

Exercice 1 :

1) On a  $\lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = 2$  lorsque:  $\forall \varepsilon > 0, \exists N \in \mathbb{N} : \forall n \geq N, |u_n - 2| \leq \varepsilon$ .

2) On procède par double inclusion.

$E \subset F$ : Soit  $(x, y) \in E$ , alors on a  $2x + y = 1$ . Posons  $t = 2x$ . On a alors  $t + y = 1$  donc  $y = 1 - t$ . Donc  $(x, y) = (\frac{t}{2}, 1 - t) \in F$ . Ainsi  $E \subset F$ .

$F \subset E$ : Soit  $(x, y) \in F$  alors il existe  $t \in \mathbb{R}$  tel que  $(x, y) = (\frac{t}{2}, 1 - t)$ .

Donc  $2x + y = 2 \cdot \frac{t}{2} + 1 - t = 1$  donc  $(x, y) \in E$ . Ainsi  $F \subset E$ .

On a finalement  $E \subset F$  et  $F \subset E$  donc  $E = F$ .

3) def indmax(L):

$n = \text{len}(L)$

$\text{maxi} = L[0]$

$\text{ind} = 0$

for  $k$  in range(1, n):

if  $L[k] > \text{maxi}$ :

$\text{maxi} = L[k]$

$\text{ind} = k$

return ind

Exercice 2 :

$$1) a) \text{ On a } \int_{-1/2}^{1/4} \sin(2\pi x) dx = \left[ \frac{-\cos(2\pi x)}{2\pi} \right]_{-1/2}^{1/4}$$

$$= -\frac{1}{2\pi} \left( \cos\left(\frac{2\pi}{4}\right) - \cos\left(-\frac{2\pi}{2}\right) \right)$$

$$= -\frac{1}{2\pi} (0 - (-1)) = \boxed{-\frac{1}{2\pi}}$$

$$b) \text{ On a } \int_0^1 e^{1-2x} + \frac{1}{2} dx = \left[ \frac{e^{1-2x}}{-2} + \frac{1}{2}x \right]_0^1$$

$$= \frac{e^{-1}}{-2} + \frac{1}{2} - \left( \frac{e^1}{-2} + 0 \right) = \boxed{\frac{1 + e - e^{-1}}{2}}$$

2) a) On a  $\lim_{x \rightarrow 2^+} 1-x = -1$  et  $\lim_{x \rightarrow 2^+} 4-x^2 = 0^-$  car si  $x > 2$   $\frac{2}{16}$

alors  $x^2 > 4$  donc  $4-x^2 < 0$ . Ainsi  $\lim_{x \rightarrow 2^+} \frac{1-x}{4-x^2} = \boxed{+\infty}$ .

b) On a  $e^{-x} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 0$  donc  $\ln(1+e^{-x}) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} \ln(1) = 0$

et  $x^3 - 2x = x^3 \left(1 - \frac{2}{x^2}\right) \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} +\infty$  car  $x^3 \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} +\infty$  et  $1 - \frac{2}{x^2} \xrightarrow{x \rightarrow +\infty} 1$ .

Ainsi  $\lim_{x \rightarrow +\infty} \frac{\ln(1+e^{-x})}{x^3 - 2x} = \boxed{0}$ .

3) a) On a :

$$(S) \Leftrightarrow \begin{cases} (3-d)x - y - z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ -x + y + (3-d)z = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-d)z = 0 \\ y + 2z = 0 \quad (L_1 \leftrightarrow L_3) \\ (3-d)x - y - z = 0 \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-d)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ (2-d)y + (-1+(3-d)^2)z = 0 \quad (L_3 \leftarrow L_3 + (3-d)L_1) \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + (3-d)z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ \Delta z = 0 \quad (L_3 \leftarrow L_3 - (2-d)L_2) \end{cases} \quad (*)$$

$$\begin{aligned} \text{car } \Delta &= -1 + (3-d)^2 - 2(2-d) \\ &= -1 + 9 - 6d + d^2 - 4 + 2d \\ &= d^2 - 4d + 4 \\ &= (d-2)^2 \end{aligned}$$

On distingue donc 2 cas:

3/10

• si  $\lambda \neq 2$ , alors  $\Delta \neq 0$  et donc

$$(*) \Leftrightarrow \begin{cases} x = y + (\lambda - 1)z = 0 \\ y = -2z = 0 \\ z = 0 \end{cases}$$

donc l'ensemble des solutions dans ce cas est  $\mathcal{S} = \{(0, 0, 0)\}$ .

• si  $\lambda = 2$ , alors  $\Delta = 0$  et donc

$$(*) \Leftrightarrow \begin{cases} -x + y + z = 0 \\ y + 2z = 0 \\ 0 = 0 \end{cases} \Leftrightarrow \begin{cases} x = y + z = -z \\ y = -2z \end{cases}$$

donc l'ensemble des solutions dans ce cas est  $\mathcal{S} = \{(-z, -2z, z), z \in \mathbb{R}\}$

b) En comptant le nombre de pivots, si  $\lambda \neq 2$ , le rang de (S) est  $\underline{3}$ ,  
et si  $\lambda = 2$  le rang de (S) est  $\underline{2}$ .

### Exercice 3 :

1) Montrons par récurrence que  $\forall n \in \mathbb{N}, 0 < u_n < 1$ .

Pour  $n=0$ , l'énoncé donne  $u_0 \in ]0, 1[$ .

Supposons que  $0 < u_m < 1$  pour un certain  $m \in \mathbb{N}$  alors

$$u_{m+1} = u_m - u_m^2 = u_m(1 - u_m) \text{ et } 1 - 0 > 1 - u_m > 1 - 1$$

On a donc  $0 < u_m < 1$  et  $0 < 1 - u_m < 1$ , donc par produit

$0 < u_m(1 - u_m) < 1$  soit  $0 < u_{m+1} < 1$  ce qu'il fallait démontrer.

2) Pour  $n \in \mathbb{N}$  on a :  $u_{n+1} - u_n = -u_n^2 \leq 0$  donc  $(u_n)$  est décroissante  
et minorée par 0 d'après la question 1). Donc  $(u_n)$  converge  
d'après le théorème de la limite monotone.

3) Notons  $l = \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n$ . En passant à la limite dans l'égalité

$$u_{n+1} = u_n - u_n^2 \text{ on obtient } l = l - l^2 \text{ donc } l^2 = 0 \text{ donc } l = 0. \text{ Ainsi } \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = 0$$

## Exercice 4:

1) a) Pour  $n \in \mathbb{N}$  on a :

$$\begin{aligned} \bullet u_{n+1} - u_n &= S_{2(n+1)} - S_{2n} = \sum_{k=0}^{2n+2} \frac{(-1)^k}{x_k} - \sum_{k=0}^{2n} \frac{(-1)^k}{x_k} \\ &= \frac{(-1)^{2n+2}}{x_{2n+2}} + \frac{(-1)^{2n+1}}{x_{2n+1}} \\ &= \frac{1}{x_{2n+2}} - \frac{1}{x_{2n+1}} \end{aligned}$$

Or  $(x_n)$  est croissante donc  $x_{2n+2} \geq x_{2n+1} > 0$

donc  $\frac{1}{x_{2n+2}} \leq \frac{1}{x_{2n+1}}$  donc  $u_{n+1} - u_n \leq 0$ . Ainsi  $(u_n)$  est décroissante.

$$\begin{aligned} \bullet v_{n+1} - v_n &= S_{2(n+1)+1} - S_{2n+1} = \sum_{k=0}^{2n+3} \frac{(-1)^k}{x_k} - \sum_{k=0}^{2n+1} \frac{(-1)^k}{x_k} \\ &= \frac{(-1)^{2n+3}}{x_{2n+3}} + \frac{(-1)^{2n+2}}{x_{2n+2}} \\ &= -\frac{1}{x_{2n+3}} + \frac{1}{x_{2n+2}} \end{aligned}$$

De même,  $x_{2n+3} \geq x_{2n+2} > 0$  donc  $\frac{1}{x_{2n+3}} \leq \frac{1}{x_{2n+2}}$

donc  $v_{n+1} - v_n \geq 0$ . Ainsi  $(v_n)$  est croissante.

$$\bullet u_n - v_n = \sum_{k=0}^{2n} \frac{(-1)^k}{x_k} - \sum_{k=0}^{2n+1} \frac{(-1)^k}{x_k} = -\frac{(-1)^{2n+1}}{x_{2n+1}} = \frac{1}{x_{2n+1}} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$$

car  $x_{2n+1} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} +\infty$ . Ainsi  $u_n - v_n \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} 0$ .

Enfinement,  $(u_n)$  et  $(v_n)$  sont adjacentes.

b) Les suites  $(u_n) = (S_{2n})$  et  $(v_n) = (S_{2n+1})$  sont adjacentes donc  $\boxed{5/10}$   
 convergent vers la même limite : il existe  $l \in \mathbb{R}$  tel que :

$$S_{2n} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} l \text{ et } S_{2n+1} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} l. \text{ Par conséquent: } \boxed{S_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} l.}$$

2) a) def somme(L, n):

```

S = 0
for k in range(1, n+1):
    S = S + (-1)**k / L[k]
return S
    
```

b) def liste\_somme(L):

```

LS = []
S = 0
for k in range(1, 100):
    S = S + (-1)**k / L[k]
    LS.append(S)
return LS
    
```

c) Si  $LS = \text{liste\_somme}(L)$  contient  $[S_0, S_1, \dots, S_{99}]$  alors la liste  $[u_0, u_1, \dots, u_{49}] = [S_0, S_2, \dots, S_{98}]$  est la sous-liste de  $LS$  formée des éléments d'indices pairs. On peut obtenir par  $\boxed{LS[0:100:2]}$ . De même  $[v_0, v_1, \dots, v_{49}] = [S_1, S_3, \dots, S_{99}]$  est la sous-liste des éléments d'indices impairs ; on l'obtient par  $\boxed{LS[1:100:2]}$ .

On propose donc le code suivant :

import matplotlib.pyplot as plt

LS = liste\_somme(L)

Lu = LS[0:100:2]

Lv = LS[1:100:2]

absi\_u = [2\*k for k in range(0,49)]

absi\_v = [2\*k+1 for k in range(0,49)]

plt.plot(absi\_u, Lu, 'r')

plt.plot(absi\_v, Lv, 'b')

plt.show()

### Exercice 5 :

1) On a  $K = \{ \emptyset, \{1\}, \{2\}, \{3\}, \{4\}, \{1,2\}, \{1,3\}, \{1,4\}, \{2,3\} \}$ .

2) a) Supposons que  $A \subset B$  et montrons que  $s(A) \leq s(B)$ , en distinguant 2 cas

• Si  $A=B$  alors  $s(A)=s(B)$ .

• Si  $A \subsetneq B$  alors on peut écrire  $B = A \cup \{b_1, b_2, \dots, b_k\}$  où  $b_1, b_2, \dots, b_k$  sont les éléments de  $B$  n'appartenant pas à  $A$ , et alors

$$s(B) = s(A) + b_1 + b_2 + \dots + b_k \geq s(A) \text{ car } b_1, \dots, b_k \geq 0.$$

b) Il faut donner un contre-exemple montrant que l'implication  $(s(A) \leq s(B) \Rightarrow A \subset B)$  est fautive. On peut prendre  $A = \{1\}$  et  $B = \{2\}$ , on a bien  $s(A) = 1 \leq 2 = s(B)$  mais  $A \not\subset B$ .

c) Montrons d'abord que  $[0, 2n-1] \subset S$ .

Soit  $k \in [0, 2n-1]$ , il faut montrer qu'il existe  $A \subset [1, n]$  tel que

$k = s(A)$ . On distingue 3 cas :

• si  $k=0$ , alors  $A = \emptyset$  convient puisque  $s(\emptyset) = 0$ ; ainsi  $0 \in S$

• si  $k \in [1, n]$  alors  $A = \{k\}$  convient puisque  $s(\{k\}) = k$ ; ainsi  $k \in S$

• si  $k \in \llbracket n+1, 2n-1 \rrbracket$  alors  $A = \{n, k-n\}$  convient. En effet, comme  $(7)1c$   
 $n+1 \leq k \leq 2n-1$  on a  $1 \leq k-n \leq n-1$  donc  $A \subset \llbracket 1, n \rrbracket$  et  
 $n \neq k-n$  de sorte qu'on a bien  $s(A) = n + k - n = k$ ; ainsi  $k \in S$ .  
 Dans tous les cas on a montré que  $k \in S$ . Ainsi  $\llbracket 0, 2n-1 \rrbracket \subset S$ .

Montrons maintenant que  $S \subset \llbracket 0, \frac{n(n+1)}{2} \rrbracket$ :

Soit  $k \in S$  alors il existe  $A \subset \llbracket 1, n \rrbracket$  tel que  $k = s(A)$ .

Comme  $\emptyset \subset A \subset \llbracket 1, n \rrbracket$ , en utilisant la question 2)a) on obtient  
 que  $s(\emptyset) \leq s(A) \leq s(\llbracket 1, n \rrbracket)$ . Et  $s(\emptyset) = 0$  et

$$s(\llbracket 1, n \rrbracket) = \sum_{k=1}^n k = \frac{n(n+1)}{2} \text{ donc } 0 \leq s(A) \leq \frac{n(n+1)}{2} \text{ donc } k \in \llbracket 0, \frac{n(n+1)}{2} \rrbracket$$

Ainsi  $S \subset \llbracket 0, \frac{n(n+1)}{2} \rrbracket$ .

3. a) Raisonner par contraposée revient ici à montrer que :

si  $A$  contient strictement moins de 3 éléments  
alors  $s(A) < 2n$

8/10

Supposons donc que  $A \subset \llbracket 1, n \rrbracket$  contienne exactement 0, 1 ou 2 éléments et montrons que  $s(A) < 2n$  :

• si  $A$  ne contient aucun élément alors  $A = \emptyset$  et  
 $s(A) = s(\emptyset) = 0 < 2n$

• si  $A$  ne contient qu'un seul élément alors  $A = \{k\}$   
pour un certain  $k \in \llbracket 1, n \rrbracket$  et donc  
 $s(A) = s(\{k\}) = k \leq n < 2n$  (car  $n \geq 1$ )

• si  $A$  contient exactement deux éléments alors on  
peut écrire  $A = \{k_1, k_2\}$  avec  $k_1 < k_2$   
et  $k_1, k_2 \in \llbracket 1, n \rrbracket$ , et alors  
 $s(A) = s(\{k_1, k_2\}) = k_1 + k_2 < 2k_2 \leq 2n$   
donc  $s(A) < 2n$

Dans tous les cas on a bien montré que  $s(A) < 2n$ .

Par contraposée cela prouve que si  $s(A) \geq 2n$  alors  
 $A$  contient au moins 3 éléments.

b) La question revient à chercher quel est le nombre minimal d'éléments de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  qu'il faut sommer pour obtenir une somme supérieure à  $n$ . Il est clair que pour minimiser le nombre de termes dans cette somme, il faut choisir les termes les plus grands possibles.



Or la plus grande somme qu'on puisse obtenir avec  $k$  termes de  $\llbracket 1, n \rrbracket$  est :

$$S_k = n + (n-1) + (n-2) + \dots + (n-k+1)$$

La question revient donc à déterminer le plus petit  $k \in \mathbb{N}$  tel que  $S_k \geq p$ . Calculons donc  $S_k$  :

$$\begin{aligned} S_k &= \sum_{i=0}^{k-1} (n-i) = \sum_{i=0}^{k-1} n - \sum_{i=0}^{k-1} i = nk - \frac{(k-1)k}{2} \\ &= \frac{1}{2} (-k^2 + (2n+1)k) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \text{Ainsi } S_k \geq p &\Leftrightarrow -k^2 + (2n+1)k \geq 2p \\ &\Leftrightarrow k^2 - (2n+1)k + 2p \leq 0 \quad (*) \end{aligned}$$

Le discriminant de  $X^2 - (2n+1)X + 2p$  est

$$\Delta = (2n+1)^2 - 8p$$

Comme  $0 \leq p \leq \frac{n(n+1)}{2}$  on a  $0 \geq -8p \geq -4n(n+1)$

$$\text{donc } (2n+1)^2 \geq \Delta \geq (2n+1)^2 - 4n(n+1) = 1 \geq 0$$

donc le polynôme admet deux racines réelles

$$k_1 = \frac{2n+1 - \sqrt{\Delta}}{2} = n + \frac{1}{2} - \frac{\sqrt{\Delta}}{2} \quad \text{et} \quad k_2 = n + \frac{1}{2} + \frac{\sqrt{\Delta}}{2}$$

Comme  $\Delta \leq (2n+1)^2$  on a  $\sqrt{\Delta} \leq 2n+1$  et donc

$$k_2 \geq k_1 \geq n + \frac{1}{2} - \frac{2n+1}{2} \geq 0$$

Dès lors on a :

$$(*) \Leftrightarrow k_1 \leq k \leq k_2$$

avec  $k_1 \geq 0$  ; donc le plus petit entier  $k \in \mathbb{N}$  tel que

$S_k \geq p$  est le plus petit entier de  $[k_1, k_2]$  i.e.  $\lfloor \frac{10}{10} \rfloor$   
 $\lceil k_1 \rceil$  (partie entière supérieure de  $k_1$ )

Finalement, si  $s(A) \geq p$ , alors on peut affirmer que A  
comprend au minimum

$$\left\lceil n + \frac{1}{2} - \frac{\sqrt{(2n+1)^2 - 8p}}{2} \right\rceil$$

éléments.