Cours Modélisation et vérification des systèmes informatiques Exercices

Utilisation d'un environnement de vérification Frama-c (I) par Dominique Méry 19 novembre 2024

Exercice 1 Soit le petit programme suivant

Listing 1 - td61.c

```
void ex(void) {
  int x=2,y=4,z,a=?;

  //@ assert x <= y;
  x = x*x;
  //@ assert x == a*y;
  y = 2*x;

z = x + y;

  //@ assert z == x+y && x* y >= 8;
}
```

Analyser le correction des annotations avec Frama-c et trouver a pour que cela soit correctement analysé.

Exercice 2 Soit le petit programme suivant

```
Listing 2 - td62.c
```

```
void ex(void) {
  int x0,y0,z0;
  int x=x0,y=x0,z=x0*x0;

  //@ assert x == y && z == x*y;
  x = x*x;
  //@ assert x == y*y && z == x;
  y = x;
  z = x + y + 2*z;

  //@ assert z == (x0+x0)*(x0+x0);
}
```

Analyser la correction des annotations avec Frama-c.

Exercice 3 Soit le petit programme suivant

```
Listing 3 - td63.c
```

```
return x;

//@ assert x>= y;

//@ assert x< y;

return y;

//@ assert x< y;
```

Analyser la correction des annotations avec Frama-c.

 $\textbf{Exercice 4} \ \textit{La définition structurelle des transformateurs de prédicats est rappelée dans le}$

tableau ci-dessous :

S	wp(S)(P)
X := E(X,D)	P[e(x,d)/x]
SKIP	P
$\mathbf{S}_1;\mathbf{S}_2$	$wp(\mathbf{S}_1)(wp(\mathbf{S}_2)(P))$
	$(B \Rightarrow wp(S_1)(P)) \land (\neg B \Rightarrow wp(S_2)(P))$

- Axiome d'affectation : $\{P(e/x)\}X := E(X)\{P\}$.
- Axiome du saut : $\{P\}$ **skip** $\{P\}$.
- Règle de composition : Si $\{P\}S_1\{R\}$ et $\{R\}S_2\{Q\}$, alors $\{P\}S_1;S_2\{Q\}$.
- $Si \{P \land B\}S_1\{Q\} \ et \{P \land \neg B\}S_2\{Q\}, \ alors \{P\} \ if B \ then S_1 \ then S_2 \ fi\{Q\}.$
- $Si \{P \land B\} S\{P\}$, alors $\{P\}$ while B do S od $\{P \land \neg B\}$.
- Règle de renforcement / affaiblissement : Si $P' \Rightarrow P$, $\{P\}S\{Q\}$, $Q \Rightarrow Q'$, alors $\{P'\}S\{Q'\}$.

Question 4.1 Simplifier les expressions suivantes :

- 1. WP(X := X+Y+7)(x+y=6)
- 2. WP(X := X+Y)(x < y)

Question 4.2 On rappelle que $\{P\}\mathbf{S}\{Q\}$ est défini par l'implication $O\Rightarrow WP(S)(Q)$. Pour chaque point énuméré ci-dessous, monter que la propriété $\{P\}\mathbf{S}\{Q\}$ est valide ou pas en utilisant la définition suivante :

$$\{P\}\boldsymbol{S}\{Q\}=\boldsymbol{P}\Rightarrow \boldsymbol{WP(S)(Q)}$$

- 1. $\{x+y=7\}X := Y+X\{2\cdot x+y=6\}$
- 2. $\{x < y\}$ **IF** $x \neq y$ **THEN** x := 5 **ELSE** x := 8 **FI** $\{x \in \{5, 8\}\}$

Question 4.3 Utiliser frama-c pour vérifier les éléments suivants :

- 1. $\{x+y=7\}X := Y+X\{2\cdot x+y=6\}$
- 2. $\{x < y\}$ **IF** $x \neq y$ **THEN** x := 5 **ELSE** x := 8 **FI** $\{x \in \{5, 8\}\}$

Exercice 5 td65.c

Soit le petit programme suivant dans un fichier :

Listing 4 – td65.c

```
/*@
    assigns \nothing;
*/
void swap1(int a, int b) {
    int x = a;
    int y = b;
    //@ assert x == a && y == b;
    // ==> ?
    //@ assert y == b && x == a;
    int tmp;
```

```
//@ assert y == b && x == a;

tmp = x;

//@ assert y == b && tmp == a;

x = y;

//@ assert x == b && tmp == a;

y = tmp;

//@ assert x == b && y == a;

}
```

Question 5.1 Utiliser l'outil frama-c-gui avec la commande \$frama-c-gui ex1.c et cliquer sur le lien ex1.c apparaissant sur la gauche. A partir du fichier source, une fenêtre est créée et vous découvrez le texte du fichier.

Question 5.2 Cliquer à droite sur le mot-clé assert et cliqur sur Prove annotation by WP. Les boutons deviennent vert.

Question 5.3

```
void swap2(int a, int b) {
  int x = a;
  int y = b;
  //@ assert x == a && y == b;
  int tmp;
  tmp = x;
  x = y;
  y = tmp;
  //@ assert x == a && y == a;
}
```

Répétez les mêmes suites d'opérations mais avec le programme suivant dans ex2.c.

Question 5.4 Ajoutez une précondition pour que les preuves soient possibles.

Question 5.5 Soit le nouvel algorithme avec un contrat qui établit ce que l'on attend de cet algorithme

Recommencer les opérations précédentes et observer ce qui a été utilisé comme outils de preuve.

Exercice 6 Etudier la correction de l'algorithme suivant en complétant l'invariant de boucle :

Listing 5 – td66.c

```
/*@
requires} 0 <= n;
ensures \result == n * n;
```

```
*/
int f(int n) {
   int i = 0;

/*@ assert i=0
   int s = 0;

/*@ loop invariant ...;
   @ loop assigns ...; */
   while (i < n) {
     i++;
     s += 2 * i - 1;
   };
   return s;
}
```

Exercice 7

On rappelle que l'annotation suivante du listing 6 est correcte , si les conditions suivantes sont vérifiées :

```
\begin{array}{ll} - \ pre(v_0) \wedge v = v_0 \Rightarrow A(v_0,v) \\ - \ pre(v_0) \wedge B(v_0,v) \Rightarrow post(v_0,v) \\ - \ A(v_0,v) \Rightarrow wp(v = f(v))(B(v_0,v) \ \text{où} \ wp(v = f(v))(B(v_0,v)) \ \text{est d\'efinie par } B(v_0,v)[f(v)/v)]. \\ Dans \ le \ cas \ de \ frama-c, \ la \ valeur \ initiale \ d'une \ variable \ v \ est \ not\'ee \ \backslash at(v,Pre) \ et \ aussi \ \backslash old(v) \\ . \ Nous \ utiliserons \ la \ notation \ v_0 \ dans \ cet \ exercice. \end{array}
```

Listing 6 - contrat

Soient les annotations suivantes. Les variables sont supposées de type integer.

```
Question 7.1  \begin{cases} \ell_1: x=64 \ \land \ y=x\cdot z \ \land z=2\cdot x \\ Y:=X\cdot Z \\ \ell_2: \ y\cdot z=2\cdot x\cdot x\cdot z \end{cases}
```

Montrer que l'annotation est correcte ou incorrecte en utilisant Frama-c

```
Listing 7 - td71.c
```

```
/*@
requires x== 64 && y == x*z && z==2*x;
ensures \result == x*z;
*/
int f(int x, int y, int z) {
   int i = 0;
   //@ assert x== 64 && y == x*z && z==2*x;
   y=x*z;
   //@ assert y*z == 2*x*x*z;
   return y;
}
```

Question 7.2 Soient trois constantes n,m,p

```
\ell_1 : x = 3^n \land y = 3^p \land z = 3^m;

T := 8 \cdot X \cdot Y \cdot Z;

\ell_2 : t = (y+z)^3 \land y = x;
```

Montrer que l'annotation est correcte ou incorrecte en utilisant Frama-c. On prendra soin de discuter sur les valeurs de m,n,p et notamment de donner une condition sur ces valeurs pour que cel soit correcte.

Listing 8 – td68.c

```
Exercice 8 #include < limits.h>
/*@ axiomatic auxmath {
  @ axiom \quad rule1: \ \ for all \ int \ n; \ n > 0 ==> n*n == (n-1)*(n-1)+2*n+1;
  @ } */
/*@ requires 0 \ll x;
     ensures \ \ result == x*x;
*/
int power2(int x)
{ int r, k, cv, cw, or, ok, ocv, ocw;
  r=0; k=0; cv=0; cw=0; or=0; ok=k; ocv=cv; ocw=cw;
       /*@ loop invariant cv == k*k;
          @\ loop\ invariant\ k\ <=\ x;
          @ loop invariant cw == 2*k;
          @ loop\ invariant\ 4*cv\ ==\ cw*cw;
          @ loop assigns k, cv, cw, or, ok, ocv, ocw; */
  while (k < x)
           ok=k; ocv=cv; ocw=cw;
           k=ok+1;
           cv = ocv + ocw + 1;
           cw = ocw + 2;
  r=cv;
  return(r);
    requires 0 \ll x;
     ensures \ \ result == x*x;
*/
int p(int x)
{
  int r;
  if (x==0)
           r=0;
  else
           r = p(x-1)+2*x+1;
```

}

```
return(r);
}

/*@ requires 0 <= n;
    ensures \result == 1;
*/

int check(int n){
    int r1,r2,r;
    r1 = power2(n);
    r2 = p(n);
    if (r1 != r2)
      { r = 0;
    }
    else
      { r = 1;
    };
    return r;
}</pre>
```

Soit le fichier <code>qpower2.c</code> qui est pariellement complété et qui permet de calculer le carré d'un nombre naturel. L'exercice vise à compléter les points d'interrogation puis de simplifier le résultat et de montrer l'équivalence de deux fonctions. Le fichier <code>mainpower2.c</code> peut être compilé pour que vous puissiez faire des experimentations sur les valeurs calculées.

Question 8.1 Compléter le fichier apower2.c et produire le fichier power2.c qui est vérifié avec fraama-c.

Question 8.2 Simplifier la fonction itérative en supprimant les variables commençant par la lettre \circ . Puis vérifier les fonctions obtenues avec frama-c.

Question 8.3 En fait, vous avez montré que les deux fonctions étaient équivalentes. Expliquez pourquoi en quelques lignes.