Université de Lorraine

DIPLOME: Telecom Nancy 3A

Épreuve: CSSI et MLS Durée du sujet : 2 h 00

Date : Lundi4 décembre 2017 de 16 h00 à 17 h00

Nom du rédacteur : Dominique Méry Documents personnels autorisés



Une réponse correcte rapporte 2 points; sans réponse cela rapporte 0 point; au bout de quatre réponses fausses, on retire 1 point à chaque réponse fausse nouvelle.

Écrit

Questi	on 1	Les	propriétés	de	$s \hat{u} ret \acute{e}$	sont	des	propriétés	invariantes.
Q GCCCC	O11 1	100	propreced	αc	o ar coc	00100	acc	propreced	orocar careces.

Vous mettez une croix dans les cases appropriées.

vrai	faux

Question 2 On suppose qu'un algorithme ou un programme est annotée au point de contrôle ℓ par la propriété $P_{\ell}(v)$ où v est la variable du programme. On suppose que les conditions de vérification ont été vérifiées. La propriété $pc = \ell \Rightarrow P_{\ell}(v)$ est une propriété de sûreté.

Vous mettez une croix dans les cases appropriées.

vrai	faux

Question 3 La propriété énonçant que au plus un processus d'(un système concurrent n'a accès à une ressource critique en accès exclusif, est une propriété de sûreté.

Vous mettez une croix dans les cases appropriées.

vrai	faux

Question 4 La propriété suivante est une propriété de sûreté: Toutes les requêtes des utilisateurs sont servies par le système de gestion des vacances de Telecom Nancy.

Vous mettez une croix dans les cases appropriées.

vrai	faux

Question 5 La propriété suivante est une propriété de sûreté: La température ambiante ne dépasse pas les 20 degrés.

Vous mettez une croix dans les casesappropriées.

vrai	faux

Question 6 La propriété suivante est une propriété de sûreté: Le nombre d'instances du service BLUE est compris entre 0 et 8 en cours d'utilisation.

Vous mettez une croix dans les casesappropriées.

vrai	faux

On programme un robot chargé de faire le ménage dans un appartement. Nous considérons le modèle suivant.

An Event-B Specification of safety0 Creation Date: 2Dec2017 @ 11:15:25 AM

MACHINE safety0
VARIABLES

X INVARIANTS

 $\begin{array}{l} \text{inv1} : x \in \mathbb{Z} \\ \text{inv3} : x \leq 0 \end{array}$

EVENTS

Initialisation

begin

 $\mathtt{act1}: x := -4$

```
end
Event event1 =
     when
            {\tt grd1}\,: x \geq 0
     then
            act1 : x := x + 1
     end
Event event2 =
     when
            grd1: x \leq 0
            grd2: x \ge -8
     then
            act1 : x := x - 1
     end
END
Question 7 Toutes les conditions de vérification sont prouvées par le prouveur de l'application Rodin.
                                                                                                       faux
   Vous mettez une croix dans les casesappropriées.
Question 8 inv3 est une propriété de sûreté.
                                                                                                       faux
                                                                                                vrai
   Vous mettez une croix dans les casesappropriées.
Question 9 inv3 est une propriété invariante..
                                                                                                       faux
                                                                                                vrai
   Vous mettez une croix dans les cases appropriées.
Question 10 Si vous avez répondu faux à la question 6, donnez l'expression de la propriété invariante et
inscrivez la dans la case ci-dessous.
   Vous écrivez la propriété dans la case ci-dessous ou vous écrivez que votre réponse était faux.:
   Nous considérons le modèle suivant.
                               An Event-B Specification of EC
                         Creation Date: 2Dec2017 @ 11:15:25 AM
CONTEXT EC
SETS
      S
CONSTANTS
      l1
      l2
       A
      B
AXIOMS
       \mathtt{axm1}: partition(L, \{l1\}, \{l2\})
       {\tt axm2}\,:A\in S
```

 $\verb"axm3":B\in S$

```
\begin{aligned} & \text{axm4} \, : x \in S \\ & \text{axm5} \, : x = A \\ & \text{axm7} \, : S \subseteq \{A,B\} \end{aligned} END
```

An Event-B Specification of M1 Creation Date: 2Dec2017 @ 11:15:25 AM

```
MACHINE M1
SEES EC
VARIABLES
       y
       pc
INVARIANTS
        inv1: pc \in L \land y \in S
        inv2: pc = l1 \Rightarrow y \in S
                  Floyd's annotation
        inv3 : pc = l2 \Rightarrow y = B
                  Floyd's annotation
        inv4: x \in S \land x = A \land y \in S \Rightarrow y \in S
                  checking precondition
        \mathtt{inv5}\,:y=B \Rightarrow y \in S \land y=B
                  checking postcondition
EVENTS
Initialisation
      begin
              \mathtt{act1}\,:y:\in S
              act2 : pc := l1
      end
Event e \stackrel{\frown}{=}
      when
              {\tt grd1}\,:pc=l1
      then
              act1: pc := l2
              \mathtt{act2} : y : |(y' \in S \land y' \neq x)|
      end
Question 11 Ecrire la relation BA(e)(y, pc, y', pc')
    Vous écrivez la relation dans la case ci-dessous:
Question 12 Ecrire la condition exprimant que l'événement e préserve l'invariant de cette machine, noté
I(y,pc).
    Vous écrivez la condition dans la case ci-dessous:
```

Question 13 Ecrire la condition exprimant que l'événement e est faisable. Vous écrivez la condition dans la case ci-dessous:			
rous cerroez la contantion dans	2 tu tust to utssuus.		
	l'est pas prouvée complètement. Il manque une preuve que l'événement est nt soit faisable, il faut ajouter un axiome et vous devez quel est l'axiome à		
Vous mettez une croix dans le	es case appropriées. $axm6: A = B \mid axm6: A \neq B$		
ant:	ondition dans la case ci-dessous l'expression formelle traduisant l'énoncé suiv- vidu ne peut pas être marié à plus d'une personne à la fois. Le registre d'état		
civil contient donc la liste de tou	us les individus et cette liste doit toujours satisfaire cette règle. On notera I liste des individus mariés qui précise qui est le conjoint d'un individu et on la		
Question 16 Ecrivez un événem	nent qui observe un mariage.		

Fin de l'énoncé