

## Algorithmen und Wahrscheinlichkeit

### Peer-Aufgaben 4

---

#### Lösung zu Aufgabe 1

Wir konstruieren einen Las-Vegas Algorithmus  $A'$ , der als Input ein  $N \in \mathbb{N}$  nimmt und dann eine Primzahl im Intervall  $[N, 2N]$  ausgibt: im ersten Schritt führt  $A'$  den Monte-Carlo Algorithmus  $A$  auf  $N$  aus und erhält die Ausgabe  $X$ . Im zweiten Schritt überprüft  $A'$  mit Hilfe von  $V$  ob  $X$  eine Primzahl ist. Ist dies der Fall, gibt  $A'$  die Primzahl  $X$  aus, ansonsten kehrt er zum ersten Schritt zurück.

Per Konstruktion gibt  $A'$  immer eine Primzahl zurück, ist also korrekt. Seine Laufzeit ist eine Zufallsvariable. Im folgenden berechnen wir zunächst die erwartete Laufzeit  $T$ . Der Algorithmus wiederholt zwei Schritte, solange bis ein Erfolg eintritt. Da die Wiederholungen unabhängig sind und ein Erfolg mit Wahrscheinlichkeit  $p_N$  auftritt ist die Anzahl Wiederholungen geometrisch verteilt mit Parameter  $p_N$ . Die erwartete Anzahl Wiederholungen ist somit  $1/p_N \leq \log N$ . Die Laufzeit einer Wiederholung besteht aus zwei Schritten mit Laufzeiten von  $\mathcal{O}(\log N)$  und  $\mathcal{O}(\log^{6.1} N)$ , insgesamt hat eine Wiederholung von  $A'$  folglich Laufzeit  $\mathcal{O}(\log^{6.1} N)$ . Daher ergibt sich als erwartete Gesamtlaufzeit  $T = \mathcal{O}(\log^{7.1} N)$ .

Wenn wir erreichen wollen, dass der Algorithmus Erfolgswahrscheinlichkeit mindestens  $1/2$  hat, genügt es, ihn für Zeit  $2T$  laufen zu lassen. Markovs Ungleichung ( $T \geq 0$ ) impliziert nämlich, dass

$$\Pr[\text{Laufzeit} \geq 2T] \leq \frac{\text{erwartete Laufzeit}}{2T} = \frac{1}{2}.$$

**Bemerkung:** Der Monte-Carlo Algorithmus  $A$ , der gegeben  $N \in \mathcal{N}$  eine Zahl  $X$  im Intervall  $[N, 2N]$  ausgibt, sodass  $X$  mit Wahrscheinlichkeit  $p_N \geq 1/\log N$  eine Primzahl ist, ist erstaunlich simpel:  $A$  gibt einfach eine zufällige ungerade Zahl im Intervall  $[N, 2N]$  aus. Dies funktioniert jedenfalls für  $N \geq 100$ , da ein Satz aus der Zahlentheorie besagt, dass es für  $N \geq 100$  mindestens  $\frac{N}{2 \log N}$  Primzahlen im Intervall  $[N, 2N]$  gibt. (Asymptotisch gilt sogar, dass es  $(1 + o(1)) \frac{N}{\log N}$  Primzahlen im Intervall  $[N, 2N]$  gibt.)