

# Aufgabenblatt 3

## IT-Security

### Angewandte Informatik

#### WS 2018/19

## Lernziele – 5 Punkte

- RSA-Verfahren

Dieses Aufgabenblatt baut auf die beiden vorherigen auf. Es wird das RSA-Verfahren realisiert und dazu passend die Langzahlbibliothek erweitert.

## Aufgaben

Basierend auf den Routinen des letzten Aufgabenblatts wird nun das RSA-Verfahren realisiert. Dazu sind folgende Routinen erforderlich:

- `func Keys generateRSAKeys(BigInt e, int size)` – erzeugt zufällig ein size-langes Schlüsselpaar, also eine Struktur mit dem privaten und öffentlichen Schlüssel sowie `p` und `q`.
- `func publicKey getPublicRSA(Keys k)` – liefert den öffentlichen Schlüssel vom Schlüsselpaar `k`
- `func secretKey getSecretRSA(Keys k)` – liefert den geheimen Schlüssel vom Schlüsselpaar `k`, aber auch die beiden Werte für `p` und `q`
- `func block encryptRSA(publicKey pk, block plain)` – verschlüsselt mit dem (öffentlichen) Schlüssel den Datenblock `plain`
- `func block decryptRSA(secretKey sk, block cipher)` – entschlüsselt mit dem (geheimen) Schlüssel einen Datenblock `cipher`.

Dazu beachten Sie bitte folgende Hinweise:

- Bei der Erzeugung der Schlüssel müssen Bedingungen beachtet werden, die Sie prüfen müssen:
  - Die Primzahlen müssen unterschiedlich sein.
  - Die Primzahlen müssen sich in der Länge um max. 30 bit unterscheiden.
  - Das Produkt `n` muss der Größe `size` oder etwas größer entsprechen. Zum Testen sind 512 in Ordnung, richtig wird es ab 2048 bit. Das BSI empfiehlt 3072 bit.

- Der unterste Wert für  $e$  ist  $2^{16}+1$ , besser sind höhere Werte.  $e$  und  $\Phi(n)$  dürfen keinen gemeinsamen Teiler haben, da sonst  $d$  nicht bestimmbar ist.
- Die Struktur `Keys` beinhaltet:  $p, q, e, d, n$ ; `publicKey`:  $e, n$ ; `secretKey`:  $p, q, d, n$
- Bei `en/decryptRSA()` kann der erste Parameter vom Typ `publicKey` oder `secretKey` sein; dies können Sie per Pointer mit Typumwandlung oder besser mit einer Union und einer den Typ beschreibenden Komponente realisieren, z.B. eine Bool-Variable, die als True die Public-Variante beschreibt.
- Bei jeder Anwendung des `secretKey` kann mit `powerModPrim2()` die Ent-/Verschlüsselung um den Faktor 3-4 optimiert werden, da die Primzahlen  $p$  und  $q$  bekannt sind. Leider eröffnet dies Seitenkanalangriffe, aber für diese Übung ist das erst einmal egal.
- Der Block `block` beinhaltet ein Array, dessen Elemente bitweise aneinander gereiht kleiner als das Produkt  $n$  ist, sowie die Angabe der Länge.
- Für die Bitkombinationen für `block` sind einige Werte verboten, u.a. 0, 1 und  $n-1$ . Prüfen Sie dies.

Gehen Sie bei der Entwicklung der Software immer schrittweise vor: Funktion für Funktion und immer sofort intensiv testen. Ersetzen Sie z.B. Ihre Random-Funktion gegen eine, die vorgegebene Zahlen generiert, so dass Sie die Schlüsselgenerierung nachvollziehbar testen können. Also, schreiben Sie ein Mock für Junit-Tests.

Zum Testen der RSA-Funktionen generieren Sie sich für den Block Extremwerte: alles 0, alles 1, 0.. aufsteigend bis zu einer vorgegebenen Zahl und per Zufall bzw. vorgegebene Werte. Dann wird immer ver- und dann entschlüsselt sowie das Ganze noch einmal umgekehrt. Es müssen am Ende immer dieselben Werte heraus kommen.

Bestandteil dieses Aufgabenblatts sind noch folgende Langzahlroutinen:

- `func BigInt gcd(BigInt x>0, y>0)` – Euklid'scher Algorithmus. Dieser *kann* in der binären Form realisiert werden. Die langsameren Versionen sind auch in Ordnung.
- `func BigIntgcd egcd(BigInt x>0, y>0)` – Erweiterter Euklid'scher Algorithmus. Dieser *kann* in der binären Form realisiert werden.
- `func BigInt powerModPrim2(BigInt x, y>0, p>1, q>1)` – Potenzierung  $x^y \bmod p \cdot q$ , wobei  $p$  und  $q$  zwei ungleiche Primzahlen sind. Hierbei wird mit dem chinesischen Restsatz optimiert. Diese Routine ist für dieses Aufgabenblatt optional. Stattdessen können Sie diese Routine mit `powerMod()` simulieren.
- `func bool gt(BigInt x, y)` – liefert true, falls  $x > y$  ist

Der Returnwert vom Typ `BigIntgcd` ist eine Struktur bestehend aus dem ggT-Wert und den beiden Faktoren  $u$  und  $v$  der Linearkombination, deren Werte

auch negativ sein können. In diesem Falle muss das Modul noch vor dem Beenden der ggT()-Funktion addiert werden, so dass immer Werte zwischen 0 und Modul-1 geliefert werden.

Bitte beachten Sie folgendes Prinzip: **Es kommt auf Korrektheit und nicht auf Performanz an.**

## Links

1. <https://www.cryptool.org/de/ct1-downloads>
2. <https://cryptography.io/en/latest/development/test-vectors/>
3. [https://github.com/pyca/cryptography/tree/master/vectors/cryptography\\_vectors/asymmetric/RSA/pkcs-1v2-1d2-vec](https://github.com/pyca/cryptography/tree/master/vectors/cryptography_vectors/asymmetric/RSA/pkcs-1v2-1d2-vec)
4. <http://cryptomanager.com/tv.html>
5. <http://csrc.nist.gov/groups/STM/cavp/documents/dss/186-2rsatestvectors.zip>
6. <https://csrc.nist.gov/projects/cryptographic-algorithm-validation-program/digital-signatures#rsavs>

## Abnahme

Zur Abnahme des gehören folgende Dateien:

- Testfälle mit Reports,
- Source-Code und
- Projektdateien, z.B. nbproject oder make-Dateien etc.

Alle Tests vom Dozenten müssen minimal benutzt werden; es können noch weitere Test durchgeführt werden. Die Vorführung der Lösung besteht in folgenden Ablauf: (1) Source-Code-Begutachtung, (2) Übersetzung und (3) Testlauf.

Wer mit vorgefertigten Langzahl-Bibliotheken arbeitet erhält 2 Punkte Abzug.

Auch diese Aufgabe kann per Email abgegeben werden, dann mit allen Quellen, Übersetzungsdateien, z.B. make bzw. eclipse/netbeans-Projekte, einschließlich der Tests. Alles muss ohne weiteres auf dem Rechner des Dozenten laufen können (Java, C++, Linux, CentOS 6.10). Programmieren Sie also portabel. Im Falle von Python, Ruby oder Lua bitte noch die notwendige Laufzeitumgebung mitliefern.