

Courgé

Université de Nice
Département de Mathématiques
NOM :
PRENOM :

L3MASS, année 2017-2018
Calcul stochastique et Finance

Date :
Salle :

Calcul Stochastique et applications à la finance
Feuille-réponses du TP 2
Calcul du prix d'un Call et d'un Put

L'objet de cette séance est de calculer dans un modèle de Cox-Ross-Rubinstein à n étapes le prix d'une option Call et celui d'une option Put de pay-off respectifs $\varphi(S) = (S - K)^+$ et $\psi(S) = (K - S)^+$. Dans un premier temps nous considérons les Call et les Put à la monnaie, c'est-à-dire que nous supposons leur prix d'exercice K égal à S_0 .

Rappelons que dans le modèle de Cox-Ross-Rubinstein, les prix de l'actif sous-jacent sont modélisés par une marche aléatoire S_i définie par $S_0 = S_0$ et $S_{t+\delta t} = S_t U_t$, avec $U_t \in \{\text{up}, \text{down}\}$. On posera $n = 100$ $T = 1$ $\delta t = T/n$ $\text{up} = e^{+\sigma\sqrt{\delta t}}$ $\text{down} = e^{-\sigma\sqrt{\delta t}}$ $\sigma = 0.3$ $S_0 = 120$.

1. Définir, comme dans le TP1, la fonction $S(i, j)$ pour $i \in \{0, \dots, n\}$ et $j \in \{0, \dots, i\}$. On prendra $n = 100$, $\sigma = 0.3$ et $S_0 = 140$. Indiquer quelle valeur vous trouvez pour S à l'instant $t = 10\delta t$ s'il n'y a eu que 4 down. Expliquer.

$t = 10\delta t$ correspond à $i = 10$; s'il n'y a eu que 4 down c'est qu'il y a eu 6 up et donc $j = 6$. On trouve $S(10, 6) = 127,42039$ ni $S_0 = 120$ ($148,65$ ni $S_0 = 140$)

2. Cette valeur de S dépend-elle du choix de n ? Expliquer.

Cette valeur dépend évidemment de la valeur de n , puisque up et down en dépendent via $\sqrt{\delta t} = \sqrt{\frac{T}{n}}$. Par exemple pour $n = 1000$, $S(10, 6) = 122,2...$

3. Pour $n = 100$ indiquer quelle valeur vous trouvez pour S à l'instant $t = 0.5$ s'il n'y a eu que 4 down.

$t = 0.5 = \frac{T}{2} = \frac{n}{2} \delta t = 50\delta t$, donc ici $i = 50$ et $S(50, 46) = 423,05058$ ni $S_0 = 120$ ($493,56$ ni $S_0 = 140$)

4. On rappelle que le prix d'une option ayant pour date d'exercice T et pour payoff $\varphi(S_T)$ se calcule par récurrence rétrograde. Donc la première idée serait de définir, comme pour S une fonction $C(i, j)$. Nous verrons en fin de séance pourquoi ce n'est pas la bonne idée. Pour le Call, nous allons le coder dans Scilab comme une matrice triangulaire notée CC telle que $CC(1+i, 1+j) = C(i, j)$ de taille $(n+1) \times (n+1)$. On précise que $r = 0.10$

CC=zeros(n+1,n+1);

for j=0:n CC(1+n,1+j)=phi(S(0,n,j));

end;

for i=n-1:-1:0

for j=0:i CC(1+i,1+j)=(p*CC(1+i+1,1+j+1)+(1-p)*CC(1+i+1,1+j))/R;

end;

end;

Choisir K pour un Call à la monnaie, introduire les constantes $R = \exp(r\delta t)$ pour $r = 0.1$ et $p = (R - d)/(u - d)$ puis exécuter ce code pour calculer les valeurs $CC(i, j)$. Quelle est la prime du Call (sa valeur à l'instant de souscription du contrat)? Vérifier, sur quelques valeurs, que le payoff du Call est bien celui que vous attendiez.

Prime = $C(0,0) = CC(1,0) = CC(1,1) = 20,04527$

C'est pour $t = T$ (et donc $i = 50$) qu'on sent que $C_T = (S_T - K)^+$ est bien nul jusqu'à 50. Comme $K = S_0$ on doit avoir $CC(1+i, j)$ si $j \leq 50$; $CC(101, i)$ puis augmente

5. Quel est le prix du Call à la monnaie à la date $t = 4\delta t$ si le cours de l'actif sous-jacent n'a fait qu'augmenter depuis la date de souscription du contrat? Même question si le cours a baissé une fois exactement?

$t = 4\delta t$ donc $i = 4$. Puis $j = i = 4$ puisque le cours a toujours augmenté

$C(4,4) = CC(1+4, 1+4) = 31,030335$

Si une seule baisse $j = i - 1 = 3$

$C(4,3) = CC(1+4, 1+3) = 24,864474$

6. En vous inspirant du code précédent, que vous dupliquerez puis modifierez, calculer cette fois le prix $PP(1+i, 1+j)$ d'un Put à la monnaie. Expliquer les lignes que vous avez changé dans votre code du Call.

La seule différence entre Call et Put est que le payoff $C_T = (S_T - K)^+$ devient $P_T = (K - S_T)^+$, On remplace donc simplement

$$\max(S(n, j) - K, 0) \text{ par } \max(K - S(n, j), 0).$$

7. Vérifier, en faisant quelques expériences, que le prix du Put est une fonction croissante de K . Pouvez-vous l'expliquer? Qu'en est-il du Call?

Si $K = 50$ on trouve $P(0,0) = PP(1,1) = 8,6257597$.

On place la définition de PP dans une boucle for $K = 50/2 : 2 \times 50$ (iii) end, On observe que $PP(1,1)$ croît de 0,03... à 97,58, ce qui se comprend puisque plus K est grand plus le payoff $(K - S_T)^+$ est grand. Pour le Call c'est le contraire mais que plus K est grand plus $(S_T - K)^+$ est petit. Ainsi, pour $K = 50/2$ à $K = 2 \times 50$ le Call décroît de 65,7... à 0,42...

8. Vérifier, en faisant quelques expériences, que le prix du Call est une fonction croissante de σ . Pouvez-vous l'expliquer? Qu'en est-il du Put?

On revient à $K = 50$, On place les définitions de CC et PP dans une boucle for sigma = 0,05 : 0,05 : 0,6; up = exp(n * max(up, dt * (1 + delta))); down = 1/up; (iii); end

On voit que le Call $CC(1,1)$ croît de (presque) 2,72... à 51,36... et le Put $P(1,1)$ croît de 1,64... à 14,87.

Ceci s'explique par le fait que Call et Put ont des caractéristiques d'assurance et que sigma mesure le risque associé.

9. Revenons à l'idée de calculer une fonction $C(i, j)$, notée ci-dessous Callrec, (et non une matrice CC) qui sera donc telle que, pour $i = n$, $C(n, j) = \max(S(n, j) - K, 0)$, puis pour $0 \leq i \leq n - 1$ $C(i, j) = (pC(i+1, j+1) + (1-p)C(i+1, j))/R$.

```
function c=Callrec(i,j);
    if i==n then
        c=max(S(n,j)-K,0)
    else
        c=p*Callrec(i+1,j+1)+(1-p)*Callrec(i+1,j);
    end;
endfunction;
```

disp(Callrec(0,0), "la prime vaut", n, "Pour n=")

ATTENTION : avant d'exécuter ce code, choisir $n = 10$, puis recalculer, pour cette valeur de n , la fonction S , et les constantes δt , $down$, up , R et p . Quelle valeur trouvez-vous pour le Call? Comparez avec les valeurs données par CC. Augmenter progressivement n de 10 à 20. Qu'observez-vous? Pouvez-vous l'expliquer? (Indication : estimez, en fonction de n combien de fois le programme fait-t-il appel à une valeur de C pour calculer la prime $C(0,0)$)

Pour $n = 10$ la prime vaut 18,38 (affichage instantané)
 Pour $n = 15$ la prime vaut 19,19 (affichage presque-instantané)
 Pour $n = 16$ _____ 18,78 (petite seconde avant affichage)
 Pour $n = 18$ _____ 18,87 (4 secondes avant affichage)
 Pour $n = 20$ _____ 18,36 (20 secondes avant affichage)

Chaque Callrec(i,j) appelle 2 Callrec(i+1,j+1) et Callrec(i+1,j).
 NB d'appels $2 + 2 \cdot 2 + 2^2(2 \cdot 2) + \dots + 2 \cdot 2^{n-1} = 2 \cdot (1 + 2 + 4 + 8 + \dots + 2^{n-1}) = 2 \cdot \frac{2^n - 1}{2 - 1} = 2^n - 2$.
 ↑
 croissance exponentielle