### Digital

### Forensic

대학원분 장경배 1791234 양유진 1791319 최정은

### 목차

01 디지털 포렌식

02

네트워크 포렌식 - Wireshark

- Colasoft

- 실습 |

- 실습 Ⅱ

03

디스크 포렌식 - 기본 개념

- 실습 Ⅲ

## 01 디지털 포렌식

#### 디지털 포렌식이란?

#### 범죄와 관련된 디지털 자료를 과학적 지식과 기술을 활용하여 수집하고 분석하는 제반 행위

디지털 포렌식 기본 원칙

- 정당성의 원칙 : 증거가 적법한 절차에 의해 수집되었는가?
- 재현의 원칙: 같은 조건과 상황에서 항상 동일한 결과가 나오는가?
- 신속성의 원칙: 디지털 포렌식의 전 과정이 신속하게 진행되었는가?
- 절차 연속성의 원칙 : 증거물의 수집, 이동, 보관, 분석, 법정 제출의 각 단계에서 담 당자 및 책임자가 명확한가?
- 무결성의 원칙: 수집된 증거가 위·변조되지 않았는가?

#### 디지털 포렌식 유형



디스크 포렌식

(하드디스크, DVD 등)

- 물리적인 저장장치에서 증거를 수집하고 분석하는 포렌식 분야
  - 시스템 포렌식
- 컴퓨터의 운영체제, 응용 프로그램, 프로세스를 분석하여 증거를 확보하는 포렌식 분야
- 모바일 포렌식

(휴대폰, 메모리 카드 등)

- <u>휴대용 기기에서 필요한 정보를 입수하여 분석하는</u> 포렌식 분야

#### 디지털 포렌식 유형



인터넷 포렌식

(WWW, FTP 등)

- 인터넷 응용 프로토콜을 사용하는 분야에서 증거를 수집하는 포렌식 분야

- 데이터베이스 포렌식
- 데이터베이스에서 데이터를 추출, 분석하여 증거를 획득하는 포렌식 분야
- 기업의 횡령, 탈세 등을 수사할 때 필수적인 과정

## 02 네트워크 포렌식

#### 네트워크 포렌식이란?

#### 네트워크 정보와 전송 데이터를 수집하여 필요한 증거를 추출하고 분석하는 포렌식 분야

네트워크 포렌식 특징

- 네트워크 데이터 자료(패킷, 로그)의 법적 증거력을 높여줌
- 네트워크 문제 해결, 공격/위협 감지에 활용됨



■ 와이어 샤크(Wireshark)라는 오픈툴을 많이 사용함

#### 네트워크 포렌식 조사 방법론

#### 정보 수집 > 전략 수집 > 증거 수집 > 분석 > 보고서 > 수사 지원 & 보안

- 정보 수집 : 사건, 주변 환경에 대한 정보 수집
- 전략 수집 : 증거 출처의 우선순위 결정 및 증거 수집 계획 세움
- 증거 수집 : 계획을 바탕으로 증거 수집
- 분석: 수집한 증거를 분석
- 보고서 : 분석에 대한 결과를 문서화함
- 비전문가도 이해할 수 있는 내용으로 작성해야 함
- 수사 지원 및 보안 : 보고서 결과를 바탕으로 취약점 보안

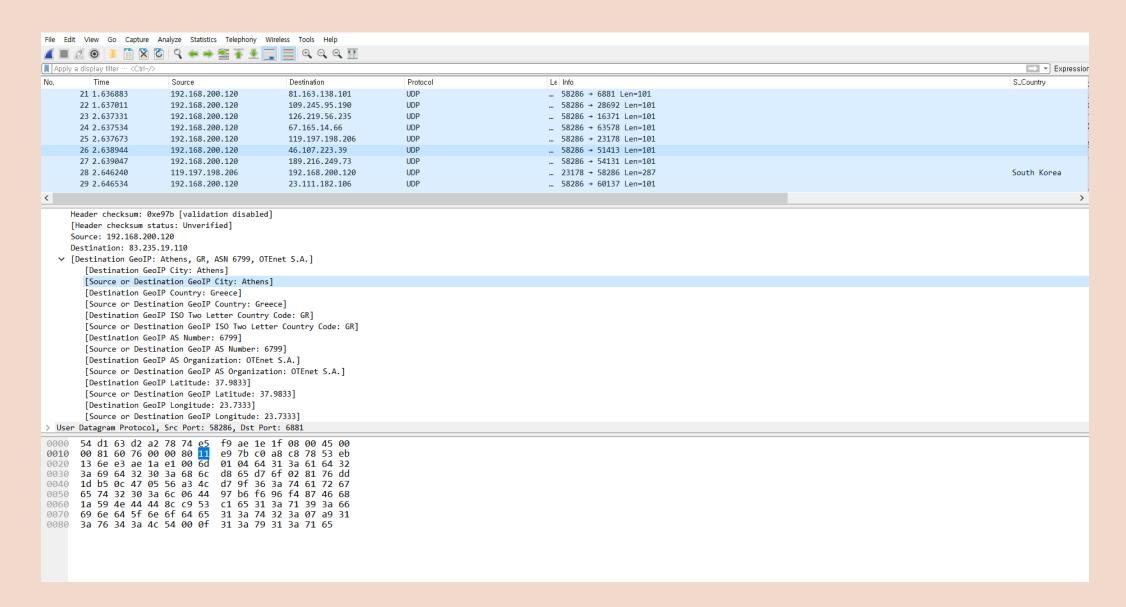
### (1) Wireshark

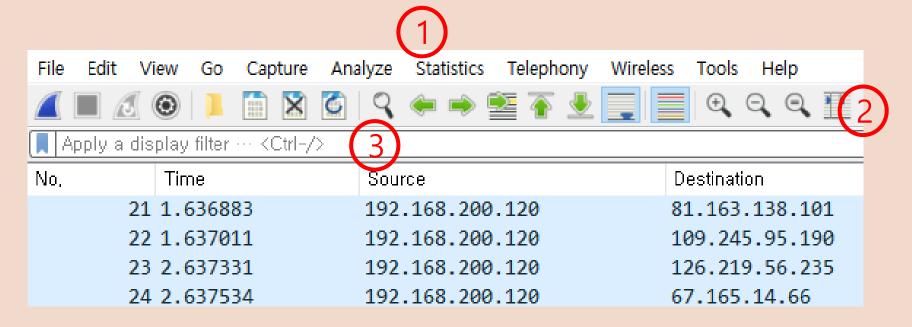
#### Wireshark 란?

#### 네트워크를 분석하는 데 사용되는 공개된 패킷 스니핑(packet sniffing) 프로그램

Wireshark 장점

- 다양한 프로토콜 지원 : 대략 850개 지원
- 사용자 환경을 제공
  - Wireshark의 인터페이스는 가장 쉬운 패킷 스니핑 애플리케이션 중 하나.
  - GUI 방식이며 다양한 특징 있음
- 비용 장점: 무료 배표 소프트웨어로 제공되는 오픈소스 프로그램





- 1) 메인 메뉴(Main Menu) : 표준 메뉴
- 2 메인 툴바(Main Toolbar) : 아이콘
- 3 디스플레이 필터 영역과 필터 표현식 영역(Display Filter Area and Filter Expressions Area) : 특정 트래픽에 초점을 맞춤

Apply a display filter ··· <ctrl-></ctrl->									
No.	Time	Source	Destination	Protocol L	_ength	Info	S_Country	D_Country	
	21 1.636883	192.168.200.120	81.163.138.101	UDP	143	58286 → 6881 Len=101		Russia	
	22 1.637011	192.168.200.120	109.245.95.190	UDP	143	58286 → 28692 Len=101		Serbia	
	23 2.637331	192.168.200.120	126.219.56.235	UDP	143	58286 → 16371 Len=101		Japan	
	24 2.637534	192.168.200.120	67.165.14.66	UDP	143	58286 → 63578 Len=101		United States	
	25 2.637673	192.168.200.120	119.197.198.206	UDP	143	558286 → 23178 Len=101		South Korea	
	26 2.638944	192.168.200.120	46.107.223.39	UDP	143	58286 → 51413 Len=101		Hungary	
	27 2.639047	192.168.200.120	189.216.249.73	UDP	143	58286 → 54131 Len=101		Mexico	

이름	설명	이름	설명	이름	설명
No.	패킷의 일련 번호를 표시	Destination	패킷의 목적지 주소	Info	Wireshark가 스스로 분석하여 패킷에서 가장 중요한 정보를
Time	패킷 캡쳐를 시작하고 걸린 시간	Protocol	프로토 <del>콜</del> 의 이름		판단하여 보여줌
6	레기이 첫 바다 그 그			S_Country	패킷의 <u>출</u> 발지 나라
Source	패킷의 출발지 주소	Length	패킷의 길이(크기)를 bytes로 나타냄	D_Country	패킷의 목적지 주소

```
Header checksum: 0xe97b [validation disabled]
  [Header checksum status: Unverified]
  Source: 192.168.200.120
  Destination: 83.235.19.110

▼ [Destination GeoIP: Athens, GR, ASN 6799, OTEnet S.A.]

      [Destination GeoIP City: Athens]
     [Source or Destination GeoIP City: Athens]
      [Destination GeoIP Country: Greece]
      [Source or Destination GeoIP Country: Greece]
      [Destination GeoIP ISO Two Letter Country Code: GR]
      [Source or Destination GeoIP ISO Two Letter Country Code: GR]
      [Destination GeoIP AS Number: 6799]
      [Source or Destination GeoIP AS Number: 6799]
      [Destination GeoIP AS Organization: OTEnet S.A.]
      [Source or Destination GeoIP AS Organization: OTEnet S.A.]
      [Destination GeoIP Latitude: 37.9833]
      [Source or Destination GeoIP Latitude: 37.9833]
      [Destination GeoIP Longitude: 23.7333]
      [Source or Destination GeoIP Longitude: 23.7333]
```

#### 패킷 상세 영역(Packet Details)

- Packet List 영역에서 패킷을 선택했을 때, 선택된 패킷의 상세 한 것을 알려줌
- TCP/IP 4계층을 나누었을 때 각각 계층에 있는 프로토콜들을 알려줌

#### 패킷 데이터 영역(Packet Bytes)

- 선택된 패킷을 16진수나 ASCII 문자 코드 등으로 표시
- 맨 좌측의 회색 숫자 부분은 패킷의 위치를 나타냄
- 중앙의 16진수로 표시된 부분은 실제 데이터 보여줌
- 우측 문자 + 기호 부분은 데이터의 내용을 ASCII 문자로 표시해 주는 영역

■ 표준 ASCII 코드표

	0	1	2	3		4	5	6	7	8	9	A	В	C	D	E	F
0	NUL	SOH	STX	ETX	E	DΤ	ENQ	ACK	BEL	BS	TAB	LF	VT	FF	CR	so	SI
1	DLE	DC1	DC2	DC3	Г	C4	NAK	SYN	ЕТВ	CAN	EM	SUB	ESC	FS	GS	RS	US
2		!	"	#		3	%	&	100	(	)	*	+	,	-		1
3	0	1	2	3		Г	5	6	7	8	9	:	;		=	>	?
4	@	A	В	С		)	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M	N	О
5	P	Q	R	S		r	U	V	W	X	Y	Z	1	١	]	٨	-
6	`	a	b	с	5	I	e	f	g	h	i	j	k	1	m	n	o
7	_					t	u	v	w	х	у	z	{	1	}	~	DEL

## (2) ColaSoft

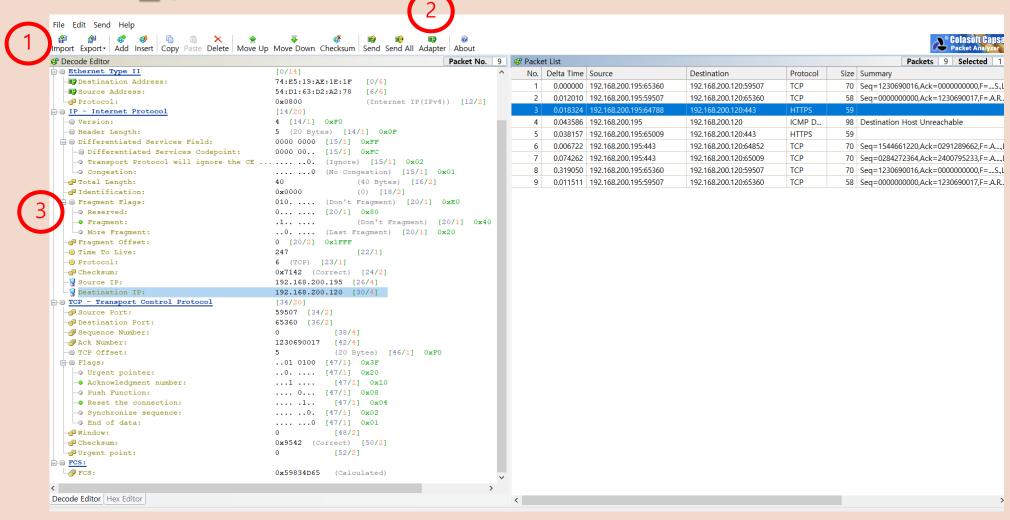
#### 04 Colasoft 란?

#### 사용자 지정 네트워크 패킷을 생성 및 수정할 수 있는 프로그램

Colasoft 기능

- 공격과 침입자에 대한 네트워크 보호를 점검 할 수 있음
- Colasoft Packet Builder는 매우 강력한 편집 기능 포함
- 일반적인 HEX 편집 원시 데이터 외, 디코딩 편집기가 특징
- 사용자가 특정 프로토콜 필드 값을 훨씬 더 쉽게 편집 가능

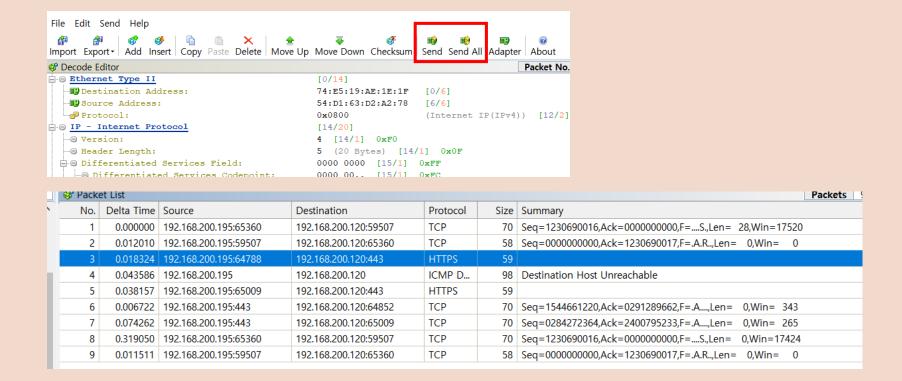
#### (2) Colasoft 란?



- 1 Import : 패킷 파일 가져오기
- 2 Adapter : 패킷 전송을 위한

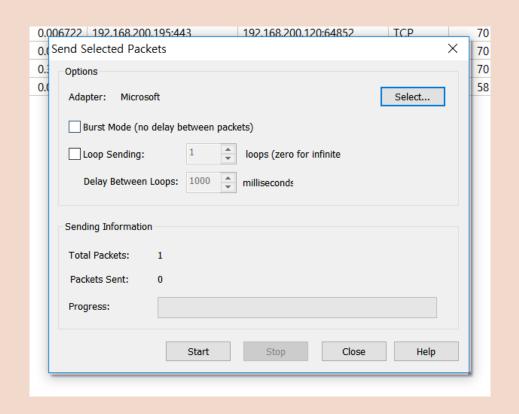
   활성 네트워크 어댑터
- 3 패킷 정보를 변경할 수 있는 창

#### (2) Colasoft 란?



전송할 패킷을 고르면 Send 나 Send All 버튼을 누름

#### (2) Colasoft 란?

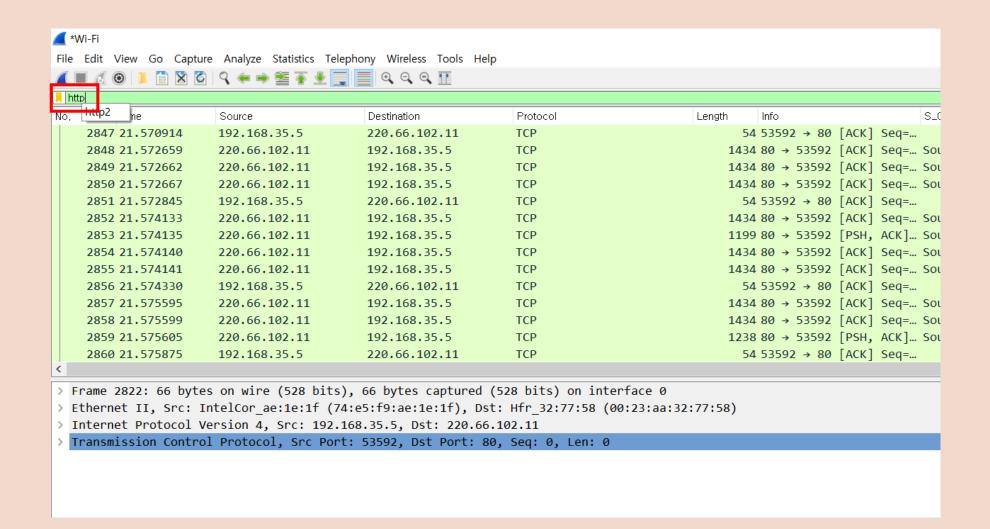


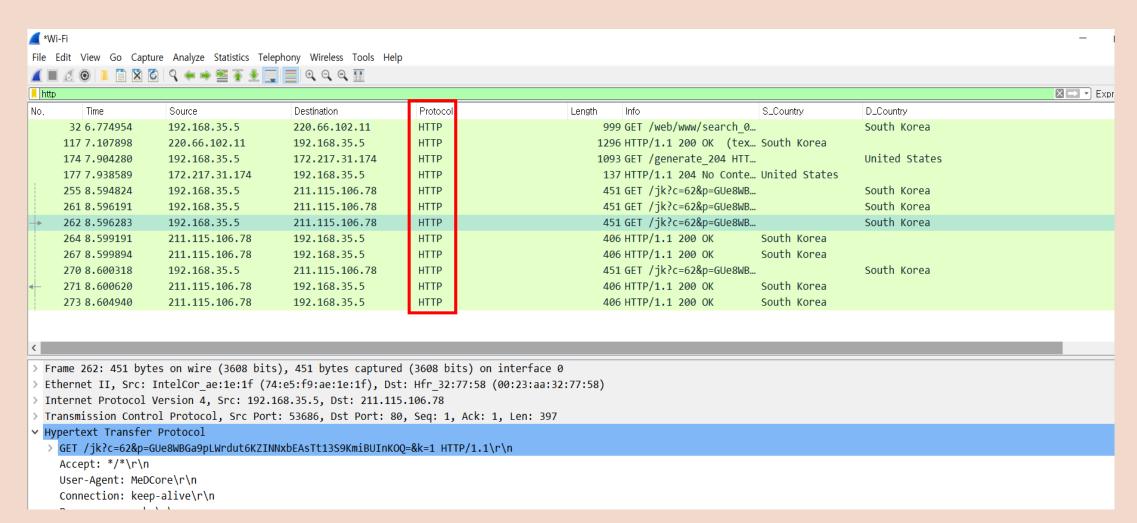
- Burst Mode : 체크 시 대기 없이 패킷을 차례로 보냄
- Loop Sending: 패킷 파일의 루프타임을 지정
  - 패킷을 수동으로 정지할 때까지 계속 송신하고자 하는 경우 0 입력
- Delay Between Loops : 모든 루프 사이의 간격

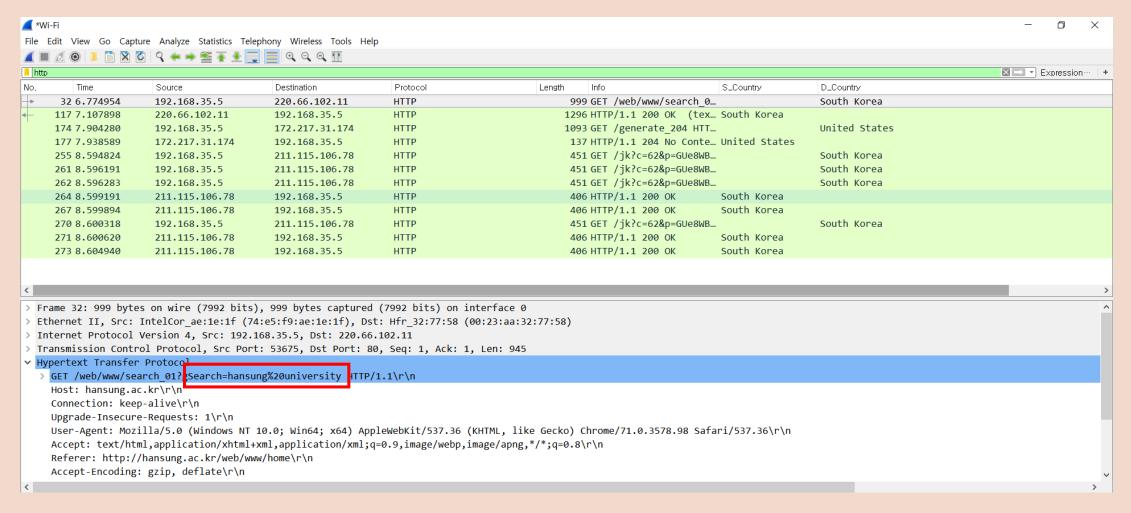
# (3) 실습 1

← → C ▲ 주의 요함 | hansung.ac.kr/web/www/home 한성대학교 ♠ 한성소개 대학·대학원 입학안내 대학생활 💶 커뮤니티한성 🎁 IT서비스(홈페이지/클립) 🔗 산학협력단 🔞 학술정보관 • 통합검색 hansung universi 2019학년도 2019학년도 예비신입생 기초학력 뷰티매니지먼트학과 강화 프로그램 안내(정시) 계약학과 합격자 발표 수업기간: 2019,2,18(월) ~ 2,22(금) 등록기간: 2019.2.11(월) ~ 2.22(금)

① 주의 요함 | hansung.ac.kr/web/www/search 01?gSearch=hansung%20university HANSUNG NEWS LOGIN MYPAGE SITEMAP 한성대학교 한성공지 학사공지 장학공 • 2019년 한국마사회장학관 • 2019학년도 신입생 학부! • 학술정보관 3기 서포터즈 홈페이지 내 검색 한성소개 • 지식재산&벤처창업 교과 • 2019학년도 뷰티매니지만 ☆ > 기타 > 검색 > 홈페이지 내 검색 낙산메아리 + 대학 · 대학원 • 창업대상/ 넥스트데이 네. • 컴공 1학기 캡스톤(졸작) 입학안내 • 19년 상반기 농협 직원 차 hansung university • [한성대신문사] ♠ 'Hello, N · [한성대신문사] 🌔 장학금 대학생활 About 31,200 results (0.32 seconds) Relevance \* Sort by: HSU ISSUE + 국제교류원, 커뮤니티 한성 home - Hansung University (English Version) 국제교류원, https://www.hansung.ac.kr/web/english/home 프로그램 최 University. College of Liberal Arts · College of Social Sciences · College of arts · School of 교(총장 이상 기사비스 Engineering · liberal art and science department ... 기계시스템공 기계시스템공 산학협력단 한기두레, 사 Hansung University - Hansung University (English Version) 펼쳐 한성대 https://www.hansung.ac.kr/web/english/intro h Hansung University Station, Subway Line 4. Shuttle bus : bus stop at Hansung University







#### 검색어 확인 가능

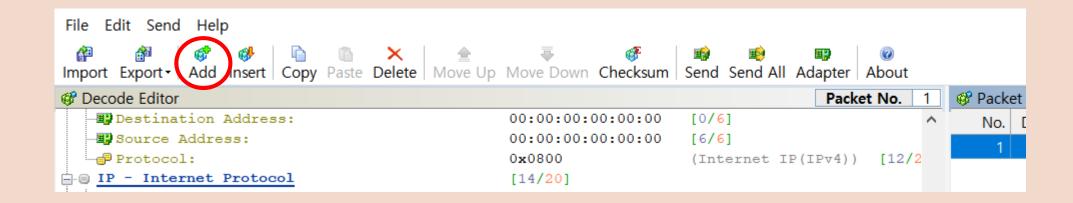
# (4) 실습 II

#### SYN Flooding Attack 란?

DoS(Denial of Service)공격 중 하나.

TCP 연결과정에서 무수히 많은 SYN 패킷을 서버에게 전송함으로써

서버의 원활한 통신을 방해하는 공격



Colasoft를 이용하여 TCP 패킷을 만들어 준다.

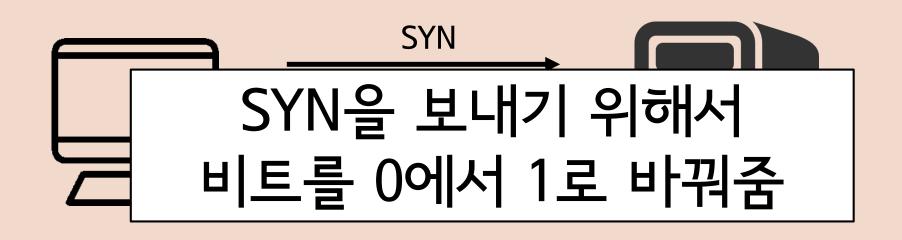
```
Destination Address:
                                            00:00:00:00:00:00
 Source Address:
                                            00:00:00:00:00:00
                                                               [6/6]
                                            0x0800
-- Protocol:
                                                                (Internet IP(IPv4))
IP - Internet Protocol
                                            [14/20]
-- Version:
                                            4 [14/1] 0xF0
-- Header Length:
                                            5 (20 Bytes) [14/1] 0x0F
- Differentiated Services Field:
                                            0000 0000 [15/1] 0xFF
 - Differentiated Services Codepoint:
                                            0000 00.. [15/1] 0xFC
 Transport Protocol will ignore the CE ...... .. (Ignore) [15/1] 0x02
 O Congestion:
                                             .... ...0 (No Congestion) [15/1] 0x01
-- Total Length:
                                                            (46 Bytes) [16/2]
-- 🗗 Identification:
                                            0x0000
                                                            (0) [18/2]
                                            010. .... (Don't Fragment) [20/1] 0xE0
🗐 🗐 Fragment Flags:
 - Reserved:
                                            0... [20/1] 0x80
 - Fragment:
                                                            (Don't Fragment) [20/1]
  More Fragment:
                                            ..0. .... (Last Fragment) [20/1] 0x20
Fragment Offset:
                                            0 [20/2] 0x1FFF
-- Time To Live:
                                                            [22/1]
 - Protocol:
                                            6 (TCP) [23/1]
 P Checksum:
                                            0x0000 (#Error, should be 0xAC72) [24/2
 192.168.234.1 [26/4]
 -- Destination IP:
                                            192.168.35.5 [30/4]
TCP - Transport Control Protocol
                                            [34/20]
 → Source Port:
                                            0 [34/2]
-- Destination Port:
                                            0 [36/2]
                                                        [38/4]

→ Sequence Number:

                                            0
 [Next Sequence Number:]
 Ack Number:
                                                        [42/4]
-- TCP Offset:
                                                        (20 Bytes) [46/1] 0xF0
- Flags:
                                            ..00 0010 [47/1] 0x3F
                                                      [47/1] 0x20
  - Urgent pointer:
 - Acknowledgment number:
  • Push Function:
  - Reset the connection:
  Synchronize sequence:
                                            .... ..1. [47/1] 0x02
  • End of data:
                                            .... 0 [47/1] 0x01
 → Window:
                                                        [48/2]
 - P Checksum:
                                            0 \times 00000
                                                   (#Error, should be 0x2188) [50/2
                                                        [52/2]
 Urgent point:
```

공격대상을 설정해준 뒤, TCP Flag의 Syn sequence 비트를 0에서 1로 바꿔 줌으로써 SYN packet traffic 생성준비 완료

Syn sequence 비트를 0에서 1로 바꿔주는 이유는?



3-Way hand shake라는 TCP 고유의 연결방식 때문이다.

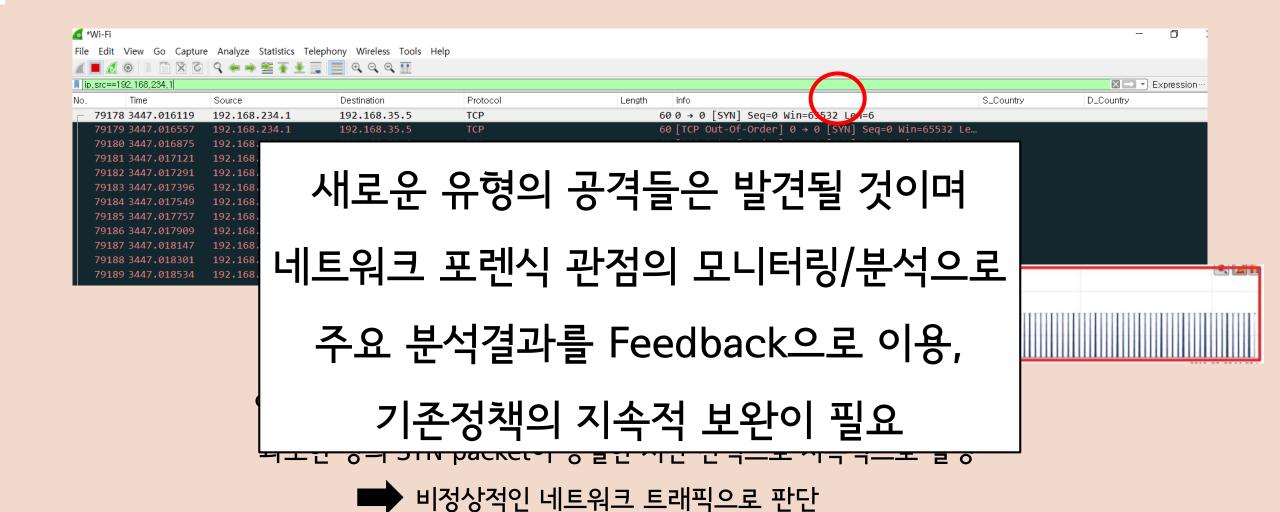
- 1. Client가 Server에게 동기화를 요청(SYN)
- 2. Server가 Client의 요청을 받아들인다 대답(ACK) + Client에게 동기화 요청(SYN)
- 3. Client가 Server의 동기화 요청을 응답(ACK)



Client와 Server 사이에 세션이 이루어짐

Send Selected Packets											
Options											
Adapter: Microso	ft	Select									
✓ Burst Mode (no	(no delay between packets)										
✓ Loop Sending:	✓ Loop Sending: 10000 loops (zero for infinite										
Delay Between I	Delay Between Loops: 0.0001 milliseconds										
Sending Information											
Total Packets:	s: 1 * 10000 = 10000										
Packets Sent:	0										
Progress:											
	Start Stop Close	Help									

반복적으로 SYN packet 전송



## 03 디스크 포렌식

#### (1) 기본개념

#### MBR 란?

마스터 부트 레코드(Master Boot Record, MBR) 또는 파티션 섹터 (Partition Sector)는 파티션 된 기억 장치(이를테면 하드 디스크)의 첫 섹터인 512 바이트 시동 섹터

Partition 1 Partition 2 Partition 3 Partition 4

Master Boot Record

Partition Table

Boot Signature
(0x55
0xAA)

#### (1) 기본개념

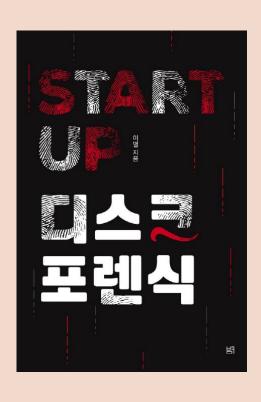
#### BR 란?

부트 레코드(Boot Record, BR)의 약자로 디스크의 운영 체계를 컴퓨터 시스템에 설치하기 위한 명령어를 저장하고 있는 곳이다. 컴퓨터를 부팅할 때 맨 처음 읽히는 레코드



# (2) 실습 III

#### 사용한 프로그램



- vmware (가상머신) **vm**Ware®
  - 악성코드에 감염된 이미지 파일을 안전하게 실행해볼 수 있음
- HxD Editor



- 2진 파일을 읽을 수 있는 무료 에디터 프로그램
- 이미지 파일의 특정 섹터를 확인하거나 수정할 때 사용됨



디스크 이미징 작업에 쓰이는 프로그램

# (2) 실습 설명

#### 악성코드 감염 MBR 복구

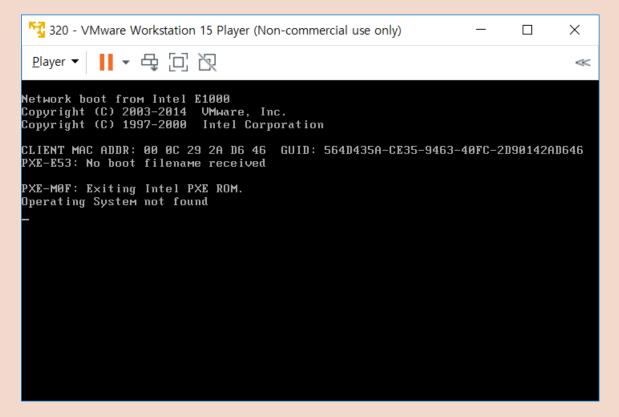
#### 악성코드

: MBR영역과 VBR(Volume Boot Record,파티션 시작위치(BR) 을 모두 특정 문자열로 덮어씌워 부팅이 불가능하도록 한 악성코드

MBR 및 BR 영역이 모두 손상된 파티션 복구 → 부팅 가능케 함

#### (2) 실습 설명

# 악성코드 감염 MBR 복구



VMWare를 통해 불러온 부팅에 실패한 모습

# (2) 실습 진행 과정

STEP 1 MBR 영역 확인

STEP 2 첫 번째 파티션 복구

STEP 3 두 번째 파티션 복구

STEP 4 복구 및 GUID 확인

## (2) STEP1) MBR영역 확인

#### HxD에서 파티션 테이블의 Boot Flag 변경

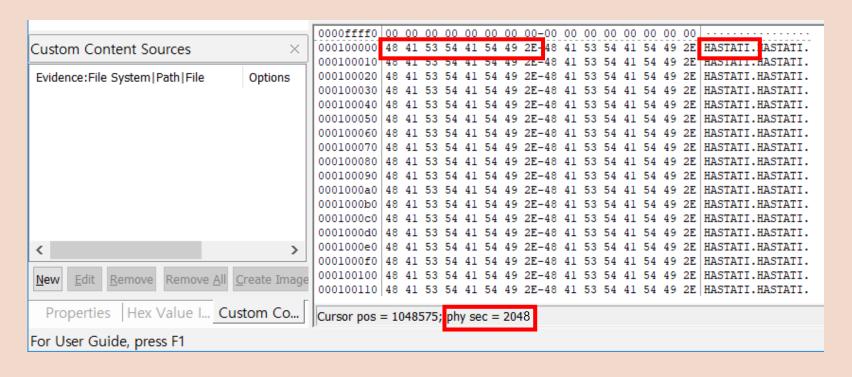
```
MBR_446byte
 Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
 00000060
            26 66 68 00 00 00 00 66 FF 76 08 68 00 00 68 00
                                                              &fh....fÿv.h..h.
                                                              lh..h.. BŠV. côÍ.
                                                              ŸfÄ.žë....».|ŠV.
                     10 9E EB 14 B8 01 02 BB 00 7C 8A 56 00
                                                              Šv.ŠN.Šn.Í.fas.b
                                                              N.u.€~.€...Š. º€ë...
           4E 11 75 0C 80 7E 00 80 0F 84 8A 00 B2
 000000B0
                                                              U2äŠV.Í.]ëž.>b}U
                                                               *unÿv.è..u.ú°Ñæd
                                                              èf. °ßæ'è|. °ÿædèu
 000000D0
                                                               .û .»Í.f#Au;f.ûT
                                                              CPAu2. ù..r.fh. ».
                           00 00 00 00 66 68 00 7C 00 00
                                                               . ·.ë. ¶.ë. u.2ä
 00000140
                                                               .ëòôëý+Éädë.$.àø
                                                              $.AInvalid parti
                           00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
                                 00 00 00 00 00 00
                           00 00 00 00 00 00 00 00
 000001F0
            00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
Offset(h): 60
```

```
MBR_446byte
 Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E
                                                         Decoded text
                                                         &fh....fÿv.h..h.
          26 66 68 00 00 00 00 66 FF 76 08 68 00 00 68 00
                                                         |h..h..'BŠV.<ôÍ.
                                                         ŸfÄ.žë...».|ŠV.
                                                         Šv.ŠN.Šn.Í.fas.b
                                                         N.u.€~.€...Š. º€ë...
 000000A0
                                                         U2äŠV.Í.]ëž.>b}U
 000000C0
                                                         *unÿv.è..u.ú°Ñæd
                                                         èf. °ßæ'è|. °ÿædèu
 000000D0
                         CD 1A 66 23 CO 75 3B 66 81 FB 54
                                                         .û .. »Í.f#Àu;f.ûT
 000000E0
                                                         CPAu2.ù..r,fh.».
 00000100
                         00 00 66 68 08 00 00 00 66 53 66
                                                         .fh....fh....fSf
 00000110
                         00 00 00 00 66 68 00 7C 00 00 66
                                                         SfUfh....fh. | ...f
                         CD 1A 5A 32 F6 EA 00 7C 00 00 CD
                                                         ah...Í.Z2öê.|..Í
 00000120
 00000130
                                                         . ·.ë. ¶.ë. u.2ä
                                                         ... (8-<.t.».. .. Í
 00000140
 00000150
                                                         .ëòôëý+Éädë.$.àø
                                                         $.AInvalid parti
 00000160
                                                         tion table.Error
                                                          loading operati
 00000180
                                                         ng system.Missin
 00000190
                                                         g operating syst
             000001D0
                              00 00 00 00 00 00
 000001E0
                         00 00 00 00 00 00 00 00 00 00 00
 000001F0
             Offset(h): 1BF
                                                                     * Modi
```

정상적인 OS를 가진 MBR의 Boot Flag를 80으로 변경 → 부팅 가능하게 함

## (2) STEP1) MBR영역 확인

- " HASTATI. " 검색했을 때 총 3곳에서 문자열 검색 됨
- 첫 번째 : MBR 영역
- 두 번째 : 첫 번째 파티션 시작 위치
- 세 번째 : 두 번째 파티션 시작 위치



첫 번째 파티션 시작 위치: 2048 섹터

#### (2) STEP2) 첫 번째 파티션 복구

파티션 복구를 위해서 필요한 사항

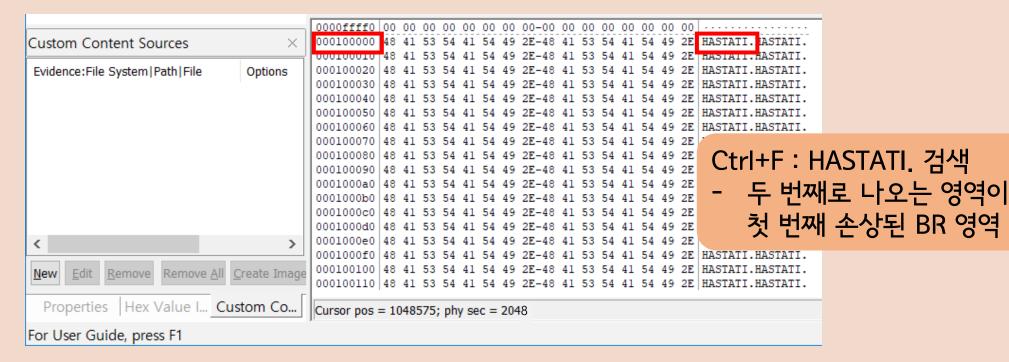
- 부팅가능 여부 확인
- 파티션 타입 확인
- 파티션 시작주소 확인
- 파티션 총 섹터 수 확인



파티션 테이블(16byte)와 손상된 BR영역 복구

부팅가능 여부: 80으로 변경하여 부팅 가능해짐

#### (2) STEP2) 첫 번째 파티션 복구 ① 파티션 시작주소 확인



첫 번째 파티션 시작주소: 0x100000

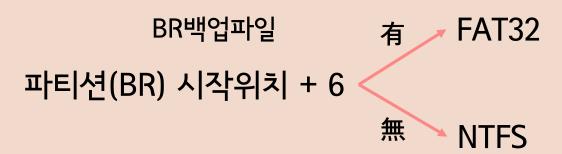
디스크는 섹터 단위로 이동함 → 16진수를 섹터 단위로 변환해야 함



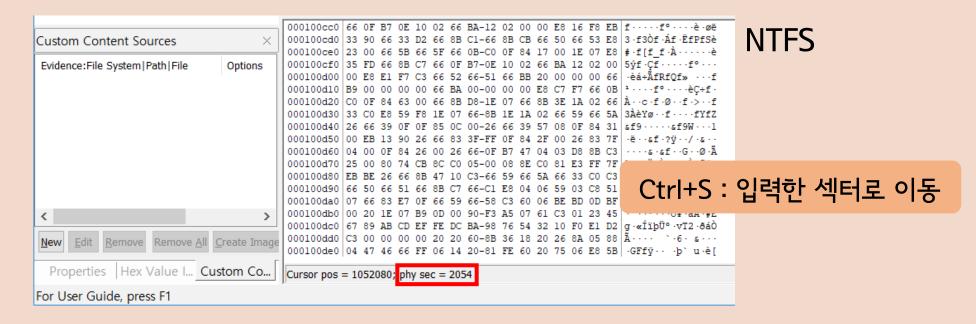
0x100000 / 0x200 = 0x800

섹터 단위: 512 byte (=0x200)

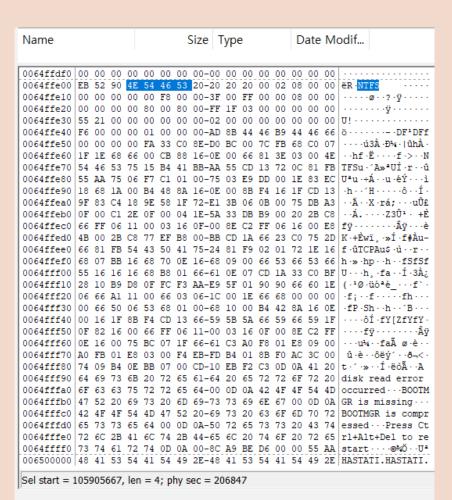
#### (2) STEP2) 첫 번째 파티션 복구 ② 파티션 타입 확인



2048(첫번째 파티션 시작 위치) + 6 = 2054



#### (2) STEP2) 첫 번째 파티션 복구 ③ 파티션 총 섹터 수



총 섹터 개수: (두 번째 파티션 시작주소) - (첫 번째 파티션 시작주소)



(0x6500000 - 0x100000) / 0x200 = 0x32000

섹터 단위: 512 byte (=0x200)

## (2) STEP3) 두 번째 파티션 복구 ① 파티션 시작주소 확인

```
006500000 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500020 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500030 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500050 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500060 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.H
                                                            Ctrl+F: HASTATI. 검색
006500090 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI
0065000a0 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI
                                                                  세 번째로 나오는 영역이
0065000c0 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI
                                                                  두 번째 손상된 BR 영역
006500100 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.h.
006500120|48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E|HASTATI.HASTATI.
006500130 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500150 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI
006500160 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
006500180|48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E|HASTATI.HASTATI.
006500190 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
0065001a0 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI
0065001b0 48 41 53 54 41 54 49 2E-48 41 53 54 41 54 49 2E HASTATI.HASTATI.
Cursor pos = 105906271; phy sec = 206848
```

두 번째 파티션 시작주소: 0x6500000



0x6500000 / 0x200 = 0x32800

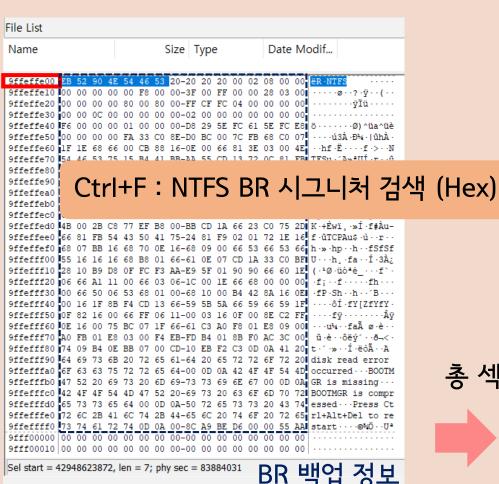
## (2) STEP3) 두 번째 파티션 복구 ② 파티션 타입 확인

BR백업파일 有 FAT32 파티션(BR) 시작위치 + 6 無 NTFS

206848(첫번째 파티션 시작 위치) + 6 = 206854

006500bb0 5A 66 5B C3 66 0B C9 0F-85 01 00 C3 66 51 66 56 Zf[Ãf·É····ÃfQfV 006500bc0 67 83 3E 61 0F 8C 0C 00-67 83 3E 7A 0F 8F 04 00 g.>a....g.>z... NTFS 006500bd0 67 83 2E 20 66 83 C6 02-E2 E6 66 5E 66 59 C3 66 g. f.E.âæf^fYÃf 006500bf0 03 43 04 67 66 8D 40 10-66 8B DA E8 44 F9 66 0B Cgf.@.f.ÚèDùf 006500c00 C0 0F 84 05 00 66 59 66-59 C3 66 Al 36 02 66 0B A · · · · fYfYAf; 6 · f 006500c10 C0 0F 85 08 00 66 59 66-59 66 33 C0 C3 66 8B 16 A · · · · fYfYf3AAf · 006500c30 F7 36 6E 02 66 33 F6 66-50 66 56 66 58 66 5E 66 ÷6n ·f3öfPfVfXf^f 006500c50 FE 72 E8 E8 EB FD 66 5A-66 5E 66 59 66 5B 66 53 prèèëýfZf^fYf[fS 006500c60 66 51 66 56 66 52 66 A1-46 02 67 66 8D 40 18 E8 fQfVfRf;F.qf.@.è 006500c70 D0 F8 66 0B C0 74 C4 66-59 66 59 66 59 C3 Døf Atafyfyfyfya Ctrl+S: 입력한 섹터로 이동 006500cc0 66 0F B7 0E 10 02 66 BA-12 02 00 00 E8 16 F8 EB 006500cd0 33 90 66 33 D2 66 8B C1-66 8B CB 66 50 66 53 E8 3 f3 006500ce0 23 00 66 5B 66 5F 66 0B-C0 0F 84 17 00 1E 07 E8 # fff f A · · · · · è 006500cf0 35 FD 66 8B C7 66 0F B7-0E 10 02 66 BA 12 02 00 5ýf.Cf....f°... 006500d00 00 E8 E1 F7 C3 66 52 66-51 66 BB 20 00 00 00 66 -èá÷ĀfRfQf» · · · f 006500d20 C0 0F 84 63 00 66 8B D8-1E 07 66 8B 3E 1A 02 66 A · c · f · Ø · · f · > · · f 006500d30 33 C0 E8 59 F8 1E 07 66-8B 1E 1A 02 66 59 66 5A 3AèYø.f...fyfz 006500d70 25 00 80 74 CB 8C C0 05-00 08 8E C0 81 E3 FF 7F \$..tE.A....A.&v Cursor pos = 105909248 phy sec = 206854

#### (2) STEP3) 두 번째 파티션 복구 ③ 파티션 총 섹터 수



두 번째 파티션 = 마지막 파티션 → 첫 번째 파티션처럼 총 섹터 수를 구할 수 없음



BR의 시그니처 기반으로 백업본 위치 찾기

NTFS의 BR 시그니처: [EB 52 90 4E 54 46 53]

총 섹터 개수 : (해당 섹터 끝나는 주소) – (두 번째 파티션 시작주소)

(0x9fff00000 - 0x6500000) / 0x200 = 0x04fcd000

# (2) STEP4) 복구 ① MBR영역 복구

내용	오프셋
부팅정보	80
CHS 시작주소	00 00 00
파티션 타입	07
CHS 마지막 주소	00 00 00
BR 시작 주소	00 80 00 00
총 섹터 개수	00 20 03 00

첫 번째 파티션 테이블정보

내용	오프셋
부팅정보	80
CHS 시작주소	00 00 00
파티션 타입	07
CHS 마지막 주소	00 00 00
BR 시작 주소	00 28 03 00
총 섹터 개수	00 D0 FC 04

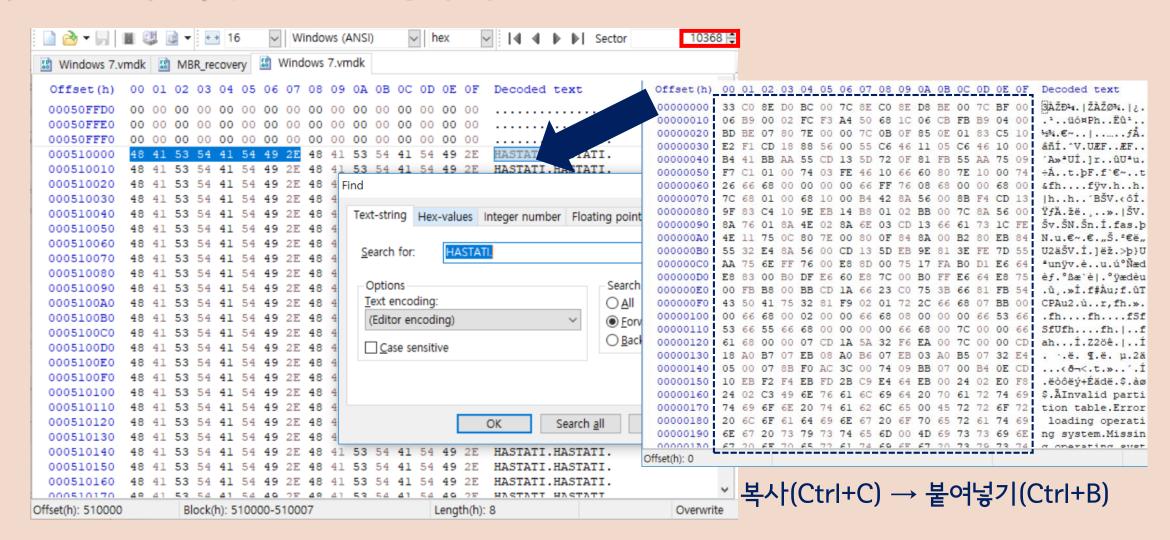
두 번째 파티션 테이블정보

#### (2) STEP4) 복구 ① MBR영역 복구

```
Offset(h) 00 01 02 03 04 05 06 07 08 09 0A 0B 0C 0D 0E 0F
                                                            Decoded text
  00000060 26 66 68 00 00 00 06 FF 76 08 68 00 00 68 00
                                                            &fh....fÿv.h..h.
                                                            |h..h..´BŠV.<ôÍ.
  00000070 7C 68 01 00 68 10 00 B4 42 8A 56 00 8B F4 CD 13
                                                            ŸfÄ.žë.,..».|ŠV.
  00000080 9F 83 C4 10 9E EB 14 B8 01 02 BB 00 7C 8A 56 00
                                                            Šv.ŠN.Šn.Í.fas.b
  00000090 8A 76 01 8A 4E 02 8A 6E 03 CD 13 66 61 73 1C FE
                                                            N.u.€~.€."Š."€ë"
                                                            U2äŠV.Í.]ëž.>b}U
  000000B0 55 32 E4 8A 56 00 CD 13 5D EB 9E 81 3E FE 7D 55
                                                            *unÿv.è..u.ú°Ñæd
  000000C0 AA 75 6E FF 76 00 E8 8D 00 75 17 FA B0 D1 E6 64
  000000D0 E8 83 00 B0 DF E6 60 E8 7C 00 B0 FF E6 64 E8 75
                                                            èf.°ßæ`è|.°ÿædèu
                                                            .û..»Í.f#Àu;f.ûT
  000000E0
                          CD 1A 66 23 CO 75 3B 66
  000000F0 43 50 41 75 32 81 F9 02 01 72 2C 66 68 07 BB 00 CPAu2.ù..r,fh.».
                                                            .fh....fh....fSf
  00000100 00 66 68 00 02 00 00 66 68 08 00 00 00 66 53 66
  00000110 53 66 55 66 68 00 00 00 06 68 00 7C 00 00 66 SfUfh....fh.|..f
                                                            ah...Í.Z2öê.|..Í
  00000120 61 68 00 00 07 CD 1A 5A 32 F6 EA 00 7C 00 00 CD
                                                            . ·.ë. ¶.ë. µ.2ä
  00000130 18 A0 B7 07 EB 08 A0 B6 07 EB 03 A0 B5 07 32 E4
                                                            .ëòôëý+Éädë.$.àø
                                                            $.AInvalid parti
  00000160 24 02 C3 49 6E 76 61 6C 69 64 20 70 61 72 74 69
                          74 61 62 6C 65 00 45 72
                                                            tion table.Error
           20 6C 6F 61 64 69 6E 67 20 6F 70 65 72 61 74 69
                                                             loading operati
                                                            ng system.Missin
            67 20 6F 70 65 72 61 74 69 6E 67 20 73 79 73 74
                                                            g operating syst
  000001B0
                                                            em...c{šxmï...€.
  000001C0
            00 00 07 00 00 00 00 08 00 00 00 20 03 00/80 00
  000001D0
Offset(h): 1F0
                                                                         * Modi
```

MBR\_446 파일의 10,368 섹터의 파티션 테이블 수정

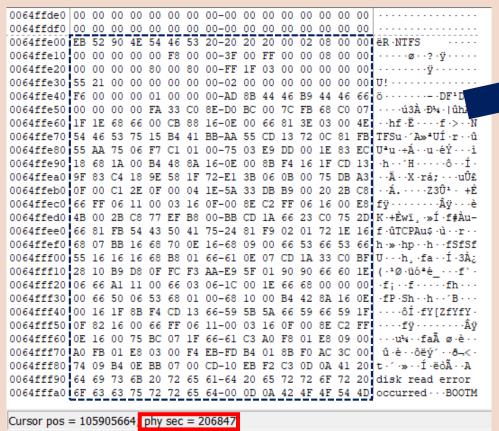
#### (2) STEP4) 복구 ① MBR영역 복구

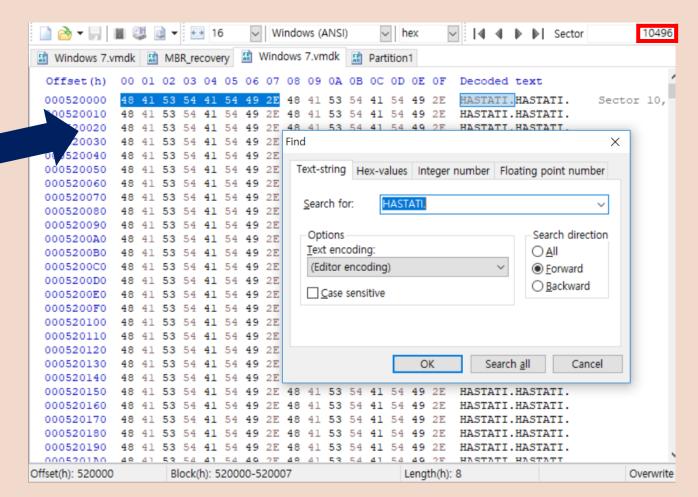


첫 번째 검색하여 나온 10,368섹터: MBR 영역

#### (2) STEP4) 복구 ② 첫 번째 파티션 영역 복구

#### 복사(Ctrl+C) → 붙여넣기(Ctrl+B)

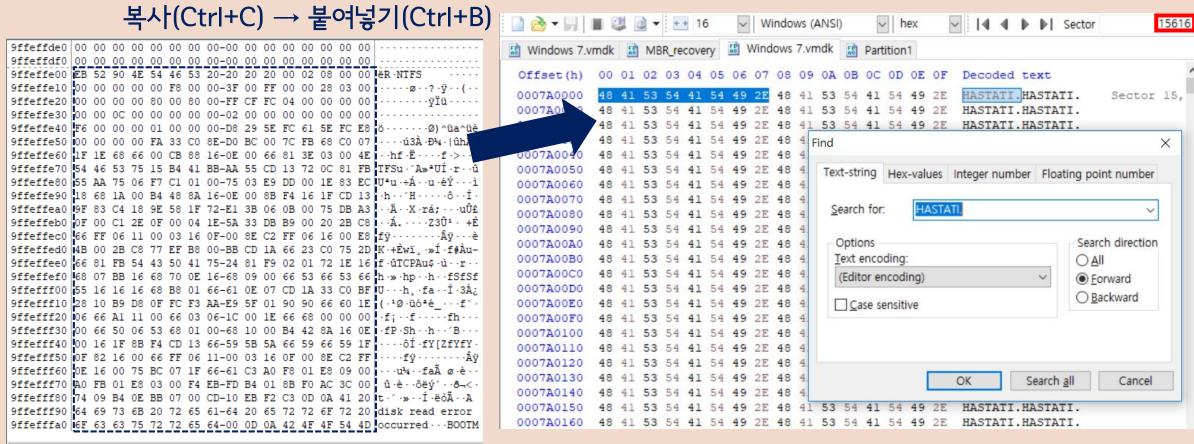




두 번째 검색하여 나온 10,496섹터 : 첫 번째 파티션 영역

첫 번째 BR 백업본: 206,847 (206,848섹터 바로 전 섹터)

#### (2) STEP4) 복구 ③ 두 번째 파티션 영역 복구

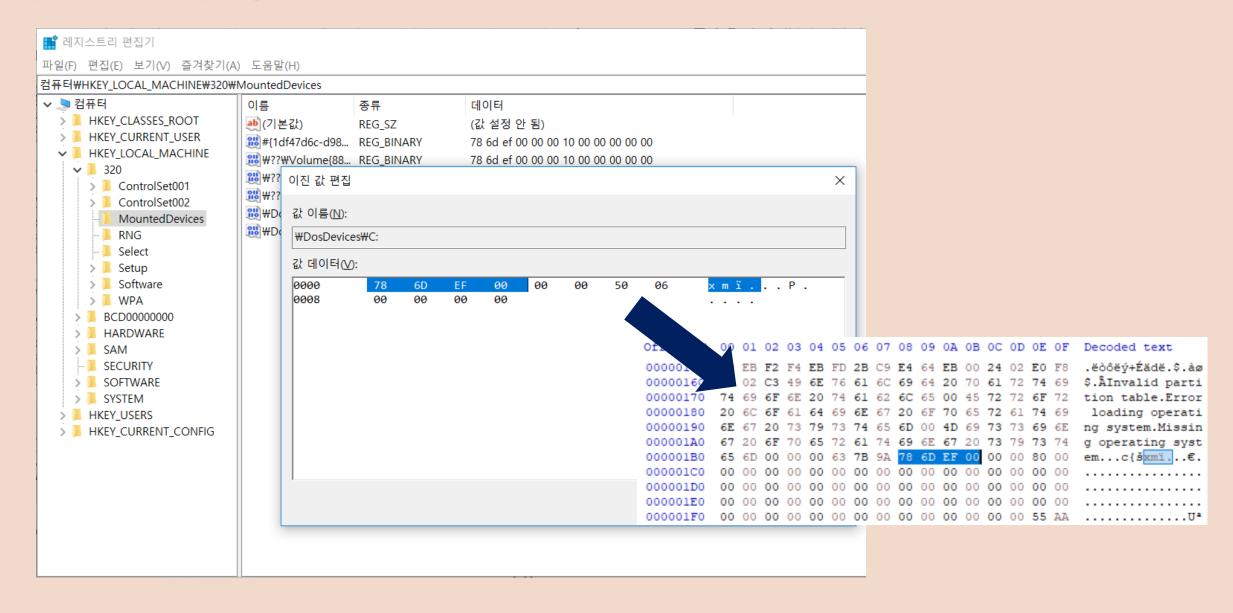


세 번째 검색하여 나온 15,616섹터 : 두 번째 파티션 영역

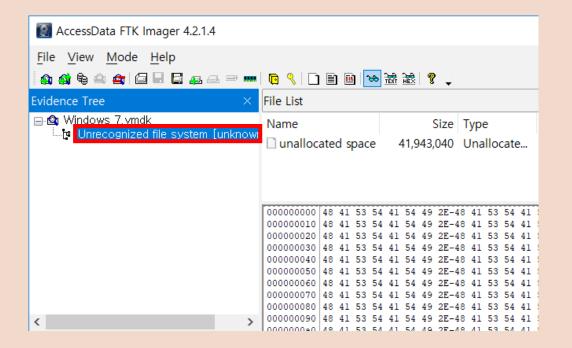
두 번째 BR 백업본: 83884031 (0x9fff0000 포함한 섹터)

Cursor pos = 42948623872; phy sec = 83884031

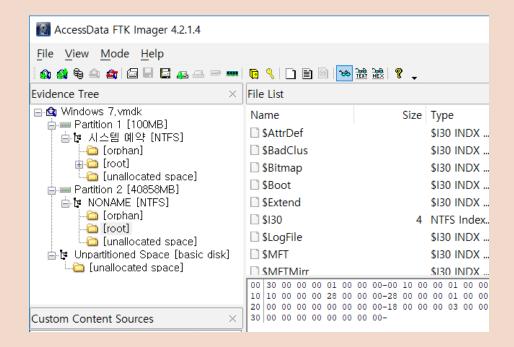
#### (2) STEP4) 복구 ④ GUID (Globally Unique Identifier, 고유의 하드디스크 값)



## (2) 실습 결과



파티션 정보가 손상되었음 & 부팅되지 않음



파티션 정보가 복구되었음 & 부팅됨

# 감사합니다

