Modélisation et Programmation – Session 1 - 18/01/2021

Bureau d'études - 1h30 - Documents électroniques autorisés

- Télécharger depuis moodle l'archive source-etudiants.tgz
- Désarchiver son contenu avec la commande : tar xzvf source-etudiants.tgz
- Vous obtenez un répertoire nommé source-etudiants
- Renommer ce répertoire sous la forme source-etudiants_Nom_Prénom (en remplaçant Nom et Prénom par vos nom et préno). Par exemple, si l'étudiant est Marc Pantel, vous utiliserez la commande : mv source-etudiants source-etudiants_Pantel_Marc
- Compiler la bibliothèque avec la commande : coqc Naturelle.v
- En fin de séance, vous rendrez sur moodle l'archive contenant le répertoire renommé.

Exercice 1 Soient A, B et C des variables propositionnelles, vous devrez montrer avec l'outil Coq (fichier coq_exercice_1.v) en utilisant la déduction naturelle constructive (c'est-à-dire sans les règles du tiers-exclu (TE dans le résumé de cours) et de l'absurde classique (A dans le résumé de cours)) que la formule suivante est un théorème :

$$((A \to C) \lor (B \to C)) \to ((A \land B) \to C)$$

- 1. Avec les commandes de la bibliothèque Naturelle utilisée en travaux pratiques
- 2. Avec les commandes classiques (sans la bibliothèque Naturelle utilisée en travaux pratiques)

Exercice 2 Soient A et B des variables propositionnelles, vous devrez montrer, avec l'outil Coq (fichier coq_exercice_2.v) en utilisant la déduction naturelle classique (y compris les règles du tiers-exclu ou de l'absurde classique), que la formule suivante est un théorème :

$$(A \to B) \to ((\neg A) \lor B)$$

- 1. Avec les commandes de la bibliothèque Naturelle utilisée en travaux pratiques
- 2. Avec les commandes classiques (sans la bibliothèque Naturelle utilisée en travaux pratiques)

Exercice 3 Nous considérons la spécification des entiers et des listes munie des équations étudiées en cours et travaux dirigés :

```
 \begin{array}{l} ({\bf a}) \; \forall n \in {\tt entier.} \; \; {\tt somme}({\tt Zero}, \, n) = n \\ ({\bf b}) \; \forall n, m \in {\tt entier.} \; \; {\tt somme}({\tt Succ}(n), \, m) = {\tt Succ}({\tt somme}(n, \, m)) \\ ({\bf c}) \; \forall l \in {\tt liste}(A). \; \; {\tt append}({\tt Nil}, l) = l \\ ({\bf d}) \; \forall t \in A. \forall l, q \in {\tt liste}(A). \; \; {\tt append}({\tt Cons}(t, \, q), l) = {\tt Cons}(t, \, {\tt append}(q, l)) \\ \end{array}
```

Nous complétons cette spécification par la fonction taille(l) qui calcule la taille de la liste l (nombre d'éléments contenus dans la liste).

Le comportement de cette fonction peut être modélisé par les équations suivantes :

```
 \begin{array}{l} (\mathrm{e}) \ \forall l \in \mathtt{liste}(A). \ \mathrm{taille}(\mathtt{Nil}) = \mathtt{Zero} \\ (\mathrm{f}) \ \forall t \in A, \forall q \in \mathtt{liste}(A), \ \mathrm{taille}(\mathtt{Cons}(t, \, q)) = \mathtt{Succ}(\mathrm{taille}(q))) \end{array}
```

Spécifier cette fonction taille_spec dans l'outil Coq (fichier coq_exercice_3.v) sous la forme d'axiomes puis montrer que cette fonction satisfait les propriétés suivantes :

```
— taille_append : \forall l_1, l_2 \in \mathtt{liste}(A). taille(append(l_1, l_2)) = somme(taille(l_1), taille(l_2))

Programmer une implantation de la fonction taille_impl puis prouver que cette implantation est correcte vis-à-vis de
```

Programmer une implantation de la fonction taille_impl puis prouver que cette implantation est correcte vis-à-vis de la spécification taille_spec (théorème taille_correctness).

Exercice 4 Prouver la correction totale du triplet de Hoare suivant (fichier why3_exercice_4.mlw) pour un programme calculant le carré d'un entier positif N. Nous vous suggérons d'exploiter $R+X^2=N^2$ comme invariant et X comme variant. Vous compléterez l'invariant si nécessaire pour construire la preuve. Vous indiquerez dans le fichier les commandes WHY3 utilisées pour construire la preuve.

```
X := N;

R := 0;

while (X <> 0) do

R := R + 2 * X - 1;

X := X - 1;

od

\{R = N^2\}
```

 $\{N \geq 0\}$