

## Correction examen du 2 mai 2022

1) Fig 2:  $P_{\text{e}} < 10^{-3} \Rightarrow \left(\frac{E_b}{N_0}\right)_{\text{dB}} > 7$

Fig 1:  $\left(\frac{E_b}{N_0}\right)_{\text{dB}} > 7 \Rightarrow D < 2 \cdot 10^6 \text{ bit/s}$

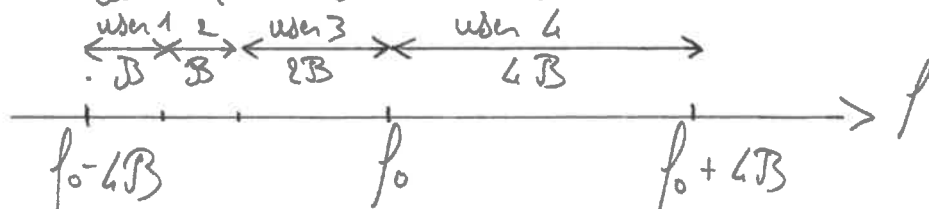
Pour annuler l'IES, il faut:

$$\frac{1+\alpha}{T} \text{ (largeur DSP signal émis)} < B, \text{ avec } T = \frac{1}{D}$$

$$\text{Donc } D < \frac{B}{1+\alpha} = \frac{5 \cdot 10^6}{\frac{3}{2}} = \frac{5}{3} \cdot 10^6 \text{ bit/s}$$

Conclusion:  $D_0 = 1,67 \cdot 10^6 \text{ bit/s}$

2) Une bande passante  $B$  permet un débit  $D_0$ , donc la bande de  $8B$  peut être répartie ainsi entre les 4 utilisateurs:



3) a) Chaque utilisateur doit avoir un code de longueur inversement proportionnelle à son débit, de manière à étaler son spectre sur toute la bande  $8B$ .

Donc des codes de longueurs respectives 8, 8, 4, 2 pour les débits  $D_0$ ,  $D_0$ ,  $2D_0$  et  $4D_0$ .

Les codes doivent être choisis tels que aucun n'est ascendant ou descendant d'un autre.

Par exemple: C31, C32, C22 et C12

b) Pour l'utilisateur de débit 2D,

$[1 \ 1 \ -1 \ 1]$  devient :

$$[1 \ 1 \ -1 \ -1 \ 1 \ 1 \ -1 \ -1 \ -1 \ -1 \ 1 \ 1 \ -1 \ -1 \ 1 \ 1]$$

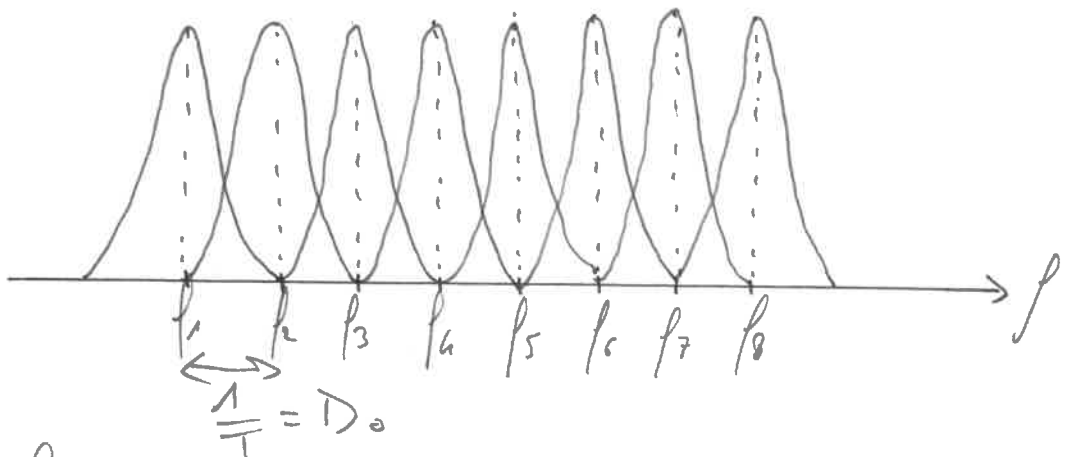
b) Les codes de Gold ne sont pas appropriés parce que :

- on a besoin de codes de longueurs différentes
- la longueur max d'un code ici est  $N=8$

On les codes de Gold ne sont quasi-orthogonaux que si  $N \gg \sqrt{N}$

4) a) Sur la  $i$ ème voie, il suffit de faire  $\langle S | p_i \rangle$   
En effet,  
$$\langle S | p_i \rangle = \sum_{k=1}^8 X_k \langle p_k | p_i \rangle \quad (\langle \cdot | \cdot \rangle \text{ est linéaire})$$
$$= X_i \quad \text{puisque } \langle p_k | p_i \rangle = \begin{cases} 1 & \text{si } k=i \\ 0 & \text{sinon} \end{cases}$$

b)



La bande passante nécessaire est de  $10D_0$ .

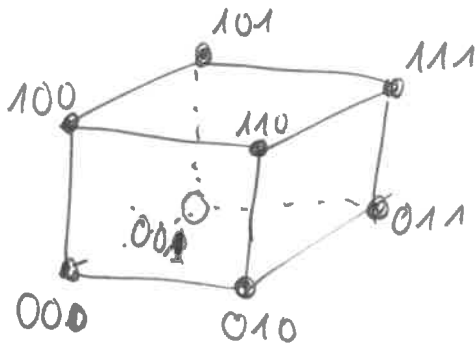
c) On  $D_0 = \frac{B}{1+\alpha}$ , i.e.  $8B = 8(1+\alpha)D_0 = 12D_0$

On pourrait donc multiplier  $D_0$  par  $\frac{12}{10} = \frac{6}{5}$

d) On a alors  $D_0' = \frac{6}{5} \times \frac{5}{3} \cdot 10^6 = 2 \cdot 10^6$

ce qui permet bien de respecter  $P_e < 10^{-3}$

5)



6)  $P(R_{111} | S_{111})$

$$= P(z_a > 0, z_b > 0, z_c > 0 | S_{111})$$

$$= P(A + B_a > 0, A + B_b > 0, A + B_c > 0 | S_{111})$$

$$= P(B_a > -A) P(B_b > -A) P(B_c > -A)$$

car  $B_a, B_b$  et  $B_c$  sont indépendants  
entre eux et du symbole issu

$$= P(B_a > -A)^3 \quad \text{car ils ont la même ddp}$$

7)  $P(\overline{R}_{111} | S_{111}) = 1 - P(R_{111} | S_{111})$

$$= 1 - (1 - Q(A/\sigma))^3$$

$$\approx 1 - (1 - 3Q(A/\sigma))$$

car  $Q(A/\sigma) \ll 1$

$$\approx 3Q(A/\sigma)$$