

	ANNEE UNIVERSITAIRE 2023/2024 Semestre 2 DST PARCOURS/ETAPE : Licence 1 Code UE : 4TPU289U Epreuve : Mathématiques pour l'informatique Date : 04/06/2024 Heure : 14h30 Durée : 3h Corrigé	Collège Sciences et technologies
---	--	---

Toutes les réponses doivent être justifiées

Barème indicatif. Rédaction : 3 - Exercice 1 : 3 - Exercice 2 : 3 - Exercice 3 : 2 - Exercice 4 : 3 - Exercice 5 : 3 - Exercice 6 : 3

Exercice 1

Dans un jeu de hasard, on tire cinq boules de la manière suivante. Trois boules sont tirées sans remise parmi un ensemble de 20 boules rouges numérotées de 1 à 20, et deux boules sont tirées, toujours sans remise, parmi 10 boules bleues numérotées de 1 à 10. Combien y a-t-il de tirages possibles pour ces cinq boules ?

Correction. Soient R l'ensemble des tirages de boules rouges et B l'ensemble des tirages de boules bleues.

Alors $\text{Card}(R)$ est le nombre de parties à 3 éléments dans un ensemble à 20 éléments.

$$\begin{aligned}
 \text{Card}(R) &= \binom{20}{3} \\
 &= \frac{20!}{17! \times 3!} \\
 &= \frac{20 \times 19 \times 18}{6} \\
 &= 1140
 \end{aligned}$$

$\text{Card}(B)$ est le nombre de parties à 2 éléments dans un ensemble à 10 éléments.

$$\begin{aligned}
 \text{Card}(B) &= \binom{10}{2} \\
 &= \frac{10!}{8! \times 2!} \\
 &= \frac{10 \times 9}{2} \\
 &= 45
 \end{aligned}$$

Le nombre de tirage est le cardinal de $R \times B$.

$$\begin{aligned}
 \text{Card}(R \times B) &= 1140 \times 45 \\
 &= 51300
 \end{aligned}$$

Exercice 2

Dans chacun des exemples suivants, indiquer si l'application f_i est injective, surjective, bijective et justifier pourquoi.

Dans les cas où f_i est bijective, expliciter sa bijection réciproque.

- 1) f_1 est l'application de \mathbb{R}^2 dans \mathbb{R} qui à (x, y) associe $x - y$.
- 2) f_2 est l'application de \mathbb{R}^2 dans \mathbb{R}^2 qui à (x, y) associe $(x + y, x + 2y)$.

Correction.

- 1) L'application f_1 n'est pas surjective car $f((0, 0)) = 0$ et $f(1, 1) = 0$. Donc $f((0, 0)) = f(1, 1)$ alors que $(0, 0) \neq (1, 1)$.

L'application f_1 est surjective.

En effet, pour tout élément x de \mathbb{R} , $f_1(x, 0) = x$.

Donc tout élément x de l'ensemble d'arrivée \mathbb{R} admet au moins un antécédent dans l'ensemble de départ \mathbb{R}^2 .

- 2) Montrons que f_2 est bijective.

Pour cela, on considère (a, b) un élément de \mathbb{R}^2 , et on montre qu'il existe un unique élément (x, y) de \mathbb{R}^2 tel que $f_2(x, y) = (a, b)$.

$$f_2(x, y) = (a, b) \iff \begin{cases} x + y = a \\ x + 2y = b \end{cases}$$

En remplaçant la ligne 2 par la ligne 2 moins la ligne 1, on voit que ce système est équivalent à

$$\begin{cases} x + y = a \\ y = b - a \end{cases}$$

En remplaçant y par sa valeur dans la ligne 1, on obtient que ce système est équivalent à

$$\begin{cases} x = 2a - b \\ y = b - a \end{cases}$$

Finalement $f_2(x, y) = (a, b)$ si et seulement si

$$\begin{cases} x = 2a - b \\ y = b - a \end{cases}$$

Donc tout élément (a, b) de \mathbb{R}^2 a un unique antécédent dans \mathbb{R}^2 . f_2 est donc bijective et son inverse f_2^{-1} est définie par

$$f_2^{-1}(a, b) = (2a - b, b - a)$$

Exercice 3

Sur $\mathbb{R}^2 = \mathbb{R} \times \mathbb{R}$, on définit la relation \mathcal{R} suivante.

$$\forall (x, y) \in \mathbb{R}^2 \text{ et } (x', y') \in \mathbb{R}^2, (x, y) \mathcal{R} (x', y') \iff x + y \leq x' + y'$$

- 1) Montrer que \mathcal{R} est une relation réflexive.
- 2) Montrer que \mathcal{R} est une relation transitive.
- 3) Montrer que \mathcal{R} n'est pas une relation symétrique.
- 4) Montrer que \mathcal{R} n'est pas une relation antisymétrique.

Correction.

1) Pour tout $(x, y) \in \mathbb{R}^2$, $x + y \leq x + y$ donc $(x, y)\mathcal{R}(x, y)$.

On en déduit que \mathcal{R} est réflexive.

2) Soient (x, y) , (x', y') et (x'', y'') trois éléments de \mathbb{R}^2 . Montrons que

$$((x, y)\mathcal{R}(x', y') \text{ et } (x', y')\mathcal{R}(x'', y'')) \Rightarrow (x, y)\mathcal{R}(x'', y'')$$

On suppose pour cela que $(x, y)\mathcal{R}(x', y')$ et $(x', y')\mathcal{R}(x'', y'')$. Donc $x + y \leq x' + y'$ et $x' + y' \leq x'' + y''$. Par transitivité de la relation \leq , on en déduit que $x + y \leq x'' + y''$, et donc que $(x, y)\mathcal{R}(x'', y'')$.

On a donc montré que

$$((x, y)\mathcal{R}(x', y') \text{ et } (x', y')\mathcal{R}(x'', y'')) \Rightarrow (x, y)\mathcal{R}(x'', y'')$$

Donc \mathcal{R} est transitive.

- 3) La proposition $(0, 0)\mathcal{R}(1, 0)$ est vraie (puisque $0 + 0 \leq 1 + 0$) et la proposition $(1, 0)\mathcal{R}(0, 0)$ est fausse (puisque $1 + 0 > 0 + 0$). Donc la relation \mathcal{R} n'est pas symétrique.
- 4) On a les relations $(1, 0)\mathcal{R}(0, 1)$ (puisque $1 + 0 \leq 0 + 1$) et $(0, 1)\mathcal{R}(1, 0)$ (puisque $0 + 1 \leq 1 + 0$), mais $(1, 0) \neq (0, 1)$. On en déduit que \mathcal{R} n'est pas antisymétrique.

Exercice 4

- 1) Soit $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ la suite définie par les conditions suivantes.

$$u_0 = 0, \quad u_1 = 1, \quad \forall n \geq 2, \quad u_n = u_{n-1} + 2u_{n-2}$$

a) Calculer u_n pour $n \in [[0, 7]]$.

b) Montrer par récurrence que pour tout $n \in \mathbb{N}$

$$u_n = \frac{1}{3} (2^n - (-1)^n)$$

- 2) Soit $(U_n)_{n \in \mathbb{N} \setminus \{0\}}$ la suite de mots de $\{0, 1\}^*$ définie par les conditions suivantes.

$$U_1 = 1, \quad U_2 = 0, \quad \forall n \geq 2, \quad U_n = U_{n-2}U_{n-1}U_{n-2}$$

c'est-à-dire que U_n est la concaténée de U_{n-2} , U_{n-1} et U_{n-2} .

a) Déterminer U_n pour $n \in [[1, 5]]$.

b) Montrer que pour tout $n \geq 1$, $|U_n| = u_n$ (on rappelle que $|U_n|$ est la longueur du mot U_n).

Correction.

- 1) a) $u_0 = 0, u_1 = 1, u_2 = 1, u_3 = 3, u_4 = 5, u_5 = 11, u_6 = 21, u_7 = 43$.

b) Pour tout entier naturel n , on note $\mathcal{P}(n)$ la propriété :

$$u_n = \frac{1}{3} (2^n - (-1)^n)$$

Initialisation.

$\frac{1}{3} (2^0 - (-1)^0) = 0$, donc on a bien $u_0 = \frac{1}{3} (2^0 - (-1)^0)$ et $\mathcal{P}(0)$ est vraie.

$\frac{1}{3}(2^1 - (-1)^1) = 1$, donc on a bien $u_1 = \frac{1}{3}(2^1 - (-1)^1)$ et $\mathcal{P}(1)$ est vraie.

Héritéité.

Soit n un entier tel que $n \geq 2$. On suppose que $\mathcal{P}(n-1)$ et $\mathcal{P}(n-2)$ sont vraies. Montrons que $\mathcal{P}(n)$ est vraie.

$$\begin{aligned} u_n &= u_{n-1} + 2u_{n-2} \\ &= \frac{1}{3}(2^{n-1} - (-1)^{n-1}) + \frac{2}{3}(2^{n-2} - (-1)^{n-2}) \\ &= \frac{1}{3}(2^{n-1} + 2^{n-1} + (-1)^n - 2(-1)^n) \\ &= \frac{1}{3}(2^n - (-1)^n) \end{aligned}$$

Dans la deuxième égalité, on a utilisé le fait que $u_{n-1} = \frac{1}{3}(2^{n-1} - (-1)^{n-1})$ puisque $\mathcal{P}(n-1)$ est supposée vraie et le fait que $u_{n-2} = \frac{1}{3}(2^{n-2} - (-1)^{n-2})$ puisque $\mathcal{P}(n-2)$ est aussi supposée vraie.

On a donc bien montré que $\mathcal{P}(n)$ est vraie.

Conclusion. On a montré que pour tout entier naturel n ,

$$u_n = \frac{1}{3}(2^n - (-1)^n)$$

a) $U_1 = 1, U_2 = 0, U_3 = 101, U_4 = 01010, U_5 = 10101010101$.

b) Pour tout entier naturel n non nul, on note $\mathcal{Q}(n)$ la propriété :

$$|U_n| = u_n$$

Initialisation.

$U_1 = 1$, donc $|U_1| = 1$ et alors $|U_1| = u_1$ donc $\mathcal{Q}(1)$ est vraie.

$U_2 = 1$, donc $|U_2| = 1$ et alors $|U_2| = u_2$ donc $\mathcal{Q}(2)$ est vraie.

Héritéité.

Soit n un entier tel que $n \geq 3$. On suppose que $\mathcal{Q}(n-1)$ et $\mathcal{Q}(n-2)$ sont vraies. Montrons que $\mathcal{P}(n)$ est vraie.

Comme $U_n = U_{n-2}U_{n-1}U_{n-2}$, et comme $|U_{n-1}| = u_{n-1}$ et $|U_{n-2}| = u_{n-2}$,

$$\begin{aligned} |U_n| &= |U_{n-1}| + 2|U_{n-2}| \\ &= u_{n-1} + 2u_{n-2} \\ &= u_n \end{aligned}$$

On en déduit que $\mathcal{Q}(n)$ est vraie.

Conclusion. On a montré que pour tout entier naturel n non nul,

$$|U_n| = u_n$$

Exercice 5

Soit $r_3(n) = n_{t-1} \dots n_0$ la représentation en base 3 d'un entier naturel non nul n . C'est-à-dire, pour tout $i \in [[0, t-1]]$, $n_i \in \{0, 1, 2\}$, $n_{t-1} \neq 0$ et

$$n = \sum_{i=0}^{t-1} n_i 3^i$$

L'entier t est donc la taille de cette représentation.

- 1) Montrer que $3^{t-1} \leq n \leq 3^t - 1$.
- 2) En déduire que $3^{t-1} \leq n < 3^t$.
- 3) En déduire que $t = E(\log_3(n)) + 1$ (où $E(x)$ désigne la partie entière d'un réel x).

Correction.

- 1) D'après la donnée de la décomposition en base 3 de n

$$n = \sum_{i=0}^{t-1} n_i 3^i$$

Or pour tout $i \in [[0, t-2]]$, $0 \leq n_i \leq 2$, donc $0 \leq n_i 3^i \leq 2 \cdot 3^i$. De plus, comme $n_{t-1} \neq 0$, $1 \leq n_{t-1} \leq 2$ donc $3^{t-1} \leq n_{t-1} 3^{t-1} \leq 2 \cdot 3^{t-1}$.

En sommant ces inégalités,

$$3^{t-1} \leq \sum_{i=0}^{t-1} n_i 3^i \leq \sum_{i=0}^{t-1} 2 \cdot 3^i$$

donc

$$3^{t-1} \leq n \leq 2 \sum_{i=0}^{t-1} 3^i$$

Comme

$$\sum_{i=0}^{t-1} 3^i = \frac{3^t - 1}{2}$$

on obtient

$$3^{t-1} \leq n \leq 3^t - 1$$

- 2) Comme $3^t - 1 < 3^t$, la question précédente montre que

$$3^{t-1} \leq n < 3^t$$

- 3) Comme la fonction \log_3 est strictement croissante, on a donc

$$\log_3(3^{t-1}) \leq \log_3(n) < \log_3(3^t)$$

c'est-à-dire

$$t - 1 \leq \log_3(n) < t$$

Comme t est un entier, cela montre que $t - 1 = E(\log_3(n))$, c'est-à-dire

$$t = E(\log_3(n)) + 1$$

Exercice 6

Soient A, B, C trois ensembles.

- 1) Montrer que si $A \cup B \subset B \cap C$, alors $A \subset B$ et $B \subset C$.
- 2) La proposition suivante est-elle vraie ?

$$C \subset A \cup B \implies C \subset A \text{ ou } C \subset B$$

Justifier votre réponse.

Correction.

- 1) On suppose que $A \cup B \subset B \cap C$.

Montrons que $A \subset B$.

Soit a un élément de A . Alors $a \in A \cup B$. Comme $A \cup B \subset B \cap C$, on en déduit que $a \in B \cap C$.
Donc $a \in B$.

On a bien montré que $A \subset B$.

Montrons que $B \subset C$.

Soit b un élément de B . Alors $b \in A \cup B$. Comme $A \cup B \subset B \cap C$, on en déduit que $b \in B \cap C$.
Donc $b \in C$

On a bien montré que $B \subset C$.

- 2) Cette proposition n'est pas toujours vraie. En effet, si $A = \{0\}$, $B = \{1\}$, $C = \{0, 1\}$, alors
 $C \subset A \cup B$, mais $C \not\subset A$ et $C \not\subset B$. Donc

$$C \subset A \cup B \text{ et non}(C \subset A \text{ ou } C \subset B)$$

est vraie, donc la proposition " $C \subset A \cup B \implies (C \subset A \text{ ou } C \subset B)$ " est fausse.