

SPÉCIALE MP* : DEVOIR SURVEILLÉ

PARTIE I

- I.1. a.** On a $W(a) = 0 \Leftrightarrow a = 0$ (a a toutes ses composantes nulles) donc $\Delta(x, y) = 0 \Leftrightarrow x = y$.
 Puis $W(-a) = W(a)$ soit $\Delta(x, y) = \Delta(y, x)$.
 Enfin, $W(a + b) \leq W(a) + W(b)$ car le nombre de composantes nulles de a additionné à celles de b est inférieur ou égal au nombre de composantes non nulles de $a + b$ d'où $\Delta(x, y) = W(x - y) = W(w - z + z - y) \leq W(x - z) + W(z - y)$ **2**
- b.** Soit $t = \lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor$, s'il existe 2 éléments x_1, x_2 de C tels que $\Delta(x_1, y) \leq t, \Delta(x_2, y) \leq t$ alors $\Delta(x_1, x_2) \leq 2t$ i.e. $W(x_1 - x_2) \leq 2 \lfloor \frac{d-1}{2} \rfloor < d$ ce qui est impossible pour $x_1 - x_2 \neq 0$ car $x_1 - x_2 \in C$ sous-espace vectoriel de F donc $x_1 = x_2$ **3**
- I.2. a.** On a $\boxed{\text{Rg}(h(f_i)) = \dim h(F) = \dim F - \dim C = n - k}$ (formule du rang). **2**
- b.** On a $x = \sum_{i \in J} \lambda_i f_i$ donc $h(x) = 0 = \sum_{i \in J} \lambda_i h(f_i), \lambda_i \neq 0$ c.q.f.d. **2**
- c.** On choisit x tel que $\min_{u \in C \setminus \{0\}} W(u) = W(x)$ et on applique le **b.** **2**
- d.** En effet, s'il existe une famille de $d - 1$ vecteurs liée extraite de la famille $(h(f_i))$ alors $\sum_{i \in J} \lambda_i h(f_i) = 0 \Rightarrow x = \sum_{i \in J} \lambda_i f_i \in C \setminus \{0\}$ et $W(x) \leq d - 1$ ce qui est absurde. On a donc $\text{rg}(h(f_i)) \geq d - 1$ i.e. $\boxed{d \leq n - k + 1}$ **4**
- I.3. a.** C'est un résultat du cours : on utilise le théorème de l'échange.
 On peut aussi faire la démonstration suivante : soit J tel que $(h(f_i))_{i \in J}$ soit une base de $h(F)$, (f_i) est une famille libre de $n - k$ éléments. $D = \text{Vect}(f_i)_{i \in J}$ est en somme directe avec C car $D \cap C = \{0\}$ (si $x \in D \cap C$ alors $x = \sum_{i \in J} \lambda_i f_i$ et $h(x) = 0$ entraîne $x = 0$) et $\dim D + \dim C = n$. Comme $\text{Card } J = n - k, P = J$ répond à la question. **2**
- b.** Si $x \in C$, on écrit $x = \sum_{i=1}^n \lambda_i(x) f_i$. Soit : $p : x \in C \mapsto \sum_{i=1}^k \lambda_i(x) f_i \in D'$ supplémentaire de D . p est injective ($p(x) = 0 \Leftrightarrow x \in C \cap \text{Vect}(f_{k+1}, \dots, f_n) = \{0\}$) donc bijective car $\dim C = \dim D'$.
 On peut alors prendre la base $\mathcal{B}'_E = (e'_1, \dots, e'_k)$ où e'_i est l'unique vecteur de E vérifiant $g(e'_i) = p^{-1}(f_i)$ **4**
- c.** $D = \text{Vect}(f_{k+1}, \dots, f_n)$ et $C \oplus D = F$. $\text{Ker } h = C$ donc h est bien une application de contrôle. **1**
 Ensuite, $f_1 = \underbrace{\lambda_1 g(e'_1) + \dots + \lambda_k g(e'_k)}_{\in C} + \underbrace{\lambda_{k+1} f_{k+1} + \dots + \lambda_n f_n}_{\in D}$. Si on examine les composantes sur f_1, f_2, \dots, f_k , compte tenu de l'écriture de la matrice G , on peut dire que $\lambda_2 = \dots = \lambda_k = 0$ et $\lambda_1 = 1$, de même pour $i = 2, \dots, k$. Si $A = (a_{ij})_{i \in [1, n-k], j \in [1, k]}$ alors $f_i = g(e'_i) - \sum_{j \geq k+1} a_{ij} f_j$ pour $i \leq k$, donc $h(f_i) = - \sum_{j=k+1}^n a_{ij} h(f_j)$ et comme $h(f_j) = f_j$ pour $j \geq k + 1$, la matrice de h s'écrira :

$$H = \begin{pmatrix} -A & I_{n-k} \end{pmatrix}. \quad \mathbf{3}$$

d. On peut écrire $y = x + e = g(u) + e$ où e représente les erreurs de transmission. On a alors par hypothèse : $W(e) \leq t$ et, comme $x \in C$, $h(x) = 0$ donc $h(e) = h(y) = z \dots$ **2**

La suite est une conséquence du **1.b.**..... **1**

I.4. a. On a $H = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ car $-1 = +1$ dans \mathbb{K} **1**

b. $n = 7, k = 4$ donc $d \leq 4 = n - k + 1$. La famille $(h(f_1), h(f_6), h(f_7))$ est liée, donc, en vertu du **2.c** et **d** : $d \leq 3$ et comme toute famille de deux vecteurs est libre, on a : $d = 3$ **2**

c. $h(y) = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix}$. Soit $e = (0, 0, 0, 1, 0, 0, 0)$ alors $h(e) = h(y), w(e) = 1$ et l'unique élément de C tel que $W(x, y) \leq 1$ est $x = (1, 0, 1, 1, 0, 1, 0)$ **2**

On trouve alors $u = (1, 0, 1, 1)$ **1**

PARTIE II

II.1. a. On a immédiatement $\text{Card } E_k = \text{Card } \mathbb{K}^k = 2^k$ et $\text{Card } F_k = 2^{2^m}$ en utilisant la propriété $\text{Card}(\mathcal{F}(E, F)) = (\text{Card } F)^{\text{Card } E}$ **3**

Comme tout espace vectoriel de dimension p sur $\mathbb{K} = \{0, 1\}$ contient 2^p éléments, on en déduit que $\dim F_k = 2^m$ **3**

b. Si $x \in \llbracket 0, 2^m - 1 \rrbracket$ alors $x = w_1 + w_2 \cdot 2 + \dots + w_m \cdot 2^{m-1}$ (écriture en base 2 qui est unique) ce qui permet de définir α^{-1} et de conclure. **2**

c. A un nombre écrit en base 2, on fait correspondre le sous-ensemble de $\llbracket 1, m \rrbracket$ correspondant à la position de ses chiffres dans l'écriture en base 2. Là encore, on a bien une bijection. **2**

d. Comme $\dim F_k = 2^m$, il suffit de prouver que (f_0, \dots, f_{2^m-1}) est libre. Soit $\sum_{j=0}^{2^m-1} \lambda_j f_j = 0$ alors en appliquant ceci à $(v_1, \dots, v_m) = \alpha^{-1} \circ \beta^{-1}(P_i)$ on a $\lambda_i = 0$ **2**

e. On a $f_j(\alpha^{-1} \circ \beta^{-1}(P_i)) = 0$ si $i \neq j, = 1$ si $i = j$ donc $f_j = \prod_{i \in P_j} V_i \cdot \prod_{i \notin P_j} \bar{V}_i$ **3**

f. On a immédiatement $f = \sum_{j=0}^{2^m-1} f(\alpha^{-1}(j)) \cdot f_j$ et $U = \sum_{j=0}^{2^m-1} f_j$ **2**

Pour $k = 2, V_1 = f_1$, pour $k = 3, V_1 = (0, 1, 0, 1), V_2 = (0, 0, 1, 1)$, **1**

et pour $k = 4, V_1 = (0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1), V_2 = (0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1),$

$V_3 = (0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1)$ **2**

Par un raisonnement semblable on obtient

$$V_i = (f_{2^{i-1}} + \dots + f_{2^i-1}) + \dots + (f_{2^{m-2}i} + \dots + f_{2^m-1})$$

$$= \sum_{h=0}^{2^{m-i}} \sum_{k=2^i \cdot h + 2^{i-1}}^{2^i \cdot h + 2^i - 1} f_k = \sum_{h=0}^{2^{m-i}} \sum_{k=0}^{2^{i-1}-1} f_{2^{i-1}(2h+1)+k} \dots \dots \dots \mathbf{3}$$

II.2. a. Il est immédiat que g_k est linéaire.

Pour montrer que g_k est injective, il suffit de prouver que U, V_1, \dots, V_m est libre.

Soit $\lambda_0 U + \lambda_1 V_1 + \dots + \lambda_m V_m = 0$ alors, en cherchant l'image par cette application des vecteurs $(0, 0, \dots, 0), (1, 0, \dots, 0)$ et $(0, 0, 0, \dots, 1)$, on trouve :

$\lambda_0 = 0, \lambda_0 + \lambda_1 = 0, \dots, \lambda_0 + \lambda_m = 0$ d'où $\lambda_0 = \lambda_1 = \dots = \lambda_m = 0$ donc g_k est bien injective. **2**

b. $k = 2$, $m = 1$, $\mathcal{B}_{F_2} = (f_0, f_1)$, $U = f_0 + f_1$, $V_1 = f_1$, $C_2 = F_2$, $d_2 = 1$ **1**

$$k = 3, m = 2, \mathcal{B}_{F_3} = (f_0, f_1, f_2, f_3), \begin{cases} U = f_0 + f_1 + f_2 + f_3 \\ V_1 = f_1 + f_3 \\ V_2 = f_2 + f_3 \end{cases} .$$

$x \in C_3 \Leftrightarrow x = u_0 f_0 + (u_0 + u_1) f_1 + (u_0 + u_2) f_2 + (u_0 + u_1 + u_2) f_3 \Leftrightarrow x_0 + x_3 = x_1 + x_2$.
 $d_3 = 2$: en effet, si x a 3 composantes nulles ($W(x) = 1$) alors la 4^{ième} est nulle grâce à la relation que l'on vient de prouver. On a alors $d_3 \geq 2$ et comme $(1, 0, 1, 0) \in C_2$ alors $d_3 = 2$ **1**

c. Si $j \leq 2^{m-1}$ alors $P_j = \text{supp}(v_1, \dots, v_{m-1}, 0)$ et $P_{j+2^{m-1}} = \text{supp}(v_1, \dots, v_{m-1}, 1)$. On met alors en évidence une partition de l'ensemble des parties de $\llbracket 1, m \rrbracket$.
 Si

$$\begin{aligned} x &= u_0 U + u_1 V_1 + \dots + u_{m-1} V_{m-1} \\ &= x_0 f_0 + \dots + x_{2^{m-1}-1} f_{2^{m-1}-1} + x_{2^{m-1}} f_{2^{m-1}} + \dots + x_{2^m-1} f_{2^m-1} \end{aligned}$$

alors $x_j = x_{j+2^{m-1}}$ car on trouve exactement les mêmes termes dans leur somme. Les 2^{m-1} premières composantes sont donc égales aux 2^{m-1} dernières et elles sont en fait égales à celles de $g_{k-1}(u_0, \dots, u_{m-1})$ (compte tenu de l'écriture des V_i du **1.f**). **3**
 $g_k(u_0, \dots, u_{m-1}, 1) = u_0 U + u_1 V_1 + \dots + u_{m-1} V_{m-1} + V_m$, or $V_m = f_{2^{m-1}} + \dots + f_{2^m-1}$ donc

$$g_k(u_0, u_1, \dots, u_{m-1}, 1) = x_0 f_0 + \dots + x_{2^{m-1}-1} f_{2^{m-1}-1} + (1 + x_0) f_{2^{m-1}} + \dots + (1 + x_{2^{m-1}-1}) f_{2^m-1}.$$

On a exactement 2^{m-1} composantes non nulles car dans \mathbb{K} , si $x_i = 0$ ou 1 alors $x_i + 1 = 1$ ou 0 **2**

Si $x \in C_k$ alors on a deux cas :

$$x = u_0 U + \dots + u_{m-1} V_{m-1} \text{ et donc } W(x) \geq 2d_{k-1} \text{ et } \exists x_k | W(x_k) = 2d_{k-1},$$

$$x = u_0 U + \dots + u_{m-1} V_{m-1} + V_m \text{ et dans ce cas, } W(x) = 2^{m-1}.$$

On a alors $d_k = \min(2d_{k-1}, 2^{m-1})$ et par récurrence :

$$d_k = 2^{m-1} = 2^{k-2}. \quad \mathbf{3}$$

II.3. a. $\chi(w)^2 = \chi(2w)$ or, sur \mathbb{K} , $2w = 0$ donc $\chi(w)^2 = 1$ **1**

On pose ensuite $\chi(e_i) = (-1)^{v_i}$ où $v_i \in \{0, 1\}$ et $v = \sum_{i=1}^m v_i e_i$ alors $\chi = \chi_v$ car χ est déterminé de manière unique par les valeurs qu'il prend sur les vecteurs de base. . . **2**

b. $v \neq 0$ alors soit i tel que $v_i \neq 0$ ($v_i = 1$), on prend $s = e_i$ **0**

Ensuite $(\chi_v | \chi_0) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w + s) = - \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w) = 0$ c.q.f.d. **3**

c. $(\chi_v | \chi_v) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w)^2 = 2^m$ donc $\|\frac{1}{2^{m/2}} \chi_v\| = 1$ et si $u \neq v$,
 $(\chi_u | \chi_v) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_u(w) \chi_v(w) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_{u+v}(w) = 0$ c.q.f.d. **2**

d. $\widehat{\varphi}(v) = (\varphi | \chi_v)$ donc (1) est l'écriture de φ dans une base orthonormale. **1**

$$(2) : 2^{2m} (\varphi | \varphi) = \sum_{(v, v', w) \in (\mathbb{K}^m)^3} \widehat{\varphi}(v) \widehat{\varphi}(v') \chi_v(w) \chi_{v'}(w) = \sum_{(v, v') \in (\mathbb{K}^m)^2} \widehat{\varphi}(v) \widehat{\varphi}(v') \times \left(\sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w) \chi_{v'}(w) \right).$$

Comme cette dernière quantité vaut $2^m \delta_{vv'}$ on en déduit

$$(\varphi | \varphi) = \frac{1}{2^m} \sum_{v \in \mathbb{K}^m} \widehat{\varphi}(v) = \frac{1}{2^m} (\widehat{\varphi} | \widehat{\varphi}). \quad \mathbf{3}$$

(3) : on remarque que

$$\begin{aligned} \widehat{\varphi}(v) &= (\widehat{\varphi}|\chi_v) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \widehat{\varphi}(w)\chi_v(w) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} (\varphi|\chi_w)\chi_v(w) = \sum_{(w,u) \in (\mathbb{K}^m)^2} \varphi(u)\chi_w(u)\chi_v(w) \\ &= \sum_{u \in \mathbb{K}^m} \varphi(u) \left(\sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_u(w)\chi_v(w) \right) = 2^m \varphi(v) \text{ car } \chi_u(w) = \chi_w(u). \end{aligned} \tag{2}$$

\mathcal{F} est donc une isométrie (2), involutive (3)..... 1

On a enfin : $\mathcal{F}(\chi_v)(w) = 2^{-m/2} \left(\frac{\chi_v}{2^{m/2}} | \chi_w \right) = \delta_{vw}$ 1

II.4. a. $\varphi_{V_i}(w) = (-1)^{V_i(w)} = (-1)^{w_i} = (-1)^{\langle e_i | w \rangle}$, il suffit donc de prendre $v = e_i$, $\varphi_{V_i} = \chi_{e_i}$. Compte tenu du **3.c**, on aura :

$$\boxed{\widehat{\varphi}_{V_i}(w) = 2^m \delta_{e_i w}}. \tag{2}$$

Ensuite $U(w) = 1$ donc $\varphi_U(w) = -1$ d'où

$$\boxed{\widehat{\varphi}_U(v) = (\varphi_U | \chi_v) = - \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \chi_v(w) = -2^m \delta_{v0}}. \tag{1}$$

b. On a $\widehat{\varphi}_f(v) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} \varphi_f(w)\chi_v(w) = \sum_{w \in \mathbb{K}^m} (-1)^{f(w) + \sum_{i=1}^m v_i w_i}$.

Or $V_i(w) = w_i$ donc $f(w) + \sum_{i=1}^m v_i w_i = \left(f + \sum_{i=1}^m v_i V_i \right) (w)$. Si $f + \sum_{i=1}^m v_i V_i = \sum_{j \in A} f_j$ alors le produit $(-1)^{\sum_{j \in A} f_j(w)} = \prod_{j \in A} (-1)^{f_j(w)}$ est égal à 1 sauf si $\alpha(w) = j$ et dans ce cas, il vaut -1 .

Quand on fait la somme sur \mathbb{K}^m , pour chaque j de A , il y a un seul $W \in \mathbb{K}^m$ tel que $\alpha(w) = j$ donc $\widehat{\varphi}_f(v) = \sum_{\alpha(w) \notin A} + \sum_{\alpha(w) \in A} -1$ ce qui est bien le résultat demandé !.... 4

Soit λ_0 le nombre de composantes non nulles et λ_1 celui des composantes nulles. On a $\begin{cases} \lambda_0 + \lambda_1 = 2^m \\ \lambda_0 - \lambda_1 = \widehat{\varphi}_f(v) \end{cases}$ d'où $\lambda_1 = \frac{1}{2}(2^m - \widehat{\varphi}_f(v)) = W \left(f + \sum_{i=1}^m v_i V_i \right) = W \left(f - \sum_{i=1}^m v_i V_i \right)$

car, comme $\mathbb{K} = \mathbb{Z}_2$, $\sum_{i=1}^m v_i V_i = - \sum_{i=1}^m v_i V_i$ 2

On démontre alors que $\widehat{\varphi}_f(v)$ est égal au nombre de composantes non nulles de $f + U + \sum_{i=1}^m v_i V_i$ diminué du nombre de composantes nulles (rajouter U revient à transformer une composante nulle en une composante non nulle et vice-versa), d'où :

$$\boxed{\Delta(f, U + \sum_{i=1}^m v_i V_i = \frac{1}{2}(2^m + \widehat{\varphi}_f(v))}. \tag{1}$$

c. On calcule les V_i : $V_1 = f_1 + f_3 + f_5 + f_7 = (0, 1, 0, 1, 0, 1, 0, 1)$ dans la base des f_i , $V_2 = (0, 0, 1, 1, 0, 0, 1, 1)$ et $V_3 = (0, 0, 0, 0, 1, 1, 1, 1)$ et par un calcul un peu long ...

v	(0,0,0)	(1,0,0)	(0,1,0)	(1,1,0)	((0,0,1)	(1,0,1)	(0,1,1)	(1,1,1)	3
$\widehat{\varphi}_f(v)$	-2	-2	2	2	2	2	6	2		

On a alors $\Delta(f, V_2 + V_3) = \frac{1}{2}(8 - 6) = 1$ et ceci réalise le minimum..... 1

Conclusion $x = V_2 + V_3$ et $u = (0, 0, 1, 1)$ 1