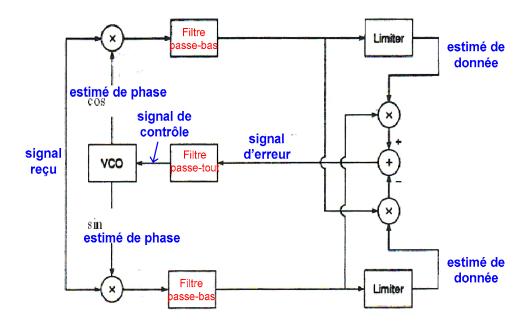
# 2004 Examen final – Solutionnaire

### Problème 1



Pour la rampe comme entrée nous avons

$$\Theta(\omega) = \frac{\Delta\omega}{(j\omega)^2}$$

L'erreur est

$$E(\omega) = \frac{\Delta\omega}{(j\omega)^2 + j\omega K_0 F(\omega)}$$

donc l'erreur asymptotique est

$$\lim_{j\omega\to 0} j\omega E(\omega) = \lim_{j\omega\to 0} \frac{\Delta\omega}{j\omega + K_0 F(\omega)} = \lim_{j\omega\to 0} \frac{\Delta\omega}{j\omega + K_0 \frac{N(\omega)}{D(\omega)}}$$

$$= \lim_{j\omega\to 0} \frac{\Delta\omega D(\omega)}{j\omega D(\omega) + K_0 N(\omega)}$$

$$= \frac{\Delta\omega D(0)}{K_0 N(0)} \text{ pour PLL d'ordre} > 1$$

Pour une erreur asymptotique nulle nous avons besoin d'un PLL d'ordre supérieur à 1 et un filtre de boucle avec D(0) = 0.

#### Problème 2

La première colonne de la « parity array » est déterminée par la première équation. Pour les codes que nous avons vu en classe, la matrice génératrice et la matrice de contrôle sont

$$\mathbf{P} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\mathbf{G} = \begin{bmatrix} \mathbf{P} & \mathbf{I}_{4\times4} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

Le code est systématique. Nous savons que le code est un code Hamming parce que pour n=7 et k=4 nous respectons la relation  $(n,k) = (2^m - 1, 2^m - 1 - m)$ . Les codes de Hamming peuvent corriger une erreur. Pour déterminer les syndromes nous avons besoin de la matrice de control. La matrice de control nous trouvons à partir de G:

$$\mathbf{H}^{T} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix}$$

Nous cherchons les 7 syndromes (un pour l'erreur dans chaque des sept positions de vecteur reçu, soit 7 vecteurs d'erreur). Confirmons les syndromes dans la simulation :

$$e \, \mathbf{H}^{T} = \begin{bmatrix} 0 \, 0 \, 0 \, 0 \, 0 \, 0 \, 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \implies$$

erreur	syndrom e
0000000	0 0 0
$0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1$	111
0000010	0 1 1
0000100	1 0 1
0001000	110
0010000	0 0 1
0100000	010
1000000	100

Le syndrome de [0100011] est

Nous voyons que l'erreur est dans le quatrième bit, donc le mot de code corriger est [0101011]. Le code est systématique, donc nous lisons les quatre bits de message directement, soit [1011]. Nous confirmons

$$\mathbf{u} = \mathbf{mG} = \begin{bmatrix} 1011 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0101011 \end{bmatrix}$$

#### Problème 3

Le rapport signal à bruit plus interférence est:

$$SNIR = \frac{E}{N+I} = \frac{E}{(K-1)E_I} + N$$

Ici l'energie par interfèrent  $E_I$  est le double de l'énergie de l'usager désiré, E. Donc,

$$SNIR = \frac{E}{\frac{(K-1)2E}{G} + N} = \frac{1}{\frac{(K-1)2}{G} + \frac{N}{E}} = \frac{1}{\frac{(K-1)2}{G} + \frac{1}{SNR}}$$

La probabilité d'erreur pour BPSK sans interférence est :

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

Ici, il y a aussi l'interférence, donc, nous utilisons  $Q(\sqrt{2 \cdot SNIR})$ . Avec le rapport SNIR, nous calculons comme :

$$\frac{1}{\text{SNIR}} = \frac{1}{\text{SNR}} + 2\frac{K - 1}{G}$$

$$K = 1 + \frac{G}{2} \left( \frac{1}{\text{SNIR}} - \frac{1}{\text{SNR}} \right)$$

L'exigence de  $P_c < 10^{-3}$  correspond à :

SNIR 
$$\geq \frac{(3.1)^2}{2} = 4.8$$

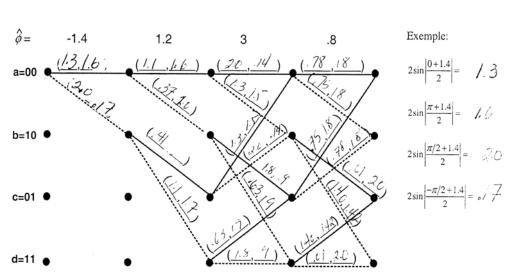
Pour SNR = 15dB = 31.6, nous avons,

$$K = 1 + \frac{127}{2} \left( \frac{1}{4.8} - \frac{1}{31.6} \right)$$
$$= 12.2$$

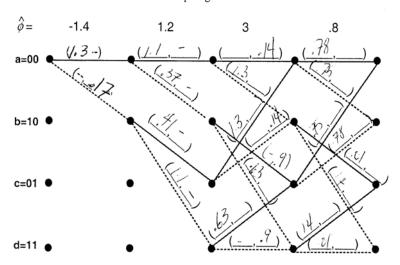
Donc, le système peut supporter 12 usagers simultanés.

## Problème 4





Partie B - éliminer les distances locales plus grandes



Partie C – calculer les distances globales

