



Classe préparatoire 1^{ère} année

Devoir surveillé n°2

Matière : Algèbre	Date : 19/10/2012
Enseignant : A. Jourdan	Durée de l'examen : 1 heure 30
Téléphone portable, calculatrice et document interdits	Nombre de pages du sujet : 2

**Il sera tenu compte de la qualité de la rédaction et de la précision de la justification.
Vous pouvez traiter les exercices dans l'ordre que vous voulez.
Le barème est donné à titre indicatif**

Question de cours (5 points)

Soit f une application de E dans F .

- 1) Soient A' et B' deux sous-ensembles de F . Montrer que :
$$A' \subset B' \Rightarrow f^{-1}(A') \subset f^{-1}(B').$$
- 2) Soient A et B deux sous-ensembles de E . Supposons que f est bijective. Montrer que

$$f(A \cap B) = f(A) \cap f(B)$$

Exercice 1 (7 points)

On dit qu'une relation binaire sur un ensemble E est une relation de préordre si elle est réflexive et transitive. Soit $\#$ une telle relation. On considère la relation binaire \mathcal{R} sur E définie par

$$\forall (x, y) \in E^2, x \mathcal{R} y \Leftrightarrow x \# y \text{ et } y \# x \quad (*)$$

- 1) Montrer que \mathcal{R} est une relation d'équivalence.
- 2) Appliquons ce résultat au cas particulier suivant. Posons $E = \mathbb{R}^2$ et définissons la relation $\#$ par

$$\forall (x_1, y_1) \in \mathbb{R}^2, \forall (x_2, y_2) \in \mathbb{R}^2, (x_1, y_1) \# (x_2, y_2) \Leftrightarrow x_1 \leq x_2.$$

- i)* Montrer la relation $\#$ est une relation de préordre (réflexive et transitive).
- ii)* Montrer que dans ce cas, la relation d'équivalence \mathcal{R} définie entre deux couples par (*), revient à supposer que leurs premières composantes sont égales.
- iii)* Déterminer graphiquement la classe d'équivalence associée à $(0, 0)$

Exercice 2 (8 points)

Soit E un ensemble non vide et fini tel que $\text{card}(E)=n$. On munit $\mathcal{P}(E)$ de la relation d'ordre « inclusion » et \mathbb{N} de la relation d'ordre usuelle \leq .

Soit φ l'application de $\mathcal{P}(E)$ dans \mathbb{N} définie par

$$\begin{aligned}\varphi : \mathcal{P}(E) &\rightarrow \mathbb{N} \\ A &\mapsto \varphi(A)=\text{card}(A)\end{aligned}$$

1) Ecrire à l'aide des quantificateurs la phrase suivante :

P_1 : « φ est une application croissante de $\mathcal{P}(E)$ dans \mathbb{N} ».

Est-ce vrai ? Si oui, démontrer le. Sinon écrire la négation de P_1 et donner un contre-exemple.

2) Ecrire à l'aide des quantificateurs la phrase suivante :

P_2 : « φ est une application injective de $\mathcal{P}(E)$ dans \mathbb{N} ».

Est-ce vrai ? Si oui, démontrer le. Sinon écrire la négation de P_2 et donner un contre-exemple.

3) Ecrire à l'aide des quantificateurs la phrase suivante :

P_3 : « φ est une application surjective de $\mathcal{P}(E)$ dans \mathbb{N} ».

Est-ce vrai ? Si oui, démontrer le. Sinon écrire la négation de P_3 et donner un contre-exemple.

Correction DS2 Algèbre

Exercice 1

1)

Réflexive : Soit $x \in E$, alors $x \# x$ car $\#$ est réflexive, donc $x \mathcal{R} x$. D'où \mathcal{R} est réflexive.

Symétrique : Soit $(x, y) \in E^2$ tel que $x \mathcal{R} y \Rightarrow x \# y$ et $y \# x \Rightarrow y \mathcal{R} x$ et $x \# y \Rightarrow y \mathcal{R} x$. Donc \mathcal{R} est symétrique.

Transitive : Soit $(x, y, z) \in E^3$ tel que $x \mathcal{R} y$ et $y \mathcal{R} z \Rightarrow (x \# y \text{ et } y \# z) \Rightarrow (x \# y \text{ et } y \# z) \text{ et } (z \# y \text{ et } y \# x) \Rightarrow x \# z \text{ et } z \# x$ car $\#$ est transitive $\Rightarrow x \mathcal{R} z$. Donc \mathcal{R} est transitive.

Donc \mathcal{R} est une relation d'équivalence.

2)

i)

Réflexive : Soit $(x_1, y_1) \in E$. Alors $x_1 \leq x_1 \Rightarrow (x_1, y_1) \# (x_1, y_1) \Rightarrow \#$ est réflexive

Transitive : Soient $(x_1, y_1) \in E$, $(x_2, y_2) \in E$, $(x_3, y_3) \in E$ tels que $(x_1, y_1) \# (x_2, y_2)$ et $(x_2, y_2) \# (x_3, y_3) \Rightarrow x_1 \leq x_2$ et $x_2 \leq x_3 \Rightarrow x_1 \leq x_3 \Rightarrow (x_1, y_1) \# (x_3, y_3)$. Donc $\#$ est transitive.

$\#$ est donc une relation de préordre

ii) La relation d'équivalence \mathcal{R} est alors définie par

$$\begin{aligned} \forall (x_1, y_1) \in E, \forall (x_2, y_2) \in E, (x_1, y_1) \mathcal{R} (x_2, y_2) \\ \Leftrightarrow (x_1, y_1) \# (x_2, y_2) \text{ et } (x_2, y_2) \# (x_1, y_1) \\ \Leftrightarrow x_1 \leq x_2 \text{ et } x_2 \leq x_1 \\ \Leftrightarrow x_1 = x_2. \end{aligned}$$

iii) $(x, y) \in \mathcal{R}(0, 0) \Rightarrow (x, y) \mathcal{R} (0, 0) \Rightarrow x = 0$. Donc $\mathcal{R}(0, 0)$ est l'axe des ordonnées.

Exercice 2

1)

$P_1 : \forall A \in \mathcal{P}(E), \forall B \in \mathcal{P}(E), A \subset B \Rightarrow \varphi(A) \leq \varphi(B)$.

Soient $A \in \mathcal{P}(E)$ et $B \in \mathcal{P}(E)$ tels que $A \subset B$

$$\Rightarrow \text{card}(A) \leq \text{card}(B) \text{ (prop. du cours)}$$

$$\Rightarrow \varphi(A) \leq \varphi(B).$$

D'où φ est croissante.

2)

$P_2 : \forall A \in \mathcal{P}(E), \forall B \in \mathcal{P}(E), \varphi(A) = \varphi(B) \Rightarrow A = B$

Soient $A \in \mathcal{P}(E)$ et $B \in \mathcal{P}(E)$ tels que $\varphi(A) = \varphi(B) \Leftrightarrow \text{card}(A) = \text{card}(B)$. Or ceci n'entraîne pas que $A = B$.

Non $P_2 : \exists A \in \mathcal{P}(E), \exists B \in \mathcal{P}(E), \varphi(A) = \varphi(B)$ et $A \neq B$

Prenons le contre-exemple $E = \{1, 2, 3\}$, $A = \{1, 2\}$ et $B = \{2, 3\}$. On a $\text{card}(A) = \text{card}(B)$ et $A \neq B$. Donc φ n'est pas injective

3)

$P_3 : \forall p \in \mathbb{N}, \exists A \in \mathcal{P}(E), \varphi(A) = p$

Non $P_3 : \exists p \in \mathbb{N}, \forall A \in \mathcal{P}(E), \varphi(A) \neq p$

On a pour tout $A \in \mathcal{P}(E)$, $\text{card}(A) \leq n$. Donc si on choisit $n > \text{card} E$, on ne peut pas trouver un antécédent $A \in \mathcal{P}(E)$ tel que $\varphi(A) = \text{card}(A) = p$.