

## Préparation à l'oral - Feuille n°3

### Exercice 1 (CCINP 2023)

1. Soit  $(u_n)_n$  suite décroissante positive de limite nulle.
  - (a) Démontrer que la série  $\sum (-1)^n u_n$  converge.
  - (b) Donner une majoration de la valeur absolue du reste de la série  $\sum (-1)^n u_n$ .
2. On pose  $\forall (n, x) \in \mathbb{N}^* \times \mathbb{R} \quad f_n(x) = \frac{(-1)^n e^{-nx}}{n}$ 
  - (a) Étudier la convergence simple sur  $\mathbb{R}$  de la série de fonctions  $\sum_{n \geq 1} f_n$ .
  - (b) Étudier la convergence uniforme sur  $[0; +\infty[$  de la série de fonctions  $\sum_{n \geq 1} f_n$ .

Corrigé : Exercice 8 CCPINP 2023

### Exercice 2 (CCINP 2023)

1. Soit  $A \in \mathcal{S}_n(\mathbb{R})$ . Montrer l'équivalence
$$A \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R}) \iff \text{Sp}(A) \subset [0; +\infty[$$
2. Montrer que pour  $A \in \mathcal{S}_n(\mathbb{R})$ , on a  $A^2 \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$ .
3. Soit  $A \in \mathcal{S}_n(\mathbb{R})$  et  $B \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$  telles que  $AB = BA$ . Établir  $A^2B \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$ .
4. Soit  $A \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$ . Montrer qu'il existe  $B \in \mathcal{S}_n^+(\mathbb{R})$  telle que  $A = B^2$ .

Corrigé : Exercice 66 CCPINP 2023

### Exercice 3 (CCINP 2023)

Soit  $(X, Y)$  un couple de variables aléatoires à valeurs dans  $\mathbb{N}^2$  dont la loi est donnée par

$$\forall (j, k) \in \mathbb{N}^2 \quad \mathbb{P}((X, Y) = (j, k)) = \frac{(j+k)}{e^{2^{j+k}} j! k!}$$

1. Déterminer les lois marginales de  $X$  et de  $Y$ . Les variables sont-elles indépendantes ?
2. Prouver l'existence de  $\mathbb{E}(2^{X+Y})$  puis la calculer.

Corrigé : Exercice 97 CCPINP 2023

### Exercice 4 (Mines-Telecom 2023)

Soit  $\mathcal{S}$  l'ensemble des couples  $(P, Q) \in \mathbb{R}[X]^2$  tels que  $(X-1)^n Q + X^n P = 1$ .

1. Montrer qu'il existe un unique couple  $(P_0, Q_0) \in \mathcal{S} \cap \mathbb{R}_{n-1}[X]^2$ .
2. Décrire  $\mathcal{S}$ .

**Corrigé : 1.** On pose 
$$\Phi: \begin{cases} \mathbb{R}_{n-1}[X]^2 \longrightarrow \mathbb{R}_{2n-1}[X] \\ (P, Q) \longmapsto (X-1)^n Q + X^n P \end{cases}$$

L'application  $\Phi$  est bien définie puisque pour  $P \in \mathbb{R}_{n-1}[X]$ , on a

$$\deg(X-1)^n Q + X^n P \leq \max(\deg(X-1)^n Q, \deg X^n P) \leq 2n-1$$

et elle est linéaire par bilinéarité du produit. Pour  $(P, Q) \in \mathbb{R}_{n-1}[X]$ , il vient

$$\Phi(P, Q) = 0 \iff (X-1)^n Q = -X^n P$$

On a  $(X-1)^n \wedge X^n = 1$  et  $X^n | (X-1)^n Q$  d'où  $X^n | Q$  d'après le lemme de Gauss. Comme on a  $\deg Q \leq n-1$ , on en déduit  $Q = 0$  puis  $P = 0$  par intégrité ce qui prouve l'injectivité de  $\Phi$ . Enfin, on observe

$$\dim \mathbb{R}_{n-1}[X]^2 = 2n = \dim \mathbb{R}_{2n-1}[X]$$

L'application  $\Phi$  est linéaire injective entre deux espaces de même dimension et c'est par conséquent un isomorphisme. On en déduit que l'équation  $\Phi(P, Q) = 1$  admet un unique antécédent dans  $\mathbb{R}_{n-1}[X]^2$  et on conclut

$$\boxed{\text{Il existe un unique couple } (P_0, Q_0) \in \mathcal{S} \cap \mathbb{R}_{n-1}[X]^2.}$$

2. Soit  $(P, Q) \in \mathbb{R}[X]^2$ . On a

$$(P, Q) \in \mathcal{S} \iff (X-1)^n Q + X^n P = 1$$

$$\iff \begin{cases} (X-1)^n Q + X^n P = 1 \\ (X-1)^n Q_0 + X^n P_0 = 1 \end{cases} \iff (X-1)^n (Q - Q_0) = -X^n (P - P_0)$$

Toujours d'après le lemme de Gauss, comme  $X^n | (X-1)^n (Q - Q_0)$ , il vient  $X^n | (Q - Q_0)$  d'où  $Q = Q_0 + X^n R$  avec  $R \in \mathbb{R}[X]$  et

$$-X^n (P - P_0) = (X-1)^n X^n R$$

d'où  $P = P_0 - (X-1)^n R$ . Ainsi, on a

$$\mathcal{S} \subset \{(P_0 - (X-1)^n R, Q_0 + X^n R), R \in \mathbb{R}[X]\}$$

et on vérifie l'inclusion réciproque sans difficulté. On conclut

$$\boxed{\mathcal{S} = \{(P_0 - (X-1)^n R, Q_0 + X^n R), R \in \mathbb{R}[X]\}}$$

## Exercice 5 (Mines-Telecom 2023)

Soit  $E$  un  $\mathbb{R}$ -ev normé de dimension finie et soit  $(u_n)_n \in E^{\mathbb{N}}$  telle que pour tout  $x \in E$ , la suite  $(\|u_n - x\|)_n$  converge.

1. Montrer que la suite  $(u_n)_n$  admet une valeur d'adhérence.
2. En déduire que la suite  $(u_n)_n$  converge.

**Corrigé : 1.** La suite  $(\|u_n\|_n)$  est convergente donc bornée. Ainsi, la suite  $(u_n)_n$  est à valeurs dans une boule fermée  $B_f(0, R)$  avec  $R \geq 0$  qui est un fermé borné dans un espace de dimension finie et est donc compacte. Par conséquent

$$\boxed{\text{La suite } (u_n)_n \text{ admet une valeur d'adhérence.}}$$

2. Soit  $\varphi$  une extractrice telle que  $u_{\varphi(n)} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \ell \in E$ . Par hypothèse, on dispose de  $c \geq 0$  tel que

$$\|u_n - \ell\| \xrightarrow{n \rightarrow \infty} c$$

Par extraction, il vient

$$\|u_{\varphi(n)} - \ell\| \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} c$$

et on déduit  $c = 0$  par unicité de la limite. On conclut

La suite  $(u_n)_n$  converge.

### Exercice 6 (Mines 2023)

On pose  $\forall (s, t) \in [0; 1]^2 \quad K(s, t) = \begin{cases} t(1-s) & \text{si } t < s \\ s(1-t) & \text{sinon} \end{cases}$

Justifier que la fonction  $K$  admet un maximum et un minimum sur  $[0; 1]^2$  puis les déterminer.

**Corrigé :** On observe l'égalité

$$\forall (s, t) \in [0; 1]^2 \quad K(s, t) = \min(s, t) (1 - \max(s, t))$$

La fonction  $K$  est continue comme composée de telles fonctions et par conséquent, elle atteint ses bornes sur le compact  $[0; 1]^2$  (fermé borné de l'espace  $\mathbb{R}^2$  de dimension finie). On remarque

$$\forall (s, t) \in [0; 1]^2 \quad K(s, t) \geq 0 \quad \text{et} \quad K(s, t) = 0 \iff (s, t) \in \{0, 1\} \times [0; 1] \cup [0; 1] \times \{0, 1\}$$

puis  $\forall (s, t) \in [0; 1]^2 \quad K(s, t) \leq \max(s, t) (1 - \max(s, t)) \leq \underset{u \in [0; 1]}{\text{Max}} u(1-u) = \frac{1}{4}$

et  $K(s, t) = \frac{1}{4} \iff \max(s, t) = \min(s, t) = \frac{1}{2} \iff s = t = \frac{1}{2}$

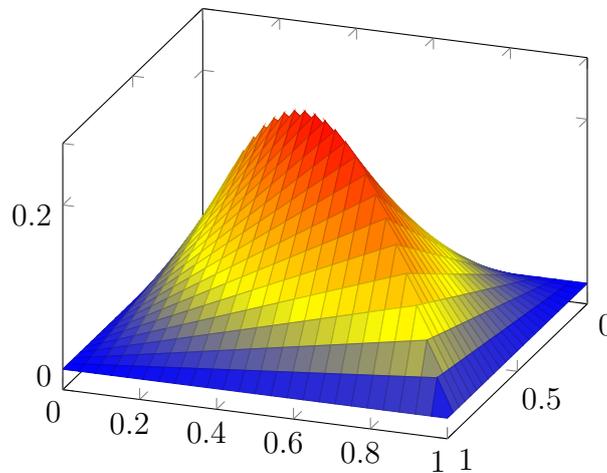


FIGURE 1 – Tracé de  $z = K(s, t)$

La fonction  $K$  atteint son minimum sur  $K$  sur  $\partial K$  et son maximum en  $\left(\frac{1}{2}, \frac{1}{2}\right)$ .

### Exercice 7 (Mines 2023)

Soient  $A, B$  dans  $\mathcal{M}_n(\mathbb{C})$  telles que  $AB = 0$ . Montrer

$$\forall k \in \mathbb{N}^* \quad \text{Tr}(A^k) + \text{Tr}(B^k) = \text{Tr}((A+B)^k)$$

**Corrigé :** On procède par récurrence en considérant la proposition

$$\mathcal{P}(k) : (A + B)^k = A^k + BM_k A + B^k \quad \text{avec} \quad M_k \in \mathcal{M}_n(\mathbb{C})$$

L'initialisation  $\mathcal{P}(1)$  est vraie avec  $M_1 = 0$ . Supposons  $\mathcal{P}(k)$  vraie avec  $k$  entier non nul. On a

$$\begin{aligned} (A + B)^{k+1} &= (A + B)^k(A + B) \\ &= (A^k + BM_k A + B^k)(A + B) \\ &= A^{k+1} + BM_k A^2 + B^k A + A^k B + BM_k AB + B^{k+1} = A^{k+1} + B(M_k A + B^{k-1})A + B^{k+1} \end{aligned}$$

ce qui prouve l'hérédité et clôt la récurrence. Passant à la trace, il vient pour  $k$  entier non nul en utilisant la propriété fondamentale de la trace

$$\text{Tr}((A + B)^k) = \text{Tr}(A^k + BM_k A + B^k) = \text{Tr}(A^k) + \text{Tr}(M_k AB) + \text{Tr}(B^k)$$

On conclut

$$\boxed{\forall k \in \mathbb{N}^* \quad \text{Tr}(A^k) + \text{Tr}(B^k) = \text{Tr}((A + B)^k)}$$

### Exercice 8 (Mines 2023)

Soit  $(\Omega, \mathcal{A}, \mathbb{P})$  un espace probabilisé et  $X_1, \dots, X_n$  des variables aléatoires indépendantes de même loi  $\mathcal{B}(p)$  avec  $p \in [0; 1]$ . On pose  $U = (X_1 \ \dots \ X_n)$  et  $M = U^\top U$ .

1. Déterminer la loi des variables aléatoires  $\text{Tr}(M)$  et  $\text{rg}(M)$ .
2. Calculer la probabilité que la matrice  $M$  soit une matrice de projection.

**Corrigé :** 1. On a

$$M = (X_i X_j)_{1 \leq i, j \leq n}$$

d'où

$$\text{Tr}(M) = \sum_{i=1}^n X_i^2 = \sum_{i=1}^n X_i$$

qui est une somme de  $n$  variables aléatoires indépendantes de même loi  $\mathcal{B}(p)$ . Puis, on a clairement  $\text{Im } M \subset \text{Vect}(U^\top)$  d'où  $\text{rg}(M) \in \{0, 1\}$  et

$$\{\text{rg}(M) = 0\} = U = 0 = \bigcap_{i=1}^n \{X_i = 0\}$$

et par indépendance

$$\mathbb{P}\left(\bigcap_{i=1}^n \{X_i = 0\}\right) = \prod_{i=1}^n \mathbb{P}(X_i = 0) = (1 - p)^n$$

On conclut

$$\boxed{\text{Tr}(M) \sim \mathcal{B}(n, p) \quad \text{et} \quad \text{rg}(M) \sim \mathcal{B}((1 - p)^n)}$$

2. On a par associativité

$$M^2 = U^\top (U U^\top) U = \text{Tr}(M)M$$

d'où

$$\{M^2 = M\} = \{\text{Tr}(M)M = M\} = \{M = 0\} \sqcup \{\text{Tr}(M) = 1\}$$

Par incompatibilité puis indépendance, il vient

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(M^2 = M) &= \mathbb{P}(M = 0) + \mathbb{P}(\text{Tr}(M) = 1) \\ &= \mathbb{P}(\text{rg } M = 0) + \mathbb{P}(\text{Tr}(M) = 1) = \prod_{i=1}^n \mathbb{P}(X_i = 0) + \mathbb{P}(\text{Tr}(M) = 1) \end{aligned}$$

On conclut

$$\boxed{\mathbb{P}(M^2 = M) = (1 - p)^n + np(1 - p)^{n-1} = (1 + (n - 1)p)(1 - p)^{n-1}}$$

## Exercice 9 (Centrale 2023)

On pose  $\forall n \in \mathbb{N} \quad C_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}$

1. Montrer que  $C_n$  est entier pour tout  $n$  entier.
2. Calculer  $\sum_{k=0}^n C_k C_{n-k}$  pour  $n$  entier.
3. Déterminer les entiers  $n$  non nuls tels que  $C_n$  soit impair.

**Corrigé :** 1. Soit  $n$  entier. On a

$$C_n = \frac{(2n)!}{(n+1)(n!)^2} = \frac{(2n)!}{(n+1)n!} = \frac{1}{2n+1} \binom{2n+1}{n}$$

Ainsi  $(2n+1) \binom{2n}{n} = (n+1) \binom{2n+1}{n}$

En remarquant l'égalité  $2(n+1) - (2n+1) = 1$ , on en déduit  $(n+1) \wedge (2n+1) = 1$  et d'après le lemme de Gauss, on obtient que  $n+1$  divise  $\binom{2n}{n}$ . Ainsi

Le nombre  $C_n$  est entier pour tout  $n$  entier.

**Variante :** Une autre approche consiste à observer pour  $n$  entier

$$C_n = \frac{n+1-n}{n+1} \frac{(2n)!}{(n!)^2} = \binom{2n}{n} - \frac{n}{n+1} \frac{(2n)!}{(n!)^2} = \binom{2n}{n} - \binom{2n}{n+1}$$

Le résultat suit.

2. L'expression fait penser à un produit de Cauchy. Pour  $n$  entier, on a

$$\frac{C_{n+1}}{C_n} = \frac{n+1}{n+2} \frac{(2n+2)(2n+1)}{(n+1)^2} \xrightarrow{n \rightarrow \infty} 4$$

On en déduit que le rayon de convergence de  $\sum C_n z^n$  est  $\frac{1}{4}$  d'après l'utilisation du critère de d'Alembert. D'après le théorème du produit de Cauchy de séries entières, on obtient

$$\forall z \in D\left(0, \frac{1}{4}\right) \quad \sum_{n=0}^{+\infty} \left( \sum_{k=0}^n C_k C_{n-k} \right) z^n = \left( \sum_{n=0}^{+\infty} C_n z^n \right)^2$$

Dans ce qui suit, on note  $I = \left] -\frac{1}{4}; \frac{1}{4} \right[$ . On pose

$$\forall x \in I \quad S(x) = \sum_{n=0}^{+\infty} C_n x^n = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n} x^n$$

Par dérivation de série entière, on trouve

$$\forall x \in I \quad T(x) = \frac{d}{dx} [xS(x)] = \sum_{n=0}^{+\infty} \binom{2n}{n} x^n$$

Toujours par dérivation, il vient

$$\forall x \in I \quad T'(x) = \sum_{n=1}^{+\infty} \frac{(2n)!}{n!(n-1)!} x^{n-1} = \sum_{n=0}^{+\infty} \frac{2(n+1)(2n+1)}{n+1} \binom{2n}{n} x^n = 2 \sum_{n=0}^{+\infty} (2n+1) \binom{2n}{n} x^n$$

et par linéarité du symbole somme dans l'intervalle ouvert de convergence  $I$

$$\forall x \in I \quad T'(x) = 4xT'(x) + 2T(x)$$

La fonction  $T$  est donc solution sur l'intervalle  $I$  du problème de Cauchy

$$\begin{cases} (1-4x)y' - 2y = 0 \\ y(0) = 1 \end{cases}$$

D'après l'unicité du théorème de Cauchy linéaire, on en déduit

$$\forall x \in I \quad T(x) = \frac{1}{\sqrt{1-4x}}$$

Après intégration, on trouve

$$\forall x \in I \quad S(x) = \begin{cases} \frac{1}{2x} (1 - \sqrt{1-4x}) & \text{si } x \neq 0 \\ 1 & \text{sinon} \end{cases}$$

Puis, il vient

$$\forall x \in I \setminus \{0\} \quad S(x)^2 = \frac{1}{4x^2} (1 - 2\sqrt{1-4x} + 1 - 4x) = \frac{1}{x} (S(x) - 1)$$

$$\text{d'où} \quad \forall x \in I \quad \sum_{n=0}^{+\infty} \left( \sum_{k=0}^n C_k C_{n-k} \right) x^{n+1} = xS(x)^2 = S(x) - 1 = \sum_{n=0}^{+\infty} C_{n+1} x^{n+1}$$

Par unicité du développement en série entière, on conclut

$$\boxed{\forall n \in \mathbb{N} \quad C_{n+1} = \sum_{k=0}^n C_k C_{n-k}}$$

3. Soit  $n$  entier non nul. On observe

$$C_n = \begin{cases} 2 \left( \sum_{k=0}^{\frac{n}{2}-1} C_k C_{n-1-k} \right) & \text{si } n \text{ pair} \\ 2 \left( \sum_{k=0}^{\frac{n-1}{2}} C_k C_{n-1-k} \right) + C_{\frac{n-1}{2}}^2 & \text{sinon} \end{cases}$$

Comme un entier et son carré sont de même parité, on obtient

$$C_n \text{ impair} \iff n \text{ impair} \quad \text{et} \quad C_{\frac{n-1}{2}} \text{ impair} \quad (*)$$

On note  $n = \langle d_{p-1}, \dots, d_0 \rangle$  son écriture binaire avec  $d_{p-1} = 1$  et  $d_i \in \{0, 1\}$  pour  $i \in \llbracket 0; p-2 \rrbracket$ .

On a donc  $C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_0 \rangle} \equiv 1 [2] \iff d_0 = 1$  et  $C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_1 \rangle} \equiv 1 [2]$

Pour  $k \in \llbracket 0; p-1 \rrbracket$ , on note

$$\mathcal{P}(k) : C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_0 \rangle} \equiv 1 [2] \iff \forall i \in \llbracket 0; k-1 \rrbracket \quad d_i = 1 \quad \text{et} \quad C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_k \rangle} \equiv 1 [2]$$

L'initialisation  $\mathcal{P}(0)$  est immédiate. On suppose  $\mathcal{P}(k)$  vraie pour  $k \in \llbracket 0; p-2 \rrbracket$ . D'après l'équivalence (\*), on obtient

$$C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_k \rangle} \equiv 1 [2] \iff d_k = 1 \quad \text{et} \quad C_{\langle d_{p-1}, \dots, d_{k+1} \rangle} \equiv 1 [2]$$

ce qui prouve l'hérédité et clôt la récurrence. On conclut

Les entiers  $n$  non nuls tels que  $C_n$  est impair sont de la forme  $n = 2^p - 1$  avec  $p$  entier non nul.

**Variante :** On peut procéder sans la relation établie à la question 2. Soit  $n$  entier non nul. On montre

$$v_2(n!) = \sum_{k=1}^{+\infty} \left\lfloor \frac{n}{2^k} \right\rfloor = n - s_2(n)$$

où  $s_2$  désigne la fonction somme des chiffres de l'écriture binaire. Il vient

$$\begin{aligned}
v_2(C_n) &= v_2((2n)!) - 2v_2(n!) - v_2(n+1) \\
&= 2n - s_2(2n) - 2n + 2s_2(n) - v_2(n+1) \\
&= s_2(n) - v_2(n+1) = n - v_2(n!) - v_2(n+1) = n+1 - v_2((n+1)!) - 1 = s_2(n+1) - 1
\end{aligned}$$

Ainsi, on a  $v_2(C_n) = 0 \iff s_2(n+1) = 1 \iff n+1 = 2^p$  avec  $p$  entier non nul et on retrouve le résultat précédemment établi.

### Exercice 10 (Centrale 2023, X 2019)

Soit  $(G, \star)$  un groupe fini d'ordre  $n$ . On note  $\widehat{G}$  l'ensemble des morphismes de  $(G, \star)$  vers  $(\mathbb{C}^*, \times)$ .

1. (a) Rappeler la définition de l'ordre d'un élément de  $G$ . Que peut-on dire de l'ordre de  $g \in G$  ?
- (b) Pour  $\varphi \in \widehat{G}$ , préciser les valeurs possibles pour  $\varphi(g)$  avec  $g \in G$ .
- (c) Montrer que l'ensemble  $\widehat{G}$  est fini. On note  $\widehat{n}$  son cardinal.
2. (a) Pour  $\varphi \in \widehat{G} \setminus \{1\}$ , montrer  $\sum_{g \in G} \varphi(g) = 0$ .
- (b) Montrer que  $\widehat{G}$  est une partie libre de  $\mathbb{C}^G$ .
- (c) En déduire  $\widehat{n} \leq n$ .
- (d) Si le groupe  $(G, \star)$  est cyclique, établir  $\widehat{n} = n$ .
3. On suppose  $(G, +)$  abélien fini.
  - (a) Pour  $x \in G$ , on note  $\delta_x : \widehat{G} \rightarrow \mathbb{C}, \chi \mapsto \chi(x)$ . Vérifier que  $\delta_x \in \widehat{\widehat{G}}$  pour  $x \in G$  puis établir que l'application  $\Phi : G \rightarrow \widehat{\widehat{G}}, x \mapsto \delta_x$  est un isomorphisme.
  - (b) En déduire  $\widehat{\widehat{n}}$ .

**Corrigé :** 1.(a) Soit  $g \in G$ . L'ordre de  $g$  noté  $o(g)$  est le plus petit entier  $k$  non nul tel que  $g^k = e$ . On a  $o(g) | n$ .

1.(b) Soit  $g \in G$ . On a  $\varphi(g^n) = \varphi(e) = 1$  et  $\varphi(g^n) = \varphi(g)^n$

D'où

$$\boxed{\forall g \in G \quad \varphi(g) \in \mathbb{U}_n}$$

1.(c) On a  $\widehat{G} \subset \mathbb{U}_n^G$  avec  $G$  et  $\mathbb{U}_n$  des ensembles finis. Par conséquent

$$\boxed{\text{L'ensemble } \widehat{G} \text{ est fini.}}$$

**Remarque :** L'ensemble  $\widehat{G}$  est appelé *dual* de  $G$  et les éléments de  $\widehat{G}$  sont appelés *caractères* de  $G$ .

2.(a) Soit  $\varphi \in \widehat{G} \setminus \{1\}$ . On dispose de  $a \in G$  tel que  $\varphi(a) \neq 1$ . L'application  $G \rightarrow G, g \mapsto a \star g$  réalise une permutation de  $G$  et il vient

$$\sum_{g \in G} \varphi(g) = \sum_{g \in G} \varphi(a \star g) = \sum_{g \in G} \varphi(a) \varphi(g)$$

d'où

$$(1 - \varphi(a)) \sum_{g \in G} \varphi(g) = 0$$

On conclut

$$\boxed{\sum_{g \in G} \varphi(g) = 0}$$

2.(b) Observons en premier lieu que l'ensemble  $\mathbb{C}^G$  possède bien une structure de  $\mathbb{C}$ -espace vectoriel. Le groupe  $(\mathbb{C}^*, \times)$  étant commutatif, on vérifie sans difficulté que  $(\widehat{G}, \times)$  possède une structure de groupe (la loi  $\times$  est bien une loi interne à  $\widehat{G}$  et tout le reste suit). Soit  $(\alpha_\varphi)_{\varphi \in \widehat{G}}$  famille de complexes telle que  $\sum_{\varphi \in \widehat{G}} \alpha_\varphi \varphi = 0_{\mathbb{C}^G}$ . Soit  $\psi \in \widehat{G}$ . Il vient

$$\sum_{\varphi \in \widehat{G}} \alpha_\varphi \varphi \psi^{-1} = 0_{\mathbb{C}^G}$$

d'où 
$$\sum_{g \in G} \left( \sum_{\varphi \in \widehat{G}} \alpha_\varphi \varphi \psi^{-1}(g) \right) = 0$$

et en permutant l'ordre de sommation, il vient

$$\sum_{\varphi \in \widehat{G}} \alpha_\varphi \left( \sum_{g \in G} \varphi \psi^{-1}(g) \right) = \alpha_\psi = 0$$

On conclut

$$\boxed{\text{La famille } \widehat{G} \text{ est une partie libre de } \mathbb{C}^G.}$$

2.(c) Soit  $\varphi \in \widehat{G}$ . On a

$$\varphi = \sum_{g \in G} \varphi(g) \mathbf{1}_{\{g\}}$$

ce qui prouve que la famille  $\{\mathbf{1}_{\{g\}}\}_{g \in G}$  est génératrice de  $\mathbb{C}^G$ . Il s'ensuit que  $\dim \mathbb{C}^G \leq n$  et comme la famille  $\widehat{G}$  est une partie libre de  $\mathbb{C}^G$ , on conclut

$$\boxed{\widehat{n} \leq n}$$

2.(d) Soit  $g \in G$  tel que  $G = \langle g \rangle = \{kg, k \in \mathbb{Z}\}$  et soit  $\varphi \in \widehat{G}$ . On a  $\varphi(g) \in \mathbb{U}_n$  d'où  $\varphi(g) = \omega^\ell$  avec  $\omega = e^{\frac{2i\pi}{n}}$  et  $\ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket$ . Il en résulte que

$$\forall k \in \mathbb{Z} \quad \varphi(kg) = \varphi(g)^k = \omega^{k\ell}$$

On pose 
$$\forall \ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket \quad \chi_\ell: \begin{cases} G & \longrightarrow \mathbb{C} \\ kg, k \in \mathbb{Z} & \longmapsto \omega^{\ell k} \end{cases}$$

Soit  $\ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket$ . L'application  $\chi_\ell$  est bien définie. En effet, soit  $(k, k') \in \mathbb{Z}^2$  tel que  $kg = k'g$ . On a  $(k - k')g = 0$  d'où  $n|(k - k')$  ce qui prouve  $k = k' + nq$  avec  $q \in \mathbb{Z}$  et il vient

$$\omega^{k\ell} = \omega^{(k'+nq)\ell} = \omega^{k'\ell} \omega^{nq\ell} = \omega^{k'\ell}$$

De plus, c'est un élément de  $\widehat{G}$  puisque

$$\forall (k, k') \in \mathbb{Z}^2 \quad \chi_\ell(kg + k'g) = \chi_\ell((k + k')g) = \omega^{\ell(k+k')} = \omega^{\ell k} \omega^{\ell k'} = \chi_\ell(k) \chi_\ell(k')$$

Ainsi, on a

$$\widehat{G} = \{\chi_\ell, \ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket\}$$

Pour  $(\ell, j) \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket^2$ , on a

$$\begin{aligned} \chi_j = \chi_\ell &\implies \chi_j(1) = \chi_\ell(1) \\ &\implies \omega^{j-\ell} = 1 \implies j - \ell \in n\mathbb{Z} \cap \llbracket -(n-1); n-1 \rrbracket \implies j = \ell \end{aligned}$$

On conclut

$$\boxed{\widehat{n} = \text{Card} \{\chi_\ell, \ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket\} = n}$$

**Remarque :** On peut montrer  $G \simeq \widehat{G}$  en vérifiant que l'application

$$\Psi: \begin{cases} \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \longrightarrow \widehat{G} \\ \bar{j} \longmapsto \chi_j \end{cases}$$

où  $j \in \bar{j} \cap \llbracket 0; n-1 \rrbracket$  est un isomorphisme de groupes. L'application est bien définie car  $\chi_j$  ne dépend pas du choix d'un représentant de  $\bar{j}$  puisque

$$\forall k \in \mathbb{Z} \quad \chi_{j+kn} = \chi_j$$

Elle est clairement surjective et injective puisque pour  $j \in \mathbb{Z}$ , on a  $\chi_j = \mathbf{1}$  implique  $\omega^j = 1$  qui implique  $\bar{j} = \bar{0}$ . Enfin, on a

$$\forall (j, \ell) \in \mathbb{Z}^2 \quad \Psi(\bar{\ell} + \bar{j}) = \Psi(\overline{j + \ell}) = \chi_{j+\ell} = \chi_j \chi_\ell$$

Ainsi

$$\widehat{G} \simeq \mathbb{Z}/n\mathbb{Z} \simeq G$$

3.(a) La notation  $\widehat{\widehat{G}}$  a du sens puisque c'est l'ensemble des morphismes du groupe  $(\widehat{G}, \times)$  vers  $(\mathbb{C}^*, \times)$ . L'ensemble  $\widehat{\widehat{G}}$  est appelé *bidual* de  $G$ . Soit  $x \in G$  et  $(\varphi, \chi) \in \widehat{\widehat{G}}^2$ . On a

$$\delta_x(\chi\varphi) = (\chi\varphi)(x) = \chi(x)\varphi(x) = \delta_x(\chi)\delta_x(\varphi)$$

D'où

$$\boxed{\forall x \in G \quad \delta_x \in \widehat{\widehat{G}}}$$

Soit  $(x, y) \in G^2$ . On a

$$\forall \chi \in \widehat{G} \quad \Phi(x+y)(\chi) = \chi(x+y) = \chi(x)\chi(y) = \Phi(x)(\chi)\Phi(y)(\chi)$$

d'où

$$\forall (x, y) \in G^2 \quad \Phi(x+y) = \Phi(x)\Phi(y)$$

On note  $\widehat{\widehat{n}} = \text{Card } \widehat{\widehat{G}}$ . D'après le résultat de la question 2.(c), on a

$$\widehat{\widehat{n}} \leq \widehat{n} \leq n$$

Si on établit l'injectivité de  $\Phi$ , on pourra en déduire  $n \leq \widehat{\widehat{n}}$  et conclure. On a

$$\Phi \text{ injectif} \iff \text{Ker } \Phi = \{0_G\}$$

Soit  $x \in G \setminus \{0_G\}$ . On note  $d = o(x)$ . L'application

$$\chi: \begin{cases} \langle x \rangle \longrightarrow \mathbb{C} \\ kx, k \in \mathbb{Z} \longmapsto \omega^k \end{cases}$$

avec  $\omega = e^{\frac{2i\pi}{d}}$  est un morphisme de  $(\langle x \rangle, +)$  vers  $(\mathbb{C}^*, \times)$  pour les mêmes raisons que les morphismes  $\chi_\ell$  exhibés à la question 2.(d) avec  $\ell \in \llbracket 0; n-1 \rrbracket$  et c'est un morphisme non trivial puisque  $\chi(x) = \omega \neq 1$ . Si  $d = n$ , c'est-à-dire  $G = \langle x \rangle$ , c'est terminé. Supposons  $H = \langle x \rangle \subsetneq G$ . Soit  $y \in G \setminus H$ . On note  $K = \langle H \cup \{y\} \rangle$ . On montre sans difficulté

$$K = \{h + ky, (h, k) \in H \times \mathbb{Z}\}$$

On pose

$$p = \min \{k \in \mathbb{N}^* \mid ky \in H\}$$

L'ensemble  $\{k \in \mathbb{N}^* \mid ky \in H\}$  est une partie non vide de  $\mathbb{N}^*$  puisque  $ny = 0_G \in H$  et l'entier  $p$  est donc bien défini. Soit  $z \in \mathbb{C}$  tel que  $z^p = \chi(py)$ . On définit

$$\forall (h, k) \in H \times \mathbb{Z} \quad \widetilde{\chi}(h + ky) = \chi(h)z^k$$

On va vérifier que l'application  $\widetilde{\chi}$  est bien définie et qu'il s'agit bien d'un élément de  $\widehat{K}$  prolongeant  $\chi \in \widehat{H}$ . Soit  $(h, k) \in H \times \mathbb{Z}$  et  $(h', k') \in H \times \mathbb{Z}$  tels que  $h + ky = h' + k'y$ . On a

$h - h' = (k' - k)y$ . D'après le théorème de la divisions euclidienne, on dispose de  $q \in \mathbb{Z}$  et  $r \in \llbracket 0; p - 1 \rrbracket$  tels que  $k' - k = pq + r$ . Ainsi, il vient

$$\underbrace{h - h' - pqy}_{\in H} = ry$$

Par minimalité de  $p$ , il en résulte que  $r = 0$  d'où

$$k' = k + pq \quad \text{et} \quad h' = h - pqy$$

Ainsi 
$$\chi(h')z^{k'} = \chi(h - pqy)z^{k+pq} = \chi(h)z^{-pq}z^{pq}z^k = \chi(h)z^k$$

ce qui prouve que l'application  $\tilde{\chi}$  est bien définie. Sans difficulté, il vient alors pour  $(h, k)$  et  $(h', k')$  dans  $H \times \mathbb{Z}$

$$\tilde{\chi}(h+ky+h'+k'y) = \tilde{\chi}(h+h'+(k+k')y) = \chi(h+h')z^{k+k'} = \chi(h)z^k\chi(h')z^{k'} = \tilde{\chi}(h+ky)\tilde{\chi}(h'+k'y)$$

Par conséquent, on a bien prolongé le morphisme non trivial  $\chi \in \widehat{H}$  en le morphisme également non trivial  $\tilde{\chi} \in \widehat{K}$ . On itère ce processus jusqu'à prolonger  $\chi$  en morphisme non trivial sur  $G$  tout entier et on conclut que l'application  $\Phi$  est injective. On en déduit  $n \leq \widehat{n}$  et par conséquent, on a  $n = \widehat{n}$  et l'application  $\Phi$  est donc injective entre deux ensembles finis de même cardinal ce qui prouve qu'elle est bijective. On conclut

L'application  $\Phi$  est un isomorphisme de  $(G, +)$  vers  $(\widehat{G}, \times)$ .

3.(b) On a montré précédemment  $\widehat{\widehat{n}} \leq \widehat{n} \leq n$  et comme  $\widehat{\widehat{n}} = n$ , on conclut

$$n = \widehat{\widehat{n}}$$

**Variante :** On peut montrer ce résultat directement, sans passer par le bidual  $\widehat{\widehat{G}}$ . Pour  $a \in G$ , on pose

$$\forall \chi \in \widehat{G} \quad T_a(\chi) = \chi(\cdot + a)$$

Pour  $a \in G$ , l'application  $T_a$  à valeurs dans  $\mathbb{C}^G$  est linéaire et bijective d'application réciproque  $T_{-a}$ . On pose

$$\Gamma: \begin{cases} G \longrightarrow \text{GL}(\mathbb{C}^G) \\ a \longmapsto T_a \end{cases}$$

On observe 
$$\forall (a, b) \in G^2 \quad \Gamma(a + b) = \Gamma(a)\Gamma(b) = T_a \circ T_b = T_b \circ T_a$$

On en déduit 
$$\forall a \in G \quad T_a^n = \Phi(na) = \Phi(0_G) = \text{id}$$

Ainsi, le polynôme  $X^n - 1$  est annulateur de  $T_a$  pour tout  $a \in G$ . Comme il s'agit d'un polynôme scindé à racines simples dans  $\mathbb{C}[X]$ , on en déduit que la famille  $(T_a)_{a \in G}$  est une famille d'endomorphismes de  $\mathbb{C}^G$  qui commutent. D'après un résultat classique de réduction, il existe une base commune de  $\mathbb{C}^G$  formée de vecteurs propres des  $T_a$  pour  $a \in G$ . Soit  $u$  un tel vecteur propre. On a  $T_a(u) = \lambda(a)u$  pour tout  $a \in G$  d'où

$$\forall (a, x) \in G^2 \quad T_a(u)(x) = \lambda(a)u(x) = u(x + a)$$

S'il existe  $g \in G$  tel que  $u(g) = 0$ , comme  $u \neq 0_{\mathbb{C}^G}$ , on dispose de  $h \in G$  tel que  $u(h) \neq 0$  et il vient

$$0 = \lambda(h - g)u(g) = u(h) \neq 0$$

ce qui est absurde. On en déduit que l'application  $u$  ne s'annule pas sur  $u$ . Enfin pour  $(a, b) \in G^2$ , on a

$$T_{a+b}(u) = \lambda(a+b)u \quad \text{et} \quad T_{a+b}(u) = u(\cdot + a + b) = \lambda(a)u(\cdot + b) = \lambda(a)\lambda(b)u$$

d'où

$$\lambda(a+b) = \lambda(a)\lambda(b)$$

qu'on peut encore écrire

$$\frac{u(a+b)}{u(0)} = \frac{u(a)}{u(0)} \frac{u(b)}{u(0)}$$

et qui prouve que  $\chi = \frac{u}{u(0)}$  est un caractère. Par conséquent, on dispose d'une famille libre de caractères de cardinal égal à  $\dim \mathbb{C}^G$ . Enfin, la famille  $(\mathbb{1}_{\{g\}})_{g \in G}$  est une famille libre et génératrice  $\mathbb{C}^G$  d'où  $\dim \mathbb{C}^G = \text{Card } G = n$ . Ainsi, on a  $\hat{n} \geq n$  et on retrouve donc l'égalité  $n = \hat{n}$ .