# Bitlocker šifrování disku v Linuxovém prostředí

Bc. Vojtěch Trefný

Diplomová práce 2019



\*\*\* Nascanované zadání, strana 1 \*\*\*

\*\*\* Nascanované zadání, strana 2 \*\*\*

#### Prohlašuji, že

- beru na vědomí, že odevzdáním diplomové práce souhlasím se zveřejněním své práce podle zákona č. 111/1998 Sb. o vysokých školách a o změně a doplnění dalších zákonů (zákon o vysokých školách), ve znění pozdějších právních předpisů, bez ohledu na výsledek obhajoby;
- beru na vědomí, že diplomové práce bude uložena v elektronické podobě v univerzitním informačním systému dostupná k prezenčnímu nahlédnutí, že jeden výtisk diplomové práce bude uložen v příruční knihovně Fakulty aplikované informatiky. Univerzity Tomáše Bati ve Zlíně a jeden výtisk bude uložen u vedoucího práce;
- byl/a jsem seznámen/a s tím, že na moji diplomovou práci se plně vztahuje zákon
   č. 121/2000 Sb. o právu autorském, o právech souvisejících s právem autorským
   a o změně některých zákonů (autorský zákon) ve znění pozdějších právních předpisů, zejm. § 35 odst. 3;
- beru na vědomí, že podle § 60 odst. 1 autorského zákona má UTB ve Zlíně právo na uzavření licenční smlouvy o užití školního díla v rozsahu § 12 odst. 4 autorského zákona;
- beru na vědomí, že podle § 60 odst. 2 a 3 autorského zákona mohu užít své dílo diplomovou práci nebo poskytnout licenci k jejímu využití jen připouští-li tak licenční smlouva uzavřená mezi mnou a Univerzitou Tomáše Bati ve Zlíně s tím, že vyrovnání případného přiměřeného příspěvku na úhradu nákladů, které byly Univerzitou Tomáše Bati ve Zlíně na vytvoření díla vynaloženy (až do jejich skutečné výše) bude rovněž předmětem této licenční smlouvy;
- beru na vědomí, že pokud bylo k vypracování diplomové práce využito softwaru poskytnutého Univerzitou Tomáše Bati ve Zlíně nebo jinými subjekty pouze ke studijním a výzkumným účelům (tedy pouze k nekomerčnímu využití), nelze výsledky diplomové práce využít ke komerčním účelům;
- beru na vědomí, že pokud je výstupem diplomové práce jakýkoliv softwarový produkt, považují se za součást práce rovněž i zdrojové kódy, popř. soubory, ze kterých se projekt skládá. Neodevzdání této součásti může být důvodem k neobhájení práce.

#### Prohlašuji,

- že jsem na diplomové práci pracoval samostatně a použitou literaturu jsem citoval.
   V případě publikace výsledků budu uveden jako spoluautor.
- že odevzdaná verze diplomové práce a verze elektronická nahraná do IS/STAG jsou totožné.

Ve Zlíně	
	podpis autora

#### ABSTRAKT

Text abstraktu česky

Klíčová slova: Přehled klíčových slov

#### ABSTRACT

Text of the abstract

Keywords: Some keywords

Zde je místo pro případné poděkování, motto, úryvky knih, básní atp.

#### OBSAH

Ú	VOD		8
Ι	TEOR	ETICKÁ ČÁST	8
1	BITLO	OCKER	10
	1.1 DI	SKOVÝ FORMÁT	10
	1.1.1	Hlavička	10
	1.1.2	FVE metadata	10
	1.1.3	FVE záznamy	12
	1.2 KI	ÍČE	14
	1.2.1	Full Volume Encryption Key	15
	1.2.2	Volume Master Key	16
	1.3 Šu	FROVANÁ DATA	16
	1.3.1	Použité šifrovací algoritmy	16
	1.3.2	Způsob uložení data	16
	1.3.3	Postup při dešifrování	16
2	EXIST	TUJÍCÍ ŘEŠENÍ PRO PRÁCI S BITLOCKEREM V LINUXU	17
	2.1 LII	BBDE	17
	2.2 DI	SLOCKER	17
3	DALŠ	Í NADPIS	18
	3.1 Pc	DDNADPIS	18
	3.1.1	Podpodnadpis	18
	3.1.2	Podpodnadpis	18
II	PROJ	EKTOVÁ ČÁST	18
4	NADF	PIS	20
		DDNADPIS	
$\mathbf{Z}_{i}$	ÁVĚR		21
		AM POUŽITÉ LITERATURY	
C)		POUŽITÝCH SYMBOLŮ A ZKRATEK	
		OBRÁZKŮ	
SI	EZNAM I	TABULEK	<b>25</b>
SI	EZNAM E	PŘÍLOH	26

#### ÚVOD

První odstavec pod nadpisem se neodsazuje, ostatní ano (pouze první řádek, odsazení vertikální mezy odstavci je typycké pro anglickou sazbu; czech babel toto respektuje, netřeba do textu přidávat jakékoliv explicitní formátování, viz ukázka sazby tohoto textu s následujícím odstavcem).

# I. TEORETICKÁ ČÁST

#### 1 BitLocker

text

#### 1.1 Diskový formát

#### 1.1.1 Hlavička

Stejně jako u většiny diskových formátů, je i u BitLockeru na začátku disku takzvaná hlavička, která obsahuje základní informace o použitém formátu a jeho vlastnostech a také k jeho rychlé identifikaci. BitLocker hlavička zabírá celkem 512 bajtů a je u ní patrná inspirace u souborového systému NTFS. V tabulce 1.1 jsou zobrazeny jednotlivé (známé<sup>1)</sup>) položky hlavičky BitLockeru a pro srovnání také stejné položky v hlavičce souborového systému NTFS.

Struktura NTFS hlavičky je převzata z [3], struktura BitLocker hlavičky je pak částečně převzata z [2], částečně z [4] a částečně výsledkem vlastního zkoumání.

Z pohledu identifkace BitLocker zařízení je nejdůležitější částí hlavičky 8 bajtů na offsetu 3, které se u NTFS formátu nazývají *OEM název* a které slouží pro rychlou identifikace zařízení. V linuxových systémech se podobné identifikátory obvykle nazývají *signatura*. Pro BitLocker formát je (u všech verzí) signatura v ASCII podobě –FVE-FS-.

Pro další práci s BitLockerem není většina položek hlavičky zajímavá. Výjimku tvoří GUID identifkátor uložený na offsetu 160 (16 bajtů dlouhý UTF-8 string) a trojice uint32 hodnot na offsetech 176, 184 a 192, které obsahují umístění (jako relativní offset od začátku zkoumaného zařízení) tří bloků FVE metadat. Všechny tyto čtyři hodnoty jsou v BitLocker hlavičce umístěny na offsetech, které jsou v NTFS součástí bootcode.

Umístění všech výše zmíněných "důležitých" částí BitLocker hlavičky je zobrazeno na obrázku 1.1.

#### 1.1.2 FVE metadata

Samotná výše popsaná hlavička formátu BitLocker neobsahuje o samotném BitLockeru téměř žádné informace. Slouží především pro rychlou identifikaci zařízení jako zařízení šifrovaného pomocí technologie BitLocker. Všechny informace potřebné pro práci s tímto zařízením, tedy především způsob uložení dat, jejich umístění, způsob jakým jsou

TODO jak lépe říct ondisk format

TODO: To by asi

<sup>&</sup>lt;sup>1)</sup>Struktura formátu BitLocker není společností Microsoft nikde veřejně zcela kompletně zdokumentována, význam jednotlivých položek tedy nemusí být vždy přesně znám.

offset	velikost	BitLocker	NTFS
0	3	boot kód	
3	8	OEM název (signatura)	
11	2	počet bajtů na sektor	
13	1	počet sektorů na cluster	•
14	2	rezervované sektory	
16	4	nepoužito	
21	1	popisek média	
22	18	nepoužito	
40	8	počet sektorů	
48	8	adresa prvního clusteru M	FT
56	8	kopie adresy prvního clusteru	MFT
64	1	velikost MFT entry	
65	3	nepoužito	
68	1	velikost indexu	
69	3	nepoužito	
72	8	NTFS serial number	
80	4	nepoužito	
84	76	boot kód	
160	16	BitLocker GUID	
176	8	offset první kopie FVE metadat	boot kód
184	8	offset druhé kopie FVE metadat	DOM ROU
192	8	offset třetí kopie FVE metadat	
200	310	boot kód	
510	2	signatura (0xaa55)	

Tab. 1.1 Porování položek hlaviček BitLocker a NTFS

šifrovány a hlavně klíč pro jejich (de)<br/>šifrování je uložený na třech různých místech $^{2)}$  definovaných v hlavičce. Jedná se o tři identické kopie $^{3)}$  takzvaných FVE metadat.

FVE metadata se skládají z celkem tří částí – hlavičky FVE bloku (FVE metadata block header), samotné FVE hlavičky (FVE metadata header) a různého množství FVE záznamů (FVE metadata entry, které obsahují samotné klíče a další důležité informace[2]<sup>4</sup>).

Důležité položky v obou hlavičkách, jejich velikosti a offsety (vztažené vůči začátku dané hlavičky) jsou uvedeny v tabulce 1.2. Kompletní struktura obou hlaviček

 $<sup>^{2)}</sup>$ Na offsetech přibližně ve 33 %, 44 % a 55 % u testovaných Bit Locker zařízeních.

<sup>&</sup>lt;sup>3)</sup>Tři kopie jsou zvoleny pravděpodobně jako záloha pro případ náhodného poškození metadat. Vzhledem k tomu, že bez kompletní nepoškozené kopie těchto metadat není možné data na zařízení dešifrovat, je vícenásobná záloha na místě.

<sup>&</sup>lt;sup>4)</sup>Toto dělení zavádí Joachim Metz v [2]. Teoreticky by se daly dvě první části metadat spojit, protože na disku se nachází vždy hned za sebou, ale rozdělení dává smysl, protože první část se týká popisu samotných metadat (signatura, verze, umístění všech tří bloků), zatímco druhá část už obsahuje samotná metadata (GUID, čas vytvoření, použitý šifrovací algoritmus).

TODO:

Obr. 1.1 BitLocker hlavička se zvýrazněnou signaturou, GUID a trojicí offsetů FVE metadat

00000000	eb	58	90	2d	46	56	45	2d	46	53	2d	00	02	80	00	00	.XFVE-FS
0000010	00	00	00	00	00	f8	00	00	3f	00	ff	00	00	28	03	00	
00000020	00	00	00	00	e0	1f	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	1
00000030	01	00	06	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	1
00000040	80	00	29	00	00	00	00	4e	4f	20	4e	41	4d	45	20	20	)NO NAME
00000050	20	20	46	41	54	33	32	20	20	20	33	с9	8e	d1	bc	f4	FAT32 3
00000060	7b	8e	c1	8e	d9	bd	00	7c	a0	fb	7d	b4	7d	8b	f0	ac	$ \{\ldots\ldots \ldots\}.\}\ldots $
00000070	98	40	74	0c	48	74	0e	b4	0e	bb	07	00	cd	10	eb	ef	.@t.Ht
08000000	a0	${\tt fd}$	7d	eb	е6	cd	16	cd	19	00	00	00	00	00	00	00	}
00000090	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	$\lceil \ldots \ldots \rceil$
000000a0	3b	d6	67	49	29	2e	d8	4a	83	99	f6	a3	39	e3	d0	01	;.gI)J9
000000ь0	00	50	19	02	00	00	00	00	00	d0	c1	02	00	00	00	00	$ .P.\dots\dots. $
00000c0			73	03					00	00	00	00	00	00	00	00	s
000000d0	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	$\lceil \ldots \ldots \rceil$
*																	
00000100	0d	0a	52	65	6d	6f	76	65	20	64	69	73	6b	73	20	6f	Remove disks o
00000110	72	20	6f	74	68	65	72	20	6d	65	64	69	61	2e	ff	0d	<pre> r other media </pre>
00000120	0a	44	69	73	6b	20	65	72	72	6f	72	ff	0d	0a	50	72	.Disk errorPr
00000130	65	73	73	20	61	6e	79	20	6b	65	79	20	74	6f	20	72	less any key to rl
00000140	65	73	74	61	72	74	0d	0a	00	00	00	00	00	00	00	00	estart
00000150	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	00	l
*																	
00000190	00	00	00	00	00	00	00	00	78	78	78	78	78	78	78	78	xxxxxxxx
000001a0	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	78	xxxxxxxxxxxxxxx
*																	
000001e0	78	78	78	78	78	78	78	78	ff	ff	ff	ff	${\tt ff}$	ff	ff	ff	xxxxxxxx
000001f0	ff	ff	ff	ff	ff	ff	ff	ff	ff	ff	ff	00	1f	2c	55	aa	,U.
00000200																	

je součástí přílohy.

Mezi pro nás zajímavé položky v hlavičce patří její celková velikost (včetně velikosti kaz namotné hlavičky a velikosti za ní následujícíh záznamů), šifrovací algoritmus použitý přílohu pro zašifrování dat uložených na disku (možné algoritmy jsou popsány v části 1.3.1) a v některých případech může být užitečný i čas vytvoření, který je uložen ve formátu FILETIME<sup>5)</sup>.

#### 1.1.3 FVE záznamy

Za výše uvedenou hlavičkou se nechází blíže nespecifikované množství FVE záznamů. Ty slouží v podstatě jako key-value úložiště pro jakékoli další "informace", které jsou pro práci s BitLockerem potřebné. Tím, že není třeba předem určeno, kolik takových

<sup>&</sup>lt;sup>5)</sup>FILETIME je ve skutečnosti struktura sestávající ze dvou 32bit integer hodnot, které dohromady udávají počet 100 nanosekundových intervalů, které k danému datu uplynuly od 1. ledna 1601.[1]

Hlavička FVE bloku offset velikost popis 0 8 signatura (-FVE-FS-) 10 2 verze (1 nebo 2) 32 8 offset první kopie FVE metadat 8 offset druhé kopie FVE metadat 40 48 8 offset třetí kopie FVE metadat

Tab. 1.2 Zjednodušená struktura FVE metadat

	FVE hlavička								
0	4	velikost metadat (včetně záznamů)							
16	16	GUID							
36	4	šifrovací algoritmus							
40	8	datum a čas vytvoření							

záznamů bude za hlavičkou uloženo, je možné přidávat nové položky při zachování zpětné kompatibility $^{6}$ .

Jelikož známe celkovou velikost FVE metadat (je uvedena v hlavičce, viz tabulka 1.2) a celková velikosti hlaviček FVE metadat je pevná (64 a 48 bajtů), pro přečtení všech záznamů stačí číst data ve smyččce, dokud nedojdeme na konec metadat, nebo dokud následující záznam nemá nulovou velikost.

Struktutra FVE je relativně jednoduchá a je popsaná v tabulce 1.3. Důležitou součástí je velikost záznamu, protože podle svého typu může mít různou délku.

offset	velikost	popis
0	2	velikost záznamu
2	2	typ záznamu
4	2	typ hodnoty záznamu
6	2	verze (1)
8		data

Tab. 1.3 Struktura FVE záznamu

Typ a hodnota označují, co je v daném záznamu uloženo. Známé typy a hodnoty jsou popsány v tabulce 1.4. U typů se typicky jedná buď o klíč (FVEK, VMK) nebo obecnou property, hodnota pak dále specifikuje, jak je daný typ uložen (zašifrovaný klíč, unicode string).

Způsob uložení dat záleží na tom, jaká konkrétní data jsou v záznamu uložena. U

<sup>&</sup>lt;sup>6)</sup>Celková největší možná velikost FVE metadat je 64 KiB (alespoň tedy tolik je pro FVEm metadata vyhrazeno na vytvořených BitLocker zařízeních), teoreticky je tedy možné mít až 64 KiB - 112 B metadat.

"jednoduchých" záznamů, jako je například popisek je v datech uložen textový řetězec uložený v kódování UTF-16, u "složitějších" záznamů, jako jsou například klíče, mají data vlastní strukturu včetně dalších záznamů.

Tab. 1.4 Známé typy FVE záznamů

	Typy
typ	popis
0	property
1	VMK
2	FVEK
7	popisek
15	hlavička disku <sup>7)</sup>

Hodnoty					
typ	popis				
0	smazáno				
1	klíč				
2	string				
5	AES-CCM šifrovaný klíč				
6	TPM klíč				
8	VMK				
15	offset a velikost				

Příklad "jednoduchého" záznamu je uveden na obrázku 1.2, kde vidíme záznam typu description. Ten v podstatě obsahuje jméno počítače, na kterém bylo dané BitLocker zařízení vytvořeno a také datum vytvoření. Můžeme tedy vidět, že toto konkrétní BitLocker zařízení bylo vytvořeno na počítači DESKTOP-NPM7RCA a to 3. února 2019. Tato informace je uloženo jako standardní string v kódování UTF-16. Kromě tohoto stringu jsou pak na obrázku zvýrazněny i další údaje: velikost celého záznamu (64 bajtů), jeho typ (7 – popisek) a hodnota (2 – string) a verze (1).

Obr. 1.2 Příklad FVE záznamu typu "description" (popisek)

```
02195070  40 00 07 00 02 00 01 00  44 00 45 00 53 00 4b 00 [@......D.E.S.K.]
02195080  54 00 4f 00 50 00 2d 00  4e 00 50 00 4d 00 37 00 [T.O.P.-.N.P.M.7.]
02195090  52 00 43 00 41 00 20 00 47 00 3a 00 20 00 32 00 [R.C.A. .G.:. .2.]
021950a0  2f 00 33 00 2f 00 32 00 30 00 31 00 39 00 00 00 [/.3./.2.0.1.9...]
```

U jednoduchého zařízení — v našem případě USB flash disku — se bude obvykle vyskytovat pouze pět záznamů a to již výše zmíněný popisek, dvojice záznamů typu VMK, jeden záznam typu FVEK (o obou více v části 1.2 a jeden záznam obsahující informace o umístění hlavičky disku (o tomto záznamu více v části 1.3.2).

#### 1.2 Klíče

Pravděpodobně nejdůležitější součástí BitLocker hlavičky jsou šifrovací klíče. Ve FVE hlavičce nalezneme celkem dva typy klíčů — Full Volume Encryption Key, neboli

<sup>&</sup>lt;sup>7)</sup>Umístění a velikost NTFS hlavičky otevřeného zařízení. Odpovídá hodnotě 15. Podrobnější informace o umístění NTFS hlavičky na šifrovaném zařízení jsou v části 1.3.2.

odlišnote

starších

FVEK, a Volume Master Key, neboli VMK<sup>8)</sup>. Uloženy jsou v metadatových záznamech odpovídajících typů a to samozřejmě nikoli v otevřené podobě, ale zašifrované.

#### 1.2.1 Full Volume Encryption Key

Full Volume Encryption Key (dále jen "FVEK") je nejdůležitějším klíčem pro celý BitLocker. Pomocí tohoto klíče jsou totiž zašifrovaná data uložená na disku. FVEK samotný nejde změnit<sup>9)</sup> a v případě jeho poškození nebo náhodného smazání není možné uložená data nijak dešifrovat.

FVEK je v metadatech uložen v záznamu typu FVEK s hodnotou AES-CCM šifrovaný klíč a je, jak hodnota naznačuje, zašifrován pomocí šifry AES-CCM (o této šifře a módu více v části 1.3.1), kdy je jako klíč použit VMK a jako inicializační vektor 0.

offset velikost popis
0 8 datum a čas vytvoření (jako FILETIME)
8 4 nonce
12 16 MAC tag
28 44<sup>10</sup> šifrovaný klíč

Tab. 1.5 Způsob uložení FVEK v metadatech

Struktura dat pro FVEK v metadatovém záznamu je popsána v tabulce 1.5. Kromě samotného klíče obsahují datum a čas jeho vytvoření a nonce.

Samotná zašifrovaná část klíče obsahuje kromě samotného klíče také další data o klíči samotném — velikost, verze a šifrovací metoda použitá pro data zašifrovaná pomocí FVEK. Jejich struktura je popsána v tabulce 1.6.

offsetvelikostpopis04velikost44verze  $(1)^{11}$ 84šifrovací metoda1232klíč

Tab. 1.6 Obsah FVEK po dešifrování

Na obrázku 1.3 je pak vidět příklad dešifrovaného FVEK. Zvýrazněny jsou jeho celková velikost (44 bajtů), verze (1), šifrovací metoda (hex kód 0x8004 v tomto případě znamená 128bit AES-XTS) a následně samotný 128bit klíč.

<sup>8)</sup> Původní varianta BitLockeru má ještě jeden klíč — TWEAK, ten je podrobnějí popsán v části .

<sup>9)</sup> Bez kompletního přešifrování všech dat.

<sup>&</sup>lt;sup>10)</sup>Velikost šifrovaného klíče záleží na použité šifře — 12 bajtů vždy připadne na informace o klíči a 32 bajtů v tomto případě připadá na samotný klíč, jelikož je použit 128bit AES.

#### Obr. 1.3 Dešifrovaný FVEK

```
000000000 2c 00 00 01 00 00 00 04 80 00 00 a4 d0 11 64 |,......d|
00000010 0c a0 df ec b2 4d a2 39 b1 4e 4a b7 62 56 f2 e3 |....M.9.NJ.bV..|
00000020 b2 27 54 40 91 21 0e 98 aa 84 5f 52 |....R|
```

#### 1.2.2 Volume Master Key

Jak již bylo řečeno výše, FVEK je na disku uložen zašifrován pomocí Volume Master Key (dále jen "VMK"). Ten je uložen také v metadatových záznamech v hlavičce a je také zašifrován. Narozdíl od FVEK, který je vždy uložen v metadatech v jediné kopii, jen VMK uložen v metadatech vícekrát, pokaždé "jinak" zašifrovaný.

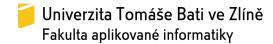
- 1.3 Šifrovaná data
- 1.3.1 Použité šifrovací algoritmy
- 1.3.2 Způsob uložení data
- 1.3.3 Postup při dešifrování

<sup>&</sup>lt;sup>11)</sup>Některé zdroje [2] uvádějí verzi pouze jako 2 bajtovou a následující 2 bajty jako "neznámé". Vzhledem k tomu, že v jiných hlavičkách je verze v některých případech 4 bajtová a v některých 2 bajtová a že na testovacích zařízeních byly tyto dva bajty vždy nulové, domnívám se, že je pravděpodobnější, že verze je zde 4 bajtová.

- $2 \quad \text{Existující řešení pro práci s} \ \text{BitLockerem v} \ \text{Linuxu}$
- 2.1 libbde
- 2.2 Dislocker

#### 3 Další nadpis

Tato sekce obsahuje ukázku vložení obrázku (Obr. 3.1).



Obr. 3.1 Popisek obrázku

#### 3.1 Podnadpis

Tato sekce obsahuje ukázku vložení tabulky (Tab. 3.1).

Tab. 3.1 Popisek tabulky

	1	2	3	4	5	Cena [Kč]
F	(jedna)	(dva)	(tři)	(čtyři)	(pět)	300

#### 3.1.1 Podpodnadpis

#### 3.1.2 Podpodnadpis

Citace knihy.

# II. PROJEKTOVÁ ČÁST

- 4 Nadpis
- 4.1 Podnadpis

# $\mathbf{Z}\mathbf{\acute{A}}\mathbf{V}\mathbf{\check{E}}\mathbf{R}$

Text závěru

#### SEZNAM POUŽITÉ LITERATURY

- [1] Programming reference for Windows API. Dostupné z: https://docs.microsoft.com/en-us/windows/desktop/api/minwinbase/ns-minwinbase-filetime
- [2] Library and tools to access the BitLocker Drive Encryption (BDE) encrypted volumes. 2018. Dostupné z: https://github.com/libyal/libbde
- [3] Carrier, B.: File system forensic analysis. London: Addison-Wesley, první vydání, 2005, ISBN 978-0321268174.
- [4] Ferguson, N.: AES-CBC + Elephant diffuser. 2006.
- [5] Rogaway, P.: Nonce-Based Symmetric Encryption. Fast Software Encryption, 2004: s. 348-358, doi:10.1007/978-3-540-25937-4\_22. Dostupné z: http://link. springer.com/10.1007/978-3-540-25937-4\_22

### SEZNAM POUŽITÝCH SYMBOLŮ A ZKRATEK

AES	Advanced Encryption Standard
ASCII	American Standard Code for Information Interchange
CBC	Cipher Block Chaining
CCM	Counter with CBC-MAC
FS	File System
FVE	Full Volume Encryption
FVEK	Full Volume Encryption Key
GUID	Globally Unique Identifier
MAC	Message Authentication Code
MFT	Master File Table
NTFS	New Technology File System
OEM	Original Equipment Manufacturer
USB	Universal Serial Bus
UTF	Unicode Transformation Format

XEX-based Tweaked-codebook with Ciphertext Stealing

VMK Volume Master Key

XEX XTS Xor-Encrypt-Xor

# SEZNAM OBRÁZKŮ

Obr. 1.1	BitLocker hlavička se zvýrazněnou signaturou, GUID a trojicí offsetů							
	FVE metadat	12						
Obr. 1.2	Příklad FVE záznamu typu "description" (popisek)	14						
Obr. 1.3	Dešifrovaný FVEK	16						
Obr. 3.1	Popisek obrázku	18						

### SEZNAM TABULEK

Tab. 1.1	Porování položek hlaviček BitLocker a NTFS	11
Tab. 1.2	Zjednodušená struktura FVE metadat	13
Tab. 1.3	Struktura FVE záznamu	13
Tab. 1.4	Známé typy FVE záznamů	14
Tab. 1.5	Způsob uložení FVEK v metadatech	15
Tab. 1.6	Obsah FVEK po dešifrování	15
Tab. 3.1	Popisek tabulky	18

# SEZNAM PŘÍLOH

P I. Název přílohy

# PŘÍLOHA P I. NÁZEV PŘÍLOHY

Obsah přílohy