



Il est recommandé de bien lire les questions. Les explications et les justifications doivent être aussi simples et claires que possible. Les documents sont autorisés à l'exclusion des documents qui vous seraient transmis durant l'épreuve. Le sujet comprend cinq (5) exercices.

Premier écrit



Vous devez répondre sur une copie en papier. Le premier temps consiste à analyser les problèmes à résoudre et le second temps vous conduira à utiliser vos PC afin d'utiliser l'outil TLA ToolBox. Vous devez rendre votre copie papier avant de récupérer l'énoncé du TP.

Vous devez faire les exercices 1,2,3 et choisir entre l'exercice 4 ou 5

Exercice 1 La correction partielle et l'absence d'erreurs à l'exécution sont deux exemples de propriétés de sûreté. Expliquer en quelques lignes ce qu'est une propriété de sûreté. Donner un autre exemple de propriété de sûreté. Comment peut-on vérifier une propriété de sûreté avec l'outil RTLA ToolBox? Comment peut-on montrer qu'une propriété n'est pas une propriété de sûreté valide?

Exercice 2

Soit le contrat suivant:

```

variables int x, int y, int z
requires P(x0, y0, z0)
ensures Q(x0, y0, z0, xf, yf, zf)
begin
  0 : z := z + x + y
  1 : z = y ∧ z = x
end
  
```

Le listing 1 contient le squelette du module TLA et sert de guide pour répondre aux questions.

Question 2.1 Définir la précondition P et la postcondition Q.

Question 2.2 Compléter l'action step0_1.

Question 2.3 Définir la postcondition.

Listing 1: exe253part

```

1 ----- MODULE exe25_3 -----
2 EXTENDS Integers.TLC
3 CONSTANTS x0,y0,z0 (* x0,y0,z0 are the initial values *), un
4 P(u,v,w) ==
5 Q(u0 ,v0 ,w0 ,u ,v ,w) ==
6 -----
7 ASSUME
8 -----
9 VARIABLES x ,y ,z ,pc
10 -----
11 step0_1 ==
12 skip == UNCHANGED <<x ,y ,z ,pc>>
13 -----
14 Init ==
15 Next ==
16 -----
17 safety pc == pc=="1" =>
18 =====
19
20
21
22
  
```

Exercice 3

Soit un nombre entier $a \in \mathbb{Z}$. On se donne l'expression algorithmique annotée comme suit:

```
0 : x = z  $\wedge$  y = x * z  $\wedge$  x + y + z = 2a  
z := x * y + 3 * y * y + 3 * x * y * y + y * x * z * z * x;  
1 : z = (x + y)3
```

Le listing 2 contient le squelette du module TLA et sert de guide pour répondre aux questions.

Question 3.1 Définir la précondition P et la postcondition Q.

Question 3.2 Compléter l'action step0_1.

Question 3.3 Définir la postcondition.

Listing 2: exe253part

```
----- MODULE exe25_4part -----  
EXTENDS Integers ,TLC  
CONSTANTS x0,y0,z0 (* x0,y0,z0 are the initial values *), a, un  
P(u,v,w) ==  
Q(u0,v0,w0,u,v,w) ==  
-----  
ASSUME P(x0,y0,z0)  
-----  
VARIABLES x,y,z,pc  
-----  
step0_1 ==  
skip == UNCHANGED <<x,y,z,pc>>  
-----  
Init ==  
Next ==  
-----  
safetypc == pc="1" =>  
=====
```

Exercice 4 Soit le programme C du listing 3. Son exécution est donnée dans le listing 4 et on constate des problèmes au niveau des résultats. Pour simplifier, cette fonction échange les valeurs des deux a et b en entrée. On s'intéresse à la fonction fS et on veut l'analyser.

Listing 3: swap.c

```
1 #include <stdio.h>  
2 #include <limits.h>  
3 // ****  
4 int ffS(int x,int y)  
5 { int a,b,c,oa,ob,oc,r;  
6     a=x;b=y;oa=a;ob=b;oc=c;  
7     a=ob;  
8     b=oa;  
9     r=(a == y && b == x);  
10    return(r);  
11 }  
12 // ****  
13 int fS(int x,int y)  
14 {  
15     int a,b,c,r;  
16     a=x;b=y;  
17     a=b;  
18     b=a;  
19     r=(a == y && b == x);  
20     return(r);  
21 }  
22 // ****  
23 int main()  
24 { int x,y;
```

```

27
28
29 for (int i = 0; i < 11; ++i){
30     x=i;
31     y=i+1;
32     int a,b,c,r,oa,ob;
33     a=x;b=y;oa=a;ob=b;
34     a=ob;
35     b=oa;
36     r=(a == y && b == x);
37     printf("La valeur de la fonction pour x=%d et y=%d est a=%d et b=%d\n",x,y,a,b);
38
39     printf("\n");
40 // ****
41 for (int i = 0; i < 11; ++i){
42     x=i;
43     y=i+1;
44     int a,b,c,r;
45     a=x;b=y;
46     a=b;
47     b=a;
48     r=(a == y && b == x);
49     printf("La valeur de la fonction pour x=%d et y=%d est a=%d et b=%d\n",x,y,a,b);
50     return 0;
51 }

```

Listing 4: swap.txt

```

1 La valeur de la fonction pour x=0 et y=1 est a=1 et b=0
2 La valeur de la fonction pour x=1 et y=2 est a=2 et b=1
3 La valeur de la fonction pour x=2 et y=3 est a=3 et b=2
4 La valeur de la fonction pour x=3 et y=4 est a=4 et b=3
5 La valeur de la fonction pour x=4 et y=5 est a=5 et b=4
6 La valeur de la fonction pour x=5 et y=6 est a=6 et b=5
7 La valeur de la fonction pour x=6 et y=7 est a=7 et b=6
8 La valeur de la fonction pour x=7 et y=8 est a=8 et b=7
9 La valeur de la fonction pour x=8 et y=9 est a=9 et b=8
10 La valeur de la fonction pour x=9 et y=10 est a=10 et b=9
11 La valeur de la fonction pour x=10 et y=11 est a=11 et b=10
12
13
14
15 La valeur de la fonction pour x=0 et y=1 est a=1 et b=1
16 La valeur de la fonction pour x=1 et y=2 est a=2 et b=2
17 La valeur de la fonction pour x=2 et y=3 est a=3 et b=3
18 La valeur de la fonction pour x=3 et y=4 est a=4 et b=4
19 La valeur de la fonction pour x=4 et y=5 est a=5 et b=5
20 La valeur de la fonction pour x=5 et y=6 est a=6 et b=6
21 La valeur de la fonction pour x=6 et y=7 est a=7 et b=7
22 La valeur de la fonction pour x=7 et y=8 est a=8 et b=8
23 La valeur de la fonction pour x=8 et y=9 est a=9 et b=9
24 La valeur de la fonction pour x=9 et y=10 est a=10 et b=10
25 La valeur de la fonction pour x=10 et y=11 est a=11 et b=11

```

Nous allons compléter le listing 6 et ce listing est partiellement complété.

Question 4.1 On suppose que les valeurs de a et de b sont données et on suppose donc que a=a0 et b=b0 où a0 et b0 désigne les valeurs initiales de a et de b. On se reporte au code du listing 5.

Donner la postcondition Q qui est la relation entre les valeurs initiales et les valeurs finales afin que le code échange les valeurs des variables c'est-à-dire que la valeur de r doit être vraie toujours.

Listing 5: labelswap.c

```

1 int a=x,b=y,c,r;
2 10:
3     c=a;
4 11:
5     a=b;
6 12:
7     b=c;
8 13:
9     r=(a == y && b == x);

```

Question 4.2 Traduire ce code sous la forme d'actions suivant les étiquettes 10, 11, 12,13 et done

Question 4.3 Ecrire la propriété de correction partielle et celle d'absence des erreurs à l'exécution.

Listing 6: exe252part.tla

```

1 ----- MODULE exe25\_\_2part -----
2 EXTENDS Integers .TLC
3 CONSTANTS a0 ,b0 ,c0 ,r0 , un
4 comp(u,v) == u=b0 /\ v=a0
5 P(u,v,w,x) == TRUE
6 Q(u0 ,v0 ,w0 ,x0 ,u ,v ,w ,x) ==
7 -----
8 VARIABLES a ,b ,c ,r ,pc
9 -----
10 ==
11 ==
12 ==
13 ==
14 skip == UNCHANGED <<c ,a ,b ,r ,pc>>
15 -----
16 Init == a=a0 /\ b=b0 /\ c=c0 /\ r=r0 /\ pc="10"
17 Next ==
18 -----
19 safetypc == pc="done" =>
20 =====

```

Exercice 5 Soit le programme C décrit dans le listing 7.

Listing 7: power2.c

```

1 #include <stdio.h>
2 #include <limits.h>
3
4
5 int ffs(int x)
6 {int r,k,cv,cw,ok,ocv,ocw;
7   r=0;k=0;cv=0;cw=0;or=0;ok=k;ocv=cv;ocw=cw;
8   while (k<x)
9   {
10     ok=k;ocv=cv;ocw=cw;
11     k=ok+1;
12     cw=ocw+2;
13     cv=ocv+ocw+1;
14   }
15   r=cv;
16   return(r);
17 }
18
19 int fS(int x)
20 {int r=0,k=0,cv=0,cw=0;
21   while (k<x)
22   {
23     k=k+1;
24     cw=cw+2;
25     cv=cv+cw+1;
26   }
27   r=cv;
28   return(r);
29 }
30
31 int main()
32 {
33   for (int i = 0; i < 11; ++i){
34     printf("La valeur de la fonction pour z=%d est %d et on devrait obtenir %d\n",i,fS(i),i*i);
35     return 0;
36 }

```

Si on l'exécute, on obtient les résultats du listing 8 et on constate qu'il y a un problème de calcul de la bonne fonction. Nous allons analyser cette situation avec le langage TLA⁺.

Listing 8: running

```

1 La valeur de la fonction pour z=0 est 0 et on devrait obtenir 0
2 La valeur de la fonction pour z=1 est 3 et on devrait obtenir 1
3 La valeur de la fonction pour z=2 est 8 et on devrait obtenir 4
4 La valeur de la fonction pour z=3 est 15 et on devrait obtenir 9
5 La valeur de la fonction pour z=4 est 24 et on devrait obtenir 16
6 La valeur de la fonction pour z=5 est 35 et on devrait obtenir 25
7 La valeur de la fonction pour z=6 est 48 et on devrait obtenir 36
8 La valeur de la fonction pour z=7 est 63 et on devrait obtenir 49
9 La valeur de la fonction pour z=8 est 80 et on devrait obtenir 64
10 La valeur de la fonction pour z=9 est 99 et on devrait obtenir 81
11 La valeur de la fonction pour z=10 est 120 et on devrait obtenir 100

```

On extrait le fragment de code décrit par le listing 9 et on pose quelques questions pour compléter le fichier du listing 10.

Listing 9: code

```
1 int r=0;k=0;cv=0;cw=0;
2     inloop: while (k<x)
3     {
4         k=k+1;
5         cw=cw+2;
6         cv=cv+cw+1;
7     }
8 final: r=cv;
```

Question 5.1 L'initialisation des variables est définie par l'expression suivante:

```
int r=0;k=0;cv=0;cw=0;
```

On suppose aussi que la valeur initiale de x doit toujours être un entier naturel.

Traduire ces informations par une assertion $P(u,v,w,x,y,z)$ définissant les conditions initiales.

L'assertion $P(u,v,w,x,y,z)$ est instanciée sous la forme $P(x0,r0,k0,cv0,cw0,pc0)$.

Question 5.2 Traduire les conditions initiales en définissant l'assertion Init .

Question 5.3 Traduire ce code sous la forme d'actions suivant les étiquettes `inloop` et `final`. On pourra introduire une étiquette de fin de code et notée `done`. La valeur initiale de `pc` est `inloop`. Il faut définir les actions suivantes:

- (test vrai) `inloop` vers `inloop`
- (test faux) `inloop` vers `final`
- `final` vers `done`

Question 5.4 Définir la relation `Next`.

Question 5.5 Définir l'assertion $Q(u0,v0,w0,x0,y0,z0,u,v,w,x,y,z)$ qui définit la postcondition.

Définir l'assertion `safetypc` qui permet de tester la correction partielle de ce code.

Question 5.6 Comment peut-on vérifier l'absence des erreurs à l'exécution? Définir l'assertion à vérifier.

Listing 10: labelpower2.c

```
1 ----- MODULE exe25_1part -----
2 EXTENDS Integers ,TLC
3 CONSTANTS x0 (* x0 is the input *),
4     r0 ,k0 ,cv0 ,cw0 ,pc0 ,
5     un (* un est la valeur reprÃ©sentÃ©e ,t l'indÃ©fini *)
6 -----
7 power(u) == u*u
8 P(u ,v ,w ,x ,y ,z) ==
9 Q(u0 ,v0 ,w0 ,x0 ,y0 ,z0 ,u ,v ,w ,x ,y ,z) ==
10 -----
11 ASSUME
12 -----
13 VARIABLES_x ,r ,k ,cv ,cw ,pc
14 -----
15 inloop ==
16 outloop ==
17 final ==
18 -----
19 Init ==
20 Next ==
21 -----
22 safetypc == pc="done " =>
23 -----
24 =====
```

Fin de l'énoncé