

# Correction de l'examen : Partiel DFS 2023-2024 Session 1-2

## Exercice 1 : Modèle initial - Messages

### 1.1. Ajout de l'invariant

- $\text{inv4} : \text{Messages} = \text{Stored} \cup \text{InTransit}$
- $\text{inv5} : \text{Stored} \cap \text{InTransit} = \emptyset$

Type d'invariant :

- $\text{inv4}$  est une propriété de couverture (tout message est soit stocké, soit en transit).
- $\text{inv5}$  est une propriété de consistance (les deux ensembles ne peuvent pas avoir de recouvrement).

### 1.2. Initialisation

```
INITIALISATION
THEN
  Messages :=
  Stored :=
  InTransit :=
END
```

## Exercice 2 : Événements

### 2.1. Compléter les gardes

- Pour Send :  $\text{grd2} : m \in \text{Stored}$

- Pour Receive :  $\text{grd2} : m \in \text{InTransit}$
- Pour Create :  $\text{grd2} : m \notin \text{Messages}$

### 2.2. Compléter les actions

- Pour Send :

```
THEN
  Stored := Stored \ {m}
  InTransit := InTransit \ {m}
END
```

- Pour Receive :

```
THEN
  InTransit := InTransit \ {m}
  Stored := Stored \ {m}
END
```

- Pour Create :

```
THEN
  Messages := Messages \ {m}
  Stored := Stored \ {m}
END
```

### 2.3. Obligation de preuve : Démontrer que Send préserve $\text{inv5}$

- **Hypothèse initiale** :  $\text{Stored} \cap \text{InTransit} = \emptyset$
- **Actions de Send** : modifient  $\text{Stored}$  et  $\text{InTransit}$  de manière disjointe.
- **Conclusion** :  $\text{Stored}$  et  $\text{InTransit}$  restent disjoints après exécution de Send.

## Exercice 3 : Modélisation du réseau

### 3.1. Compléter axm1

```
axm1: Network NOEUDS NOEUDS
```

**Justification :** Le réseau est représenté comme une relation binaire (un graphe orienté) entre les noeuds.

### 3.2. Compléter axm2

```
axm2: n · (n NOEUDS n' · (n n') Network (n' n) Network)
```

**Justification :** Chaque noeud appartient au graphe décrit par Network.

## Exercice 4 : En-tête avec stockage par noeuds

### 4.1. L'opérateur $\rightarrow$

Représente une relation fonctionnelle. Ici, chaque message est associé à un unique noeud.

### 4.2. Compléter les invariants

```
inv3: Stored = dom(StoredAt)
inv4: InTransit = dom(InTransitTo)
```

### 4.3. Type des invariants

Ce sont des invariants de raffinement, car ils relient les variables concrètes aux variables abstraites.

### 4.4. Initialisation

```
INITIALISATION
  THEN
    Messages :=
    StoredAt :=
    InTransitTo :=
  END
```

## Exercice 5 : Raffinement de Send

### 5.1. Compléter les gardes

```
grd3: StoredAt(m) n Network
grd4: m dom(StoredAt)
```

### 5.2. Actions

```
THEN
  StoredAt := StoredAt \ {m}
  InTransitTo(m) := n
END
```

### 5.3. Obligations de preuve

- Le raffinement doit préserver l'invariant abstrait (par exemple, relation entre Stored et StoredAt).
- Les gardes abstraites doivent être implicites dans les gardes concrètes.

## Exercice 6 : Événements Receive et Create

### 6.1. Actions pour Receive

```
THEN
  InTransitTo := InTransitTo \ {m}
  StoredAt(m) := InTransitTo(m)
END
```

### 6.2. Gardes et actions pour Create

```
grd3: n NOEUDS
```

```
THEN
  Messages := Messages {m}
  StoredAt(m) := n
END
```

## Exercice 7 : Ajout des variables

### 7.1. Types des variables

```
inv1: Origin  MESSAGES → NOEUDS
inv2: Destination MESSAGES → NOEUDS
inv3: Done    MESSAGES
```

### 7.2. Compléter l'invariant

```
inv4: m · (m Messages m dom(Origin) m dom(Destination))
```

### 7.3. Ajouter inv5

```
inv5: m · (m Done StoredAt(m) = Destination(m))
```

### 7.4. Ajouter inv6

```
inv6: m · (m Messages Origin(m) Destination(m))
```

## Exercice 8 : Intégration des nouvelles variables

### 8.1. Raffinement de Create

```
THEN
  Messages := Messages {m}
  StoredAt(m) := n
  Origin(m) := n
  Destination(m) := d
END
```

### 8.2. Raffinement de Receive

Si  $\text{StoredAt}(m) = \text{Destination}(m)$ , ajouter  $m$  à  $\text{Done}$ .

### 8.3. Contrainte pour Send

```
grd5: m Done
```