



## Präsenzübungen zur Vorlesung Kryptographie I

WS 2009

Blatt 2 / 30. Oktober 2009

### AUFGABE 1:

Der momentan beste Faktorisierungsalgorithmus berechnet einen Primfaktor von einer  $n$ -Bit Zahl in  $2^{cn^{\frac{1}{3}}(\log n)^{\frac{2}{3}}}$  Rechenschritten. Nehmen Sie an, dass  $c = 2$  und eine Instruktion auf einem Prozessor genau einem Rechenschritt entspricht und dieser Algorithmus perfekt verteilbar ist. Desweiteren nehmen Sie an, dass ein Prozessor  $2^{32}$  Instruktionen pro Sekunde ausführen kann, und dass dieser Prozessor 250 EU kostet.

Unter der Annahme, dass man in 5 Jahren fertig sein möchte:

- Wie viel würde es ungefähr kosten, eine 512-Bit Zahl zu faktorisieren ?
- Wie viel würde es ungefähr kosten, eine 1024-Bit Zahl zu faktorisieren ?
- Wie viel würde es ungefähr kosten, eine 2048-Bit Zahl zu faktorisieren ?

Hinweis: 5 Jahre haben ca.  $2^{27}$  Sekunden.

### AUFGABE 2:

Beweisen Sie die Äquivalenz der folgenden Definitionen:

**Definition 1.** Eine Funktion  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{N}$  heisst vernachlässigbar, wenn für jedes Polynom  $p$  ein  $N \in \mathbb{N}$  existiert, sodass für alle  $n \geq N$  gilt  $f(n) < \frac{1}{p(n)}$

**Definition 2.** Eine Funktion  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{N}$  heisst vernachlässigbar, wenn für jede Konstante  $c \in \mathbb{R}$  ein  $N \in \mathbb{N}$  existiert, sodass  $f(n) < n^{-c}$  für  $n \geq N$  gilt.

### AUFGABE 3:

Betrachten Sie den folgenden Algorithmus, der aus einem zufälligen 8-Bit-String  $x = x_0 \dots x_8$  einen pseudozufälligen 24-String  $x = x_0 \dots x_8 x_8 \dots x_8 x_0 \dots x_8$  generiert.

Konstruieren Sie einen Unterscheidungsalgorithmus, der mit einer Fehlerwahrscheinlichkeit von weniger als  $2^{-64}$  den Pseudozufallsgenerator von "echtem" Zufall unterscheidet.

### AUFGABE 4:

Sei  $G$  ein Pseudozufallsgenerator mit  $|G(s)| > 2|s|$ . Definiere  $G'(s) = G(s0^{|s|})$ . Ist  $G'$  notwendigerweise auch ein Pseudozufallsgenerator ?