Examen de Développement Formel de Systèmes

Documents autorisés, 1h30

Les réponses doivent être justifiées et pertinentes. Des preuves formelles ne sont pas demandées, mais l'argumentaire se doit d'être rigoureux.

Partie I: Questions de cours

Exercice 1 Répondez aux questions suivantes en quelques lignes (max. 3):

- 1. Expliquez les différences entre contextes et machines, et leurs utilités respectives.
- 2. Qu'est-ce que l'interblocage (deadlock)? Qu'est-ce qui le caractérise dans un modèle
- 3. Expliquez la notion de bonne définition (well-definedness) d'une formule. On donnera un exemple pertinent, qui permet de distinguer cette notion de celles de correction syntaxique et de typage.
- 4. Comment appelle-t-on la propriété qui relie les variables d'une machine concrète et d'une machine abstraite dans un raffinement? Quelle est son utilité?

Partie II : Étude de cas

Note : il n'est pas demandé de recopier les machines dans leur intégralité, mais seulement les éléments à changer, le cas échéant.

On s'intéresse à un système pour réaliser des achats, dont le fonctionnement est similaire, par exemple, à certaines plate-formes de vente en ligne.

```
CONTEXT Achats0_Ctx
SETS STATUT
CONSTANTS EnCours, Paiement, Payee
axml: partition(STATUT, {EnCours}, {Paiement}, {Payee})
```

FIGURE 1 - Contexte pour la machine abstraite

Exercice 2 (Modèle abstrait) Considérons le modèle abstrait donné à la Figure 2, qui implémente un système simple permettant à un utilisateur de gérer une commande.

Le contexte Achats@_Ctx définit les états possibles d'une commande (ensemble STATUT) : en cours de composition par l'utilisateur (EnCours), en cours de paiement (Paiement) et payée (Payee). Ces états sont mutuellement exclusifs.

La machine Achats0 décrit l'évolution d'une commande. La variable statut représente l'état de la commande. Cet état est initialement EnCours. Il passe à Paiement via l'événement Finaliser qui modélise l'utilisateur achevant sa sélection, puis de Paiement à Pauee via l'événement Payer qui modélise l'utilisateur réglant le montant de sa commande.

La variable paye garde trace du montant payé par l'utilisateur, et représente d'une certaine façon le transfert d'argent qui advient au moment du paiement.

MACHINE Achats0 SEES Achats_Ctx0 VARIABLES statutpaye **INVARIANTS** invl: $statut \in STATUT$ inv2: $paye \in \mathbb{Z}$ **EVENTS** INITIALISATION act1: statut := EnCoursact2: $paye : \in \mathbb{Z}$

Développement Formel de Systèmes

3ASN - L

```
Finaliser
WHERE
 ard1: statut = EnCours
 act1: statut := Paiement
Paver
ANY prix
WHERE
 grd1: statut = Paiement
 grd2: prix \in \mathbb{Z}
THEN
 act1: statut := Pauee
 act2: paye := prix
END
```

FIGURE 2 – Machine abstraite représentant le système

- 2.1 Quel est le sens du symbole :∈ de l'action act2 de l'initialisation ? Quel est l'intérêt d'utiliser un tel opérateur? Donnez une écriture équivalente de cette action en utilisant le prédicat avantaprès (Before-After Predicate).
- 2.2 Quelle est la nature formelle de prix dans l'événement Payer? Quelle est son utilité?
- 2.3 Lorsque la commande est payée, le montant paye doit être positif strictement. Complétez la machine avec un invariant inv3 qui capture cette exigence.
- 2.4 La machine Achats0 est-elle correcte vis-à-vis de ses invariants? Justifiez et, si nécessaire, complétez le modèle pour qu'elle le soit.

```
CONTEXT Achats1 Ctx EXTENDS Achats0 Ctx
SETS ITEMS
END
MACHINE Achatsl REFINES Achats0
SEES Achats1_Ctx
VARIABLES
statut
paye
Items
total
INVARIANTS
inv1: Items \subset ITEMS
inv2: total ...
```

```
INITIALISATION REFINES INITIALISATION...
Finaliser REFINES Finaliser...
Payer REFINES Payer...
Ajouter
ANY item, prix
WHERE
 grd1: item ∈ ITEMS
 grd2: prix \in \mathbb{Z}
THEN
 act1: Items ...
 act2: total...
FND
```

FIGURE 3 - Contexte et machine du premier raffinement

Exercice 3 (Premier raffinement) On désire préciser le fonctionnement du modèle abstrait afin de prendre en compte un mécanisme rudimentaire de panier d'achat. Pour cela, on raffine le premier modèle afin d'obtenir le modèle décrit à la Figure 3.

Le contexte Achatsl_Ctx étend le contexte Achats0_Ctx et définit un ensemble de travail pour les articles que l'on peut acheter (ITEMS). La machine Achats1 est un raffinement de la machine Achats0 qui implémente le système de vente incluant un panier. Le panier est modélisé par la variable Items qui est un ensemble d'articles, et par la variable total qui garde trace du prix cumulé du panier. L'action d'ajouter un élément (item) d'un prix donné (prix) dans le panier se fait via l'événement Ajouter.

- 3.1 Complétez l'événement d'initialisation pour les variables *Items* et *total*.
- 3.2 Complétez les actions (act1 et act2) de l'événement Ajouter.

- 3.3 On ne peut ajouter un article au panier que si la commande est toujours en cours. Complétez Jes gardes de Ajouter afin de prendre en compte cette exigence.
- 3.4 Le prix d'un article est nécessairement strictement positif. Complétez l'événement Ajouter de manière à satisfaire cette exigence.

Notons que, si le panier n'est pas vide, alors le total est nécessairement non-nul. Compléter le modèle de façon à prendre en compte cette exigence.

- 3.5 On se penche maintenant sur l'événement Payer. Concrètement, quel prix l'utilisateur doit-il payer pour le panier qu'il a constitué? Indiquez *précisément* les modifications à apporter à cet événement afin de refléter cet aspect.
- 3.6 Ajouter raffine-t-il un événement de la machine abstraite? Si oui, lequel? Le raffinement proposé ici est-il correct? Sinon, indiquez comment faire en sorte qu'il le soit.
- 3.7 La machine Achats1 est-elle correcte? Justifiez et, si nécessaire, complétez le modèle pour que ça soit le cas.

Exercice 4 (Autres raffinements) Dans cet exercice, on s'intéresse à divers raffinements que l'on pourrait réaliser sur l'exemple précédent.

4.1 On désire prendre en compte la notion de *quantités* de chaque article dans le panier. Concrètement, chaque article du panier est associé à une quantité. Lorsque l'on ajoute un article, si l'article était déjà dans le panier, alors on incrémente sa quantité. Sinon, on l'ajoute dans le panier.

Proposez un raffinement Achats2 de Achats1 afin d'implémenter cette fonctionnalité. Pour cela, il est conseillé d'exploiter une variable quantite qui, à chaque article dans le panier, associe un nombre entier qui est sa quantité. On raffinera par ailleurs l'événement Ajouter en deux événements, suivant que l'article est déjà dans le panier ou non.

On veillera à correctement identifier d'éventuelles *propriétés de sûreté* pour ce nouveau système, et on justifiera sa correction, ainsi que la correction du raffinement avec Achats1.

4.2 On aimerait maintenant affiner davantage le mécanisme de paiement : au moment de payer, l'utilisateur sélectionne d'abord un moyen de payement (par exemple : carte bancaire, transfert, chèque par la poste), puis il entre les informations nécessaires et le payement est réalisé.

Proposez un raffinement Achats3 de Achats2 afin d'implémenter cette fonctionnalité. On veillera bien à identifier les caractéristiques de ce raffinement : nouvelles données statiques éventuelles (type, constantes, ...), variables abstraites et concrètes, nouveaux invariants, nouveaux événements, liens entres les éléments abstraits et concrets, etc. Justifiez la correction du raffinement et du modèle ainsi obtenu.

Exercice 5 (Autres propriétés) Dans cet exercice, on étudie le comportement des machines obtenues aux exercices précédents.

- **5.1** Dans une modélisation cohérente, on aimerait que le système soit toujours en mesure d'achever sa tâche, autrement dit que l'utilisateur puisse finaliser puis payer sa commande. De quel type de propriété s'agit-il? La machine Achats0 respecte-t-elle cette propriété? Comment le démontrer?
- 5.2 La propriété de la question 5.1 est-elle *en général* préservée par le raffinement? La machine Achats1 la préserve-t-elle? Justifiez et, le cas échéant et si cela est possible, indiquez comment faire en sorte qu'elle soit respectée.

Session 1