

Übungsblatt Nr. 9

Abgabe bis 15. Juni

*Pro Blatt wird nur eine – vorbestimmte – Aufgabe korrigiert und gewertet. Bitte schreiben Sie **groß hervorgehoben** die Gruppennummer Ihres Tutoriums auf Ihre zusammengehefteten (!) Lösungsblätter.*

Aufgabe 30

Zeigen Sie, daß die Funktion

$$H(p_1, \dots, p_n) = - \sum_{i=1}^n p_i \log p_i$$

mit $\sum_{i=1}^n p_i = 1$ tatsächlich die vier Axiome erfüllt, auf die Chintschin (1953) und Faddejew (1956) das Shannon'sche Informationsmaß H zurückgeführt haben:

a)

$$m < n \quad \Leftrightarrow \quad H\left(\frac{1}{m}, \dots, \frac{1}{m}\right) < H\left(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n}\right)$$

b)

$$H\left(\frac{1}{m}, \dots, \frac{1}{m}\right) + H\left(\frac{1}{n}, \dots, \frac{1}{n}\right) = H\left(\frac{1}{mn}, \dots, \frac{1}{mn}\right)$$

c)

$$H(p_1, \dots, p_r, p_{r+1}, \dots, p_n) = H(a, b) + a \cdot H\left(\frac{p_1}{a}, \dots, \frac{p_r}{a}\right) + b \cdot H\left(\frac{p_{r+1}}{b}, \dots, \frac{p_n}{b}\right)$$

$$\text{mit} \quad a = \sum_{i=1}^r p_i \quad \text{und} \quad b = \sum_{i=r+1}^n p_i \quad (a + b = 1)$$

(Tip: strukturelle Induktion)

d) $H(p, 1-p)$ ist stetig in p

Aufgabe 31

a) Beweisen Sie, daß der Wert $p = 1/2$ die Shannon-Information

$$H(p, 1-p)$$

einer binären Quelle maximiert.

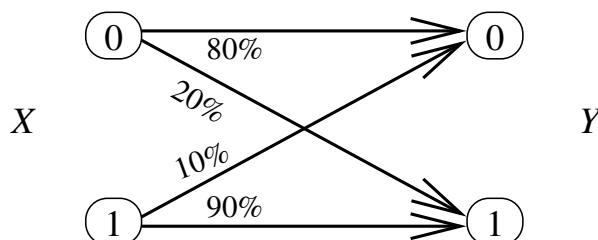
- b) Leiten Sie her, wie es zur Formel für die Kapazität des binären symmetrischen Übertragungskanals mit Fehlerwahrscheinlichkeit β kommt ($0 \leq \beta \leq 1$):

$$C_{\text{sym}} = 1 + \beta \log \beta + (1 - \beta) \log(1 - \beta)$$

Sie dürfen nur die Übertragungswahrscheinlichkeiten $p(y|x)$ für die Ausgabe $y \in Y = \{0, 1\}$ in Abhängigkeit von der Eingabe $x \in X = Y$ und die Definition des Shannon-Informationsmaßes $H(p_1, \dots, p_n) := -\sum_{i=1}^n p_i \log p_i$ als bekannt voraussetzen, ferner Formeln für die Transinformation $H(X; Y)$.

Aufgabe 32 *wird korrigiert: $\frac{1}{2} + 1 + 1\frac{1}{2} + 2 + 1 + 2 + 2 + 0 = 10$ Punkte*

Studieren Sie den Fall eines asymmetrischen binären Kanals mit Quelle X und Empfang Y . Die Übertragungswahrscheinlichkeiten $P(Y|X)$ seien durch das folgende Diagramm gegeben:



- Wie groß ist die Wahrscheinlichkeit dafür, daß die Bitkette "1100" als "1001" übertragen wird?
- Wenn die Quelleninformation $H(X) = 1$ bit ist, wie groß ist dann $H(Y)$?
- Wie groß muß $H(X)$ sein, damit $H(Y) = 1$ bit wird?
- Ermitteln Sie eine Quellenstatistik $P(X=x)$, für die $H(X) = H(Y)$ wird.

Durch die Quellenstatistiken $P(X=x)$ aus b), c) und d) sind drei verschiedene "Betriebsmodi" desselben Kanals festgelegt. Die folgenden Berechnungen sollen für alle drei Modi angestellt werden:

- Wie groß ist die Gesamtinformation $H(X, Y)$ des Übertragungssystems?
- Wie groß ist die Fehlinformation $H(Y|X)$?
Wie groß ist die Äquivokation $H(X|Y)$?
- Wie groß ist schließlich die Transinformation $H(X; Y)$?
- Wie groß ist die Kanalkapazität C dieses asymmetrischen Kanals?

(Angabe bitte auf vier Nachkommastellen genau; wenn es nicht algebraisch klappt, notfalls unter Zuhilfenahme numerischer Verfahren)

Aufgabe 33

Es sei eine Informationsquelle Q gegeben, die mit dem binären Alphabet $A = \{0, 1\}$ sukzessiv Zeichen aus der periodischen Folge

$$\dots 00100010001000100010001000100010 \dots$$

ausgibt. Bestimmen Sie den Informationsgehalt eines zum Zeitpunkt t ausgegebenen Zeichens X_t ,

- wenn kein vorhergehendes Zeichen bekannt ist. Wir haben in diesem Fall also einen Empfänger ohne Gedächtnis, der daher nicht die Periodizität der Eingabe erkennen kann.
- wenn ein vorhergehendes Zeichen X_{t-1} bekannt ist.
- wenn zwei vorhergehende Zeichen X_{t-1}, X_{t-2} bekannt sind.
- wenn drei vorhergehende Zeichen $X_{t-1}, X_{t-2}, X_{t-3}$ bekannt sind.

Erbauliches zum Einstein-Jahr 2005, Folge 9:

“Seit die Mathematiker über die Relativitätstheorie hergefallen sind, verstehe ich sie selbst nicht mehr.”