

Restauration logicielle de fichiers effacés sur un disque dur NTFS

Aspects techniques



Nicolas Paglieri

www.ni69.info

14 juin 2009

Introduction

La perte ou la suppression accidentelle de données numériques est un problème courant dans notre société de plus en plus régie par l'informatique. Cependant cela peut s'avérer catastrophique suivant l'importance de l'information disparue. Dans un environnement basé sur le système de fichiers NTFS, quand un fichier est supprimé du disque, même après le vidage de la corbeille sous Windows, il n'a en réalité pas totalement disparu. Il existe en effet un moyen de restaurer l'information auparavant contenue dans le fichier, sous certaines conditions qui seront explicitées dans cette étude.

Nous axerons ce dossier sur un exemple concret de recherche et de restauration d'un fichier effacé sur un disque dur. Une étude exhaustive du système de fichiers NTFS est ici exclue. Nous nous limiterons à l'analyse des seules notions, caractéristiques et seuls aspects techniques essentiels à l'atteinte de cet objectif.

Ce document sert de documentation à un programme réalisé en Delphi et disponible sur mon site internet.

Pré-requis techniques

Bien que les données stockées sur le disque le soient sous forme binaire, nous en adopterons une **représentation hexadécimale**, bien plus lisible. Chaque octet (1 octet = 8 bits) sera ainsi symbolisé par 2 caractères hexadécimaux. Il en sera également proposé une représentation dans l'encodage ASCII. Un aperçu des données sera présenté chaque fois que cela sera jugé nécessaire à la compréhension des concepts évoqués. Les **aperçus de données** se lisent ligne par ligne de gauche à droite et de haut en bas. La colonne Offset à gauche représente l'adresse du premier octet de chaque ligne. Le complément d'adresse (octets suivants) est situé au dessus de chaque colonne. Une représentation ASCII de chaque ligne est affichée à droite.

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	EB 52 90 4E 54 46 53 20 20 20 20 00 02 08 00 00	ër.NTFS
00000010	00 00 00 00 00 F8 00 00 3F 00 FF 00 3F 00 00 00ø...?ÿ?...
00000020	00 00 00 00 80 00 80 00 25 B9 DF 01 00 00 00 00€..%¹ß.....
00000030	00 00 0C 00 00 00 00 00 92 FB 1D 00 00 00 00 00'û.....

Attention aux confusions : **octet** (français) = **Byte** (anglais) et **bit** (français) = **bit** (anglais)

Nous prendrons comme convention **1Ko = 1KB = 1024 octets**. Les différents **types de données** employés sont :

Nom	Mémoire occupée
Byte	1 octet
Word	2 octets
DWord	4 octets
Int64	8 octets

Les **nombre hexadécimaux**, pour les différencier des nombres décimaux, seront précédés du caractère \$ lorsqu'il en sera fait mention en dehors des aperçus de données, eux toujours représentés en hexadécimal.

Indications sur la **typographie** : Les objets informatiques, tels les types de données, les noms spécifiques des champs et paramètres, les noms et attributs de fichiers, les nombres hexadécimaux seront toujours présentés selon la police d'écriture **Courier New**. Tout le reste, tels les textes explicatifs, remarques, nombres décimaux, sera typographié avec la police d'écriture courante Calibri.

Remarque importante sur l'encodage des données **little-endian** : L'octet de poids le plus faible est stocké en premier. Ainsi par exemple le nombre hexadécimal \$F512A83E (DWord) sera représenté en mémoire par :
3E A8 12 F5

Toutes les dates sont stockées en mémoire sous la forme d'un **Int64**, dénombrant le nombre de centaines de nanosecondes écoulées depuis le 1^{er} janvier 1601 selon la convention.

Généralités sur le système de fichiers NTFS

NTFS (NT File System) est un système de fichiers, c'est-à-dire une structure de données régissant l'organisation interne des données sur un disque logique, autrement appelé **volume logique**.

Chaque disque est divisé en **secteurs** (dont la taille est généralement de 512 octets). Un **cluster** réunit un certain nombre de secteurs, variable suivant le matériel.

Taille du volume	Taille de cluster	Nombre de secteurs
moins de 512 Mo	512 octets	1
entre 512 Mo et 1 Go	1 Ko	2
entre 1 Go et 2 Go	2 Ko	4
plus de 2 Go	4 Ko	8

Deux moyens permettent de repérer un cluster sur le disque :

- ↻ **LCN (Logical Cluster Number)** : Numéro du cluster absolu par rapport au début du disque (LCN 0)
- ↻ **VCN (Virtual Cluster Number)** : Numéro du cluster relatif par rapport au cluster précédemment lu

On peut schématiser de manière simplifiée un disque logique NTFS :



Secteur de Boot

Le premier secteur de tout disque logique correctement formaté (que le format de fichiers soit NTFS ou non) est une zone dite **Secteur de Boot**, contenant des informations générales sur le disque. C'est une séquence d'amorçage de taille fixe, située au tout début du disque. Nous détaillerons uniquement les informations étant nécessaires pour la suite. Certaines notions relatives à la MFT seront expliquées dans la partie suivante.

Structure du secteur de Boot :

Nom	Type	Repérage
_jmpcode	array[1..3] of Byte	
cOEMID	array[1..8] of Byte	■
wBytesPerSector	Word	■
bSectorsPerCluster	Byte	■
wSectorsReservedAtBegin	Word	
Mbz1	Byte	
Mbz2	Word	
Reserved1	Word	
bMediaDescriptor	Byte	
Mbz3	Word	
wSectorsPerTrack	Word	
wSides	Word	
dwSpecialHiddenSectors	DWord	
Reserved2	DWord	
Reserved3	DWord	
TotalSectors	Int64	
MftStartLcn	Int64	■
Mft2StartLcn	Int64	
ClustersPerFileRecord	DWord	■
ClustersPerIndexBlock	DWord	
VolumeSerialNumber	Int64	
_loadercode	array[1..430] of Byte	
wSignature	Word	

Aperçu du secteur de boot d'un disque NTFS :

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	EB 52 90 4E 54 46 53 20 20 20 20 00 02 08 00 00	èR.NTFS.....
00000010	00 00 00 00 00 F8 00 00 3F 00 FF 00 3F 00 00 00ø..?.ÿ?...
00000020	00 00 00 00 80 00 80 00 25 B9 DF 01 00 00 00 00e.e.%¹B....
00000030	00 00 0C 00 00 00 00 00 92 FB 1D 00 00 00 00 00'û.....
00000040	F6 00 00 00 01 00 00 00 37 6E 52 48 A3 52 48 6A	ö.....7nRHERHj
00000050	00 00 00 00 FA 33 C0 8E D0 BC 00 7C FB B8 C0 07	...ú3AZĐ¼. û.À.
00000060	8E D8 E8 16 00 B8 00 0D 8E C0 33 DB C6 06 0E 00	žøè.....žÀ3ÛE...
00000070	10 E8 53 00 68 00 0D 68 6A 02 CB 8A 16 24 00 B4	.èS.h..hj.ÈŠ.\$.'
00000080	08 CD 13 73 05 B9 FF FF 8A F1 66 0F B6 C6 40 66	.Í.s.¹ÿÿŠñf.¶@f
00000090	0F B6 D1 80 E2 3F F7 E2 86 CD C0 ED 06 41 66 0F	¶Ñeâ?=-â†ÍÀi Af.
000000A0	B7 C9 66 F7 E1 66 A3 20 00 C3 B4 41 BB AA 55 8A	.Ef-áfz.Ã A»ªUŠ
000000B0	16 24 00 CD 13 72 0F 81 FB 55 AA 75 09 F6 C1 01	.\$.Í.r.ûUªu.öÁ.
000000C0	74 04 FE 06 14 00 C3 66 60 1E 06 66 A1 10 00 66	t.þ...Äf'.fj..f
000000D0	03 06 1C 00 66 3B 06 20 00 0F 82 3A 00 1E 66 6A	...f;. ...:..fj
000000E0	00 66 50 06 53 66 68 10 00 01 00 80 3E 14 00 00	.fP.Sfh....e>...
000000F0	0F 85 0C 00 E8 B3 FF 80 3E 14 00 00 0F 84 61 00è³ÿe>....a.
00000100	B4 42 8A 16 24 00 16 1F 8B F4 CD 13 66 58 5B 07	'BŠ.\$...<óÍ.fX[.
00000110	66 58 66 58 1F EB 2D 66 33 D2 66 0F B7 0E 18 00	fXfX.è-f30f....
00000120	66 F7 F1 FE C2 8A CA 66 8B D0 66 C1 EA 10 F7 36	f-ñpÅŠÈf<ĐfÀè.÷6
00000130	1A 00 86 D6 8A 16 24 00 8A E8 C0 E4 06 0A CC B8	..†0Š.\$.ŠeÄä.Í.
00000140	01 02 CD 13 0F 82 19 00 8C C0 05 20 00 8E C0 66	..Í...CA. .žAf
00000150	FF 06 10 00 FF 0E 0E 00 0F 85 6F FF 07 1F 66 61	ÿ...ÿ.....oy..fa
00000160	C3 A0 F8 01 E8 09 00 A0 FB 01 E8 03 00 FB EB FE	Ã ø.è. û.è.ûèþ
00000170	B4 01 8B F0 AC 3C 00 74 09 B4 0E BB 07 00 CD 10	'.<ð-<.t.'»...Í.
00000180	EB F2 C3 0D 0A 45 72 72 2E 20 6C 65 63 74 75 72	éóÄ..Err. lectur
00000190	65 20 64 69 73 71 75 65 00 0D 0A 4E 54 4C 44 52	e disque...NTLDR
000001A0	20 6D 61 6E 71 75 65 00 0D 0A 4E 54 4C 44 52 20	manque...NTLDR
000001B0	65 73 74 20 63 6F 6D 70 72 65 73 73 82 00 0D 0A	est compress,...
000001C0	45 6E 74 72 65 7A 20 43 74 72 6C 2B 41 6C 74 2B	Entrez Ctrl+Alt+
000001D0	53 75 70 70 72 20 70 6F 75 72 20 72 65 64 82 6D	Suppr pour red,m
000001E0	61 72 72 65 72 0D 0A 00 0D 0A 00 00 00 00 00 00	arrer.....
000001F0	00 00 00 00 00 00 00 00 83 99 A8 BE 00 00 55 AAf™¼..Uª

Le champ `COEMID` permet de dire qu'il s'agit bien là d'un disque NTFS.

Le champ `wBytesPerSector` donne le nombre d'octets par secteur. On retrouve la valeur $\$200 = 512$, attendue.

Le champ `bSectorsPerCluster` donne le nombre de secteurs par cluster. Il y en a ici 8.

Les champs `MftStartLcn` et `ClustersPerFileRecord` seront expliqués dans la partie suivante.

MFT (Master File Table)

La MFT (Master File Table) est une spécificité du système de fichiers NTFS. Il s'agit concrètement d'un **tableau d'enregistrements** de taille fixe, dont chaque enregistrement représente un unique objet du disque. Les 16 premiers enregistrements sont réservés à des fichiers de métadonnées spécifiques au système de fichiers :
`$MFT $MFTMIRR $LOGFILE $VOLUME $ATTRDEF $BITMAP $BOOT $BADCLUS $SECURE $UPCASE $EXTEND`



Le champ `MftStartLcn` vu au paragraphe précédent donne accès au LCN de la MFT. Pour obtenir son adresse physique, il suffit de multiplier cette valeur par `wBytesPerSector` puis par `bSectorsPerCluster`. On obtient ainsi ici : $\$c0000 \times \$200 \times \$8 = \$c0000000$

Le champ `ClustersPerFileRecord` est plus problématique : c'est une valeur hexadécimale signée. En effet quand la taille d'un cluster est supérieure à la taille d'un enregistrement (et c'est très souvent le cas), on ne peut pas exploiter directement sa valeur. Nous poserons une nouvelle variable `BytesPerFileRecord` qui contiendra le nombre d'octets par enregistrement, plus simple à utiliser.

Si `ClustersPerFileRecord < $80`, `BytesPerFileRecord = ClustersPerFileRecord × BytesPerCluster`
Sinon, si `ClustersPerFileRecord ≥ $80`, `BytesPerFileRecord = 1 lsh ($100 - ClustersPerFileRecord)`
On a donc dans notre exemple `BytesPerFileRecord = 1 lsh ($100 - $F6) = $400 = 1024 octets`

Première approche du problème

Le processus de restauration sera donc le suivant : Il s'agira de parcourir tous les enregistrements de la MFT à la recherche de l'entrée correspondant au fichier supprimé que nous voulons restaurer, localiser grâce à l'enregistrement les données le constituant sur le disque, et enfin les écrire dans un nouveau fichier.

Notion d'Enregistrement

Tous les enregistrements de la MFT (y compris les 16 premiers malgré leur rôle particulier) sont composés d'une structure identique : un entête, suivi d'attributs consécutifs, et d'un marqueur de fin (\$FFFFFFF). Voici la structure des **entêtes d'enregistrements** :

Nom	Type	Repérage
Identifiant	array[1..4] of Byte	■
UsaOffset	Word	
UsaCount	Word	
LSN	Int64	
SequenceNumber	Word	
ReferenceCount	Word	
AttributesOffset	Word	■
Flags	Word	■
BytesInUse	DWord	
BytesAllocated	DWord	
BaseFileRecord	Int64	
NextAttributeID	Word	
Padding	Word	
RecordNumber	DWord	
UsaNumber	Word	
UsaArray	array of Word	

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	46 49 4C 45 30 00 03 00 89 2E 51 25 00 00 00 00	FILE0...%.Q%....
00000010	01 00 01 00 38 00 01 00 D8 01 00 00 00 04 00 00	...8...Ø.....
00000020	00 00 00 00 00 00 00 00 06 00 00 00 1E 00 00 00
00000030	76 02 72 00 00 00 00 00	v.r.....

Le champ **Identifiant** contient toujours `FILE` quand l'enregistrement décrit un fichier ou un répertoire (si un problème a été détecté par `chkdsk` dans l'enregistrement, la valeur devient `BAAD`. Certains enregistrements spécifiques au système d'exploitation se voient également attribuer d'autres valeurs comme `INDX`). Le champ **AttributesOffset** renseigne sur l'adresse du 1^{er} attribut par rapport au début de l'enregistrement. Le champ **Flags** caractérise l'état de disponibilité et le genre du fichier décrit par l'enregistrement :

Valeur de Flags	Signification
\$00	Fichier supprimé
\$01	Fichier disponible
\$02	Répertoire supprimé
\$03	Répertoire disponible

Notion d'Attribut

Chaque attribut est lui-même constitué d'un entête et d'une séquence de données. Voici la structure d'entête des attributs :

Nom	Type	Repérage
AttributeType	DWord	■
Length	DWord	■
NonResident	Byte	■
NameLength	Byte	
NameOffset	Word	
Flags	Word	
AttributeNumber	Word	

Offset	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
00000000	10	00	00	00	60	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00

Il existe plusieurs types d'attributs, repérés chacun par une valeur différente de `AttributeType` :

AttributeType	Nom
\$10	StandardInformation
\$20	AttributeList
\$30	FileName
\$40	ObjectId
\$50	SecurityDescriptor
\$60	VolumeName
\$70	VolumeInformation
\$80	Data
\$90	IndexRoot
\$A0	IndexAllocation
\$B0	Bitmap
\$C0	ReparsePoint
\$D0	EAInformation
\$E0	EA
\$F0	PropertySet
\$100	LoggedUtilityStream

Le champ `Length` donne la longueur de l'attribut en octets, en incluant l'entête de l'attribut dans le décompte. Un attribut peut être dit **résident** (les données sont alors contenues directement dans l'attribut), ou bien **non-résident** (les données sont trop longues pour être contenues directement dans l'attribut qui a une longueur limitée par la taille de l'enregistrement, et sont ainsi placées ailleurs sur le disque ; on dispose alors uniquement de leur emplacement sur le disque sous forme d'une liste chaînée nommée `DataRuns` qui sera détaillée plus loin). Le champ `NonResident` renseigne sur ce caractère (\$00 = résident ; \$01 = non-résident).

Structure d'attribut résident

Nom	Type	Repérage
[Entête Attribut]	array[1..16] of Byte	■
ValueLength	DWord	■
ValueOffset	Word	
Flags	Byte	
Padding	Byte	
Value	array of Byte	■

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	10 00 00 00 60 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 003zVhhÉ.
00000010	48 00 00 00 18 00 00 00 60 33 7A 56 68 68 C9 01	H.....>mhÉ.....>mhÉ.
00000020	00 1D 8F 9B 6D 68 C9 01 00 1D 8F 9B 6D 68 C9 01	0Q{À@ÜÉ.....
00000030	30 51 7B C5 A9 DC C9 01 00 20 00 00 00 00 00 00
00000040	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 17 01 00 00
00000050	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00

Le champ `ValueLength` donne la longueur du champ `value`, ce dernier contenant lui les données en elles-mêmes, dont le contenu varie selon le type d'attribut considéré.

Structure d'attribut non résident

Nom	Type	Repérage
[Entête Attribut]	array[1..16] of Byte	■
LowVCN	Int64	
HighVCN	Int64	■
DataRunsOffset	Word	
CompressionUnit	Byte	
Padding	array[1..5] of Byte	
AllocatedSize	Int64	
DataSize	Int64	
InitializedSize	Int64	
CompressedSize	Int64	
Name	array of Byte	
DataRuns	array of Byte	■

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	80 00 00 00 48 00 00 00 01 00 00 00 00 00 00 00	€...H.....
00000010	00 00 00 00 00 00 00 00 04 00 00 00 00 00 00 00
00000020	40 00 00 00 00 00 00 00 00 50 00 00 00 00 00 00	@.....P.....
00000030	42 4D 00 00 00 00 00 00 42 4D 00 00 00 00 00 00	BM.....BM.....
00000040	31 05 09 89 00 00 01 00	1..%....

`CompressedSize` n'est présent que si les données sont compressées (ce n'est pas le cas dans l'exemple).

`Name` n'est présent que si l'attribut est nommé (ce n'est pas le cas dans l'exemple).

`HighVCN` ne nous sera utile que lorsque nous aurons besoin de connaître la taille de la MFT (détails plus loin).

Nous analyserons par la suite uniquement les attributs `StandardInformation` (résident), `FileName` (résident), et `Data` (résident ou non résident) à partir d'un exemple d'enregistrement de fichier.

Exemples d'Attributs

Attribut StandardInformation

Cet attribut est toujours résident quel que soit l'enregistrement. Structure du champ `value` correspondant :

Nom	Type	Repérage
CreationTime	Int64	■
ChangeTime	Int64	■
LastWriteTime	Int64	
LastAccessTime	Int64	■
FileAttributes	DWord	
Alignment	array[1..3] of DWord	
QuotaID	DWord	
SecurityID	DWord	
QuotaCharge	Int64	
USN	Int64	

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	60 33 7A 56 68 68 C9 01 00 1D 8F 9B 6D 68 C9 01	`3zVhhÉ...>mhÉ.
00000010	00 1D 8F 9B 6D 68 C9 01 30 51 7B C5 A9 DC C9 01	...>mhÉ.0Q{À@ÜÉ.
00000020	00 20 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00000030	00 00 00 00 17 01 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
00000040	00 00 00 00 00 00 00 00

Le Champ `CreationTime` renseigne sur la date de création du fichier, `ChangeTime` sur celle de dernière modification, et `LastAccessTime` sur celle du dernier accès.

Attribut FileName

Cet attribut est toujours résident quel que soit l'enregistrement. Il peut être présent plusieurs fois dans un même enregistrement (le nom du fichier peut être stocké plusieurs fois dans des espaces de nommage différents – voir plus loin). Voici la structure du champ `value` correspondant :

Nom	Type	Repérage
DirectoryFileReferenceNumber	Int64	■
CreationTime	Int64	
ChangeTime	Int64	
LastWriteTime	Int64	
LastAccessTime	Int64	
AllocatedSize	Int64	
DataSize	Int64	
FileAttributes	DWord	
AlignmentOrReserved	DWord	
NameLength	Byte	■
NameType	Byte	■
Name	array of Word	■

Offset	00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F	ASCII
00000000	C2 16 00 00 00 00 0D 00 00 31 8C 2C 96 DC C9 01	Â.....1Œ,-ÜÉ.
00000010	00 31 8C 2C 96 DC C9 01 00 31 8C 2C 96 DC C9 01	.1Œ,-ÜÉ..1Œ,-ÜÉ.
00000020	00 31 8C 2C 96 DC C9 01 00 00 00 00 00 00 00 00	.1Œ,-ÜÉ.....
00000030	00 00 00 00 00 00 00 00 20 20 00 00 00 00 00 00
00000040	0B 03 55 00 6E 00 65 00 72 00 61 00 73 00 65 00	..U.n.e.r.a.s.e.
00000050	2E 00 65 00 78 00 65 00	..e.x.e.

Les quatre premiers octets du champ `DirectoryFileReferenceNumber` correspondent au numéro de l'enregistrement du répertoire parent dans la MFT (ici, ce numéro est ainsi `$16c2 = 5826`). Les champs `CreationTime`, `ChangeTime`, `LastWriteTime`, `LastAccessTime`, `AllocatedSize` et `DataSize` ne fournissent pas des informations correctes (se référer aux champs de même nom dans les attributs `StandardInformation` et `Data`). `NameLength` représente la longueur du nom de fichiers. `NameType` représente l'espace de nommage.

NameType	Espace de Nommage
\$00	POSIX
\$01	WIN32
\$02	DOS
\$03	WIN32 & DOS

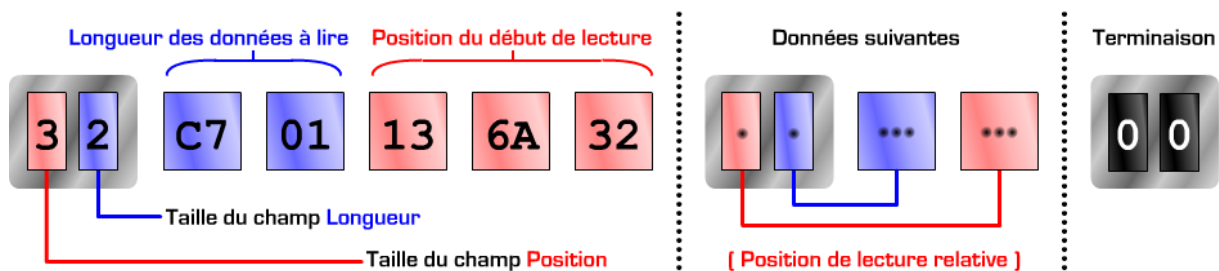
Le champ `Name` contient pour finir le nom de fichier au format Unicode.

Attribut Data

Cet attribut est selon les cas soit résident, soit non-résident non-nommé. Tout dépend de la quantité de données constituant le fichier à stocker en mémoire. Dans le cas où l'attribut est résident, le contenu du champ `value` est exactement le contenu du fichier. Dans le cas contraire, le champ `value` est occupé par une liste chaînée (`DataRuns`) décrivant les emplacements du disque où trouver les données.

Notion de DataRuns

Les DataRuns sont des listes chaînées décrivant l'emplacement de données sur le disque. Les attributs non résidents sont stockés dans des Runs (intervalles de clusters). Chaque Run est représenté par l'adresse de son premier cluster, ainsi que sa longueur totale. Le premier octet de chaque Run renseigne sur la taille des deux champs qui le suivent : Longueur et Position. Le champ Position (ici `$326A13`) donne l'adresse du début des données (relativement à l'adresse du Run précédent, ici relativement au LCN 0 car il s'agit du premier Run), et le champ Longueur (ici `$1c7`) indique la quantité de clusters à lire à partir de cet emplacement. Les DataRuns peuvent ainsi décrire l'emplacement de plusieurs blocs de données, même disjoints, sur le disque. L'octet nul (`$00`) indique la fin de la chaîne. Les blocs de données ainsi lus et mis bout à bout forment le contenu du fichier.



Ce système permet de représenter à la fois des fichiers normaux, mais aussi des fichiers compressés, fragmentés, ou creux.

Notion de Fixup

Le système de fichiers NTFS est doté d'un procédé de détection d'erreurs dans les clusters du disque, permettant une protection de l'intégrité des données. L'entête de chaque enregistrement contient un élément de type `Word` nommé `UsaNumber` (`Update Sequence Number`), et une chaîne d'éléments `Word` nommée `UsaArray` (`Update Sequence Array`). La longueur totale de `UsaNumber` et `UsaArray` (nombre de `Word`) est donnée par `UsaCount`. Voir la partie Notion d'Enregistrement pour plus de détails sur les positions des champs.

Lors de l'écriture de données dans un enregistrement, les deux derniers octets de chaque secteur composant l'enregistrement sont copiés les uns à la suite des autres dans la chaîne `UsaArray`, puis sont remplacés par la valeur de `UsaNumber`. A chaque nouvelle écriture, `UsaNumber` est incrémenté de un.

Lors de la lecture des enregistrements directement à partir du disque, il est donc nécessaire de tenir compte de cette particularité afin de lire des données correctes. Il faut donc, après avoir lu l'intégralité de l'enregistrement, vérifier que les deux derniers octets de chaque secteur sont bien identiques à la valeur de `UsaNumber`, puis replacer les éléments de `UsaArray` à leur place initiale (dernier `Word` de chaque secteur). L'opération s'appelle un `Fixup`, et doit être réalisée avant chaque analyse de données d'un enregistrement.

Voici un aperçu des données initialement présentes sur le disque, puis des données une fois le `Fixup` réalisé. Sont représentés l'entête de l'enregistrement ainsi que les deux derniers octets de chaque secteur. On considère ici que l'enregistrement, de 1024 octets, comporte deux secteurs de 512 octets (cas le plus courant). Le champ `UsaNumber` est surligné en ■. Le champ `UsaArray` est surligné en ■.

Avant FixUp (données protégées) :

Offset	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
00000000	46	49	4C	45	30	00	03	00	89	2E	51	25	00	00	00	00	FILE0...%.Q%...
00000010	01	00	01	00	38	00	01	00	D8	01	00	00	00	04	00	00	...8...Ø.....
00000020	00	00	00	00	00	00	00	00	06	00	00	00	1E	00	00	00
00000030	76	02	72	00	00	00	00	00									v.r.....
																	:
000001F0															76	02	v.r.
																	:
000003F0															76	02	v.r.

Après FixUp (données correctes) :

Offset	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
00000000	46	49	4C	45	30	00	03	00	89	2E	51	25	00	00	00	00	FILE0...%.Q%...
00000010	01	00	01	00	38	00	01	00	D8	01	00	00	00	04	00	00	...8...Ø.....
00000020	00	00	00	00	00	00	00	00	06	00	00	00	1E	00	00	00
00000030	76	02	72	00	00	00	00	00									v.r.....
																	:
000001F0															72	00	v.r.
																	:
000003F0															00	00	v.r.

Aperçu d'un enregistrement de fichier résident

Enregistrement de 1024 octets sur deux secteurs de 512 octets. L'entête et les différents attributs sont colorés.

Offset	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
0C09B0800	46	49	4C	45	30	00	03	00	90	D1	6A	25	00	00	00	00	FILE0...Nj%...
0C09B0810	0C	00	02	00	38	00	01	00	18	02	00	00	00	04	00	00	...8.....
0C09B0820	00	00	00	00	00	00	00	00	07	00	00	00	C2	26	00	00Â&..
0C09B0830	02	00	20	66	00	00	00	00	10	00	00	00	60	00	00	00	.. f.....
0C09B0840	00	00	00	00	00	00	00	00	48	00	00	00	18	00	00	00H.....
0C09B0850	40	E7	4B	BA	FB	EC	C9	01	20	71	EC	26	FC	EC	C9	01	@çK°ùîÉ. qi&ùîÉ.
0C09B0860	80	5E	68	43	FC	EC	C9	01	C0	A2	D9	3F	FC	EC	C9	01	e^hCùîÉ.ÀÇÛ?ùîÉ.
0C09B0870	20	20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0880	00	00	00	00	65	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00e.....
0C09B0890	00	00	00	00	00	00	00	00	30	00	00	00	78	00	00	000...x...
0C09B08A0	00	00	00	00	00	05	00	5A	00	00	00	00	18	00	01	00Z.....
0C09B08B0	50	23	00	00	00	01	00	C0	A2	D9	3F	FC	EC	C9	01	01	P#.....ÀÇÛ?ùîÉ.
0C09B08C0	20	71	EC	26	FC	EC	C9	01	20	71	EC	26	FC	EC	C9	01	qi&ùîÉ. qi&ùîÉ.
0C09B08D0	C0	A2	D9	3F	FC	EC	C9	01	28	00	00	00	00	00	00	00	ÀÇÛ?ùîÉ.(.....
0C09B08E0	25	00	00	00	00	00	00	20	20	00	00	00	00	00	00	00	%.....
0C09B08F0	0C	02	45	00	58	00	45	00	4D	00	50	00	4C	00	7E	00	.E.X.E.M.P.L.~
0C09B0900	31	00	2E	00	54	00	58	00	54	00	69	00	63	00	68	00	1...T.X.T.i.c.h.
0C09B0910	30	00	00	00	98	00	00	00	00	00	00	00	00	00	04	00	0.....
0C09B0920	7A	00	00	00	18	00	01	00	50	23	00	00	00	00	01	00	z.....P#.....
0C09B0930	C0	A2	D9	3F	FC	EC	C9	01	20	71	EC	26	FC	EC	C9	01	ÀÇÛ?ùîÉ. qi&ùîÉ.
0C09B0940	20	71	EC	26	FC	EC	C9	01	C0	A2	D9	3F	FC	EC	C9	01	qi&ùîÉ.ÀÇÛ?ùîÉ.
0C09B0950	28	00	00	00	00	00	00	25	00	00	00	00	00	00	00	00	(.....%.....
0C09B0960	20	20	00	00	00	00	00	1C	01	45	00	78	00	65	00	00E.x.e.
0C09B0970	6D	00	70	00	6C	00	65	00	20	00	64	00	65	00	20	00	m.p.l.e..d.e..
0C09B0980	46	00	69	00	63	00	68	00	69	00	65	00	72	00	20	00	F.i.c.h.i.e.r. .
0C09B0990	43	00	6F	00	75	00	72	00	74	00	2E	00	74	00	78	00	C.o.u.r.t...t.x.
0C09B09A0	74	00	69	63	69	20	6C	65	40	00	00	00	28	00	00	00	t.ici le@...(...
0C09B09B0	00	00	00	00	00	06	00	10	00	00	00	18	00	00	00	00
0C09B09C0	C1	BB	74	11	C4	4A	DE	11	B9	45	08	00	27	A3	72	D6	À»t.ÄJP.'E..'frÖ
0C09B09D0	80	00	00	00	40	00	00	00	00	00	18	00	00	00	01	00	€...@.....
0C09B09E0	25	00	00	00	18	00	00	00	56	6F	69	63	69	20	6C	65	%.....Voici le
0C09B09F0	20	63	6F	6E	74	65	6E	75	20	64	65	20	63	65	02	00	contenu de ce.
0C09B0A00	69	63	68	69	65	72	20	74	65	78	74	65	2E	00	00	00	ichier texte....
0C09B0A10	FF	FF	FF	FF	82	79	47	11	00	00	00	00	00	00	00	00	ÿÿÿÿ,yG.....
0C09B0A20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A30	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A40	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A50	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A60	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A70	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A80	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0A90	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AA0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AB0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AC0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AD0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AE0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0AF0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B10	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B30	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B40	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B50	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B60	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B70	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B80	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0B90	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BA0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BB0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BC0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BD0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BE0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C09B0BF0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00

Aperçu d'un enregistrement de fichier non résident

Enregistrement de 1024 octets sur deux secteurs de 512 octets. L'entête et les différents attributs sont colorés.

Offset	00	01	02	03	04	05	06	07	08	09	0A	0B	0C	0D	0E	0F	ASCII
0C0C5E000	46	49	4C	45	30	00	03	00	25	EA	74	25	00	00	00	00	FILE0...%êt%...
0C0C5E010	04	00	02	00	38	00	01	00	F0	01	00	00	00	04	00	00	...8...δ.....
0C0C5E020	00	00	00	00	00	00	00	00	05	00	00	00	78	31	00	00x1..
0C0C5E030	02	00	00	00	00	00	00	00	10	00	00	00	60	00	00	00
0C0C5E040	00	00	00	00	00	00	00	00	48	00	00	00	18	00	00	00H.....
0C0C5E050	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	00	7D	4C	A8	FF	EC	C9	01	`ÿMÿiÉ. }L`ÿiÉ.
0C0C5E060	00	7D	4C	A8	FF	EC	C9	01	90	26	4F	D5	FF	EC	C9	01	.}L`ÿiÉ. &OÿiÉ.
0C0C5E070	20	20	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E080	00	00	00	00	65	01	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00e.....
0C0C5E090	00	00	00	00	00	00	00	00	30	00	00	00	78	00	00	000...x..
0C0C5E0A0	00	00	00	00	00	00	03	00	5A	00	00	00	18	00	01	00Z.....
0C0C5E0B0	98	24	00	00	00	06	00	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	01	`\$.`ÿMÿiÉ.
0C0C5E0C0	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	`ÿMÿiÉ. `ÿMÿiÉ.
0C0C5E0D0	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	00	00	00	00	00	00	00	00	`ÿMÿiÉ.....
0C0C5E0E0	00	00	00	00	00	00	00	20	20	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E0F0	0C	02	45	00	58	00	45	00	4D	00	50	00	4C	00	7E	00	. .E.X.E.M.P.L.~.
0C0C5E100	31	00	2E	00	54	00	58	00	54	00	69	00	63	00	68	00	1...T.X.T.i.c.h.
0C0C5E110	30	00	00	00	90	00	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	0.....
0C0C5E120	78	00	00	00	18	00	01	00	98	24	00	00	00	00	06	00	x.....`\$.
0C0C5E130	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	`ÿMÿiÉ. `ÿMÿiÉ.
0C0C5E140	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	60	9F	4D	D5	FF	EC	C9	01	`ÿMÿiÉ. `ÿMÿiÉ.
0C0C5E150	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E160	20	20	00	00	00	00	00	1B	01	45	00	78	00	65	00	00E.x.e.
0C0C5E170	6D	00	70	00	6C	00	65	00	20	00	64	00	65	00	20	00	m.p.l.e. .d.e. .
0C0C5E180	46	00	69	00	63	00	68	00	69	00	65	00	72	00	20	00	F.i.c.h.i.e.r. .
0C0C5E190	4C	00	6F	00	6E	00	67	00	2E	00	74	00	78	00	74	00	L.o.n.g...t.x.t.
0C0C5E1A0	80	00	00	00	48	00	00	00	01	00	00	00	00	00	04	00	e...H.....
0C0C5E1B0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E1C0	40	00	00	00	00	00	00	00	10	00	00	00	00	00	00	00	@.....
0C0C5E1D0	93	05	00	00	00	00	00	00	93	05	00	00	00	00	00	00	"....."
0C0C5E1E0	31	01	2B	88	00	00	01	00	FF	FF	FF	FF	82	79	47	11	1.+`....ÿÿÿÿ.yG.
0C0C5E1F0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00
0C0C5E200	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E210	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E220	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E230	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E240	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E250	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E260	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E270	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E280	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E290	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2B0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2C0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2D0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2E0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E2F0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E300	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E310	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E320	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E330	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00ÿÿÿÿ.....
0C0C5E340	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E350	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E360	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E370	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E380	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E390	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3B0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3C0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3D0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3E0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00
0C0C5E3F0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00

Récupération effective des données

Tous les concepts généraux étant désormais énoncés, il ne reste plus qu'à présenter la procédure de récupération d'un fichier effacé, qui n'est qu'une juxtaposition de l'utilisation des principes vus auparavant.

Il faut tout d'abord localiser la MFT à l'aide du champ correspondant à son adresse dans le secteur de Boot.

Le premier enregistrement de la MFT ($\$MFT$) a une structure commune à tous les autres enregistrements. Nous devons localiser son attribut `DATA` qui est non résident, plus précisément la valeur du champ `HighVCN` qui renseigne sur la taille totale (en clusters) de la MFT. Il suffit de le multiplier par `BytesPerCluster` et de diviser cette taille par la taille d'un enregistrement `BytesPerFileRecord` pour obtenir le nombre d'enregistrements.

Le parcours des enregistrements de fait ensuite de manière linéaire. Tous les enregistrements doivent être scannés les uns après les autres à la recherche d'une valeur `$00` dans le champ `flag` de l'entête d'enregistrement. Si cette valeur est trouvée, on lit les attributs contenus dans l'enregistrement de proche en proche, en récupérant au passage les informations du fichier (nom, taille, dates, données).

Pour restaurer un fichier trouvé, il suffit d'enregistrer les données lues à partir des indications de l'attribut `DATA` dans un autre fichier créé pour l'occasion. La récupération est ainsi terminée.

Limites de la méthode & Recommandations

Il est très important de prendre conscience que ce processus ne permet aucunement d'être certain de pouvoir effectuer la restauration, et ne permet pas non plus de garantir l'intégrité des données récupérées.

Les enregistrements de fichiers effacés étant marqués comme libres par le système de fichiers, ils sont susceptibles à tout moment d'être recouverts par les enregistrements d'autres fichiers nouvellement créés. À savoir que le remplissage des enregistrements libres se fait linéairement depuis le début de la MFT ; donc si un enregistrement [A] se libère au tout début du disque, il sera recouvert plus vite qu'un enregistrement [B] se libérant à la fin de la MFT. En effet, il y a statistiquement plus d'enregistrements libres entre le début de la MFT et l'enregistrement [B] qu'entre le début de la MFT et l'enregistrement [A].

De manière générale, **n'écrivez jamais quoi que ce soit sur le disque contenant des données importantes que vous venez juste de supprimer et que vous comptez récupérer**. Même l'installation d'un logiciel de récupération de données pourrait corrompre les données effacées du disque. Si les données vous sont très précieuses, déconnectez le disque dur de votre ordinateur et branchez-le sur un autre ordinateur où a été installé un logiciel de récupération ; ou bien utilisez un logiciel ne nécessitant pas d'installation et pouvant s'exécuter à partir d'un disque amovible, d'une clé USB, d'un CD, d'une disquette ou d'un emplacement réseau.

Ne sauvegardez pas les données récupérées par un logiciel de restauration directement sur le disque contenant encore des données effacées que vous désirez récupérer. L'écriture de fichiers sur le disque peut interférer avec le processus de restauration et recouvrir des enregistrements de la MFT ou des zones du disque contenant des données. Il est préférable de sauvegarder les données récupérées sur un autre disque dur, une clé USB, une disquette ou bien un emplacement réseau.

Les opérations de défragmentation des disques diminuent considérablement les possibilités de restauration de fichiers effacés, de par les mouvements de données sur le disque et les possibles recouvrements en résultant.