Questo articolo si pone l'obiettivo di analizzare la struttura del cosiddetto Cestino (Recycle Bin) dei sistemi Microsoft in modo da comprendere meglio quale sia la metodologia seguita durante l'eliminazione di files e cartell.

Contrariamente a quanto comunemente si crede, quando un file viene eliminato dal sistema, in realtà i dati non vengono immediatamente perduti, ma rimangono sul disco fino a quando non saranno sovrascritti. Questo è vero sia per i Sistemi Operativi Microsoft che per quelli Unix, anche se le procedure di recupero e ripristino dei dati variano tra i due casi.

Poiché il Cestino permette di ripristinare i files in esso contenuti nelle originali locazioni sul *file system*, è evidente che debba esservi un file che conservi i *record* delle impostazioni per l'eventuale ripristino. Tale file prende il nome di **INFO2** e risiede nella directory del Cestino, la cui locazione dipende dal tipo di Windows installato.

La seguente tabella descrive i possibili percorsi del Cestino nel mondo Microsoft.

Sistema Operativo	File System	Percorso del Cestino
Windows 95/98/ME	FAT	C:\Recycled\INFO2
Windows NT/2k/XP/2k3	NTFS	C:\Recycler\ <user sid="">\2</user>

Sia la directory **Recycled** che quella **Recycler** hanno impostati gli attributi nascosto(h) e sistema(s). Nel momento in cui un file viene spostato nel Cestino, viene rinominato come **DC#.ext**, dove # è un numero intero incrementale ed univoco (il quale sarà l'indice del file **INFO2**) e .ext è l'estensione originaria del file eliminato. Ad esempio, se un file chiamato CONTO.TXT venisse eliminato, avrebbe nel Cestino un nome simile a DC1.TXT.

E' importante sottolineare come la directory del Cestino venga creata nella root di ogni volume o disco anche se trattato come unità rimovibile.

Infatti, se accediamo alla root di un volume (ad esempio C:) e digitiamo *dir /ah* per elencarne il contenuto con riferimento ai file nascosti, avremo qualcosa di simile alla seguente immagine.



Il file **INFO2** viene automaticamente creato quando il primo file viene eliminato e spostato nel Cestino. Quando il Cestino viene svuotato del contenuto, il file **INFO2** è ripulito da tutte le informazioni di ripristino precedenti mentre il contatore univoco che funge da indice viene resettato ad 1.

Esplorando la directory **Recycler** e sempre eseguendo il comando *dir /ah*, troveremo alcune sottocartelle nominate secondo il **Sid** (Security Identifier) degli utenti che hanno usato il Cestino dopo essersi ovviamente loggati sul sistema.

Nel nostro esempio avremo:

📾 Seleziona Command Shell	<u> </u>
C:\>cd recycler	
C:\RECYCLER>dir Il volume nell'unità C non ha etichetta. Numero di serie del volume: 849F-7DAA	
Directory di C:\RECYCLER	
File non trovato	
C:\RECYCLER>dir ∕ah Il volume nell'unità C non ha etichetta. Numero di serie del volume: 849F-7DAA	
Directory di C:\RECYCLER	
20/04/2006 02.44 <dir> - 20/04/2006 02.44 <dir> -</dir></dir>	
04/09/2006 11.07 <dir> S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-</dir>	1003
20/04/2006 02.50 <dir> S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-</dir>	500
0 File	
C:\RECYCLER>	-

E' possibile ricondurre un **SID** al relativo account leggendo il valore della chiave *ProfileImagePath* localizzata nel Registro di Sistema al percorso [HKLM\SOFTWARE\Microsoft\Windows NT\CurrentVersion\ProfileList\<SID>].

Esploriamo la prima directory, e lanciamo il comando dir /a / attrib in modo da visualizzare tutti i file contenuti in essa con i relativi attributi.

📾 Seleziona Command Shell	
Example   Seleziona Command Shell     C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\dir /a ! attrib     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc1.ini     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc10.doc     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc11.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc12.zip     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc12.zip     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc13.htm     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc17.doc     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc17.doc     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc17.doc     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc19.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc20.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc20.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc20.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc20.pdf     A   C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003\Dc21.doc     A	
C:\RECYCLER\S-1-5-21-789336058-436374069-1202660629-1003>_	

Nella schermata sopra riportata, vediamo una serie di file nel formato già analizzato **dc#.ext** e per ultimo il file **INFO2** che presenta l'attributo –h per indicare che è nascosto.

Ora, vogliamo analizzare la struttura interna del file binario **INFO2**. Per fare ciò sarebbe possibile utilizzare il comando DOS *debug <nomefile>* seguito dal switch *-d*, ma per semplificarci la vita useremo un qualunque editor esadecimale.

Per maggiore sicurezza lavoreremo su una copia del file.

Procediamo come segue:

lanciamo dal prompt dei comandi *attrib* –*H INFO2* per togliere l'attributo nascosto al file e poi eseguiamo *copy INFO2 c:\temp.* Infine, reimpostiamo l'attributo nascosto con *attrib* +*H INFO2*. In questo modo avremo una copia del file nel percorso c:\temp.

Prima di addentrarci nell'analisi, dobbiamo prepararci a comprendere come i byte in formato esadecimale formino strutture dati più complesse. Apriamo quindi una parentesi teorica che ci servirà nel seguito dell'articolo.

A seconda dell'architettura del processore possiamo avere due tipi di convenzioni da seguire nel ricostruire le strutture dati:

1. Rappresentazione *Big Endian* in cui il byte più significativo (*Most Significant Byte*) di una struttura dati si trova in indirizzi di memoria più basso (i byte della struttura si leggono da sinistra verso destra).

Questa rappresentazione è tipica delle architetture SPARC, Motorola 68k e PowerPC.

2. Rappresentazione *Little Endian* in cui il byte meno significativo (*Less Significant Byte*) di una struttura dati si trova in indirizzi di memoria più bassi (i byte della struttura si leggono da destra verso sinistra).

Questa rappresentazione è tipica delle architetture Intel80x86 e cloni.

Per fare un esempio concreto di quanto le due rappresentazioni siano differenti e di quali possano essere i problemi di compatibilità tra differenti architetture, ipotizziamo di avere due postazioni su una rete basata su protocolli TCP/IP; una macchina sarà dotata di processore Intel80x86 e l'altra di processore SPARC. Si supponga che le due macchine vogliano comunicare tra di loro e quindi debbano scambiarsi pacchetti secondo i protocolli stabiliti indicando l'indirizzo IP del mittente e del destinatario. Vediamo cosa accade ad un ipotetico indirizzo IP trasmesso tra i due nodi della rete con architetture del processore differenti e supporto nativo a diverse rappresentazioni dei dati. Avremo come indirizzo IP per la macchina Intel80x86 il 192.0.1.2 che diverrà in esadecimale 0x020100c0, cioè col byte più significativo (0xC0) in indirizzi più alti (a destra), giacché tale macchina adotta la rappresentazione *little endian*. La macchina SPARC interpreterà la sequenza di byte inviati 0x020100c0 secondo la propria rappresentazione nativa, cioe il *big endian* (ovvero 0x02 sarà il byte più significativo), e quindi riterrà che l'indirizzo IP del trasmittente sia il 2.1.0.192 e non il 192.0.1.2

Come vedete, il risultato è completamente errato, ed è ovvio che nella realtà si provvederà ad utilizzare funzioni di conversione tra una rappresentazione e l'altra.

Ora che conosciamo meglio gli aspetti legati alla rappresentazione dei dati, adotteremo nel seguito dell'analisi una rappresentazione di tipo *little endian*.

Procediamo aprendo la copia con il nostro editor esadecimale e analizziamo la struttura del file che ci rivelerà come **INFO2** contenga le informazioni per il ripristino dei file eliminati.

😐 Funduc	Softv	vare	Нех	: Edil	tor -	[INF	02]											_		×
🔍 Eile 🗉	lit ⊻	jew	Bool	kmarl	ks <u>y</u>	<u>M</u> indo	w į	<u>H</u> elp										_	B	×
		<u>%</u> [	<b>b</b> (	2	쇍	酋	8		Ë	<u>ا</u>	?									
000000 000010 000030 000040 000050 000060 000070 000080 000090	05 39 20 63 65 00 00 00 00 00	00 d1 63 73 00 00 00 00 00	00 31 6e 61 6b 00 00 00 00 00	00 64 72 74 00 00 00 00 00	11 43 20 64 6f 00 00 00 00 00	00 3a 53 6f 70 00 00 00 00	00 5c 5c 2e 00 00 00 00 00	00 44 74 69 00 00 00 00 00	11 6f 74 65 6e 00 00 00 00 00	00 63 69 73 69 00 00 00 00 00	00 75 6e 00 00 00 00 00 00	00 6d 67 74 00 00 00 00 00 00	20 65 73 6f 00 00 00 00 00 00	03 6e 70 00 00 00 00 00	00 74 72 5c 00 00 00 00 00	00 73 69 64 00 00 00 00 00 00 00	9N1.C: and Se ccardo esktop.	Documents ttings\ri Desktop\d ini		
Selected: Of	elected: Offset 12=0xc to 15=0xf (4 byte(s))															ANSI /	READ / L	Size: 18420		-
Ready																		NUM		

All'offset assoluti 0x0C troviamo la struttura che indica la dimensione dei singoli *records* del file, infatti il valore 0x20030000 che per la rappresentazione *little endian* deve essere interpretato 0x00000320, equivale in notazione decimale ad 800 (800 bytes).

Subito dopo l'indicazione della dimensione (offset assoluto 0x10), inizia il primo record vero e proprio che si estende lungo 800 byte fino all'offset assoluto 0x32F.

🔍 Funduc	Soft	ware	He	( Edil	tor -	[INF	02]													_ 0	Ľ
🔍 Eile Eo	dit <u>V</u>	/iew	<u>B</u> oo	kmarl	ks N	<u>W</u> indo	w ļ	<u>H</u> elp												_ 8	×
		<mark>Ж</mark> [	<b>b</b>  (	2	桷	緧	8		Ê	<b>#</b>	?										
000000	05	00	00	00	11	00	00	00	11	00	00	00	20	03	00	00					
000010	39	d1	31	00	43	3a	50	44	6f	63	75	6d	65	6e	74	73		9N1.C:	Document	s	
000020	20	61	6e 41	64	20	53	65	74	24	69	6e	67	73	50	72	69		and Se	ettings\r Nocktor	L.	
000030	65	73	6h	74	6f	20	2e	69	6e	69	00	00	00	00	00	04		eskton	ini	u.	
000050	ŏŏ	ÓŎ	ŏõ	òô	0Ô.	οŏ	ōŏ	ŏŏ	00	ŏŏ	ŏŏ	ŏŏ	ŏŏ	ŏŏ	ŏŏ	ŏŏ					
000060	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000070	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000080	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				·	
0000000	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000050	00	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	00	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ					
0000c0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
0000040	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
0000000	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000100	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000110	00	00	00	00	00	00	00	00	01	00	00	00	02	00	00	00					
000120	30	3e	17	<u>c7</u>	96	<u>c</u> 2	C6	01	00	02	00	00	43	00	Зa	00		0>_Ç.Å	<b>€</b> C.:		
000130	50	00	44	00	6f	00	63	00	75	00	6d	00	65	00	6e	00		N.D.O.(	c.u.m.e.n	•	
000140	65	00	73	00	20	00	69	00	60	00	67	00	20	00	53	00		τ.s σ + + ·	a.n.d= i n a e \	• •	
000160	72	00	69	00	63	00	63	00	61	00	72	00	64	00	6f	00		$\mathbf{r}_{i}$	c.a.r.d.c		
000170	5c	00	44	00	65	00	73	00	6Ъ	00	74	00	6f	00	70	00		N.D.e.:	s.k.t.o.p		
000180	5c	00	64	00	65	00	73	00	6Ъ	00	74	00	6f	00	70	00		N.d.e.:	s.k.t.o.p	<mark>۱.</mark>	
000190	2e	00	69	00	6e	00	69	00	00	00	00	00	00	00	00	00		i.n.:	<b>i</b>	•	
0001A0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
0001c0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000140	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
0001e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
0001f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000200	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000220	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000230	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000240	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000250	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000280	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000280	00	00	ŏŏ	ŏŏ	00	00	00	ŏŏ	00	00	ŏŏ	ŏŏ	00	ŏŏ	00	ŐŐ					
000290	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
0002a0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000250	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000220	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				1	
0002e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
0002f0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00					
000300	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000310		00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00				•	
000330	00	00	00	00	43	3a	5c	44	6f	63	75	6d	65	6e	74	73		C·	\Document	s	
000340	20	61	6e	64	20	53	65	74	74	69	6e	67	73	5c	72	69		and S	ettings∖r	i	
•																				►	-
Selected: Of	fset	16=0	×10 t	o 819	5=0x	32f (	800 E	yte(s	5))							ANSI	/ R	READ / L	Size: 184	20	//
Ready																			NUM		

Come si vede dall'area selezionata, il nome del file eliminato è presente due volte nel *record*. C'è una versione ASCII prossima all'inizio del record ed una versione UNICODE vicina alla fine dello stesso. Prendendo in esame la versione ASCII (offset assoluto 0x14) si vede che il contenuto è il seguente: C:\Documents and Settings\riccardo\Desktop\desktop.ini

🕒 Funduc 9	5oftv	vare	Нея	: Edit	or -	[INF	02]											ſ	
🔍 Eile Ed	lit <u>V</u> i	iew	<u>B</u> ool	kmarl	s ⊻	<u>V</u> indo	w į	<u>H</u> elp										J	<u>- 8 ×</u>
	□ □ □ □ □ ▲ ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ● ●																		
000000 000010 000020 000030 000040 000050 000060 000070 000080	05 39 63 65 00 00 00 00	00 d1 63 73 00 00 00 00	00 31 6e 61 6b 00 00 00 00	00 00 64 72 74 00 00 00 00	11 43 20 64 6f 00 00 00 00 00	00 3a 53 6f 70 00 00 00	00 50 50 20 00 00 00 00	00 44 74 44 69 00 00 00 00	11 6f 65 6e 00 00 00 00	00 63 69 73 69 00 00 00 00	00 75 6e 00 00 00 00 00	00 6d 67 74 00 00 00 00 00	20 65 73 6f 00 00 00 00 00	03 5c 70 00 00 00 00	00 74 72 5c 00 00 00 00 00	00 73 69 64 00 00 00 00 00 00	9Ñ1.C:\Do and Sett ccardo\De esktop.ir	cument ings\r sktop\ i	
Selected: Off	fset 2	:0=0;	×14 t	o 73=	=0×4'	9 (54	byte	:(s))								ANSI /	READ / L	Size: 1842	▶ <b>▼</b> 20 //
Ready																		NUM	

Il secondo tipo di informazione che vogliamo indagare è il numero identificativo univoco dei *record* presenti nel file **INFO2**, che si trova sempre all'offset 0x108 relativo all'inizio del *record*. Per esempio il primo record che comincia all'offset assoluto 0x10 presenta all'offset assoluto 0x118 (offset relativo 0x108) il valore 0x01 ( in quanto si tratta del primo record), mentre il secondo, che inizia all'offset assoluto 0x330, presenta il valore 0x02 all'offset assoluto 0x438 (offset relativo 0x108).

🔍 Funduc	Soft	ware	: Hex	: Edil	tor -	[INF	02]											_	
🔍 Eile Eo	dit <u>y</u>	/iew	<u>B</u> oo	kmarl	ks <u>V</u>	<u>M</u> indo	w ļ	<u>H</u> elp										_	Ð×
	3	<u>ж</u> [г	<b>1</b>	8	两	桷	8		目診	≝I [	8								
000320	00	00	00	00	00 43 20	00 3a 52	00 50	00	00 6f	00 63	00 75	00 6d	00 65 72	00 6e	00 74 72	00 73		Documents	
000350 000350 000360	63 69 66	63 63 74	61 61 50	72 7a 57	64 69 6f	6f 6f 72	50 50 6e	44 69 50	61 50 53	74 4d	69 69 60	20 63 76	61 72 61	70 6f 74	70 73 61	60 61 67	ccardo icazion	Nati appl Microso	
000380 000390 0003a0	67 69 20	69 20 45	6f 20 75	20 20 63	61 54 6c	75 68 69	74 65 64	6f 20 65	6d 45 61	61 78 6e	74 74 20	69 65 41	63 6e 6c	6f 64 67	20 65 6f	64 64 72	gio aut i The Euclid	tomatico d e Extended dean Algor	
0003b0 0003c0 0003d0	69 00 00	74 00 00	68 00 00	6d 00 00	2e 00 00	61 00 00	73 00 00	64 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	ithm.as	sd	
0003e0 0003f0 000400	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	 		
000410 000420 000430	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 02	00 00 00	00 00 00	00 00 00	00 00 02	00 00 00	00 00 00	00 00 00	  	· · · · · · · · · · · · · · ·	
Ready	ected: Offset 816=0x330 to 1080=0x438 (265 byte(s)) ady															ANSI (	(READ / L	5ize: 18420	

Un'altra informazione importante è il numero indicante il volume o la partizione in cui risiedeva il file prima di venire eliminato. Tale dato si trova all'offset 0x10C relativo all'inizio di un record. Ad esempio, per il secondo record che comincia all'offset assoluto 0x330, il valore che ci interessa si trova all'offset assoluto 0x43C (ovvero 0x330+0x10C) che nel nostro caso vale 0x02, ovvero C:\. Infatti, lo schema prevede 0x00 = A: 0x01 = B: 0x02 = C: 0x03 = D: e così via.

😃 Funduc	Soft	ware	Нех	: Edil	tor -	[INF	02]												_	
🔍 <u>F</u> ile Ec	lit <u>V</u>	<u>/</u> iew	<u>B</u> ool	kmarl	<u>د ا</u>	<u>M</u> indo	w į	<u>H</u> elp											_	8×
	3	<mark>Ж</mark> [	<b>b</b> (	2	桷	桷	8			<u>ا</u>	?									
000320 000330 000340 000350 000370 000380 000380 000380 000340 000340 0003c0 0003c0 0003d0 0003c0 0003f0 000420 000410 000420 000440 <b></b>	00 00 20 63 69 66 67 69 20 69 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0	00 00 61 63 74 69 20 45 74 00 00 00 00 00 00 00 00 00 0	00 00 6e 61 5c 6f 20 75 68 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 00 64 72 7a 57 20 63 64 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 43 20 64 67 61 54 60 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 3a 6f 72 75 68 69 61 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 5c 5c 6e 64 74 65 64 73 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 44 74 69 5c 6f 20 65 64 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 6f 74 61 55 6d 45 61 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 63 69 74 61 61 78 60 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 75 6e 69 6c 74 20 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 6d 67 20 63 76 69 65 41 00 00 00 00 00 00 00 00	00 65 73 61 72 63 66 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 6e 70 6f 6f 6f 64 67 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 74 72 70 73 61 20 65 6f 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	00 73 66 67 64 72 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	and S ccardo icazio ft Nord gio au i Th Euclid ithm.a:	Docu ettin NDati ni\Mi I\Sal tomat e Ext lean sd sd Siz	ments gs\ri appl croso vatag ended Algor	
Ready																			NUM	//

Un'informazione importante, anche e soprattutto per la *forensics analysis* (ovvero l'utilizzo delle informazioni recuperate ai fini di un'indagine legale), è quella ottenuta dalla data in cui il file è stato cancellato. Infatti, il *timestamp* dell'eliminazione si trova all'offset 0x110 relativo all'inizio del *record* e si estende per una lunghezza di 8 byte. Nel nostro caso, i dati temporali relativi al secondo *record* partono all'offset assoluto 0x440 (0x330+0x110) e arrivano all'offset assoluto 0x447. Il loro valore, secondo la rappresentazione *little endian*, è uguale a

## 0x 01 C6 CA 8B 51 09 0B 90.

Purtroppo, Windows salva i *timestamp* secondo il formato FILETIME calcolato in numero di ticks, con incrementi di 100ns, a partire dalle 00.00 del 1 Gennaio 1601, mentre il resto del mondo usa il formato temporale di Unix calcolato come il numero dei secondi trascorsi dalle 00.00 del 1 Gennaio 1970.

Per convertire il formato Microsoft nel formato più comune è necessario applicare la seguente formula: (Tempo Unix) = A \* (Tempo Windows) + B

dove A vale 10<sup>-7</sup> (cioè converte i nanosecondi in secondi) e B è uguale al numero di secondi tra il 1 Gennaio 1601 ed il 1 Gennaio 1970, ovvero 11644473600 secondi

Per evitare di compiere noiosi calcoli, è disponibile **Dcode**, un prezioso tool gratuitamente scaricabile da <u>www.difital-detective.co.uk</u> che consente di convertire in formato umano, una serie di formati tra cui quello che ci interessa (ovvero Windows:64 bit Hex Value – Little Endian). Utilizzando questo semplice software verifichiamo che il fil file in questione è stato eliminato Lunedì 28 Agosto 2006.

DCode Date	ate v2.07.000 w	ritten by Craig Wilson	×
as (Realitin	Time Zone:	UTC +01:00 🔽 🔽 Window on top	
. wall	Decode Format:	Windows: 64 bit Hex Value - Little Endian	
	Value to Decode:	900B09518BCAC601	
	Date & Time:	lun, 28 agosto 2006 11.18.33 +0100	
www.digita	l-detective.co.uk	Cancel Clear Dec	ode

Inoltre identifichiamo la struttura indicante la dimensione del file eliminato che si trova all'offset 0x118 relativo all'inizio del *record* e si estende per 4 bytes. Bisogna sottolineare che la dimensione riportata è da intendersi come fisica e non logica ovvero si riferisce ai settori occupati sul disco rigido e quindi è sempre uguale ad un multiplo della dimensione dei settori (512 byte). Nel caso del secondo *record*, i dati che cominciano all'offset assoluto 0x448 (0x330+0x118) e terminano all'offset assoluto 0x44B (0x448+0x04), valgono secondo la solita rappresentazione *little endian*, 0x 00 00 9C 00, ovvero 39.936 bytes (cioè 78 settori da 512 bytes ciascuno).

🕒 Funduc	Soft	ware	He	: Edil	tor -	[INF	02]												
🔍 Eile 🔤	lit y	/iew	<u>B</u> oo	kmarl	ks J	<u>M</u> inda	w I	<u>H</u> elp											. 8 ×
Diale		X II	alı	al	åå.	ÅÅ.	A	l Da	85	<b>#</b>   [	<u> </u>								
		00								<u> </u>	•								
000320	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00			
000330	20	21	60	6.4	43	3a 50	20	44	5I 74	63	75	60	55	50	74	60	and C	NDOCUMENTS	
000340	63	63	61	72	64	6f	50	44	61	74	69	20	61	70	20	60	ccardo	Nati annl	
000360	69	63	61	7a	69	őf	6e	69	5c	4d	69	63	72	6f	73	6f	icazio	ni\Microso	
000370	66	74	50	57	6f	72	64	Sc.	53	61	60	76	61	74	61	67	ft\Word	d\Salvataq	
000380	67	69	6f	20	61	75	74	6f	6d	61	74	69	63	6f	20	<mark>64</mark>	<mark>gio au</mark>	tomatico d	
000390	69	20	20	20	54	68	65	20	45	78	74	65	6e	64	65	64	i The	e Extended	
0003a0	20	45	75	63	60	69	64	65	61	6e	20	41	60	67	6f	72	Eucli	dean Algor	
000350	69	/4	68	60	2e	61	/3	64	00	00	00	00	00	00	00	00	ithm.a	sd	
000320	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	• • • • • •		
0003e0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00			
0003f0	00	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	00	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ	ÕÕ			
000400	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00			
000410	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	<mark></mark>		
000420	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	• • • • • • •		
000430	00	00	00	00	00	00	00	00	02	00	00	00	42	00	00	00	i i i di te	<b></b>	
000440	50	00	11	00	6 f	00	63	00	75	90	64	00	43	00	за 6а	00		6	
000400	71	00	72	00	20	00	61	00	60	00	64	00	20	00	52	00	+ -	ວ.ພ.m.e.m. ຈຸກ d _ S	
•																			▶▼
Selected: Of	fset	816=	0x33	0 to :	1099:	=0×4	4b (2	84 by	/te(s)	))					-	ANSI /	READ / L	Size: 1842	) //
Ready																		NUM	

Infine, dopo aver condotto un'analisi di tipo manuale è forse utile sapere che esiste un ottimo tool chiamato **Rifiuti** distribuito gratuitamente dalla Foundstone (McAfee) che permette in pochi secondi di recuperare tutte le informazioni di cui abbiamo parlato.

Scarichiamo il programma dal sito <u>http://www.foundstone.com/resources/proddesc/rifiuti.htm\_</u>e poniamo per ipotesi il contenuto dell'archivio compresso nel percorso locale C:\Temp\, si procede esplorando la directory del Cestino fino a trovare il file INFO2, così come già visto nella prima parte dell'articolo.

Ipotizzando di voler analizzare il Cestino del volume C: , avremo la seguente situazione al prompt dei comandi:

## 

In questo modo, l'output del programma viene salvato su un semplice file di testo (recycler.txt) che per default riporta le informazioni in modalità delimitata da tabulazione, rendendo così possibile l'importazione in un programma tipo MS Excel che ci renda più facile l'analisi.

	licrosoft Exce	el - recycler.txt			>	×
: 3	Eile <u>M</u> odific	a <u>V</u> isualizza <u>I</u> n	serisci F <u>o</u> r	mato <u>S</u> trumenti <u>D</u> ati Finestra <u>?</u> Digitare una domanda.	B >	×
	📂 🖬 🖪		1 💿 💾	Arial - 10 - G C S = = = = = = = € #	<u>⊗ - A</u> - ]	••
	B1	▼ fx				
		B	С	D	E	Ξ
1	File: INFO2		1			
2						
3	DELETED T	IME	DRIVE	PATH	SIZE	
4	Fri Aug 18 0	07:20:26 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Desktop\desktop.ini	512	
5	Mon Aug 28	10:18:33 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Dati applicazioni\Microsoft\Word\Salvataggio	39936	
6	Mon Aug 28	3 10:19:41 2006	2	C:\DOCUME~2\riccardo\IMPOST~1\Temp\ppt2.tmp	1266688	
7	Sun Sep 3	09:09:35 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Dati applicazioni\Microsoft\Word\Salvataggio	29184	
8	Sun Sep 3	09:17:04 2006	2	C:\WINDOWS\Prefetch\Copia di NOTEPAD.EXE-336351A9.pf.txt	11264	
9	Sun Sep 3	09:18:16 2006	2	C:\WINDOWS\Prefetch\Copia di NTOSBOOT-B00DFAAD.pf.txt	584704	
10	Sun Sep 3	10:19:06 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\Articoli\The prefetcher-Traslatio	28672	
11	Sun Sep 3	10:47:22 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\Articoli\~\$efetcher.doc	512	
12	Sun Sep 3	10:47:22 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\Articoli\~\$e prefetcher-Traslatic	512	
13	Sun Sep 3	10:50:47 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\Ready\prefetcher.doc	52736	
14	Sun Sep 3	10:59:27 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\sah_wireless.pdf	947200	
15	Sun Sep 3	11:00:05 2006	2	C:\Documents and Settings\riccardo\Documenti\scriptingtoolkit.zip	34816	
16	Sun Sep 3	11:00:05 2006	2	C:\DOCUME~2\riccardo\DOCUME~1\SCRIPT~1.HTM	33792	•
14 4	I ► ► ► <u>recy</u>	cler /				
Pron	ito			NUM		/1.

## Conclusioni

Questo articolo vuole essere uno stimolo a ripensare le cose che vediamo ed utilizziamo migliaia di volte al giorno, come il Cestino di Windows, sotto una lente di ingrandimento che ci permette di coglierne gli aspetti solitamente ignorati. L'analisi capillare di qualsiasi fenomeno ci circondi è d'obbligo per chiunque voglia davvero comprendere il funzionamento intrinseco delle cose e non solo la loro apparenza.

Buon Divertimento a tutti!