Das RSA-Verfahren

9. März 2023

Inhaltsverzeichnis

1	Asymmetrische Verschlüsselung						
	1.1	Das Problem der symmetrischen Verschlüsselung					
	1.2 Was bedeutet asymmetrisch? - Die Idee des RSA-Verfahrens						
	1.3 Zusatz: Erste Versuche						
		1.3.1 Versuch 1: Modulare Addition					
		1.3.2 Versuch 2: Modulare Multiplikation					
		1.3.3 Versuch 3: Modulares Potenzieren					
2	Ver-	-und Entschlüsseln von Nachrichten					
3	Her	stellung eines Schlüsselpaars					
4	Angriffsmöglichkeiten						
	4.1	Primfaktorzerlegung von n					
	4.2	Digitale Signatur					

1 Asymmetrische Verschlüsselung

1.1 Das Problem der symmetrischen Verschlüsselung

Alice und Bob arbeiten an einem streng geheimen Projekt. Da beide in verschiedenen Städten wohnen, sind sie sich noch nie begegnet. Alice und Bob müssen nun aber wichtige Nachrichten austauschen. Beide haben Angst, dass Oscar versuchen könnte ihre Nachrichten abzufangen. Sie müssen deshalb verschlüsseln.

Leider hat Alice nicht ein einziges Mal Zeit, sich persönlich mit Bob zu treffen. Aus diesem Grund sendet sie alle ihre Nachrichten mit der Post. Eine symmetrische Verschlüsselung der Nachrichten ist dabei keine gute Idee. Warum?

Nachrichten entschlüsseln.	
□ Alle symmetrischen Verfahren sind einfach zu knacken.	
□ Da sich symmetrische Verfahren nur für sehr kurze Nachrichten eigne beiden viel zu viele Nachrichten hin und her schicken.	en, müssen die

□ Alice müsste Bob einmal den geheimen Schlüssel des verwendeten Verfahren mit-

Aus diesem Grund verwendet Alice eine asymmetrische Verschlüsselung, das RSA-Verfahren. Das RSA-Verfahren wird in vielen Bereichen des alltäglichen Lebens verwendet. Davon wissen aber nur die wenigsten. Es kommt unter Anderem zum Einsatz bei

- Apps zum Chatten (Telegram, Threema, usw.),
- jedem Öffnen einer sicheren Website (https://...) im Internet,
- Bankgeschäften oder
- der Fernwartung von Computern.

Im letzten Kapitel des Skripts wird genauer auf die Einsatzgebiete eingegangen.

1.2 Was bedeutet asymmetrisch? - Die Idee des RSA-Verfahrens

In diesem Kapitel wollen wir verstehen, warum das RSA-Verfahren als asymmetrisch bezeichnet wird. Dazu reicht es zunächst aus, wenn wir uns nur den Ablauf des Nachrichtenaustauschs anschauen. Öffne dazu die Website





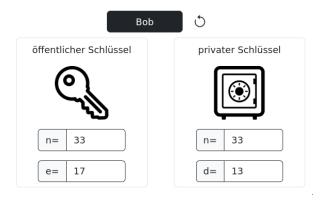
oder verwende den QR-Code.

Bei den symmetrischen Verfahren mussten beide Parteien alle Informationen (den geheimen Schlüssel) kennen. RSA ist nun ein asymmetrisches Verfahren, weil Alice über Informationen verfügt, die Bob nicht kennt und umgekehrt. Bei diesen geheimen Information handelt es sich um private Schlüssel, die zum Entschlüsseln der erhaltenen Nachrichten verwendet werden.

Wir wollen uns jetzt anschauen, wie Alice eine Nachricht an Bob sendet.

Alice sendet eine Nachricht an Bob

Drücke auf den Button von Bob um die Perspektive von Bob einzunehmen.

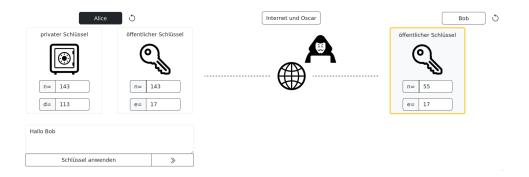


Durch Drücken von [6] baut sich Bob ein Schlüsselpaar (Kapitel 3) bestehend aus einem öffentlichen und einem privaten Schlüssel.

Der öffentliche Schlüssel besteht aus zwei Zahlen (n, e) und ist frei zugänglich für alle Personen.

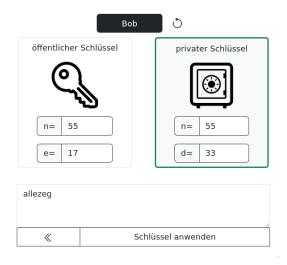
Der private Schlüssel besteht aus zwei Zahlen (n, d) und ist ein Geheimnis von Bob

Drücke auf den Button von Alice um die Perspektive von Alice einzunehmen.



Alice verfasst die Nachricht "Hallo Bob". Sie holt sich den öffentlichen Schlüssel von Bob und verschlüsselt ihre Nachricht durch Drücken von Schlüssel anwenden (Kapitel 2). Durch Drücken von sendet sie die verschlüsselte Nachricht zu Bob.

Wechsle in die Perspektive von Bob.



Nur Bob kann die Nachricht entschlüsseln, da er im Besitz des privaten Schlüssels ist (Kapitel 2). Wähle den privaten Schlüssel aus und drücke auf Schlüssel anwenden.

Aufgabe									
Sende eine Antwort von Bob an Alice. Beschreibe den Ablauf.									
Aufgabe									
Alice baut sich ein Sc Aussagen ist richtig?	chlüsselpaar. Bob baut	sich kein Sch	ılüsselpaa	r. Welche der beiden					
☐ Alice kann eine v an Bob senden.	verschlüsselte Nachricht	□ Bob kan an Alice		rschlüsselte Nachricht					
Aufgabe Welche Schlüssel kenn	t Alice?								
□ privat Alice	□ privat Bob	□ öffentlich	h Alice	□ öffentlich Bob					
Welche Schlüssel kenn	t Bob?								
□ privat Alice	□ privat Bob	□ öffentlich	h Alice	\Box öffentlich Bob					
Welche Schlüssel kenn	t Oscar?								
□ privat Alice	□ privat Bob	□ öffentlich	h Alice	□ öffentlich Bob					
Mit welchem Schlüsse	l verschlüsselt Bob eine	Nachricht an	Alice?						
□ privat Alice	□ privat Bob	□ öffentlich	h Alice	□ öffentlich Bob					
Mit welchem Schlüsse	l entschlüsselt Alice eine	e Nachricht v	on Bob?						
$\hfill\Box$ privat Alice	□ privat Bob	□ öffentlich	h Alice	□ öffentlich Bob					

1.3 Zusatz: Erste Versuche

In Kapitel 2 und 3 wird gezeigt, wie die Idee von öffentlichen und privaten Schlüsseln beim RSA-Verfahren umgesetzt wird. In diesem Zusatzkapitel sollen einige Beobachtungen beschrieben werden, die erklären warum das RSA-Verfahren auf diese Art und Weise funktionieren muss.

1.3.1 Versuch 1: Modulare Addition

1.3.2 Versuch 2: Modulare Multiplikation

1.3.3 Versuch 3: Modulares Potenzieren

2 Ver-und Entschlüsseln von Nachrichten

Wir wollen nun verstehen, was beim Ver-und Entschlüsseln der Nachrichten passiert. Was läuft also im Hintergund ab, wenn auf Schlüssel anwenden gedrückt wird. Zunächst machen wir uns klar, dass man jede Nachricht in eine Folge von Zahlenwerte übersetzten kann. Genauers dazu findest du im Zusatzkasten am Ende des Kapitels. Wie werden nun also Zahlen mit dem RSA-Verfahren verschlüsselt?

Aufgabe

Berechne die folgenden Kongruenzen mit der Methode der schnellen Exponentation.

Aufgabe

Verwende einen Schlüssel mit n = 11 und schicke die Zahl 12. Was beobachtest du? Was muss beim Senden von Nachrichten also bachtet werden?

3 Herstellung eines Schlüsselpaars

Damit das Ver-und Entschlüsseln auf diese Art und Weise funktionert, muss dass eigene Schlüsselpaar nach einer festgelegten Methode gebaut werden. Bei Drücken auf 💍 passiert genau das.

Aufgabe

Konstruiere dein eigenes Schlüsselpaar. Verwende keine Primzahlen > 30.

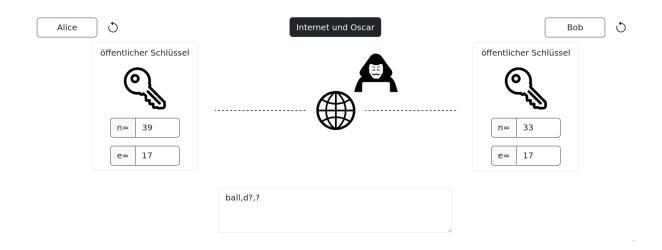
Hefte deinen öffentlichen Schlüssel mit Namen an die Tafel.

Nehme dir einen freien öffentlichen Schlüssel von der Tafel und schicke eine verschlüsselte Zahlenfolge (max. 5 Zahlen).

Gebe dem Inhaber des öffentlichen Schlüssels deine Nachricht.

Entschlüssele die Nachricht, die du erhalten hast.

4 Angriffsmöglichkeiten

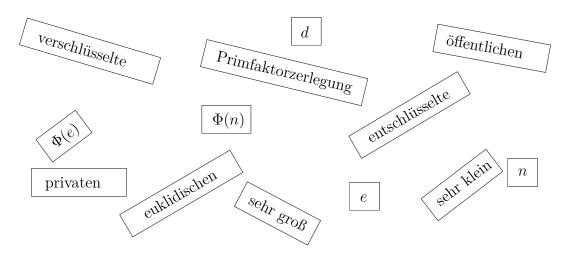


In diesem Abschnitt wollen wir die Perspektive von Oscar einnehmen. Drücke auf den Button Oscar um seine Situation grafisch darzustellen.

4.1 Primfaktorzerlegung von n

Fülle den Lückentext mit den Begriffen. Nicht alle Begriffe können verwendet werden.

Oscar kann nur an die Nachricht gelangen ur	Nachricht gelangen und kennt den _			
Schlüssel. Um die Nachricht zu entschlüsseln benöt	igt er aber den			
Schlüssel, genauer die Zahl Diese ist das Inverse z	au modulo			
Das lässt sich leicht mit dem erweiterten	Algorithmus			
berechen, wenn $\Phi(n)$ bekannt ist. Wenn n ist, daue	rt es unfassbar			
lange $\Phi(n)$ zu bestimmen. Nur wenn man die				
von n kennt, gilt sofort $\Phi(n) = (p-1) \cdot (q-1)$.				



Zusammenfassung: Angriff durch Primfaktorzerlegung

$$n = p \cdot q$$

$$\Phi(n) = (p-1) \cdot (q-1)$$

$$d^{-1} \equiv e \mod \Phi(n)$$

$$x \equiv y^d \mod n$$

Aufgabe

Hacke den privaten Schlüssel zu einem öffentlichen Schlüssel. Verwende das Primzahlsieb.

Um sich gegen diesen Angriff zu verteidigen wählt man ein sehr großes n. Ein RSA-Schlüssel in der Praxis besteht in der Regel aus 2048 Bit. Es ist dann sehr einfach n selber zu konstruieren, aber unmöglich die Zerlegung von n als Außenstehender zu finden. Außer man benötigt die Zerlegung erst in 100 Jahren.

4.2 Digitale Signatur

Ein weiterer Angriff könnte durch "Social Engineering" (soziale Manipulation) erfolgen. Dabei würde Oscar so tun, als wäre er Bob. Wenn Alice eine Anfrage an Bob schickt um den öffentlichen Schlüssel zu holen, könnte Oscar die Anfrage abfangen und stattdessen seinen öffentlichen Schlüssel an Alice senden. Wenn Alice die verschlüsselte Nachricht an Bob schickt, kann Oscar diese Nachricht entschlüsseln.

Um dieses Problem auszuschließen verwendet man in der Praxis digitale Signaturen.