

①

Løsningsforslag for kontinuasjonseksamen i  
Informasjons- og signalteori, 3. august 2009

Oppgave 1

a) Linearitet

$$\left. \begin{aligned} y_1(n) &= \mathcal{H}\{x_1(n)\} \\ y_2(n) &= \mathcal{H}\{x_2(n)\} \end{aligned} \right\} \Rightarrow \mathcal{H}\{ax_1(n) + bx_2(n)\} = ay_1(n) + by_2(n)$$

stabilitet

$$|x(n)| \leq M_x < \infty, \forall n \Rightarrow |y(n)| \leq M_y < \infty, \forall n$$

Tidsinvarians

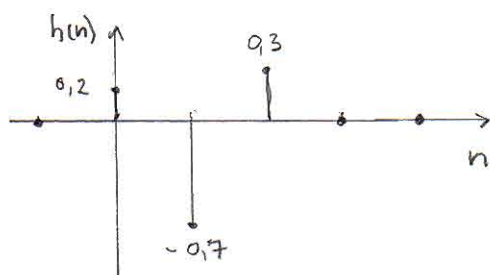
$$y(n) = \mathcal{H}\{x(n)\} \Rightarrow \mathcal{H}\{x(n-k)\} = y(n-k), \forall k \in \mathbb{Z}$$

Systemet må være lineært og tidsinvariant for å kunne beskrives entydig ved  $h(n)$

b)  $y(n) = 0,2 \cdot [x(n) - 3,5 x(n-1) + 1,5 x(n-2)]$

$$= 0,2 x(n) - 0,7 x(n-1) + 0,3 x(n-2)$$

c)  $h(n) = \mathcal{H}\{\delta(n)\} \Rightarrow h(n) = 0,2\delta(n) - 0,7\delta(n-1) + 0,3\delta(n-2) = \begin{cases} 0,2 & n=0 \\ -0,7 & n=1 \\ 0,3 & n=2 \\ 0 & \text{ellers} \end{cases}$



d)  $H(\omega) = \text{DTFT}\{h(n)\} = \sum_{n=-\infty}^{\infty} h(n) e^{-j\omega n} = 0,2 - 0,7 e^{-j\omega} + 0,3 e^{-j2\omega}$

Alternativt kan vi ta DTFT av diff. ligningen i b)

$$Y(\omega) = 0,2 X(\omega) - 0,7 X(\omega) e^{-j\omega} + 0,3 X(\omega) e^{-j2\omega}$$

$$H(\omega) = \frac{Y(\omega)}{X(\omega)} = 0,2 - 0,7 e^{-j\omega} + 0,3 e^{-j2\omega}$$

## Oppgave 2

2

a)  $t = nT = \frac{n}{F_s}$

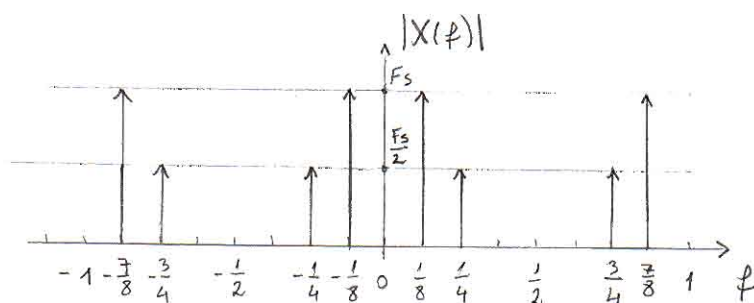
$$x_a(t) = 2 \cos\left(2\pi \frac{F_1}{F_s} n\right) + \cos\left(2\pi \frac{F_2}{F_s} n\right)$$

$$= 2 \cos(2\pi f_1 n) + \cos(2\pi f_2 n)$$

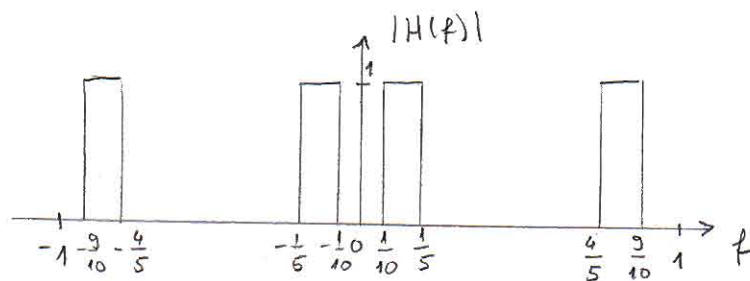
der  $f_1 = \frac{1}{8}$  og  $f_2 = \frac{1}{4}$

Samplingsteoremet er oppfylt fordi samplingsfrekvensen  $F_s$  er større enn to ganger den største frekvenskomponenten i signalet, dvs.  $F_s > 2F_2$

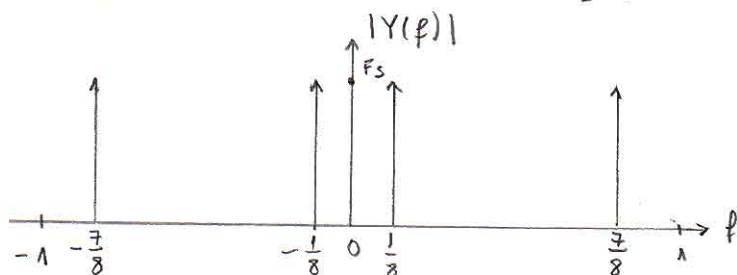
b)



c)



d)



e) Cosinus-komponenten med frekvens  $F_2$  blir filtrert bort, og utgangssignalet er dermed gitt ved

$$y(n) = 2 \cos(2\pi f_1 n)$$

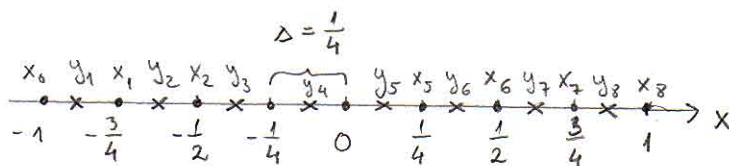
# Oppgave 3

3

$$a) P_X = E[X^2] = \int_{-\infty}^{\infty} x^2 f_X(x) dx = 2 \int_0^1 x^2 (1-x) dx = 2 \left[ \int_0^1 x^2 dx - \int_0^1 x^3 dx \right]$$

$$= 2 \cdot \left[ \frac{1}{3} x^3 \Big|_0^1 - \frac{1}{4} x^4 \Big|_0^1 \right] = 2 \left( \frac{1}{3} - \frac{1}{4} \right) = 2 \cdot \frac{4-3}{12} = \frac{1}{6}$$

b)



Desisjionsgrensene er merket med sirkler.

Representasjonsgrensene ligger midt mellom desisjionsgrensene og er merket med kryss.

c) Bruker tilnærningsformelen

$$\sigma_q^2 = \frac{\Delta^2}{12} = \frac{(1/4)^2}{12} = \frac{1}{16 \cdot 12} = \frac{1}{192}$$

$$SNR = \frac{P_X}{\sigma_q^2} = \frac{\frac{1}{6}}{\frac{1}{16 \cdot 12}} = 32$$

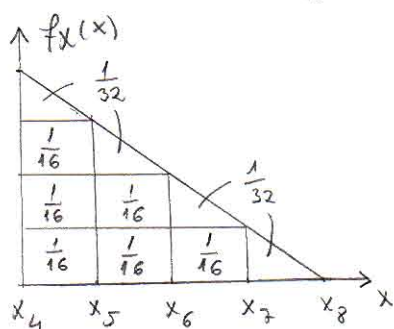
Uttrykt i dB vi har:  $SNR = 10 \log_{10} 32 = 15,05 \text{ dB}$

d) Vi har 8 forskjellige kildesymbolene som tilsvarer representasjonsverdiene og har sannsynligheter  $p_1, p_2, \dots, p_8$ .

Entropien er gitt ved:  $H = E[I] = \sum_{i=1}^8 p_i \log_2 \frac{1}{p_i} \text{ [bit]}$

der  $p_i = \int_{x_{i-1}}^{x_i} f_X(x) dx$ .

Vi bruker følgende figur for beregning av  $p_i$



$$p_1 = p_8 = \frac{1}{32}$$

$$p_2 = p_7 = \frac{1}{16} + \frac{1}{32} = \frac{3}{32}$$

$$p_3 = p_6 = 2 \cdot \frac{1}{16} + \frac{1}{32} = \frac{5}{32}$$

$$p_4 = p_5 = 3 \cdot \frac{1}{16} + \frac{1}{32} = \frac{7}{32}$$

$$H = 2 \cdot \left[ \frac{1}{32} \log_2 32 + \frac{3}{32} \log_2 \frac{32}{3} + \frac{5}{32} \log_2 \frac{32}{5} + \frac{7}{32} \log_2 \frac{32}{7} \right] = 2,749 \text{ bit}$$

e)  $\lceil \log_2 8 \rceil = 3 \text{ bit}$

$y_1$	000
$y_2$	001
$y_3$	010
$y_4$	011
$y_5$	100
$y_6$	101
$y_7$	110
$y_8$	111

f) Vi tilordner færre bit til mer sannsynlige kildesymbolene, samtidig som vi passer på at ingen kodeord blir prefiks i et annet kodeord.

$y_4$	00
$y_5$	01
$y_3$	100
$y_6$	101
$y_2$	1100
$y_7$	1101
$y_1$	1110
$y_8$	1111

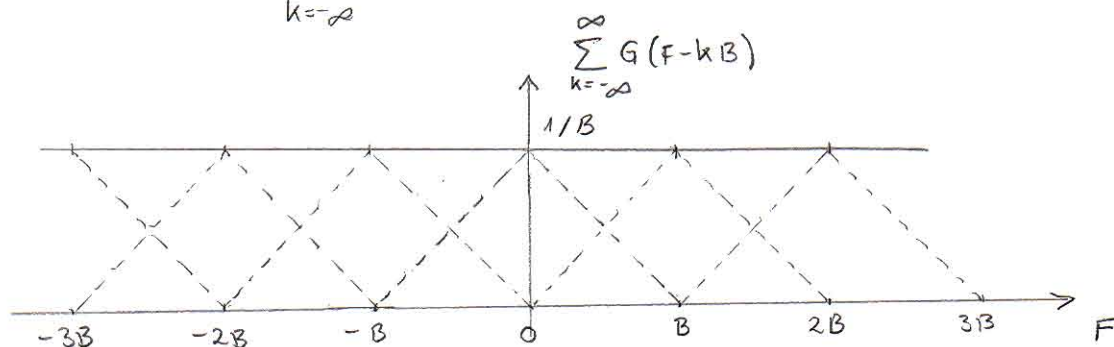
$$\begin{aligned} \bar{L} &= \sum_{i=1}^{\infty} l_i p_i = \\ &= 2 \left[ 2 \cdot \frac{7}{32} + 3 \cdot \frac{5}{32} + 4 \cdot \frac{3}{32} + 4 \cdot \frac{1}{32} \right] \\ &= \frac{45}{16} = 2,8125 \text{ bit} \end{aligned}$$

g) Den nedre grensen på  $\bar{L}$  er gitt ved signalets entropi  $H = 2,749 \text{ bit}$ .

## Oppgave 4

- a) For at overføring uten ISI skal være mulig, må kanalen oppfylle Nyquist-kriteriet. Siden  $G(F)$  er gitt, er det enklest å bruke Nyquist-kriteriet i frekvensdomenet; dvs. finne ut om det finnes en  $T$  slik at

$$\frac{1}{T} \sum_{k=-\infty}^{\infty} G\left(F - \frac{k}{T}\right) = 1 \quad (*)$$



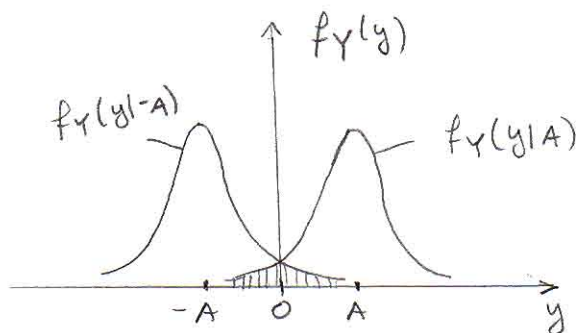
Fra figuren over, ser vi at

$$\sum_{k=-\infty}^{\infty} G(F - kB) = \frac{1}{B}$$

Velger vi  $T = \frac{1}{B}$ , er kriteriet (\*) oppfylt.

Dette viser at overføring uten ISI er mulig, og at den maksimale signaleringshastigheten er  $\frac{1}{T} = B$   $\frac{\text{kanalsymb.}}{s}$

b)



- c) Sannsynligheten for overføringsfeil er lik det skraverte arealet i figuren over.

$$\begin{aligned} P(\text{feil}) &= 2 \cdot \int_0^{+\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}\sigma_w^2} e^{-\frac{(x+A)^2}{2\sigma_w^2}} dx = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_0^{+\infty} e^{-(x+A)^2} dx = \left| \begin{array}{l} t = x+A \\ dt = dx \end{array} \right| \\ &= \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_A^{+\infty} e^{-t^2} dt = \text{erfc}(A) \end{aligned}$$