

Kryptoanalyse Laborarbeit

Aufgabe 5 – Bonusaufgabe

2024-12-02

Hintergrund

Wir haben in der Vorlesung eine Möglichkeit besprochen, eine Backdoor in RSA-Schlüssel einzubauen. In diesem Dokument wird „Glasskey“ beschrieben, eine leicht abgeänderte (insbesondere voll deterministische) Variante des in der Vorlesung besprochenen Systems.

glasskey_prng: PRNG

Wir definieren zunächst einen PRNG, welcher Binärdaten in einem kontinuierlichen Strom liefert. Hierfür gibt es eine Funktion, die auf Basis von HMAC-SHA256, dem `agency_key` K und dem `seed` s Binärdatenblöcke B_i der Länge 32 Bytes erzeugt:

Algorithm 1 PRNG Block-Erzeugung

Eingabe: Schlüssel K , Seed s , Blocknummer $i = 0 \dots 2^{64} - 1$

Ausgabe: 32 Bytes an PRNG-Daten

```
1: procedure GLASSKEY_PRNG_BLOCK( $K, s, i$ )
2:    $i^* \leftarrow \text{INT2BYTESLITTLEENDIAN}(i)$ 
3:    $K^* \leftarrow \text{SHA256}(K) \parallel \text{SHA256}(s)$ 
4:   return HMAC-SHA256( $m = i^*, K = K^*$ )
5: end procedure
```

Ein kontinuierlicher Keystrom `glasskey_prng` wird definiert als Sequenz von Bytes die mit aufsteigenden Zählerwerten i , beginnend ab $i = 0$, aneinanderkateniert würden. Hierbei wird also, entgegen der Definition in der Vorlesung, pro HMAC-Aufruf immer 32 statt nur einem Byte erzeugt. Ihre PRNG-Funktion soll mehrere aufeinanderfolgende Datenströme mit deren respektiven Längen l_k zurückliefern. Beachten Sie, dass Sie hierfür den PRNG nur einmal an Anfang seeden dürfen.

Testfall:

```
{
  "action": "glasskey_prng",
  "arguments": {
    "agency_key": "T01HV1RG",
    "seed": "ur1EoxDElJs=",
    "lengths": [
      4,
      8,
      13,
      12,
      1,
      9
    ]
  }
}
```

Erwartete Antwort:

```
{
  "blocks": [
    "9q32ZQ==",
    "r2I4mx+M13E=",
    "RvMXtSbjaKkuBXoUsQ==",
    "gwdanlsoBDPlMuzk",
    "ZQ==",
    "P3ixhiNIbxur"
  ]
}
```

glasskey_prng_int_bits: Integerwerte aus dem PRNG

Aus dem Datenstrom sollen nun ganzzahlige Werte extrahiert werden:

Algorithm 2 PRNG Ganzzahl-Erzeugung

Eingabe: Schlüssel K , Seed s , Maximalbitlänge b

Ausgabe: Ganzzahliger Wert der Bitlänge $1 \dots b$

```
1: procedure GLASSKEY_PRNG_INT_BITS( $K, s, b$ )
2:    $l \leftarrow \lceil \frac{b}{8} \rceil$ 
3:    $s \leftarrow \text{GLASSKEY\_PRNG}(l)$ 
4:    $s^* \leftarrow \text{BYTES2INTLITTLEENDIAN}(s)$ 
5:   return EXTRACTLOWESTBITS( $s^*, b$ )
6: end procedure
```

```
{
  "action": "glasskey_prng_int_bits",
  "arguments": {
    "agency_key": "T01HV1RG",
    "seed": "ur1EoxDElJs=",
    "bit_lengths": [
      5,
      6,
      7,
      8
    ]
  }
}
```

Erwartete Antwort:

```
{
  "ints": [
    22,
    45,
    118,
    101
  ]
}
```

glasskey_prng_int_min_max: Ganzzahlen in Bereich

Während wir für die vorige Aufgabe nur Ganzzahlen benötigen, die Werte bis $2^b - 1$ annehmen können, sollen nun Ganzzahlen in einem beliebigen Wertebereich $m \dots M$ zurückgeliefert werden können.

Algorithm 3 PRNG Ganzzahl-Erzeugung in spezifischem Bereich

Eingabe: Schlüssel K , Seed s , Minimalwert m , Maximalwert M

Ausgabe: Ganzzahliger Wert r mit $m \leq r \leq M$

```
1: procedure GLASSKEY_PRNG_INT_MIN_MAX( $K, s, m, M$ )
2:    $s \leftarrow M - m + 1$ 
3:    $b \leftarrow \text{BITCOUNT}(s)$ 
4:   while true do
5:      $r \leftarrow \text{GLASSKEY\_PRNG\_INT\_BITS}(b)$ 
6:     if  $r < s$  then
7:       return  $r + m$ 
8:     end if
9:   end while
10: end procedure
```

```

{
  "action": "glasskey_prng_int_min_max",
  "arguments": {
    "agency_key": "T01HV1RG",
    "seed": "ur1EoxDElJs=",
    "specification": [
      {
        "min": 0,
        "max": 10
      },
      {
        "min": 12,
        "max": 14
      },
      {
        "min": 0,
        "max": 3
      },
      {
        "min": 0,
        "max": 1
      },
      {
        "min": 0,
        "max": 0
      },
      {
        "min": 14,
        "max": 99
      }
    ]
  }
}

```

Erwartete Antwort:

```

{
  "ints": [
    6,
    13,
    2,
    0,
    0,
    84
  ]
}

```

glasskey_genkey: Generierung eines Schlüsselpaars

Um ein Schlüsselpaar zu erzeugen wird folgende Funktion definiert, welche mindestens 128 Bit lange RSA Private Keys erzeugt und immer einen statischen 64-Bit Seed verwendet, der in den MSBs des Modul n auftauchen muss. Ihnen ist garantiert, dass die zwei MSBs des Seeds den Wert 1 haben.

Algorithm 4 Backdoor Schlüsselerzeugung

Eingabe: Schlüssel K , 64 Bit Seed s , Bitlänge l von n

Ausgabe: Primzahlen p, q sodass $n = pq$ und $\text{MSB}(n) = s$

```
1: procedure GLASSKEY_GENKEY( $K, s, l$ )
2:    $l_p \leftarrow \lfloor \frac{l}{2} \rfloor$  ▷ Bitlänge von  $p$ 
3:    $p \leftarrow \text{GLASSKEY\_PRNG\_INT}(l_p)$ 
4:    $p \leftarrow \text{SETLSB}(p)$ 
5:    $p \leftarrow \text{SETTWO MSB}(p)$ 
6:   while ISNOTPRIME( $p$ ) do ▷ Miller-Rabin, 20 Runden
7:      $p \leftarrow p + 2$ 
8:   end while

9:    $r \leftarrow l - 64$  ▷ Freie Bits von  $n$ 
10:   $n_l \leftarrow s \cdot 2^r$  ▷ Minimaler Wert für  $n$ 
11:   $n_h \leftarrow n_l + (2^r - 1)$  ▷ Maximaler Wert für  $n$ 
12:   $q_l \leftarrow \lfloor \frac{n_l}{p} \rfloor + 1$  ▷ Minimaler Wert für  $q$ 
13:   $q_h \leftarrow \lfloor \frac{n_h}{p} \rfloor$  ▷ Maximaler Wert für  $q$ 

14:   $q \leftarrow \text{GLASSKEY\_PRNG\_INT\_MIN\_MAX}(q_l, q_h)$ 
15:   $q \leftarrow \text{SETLSB}(q)$ 
16:  while ISNOTPRIME( $q$ ) do
17:     $q \leftarrow q + 2$ 
18:  end while
19:  return ( $p, q$ )
20: end procedure
```

Der Seed wird Ihnen als Base64-kodierte Binärdaten übergeben, welche Sie *big endian* interpretieren müssen.

Erzeugen Sie aus den so erhaltenen Faktoren p, q einen RSA Private Key in DER-Format. Die entsprechende ASN.1-Syntax können Sie RFC8017 im Appendix A.1.2 entnehmen. Prüfen Sie, dass Ihre so erzeugten RSA Private Keys direkt mit OpenSSL kompatibel sind.

```
{
  "action": "glasskey_genkey",
  "arguments": {
    "agency_key": "T01HV1RG",
    "seed": "3q2+78wA/+4=",
    "bit_length": 1024
  }
}
```

Erwartete Antwort:

```
{
  "der": "MIICXAIBAAKBgQDerb7vzAD/7icmAUKB1ufxU7rSB1KCvFJbYI4
MfgMGIS7y1Ju/E0J0snGit9FSsiskHIU0E8Co28mvpV69qwo5fdi0aL/c1oL
p/ANVk+qma0TKL/xRIUkXfh6X1LwfljeJHxKw8N977rZ/ChT4srM4nNFrXdV
6fAiE5NrZ+1DjfQIDAQABAOGBAIVLP+ZPGbIZnvmS+3q5Z/H/iu86TtvPWwU
zORQNQkYjCvV06x3+P3BXeMpMelKkMErXf6zivgrWNe6ccQ/cGKuZmmFVWAI
uIsM5GTiEz00v7unkoqBoP0+9dUEiL6GvPataViHmiNscLf2JotD00hFqDZ2
6RINmBeWYazwZr0fBAkEAWodaEDHYM+Liw11EBsEUNBDc5wUAMDylJRdN0Co
JEWWhQC1/07fJcd0AMezjzh/LPMbg9IKTAd7dk+nEdb10KQJBASULnOof17m
aKMo7e0rWYRmL/VdK/nBkMLHtUDUxz1GP1uX3DlxBzTu7k6v1acgGftJTsNS
YnZAaftRFWj1f/zUCQF+5r24suRG/Yot0x9bzCHgenDXq1g7mqPW5pAb9yHy
ScmDIm4TEMQ8qebnhaqXJrH/xA90ef2WS8gKplI3B9xECQDbgy07FUc/XN8Z
Ph1JHfV2cYrAjQizoBlp7t6a0kmWSy0q7jnvmcrm58fih+MJVvRBETfwyLGe
dHp0/85tEy/UCQHSvm3HtEvR7u7FQxT3shRZYr0BbSw5mZMJAnIvjvAg6c4R
tVNOx0MimiovaL+R6BoiPAdDmGUkYVWNNAEC/9S0="
}
```

glasskey_break: Bruch von CMS-Verschlüsselung

Wenn CMS verwendet wird, um Nachrichten zu verschlüsseln und die RSA-Schlüssel innerhalb des Zertifikats mittels Glasskey ein Backdoor eingebaut haben, können solche Nachrichten von jeder Person entschlüsselt werden, die den **agency_key** besitzt. Zunächst eine kleine Einführung in CMS und dessen Verwendung mit OpenSSL. Eine RSA-Schlüsselerzeugung (Key ist hier offensichtlich nicht mit einem Backdoor versehen):

```
$ openssl genrsa -out goodkey.key 1024
```

Daraufhin erstellen wir uns ein selbstsigniertes Zertifikat:

```
$ openssl req -key goodkey.key -new -x509 -subj '/CN=Good Cert' \
    -out goodkey.crt
```

Und können nun Nachrichten an dieses Zertifikat verschlüsseln:

```
$ echo Hallo | openssl cms -encrypt -binary -outform der \
    -out encrypted_msg.bin -aes128-wrap -aes128 goodkey.crt
```

Die verschlüsselte Nachricht liegt nun in der Binärdatei **encrypted_msg.bin**. Um diese zu entschlüsseln benötigen wir den privaten Schlüssel:

```
$ openssl cms -decrypt -in encrypted_msg.bin -inform der \
    -inkey goodkey.key
Hallo
```

Ihnen wird nun eine so erstellte CMS-Nachricht gegeben sowie das öffentliche X.509 Zertifikat des respektiven Empfängers. Ihre Aufgabe ist es, mit Hilfe des **agency_key**, welcher zur Erstellung des verwendeten RSA-Keypairs genutzt wurde, den öffentlichen Schlüssel zu brechen und die Nachricht zu entschlüsseln.


```

{
  "action": "glasskey_break",
  "arguments": {
    "agency_key": "T01HV1RG",
    "cms_msg": "MIIBJwYJKoZIhvcNAQcDoIIBGDCCARQCAQAxgdAwgcOCAQ
AwNjAeMRwwGgYDVQQDDBNCYWNrZG9vcmlEdsYXNza2V5AhRcmnGJVeWTER
6dfauMTBuwca/wNzANBgkqhkiG9w0BAQEFAASBgIWOQpYga5Ixa0s74wtDZQ
trtjQCEm/kxnPHhkHZf4S1627pPe8dtzxh8B4qC7Fmu73UugMDS01bbeWABt
7Wu2f0nf2fXRXBffYiJfmVM4bBBLW9gcPzjNsswTfw48dQzw+Lloi/+PZmCx
UQ7NztkAhPWawj/iFRxRrAtmhDNLZVMDwGCSqGSIb3DQEHATAdBglghkgBZQ
MEAQIEEGasAhJ6oXdmSsElQV3686qAECE9U0KMqoujqKLgHQapxZc=",
    "x509_crt": "MIICGCCAYGgAwIBAgIUxJpxiVX1kxEenX2rjEwbsHGv8
DcwDQYJKoZIhvcNAQELBQAWhjEcMBoGA1UEAwwTQmFja2Rvb3JlZCBHbGFzc
2tleTAeFw0yNDEyMDIxODU3MTNaFw0yNTAxMDExODU3MTNaMB4xHDAaBgNVB
AMME0JhY2tkb29yZWQgR2xhc3NrZXkwgZ8wDQYJKoZIhvcNAQEBBQADgYOAM
IGJAoGBAN6tvu/MAP/uJyYBQoHW5/FTutIHUoK8U1tgjgx+AwYhLvLUm78Q4
nSycak30VKyKyQchTQTWkjbya+lXr2rCj192I5ov9zWgun8A1WT6qZo5Mov/
FEhSRd+HpfUvB+WN6MfErDw33vutn8KFPiyszic0Wtd1Xp8CITk2tn6UON9A
gmBAAGjUzBRMBoGA1UdDgQWBBL5u3JeoJ2RjQP57PdTR8Twt+kTzAfBgNVH
SMEGDAWgBTL5u3JeoJ2RjQP57PdTR8Twt+kTzAPBgNVHRMBAf8EBTADAQH/M
AOGCSqGSIb3DQEBChUA4GBAJxUCHVwawZotoi8/qhFTBNz0iD3DwkYN6SFD
aQbgQXtLfi8JgVM44IYRTtNtC1uD9KYOhGzal3C7+Xk1qVukzHDM1xeZ0idx
wbvnnv/dyDSYGoqpcdfy8zGU/xG1QDcCeKjzePV7Y6eZufnFGVsN0zUu5cRF
NnFyNKa+HKalQcW"
  }
}

```

Erwartete Antwort:

```

{
  "plaintext": "U2FwcGVybG90dAo="
}

```