

Partie I

1) Partons du côté droit de l'égalité demandée :
$$\sum_{k=1}^{k=i} \Delta_k = \Delta_1 + \underbrace{\sum_{k=2}^{k=i} (T_k - T_{k-1})}_{\text{"dominos"}} = \Delta_1 + T_i - T_1 = T_1 + T_i - T_1 = T_i .$$

Pour tout i compris entre 2 et $N-1$, Δ_i représente le temps que met la carte C_N à passer de la position $N-i+1$ à la position $N-i$.

2) J'introduis une notation supplémentaire : I_k est la variable aléatoire égale à la place à laquelle a lieu le k -ième insertion.

Avec cette notation : $(\Delta_1 > n) = (T_1 > n) = (I_1 < N) \cap (I_2 < N) \cap \dots \cap (I_n < N)$: au cours de n premières insertions, la carte C_N n'a pas été déplacée, on n'a donc jamais choisi la position N .

Par indépendance : $P(\Delta_1 > n) = P(I_1 < N) P(I_2 < N) \dots P(I_n < N)$

par équiprobabilité : $\forall i \in \llbracket 1, n \rrbracket \quad P(I_1 < N) = P(I_2 < N) = \dots = P(I_i < N) = \frac{N-1}{N}$

$$P(\Delta_1 > n) = (P(I_i < N))^n = \left(\frac{N-1}{N}\right)^n = \left(1 - \frac{1}{N}\right)^n$$

On a ainsi $P(\Delta_1 = n) = P(\Delta_1 > n-1) - P(\Delta_1 > n) = \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{n-1} - \left(1 - \frac{1}{N}\right)^n = \left(1 - \left(1 - \frac{1}{N}\right)\right) \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{n-1}$

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad P(\Delta_1 = n) = \left(\frac{1}{N}\right) \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{n-1}$$

La variable aléatoire Δ_1 suit une loi géométrique de paramètre $\left(\frac{1}{N}\right)$.

3) a) L'événement $(\Delta_i > n)$ est réalisé si une fois arrivée à la place $N-i+1$, la carte C_N reste à cette place plus de n insertions ; la carte C_N reste à cette place si les n insertions suivantes se font à une place inférieure ou égale à $N-i$; c'est-à-dire que les choix sont inférieurs ou égaux à $N-i$ plus de n fois :

en gardant la notation introduite dans la question précédente :

$$\forall n \quad (\Delta_i > n) = (I_{a+1} \leq N-i) \cap (I_{a+2} \leq N-i) \cap \dots \cap (I_{a+n} \leq N-i)$$

si $a = T_{i-1}(\omega)$

$$\forall n \quad P(\Delta_i > n) = (P(I_a \leq N-i))^n = \left(\frac{N-i}{N}\right)^n$$

$$P(\Delta_i = n) = P(\Delta_i > n-1) - P(\Delta_i > n) = \left(\frac{N-i}{N}\right)^{n-1} - \left(\frac{N-i}{N}\right)^n = \left(\frac{i}{N}\right) \left(1 - \frac{i}{N}\right)^{n-1}$$

$$\forall n \in \mathbb{N}^* \quad P(\Delta_i = n) = \left(\frac{i}{N}\right) \left(1 - \frac{i}{N}\right)^{n-1}$$

La variable aléatoire Δ_i suit une loi géométrique de paramètre $\left(\frac{i}{N}\right)$.

Et en utilisant les résultats du cours : $E(\Delta_i) = \frac{N}{i}$; $V(\Delta_i) = \frac{\left(\frac{N-i}{N}\right)}{\left(\frac{i}{N}\right)^2} = \frac{N(N-i)}{i^2}$

4) a) On sait, voir question 1) que $T_2 = \Delta_1 + \Delta_2$ ainsi :

$$(T_2 = n) = ((\Delta_1 = 1) \cap (\Delta_2 = n-1)) \cup ((\Delta_1 = 2) \cap (\Delta_2 = n-2)) \cup \dots \cup ((\Delta_1 = n-1) \cap (\Delta_2 = 1))$$

$$(T_2 = n) = \bigcup_{i=1}^{i=n-1} ((\Delta_1 = i) \cap (\Delta_2 = n-i))$$

par incompatibilité: $P(T_2 = n) = \sum_{i=1}^{i=n-1} P((\Delta_1 = i) \cap (\Delta_2 = n-i))$

par indépendance: $P(T_2 = n) = \sum_{i=1}^{i=n-1} P((\Delta_1 = i)) P((\Delta_2 = n-i))$

b) Utilisons la formule de somme des suites géométriques : $\sum_{k=1}^{k=n-1} q^k = \frac{q - q^n}{1 - q}$

$$\sum_{k=1}^{k=n-1} \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^k = \frac{\left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right) - \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^n}{1 - \frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}} = \frac{\left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right) \left(1 - \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^{n-1}\right)}{\frac{1 - \frac{2}{N} - \left(1 - \frac{1}{N}\right)}{\left(1 - \frac{2}{N}\right)}} = \frac{\left(1 - \frac{1}{N}\right) \left(1 - \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^{n-1}\right)}{-\frac{1}{N} \left(1 - \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^{n-1}\right)}$$

$$\sum_{k=1}^{k=n-1} \left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^k = N \left(1 - \frac{1}{N}\right) \left(\left(\frac{1 - \frac{1}{N}}{1 - \frac{2}{N}}\right)^{n-1} - 1\right)$$

v

c) Revenons à la formule de la question (a)

$$P(T_2 = n) = \sum_{i=1}^{i=n-1} P((\Delta_1 = i)) P((\Delta_2 = n - i))$$

$$P(T_2 = n) = \sum_{i=1}^{i=n-1} \frac{1}{N} \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{i-1} \frac{2}{N} \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-i-1}$$

$$P(T_2 = n) = \frac{2}{N^2} \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-1} \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{-1} \sum_{i=1}^{i=n-1} \left(1 - \frac{1}{N}\right)^i \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{-i} = \frac{2}{N^2} \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-1} \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{-1} \sum_{i=1}^{i=n-1} \frac{\left(1 - \frac{1}{N}\right)^i}{\left(1 - \frac{2}{N}\right)^i}$$

$$P(T_2 = n) = \frac{2}{N^2} \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-1} \left(1 - \frac{1}{N}\right)^{-1} N \left(1 - \frac{1}{N}\right) \left(\frac{\left(1 - \frac{1}{N}\right)^{n-1}}{\left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-1}} - 1 \right) = \frac{2}{N} \left(\left(1 - \frac{1}{N}\right)^{n-1} - \left(1 - \frac{2}{N}\right)^{n-1} \right)$$

5) Un petit schéma peut aider :

	Instant T_1	Instant T_2 Deux possibilités	
	Situation 1	Situation 2	Situation 3
Position $N-2$		Carte C_N	Carte C_N
Position $N-1$	Carte C_N	y	x
Position N	x	x	y

On sait qu'il y a eu insertion en position N ou $N-1$ à l'instant T_2 :

Pour passer de la situation 1 à la situation 2, il faut avoir choisi l'insertion à la place $N-1$;

pour passer de la situation 1 à la situation 3, il faut avoir choisi l'insertion à la place N ;

ces deux insertions sont équiprobables, les deux situations 2 et 3 ont une probabilité de 0,5.

6) On remarque que seules les instants T_i sont intéressants, on fait de nouveau un tableau :

	Instant T_1	Instant T_2		Instant T_3					
		Situation a	Situation b	Situation 1	Situation 2	Situation 3	Situation 4	Situation 5	Situation 6
				Carte C_N	Carte C_N	Carte C_N	Carte C_N	Carte C_N	Carte C_N
Position $N-2$		Carte C_N	Carte C_N	a_3	a_1	a_1	a_3	a_2	a_2
Position $N-1$	Carte C_N	a_1	a_2	a_1	a_2	a_3	a_2	a_1	a_3
Position N	a_1	a_2	a_1	a_2	a_3	a_2	a_1	a_3	a_1

a) Il y a 6 situations possibles pour le triplet (a_1, a_2, a_3)

b) i) La situation a peut se transformer en situation 1, 2 ou 3 de manière équiprobable suivant la place de l'insertion T_3 : $N, N-1$ ou $N-2$; comme on a montré que la situation a a une chance sur deux de se produire, on en déduit que les 6 situations suivantes sont équiprobables.

7) On imagine qu'on réitère le raisonnement des deux questions précédentes. A l'instant T_{N-1} , la carte C_N est en haut du paquet et toutes les distributions des cartes suivantes sont équiprobables ; à l'instant T on prend la carte du dessus à savoir la carte C_N et on la place au hasard dans le paquet . Il est légitime de penser que toutes les distributions sont alors équiprobables.

Partie II

8) On reprend la définition de la variable aléatoire T : $T = T_{N-1} + 1 = \sum_{k=1}^{k=N-1} \Delta_k + 1$

Par linéarité de l'espérance : $E(T) = \sum_{k=1}^{k=N-1} E(\Delta_k) + 1 = \sum_{k=1}^{k=N-1} \frac{N}{k} + 1 = \sum_{k=1}^{k=N-1} \frac{N}{k} + \frac{N}{N}$

$$E(T) = \sum_{k=1}^{k=N} \frac{N}{k} = NH_N$$

Les variables aléatoires (Δ_k) sont mutuellement indépendantes, ainsi

$$V(T) = V\left(\sum_{k=1}^{k=N-1} \Delta_k + 1\right) = V\left(\sum_{k=1}^{k=N-1} \Delta_k\right) = \left(\sum_{k=1}^{k=N-1} V(\Delta_k)\right) = N \sum_{k=1}^{k=N-1} \frac{N-k}{k^2}$$

$$V(T) = N \sum_{k=1}^{k=N} \frac{N-k}{k^2} \quad (\text{on rajoute un terme nul})$$

$$V(T) = N^2 \sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k^2} - N \sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k} = N \left(\sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k^2}\right) - NH_N$$

9) a) La fonction $t \longrightarrow \frac{1}{t}$ est décroissante sur \mathbb{R}^{+*} ainsi :

$$\forall n > 0 \quad \forall t \quad n \leq t \leq n+1 \implies \frac{1}{n+1} \leq \frac{1}{t} \leq \frac{1}{n}$$

Intégrons cette double inégalité entre n et $n+1$, les bornes sont dans l'ordre croissant :

$$\frac{1}{n+1}(n+1-n) \leq \int_n^{n+1} \frac{1}{t} dt \leq \frac{1}{n}(n+1-n)$$

$$\boxed{\frac{1}{n+1} \leq \int_n^{n+1} \frac{1}{t} dt \leq \frac{1}{n}}$$

b) On peut écrire l'inégalité ci-dessus sous la forme : $\forall n > 0 \quad \frac{1}{n+1} \leq \ln(n+1) - \ln(n) \leq \frac{1}{n} \quad (*)$

i) $u_{n+1} - u_n = H_{n+1} - H_n - \ln(n+1) + \ln(n) = \frac{1}{n+1} - \ln(n+1) + \ln(n)$

$u_{n+1} - u_n \leq 0 \quad (\text{voir inégalité précédente})$

ii) Dans l'inégalité (*), remplaçons n par i puis sommions les inégalités (*) pour i variant de 1 à n :

$$\sum_{i=1}^{i=n} \frac{1}{i+1} \leq \sum_{i=1}^{i=n} (\ln(i+1) - \ln(i)) \leq \sum_{i=1}^{i=n} \frac{1}{i}$$

$$\implies \ln(n+1) - \ln(1) \leq H_n$$

$$\implies \ln(n+1) \leq H_n$$

et maintenant sommions les inégalités (*) pour i variant de 1 à $n-1$

$$\sum_{i=1}^{i=n-1} \frac{1}{i+1} \leq \sum_{i=1}^{i=n-1} (\ln(i+1) - \ln(i)) \leq \sum_{i=1}^{i=n-1} \frac{1}{i}$$

$$\implies H_n - 1 \leq \ln(n) - \ln(1) = \ln(n)$$

$$\implies H_n \leq \ln(n) + 1 \quad (**)$$

En regroupant les deux inégalités : $\forall n > 0 \quad \ln(n+1) \leq H_n \leq \ln(n) + 1$

iii) Des inégalités précédentes on déduit que :

$$u_n = H_n - \ln(n) \geq \ln(n+1) - \ln(n) \geq 0 \quad (\text{par croissance de la fonction } \ln)$$

c) Ainsi la suite $(u_n)_{n \in \mathbb{N}}$ est décroissante et minorée par 0 ; elle converge vers un réel γ et $\gamma \geq 0$.

$$\text{On sait de plus que : } \forall n > 0 \quad H_n \leq \ln(n) + 1 \quad (**) \Rightarrow \forall n > 0 \quad u_n \leq 1 \Rightarrow \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n \leq 1 ;$$

nous avons bien montré que $\gamma \in [0, 1]$.

10) a) Nous savons que :

$$\left. \begin{array}{l} E(T) = NH_N \\ \ln(N+1) \leq H_N \leq \ln(N) + 1 \end{array} \right\} \Rightarrow N \ln(N+1) \leq E(T) \leq N \ln(N) + N$$

$$\Rightarrow \frac{\ln(N+1)}{\ln(N)} \leq \frac{E(T)}{N \ln(N)} \leq 1 + \frac{1}{\ln(N)} \quad (N > 1 \text{ donc } \ln(N) > 0)$$

$$\Rightarrow \frac{\ln\left(N\left(1 + \frac{1}{\ln(N)}\right)\right)}{\ln(N)} \leq \frac{E(T)}{N \ln(N)} \leq 1 + \frac{1}{\ln(N)}$$

$$\Rightarrow \frac{\ln(N) + \ln\left(1 + \frac{1}{\ln(N)}\right)}{\ln(N)} \leq \frac{E(T)}{N \ln(N)} \leq 1 + \frac{1}{\ln(N)}$$

$$\Rightarrow \underbrace{1 + \frac{\ln\left(1 + \frac{1}{\ln(N)}\right)}{\ln(N)}}_{\downarrow} \leq \frac{E(T)}{N \ln(N)} \leq \underbrace{1 + \frac{1}{\ln(N)}}_{\downarrow \text{ quand } n \text{ tend vers l'infini}}$$

1

1

$$\text{Et par le théorème des encadrements } \lim_{N \rightarrow +\infty} \left(\frac{E(T)}{N \ln(N)} \right) = 1 \Rightarrow E(T) \underset{N \rightarrow +\infty}{\sim} N \ln(N)$$

$$\text{On sait que } \lim_{n \rightarrow +\infty} u_n = \gamma \Rightarrow \lim_{n \rightarrow +\infty} (u_n - \gamma) = 0$$

$$\text{Posons } \varepsilon_n = u_n - \gamma; \quad \lim_{n \rightarrow +\infty} \varepsilon_n = 0$$

$$H_N = u_N + \ln(N) = \ln(N) + \gamma + \varepsilon_N$$

$$E(T) = N \ln(N) + \gamma N + N \varepsilon_N$$

$$E(T) = N \ln(N) + \gamma N + o(N)$$

b) $\frac{V(T)}{N^2} = \sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k^2} - \frac{H_N}{N}$; la série de terme général $\left(\frac{1}{k^2}\right)_{k>0}$ est une série de référence : elle est convergente et le

terme général $\left(\frac{1}{k^2}\right)_{k>0}$ est positif ; on en déduit que la suite $\left(\sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k^2}\right)_{N>0}$ est croissante et converge vers un réel α

strictement positif ; ainsi $\sum_{k=1}^{k=N} \frac{1}{k^2} \leq \alpha$ et $\frac{V(T)}{N^2} \leq \alpha$ soit $V(T) \leq \alpha N^2$.

de plus $\ln(N+1) \leq H_N \leq \ln(N)+1$

$$\Rightarrow \frac{\ln(N+1)}{N} \leq \frac{H_N}{N} \leq \frac{\ln(N)}{N} + \frac{1}{N}$$

$$\begin{array}{ccc} \downarrow & & \downarrow \quad \downarrow \\ 0 & & 0 \quad 0 \end{array}$$

(par croissances comparées)

par le théorème des encadrements $\lim_{N \rightarrow +\infty} \left(\frac{H_N}{N}\right) = 0$

ainsi $\lim_{N \rightarrow +\infty} \left(\frac{V(T)}{N^2}\right) = \alpha$ avec α strictement positif.

$$\lim_{N \rightarrow +\infty} \left(\frac{V(T)}{N^2}\right) = \alpha \quad \Rightarrow \quad \lim_{N \rightarrow +\infty} \left(\frac{V(T)}{\alpha N^2}\right) = 1 \quad \Rightarrow \quad V(T) \underset{N \rightarrow +\infty}{\sim} \alpha N^2$$

11) a) Rappelons que $E(T) = NH_N = Nu_N + N \ln N$

$$T(\omega) - E(T) = T(\omega) - Nu_N - N \ln N$$

$$T(\omega) - N \ln N = (T(\omega) - E(T)) - (Nu_N)$$

par inégalité triangulaire

$$|T(\omega) - N \ln N| \leq |T(\omega) - E(T)| + |Nu_N|$$

$$|T(\omega) - N \ln N| \leq |T(\omega) - E(T)| + N \quad \text{car } 0 \leq u_N \leq 1$$

Supposons que $\omega \in (|T - N \ln(N)| \geq cN)$

$$\text{alors } |T(\omega) - N \ln(N)| \geq cN$$

$$\text{alors } |T(\omega) - E(T)| + N \geq cN$$

$$\text{alors } |T(\omega) - E(T)| \geq (c-1)N$$

alors $\omega \in (|T - E(T)| \geq (c-1)N)$

On peut en conclure l'inclusion suivante :

$$\left(|T - N \ln(N)| \geq cN\right) \subset \left(|T - E(T)| \geq (c-1)N\right)$$

On sait que pour tout événement A et B on a : $A \subset B \Rightarrow P(A) \leq P(B)$

$$\text{Ici : } P(|T - N \ln(N)| \geq cN) \leq \underbrace{P(|T - E(T)| \geq (c-1)N)}_{\text{Bienaymé Tchebishev}} \leq \frac{V(T)}{(c-1)^2 N^2}$$

$$P(|T - N \ln(N)| \geq cN) \leq \frac{\alpha^2}{(c-1)^2}$$

Ou encore, une probabilité étant positive $0 \leq P(|T - N \ln(N)| \geq cN) \leq \frac{\alpha^2}{(c-1)^2}$ et par le théorème des

encadrements $\lim_{c \rightarrow +\infty} P(|T - N \ln(N)| \geq cN) = 0$

12) Revenons à l'inégalité de la question précédente et remplaçons la constante c par $\varepsilon \ln(N)$. le résultat de

la question précédente est valable pour c strictement supérieur à 1, nous prenons N strictement supérieur à $e^{\frac{1}{\varepsilon}}$

$$N > e^{\frac{1}{\varepsilon}} \Rightarrow 0 \leq P(|T - N \ln(N)| \geq \varepsilon \ln(N) N) \leq \frac{\alpha^2}{(\varepsilon \ln(N) - 1)^2} ; \text{ et à nouveau par le théorème des}$$

encadrements : $\lim_{N \rightarrow +\infty} P(|T - N \ln(N)| \geq \varepsilon \ln(N) N) = 0$

Partie III

13) Voilà le programme tel qu'on peut le compléter

```

PROGRAM ESSEC2011 ;
TYPE Paquet=ARRAY[1..32] OF INTEGER ;
VAR  Jeu : Paquet ;
     S , i : INTEGER ;

PROCEDURE INIT ( VAR Jeu : Paquet) ;
VAR i : INTEGER ;
BEGIN
FOR i :=1 TO 32   DO  Jeu[i] :=i ;
END ;

PROCEDURE Insertion(VAR Jeu : Paquet) ;
VAR i, k, cartedessus : INTEGER ;
BEGIN
  k := RANDOM(32)+1 ;
  cartedessus := Jeu[1] ;
  IF k>1 THEN FOR i :=1 TO k-1 DO Jeu[i] :=Jeu[i+1] ;
  Jeu[k] :=cartedessus ;
END ;

FUNCTION T(Jeu :Paquet) : INTEGER ;
VAR n : INTEGER ;
BEGIN
  Init(Jeu) ;
  n :=0 ;
  WHILE Jeu[1]<>32 DO
  BEGIN
    Insertion(Jeu) ;
    n := n+1 ;
  END ;
  T := n ;
END ;

BEGIN
S :=0 ;
FOR i :=1 TO 100 DO  S := S + T(Jeu) ;
WRITELN( 'moyenne des valeurs prises par T' , S/100) ;
END.

```

c) La fonction T simule des insertions et renvoie le nombre (aléatoire) d'insertions nécessaires à amener la carte du dessous en première place.

Partie III

14) a) Si on sait que la condition $T \leq n$, en vertu de la remarque de la question 7, à l'instant n , le paquet est distribué de sorte que toutes les configurations sont équiprobables ainsi : $P_{T \leq n}(E_n) = \pi(A)$

En revenant à la définition des probabilités conditionnelles :
$$P_{T \leq n}(E_n) = \frac{P(E_n \cap (T \leq n))}{P(T \leq n)} = \pi(A)$$

$$\Rightarrow P(E_n \cap (T \leq n)) = \pi(A)P(T \leq n)$$

b): $(E_n \cap (T > n)) \subset (T > n)$
 $\Rightarrow P(E_n \cap (T > n)) \leq P(T > n)$

c) $\mu_n(A) = \sum_{\sigma \in A} \mu_n(\{\sigma\}) = P(E_n)$

$P(E_n) = P(E_n \cap (T > n)) + P(E_n \cap (T \leq n))$ formule des probabilités totales

$P(E_n) \leq P(T > n) + \pi(A)P(T \leq n) \leq P(T > n) + \pi(A)$

$\mu_n(A) \leq P(T > n) + \pi(A)$

15) a)
$$\left. \begin{aligned} \mu_n(\bar{A}) &= 1 - \mu_n(A) \\ \pi(\bar{A}) &= 1 - \pi(A) \end{aligned} \right\} \Rightarrow \mu_n(\bar{A}) - \pi(\bar{A}) = \pi(A) - \mu_n(A) = -(\mu_n(A) - \pi(A))$$

b) L'inégalité de la question i) est valable pour toute partie A donc aussi pour \bar{A} :

$\mu_n(\bar{A}) \leq P(T > n) + \pi(\bar{A})$

$\mu_n(\bar{A}) - \pi(\bar{A}) \leq P(T > n)$

$\Rightarrow \pi(A) - \mu_n(A) \leq P(T > n)$

$\Rightarrow \mu_n(A) - \pi(A) \geq -P(T > n)$

$\Rightarrow -P(T > n) \leq \mu_n(A) - \pi(A) \leq P(T > n)$

$\Rightarrow |\mu_n(A) - \pi(A)| \leq P(T > n)$

16) La majoration précédente est valable pour toutes les parties A , et le nombre de parties A étant fini, on peut écrire que : $0 \leq d(\mu_n, \pi) \leq P(T > n)$

Partie III

17) La variable aléatoire S_1 est la variable aléatoire constante égale à 1, car on est sûr d'avoir un nouveau timbre au premier achat.

18) Pour $k \geq 2$, la variable aléatoire S_k est le temps d'attente d'un nouveau timbre quand on a $k-1$ timbres différents.

S_k est la variable aléatoire égale au temps d'attente du premier succès quand le succès est d'obtenir un timbre non

encore dans la collection (il y en a $N - (k - 1)$) la probabilité de succès est égale à : $\frac{N - (k - 1)}{N}$.

La variable aléatoire S_k suit une loi géométrique de paramètre $\frac{N - (k - 1)}{N}$.

19) La variable aléatoire $S - S_1 = S - 1 = S_2 + S_3 + \dots + S_N$ est ainsi une somme de variables aléatoires

indépendantes suivant des lois géométriques de paramètres : $\frac{N - 1}{N}, \frac{N - 2}{N}, \frac{N - 3}{N}, \dots, \frac{1}{N}$, c'est exactement ce

qui se passe pour la variable aléatoire T_N ainsi $S - 1$ suit la même loi que T_N et S suit la même loi que T .

20) a) $(S > m) = B_1^m \cup B_2^m \cup B_3^m \cup \dots \cup B_{N-1}^m \cup B_N^m$

b) L'événement B_j^m est réalisé si au cours des m premiers tirages, on n'a pas acheté le timbre $n^o j$:

$$P(B_j^m) = \left(\frac{N - 1}{N}\right)^m$$

c) $(S > m) = B_1^m \cup B_2^m \cup B_3^m \cup \dots \cup B_{N-1}^m \cup B_N^m$

$$\Rightarrow P(S > m) \leq NP(B_j^m) = N \left(\frac{N - 1}{N}\right)^m$$

21) a) On peut étudier rapidement la fonction $x \longrightarrow \ln(1 + x) - x$ sur l'intervalle $]-1, +\infty[$ ou utiliser un argument de concavité.

b)

$$\left. \begin{aligned} P(T > m) = P(S > m) &\leq N \left(\frac{N - 1}{N}\right)^m \\ \left(\frac{N - 1}{N}\right)^m &= \left(1 - \frac{1}{N}\right)^m = e^{m \ln\left(1 - \frac{1}{N}\right)} \leq e^{-m \frac{1}{N}} \\ \text{On fait remarquer que } -\frac{1}{N} &\in]-1, +\infty[\end{aligned} \right\} \Rightarrow \underline{P(T > m) \leq N e^{-m \frac{1}{N}}}$$

22) a) $0 \leq d(\mu_n, \pi) \leq P(T > n) \leq N e^{-n \frac{1}{N}}$

Si $n \geq N \ln(N) + cN$, $n \geq N \ln(N) + cN \Rightarrow -n \leq -(N \ln(N) + cN)$

$$\Rightarrow 0 \leq d(\mu_n, \pi) \leq P(T > n) \leq N e^{-n \frac{1}{N}} \leq N e^{-(N \ln(N) + cN) \frac{1}{N}}$$

$$N e^{-(N \ln(N) + cN) \frac{1}{N}} = N e^{-(\ln(N) + c)} \leq N e^{-\ln(N)} e^{-c} = N \frac{1}{N} e^{-c} = e^{-c}$$

$$\Rightarrow 0 \leq d(\mu_n, \pi) \leq e^{-c}$$

Corrigé ESSEC MATHS II 9 mai 2011

12/12

b) Application numérique : $N=32$; $e^{-c} = 0,2 \Rightarrow -c = \ln(0,2) \Rightarrow c = \ln\left(\frac{1}{0,2}\right) = \ln 5$;

et $n \geq 32 \ln(32) + (\ln 5)32 = 32 \ln(160)$.