

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 :

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

- 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 :

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

- 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

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

- 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 :

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

Problème 1

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

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

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

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

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

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

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

Donc $\boxed{\text{cette fonction vérifie } (*).}$

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 $y \leftarrow 1/2^{n+1}$:

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

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 précédentes 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 λ) 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 $\mathcal{P}(n)$: « $g(nx) = n^2 g(x)$ »

- $n = 0$: 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 :

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

Calcul :

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

Ceci démontre $\mathcal{P}(n+1)$.

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

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

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

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 $\boxed{g(x) = \lambda x^2}$, 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 λ 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

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

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

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

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.

- φ_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 $\boxed{\varphi_1 \text{ n'est pas injective}}$.

• 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 $\boxed{\varphi_1 \text{ n'est pas surjective}}$.

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

- φ_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 $\boxed{\varphi_2 \text{ est injective}}$.

• 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

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

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

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

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

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

Après coup : ici la méthode « tout d'un coup » est clairement meilleure, le calcul fait dans la surjectivité montre directement que φ_2 est bijective et donne sa bijection réciproque $w \in \mathbb{C} \mapsto i\bar{w} - 3i$.

- φ_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 $\boxed{\varphi_3 \text{ n'est pas injective}}$ (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 $\boxed{\varphi_3 \text{ est surjective}}$.

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 simples : 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

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

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

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

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

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

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 $n = 1, 2, 3$:

$n \setminus k$	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.

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

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

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

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

- (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 $x \neq 0$:

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

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.