

# All your private keys are belong to us

## 프로세스 메모리에서 RSA 개인키와 인증서 추출하기

Tobias Klein  
[tk@trapkit.de](mailto:tk@trapkit.de)  
Version 1.0, 2006/02/05.

번역 : P3tEr([www.wowhacker.org](http://www.wowhacker.org))

### Abstract

본 문서는 신뢰성 있는 방법으로 프로세스 메모리로부터 RSA 개인키와 인증서를 찾아 추출하는 방법을 논의한다. 이 방법은 민감한 암호화된 자료를 가져오는데 이용되어질 수 있다. 개념 증명으로서 익스플로잇 페이로드와 동일한 IDA Pro 플러그인이 논의될 것이다.

# 1 Overview

본 문서는 매우 신뢰성 있는 방법으로서 프로세스 메모리의 밖으로 RSA 개인키와 인증서를 찾고 추출하기 위한 방법을 논의한다. 공격자는 이 방법을 사용하여 민감한 암호화된 자료를 가져올 수 있다. 개념 증명으로서 익스플로잇 페이로드와 마찬가지로 IDA Pro 플러그인이 설명될 것이다.

다음과 같은 시나리오를 생각해보자:

- 공격자는 웹 애플리케이션의 취약점이나 웹 서버 자체의 취약점을 통해 웹 서버에 접근할 수 있다. 그 결과, 공격자는 웹 서버 프로세스와 같은 보안 문맥상에 있게 된다. 공격자의 성공은 인증서와 동일한 **SSL** 개인키를 훔쳐오는 것이다. 공격자가 웹 서버 프로세스의 권한이 없는 문맥에 있을 때에는 공격자는 파일시스템의 접근 제한 때문에 이 정보에 접근 할 수 없다.
- 공격자는 웹 서버 시스템에 권한된 접근을 얻는다. 개인키는 **passphrase**에 의해 보호되어있다. 공격자의 성공은 **cleartext**에서 **SSL** 개인키를 훔쳐오는 것이다.

이러한 문제를 해결하기 위한 한가지 방법은 웹서버 프로세스 메모리의 밖으로 인증서와 마찬가지로 개인 키를 추출하는 것이다. 다음에 그 해결방법을 설명하고 있다.

## 2 메모리에서 개인키 와 인증서 찾기

이미 시스템 메모리[1]내의 암호화된 자료를 찾기 위한 다른 방법이 설명된 문서들이 있다. 본 문서에서 제안된 방법은 기존의 방법과 완전히 다른 접근이며, 따라서 Shamir et al의 업적과는 무관하다.

인증서와 마찬가지로 RSA 개인 키도 공통적으로 표준 포맷으로 표현된다.

RSA 개인키 정보의 문법은 PKCS #8 [2], SSL 인증서의 문법은 x509 v3 [3]에서 기술된다.

인증서 문법과 마찬가지로 개인키도 ASN.1로 표현된다.

### PKCS #8: 개인키 문법 표준(Private-Key Information Syntax Standard)

개인키는 다음 문법을 따른다.(ASN.1):

```
PrivateKeyInfo ::= SEQUENCE {  
  version Version,  
  [...]
```

다음은 ASN.1 문법의 16진수형태로 나타낸 것이다.:

```
30 82 ?? ?? - SEQUENCE (30 82), length of the SEQUENCE (?? ??)  
02 01 00 - integer (02), length (01), value (00)
```

모든 개인키는 이 문법 형태로 나타내어지며, 우리는 이러한 패턴을 찾아야 한다.

### 인터넷 X.509 공개키 기반 인증과 인증서 해제목록(Certificate Revocation List) Profile

인증서는 다음 문법을 따른다.(ASN.1):

```
SEQUENCE {  
SEQUENCE {  
[...]
```

다음은 ASN.1 문법의 16진수형태로 나타낸 것이다.:

```
:  
30 82 ?? ?? - SEQUENCE (30 82), length of the SEQUENCE (?? ??)  
30 82 ?? ?? - SEQUENCE (30 82), length of the SEQUENCE (?? ??)
```

모든 인증서는 이러한 문맥으로 나타내어지며 우리는 이러한 패턴을 찾으면 된다.

개인 키와 인증서를 찾기 위해서는 단지 이러한 패턴만 필요하다.

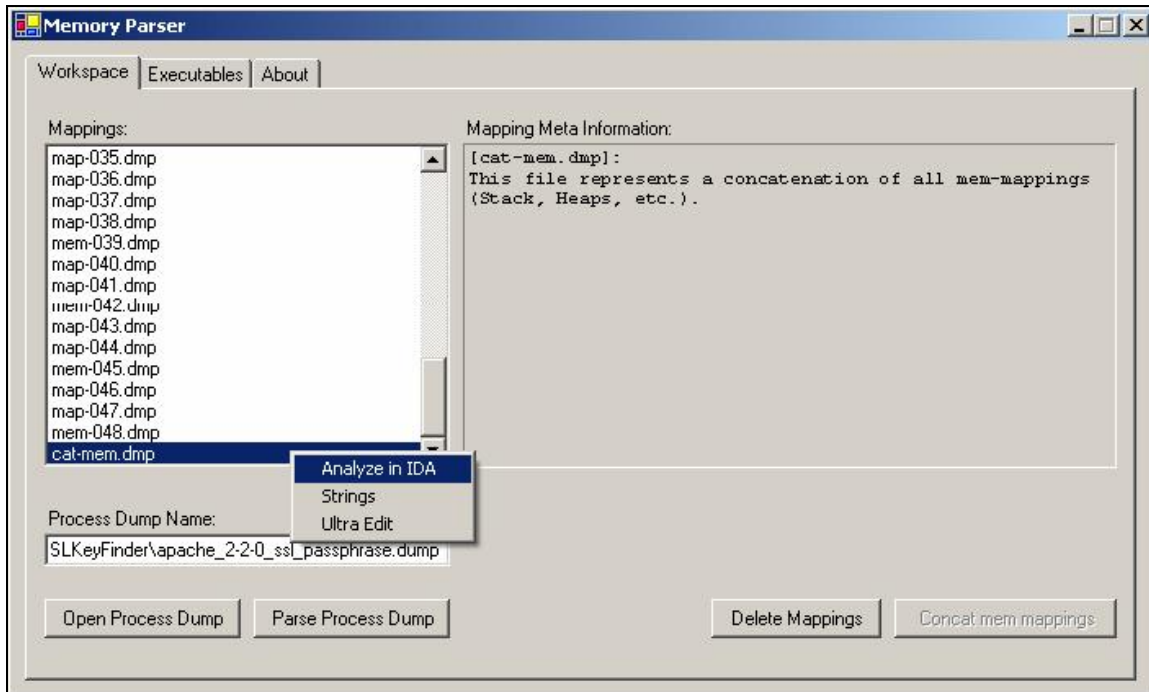
하나의 패턴은 키 혹은 인증서의 길이를 얻기 위해 적당한 SEQUENC 길이를 해석함으로써 키 혹은 인증서의 신뢰성 있는 추출이 가능하도록 한다.

## 3 실행

다음의 두 개의 개념 증명 틀은 프로세스 메모리로부터 인증서와 동일한 개인키를 추출하는 것이 가능하다는 것을 보여준다.

### IDA Pro 플러그인 SSL Key/Cert Finder

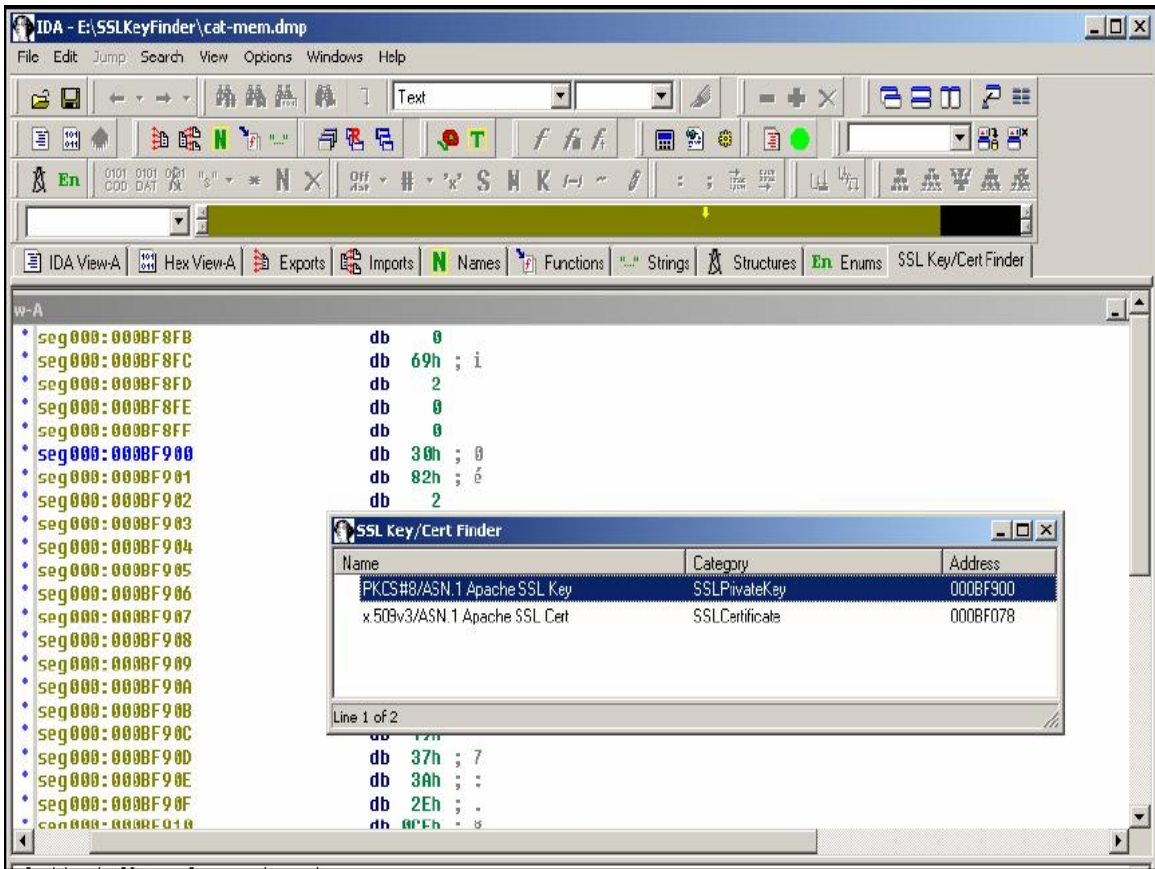
첫 번째는 Datarescue [4]의 디스어셈블러인 IDA Pro의 플러그인이 실행된 것이다. 예로든 pd [5] 유틸리티는 아파치 [6] 프로세스 (version 2.2.0, with SSL support, SSL certificate with passphrase)를 덤프하기 위해 사용된다. 그리고 프로세스 덤프의 데이터 맵핑들(stack, heap, etc.)은 MMP [7]와 연결되어 진다. 프로세스의 데이터 맵핑된 파일을 통해 RSA 개인키 와 인증서를 찾을 수 있다.



[그림 1] Concatenate data mapping with MMP

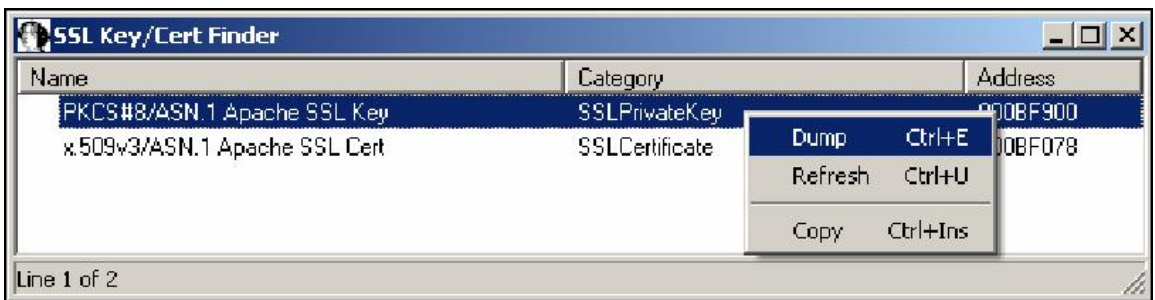
[그림1]은 아파치 프로세스의 데이터 맵핑(data mapping) 파일이 IDA Pro에 의해 로드된 화면이다. SSL Key/Cert Finder 플러그인은 단축키 SHIFT + S를 누르면 된다.





[그림 3] 개인키와 인증서를 찾은 화면

오른쪽 클릭을 하게 되면 디스크에서 개인키나 인증서의 추출이 가능한 Dump 메뉴가 있다.



[그림 4] 데이터 맵핑(data mapping) 파일로부터 개인키 덤프(dump)

현재 우리는 획득한 개인키와 인증서가 유효한지 확인하기위해서 OpenSSL을 사용할 수 있다.

```
$ openssl rsa -inform DER -check -text -in extracted_key.txt
```

```
Private-Key: (1024 bit)
```

```
modulus:
```

```
00:be:19:37:3a:2e:cf:2a:6c:fd:8a:44:da:43:d6:  
dd:19:5a:10:5a:f4:bf:93:bb:60:be:1c:24:96:f1:  
40:f5:f1:97:ca:2c:40:ed:dd:85:58:7b:26:68:4c:  
c7:d2:7a:11:82:6f:45:9e:ff:a5:ff:11:ac:da:26:  
7f:6d:9d:90:7f:12:64:ee:03:1b:f9:44:96:c3:3a:  
76:4a:3c:58:9d:f1:32:8b:dc:d2:29:2b:12:89:96:  
a8:b7:fd:5d:b9:7f:76:4c:db:12:e8:b1:33:56:85:  
d3:b2:ed:08:0e:29:7a:05:a3:3e:3c:17:24:69:8d:  
1c:bd:27:8d:b5:38:35:86:c9
```

```
publicExponent: 65537 (0x10001)
```

```
privateExponent:
```

```
46:f3:c8:6e:39:fc:6e:dc:61:41:93:73:57:f0:c1:  
73:6d:ef:3e:d3:ad:11:a9:d5:70:ff:b6:14:74:95:  
87:76:95:ee:0a:d8:6d:2f:ca:4e:7d:20:97:bb:58:  
b5:d1:83:e9:88:38:97:20:da:47:3a:c4:a6:63:ca:  
1a:12:be:54:59:f2:5d:53:5d:4c:58:70:d1:60:2f:  
ff:1d:7a:c0:37:f7:8d:0d:80:ff:7c:47:8d:8e:92:  
1b:d0:ee:54:cf:5a:b3:b8:d2:0c:6e:bb:31:0c:9b:  
a5:1b:67:92:17:cf:e4:35:9b:0e:d6:e9:30:a0:f1:  
f4:f6:99:64:4e:a6:b9:91
```

```
prime1:
```

```
00:f4:59:01:9c:c6:4a:a2:45:f5:af:0b:d9:1d:9a:  
d6:42:6f:d3:ce:56:a3:cb:51:be:39:8f:35:3f:85:  
d3:86:cd:d1:ef:09:29:d7:57:3c:b5:74:3f:91:9b:  
e6:d7:42:a9:13:00:dc:e3:90:73:37:ef:2e:2b:4e:  
a3:64:1b:ed:75
```

```
prime2:
```

```
00:c7:29:ef:a0:41:67:1d:56:67:69:0d:9e:73:c6:  
ab:22:a6:28:74:fb:81:62:3b:a9:a7:0d:a8:d8:b7:  
b2:c1:7a:58:c9:c1:4a:0b:db:a9:e0:25:d4:6c:e7:  
49:7f:78:47:9b:24:62:bf:e9:53:26:ac:49:b5:1b:  
92:38:74:65:85
```

```
exponent1:
```

```
55:fa:0b:8b:32:6a:88:76:bd:5f:fe:77:42:e7:7c:  
84:9b:fc:97:19:fd:40:49:5e:f9:b9:de:2e:9f:d4:  
32:16:b1:cb:be:19:ae:df:cf:48:b9:c2:b4:65:7a:  
f0:3b:50:6a:93:5f:25:e3:69:e7:40:8d:aa:47:5d:  
4e:98:55:11
```

```
exponent2:
```

```
2f:9c:7b:d7:70:ab:28:dd:45:fd:5c:2f:1b:f8:4b:  
63:0e:1b:af:d3:8c:1b:a2:ad:ac:ec:dc:07:6a:ea:  
c5:cb:ec:bb:d6:84:50:0f:64:2d:dc:7d:4a:c7:83:  
cf:80:3e:85:fd:0d:ca:59:09:f2:bd:cf:25:07:81:  
4e:13:ad:4d
```

```
coefficient:
```

```
00:c8:12:55:89:1f:5b:bf:52:62:17:bd:b2:a4:dc:
```

```
02:80:85:2c:be:d3:99:48:03:12:8a:72:27:ac:f1:
e0:21:29:17:9e:aa:a9:75:b6:5a:5d:91:7d:b4:b1:
c3:09:47:55:45:fd:2f:d6:17:28:f9:10:dc:de:4a:
fb:57:a2:81:89
RSA key ok
writing RSA key
-----BEGIN RSA PRIVATE KEY-----
MIICXAIBAAKBgQC+GTc6Ls8qbP2KRNpD1t0ZWWhBa9L+Tu2C+HCSW8UD18ZfKLEDt
3YVYeyZoTMfSehGCb0We/6X/EazaJn9tnZB/EmTuAxv5RJbDOnZKPFid8TKL3NIp
KxKJlqi3/V25f3ZM2xLosTNWhdOy7QgOKXoFoz48FyRpjRy9J421ODWGYQIDAQAB
AoGARvPIbjn8btXhQZNzV/DBc23vPtOteanVcP+2FHSVh3aV7grYbS/KTn0gl7tY
tdGD6Yg4lyDaRzrEpmPKGhK+VFnyXVNdTFhw0WA/v/x16wDf3jQ2A/3xHjY6SG9Du
VM9as7jSDG67MQybpRtnkhfP5DWbDtbMKDx9PaZZE6muZECQQD0WQGcxkqiRfWv
C9kdmZCb9POVqPLUb45jzU/hdOGzdHvCSnXVzy1dD+Rm+bXQqkTANzjkHM37y4r
TqNkG+11AkEAXynvoEFnHVZnaQ2ec8arIqYodPuBYjuppw2o2LeywXpYycFKC9up
4CXUboDjF3hHmyRiv+ITJqxJtRuSOHRlhQJAVfoLizJqiHa9X/53Qud8hJv8lXn9
QEle+bneLp/UMhaxy74Zrt/PSLnCtGV68DtQapNfjeNp50CNqkddTphVEQJAL5x7
13CrKN1F/VwvG/hLYw4br9OMG6KtrOzCB2rqxcvsu9aEUA9kLdx9SseDz4A+hf0N
ylkJ8r3PjQeBThOtTQJBAMgSVYkfW79SYhe9sqTcAoCFLL7TmUgDEopyJ6zx4CEp
F56qqXW2Wl2RfbSxwwlHVUX9L9YXKPkQ3N5K+1eigYk=
-----END RSA PRIVATE KEY-----
```

**\$ openssl x509 -inform DER -text -in extracted\_cert.txt**

```
Certificate:
Data:
Version: 3 (0x2)
Serial Number:
f6:26:f7:15:27:7a:ed:ec
Signature Algorithm: sha1 WithRSAEncryption
Issuer: C=DE, ST=Some-State, L=HN, O=COMPANY, CN=www.company.net
Validity
Not Before: Jan 4 10:21:51 2006 GMT
Not After : Feb 3 10:21:51 2006 GMT
Subject: C=DE, ST=Some-State, L=HN, O=COMPANY, CN=www.company.net
Subject Public Key Info:
Public Key Algorithm: rsaEncryption
RSA Public Key: (1024 bit)
Modulus (1024 bit):
00:be:19:37:3a:2e:cf:2a:6c:fd:8a:44:da:43:d6:
dd:19:5a:10:5a:f4:bf:93:bb:60:be:1c:24:96:f1:
40:f5:f1:97:ca:2c:40:ed:dd:85:58:7b:26:68:4c:
c7:d2:7a:11:82:6f:45:9e:ff:a5:ff:11:ac:da:26:
7f:6d:9d:90:7f:12:64:ee:03:1b:f9:44:96:c3:3a:
76:4a:3c:58:9d:f1:32:8b:dc:d2:29:2b:12:89:96:
a8:b7:fd:5d:b9:7f:76:4c:db:12:e8:b1:33:56:85:
d3:b2:ed:08:0e:29:7a:05:a3:3e:3c:17:24:69:8d:
1c:bd:27:8d:b5:38:35:86:c9
Exponent: 65537 (0x10001)
X509v3 extensions:
X509v3 Subject Key Identifier:
BA:A7:CD:BC:B0:B9:C6:CC:10:9C:80:6B:F5:38:DE:20:4F:21:F6:2F
```



```

X509v3 Authority Key Identifier:
keyid:BA:A7:CD:BC:B0:B9:C6:CC:10:9C:80:6B:F5:38:DE:20:4F:21:F6:2F
DirName:/C=DE/ST=Some-State/L=HN/O=COMPANY/CN=www.company.net
serial:F6:26:F7:15:27:7A:ED:EC
X509v3 Basic Constraints:
CA:TRUE
Signature Algorithm: sha1 WithRSAEncryption
3f:f4:32:1d:3e:1c:6b:ad:80:03:f4:a1:50:4f:70:a5:01:dd:
56:ac:54:29:93:ac:d5:ff:6e:97:27:09:a4:7f:57:a2:c5:3f:
75:2b:1f:69:1e:3d:ae:85:18:c7:43:7f:ad:80:71:f0:a3:8d:
90:8b:34:b2:a4:dc:a1:da:f0:ce:53:b3:f7:7c:bd:f7:4c:c4:
36:aa:ec:e3:41:5f:1f:26:ec:ee:e6:78:1e:a8:e9:eb:69:68:
d5:dd:60:02:44:3d:0a:60:2c:39:2c:69:cf:f8:f5:57:3e:2e:
85:b9:54:7d:86:f5:1f:ec:69:ab:ff:3e:d5:dc:c0:3e:ea:f2:
f5:fb
-----BEGIN CERTIFICATE-----
MIIC9TCCA16gAwIBAgIJAPYm9xUneu3sMA0GCSqGSIb3DQEBBQUAMFsxZzA1UE
BAYTAkRFMRMwEQYDVQQIEWpTb211LVN0YXRIMQswCQYDVQQHEwJITjEQMA4GA1UE
ChMHQ09NUEFOWTEYMBYGA1UEAxMPd3d3LmNvbXBhbnkubmV0MB4XDTA2MDEwNDEw
MjE1MVoXDTA2MDIwMzEwMjE1MVowWzELMAkGA1UEBhMCREUxEzARBgNVBAGTCINv
bWUuU3RhdGUxZzA1UEBhMjE1UEBhMjE1UEBhMjE1UEBhMjE1UEBhMjE1UEBhMjE1
Ew93d3cuY29tcGFueS5uZXQwZ8wDQYJKoZIhvcNAQEBBQADgY0AMIGJAoGBAL4Z
Nzouzyps/YpE2kPW3RlaEFr0v5O7YL4cJJbxQPXxl8osQO3dhVh7JmhMx9J6EYJv
RZ7/pf8RrNomf22dkH8SSZO4DG/IElsM6dko8WJ3xMovc0ikrEomWqLf9Xbl/dkzb
EuixM1aF07L7CA4pegWjPjwXJGmNHL0njbU4NYbJAgMBAAGjgcAwgb0wHQYDVRR0O
BBYEFQnzybywuchMEJyAa/U43iBPIfYvMIGNBgNVHSMegYUwgYKAFQnzybywuchM
EJyAa/U43iBPIfYvoV+kXTBbMQswCQYDVQQGEwJERTETMBEGA1UECBMKU29tZS1T
dGF0ZTElMAkGA1UEBhMCREUxEzARBgNVBAoTB0NPTVB0NPTVB0NPTVB0NPTVB0NPTV
dy5jb21wYW55Lm5ldIIIAPYm9xUneu3sMAwGA1UdEwQFMAMBAf8wDQYJKoZIhvcN
AQEFBQADgYEAP/QyHT4ca62AA/ShUE9wpQHdVqxUKZOslf9ulycJpH9XosU/dSsf
aR49roUYx0N/rYBx8KONkIs0sqTcodrwlOz93y990zENqrs40FfHybs7uZ4Hqjip
62lo1d1gAkQ9CmAsOSxpz/j1Vz4uhblUfyb1H+xpq/8+1dzAPury9fs=
-----END CERTIFICATE-----

```

### 익스플로잇 페이로드(exploit payload)로서의 SSL Key/Cert Finder

두 번째 실행은 Linux IA-32 플랫폼을 위한 익스플로잇 페이로드(exploit payload)이다. 이 페이로드는 서비스에서 메모리 변조 취약점을 공격하여 아파치 웹 서버로부터 인증서와 동일한 개인키를 추출하는데 성공적으로 테스트되었다 [9]. 더 자세한 것은 소스 코드를 보기 바란다.

두 개의 개념 증명 실행은 공개적으로 이용할 수 있다. [10].

## 4 대응책

민감한 암호화된 자료를 보호하기 위한 방법은 메모리에 데이터가 저장되는 것을 피하는 것이다. 이것은 추가적인 하드웨어의 사용으로 이루어질 수 있는데 하드웨어 시큐리티 모듈(HSM:Hardware Security Modules)을 사용함으로써 이러한 기능을 제공할 수 있다.

## 5 참고문헌

- [1] Sahmir, A; van Someren, N.: *Playing hide and seek with stored keys*, 1998.
- [2] RSA: *PKCS #8: Private-Key Information Syntax Standard*, An RSA Laboratories Technical Note, Version 1.2, Revised November 1, 1993.
- [3] Housley, R. et al: *Internet X.509 Public Key Infrastructure Certificate and Certificate Revocation List (CRL) Profile*, Request for Comments: 3280, April 2002.
- [4] Datarescue: *IDA Pro Disassembler and Debugger*, <http://www.datarescue.com>.
- [5] Klein, T.: *pd – Process Dumper*, <http://www.trapkit.de/research/forensic/pd/>.
- [6] Apache Software Foundation: *Apache Webserver*, <http://www.apache.org>.
- [7] Klein, T.: *Memory Parser (MMP)*, <http://www.trapkit.de/research/forensic/mmp/>.
- [8] OpenSSL, <http://www.openssl.org>.
- [9] CAN-2002-0656
- [10] SSL Key/Cert Finder implementations: <http://www.trapkit.de/research/sslkeyfinder/>.