

A4.1: WDF, VTF und Wahrscheinlichkeit

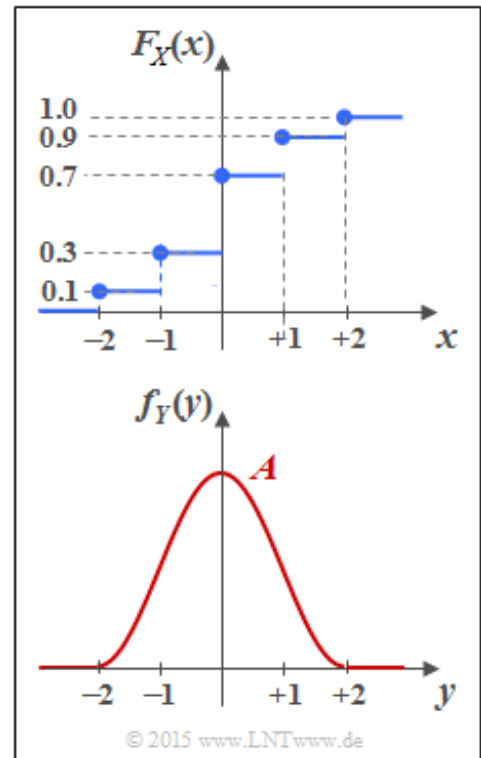
Zur Wiederholung einiger wichtiger Grundlagen aus dem Buch **Stochastische Signaltheorie** beschäftigen wir uns mit

- der **Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion** (WDF),
- der **Verteilungsfunktion** (VTF).

Die obere Darstellung zeigt die Verteilungsfunktion $F_X(x)$ einer wertdiskreten Zufallsgröße X . Die zugehörige WDF $f_X(x)$ ist in der Teilaufgabe (a) zu bestimmen. Die Gleichung

$$\begin{aligned} \Pr(A < X \leq B) &= F_X(B) - F_X(A) = \\ &= \lim_{\varepsilon \rightarrow 0} \int_{A+\varepsilon}^{B+\varepsilon} f_X(x) dx \end{aligned}$$

stellt zwei Möglichkeiten dar, um die Wahrscheinlichkeit für das Ereignis „Die Zufallsgröße X liegt in einem Intervall“ aus der VTF bzw. der WDF zu berechnen.



Die untere Grafik zeigt die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion

$$f_Y(y) = \begin{cases} 1/2 \cdot \cos^2(\pi/4 \cdot y) & \text{für } |y| \leq 2, \\ 0 & \text{für } y < -2 \text{ und } y > +2 \end{cases}$$

einer wertkontinuierlichen Zufallsgröße Y , die auf den Bereich $|Y| \leq 2$ begrenzt ist.

Prinzipiell besteht bei der kontinuierlichen Zufallsgröße Y der gleiche Zusammenhang zwischen WDF, VTF und Wahrscheinlichkeiten wie bei einer diskreten Zufallsgröße. Sie werden trotzdem einige Detailunterschiede feststellen. Beispielsweise kann bei der kontinuierlichen Zufallsgröße Y in obiger Gleichung auf den Grenzübergang verzichtet werden, und man erhält vereinfacht:

$$\Pr(A \leq Y \leq B) = F_Y(B) - F_Y(A) = \int_A^B f_Y(y) dy.$$

Hinweis: Die Aufgabe dient zur Vorbereitung der in **Kapitel 4.1** dargelegten Thematik. Nützliche Hinweise zur Lösung dieser Aufgabe und weitere Informationen zu den wertkontinuierlichen Zufallsgrößen finden Sie im **Kapitel 3** des Buches „Stochastische Signaltheorie“.

Gegeben ist zudem das folgende unbestimmte Integral:

$$\int \cos^2(A\eta) d\eta = \frac{\eta}{2} + \frac{1}{4A} \cdot \sin(2A\eta).$$

Fragebogen zu "A4.1: WDF, VTF und Wahrscheinlichkeit"

a) Bestimmen Sie die WDF $f_X(x)$ der wertdiskreten Zufallsgröße X . Welche der folgenden Aussagen sind zutreffend?

- Die WDF setzt sich aus fünf Diracfunktionen zusammen.
- Es gilt $\Pr(X = 0) = 0.4$ und $\Pr(X = 1) = 0.2$.
- Es gilt $\Pr(X = 2) = 0.4$.

b) Berechnen Sie die folgenden Wahrscheinlichkeiten:

$$\Pr(X > 0) =$$

$$\Pr(|X| \leq 1) =$$

c) Welche Werte ergeben sich für die Verteilungsfunktion $F_Y(y) = \Pr(Y \leq y)$ der wertkontinuierlichen Zufallsgröße Y , insbesondere:

$$F_Y(y = 0) =$$

$$F_Y(y = 1) =$$

$$F_Y(y = 2) =$$

d) Wie groß ist die Wahrscheinlichkeit, dass $Y = 0$ ist?

$$\Pr(Y = 0) =$$

e) Welche der folgenden Aussagen sind richtig?

- Das Ergebnis $Y = 0$ ist unmöglich.
- Das Ergebnis $Y = 3$ ist unmöglich.

f) Wie groß sind die folgenden Wahrscheinlichkeiten?

$$\Pr(Y > 0) =$$

$$\Pr(|Y| < 1) =$$

Z4.1: Momentenberechnung

Die Grafik zeigt oben die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion (WDF) der *Exponentialverteilung*:

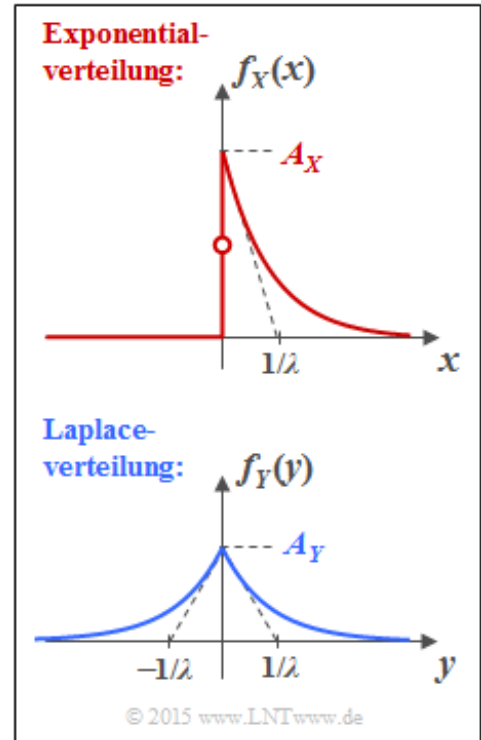
$$f_X(x) = \begin{cases} A_X \cdot \exp(-\lambda \cdot x) & \text{für } x > 0, \\ A_X/2 & \text{für } x = 0, \\ 0 & \text{für } x < 0. \end{cases}$$

Darunter gezeichnet ist die WDF der *Laplaceverteilung*, die für alle y -Werte wie folgt angegeben werden kann:

$$f_Y(y) = A_Y \cdot \exp(-\lambda \cdot |y|).$$

Die zwei wertkontinuierlichen Zufallsgrößen X und Y sollen hinsichtlich der folgenden Kenngrößen verglichen werden:

- dem linearen Mittelwert m_1 (Moment erster Ordnung),
- dem Moment zweiter Ordnung $\Rightarrow m_2$,
- der Varianz $\sigma^2 = m_2 - m_1^2$ (Satz von Steiner), und
- der Streuung σ .



Hinweis: Die Aufgabe gehört zum **Kapitel 4.1** des vorliegenden Buches. Sie fasst gleichzeitig die erforderlichen Vorkenntnisse von **Kapitel 3** des Buches „Stochastische Signaltheorie“ zusammen. Gegeben sind außerdem die beiden unbestimmten Integrale:

$$\int x \cdot e^{-\lambda \cdot x} dx = \frac{e^{-\lambda \cdot x}}{(-\lambda)^2} \cdot (-\lambda \cdot x - 1),$$
$$\int x^2 \cdot e^{-\lambda \cdot x} dx = e^{-\lambda \cdot x} \cdot \left(\frac{x^2}{-\lambda} - \frac{2x}{\lambda^2} + \frac{2}{\lambda^3} \right).$$

Fragebogen zu "Z4.1: Momentenberechnung"

a) Wie groß ist der Maximalwert A_X der WDF $f_X(x)$?

- $A_X = \lambda/2$,
- $A_X = \lambda$,
- $A_X = 1/\lambda$.

b) Wie groß ist der Maximalwert A_Y der WDF $f_Y(y)$?

- $A_Y = \lambda/2$,
- $A_Y = \lambda$,
- $A_Y = 1/\lambda$.

c) Gibt es ein Argument z , so dass $f_X(z) = f_Y(z)$ gilt?

- Ja.
- Nein.

d) Welche Aussagen gelten für die Kenngrößen der Exponentialverteilung?

- Der lineare Mittelwert ist $m_1 = 1/\lambda$.
- Der quadratische Mittelwert ist $m_2 = 2/\lambda^2$.
- Die Varianz ist $\sigma^2 = 1/\lambda^2$.

e) Welche Aussagen gelten für die Kenngrößen der Laplaceverteilung?

- Der lineare Mittelwert ist $m_1 = 1/\lambda$.
- Der quadratische Mittelwert ist $m_2 = 2/\lambda^2$.
- Die Varianz ist $\sigma^2 = 1/\lambda^2$.

f) Mit welcher Wahrscheinlichkeiten unterscheidet sich die Zufallsgröße (X bzw. Y) vom Mittelwert m betragsmäßig um mehr als die Streuung σ ?

Exponential: $\Pr(|X - m_X| > \sigma_X) =$

Laplace: $\Pr(|Y - m_Y| > \sigma_Y) =$

A4.2: Dreieckförmige WDF

Betrachtet werden zwei Wahrscheinlichkeitsdichtefunktionen (kurz WDF) mit dreieckförmigem Verlauf:

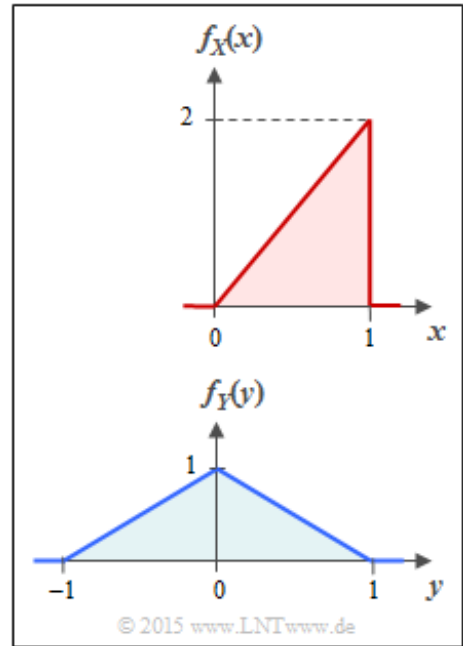
- Die Zufallsgröße X ist auf den Wertebereich von 0 und 1 begrenzt, und es gilt für die WDF (obere Skizze)

$$f_X(x) = \begin{cases} 2x & \text{für } 0 \leq x \leq 1 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases} .$$

- Die Zufallsgröße Y besitzt gemäß der unteren Skizze die folgende WDF:

$$f_Y(y) = \begin{cases} 1 - |y| & \text{für } |y| \leq 1 \\ 0 & \text{sonst} \end{cases} .$$

- Der Zusammenhang zwischen den zwei Zufallsgrößen ist durch die Gleichung $X = |Y|$ gegeben.



Für beide Zufallsgrößen soll jeweils die **differentielle Entropie** ermittelt werden. Beispielsweise lautet die entsprechende Gleichung für die Zufallsgröße X :

$$h(X) = - \int_{\text{supp}(f_X)} f_X(x) \cdot \log [f_X(x)] dx \quad \text{mit} \quad \text{supp}(f_X) = \{x : f_X(x) > 0\} .$$

Verwendet man den natürlichen Logarithmus, so ist die Pseudo-Einheit „nat“ anzufügen. Ist das Ergebnis dagegen in „bit“ gefragt, so ist der *Logarithmus dualis* \Rightarrow „log₂“ zu verwenden.

In der Teilaufgabe (d) wird die neue Zufallsgröße $Z = A \cdot Y$ betrachtet. Der WDF-Parameter A ist so zu bestimmen, dass die differentielle Entropie der neuen Zufallsgröße Z genau 1 bit ergibt:

$$h(Z) = h(A \cdot Y) = h(Y) + \log_2 (A) = 1 \text{ bit} .$$

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.1**. Vorgegeben ist das folgende unbestimmte Integral:

$$\int \xi \cdot \ln(\xi) d\xi = \xi^2 \cdot \left[\frac{\ln(\xi)}{2} - \frac{1}{4} \right] .$$

Fragebogen zu "A4.2: Dreieckförmige WDF"

a) Berechnen Sie die differentielle Entropie der Zufallsgröße X in „nat“.

$$h(X) = \text{nat}$$

b) Welches Ergebnis erhält man mit der Pseudoeinheit „bit“?

$$h(X) = \text{bit}$$

c) Berechnen Sie die differentielle Entropie der Zufallsgröße Y .

$$h(Y) = \text{bit}$$

d) Bestimmen Sie den WDF-Parameter A , so dass $h(Z) = h(A \cdot Y) = 1$ bit gilt.

$$h(Z) = 1 \text{ bit: } A =$$

Z4.2: Gemischte Zufallsgrößen

Man spricht von einer *gemischten Zufallsgröße*, wenn die Zufallsgröße neben einem kontinuierlichen Anteil auch noch diskrete Anteile beinhaltet.

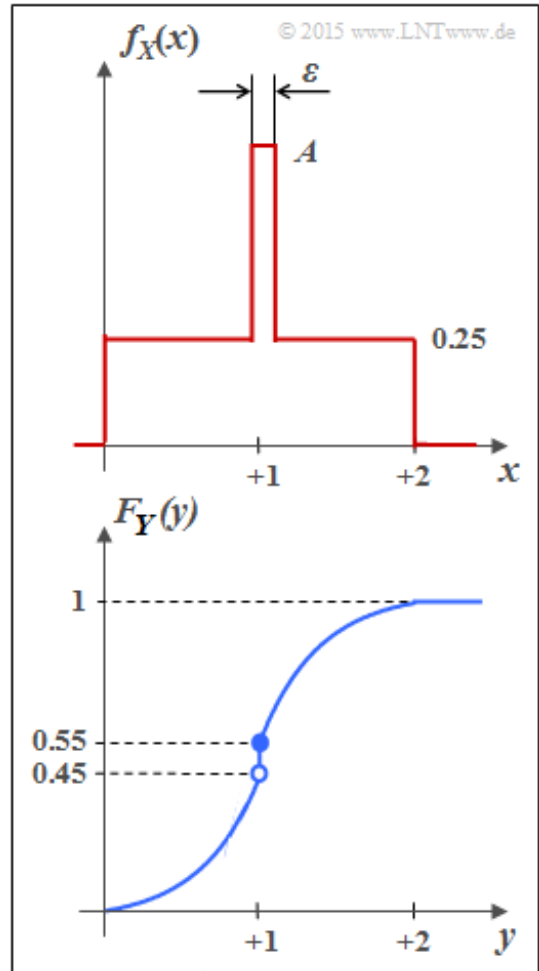
Die Zufallsgröße Y mit der **Verteilungsfunktion** $F_Y(y)$ gemäß der unteren Skizze besitzt beispielsweise sowohl einen kontinuierlichen als auch einen diskreten Anteil. Die **Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion** $f_Y(y)$ erhält man aus $F_Y(y)$ durch Differentiation. Aus dem Sprung bei $y = 1$ in der Verteilungsfunktion (VTF) wird somit ein „Dirac“ in der Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion (WDF).

In der Teilaufgabe (d) soll die differentielle Entropie $h(Y)$ der Zufallsgröße Y ermittelt werden (in bit), wobei von folgender Gleichung auszugehen ist:

$$h(Y) = - \int_{\text{supp}(f_Y)} f_Y(y) \cdot \log_2 [f_Y(y)] dy.$$

In der Teilaufgabe (b) ist die differentielle Entropie $h(X)$ der Zufallsgröße X zu berechnen, deren WDF $f_X(x)$ oben skizziert ist. Führt man einen geeigneten Grenzübergang durch, so wird auch aus der Zufallsgröße X eine gemischte Zufallsgröße.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum **Kapitel 4.1** des vorliegenden Buches. Weitere Informationen zu gemischten Zufallsgrößen finden Sie im **Kapitel 3.2** des Buches „Stochastische Signaltheorie“.



Fragebogen zu "Z4.2: Gemischte Zufallsgrößen"

a) Wie groß ist die WDF-Höhe A von $f_X(x)$ um $X = 1$?

- $A = 0.5/\varepsilon,$
- $A = 0.5/\varepsilon + 0.25,$
- $A = 1/\varepsilon.$

b) Berechnen Sie die differentielle Entropie für verschiedene ε -Werte.

- $\varepsilon = 0.1: h(X) =$ bit
- $\varepsilon = 0.01: h(X) =$ bit
- $\varepsilon = 0.001: h(X) =$ bit

c) Welches Ergebnis liefert der Grenzwert $\varepsilon \rightarrow 0$?

- $f_X(x)$ hat nun einen kontinuierlichen und einen diskreten Anteil.
- Die differentielle Entropie $h(X)$ ist negativ.
- Der Betrag $|h(X)|$ ist unendlich groß.

d) Welche Aussagen treffen für die Zufallsgröße Y zu?

- Der VTF-Wert an der Stelle $y = 1$ ist 0.5.
- Y beinhaltet einen diskreten und einen kontinuierlichen Anteil.
- Der diskrete Anteil $Y = 1$ tritt mit 10% Wahrscheinlichkeit auf.
- Der kontinuierliche Anteil von Y ist gleichverteilt.
- Die differentiellen Entropien von X und Y sind gleich.

A4.3: WDF–Vergleich bezüglich $h(X)$

Nebenstehende Tabelle zeigt das Vergleichsergebnis hinsichtlich der differentiellen Entropie $h(X)$ für

- die **Gleichverteilung** $\Rightarrow f_X(x) = f_1(x)$:

$$f_1(x) = \begin{cases} 1/(2A) & \text{für } |x| \leq A \\ 0 & \text{sonst} \end{cases},$$

- die **Dreieckverteilung** $\Rightarrow f_X(x) = f_2(x)$:

$$f_2(x) = \begin{cases} 1/A \cdot [1 - |x|/A] & \text{für } |x| \leq A \\ 0 & \text{sonst} \end{cases},$$

- die **Laplaceverteilung** $\Rightarrow f_X(x) = f_3(x)$:

$$f_3(x) = \lambda/2 \cdot \exp[-\lambda \cdot |x|].$$

Die Werte für die **Gaußverteilung** $\Rightarrow f_X(x) = f_4(x)$

$$f_4(x) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma^2}} \cdot \exp[-x^2/(2\sigma^2)]$$

sind hier noch nicht eingetragen. Diese sollen in den Teilaufgaben (a) bis (c) ermittelt werden.

Alle hier betrachteten Wahrscheinlichkeitsdichtefunktionen sind

- symmetrisch um $x = 0 \Rightarrow f_X(-x) = f_X(x)$
- und damit mittelwertfrei $\Rightarrow m_1 = 0$.

In allen hier betrachteten Fällen kann die differentielle Entropie wie folgt dargestellt werden:

- Unter der Nebenbedingung $|X| \leq A \Rightarrow$ **Spitzenwertbegrenzung:**

$$h(X) = \log(\Gamma_A \cdot A),$$

- Unter der Nebenbedingung $E[|X|^2] \leq \sigma^2 \Rightarrow$ **Leistungsbegrenzung:**

$$h(X) = 1/2 \cdot \log(\Gamma_L \cdot \sigma^2).$$

Je größer die jeweilige Kenngröße Γ_A bzw. Γ_L ist, desto günstiger ist bei der vereinbarten Nebenbedingung die vorliegende WDF hinsichtlich der differentiellen Entropie.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.1**.

WDF $f_X(x)$	Differentielle Entropie $h(X)$	
	$\log(\Gamma_A \cdot A)$	$1/2 \cdot \log(\Gamma_L \cdot \sigma^2)$
$f_1(x)$	$\Gamma_A = 2$	$\Gamma_L = 12$
$f_2(x)$	$\Gamma_A = e^{1/2}$	$\Gamma_L = 6e$
$f_3(x)$	—	$\Gamma_L = 2e^2$
$f_4(x)$	$\Gamma_A = ???$	$\Gamma_L = ???$

© 2015 www.LNTwww.de

Fragebogen zu "A4.3: WDF-Vergleich bezüglich $h(X)$ "

a) Welche Gleichung gilt für den Logarithmus der Gauß-WDF?

$\ln [f_X(x)] = \ln A - x^2/(2 \sigma^2)$ mit $A = f_X(x = 0)$,

$\ln [f_X(x)] = A - \ln (x^2/\sigma^2)$ mit $A = f_X(x = 0)$.

b) Welche Gleichung gilt für die differentielle Entropie der Gauß-WDF?

$h(X) = 1/2 \cdot \ln (2\pi e\sigma^2)$ mit Pseudoeinheit „nat“.

$h(X) = 1/2 \cdot \log_2 (2\pi e\sigma^2)$ mit Pseudoeinheit „bit“.

c) Ergänzen Sie den fehlenden Eintrag (Gauß) in obiger Tabelle.

$$I_L =$$

d) Welche Werte erhält man für die Gauß-WDF mit Gleichanteil $m_1 = \sigma = 1$?

$$P/\sigma^2 =$$

$$h(X) = \text{bit}$$

e) Welche der Aussagen stimmen für die differentielle Entropie $h(X)$ unter der Nebenbedingung „Leistungsbegrenzung“?

Die Gaußverteilung führt zum maximalen $h(X)$.

Die Gleichverteilung führt zum maximalen $h(X)$.

Die Dreieck-WDF ist sehr ungünstig, da spitzenwertbegrenzt.

f) Welche der Aussagen stimmen bei „Spitzenwertbegrenzung“ auf den Bereich $|X| \leq A$? Die maximale differentielle Entropie $h(X)$ ergibt sich für

eine Gauß-WDF mit anschließender Begrenzung $\Rightarrow |X| \leq A$,

die Gleichverteilung,

die Dreieckverteilung.

Z4.3: Exponential- und Laplaceverteilung

Wir betrachten hier die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktionen (WDF) zweier wertkontinuierlicher Zufallsgrößen:

- X ist exponentialverteilt (siehe obere Darstellung): Für $x < 0$ ist $f_X(x) = 0$, und für positive x -Werte gilt:

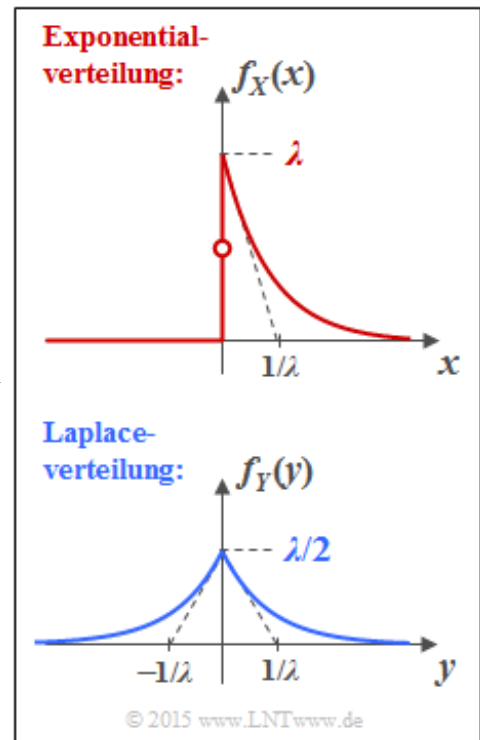
$$f_X(x) = \lambda \cdot e^{-\lambda \cdot x}.$$

- Dagegen gilt für die laplaceverteilte Zufallsgröße Y im gesamten Bereich $-\infty < y < +\infty$ (untere Skizze):

$$f_Y(y) = \lambda/2 \cdot e^{-\lambda \cdot |y|}.$$

Zu berechnen sind die differentiellen Entropien $h(X)$ und $h(Y)$ abhängig vom WDF-Parameter λ . Zum Beispiel gilt:

$$h(X) = - \int_{x \in \text{supp}(f_X)} f_X(x) \cdot \log_2 [f_X(x)] dx.$$



Bei Verwendung von „log₂“ ist die Pseudo-Einheit „bit“ anzufügen.

In den Teilaufgaben (b) und (d) ist die differentielle Entropie in folgender Form anzugeben:

$$h(X) = 1/2 \cdot \log (\Gamma_L \cdot \sigma^2) \quad \text{bzw.} \quad h(Y) = 1/2 \cdot \log (\Gamma_L \cdot \sigma^2).$$

Zu ermitteln ist, durch welche Faktoren Γ_L die Exponentialverteilung und die Laplaceverteilung charakterisiert werden.

Hinweis: Die Aufgabe bezieht sich auf das Themengebiet von **Kapitel 4.1**. Für die Varianzen der beiden betrachteten Zufallsgrößen gilt, wie in **Aufgabe Z4.1** hergeleitet:

- Exponentialverteilung \Rightarrow Zufallsgröße X : $\sigma^2 = 1/\lambda^2$,
- Laplaceverteilung \Rightarrow Zufallsgröße Y : $\sigma^2 = 2/\lambda^2$.

Fragebogen zu "Z4.3: Exponential- und Laplaceverteilung"

a) Berechnen Sie die differentielle Entropie der Exponentialverteilung.

$$\lambda = 1: h(X) = \text{bit}$$

b) Welche Kenngröße ergibt sich für die Form $h(X) = 1/2 \cdot \log_2(\Gamma_L \cdot \sigma^2)$?

$$\text{Exponentialverteilung: } \Gamma_L =$$

c) Berechnen Sie die differentielle Entropie der Laplaceverteilung.

$$\lambda = 1: h(Y) = \text{bit}$$

d) Welche Kenngröße ergibt sich für die Form $h(Y) = 1/2 \cdot \log_2(\Gamma_L \cdot \sigma^2)$?

$$\text{Laplaceverteilung: } \Gamma_L =$$

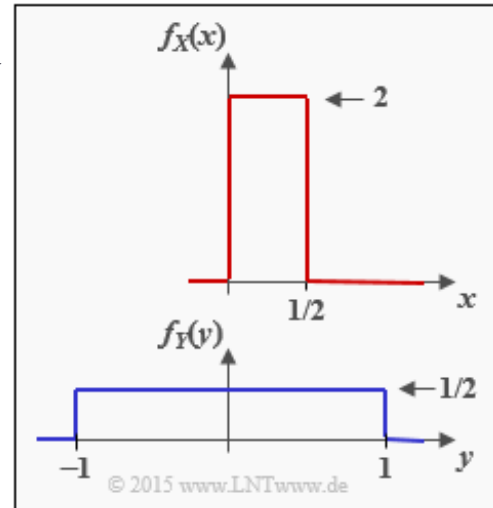
A4.4: Zusammenhang $h(X)$ und $H(Z)$

Wir betrachten die zwei wertkontinuierlichen Zufallsgrößen X und Y mit den Wahrscheinlichkeitsdichtefunktionen $f_X(x)$ und $f_Y(y)$. Für diese Zufallsgrößen kann man

- die herkömmlichen Entropien $H(X)$, $H(Y)$ nicht angeben,
- jedoch aber die differentiellen Entropien $h(X)$ und $h(Y)$.

Wir betrachten außerdem zwei wertdiskrete Zufallsgrößen:

- $Z_{X,M}$ ergibt sich durch (geeignete) Quantisierung der Zufallsgröße X mit der Quantisierungsstufenzahl $M \Rightarrow$ Quantisierungsintervallbreite $\Delta = 0.5/M$.
- Die Zufallsgröße $Z_{Y,M}$ ergibt sich nach Quantisierung der wertkontinuierlichen Zufallsgröße Y mit der Quantisierungsstufenzahl $M \Rightarrow$ Quantisierungsintervallbreite $\Delta = 2/M$.



Die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktionen dieser diskreten Zufallsgrößen setzen sich jeweils aus M Diracfunktionen zusammen, deren Impulsgewichte durch die Intervallflächen der zugehörigen wertkontinuierlichen Zufallsgrößen gegeben sind. Daraus lassen sich die Entropien $H(Z_{X,M})$ und $H(Z_{Y,M})$ in herkömmlicher Weise (entsprechend Kapitel 3) bestimmen.

Im **Theorierteil** wurde auch eine Näherung angegeben. Beispielsweise gilt:

$$H(Z_{X,M}) \approx -\log_2(\Delta) + h(X).$$

Sie werden im Laufe der Aufgabe feststellen, dass bei rechteckförmiger WDF \Rightarrow Gleichverteilung diese „Näherung“ genau das gleiche Ergebnis liefert wie die direkte Berechnung.

Aber im allgemeinen Fall – zum Beispiel bei **dreieckförmiger WDF** – stellt obige Gleichung tatsächlich nur eine Näherung dar, die erst im Grenzfall $\Delta \rightarrow 0$ mit der tatsächlichen Entropie $H(Z_{X,M})$ übereinstimmt.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.1**.

Fragebogen zu "A4.4: Zusammenhang $h(X)$ und $H(Z)$ "

a) Berechnen Sie die differentielle Entropie $h(X)$.

$$h(X) = \text{bit}$$

b) Berechnen Sie die differentielle Entropie $h(Y)$.

$$h(Y) = \text{bit}$$

c) Berechnen Sie die Entropie der wertdiskreten Zufallsgrößen $Z_{X, M=4}$.

$$\text{direkte Berechnung: } H(Z_{X, M=4}) = \text{bit}$$

$$\text{mit Näherung: } H(Z_{X, M=4}) = \text{bit}$$

d) Berechnen Sie die Entropie der wertdiskreten Zufallsgröße $Z_{Y, M=4}$.

$$\text{mit Näherung: } H(Z_{Y, M=4}) = \text{bit}$$

e) Berechnen Sie die Entropie der wertdiskreten Zufallsgröße $Z_{Y, M=8}$.

$$\text{mit Näherung: } H(Z_{Y, M=8}) = \text{bit}$$

f) Welche der folgenden Aussagen sind zutreffend?

- Die Entropie einer diskreten Zufallsgröße Z ist stets $H(Z) \geq 0$.
- Die differentielle Entropie einer kontinuierlichen Zufallsgröße X ist stets $h(X) \geq 0$.

A4.5: $I(X; Y)$ aus $f_{XY}(x, y)$

Vorgegeben sind hier die drei unterschiedlichen 2D-Gebiete $f_{XY}(x, y)$, die in der Aufgabe nach ihren Füllfarben mit

- rote Verbund-WDF,
- blaue Verbund-WDF,
- grüne Verbund-WDF

bezeichnet werden. In den dargestellten Gebieten gelte jeweils $f_{XY}(x, y) = C = \text{const.}$

Die Transformation zwischen den wertkontinuierlichen Zufallsgrößen X und Y kann unter anderem nach folgender Gleichung berechnet werden:

$$I(X; Y) = h(X) + h(Y) - h(XY).$$

Für die hier verwendeten differentiellen Entropien gelten die folgenden Gleichungen:

$$h(X) = - \int_{x \in \text{supp}(f_X)} f_X(x) \cdot \log [f_X(x)] dx,$$

$$h(Y) = - \int_{y \in \text{supp}(f_Y)} f_Y(y) \cdot \log [f_Y(y)] dy,$$

$$h(XY) = - \iint_{(x,y) \in \text{supp}(f_{XY})} f_{XY}(x, y) \cdot \log [f_{XY}(x, y)] dx dy.$$

Für die beiden Randwahrscheinlichkeitsdichtefunktionen gilt dabei:

$$f_X(x) = \int_{y \in \text{supp}(f_Y)} f_{XY}(x, y) dy, \quad f_Y(y) = \int_{x \in \text{supp}(f_X)} f_{XY}(x, y) dx.$$

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.2**. Gegeben seien zudem folgende differentielle Entropien:

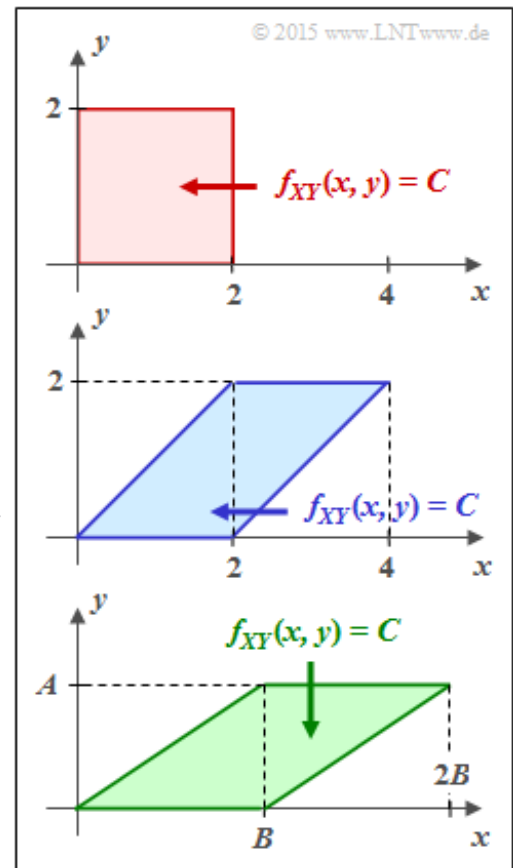
- Ist X dreieckverteilt zwischen x_{\min} und x_{\max} so gilt:

$$h(X) = \log [\sqrt{e} \cdot (x_{\max} - x_{\min})/2].$$

- Ist Y gleichverteilt zwischen y_{\min} und y_{\max} so gilt:

$$h(Y) = \log [y_{\max} - y_{\min}].$$

- Alle Ergebnisse sollen in „bit“ angegeben werden. Dies erreicht man mit „log“ \Rightarrow „log₂“.



Fragebogen zu "A4.5: $I(X; Y)$ aus $f_{XY}(x, y)$ "

a) Wie groß ist die Transinformation der roten Verbund-WDF?

rote Verbund-WDF: $I(X; Y) =$ bit

b) Wie groß ist die Transinformation der blauen Verbund-WDF?

blaue Verbund-WDF: $I(X; Y) =$ bit

c) Wie groß ist die Transinformation der grünen Verbund-WDF?

grüne Verbund-WDF: $I(X; Y) =$ bit

d) Welche Voraussetzungen müssen die Zufallsgrößen X und Y gleichzeitig erfüllen, damit allgemein $I(X; Y) = 1/2 \cdot \log(e)$ gilt:

- Die Verbund-WDF $f_{XY}(x, y)$ ergibt ein Parallelogramm.
- Eine der Zufallsgrößen (X oder Y) ist gleichverteilt.
- Die andere Zufallsgröße (Y oder X) ist dreieckverteilt.

Z4.5: Nochmals Transinformation

Die Grafik zeigt oben die in dieser Aufgabe zu betrachtende Verbund-WDF $f_{XY}(x, y)$, die identisch ist mit der „grünen“ Konstellation in Aufgabe A4.5. Die Skizze ist in der y -Richtung um den Faktor 3 vergrößert. Im grün hinterlegten Definitionsgebiet ist die Verbund-WDF konstant gleich $C = 1/F$, wobei F die Fläche des Parallelogramms angibt.

In der Aufgabe A4.5 wurden folgende differentielle Entropien berechnet:

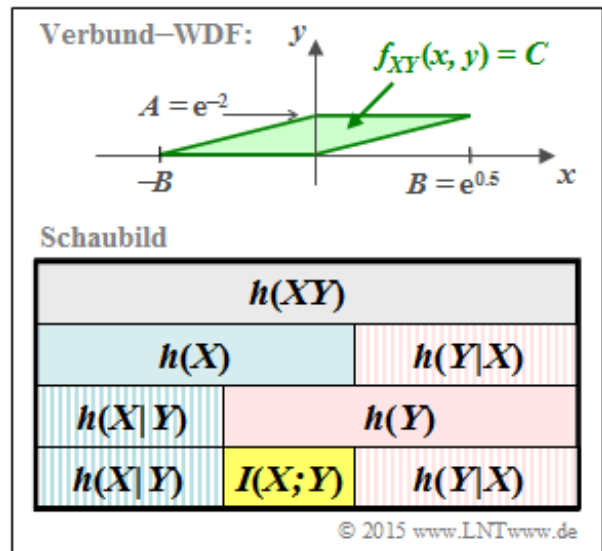
$$\begin{aligned} h(X) &= \log(A), \\ h(Y) &= \log(B \cdot \sqrt{e}), \\ h(XY) &= \log(F) = \log(A \cdot B). \end{aligned}$$

In dieser Aufgabe sind nun die speziellen Parameterwerte $A = e^{-2}$ und $B = e^{0.5}$ zu verwenden. Außerdem ist zu beachten:

- Bei Verwendung des natürlichen Logarithmus „ln“ ist die Pseudo-Einheit „nat“ anzufügen.
- Verwendet man den Logarithmus dualis \Rightarrow „log₂“, so ergeben sich alle Größen in „bit“.

Entsprechend dem obigen Schaubild sollen nun auch die bedingten differentielle Entropien $h(Y|X)$ und $h(X|Y)$ ermittelt und deren Bezug zur Transinformation $I(X;Y)$ angegeben werden.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von Kapitel 4.2.



Fragebogen zu "Z4.5: Nochmals Transinformation"

a) Geben Sie die folgenden informationstheoretischen Größen in „nat“ an:

$$\begin{aligned}h(X) &= \text{nat} \\h(Y) &= \text{nat} \\h(XY) &= \text{nat} \\I(X; Y) &= \text{nat}\end{aligned}$$

b) Wie lauten die gleichen Größen mit der Pseudo-Einheit „bit“?

$$\begin{aligned}h(X) &= \text{bit} \\h(Y) &= \text{bit} \\h(XY) &= \text{bit} \\I(X; Y) &= \text{bit}\end{aligned}$$

c) Berechnen Sie die bedingte differentielle Entropie $h(Y|X)$.

$$\begin{aligned}h(Y|X) &= \text{nat} \\h(Y|X) &= \text{bit}\end{aligned}$$

d) Berechnen Sie die bedingte differentielle Entropie $h(X|Y)$.

$$\begin{aligned}h(X|Y) &= \text{nat} \\h(X|Y) &= \text{bit}\end{aligned}$$

e) Welche der folgenden Größen sind niemals negativ?

- Sowohl $H(X)$ als auch $H(Y)$ im wertdiskreten Fall.
- Die Transinformation $I(X; Y)$ im wertdiskreten Fall.
- Die Transinformation $I(X; Y)$ im wertkontinuierlichen Fall.
- Sowohl $h(X)$ als auch $h(Y)$ im wertkontinuierlichen Fall.
- Sowohl $h(X|Y)$ als auch $h(Y|X)$ im wertkontinuierlichen Fall.
- Die Verbundentropie $h(XY)$ im wertkontinuierlichen Fall.

A4.6: Zur AWGN-Kanalkapazität

Wir gehen vom AWGN-Kanalmodell aus:

- X kennzeichnet den Eingang (Sender).
- N steht für eine gaußverteilte Störung.
- $Y = X + N$ beschreibt den Ausgang (Empfänger) bei additiver Störung.

Für die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion der Störung gelte:

$$f_N(n) = \frac{1}{\sqrt{2\pi\sigma_N^2}} \cdot \exp\left[-\frac{n^2}{2\sigma_N^2}\right].$$

Da die Zufallsgröße N mittelwertfrei ist $\Rightarrow m_N = 0$, kann man die Varianz σ_N^2 mit der Leistung P_N gleichsetzen. In diesem Fall ist die differentielle Entropie der Zufallsgröße N wie folgt angebar (mit Pseudo-Einheit „bit“):

$$h(N) = 1/2 \cdot \log_2(2\pi e \cdot P_N).$$

In dieser Aufgabe wird $P_N = 1$ mW vorgegeben. Dabei ist zu beachten:

- Die Leistung P_N in obiger Gleichung muss wie die Varianz σ_N^2 dimensionslos sein.
- Um mit dieser Gleichung arbeiten zu können, muss die physikalische Größe P_N geeignet normiert werden, zum Beispiel entsprechend $P_N = 1$ mW $\Rightarrow P'_N = 1$.
- Bei anderer Normierung, beispielsweise $P_N = 1$ mW $\Rightarrow P'_N = 0.001$ ergäbe sich für $h(N)$ ein völlig anderer Zahlenwert.

Weiter können Sie bei der Lösung dieser Aufgabe berücksichtigen:

- Die Kanalkapazität ist definiert als die maximale Transinformation zwischen Eingang X und Ausgang Y bei bestmöglicher Eingangsverteilung:

$$C = \max_{f_X: E[X^2] \leq P_X} I(X; Y).$$

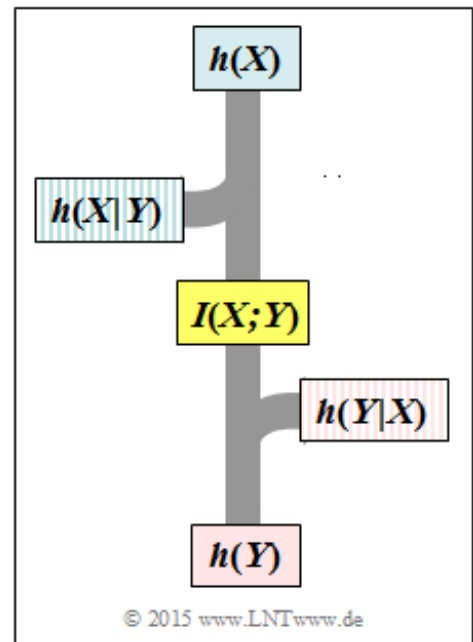
- Die Kanalkapazität des AWGN-Kanals lautet:

$$C_{\text{AWGN}} = 1/2 \cdot \log_2\left(1 + \frac{P_X}{P_N}\right) = 1/2 \cdot \log_2\left(1 + \frac{P'_X}{P'_N}\right).$$

Daraus ist ersichtlich, dass die die Kanalkapazität C und auch die Transinformation $I(X; Y)$ im Gegensatz zu den differentiellen Entropien unabhängig von obiger Normierung ist.

- Bei gaußförmiger Stör-WDF $f_N(n)$ führt eine ebenfalls gaußförmige Eingangs-WDF $f_X(x)$ zur maximalen Transinformation und damit zur Kanalkapazität.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.2**.



Fragebogen zu "A4.6: Zur AWGN-Kanalkapazität"

a) Welche Sendeleistung ist für $C = 2$ bit erforderlich?

$$C = 2 \text{ bit: } P_X = \text{ mW}$$

b) Unter welchen Voraussetzungen ist $I(X; Y) = 2$ bit überhaupt erreichbar?

- P_X ist wie unter (a) ermittelt oder größer.
- Die Zufallsgröße X ist gaußverteilt.
- Die Zufallsgröße X ist mittelwertfrei.
- Die Zufallsgrößen X und N sind unkorreliert.
- Die Zufallsgrößen X und Y sind unkorreliert.

c) Berechnen Sie die differentiellen Entropien der Zufallsgrößen N , X und Y bei geeigneter Normierung, zum Beispiel $P_N = 1 \text{ mW} \Rightarrow P'_N = 1$.

$$h(N) = \text{ bit,}$$

$$h(X) = \text{ bit,}$$

$$h(Y) = \text{ bit.}$$

d) Wie lauten die weiteren informationstheoretischen Beschreibungsgrößen?

$$h(Y|X) = \text{ bit}$$

$$h(X|Y) = \text{ bit}$$

$$h(XY) = \text{ bit}$$

e) Welche Größen ergäben sich bei gleichem P_X im Grenzfall $P'_N \rightarrow 0$?

$$h(X) = \text{ bit}$$

$$h(Y) = \text{ bit}$$

$$h(Y|X) = \text{ bit}$$

$$h(X|Y) = \text{ bit}$$

$$I(X; Y) = \text{ bit}$$

A4.7: K parallele Gaußkanäle

Die Kanalkapazität des AWGN-Kanals $\Rightarrow Y = X + N$ wurde im **Theorierteil** wie folgt angegeben (mit Zusatz-Einheit „bit“):

$$C_{\text{AWGN}}(P_X) = 1/2 \cdot \log_2 \left(1 + \frac{P_X}{P_N} \right).$$

Die verwendeten Größen haben folgende Bedeutung:

- P_X ist die Sendeleistung \Rightarrow Varianz der Zufallsgröße X ,
- P_N ist die Störleistung \Rightarrow Varianz der Zufallsgröße N .

Werden K identische Gaußkanäle parallel genutzt, so gilt für die Gesamtkapazität:

$$C_K(P_X) = K \cdot C_{\text{AWGN}}(P_X/K).$$

Hierbei ist berücksichtigt, dass

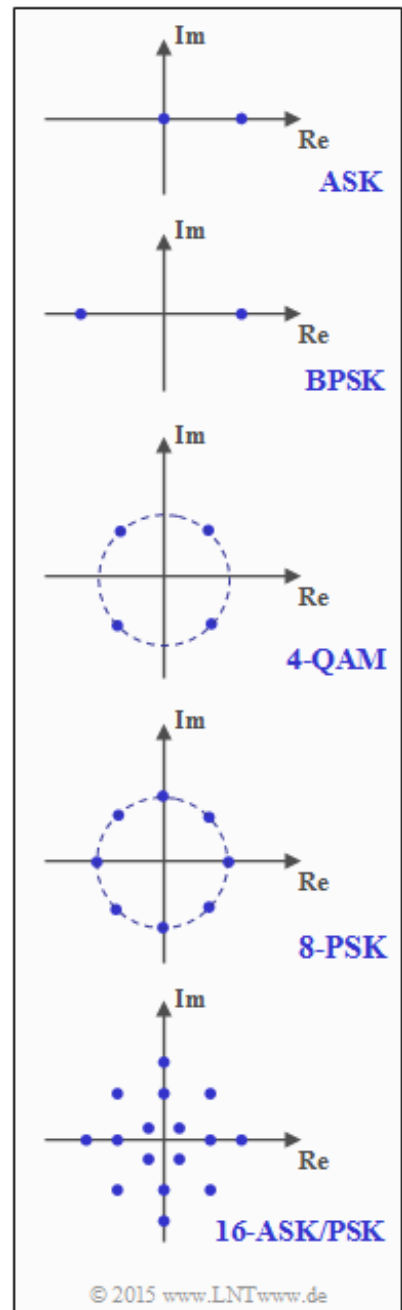
- in jedem Kanal die gleiche Störleistung P_N vorliegt,
- somit jeder Kanal die gleiche Sendeleistung erhält,
- die Gesamtleistung genau wie im Fall $K = 1$ gleich P_X ist.

In nebenstehender Grafik sind die Signalraumpunkte für einige digitale Modulationsverfahren angegeben:

- **Amplitude Shift Keying (ASK)**
- **Binary Phase Shift Keying (BPSK)**
- **Quadratur-Amplitudenmodulation (hier: 4-QAM)**
- **Phase Shift Keying (hier: 8-PSK \Rightarrow DVB-2)**
- **Kombinierte ASK/PSK-Modulation (hier: 16-ASK/PSK)**

Zu Beginn dieser Aufgabe ist zu prüfen, welcher K -Parameter für die einzelnen Verfahren gültig ist.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zu **Kapitel 4.2**.



Fragebogen zu "A4.7: K parallele Gaußkanäle"

a) Welche Parameter K gelten für die folgenden Modulationsverfahren?

ASK: $K =$

BPSK: $K =$

4-QAM: $K =$

8-PSK: $K =$

16-ASK/PSK: $K =$

b) Welche Kanalkapazität C_K ergibt sich für K gleich gute Kanäle (jeweils mit der Störleistung P_N und der Sendeleistung P_X/K)?

$C_K = K/2 \cdot \log_2 [1 + P_X/P_N]$.

$C_K = K/2 \cdot \log_2 [1 + P_X/(K \cdot P_N)]$.

$C_K = 1/2 \cdot \log_2 [1 + P_X/P_N]$.

c) Welche Kapazitäten ergeben sich für $P_X/P_N = 15$?

$P_X/P_N = 15, K = 1:$ $C_K =$ bit

$K = 2:$ $C_K =$ bit

$K = 4:$ $C_K =$ bit

d) Gibt es bezüglich der Kanalzahl K ein (theoretisches) Optimum?

Ja: Die größte Kanalkapazität ergibt sich für $K = 2$.

Ja: Die größte Kanalkapazität ergibt sich für $K = 4$.

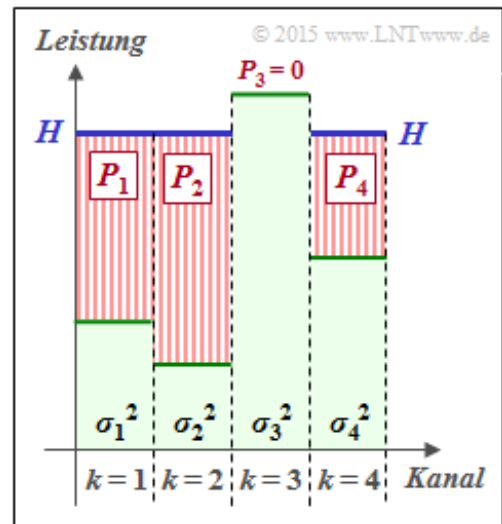
Nein: Je größer K , desto größer ist die Kanalkapazität.

Der Grenzwert für $K \rightarrow \infty$ (in bit) ist $C_K = P_X/P_N/2/\ln(2)$.

Z4.7: Zum Water-Filling-Algorithmus

Wir betrachten K parallele Gaußsche Kanäle (AWGN) mit unterschiedlichen Störleistungen σ_k^2 ($1 \leq k \leq K$), wie in der nebenstehenden Grafik am Beispiel $K = 4$ verdeutlicht ist. Die Sendeleistung in den einzelnen Kanälen wird mit P_k bezeichnet, deren Summe den vorgegebenen Wert P_X nicht überschreiten darf:

$$P_1 + \dots + P_K = \sum_{k=1}^K \mathbb{E} [X_k^2] \leq P_X.$$



Sind die Zufallsgrößen X_1, \dots, X_k gaußisch, so kann für die

(gesamte) Transinformation zwischen dem Eingang X und dem Ausgang Y geschrieben werden:

$$I(X_1, \dots, X_K; Y_1, \dots, Y_K) = 1/2 \cdot \sum_{k=1}^K \log_2 \left(1 + \frac{P_k}{\sigma_k^2} \right), \quad \text{Ergebnis in bit.}$$

Das Maximum hierfür ist die Kanalkapazität des Gesamtsystems, wobei sich die Maximierung auf die Aufteilung der Gesamtleistung P_X auf die einzelnen Kanäle bezieht.

$$C_K(P_X) = \max_{P_k, \text{ mit } P_1 + \dots + P_K = P_X} I(X_1, \dots, X_K; Y_1, \dots, Y_K).$$

Diese Maximierung kann mit dem Water-Filling-Algorithmus geschehen, der in obiger Grafik für $K = 4$ dargestellt ist. Eine genaue Beschreibung finden Sie im **Theorie**.

In der vorliegenden Aufgabe soll dieser Algorithmus angewendet werden, wobei von folgenden Voraussetzungen auszugehen ist:

- Zwei parallele Gaußkanäle $\Rightarrow K = 2$,
- Normierte Störleistungen $\sigma_1^2 = 1$ und $\sigma_2^2 = 4$,
- Normierte Sendeleistungen $P_X = 10$ bzw. $P_X = 3$.

Hinweis: Die Aufgabe bezieht sich auf das Themengebiet von **Kapitel 4.2**.

Fragebogen zu "Z4.7: Zum Water-Filling-Algorithmus"

a) Welche Strategien der Leistungszuteilung sind sinnvoll?

- Einem stark gestörten Kanal k (mit großer Störleistung σ_k^2) sollte eine große Nutzleistung P_k zugewiesen werden.
- Einem stark gestörten Kanal k (mit großer Störleistung σ_k^2) sollte nur eine kleine Nutzleistung P_k zugewiesen werden.
- Bei K gleich guten Kanälen $\Rightarrow \sigma_1^2 = \dots = \sigma_K^2 = \sigma_N^2$ sollte die Leistung gleichmäßig verteilt werden.

b) Welche Transinformation $I = I(X_1, X_2; Y_1, Y_2)$ ergibt sich, wenn man die Sendeleistung $P_X = 10$ gleichmäßig auf beide Kanäle verteilt?

$$P_1 = P_2 = 5: I = \quad \text{bit}$$

c) Es gelte weiter $P_X = 10$. Welche optimale Leistungsaufteilung ergibt sich nach dem Water-Filling-Algorithmus?

$$P_X = 10: P_1 = \\ P_2 =$$

d) Wie groß ist die Kanalkapazität für $K = 2$ und $P_X = 10$?

$$C_2(P_X = 10) = \quad \text{bit}$$

e) Welche Ergebnisse erhält man mit $K = 2$ und $P_X = 3$?

$$P_1 = P_2 = 1.5: I = \quad \text{bit} \\ C_2(P_X = 3) = \quad \text{bit}$$

A4.8: Kurvenverlauf $C(E_B/N_0)$

Für die Kanalkapazität C des AWGN-Kanals als obere Schranke für die Coderate R bei Digital signalübertragung gibt es zwei verschiedene Gleichungen :

Kanalkapazität C in Abhängigkeit von E_S/N_0 :

$$C(E_S/N_0) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 \left(1 + \frac{2 \cdot E_S}{N_0} \right).$$

Hierbei sind folgende Abkürzungen verwendet:

- E_S : die Energie pro Symbol des Digital signals,
- N_0 : die AWGN-Rauschleistungsdichte.

E_S/N_0	10 -lg E_S/N_0	C in bit/use
0.00	$-\infty$	0.000
0.25	-6.02 dB	0.292
0.50	-3.01 dB	0.500
0.75	-1.25 dB	0.661
1.00	0.00 dB	0.792
1.25	0.97 dB	0.904
1.50	1.76 dB	1.000
1.75	2.43 dB	1.085
2.00	3.01 dB	1.161

© 2015 www.LNTwww.de

Kanalkapazität C in Abhängigkeit von E_B/N_0 :

$$C(E_B/N_0) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 \left(1 + \frac{2 \cdot R \cdot E_B}{N_0} \right).$$

Berücksichtigt ist der Zusammenhang $E_S = R \cdot E_B$, wobei R die Coderate der bestmöglichen Kanalcodierung angibt. Eine fehlerfreie Übertragung (unter Berücksichtigung dieses optimalen Codes) ist für das gegebene E_B/N_0 möglich, so lange $R \leq C$ gilt \Rightarrow **Kanalcodierungstheorem von Shannon**.

Durch die Tabelle vorgegeben ist der Kurvenverlauf $C(E_S/N_0)$. Im Mittelpunkt dieser Aufgabe steht die numerische Auswertung der zweiten Gleichung.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.3**.

Fragebogen zu "A4.8: Kurvenverlauf $C(E_B/N_0)$ "

a) Welche Gleichungen beschreiben den Zusammenhang zwischen E_B/N_0 und der Rate R beim AWGN-Kanal exakt?

$R = 1/2 \cdot \log_2 (1 + 2 \cdot R \cdot E_B/N_0),$

$2^{2R} = 1 + 2 \cdot R \cdot E_B/N_0,$

$E_B/N_0 = (2^{2R} - 1)/(2R).$

b) Geben Sie den kleinstmöglichen Wert für E_B/N_0 an, mit dem man über den AWGN-Kanal noch fehlerfrei übertragen kann.

Min $[E_B/N_0]$ =

c) Welche Ergebnis erhält man in dB?

Min $[10 \cdot \lg (E_B/N_0)]$ = dB

d) Geben Sie die AWGN-Kanalkapazität für $10 \cdot \lg (E_B/N_0) = 0$ dB an.

$10 \cdot \lg (E_B/N_0) = 0$ dB: $C =$ bit/Kanalzugriff

e) Geben Sie das erforderliche E_B/N_0 für fehlerfreie Übertragung mit $R = 1$ an.
Hinweis: Die Lösung findet man in der Tabelle auf der Angabenseite.

$R = 1$: Min $[E_B/N_0]$ =

f) Wie kann ein Punkt der $C(E_B/N_0)$ -Kurve einfacher ermittelt werden?

Berechnung der Kanalkapazität C für das vorgegebene E_B/N_0 .

Berechnung des erforderlichen E_B/N_0 für das vorgegebene C .

Z4.8: Was sagt $C(E_B/N_0)$ aus?

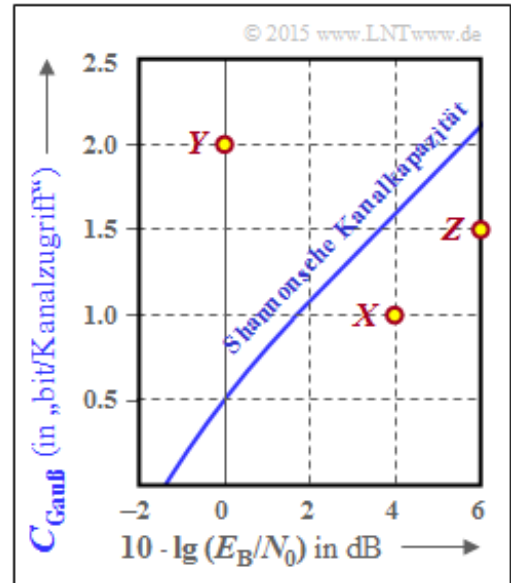
Wir betrachten wie in **Aufgabe A4.8** die Kanalkapazität des AWGN-Kanals:

$$C_{\text{Gauß}}(E_B/N_0) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 \left(1 + \frac{2 \cdot R \cdot E_B}{N_0} \right).$$

- Die Kurve ist rechts bei logarithmischer Achse zwischen -2 dB und $+6$ dB dargestellt.
- Der Zusatz „Gauß“ weist darauf hin, dass für diese Kurve am AWGN-Eingang eine Gaußverteilung vorausgesetzt wurde.

Eingezeichnet sind in obiger Grafik drei Systemvarianten:

- System **X**: $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 4$ dB, $R = 1$,
- System **Y**: $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 0$ dB, $R = 2$,
- System **Z**: $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 6$ dB, $R = 1.5$.



Hinweis: Die Aufgabe bezieht sich auf das **Kapitel 4.3**. In den Fragen zu dieser Aufgabe verwenden wir noch folgende Begriffe:

- Digitalsystem: Symbolumfang $M_X = |X|$ beliebig,
- Binärsystem: Symbolumfang $M_X = 2$,
- Quaternärsystem: Symbolumfang $M_X = 4$.

Fragebogen zu "ZA.8: Was sagt $C(E_B/N_0)$ aus?"

a) Welche Aussage liefert der **Punkt X** für die Digitalsignalübertragung?

- Für $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 4$ dB ist ein Digitalsystem mit der Rate $R = 1$ und der Fehlerwahrscheinlichkeit 0 vorstellbar.
- Ein solches System kommt ohne Kanalcodierung aus.
- Ein solches System verwendet einen unendlich langen Code.
- Auch ein Binärsystem kann die Voraussetzungen erfüllen.

b) Welche Aussage liefert der **Punkt Y** für die Digitalsignalübertragung?

- Für $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 0$ dB ist ein Digitalsystem mit der Rate $R = 2$ und der Fehlerwahrscheinlichkeit 0 vorstellbar.
- Für $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 0$ dB wäre $R = 0.5$ ausreichend.
- Für die Rate $R = 2$ würde $10 \cdot \lg(E_B/N_0) = 5$ dB genügen.

c) Welche Aussage liefert der **Punkt Z** für die Binärübertragung?

- Ein Binärsystem erfüllt die Anforderungen auf keinen Fall.
- Die Kurve $C_{\text{Gauß}}(E_B/N_0)$ reicht für diese Bewertung nicht aus.

d) Welche Aussage liefert der **Punkt Z** für die Quaternärübertragung?

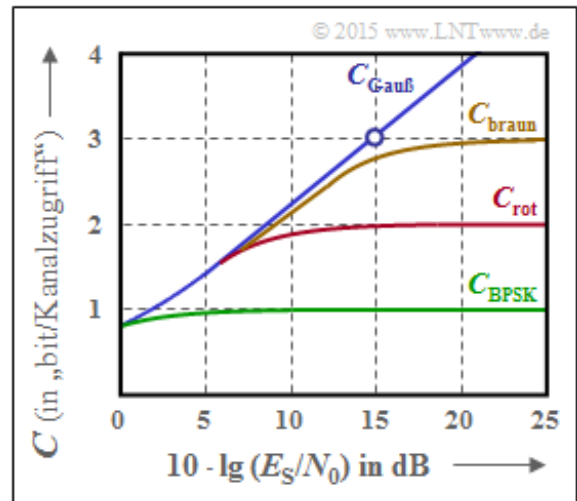
- Ein Quaternärsystem erfüllt die Anforderungen auf keinen Fall.
- Die Kurve $C_{\text{Gauß}}(E_B/N_0)$ reicht für diese Bewertung nicht aus.

A4.9: Höherstufige Modulation

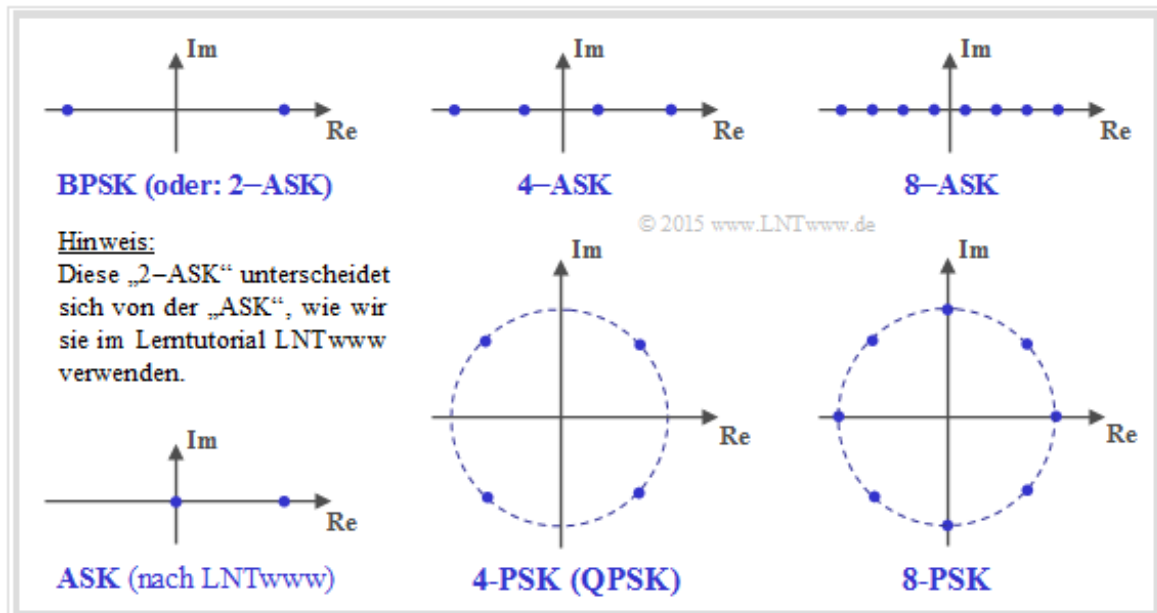
Die Grafik zeigt AWGN-Kanalkapazitätskurven über der Abszisse $10 \cdot \lg(E_S/N_0)$:

- $C_{\text{Gauß}}$: Shannonsche Grenzkurve,
- C_{BPSK} : gültig für BPSK.

Die beiden weiteren Kurvenverläufe C_{rot} und C_{braun} sollen in den Teilaufgaben (c) und (d) analysiert und möglichen Modulationsverfahren zugeordnet werden.



Hinweis: Die Aufgabe bezieht sich auf **Kapitel 4.3**. Die hier genannten Modulationsverfahren werden anhand ihrer Signalraumkonstellation beschrieben:



In der Literatur wird manchmal die BPSK auch mit 2-ASK bezeichnet $\Rightarrow x \in X = (+1, -1)$. Dagegen verstehen wir im LNTwww als ASK den unipolaren Fall $x \in X = (0, 1)$. Nach unserer Nomenklatur gilt deshalb: $C_{\text{ASK}} < C_{\text{BPSK}}$.

Dieser Sachverhalt hat aber keinen Einfluss auf die Lösung der vorliegenden Aufgabe.

Fragebogen zu "A4.9: Höherstufige Modulation"

a) Welche Gleichung liegt der Shannon-Grenzkurve $C_{\text{Gauß}}$ zugrunde?

- Es gilt $C_{\text{Gauß}} = C_1 = 1/2 \cdot \log_2(1 + E_S/N_0)$,
- Es gilt $C_{\text{Gauß}} = C_2 = 1/2 \cdot \log_2(1 + 2E_S/N_0)$,
- Es gilt $C_{\text{Gauß}} = C_3 = \log_2(1 + E_S/N_0)$.

b) Welche Aussagen treffen für die grüne Kurve C_{BPSK} zu?

- C_{BPSK} kann nicht in geschlossener Form angegeben werden.
- C_{BPSK} ist größer als 0, wenn $E_S/N_0 > 0$ vorausgesetzt wird.
- Für $E_S/N_0 < \ln(2)$ ist $C_{\text{BPSK}} \equiv 0$.
- Im gesamten Bereich gilt $C_{\text{BPSK}} < C_{\text{Gauß}}$.

c) Welche Aussagen treffen für die rote Kurve zu?

- Für die zugehörige Zufallsgröße X gilt $M_X = |X| = 2$.
- Für die zugehörige Zufallsgröße X gilt $M_X = |X| = 4$.
- C_{rot} ist gleichzeitig die Kanalkapazität der 4-ASK.
- C_{rot} ist gleichzeitig die Kanalkapazität der 4-QAM.
- Für alle $E_S/N_0 > 0$ liegt C_{rot} zwischen „grün“ und „braun“.

d) Welche Aussagen treffen für die braune Kurve zu?

- Für die zugehörige Zufallsgröße gilt $M_X = |X| = 8$.
- C_{braun} ist gleichzeitig die Kanalkapazität der 8-ASK.
- C_{braun} ist gleichzeitig die Kanalkapazität der 8-PSK.
- $p_B = 0$ ist mit 8-ASK, $R = 2.5$ und $(E_S/N_0)_{\text{dB}} = 10$ dB möglich.
- $p_B = 0$ ist mit 8-ASK, $R = 2$ und $(E_S/N_0)_{\text{dB}} = 10$ dB möglich.

Z4.9: Ist $C_{\text{BPSK}} \equiv 1$ möglich?

Wir gehen hier von einem binären bipolaren Quellensignal $\Rightarrow X = (+1, -1)$ aus. Die Wahrscheinlichkeitsdichtefunktion (WDF) der Quelle lautet somit:

$$f_X(x) = 1/2 \cdot \delta(x - 1) + 1/2 \cdot \delta(x + 1).$$

Die Transinformation zwischen der Quelle X und der Senke Y kann gemäß der folgenden Gleichung berechnet werden:

$$I(X; Y) = h(Y) - h(N),$$

wobei gilt:

- $h(Y)$ bezeichnet die **differentielle Sinkenentropie**:

$$h(Y) = - \int_{\text{supp}(f_Y)} f_Y(y) \cdot \log_2 [f_Y(y)] dy,$$

mit $f_Y(y) = 1/2 \cdot [f_{Y|X}(y|X = -1) + f_{Y|X}(y|X = +1)]$.

- $h(N)$ gibt die **differentielle Störentropie** an, berechenbar aus der WDF $f_N(n)$:

$$h(N) = - \int_{\text{supp}(f_N)} f_N(n) \cdot \log_2 [f_N(n)] dn.$$

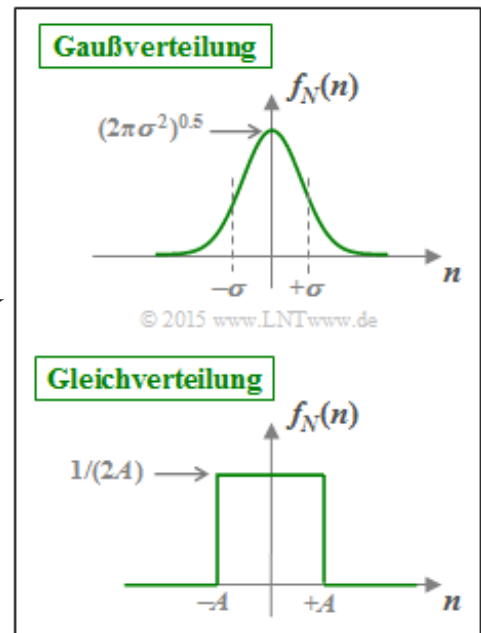
Nimmt man für die Störung N eine Gaußverteilung $f_N(n)$ entsprechend der oberen Skizze an, so ergibt sich die gewünschte Kanalkapazität $C_{\text{BPSK}} = I(X; Y)$, die **im Theorierteil** abhängig von $10 \cdot \lg(E_B/N_0)$ dargestellt ist.

Beantwortet werden soll in dieser Aufgabe die Frage, ob es einen endlichen E_B/N_0 -Wert gibt, für den **$C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0) \equiv 1$ bit/Kanalzugriff möglich ist** \Rightarrow Teilaufgabe (e).

In den Teilaufgaben (a), ... , (d) werden Vorarbeiten zur Beantwortung dieser Frage geleistet. Dabei wird stets von einer gleichverteilten Stör-WDF $f_N(n)$ ausgegangen (siehe untere Skizze):

$$f_N(n) = \begin{cases} 1/(2A) & \text{für } |n| < A, \\ 0 & \text{für } |n| > A. \end{cases}$$

Hinweis: Die Aufgabe bezieht sich auf **Seite 5b** im Kapitel 4.3.



Fragebogen zu "Z4.9: Ist $C_{\text{BPSK}} \equiv 1$ möglich?"

a) Wie groß ist die differentielle Entropie $h(N)$ bei gleichverteilter Störung?

Gleichverteilung, $A = 1/8$: $h(N) =$ bit

b) Wie groß ist die differentielle Entropie der Sinke?

Gleichverteilung, $A = 1/8$: $h(Y) =$ bit

c) Wie groß ist die Transinformation zwischen Quelle und Sinke?

$I(X;Y) =$ bit/Symbol

d) Unter welchen Bedingungen ändert sich am Ergebnis (c) nichts?

- Für jedes $A \leq 1$ bei der vorgegebenen Gleichverteilung.
- Für jede andere WDF $f_N(n)$, wenn $|N| \leq 1$ gilt.
- Wenn sich $f_{Y|X}(y|-1)$ und $f_{Y|X}(y|+1)$ nicht überlappen.

e) Beantworten Sie nun die entscheidende Frage.

Hinweis: Der Quotient E_B/N_0 wird als endlich vorausgesetzt.

- $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0) \equiv 1$ bit/Symbol ist mit Gauß-WDF möglich.
- Bei endlichem E_B/N_0 gilt stets $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0) < 1$ bit/Symbol.

A4.10: QPSK-Kanalkapazität

Gegeben sind AWGN-Kanalkapazitätskurven für die beiden Modulationsverfahren

- Binary Phase Shift Keying (BPSK),
- Quaternary Phase Shift Keying (4-PSK oder auch QPSK).

Das obere Diagramm zeigt die Abhängigkeit von $10 \cdot \lg(E_B/N_0)$ in dB, wobei E_B die „Energie pro Informationsbit“ angibt. Für große E_B/N_0 -Werte liefert die BPSK-Kurve die maximale Coderate $R \approx 1$, während für die QPSK-Kurve $R \approx 2$ abgelesen werden kann.

Die Kapazitätskurven für digitalen Eingang (jeweils mit der Einheit „bit/Symbol“),

- grüne Kurve $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0)$ und
- blaue Kurve $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0)$

sollen in der Teilaufgabe (c) in Bezug gesetzt werden zu zwei Shannon-Grenzkurven, die jeweils für eine Gaußsche Eingangsverteilung gültig sind:

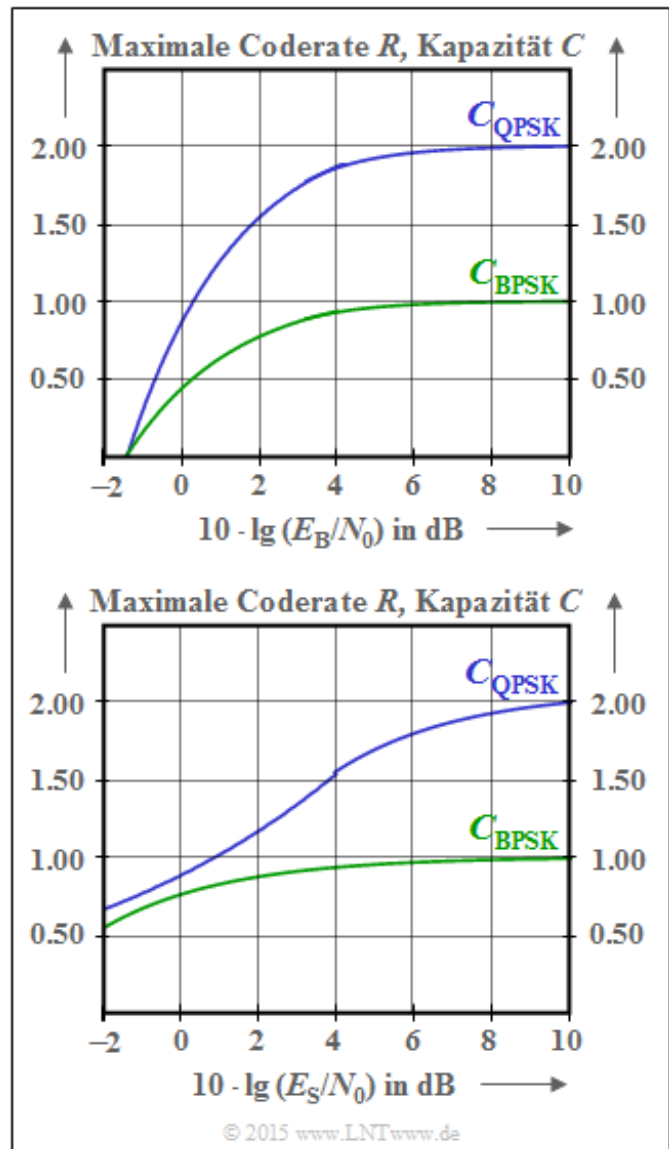
$$C_1(E_B/N_0) = \frac{1}{2} \cdot \log_2 \left(1 + \frac{2 R E_B}{N_0} \right),$$

$$C_2(E_B/N_0) = \log_2 \left(1 + \frac{R E_B}{N_0} \right).$$

Die beiden Kurven geben gleichzeitig die maximale Coderate R an, mit der durch lange Kanalcodes eine fehlerfreie Übertragung entsprechend dem **Kanalcodierungstheorem** möglich ist. Natürlich gelten für $C_1(E_B/N_0)$ bzw. $C_2(E_B/N_0)$ unterschiedliche Randbedingungen. Welche, sollen Sie herausfinden.

Die Abszisse im unteren Diagramm ist dagegen $10 \cdot \lg(E_S/N_0)$ mit der „Energie pro Symbol“ (E_S). Die beiden Endwerte bleiben gegenüber oben unverändert.

Hinweis: Die Aufgabe gehört zum Themengebiet von **Kapitel 4.3**.



Fragebogen zu "A4.10: QPSK-Kanalkapazität"

a) Unterscheiden sich QPSK und 4-QAM aus informationstechnischer Sicht?

- Ja.
- Nein.

b) Wie lässt sich $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0)$ aus $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0)$ konstruieren?

- Durch Verdopplung: $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0) = 2 \cdot C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0)$.
- Zusätzlich durch eine Verschiebung nach rechts.
- Zusätzlich durch eine Verschiebung nach links.
- $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0)$ kann man aus $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0)$ nicht konstruieren.

c) Welcher Zusammenhang besteht zu den Shannon-Grenzkurven?

- Es gilt $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0) \leq C_1(E_B/N_0)$.
- Es gilt $C_{\text{BPSK}}(E_B/N_0) \leq C_2(E_B/N_0)$.
- Es gilt $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0) \leq C_1(E_B/N_0)$.
- Es gilt $C_{\text{QPSK}}(E_B/N_0) \leq C_2(E_B/N_0)$.

d) Wie lässt sich $C_{\text{QPSK}}(E_S/N_0)$ aus $C_{\text{BPSK}}(E_S/N_0)$ konstruieren?

- Durch Verdopplung: $C_{\text{QPSK}}(E_S/N_0) = 2 \cdot C_{\text{BPSK}}(E_S/N_0)$.
- Zusätzlich durch eine Verschiebung nach rechts.
- Zusätzlich durch eine Verschiebung nach links.
- $C_{\text{QPSK}}(E_S/N_0)$ kann man aus $C_{\text{BPSK}}(E_S/N_0)$ nicht konstruieren.