# Informations und Kommunkationstherorie -Aufgabensammlung Lösungen

## 3. Übertragungskanal

### 3.2. Kanalkapazität bei diskreter Quelle

#### **Aufgabe 1**

Es handelt sich um einen binären Kanal (also Z = 2), bei dem die Wahrscheinlichkeit, dass das Zeichen sich ändert (0 -> 1 oder 1 -> 0) gleich  $p_s$  ist.

GESICHERTE ÜBERTRAGUNG

a)

$$p_s = 0.02, N = 64, f_Q = 100 rac{QZ}{s}$$

$$egin{aligned} H(Y|X) &= 2 \cdot rac{1}{2} \cdot (0.02 \cdot \log_2 rac{1}{0.02} + 0.98 \cdot \log_2 rac{1}{0.98}) \ &= 0.141 rac{bit}{KZ} \end{aligned}$$

$$H_T=H(Y)-H(Y|X)=1rac{bit}{KZ}-0.141rac{bit}{KZ}=0.859rac{bit}{KZ}$$

$$l = \lceil \log_2 N 
ceil = \lceil \log_2 64 
ceil = 6 rac{KZ}{QZ}$$

$$H_K = \log_2 2 = 1 rac{bit}{KZ}$$

$$egin{align} v_s &= f_q \cdot l \cdot rac{H_K}{H_T} = 100 rac{QZ}{s} \cdot 6 rac{KZ}{QZ} \cdot rac{1 rac{bit}{KZ}}{0.859 rac{bit}{KZ}} \ &= 698 rac{KZ}{s} \end{aligned}$$

b)

$$I_T = v_s \cdot H_T = 698 \frac{KZ}{s} \cdot 0.859 \frac{bit}{KZ} = 600 \frac{bit}{s}$$

c)

Kapazit "atsauslastung: A

$$A = rac{I_T}{C} \cdot 100\% = rac{v_s \cdot H_T}{2B \cdot H_T} \cdot 100\% = rac{v_s}{2B} \cdot 100\%$$
  $A = rac{698.5}{2 \cdot 2 \cdot 10^3} \cdot 100\% = 17.5\%$ 

a)

$$v_s = f_Q \cdot l = 100 rac{QZ}{s} \cdot 6 rac{KZ}{QZ} = 600 rac{KZ}{s}$$

b)

$$I_T = v_s \cdot H_T = 600 \frac{KZ}{s} \cdot 0.859 \frac{bit}{KZ} = 515, 4 \frac{bit}{s}$$

c)

$$A = rac{v_s}{2B} \cdot 100\% = rac{600}{2 \cdot 2 \cdot 10^3} \cdot 100\% = 15\%$$

#### Aufgabe 2

a)

$$f_Q=rac{1}{t_{\scriptscriptstyle ar{H}}}=rac{1}{10}=0.1rac{Bild}{s}$$

$$egin{aligned} I_{KQ} & \leq C \ f_Q \cdot l \cdot H_K & \leq C \ \ l & \leq rac{C}{f_Q \cdot H_K} & \leq rac{50 \cdot 10^3}{0.1 \cdot 1} \ \ l & \leq 500000 rac{KZ}{Bild} \ \ l & \leq 5 rac{KZ}{Bild punkt} => 2^5 = 32 = N \end{aligned}$$

b)

$$f_Q \le rac{C}{l \cdot H_K} \le rac{50 \cdot 10^3}{6 \cdot 10^5 \cdot 1}$$
 $\le 0.083$ 

$$t_{\scriptscriptstyle ar{u}} = rac{1}{f_Q} = rac{1}{0.083} = 12rac{s}{Bild}$$