Université Hassan II de Casablanca

Faculté des Sciences Aïn chock

Département de Mathématiques et Informatique

Année universitaire 2020-2021

Filières : SMIA S1

Module : Algèbre 1

Correction TD: Les Applications

Exercice 1 On considère l'application suivante.

$$f: \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}, \ f(x) = a\sin(2x) - b\sin(x) + c \ avec \ a, b, c \in \mathbb{R}$$

Donner une condition nécessaire et suffisante sur a, b, c pour que f soit l'application nulle

Réponse: Montrons que $f \equiv 0 \iff a = b = c = 0$

i) Montrons par l'absurde que $a = b = c = 0 \Longrightarrow f \equiv 0$

En effet : Si a = b = c = 0 alors $\forall x \in \mathbb{R}$ on aura f(x) = 0 et par suite $f \equiv 0$

ii) Montrons la réciproque càd $f \equiv 0 \Longrightarrow a = b = c = 0$

En effet Si
$$f \equiv 0$$
 donc $\forall x \in \mathbb{R}$, $f(x) = 0$ d'où $\forall x \in \mathbb{R}$, $a\sin(2x) - b\sin(x) + c = 0$

1) Pour
$$x = 0$$
 on a $f(0) = 0$ donc $c = 0$.

2) Pour
$$x = \frac{\pi}{2}$$
 on $a f(\frac{\pi}{2}) = 0$ donc $-b + c = 0$

3) Pour
$$x = \frac{\pi}{4}$$
 on $a f(\frac{\pi}{4}) = 0$ donc $a - \frac{\sqrt{2}}{2}b + c = 0$

 $De\ 1),\ 2)\ et\ 3)\ on\ a$

$$\begin{cases} c = 0 \\ -b + c = 0 \end{cases}$$
$$a - \frac{\sqrt{2}}{2}b + c = 0$$

On conclut que a = b = c = 0.

Exercice 2 Soit E un ensemble. Pour une partie X de E, on note φ_X la fonction caractéristique de X

Soit A, B des parties de E

- 1) On a $\varphi_A(x) = 1$ si $x \in A$ et $\varphi_A(x) = 0$ sinon
 - i) Montrons que $A = B \iff \varphi_A = \varphi_B$

Réponse : Il est claire que si A = B alors $\varphi_A = \varphi_B$.

Réciproquement supposons que $\varphi_A = \varphi_B$ et montrons que A = B

Soit $x \in A$ donc $\varphi_A(x) = 1$ comme $\varphi_A = \varphi_B$ d'où $\varphi_A(x) = \varphi_B(x) = 1$ ainsi $x \in B$ et par suite $A \subset B$.

De même on montre que $B \subset A$ et on conclut que A = B.

ii) Montrons que $\forall x \in E, \varphi_{\mathcal{C}_E^A}(x) = 1 - \varphi_A(x)$

Réponse: On sait que $C_E^A = E \setminus A = \overline{A}$ et $\varphi_{C_E^A}(x) = 1$ si $x \in C_E^A$ et $\varphi_{C_E^A}(x) = 0$ sinon.

Soit $x \in E$ deux cas se présentent

- $-Si \ x \in A \ donc \ \varphi_A(x) = 1 \ et \ \varphi_{\mathcal{C}_{R}^A}(x) = 0 \ car \ x \notin \mathcal{C}_E^A = \overline{A} \ donc \ \varphi_{\mathcal{C}_{R}^A}(x) = 1 \varphi_A(x).$
- $-\operatorname{Si} x \notin A \operatorname{donc} \varphi_A(x) = 0 \operatorname{et} \varphi_{\mathcal{C}_E^A}(x) = 1 \operatorname{car} x \in \mathcal{C}_E^A = \overline{A} \operatorname{donc} \varphi_{\mathcal{C}_E^A}(x) = 1 \varphi_A(x).$

On conclut que $\forall x \in E, \varphi_{\mathcal{C}_E^A}(x) = 1 - \varphi_A(x)$.

iii) Montrons que $\forall x \in E, \varphi_{A \cap B}(x) = \varphi_A(x)\varphi_B(x)$

Réponse : Deux cas se présentent

- **1 cas)** Si $x \in A \cap B$ alors $(x \in A \text{ et } x \in B)$ de plus $\varphi_{A \cap B}(x) = 1 = 1 \times 1 = \varphi_A(x) \times \varphi_B(x)$.
- **2 cas)** Si $x \notin A \cap B$ alors $(x \notin A \text{ ou } x \notin B)$ donc $(\varphi_A(x) = 0 \text{ ou } \varphi_A(x) = 0)$ d'où $\varphi_A(x) \times \varphi_B(x) = 0$ et par suite $\varphi_{A \cap B}(x) = 0 = \varphi_A(x) \times \varphi_B(x)$.
- **iv)** Montrons que $\forall x \in E, \ \varphi_A(x)\varphi_A(x) = \varphi_A(x)$

Réponse : Soit $x \in E$, en utilisant le fait que $\varphi_{A \cap A}(x) = \varphi_A(x)\varphi_A(x)$ et $A \cap A = A$ on aura $\varphi_A(x) = \varphi_A(x)\varphi_A(x)$.

- 2) En déduire que
 - i) $\forall x \in E, \ \varphi_{A \cup B}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) \varphi_A(x)\varphi_B(x)$

Réponse : Soit $x \in E$, on sait que $\varphi_{X \cap Y}(x) = \varphi_X(x) \times \varphi_Y(x)$ donc

$$\varphi_{\overline{A} \cap \overline{B}}(x) = \varphi_{\overline{A}}(x)\varphi_{\overline{B}}(x)$$

$$\varphi_{\overline{A} \cap \overline{B}}(x) = (1 - \varphi_A(x)) (1 - \varphi_B(x)) \operatorname{car} \varphi_{\overline{A}}(x) = \varphi_{\mathcal{C}_E^A}(x) = 1 - \varphi_A(x)$$

$$\varphi_{\overline{A \cup B}}(x) = (1 - \varphi_A(x)) (1 - \varphi_B(x)) \operatorname{car} \overline{A} \cap \overline{B} = \overline{A \cup B}$$

$$\varphi_{\overline{A \cup B}}(x) = 1 - \varphi_A(x) - \varphi_B(x) + \varphi_A(x)\varphi_B(x)$$
 (*)

De plus $\varphi_{\overline{A} \cap \overline{B}}(x) = \varphi_{\overline{A} \cup \overline{B}}(x) = 1 - \varphi_{A \cup B}(x) \ donc \ d'après \ (*)$

On aura
$$1 - \varphi_{A \cup B}(x) = 1 - \varphi_A(x) - \varphi_B(x) + \varphi_A(x)\varphi_B(x)$$

On conclut que $\varphi_{A \cup B}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - \varphi_A(x)\varphi_B(x)$

ii)
$$\forall x \in E, \varphi_{A \setminus B}(x) = \varphi_A(x)(1 - \varphi_B(x))$$

Réponse : Soit $x \in E$, on sait que $X \setminus Y = X \cap \overline{Y}$ et $\varphi_{X \cap Y}(x) = \varphi_X(x) \times \varphi_Y(x)$.

Donc on conclut que

$$\varphi_{A \setminus B}(x) = \varphi_{A \cap \overline{B}}(x) = \varphi_A(x)\varphi_{\overline{B}}(x) = \varphi_A(x)(1 - \varphi_B(x)).$$

iii)
$$\forall x \in E, \varphi_{A \triangle B}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B(x)$$

Réponse 1: Soit $x \in E$, on sait que $A \triangle B = (A \setminus B) \cup (B \setminus A)$ $\varphi_{X \cap Y}(x) = \varphi_X(x) \times \varphi_Y(x)$ donc

$$\varphi_{A\triangle B}(x) = \varphi_{(A \setminus B) \cup (B \setminus A)}(x) = \varphi_{(A \setminus B)}(x) + \varphi_{(B \setminus A)}(x) - \varphi_{(A \setminus B)}(x) \times \varphi_{(B \setminus A)}(x)$$

En utilisant le fait que $\varphi_{A\backslash B}(x) = \varphi_A(x)(1-\varphi_B(x))$ et $\varphi_{B\backslash A}(x) = \varphi_B(x)(1-\varphi_A(x))$ après dévloppement et simplification on trouve que $\varphi_{(A\backslash B)\cup(B\backslash A)}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B(x)$. On conclut que $\varphi_{A\triangle B}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B(x)$.

Réponse 2: Soit $x \in E$, on sait que $A \triangle B = (A \cup B) \setminus (A \cap B)$ et $\varphi_{X\backslash Y}(x) = \varphi_X(x)(1-\varphi_Y(x))$. Donc

$$\varphi_{A \triangle B}(x) = \varphi_{(A \cup B) \setminus (A \cap B)}(x)$$

$$= \varphi_{A \cup B}(x)(1 - \varphi_{A \cap B}(x)) \ car \ \varphi_{X \setminus Y}(x) = \varphi_X(x)(1 - \varphi_Y(x))$$

$$= \varphi_{A \cup B}(x)(1 - \varphi_A(x)\varphi_B(x)) \ car \ \varphi_{A \cap B}(x) = \varphi_A(x)\varphi_B(x)$$

$$= (\varphi_A(x) + \varphi_B(x) - \varphi_A(x)\varphi_B(x)) (1 - \varphi_A(x)\varphi_B(x))$$

En utilisant le fait que $\varphi_A(x)\varphi_A(x) = \varphi_A(x)$ et $\varphi_B(x)\varphi_B(x) = \varphi_B(x)$, après dévloppement et simplification on trouve que $(\varphi_A(x) + \varphi_B(x) - \varphi_A(x)\varphi_B(x))$ $(1-\varphi_A(x)\varphi_B(x)) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B(x)$. On conclut par la suite que $\varphi_{A\triangle B}(x) = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B(x)$.

Exercice 3 Soit E un ensemble et A, B et C des parties de E

1) Montrons que $(A \triangle B) \triangle C = A \triangle (B \triangle C)$ (Indication: utiliser l'exercice précédent)

Réponse : En utilisant 'exercice précédent, on a $X = Y \iff \varphi_X = \varphi_Y$, donc il suffit de montrer que $\varphi_{(A\triangle B)\triangle C} = \varphi_{A\triangle (B\triangle C)}$.

En effet : On a
$$\varphi_{A\triangle B} = \varphi_A(x) + \varphi_B(x) - 2\varphi_A(x)\varphi_B$$

On comence par le dévloppement de $\varphi_{(A\triangle B)\triangle C}$

$$\varphi_{(A\triangle B)\triangle C} = \varphi_{(A\triangle B)} + \varphi_c - 2\varphi_{(A\triangle B)}\varphi_C$$

$$= \varphi_A + \varphi_B - 2\varphi_A\varphi_B + \varphi_c - 2(\varphi_A + \varphi_B - 2\varphi_A\varphi_B)\varphi_C$$

$$= \varphi_A + \varphi_B + \varphi_c - 2\varphi_A\varphi_c - 2\varphi_B\varphi_c + 4\varphi_A\varphi_B\varphi_C$$

On dévloppe maintenant $\varphi_{A\triangle(B\triangle C)}$

$$\varphi_{A\triangle(B\triangle C)} = \varphi_A + \varphi_{(B\triangle C)} - 2\varphi_A\varphi_{(B\triangle C)}$$

$$= \varphi_A + \varphi_B + \varphi_c - 2\varphi_B\varphi_C - 2\varphi_A \left[\varphi_B + \varphi_c - 2\varphi_B\varphi_C\right]$$

$$= \varphi_A + \varphi_B + \varphi_c - 2\varphi_A\varphi_c - 2\varphi_B\varphi_c + 4\varphi_A\varphi_B\varphi_C$$

Donc $\varphi_{A\triangle(B\triangle C)} = \varphi_{(A\triangle B)\triangle C}$ et par suite $(A\triangle B)\triangle C = A\triangle(B\triangle C)$.

Remarque: L'égalité $(A \triangle B) \triangle C = A \triangle (B \triangle C)$ montre que \triangle est commutative, c'est difficile de le montrer en utilisant seulement la définition mais à l'aide de l'application φ c'est faisable.

2) Montrer que $(A \triangle B) \cap C = (A \cap C) \triangle (B \cap C)$

Réponse : En utilisant 'exercice précédent, on a $X = Y \iff \varphi_X = \varphi_Y$, donc il suffit de montrer que $\varphi_{(A \triangle B) \cap C} = \varphi_{(A \cap C) \triangle (B \cap C)}$.

En effet : On a
$$\varphi_{X \triangle Y} = \varphi_X + \varphi_Y - 2\varphi_X \varphi_Y$$
 et $\varphi_{X \cap Y} = \varphi_X \varphi_Y$

On comence par le dévloppement de $\varphi_{(A\triangle B)\cap C}$

$$\varphi_{(A\triangle B)\cap C} = \varphi_{(A\triangle B)}\varphi_c$$

$$= (\varphi_A + \varphi_B - 2\varphi_A\varphi_B)\varphi_c$$

$$= \varphi_A\varphi_c + \varphi_B\varphi_c - 2\varphi_A\varphi_B\varphi_c$$

On dévloppe maintenant $\varphi_{A\triangle(B\triangle C)}$

$$\begin{split} \varphi_{(A\cap C)\triangle(B\cap C)} &= \varphi_{(A\cap C)} + \varphi_{(B\cap C)} - 2\varphi_{(A\cap C)}\varphi_{(B\cap C)} \\ &= \varphi_A\varphi_c + \varphi_B\varphi_c - 2\varphi_A\varphi_c\varphi_B\varphi_c \\ &= \varphi_A\varphi_c + \varphi_B\varphi_c - 2\varphi_A\varphi_c\varphi_B\varphi_c \\ &= \varphi_A\varphi_c + \varphi_B\varphi_c - 2\varphi_A\varphi_B\varphi_c\varphi_c \\ &= \varphi_A\varphi_c + \varphi_B\varphi_c - 2\varphi_A\varphi_B\varphi_c \ car \ \varphi_c\varphi_c = \varphi_c \end{split}$$

Donc $\varphi_{(A \triangle B) \cap C} = \varphi_{(A \cap C) \triangle (B \cap C)}$ et par suite $(A \triangle B) \cap C = (A \cap C) \triangle (B \cap C)$.

Remarque: L'égalité $(A \triangle B) \cap C = (A \cap C) \triangle (B \cap C)$ est déjà démontré dans le chapitre des ensembles, donc à l'aide de l'application φ on montre autrement cette égalité.

Exercice 4: On considère l'application f: R -> IR n -> sin(n) Déterminer f'103 Réponse & Sait f: E - F une application Si A est une partie de E alors l'image directe de A par f est:
- f(A) = f f(N); x & A & C F & Si B et une partie de F alors l'image réciprogne de B par fest. - f-(B) = {xe E: f(n) eBfcF, chiphus nef(B) => f(n) eB On a: g: R > IR done f (fob) = 1 x = R / sin x = 0} = { n= kT | h = Z3. = { kT | k = Z} = T. Z. Exercice 5: On considère l'application 9:3-2,1[->R N H est-de injective? surjective? 1) Socif n, y deux éléments de J-1. Il telles que f(n)=f(y). Réponse: Si f(n) = f(y) alons $\frac{e_N}{1+n^2} = \frac{e_y}{1+y^2}$

cela implique ny(y-n)-(y-n)=0N'on (ny-1)(y-n)=0Ainsi ny=1 on n=y.

-> Supposons que ny=1 Ona n= 4 of y= === 11 @ Si y F]-1,0[donc & F]-00,-2[d'ai n=4 F]-00,-2[Ce qui contre dit le juit que nej-12,1[. ®® Sig = Jo, 1 [donc fy>1 (on y<1) d'ai n=f €)1,+wC on detient une contradiction avec le fait not-1/2,1. als set @@ on condut que ny +1, et par sut n=y Done fort injective. 8) Soit y eR exist-il em n EJ-1/2, 1 [tel que f(n)=y? Suprosons qu'il existe un n+)-1, n(tel qu f(n)=y. donc f(n)=y => \frac{\empty n}{\chi^2 + 1} = \chi >> 2n = y(x2+1) => 2n = 4n2+4 => yn2- 2n+y=0 Onnyell done pour y=1 onamen n2-8n+1=0 c'stadie (n-1)2=0 donc n=1 or ne)-12,10 Ce qui et absurde. On conclut que & n'et pas mirjective. Antrement:

Suppresono qu'il exist $n \in J - \frac{1}{2}$, $\Lambda [folgone <math>f(m) = 1)$ $\Rightarrow \frac{gm}{n^2 + n} = 1 \Rightarrow n^2 - 2n + n = 0 \Rightarrow (n - n)^2 = 0 \Rightarrow n = 1$ $\Rightarrow n = 1 \in J - \frac{1}{2}$, $\Lambda [ce qm'et absorble et pn'smt]$ $\Rightarrow n' \neq pno mijertive$.

On considère l'application Exercice 6 Q: $|N| \longrightarrow \mathbb{Z}$ so in st joint $|N| \longrightarrow \mathbb{Z}$ so in st imposir Montrons que q et bijective et détermin g-1 Répanse:

Montrons que 9 st loijective. i) Sceient my c-/1/ tels que. g(n)=g(y) (My gt injectie) a) -> si not pair on a g(n) = 2 comme 2 20 et g(n) = g(y) Lone g(y) =0. Hen résulte que g(y)= } (g(y)=0=> y pair) ainsi $\frac{\pi}{2} = \frac{1}{2}$ d'ai $\pi = y$ b) \rightarrow Si not impair on a $g(n) = -\frac{n+1}{2}$, comme g(n) = g(y)donc g(y)= - n+1 d'an g(y) co (m - n+1 co) ainsi g(y)= - 3+1 (g(y)<0 => y + impair) Et par solt $\frac{-\chi+1}{2} = \frac{-\chi+1}{2}$ (de finit que g(nl=g(g)) Cola implige n=y Conchision dom la deax cas a) et b) on a montrer que n=y Ainsi a g(n)=g(y) alos n=y. D'an g at injective. ii) Soit ye Z exist-il sceNt ty g(n)=y? (My g of sorjective). Seit yell

Seit y = 2 -> Si y > 0 alors g(2y) = y -> Si y < 0 alors - 2y-1 e/N et - 2y-1 st inpair -> Si y < 0 alors - 2y-1 e/N et - 2y-1 st inpair D'ai g(-8y-1) = (-8y-1)+1 = - -84 = y Ainri . 81 y > 0 3 x= 8y = 11/ ty g(n)=y · Siyeo 3 x = - 2 n - 1 + 9 g(x) = y Donc les donc cas y admet un antécédent n par à ce qui montre que g et surjective. Ainer de at a on a montré gre get bijective. Déterminons g g-1: Zy = 8-18) 3-1 (y) = x (x) y= f(n) Sait y & Z & y · 8: y > 0 on a g(2y)=y d'on g-'(y) = 2y · 8: yco on a g(-2y-1)= y d'où g'(y)=-2n-1 g-1(y)= 1-2y-1 8:40

Soit $f:E\longrightarrow f$ une application injective et A,A' dax parties de E. Montrons que $f(A\cap A')=f(A)\cap f(A')$ Exerciat Réponse: i) Onn tanjours $f(A \cap A') \subseteq f(A) \cap f(A')$ avec f me application pus facemat injective. En effet: On suit que si XCY alos f(X) Cf(y). onn ANA'CA et ANA'CA' donc done f(An A') < g(A) et g(ANA') < f(A') $g(A \cap A) \subseteq f(A) \cap f(A')$. ii) Si de plus of st injective on amontre que f(A A') = f(A) n f(A') Ainn' comme on a f(A) A') = g(A) Ng(A'), il suffit le montron que f(A) Nf(A') C f(A N A') Soit y = f(A) Ng(A') done 3 n = A et 3 x' = K' fels que y = f(n) et y = f(n'). donc f(n) = y = f(n')ainsi f(n) = f(n') or f injective done n= n' + ANA Donc y = f(n) e f(ANA') et par solt f(A) nf(A') e f(ANA'). Condusion de i) et ii) on a f(ANX)=f(A) Nf(A').

Exercise 8 Sout f: E -> Fune application injective. Montrons qu'il existe une application surjective g g: F-SE tille gre gof = IdE Réponse: Soit ze Europoint fixe. On considère l'application 1) -> Verifions que g et une application. Soit y ex Cash Sigef(E) CF, alors Int E telque y=f(n) donc g(y)=n. Si 3 n'EE ty y= f(n') donc g(y)=n'. Or f(n)=y=f(n') donc f(n)=f(x') et comme f et injective d'on n=n'. Ainsi y passèch unique image par g. Case Sigg f(E) ie y = f(E) = Cf(E) Donn le con on a gly)= z done y possède unique image & pur of Conclusion: Vyet 3! x E telgre g(y)=n done a st ene application. 2) -> Montrons que g et majochire. Sout ne E posons y = f(n) e F don g(y) = n con yet sinon g(y)=3. Donc t e E, 3 y e F tel que g(y)=n D'on of st surjective.

(6)

3) -> Montrons gre gof = IdE

On a: E & F & E et IdE: E = F

Soit x+E, on a goffal = g(f(n)) = g(y) = x

(Car xi x+E => f(n)+F).

Condusion gof = IdE.

Exercice 9 Soit f: E -> Fine application surjective.

<u>Réponse</u>:
1) Montrons que l'assuble L f'(2y3) : y FJ et une partition de E.

i) Yg F f-1(193) + p.

ii) \fy \psi = \fona \frac{1}{3} \cap \frac{1}{3} = \frac{1}{3}.

iii) U f (233) = E.

i) Montrons gre $\forall g \in F f'(\{y\}) \neq \emptyset$ Comme $f : E \rightarrow F$ of mysective. Low $\forall g \in F \ni u \in E$ telgue f(u) = gainsi il exists $u \in E$ ty $u \in f'(\{y\})$ of $g \in g$ such $g'(\{y\}) \neq \emptyset$.

ii) Montrons $\forall g \in F, \forall g' \in F$ or $g \neq g'$ aloos $g''(\{y\}) \cap f'(\{y\}) = \emptyset$.

Sait $g \neq g' \in F$ on a $f''(\{y\}) \cap \{g'\} = \emptyset$ of $g''(\{y\}) \cap \{g'\} = \emptyset$ Comme $g \neq g'$ done $\{g' \in G'(\{y\}) \cap \{g'\} = \emptyset$ Conclusion $\{g \in F, \forall g' \in F : g \neq g' \text{ aloos } f''(\{y\}) \cap \{g'\} = \emptyset$.

iii) Montrons que Uf- (193) = E >Ona f. E->F, Soit yet done f'(hy3)CE ainsi tyef onn f'(193) CE et par sut U f'(193) CE & > Sout nEE et posons yo=f(n) eF donc nef-1(hyo). a f'(19.3) C U f'(193) dac n e 1) f'(193). Ainsi PricE ona ne Df (293) et por soit ECU f-1(143) & Conclusion show et all on a: $E = \bigcup_{y \in F} f'(y)$.

Endin sh i) ii) et iii) $\{f'(y)\}_{i,y \in F_{i,y}}$ partien sh E. 1) Déduisons qu'il existe une application injective g g: F-> E telle que fog = I de. i) Montrons que g: F_> E et me application. Soit yet on a f'(243) + & (car f et mrjechive) (ic f: E - F, tyef due E ty fM=y don ne f-1(193)) On pose g(y) en représ to la f'(ky). C'et à dire On considère g l'application de F dus E fel que g(y)=n soir net un élément chaire de f'(193).

ii) Montrons que g est injective. Scient yn 1 ye & F tel que g(y1) = g(y2) et Montrons que j= y2 et $g(y_n) \in f'(\{y_n\}) \Rightarrow f(g(y_n)) = y_n$ - g (yo) + f- ([ye]) >> f (g(yo)) = ye a g(y1)= g(y2) donc f(g(y1))=f(g(y2)) ⇒ y1=y2 (Conclusion $g(y_1) = g(y_2) \Rightarrow y_1 = y_2$ et par sorte get injective. iii) Montrons que fog= IdF IdF: F-> F FEFF Soit yet on a fog(y) = f(g(y)) = y = Idf(y). (Car siget g(y) = f'(183) => f(g(y)) = y) ii) 2 eme nethæde pour montron que got injective Ona fog= Ide Coneypost qu'on a sa) or Ide Ainjechie (par definition) don g stinschire. (voir le cours)

Exercice 10 Soit f: E - F une application et A une partre de A. i) Montrons que A = f-1(f(A)). (AER(E) CON ACE) SoutherE. Soit ne E telque ne A. on a f(m) = f(A) d'ai ne f'(fA) Ainsi VneE; neA => nef-(A) c'et à dire ACf (AA) ia) Dannez em exemple où l'inclusion et stricte. 1) -> f:2-32 on hier (f: R-3R.)

N-> n2

avec A=623. Soit A= 20,1,2,33 f(x)= 20,1,4,93 donc f (f(A)) = { -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3} Il A duin que A & f (f(A)) $9) \rightarrow f: E \rightarrow F$ arec $E = \{u_1b_3\}$ et $F = \{\lambda\}$. et f st l'application constanti dac f(203)= 223 of f(263)= [23. Si A= [u] donc f(A)= {13} or f'(f(A))=f'([x])=f'(F)=E dac f - (f(H)= {u15} et pour sot A & f-1(f(A)). 3) -> Remarque I's affit he prendre l'appliation of n't pus injective can dus le cas on of stinjective on a l'égalité c'it à du si fot injection => A= f'(f(A)).

in) Montrons que si f et injective alors 1= f'(f(A)) Ma) On a d'après (i) A C f-1(fim) @ rest à montrer ge A = f- (f(M). Sait nE tel gre nEA done nE filf(A) (S) ffileffa). f(m) = f(A) () () (A) / f(m) = f(A)) comme f it injective f(n) = f(n) => n=u. danch. Ainsi FREE MEF (f(A)) => NEA L'an f-1(f(A)) CA @ Donc de @ et @ ona fil (f(A)) = A. On condut que si f et insective alors A= f-'(f(A)). Mg) Sait net.

On a: ne f'(f(M) = f(n) = f(A)

On A: () () = f() (car finjectic) (> () act) a=n () nef. D'on A = f (g(A)). Demarquelle si A= g-1(f(+)) alon f + injective. Sait a, be E tel que f(a) = f(b) on a 863 = f-1(f(169)) come f-1 (f(163)) = f-1(f(6)) et f(a)=f(6) donc f-1 (f(6)) = f-1 (f(6)) = f-1 (f(6)) = f-1 (f(6)) or f-1 (f(fuil)) = fuil D'on 163= f-1(f(163))= -- = f-1(f(193))= 293 donc 233= 293 263=203 => a= b. On conclue que X(9,5) EZ f(1)=f(6)=) a=b.
et par sute f st injective

Remarge @ 2ª méthode por montres fingertive > VAER(E) f-1(f(A))=A On Suit que (Pers 2) (Pers 72) (7 >7): Supposons que 3 A = P(E) Fy f-1(f(A))+A (this die Byc fill f(A)) et y #A ona yef (f(A) => f(g) ef(A) (=) 3 nt A ty ff=f(g) Comme neA ety & A done n+y. Donc 3 (m,y) cE2 by n+y et ff= f(y) color inplique que fult jus injective d'on (10 => 7P). (7P=>7 &) supposons que f n'it pos injective. don 3 (my) EE2 /n +y et f(n) +f(y). Comme A Cf'(f(A)) (con YAFB(E), ACf'(f(A)). Love has a f-1(f(1/2)) = f-1(f(n)).0 Ona f(A) = f(fm3) + f(A) 135 c f-1 (f(A))@ or n+y 12 frs + 575 d'on 3 A es(E) +7 A+ f- (f(A)).