

Verfahren am Beispiel (Alice möchte Bob eine geheime Botschaft schicken)

1. Bob erzeugt seinen Privaten Schlüssel D sowie seinen Öffentlichen Schlüssel (N,E) wie folgt:

```
P = 5 (P ist Primzahl, beliebig gewählt)
Q = 7 (Q ist auch beliebig gewählte Primzahl)

N = 35 (N = P * Q)

M = 24 (M = (P-1) * (Q-1))

E = 5 (E mit E < N und ggT(E,M) = 1 wird bestimmt und festgelegt)
D = 5 (D wird festgelegt, so dass D * E mod M = 1,

d.h. D * E - x * M = 1 für ein beliebiges, natürliches n)
```

- 2. Alice verschlüsselt ihre Nachricht X mit dem Öffentlichen Schlüssel (N,E) von Bob, genauer durch Anwenden der Formel X^E mod N = X^5 mod 35 und erhält so die verschlüsselte Nachricht Y.
- 3. Bob entschlüsselt Y durch "Rückwärtsrechnen" mit Y^D mod N = Y^5 mod 35 = X.

Beispiel:

DACH = 4-1-3-8 soll verschlüsselt werden:

Es ergibt sich also die Chiffre 9-1-33-8.

entschlüsseln:

```
9 ^5 mod 35 = 4
1 ^5 mod 35 = 1
33 ^5 mod 35 = 3
33^5=39135393|:35 = ...,09 (gerundet)| 0,09*35=3,15
8 ^5 mod 35 = 8
```

Lösung: 4-1-3-8 = DACH ©!

Natürlich ist das Verfahren in der Größenordnung der oben gewählten Primzahlen sehr unsicher! Man stelle sich vor ein Angreifer würde in den Besitz des Öffentlichen Schlüssels (N,E) = (35,5) gelangen (was recht einfach ist, da er öffentlich ist!). Dann könnte er aus der Gleichung $35=N=P^*Q$ augenblicklich die Primzahlen P, Q und damit M folgern – genauer ergibt sich: P=5, Q=7 (oder umgekehrt, aber nicht von Belang) und demzufolge $M=(P-1)^*(Q-1)=24$. Außerdem weiß er, dass D^*E mod M=1 gelten muss, also hier M=10 mod M=11, woraus sich für M=11 mod M=12. B. folgende Zahlen ableiten lassen: M=13, M=14, M=15, M=15, M=15, M=15, M=16, M=16, M=16, M=17, M=18, M=19, M=11, M=1

Weiteres theoretisches Beispiel:

```
P = 13, Q = 23, N = 13 * 23 = 299, M = 12 * 22 = 264
E < N = 299 und teilerfremd zu M = 264 = 2 * 2 * 2 * 3 * 11, also z.B. E = 5
D mit D * E mod M = 1, also D * 5 mod 264 = 1, also z.B. D = 53
```