

Le 08/01/2024

F.P. TAZA

Pr : A. Mouhib
Filière : M/MSP

Correction de l'examen Algèbre I Session normale

Exercice 1 :

- 1) Montrons que \simeq est une relation d'équivalence.
- Pour tout ensemble E , on a $E \simeq E$, en effet
 $\text{Id}_E : E \longrightarrow E$ est une application bijective,
$$x \longmapsto x$$

Ainsi \simeq est une relation réflexive.

- Soient E et F deux ensembles tels que $E \simeq F$,
alors il existe une bijection $f : E \longrightarrow F$,
il s'en suit que $f^{-1} : F \longrightarrow E$ est une bijection,
d'où $F \simeq E$. Ainsi \simeq est une relation
symétrique.

- Soient E, F et G trois ensembles tels que
 $E \simeq F$ et $F \simeq G$, alors il existe deux bijections
 $f : E \longrightarrow F$ et $g : F \longrightarrow G$. Il s'en suit
que $g \circ f : E \longrightarrow G$ est une bijection.

①

Ainsi $E \simeq G$ et donc \simeq est une relation transitive.

En conclusion, \simeq est une relation d'équivalence.

2) • Montrons que $E \simeq E'$ et $F \simeq F' \implies E \times F \simeq F' \times F'$

Supposons $E \simeq E'$ et $F \simeq F'$, alors il existe deux bijections $f: E \rightarrow E'$ et $g: F \rightarrow F'$.

Soit l'application $h: E \times F \rightarrow F' \times F'$
 $(x, y) \mapsto (f(x), g(y))$

Montrons que h est bijective.

⊕ h est injective, en effet: soient (x, y) et (x', y') deux éléments de $E \times F$ tels que $h(x, y) = h(x', y')$.

Ainsi $(f(x), g(y)) = (f(x'), g(y'))$, ce qui implique $f(x) = f(x')$ et $g(y) = g(y')$. Comme f et g sont bijectives, donc injectives, alors $x = x'$ et $y = y'$. Par conséquent, $(x, y) = (x', y')$ et donc h est injective.

⊕ h est surjective, en effet: soit $(z, z') \in F' \times F'$,

alors comme f et g sont surjectives, il existe

$x \in E$ et $y \in F$ tels que $f(x) = z$ et

$g(y) = z'$, ainsi $h(x, y) = (z, z')$, donc h

est surjective et donc h est bijective, donc

②

$$E \simeq E' \text{ et } F \simeq F' \Rightarrow E \times F \simeq F' \times E'$$

•) Montrons que $E \simeq E' \Rightarrow \mathcal{P}(E) \simeq \mathcal{P}(E')$.

Supposons que $E \simeq E'$, alors il existe une application bijective $f: E \rightarrow E'$. Considérons l'application $h: \mathcal{P}(E) \rightarrow \mathcal{P}(E')$, montrons que h est bijective.

$$A \longmapsto f(A)$$

+) h est injective, en effet: soient $A, B \in \mathcal{P}(E)$ tels que $h(A) = h(B)$, alors $f(A) = f(B)$. Comme f est bijective, alors $f^{-1}(f(A)) = f^{-1}(f(B))$ entraîne $A = B$, d'où h est injective.

+) h est surjective, en effet: soit $B \in \mathcal{P}(E')$, alors posons $A = f^{-1}(B) = \{x \in E \mid f(x) \in B\}$. Alors $h(A) = h(f^{-1}(B)) = f(f^{-1}(B)) = B$ (car f est bijective).

En conclusion, $E \simeq E' \Rightarrow \mathcal{P}(E) \simeq \mathcal{P}(E')$.

Exercice 2: soit n un entier naturel impair

1) Montrons que $n \in 1[4]$ ou bien $n \in 3[4]$, il suffit d'effectuer la division euclidienne de n par 4, alors

$\exists q, r \in \mathbb{Z}$ tels que $n = 4q + r$, où $0 \leq r < 4$.

Comme n est impair, alors r doit être différent de 0 et 2, d'où $r = 1$ ou bien $r = 3$. Ainsi, $n \in 1[4]$ ou bien $n \in 3[4]$.

3

2) Voir cours.

3) soit $S = \{ p \text{ premier} / p \equiv 3 \pmod{4} \}$. Montrons par absurde que S est infini. En fait, par absurde

Supposons que S est fini, posons $S = \{ p_1, p_2, \dots, p_n \}$, où les p_i sont les seuls nombres premiers congrus à $3 \pmod{4}$.

Posons $N = 4p_1 p_2 \dots p_n - 1$. Il est clair que $N \equiv 3 \pmod{4}$.

D'après le T.F.A, N s'écrit sous la forme:

$$N = \prod_{i=1}^r q_i^{\alpha_i}, \text{ où } r \in \mathbb{N}^*, \alpha_i \in \mathbb{N}^* \text{ et } q_i \text{ sont des premiers}$$

impairs. Si $\forall i \in \{1, 2, \dots, r\}, q_i \equiv 1 \pmod{4}$, alors

$q_i^{\alpha_i} \equiv 1 \pmod{4}$ et par conséquent, $N \equiv 1 \pmod{4}$, ce qui

contredit $N \equiv 3 \pmod{4}$. Ainsi $\exists i_0 \in \{1, 2, \dots, r\}, q_{i_0} \not\equiv 1 \pmod{4}$.

tel que $q_{i_0} \not\equiv 1 \pmod{4}$ et d'après 1), $q_{i_0} \equiv 3 \pmod{4}$.

Il s'en suit que $q_{i_0} \in S$, ainsi q_{i_0} est l'un des premiers $p_i, i=1, \dots, n$, d'où $q_{i_0} \mid 4p_1 p_2 \dots p_n$.

Par conséquent $q_{i_0} \mid N - 4p_1 p_2 \dots p_n = -1$, ce qui est absurde.

En conclusion S est infini.

Exercice 3: 1) $g \circ f$ est injective $\implies f$ est injective

Soient $x, y \in A$ tel que $f(x) = f(y)$, alors

$$g(f(x)) = g(f(y)), \text{ d'où } g \circ f(x) = g \circ f(y)$$

(4)

or $g \circ f$ est injective, donc $x = y$. Ainsi f est injective.

2) $g \circ f$ est surjective $\Rightarrow f$ est surjective.

Soit $y \in C$, alors comme $g \circ f: A \rightarrow C$ est surjective,

il existe $x \in A$ tel que $g \circ f(x) = y$, donc
 $g(f(x)) = y$. Or $f(x) \in B$, il s'ensuit que g est
surjective.

Exercice 4: Notons $\forall a \in A, \varphi_a: A \rightarrow A$
 $x \mapsto ax$

1) Montrons que $(\text{End}(A), +, \circ)$ est un anneau.

$\forall f, g \in \text{End}(A)$, les lois $+$ et \circ sont définies

comme suit: $f+g: A \rightarrow A$
 $x \mapsto f(x) + g(x)$

$f \circ g: A \rightarrow A$
 $x \mapsto f(g(x))$

L'associativité de $+$ et la distributivité de \circ par
rapport à $+$ sont immédiates.

• L'élément neutre de la loi " $+$ " est l'application
nulle $0_A: A \rightarrow A$ (0 est l'élément
neutre de $(A, +)$)
 $x \mapsto 0_A(x) = 0$

• L'élément symétrique de $f \in \text{End}(A)$ est
 $-f: A \rightarrow A$ avec $-x$ est le symétrique
 $x \mapsto -x$ de x dans $(A, +)$.

Donc $(\text{End}(A), +)$ est un groupe

(5)

• L'élément neutre de $(\text{End}(A), \circ)$ est l'application identité

$$\text{id}_A : A \longrightarrow A \\ x \longmapsto x$$

Ainsi: $(\text{End}(A, +, \cdot))$ est un anneau.

2) Montrons que $\varphi : A \longrightarrow \text{End}(A)$ est un homomorphisme d'anneaux.

• Soient a et $b \in A$, même $\varphi(a+b) = \varphi_a + \varphi_b$, en fait on a $\varphi(a+b) = \varphi_{a+b}$. Pour montrer $\varphi_{a+b} = \varphi_a + \varphi_b$, il suffit de montrer que $\forall x \in A$, $\varphi_{a+b}(x) = \varphi_a(x) + \varphi_b(x)$.

$$\text{on a } \varphi_{a+b}(x) = (a+b)x = a.x + b.x = \varphi_a(x) + \varphi_b(x).$$

Donc $\forall a, b \in A$, $\varphi(a+b) = \varphi_a + \varphi_b$.

• Soient a et $b \in A$, même $\varphi(a \cdot b) = \varphi(a) \circ \varphi(b)$. c'est à dire montrer que $\varphi_{a \cdot b} = \varphi_a \circ \varphi_b$.

ce qui revient à montrer que $\forall x \in A$, $\varphi_{a \cdot b}(x) = \varphi_a \circ \varphi_b(x)$.

on a $\varphi_{a \cdot b}(x) = (a \cdot b).x$ et d'autre part, on a

$$\varphi_a \circ \varphi_b(x) = \varphi_a(\varphi_b(x)) = \varphi_a(b.x) = a.(b.x), \text{ d'où}$$

$$\varphi_{a \cdot b} = \varphi_a \circ \varphi_b.$$

• Soit 1 l'élément neutre de (A, \cdot) , alors

$$\varphi(1) = \varphi_1. \text{ Or } \forall x \in A, \varphi_1(x) = 1.x = x,$$

$$\text{d'où } \varphi_1 = \text{id}_A.$$

En conclusion φ est un homomorphisme d'anneaux



Montrons que φ est injectif.

Comme φ est un homomorphisme sur l'anneau, alors montrer que φ est injectif revient à montrer que $\text{Ker}(\varphi) = \{0\}$, où 0 désigne l'élément neutre de $(A, +)$.

Soit $a \in \text{Ker}(\varphi)$, alors ~~$\varphi(a) = 0_A$~~ $\varphi_a = 0_A$, où

$0_A: A \rightarrow A$ est l'application nulle.

$$x \rightarrow 0_A(x) = 0$$

Ainsi $\forall x \in A$, on a $\varphi_a(x) = 0_A(x)$, d'où

$a \cdot x = 0$. En particulier pour $x = 1$, l'élément neutre de (A, \cdot) , on a $a \cdot 1 = 0$, ainsi $a = 0$, d'où $\text{Ker}(\varphi) = \{0\}$ et donc φ est injective.

Exercice 5: voir T.D