

Aufgabe 1 Unabhängigkeit

10 Punkte

Seien E_1, \dots, E_n, F Ereignisse. Zeigen Sie: Ist F von E_1, \dots, E_n unabhängig, so gilt auch für jede Teilmenge $\mathcal{E} \subseteq \{E_1, \dots, E_n, \overline{E_1}, \dots, \overline{E_n}\}$ mit $\Pr[\bigcap_{E \in \mathcal{E}} E] > 0$, dass

$$\Pr[F] = \Pr \left[F \mid \bigcap_{E \in \mathcal{E}} E \right]$$

ist.

Aufgabe 2 Das uniforme Kodierungslemma

10 Punkte

Sei S eine endliche Menge. Ein *präfixfreier Code* für S ist eine Funktion $C : S \rightarrow \{0, 1\}^*$, so dass für alle $s, t \in S$ gilt: $C(s)$ ist kein Präfix von $C(t)$ und $C(t)$ ist kein Präfix von $C(s)$.

(a) Sei $C : S \rightarrow \{0, 1\}^*$ und $\ell \in \mathbb{N}$. Zeigen Sie:

$$|\{s \in S \mid |C(s)| \leq \ell\}| \leq 2^\ell.$$

(b) Sei $C : S \rightarrow \{0, 1\}^*$ ein präfixfreier Code, und sei $k \in \mathbb{N}$. Setze

$$B = \{s \in S \mid |C(s)| \leq \log |S| - k\}.$$

Beweisen Sie das *uniforme Kodierungslemma*: Sei $s \in S$ zufällig gleichverteilt. Dann gilt

$$\Pr[s \in B] \leq 2^{-k}.$$

Aufgabe 3 Läufe in binären Zeichenfolgen

10 Punkte

Sei $n \in \mathbb{N}$ und sei $x \in \{0, 1\}^n$ ein binäres Wort der Länge n . Ein *Lauf der Länge k* in x ist eine zusammenhängende Teilfolge von k Einsen in x , für $k \in \mathbb{N}$.

Benutzen Sie das uniforme Kodierungslemma, um eine möglichst gute obere Schranke für das Ereignis zu erhalten, dass ein zufällig gleichverteiltes binäres Wort der Länge n einen Lauf der Länge $\lceil \log n \rceil + s + 1$ enthält, für $s \in \mathbb{N}$.