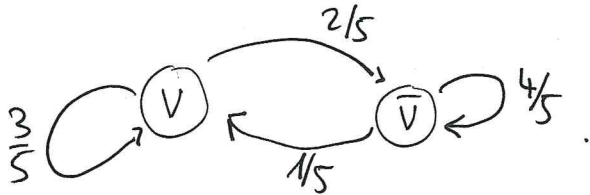


DS 5

I Partie A.

① La situation se modélise à l'aide du graphe suivant.



② La matrice de transition associée à ce graphe est

$$M = \begin{pmatrix} 3/5 & 2/5 \\ 1/5 & 4/5 \end{pmatrix}$$

③ 5% des clients ont visité le site la 1^{ère} journée donc $P_1 = (0,05 \ 0,95)$,

on a alors $P_2 = P_1 \times M = (0,22 \ 0,78)$ (à l'aide de la calculatrice)

ainsi la probabilité qu'un client visite le site lors de la 2^{ème} journée de promotion est de 0,22.

④ M n'a pas de 0, donc il existe un état stable $P = (a \ b)$

il satisfait $P = P M$

c'est à dire $(a \ b) = (a \ b) \begin{pmatrix} 3/5 & 2/5 \\ 1/5 & 4/5 \end{pmatrix}$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} a = \frac{3}{5}a + \frac{1}{5}b \\ b = \frac{2}{5}a + \frac{4}{5}b \end{cases}$$

$$\Leftrightarrow \begin{cases} \frac{2}{5}a - \frac{1}{5}b = 0 \\ -\frac{2}{5}a + \frac{1}{5}b = 0 \end{cases} \quad (\text{inutile})$$

$$\Leftrightarrow \frac{2}{5}a - \frac{1}{5}b = 0$$

$$\Leftrightarrow 2a - b = 0 \quad (\times 5)$$

d'autre part $a + b = 1$ donc $b = 1 - a$

$$\text{et donc } 2a - (1 - a) = 0 \Leftrightarrow 3a = 1 \Leftrightarrow a = \frac{1}{3}$$

d'où $b = \frac{2}{3}$ et l'état stable est $P(\frac{1}{3} \quad \frac{2}{3})$

En conclusion, au bout de quelques journées de promot, la probabilité qu'un client visite le site un jour de promotion est de $\frac{1}{3}$.

Partie B

① On dresse le tableau des degrés des sommets

somets	A	B	C	D	E	F	G	H	I
degrés	4	3	4	2	4	6	4	3	2

Le graphe est connexe car on peut relier n'importe quelle paire de sommets par une chaîne. Exactement 2 sommets sont de degré impair. Donc d'après le th d'Euler, il existe une chaîne Eulerienne entre ces 2 sommets.

Le robot peut commencer l'inspect^o en B et finir en H ou le contraire.

Par exemple: B-A-D-F-C-E-G-I-H

② On utilise l'algorithme de Dijkstra pour déterminer le temps minimal pour un paquet d'aller de A à I.

A	B	C	D	E	F	G	H	I
0	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞	∞
	30 _A	30 _A	20 _A	∞	50 _A	∞	∞	∞
	30 _A	30 _A		∞	50 _A	∞	∞	∞
		30 _A		40 _B	50 _A	∞	∞	∞
				40 _B	50 _A	∞	∞	∞
					50 _A	80 _E		
						60 _F	90 _F	
							90 _F	70 _G

Le temps le plus court pour arriver en I est donc de 70 ms.
il s'agit du parcours A-F-G-I.

II ① Dessons le tableau des degrés des sommets

sommet	1	2	3	4	5
degrés	3	4	2	2	3

Le graphe étant connexe et sachant que les sommets ① et ⑤ sont les uniques sommets de degré impair, il existe, d'après le th d'Euler une chaîne Eulerienne entre le sommet 1 et le 5.

par exemple 1-2-3-5-2-4-1-5 convient.

② a) la matrice M associée au graphe est

$$M = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

⑤ Pour déterminer le nombre de parcours express, il s'agit de déterminer le nombre de chaînes de longueur 3 entre le sommet 1 et le 4.

On lit le coeff a_{14} de M^3

Il y a 5 parcours de longueur 3.

③ On a $f(x) = ax^2 + bx + c$

$$A(2, 8,1) \in \mathcal{C} \Leftrightarrow f(2) = 8,1 \Leftrightarrow 4a + 2b + c = 8,1$$

$$J(10; 2,5) \in \mathcal{C} \Leftrightarrow f(10) = 2,5 \Leftrightarrow 100a + 10b + c = 2,5$$

$$K(20, 0) \in \mathcal{C} \Leftrightarrow f(20) = 0 \Leftrightarrow 400a + 20b + c = 0$$

En mettant ces équations ensemble on a

$$\begin{cases} 400a + 20b + c = 0 \\ 100a + 10b + c = 2,5 \\ 4a + 2b + c = 8,1 \end{cases}$$

④ $\Leftrightarrow UX = V$ avec $U = \begin{pmatrix} 400 & 20 & 1 \\ 100 & 10 & 1 \\ 4 & 2 & 1 \end{pmatrix}$; $X = \begin{pmatrix} a \\ b \\ c \end{pmatrix}$; $V = \begin{pmatrix} 0 \\ 2,5 \\ 8,1 \end{pmatrix}$

⑤ $UX = V \Leftrightarrow U^{-1}UX = U^{-1}V$ ($\times U^{-1}$ à gauche)

$$\Leftrightarrow X = U^{-1}V$$

donc à la calculatrice:

$$X = \begin{pmatrix} 0,025 \\ -1 \\ 10 \end{pmatrix}$$

le toboggan est modélisé par

$$f(x) = 0,025x^2 - x + 10.$$