

1

$$E_S = \mu^2 T$$

$$\sqrt{b} = \sqrt{\frac{1}{1+b}} = \sqrt{\frac{1}{1+b}}$$

$$a_m = \pm 1$$

$$f_3 = \mu e^{-2i\pi f_3 T} a_m + b_m$$

$$e^{2i\pi f_3 T} f_3 = \mu a_m + b_m$$

$$R(e^{2i\pi f_3 T} f_3) = \mu a_m + b_{1,m}$$

$$b_{1,m} = R(b_m)$$

$$b_{1,m} = W(0, \frac{1}{Q})$$

$$a_m = \pm 1$$

$$a_m = +1 \text{ si } R(e^{2i\pi f_3 T} f_3) > 0$$

$$a_m = -1 \text{ si } R(e^{2i\pi f_3 T} f_3) < 0$$

$$P_e = P(a_m \neq a_m) = P(a_m = 1, a_m = -1) + P(a_m = -1, a_m = 1)$$

$$(a_m = 1, a_m = -1) = \left( -\mu + b_{1,m} > 0, a_m = -1 \right)$$

$$= (b_{1,m} > \mu, a_m = -1)$$

$$P(a_m = 1, a_m = -1) = P(b_{1,m} > \mu) P(a_m = -1)$$



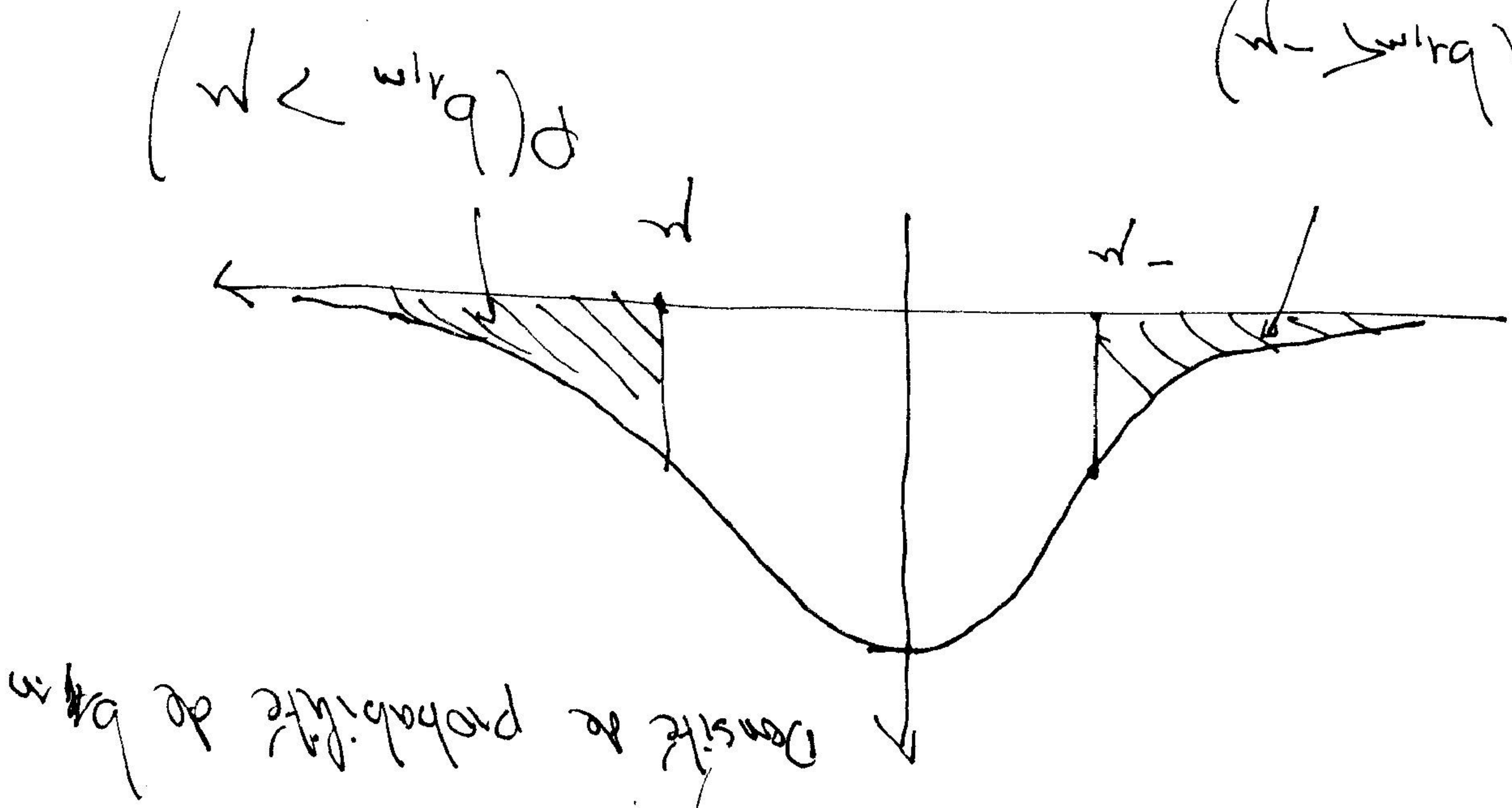
2

$$P(a_m = -1, a_n = 1) = P(\mu + b_{1m} < 0, a_m = 1)$$

$$= P(b_{1m} < -\mu, a_m = 1) = P(b_{1m} < -\mu) P(a_m = 1)$$

$$P_e = P(b_{1m} > \mu) P(a_m = -1) + P(b_{1m} < -\mu) P(a_m = 1)$$

$b_{1m} : W(0, \frac{N_0}{2T})$



$$P(b_{1m} < -\mu)$$

$$P(b_{1m} > \mu) = P(b_{1m} < -\mu)$$

$$P_e = P(b_{1m} > \mu) P(a_m = -1) + P(b_{1m} > \mu) P(a_m = 1)$$

$$= P(b_{1m} > \mu) (P(a_m = -1) + P(a_m = 1)) = P_e = P(b_{1m} > \mu)$$



3

$$P(b_{1/m} > \mu) = P\left(\frac{\sqrt{E|b_{1/m}^2}}{\mu} > \frac{\sqrt{E|b_{1/m}^2}}{\mu}\right)$$

$$E|b_{1/m}^2 = \frac{2}{2T}$$

$$P_c = P\left(\frac{\sqrt{E|b_{1/m}^2}}{\mu} > \frac{\sqrt{2}}{\mu}\right)$$

$$P_c = P\left(\frac{\sqrt{E|b_{1/m}^2}}{\mu} > \frac{\sqrt{2}}{\mu}\right) = P\left(\frac{\sqrt{E|b_{1/m}^2}}{\mu} > \frac{\sqrt{2}}{\mu}\right)$$

Loi de probabilité de  $b_{1/m}$  :  $W(0,1)$

$$P_c = P(W(0,1) > \sqrt{\frac{2E}{b_{1/m}^2}}) = \int_{\sqrt{\frac{2E}{b_{1/m}^2}}}^{+\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2}} dt$$

$$\phi(\sqrt{2}) = \int_{-\infty}^{+\infty} \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{t^2}{2}} dt$$

Vérifie :

$$\phi\left(\sqrt{\frac{2E}{b_{1/m}^2}}\right) \leq \frac{1}{\sqrt{2\pi}} e^{-\frac{b_{1/m}^2}{2E}}$$



Probabilité d'erreur en QAM4

$$a_m = \frac{1}{\sqrt{2}} (a_{1,m} + i a_{2,m}) \quad \text{ou} \quad a_{1,m}, a_{2,m} \in \{\pm 1\}$$

$a_{1,m}$  représente le premier bit transmis par  $a_m$

$a_{2,m}$  " le deuxième bit transmis par  $a_m$

Calculer  $P(a_{1,m} \neq a_{1,m}) = P(a_{2,m} \neq a_{2,m})$  = Probabilité d'erreur par bit transmis

$$P(a_{1,m} \neq a_{1,m}) ?$$

$$E_s = 2E_b$$

$$y_m = \mu + b_m e^{-2i\pi f_0 t}$$

$$y_m e^{2i\pi f_0 t} = \mu + b_m$$

$$\operatorname{Re}(y_m e^{2i\pi f_0 t}) = \frac{\sqrt{2}}{2} a_{1,m} + b_{1,m}$$

$$\operatorname{Im}(y_m e^{2i\pi f_0 t}) = \frac{\sqrt{2}}{2} a_{2,m} + b_{2,m}$$

$$a_{1,m} = +1 \text{ si } \operatorname{Re}(y_m e^{2i\pi f_0 t}) > 0, \quad a_{1,m} = -1 \text{ si } \operatorname{Re}(y_m e^{2i\pi f_0 t}) < 0$$



$P(a_{1m} \neq a_{2m})$  peut être obtenue à partir  
 du calcul pour le BPSK en changeant  $\mu$

$\mu = \frac{E_s}{2}$

$\mu^2 = E_s = 2E_b$   
 $\mu = \sqrt{E_b}$   
 $\mu^2 = \frac{E_s}{2}$   
 $\mu = \sqrt{\frac{E_s}{2}}$

le BPSK:

$P_e = Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)$

le QAM4:

$P(a_{1m} \neq a_{4m}) = Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)$

$P(a_{2m} \neq a_{4m})$

$P_e = Q\left(\sqrt{\frac{2E_b}{N_0}}\right)$

QAM4 et BPSK ont la même probabilité

de erreurs en fonction de  $\frac{E_b}{N_0}$ .

$\Rightarrow$  le QAM4 est préférable, car il permet de  
 transporter 2 fois plus de bits.



$$S: D_p \in [0, 1] \quad S: D_p \in [0, 1]$$

$$S: A \leq t \leq 0$$

reste à peu près constant.

Sur une durée très inférieure à  $T$ , le signal a

$$S: s \ll T, \quad a(t-T) \approx a(t-T)$$



$$S: 0 \leq t \leq D_{\text{duré d'un paquet}} = D_p$$

On approxime  $a(t-T) \approx a(t-T)$

$$y(t) = \mu e^{-2i\pi f_c t} - 2i\pi f_c t e^{-2i\pi f_c t} \quad \Delta f = \int_0^{\frac{c}{v_{\text{max}}}} \text{fréquence Doppler}$$

$$y(t) = \mu e^{-2i\pi f_c t} - 2i\pi f_c t e^{-2i\pi f_c t} \quad \sqrt{\frac{c}{v_{\text{max}}}} \quad a(t-T) + b(t)$$

$$y(t) = \sqrt{2} \mu a(t-T) + b(t), \quad T(t) = T + \frac{c}{v_{\text{max}}}$$



$$y(t) = \mu e^{-2.11 \omega_p t} - 2.11 \omega_p t e^{2.11 \omega_p t} + 6.11$$

$$\Rightarrow A t \in [0, D_p], \quad 2.11 - T - 2.11 \omega_p t \approx 2.11 - T$$

condition est vérifiée

$$\frac{c}{2} = 10^{-7}, \quad 10^{-7} D_p \ll T, \quad D_p \ll 10^7 T$$

Exemple - numérique  $\omega = 30 \text{ m/sec}$   $\theta = 0$

Est-ce que cette condition est respectée en pratique ?

$$\frac{c}{2} \omega \theta t \ll T \Rightarrow 2.11 - T - 2.11 \omega \theta t \approx 2.11 - T$$

Si  $\frac{c}{2} \omega \theta D_p \ll T$   $\omega \theta t \ll D_p$

$$2.11 - T + 11 = 2.11 - T - 2.11 \omega \theta t$$

⑦