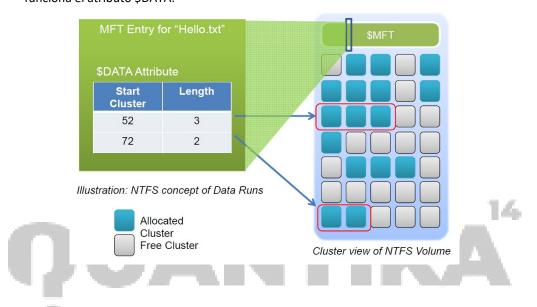
- 64 bit Timestamp
  - Number of 100 Nanosecond intervals since 1<sup>st</sup> January 1601
    - $1 \text{ second} = 0 \times 989680$
- 4 Timestamps
  - · Created -
  - Modified -
  - Accessed
  - MFT Entry Modified ?



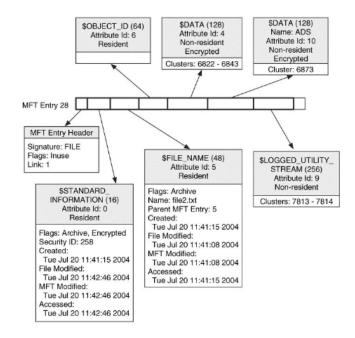




- \$File Name: contiene:
  - o Nombre de archivo
  - o Flags
  - Parent MFT Entry: el registro del MFT de la carpeta que contiene dicho archivo o carpeta.
  - o Fecha de Creación
  - o Fecha de Modificación
  - o Fecha de Acceso
  - o Fecha de cuando se ha actualizado al registro MFT en cuanto a fechas
- \$Data: contiene la información del fichero. En la imagen de a continuación podemos cómo funciona el atributo \$DATA:



Un resumen mucho más detallado de los atributos en NTFS lo podemos ver en la siguiente imagen:



\*Ver Video: 005/MÓD. 2 - Identificación de Atributos a bajo nivel

Versión: 1 0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	23
version: 1.0	AUIOI. QUAITIINA 14	WED. WWW.QUQITIKQ14.CUIT	23





# **FECHAS**

NTFS dispone de 8 timestamps los del \$STANDAR\_INFORMATION y los de \$FILE\_NAME, nosotros solo vemos en Windows Explorer los del \$STANDAR\_INFORMATION

- Modificado
- Accedido
- Cambiado (El \$MFT ha sido cambiado)
- Creado (Birth o creación de ficheros)

Estos son atributos como los que hemos visto anteriormente.

La siguiente tabla muestra como las fechas de \$STANDAR\_INFORMATION y de \$FILE\_NAME son actualizadas en función de la operación que se haga con el fichero en Windows 10.







## Renombrar el fichero

Si renombramos el fichero "File\_Rename.docx" a "File\_Renamed.docx" y esto lo que ocurre con los atributos: solo la fecha de cambio del registro del MFT \$STANDARD\_INFO MFT se modifica.

25-03-2018 11:55:55

```
From The Sleuth Kit istat Tool:
MFT Entry Header Values:
Entry: 44
                Sequence: 1
$LogFile Sequence Number: 33591130
Allocated File
Links: 1
$STANDARD_INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 268 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
Created: 2018-03-25 11:50:12.542574900 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:50:12.542840400 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:55:55.302002800 (MSK)
Accessed:
                2018-03-25 11:50:12.542574900 (MSK)
$FILE_NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: File_Renamed.docx
Parent MFT Entry: 5 Sequence: 5
                       Actual Sise: 0
Allocated Size: 0
              2018-03-25 11:50:12.542574900 (MSK)
Created:
File Modified: 2018-03-25 11:50:12.542840400 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:50:18.932928500 (MSK)
Accessed:
               2018-03-25 11:50:12.542574900 (MSK)
```

## Mover un fichero local dentro volumen:

Movemos el fichero "Local\_Move.docx" en el mismo volumen. De nuevo solamente la fecha de cambio del registro del MFT \$STANDARD\_INFO MFT se modifica.





25-03-2018 11:56:06

```
From The Sleuth Kit istat Tool:
MFT Entry Header Values:
Entry: 47
              Sequence: 1
$LogFile Sequence Number: 33591955
Allocated File
Links: 1
$STANDARD_INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 268 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
             2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
Created:
File Modified: 2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:56:06.759833600 (MSK)
Accessed:
              2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
$FILE_NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: Local_Move.docx
Parent MFT Entry: 54
                      Sequence: 1
Allocated Sise: 0
                      Actual Sise: 0
               2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
Created:
File Modified: 2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:51:09.211645200 (MSK)
Accessed:
              2018-03-25 11:51:04.734437900 (MSK)
```

# Movemos el fichero a otro Volumen NTFS

Movemos el fichero a otro volumen NTFS con el nombre "Volume Move.docx" y esto es lo que ocurre: cambian todos excepto:

STANDAR\_INFO Modificación

STANDARD INFO MFT

From The Sleuth Kit istat Tool: MFT Entry Header Values: Entry: 44 Sequence: 1 \$LogFile Sequence Number: 33577125 Allocated File Links: 1 \$STANDARD\_INFORMATION Attribute Values: Flags: Archive Owner ID: 0 Security ID: 268 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001) 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK) Created: File Modified: 2018-03-25 11:51:36.610832400 (MSK) MFT Modified: 2018-03-25 11:51:43.063572400 (MSK) 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK) Accessed: \$FILE NAME Attribute Values: Flags: Archive Name: Volume\_Move.docx Parent MFT Entry: 5 Sequence: 5 Allocated Sise: 0 Actual Sise: 0 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK) Created: File Modified: 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK) MFT Modified: 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK) Accessed: 2018-03-25 11:56:15.548242400 (MSK)





## Copiado de Ficheros

Copiamos en el mismo volumen y esto es lo que ocurre: cambian todos excepto:
 STANDARD\_INFO Modificación

• STANDARD\_INFO MFT

From The Sleuth Kit istat Tool: MFT Entry Header Values: Entry: 55 Sequence: 1 \$LogFile Sequence Number: 33592740 Allocated File Links: 1 \$STANDARD INFORMATION Attribute Values: Flags: Archive Owner ID: 0 Security ID: 268 (8-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001) 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) Created: File Modified: 2018-03-25 11:52:53.263297100 (MSK) MFT Modified: 2018-03-25 11:52:55.865906700 (MSK) 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) Accessed: \$FILE\_NAME Attribute Values: Flags: Archive Name: Copy.docx Parent MFT Entry: 54 Sequence: 1 Allocated Sise: 0 Actual Sise: 0 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) Created: File Modified: 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) MFT Modified: 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) 2018-03-25 11:56:39.830218900 (MSK) Accessed:





# Acceso a los ficheros

No cambia ningún timestamp, en sistemas Windows, viene por defecto deshabilitado esta opción.

```
From The Sleuth Kit istat Tool:
MFT Entry Header Values:
Entry: 50
            Sequence: 1
$LogFile Sequence Number: 33585065
Allocated File
Links: 1
$STANDARD_INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 268 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
             2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:53:47.321143200 (MSK)
               2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
$FILE NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: Access.docx
Parent MFT Entry: 5
                       Sequence: 5
Allocated Sise: 0
                      Actual Sise: 0
               2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
               2018-03-25 11:53:44.869496700 (MSK)
```

#### Modificación de fichero

Se modifica un fichero: solo se mantienen la fecha de creación en el \$STANDAR\_INFO y \$FILE\_NAME. El resto de timestamps cambia.

```
From The Sleuth Kit istat Tool:
MFT Entry Header Values:
Entry: 58
             Sequence: 1
$LogFile Sequence Number: 33598208
Allocated File
$STANDARD_INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 272 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
              2018-03-25 11:54:02.390699600 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:57:13.817538200 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:57:13.839329800 (MSK)
Accessed:
               2018-03-25 11:57:13.806276200 (MSK)
$FILE_NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: Modification.docx
Parent MFT Entry: 5
                      Sequence: 5
Allocated Sise: 12288
                               Actual Sise: 11414
Created:
             2018-03-25 11:54:02.390699600 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:57:13.817538200 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:57:13.838326700 (MSK)
             2018-03-25 11:57:13.806276200 (MSK)
Accessed:
```



#### Creación de Fichero

Creamos un nuevo fichero con el botón derecho del ratón: **Por su puesto todos los timestamps se cambian.** 

```
MFT Entry Header Values:
Entry: 52
           Sequence: 1
$LogFile Sequence Number: 33587313
Allocated File
$STANDARD INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 268 (8-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
          2018-03-25 11:54:16.739109900 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:54:16.842875100 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:54:19.122337700 (MSK)
              2018-03-25 11:54:16.739109900 (MSK)
Accessed:
$FILE NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: Creation.docx
Parent MFT Entry: 5
                      Sequence: 5
Allocated Sise: 0
                      Actual Sise: 0
          2018-03-25 11:54:16.739109900 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:54:16.842875100 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:54:16.842875100 (MSK)
              2018-03-25 11:54:16.739109900 (MSK)
```

## Borrado del fichero

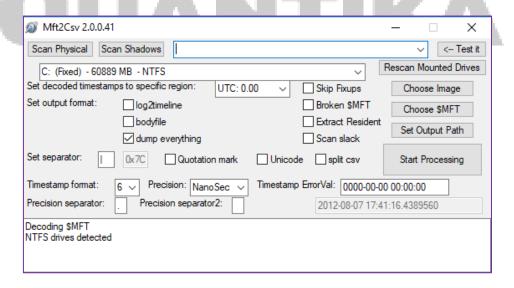
A nivel de timestamps no cambian.



```
From The Sleuth Kit istat Tool:
MFT Entry Header Values:
Entry: 53
                Sequence: 2
$LogFile Sequence Number: 33599259
Not Allocated File
Links: 1
$STANDARD INFORMATION Attribute Values:
Flags: Archive
Owner ID: 0
Security ID: 268 (S-1-5-21-4263662546-2795938078-1341706656-1001)
              2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:54:37.403380300 (MSK)
               2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
$FILE NAME Attribute Values:
Flags: Archive
Name: Deletion.docx
Parent MFT Entry: 5
                       Sequence: 5
Allocated Sise: 0
                      Actual Sise: 0
              2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
File Modified: 2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
MFT Modified: 2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
            2018-03-25 11:54:33.318813900 (MSK)
Accessed:
```

¿Qué herramienta podemos utilizar para analizar el MFT?

MFT2CSV: https://github.com/jschicht/Mft2Csv



#### Permite analizar:

- Leer un disco o imagen en formato RAW con MBR y GPT
- Leer una partición en formato RAW
- Leer directamente el fichero \$MFT (previa extracción de un post mortem)
- Leer directamente el fichero \$MFT de un sistema Live
- Leer \$MFT de una shadow copy
- MFT y sus atributos.
- ADS
- Extraer Ficheros residentes en el MFT



- Atributos \$INDX
- Timestamps de \$STANDAR\_INFORMATION y \$FILE\_NAME
- Ficheros que se hayan borrado

\*Ver Video: 006/MÓD. 2 - Análisis de MFT

# \$LOGFILE / USNJRNL

El \$Logfile contiene información usada por NTFS para recuperarse de manera rápida para volver al estado anterior. Es decir que todas las transacciones que se realizan sobre \$LogFile. Tiene un tamaño máximo de 65536KB. Esta localizado en el registro segundo del MFT.

¿Qué tipo de transacciones?

- Creación de Fichero
- Borrado de Ficheros
- Renombrar el fichero
- Copia de Ficheros

			<u> 17. </u>
If_LSN	If_LSNPrevious	If_RedoOperation	If_UndoOperation
4210114	4210102	AddindexEntryRoot	DeleteindexEntryRoot
4210139	4210114	InitializeFileRecordSegment	Noop
4210215	4210196	UpdateNonResidentValue	Noop
4210267	0	UpdateResidentValue	UpdateResidentValue
4210278	4210267	UpdateResidentValue	UpdateResidentValue
4210310	4210291	UpdateNonResidentValue	Noop
4210417	4210398	UpdateNonResidentValue	Noop
4210469	0	UpdateResidentValue	UpdateResidentValue
4210515	4210496	UpdateNonResidentValue	Noop
4210622	4210603	UpdateNonResidentValue	Noop
4210663	4210644	UpdateResidentValue	UpdateResidentValue
4216877	0	DeleteIndexEntryAllocation	AddIndexEntryAllocation
4216902	4216877	DeallocateFileRecordSegment	InitializeFileRecordSegment
4216947	4216928	UpdateNonResidentValue	Noop

En la imagen superior podemos ver los siguientes campos:

- LSN: número de transacción dentro del \$Logfile
- Operación tanto REDO como UNDO

Como se puede observar se encarga de restablecer las operaciones que realiza a nivel del sistema de archivos, es decir de todos los atributos NTFS que hemos visto anteriormente, incluso las operaciones que hace sobre el \$USNJRNL.

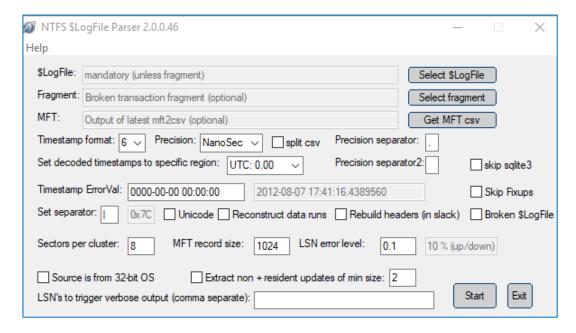
La herramienta que nos permite analizarlo se llama LogileFileParser:

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.quantika14.com	31
--------------	-------------------	-------------------------	----





## https://github.com/jschicht/LogFileParser



Para hacerla funcionar, es necesario copiar el ZIP sobre una ruta más simple, y se le debe proporcionar el CSV que ha sido generado anteriormente con el MFT2CSV.

\*Ver video: 007/MÓD. 2 - Análisis de LogFile

El fichero \$EXTEND\\$UsnJrnl\\$J es un alternate data stream del fichero \$EXTEND\\$UsnJrnl Este artefacto contiene un registro con muchísimos cambios que se producen en un volumen NTFS. Se interpreta mucho mejor que el \$logfile.

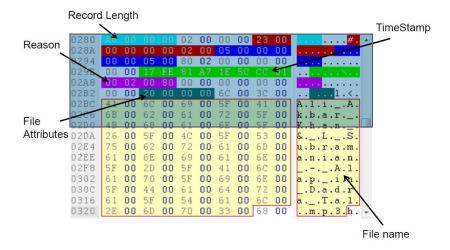
¿Qué operaciones aparecen en este fichero?

- Ficheros añadidos
- Ficheros borrados
- Ficheros Modificados

El fichero \$J tiene una estructura como la que se ve en la siguiente imagen.

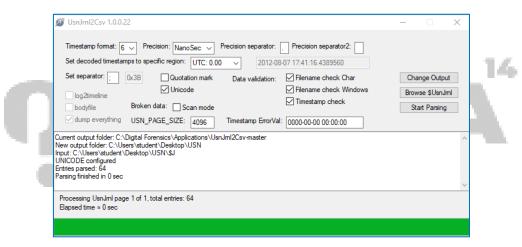






¿Qué herramienta vamos a utilizar? UsnJrnl2Csv que se encuentra en la url:

https://github.com/jschicht/UsnJrnl2Csv



\*Ver video: 008/MÓD. 2 - Análisis de USNJOURNAL

El resultado de analizar el USNJRNL de la evidencia USB nos indica que el fichero fue borrado en el momento marcado en rojo. Tener en cuenta que este borrado se produjo desde el CMD y nunca paso por la papelera de reciclaje. Cuando pasa por la papelera de reciclaje, no se borra el fichero, sino que cambia de carpeta. En el momento del "vaciado" es cuando se borra.

В	С	D	E .
FileName	▼USN ▼	Timestamp	▼ Reason ▼
Deleted_n.txt	1624	2018-10-14 21:07:29.3443920	FILE_CREATE
Deleted_n.txt	1712	2018-10-14 21:07:29.3443920	DATA_EXTEND+FILE_CREATE
Deleted_n.txt	1800	2018-10-14 21:07:29.3443920	DATA_EXTEND+DATA_OVERWRITE+FILE_CREATE
Deleted_n.txt	1888	2018-10-14 21:07:29.3443920	BASIC_INFO_CHANGE+DATA_EXTEND+DATA_OVERWRITE+FILE_CREATE
Deleted_n.txt	1976	2018-10-14 21:07:29.3443920	BASIC INFO CHANGE+CLOSE+DATA EXTEND+DATA OVERWRITE+FILE CREATE
Deleted_n.txt	5784	2018-10-14 21:08:47.9794029	CLOSE+FILE DELETE





¿Qué diferencias hay entre el \$usnjrnl y el \$logfile? Por resumir, en el \$logfile encontramos las transacciones sobre los atributos del fichero que se han realizado. Mientras que en el usnjournal podemos ver el resultado de dichas acciones.

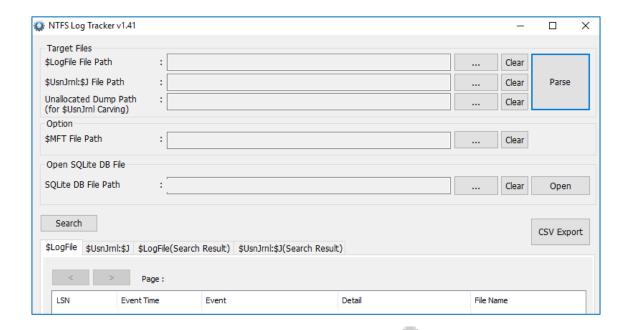
USN 4832 File name: password.txt Timestamp: 2016-01-29 21:29:12.795932 Reason : FILE\_DELETE | CLOSE \$LogFile transaction number: 38 Redo operation Undo operation Add Index Entry Allocation 1085650 Delete Index Entry Allocation 1085675 Delete Index Entry Root Add Index Entry Root 1085697 Deallocate File Record Segment Initialize File Record Segment 1085711 Clear Bits in Nonresident Bitmap Set Bits in Nonresident Bitmap 1085723 Set New Attribute Sizes Set New Attribute Sizes 1085742 Update Nonresident Value No-Operation 1085764 Set New Attribute Sizes Set New Attribute Sizes 1085783 Forget Transaction Compensation Log Record



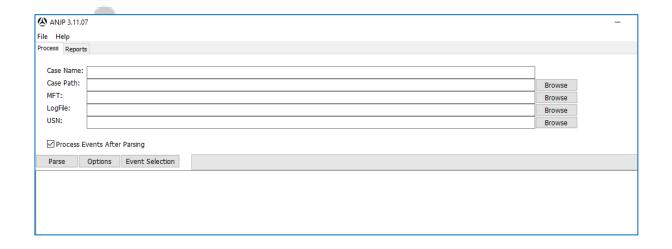




Una herramienta que analiza \$UsnJrnl y \$LogFile a la vez, es <u>NTFS LogTracker</u>, también permite realizar carving en busca de registros borrados de \$UsnJrnl



Otra herramienta muy parecida es ANJP de <a href="https://www.gettriforce.com/">https://www.gettriforce.com/</a> que permite tener una visión conjunta de todos los artefactos \$UsnJrnI, \$Logfile y \$MFT

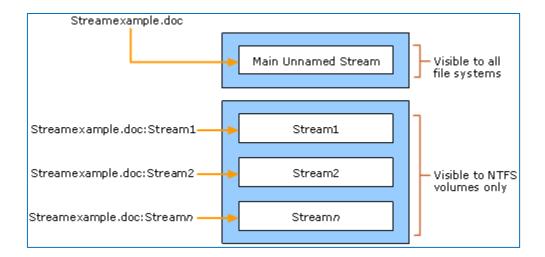


\*Ver video: 009/MÓD. 2 - ANJP



# ADS (ALTERNANTE DATA STREAM)

Desde Windows 2000, el sistema de archivos NTFS permite el uso de metadatos conocido como ALTERNATE DATA STREAMS (ADS), que le permiten almacenar datos dentro de un propio fichero. No es detectable durante la navegación por el sistema de archivos, o en cualquier lugar dentro de Windows



Esta característica solo funciona con sistemas basados en NTFS, perdiendo esta particularidad si se copia o mueve a otros formatos de ficheros.

```
Administrator: Command Prompt
C:\Users\Sam\ads>echo a > little.txt
C:\Users\Sam\ads>dir
Volume in drive C is Win7RTM
Volume Serial Number is C2E4-15E3
Directory of C:\Users\Sam\ads
09/27/2010 01:04 PM
                   <DIR>
09/27/2010 01:04 PM
                   <DIR>
09/27/2010 01:04 PM
                              4 little.txt
                               4 bytes
            1 File(s)
            2 Dir(s) 14,264,012,800 bytes free
```

¿Por qué es útil? Todos los ficheros descargados de Internet, Navegadores y Powershell incluidos le añaden un ADS al fichero descargado.

Varsión: 10	Autor: QuantiKa14	Wah: www auantika 14 com	3.4
Versión: 1.0	Autor: Quantika 14	Web: www.quantika14.com	36





- WinXP: solo los ejecutables
- ♦ Win7-Win10: cualquier fichero descargado le añade el ADS

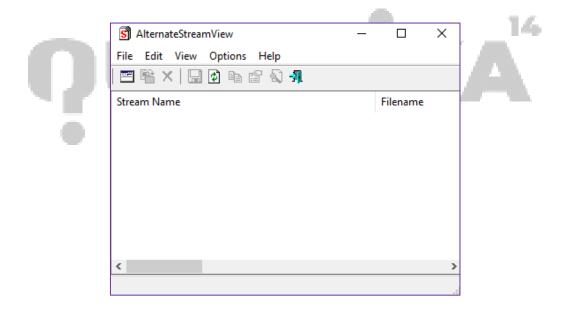
El ADS no es más que un fichero "oculto", ¿Cómo podemos identificar cuales los ficheros que tienen un ADS que indica que ha sido descargado de Internet?

Un ADS que tiene el nombre de fichero Zone. Identifier

Dentro de este fichero podemos encontrar distintas Zonas de Internet que irán en función de lo que se tenga configurado en Internet Explorer o Edge. Esta información se encuentra en el registro de Windows

- ◆ Zone ID = 3 -> Internet
- ◆ Zone ID = 4 -> Unstrusted
- ♦ Zone ID = 2 -> Trusted
- ♦ Zone ID = 1 -> Intranet
- ◆ Zone ID = 0 -> Mycomputer

EL ADS lo sacábamos como un atributo más de los ficheros, por lo cual se encontraba en el MFT. Con la herramienta MFT2CSV nos indicaba los ficheros que tiene un ADS mediante el campo" ADS". Otra herramienta muy útil, es la herramienta <u>AlternateStreamView de Nirsoft</u>.



Para hacerla funcionar, conectaremos nuestra evidencia con posibilidad de escritura temporal, ya que otorgaremos permisos sobre ciertas carpetas para que puedan ser analizadas en busca de ADS.

\*Ver Video: 010/MÓD. 2 - Análisis de ADS





14

#### [ZoneTransfer]

ZoneId=3

ReferrerUrl=https://www.jonrajewski.com/resources/ HostUrl=http://www.jonrajewski.com/data/for270/timestomp.exe

En el video aparece la captura de la imagen anterior, del fichero

C:\users\ismis\Download\timestomp.exe donde se puede apreciar incluso la URL completa de donde se descargó, gracias a que lo hizo desde Chrome.

A continuación, una lista de los principales browsers o aplicaciones que descargan ficheros de internet y que dejan este ADS:

#### Google Chrome:

- [ZoneTransfer]
- ZoneId=3
- ReferrerUrl
- HostUrl

#### Microsoft Edge:

- [ZoneTransfer]
- ◆ LastWriterPackageFamilyName=Microsoft.MicrosoftEdge\_8wekyb3d8bbwe
- ZoneId=3

#### Firefox:

- [ZoneTransfer]
- ♦ ZoneId=3

#### Opera:

- [ZoneTransfer]
- ZoneId=3
- ReferrerUrl
- HostUrl

## Tor Browser:

- [ZoneTransfer]
- ZoneId=3
- Tor está basado en Firefox

## Vivaldi:

- [ZoneTransfer]
- ♦ ZoneId=3
- ◆ ReferrerUrl
- HostUrl

#### Microsoft Outlook 2016:

- ♦ [ZoneTransfer]
- ♦ ZoneId=3

Mozilla Thunderbird too.

Varsián: 10	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	20
Versión: L.O	Autor: Quantika 14	I WED. WWW.GUGHIIKG14.COM I	ഹവ





- [ZoneTransfer]
- ♦ ZoneId=3

#### Windows Mail:

- ♦ [ZoneTransfer]
- ♦ ZoneId=3

#### μTorrent

- ♦ ZoneId=3
- HostUrl=about:internet







#### BitTorrent

- Zone.Identifier:
- ZoneId=3
- HostUrl=about:internet

#### Telegram Desktop

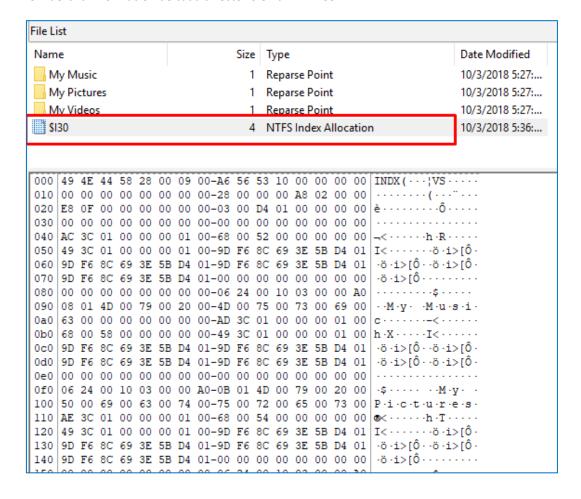
- [ZoneTransfer]
- ZoneId=3

#### Skype:

- [ZoneTransfer]
- ZoneId=3

#### \$INDEX RECORDS

NTFS indexa la información de cada directorio en un B+ Tree:



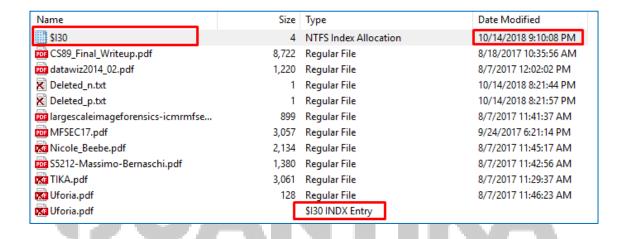


FTK analiza el sistema de archivos y lo representa como un fichero más (\$130), según vemos en la imagen superior.

Este atributo contiene información sobre los nombres de archivo y directorios que hay almacenados y que hubo dentro de él. Este atributo es también conocido como \$INDX y contiene:

- ♦ \$INDEX ROOT = 0x90
- ♦ \$INDEX ALLOCATION = 0xA0
- ♦ \$BITMAP = 0XB0

Cuando tus borras un fichero de un directorio, el atributo \$130 queda de manera de slack space y se puede encontrar evidencias de que existió. Es decir, dentro del propio fichero \$130 tenemos slack space.



En la captura se identifica el fichero Uforia.pdf como \$130 INDX Entry. Es decir, esta entrada está dentro del \$130. ¿Qué herramienta podemos utilizar para analizar el fichero \$130?

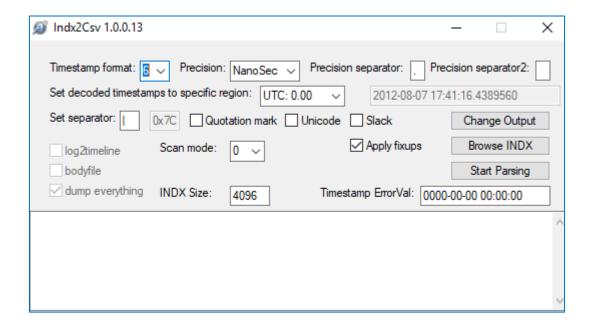
IndexCSV



14







Muy importante marcar la opción de Slack para que pueda obtener dentro del slack space del fichero 130 los registros que hubo.

\*Ver video: 011 /MÓD. 2 - Análisis de INDX

¿Qué podemos obtener una vez hayamos analizado el fichero \$130?

- Fecha de Creación del Fichero que hay en la carpeta
- Fecha de modificación del fichero que hay en la carpeta
- Fecha de acceso del fichero que hay en la carpeta
- Fecha de cambio de registro MFT que hay en la carpeta
- ♦ Tamaño físico, lógico.
- Registro MFT

FileName	MFTReference	MF٦	Inde	MFTP	MFT C	Time			ATime	
CS89_Final_Writeup.pdf	41	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:26.9532593	2017-08-18	10:35:56.3255886
datawiz2014_02.pdf	42	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:29.0784003	2017-08-07	12:02:02.7929221
largescaleimageforensics-icmrmfsec2017-170608221906.pdf	45	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:29.4844162	2017-08-07	11:41:37.9425525
MFSEC17.pdf	46	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:30.2811488	2017-09-24	18:21:14.9218029
S5212-Massimo-Bernaschi.pdf	48	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:32.5315100	2017-08-07	11:42:56.0933668
Uforia.pdf	0	(	) 2	40	12	018-1	0-14	21:07:33.5155800	2017-08-07	11:46:23.6181172
Uforia.pdf	0	0	) 2	40	12	018-1	0-14	21:07:33.5155800	2017-08-07	11:46:23.6181172
Uforia.pdf	50	1	(	40	12	018-1	0-14	21:07:33.5155800	2017-08-07	11:46:23.6181172
Uforia.pdf	8589934608	0	) (	40	12	018-1	0-14	21:07:33.5155800	2017-08-07	11:46:23.6181172
Uforia.pdf	8589934608	(	0	40	12	018-1	0-14	21:07:33.5155800	2017-08-07	11:46:23.6181172

Nunca obtendremos la fecha del fichero borrado que hubo en la carpeta.

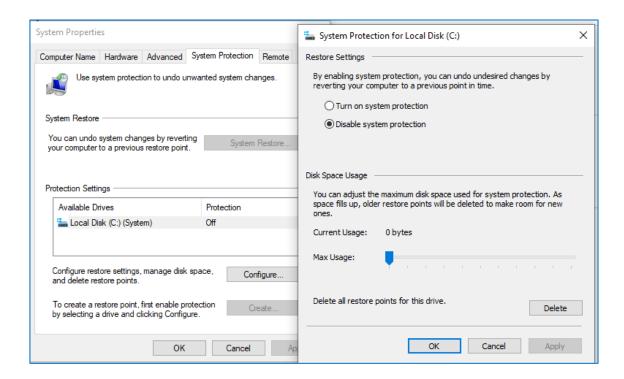
#### SHADOW COPIES

Las shadow copies también conocidas como el Servicio Volume Snapshot o Volume Shadow Copy (VSS), es una tecnología que se incluyó en los sistemas operativos a partir de Windows 7. Es un servicio de Backup automático y trasparente para el usuario que esté utilizando el sistema.

\/	orsión: 10	Autor: Quantika14	Web: www.auantika14.com	40
· V	ersion: 1.0	L Autor: QuantiKa14	l Web: www.auantika14.com	42



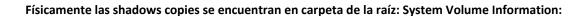


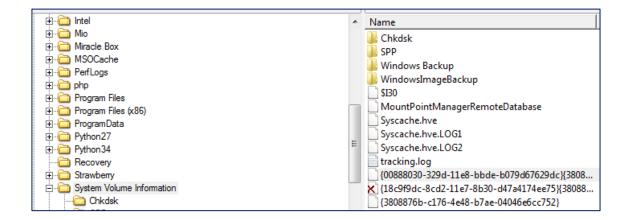




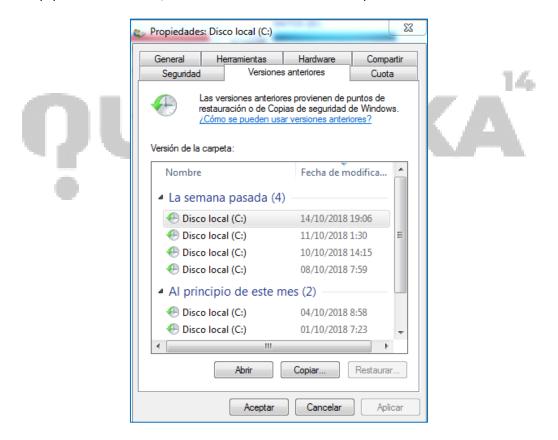








En un equipo encendido o Live, es fácil acceder a dichas shadows copies:



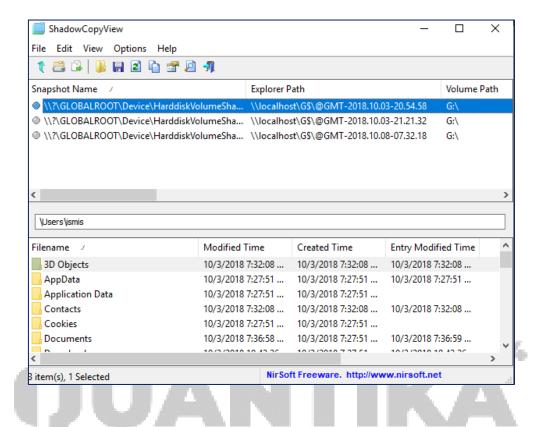
¿cómo podríamos acceder a las shadows copies de una imagen forense?

\*Ver Video: 012/MÓD. 2 - Análisis de Shadows





Junto con **Arsenal Image Mounter** y la herramienta de <u>Nirsoft ShadowCopy View</u> podríamos extraer los ficheros que hay en cada snapshot.



Para analizar las Shadows Copies de un Windows 10, hay que lanzarlosiempre desde un Windows 10. Así para todas las versiones de Windows.

¿De qué ficheros se realiza backup mediante las shadows copies?

Para ello habría que analizar el registro de Windows, en especial el fichero SYSTEM e ir a la siguiente ruta:

HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SYSTEM\CurrentControlSet\Services\VSS

Y a esta ruta:

♦ HKEY\_LOCAL\_MACHINE\SYSTEM\CurrentControlSet\Control\BackupRestore

Dentro de esta última clave de registro, podremos encontrar:

- FilesNotToBackup -> ficheros que no se deben copiar
- ♦ **KeysNotToRestore** -> claves de registro de Windows que no se deben de copiar.





# ¿QUÉ OCURRE CUANDO SE BORRA UN FICHERO MEDIANTE EL SISTEMA OPERATIVO?

Cuando vacía la papelera en un Sistema Windows, se borra presionando la tecla "SHIFT" o se borra desde el CMD, es cuando de verdad se produce un borrado el fichero. A continuación, identificamos todo el proceso a nivel forense:

- 1. Se cambia el atributo flag, en la cabecera del registro MFT del fichero o carpeta que se ha borrado:
  - a. Archivos: 0x01 to 0x00
  - b. Directorios: 0x03 to 0x02.
- 2. El atributo \$BITMAP del registro del MFT es procesado y establecido a 0
- 3. Los atributos no residentes del registro del MFT asociado al fichero en cuestión, son procesados y sus clúster son establecidos como espacio libre en el fichero \$BITMAP.

¿Todo el proceso anterior impide que se pueda recuperar la información? No. Como ya hemos visto anteriormente se podrá recuperar siempre y cuando no se sobrescriba el registro MFT, debido al uso del sistema.

Los ransomware cuando deshabilitan las Shadows copies, lo que hacen es utilizar una llamada al sistema para la lanzar el comando pertinente. Este comando es propio del sistema operativo

```
PowerShell

vssadmin delete shadows /for=<ForVolumeSpec> [/oldest | /all | /shadow=<ShadowID>] [/quiet]
```

Para recuperarlas veremos en la parte de carving otra herramienta.

#### ¿Las herramientas de borrado seguro cómo funcionan? Estas herramientas pueden eliminar:

- ♦ El registro de MFT completo del fichero asociado
- Logfile
- Shadows copies

A parte de realizar las operaciones anteriores, los clusters que son utilizados para contener el propio fichero, se sobrescriben a ceros o siguiendo un estándar de borrado que va en función del número de pasadas.



# RECUPERACIÓN DE DATOS MEDIANTE EL PROPIO SISTEMA DE ARCHIVOS

¿Cómo funcionan los programas de recuperación de ficheros que analizan el MFT?

- 1. Buscan en el registro \$MFT del fichero en cuestión.
- 2. Analizan su atributo \$DATA del registro.
- 3. Sí el atributo \$DATA es residente, el contenido como tal está en el propio registro.
- 4. Sí el atributo \$DATA es no residente, el contenido del fichero está en un external clúster. A continuación, se parsea el RunList. (Runlist contiene los clústeres asociados al fichero)
- 5. Verificar si los clústers del Runlist están allocated o no. Si todos los clúster están allocated, la recuperación de datos es posible.
- 6. Si algunos clústers tienen de estado de allocated a 1, se puede realizar una recuperación de datos parcial. Los que están allocate cambiarlos a 0.
- 7. Si todos los clústers estuviesen a 1, significa que ya hay un fichero que utiliza todos los clúster

Este tipo de técnicas si permite recuperar el nombre del fichero, ya que se obtiene del atributo \$FILE\_NAME.

Otras técnicas de recuperación de archivos utilizando artefactos del sistema de archivos, serían:

- Carving de registros MFT en el espacio libre
- ♦ Búsqueda de registros MFT en el propio registro \$MFT, en el slack space.





El sistema de archivos ReFS (Sistema de archivos resiliente) es el último sistema de archivos de Microsoft, diseñado para optimizar la disponibilidad de los datos, administrar de manera eficiente la escalabilidad para grandes cantidades de datos y garantizar la integridad de los datos mediante la llamada "resiliencia" a la corrupción de archivos.

ReFS fue diseñado para hacer frente a los nuevos escenarios de crecimiento de datos y como base para futuras innovaciones. ReFS se introdujo con Windows Server 2012, y luego también para Windows 8 y las últimas versiones de Windows 10. Desde su primera versión, se han introducido otras características importantes, especialmente con Windows Server 2016 y Windows Server 2019.

En comparación con NTFS, ReFS presenta características clave para mejorar la resistencia a la corrupción, el rendimiento y la escalabilidad de los datos. Para entrar en la práctica, debe tenerse en cuenta que, en todos los sistemas operativos más recientes de Windows, especialmente en servidores, podemos crear fácilmente unidades y particiones con formato ReFS.

Estos son algunos de los beneficios clave del sistema de archivos ReFS:

#### Resistencia

ReFS presenta nuevas funciones que pueden detectar con precisión la corrupción e incluso corregirla mientras permanece en línea, lo que ayuda a proporcionar una mayor integridad y disponibilidad de los datos:

- Integrity-stream: ReFS utiliza sumas de comprobación para metadatos y, opcionalmente, para datos de archivos, lo que permite a ReFS detectar de manera confiable la corrupción del sistema de archivos.
- Integración con la función de espacios de almacenamiento: cuando se usa junto con un espejo o espacio de paridad, ReFS puede reparar automáticamente los daños detectados utilizando la copia alternativa de los datos proporcionados por los espacios de almacenamiento.
- Corrección de errores proactiva: además de validar los datos antes de las operaciones de lectura y escritura, ReFS introduce un escáner de integridad de datos, conocido como depurador. Este depurador analiza periódicamente el volumen, identificando corrupciones latentes y activando proactivamente una reparación de datos corruptos.

#### Rendimiento

ReFS introduce nuevas características para cargas de trabajo virtualizadas y sensibles al rendimiento. La optimización de niveles en tiempo real, la clonación de bloques y la VDL dispersa son buenos ejemplos de las capacidades en evolución de ReFS, diseñadas para soportar cargas de trabajo dinámicas y diversas:

- Paridad acelerada por duplicación: esta característica ofrece un alto rendimiento y, en conjunto, un almacenamiento de datos más eficiente. Para hacer esto, ReFS divide un volumen en dos grupos de almacenamiento lógico, conocidos como niveles. Estos niveles pueden tener sus propias unidades y tipos de resistencia, lo que permite que cada nivel optimice el rendimiento o la capacidad.
- Mejora del rendimiento para máquinas virtuales Hyper-V: ReFS presenta nuevas características específicamente diseñadas para mejorar el rendimiento de las cargas de trabajo virtualizadas





- Clonación de bloques: la clonación de bloques acelera las operaciones de copia, lo que permite operaciones de combinación de puntos de control de máquinas virtuales de menor impacto y más rápido.
- ◆ VDL disperso: ReFS le permite cero archivos rápidamente (relleno cero), lo que reduce el tiempo que lleva crear VHD fijos de minutos a segundos.
- ◆ Tamaño de clúster variable: ReFS admite tamaños de clúster de 4K y 64K. 4K es el tamaño de clúster recomendado para la mayoría de las distribuciones, pero los clústeres de 64 K son adecuados para grandes cargas de trabajo de E / S secuenciales.

#### **Escalabilidad**

ReFS está diseñado para admitir conjuntos de datos extremadamente grandes, millones de terabytes, sin afectar el rendimiento, lo que resulta en una mayor escalabilidad que los sistemas de archivos anteriores.

Si comparamos las características con NTFS podemos ver que comparten algunas de las características de NTFS que hemos visto anteriormente.

		Ì
4	d	
	0	

Característica	ReFS	NTFS
Cifrado BitLocker	Si	Si
Duplicación de datos	Si	Si
Cluster Shared Volume (CSV) soporte	Si	Si
Soft links	Si	Si
Failover cluster support	Si	Si
Listas de control de acceso	Si	Si
USN journal	Si	Si
Notificaciones de cambios	Si	Si
Junction points	Si	Si
Mount points	Si	Si
Reparse points	Si	Si
Instantáneas de volumen	Si	Si
File IDs	Si	Si
Oplocks	Si	Si
Archivos dispersos	Si	Si
Named streams	Si	Si
Thin Provisioning	Si	Si
Offloaded Data Transfer (ODX)	No	Si
Trim/Unmap	Si	Si







En ReFS no hay tabla MFT como tal.

#### **ATRIBUTOS**

Los atributos son los mismos que en NTFS, la información de cada fichero esta guardada en los atributos, incluido \$FILE\_NAME y \$SECURITY\_DESCRIPTOR:

```
Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 1A 1B 1C 1D 1E 1F
000123000 24 00 53 00 54 00 41 00 4E 00 44 00 41 00 52 00 44 00 5F 00 49 00 4E 00 46 00 4F 00 52 00 4D 00 $.s.T.A.N.D.A.R.D._.I.N.F.O.R.M.
0001230A0 24 00 41 00 54 00 54 00 52 00 49 00 42 00 55 00 54 00 45 00 5F 00 4C 00 49 00 53 00 54 00 00 00 $.A.T.T.R.I.B.U.T.E.__L.I.S.T...
000123140 24 00 46 00 49 00 4C 00 45 00 5F 00 4E 00 41 00 4D 00 45 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 $.F.I.L.E._.N.A.M.E.......
0001231E0 24 00 56 00 4F 00 4C 00 55 00 4D 00 45 00 5F 00 56 00 45 00 52 00 53 00 49 00 4F 00 4E 00 00 00 $.V.O.L.U.M.E._.V.E.R.S.I.O.N..
```

#### **FICHEROS**

A la hora de almacenar los ficheros, ReFS tiene más similitudes con FAT32 que con NTFS. ReFS almacena el contenido de los ficheros en unos offsets especiales donde ninguna otra información puede ir ahí, este mismo funcionamiento es como en FAT32.

NTFS drive:																																	
Offset(h)	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	OF	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	1A	1B	1C	1D	1E	1F	
04010A000	46	49	4C	45	30	00	03	00	В9	48	80	01	00	00	00	00	02	00	01	00	38	00	01	00	ΑO	01	00	00	00	04	00	00	FILE0 1H€8
04010A020	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	00	00	28	00	00	00	04	00	00	00	00	00	00	00	10	00	00	00	60	00	00	00	
04010A040	00	00	00	00	00	00	00	00	48	00	00	00	18	00	00	00	CE	E5	1D	83	7 F	2B	D0	01	В4	D2	56	A1	65	41	D0	01	
04010A060	В4	D2	56	A1	65	41	D0	01	CE	E5	1D	83	7F	2B	D0	01	20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	'ÒV;eAĐ.ÎÅ.f.+Đ
04010A080	00	00	00	00	0C	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	30	00	00	00	78	00	00	00	
04010A0A0	00	00	00	00	00	00	02	00	5E	00	00	00	18	00	01	00	05	00	00	00	00	00	05	00	CE	E5	1D	83	7 F	2B	D0	01	îå.f.+Ð.
04010A0C0	CE	E5	1D	83	7 F	2B	D0	01	CE	E5	1D	83	7 F	2B	D0	01	CE	E5	1D	83	7 F	2B	DO	01	00	00	00	00	00	00	00	00	îå.f.+Đ.îå.f.+Đ.îå.f.+Đ
04010A0E0	00	00	00	00	00	00	00	00	20	00	00	00	00	00	00	00	0E	00	68	00	65	00	6C	00	6C	00	6F	00	77	00	6F	00	h.e.l.l.o.w.o.
04010A100	72	00	6C	00	64	00	2E	00	64	00	6F	00	63	00	00	00	40	00	00	00	28	00	00	00	00	00	00	00	00	00	03	00	r.l.dd.o.c@(
04010A120	10	00	00	00	18	00	00	00	16	77	09	C1	55	AD	E4	11	94	17	E4	66	86	94	ED	AA	80	00	00	00	60	00	00	00	w.áU.Ä.".Äf†"≇€`
04010A140	00	00	18	00	00	00	01	00	43	00	00	00	18	00	00	00	49	20	6C	69	6B	65	20	64	69	6E	6F	73	61	75	72	73	CI like dinosaurs
04010A160	2E	20	4D	79	20	66	61	76	6F	75	72	69	74	65	20	69	73	20	61	20	56	65	6C	6F	63	69	72	61	70	74	6F	72	. My favourite is a Velociraptor
04010A180	20	61	6E	64	20	61	20	70	74	65	72	6F	64	61	63	74	79	6C	2E	00	00	00	00	00	FF	FF	FF	FF	82	79	47	11	and a pterodactylŸŸŸŸ,yG.





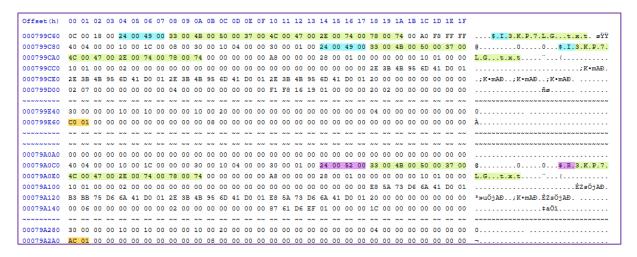
#### En FAT y REFS no aparece ningún indicador del fichero:

```
FAT32 drive:
Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 1A 1B 1C 1D 1E 1F
000D03000 49 20 6C 69 6B 65 20 64 69 6E 6F 73 61 75 72 73 2E 20 4D 79 20 66 61 76 6F 75 72 69 74 65 20 69 I like dinosaurs. My favourite i
000D03020 73 20 61 20 56 65 6C 6F 63 69 72 61 70 74 6F 72 20 61 6E 64 20 61 20 70 74 65 72 6F 64 61 63 74 s a Velociraptor and a pterodact
ReFS drive:
Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 1A 1B 1C 1D 1E 1F
0007B0000 49 20 6C 69 6B 65 20 64 69 6E 6F 73 61 75 72 73 2E 20 4D 79 20 66 61 76 6F 75 72 69 74 65 20 69 I like dinosaurs. My favourite i
0007B0020 73 20 61 20 56 65 6C 6F 63 69 72 61 70 74 6F 72 20 61 6E 64 20 61 20 70 74 65 72 6F 64 61 63 74 s a Velociraptor and a pterodact
```

#### PAPELERA DE RECICLAJE

La papelera de reciclaje sigue existiendo como en NTFS, pero ya no dispone del registro FILEO:

Como veremos mas adelante, NTFS guarda la información de un fichero borrado mediante nombres que empiezan por \$R que contiene el contenido del fichero y mediante \$I que contiene la información de donde estaba el fichero. Este comportamiento es el mismo en ReFS:



Uno de los programas que en la actualidad soporta la recuperación de ficheros, es R-Studio.

Versión: 1 0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	51
	AUTOL COULTING 14	VVED VVVVV (1001111KC) 4 (.0111	.)





# RECUPERACIÓN DE DATOS MEDIANTE CARVING

La recuperación de datos mediante carving, se basa en ir analizando clúster a clúster del dispositivo de almacenamiento en busca de cabeceras o formas conocidas. Esta técnica NO permite recuperar el nombre del fichero. No depende del sistema de archivos, sino de conocer previamente como está formado el fichero que queremos recuperar

#### Tres tipos de técnicas:

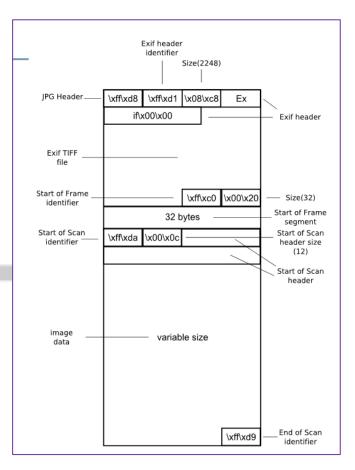
- Basadas en cabeceras y cierre del fichero: Header-Footer con tamaño máximo del fichero
- Basadas en cómo está el fichero construido: File structure based carving
- Content based Carving -> basadas en el contenido en sí

#### Técnica Header - Footer

Se utiliza un header conocido y un footer:

Fichero JPEG Header: OxFF,OxD8 -> FFD8

Fichero JPEG Footer: OxFF,OxD9 -> FFD9



Un listado de todas las cabeceras o firmas lo podemos encontrar en la siguiente URL:

https://www.garykessler.net/library/file\_sigs.html

¿Qué herramienta podemos utilizar para aplicar esta técnica? Photorec

¿Sirve con los programas de borrado seguro? No, ya que no podemos identificar headers/footers conocidos al haber sido sobrescritos por ciertos patrones grupos de ceros.

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.quantika14.com	52





Photorec no funciona con formato de imagen Encase, solo en imágenes en RAW o sobre el dispositivo físico.

Dispone de muchísimas cabeceras y tipos de ficheros:

https://www.cgsecurity.org/wiki/File Formats Recovered By PhotoRec

```
Administrator: Command Prompt - photorec_win.exe
PhotoRec 7.1-WIP, Data Recovery Utility, March 2018
Christophe GRENIÉR <grenier@cgsecurity.org>
https://www.cgsecurity.org
 PhotoRec is free software, and comes with ABSOLUTELY NO WARRANTY.
Select a media (use Arrow keys, then press Enter):
>Disk /dev/sda - 64 GB / 60 GiB (RO) - VMware, VMware Virtual S
 Drive D: - 4243 MB / 4046 MiB (RO) - NECVMWar VMware SATA CD01
>[Proceed ] [ Quit ]
Note:
Disk capacity must be correctly detected for a successful recovery.
If a disk listed above has an incorrect size, check HD jumper settings and BIOS
detection, and install the latest OS patches and disk drivers
```

\*Ver video: 013/MÓD. 2 - Photorec

La técnica de carving no es válida para ficheros que estén desfragmentados ya que los clústers que ocupan el fichero no están contiguos.

¿Qué podríamos recuperar mediante técnicas de carving?

- Registros MFT
- \$Logfile
- \$Usnjrnl
- **Shadows Copies**
- \$130





Las shadows se pueden recuperar gracias a la siguiente herramienta:

https://github.com/mnrkbys/vss carver

En el github aparece como y qué comandos son necesarios para poder utilizarla:

#### vss carver.py

- It can carve Store data from a disk image.
- It can regenerate Catalog data from carved Store data.
- If there is a Catalog in a disk image, that is merged with carved information (Catalog takes precedence).

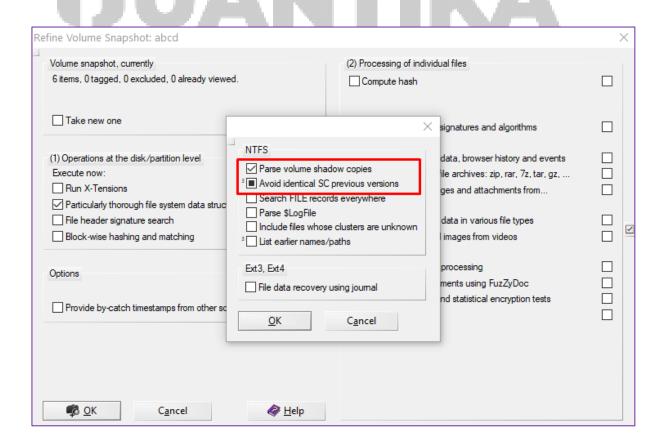
# vss\_catalog\_manipulator.py

• It can manipulate the Catalog entries (change the order of entries, delete entries, and so on.)

# extended-vshadowmount (based on libvshadow-20170902)

We added two new options for reading reconstructed Catalog and carved

Existe otra herramienta de pago que permite realizar la recuperación de shadows copies borradas, así como intepretarlas, X-Ways Forensics:







#### STREAM CARVING VS FILE CARVING

El data Stream Carving se basa en extraer fragmentos de las siguientes fuentes de información:

- Memoria / PageFile
- Espacio libre
- Ficheros de bases de datos

#### Ejemplos:

- URLs (navegación privada)
- Sesiones de Chat
- E-mails
- Claves de Cifrado

El data stream carving está basado en la localización de pequeños fragmentos y no en la búsqueda del fichero entero. Los pequeños fragmentos pueden tener un gran significado, pero normalmente son parte de un fichero. Por ejemplo, las bases de datos como el fichero index.dat puede contener cientos de URL que han sido visitadas cuando se borraron. Si no eres capaz de recuperar el fichero completo se podrían extraer fragmentos.

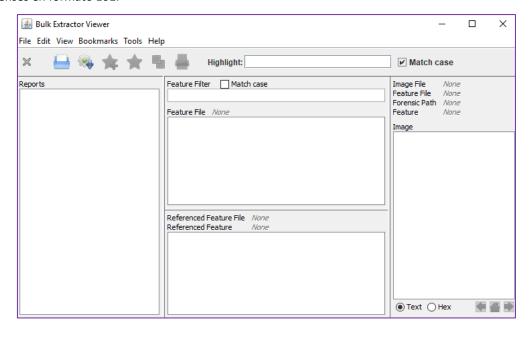
El file Carving o carving a secas, puede extraer ficheros de:

- Memoria / PageFile
- Espacio libre

### Ejemplos:

- ♦ Word (.doc/.docx)
- Imágenes (.jpg,.png,.gif)
- Archivos (.zip /.rar)

Una herramienta que permite hacer ambos tipos de recuperación es **Bulk Extractor**, soporta imágenes forenses en formato E01:



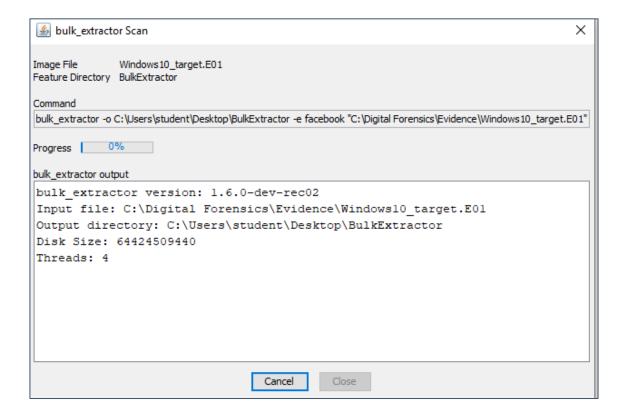




También permite realizar carving de:

- Registros MFT
- \$Logfile
- \$Usnjrnl
- \$130

Una vez seleccionemos con Bulk Extractor la imagen a procesar, podemos ver el estado de cómo va avanzado:



Todos los resultados los guardará sobre la carpeta que hemos indicado.

<sup>\*</sup>Ver video: 014/MÓD. 2 - Bulk Extractor





# TIMELINE

El timeline o línea del tiempo nos permite obtener acotar en tiempo la investigación de una evidencia, por ejemplo: nos indican que la investigación está focalizada a raíz de la comunicación a un trabajador que va a ser despedido. La compañía a raíz de esta comunicación ha visto un comportamiento sospechoso.

- Fecha de comunicación de despido: mínima fecha a investigar
- Fecha de salida de la compañía: máxima fecha a investigar

Nuestro timeline estará basado únicamente en los timestamps del sistema de archivos, es decir, en las fechas de:

- Creación de fichero -> C
- ♦ Modificación de fichero -> M
- Cambio de registro MFT ->B
- Acceso -> A

Estas fechas se le denominan MACB timestamp, para crear el Timeline podemos utilizar la herramienta Autopsy:

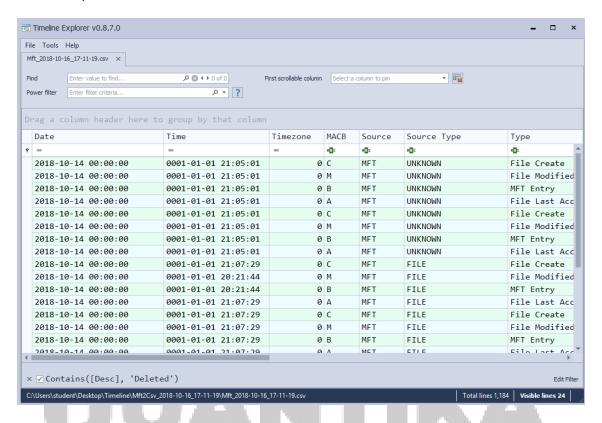


\*Ver video: 015/MÓD. 2 - Autopsy





Otra manera de generar un Timeline sería con la herramienta MFT2CSV, pero seleccionando el formato de salida log2timeline. Una vez se haya generador el CSV, deberemos de abrirlo con la herramienta TimeLine Explorer.



\*Ver Video: 016/MÓD. 2 - Timeline

Los metadatos están definidos como estructura interna del propio fichero en sí. No tiene nada que ver con los metadatos que hemos visto del sistema de archivos. ¿Qué tipos de ficheros pueden contener metadatos?

- Imágenes
- Documentos ofimáticos
- Documentos de Audio
- Documentos de video
- Ejecutables

¿Qué metadatos apodemos encontrar en un fichero ofimático?

- Título
- Versión de MS Office Utilizada
- Último Autor
- Creación del documento /hora
- Ultima fecha de guardado

Versión: 1.0	Autor: QuantiKa14	Web: www.auantika14.com	58
A CIZIOII I O		VV	. )( )





- Última fecha de impresión
- ¿Qué metadatos Podemos encontrar en una imagen?
  - EXIF Data
  - Marca Cámara / Modelo
  - Hora de creación
  - Hora de modificación
  - Información de la imagen
  - Coordenadas GPS

Nota: estos metadatos son muy fáciles de manipular. Para realizar una investigación correcta, se deben utilizar más artefactos y verificar dicha información.

\*Ver Video: 017/MÓD. 2 - Exif tool

Exiftool también permite analizar de manera recursiva un directorio:

https://owl.phy.queensu.ca/~phil/exiftool/examples.html

Las fechas que aparecen como metadatos en el documento ofimático son introducidas por la herramienta ofimática. No confundir con las fechas del sistema de archivos.

Un documento como tal nunca contendrá fechas a no ser que disponga de algún metadato dentro él.

Otra herramienta muy buena para metadatos es Metadiver:

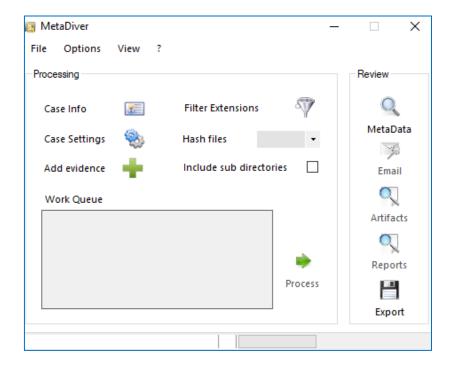
https://www.easymetadata.com/metadiver-2/



14







#### Características:

#### OpenXML ExifLib Supported MetaDiver Apache Tika ElasticSearch Review metdata CDO/RDO - Email SQLite Review document strings LNK and Jumplist parsing Screenshots Email (PST, MSG and RFC822) Document metadata Audio and Video metadata Processing files Image metadata Excel and CSV output Reviewing results CSV and TSV Output Case Info Elastic Search Tika file processing Hashing File Info