

# Modélisation des files d'attente dans le secteur sanitaire.




Réalisé par:

*Bourazza Hamza*

*N SCEI:20573*

## Plan:

- 
- ▶ 1-Notations.
  - ▶ 2-Théorie des files d'attente.
  - ▶ 3-modélisation des files d'attente.
  - ▶ 4-simulation.



# Notations:

## ► Notation de kendall:

*La nomenclature générale d'une file d'attente est de la forme  $A/B/n/m/c$*

*A type d'arrivées*

*B: type de service*

*n: nombre de serveurs*

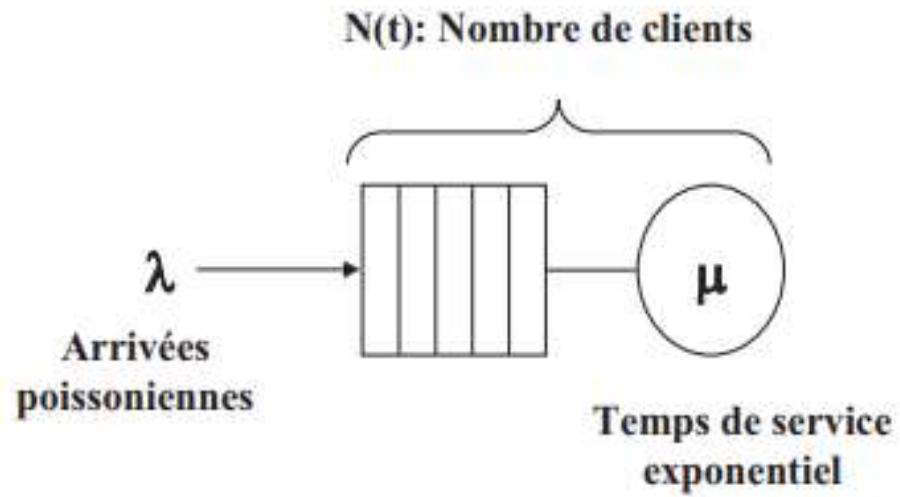
*m: la capacité du système*

*Dis: la discipline lifo ou fifo*

*Les types possibles pour A et B sont M (markovien), D (déterministe), G (général)...*



File M/M1:



# A/B/c/K/m/Z:

A	loi de l'intervalle de temps entre 2 arrivées
	$A = M$ : loi exponentielle
	$A = D$ : inter arrivées constantes
	$A = G$ : loi non précisée (cas général)
B	la loi du temps de service
C	nombre de serveurs
K	nombre maximum de clients dans la file
m	nombre de clients potentiels
Z	discipline de la file
	FIFO, LIFO, FIRO (R=Random), FIPO ???

Rq : lorsque  $K$  ou  $m$  sont infinis, on ne les note pas, idem pour  $Z = FIFO$

$c$	nombre de serveurs
$\lambda$	nombre moyen de clients entrant par unité de temps
$\mu$	nombre moyen de clients servis par unité de temps
$\frac{1}{\mu}$	temps moyen de service
$\varphi = \frac{\lambda}{\mu}$	intensité du trafic  <b>ou</b> nombre moyen de clients entrant par u.t. multiplié par le temps moyen de service, <b>ou encore</b> temps d'occupation cumulé sur les $c$ serveurs ( <i>i.e.</i> , le nombre moyen de clients en service)
$\rho = \frac{\varphi}{c} = \frac{\lambda}{c\mu}$	probabilité qu'un serveur soit occupé  <b>ou</b> taux d'utilisation du système  <b>ou</b> nombre moyen d'arrivées pendant le temps moyen de service
$\tau$	intervalle de temps moyen entre deux arrivées

$N_t$	variable aléatoire donnant le nombre moyen de clients présents dans le système (indépendant du temps) ( $N_t = N$ )
$p_k = P(N = k)$	$(p_k)_{k \geq 0}$ la loi de $N$
$N_{q,t}$	nombre de clients dans la file ( $N_{q,t} = N_q$ )
$N_{s,t}$	nombre de clients en cours de traitement ( $N_{s,t} = N_s$ )
$L = \mathbb{E}(N)$	nombre moyen de clients dans le système
$L_q = \mathbb{E}(N_q)$	nombre moyen de clients dans la file
$L_s = \mathbb{E}(N_s)$	nombre moyen de clients en cours de traitement

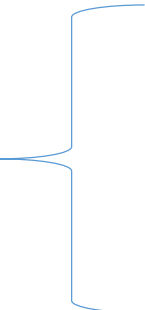


$q$	variable aléatoire donnant le temps passé à attendre
$s$	variable aléatoire donnant le temps de service
$w$	variable aléatoire donnant le temps passé dans le système
$W = \mathbb{E}(w)$	temps moyen passé dans le système
$W_q = \mathbb{E}(q)$	temps moyen passé à attendre
$W_s = \mathbb{E}(s)$	temps moyen de service

# Relations importantes.

- ▶  $w = q + s$
  - ▶  $W = Wq + Ws$
  - ▶  $N = Nq + Ns$
  - ▶  $L = Lq + Ls$
- 
- ▶ Q:queue.
  - ▶ S:service.

# Lois de Little (relation entre nombre de clients et le temps passé)



►  $L = \lambda W$

►  $Lq = \lambda Wq$

►  $Ls = \lambda Ws$

# Théorie Pour M/M/1

- ▶  $p_n$  : probabilité qu'il y ait  $n$  clients dans le système:

$$p_n = P(N = n) = \varphi^n (1 - \varphi)$$

Il vient alors:

$$L = \mathbb{E}(N) = \frac{\varphi}{1 - \varphi}$$

- ▶  $L$ : nombre moyen de clients dans le système

Le temps passé dans le système est:

$$W = \frac{L}{\lambda} = \frac{1}{\mu(1-\varphi)} = \frac{\mathbb{E}(s)}{1-\varphi}$$

temps moyen de service :

$$W_s = \mathbb{E}(s) = \frac{1}{\mu}$$

temps moyen passé dans la file:

$$W_q = W - \mathbb{E}(s) = \frac{\varphi}{\mu(1-\varphi)}$$

nombre moyen de clients dans la file: loi de little

$$L_q = \lambda W_q = \frac{\varphi^2}{(1-\varphi)}$$

*la probabilité que le serveur soit vide:*

$$p_0 = P(N=0) = 1 - \varphi$$

*probabilité d'avoir moins de  $n$   
clients dans le système:*

$$p_{k < N_n} = P(k < n) = 1 - \varphi^n$$

---

## Pour une file M/M/C.

- Pour que le système soit stable il faut que la capacité des serveurs soit supérieure au taux d'arrivée :

$$\lambda < C\mu \text{ on pose } \rho = \frac{\lambda}{C\mu} = \frac{\varphi}{C} < 1$$

En régime permanent:

La probabilité qu'il y ait  $n$  clients dans le système est:

$$\begin{cases} p_n = \frac{\varphi^n}{n!} p_0 & \text{pour } n = 1, \dots, C-1 \\ p_n = \frac{\varphi^n}{C! C^{n-C}} p_0 & \text{pour } n = C, C+1, \dots \end{cases}$$

- La Probabilité de que le système soit vide :

$$p_0 = \frac{1}{\sum_{n=0}^{C-1} \frac{\varphi^n}{n!} + \frac{\varphi^C}{C!(1-\rho)}}$$

La probabilité de que tous les serveurs soient occupés :

$$p_C = \frac{\varphi^C}{C!} p_0$$

Nombre moyen de clients dans le système

$$L = \varphi + p_0 \frac{\varphi^C}{C!} \frac{\rho}{(1-\rho)^2}$$

Temps moyen passé dans le système : formule de Little  $L = \lambda W$  :

$$W = \frac{1}{\mu} + p_C \frac{1}{C\mu} \frac{1}{(1-\rho)^2}$$



- Temps moyen passé dans le système à attendre:

$$W_q = p_c \frac{1}{C\mu} \frac{1}{(1 - \rho)^2}$$

Nombre moyen de clients en attente :  $L_q = \lambda W_q$

$$L_q = p_c \frac{\rho}{(1 - \rho)^2}$$

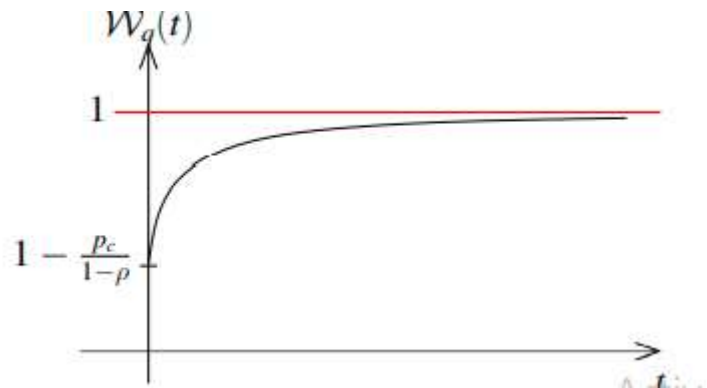
la probabilité qu'un client n'attende pas:

$$W_q(0) = P(q = 0) = P(N \leq C - 1) = 1 - \frac{p_c}{1 - \rho}$$

- $q$  est la variable aléatoire donnant le temps passé à attendre... :

$W_q(t) = P(q < t)$  est :

$$\begin{cases} W_q(t) = P(q \leq t) \\ W_q(t) = \mathbb{1}_{[0,t[}(t) \left(1 - \frac{\rho_c}{1-\rho} e^{-C\mu(1-\rho)t}\right) \end{cases}$$



# Résultat matplotlib

Exemple  $c=\lambda=7$   $\mu=6$

```
>>> T=np.linspace(0,10,1000)
```

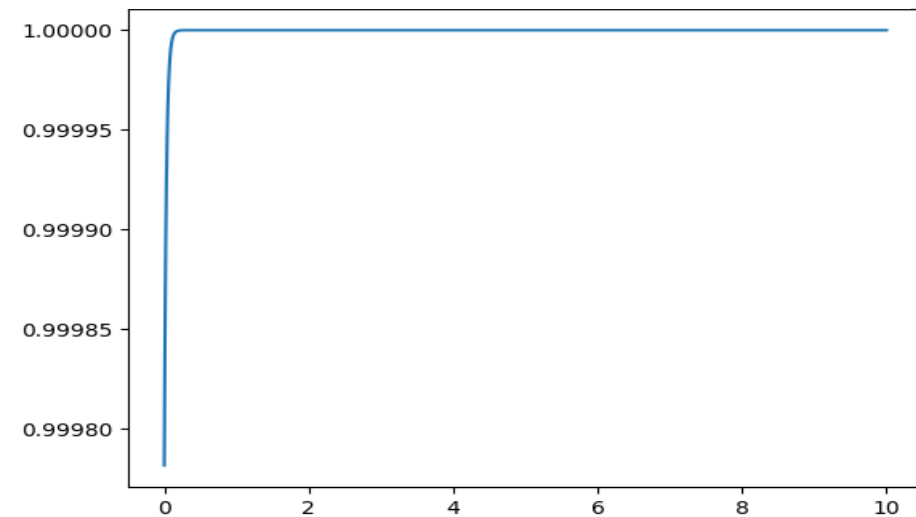
```
>>> Y=repartition(7,6,7,T)
```

```
>>> plt.plot(T,Y)
```

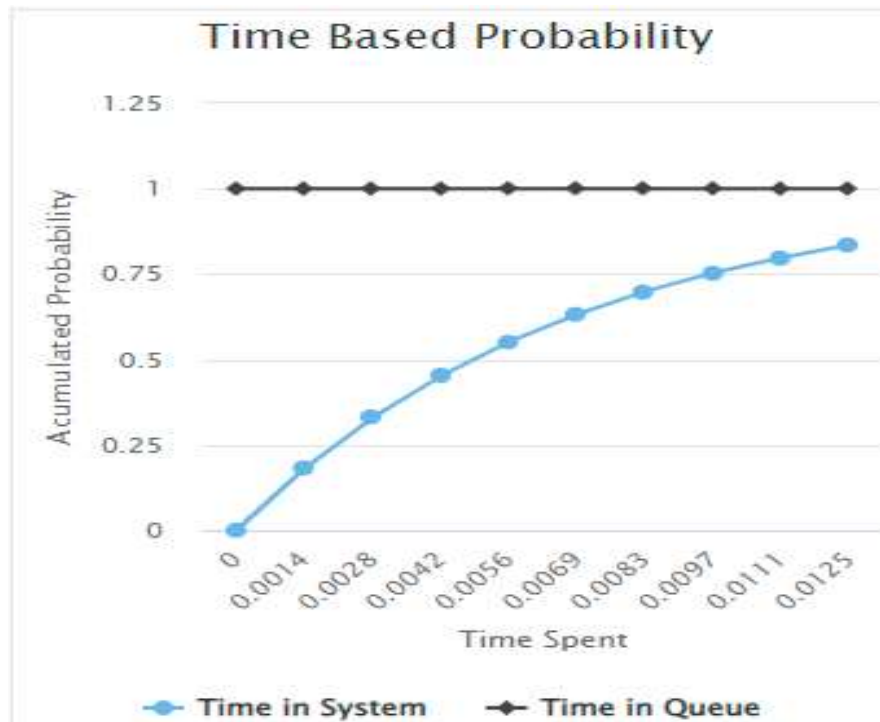
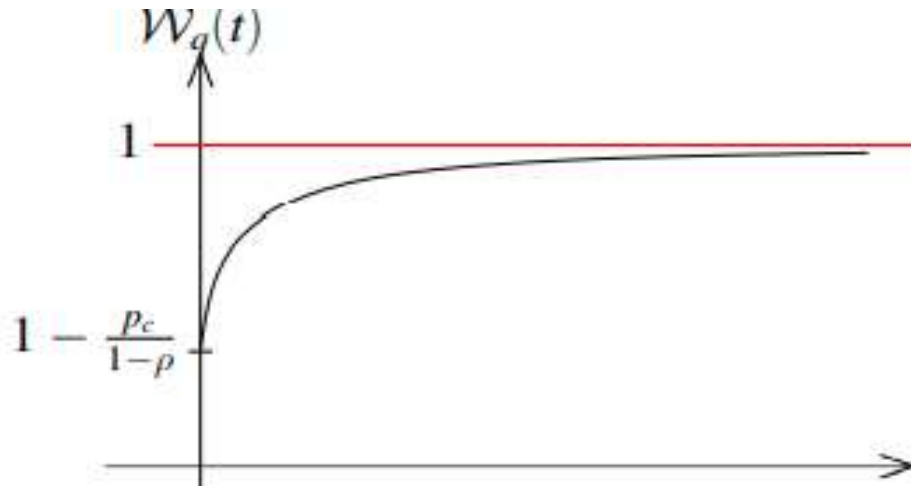
```
[<matplotlib.lines.Line2D object at 0x00000266AE0A4B50>]
```

```
>>> plt.show()
```

□ ×



## Résultat théorique

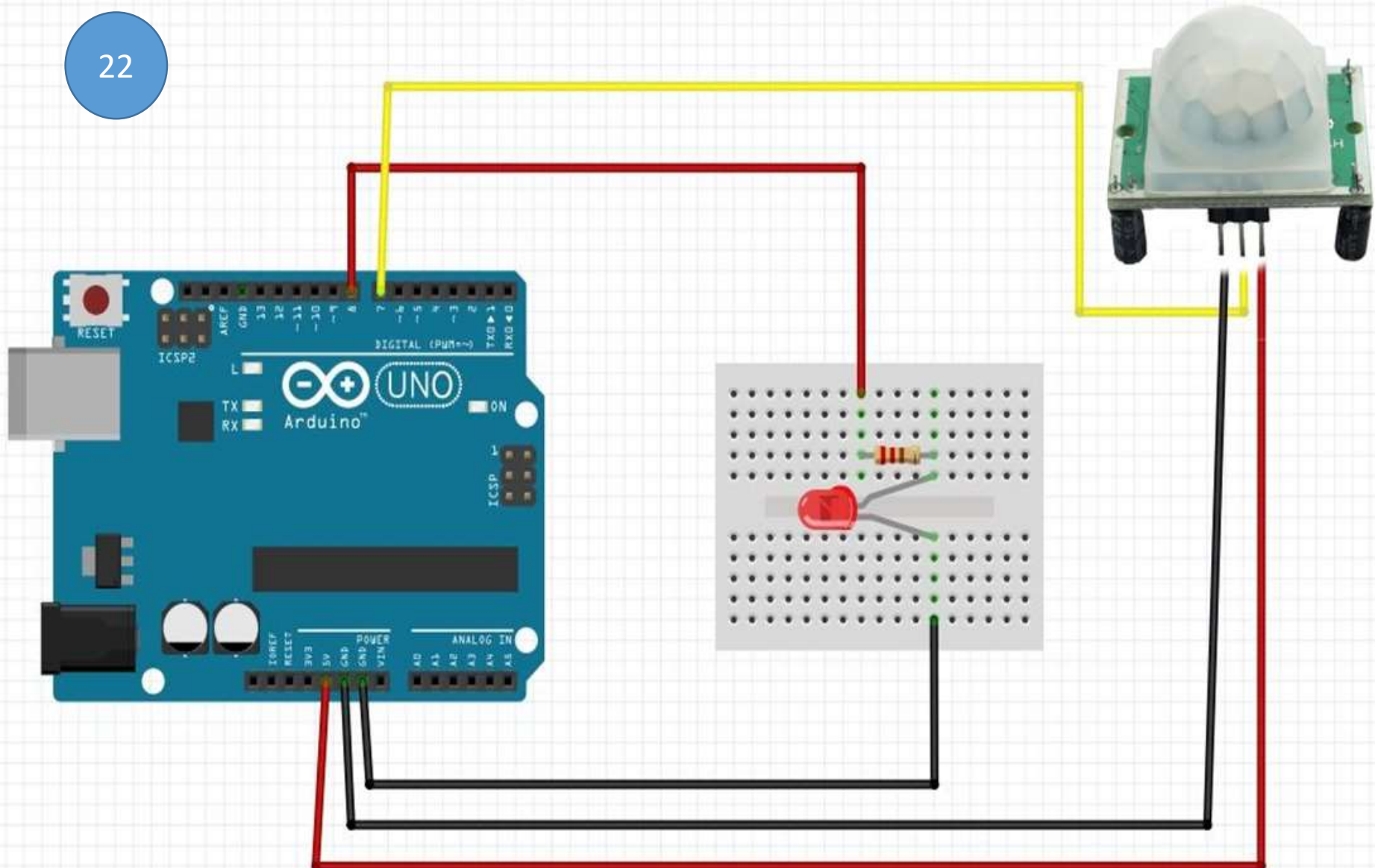


## Modelisation d'une file d'attente type M/M/C

```
def modelisation_file_dattenteMM(l,u,c,n):#l:nombre moyen de clients par unite de temps
u :nombre servis par unite de temps c nombre de serveurs m model
    return("Probabilité de que le système soit vide est ",proba_vide(l,u,c),"la proba
que tous les serveurs soient vides est",proba_serveurs_vides(l,u,c) /n ,"le systeme
est",est_stable_systeme(l,u,c),"Nombre moyen de clients dans le
système",moyen_clients_systeme(l,u,c), "Temps moyen passé dans le
système",temps_moy_s(l,u,c),"Temps moyen passé dans la
file",attente_queue(l,u,c),"Temps moyen passé dans le systeme",att_syst(l,u,c),"Nombre
moyen de clients en attente",moy_clients_att(l,u,c),"probabilité qu'il y ait",n,"
clients dans le système",proba_clients(l,u,c,n),"probabilité qu'un client n'attende
pas",proba_non_attente(l,u,c))
```

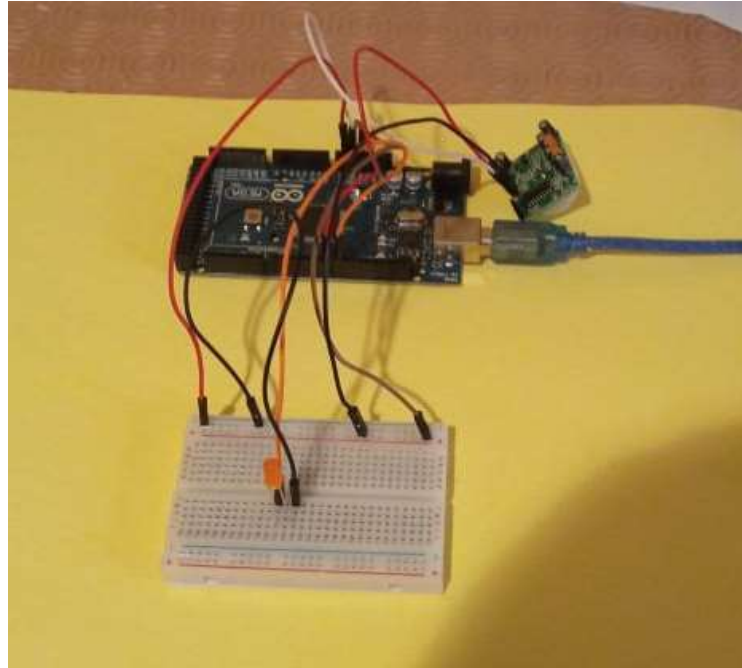
- ▶ Ainsi il est clair qu'on doit collecter les variables  $\lambda$  et  $\mu$ , pour ce faire on utilise le montage a base arduino suivant.

22



## Problèmes rencontrés:

faible précision du capteur.



Dans toute cette partie on travaille avec:

►  $T_n$ : l'instant d'arrivée du nième patient.

$(\tau_n = T_{n+1} - T_n)_{n \geq 0}$  les inter arrivées qui sont exponentielles ( $\lambda$ ).

► 
$$N(t) = \sum_{n \geq 1} T_n \quad \forall T_n \in [0, t]$$

représente le nombre de clients entrées .

$U_n$  : Le temps d'arrivée au guichet du nième client au serveur.

$$U_n - U_{n-1} \rightsquigarrow \exp(\lambda).$$

$R_n$  le temps de service du n eme patient.

On suppose qu'il existe deux constantes  $a, D > 0$  telles que :

$$R_n = aA_n + D.$$

Avec  $A_n$ : le nombre de services fournis au n eme patient.



- ▶ On travaille dans le cas d'une file de type M/M/K.
- ▶ Nous visons maintenant d'optimiser le nombre de serveurs afin que la file demeure raisonnable ainsi nous nous intéressons à pour un
$$p = P\{max_{[0,t]} F > S\}$$
- ▶ Instant t fixé et des valeur k de serveurs, nous choisirons alors le plus petit entier k rendant cette quantité inférieure à 0,05.
- ▶ le calcul de p revient à un calcul numérique d'une espérance à l'aide de la loi des grands nombres.

## Proposition:

On définit:

$$\tau = \max\{n \geq 1, T_n \leq t\}$$

Et pour  $\tau \geq 1$ :

$$\forall 1 \leq i \leq \tau, m_i = \sum_{k=1}^i \{1_{T_i < U_k}\}.$$

Alors

$$\max_{[0,t]} F = \max_{i=1,2,\dots,\tau} (m_i)$$

Avec

$$\max(\emptyset) = 0.$$

- ▶ On suppose dans ce qui suit :
- ▶ L'unité de temps est la minute.

Le temps d'ouverture 10 heures par jour.

La constante  $a$  est trente secondes par service et la constante  $d$  à une minute et Trente secondes.

Le temps moyen d'inter-arrivée est d'une minute et vingt secondes.

Le nombre moyen de services offerts à un patient entrant est de 3.

Le seuil critique est 20 personnes.

- ▶ En utilisant ces données numériques, nous avons simulé, pour des valeurs de  $k$  allant de 1 à 4, une réalisation de la loi binomiale de paramètres 100 et  $p$ .
- ▶ Nous avons consigné les résultats obtenus ci-dessous en prenant soin de faire apparaître la moyenne empirique associée:
- ▶ Pour  $k=1$  : Réalisation de la somme : 100.  
Moyenne empirique : 1 .
- ▶ Pour  $k=2$  : Réalisation de la somme : 100.  
Moyenne empirique : 1.
- ▶ Pour  $k=3$  : Réalisation de la somme : 2.  
Moyenne empirique : 0.02 .
- ▶ Pour  $k=4$  : Réalisation de la somme : 0.  
Moyenne empirique : 0

- D'après l'inégalité de Bienyamé Tchebechyv

$$\mathbb{P}(|X - \mathbb{E}[X]| \geq \alpha) \leq \frac{\sigma^2}{\alpha^2}.$$

- on trouve en choisissant :

$$\varepsilon = \sqrt{\frac{-\ln(0.05)}{200}}.$$

Si  $k = 1$ ,  $p \in ]0.87, 1]$ ,

Si  $k = 2$ ,  $p \in ]0.87, 1]$

Si  $k = 3$ ,  $p \in [0, 0.15]$ ,

Si  $k = 4$ ,  $p \in [0, 0.13]$ .

- $k = 1$  et  $k = 2$  sont éliminées

$k = 3$  apparait satisfaisante

# Simulation de taille de la file d'attente à un instant donné a serveur unique

Le codage suivant permet de simuler une réalisation du vecteur  $(F(1), F(2), \dots, F(p))$  (la taille de la file)

```
>> lamda=0.75
p=100
a=3
c=1
d=1

T(1) = - log(rand)/lamda
U(1) = T(1)
n=1
while (T(n)<p)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda
U(n+1) = max(U(n)+ a*randn(c) + d,T(n+1))
n=n+1
end

for (j=1:p)
N(j) = T(j)
end
for (j=1:p)
S(j) = U(j)
end
for (j=1:p)
F(j) = N(j)-S(j)
end
plot(-F)
```

```
>> k=3;
a=2;
c=1;
d=1;
p=100;
lamda=0.7;
T(1) = - log(rand)/lamda;
U(1) = T(1);
n=1;
while (T(n)<p) & (n < k)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = T(n+1);
n=n+1;
end

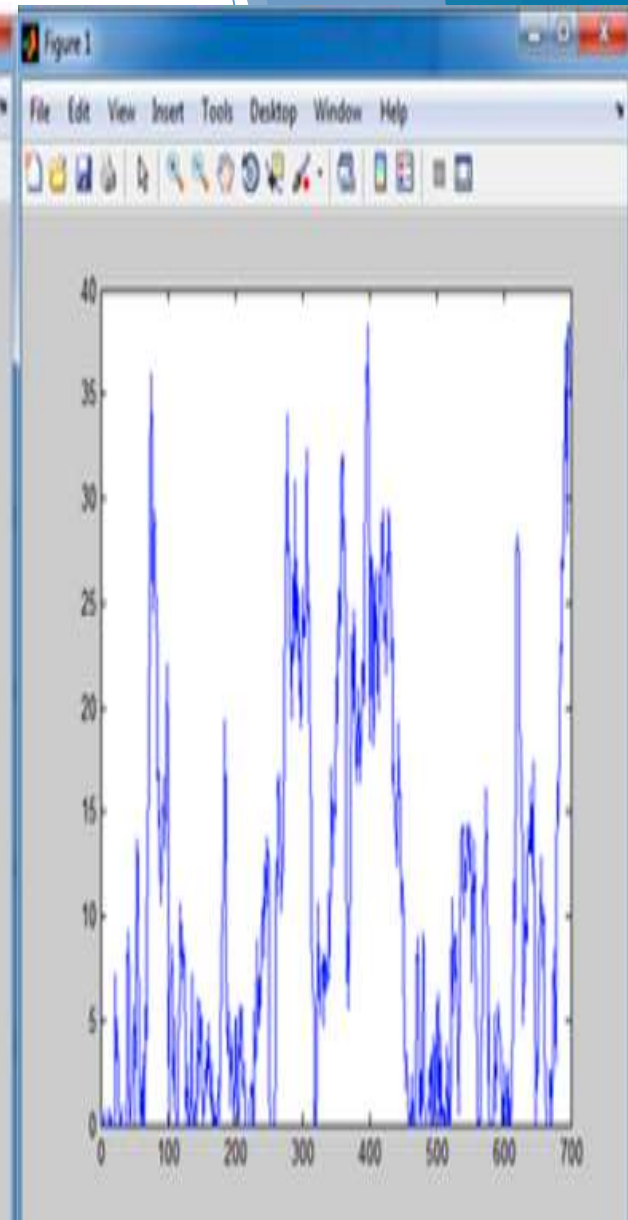
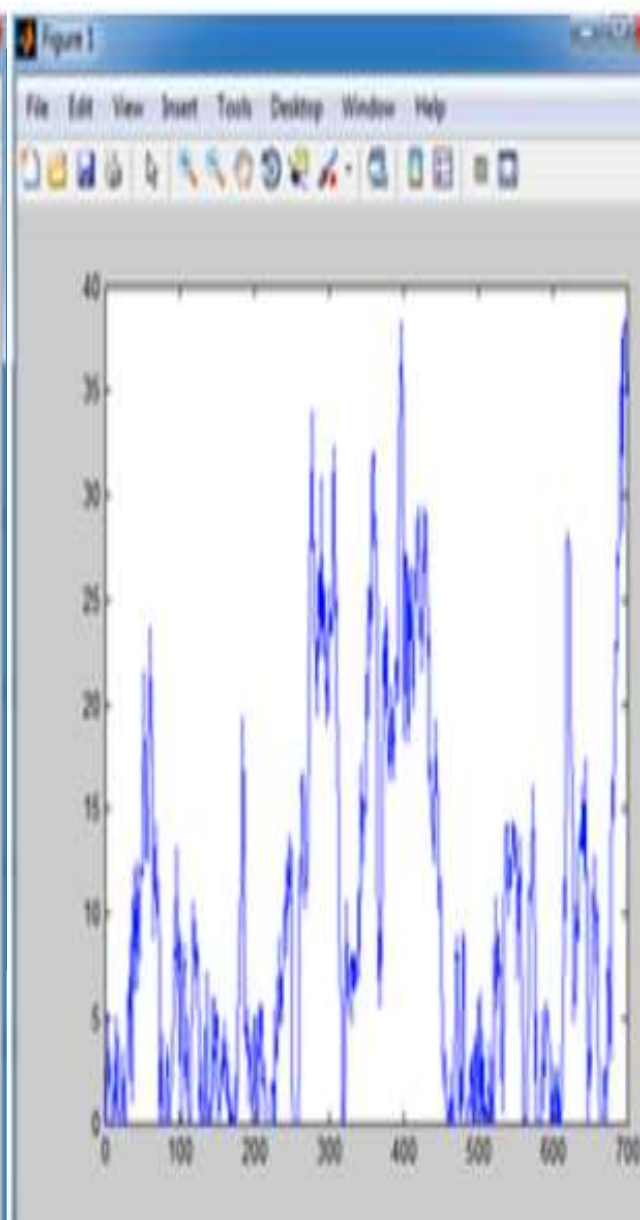
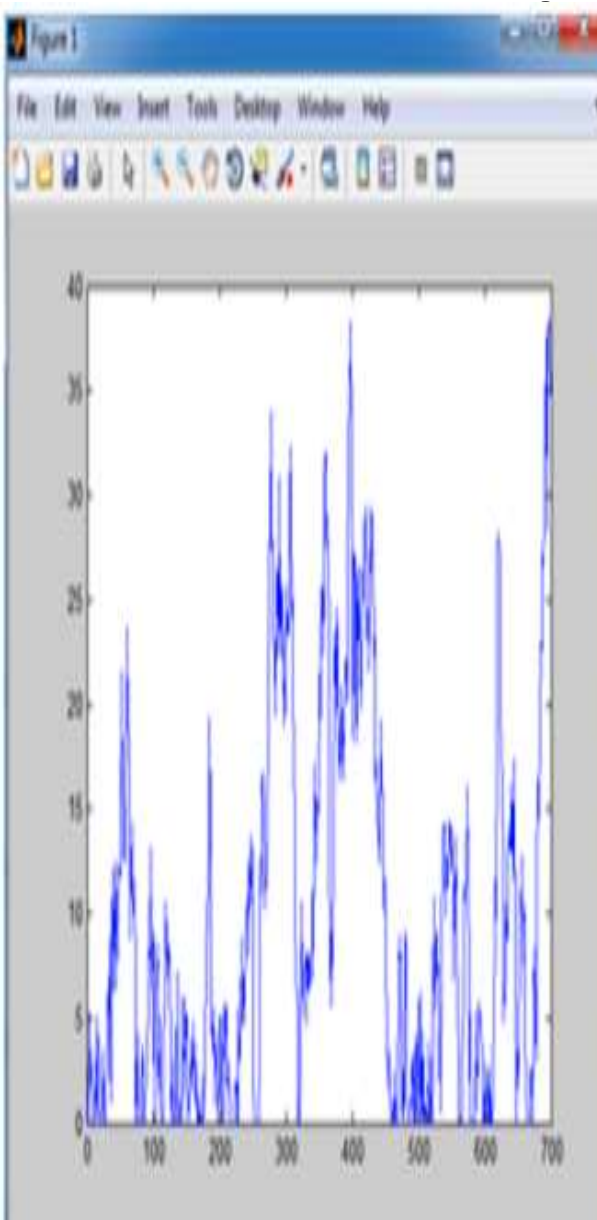
v=U+a*randn(c)+d;
v;
while (T(n)<p)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = max(v(1),T(n+1));
v;
n=n+1;
end
for (j=1:p)
N(j) = T(j);
end
for (j=1:p)
S(j) = U(j);
end
for (j=1:p)
end
plot(-F)
```

► Ce qui donne les résultats suivants :

$\lambda = 0.75$ :

Pour  $\lambda=0.25$

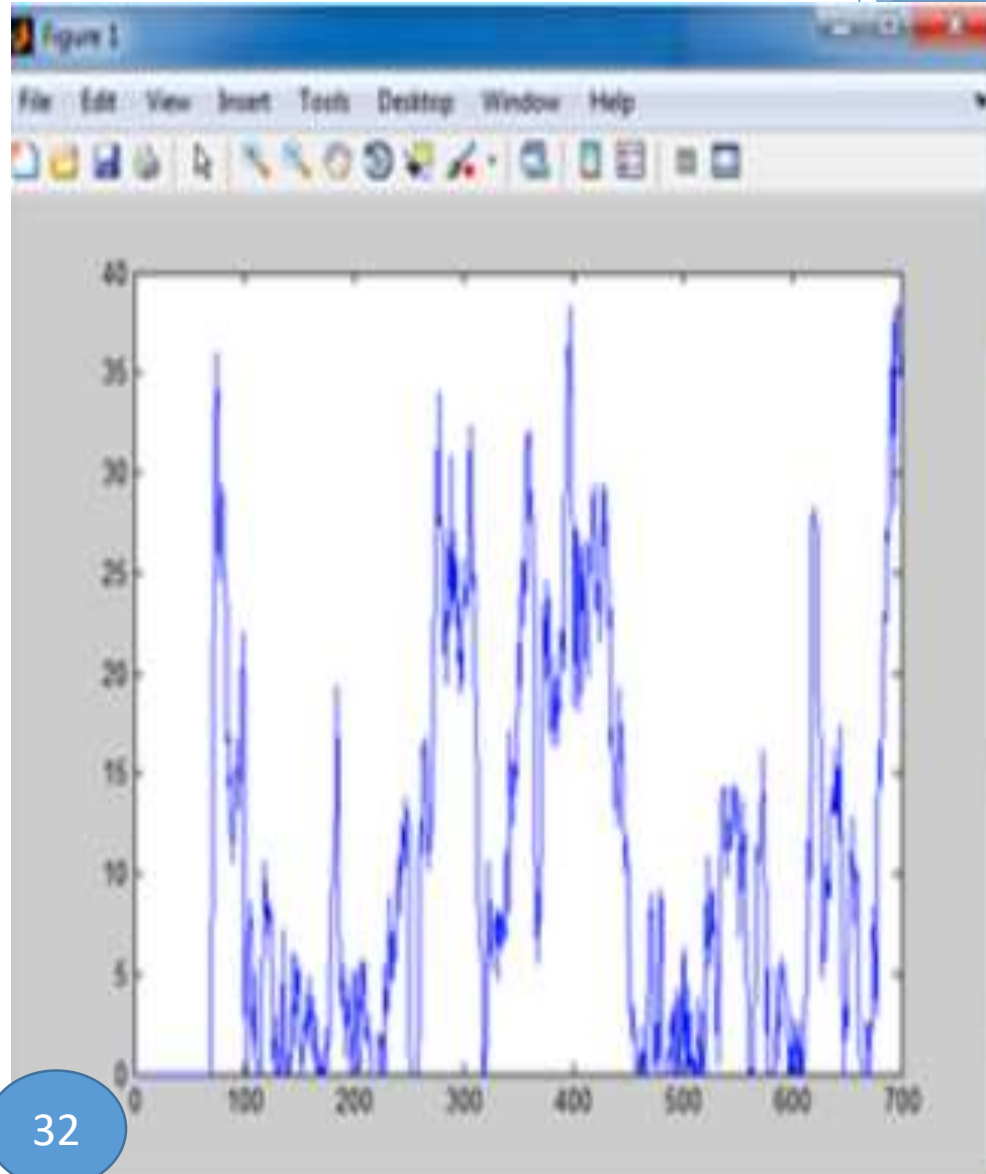
Pour  $\lambda=0.15$





# Cas d'un nombre fini de serveurs.

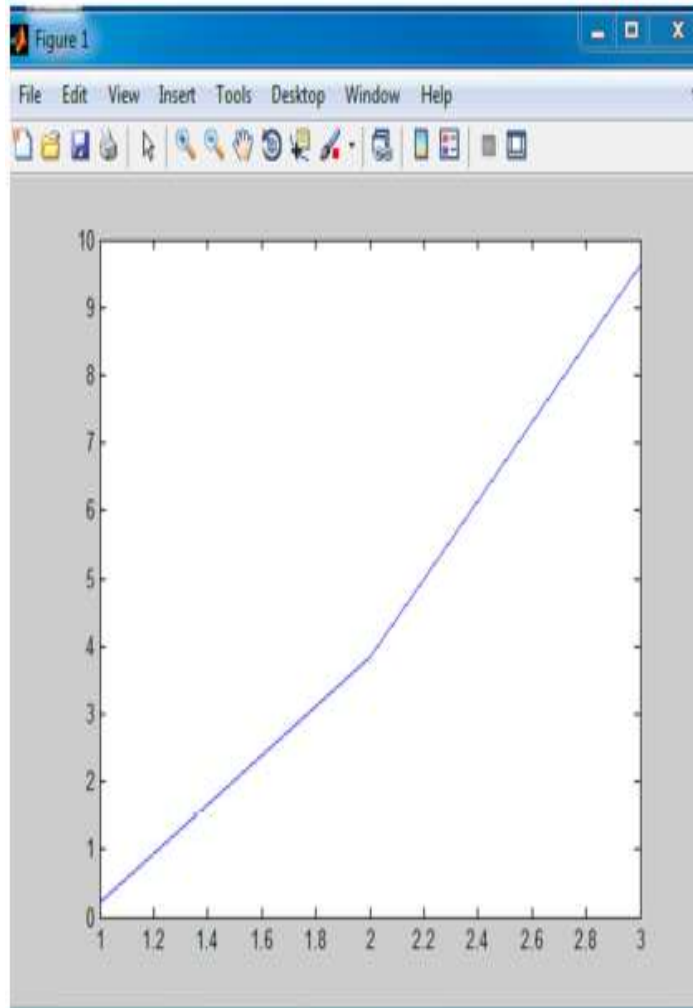
```
>> k=3; a=2; c=1; d=1;
p=100;
lamda=0.7;
T(1) = - log(rand)/lamda;
U(1) = T(1);
n=1;
while(T(n)<p) & (n < k)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = T(n+1);
n=n+1;
end
v=U+a*randn(c)+d; v;
while (T(n)<p)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = max(v(1),T(n+1)); v;
n=n+1;
end
for (j=1:p)
N(j) = T(j);
end
for (j=1:p)
S(j) = U(j);
end
plot(-F)
```





# Algorithme d'optimisation.

```
>> k=3;
a=3;
c=1;
d=1;
p=0.88;
lamda=0.2;
T(1) = - log(rand)/lamda;
U(1) = T(1);
n=1;
while(T(n)<p) & (n < k)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = T(n+1);
n=n+1;
end
v=U+a*randn(c)+d; v;
while (T(n)<p)
T(n+1) = T(n) - log(rand)/lamda;
U(n+1) = max(v(1),T(n+1)); v; n=n+1;
end
nombre=1; T; U; t=2;
for (i=1:t)
for (j=1:i)
if U(j) >T(i)
m(j)=U(j);
nombre=nombre+1;
end
end
end
plot(T)
```



## Conclusion:

- ▶ Ainsi en se basant sur les formules fournies par la théorie des files d'attente , après avoir collecté les deux valeurs  $\lambda$  et  $\mu$  , nous avons pu implémenter en python des fonctions de modélisation et de faire une simulation en Matlab qui nous a permis de proposer la meilleure stratégie (k=3 serveurs:))

Merci de votre attention

# Annexe 1: Code Arduino.

```
int ledPin = 8;
int mouvPin = 7;
int comptage = 0;

void setup() {
    Serial.begin(9600);

    pinMode(ledPin, OUTPUT);
    pinMode(mouvPin, INPUT);

    digitalWrite(ledPin, LOW);
}

void loop() {
    if(digitalRead(mouvPin) == HIGH)
    {
        digitalWrite(ledPin, HIGH);
        comptage++;

        Serial.println(comptage);
        delay(1000);
    }
    else
    {
        digitalWrite(ledPin, LOW);
    }
}
```

# Annexe2:Implémentation python

```
def est_stable_système(l,u,c):  
    if l<c*u:  
        return("stable")  
    return("instable")
```

Figure1 :Fonction vérifiant  
si la file est stable.

```
def factoriel(i):  
    if i==0:  
        return(1)  
    else:  
        s=1  
        for i in range(1,i+1):  
            s*=i  
        return(s)  
  
def proba_vide(l,u,c): #Probabilité de que le système soit vide  
    phi=l/u  
    rho=phi/c  
    s=0  
    for i in range(0,c):  
        s+=((phi)**(i))/(factoriel(i))  
    o=s+(phi**(c))/(factoriel(c)*(1-rho))  
    return(1/o)
```

Figure2 :La probabilité qu'il y ait n  
clients dans le système.

```

def moyen_clients_système(l,u,c) :#Nombre moyen de clients dans le système
    phi=l/u
    rho=phi/c
    return(phi+proba_vide(l,u,c)*((phi**(c))/(factoriel(c)))*(rho/(1-rho**2)))
def temps_moy_s(l,u,c):#Temps moyen passé dans le système : formule de Little L = λW

    return(moyen_clients_système(l,u,c)/l)

def attente_queue(l,u,c):#Temps moyen passé dans le système à attendre : W = Wq + Ws =
Wq + E(S)
    phi=l/u
    rho=phi/c
    return((proba_serveurs_vides(l,u,c))*(1/(c*u*(1-rho)**2)))

def att_syst(l,u,c) : #W = Wq + Ws  ws=E(S)=1/u
    return((1/u)+attente_queue(l,u,c))

def moy_clients_att(l,u,c):#Nombre moyen de clients en attente : Lq = λWq
    return(l*attente_queue(l,u,c))

def proba_clients(l,u,c,n):#probabilité qu'il y ait n clients dans le système
    phi=l/u
    if n in range(1,c):

        return(((phi**(n))/factoriel(n))*proba_vide(l,u,c))
    else:
        return((phi**n)/(factoriel(c)*c**(n-c))*proba_vide(l,u,c))

```

# $Wq(t) = P(q < t)$

```
import numpy as np
import matplotlib.pyplot as plt

def factoriel(i):
    if i==0:
        return(1)
    else:
        s=1
        for i in range(1,i+1):
            s*=i
        return(s)

def proba_vide(l,u,c): #Probabilité de que le système soit vide
    phi=l/u
    rho=phi/c
    s=0
    for i in range(0,c):
        s+=((phi)**(i))/(factoriel(i))
        o=s+(phi**(c))/(factoriel(c)*(1-rho))
    return(1/o)

def proba_serveurs_vides(l,u,c):
    phi=l/u
    return(((phi**(c))/factoriel(c))*proba_vide(l,u,c))

def repartition(l,u,c,t):#Wq(t) la fonction de répartition de la variable aléatoire q :
Wq(t) = P(q < t) la probabilité que le temps d'attente soit inférieur à t.
    phi=l/u
    rho=phi/c
    return(1-(proba_serveurs_vides(l,u,c)/(1-rho))*np.exp(-c*u*(1-rho)*t))
T=np.linspace(0,100,1000)
Y=repartition(l,u,c,T)
plt.plot(T,Y)
plt.s
```

#q est la variable aléatoire donnant le temps passé à attendre... Soit  $W_q(t)$  la fonction de répartition de la variable aléatoire q :  $W_q(t) = P(q \leq t)$

```
def proba_non_attente(l,u,c):#probabilité qu'un client n'attende pas
```

```
    phi=l/u
```

```
    rho=phi/c
```

```
    return(1-(proba_serveurs_vides(l,u,c)/(1-rho)))
```

```
def proba_attente(l,u,c):
```

```
    return(1-proba_non_attente(l,u,c))
```