

# DS 4 Mathématiques

## Correction

### Exercice 1

- $f$  Définie si et seulement si  $x > 0$  (pour  $\ln(x)$ ) puis  $\ln(x) \in \mathcal{D}_{\tan} = \mathbb{R} \setminus \{\frac{\pi}{2} + k\pi \mid k \in \mathbb{Z}\}$ . Autrement dit, une fois supposé  $x > 0$ , alors  $f$  n'est pas définie si et seulement si

$$\exists k \in \mathbb{Z}, \ln(x) = \frac{\pi}{2} + k\pi \quad (1)$$

$$\iff \exists k \in \mathbb{Z}, x = \exp\left(\frac{\pi}{2} + k\pi\right) \quad (2)$$

Conclusion :

$$\mathcal{D}_f = ]0, +\infty[ \setminus \left\{ e^{\pi/2 + k\pi} \mid k \in \mathbb{Z} \right\} \quad (3)$$

- $g$  Définie si et seulement si  $x \geq 0$  (pour  $\sqrt{x}$ ) puis  $-1 \leq 3\sqrt{x} - 2 \leq 1$  (pour calculer arccos). Cette dernière inégalité est équivalente à

$$-1 \leq 3\sqrt{x} - 2 \leq 1 \quad (4)$$

$$\iff 1 \leq 3\sqrt{x} \leq 3 \quad (5)$$

$$\iff \frac{1}{3} \leq \sqrt{x} \leq 1 \quad (6)$$

$$\iff \frac{1}{9} \leq x \leq 1 \quad (7)$$

(car on a déjà supposé  $x \geq 0$ ). Donc en résumé :

$$\mathcal{D}_g = \left[ \frac{1}{9}, 1 \right] \quad (8)$$

- $h$  Définie si et seulement si  $\lfloor 2x + 3 \rfloor \neq 0$ . Or la condition contraire est

$$\lfloor 2x + 3 \rfloor = 0 \quad (9)$$

$$\iff 0 \leq 2x + 3 < 1 \quad (10)$$

$$\iff -3 \leq 2x < -2 \quad (11)$$

$$\iff -\frac{3}{2} \leq x < -1 \quad (12)$$

En résumé  $h$  est définie en dehors de l'intervalle  $[-\frac{3}{2}, -1[$ , donc

$$\mathcal{D}_h = ]-\infty, -\frac{3}{2}[ \cup [-1, +\infty[ \quad (13)$$

- $i$  La fonction arctangente est définie sur  $\mathbb{R}$  ; elle prend éventuellement des valeurs négatives, mais la fonction racine cubique est aussi définie sur  $\mathbb{R}$ , donc il n'y a pas de problèmes. Conclusion :

$$\mathcal{D}_i = \mathbb{R} \quad (14)$$

### Problème 1

1. Posons  $f : x \mapsto e^{x^2}$ . Alors pour tous  $(x, y) \in \mathbb{R}^2$  :

$$f(x+y) \times f(x-y) = e^{(x+y)^2} \times e^{(x-y)^2} \quad (15)$$

$$= e^{x^2+2xy+y^2} \times e^{x^2-2xy+y^2} \quad (16)$$

$$= e^{x^2+2xy+y^2+x^2-2xy+y^2} \quad (17)$$

$$= e^{2x^2+2y^2} \quad (18)$$

$$= (e^x)^2 \times (e^y)^2 \quad (19)$$

$$= f^2(x)f^2(y) = f(x+y)f(x-y) \quad (20)$$

Donc cette fonction vérifie (\*).

Il est important de comprendre que dans la suite, on suppose qu'on a une fonction quelconque qui vérifie  $(*)$ ; on peut alors appliquer la propriété  $(*)$  avec diverses valeurs pour  $x$  et pour  $y$  et en déduire de plus en plus de propriétés de  $f$ , jusqu'à pouvoir caractériser entièrement  $f$ .

2. Appliquons  $(*)$  avec  $x \leftarrow 0$  et  $y \leftarrow 0$  :

$$(f(0))^2 = (f(0))^4 \quad (21)$$

Quitte à poser  $X = f(0)$  cette équation revient à  $X^2(X^2 - 1) = 0$  et admet pour solutions exactement  $X = 0$ ,  $X = 1$  et  $X = -1$ .

Conclusion :  $f(0) \in \{-1, 0, 1\}$ .

3. Appliquons  $(*)$  avec un  $x \in \mathbb{R}$  quelconque et  $y \leftarrow 0$  :

$$(f(x))^2 = (f(x))^2 \times (f(0))^2 \quad (22)$$

On voit alors que si  $f(0) = 0$ , alors  $(f(x))^2 = 0$  donc  $f(x) = 0$ . Le cas  $f(0) = 1$  ou  $f(0) = -1$  ne donne rien de nouveau.

Appliquons aussi  $(*)$ , pour un  $x \in \mathbb{R}$  quelconque, avec  $x \leftarrow \frac{x}{2}$  et  $y \leftarrow \frac{x}{2}$  :

$$f(x) \times f(0) = \left(f\left(\frac{x}{2}\right)\right)^4 \quad (23)$$

Cette puissance quatrième est positive ! On lit alors directement : si  $f(0) = 1$  alors  $f(x) \geq 0$  et si  $f(0) = -1$  alors  $f(x) \leq 0$ .

4. (a) Appliquons encore  $(*)$  avec  $x \leftarrow \frac{x}{2}$  et  $y \leftarrow \frac{x}{2}$  :

$$f(x) \times f(0) = \left(f\left(\frac{x}{2}\right)\right)^4 \quad (24)$$

Sachant  $f(x) = 0$  on déduit donc  $(f(x/2))^4 = 0$  puis  $f(x/2) = 0$ .

- (b) On démontre par récurrence :  $\forall n \in \mathbb{N}, f(x/2^n) = 0$ .

- $n = 0$  : c'est l'hypothèse  $f(x) = 0$ .
- Soit  $n \in \mathbb{N}$ , supposons  $f(x/2^n) = 0$ . Appliquons le raisonnement précédent : utilisons  $(*)$  avec  $x \leftarrow 1/2^{n+1}$  et  $y \leftarrow 1/2^{n+1}$  :

$$f\left(\frac{x}{2^n}\right) \times f(0) = \left(f\left(\frac{x}{2^{n+1}}\right)\right)^4 \quad (25)$$

Sachant par hypothèse  $f(x/2^n) = 0$  on déduit  $f(x/2^{n+1}) = 0$ .

Par récurrence on a donc démontré  $\forall n \in \mathbb{N}, f(x/2^n) = 0$ .

On utilise maintenant les limites de suites : on sait

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{x}{2^n} = 0 \quad (26)$$

et  $f$  est continue en 0 donc

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} f\left(\frac{x}{2^n}\right) = f(0) = 0 \quad (27)$$

5. Par contraposée on a démontré : si  $f(0) \neq 0$  alors  $\forall x \in \mathbb{R}, f(x) \neq 0$ . Donc, dans les cas  $f(0) = 1$  ou  $f(0) = -1$ , les inégalités de la question précédente sont strictes.

C'est aussi une conséquence du théorème des valeurs intermédiaires : si  $f$  prend à la fois des valeurs positives, et des valeurs négatives, alors  $f$  s'annule, et par la question précédente doit être constante et nulle ; par contraposée, si  $f$  ne s'annule jamais alors  $f$  doit rester strictement positive ou bien strictement négative, le signe est alors celui de  $f(0)$ .

À partir de maintenant on sait que  $g$  est une fonction continue, avec  $g(0) = 0$ ,  $g(1) = \lambda$  (les conditions ne permettront pas de déterminer la valeur de  $\lambda$ ) et  $g$  vérifie  $(**)$ .

6. Soit  $x \in \mathbb{R}$ . Appliquons  $(**)$  avec  $x \leftarrow 0$  et  $y \leftarrow x$  :

$$g(x) + g(-x) = 2g(x) + 2g(0) \quad (28)$$

qui donne alors immédiatement  $\boxed{g(-x) = g(x)}$  donc  $\boxed{g \text{ est paire}}$ .

7. Appliquons  $(**)$  avec  $x \leftarrow 1$  et  $y \leftarrow 1$  :

$$g(2) + g(0) = 2g(1) + 2g(1) \quad (29)$$

d'où directement  $\boxed{g(2) = 4\lambda}$ .

Appliquons alors  $(**)$  avec  $x \leftarrow 2$  et  $y \leftarrow 1$  :

$$g(3) + g(1) = 2g(2) + 2g(1) \quad (30)$$

soit  $g(3) + \lambda = 8\lambda + 2\lambda$  et alors  $\boxed{g(3) = 9\lambda}$ .

8. (a) *C'est maintenant que les choses sérieuses commencent, il est nécessaire d'avoir bien compris la question précédente et les idées générales. Avec  $x = 1$ , il s'agirait de poursuivre le raisonnement de la question précédente par récurrence ; mais on a besoin en fait d'un  $x$  quelconque pour pouvoir après passer aux rationnels (« diviser »).*

*Il s'agit en fait d'une récurrence double, qu'il est plus naturel de rédiger en montrant «  $\mathcal{P}(n-1)$  et  $\mathcal{P}(n)$  impliquent  $\mathcal{P}(n+1)$  » : on va appliquer  $(**)$  avec  $x \leftarrow n$  et  $y \leftarrow 1$ .*

Soit  $x \in \mathbb{R}$  fixé. Démontrons par récurrence double sur  $n \in \mathbb{N}$  la propriété  $\mathcal{P}(n)$  : «  $g(nx) = n^2g(x)$  »

- $n = 0$  : c'est  $g(0) = 0$ .
- $n = 1$  : c'est  $g(x) = g(x)$ .
- Soit  $n \geq 1$ , supposons  $\mathcal{P}(n-1)$  et  $\mathcal{P}(n)$ , montrons  $\mathcal{P}(n+1)$ . Appliquons  $(**)$  avec  $x \leftarrow nx$  et  $y \leftarrow x$  :

$$g((n+1)x) + g((n-1)x) = 2g(nx) + 2g(x) \quad (31)$$

par l'hypothèse de récurrence, cela donne :

$$g((n+1)x) + (n-1)^2g(x) = 2n^2g(x) + 2g(x) \quad (32)$$

Calcul :

$$g((n+1)x) = (2n^2 + 2 - (n-1)^2)g(x) = (n^2 + 2n + 1)g(x) = \boxed{(n+1)^2g(x) = g((n+1)x)} \quad (33)$$

Ceci démontre  $\mathcal{P}(n+1)$ .

Conclusion :  $\boxed{\forall n \in \mathbb{N}, g(nx) = n^2g(x)}$ , et ceci pour tout  $x \in \mathbb{R}$ .

- (b) C'est une conséquence de la  $\boxed{\text{parité}}$  : pour  $n \geq 0$ ,

$$g((-n)x) = g(nx) = n^2g(x) = (-n)^2g(x) \quad (34)$$

donc la propriété est aussi vraie pour  $-n$ , donc  $\boxed{\text{vraie } \forall n \in \mathbb{Z}}$ .

9. Sous ces hypothèses alors  $g(q \times r) = g(p) = \lambda p^2$  d'une part par la question précédente (avec  $n \leftarrow p$ ,  $x \leftarrow 1$ ). D'autre part  $g(q \times r) = q^2 \times g(r)$ , encore par la question précédente (cette fois avec  $n \leftarrow q$  et  $x \leftarrow r$ ). En comparant les deux on trouve bien

$$g(r) = \frac{\lambda p^2}{q^2} = \left(\frac{p}{q}\right)^2 \lambda = \boxed{r^2 \lambda = g(r)} \quad (35)$$

10. *Méthode vue : il s'agit de montrer que si une égalité entre fonctions continues est vraie pour les rationnels alors elle est vraie pour tous les réels.*

(a) Soit  $n \in \mathbb{N}^*$ . La définition de la partie entière de  $nx$  donne :

$$\lfloor nx \rfloor \leq nx < \lfloor nx \rfloor + 1 \quad (36)$$

donc en divisant par  $n$  :

$$\frac{\lfloor nx \rfloor}{n} \leq x < \frac{\lfloor nx \rfloor}{n} + \frac{1}{n} \quad (37)$$

À gauche on obtient directement  $r_n \leq x$ , et avec celle de droite  $x < r_n + \frac{1}{n}$  donc  $x - \frac{1}{n} < r_n$ . Conclusion :

$$\boxed{x - \frac{1}{n} < r_n \leq x} \quad (38)$$

(b) C'est le théorème des gendarmes : de chaque côté

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \left( x - \frac{1}{n} \right) = \lim_{n \rightarrow +\infty} x = x \quad (39)$$

et l'inégalité est vraie pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ , donc on conclut

$$\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} r_n = x} \quad (40)$$

(c) Utilisant la continuité de  $g$  en  $x$  (c'est la composée de  $f$ , qui est continue et strictement positive, et de  $\ln$  qui est continue sur  $]0, +\infty[$ ) on déduit

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} g(r_n) = f(x) \quad (41)$$

D'autre part la fonction  $x \mapsto \lambda x^2$  est aussi continue (par les opérations usuelles), et donc

$$\lim_{n \rightarrow +\infty} \lambda r_n^2 = \lambda x^2 \quad (42)$$

Comme  $g(r_n) = \lambda r_n^2$  alors on en déduit  $g(x) = \lambda x^2$ , ceci valable pour tout  $x \in \mathbb{R}$ .

11. Résumons proprement :

- On a montré que si  $g$  vérifiait (\*\*), avec  $g(0) = 0$ , alors  $\forall x \in \mathbb{R}$ ,  $g(x) = \lambda x^2$ , où  $\lambda = g(1)$ . On n'arrive pas à déterminer mieux  $\lambda$  ni à trouver d'autres contraintes dessus.
- Réciproquement, quelque soit  $\lambda \in \mathbb{R}$ , la fonction  $x \mapsto \lambda x^2$  vérifie (\*\*) (simple calcul) : il n'y a effectivement pas d'autres contraintes.

Conclusion : l'ensemble des fonctions qui vérifie (\*\*) est exactement

$$(**) \quad \boxed{\left\{ x \mapsto \lambda x^2 \mid \lambda \in \mathbb{R} \right\}} \quad (43)$$

Pour (\*) maintenant. Sous l'hypothèse  $f(0) = 1$ , alors  $\forall x \in \mathbb{R}$ ,  $f(x) > 0$ . Dans ce cas  $\ln \circ f$  vérifie (\*\*), et réciproquement si  $g$  vérifie (\*\*) alors  $\exp \circ g$  vérifie (\*) (simple calcul de logarithme et exponentielle). On trouve donc exactement toutes les fonctions  $x \mapsto e^{\lambda x^2}$ , dans ce cas, pour tout  $\lambda \in \mathbb{R}$ .

Cela a nécessité d'exclure le cas  $f(0) = 0$  :  $f$  est la fonction nulle, qui vérifie bien (\*).

Dans le cas  $f(0) = -1$ , alors c'est en fait  $-f$  qui vérifie aussi (\*) (on pose  $g : x \mapsto \ln(-f(x))$ ). On trouve donc  $f : x \mapsto -e^{\lambda x^2}$ .

Conclusion : l'ensemble des fonctions qui vérifie (\*) est exactement

$$(*) \quad \boxed{\left\{ x \mapsto 0, x \mapsto e^{\lambda x^2}, x \mapsto -e^{\lambda x^2} \mid \lambda \in \mathbb{R} \right\}} \quad (44)$$

## Exercice d'informatique

1. On teste la condition contraire et on s'arrête en renvoyant **False** si elle est vérifiée. Sinon, c'est qu'on arrive au bout et que tout les nombres sont bien entre 0 et 9, on peut alors renvoyer **True** à la fin et en dehors de la boucle. La condition contraire de  $0 \leq L[i] \text{ and } L[i] \leq 9$  est  $L[i] < 0 \text{ or } L[i] > 9$  (loi de Morgan!).

```
def est_valide(L):
    for i in range(len(L)):
        if L[i] < 0 or L[i] > 9:
            return False
    return True
```

2. Comme indiqué, il s'agit de calculer une somme, la somme des  $L[i] * 10^{**i}$ .

```
def valeur(L):
    N = 0
    for i in range(len(L)):
        N = N + L[i] * 10**i
    return N
```

3. La condition à chercher est  $L[i] == 7 \text{ and } L[i+1] == 7$  : on s'arrête en renvoyant **True** dès qu'on l'a trouvée, et sinon, on peut renvoyer **False** à la fin en dehors de la boucle. À cause de ce test sur deux chiffres consécutifs, le **range** doit aller un cran moins loin que la fin de la liste.

```
def doublesept(L):
    for i in range(len(L)-1):
        if L[i] == 7 and L[i+1] == 7:
            return True
    return False
```

4. Plusieurs possibilités pour l'écrire. On peut faire une boucle **while**, qui avance tant qu'elle lit des zéros en début de boucle. Attention alors à tester aussi la condition  $k < n$  avant d'écrire  $L[k]$  :

```
def divisible(L):
    n = len(L)
    k = 0
    while k < n and L[k] == 0:
        k = k + 1
    return k
```

Ou bien une boucle **for** qui s'arrête dès qu'elle lit un chiffre différent de zéro. Attention alors à la liste entièrement nulle, qui ne produirait pas de **return** : on est obligé de mettre un **return** à la fin quand même.

```
def divisible(L):
    n = len(L)
    for k in range(n):
        if L[k] != 0:
            return k
    return n
```

5. Il s'agit de créer une nouvelle liste qui ajoute un zéro en premier terme, et qui décale tous les autres d'un cran vers la droite (par exemple passer de  $[5, 2, 0, 2]$  qui représente 2025 à  $[0, 5, 2, 0, 2]$  qui représente 20250) : c'est la liste  $M$  telle que  $M[i] = L[i-1]$ . Elle est bien sûr de longueur un de plus que  $L$ . Une proposition :

```
def foixdix(L):
    n = len(L)
    M = [0] * (n+1)
    M[0] = 0 # inutile, mais pour insister
    for i in range(1, n+1):
        M[i] = L[i-1]
    return M
```

En fait, il y a aussi beaucoup plus simple : avec les opérations sur les listes, c'est tout simplement  $M = [0] + L$ .

## Exercice 2

1. On rédige cet exercice en ré-écrivant bien ce qu'il s'agit de démontrer ; mais après coup, ou si on a la bonne intuition, on peut aller beaucoup plus vite et donner directement les contre-exemples.

•  $\varphi_1$

- Injectivité : soient deux nombres  $x_1, x_2 \in \mathbb{R}$  tels que  $\lfloor x_1 \rfloor = \lfloor x_2 \rfloor$ , a-t-on  $x_1 = x_2$  ? Évidemment que non : cette condition signifie exactement que  $x_1$  et  $x_2$  sont dans un même intervalle  $[n, n+1[$  ( $n \in \mathbb{Z}$ ). Par exemple  $x_1 = 3,1$  et  $x_2 = 3,2$  vérifient  $\lfloor x_1 \rfloor = \lfloor x_2 \rfloor = 3$  mais  $x_1 \neq x_2$ . Donc  $\varphi_1$  n'est pas injective.
- Surjectivité : soit  $y \in \mathbb{R}$ , existe-t-il  $x \in \mathbb{R}$  tel que  $\lfloor x \rfloor = y$  ? Mais la partie entière ne prend, comme son nom l'indique, que des valeurs entières. Ainsi  $y$  n'a pas d'antécédents si  $y \notin \mathbb{Z}$ , par exemple  $y = 3,5$  (sinon, il a pour antécédents tout l'intervalle  $[y, y+1[$ ). Donc  $\varphi_1$  n'est pas surjective.

Après coup : on peut conclure bien rapidement en donnant tout de suite les contre-exemples.

•  $\varphi_2$

- Injectivité : soient  $z_1, z_2 \in \mathbb{C}$  tels que  $i\bar{z}_1 + 3 = i\bar{z}_2 + 3$ . En déduit-on  $z_1 = z_2$  ? On déduit effectivement  $i\bar{z}_1 = i\bar{z}_2$  puis  $\bar{z}_1 = \bar{z}_2$  puis  $z_1 = z_2$  donc  $\varphi_2$  est injective.
- Surjectivité : soit  $w \in \mathbb{C}$ , existe-t-il  $z \in \mathbb{C}$  tel que  $i\bar{z} + 3 = w$  ? Cette condition est équivalente à

$$i\bar{z} + 3 = w \quad (45)$$

$$\iff i\bar{z} = w - 3 \quad (46)$$

$$\iff \bar{z} = -iw + 3i \quad (47)$$

$$\iff z = i\bar{w} - 3i \quad (48)$$

(on utilise  $\frac{1}{i} = -i$  pour passer le  $i$  à droite). Cette équation a bien une solution  $z$ , quelque soit  $w$ , donc  $\varphi_2$  est surjective.

Après coup : ici la méthode « tout d'un coup » est clairement meilleure, le calcul fait dans la surjectivité montre directement que  $\varphi_2$  est bijective et donne sa bijection réciproque  $w \in \mathbb{C} \mapsto i\bar{w} - 3i$ .

•  $\varphi_3$

- Injectivité : soient deux fonctions  $f_1, f_2 : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  telles que  $f_1(1) - f_1(0) = f_2(1) - f_2(0)$ . Peut-on alors démontrer  $\forall x \in \mathbb{R}, f_1(x) = f_2(x)$  ? Probablement pas, car une fonction de  $\mathbb{R}$  dans  $\mathbb{R}$  est beaucoup plus de choses que sa valeur en 0 et en 1... Un contre-exemple :  $f_1 : x \mapsto 0$  et  $f_2 : x \mapsto x$ . Donc  $\varphi_3$  n'est pas injective (remarque : les fonctions  $x \mapsto x^n$  pour différentes valeurs de  $n$  ne donnent pas un contre-exemple!).
- Surjectivité : soit  $y \in \mathbb{R}$ , existe-t-il une fonction  $f : \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  telle que  $f(1) - f(0) = y$  ? Une fonction constante ne donne rien mais  $f : x \mapsto yx$  fonctionne. Donc  $\varphi_3$  est surjective.

Après coup : encore une fois on peut donner rapidement le contre-exemple après recherche au brouillon. En fait, comme  $f$  n'est même pas supposée continue, on peut former des exemples encore plus simple : pour la surjectivité, prendre  $f$  une fonction nulle partout sauf  $f(1) = y$ ... Et pour l'injectivité aussi, prendre des fonctions  $f_1, f_2$  nulles partout mais poser  $f_1(1) = 1$  alors que  $f_2(1) = 2$ .

2. D'abord vérifions le domaine de définition : pour  $x \mapsto x^2 + 4x + 7$ , on calcule  $\Delta = 4^2 - 4 \times 7 = -12 < 0$  donc ne s'annule jamais, et  $f$  est définie sur  $\mathbb{R}$  et aussi dérivable sur  $\mathbb{R}$ . On calcule alors

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad f'(x) = \frac{2x + 4}{2\sqrt{x^2 + 4x + 7}} = \frac{x + 2}{\sqrt{x^2 + 4x + 7}} \quad (49)$$

qui change de signe en  $x = -2$  et  $f(-2) = \sqrt{3}$ . Le tableau de variations est alors :

$x$	$-\infty$	$-2$	$+\infty$
$f(x)$	$+\infty$	$\sqrt{3}$	$+\infty$

(50)

On lit que  $f$  est strictement croissante et continue sur  $[-2, +\infty[$  et donc par le théorème de la bijection,  $f$  induit une bijection de  $[-2, +\infty[$  vers  $[\sqrt{3}, +\infty[$ .

Soient alors  $y \in [\sqrt{3}, +\infty[$ ,  $x \in [-2, +\infty[$ . L'équation  $f(x) = y$  est équivalente à

$$f(x) = y \iff \sqrt{x^2 + 4x + 7} = y \quad (51)$$

$$\iff x^2 + 4x + 7 = y^2 \quad (52)$$

$$\iff x^2 + 4x + (7 - y^2) = 0 \quad (53)$$

Sous cette forme, il s'agit d'une équation de degré 2 à paramètre. On pose  $\Delta_y = 4^2 - 4 \times (7 - y^2) = 4(y^2 - 3)$ . On voit alors  $\Delta_y \geq 0$  si et seulement si  $y \geq \sqrt{3}$  (car  $y \geq 0$ ), ce qui re-démontre mais sans aucun tableau de variations que l'image  $f(\mathbb{R})$  est exactement  $[\sqrt{3}, +\infty[$ . Les solutions sont alors  $x = \frac{-4 \pm \sqrt{4(y^2 - 3)}}{2}$  soit

$$x_1 = -2 - \sqrt{y^2 - 3} \quad \text{et} \quad x_2 = -2 + \sqrt{y^2 - 3} \quad (54)$$

Vérification des intervalles :  $x_1$  est en fait l'unique antécédent de  $y$  dans  $]-\infty, -2]$  et  $x_2$  est l'unique antécédent de  $y$  dans  $[-2, +\infty[$ .

Conclusion :  $f|_{[-2, +\infty[}$  est bijective d'image  $[\sqrt{3}, +\infty[$  et la bijection réciproque est alors

$$\boxed{\begin{array}{l} f^{-1} : [\sqrt{3}, +\infty[ \longrightarrow [-2, +\infty[ \\ y \longmapsto -2 + \sqrt{y^2 - 3} \end{array}} \quad (55)$$

*En fait, l'étape tableau de variations n'est pas strictement nécessaire : si l'étape équation à paramètre est menée rigoureusement, elle contient déjà tout. Avec la mise sous forme canonique, c'est encore plus évident :  $f(x) = \sqrt{(x+2)^3 + 3}$  est une composée de bijections (quand on restreint à  $[-2, +\infty[$ ) et sous cette forme résoudre l'équation  $f(x) = y$  est encore plus facile.*

## Problème 2

1. On a besoin des coefficients binomiaux pour  $n = 1, 2, 3$  :

$n \backslash k$	0	1	2	3
0	1			
1	1	1		
2	1	2	1	
3	1	3	3	1

(56)

Pour  $n = 1$  il s'agit alors de

$$1 \times \frac{1}{1} = \frac{1}{1} \quad (57)$$

Pour  $n = 2$  :

$$2 \times \frac{1}{1} - 1 \times \frac{1}{2} = \frac{1}{1} + \frac{1}{2} \quad (58)$$

Pour  $n = 3$  :

$$3 \times \frac{1}{1} - 3 \times \frac{1}{2} + 1 \times \frac{1}{3} = \frac{1}{1} + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} \quad (59)$$

Ces trois égalités sont vraies.

2. (a) Soit  $n \geq 1$ , soit  $1 \leq k \leq n + 1$ . Alors tous les coefficients binomiaux sont bien définis. D'une part

$$\frac{1}{k} \binom{n+1}{k} = \boxed{\frac{1}{k} \times \frac{(n+1)!}{k! (n+1-k)!}} \quad (60)$$

D'autre part :

$$\frac{1}{k} \binom{n}{k} + \frac{1}{n+1} \binom{n+1}{k} = \frac{1}{k} \times \frac{n!}{k!(n-k)!} + \frac{1}{n+1} \times \frac{(n+1)!}{k!(n+1-k)!} \quad (61)$$

$$= \frac{1}{k} \times \frac{n!}{k!(n-k)!} + \frac{n!}{k!(n+1-k)!} \quad (62)$$

$$= \frac{1}{k} \times \frac{(n+1-k) \times n!}{k!(n+1-k)!} + \frac{1}{k} \times \frac{k \times n!}{k!(n+1-k)!} \quad (63)$$

$$= \frac{1}{k} \times \left( \frac{(n+1-k) \times n!}{k!(n+1-k)!} + \frac{k \times n!}{k!(n+1-k)!} \right) \quad (64)$$

$$= \frac{1}{k} \times \frac{(n+1) \times n!}{k!(n+1-k)!} \quad (65)$$

$$= \boxed{\frac{1}{k} \times \frac{(n+1)!}{k!(n+1-k)!}} \quad (66)$$

C'est bien la même chose, donc il y a égalité.

*Remarque : c'est, en une seule égalité, la formule de Pascal  $\binom{n+1}{k} = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1}$  qu'on divise par  $k$  des deux côtés, et la formule du pion qui implique  $\frac{1}{k} \binom{n}{k-1} = \frac{1}{n+1} \binom{n+1}{k}$ .*

(b) i. Soit  $n \geq 1$ . Appliquons l'égalité précédente au rang  $n+1$  dans  $S_{n+1}$  :

$$S_{n+1} = \sum_{k=1}^{n+1} \left( \frac{1}{k} \binom{n+1}{k} \right) \times (-1)^{k-1} \quad (67)$$

$$= \sum_{k=1}^{n+1} \left( \frac{1}{k} \binom{n}{k} + \frac{1}{n+1} \binom{n+1}{k} \right) \times (-1)^{k-1} \quad (68)$$

$$= \sum_{k=1}^{n+1} \binom{n}{k} \frac{(-1)^{k-1}}{k} + \sum_{k=1}^n \binom{n+1}{k} \frac{(-1)^{k-1}}{n+1} \quad (69)$$

On reconnaît alors presque  $S_n$ , il faut seulement sortir le terme pour  $k = n+1$  dans la somme de gauche, qui est égal à  $\frac{(-1)^n}{n+1}$  :

$$S_{n+1} = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} \frac{(-1)^{k-1}}{k} + \frac{(-1)^n}{n+1} + \frac{1}{n+1} \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n+1}{k} \quad (70)$$

On reconnaît alors l'égalité demandée :

$$\boxed{S_{n+1} = S_n + \frac{(-1)^n}{n+1} + \frac{1}{n+1} \sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n+1}{k}} \quad (71)$$

ii. Calculons  $\sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n+1}{k}$  : c'est un binôme de Newton à une puissance  $n+1$ , il faut donc faire apparaître les termes  $k=0$  et  $k=n+1$  de la somme.

$$\sum_{k=1}^n (-1)^{k-1} \binom{n+1}{k} = - \sum_{k=1}^n (-1)^k \binom{n+1}{k} \quad (72)$$

$$= - \left( \sum_{k=0}^{n+1} (-1)^k \binom{n+1}{k} - 1 - (-1)^{n+1} \right) \quad (73)$$

$$= - \left( (1-1)^{n+1} - 1 - (-1)^{n+1} \right) \quad (74)$$

$$= \boxed{1 + (-1)^n} \quad (75)$$

(c) Les deux questions précédentes donnent alors : pour tout  $n \geq 1$

$$S_{n+1} = S_n + \frac{(-1)^n}{n+1} + \frac{1}{n+1} (1 + (-1)^n) = \boxed{S_n + \frac{1}{n+1} = S_{n+1}} \quad (76)$$

On démontre alors par récurrence :  $\forall n \geq 1, S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$  :



- $n = 1$  : déjà établi à la première question.
- Soit  $n \geq 1$ , supposons  $S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}$ , alors  $S_{n+1} = S_n + \frac{1}{n+1} = \left( \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \right) + \frac{1}{n+1} = \sum_{k=1}^{n+1} \frac{1}{k}$ .

Conclusion : c'est bien ce qu'on voulait démontrer

$$\boxed{\forall n \geq 1, \quad S_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}} \quad (77)$$

3. (a) La somme  $S_n$  ci-dessus est  $F(1)$ .

La fonction  $F$  est bien dérivable sur  $\mathbb{R}$ , elle ne contient que des puissances strictement positives de  $x$  (pas de constante) et la dérivée de  $x \mapsto x^k$  est  $x \mapsto kx^{k-1}$ . Donc :

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad F'(x) = \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} (-1)^{k-1} x^{k-1} \quad (78)$$

Sous cette forme, on reconnaît un binôme de Newton, pour  $(1-x)^n$  à condition d'ajuster les puissances et signes. Cela nécessite de prendre  $x \neq 0$  :

$$F'(x) = -\frac{1}{x} \sum_{k=1}^n \binom{n}{k} (-x)^k = -\frac{1}{x} \left( (1-x)^n - 1 \right) \quad (79)$$

C'est alors bien l'égalité demandée :

$$\boxed{\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}, \quad F'(x) = \frac{1 - (1-x)^n}{x}} \quad (80)$$

*Remarque : cette dernière inégalité n'est pas vraie pour  $x = 0$ , mais la précédente si, et  $F'(0) = n$  (le terme pour  $k = 1$ ).*

- (b) De même, on peut dériver terme à terme, la dérivée de  $x \mapsto \frac{(1-x)^{k+1}}{k+1}$  est  $x \mapsto -(1-x)^k$ , quant à la deuxième somme c'est une constante (ne dépend pas de  $x$ ) et on trouve

$$\forall x \in \mathbb{R}, \quad G'(x) = \sum_{k=0}^{n-1} (1-x)^k \quad (81)$$

Cette fois, c'est la formule de somme d'une suite géométrique qui s'applique pour une raison différente de 1 soit  $x \neq 0$  :

$$\boxed{\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}, \quad G'(x) = \frac{1 - (1-x)^n}{x}} \quad (82)$$

Pour  $x = 0$ , on trouve aussi directement avec la ligne précédente  $G'(0) = n$ .

- (c) On a démontré :  $\forall x \in \mathbb{R}, F'(x) = G'(x)$  (il faut séparer soigneusement le cas  $x = 0$ ). C'est une égalité sur  $\mathbb{R}$  entre fonctions dérivables : cela ne signifie pas directement qu'elles sont égales, mais seulement égales à une constante additive près. Il existe donc  $C \in \mathbb{R}$  tel que  $\forall x \in \mathbb{R}, F(x) = G(x) + C$ . Mais en regardant la valeur en 0 on trouve directement  $F(0) = 0$  et  $G(0) = 0$  aussi, donc  $C = 0$ . Ainsi :

$$\boxed{\forall x \in \mathbb{R}, \quad F(x) = G(x)} \quad (83)$$

En regardant alors en  $x = 1$ , la première somme définissant  $G$  s'annule :

$$F(1) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{1}{k+1} \quad (84)$$

Quitte à poser le changement d'indice  $k \leftarrow k+1$ , c'est bien

$$\boxed{F(1) = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k}} \quad (85)$$

et c'est l'égalité demandée.