Blin Sébastien Collin Pierre-Henri



École supérieure d'ingénieurs de Rennes

1ère Année Parcours Informatique

Algorithmie des graphes

Dossier de Spécifications - Allocateur

Sous l'encadrement de :

Bateux Quentin

1 Règles et définitions supplémentaires

- R12 : En cas d'interblocage, le processus ayant créé la demande menant à cet interblocage est détruit.
- R13 : Un processus actif peut demander de nouvelles ressources même si ça mène à un interblocage.
- R14 : Un processus qui ne possède pas de ressources est actif (car toutes ses demandes sont satisfaites).

2 Règles de modélisation

2.1 Invariants

- MI1 : Les sommets des graphes représentent des processus et des ressources.
- MI2 : Les sommets de sorties du graphe représentent les ressources.
- MI3 : Les sommets d'entrées du graphe représentent les processus actifs.
- MI4 : Tout sommet qui n'est ni d'entrée, ni de sortie est un processus bloqué.
- MI5 : Une demande de ressource est représenté par un arc orienté entre un sommetprocessus vers un sommet-ressource.
- MI6: Une attente entre processus est représenté par un arc orienté du sommet-processus s'éxécutant le premier vers un sommet-processus qui s'éxécutera plus tard.
- MI7 : Une file d'attente d'une ressource est représenté par le chemin le plus long entre le sommet-processus actif de la ressource et celle-ci.
- MI8 : Un interblocage est modélisé par un cycle dans le graphe. Ce cycle est détecté a l'aide de l'algorithme de Tarjan.
- MI9 : L'affichage décrit par (O5) est donné par la file d'attente de la ressource (sans les processus actifs).
- MI10 : L'affichage des attentes d'un processus est donné par les parents de celui-ci.

2.2 Variants

- MV1 : La création d'un processus entraine la création d'un sommet-processus.
- ullet MV2 : La destruction d'un processus actif entraı̂ne la destruction de tous ces arcs.
- MV3 : Si une demande provoque un interblocage, on détruit le sommet-processus venant de réaliser la demande.
- MV4 : La demande d'une ressource libre par un processus entraine la création d'un arc entre le sommet-processus et le sommet-ressource.
- MV5: La demande d'une ressource non-libre par un processus entraine la création d'un arc entre le sommet-processus et le sommet-ressource ainsi qu'un arc orienté du dernier sommet-processus en attente par ressource demandée vers le sommet.
- MV6 : La libération d'une ressource entraîne la suppression de l'arc entre le sommetprocessus et le sommet-ressource et entraîne la redirection de ses arcs d'entrées vers ses fils en prenant en compte les fils d'attentes.

3 Scénarios

Nous considérons un allocateur disposant des ressources R1,R2 :

3.1 Acte 1

- ordre = création d'un processus P1 (O1)
- \bullet graphe = P1, R1, R2
- \bullet règles = R2, MV1

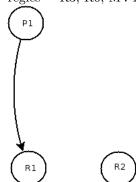






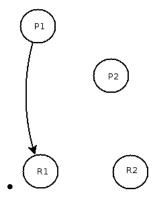
3.2 Acte 2

- \bullet ordre = demande de ressources R1 par le processus P1 (O3)
- $\bullet \ graphe = P1,\,R1,\,R2$
- \bullet file R1 = P1
- règles = R3, R6, MV4



3.3 Acte 3

- \bullet ordre = création d'un processus P2 (O1)
- graphe = P1, P2, R1, R2
- file R1 = P1
- règles = R2, MV1



3.4 Acte 4

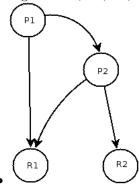
 \bullet ordre = demande de ressources R1 et R2 par le processus P2

 $\bullet \ graphe=P1,\,P2,\,R1,\,R2$

• file R1 = P1, P2

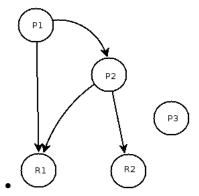
• file R2 = P2

 \bullet règles = R1, R3, R4, R7, R8, MV5



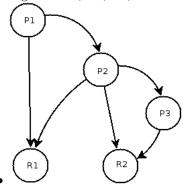
3.5 Acte 5

- ullet ordre = création d'un processus P3
- $\bullet \ graphe=P1,\,P2,\,P3,\,R1,\,R2$
- $\bullet \ \ \mathrm{file} \ \mathrm{R1} = \mathrm{P1}, \, \mathrm{P2}$
- \bullet file R2 = P2
- \bullet règles = R2, R7, MV1



3.6 Acte 6

- ullet ordre = demande de ressources R2 par le processus P3
- $\bullet \ graphe=P1,\,P2,\,P3,\,R1,\,R2$
- file R1 = P1, P2
- file R2 = P2, P3
- $\bullet \ \ r\`{e}gles = R1,\,R4,\,R7,\,MV5$

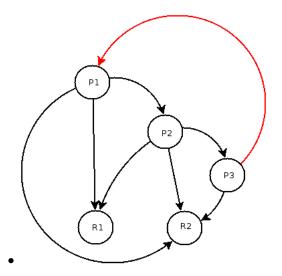


3.7 Acte 7

- ordre = affichage des fils d'attente par ressources
- $\bullet \ \mathrm{graphe} = \mathrm{P1},\, \mathrm{P2},\, \mathrm{P3},\, \mathrm{R1},\, \mathrm{R2}$
- $\bullet \ \ \mathrm{file} \ \mathrm{R1} = \mathrm{P1}, \, \mathrm{P2}$
- file R2 = P2, P3, P1
- règles = R7, MI9

3.8 Acte 8

- $\bullet\,$ ordre = demande de ressources R2 par le processus P1
- \bullet graphe = P1, P2, P3, R1, R2
- file R1 = P1, P2
- file R2 = P2, P3, P1
- $\bullet \ \ r\`{e}gles=R1,\,R4,\,R7,\,R13,\,MV5$

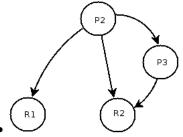


3.9 Acte 9

- \bullet ordre = affichage des process
sus concernés par un interblocage
- $\bullet \ \mathrm{graphe} = \mathrm{P1},\, \mathrm{P2},\, \mathrm{P3},\, \mathrm{R1},\, \mathrm{R2}$
- file R1 = P1, P2
- file R2 = P2, P3, P1
- règles = R7, MI8

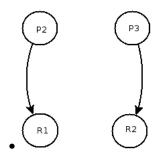
3.10 Acte 10

- ordre = destruction du processus P1
- graphe = P2, P3, R1, R2
- $\bullet \ \mathrm{file} \ \mathrm{R1} = \mathrm{P2}$
- file R2 = P2, P3
- $\bullet \ \ \text{règles} = \text{R7},\, \text{R11},\, \text{R12},\, \text{MV2},\, \text{MV3}$



3.11 Acte 11

- \bullet ordre = libération de la ressource R2 par le process
us P2
- graphe = P2, P3, R1, R2
- file R1 = P2
- file R2 = P3
- $\bullet \ \ r\`{\rm e}{\rm gles} = {\rm R5},\, {\rm R7},\, {\rm R9},\, {\rm MV5},\, {\rm MV6}$



Acte 12 3.12

- $\bullet \ \, {\rm ordre} = {\rm affichage} \ \, {\rm des} \ \, {\rm processsus} \ \, {\rm actifs}$
- graphe = P2, P3, R1, R2
 file R1 = P2
- $\bullet \ {\rm file} \ {\rm R2} = {\rm P3}$
- \bullet règles = R6, MI3