

RÉSEAU DE COMMUNICATION AVEC  
DÉBORDEMENT

Xavier CHASSAGNEUX

Rodolphe GOURSEAU

*3 Juillet 2002*

## Résultats pour une ligne téléphonique isolée

### Réponse à la question de simulation n° 1

La simulation est contenue dans la sous-section *Projet de simulation* de la section *Programmes de simulation*. Le calcul de  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)}$  est donné par  $\text{SimulTel}(\rho, C, T_{max})$ , où  $T_{max}$  est le temps final de la simulation.

Les résultats montrent que pour  $\rho = 0.9$  peu d'appels sont rejetés, voire aucun. Pour  $C = 500$ , comme  $C - \lambda = 50$ , on observe une légère saturation, car  $\lambda$  est trop proche de  $C$ . Pour  $C = 1000$ , comme  $C - \lambda = 100$ , l'écart entre  $\lambda$  et  $C$  est suffisamment grand pour qu'il n'y ait pas d'appels rejetés. Les courbes 1 et 2 en annexes illustrent ce propos.

Lorsque  $\rho$  croît, le poids de la courbe se déplace vers  $C$ . Le nombre d'appels rejetés est de plus en plus important, comme le montre l'évolution des courbes 1, 3, et 4 pour  $C = 500$ .

### Réponse à la question théorique n° 2

Pour savoir quelle est l'occupation la plus fréquente, il faut calculer l'espérance de la variable aléatoire  $X_t$  (car d'après le préambule sur la loi invariante  $\lim_{t \rightarrow \infty} \mathbf{P}(X_t \in \text{circuit } k) = \pi(k)$ ).

On a alors :

$$\begin{aligned} \mathbf{E}(X_t) &= \sum_{k=1}^C k \pi(k) \\ \Rightarrow \mathbf{E}(X_t) &= \sum_{k=1}^C k \left( \frac{\lambda^k}{k!} \left( \sum_{i=0}^C \frac{\lambda^i}{i!} \right)^{-1} \right) \\ \Rightarrow \mathbf{E}(X_t) &= \lambda \frac{\sum_{k=0}^{C-1} \frac{\lambda^k}{k!}}{\sum_{i=0}^C \frac{\lambda^i}{i!}} \end{aligned}$$

En remarquant que  $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{j=0}^n \frac{\lambda^j}{j!} = e^\lambda$ , on obtient :

$$\mathbf{E}(X_t) \xrightarrow{C \rightarrow \infty} \lambda \quad (\text{car } \lambda \leq C)$$

### Réponse à la question de simulation n° 2

La simulation est contenue dans la sous-section *Projet de simulation* de la section *Programmes de simulation*. Le calcul de  $k$ , occupation la plus fréquente de la ligne, est donné par *AfficheResult*( $\rho, C, T_{max}$ ) .

La courbe est la représentation de  $k = f(\lambda)$  pour  $C = 1000$  et  $400 \leq \lambda \leq 620$  . L'allure de la courbe est celle de la première bissectrice ( $k = \lambda$ ) . Les fortes variations de part et d'autre de la première bissectrice sont dues au fait que  $T_{max} = 20$  n'est pas assez élevé, mais nous n'avons pas pû prendre une valeur supérieure car le temps de calcul était trop long.

## Un réseau avec débordement

### Réponse à la question théorique n° 3

#### politique n° 2

Dans l'expression de  $T_t^{ab,2,n}$ , le terme  $\sum_{c \neq a,b} \mathbf{1}_{X_s^{ac,n} < C, X_s^{bc,n} < C}$  comptabilise le nombre de lignes libres entre les villes  $a$  et  $b$  via une troisième ville. Il y a  $n-2$  villes pouvant jouer le rôle de la troisième ville, donc on introduit un  $\frac{1}{n-2}$  pour "normaliser". En prenant  $1 - \frac{1}{n-2} \sum_{c \neq a,b} \mathbf{1}_{X_s^{ac,n} < C, X_s^{bc,n} < C}$ , on a ainsi la proportion (entre 0 et 1) de lignes occupées entre  $a$  et  $b$  via une troisième ville. Ainsi  $T_t^{ab,2,n}$  est la proportion de temps où les appels entre  $a$  et  $b$  via une troisième ville sont bloqués. Mais d'après la propriété énoncée dans la première partie ( $\lim_{t \rightarrow \infty} T_t = \pi(C) = R(\rho, C)$ ), on obtient :

$$\lim_{t \rightarrow \infty} T_t^{ab,2,n} = R_2^n(\rho, C)$$

### politique n° 3

Dans l'expression de  $T_t^{ab,3,n}$ , le terme  $1 - \mathbf{1}_{X_s^{ac,n} < C, X_s^{bc,n} < C}$  vaut 0 si la ligne entre  $a$  et  $b$  via  $c$  est libre et 1 si la ligne entre  $a$  et  $b$  via  $c$  est occupée. Alors, le produit  $\prod_{c \neq a,b} \left\{ 1 - \mathbf{1}_{X_s^{ac,n} < C, X_s^{bc,n} < C} \right\}$  vaut donc 0 s'il existe une ligne libre entre  $a$  et  $b$  via une troisième ville, et vaut 1 si l'appel est perdu (suivant les critères de cette politique). Ainsi, on obtient :

$$\lim_{t \rightarrow \infty} T_t^{ab,3,n} = R_3^n(\rho, C)$$

### Réponse à la question de simulation n° 4

### politique n° 2

La simulation est contenue dans la sous-section *Projet de simulation avec débordement* de la section *Programmes de simulation*. Le calcul de différentes valeurs de  $T_t^{ab,2,n}$  en fonction  $t$  est donné par  $\text{SimulTelP2}(\rho, C, n, T_{max}, \Delta T)$ , où  $\Delta T$  est l'écart entre deux mesures de  $T_t^{ab,2,n}$ .

On a choisi  $T_{max} = 20$  pour la simulation. Pour  $\rho = 0.9$ , on constate que  $T_t^{ab,2,n} = 0$ . Il n'y a donc pas d'appels passant par une troisième ville. Pour  $\rho = 0.95$ ,  $T_t^{ab,2,n}$  est très faible. Le nombre d'appels passant par une troisième ville augmente plus rapidement quand  $n$  croît. Ainsi, plus de lignes sont occupées, et la proportion de temps où le système rejette les appels croît. Les courbes 7, 8, et 9 illustrent ce fait. Pour  $\rho = 1$ ,  $T_t^{ab,2,n}$  est rapidement non-nul et tend vers une valeur limite (non-nulle). La courbe 10 en donne un aperçu. Pour  $\rho = 1.05$ ,  $T_t^{ab,2,n}$  croît rapidement vers sa valeur limite (cf : courbe 11).

### politique n° 3

La simulation est contenue dans le fichier la sous-section *Projet de simulation avec débordement P3* de la section *Programmes de simulation*. Le calcul de différentes valeurs de  $T_t^{ab,3,n}$  en fonction  $t$  est donné par  $\text{SimulTelP3}(\rho, C,$

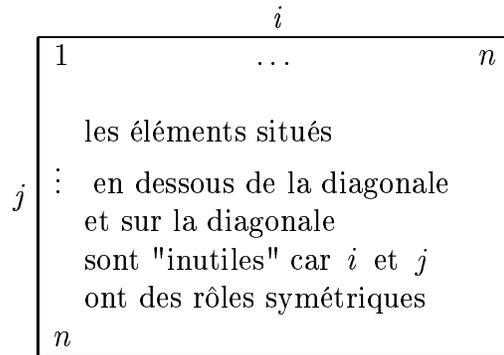
$n, T_{max}, \Delta T$ ), où  $\Delta T$  est l'écart entre deux mesures de  $T_t^{ab,3,n}$ .

En analysant les résultats de la simulation, on arrive aux mêmes conclusions que celles de la politique 2. Cependant, le régime stationnaire est atteint plus rapidement pour la politique 3. Le nombre d'appels passant par une troisième ville est souvent plus grand pour cette politique. Les courbes 10 et 12 permettent de comparer le nombre d'appels passant par une troisième ville obtenue respectivement pour la politique 2 et pour la politique 3.

## Programmes de simulation

### Explication du système de numérotation pour passer d'un tableau à deux dimensions à un tableau à une dimension

Pour stocker les lignes entre les villes  $i$  et  $j$ , le plus simple est d'utiliser un tableau à deux dimensions (d'éléments  $t_{i,j}$ ). Mais moins de la moitié du tableau est utilisée (car  $i$  et  $j$  ont des rôles symétriques), ce qui entraîne une perte de mémoire inutile et un ralentissement de la simulation.



Donc on numérote le tableau à deux dimensions de telle sorte que l'on n'ait plus qu'un tableau à une seule dimension de  $\frac{n(n-1)}{2}$  éléments notés  $a_l$ .

$  \begin{array}{cccc}  a_1 & a_2 & \dots & a_{n-1} \\  & & & a_{n+1} \dots a_{2n-3}  \end{array}  $ <p>les éléments situés en dessous de la diagonale et sur la diagonale ne sont pas comptabilisés</p>
--

Par récurrence, on montre que :

$$\text{si } i, j \in \{1, n\} \text{ avec } i > j, \text{ alors on a : } l = i - j + \frac{(2n - j)(j - 1)}{2}$$

On peut également passer du tableau à une dimension au tableau à deux dimensions (d'éléments  $t_{i,j}$ ) grâce aux relations suivantes<sup>1</sup> :

$$j = \mathbb{E} \left[ \frac{2n + 1 - \sqrt{(2n - 1)^2 + 8 - 8l}}{2} \right]$$

$$i = j + l - \frac{(2n - j)(j - 1)}{2}$$

(En effet, si  $l$  est à la ligne  $j$ , on a, comme  $i > j$  :

$$1 + \frac{(2n - j)(j - 1)}{2} \leq l < 1 + \frac{(2n - j - 1)(j)}{2},$$

donc la plus petite valeur de  $l$  est :  $l = 1 + \frac{(2n - j)(j - 1)}{2}$ , et en développant, on a :  $2 - 2l + 2nj - 2n + j - j^2 = 0$

$$\text{donc : } \Delta = (2n - 1)^2 + 8 - 8l \text{ et alors : } j = \frac{2n + 1 \pm \sqrt{\Delta}}{2}$$

Mais comme  $j \leq n$  et que la fonction  $j \mapsto -j^2 + (2n + 1)j + 2 - 2l - 2n$  est croissante sur  $]-\infty; \frac{2n + 1}{2}[$ , on obtient l'expression de  $j$  donnée ci-dessus, et on en déduit  $i$ .)

<sup>1</sup> $\mathbb{E}[\ ]$  est la fonction partie entière

## Projet de simulation

*Les commentaires du programme sont en italique.*

```

function [f,Tt0]=SimulTel (rho,C,Tmax)   Tmax est le temps l'où on arrête la simulation
NbAppel=0
ligne=zeros(1,C)   simule les lignes s'il y a zéro alors pas d'appel sinon l'appel finit à t
Tt=zeros(1,C)   en fait Tt*t
Tt0=0
TempsActuel=0
NombreComEnCours=0
lambda=C*rho
while (TempsActuel<Tmax)
    ProchainAppel=TempsActuel+grand(1,1,'exp',1/lambda)
    while %T   recherche du prochain événement (fin d'un appel) avant le prochain appel
        Mini=ProchainAppel
        for i=1 :C
            if ((ligne(i)>0) & (ligne(i)<Mini)) then Mini=ligne(i);imin=i; end
        end
        if (Mini==ProchainAppel) then break; end   pas de fin d'appel avant le prochain
    sinon fin de l'appel imin
        if (Mini>Tmax) then break; end   pour ne pas dépasser le temps fixé
        Tt(NombreComEnCours)=Tt(NombreComEnCours)+Mini-TempsActuel
        NombreComEnCours=NombreComEnCours-1
        ligne(imin)=0
        TempsActuel=Mini
    end
    Ajout d'un nouvel appel si possible
    if (ProchainAppel>Tmax) then   pour ne pas dépasser le temps fixé
        if (NombreComEnCours==0)
            Tt0=Tt0+ Tmax - TempsActuel
        else
            Tt(NombreComEnCours)=Tt(NombreComEnCours)+ Tmax - TempsActuel
        end
        break
    end
    if (NombreComEnCours==C) then //echec de l'appel
        NbAppel=NbAppel+1
        Tt(C)=Tt(C)+ProchainAppel-TempsActuel
        TempsActuel=ProchainAppel
    else
        recherche d'une ligne libre
        for i=1 :C
            if (ligne(i)==0) then lign=i;break :end   lign est une ligne libre
        end
        if (NombreComEnCours==0) then
            Tt0=Tt0 + ProchainAppel-TempsActuel
        else
            Tt(NombreComEnCours)=Tt(NombreComEnCours) + ProchainAppel-TempsActuel
        end
        ligne(lign)=ProchainAppel+grand(1,1,'exp',1)   durée de l'appel aléatoire
        NombreComEnCours=NombreComEnCours+1
        NbAppel=NbAppel+1
        TempsActuel=ProchainAppel
    end
end
for i=1 :C
    f(i)=Tt(i)/Tt0
end
endfunction

```

```

function [k] = AfficheResult(rho,C,Tmax)  k indice tel que l'occupation est la plus fréquente
[a,b]=SimulTel(rho,C,Tmax)
Max=0
for i=1 :C
    if a(i)>Max then k=i;Max=a(i);end
end
plot (a)
endfunction

function [] = AfficheResult2(Lambdad,pas,Lambdaf,C,Tmax)
affiche la courbe des k      j=1
y=zeros(1,(Lambdaf-Lambdad)/pas+1)
x=zeros(1,(Lambdaf-Lambdad)/pas+1)
for l=Lambdad :pas :Lambdaf
    rho=1/C
    [a,b]=SimulTel(rho,C,Tmax)
    Max=0
    for i=1 :C
        if a(i)>=Max then k=i;Max=a(i);end
    end
    y(j)=k
    x(j)=l
    j=j+1
end
plot (x,y)  affichage de la courbe obtenue par simulation
endfunction

```

## Projet de simulation avec debordement

*Les commentaires du programme sont en italique.*

```

function [l]=deux_en_un (i,j,n)
    x=max(i,j)
    y=min(i,j)
    l=(x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2
endfunction

function [x,y]=un_en_deux (l,n)
    delta=(2*n-1)^2+8*(1-l)
    y=int(((2*n+1)-sqrt(delta))/2)
    x=1+y-(2*n-y)*(y-1)/2
endfunction

function [l]=circuits(i,j,tab,n)  rend le tableau des C circuits joignant les villes i,j
    x=max(i,j)  utile pour ne pas utiliser un tableau à 2 dimensions
    y=min(i,j)  coûteux en espace mémoire
    l=tab((x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2, :,1)  utile également pour le tableau d'occupation, rend alors le nombre
de circuits utilisés entre i et j
endfunction

function [l]=occupation(i,j,tab,n)  Idem pour un tableau à une dimension (l'occupation)
    x=max(i,j)  rend alors le nombre de circuits utilisés entre i et j
    y=min(i,j)
    l=tab((x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2)
endfunction

function []=sauvecircuit (i,j,t,tab,n)  t est le nouveau tableau des circuits joignant les villes i et j
    x=max(i,j)
    y=min(i,j)
    tab((x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2, :,1)=t
endfunction

```

```

endfunction

function []=sauveoccupation (i,j,t,tab,n)  t est la nouvelle valeur de l'occupation entre les villes i et j
    x=max(i,j)
    y=min(i,j)
    tab((x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2)=t
endfunction

function [res]=CalculIntP2(a,b,n,C,DureeEtat,TabOccupation)  calcul de int(0,t,1(X=C)*...)
    if (TabOccupation(deux_en_un(a,b,n))<C) then  DureeEtat : temps depuis lequel on est dans cet état
        res=0
    else
        somme=0
        for i = 1 :n
            if (i<>a & i<>b) then
                if ((TabOccupation(deux_en_un(a,i,n))<C) & (TabOccupation(deux_en_un(i,b,n))<C)) then
                    somme=somme +1 ;end
                end
            end
        end
        res = DureeEtat * (1- somme/(n-2))
    end
endfunction

function [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=
    ChangementEtat(TempsActuel,NouveauTemps,TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)  fonction à exécuter avant de changer le tableau d'occupation pour calculer Tt lorsque l'on change d'état (ajout ou suppression d'un appel)
    if (Ttlast+1)*DeltaT<NouveauTemps then  on ne refait le calcul des Tt que si une sauvegarde de Tt2 va être faite
        for i=1 :(n^2-n)/2
            [a,b]=un_en_deux(i,n)
            Tt(i)=Tt(i)+CalculIntP2(a,b,n,C,NouveauTemps-TempsActuel,TabOccupation)
        end
    end
    while (Ttlast+1)*DeltaT<NouveauTemps  calcul des Tt2
        Ttlast=Ttlast+1
        for i=1 :(n^2-n)/2
            Tt2(i,Ttlast)=Tt(i)/(Ttlast*DeltaT)
        end
    end
    TempsActuel=NouveauTemps
endfunction
Pour l'appel : [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtat(TempsActuel,???,TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)

function [Tt,Tt2]=SimulTelP2 (rho,C,n,Tmax,DeltaT)  Politique 2, C circuits par ligne n villes, DeltaT est le temps entre chaque mesure pour Tt2
    ligne=zeros((n^2-n)/2,C,2)  simule les lignes par un tableau à 2 dimensions : s'il y a zéro alors pas d'appel sinon l'appel finit à t
    Pour le 3e indice : si 1 alors rend t, si 2 alors rend la troisième ville concernée par cet appel, si connexion directe entre a et b avec a<b alors rend b
    Tt=zeros(1,(n^2-n)/2)  en fait Tt*t; on utilise deux_en_un() pour connaître Tt(ab,2,n)
    Tt2=zeros((n^2-n)/2,Tmax/DeltaT)  effectue une mesure de Tt2 tous les DeltaT
    Ttlast=0  dernière mesure effectuée pour les Tt2
    TabOccupation=zeros(1,(n^2-n)/2)
    ProchainDecrochage=zeros(1,(n^2-n)/2)  donne le prochain décrochage entre les villes a et b
    TempsActuel=0
    lambda=C*rho
    NbLiason=(n^2-n)/2
    for i=1 :NbLiason  remplissage du tableau du prochain décrochage
        ProchainDecrochage(i)= grand(1,1,'exp', 1/lambda)
    end
end

```

```

while (TempsActuel<Tmax)
  Mini=ProchainDecrochage(1)
  imin=1
  for i=2 :NbLiason  recherche du prochain appel
    if ProchainDecrochage(i)<Mini then Mini=ProchainDecrochage(i) ;imin=i;end
  end
  ProchainAppel=Mini
  for j=1 :NbLiason
    tempt=ligne(j, :,1)  ceci permet d'accélérer les calculs : le temps d'accès à un tableau à 3 dimensions est très long
    for i=1 :C
      if (tempt(i)>0) then
        if tempt(i)<Mini then Mini=tempt(i) ;imin=i ;jmin=j ; end
      end
    end
  end
  if (Mini==ProchainAppel) then  le prochain événement est un appel
    Ajout d'un nouvel appel si possible
    if (TabOccupation(imin)==C) then  ligne a à b saturée, tentative par une autre ligne
      [a,b]=un_en_deux(imin,n)  a>b
      rand('uniform')
      temp=int(rand()*(n-2))+1  tirage aléatoire de la ville par où passer
      if (temp>=b) then
        temp=temp+1
        if (temp>=a) then temp=temp+1;end  pour que c≠b et c≠a
      end
      if (TabOccupation(deux_en_un(a,temp,n))==C|TabOccupation(deux_en_un(temp,b,n))==C)
    then
      [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtat(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
      annulation de l'appel
      ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp', 1/lambda)
    else  nouvel appel entre a et temp, et entre temp et b ; recherche d'une ligne entre a et temp
      lign=0
      for i =1 :C
        if ligne(deux_en_un(a,temp,n),i,1)==0 then lign=i;break ;end
      end
      lign2=0  recherche entre temp et b
      for i =1 :C
        if ligne(deux_en_un(b,temp,n),i,1)==0 then lign2=i;break ;end
      end
      ligne(deux_en_un(a,temp,n),lign,1)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1)
      ligne(deux_en_un(b,temp,n),lign2,1)=ligne(deux_en_un(a,temp),lign,1)
      ligne(deux_en_un(a,temp,n),lign,2)=b
      ligne(deux_en_un(b,temp,n),lign2,2)=a
      [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtat(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
      TabOccupation(deux_en_un(a,temp,n))=TabOccupation(deux_en_un(a,temp,n))+1
      TabOccupation(deux_en_un(b,temp,n))=TabOccupation(deux_en_un(b,temp,n))+1
      ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1/lambda)
    end
    else  ligne a à b non saturée ; recherche d'une ligne libre
      for i=1 :C
        if (ligne(imin,i,1)==0) then lign=i;break :end  lign est une ligne libre
      end
      ligne(imin,lign,1)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1)
      [a,b]=un_en_deux(imin,n)  a>b
      ligne(imin,lign,2)=a  dans ce cas, on met max(a,b) dans ligne( , , 2)
      [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtat(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
      ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1/lambda)
      TabOccupation(imin)=TabOccupation(imin)+1
    end
    else  sinon fin de l'appel imin, jmin
      jmin est l'entier représentant la ligne entre la ville a et b ; imin est l'entier représentant le circuit de cette

```

```

ligne
  [a,b]=un_en_deux (jmin,n)
  [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtat(TempsActuel,ligne(jmin,imin,1),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
  if ligne(jmin,imin,2)<>a then
cas où la communication n'est pas établie directement entre a et b
    c=ligne(jmin,imin,2)
il existe deux possibilités : a↔b↔c ou c↔a↔b
    for i=1 :C
      if ligne(deux_en_un(b,c,n),i,1)==ligne(jmin,imin,1) then cas=1;lign=i;end   cas b↔c
      if ligne(deux_en_un(a,c,n),i,1)==ligne(jmin,imin,1) then cas=2;lign=i;end   cas a↔c
    end
    if cas==0 then disp("Erreur");end
    if cas==1 then   b↔c
      ligne(deux_en_un(b,c,n),lign,1)=0
      TabOccupation(deux_en_un(b,c,n))=TabOccupation(deux_en_un(b,c,n))-1
    else
      ligne(deux_en_un(a,c,n),lign,1)=0
      TabOccupation(deux_en_un(a,c,n))=TabOccupation(deux_en_un(a,c,n))-1
    end
  end
  ligne(jmin,imin,1)=0
  TabOccupation(jmin)=TabOccupation(jmin)-1
end
end
endfunction

```

## Projet de simulation avec débordement P3

*Les commentaires du programme sont en italique.*

```

function [l]=deux_en_un (i,j,n)
  x=max(i,j)
  y=min(i,j)
  l=(x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2
endfunction

function [x,y]=un_en_deux (l,n)
  delta=(2*n-1)^2+8*(1-l)
  y=int(((2*n+1)-sqrt(delta))/2)
  x=l+y-(2*n-y)*(y-1)/2
endfunction

function [l]=occupation(i,j,tab,n)   Idem pour un tableau à une dimension (l'occupation)
  x=max(i,j)   rend alors le nombre de circuits utilisés entre i et j
  y=min(i,j)
  l=tab((x-y)+(2*n-y)*(y-1)/2)
endfunction

function [res]=CalculIntP3(a,b,n,C,DureeEtat,TabOccupation)   calcul de int(0,t,1(X=C)*...)
  if (TabOccupation(deux_en_un(a,b,n))<C) then   DureeEtat : temps depuis lequel on est dans cet état
    res=0
  else
    res=DureeEtat
    for i = 1 :n
      if (i<>a & i<>b) then
        if ((TabOccupation(deux_en_un(a,i,n))<C) & (TabOccupation(deux_en_un(i,b,n))<C)) then
          res=0;break;end
        end
      end
    end
  end
endfunction

```

```

end
end
endfunction

fonction [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,NouveauTemps,TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
fonction à exécuter avant de changer le tableau d'occupation pour calculer Tt lorsque l'on change d'état
(ajout ou suppression d'un appel)
if (Ttlast+1)*DeltaT<NouveauTemps then on ne refait le calcul des Tt que si une sauvegarde de
Tt2 va être faite
for i=1 :(n^2-n)/2
[a,b]=un_en_deux(i,n)
Tt(i)=Tt(i)+CalculIntP3(a,b,n,C,NouveauTemps-TempsActuel,TabOccupation)
end
end
while (Ttlast+1)*DeltaT<NouveauTemps calcul des Tt2
Ttlast=Ttlast+1
for i=1 :(n^2-n)/2
Tt2(i,Ttlast)=Tt(i)/(Ttlast*DeltaT)
end
end
TempsActuel=NouveauTemps
endfunction
Pour l'appel : [TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,???,TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)

fonction [Tt,Tt2]=SimulTelP3 (rho,C,n,Tmax,DeltaT) Politique 3, C circuits par ligne n villes, DeltaT
est le temps entre chaque mesure pour Tt2
ligne=zeros((n^2-n)/2,C,2) simule les lignes par un tableau à 2 dimensions : s'il y a zéro alors pas
d'appel sinon l'appel finit à t
Pour le 3e indice : si 1 alors rend t, si 2 alors rend la troisième ville concernée par cet appel, si connexion
directe entre a et b avec a<b alors rend b
Tt=zeros(1,(n^2-n)/2) en fait Tt*t; on utilise deux_en_un() pour connaître Tt(ab,2,n)
Tt2=zeros((n^2-n)/2,Tmax/DeltaT) effectue une mesure de Tt2 tous les DeltaT
Ttlast=0 dernière mesure effectuée pour les Tt2
TabOccupation=zeros(1,(n^2-n)/2)
ProchainDecrochage=zeros(1,(n^2-n)/2) donne le prochain décrochage entre les villes a et b
TempsActuel=0
lambda=C*rho
NbLiason=(n^2-n)/2
for i=1 :NbLiason remplissage du tableau du prochain décrochage
ProchainDecrochage(i)= grand(1,1,'exp', 1/lambda)
end
while (TempsActuel<Tmax)
Mini=ProchainDecrochage(1)
imin=1
for i=2 :NbLiason recherche du prochain appel
if ProchainDecrochage(i)<Mini then Mini=ProchainDecrochage(i);imin=i;end
end
ProchainAppel=Mini
for j=1 :NbLiason
tempt=ligne(j, :,1) ceci permet d'accélérer les calculs : le temps d'accès à un tableau à 3 di-
mensions est très long
for i=1 :C
if (tempt(i)>0) then
if tempt(i)<Mini then Mini=tempt(i);imin=i;jmin=j; end
end
end
end
if (Mini==ProchainAppel) then le prochain événement est un appel
Ajout d'un nouvel appel si possible
if (TabOccupation(imin)==C) then ligne a à b saturée, tentative par une autre ligne
[a,b]=un_en_deux(imin,n) a>b
temp=0

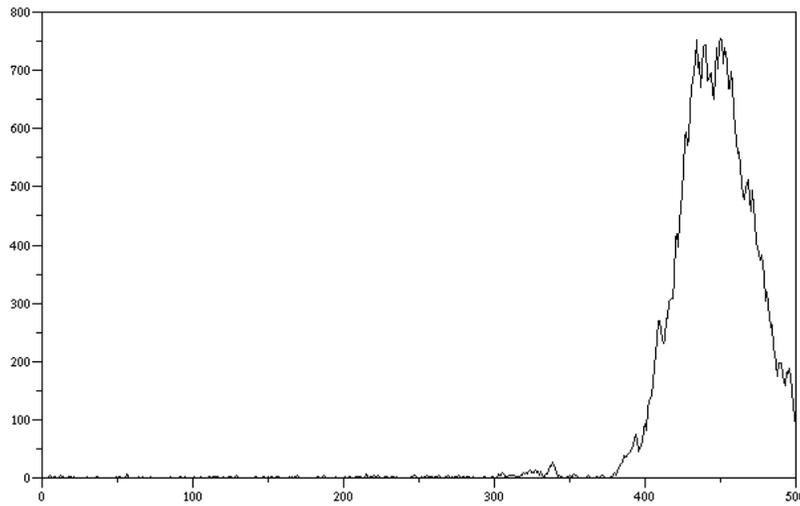
```

```

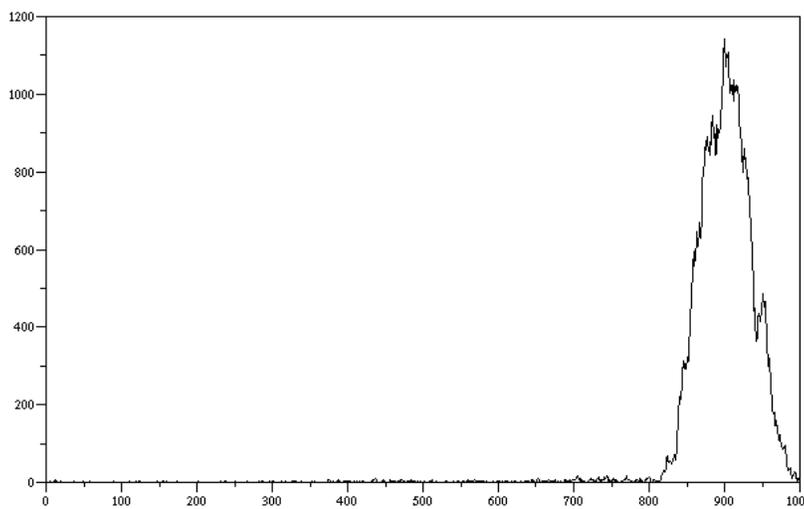
for i=1 :n
  if (i<>a & i<>b) then
    if (TabOccupation(deux_en_un(a,i,n))<>C & TabOccupation(deux_en_un(i,b,n))<>C)
then
      temp=i
      end
      end
      if (temp<>0) then break ;end
    end
    if temp==0 then annulation de l'appel
[TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
  ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp', 1/lambda)
  else nouvel appel entre a et temp, et entre temp et b; recherche d'une ligne entre a et temp
  lign=0
  for i =1 :C
    if ligne(deux_en_un(a,temp,n),i,1)==0 then lign=i;break ;end
  end
  lign2=0 recherche entre temp et b
  for i =1 :C
    if ligne(deux_en_un(b,temp,n),i,1)==0 then lign2=i;break ;end
  end
  ligne(deux_en_un(a,temp,n),lign,1)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1)
  ligne(deux_en_un(b,temp,n),lign2,1)=ligne(deux_en_un(a,temp),lign,1)
  ligne(deux_en_un(a,temp,n),lign,2)=b
  ligne(deux_en_un(b,temp,n),lign2,2)=a
[TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
  TabOccupation(deux_en_un(a,temp,n))=TabOccupation(deux_en_un(a,temp,n))+1
  TabOccupation(deux_en_un(b,temp,n))=TabOccupation(deux_en_un(b,temp,n))+1
  ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1/lambda)
  end
  else ligne a à b non saturée; recherche d'une ligne libre
  for i=1 :C
    if (ligne(imin,i,1)==0) then lign=i;break :end lign est une ligne libre
  end
  ligne(imin,lign,1)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1)
  [a,b]=un_en_deux(imin,n) a>b
  ligne(imin,lign,2)=a dans ce cas, on met max(a,b) dans ligne( , , 2)
[TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,ProchainDecrochage(imin),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
  ProchainDecrochage(imin)=ProchainDecrochage(imin)+grand(1,1,'exp',1/lambda)
  TabOccupation(imin)=TabOccupation(imin)+1
  end
  else sinon fin de l'appel imin, jmin
jmin est l'entier représentant la ligne entre la ville a et b; imin est l'entier représentant le circuit de cette
ligne
  [a,b]=un_en_deux(jmin,n)
[TempsActuel,Tt,Tt2,Ttlast]=ChangementEtatP3(TempsActuel,ligne(jmin,imin,1),TabOccupation,Tt,n,C,Tt2,Ttlast)
  if ligne(jmin,imin,2)<>a then
cas où la communication n'est pas établie directement entre a et b
  c=ligne(jmin,imin,2)
il existe deux possibilités : a↔b↔c ou c↔a↔b
  for i=1 :C
    if ligne(deux_en_un(b,c,n),i,1)==ligne(jmin,imin,1) then cas=1 ;lign=i;end cas b↔c
    if ligne(deux_en_un(a,c,n),i,1)==ligne(jmin,imin,1) then cas=2 ;lign=i;end cas a↔c
  end
  if cas==0 then disp("Erreur");end
  if cas==1 then b↔c
    ligne(deux_en_un(b,c,n),lign,1)=0
    TabOccupation(deux_en_un(b,c,n))=TabOccupation(deux_en_un(b,c,n))-1
  else
    ligne(deux_en_un(a,c,n),lign,1)=0
    TabOccupation(deux_en_un(a,c,n))=TabOccupation(deux_en_un(a,c,n))-1
  end
end

```

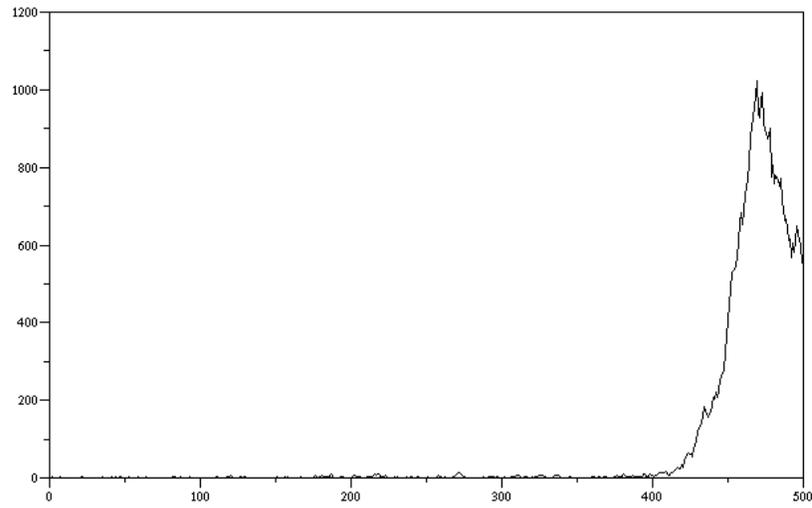
```
    end
    ligne(jmin,imin,1)=0
    TabOccupation(jmin)=TabOccupation(jmin)-1
  end
end
endfunction
```



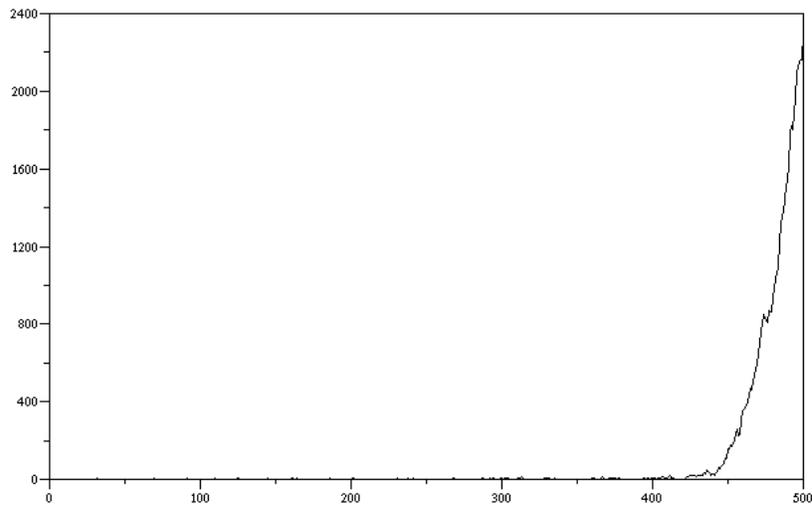
courbe 1 :  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)} = f(k) : \rho = 0.9 \quad C = 500 \quad T_{max} = 100$



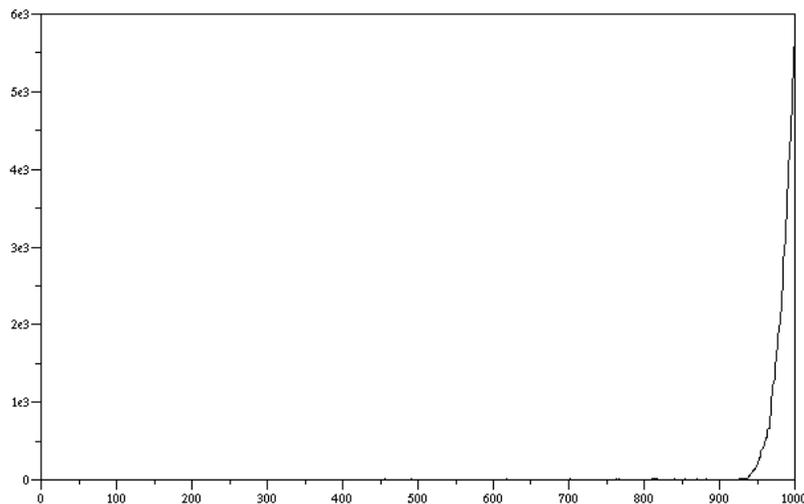
courbe 2 :  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)} = f(k) : \rho = 0.9 \quad C = 1000 \quad T_{max} = 100$



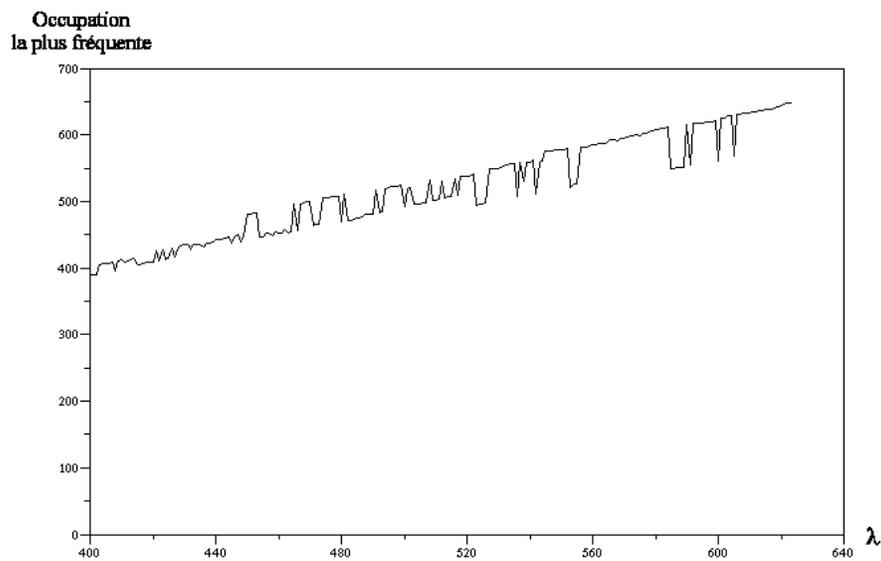
courbe 3 :  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)} = f(k) : \rho = 0.95 \quad C = 500 \quad T_{max} = 100$



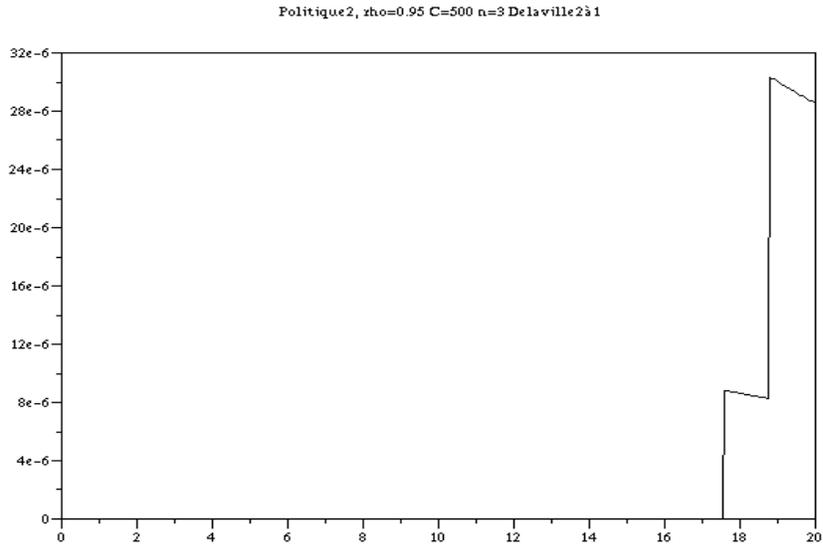
courbe 4 :  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)} = f(k) : \rho = 1 \quad C = 500 \quad T_{max} = 100$



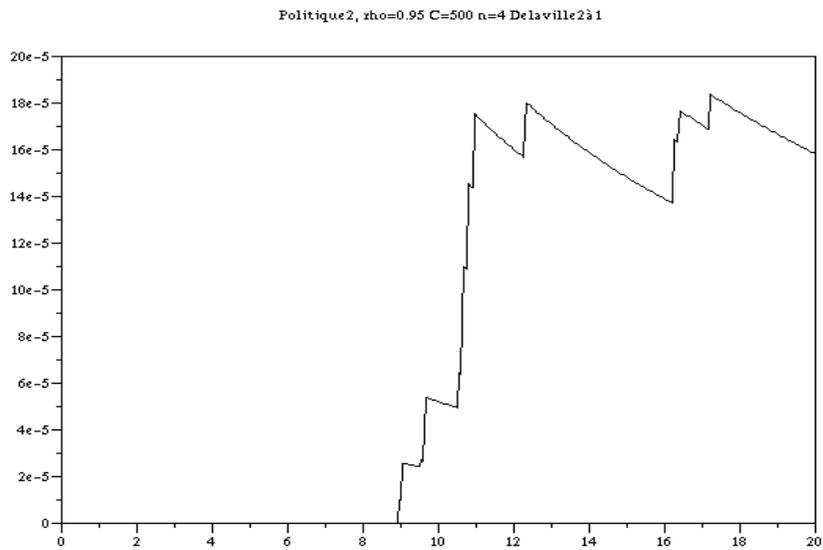
courbe 5 :  $\frac{T_t(k)}{T_t(0)} = f(k) : \rho = 1 \quad C = 1000 \quad T_{max} = 100$



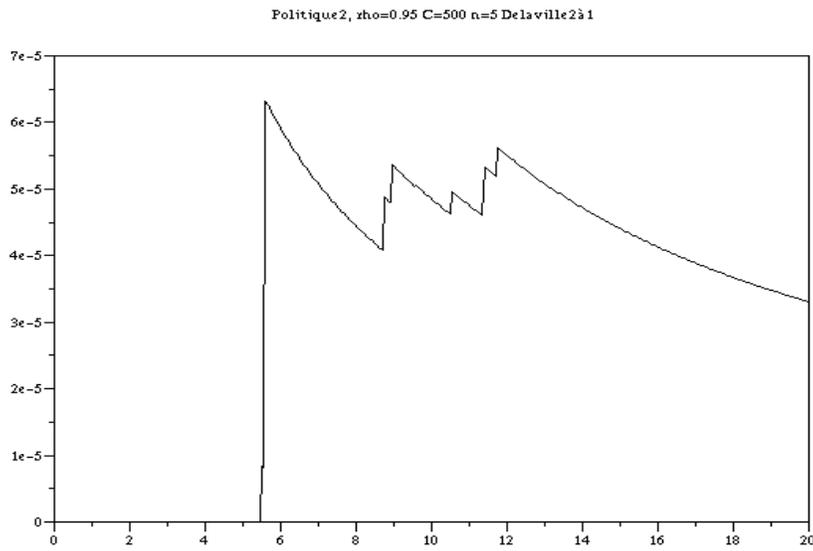
courbe 6 :  $k = f(\lambda) : 400 \leq \lambda \leq 620 \quad C = 1000$



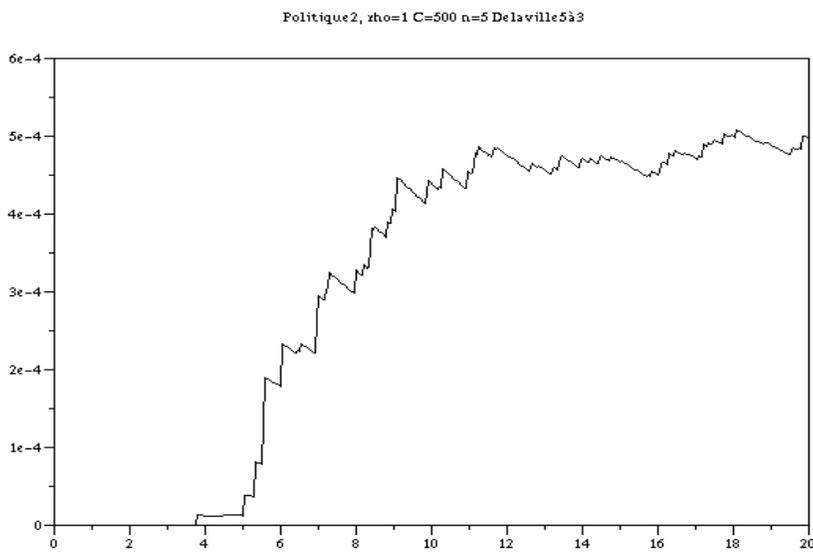
courbe  $\gamma$  :  $T_t^{ab,2,n} = f(t) : \rho = 0.95 \quad C = 500 \quad n = 3 \quad T_{max} = 20$



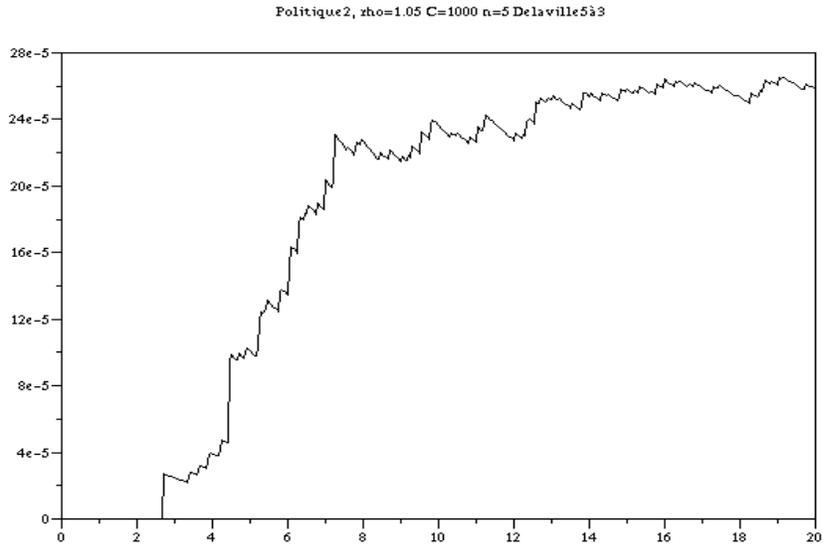
courbe  $\delta$  :  $T_t^{ab,2,n} = f(t) : \rho = 0.95 \quad C = 500 \quad n = 4 \quad T_{max} = 20$



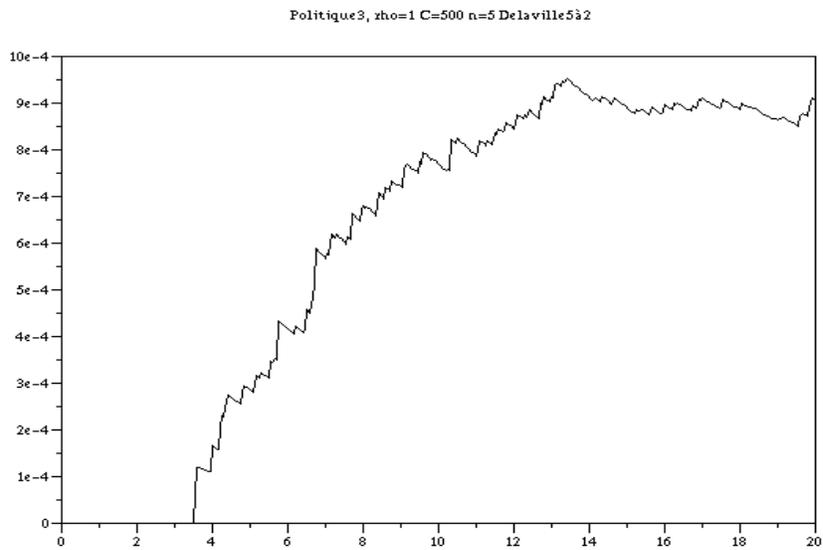
courbe 9 :  $T_t^{ab,2,n} = f(t) : \rho = 0.95 \quad C = 500 \quad n = 5 \quad T_{max} = 20$



courbe 10 :  $T_t^{ab,2,n} = f(t) : \rho = 1 \quad C = 500 \quad n = 5 \quad T_{max} = 20$



courbe 11 :  $T_t^{ab,2,n} = f(t) : \rho = 1.05 \quad C = 1000 \quad n = 5 \quad T_{max} = 20$



courbe 12 :  $T_t^{ab,3,n} = f(t) : \rho = 1 \quad C = 500 \quad n = 5 \quad T_{max} = 20$