28. Oktober 2022

# 8. Übungsblatt Kryptologie

## Aufgabe 1:

- a) Zeigen Sie, daß das Polynom  $f(x) = (x [\sqrt{N}])^2 N$  die Diskriminante N hat!
- b) Berechnen Sie dieses Polynom für N = 31 123 153 explizit!
- c) Bestimmen Sie alle einstelligen Primzahlen p mit der Eigenschaft, daß es ganze Zahlen x gibt, für die f(x) durch p teilbar ist, und geben Sie die Menge dieser Zahlen x jeweils an!

### Aufgabe 2:

Faktorisieren Sie die Zahl N=851 mit dem quadratischen Sieb mit Hilfe der Faktorbasis  $\mathcal{B}=\{2,5,11,17,23\}$  und dem Siebintervall [1,40]!

### Aufgabe 3:

Der Rechenaufwand von Faktorisierungsalgorithmen sowie von Algorithmen zur Berechnung diskreter Logarithmen für eine Zahl n ist oft ungefähr von der Form

$$L_n(\alpha,c) = e^{c(\log n)^{\alpha}(\log\log n)^{1-\alpha}}$$

mit  $\alpha \in [0, 1]$  und c > 0.

- a) Wie sieht diese Funktion in den Grenzfällen  $\alpha = 0$  und  $\alpha = 1$  aus?
- b) Zeigen Sie: Für  $\alpha < \beta$  ist  $L_n(\alpha, c) < L_n(\beta, c)$ !
- c) Der Aufwand für das Zahlkörpersieb ist ungefähr  $L_n(\frac{1}{3},c)$  mit  $c=\sqrt[3]{\frac{64}{9}}$ , der für eine gute Implementierung des quadratischen Siebs liegt bei  $L_n(\frac{1}{2},1)$ . Ab welcher Größe von n ist das Zahlkörpersieb schneller?

#### Aufgabe 4:

- a) Bestimmen Sie für g=2,3 und 5 die Menge aller  $x\in\mathbb{Z}/23$ , die einen diskreten Logarithmus zur Basis g modulo 23 haben!
- b) Berechnen Sie jeweils eine Tabelle dieser Logarithmen!