

4. Übung aus Informations- und Codierungstheorie SS 2016

1. Sind X_1, \dots, X_n n binäre Zufallsvariable, so versteht man unter einem *run* eine Teilfolge X_i, \dots, X_j , $i \leq j$, sodass gilt $X_i = X_k$, $\forall i \leq k \leq j$ und $i = 1 \vee X_{i-1} \neq X_i$ und $j = n \vee X_j \neq X_{j+1}$. Sei $\mathbf{R} := (R_1, \dots, R_N)$ der Vektor der *run*-Längen in $\mathbf{X} := (X_1, \dots, X_n)$ (d.h. N ist die Anzahl der *runs* und daher auch eine Zufallsvariable). Man zeige $H(\mathbf{R}) \leq H(X_1, \dots, X_n) \leq H(\mathbf{R}) + 1$.

2. Man zeige, dass für Markoffketten X_0, \dots, X_n gilt

$$H(X_0|X_n) \geq H(X_0|X_{n-1}). \quad (1)$$

3. Man zeige: $I((X_1, \dots, X_n), Y) = I(X_1, Y) + \sum_{i=2}^n I(X_i, Y|X_1, \dots, X_{i-1})$.

4. Für eine Wahrscheinlichkeitsverteilung $P = (p_1, \dots, p_m)$ zeige man

- (a) sind $p_{(1)} \leq \dots \leq p_{(m)}$ die der Größe nach geordneten p_i so gilt für $0 \leq f_1 \leq \dots \leq f_m$ und jede Permutation π_1, \dots, π_m von $1, \dots, m$

$$\sum_{i=1}^m f_i p_{(m+1-i)} \leq \sum_{i=1}^m f_i p_{\pi_i}, \quad (2)$$

- (b) durch vollständige Induktion

$$H^*(P) \leq \sum_{i=1}^{m-1} i p_{(m+1-i)} + (m-1) p_{(1)} = \sum_{i=1}^m i p_{(m+1-i)} - p_{(1)}, \quad (3)$$

und geben Sie einen Binärkode an, dessen mittlere Wortlänge mit der oberen Schranke in Ungleichung (3) übereinstimmt.

5. Man zeige, dass $H(p_1, \dots, p_m) = - \sum_{i=1}^m p_i \log p_i$ die einzige Funktion ist, die folgende Bedingungen erfüllt:

- (a) $H(p_1, \dots, p_m) = H(p_{\pi_1}, \dots, p_{\pi_m})$ für jede Permutation π_1, \dots, π_m von $1, \dots, m$, d.h. H ist symmetrisch in p_1, \dots, p_m ,
- (b) $H(p_1, \dots, p_m) = H(p_1+p_2, p_3, \dots, p_m) + (p_1+p_2) H\left(\frac{p_1}{p_1+p_2}, \frac{p_2}{p_1+p_2}\right)$,
- (c) $H(p, 1-p)$ ist stetig in p ,
- (d) $H\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right) = 1$,
- (e) $h(m) := H\left(\frac{1}{m}, \dots, \frac{1}{m}\right)$ ist monoton steigend in m .