

Forensische Analyse des Dateisystems Dahua DHFS 4.1

Dane Wullen

Email: dane.wullen@gmail.com

Zusammenfassung—Dateisysteme sind der Grundstein zur Verwaltung von Daten auf digitalen Medien. Sie dienen zur Strukturierung und effizienten Speicherung von Dateien wie Bildern, Dokumenten und Videos. Viele dieser Dateisysteme, z. B. FAT, NTFS, HFS+ etc. bekannter Betriebssysteme und Hersteller wurden in zahlreichen Arbeiten analysiert und können von den meisten forensischen Programmen interpretiert werden. Neben diesen bekannten Dateisystemen existieren unbekannte, meist proprietäre Dateisysteme, welche immer stärker in den Fokus der digitalen Forensik rücken.

Unter anderem implementieren viele Hersteller von Netzwerkvideorekordern diese unbekannten Dateisysteme um Videodateien effizient zu speichern. Für die digitale Forensik können diese Videodateien ein wichtiger Schlüssel zur Aufklärung und Ermittlung von Straftaten sein.

Diese Arbeit befasst sich mit dem Dateisystem DHFS 4.1 des Herstellers DAHUA. Auf Basis der Dateisystemanalyse wird die Struktur und Dateiverwaltung erläutert und wie Methoden der digitalen Forensik angewandt werden können um Videodateien zu finden. Auf Basis dieser Erkenntnisse wird eine X-Tension für das Programm X-Ways Forensics entwickelt um digitale Datenträger, welche dieses Dateisystem implementieren, interpretieren und analysieren zu können.

Schlagwörter—DHFS 4.1, DAHUA, DVR, NVR, Dateisystem

I. EINLEITUNG

Die digitale Forensik ist eine noch recht junge Disziplin in der Aufklärung von Straftaten. Beginnend in den 1980er Jahren erfuhr die digitale Forensik ab dem Jahre 2000 einen Sprung, da immer mehr Menschen Zugang zu Computern, Mobiltelefonen und dem Internet erhielten. [1]

Neben den klassischen, analogen Spuren und Beweismittel zur Aufklärung von Straftaten gewinnen die digitalen Beweismittel wie Mobiltelefone, Computer und Smartphones immer mehr an Bedeutung. Diese Beweismittel enthalten elektronische Spuren wie Bilder, Dokumente, E-Mails und Chatverläufe, welche zur Aufklärung von Straftaten relevant sein können.

Zur Abwendung und Aufklärung von Straftaten spielen digitale Videoüberwachungsanlagen (digital video recorder, DVR) eine besondere Rolle. Diese Anlagen zeichnen, je nach Kapazität, rund um die Uhr die von den Kameras erfassten Bereiche auf und können in der Strafverfolgung einen hohen Stellenwert haben.

Viele dieser Systeme verwenden jedoch nicht die in der digitalen Forensik bekannten und analysierten Dateisysteme wie FAT, exFAT oder NTFS. Stattdessen implementieren die Hersteller dieser Videoüberwachungsanlagen eigene, proprietäre Dateisysteme zur Verwaltung der Videodateien.

Damit die gängigen forensischen Programme die Daten auf diesen Dateisystemen lesen und interpretieren können müssen die Dateisysteme analysiert und der Aufbau sowie die Verwaltung der Daten erforscht werden, da nur so eine Extraktion der Daten erfolgen kann.

Ziel dieser Arbeit ist die Analyse des proprietären Dateisystems DHFS 4.1 des Herstellers DAHUA. Auf der Basis von verschiedenen digitalen Datenträgern wird das Dateisystem Abschnitt für Abschnitt analysiert und die zugrundeliegenden Videodateien extrahiert.

Die Ergebnisse dieser Analyse fließen in die Entwicklung einer Erweiterung des Programms X-Ways Forensics ein, einer so genannten X-Tension. Mit dieser X-Tension können anschließend digitale Datenträger oder die Abbilder mit dem Programm eingelesen, interpretiert und analysiert werden, sodass die vorhandenen und teilweise gelöschten Videodateien für eine Ermittlungsperson sicht- und auswertbar werden.

II. VERWANDTE ARBEITEN

Die Grundlage für die Dateisystemanalyse ist das Werk von Brian Carrier "File System Forensic Analysis". Carrier beschreibt hier die genauen Analyseschritte welche notwendig sind ein Dateisystem zu erforschen und seine Bestandteile in bestimmte Kategorien einzuordnen. [2]

Im Bereich der Videoüberwachungsanlagen gibt es einige verwandte Arbeiten, welche sich mit der Analyse von proprietären Dateisystemen oder den Videodateien dieser Anlagen beschäftigen. Das am naheliegendste Werk ist von Jaehyeok Han et al., in welchem das Dateisystem des Herstellers von Videoüberwachungsanlagen HIKVISION analysiert wird. Han et al. beschreiben dabei den Aufbau des Dateisystems und der Videodateien, welche gespeichert werden. [3]

Ein weiteres verwandtes Werk von Lee Tobin et al. beschreibt die allgemeine Analyse von unbekannten Dateisystemen von Videoüberwachungsanlagen. Diese Arbeit

untersucht verschiedene Methoden der manuellen Analyse von Dateisystemen, u. A. das Auffinden von Offsets des Dateisystems und wiederholenden Strukturen sowie die Verknüpfung dieser Daten und Informationen. [4] Von Dongen beschreibt in seiner Arbeit die Analyse eines Dateisystems und der proprietären Dateiformate eines Videorekorders des Herstellers Samsung. [5]

Werke speziell über den Hersteller DAHUA existieren nur in einer geringen Zahl. Evangelos Dragonas et al. beschreiben in Ihrer Arbeit die Analyse von Logdateien eines DVR des Herstellers DAHUA. Diese Logdateien enthalten ebenfalls für die digitale Forensik wesentliche Informationen über die Konfiguration und das Nutzerverhalten und können einer Ermittlungsperson einen Einblick über die Anlage verschaffen. [6] Die Logdateien sind jedoch nicht die Logdateien, die in diesem Dateisystem analysiert werden.

III. STAND DER TECHNIK

Neben den derzeitigen Arbeiten und Werken welche sich mit der Dateisystemanalyse, vor allem bei den Herstellern von Videoüberwachungsanlagen beschäftigen, wird ein Blick auf den aktuellen Stand der Technik geworfen, speziell auf Programme welche in der Lage sind diese Dateisysteme zu analysieren.

Eines der bekanntesten Programme ist Witness, ehemals DVR-Examiner, von Magnet Forensics. Dieses Programm ist laut dem Hersteller in der Lage eine Vielzahl an Dateisystemen von Videoüberwachungsanlagen zu interpretieren und analysieren zu können. Erfahrungen von Benutzern berichten, dass Videodateien des proprietären Dateisystems von DAHUA ebenfalls mit Witness eingesehen werden können. Es werden vorhandene als auch gelöschte Videodateien gesucht und wiederhergestellt. [7]

DiskInternals bietet ebenfalls ein Programm zur Einsicht und Speicherung von Videos verschiedener Dateisystem von DVR-Herstellern, u. A. HIKVISION und DAHUA. [8] Eine Testversion ist frei verfügbar, der Kauf einer Lizenz wird für die weitere Nutzung vorausgesetzt.

Neben den kostenpflichtigen Programmen stehen auch einige Open-Source Programme zur Verfügung, welche Daten des proprietären Dateisystems DHFS 4.1 erkennen und extrahieren können.

Galileo Bastista entwickelte ein Python-Programm, welche auf der Basis eines Festplattenabbildes einer DAHUA Videoüberwachungsanlage die gespeicherten Videos anzeigen und extrahieren kann. Das Programm ist auch in der Lage nach gelöschten Dateien anhand von Signaturen zu suchen. Im Programmcode ist der Aufbau des Dateisystems teilweise beschrieben und auf GitHub verfügbar. [9]

Ein weiteres Projekt auf GitHub von dem Benutzer DmytroMoisiuk, ebenfalls ein Python-Programm, sucht anhand einer Signatur nach Videodateien und versucht diese zu verknüpfen. Dieses Programm arbeitet jedoch als reiner Carver, da auf die Struktur des Dateisystems nicht eingegangen wird. [10]

Von der Seite des Herstellers DAHUA existiert das Programm SmartPlayer. [11] Das Programm ist in der Lage die vorhandenen Videodateien auf einer Festplatte des Dateisystems DHFS 4.1 anzuzeigen und diese im proprietären Dateiformat (.dav) auf einem Computer zu speichern. Die Wiederherstellung von gelöschten Dateien findet nicht statt.

IV. DATEISYSTEMANALYSE

Dieser Abschnitt beschreibt den Aufbau des Dateisystems DAHUA DHFS 4.1. Dabei wird die Methodik von Carrier verwendet, das Dateisystem in verschiedene Bestandteile zu gliedern. Ähnlich wie bei Lee Tobin et al. wurden die meisten Elemente in der Dateisystemstruktur über Tests und manuelles Absuchen der Sektoren ermittelt. Es wurde auf immer wiederkehrende Muster, Bereiche und Werte geachtet um somit die gesamte Struktur erkennen zu können.

Ein klassisches Dateisystem besteht in der Regel aus mehreren Teilen, welche die verschiedenen Bereiche beschreiben. Es gibt einen Bootsektor, ein Hauptverzeichnis und Bereiche, wo die Daten und Metadaten gespeichert werden. Damit ein Betriebssystem weiß wo ein Dateisystem anfängt, liest es eine Partitionstabelle, z. B. den Master Boot Record (MBR) oder die GUID Partition Table (GPT), welche den Einsprung und die Größe des Dateisystems beinhaltet.

Carrier verwendet für die Analyse eines Dateisystems fünf Kategorien: Dateisystem, Dateiinhalte, Metadaten, Dateiname und Anwendungsdaten (im orig.: file system, content, metadata, file name, application). Jede dieser Kategorien beinhalten Daten die verschiedene Aufgaben erfüllen, z .B. das Auffinden wichtiger Sektionen, die Einstiegsadresse von Daten etc. Im folgenden werden die einzelnen Kategorien anhand des DHFS 4.1 Dateisystems beschrieben.

A. *Dateisystem-Kategorie*

Daten über ein Dateisystem sind essenzielle Daten, welche den Aufbau des Dateisystems beschreiben. Bspw. werden die Größe des Dateisystems, die Größe einer Allokationseinheit (z. B. Cluster oder Inode) oder die Adressen der Daten- oder Metadaten-Sektionen beschrieben.

Essenzielle Daten werden von nicht essenziellen Daten insofern unterschieden, dass diesen „vertraut“ werden muss. Sind die Daten korrupt oder nicht vorhanden kann eine Analyse des Dateisystems nicht ohne weiteres stattfinden.

Um die Werte der folgenden Abschnitte korrekt zu lesen muss vorher die Byte-Reihenfolge, auch Endianness genannt, bestimmt werden. Im DHFS 4.1 werden Texte und Signaturen im Big-Endian-, Zahlenwerte im Little-Endian-Format gelesen.

Der erste Sektor eines mit DHFS 4.1 formatierten Datenspeichers beginnt mit der Signatur 0x44 48 46 53 34 2E 31, was für „DHFS4.1“ steht. Über diese Signatur lässt sich feststellen, ob das DHFS 4.1 vorhanden ist, siehe Abbildung 1.

```
000000000000 44 48 46 53 34 2E 31 00 00 00 00 00 00 00 00 DHFS4.1
000000000016 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000032 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000048 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000064 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000080 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000096 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000112 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000128 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000144 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000160 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000176 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000192 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000208 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000224 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000240 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000256 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000272 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000288 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000304 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000320 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000336 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000352 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000368 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000384 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000400 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000416 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000432 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000448 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000464 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000480 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
000000000496 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
```

Abbildung 1. Erster Sektor von DHFS 4.1

Das DHFS 4.1 besitzt zwei Sektionen welche Daten über das Dateisystem beinhalten: eine Partitionstabelle und ein Bootsektor für jede Partition. Normalerweise zählt die Partitionstabelle eines Datenträgers nicht zu den Daten über das Dateisystem, da diese nur den Einsprung zu einem Dateisystem enthält.

Im DHFS 4.1 ist jedoch der besondere Umstand, dass die Partitionstabelle im Kontext der ersten Partition zu finden ist. Somit wird diese hier zu den Daten des Dateisystems gezählt.

1) *Partitionstabelle*: Die Partitionstabelle ist im Sektor 30 vom Anfang des Datenträgers aufzufinden. Die ersten 32 Byte sind unbekannt und werden für die Analyse nicht benötigt.

Tabelle I
BYTE-OFFSETS PARTITIONSTABELLE

Offset	Beschreibung	Farbe
0x08 - 0x0B	Bootsektoroffset	Rot
0x24 - 0x2B	Partitionsoffset	Blau
0x2C - 0x2F	Partitionslänge	Gelb
0x134 - 0x137	Magic-Number	Grün

Es folgen anschließend 32 Byte Einträge, welche die einzelnen Partitionen des Dateisystems beschreiben. Zu den

00000015360	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015376	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015392	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015408	03 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015424	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015440	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015456	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015472	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015488	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015504	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015520	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015536	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015552	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015568	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015584	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015600	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015616	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015632	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015648	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015664	AA 55 AA 55 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	AA 55 AA 55
00000015680	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015696	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015712	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015728	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015744	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015760	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015776	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015792	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015808	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015824	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015840	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	
00000015856	00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00	

Abbildung 2. Partitionstabelle

wichtigsten Informationen zählen die Adresse des Bootsektors, die Länge der Partition und dessen Einsprung, siehe Tabelle I und Abbildung 2. Alle Werte sind in der Einheit Sektoren zu interpretieren, wobei ein Sektor 512 Byte umfasst.

Das Ende der Partitionstabelle wird mit dem hexadezimalen Wert 0xAA55AA55, auch Magic-Number genannt, gekennzeichnet. Es folgen darauf keine weitere Partitionen.

Es ist zu vermuten, dass eine Partition eine maximale Größe von 2^{32} Sektoren besitzt. Demnach können maximal $4.294.967.296 \text{ Sektoren} \cdot 512 \text{ Byte}$, also 2 TB für eine Partition verwendet werden. Die untersuchten Festplattenabbilder besaßen in der Regel 4 Partitionen, sodass in diesem Fall theoretisch Datenträger mit einer Größe von 8 TB für dieses Dateisystem verwendet werden können.

2) *Bootsektor einer Partition*: Der Bootsektor, welcher in der Regel im Sektor 34 ab Partitionsanfang aufzufinden ist, enthält essenzielle Informationen über die Einsprünge zu den Daten- und Metadaten-Kategorien sowie zu den Größen der Allokationseinheiten, siehe Abbildung 3.

Jeder Bootsektor besitzt mehrere Zeitstempel, u. A. der vermeintliche Erzeugungszeitstempel der Partition oder der Logdatei und zwei Zeitstempel welche den Aufnahmezeitraum für die jeweilige Partition eingrenzen.

Die Größe für einen Sektor sowie die Größe einer Allokationseinheit werden im Bootsektor definiert. Anlehnend zu NTFS und FAT werden diese Allokationseinheiten in dieser Arbeit ebenfalls Cluster genannt. Es zeigte sich, dass die Größen bei den untersuchten Festplattenabbildern mit 512 Bytes pro Sektor sowie 4096 Sektoren pro Cluster stets

[illegible]

Abbildung 3. Bootsektor der ersten Partition

identisch war. Weitere Werte können in Tabelle II eingesehen werden.

Tabelle II
BYTE-OFFSETS BOOTSEKTOR

Offset	Beschreibung	Farbe
0x10 - 0x13	Aufnahmedatum von	Yellow
0x14 - 0x17	Aufnahmedatum bis	Orange
0x2C - 0x2F	Byte pro Sektor	Blue
0x30 - 0x33	Sektor pro Cluster	Purple
0x44 - 0x47	Einsprung Deskriptortabelle	Red
0x48 - 0x4B	Einsprung Videodatenbereich	Green
0x4C - 0x4F	Anzahl Einträge Deskriptortabelle	Pink
0xEC - 0xEF	Erzeugungsdatum Log	Grey
0xF0 - 0xF3	Einsprung Reserve-Bootsektor	Light Blue
0xF8 - 0xFB	Einsprung Logdateien	Dark Blue
0x148 - 0x14B	Magic-Number	Dark Green

Der Einsprung zu dem Videodatenbereich sowie der Beginn der Deskriptortabelle, welche die einzelnen Videodateien beschreibt ist in der Regel bei allen Bootsektoren gleich, kann jedoch von Datenträger zu Datenträger abweichen. Der Datenbereich in Abbildung 3 beginnt ab Sektor 6656, die Deskriptortabelle ab Sektor 187. Die Größe der Deskriptortabelle weicht abhängig von der Belegung ab, da der Wert die Anzahl der belegten 32 Byte Werte wiedergibt.

Neben den Einsprünge zu den Daten- und Metadaten-Kategorien besitzt jede Partition einen Einsprung zu einer eigenen Logdatei. Der Einsprung zu dieser Logdatei ist hier bspw. der Sektor 43520 und wird in der Kategorie Anwendungsdaten beschrieben.

Wie in der Partitionstabelle markiert der Marker 0xAA55AA55 das Ende des Bootsektors.

Jede Partition besitzt neben dem Bootsektor im Sektor 34 auch einen Reserve-Bootsektor, der Einsprung ist im Offset 0xF0 - 0xF4 der jeweiligen Partition definiert. Dieser ist eine 1:1 Kopie des ersten Bootsektors und kann im Falle einer Beschädigung oder Korruption des 1. Bootsektors ausgelesen werden.

Die Bootsektoren von DHFS 4.1 haben gewisse Ähnlichkeiten zu dem Bootsektor einer NTFS-Partition, da ein ähnlicher End-Marker verwendet wird und eine Kopie des Bootsektor vorhanden ist. Ebenfalls werden die Sektor- und Clustergrößen definiert.

3) *Deskriptortabelle*: Die Deskriptortabelle ist eine der wichtigsten Datenstruktur von DHFS 4.1. Die Funktion dieser Datenstruktur fließt ebenfalls in die Kategorien Daten und Metadaten an, welche später behandelt werden.

Im Grunde ist die Deskriptortabelle eine fortlaufende, doppelt verkettete Liste, welche mit dem Index bzw. der ID 0 beginnt. Jeder Listeneintrag ist 32 Byte groß und beinhaltet den Allokationsstatus eines DHFS 4.1 Clusters. Ein Eintrag bzw. Deskriptor ist entweder frei (0xFE), ein Hauptvideodeskriptor (0x01) oder ein Videofragmentdeskriptor (0x02), siehe Abbildungen 4 bis 6. Andere Belegungstypen sind nicht bekannt.

[illegible]

Abbildung 4. Leerer Deskriptor

00000228864	01	23	48	03	B9	60	1D	51	00	70	1D	51	42	10	00	00	#	^	^	C	p	C	B
00000228880	00	00	0E	00	00	00	00	00	00	40	10	00	00	00	00	00							
00000228896	01	21	0A	03	BB	60	1D	51	00	70	1D	51	44	10	00	00	!	»	^	Q	p	QD	
00000228912	E0	0F	00	00	00	00	00	00	00	41	10	00	00	00	00	00	à				A		

Abbildung 5. Hauptvideodeskriptor

00000229376	02	21	96	00	DC	60	1D	51	E1	60	1D	51	52	10	00	00	00	!	U	Q	A	Q	R
00000229392	00	00	00	00	4D	10	00	00	41	10	00	00	00	00	00	00	00		M	A			
00000229408	02	23	08	00	DF	60	1D	51	E3	60	1D	51	53	10	00	00	00	#	A	Q	A	Q	S
00000229424	00	00	00	00	4F	10	00	00	40	10	00	00	00	00	00	00	00		O	@			

Abbildung 6. Videofragmentdeskriptor

Der Typ Hauptvideodeskriptor unterscheidet sich zum Videofragmentdeskriptor insoweit, da dieser als Art Einsprung für die Clusterkette dient. Er beschreibt die gesamte Länge des Videos, den gewählten Kanal (d. h. die gewählte Kamera), die Anzahl der Fragmente und die ID bzw. dadurch den (partitionsweiten) einzigartigen Namen des Videos. Zudem beschreibt dieser die Größe des letzten Fragments.

Der Aufnahmezeitraum für einen Hauptvideodeskriptor ist jeweils eine Stunde mit der Ausnahme, dass eine Videoaufnahme unterbrochen wurde. Für die Bestimmung der

Zeit verwendet das DHFS 4.1 eine vom UNIX-Zeitstempel abweichende Definition, welche in der Metadaten-Kategorie beschrieben wird.

Der Videofragmentdeskriptor beschreibt ein einzelnes Fragment, welches einem Hauptvideodeskriptor zugeordnet wird. Es enthält die Informationen zu den Fragmenten, die vor oder nach ihm folgen, einen Zeitraum der Aufnahme sowie den Bezug zum Hauptvideodeskriptor.

Die Datenstrukturen der Hauptvideodeskriptoren und Videofragmentdeskriptoren unterscheiden sich in einigen wenigen Punkten. Der Hauptvideodeskriptor speichert die Anzahl der vorhandenen Videofragmente sowie die Größe des letzten Videofragmentes und hat keinen Vorgänger. Der Videofragmentdeskriptor speichert seinen Vorgänger und die interne Nummer des Fragments, um eine korrekte Reihenfolge zu gewährleisten. Die Unterschiede werden in den Tabellen III und IV dargestellt.

Tabelle III
BYTE-OFFSETS HAUPTVIDEODESKRIPTOR

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x00	Status	Yellow
0x01 - 0x01	Kanal	Orange
0x02 - 0x03	Anzahl der Videofragmente	Green
0x04 - 0x07	Anfangsdatum	Cyan
0x08 - 0x0B	Enddatum	Blue
0x0C - 0x0F	Nächste Deskriptor-ID	Pink
0x10 - 0x11	Größe des letzten Videofragments	Dark Green
0x14 - 0x17	Null	Magenta
0x18 - 0x1B	Video-ID	Red

Tabelle IV
BYTE-OFFSETS VIDEOFRAGMENTDESKRIPTOR

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x00	Status	Yellow
0x01 - 0x01	Kanal	Orange
0x02 - 0x03	Interne Nummer des Videofragments	Green
0x04 - 0x07	Anfangsdatum	Cyan
0x08 - 0x0B	Enddatum	Blue
0x0C - 0x0F	Nächste Deskriptor-ID	Pink
0x14 - 0x17	Vorherige Deskriptor-ID	Magenta
0x18 - 0x1B	Video-ID	Red

Der Wert für den Kanal muss mit einer UND-Verknüpfung mit dem Wert 0x0F und der Addition der Zahl 1 umgewandelt werden. Beispielsweise wird in Abbildung 5 der Wert 0x23 über die Rechnung $(0x23 \& 0xF) + 1$ zum Wert 4 gewandelt.

Über die Deskriptortabelle wird deutlich, dass die gespeicherten Videoaufnahmen im Dateisystem fragmentiert abgelegt werden können. Es verwendet wie FAT eine Clusterkette, welche den Allokationsstatus eines Clusters sowie die in der Kette befindlichen Cluster referenziert. Jede Partition besitzt nur eine Deskriptortabelle, eine Kopie konnte nicht gefunden werden. Eine Bitmap zur Bestimmung des

Allokationsstatus, wie sie z. B. bei NTFS verwendet wird, ist somit nicht notwendig.

B. Daten-Kategorie

Zu der Daten-Kategorie werden jegliche Daten eingeordnet, welche zur Bestimmung der Daten benötigt werden. Dazu zählen z. B. die Größen der Allokationseinheiten und die sogenannte logische Dateisystemadresse.

Der Bootsektor einer DHFS 4.1 Partition definiert die Größe der Bytes pro Sektor und auch die Anzahl der Sektoren pro Cluster. Ein Cluster ist damit die Allokationseinheit, welche zur Speicherung und Bestimmung der Größe einer Videodatei benötigt wird.

Die Nummerierung der Cluster ist identisch mit der Nummerierung in der Deskriptortabelle. Der 1. Deskriptor spiegelt den 1. Cluster wieder, der 2. Deskriptor den 2. Cluster usw.

Da die Deskriptortabelle eine doppelt verkettete Liste aus Hauptdeskriptoren und Videofragmentdeskriptoren ist kann die Größe des Datenbereichs bestimmt werden. Diese setzt sich zusammen aus der Anzahl der vorhandenen Deskriptoren multipliziert mit der Anzahl der Sektoren / Cluster.

Die Cluster werden ab der logischen Dateisystem Adresse 0 bis $n - 1$ gezählt. Eine Umrechnung auf die logische Block Adresse (LBA) erfolgt über die Summe der Einsprünge zu der Partition und des Datenbereichs, addiert mit dem Produkt aus Clustergröße und Deskriptor bzw. Clusters. Die Formel wird folgend dargestellt:

$$LBA = \text{Partitionsanfang} + \text{Videodatenbereichsanfang} + (\text{Clustergroesse} * \text{Deskriptornummer}) \quad (1)$$

Somit kann zu jedem Cluster die genaue LBA bestimmt werden, was essenziell für die Wiederherstellung der Fragmentierung ist.

Zur Bestimmung welche Fragmente zu einem Hauptdeskriptor zugeordnet sind, sind ab dem Hauptdeskriptor alle Fragmente wie eine verkettete Liste zu traversieren. Sobald die Anzahl der Fragmente des Videos erreicht ist oder das letzte Fragment keinen Nachfolger hat (End-Of-File, EOF) ist die Kette vollständig bestimmt.

Das letzte Fragment hat zudem die Besonderheit, dass die Größe variiert. Im Hauptdeskriptor ist die Größe des letzten Fragments angegeben, sodass z. B. das letzte Fragment nur 3241 Sektoren anstatt 4096 reserviert. Durch diese Bedingung kann ein sogenannter Slack-Bereich (Slack-Space) entstehen, welcher weiter analysiert werden kann.

Anhand der Nummer der Deskriptoren können so nun die Cluster und damit die LBA bestimmt werden, um eine Datei aus dem Dateisystem zu extrahieren.

Wie genau das Dateisystem entscheidet, welcher Deskriptor als nächstes belegt wird ist nicht bekannt und scheint nach der Reihenfolge zu gehen, wann ein aktiv beschriebener Cluster vollkommen belegt ist. Dadurch, dass mehrere Kanäle gleichzeitig aufgenommen werden können die Cluster eines Videos ggf. nicht zusammenhängend belegt werden, wodurch die Fragmentierung entsteht.

Auch die Technik zur Löschung bzw. Freigabe von Deskriptoren ist nicht eindeutig erkennbar. In den meisten Videoüberwachungssystemen werden die Aufnahmen nach einer bestimmten Zeit, oft 7 oder 14 Tage, sukzessive überschrieben. Ob das Löschen einzelner Videoaufnahmen die Deskriptoren auf den freien Zustand (0xFE) zurücksetzen ist nicht bekannt.

C. Metadaten-Kategorie

Metadaten beschreiben die Daten welche auf einem Dateisystem liegen. So gesehen sind es „Daten über Daten“ und beinhalten bspw. Zeitstempel oder Adressen zu den Datenbereichen, die eine Datei allokiert.

Im DHFS 4.1 existieren nur eine kleine Anzahl von Metadaten, das Aufnahmedatum eines Hauptvideodeskriptors, in der Regel im Zeitraum einer Stunde, und die Zeitstempel der dazugehörigen Videofragmentdeskriptoren, welche im Minuten oder Sekundenzeiträumen einzugrenzen sind.

Eine direkte logische Datensystemadresse existiert nicht, jedoch kann, wie in Formel 1 beschrieben, anhand der Deskriptor-ID die Adresse durch eine Umrechnung herausgefunden werden.

1) *Zeitstempel*: Die Zeitstempel im DHFS 4.1 sind jeweils 32-Bit groß und recht ähnlich zu den UNIX-Zeitstempeln, welche ebenfalls 32-Bit groß sind. Der UNIX-Zeitstempel rechnet in Sekunden ab dem 01.01.1970, sodass jede Sekunde ab diesem Zeitpunkt gezählt wird. [12] Eine Minute entspricht demnach 60 Sekunden, eine Stunde somit dem Wert von 3600 Sekunden usw.

Als Beispiel entspricht das Datum 11.08.2025 11:54:27 (GMT +2) dem 32-Bit Wert 1754906067. Zeitzonen werden mit Greenwich Mean Time (GMT) +X angegeben, sodass bspw. die mitteleuropäische Sommerzeit (MESZ) als GMT +2 angegeben wird.

Der DHFS 4.1 Zeitstempel rechnet anders, eine Stunde ist äquivalent zu dem Wert 4096. Daher muss für die Bestimmung der genauen Uhrzeit, also Jahr, Monat, Tag, Stunde, Minute und Sekunde die Bit-Maske von Tabelle V auf den 32-Bit

Wert angewandt werden.

Tabelle V
ZEITSTEMPEL BITMASKE

Bits	Länge	Beschreibung
31–26	6	Jahr
25–22	4	Monat
21–17	5	Tag
16–12	5	Stunde
11–6	6	Minute
5–0	6	Sekunde

Das Jahr enthält jedoch nur die letzten beiden Ziffern des vollen Jahrs, sodass der Wert 2000 hinzu addiert werden muss.

Bspw. wird der Zeitstempel 0x76A31851_{LE}, welcher dem dezimalen Wert 1360569206 entspricht, in Tabelle VI umgerechnet.

Tabelle VI
UMRECHNUNG 1360569206

Stelle	Wert
Jahr	20
Monat	4
Tag	12
Stunde	10
Minute	13
Sekunde	54

Addiert man auf das Jahr den Wert 2000 erhält man das lesbare Datum 12.04.2020 10:13:54 Uhr. Als Zeitzone wird hier GMT +0 angenommen, sodass der Zeitonenversatz manuell hinzugefügt werden muss.

Außer den Zeitstempeln sind keine weiteren Metadaten bekannt. Es existieren keine Zugriffs-, Erstellungs- und Änderungszeitstempel wie bei den Dateisystemen NTFS oder FAT. Es ist ebenfalls unbekannt wieso die meisten Videosequenzen im Zeitraum einer Stunde aufgezeichnet werden, außer wenn die Aufnahmen abgebrochen werden.

D. Dateiname-Kategorie

Im DHFS 4.1 existieren keine direkt Dateinamen, wie man sie aus anderen Dateisystemen gewohnt ist. Auch Pfade oder Ordnerstrukturen konnten nicht erkannt werden. Vielmehr sind die Dateien auf einer Partition in einer Art flachen Liste angelegt, sodass alle Videodateien im (virtuellen) Wurzelpfad einer Partition zu finden sind.

Es wird vermutet, dass die Dateinamen aus verschiedenen Elementen zusammengefügt werden, u. A. die Nummer der Partition, der Aufnahmekanal, das Anfangs- und Enddatum der Videoaufnahme sowie der Nummer des Hauptvideodeskriptors. Dieses Schema wurde ebenfalls für die Programmierung der

X-Ways Forensics X-Tension gewählt, sodass die Videodateien eindeutig identifiziert werden können.

Einzig das von DAHUA entwickelte Programm zeigt den vermeintlichen Pfad zur Videodatei an. Dieser besteht teilweise aus den o. g. Elementen, enthält jedoch auch unbekannte Nummern, welche nicht zugeordnet werden können, siehe Abbildung 7.

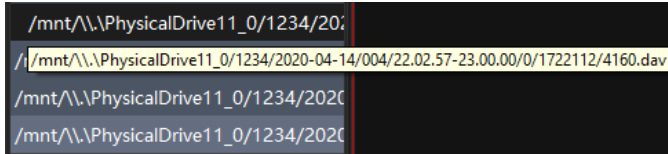


Abbildung 7. SmartPlayer Dateiname

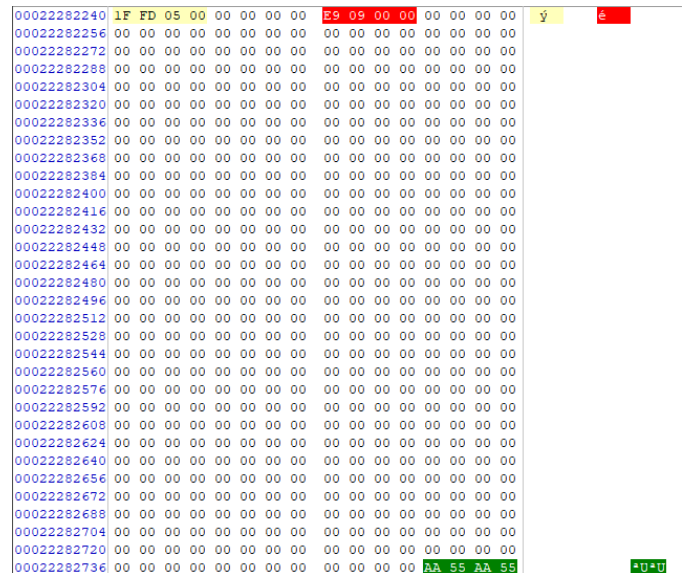


Abbildung 8. Logdatei-Header

E. Anwendungsdaten-Kategorie

Zu den Anwendungsdaten eines Dateisystems zählen jegliche Daten, die für das Dateisystem zu Gewinnung von Daten nicht relevant sind, jedoch zur Gewinnung von Informationen über eine Datei relevant sein können.

Typische Anwendungsdaten sind u. a. Dateisystemen Journals, welche z. B. den Zustand einer Transaktion (Erzeugen, Schreiben) festhalten und bei Inkonsistenzen umkehren können.

Das DHFS 4.1 hat kein Dateisystem Journal, enthält jedoch eine Logdatei, welche den Wechsel der Partitionen beschreibt. Weiterhin haben die Videodateien, welche im proprietären DAV-Format gespeichert werden wichtige Informationen über den Aufbau der Datei, sodass diese Elemente kurz angesprochen werden.

1) *Logdateien*: Jede DHFS 4.1 Partition enthält einen Bereich für eine Logdatei. Diese ist im Bootsektor auslesbar und war bei allen untersuchten Datenträgerabbilder der Sektor 43520 vom Anfang der Partition.

In diesem Sektor befindet sich eine Datenstruktur, welche den Log-Bereich des Dateisystems beschreibt, siehe Abbildung 8. Sie wird hier Logdatei-Header genannt.

Die Datenstruktur enthält nur zwei bekannte und wesentliche Werte: Die Länge der Logdatei in Bytes und die Anzahl der Log-Einträge, siehe Tabelle VII. Am Ende des Sektors lässt sich wieder das Magic-Byte 0x55AA55AA wiederfinden, was den Abschluss des Headers markiert.

Tabelle VII
BYTE-OFFSETS LOGDATEI-HEADER

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x03	Länge in Bytes (32 Byte)	gelb
0x08 - 0x0B	Anzahl Logeinträge	rot
0x1FC - 0x1FF	Magic-Number	grün

Nach der Datenstruktur folgt eine 1:1 Kopie des Sektors. Anschließend können die Log-Daten eingesehen werden. Diese sind, anders als bei den Videodateien, nicht fragmentiert und können durchgehend gelesen werden. Der Dateinhalt ist einfacher Text, siehe Abbildung 9.

00022283264	5B 48 44 44 4C 4F 47 5D	5B 30 5D 5B 31 38 2D 36	[HDDLOG][0][18-6
00022283280	2D 36 20 31 36 3A 30 3A	33 34 5D 5B 4F 70 65 72	-6 16:0:34][Oper
00022283296	61 74 69 6F 6E 5D 5B 30	2D 30 5D 20 66 6F 72 6D	ation][0-0] form
00022283312	61 74 0A 5B 48 44 44 4C	4F 47 5D 5B 31 5D 5B 31	at [HDDLOG][1][1
00022283328	38 2D 36 2D 36 20 31 36	3A 31 3A 35 37 5D 5B 49	8-6-6 16:1:57][I
00022283344	6E 66 6F 5D 5B 30 2D 30	5D 20 49 6E 69 74 20 64	nfo][0-0] Init d
00022283360	68 66 73 2C 20 63 75 72	72 65 6E 74 20 30 2D 30	hfs, current 0-0
00022283376	2C 20 67 5F 64 69 73 6B	5F 6E 75 6D 20 31 2C 20	, q_disk_num 1,
00022283392	5B 30 39 30 39 32 32 50	42 34 32 30 31 51 53 4B	[090922PB4201QSK
00022283408	54 33 4C 47 42 5D 20 54	79 70 65 3A 20 30 2C 20	T3LGB] Type: 0,
00022283424	65 72 72 6F 72 5F 66 6C	61 67 20 30 2C 20 74 6F	error_flag 0, to
00022283440	74 6F 6C 20 63 6C 75 73	74 65 72 20 32 39 38 30	tol_cluster 2980
00022283456	37 2C 20 63 75 72 72 65	6E 74 5F 63 6C 75 73 74	7, current_clust
00022283472	65 72 20 30 0A 5B 48 44	44 4C 4F 47 5D 5B 32 5D	er 0 [HDDLOG][2]
00022283488	5B 31 38 2D 36 2D 36 20	31 36 3A 31 3A 35 38 5D	[18-6-6 16:1:58]
00022283504	5B 4F 70 65 72 61 74 69	6F 6E 5D 5B 30 2D 30 5D	[Operation][0-0]
00022283520	20 53 65 74 44 72 69 76	65 72 54 79 70 65 20 35	SetDriverType 5
00022283536	0A 5B 48 44 44 4C 4F 47	5D 5B 33 5D 5B 31 38 2D	[HDDLOG][3][18-6
00022283552	36 2D 37 20 34 3A 31 30	3A 34 37 5D 5B 49 6E 66	6-7 4:10:47][Inf
00022283568	6F 5D 5B 30 2D 30 5D 20	43 68 61 6E 67 65 50 61	o][0-0] ChangePa
00022283584	72 74 20 66 72 6F 6D 20	5B 30 2D 30 5D 20 74 6F	rt from [0-0] to
00022283600	20 5B 30 2D 31 5D 20 72	65 73 65 61 6E 20 30 0A	[0-1] reason 0
00022283616	5B 48 44 44 4C 4F 47 5D	5B 34 5D 5B 31 38 2D 36	[HDDLOG][4][18-6
00022283632	2D 39 20 30 3A 31 35 3A	33 5D 5B 49 6E 66 6F 5D	-9 0:15:3][Info]
00022283648	5B 30 2D 30 5D 20 43 68	61 6E 67 65 50 61 72 74	[0-0] ChangePart
00022283664	20 66 72 6F 6D 20 5B 30	2D 33 5D 20 74 6F 20 5B	from [0-3] to [
00022283680	30 2D 30 5D 20 72 65 73	65 61 6E 20 30 0A 5B 48	0-0] reason 0 [H
00022283696	44 44 4C 4F 47 5D 5B 35	5D 5B 31 38 2D 36 2D 39	DDLOG][5][18-6-9
00022283712	20 31 33 3A 31 3A 35 34	5D 5B 49 6E 66 6F 5D 5B	13:1:54][Info][
00022283728	30 2D 30 5D 20 43 68 61	6E 67 65 50 61 72 74 20	0-0] ChangePart
00022283744	66 72 6F 6D 20 5B 30 2D	30 5D 20 74 6F 20 5B 30	from [0-0] to [0
00022283760	2D 31 5D 20 72 65 73 65	61 6E 20 30 0A 5B 48 44	-1] reason 0 [HD

Abbildung 9. Logdatei Inhalt

Eine genaue Logdatei-Analyse liegt außerhalb des Bereichs dieser Arbeit, es wird aber vermutet, dass die Logdateien u. A. Informationen über die Rotation der Partitionen oder ehemals existierende Aufnahmedaten beinhalten.

2) *DHII-Datenstruktur*: Folgt man der Clusterkette eines Hauptvideodeskriptors ab dem 1. Videofragment anhand der im Abschnitt IV-B genannten Berechnung, landet man zunächst nicht direkt auf Videodaten sondern bei einem Sektor der eine weitere, beschreibende Datenstruktur enthält. Die Datenstruktur wird hier DHII-Datenstruktur genannt, da die ersten 4 Bytes dieser Struktur der hexadezimalen Wert 0x44484949 enthält, welche den ASCII Zeichen DHII entsprechen, siehe Abbildung 10.

09155379200	44 48 49 49	00 00 06 00	01 00 00 00	01 00 00 00	DHII
09155379216	40 00 00 00	C8 BE 03 00	00 00 00 00	00 00 00 00	0 24
09155379232	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379248	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379264	80 08 06 00	44 0B 00 00	55 62 1D 51	00 00 00 00	0 0B 0
09155379280	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379296	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379312	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379328	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379344	00 00 00 00	D3 1B 06 00	8F 0B 00 00	56 62 1D 51	0 Vb Q
09155379360	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379376	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379392	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379408	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379424	00 00 00 00	00 00 00 00	16 30 06 00	9E 0B 00 00	0 0
09155379440	57 62 1D 51	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	Wb Q
09155379456	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379472	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379488	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379504	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	0E 45 06 00	E
09155379520	81 0B 00 00	58 62 1D 51	00 00 00 00	00 00 00 00	Xb Q
09155379536	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379552	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379568	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379584	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379600	D8 58 06 00	96 0B 00 00	59 62 1D 51	00 00 00 00	0X - Yb Q
09155379616	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379632	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379648	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379664	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	
09155379680	00 00 00 00	0C 6D 06 00	9F 0B 00 00	5B 62 1D 51	m Y [b Q
09155379696	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	00 00 00 00	

Abbildung 10. DHII-Datenstruktur

Diese Datenstruktur besteht aus zwei Teilen, einem Header (64 Byte) und einer Liste mit jeweils 84 Byte großen Einträgen. Die Anzahl der Einträge kann aus dem Header ab Byte 0x14 entnommen werden, siehe dazu Tabelle VIII.

Tabelle VIII
BYTE-OFFSETS DHII-HEADER

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x03	Signatur	
0x18 - 0x1B	Anzahl Listeneinträge	

Ein Listeneintrag in dieser Datenstruktur beschreibt vermeintlich die genaue Position eines Videoframes in der gesamten Videodatei. Dazu werden drei Werte benötigt, den Offset ab dem Anfang der Listenstruktur, die Länge des Videoframes und der Zeitstempel des Videoframes. Diese können anhand der Offsets in Tabelle IX ausgelesen werden. Die restlichen 72 Bytes werden nicht benötigt, grenzen aber den aktuellen Eintrag von den nächsten Einträgen ab.

Tabelle IX
BYTE-OFFSETS DHII-LISTENEINTRAG

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x03	Offset zum Videoframe	
0x04 - 0x07	Länge des Videoframes	
0x08 - 0x0B	Anfangsdatum des Videoframes	
0x0C - 0x53	Unbekannt	

Zu beachten ist, dass die Offsets nur für ein defragmentiertes Video gültig sind. Die Videodatei muss also zunächst zusammen gesetzt werden, bevor die Offsets zu den Videoframes angewendet werden können.

Tests ergaben, dass die DHII Datenstruktur zum Abspielen des Videos nicht benötigt wird und diese sogar das Abspielen des Videos behindert. Es reicht aus, wenn die Videodatei ab dem ersten Videoframe zusammengesetzt wird. Die Videoframes werden im folgenden Abschnitt erläutert.

3) *Videoframes*: Folgt man nun den Offsets in den Listeneinträger der DHII-Datenstruktur lassen sich die einzelnen Videoframes einer DAV-Videodatei auffinden. Abbildung 11 zeigt, wie der Anfang eines Frames im Dateisystem dargestellt wird.

12588810240	44 48 41 56 FD 00 02 90	86 A2 04 00 BE 0B 00 00	DHAVy te %
12588810256	00 70 1D 51 E5 11 14 FF	80 00 74 48 81 1A 08 19	p Cä ye tH
12588810272	88 DF 66 E6 E6 3B 00 00 00	94 02 00 00 00 00 00 01	"Bfæ; "
12588810288	67 64 00 28 AC E8 0E 81	26 C0 44 00 00 03 00 64	gd (-ë 6AD d
12588810304	00 00 13 88 10 00 00 00	01 68 EE 3C B0 00 00 00	" hi<°
12588810320	01 65 88 81 C0 0C CC 6F	C2 E0 52 6F F1 40 2A 86	e" Å IoÅaRoñ@*+
12588810336	21 37 EF F7 9D 3F 74 F5	38 8F 0D 34 08 E3 E5 3C	!7i+ ?t08 4 ÅÄ<
12588810352	10 89 EB 00 00 03 00 00	03 00 00 03 00 00 03 00	hë
12588810368	4A F4 D1 F9 39 C8 19 E3	45 A7 00 00 03 00 08 A3	JðRù9è ÅES z
12588810384	0C A7 3E CF BA 98 20 78	B3 B7 66 25 37 0A 65 E8	S>I" x' f#7 eë
12588810400	03 B3 55 FA AE 61 12 7C	8A 4F EE AE 98 40 DB 38	»Uü9a S018"0U8
12588810416	A5 0F 8C 78 F8 C8 78 A7	C1 37 5D AE 4C C4 B8 EF	¥ GxøEzSA7]8LÄ,i
12588810432	17 0C 5E 97 CD 5A B3 A9	BE 67 B2 A7 B0 B8 67 22	I~IZ"e%g"S°.g"
12588810448	4A FF 9A 25 15 01 8C 5D	9E 23 2C 53 D5 91 07 C9	Jy8% E]z#,SÖ' é
12588810464	9E 8F 77 DA C7 64 86 76	7F B6 22 98 B0 C9 75 6F	z wÜCd+V g""ëuo
12588810480	DB 20 B5 40 F7 35 4F 0E	1E 67 34 B9 E3 C7 75 7C	Ü µè+50 g4"ÄCu
12588810496	0D 98 66 7A 66 C7 5F FA	AO 90 9D 3D E2 C9 FE 45	"fzZC_ö =ÄEpE
12588810512	9E 16 11 76 93 BF BB 0B	43 E5 49 EC 83 2B 95 AE	z v"l» CÄIf+*0
12588810528	25 6E F0 B7 17 9B 6A 4C	F4 43 00 62 6F 0A 9E FA	ñmë· »jLÖC bo žü
12588810544	14 BB 41 76 4E D8 6E 99	OA D8 33 63 68 C5 CE E5	»AvN0n" 03chÄIä
12588810560	C9 5A 4F 16 17 1C 59 99	C7 69 7E 50 77 69 B3 92	ÉZO YmC1~Pwi''
12588810576	8A 70 F9 58 7B 6D D4 40	39 C3 8D D6 AB 27 1A A9	Špü[(m089Ä Ö«' @
12588810592	6D 71 36 01 47 EE AD 78	94 68 E3 6F AD 1B 16 5A	m96 Gi-x"häo- 2
12588810608	3C 3B 2C 95 F5 B9 E8 67	EB B3 B2 37 7A C6 4F 55	<;·ö"ëgë"7zæOU
12588810624	5C A7 D5 C4 33 42 28 7B	27 6C DA BC 51 85 47 2C	ÿgÖÄ3B(('lÜ+Q.G,
12588810640	5F BC 89 89 C7 B1 3F CE	1F 65 DD 6A 2D 82 B5 CE	-+hñC+?Æ eYj-,µi
12588810656	87 0A 4E 17 EE 38 78 63	44 34 2B E4 77 4A D9 DC	+ N i8xc0+~8wJÜÜ
12588810672	88 F7 C8 DD 65 68 E1 7A	D3 CE F6 A8 2B 6A 03 B3	"~EYehazÖIö" +j' 3
12588810688	E5 7D 8B C1 C1 A0 97 5D	04 09 E3 80 8D 82 B8 9D	Ä <ÄÄ -] ÅE ,.
12588810704	C4 EE BA 71 00 0A 0D D3	1D EA 95 04 EF 93 8F 15	Äi·q Ö ë· i"
12588810720	12 B3 FF B2 99 AB B3 EA	DC CC B2 91 D7 B3 43 9D	"y"=«"ëÜI"·x"·C
12588810736	FC D8 90 79 5F EE F4 33	AC BA A4 56 77 84 27 F6	üö y_iö3~°HvW,, 'ö

Abbildung 11. Anfang einer DHAV Videodatei / Videoframes

Über den Aufbau eines DHAV Videoframes ist nicht viel bekannt und die hier ermittelten Werte beruhen auf Vermutungen. In Tabelle X werden einige Werte genannt, welche sich mit den Werten aus der DHII-Datenstruktur und der Deskriptortabelle decken.

Tabelle X
BYTE-OFFSETS DHAV VIDEOFRAME

Offset	Beschreibung	Farbe
0x00 - 0x03	Signatur	
0x06 - 0x07	Kanal	
0x0C - 0x0F	Größe des Videoframes	
0x10 - 0x13	Anfangsdatum	

Zwischen den Signaturen am Anfang (0x44484156, DHAV) und am Ende (0x64686176, dhav) (siehe Abbildung 12) liegen die Nutzdaten des Videoframes, welche vermutlich in H.264 kodiert sind. Eine weitere Analyse der Nutz- bzw. Videodaten liegt außerhalb dieser Arbeit und wird nicht weiter thematisiert.

12588813232	28 AA 01 C0 04 BC 64 68 61 76 BE 0B 00 00 44 48	(* Å "dhav% DH
12588813248	41 56 FC 00 02 00 87 A2 04 00 A7 00 00 00 00 70	ÄVÜ +o \$ p
12588813264	1D 51 06 12 0C F7 80 00 74 48 81 1A 08 19 94 02	Q +e tH "
12588813280	01 00 00 00 00 01 01 9A 24 43 33 1B FD F1 00 0F	šSC3 yñ
12588813296	D9 C3 F5 F6 9E 22 53 BD 1A D9 06 DB 64 C2 0B A5	ÜÄöö"5H Ü ÜdÄ ¥

Abbildung 12. Ende einer DHAV Videodatei / Videoframes mit anschließender DHAV Signatur

V. SLACKSPACE UND CARVING VON VIDEODATEIEN

Da nun die Struktur des DHFS 4.1 besprochen wurde können verschiedene forensische Aspekte angesprochen werden. Ziel einer jeden forensischen Untersuchung ist die vollständige Suche nach belastenden und entlastenden Beweisen, in diesem Falle Videodaten. Somit fallen nicht nur vorhandene, sondern auch scheinbar gelöschte Daten in den

Fokus einer Ermittlungsperson.

Durch die Analyse des Dateisystems ist ersichtlich, dass es zwei Bereiche gibt wo eine Ermittlungsperson weitere, evtl. gelöschte Videodateien auffinden kann: Im Slackspace des letzten Fragments der Videofragmentliste oder durch das Carving in den Clustern freier Deskriptor-IDs. Die Begriffe Slackspace und Carving werden folgend kurz erläutert.

Der Slackspace ist ein Speicherbereich, der bei der Allokierung und Nutzung von Dateneinheiten entsteht. Werden bspw. für eine Datei 2 Cluster á 1024 Bytes (insgesamt also 2048 Bytes) reserviert jedoch nur 1536 Bytes verwendet, verbleiben noch 512 Byte, welche verwendet werden können. Interessanter wird es, wenn das Betriebssystem bei der Allokierung den Speicher nicht überschreibt und somit der Inhalt der zuvor vorhandenen Datei weiterhin vorhanden ist.

Als Carving bezeichnet man den Prozess der Programmdatei-basierten Dateiwiederherstellung. [2] Grundsätzlich haben viele Dateien, wie auch die DHAV Videoframes, eine feste Datenstruktur mit einem Header und einem Footer, welche den Anfang und das Ende einer Datei oder Datenstruktur markieren. Beim Carving sucht ein Programm, ein so genannter Carver, nach diesen Signaturen und wendet verschiedene Algorithmen und Wiederherstellungsmethoden an um die Dateien ohne Hilfe von Metadaten wiederherzustellen. Schwierigkeiten bereiten fragmentierte Dateien, da keine Zuordnung der Dateifragmente und Cluster besteht und somit zwischen dem Header und dem Footer Dateiinhalte gelesen werden können, die nicht zur gesuchten Datei gehören.

Folgend werden die Methoden besprochen welche angewandt werden können um bei dem DHFS 4.1 Videodateien in den o. g. Bereichen zu finden.

A. Slackspace des letzten Videofragments

Da über die Hauptdeskriptoren bekannt ist, wie groß das letzte Fragment in der Videofragmentliste ist, kann dieser Bereich einfach extrahiert und untersucht werden. Vorzugsweise kann hier ein Carver angewandt werden um den Header und den Footer eines DHAV Videoframes einzugrenzen.

B. Carving freier Cluster

Ein einfacherer Ansatz des Carvings ist die Cluster bzw. den Slackspace nach dem ersten Vorkommen eines Headers abzusuchen und die Suche für diesen Cluster abzubrechen. Die Informationen, u. A. der Zeitstempel des Videoframes aller Erstvorkommen werden analysiert und chronologisch zusammengefasst, sodass eine neue Clusterkette entsteht. Die Idee dahinter ist anzunehmen, dass eine (ehemalige) Videodatei einen Cluster durchgehend beschrieben hat, da in der Regel eine Aufnahmedauer von einer Stunde vorgesehen ist.

Nachteil dieser Methode ist, dass andere DHAV Header schlichtweg übersehen und im falschen Datum eingruppiert werden und / oder die Videodatei dadurch nicht oder nur schlecht abspielbar wird, da Sprünge in den Zeiten vorhanden sind.

Eine effizientere Methode ist das Carving anhand der einzelnen Videoframes. Ein Carver könnte alle gültigen Videoframes aufsuchen und diese zusammenfassen, sodass aus den Fragmenten anhand der gewonnen Uhrzeiten und Kanälen Teile eines Videos wiederhergestellt werden können.

Problematisch wird die angesprochene Fragmentierung der Cluster, da hier verschiedene Faktoren überdacht werden müssen. Bei einer anzunehmenden starken Fragmentierung beschreibt ein Kanal bei der Konfiguration 512 Byte pro Sektor und 4096 Sektoren pro Cluster maximal $4096 * 512 \text{ Byte} = 2 \text{ MB}$.

Sollte nun ein Videoframe eine Größe oder einen Offset im Cluster besitzen welche über die Clustergrenze hinweg ist, wäre eine Wiederherstellung dieses Videoframes nur bedingt möglich. Der Footer, welcher in einem anderen Cluster liegen könnte enthält als einzige Referenz eine Größenangabe, die mit einem potenziellen Header verglichen werden muss.

Zur Herstellung fragmentierter Videoframes können mehrere Annahmen getroffen werden:

- 1) Die definierte Größe im Footer muss mit der Größe im Headers übereinstimmen. Stimmt diese nicht überein, gehört der Footer nicht zu dem Video und vice versa.
- 2) Die durch die Fragmentierung abgeschnittenen Bytes ab dem Header entsprechen dem Offset in einem anderen Deskriptor bis der Footer gefunden wird.

Wenn durch die Fragmentierung bspw. 34 Bytes vom Header für die volle Länge fehlen und ab dem Anfang eines anderen, naheliegenden Deskriptors mit einem Offset von 34 Bytes die Endsignatur gefunden wird, welche die gleiche Größenangabe hat ist die Wahrscheinlichkeit sehr groß, dass der Header zum Footer passt und vice versa.

Allgemein sollte für jeden Videoframe das Datum validiert werden, um zufällige Treffer der Header Signatur zu vermeiden. Zudem sollte ein unvollständiger Header in der unmittelbaren Entfernung zu einem unvollständigen Footer liegen.

Da der Inhalt zwischen dem Header und Footer unbekannt ist, ist der Carver stark abhängig von dem Header oder der Signatur DHAV. Ist diese aufgrund einer Überschreibung nicht vorhanden können ganze Videoframes nicht gefunden und extrahiert werden.

VI. ENTWICKLUNG DER X-WAYS FORENSICS X-TENSION

Basierend auf den Erkenntnissen der Dateisystemanalyse kann nun eine X-Tension für das forensische Programm X-Ways Forensics entwickelt werden.

Zur Entwicklung stellt X-Ways Forensics einem Entwickler Schnittstellen (APIs) zur Verfügung, mit denen die X-Tension mit dem Programm und vice versa interagieren kann. Das Ergebnis ist eine DLL-Datei (Dynamic Link Library), welche in dynamisch in das Programm eingebunden und ausgeführt wird.

Als Programmiersprache kann C oder C++ verwendet werden. In der hier entwickelten X-Tension wird eine Mischung aus C sowie C++ Programmcode und somit Konstrukte aus beiden Sprachen verwendet.

Zunächst werden C-Struct definiert, welche der Datenstrukturen des DHFS 4.1 entsprechen. Bspw. wird der Bootsektor einer DHFS 4.1 Partition wie in Listing 1 dargestellt.

```
1 struct DHFS4_1_Bootsector {
2     uint32_t beginTime;
3     uint32_t endTime;
4     uint32_t sectorSize;
5     uint32_t clusterSize;
6     uint32_t descriptorTableOffset;
7     uint32_t descriptorTableItemCount;
8     uint32_t dataAreaOffset;
9     uint32_t logsOffset;
10 };
```

Listing 1. Bootsektor C-Struct

Weitere Datenstrukturen sind im Quellcode vorhanden und können dort eingesehen werden.

Damit die X-Tension mit dem Programm und vice versa interagieren müssen bestimmte Funktionen in der DLL exportiert werden. Diese speziellen Funktionen mit dem Präfix `XT_*` werden anschließend zur Laufzeit von X-Ways Forensics aufgerufen und initialisieren damit die X-Tension.

Funktionen mit dem Präfix `XWF_*` können aus der DLL aufgerufen werden, um mit X-Ways Forensics zu interagieren. Beispielsweise kann mit der Funktion `XWF_Read(...)` eine bestimmte Anzahl an Byte ab einer bestimmten Position in einen Speicherbereich gelesen und später verarbeitet werden.

Im weiteren Verlauf ist der Entwickler einer X-Tension für das Erstellen eines Verzeichnisbaums sowie das Lesen der Daten von der Quelle (Datenträger oder Abbild) verantwortlich. Auch hier liefert die X-Tension API wichtige Funktionen um bspw. Dateien zu erstellen und diese mit Daten zu befüllen.

Ein besonderes Augenmerk muss auf die Fragmentierung der Videodateien gelegt werden. Eine „normale“ X-Ways

X-Tension ist nicht in der Lage Dateien mit Fragmentierung zu verarbeiten. Dazu muss die X-Tension mit Funktionen der Disk I/O X-Tension API erweitert werden.

Eine X-Tension in diesem Modus ist zuständig für das Befüllen der Daten, welche dem Benutzer im Verzeichnisbrowser angezeigt werden. Zudem muss jeder Sektorzugriff verarbeitet werden, um den Benutzer die gesuchten Daten anzeigen zu können.

Die X-Tension für das DHFS 4.1 Dateisystem wurde so entwickelt, dass diese beide Funktionen abdeckt. Sie kann eingesetzt werden um den Verzeichnisbaum zu erzeugen und anschließend im Disk I/O Modus die Daten defragmentiert anzuzeigen, um die volle Funktionalität zu gewähren.

Nachdem die X-Tension ausgeführt wird werden die vorhandenen sowie gecarvten Videodateien, wenn vorhanden, angezeigt. Diese können anschließend eingesehen oder extrahiert werden um diese mit externen Videoverarbeitungsprogrammen abzuspielen.

1) *Aufbau und Ablauf der X-Tension:* Um das Dateisystem zu parsen müssen die einzelnen in der Dateisystemanalyse analysierten Bestandteile gelesen, zwischengespeichert und verarbeitet werden, sodass am Ende der Verarbeitung ein Dateibaum erzeugt werden kann welcher in X-Ways Forensics abgebildet wird. Folgend wird der Ablauf der X-Tension dargestellt.

- 1) Lesen der Partitionstabelle
- 2) Lesen des Bootsektors einer Partition
- 3) Lesen der Deskriptortabelle einer Partition
- 4) Carving der freien Deskriptoren
- 5) Carving des Slackspaces der belegten Deskriptoren

Die Schritte 2 bis 5 wiederholen sich für jede vorhandene Partition im Dateisystem.

Zum Lesen der einzelnen Datenstrukturen wurden, wie bereits erwähnt, C-Structs definiert, welche der Reihe nach befüllt und ausgelesen werden. Zunächst wird die Partitionstabelle, anschließend die jeweiligen Bootsektoren der Partitionen gelesen. Für jede Partition wird ein eigener Ordner angelegt, damit die Videodateien einer Partition dort abgelegt werden können, siehe Abbildung 13. Hinter den Namen der Partition wird die Anzahl der Unterobjekte angegeben.

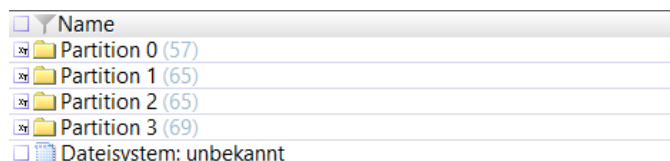


Abbildung 13. Partitionen als Ordner in X-Ways Forensics

Nach dem Lesen der Bootsektoren kann die Deskriptortabelle aufgefunden und ausgewertet werden. Leere Deskriptoren werden zunächst zwischengespeichert, da diese später für den Einstieg für das Carving sein werden.

Wird ein Hauptvideodeskriptor gefunden wird die Clusterkette für alle Fragmente abgelaufen. Das Ergebnis ist eine Liste an Fragmenten bzw. Videofragmentdeskriptoren, welche einen Hauptvideodeskriptor zugeordnet werden können.

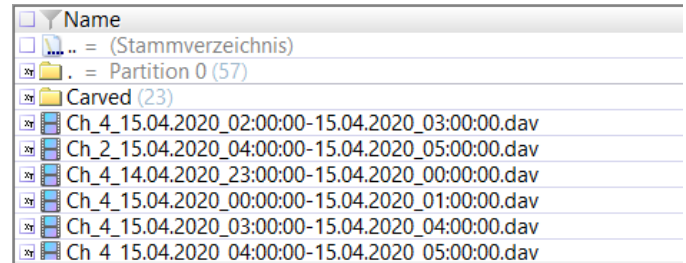


Abbildung 14. Dateinamen in X-Ways Forensics

Die nun aufgefundene Datei wird unmittelbar in den Verzeichnisbrowser von X-Ways Forensics dargestellt. Als Name der Datei wird eine Kombination aus Kanal, Anfangs- und Enddatum verwendet, um die Dateien zeitlich eingrenzen zu können, siehe Abbildung 14.

Zusätzlich werden der Datei Metadaten hinzugefügt, u. A. die Partition und die ID des Hauptvideodeskriptors, siehe Abbildung 15. Diese Metadaten sind notwendig, um das Befüllen der Datei zu ermöglichen, da die X-Tension nach dem Aufbau des Dateibaums aus dem Speicher entladen wird, die Metadaten jedoch im Verzeichnisbaum von X-Ways Forensics im aktiven Fall erhalten bleiben.

Bei den Logdateien oder gecarvten Videodateien wird in den Metadaten „Logfile“ oder „Carved“ hinzugefügt, um diese eindeutig zu unterscheiden. Dies ist notwendig, da die Daten der gecarvten und vorhandenen Videodateien sowie der Logdateien auf verschiedenen Wegen ausgelesen werden.

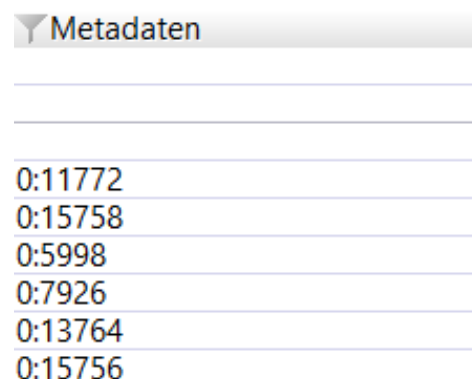


Abbildung 15. Metadaten in X-Ways Forensics

A. Carving von Videodateien

Da der Datenbereich des Dateisystems fest definiert ist wird das Carving auf diesen Bereich festgelegt. Videodaten sind demnach nur in den Clustern ab dem Datenoffset aufzufinden. Es werden alle Sektoren freier Deskriptoren bzw. Cluster nach den Signaturen „DHAV“ sowie „dhav“ durchsucht. Wird bspw. die Signatur DHAV gefunden, wird zunächst geprüft ob die folgende Länge sowie der Zeitstempel gültig sind. Ist die Prüfung erfolgreich, wird überprüft ob die Länge des gesamten Videoframes über die Grenze des aktuellen Clusters hinaus geht.

Falls die Länge im Bereich aktuellen Clusters liegt, wird dieses Videoframe zu einer Liste hinzugefügt. Andernfalls wird dieses Videoframe als fragmentiert gekennzeichnet und in einer separaten Liste gespeichert. Sollte im Anschluss nun ein dhav, also ein Footer gefunden werden, wird die Liste der fragmentierten Videoframes rückwärts durchgesucht, bis ein passender Header gefunden wird. Falls kein Header gefunden wird kann der Footer als nicht zuordenbar ignoriert werden.

Durch das Suchen der Signaturen und spätere Zuordnung der können aus einzelnen Videoframes ganze Videofragmente erzeugt werden. Alle Videoframes werden einem Videofragment zugeordnet, welches eine Stunde, bspw. 11:00 Uhr bis 12:00 Uhr, eingrenzt. Die erzeugten Videofragmente werden anschließend in dem Verzeichnisbrowser von X-Ways Forensics im Ordner „Carved“ der jeweiligen Partition dargestellt.

B. Lesen der Daten

Da die Dateien, bis auf die Logdateien, in DHFS 4.1 fragmentiert abgelegt werden muss die X-Tension mit den API Funktionen der Disk I/O erweitert werden. In diesem Modus ist der Entwickler verantwortlich, den von X-Ways Forensics erwarteten Dateipuffer mit Daten zu befüllen.

Der von X-Ways Forensics zur Verfügung gestellte Puffer ist max. 8 MB groß. Die Funktion zum Lesen der Daten (XT_FileIO) wird solange von X-Ways Forensics aufgerufen bis keine Daten mehr vorhanden sind oder das Programm einen Fehler zurückgibt.

Die Datei wird somit sukzessive gelesen. Die Fragmentierung muss aufgelöst und die richtigen Dateioffsets zum Lesen ermittelt werden. Dabei muss sich das Programm stets den aktuellen Offset für jeden Funktionsaufruf merken, um an der richtigen Stelle weiter lesen zu können. Zudem muss sichergestellt werden, dass die Offsets für jede neue Datei zurückgesetzt werden. Für diesen Fall wurden zwei globale Variablen definiert, currentNItemID sowie moreFragmentsOffset, welche die zuvor genannten Punkte absichern.

VII. ZUSAMMENFASSUNG UND AUSBLICK

Die hier vorgestellte Arbeit beschreibt das Dateisystem DHFS 4.1 von DAHUA. Durch die Dateisystemanalyse nach der Struktur von Carrier konnte das Dateisystem in seine einzelnen Bestandteile zerlegt und analysiert werden. Auf dieser Grundlage wurde die X-Tension für X-Ways Forensics entwickelt.

Es konnte gezeigt werden, dass das Dateisystem verschiedene Strukturen aus bekannten Dateisystemen wie NTFS und FAT verwendet, sowie dass die Dateien des Dateisystems teilweise fragmentiert gespeichert werden. Durch die Analyse der Deskriptortabelle kann die Fragmentierung umgekehrt werden, um die Videodateien lesen zu können.

Die hier vorgestellte X-Ways Forensics X-Tension dient als Grundlage um die Videodateien von dem DHFS 4.1 lesen und extrahieren zu können. Es sollte gezeigt werden, wie im Grundsatz ein Parser für das Dateisystem entwickelt und verwendet werden kann. Die Methode des Carvings kann ggf. durch in der Zukunft gewonnene Informationen über die Dateistruktur der DHAV-Dateien erweitert und verbessert werden.

Auf Grundlage der Dateisystembeschreibung können weitere neue Programme oder Erweiterungen bekannter Programme entwickelt werden. Einige dieser Programme können für die Strafverfolgung nützlich sein, da so ggf. Straftaten durch die Extraktion von teilweisen gelöschten Videodateien ermöglicht wird.

LITERATURVERZEICHNIS

- [1] IBM. “What is digital forensics?” Besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: <https://www.ibm.com/think/topics/digital-forensics>.
- [2] B. Carrier, *File System Forensic Analysis*. Addison-Wesley, 2005.
- [3] J. Han, D. Jeong und S. Lee, “Analysis of the HIKVISION DVR file system,” Bd. 157, Okt. 2015, S. 189–199, ISBN: 978-3-319-25511-8. DOI: 10.1007/978-3-319-25512-5_13.
- [4] N.-A. Le-Khac, R. Gomm, M. Scanlon und T. Kechadi, “Analytical Approach to the Recovery of Data from CCTV File Systems,” Juli 2016. DOI: 10.13140/RG.2.2.31446.65601.
- [5] W. Dongen, “Case study: Forensic analysis of a Samsung digital video recorder,” *Digital Investigation*, Jg. 5, S. 19–28, Sep. 2008. DOI: 10.1016/j.diin.2008.04.001.
- [6] E. Dragonas, C. Lambrinoudakis und M. Kotsis, “IoT Forensics: Investigating the Mobile App of Dahua Technology,” Juli 2023, S. 452–457. DOI: 10.1109/CSR57506.2023.10224982.
- [7] Magnet-Forensics. “Magnet Witness,” besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: <https://www.magnetforensics.com/de/products/magnet-witness/>.

- [8] DiskInternals. "DiskInternals DVR Recovery," besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: <https://www.diskinternals.com/dvr-recovery/dhfs-4-1-file-system-dahua-nvr-cameras-data-recovery/>.
- [9] G. Batista. "dhfs_extractor," besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: https://github.com/gbatmobile/dhfs_extractor.
- [10] DmytroMoisiuk. "DVR_Dahua," besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: https://github.com/DmytroMoisiuk/DVR_Dahua.
- [11] Dahua-Technology. "Smartplayer," besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: https://dahuawiki.com/Software/Dahua_Toolbox/SmartPlayer.
- [12] Opengroup. "Seconds Since the Epoch," besucht am 25. Okt. 2025. Adresse: https://pubs.opengroup.org/onlinepubs/9699919799/xrat/V4_xbd_chap04.html#tag_21_04_16.