

Problème 1

1. Étant donné $k \in \mathbb{R}$, on considère le système linéaire suivant, d'inconnues $x, y, z \in \mathbb{R}$.

$$\begin{cases} x + y - z = 2 \\ x + 2y + z = 3 \\ x + y + (k^2 - 5)z = k \end{cases}$$

(a) Matrice augmentée du système : $A = \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 1 & 2 & 1 & 3 \\ 1 & 1 & (k^2 - 5) & k \end{array} \right)$.

Par l'algorithme du pivot de Gauß, on a $A \underset{L}{\sim} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & (k^2 - 4) & k - 2 \end{array} \right) \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \end{array}$.

(b) La matrice du système est de rang 3 si et seulement si $k^2 - 4 \neq 0$, i.e. $k \in \mathbb{R} \setminus \{2, -2\}$. Dans ce

cas, après calculs, le système est équivalent à $\begin{cases} x = 1 + \frac{3}{k+2} \\ y = 1 - \frac{2}{k+2} \\ z = \frac{1}{k+2} \end{cases}$.

D'où l'unique solution $\left\{ \left(1 + \frac{3}{k+2}, 1 - \frac{2}{k+2}, \frac{1}{k+2} \right) \right\}$.

(c) Pour $k = 2$, $A \underset{L}{\sim} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$. Le système est compatible avec une infinité de solutions. On

peut les déterminer en fonction de l'inconnue secondaire z : le système est équivalent à $\begin{cases} x = 1 + 3z \\ y = 1 - 2z \end{cases}$.

D'où l'ensemble solution $\{(1 + 3z, 1 - 2z, z)\}$.

(d) Pour $k = -2$, $A \underset{L}{\sim} \left(\begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & -4 \end{array} \right)$. Le système est alors incompatible.

2. Étant donnés $a, b, c \in \mathbb{R}$, on considère le système linéaire suivant, d'inconnues $x, y, z, t \in \mathbb{R}$.

$$\begin{cases} x + 2y + z - t = b + c \\ 2x + 5y - z + t = a \\ x + 3y - 2z + 2t = b \\ x + y + 4z - 4t = c \end{cases}$$

Matrice augmentée du système :

$$\begin{aligned}
 A &= \left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 & b+c \\ 2 & 5 & -1 & 1 & a \\ 1 & 3 & -2 & 2 & b \\ 1 & 1 & 4 & -4 & c \end{array} \right) \\
 \sim_L &\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 & b+c \\ 0 & 1 & -3 & 3 & a-2b-2c \\ 0 & 1 & -3 & 3 & -c \\ 0 & -1 & 3 & -3 & -b \end{array} \right) \begin{array}{l} L_2 \leftarrow L_2 - 2L_1 \\ L_3 \leftarrow L_3 - L_1 \\ L_4 \leftarrow L_4 - L_1 \end{array} \\
 \sim_L &\left(\begin{array}{cccc|c} 1 & 2 & 1 & -1 & b+c \\ 0 & 1 & -3 & 3 & a-2b-2c \\ 0 & 0 & 0 & 0 & -a+2b+c \\ 0 & 0 & 0 & 0 & a-3b-2c \end{array} \right) \begin{array}{l} L_3 \leftarrow L_3 - L_2 \\ L_4 \leftarrow L_4 + L_2 \end{array} .
 \end{aligned}$$

Le système associé est de rang 2, avec deux équations de compatibilité.

Il est compatible si et seulement si $\begin{cases} -a+2b+c=0 \\ a-3b-2c=0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} -a+2b+c=0 \\ b+c=0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} -a=-c \\ b=-c \end{cases}$.

Finalement, le système est compatible si et seulement si $(a,b,c) \in \{(-c, -c, c) \mid c \in \mathbb{R}\}$.

Problème 2

Une équation différentielle du second ordre

Le but de cette partie est de déterminer les solutions à valeurs réelles de l'équation différentielle

$$y'' + 2y' + 4y = xe^x \quad (E)$$

On considère l'équation homogène associée :

$$y'' + 2y' + 4y = 0 \quad (H)$$

1. Équation caractéristique associée à (H) : $r^2 + 2r + 4 = 0$, de solutions $-1 \pm i\sqrt{3}$.

Les solutions réelles de (H) sont donc $\left\{ x \mapsto \left(\lambda \cos(\sqrt{3}x) + \mu \sin(\sqrt{3}x) \right) e^{-x} \mid \lambda, \mu \in \mathbb{R} \right\}$.

2. Soit $f : x \mapsto (ax + b)e^x$ avec $a, b \in \mathbb{R}$.

f est deux fois dérivable sur \mathbb{R} et $\forall x \in \mathbb{R}$, $f'(x) = (ax + a + b)e^x$ et $f''(x) = (ax + 2a + b)e^x$.

$$\begin{aligned}
 f \text{ est solution de } (E) &\Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}, f''(x) + 2f'(x) + 4f(x) = xe^x \\
 &\Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}, (7ax + 4a + 7b)e^x = xe^x \\
 &\Leftrightarrow a = \frac{1}{7} \text{ et } b = -\frac{4}{49}.
 \end{aligned}$$

D'où une solution de l'équation (E) : $x \mapsto \left(\frac{1}{7}x - \frac{4}{49} \right) e^x$.

3. D'où les solutions réelles de (E) : $\left\{ x \mapsto \left(\frac{1}{7}x - \frac{4}{49} \right) e^x + \left(\lambda \cos(\sqrt{3}x) + \mu \sin(\sqrt{3}x) \right) e^{-x} \mid \lambda, \mu \in \mathbb{R} \right\}$.

De la superposition

4. Soit $a, b, c \in \mathbb{R}$ ou \mathbb{C} et b_1, b_2 deux fonctions $I \rightarrow \mathbb{R}$ continues (avec I un intervalle de \mathbb{R}).
Si f_1 est solution sur I de $ay'' + by' + cy = b_1$ et f_2 est solution sur I de $ay'' + by' + cy = b_2$, alors pour tous $\lambda, \mu \in \mathbb{R}$, $(\lambda f_1 + \mu f_2)$ est solution sur I de $ay'' + by' + cy = \lambda b_1 + \mu b_2$.
5. $x \mapsto 1$ est solution de $y'' + 2y' + 4y = 4$.
Par principe de superposition des solutions, les solutions de (??) sont

$$\left\{ x \mapsto \left(\frac{1}{7}x - \frac{4}{49} \right) e^x + 1 + \left(\lambda \cos(\sqrt{3}x) + \mu \sin(\sqrt{3}x) \right) e^{-x} \mid \lambda, \mu \in \mathbb{R} \right\}.$$

Une équation non linéaire

Le but de cette partie est de résoudre sur $]0, +\infty[$ l'équation différentielle

$$x^2 y'' + 3xy' + 4y = x \ln(x) \quad (F)$$

Étant donnée une fonction $f :]0, +\infty[\rightarrow \mathbb{R}$, on note $h : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ telle que $\forall x \in]0, +\infty[, f(x) = h(\ln(x))$.

6. \Leftarrow Supposons h deux fois dérivable sur \mathbb{R} .
 \ln est deux fois dérivable sur $]0, +\infty[$ et à valeurs dans \mathbb{R} . Par composition, $h \circ \ln = f$ est deux fois dérivable sur \mathbb{R} .
- \Rightarrow Supposons f deux fois dérivable sur \mathbb{R}_+^* . Pour tout $t \in \mathbb{R}$, $h(t) = f(e^t)$. Or \exp est deux fois dérivable sur \mathbb{R} et à valeurs dans \mathbb{R}_+^* . Donc par composition, $f \circ \exp = h$ est deux fois dérivable sur \mathbb{R} .

Donc l'équivalence est vérifiée.

7. $\forall x \in \mathbb{R}_+^*$, $f'(x) = \frac{1}{x} h'(\ln(x))$ et $f''(x) = -\frac{1}{x^2} h'(\ln(x)) + \frac{1}{x^2} h''(\ln(x))$.
Ainsi $xf'(x) = h'(\ln(x))$ et $x^2 f''(x) = h'(\ln(x)) + h''(\ln(x))$.

$$\begin{aligned} f \text{ est solution de } (F) &\Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}_+^*, x^2 f''(x) + 3xf'(x) + 4f(x) = x \ln(x) \\ &\Leftrightarrow \forall x \in \mathbb{R}_+^*, h''(\ln(x)) + 2h'(\ln(x)) + 4h(\ln(x)) = x \ln(x) \\ &\Leftrightarrow \forall t \in \mathbb{R}, h''(t) + 2h'(t) + 4h(t) = te^t. \end{aligned}$$

Donc f est solution de (F) si et seulement si h est solution de (E) .

8. Les solutions à valeurs réelles de (F) sont donc

$$\left\{ x \mapsto \left(\frac{1}{7} \ln(x) - \frac{4}{49} \right) x + \left(\lambda \cos(\sqrt{3} \ln(x)) + \mu \sin(\sqrt{3} \ln(x)) \right) \frac{1}{x} \mid \lambda, \mu \in \mathbb{R} \right\}.$$

Problème 3

1. Montrons que les propriétés T_1 , T_2 et T_3 sont vérifiées par $\tau_0 = \{\emptyset, E\}$.
- Par définition de τ_0 , $\emptyset \in \tau_0$, donc $\tau_0 \neq \emptyset$. T_1 est donc vérifiée.
 - Soit $A \in \tau_0$. On a deux cas possibles.
 - Cas 1 : $A = \emptyset$. On a alors $E \setminus A = E$.
 - Cas 2 : $A = E$. On a alors $E \setminus A = \emptyset$.

Dans tous les cas $E \setminus A \in \tau_0$, donc T_2 est vérifiée.

- Soit $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite d'éléments de τ_0 . On a deux cas possibles :

— Cas 1 : $\forall n \in \mathbb{N}, A_n = \emptyset$. On a alors $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n = \emptyset$.

— Cas 2 : Il existe $p \in \mathbb{N}$ tel que $A_p \neq \emptyset$. Comme τ_0 ne contient que \emptyset et E , on en déduit $A_p = E$. Par conséquent, $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n = E$.

Dans tous les cas, $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \in \tau_0$, donc T_3 est vérifiée.

Donc $\tau_0 = \{\emptyset, E\}$ est une tribu sur E .

2. (a) Soit $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite d'éléments de τ . Posons, pour tout $n \in \mathbb{N}$, $B_n = E \setminus A_n$. On a alors

$$\bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n = \bigcap_{n \in \mathbb{N}} (E \setminus B_n) = E \setminus \left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n \right).$$

Comme τ est stable par passage au complémentaire, $\forall n \in \mathbb{N}, B_n \in \tau$. Puis, comme τ est stable par réunion dénombrable, $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n \in \tau$. Enfin, comme τ est stable par passage au complémentaire,

$E \setminus \left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n \right) \in \tau$, i.e. $\bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n \in \tau$. Donc τ est stable par intersection dénombrable.

- (b) Soit $N \in \mathbb{N}$ et $(A_n)_{0 \leq n \leq N}$ une famille d'éléments de τ . Posons, pour tout $n > N$, $A_n = A_N$. On a ainsi défini une suite $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ d'éléments de τ . Comme τ est stable par réunion dénombrable et intersection dénombrable, on en déduit

$$\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \in \tau \text{ et } \bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n \in \tau.$$

Or :

$$\begin{aligned} \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n &= \left(\bigcup_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cup \left(\bigcup_{n=N}^{+\infty} A_n \right) = \left(\bigcup_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cup \left(\bigcup_{n=N}^{+\infty} A_N \right) = \left(\bigcup_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cup A_N = \bigcup_{n=0}^N A_n \\ \bigcap_{n \in \mathbb{N}} A_n &= \left(\bigcap_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cap \left(\bigcap_{n=N}^{+\infty} A_n \right) = \left(\bigcap_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cap \left(\bigcap_{n=N}^{+\infty} A_N \right) = \left(\bigcap_{n=0}^{N-1} A_n \right) \cap A_N = \bigcap_{n=0}^N A_n \end{aligned}$$

Donc τ est stable par réunion finie et intersection finie.

- (c) Comme $\tau \neq \emptyset$, il existe $A \in \tau$. On a :

$$E = A \cup (E \setminus A) \text{ et } \emptyset = A \cap (E \setminus A).$$

τ est stable par passage au complémentaire donc $E \setminus A \in \tau$. Comme τ est stable par intersection finie et réunion finie, on en déduit que $\emptyset \in \tau$ et $E \in \tau$.

- (d) Soit $A, B \in \tau$. On a $A \setminus B = A \cap (E \setminus B)$. Comme τ est stable par passage au complémentaire et par intersection finie, $E \setminus B \in \tau$, puis $A \cap (E \setminus B) \in \tau$. Donc $\forall A, B \in \tau, A \setminus B \in \tau$.

3. (a) • Δ est une lci sur $\mathcal{P}(E)$.
 • $\mathcal{P}(E)$ contient \emptyset , neutre pour Δ : en effet, $\forall A \in \mathcal{P}(E), A \Delta \emptyset = (A \cup \emptyset) \setminus (A \cap \emptyset) = A$.
 • $\forall A \in \mathcal{P}(E), A \Delta A = (A \cup A) \setminus (A \cap A) = A \setminus A = \emptyset$.

- Pour l'associativité, on peut faire des calculs ensemblistes. Proposition alternative : on note $\mathbb{1}_A$ la fonction indicatrice d'un ensemble $A \subset E$.

$A\Delta B$ est l'ensemble des éléments appartenant à l'un des ensembles A et B mais pas les deux. Ainsi $\forall A, B \in \mathcal{P}(E)$, $\mathbb{1}_{A\Delta B} = (\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B) \bmod 2$ (on peut aisément le vérifier en regardant les différents cas).

Soit $A, B, C \in \mathcal{P}(E)$. $\mathbb{1}_{(A\Delta B)\Delta C} = ((\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B) \bmod 2 + \mathbb{1}_C) \bmod 2 = (\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B + \mathbb{1}_C) \bmod 2$. Cette expression est bien sûr symétrique en A, B, C , donc on aura aussi $\mathbb{1}_{A\Delta(B\Delta C)} = (\mathbb{1}_A + (\mathbb{1}_B + \mathbb{1}_C) \bmod 2) \bmod 2 = (\mathbb{1}_A + \mathbb{1}_B + \mathbb{1}_C) \bmod 2$.

Ainsi $\mathbb{1}_{(A\Delta B)\Delta C} = \mathbb{1}_{A\Delta(B\Delta C)}$ donc $(A\Delta B)\Delta C = A\Delta(B\Delta C)$.

(b) Soit τ une tribu sur E .

- $\tau \subset \mathcal{P}(E)$.
- $\emptyset \in \tau$.
- Soit $A, B \in \tau$. Alors \overline{A} et \overline{B} sont dans τ , et donc $A \cap \overline{B}$ et $B \cap \overline{A}$ également. Finalement $A\Delta B = (A \cap \overline{B}) \cup (B \cap \overline{A}) \in \tau$.
- Soit $A \in \tau$. Alors son symétrique pour Δ : $A \in \tau$.

Donc $\boxed{\tau \text{ est un sous-groupe de } (\mathcal{P}(E), \Delta)}$.

4. Montrons que τ est une tribu sur E .

- Comme τ' est une tribu, $\tau' \neq \emptyset$. Soit $B \in \tau'$. On a alors $f^{-1}(B) \in \tau$, par définition de τ . Donc $\tau \neq \emptyset$.
- Soit $A \in \tau$. Par définition de τ , il existe $B \in \tau'$ tel que $A = f^{-1}(B)$. Ainsi,

$$E \setminus A = E \setminus f^{-1}(B) = f^{-1}(E' \setminus B).$$

En effet, $f(x) \notin B \Leftrightarrow x \notin f^{-1}(B)$.

Comme τ' est stable par passage au complémentaire, $E' \setminus B \in \tau'$, donc $E \setminus A \in \tau$.

- Soit $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite d'éléments de τ . Pour tout $n \in \mathbb{N}$, il existe alors $B_n \in \tau'$ tel que $f^{-1}(B_n) = A_n$.

Comme τ' est stable par réunion dénombrable, $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n \in \tau'$. Montrons que $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n = f^{-1}\left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n\right)$.

Soit $x \in E$. On a les équivalences suivantes :

$$\begin{aligned} x \in f^{-1}\left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n\right) &\Leftrightarrow f(x) \in \bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n \\ &\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N}, f(x) \in B_n \\ &\Leftrightarrow \exists n \in \mathbb{N}, x \in f^{-1}(B_n) = A_n \\ &\Leftrightarrow x \in \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n. \end{aligned}$$

Ainsi, $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n = f^{-1}\left(\bigcup_{n \in \mathbb{N}} B_n\right)$ et donc $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \in \tau$.

Finalement, $\boxed{\tau \text{ est une tribu sur } E}$.

5. Une application non surjective fournit un contre-exemple. Par exemple considérons $E = \{0\}$, $E' = \{0,1\}$, $\tau = \mathcal{P}(E) = \{\emptyset, E\}$ et $f : 0 \mapsto 0$. On a alors $f(\emptyset) = \emptyset$ et $f(E) = \{0\}$, donc $\tau' = \{\emptyset, \{0\}\}$. En particulier, $E' \notin \tau'$. Donc $\boxed{\tau' \text{ n'est pas une tribu sur } E'}$.

6. (a) $\mathcal{P}(E)$ est une tribu sur E et $\mathcal{A} \subset \mathcal{P}(E)$ par définition de \mathcal{A} . D'où $\mathcal{P}(E) \in F$ et donc $\boxed{F \neq \emptyset}$.

(b) Soit $A \in \mathcal{A}$. Par définition de F , $\forall \tau \in F, \mathcal{A} \subset \tau$, d'où $\forall \tau \in F, A \in \tau$. On en déduit $A \in \bigcap_{\tau \in F} \tau = \sigma$ et donc $\mathcal{A} \subset \sigma$. Montrons ensuite que σ est une tribu sur E . Remarquons tout d'abord que, par définition de σ , on a l'équivalence

$$\forall X \in \mathcal{P}(E), (X \in \sigma \Leftrightarrow \forall \tau \in F, X \in \tau).$$

- Soit $\tau \in F$. τ est une tribu sur E , donc $\emptyset \in \tau$. Ainsi $\forall \tau \in F, \emptyset \in \tau$ et donc $\emptyset \in \sigma$, par définition de σ . En particulier $\sigma \neq \emptyset$.
- Soit $A \in \sigma$ et $\tau \in F$. τ est une tribu sur E et $A \in \tau$, d'où $E \setminus A \in \tau$. Ainsi $\forall \tau \in F, E \setminus A \in \tau$ et donc $E \setminus A \in \sigma$.
- Soit $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une famille d'éléments de σ . Posons $B = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$. Soit $\tau \in F$. On a $\forall n \in \mathbb{N}, A_n \in \tau$.

Comme τ est une tribu, on en déduit $B \in \tau$. Ainsi, $\forall \tau \in F, B \in \tau$ et donc $B \in \sigma$.

Donc $\boxed{\sigma \text{ est une tribu sur } E \text{ et } \mathcal{A} \subset \sigma}$.

(c) Soit τ' une tribu sur E telle que $\mathcal{A} \subset \tau'$. Par définition de F , on a $\tau' \in F$.

Soit $A \in \sigma$. Par définition de σ , $\forall \tau \in F, A \in \tau$. En particulier, $A \in \tau'$.

Donc $\boxed{\sigma \subset \tau'}$.

7. Soit σ la tribu engendrée par $\{X\}$. D'après les questions précédentes, $\emptyset \in \sigma$ et $E \in \sigma$. De plus, par définition, $X \in \sigma$. Donc, comme σ est une tribu, $E \setminus X \in \sigma$. On a donc $\tau = \{\emptyset, X, E \setminus X, E\} \subset \sigma$. Pour montrer l'inclusion réciproque, commençons par montrer que τ est une tribu.

- $\tau \neq \emptyset$ et τ est stable par passage au complémentaire.
- Soit $(A_n)_{n \in \mathbb{N}}$ une suite d'éléments de τ . Posons $\mathcal{A} = \{A_n \mid n \in \mathbb{N}\}$ et $B = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$. On distingue plusieurs cas :

- Cas 1 : $E \in \mathcal{A}$ ou $(X \in \mathcal{A} \text{ et } E \setminus X \in \mathcal{A})$. Dans ce cas, $B = E$.
- Cas 2 : $\mathcal{A} \subset \{\emptyset, X\}$ et $X \in \mathcal{A}$. Dans ce cas $B = X$.
- Cas 3 : $\mathcal{A} \subset \{\emptyset, E \setminus X\}$ et $E \setminus X \in \mathcal{A}$. Dans ce cas $B = E \setminus X$.
- Cas 4 : $\mathcal{A} = \{\emptyset\}$. Dans ce cas $B = \emptyset$.

On constate que dans tous les cas, $B \in \tau$.

Donc τ est une tribu. Comme $\{X\} \subset \tau$, on en déduit, d'après la question précédente que $\sigma \subset \tau$.

Donc $\boxed{\text{la tribu engendrée par } \{X\} \text{ est } \{\emptyset, X, E \setminus X, E\}}$.

8. Soit σ la tribu engendrée par $\{\llbracket 0, n \rrbracket \mid n \in \mathbb{N}\}$. Montrons que $\sigma = \mathcal{P}(\mathbb{N})$.

Tout d'abord, on a $\{0\} = \llbracket 0, 0 \rrbracket \in \sigma$. Soit $n \in \mathbb{N}^*$. On a $\{n\} = \llbracket 0, n \rrbracket \setminus \llbracket 0, n-1 \rrbracket$. Donc, d'après la question 2d, $\{n\} \in \sigma$. Ainsi, $\forall n \in \mathbb{N}, \{n\} \in \sigma$.

Soit $B \in \mathcal{P}(\mathbb{N})$. Si $B = \emptyset$, alors $B \in \sigma$. Supposons $B \neq \emptyset$ et considérons $b \in B$.

Pour tout $n \in \mathbb{N}$, posons $A_n = \begin{cases} \{n\} & \text{si } n \in B \\ \{b\} & \text{sinon.} \end{cases}$ On a par définition $\forall n \in \mathbb{N}, A_n \subset B$, donc $\bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n \subset B$.

De plus, pour tout $x \in B$, on a $x \in A_x$ et donc $B \subset \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$. On a donc montré $B = \bigcup_{n \in \mathbb{N}} A_n$.

Or, d'après ce qui précède, $\forall n \in \mathbb{N}, A_n \in \sigma$. Comme σ est stable par réunion dénombrable, on en déduit $B \in \sigma$. Donc $\mathcal{P}(\mathbb{N}) \subset \sigma$.

L'inclusion réciproque étant vraie par définition d'une tribu, on en déduit que

$\boxed{\text{la tribu de } \mathbb{N} \text{ engendrée par } \{\llbracket 0, n \rrbracket \mid n \in \mathbb{N}\} \text{ est } \mathcal{P}(\mathbb{N})}$.

9. (a) Supposons $\tau = \mathcal{P}(E)$.
 Soit $f : E \rightarrow E'$. Soit $B \in \tau'$. Par définition d'une image réciproque, $f^{-1}(B) \in \mathcal{P}(E)$, donc $f^{-1}(B) \in \tau$.
 On a donc montré $\forall B \in \tau', f^{-1}(B) \in \tau$, i.e. f est mesurable.
- (b) Supposons $\tau' = \{\emptyset, E'\}$. Soit $f : E \rightarrow E'$. Soit $B \in \tau'$. On a alors deux cas possibles.
 — Cas 1 : $B = \emptyset$. Dans ce cas $f^{-1}(B) = \emptyset \in \tau$, car τ est une tribu.
 — Cas 2 : $B = E'$. Dans ce cas $f^{-1}(B) = E \in \tau$, car τ est une tribu.
 Donc dans tous les cas, $f^{-1}(B) \in \tau$.
 On a donc montré $\forall B \in \tau', f^{-1}(B) \in \tau$, i.e. f est mesurable.
- (c) Supposons $\tau = \{\emptyset, E\}$ et $\tau' = \mathcal{P}(E')$. Soit $f : E \rightarrow E'$ une application mesurable. Soit $x \in E$. Posons $B = \{f(x)\}$. On a $B \in \mathcal{P}(E') = \tau'$. Ainsi, comme f est mesurable, $f^{-1}(B) \in \tau$. Or $x \in f^{-1}(B)$, par définition de B . On en déduit $f^{-1}(B) = E$. Par conséquent, pour tout $x' \in E$, $x' \in f^{-1}(B)$, d'où $f(x') \in B$ et donc $f(x') = f(x)$. On a donc montré $\forall x, x' \in E, f(x) = f(x')$, donc f est constante. Réciproquement, si f est constante, alors pour toute partie B de E' , on a bien $f^{-1}(B) = \emptyset$ ou $f^{-1}(B) = E$. Ainsi, toutes les applications constantes sont mesurables.
 Finalement, les applications $f : E \rightarrow E'$ mesurables sont les applications constantes.
10. Soit $C \in \tau''$. On a, par propriété de cours, $(g \circ f)^{-1}(C) = f^{-1}(g^{-1}(C))$. Comme g est mesurable, $g^{-1}(C) \in \tau'$. De plus, comme f est mesurable, $f^{-1}(g^{-1}(C)) \in \tau$. On a donc montré :

$$\forall C \in \tau'', (g \circ f)^{-1}(C) \in \tau.$$

Donc $g \circ f$ est mesurable.