

Correction du sujet : ENS (2023).

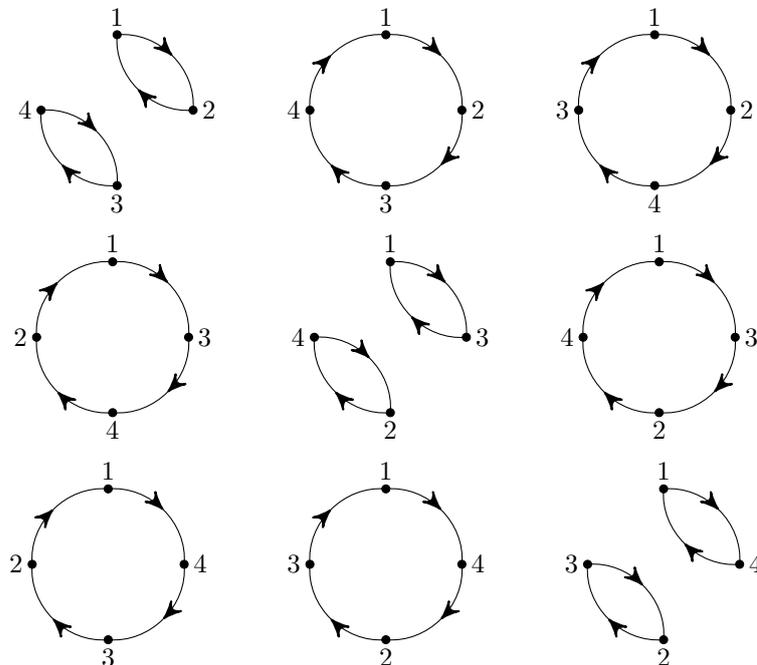
**Introduction.**

a. On classe tous les dérangements de  $\llbracket 1, 4 \rrbracket$  dans l'ordre croissant du nombre formé par les 4 chiffres.

$i$	1	2	3	4
$\sigma_1(i)$	2	1	4	3
$\sigma_2(i)$	2	3	4	1
$\sigma_3(i)$	2	4	1	3
$\sigma_4(i)$	3	1	4	2
$\sigma_5(i)$	3	4	1	2
$\sigma_6(i)$	3	4	2	1
$\sigma_7(i)$	4	1	2	3
$\sigma_8(i)$	4	3	1	2
$\sigma_9(i)$	4	3	2	1

$d_4 = 9$

Remarque les 9 dérangements de  $\llbracket 1, 4 \rrbracket$  peuvent aussi être représentés par : (dans le même ordre)



b. En notant  $X_i$  le résultat de l'étape  $i$ , on cherche la probabilité de l'événement :

$$\left( (X_1, X_2, X_3, X_4) = (3, 4, 2, 1) \right) = (X_1 = 3) \cap (X_2 = 4) \cap (X_3 = 2)$$

La formule des probabilités composées donne :

$$\mathbb{P}\left( (X_1, X_2, X_3, X_4) = (3, 4, 2, 1) \right) = \mathbb{P}(X_1 = 3) \times \mathbb{P}_{(X_1=3)}(X_2 = 4) \times \mathbb{P}_{((X_1, X_2)=(3,4))}(X_3 = 2)$$

La description de la procédure donne ces probabilités conditionnelles :

$$\mathbb{P}\left( (X_1, X_2, X_3, X_4) = (3, 4, 2, 1) \right) = \frac{1}{3} \times \frac{1}{2} \times \frac{1}{2}$$

En suivant cette procédure, la probabilité d'obtenir le dérangement 

$i$	1	2	3	4
$\sigma(i)$	3	4	2	1

 est égale à  $\frac{1}{12}$ .

Si cette procédure était un tirage aléatoire uniforme parmi tous les dérangements de  $\llbracket 1, 4 \rrbracket$  alors la probabilité d'obtenir chacun d'eux serait égale à  $\frac{1}{d_4} = \frac{1}{9}$ , or on a trouvé  $\frac{1}{12}$  pour un des dérangements.

En conclusion :

Pour  $n = 4$ , la procédure décrite n'est pas un tirage aléatoire uniforme parmi tous les dérangements de  $\llbracket 1, 4 \rrbracket$ .

# Partie I

1.(a)  $f_n$  et  $P_n$  sont dérivables sur  $\mathbb{R}$  et pour tout  $x \in \mathbb{R}$ ,

$$f'_n(x) = f_n(x) + e^x \times \frac{x^n}{n!} e^{-x} \quad \text{et} \quad P'_n(x) = \sum_{k=0}^{n-1} \frac{x^k}{k!} = P_n(x) - \frac{x^n}{n!}$$

*(Remarque pour  $n = 0$  :  $\sum_{k=0}^{-1} \dots = 0$ )*

donc  $(P_n + f_n)' = (P_n + f_n)$  (EDL homogène), ce qui entraîne que  $(P_n + f_n)(x) = (P_n + f_n)(0) e^x$

En conclusion :

$$\boxed{\forall x \in \mathbb{R}, \quad (P_n + f_n)(x) = e^x}$$

(b) Soit  $x \in [-1, 1]$ ,

$$\begin{aligned} |f_n(x)| &= e^x \left| \int_0^x \frac{t^n}{n!} e^{-t} dt \right| \\ &\leq e^x \left| \int_0^x \left| \frac{t^n}{n!} e^{-t} \right| dt \right| \quad \text{En effet : } \forall (a, b) \in I^2, \quad \left| \int_a^b f(t) dt \right| \leq \left| \int_a^b |f(t)| dt \right| \\ &\leq e \max_{t \in [-1, 1]} \left( \frac{1}{n!} e^{-t} \right) \left| \int_0^x |t|^n dt \right| \quad \text{car } \max_{t \in [-1, 1]} (e^t) = e \\ &\leq \frac{e^2}{n!} \left| \int_0^x t^n dt \right| \quad \text{En effet :} \quad \underbrace{\left| \int_0^x |t|^n dt \right|}_{= \left| \int_0^x t^n dt \right|} \\ &\leq \frac{e^2}{(n+1)!} |x|^{n+1} \quad \text{Il suffit de vérifier pour } x < 0 \text{ et } x > 0, n \text{ pair et } n \text{ impair} \\ &\leq e^2 |x|^{n+1} \end{aligned}$$

En posant :  $C = e^2$  on a :

$$\boxed{\forall x \in [-1, 1], \quad |f_n(x)| \leq C|x|^{n+1}}$$

(c) On raisonne par l'absurde et on note  $k_0$  le plus petit indice  $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$  tel que  $a_k \neq 0$ ,

• d'une part, pour  $x \neq 0$ ,

$$\begin{aligned} \frac{Q(x)}{x^{k_0}} &= \frac{1}{x^{k_0}} \sum_{k=k_0}^N a_k x^k \\ &= a_{k_0} + \sum_{k=1}^{N-k_0} a_{k_0+k} x^k \xrightarrow{x \rightarrow 0} a_{k_0} \neq 0 \end{aligned}$$

• d'autre part, pour  $x \in [-1, 0[ \cup ]0, 1]$ ,

$$|Q(x)| \leq C|x|^{n+1} \text{ entraîne que } \frac{|Q(x)|}{|x|^{k_0}} \leq C|x|^{n+1-k_0}$$

et comme  $n+1-k_0 \geq 1$  on aurait alors  $\lim_{x \rightarrow 0} \frac{Q(x)}{x^{k_0}} = 0$  ce qui est impossible.

En conclusion :

$$\boxed{\text{pour tout } k \in \llbracket 0, n \rrbracket, \quad a_k = 0}$$

(d) D'après 1.(a)  $P_n(x) = e^x - f_n(x)$  et  $P_n(-x) = e^{-x} - f_n(-x)$  donc

$$P_n(x)P_n(-x) = 1 - e^x f_n(-x) - e^{-x} f_n(x) + f_n(x)f_n(-x)$$

En notant  $Q(x) = -e^x f_n(-x) - e^{-x} f_n(x) + f_n(x)f_n(-x)$  on a un polynôme de degré  $N \geq n$ ,

*(En effet :  $Q(x) = P_n(x)P_n(-x) - 1$ )*

On note  $C$  un constante telle que  $\forall x \in [-1, 1], \quad |f_n(x)| \leq C|x|^{n+1}$

pour  $x \in [-1, 1]$ ,

$$\begin{aligned} |Q(x)| &\leq |e^x f_n(-x)| + |e^{-x} f_n(x)| + |f_n(x) f_n(-x)| \\ &\leq eC|x|^{n+1} + eC|x|^{n+1} + C^2|x|^{2n+2} \end{aligned}$$

il existe donc un réel  $C'$  tel que :  $\forall x \in [-1, 1], |Q(x)| \leq C'|x|^{n+1}$

On peut alors en déduire avec **1.(c)** qu'il existe un polynôme  $R_n$  tel que  $Q(x) = x^{n+1}R_n(x)$ .

En conclusion :

$$\boxed{\text{il existe un polynôme } R_n \text{ tel que } P_n(x)P_n(-x) = 1 + x^{n+1}R_n(x)}$$

- 2.(a)** Le nombre total de permutations est  $\text{card}(S_n) = n!$  et le nombre de dérangements est  $d_n$ ,  
 $p_{0,n}$  est la probabilité qu'une permutation tirée uniformément au hasard dans  $S_n$  soit un dérangement donc

$$\boxed{p_{0,n} = \frac{d_n}{n!}}$$

- (b)** Les éléments de  $\mathcal{T}_{\mathcal{I}}$  sont caractérisés par la donnée d'un dérangement de  $\llbracket 1, n \rrbracket \setminus \mathcal{I}$   
 or le cardinal de  $\llbracket 1, n \rrbracket \setminus \mathcal{I}$  est égal à  $n - k$

$$\boxed{\text{Le cardinal de } \mathcal{T}_{\mathcal{I}} \text{ est égal à } d_{n-k}}$$

- (c)** On note  $S_{k,n}$  l'ensemble des permutations avec exactement  $k$  points fixes,  
 on a :

$$\text{card}(S_{k,n}) = \underbrace{\binom{n}{k}}_{\text{choix de } \mathcal{I}} \times \underbrace{\text{card}(\mathcal{T}_{\mathcal{I}})}_{\text{nombre de permutations avec } \mathcal{I} \text{ fixe}}$$

ce qui donne :

$$\frac{\text{card}(S_{k,n})}{n!} = \frac{1}{k!} \times \frac{d_{n-k}}{(n-k)!}$$

on obtient bien :

$$\boxed{p_{k,n} = \frac{1}{k!} p_{0,n-k}}$$

$(S_{k,n})_{0 \leq k \leq n}$  est un système complet d'événements donc  $\sum_{k=0}^n p_{k,n} = 1$

et  $p_{0,n-k} = \frac{d_{n-k}}{(n-k)!}$  donc

$$\boxed{\sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} \frac{d_{n-k}}{(n-k)!} = 1}$$

- 3.(a)**

$$\begin{aligned} G_n(x) &= P_n(x)D_n(x) \\ &= \sum_{i=0}^n \frac{x^i}{i!} \times \sum_{j=0}^n d_j \frac{x^j}{j!} \\ &= \sum_{k=0}^{2n} \left( \sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i,j \leq n}} \frac{d_j}{i!j!} \right) x^k \end{aligned}$$

- Pour  $k \in \llbracket 0, n \rrbracket$ ,

$$\sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i,j \leq n}} \frac{d_j}{i!j!} = \sum_{i=0}^k \frac{d_{k-i}}{i!(k-i)!} = 1$$

- Pour  $k > n$ ,

$$0 \leq \sum_{\substack{i+j=k \\ 0 \leq i,j \leq n}} \frac{d_j}{i!j!} = \sum_{i=k-n}^n \frac{d_{k-i}}{i!(k-i)!} \leq \sum_{i=0}^k \frac{d_{k-i}}{i!(k-i)!} = 1$$

$\boxed{\text{Les coefficients de degré } k \text{ de } G_n \text{ valent } 1 \text{ si } k \in \llbracket 0, n \rrbracket \text{ et appartiennent à } [0, 1] \text{ pour } k > n.}$

(b) D'une part :

$$\begin{aligned} G_n(x)P_n(-x) &= D_n(x)P_n(x)P_n(-x) \\ &= D_n(x)(1+x^{n+1}R_n(x)) \\ &= D_n(x) + x^{n+1}R_n(x)D_n(x) \end{aligned}$$

Donc le coefficient de degré  $n$  de  $G_n(x)P_n(-x)$  est celui de  $D_n(x)$  :  $\frac{d_n}{n!}$

D'autre part :

$$G_n(x)P_n(-x) = \left( \sum_{k=0}^n x^k + x^{n+1}T_n(x) \right) \left( \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!} x^k \right)$$

Donc le coefficient de degré  $n$  de  $G_n(x)P_n(-x)$  est égal à  $\sum_{i=0}^n \frac{(-1)^i}{i!}$

En conclusion :

$$\boxed{\frac{d_n}{n!} = \sum_{k=0}^n \frac{(-1)^k}{k!}}$$

(c)  $x \in ]-1, 1[$ ,

$$G_n(x) = \sum_{k=0}^n x^k + \sum_{k=n+1}^{2n} a_k x^k \quad \text{d'après 3.(a) avec } |a_k| \leq 1$$

en notant  $u_n(x) = \sum_{k=0}^n x^k$  on a :  $\left| \sum_{k=n+1}^{2n} a_k x^k \right| \leq u_{2n}(|x|) - u_n(|x|)$

or  $(u_n(|x|))$  converge et ainsi  $\sum_{k=n+1}^{2n} a_k x^k$  tend vers 0 quand  $n$  tend vers  $+\infty$

on sait, de plus que  $\left( \sum_{k=0}^n x^k \right)$  converge vers  $\frac{1}{1-x}$  donc  $\boxed{\lim_{n \rightarrow +\infty} G_n(x) = \frac{1}{1-x}}$

On remarque aussi  $P_n(x)$  converge vers  $e^x$  (série exponentielle),

et sachant que  $G_n(x) = P_n(x)D_n(x)$ , on en déduit :

$$\boxed{\text{Pour tout } x \in ]-1, 1[, \lim_{n \rightarrow +\infty} D_n(x) = \frac{e^{-x}}{1-x}}$$

4.(a) pour  $k \geq 1$  et  $n \geq 1$ , d'après 2.(c) on a :

$$p_{k,n} = \frac{1}{k!} p_{0,n-k} \quad \text{et} \quad p_{k-1,n-1} = \frac{1}{(k-1)!} p_{0,n-k}$$

donc

$$\boxed{p_{k,n} = \frac{1}{k} p_{k-1,n-1}}$$

$$\begin{aligned} E(X_n) &= \sum_{k=0}^n k P(X_n = k) \\ &= \sum_{k=1}^n k p_{k,n} \\ &= \sum_{k=1}^n p_{k-1,n-1} \\ &= 1 \end{aligned}$$

$\boxed{\text{Lorsque } n \geq 1, \text{ l'espérance de } X_n \text{ est égale à } 1.}$

(b) Pour  $n \geq 2$ ,

$$\begin{aligned}
 E(X_n(X_n - 1)) &= \sum_{k=0}^n k(k-1)P(X_n = k) \\
 &= \sum_{k=2}^n k(k-1)p_{k,n} \\
 &= \sum_{k=2}^n p_{k-2,n-2} \quad (\text{en utilisant le résultat de 4.(a) (deux fois)}) \\
 &= 1
 \end{aligned}$$

et on sait que  $V(X_n) = E(X_n(X_n - 1)) + E(X_n) - E(X_n)^2$  donc

Lorsque  $n \geq 2$ , la variance de  $X_n$  est égale à 1.

5.(a) Les questions 2. et 3. donnent la relation :  $p_{0,n} = \sum_{k=1}^n \frac{(-1)^k}{k!}$ , et on reconnaît une série exponentielle donc :

$(p_{0,n})$  converge vers  $p_0 = e^{-1}$

(b) Pour  $k$  un entier fixé, on a  $p_{k,n} = \frac{1}{k!} p_{0,n-k}$ , or  $(p_{0,n-k})$  converge vers  $e^{-1}$  donc

$(p_{k,n})$  converge vers  $p_k = \frac{e^{-1}}{k!}$

$$\sum_{k=0}^n p_k = \sum_{k=0}^n \frac{e^{-1}}{k!} = e^{-1} \sum_{k=0}^n \frac{1}{k!} \xrightarrow{n \rightarrow +\infty} e^{-1} e^1$$

La série  $\sum_{k \geq 0} p_k$  converge et  $\sum_{k=0}^{+\infty} p_k = 1$

(c) On reconnaît une loi de Poisson.

La loi de  $X$  est la loi de Poisson de paramètre 1,  $E(X) = 1$  et  $V(X) = 1$

## Partie II

1.(a) Avant la boucle pour tout  $k \in \llbracket 1; n \rrbracket$ ,  $\sigma(k) = k$  et à chaque passage dans la boucle on ne modifie que les valeurs de  $\sigma$  de 1 à  $i$ , donc juste avant l'échange de valeurs de la ligne 5,  $\sigma(k) = k$  pour tout  $k \in \llbracket i, n \rrbracket$

Au dernier tour de boucle on échange les valeurs en position  $j_n$  et  $n$ , or à ce moment en  $\sigma(n) = n$ , et  $\varphi = \Phi(j_2, \dots, j_n)$  est la valeur de  $\sigma$  après la boucle donc

$\varphi(j_n) = n$

Donc  $j_n$  est l'antécédent de  $n$  par  $\varphi$  (on peut donc trouver  $j_n$  en connaissant  $\varphi$ )

(b) Au dernier tour de boucle on permute les valeurs en position  $j_n$  et  $n$  donc

$$\text{Pour tout } k \in \llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{j_n, n\}, \quad \tilde{\varphi}(k) = \varphi(k), \quad \tilde{\varphi}(j_n) = \varphi(n) \quad \text{et} \quad \tilde{\varphi}(n) = n \quad (= \varphi(j_n)).$$

On peut ainsi déterminer  $j_{n-1}$  à partir de  $\varphi$  :

- si  $j_{n-1} \neq j_n$  alors  $\varphi(j_{n-1}) = \tilde{\varphi}(j_{n-1}) = n - 1$ ,

donc  $j_{n-1}$  est l'antécédent de  $n - 1$  par  $\varphi$

- si  $j_{n-1} = j_n$  alors  $\varphi(j_{n-1}) = \varphi(j_n) = n$ ,

donc  $j_{n-1}$  est l'antécédent de  $n$  par  $\varphi$ .

- (c) L'énoncé nous demande d'admettre que l'on peut obtenir par récurrence que si l'on connaît  $\varphi = \Phi(j_2, \dots, j_n)$ , alors on peut déterminer toutes les valeurs  $j_2, \dots, j_n$ , donc

l'application  $\Phi : \llbracket 1, 2 \rrbracket \times \llbracket 1, 3 \rrbracket \times \dots \times \llbracket 1, n \rrbracket \rightarrow S_n$  est injective

On sait de plus que le cardinal de  $\llbracket 1, 2 \rrbracket \times \llbracket 1, 3 \rrbracket \times \dots \times \llbracket 1, n \rrbracket$  vaut  $n!$  donc est égal à celui de  $S_n$ .

l'application  $\Phi : \llbracket 1, 2 \rrbracket \times \llbracket 1, 3 \rrbracket \times \dots \times \llbracket 1, n \rrbracket \rightarrow S_n$  est bijective

- (d) Soit  $\varphi \in S_n$  et  $(j_2, \dots, j_n)$  l'unique antécédent de  $\varphi$  par  $\Phi$  (d'après 1.(c)).  
 L'événement  $\Phi(J_2, \dots, J_n) = \varphi$  est égal à :  $(J_2 = j_2) \cap \dots \cap (J_n = j_n)$ ,  
 or  $J_k$  suit la loi uniforme sur  $\llbracket 1, k \rrbracket$  et les  $J_k$  sont indépendantes donc la probabilité de l'événement  $\Phi(J_2, \dots, J_n) = \varphi$  est égale à :  $\frac{1}{n!}$   
 donc toutes les permutations peuvent être renvoyées et avec la même probabilité.

PermAlea(n) renvoie une permutation tirée uniformément au hasard dans  $S_n$

On peut remarquer que dans cet algorithme qu'il y a  $n - 1$  appels à la fonction Unif.

**2. On appelle succès : "La fonction PermAlea donne un dérangement".**

- (a)  $(Z_n \geq k)$  est réalisé si, et seulement si, les  $k - 1$  premiers appels à la fonction PermAlea donne un échec comme les appels sont indépendants on obtient :  $\mathbb{P}(Z_n \geq k) = (1 - p_{0,n})^{k-1}$

de plus  $\forall k \in \mathbb{N}^*$ ,  $(Z_n = \infty) \subset (Z_n \geq k)$ , donc  $0 \leq P(Z_n = \infty) \leq (1 - p_{0,n})^{k-1}$

on sait aussi que  $p_{0,n} \in ]0, 1[$  donc on peut en déduire, par passage à la limite, que  $P(Z_n = \infty) = 0$

On retrouve un schéma usuel de la loi géométrique :

$Z_n$  est le rang du premier succès au cours d'une succession indéfinie d'épreuves de Bernoulli identiques et indépendantes.

$Z_n$  suit la loi géométrique de paramètre  $p_{0,n}$  et son espérance est  $E(Z_n) = \frac{1}{p_{0,n}}$

- (b) A chaque appel de PermAlea on fait  $n - 1$  appels à la fonction Unif donc

$$\begin{aligned} u_n &= E((n-1)Z_n) \\ &= (n-1)E(Z_n) \\ &= (n-1)\frac{1}{p_{0,n}} \\ &\sim \frac{n}{p_0} \quad \text{car } n-1 \sim n \quad \text{et} \quad \lim_{n \rightarrow +\infty} p_{0,n} = p_0 \neq 0 \end{aligned}$$

donc  $u_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \frac{n}{p_0}$

- (c) On note  $A$  : "Obtenir le dérangement  $\varphi$ " et  $A_k$  : "Obtenir le dérangement  $\varphi$  exactement au  $k^{\text{ième}}$  appel" de sorte que :

$$A = \bigcup_{k=1}^{+\infty} A_k$$

L'indépendance des appels donne :

$$P(A_k) = (1 - p_{0,n})^{k-1} \times \frac{1}{n!}$$

et les événements de cette réunion sont deux à deux incompatibles donc

$$P(A) = \sum_{k=1}^{+\infty} (1 - p_{0,n})^{k-1} \times \frac{1}{n!} = \frac{1}{p_{0,n}} \times \frac{1}{n!}$$

et comme  $p_{0,n} = \frac{d_n}{n!}$  il vient  $P(A) = \frac{1}{d_n}$  et ainsi :

PermAleaRejet(n) renvoie un dérangement tiré uniformément au hasard dans  $S_{0,n}$

## Partie III

1. (a) Le nombre de ces permutations est égal au nombre de permutations de  $\llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{a_1, \dots, a_\ell\}$  qui est un ensemble de cardinal  $n - \ell$ .

Il y a  $(n - \ell)!$  permutations de  $S_n$  tels que  $C_{a_1, \dots, a_\ell}$  soit réalisé.

(b)  $\text{card}(L_1 = \ell) = \underbrace{\frac{(n-1)!}{(n-1-\ell+1)!}}_{\text{choix de l'arrangement } (a_2, \dots, a_\ell)} \times \underbrace{(n-\ell)!}_{\text{Choix d'une permutation avec } C_{a_1, \dots, a_\ell}}$

Donc  $P(L_1 = \ell) = \frac{(n-1)!}{n!}$  ce qui donne bien :  $P(L_1 = \ell) = \frac{1}{n}$

Pour  $\ell = 1$ ,  $(L_1 = \ell)$  est l'ensemble des permutations qui laissent fixe 1 donc  $\text{card}(L_1 = 1) = (n-1)!$ ,

on retrouve bien :  $P(L_1 = \ell) = \frac{1}{n}$

Pour tout  $\ell \in \llbracket 1, n \rrbracket$ ,  $P(L_1 = \ell) = \frac{1}{n}$

- (c) Si  $C_{a_1, \dots, a_\ell}$  est réalisée alors on retrouve dans la même situation que la question 1.(b) mais sur  $\llbracket 1, n \rrbracket \setminus \{a_1, \dots, a_\ell\}$  qui est un ensemble de cardinal  $n - \ell$  et en prenant  $a_{\ell+1}$  au lieu de  $a_1$ , on peut donc en déduire que :

Pour tout  $\tilde{\ell} \in \llbracket 1, n - \ell \rrbracket$ ,  $P_{C_{a_1, \dots, a_\ell}}(L_2 = \tilde{\ell}) = \frac{1}{n - \ell}$

2. (a) Soit  $k \geq 1$ ,

$x \mapsto \frac{1}{x}$  est continue et décroissante sur  $[k, k+1]$  donc  $\frac{1}{k+1} \leq \int_k^{k+1} \frac{1}{x} dx \leq \frac{1}{k}$

on en déduit :  $\frac{1}{k+1} \leq \ln(k+1) - \ln(k) \leq \frac{1}{k}$

En sommant pour  $k$  allant de 1 à  $n$ , puis pour  $k$  allant de 2 à  $n$  il vient :

*(Relation de Chasles et somme télescopique).*

Pour tout  $n \in \mathbb{N}^*$ ,  $\ln(n+1) \leq h_n \leq 1 + \ln(n)$

- (b)  $(H_n = 1) = (Y_n = [n])$  est l'événement : "le premier appel à Unif donne  $n$ " qui a pour probabilité  $\frac{1}{n}$ .

$P(H_n = 1) = \frac{1}{n}$

Pour  $k \geq 2$ ,

$$\begin{aligned} (H_n = k) &= \bigcup_{\substack{1 \leq \ell_1, \dots, \ell_k \leq n \\ \ell_1 + \dots + \ell_k = n}} (Y_n = (\ell_1, \dots, \ell_k)) \\ &= \bigcup_{\substack{1 \leq \ell_1, \dots, \ell_k \leq n \\ \ell_1 + \dots + \ell_k = n}} (U_n = \ell_1) \cap (Y_{n-\ell_1} = (\ell_2, \dots, \ell_k)) \end{aligned}$$

Les événements de cette union sont deux à deux disjoints donc

$$\begin{aligned} \mathbb{P}(H_n = k) &= \sum_{\substack{1 \leq \ell_1, \dots, \ell_k \leq n \\ \ell_1 + \dots + \ell_k = n}} \mathbb{P}\left((U_n = \ell_1) \cap (Y_{n-\ell_1} = (\ell_2, \dots, \ell_k))\right) \\ &= \sum_{\substack{1 \leq \ell_1, \dots, \ell_k \leq n \\ \ell_1 + \dots + \ell_k = n}} \mathbb{P}(U_n = \ell_1) \times \mathbb{P}\left(Y_{n-\ell_1} = (\ell_2, \dots, \ell_k)\right) \quad \text{Indépendance de } U_n \text{ et } Y_k \end{aligned}$$

d'où

$$\begin{aligned}
\mathbb{P}(H_n = k) &= \frac{1}{n} \sum_{\substack{1 \leq \ell_1, \dots, \ell_k \leq n \\ \ell_1 + \dots + \ell_k = n}} \mathbb{P}(Y_{n-\ell_1} = (\ell_2, \dots, \ell_k)) \\
&= \frac{1}{n} \sum_{\ell_1=1}^{n-1} \left( \sum_{\substack{1 \leq \ell_2, \dots, \ell_k \leq n-\ell_1 \\ \ell_2 + \dots + \ell_k = n-\ell_1}} \mathbb{P}(Y_{n-\ell_1} = (\ell_2, \dots, \ell_k)) \right) \\
&= \frac{1}{n} \sum_{\ell_1=1}^{n-1} \mathbb{P}(H_{n-\ell_1} = k-1)
\end{aligned}$$

Pour tout  $k \geq 2$ ,  $\mathbb{P}(H_n = k) = \sum_{\ell=1}^{n-1} \frac{\mathbb{P}(H_{n-\ell} = k-1)}{n}$

(c)

$$\begin{aligned}
E(H_n) &= \sum_{k=1}^{+\infty} k \mathbb{P}(H_n = k) \\
&= \frac{1}{n} + \sum_{k=2}^{+\infty} k \mathbb{P}(H_n = k) \\
&= \frac{1}{n} + \frac{1}{n} \sum_{\ell=1}^{n-1} \sum_{k=2}^{+\infty} k \mathbb{P}(H_{n-\ell} = k-1) \quad (\text{d'après 2.(b)}) \\
&= \frac{1}{n} + \frac{1}{n} \sum_{\ell=1}^{n-1} \sum_{k=1}^{+\infty} (k+1) \mathbb{P}(H_{n-\ell} = k) \\
&= \frac{1}{n} + \frac{1}{n} \sum_{\ell=1}^{n-1} E(H_{n-\ell} + 1) \quad (\text{théorème de transfert})
\end{aligned}$$

donc

$$E(H_n) = 1 + \frac{1}{n} \sum_{\ell=1}^{n-1} E(H_{n-\ell})$$

$$\begin{aligned}
E(H_{n+1}) &= 1 + \frac{1}{n+1} \sum_{\ell=1}^n E(H_{n+1-\ell}) \\
&= 1 + \frac{1}{n+1} \left( E(H_n) + \sum_{\ell=1}^{n-1} E(H_{n-\ell}) \right) \\
&= 1 + \frac{1}{n+1} (E(H_n) + n(E(H_n) - 1)) \\
&= E(H_n) + \frac{1}{n+1}
\end{aligned}$$

$$E(H_{n+1}) - E(H_n) = \frac{1}{n+1}$$

Or  $E(H_1) = 1$  donc :  $E(H_n) = h_n$  avec  $h_n$  défini à la question 2.(a).

de plus on a montré que :  $\ln(n+1) \leq h_n \leq 1 + \ln(n)$  ce qui entraîne que  $h_n \sim \ln(n)$  et ainsi :

$$E(H_n) \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} \ln(n)$$

**3.(a)** Il faut surement lire : " $H_n$  est la taille de la liste renvoyée par la fonction `LongueursCyclesAlea(n)` à la ligne 2 de l'algorithme 5 quand on effectue l'appel de la fonction `LongueursCyclesAleaRejet(n)`".

Il semble y avoir une erreur d'énoncé, il faut inverser  $F_n$  et  $F_n^c$

On note  $A$  : "A la ligne 2 on obtient une liste de longueur  $t$  sans 1"

$$\begin{aligned}
\mathbb{P}(T_n = t) &= \mathbb{P}(A) + \mathbb{P}((T_n = t) \cap \bar{A}) \\
&= \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap (T_n = t)) \\
&= \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n \cap (T_n = t)) \\
&= \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \mathbb{P}_{(H_n=s) \cap F_n}(T_n = t) \\
&= \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \mathbb{P}(T_n = t - s)
\end{aligned}$$

$$\mathbb{P}(T_n = t) = \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \mathbb{P}(T_n = t - s)$$

**(b)** On admet l'existence de toutes les séries ci-dessous.

$$\begin{aligned}
E(T_n) &= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}(T_n = t) \\
&= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{t=1}^{+\infty} t \sum_{s=1}^{t-1} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \mathbb{P}(T_n = t - s) \\
&= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{+\infty} \sum_{t=s+1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \mathbb{P}(T_n = t - s) \\
&= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{+\infty} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) \sum_{t=1}^{+\infty} (t + s) \mathbb{P}(T_n = t) \\
&= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{+\infty} \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) (E(T_n) + s) \\
&= \sum_{t=1}^{+\infty} t \mathbb{P}((H_n = t) \cap F_n^c) + \sum_{s=1}^{+\infty} s \mathbb{P}((H_n = s) \cap F_n) + \mathbb{P}(F_n) E(T_n) \\
&= E(H_n) + \mathbb{P}(F_n) E(T_n)
\end{aligned}$$

donc 
$$E(T_n) = \frac{E(H_n)}{1 - \mathbb{P}(F_n)}$$

or  $1 - \mathbb{P}(F_n) = P(F_n^c) = p_{0,n}$  (la probabilité que la liste ne contienne pas de 1)

donc

$$E(T_n) = \frac{h_n}{p_{0,n}} \text{ (erreur d'énoncé ?)}$$

*Remarque : Voir en annexe de cette correction un programme permettant de conforter cette conclusion par des séries de simulations.*

(c) Question non traitée, nous ne faisons que  $v_n \sim n$ .

Lorsqu'on appelle `PermAleaCycles(LongueursCycleAleaRejet(n))`, on appelle  $T_n$  fois la fonction `Unif()` en exécutant `LongueursCycleAleaRejet(n)` puis on appelle  $n - 1$  fois la fonction `Unif()` en exécutant `PermAleaCycles(n)`

Le nombre d'appels moyen est donc  $v_n = E(T_n) + n - 1 = \frac{h_n}{p_0, n} + n - 1$ ,

On sait de plus que  $h_n \sim \ln(n)$  et  $\lim_{n \rightarrow +\infty} p_0, n = p_0 > 0$

On a bien :

$$\boxed{v_n \underset{n \rightarrow +\infty}{\sim} n}$$

## Partie IV

1. Dans la première méthode le nombre moyen d'appels à `Unif` est  $u_n \sim \frac{n}{p_0}$  (d'après II 2.(b))

Dans la deuxième méthode le nombre moyen d'appels à `Unif` est  $v_n \sim n$  (d'après III 3.(c))

$p_0 < 1$  donc

En moyenne, l'algorithme de III fait asymptotiquement moins d'appels à la fonction `Unif` que celui du II

2. La fonction  $\ln$  est croissante sur  $\mathbb{R}_+^*$  donc pour tout  $k \geq 2$ ,  $\ln(k) \geq \int_{k-1}^k \ln(x) dx$

en sommant on obtient :  $\sum_{k=2}^n \ln(k) \geq \int_1^n \ln(x) dx$  et comme  $\ln(1) = 0$  on a bien :

$$\boxed{\sum_{k=2}^n \ln(k) \geq \int_1^n \ln(x) dx}$$

or  $\int_1^n \ln(x) dx = [x \ln(x) - x]_1^n$  ce qui donne :

$$\boxed{\sum_{k=2}^n \ln(k) \geq n \ln(n) - n + 1}$$

3.

$$\begin{aligned} \ln\left(\frac{n^{(1-\varepsilon)n}}{n!}\right) &= n(1-\varepsilon)\ln(n) - \ln(n!) \\ &= n(1-\varepsilon)\ln(n) - \sum_{k=2}^n \ln(k) \\ &\leq n(1-\varepsilon)\ln(n) - n\ln(n) + n - 1 \quad (\text{d'après IV 2.}) \\ &\leq -\varepsilon n \ln(n) \left(1 - \frac{1}{\varepsilon \ln(n)} + \frac{1}{\varepsilon n \ln(n)}\right) \\ &\xrightarrow{n \rightarrow +\infty} -\infty \end{aligned}$$

donc (en passant à l'exponentielle) il vient :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^{(1-\varepsilon)n}}{n!} = 0$

or  $d_n = p_{0,n} \cdot n!$  donc  $d_n \sim p_0 n!$  et ainsi :  $\lim_{n \rightarrow +\infty} \frac{n^{(1-\varepsilon)n}}{d_n} = 0$  et :

$$\boxed{\text{Pour } n \text{ assez grand } n^{(1-\varepsilon)n} < d_n}$$

Il manque la conclusion.

```

from math import factorial
import random as rd

COMPTE = 0

def Unif(n):
    global COMPTE
    COMPTE += 1
    return rd.randint(1, n)

def PermAlea(n):
    L= [k for k in range(1, n+1)]
    for i in range(1,n):
        j = Unif(i-1)
        L[i], L[j] = L[j], L[i]
    return L

def LongueursCycleAlea(n):
    l = Unif(n)
    if l == n:
        return [n]
    return [l] + LongueursCycleAlea(n-1)

def LongueursCycleAleaRejet(n):
    L = LongueursCycleAlea(n)
    while 1 in L:
        L = LongueursCycleAlea(n)
    return L

def calcul_p_0(n):
    S = 0
    for k in range(n+1):
        S += (-1)**k/factorial(k)
    return S

def calcul_h(n):
    S = 0
    for k in range(1, n+1):
        S += 1/k
    return S

def PermAleaCycles(L):
    n = sum(L)
    k = len(L)
    m = 0
    a = PermAlea(n)
    S = [0 for k in range(n)]
    for j in range(1, k+1):
        for i in range(m+1, m+L[j-1]):
            S[a[i-1]-1] = a[i]
            S[a[m+L[j-1]-1]-1] = a[m]
            m = m + L[j-1]
    return S

# Etude de la question III 3.
n= 10
N = 10000 # Nombre de simulations.
for k in range(N):
    LongueursCycleAleaRejet(n)
print("Nombre moyen d'appels de Unif() par des simulations : ", COMPTE/N)
print("Calcul de l'expression hn/p_0,n : ", calcul_h(n)/(calcul_p_0(n)))
print("Cela semble confirmer l'erreur d'énoncé")

```