Systèmes de transitions - Modélisation TLA+

Durée 1h45 - Documents autorisés

20 mai 2014

1 Questions de cours (2,5 points)

Soit un module TLA+ avec deux variables x et y, et soit défini l'opérateur diviseurs (a) qui renvoie l'ensemble des diviseurs d'un nombre. Par exemple diviseurs (12) = $\{1, 2, 3, 4, 6, 12\}$. Répondre aux questions suivantes en respectant la syntaxe TLA+.

1. Donner une propriété temporelle établissant que x ne peut prendre que des valeurs entières strictement positives.

```
\Box(x \in Nat \setminus \{0\})
```

2. Donner un prédicat d'état établissant si x et y ont au moins un diviseur commun différent de 1.

```
\begin{aligned} & \textit{diviseurs}(x) \cap \textit{diviseurs}(y) \setminus \{1\} \neq \emptyset \\ & \textit{cardinality}(\textit{diviseurs}(x) \cap \textit{diviseurs}(y)) > 1 \\ & \exists i \in \textit{Nat} : i \neq 1 \land i \in \textit{diviseurs}(x) \land i \in \textit{diviseurs}(y) \end{aligned}
```

- 3. Donner une action qui change x en 3, à condition que x soit un diviseur de y.
 - $x \in diviseur(y) \land x' = 3(\land unchanged y)$
- 4. Donner une action non déterministe qui change x en un diviseur pair de y.

```
x' \in \{a \in diviseurs(y) : a\%2 = 0\} (\land unchanged y)
x' \in diviseurs(y) \land x'\%2 = 0 (\land unchanged y)
```

5. Donner une propriété temporelle établissant que si x est nul, alors y prendra la valeur 6.

```
(x = 0) \rightsquigarrow (y = 6)

\Box((x = 0) \Rightarrow \Diamond(y = 6))

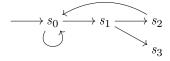
(x = 0) \Rightarrow \Diamond(y = 6) (c'est ambigu si ça doit être toujours vrai ou seulement dans l'état initial)

\Diamond((x = 0) \Rightarrow \Diamond(y = 6)) (voire un jour...)

(x = 0) \Rightarrow (y' = 6) n'a quère de sens s'il y a du béqaiement possible
```

2 Exercice (4,5 points)

Soit le système de transition suivant :



Les propriétés suivantes, exprimées en logique LTL ou CTL, sont-elles vérifiées (donner une justification informelle), selon les équités sur les transitions spécifiées?

			$WF(s_0 \to s_1)$	
	aucune	$WF(s_0 \to s_1)$	$SF(s_1 \to s_3)$	explication
$\Diamond s_1$				
$\square \diamondsuit (s_2 \vee s_3)$				
$\square \lor (32 \lor 33)$				
$\Diamond s_3$				
$\exists \Box s_0$				
$\exists \diamondsuit s_3$				
∨83				
$\forall \Box \exists \Diamond s_3$				
			$WF(s_0 \to s_1)$	
	aucune	$WF(s_0 \to s_1)$	$SF(s_1 \to s_3)$	explication
$\Diamond s_1$	n	0	0	$\acute{e}quit\acute{e}~\acute{e}limine~s_0^{\omega}$
$\Box \diamondsuit (s_2 \lor s_3)$	n	0	0	idem
$\Diamond s_3$	$\mid n \mid$	n	0	$\acute{e}quit\acute{e} \acute{e}limine (s_0 \rightarrow s_1 \rightarrow s_2)^{\omega}$
$\exists \Box s_0$	0	n	n	équité
$\exists \Diamond s_3$	0	0	0	s_3 accessible depuis état initial
$\forall \Box \exists \Diamond s_3$	0	0	0	$s_3 \ toujours \ accessible$

3 Problème : Épidémie (13 points)

On souhaite modéliser en TLA un problème de propagation d'épidémie. On suppose un nombre d'individus fixe, qui peuvent être sains, contagieux ou morts. Une personne contagieuse contamine à chaque tour au plus une personne (vivante) de son entourage, cet entourage étant supposé fixe. Une personne contagieuse peut également mourir ou redevenir saine à tout instant. Toute personne morte reste contagieuse. La propagation est garantie en interdisant à toute personne contagieuse de guérir tant que tous ses voisins sont sains. Enfin, on suppose qu'à l'instant initial, un individu unique quelconque est contaminé, les autres étant sains. Un squelette de module TLA Epidemie.tla modélisant ce phénomène est donné en 3.5.

3.1 Transitions

Définir les prédicats de transitions suivants, en respectant attentivement les règles énoncées cidessus :

```
1. contaminer(i,j): contamination par l'individu contagieux <math>i d'un voisin j vivant.
     contaminer(i,j) \triangleq
      \land \langle i, j \rangle \in Voisinage
      \land etat[i] = Contagieux \lor etat[i] = Mort
      \wedge \ etat[j] = Sain
      \land etat' = [etat \ EXCEPT \ ![j] = Contagieux]
2. mourir(i): mort de l'individu contagieux i.
     mourir(i) \triangleq
      \land etat[i] = Contagieux
      \wedge \ etat' = [etat \ EXCEPT \ ![i] = Mort]
3. guerir(i) : guérison de l'individu contagieux i.
     mourir(i) \triangleq
      \land etat[i] = Contagieux
      \land \exists j \in Individus : \langle i, j \rangle \in voisinage \land etat[j] \neq Sain
      \wedge \ etat' = [etat \ EXCEPT \ ![i] = Sain]
4. Next : toutes les transitions possibles du problème modélisé.
     Next \triangleq
      \exists i \in Individus :
        \vee \exists j \in Individus : Contaminer(i, j)
        \vee Mourir(i)
        \vee Guerir(i)
```

3.2 Équité

Définir les contraintes d'équité minimales suivantes sur les transitions qui illustrent au mieux les phénomènes de contagion suivants :

5. Un individu sain continûment en présence d'un individu contagieux ne peut échapper à la contagion.

```
\forall i, j \in Individus : WF_{vars}(Contaminer(i, j))
```

6. Tout individu finit par mourir ou par rester définitivement sain.

```
\forall i \in Individus : SF_{vars}(Mourir(i))
```

3.3 Spécification

Définir les propriétés suivantes (qui ne sont pas nécessairement vérifiées par le modèle) :

7. MortStable : la mort est un état stable.

```
\forall i \in Individus : \Box(etat[i] = Mort \Rightarrow \Box(etat[i] = Mort))
```

8. MortContagieuse: tout individu mort finit par faire mourir un de ses voisins.

```
\forall i \in Individus : etat[i] = Mort \leadsto \exists j \in Individus : \langle i,j \rangle \in Voisinage \land etat[j] = Mort
Mais \ \forall i \in Individus : \exists j \in Individus : \langle i,j \rangle \in Voisinage \land etat[i] = Mort \leadsto etat[j] = Mort
est \ faux : \ \varphi a \ serait \ toujours \ le \ même \ voisin \ qui \ meurt.
Noter \ qu'on \ ne \ peut \ pas \ exprimer \ que \ i \ est \ la \ cause \ de \ la \ mort \ de \ j.
```

9. Propagation : tout individu contagieux finit par en contaminer un autre, à moins qu'il ne meure.

```
Formulation ambiguë (un voisin, ou un site quelconque?): \forall i \in Individus : etat[i] = Contagieux \rightarrow etat[i] = Mort \lor \exists j \in Individus \setminus \{i\} : etat[j] \neq Sain \forall i \in Individus : etat[i] = Contagieux \rightarrow etat[i] = Mort \lor \exists j \in Individus : \langle i, j \rangle \in Voisinage \land etat[j] \neq Sain
```

10. ImpossibleTousSains : il est impossible que tout le monde soit sain en même temps.

```
\Box(\exists i \in Individus : etat[i] \neq Sain)
\Box(Cardinality(\{i \in Individus : etat[i] \neq Sain\}) \geq 1)
```

11. FinalementTousMorts: tous les individus finiront par mourir.

```
Formulation ambiguë: Chaque individu: \forall i \in Individus: \Diamond(etat[i] = Mort)
L'ensemble des individus: \Diamond(\forall i \in Individus: etat[i] = Mort)
(2 \Rightarrow 1 \text{ mais pas l'inverse})
```

12. BrebisGaleuse: il existe un individu infiniment souvent contagieux ou mort.

```
\exists i \in Individus : \Box \Diamond (etat[i] \neq Sain)
```

3.4 Analyse du problème

Répondre informellement aux questions suivantes, éventuellement en illustrant la réponse par des (contre-)exemples. On suppose que le graphe de voisinage est connexe et qu'il y a au moins deux individus :

- 13. Expliquer pourquoi la propriété MortContagieuse est vraie.
 - (a) $MortStable \Rightarrow i reste mort$
 - (b) Soit un voisin j sain. j finit par être contaminé (WF sur contaminer)
 - (c) j peut guérir, mais cas précédent \Rightarrow j est infiniment souvent contaminé
 - (d) $SF sur mourir \Rightarrow j meurt$
- 14. Expliquer pourquoi la propriété Propagation est vraie.

Un individu contagieux peut soit mourir $(\Rightarrow OK)$, soit redevenir sain. Et s'il redevient sain, c'est qu'un de ses voisins est contaminé (contagieux ou mort) $\Rightarrow OK$.

15. La propriété BrebisGaleuse est-elle alors vérifiée?

Oui, car le nombre d'individu est fini.

16. La propriété FinalementTousMorts est-elle alors vérifiée?

```
Oui : SF sur mourir (c'est un peu court...)
```

3.5 Module fourni: Epidemie.tla

```
— MODULE Epidemie -
EXTENDS Naturals, FiniteSets
CONSTANTS
    N, nombre d'individus
     Voisinage relation de voisinage entre individus
Individus \triangleq 0 ... N-1
 Il y a au moins 2 individus
Assume N > 1
 Le Voisinage est une relation entre individus
Assume Voisinage \in \text{subset} (Individus \times Individus)
 Aucun individu n'est voisin de lui-même
Assume \forall i \in Individus : \langle i, i \rangle \notin Voisinage
 Le graphe de Voisinage est connexe
Stable(S) \stackrel{\triangle}{=} \forall paire \in Voisinage : paire[1] \in S \Rightarrow paire[2] \in S
Assume \forall S \in \text{subset } Individus \setminus \{\} : Stable(S) \Rightarrow Cardinality(S) = N
VARIABLES
     etat d'un individu
Sain \triangleq \text{``sain''}
Contagieux \triangleq "contagieux"
Mort \triangleq "mort"
Etat \triangleq \{Sain, Contagieux, Mort\}
\textit{TypeInvariant} \; \stackrel{\triangle}{=} \;
  \Box(etat \in [Individus \rightarrow Etat])
Init \; \stackrel{\scriptscriptstyle \Delta}{=} \;
  LET malade \stackrel{\triangle}{=} \text{CHOOSE } i \in Individus : TRUE IN
                                                                         le malade initial
  \land etat = [i \in Individus \mapsto \text{if } i = malade \text{ then } Contagieux \text{ else } Sain]
Contaminer(i, j) \triangleq L'individu i tente de contaminer l'individu j, s'ils sont voisins
   \land \langle i,j \rangle \in \mathit{Voisinage}
 À COMPLÉTER
Mourir(i) \triangleq
                       L'individu i meurt
 À COMPLÉTER
Guerir(i) \stackrel{\triangle}{=} L'individu i repasse à l'état Sain
 À COMPLÉTER
Next \triangleq
 À COMPLÉTER
Spec \triangleq
 \wedge Init
 \wedge \ \Box [Next]_{etat}
 À COMPLÉTER
```