

PONTIFICIA UNIVERSIDAD CATÓLICA DEL PERÚ
ESCUELA DE POSGRADO
INFORMÁTICA (INGENIERÍA DE SOFTWARE)

INF646 MÉTODOS FORMALES

Examen 1

2018 – 2

Prepare un directorio de trabajo con el nombre *<su-código-de-8-dígitos>*.

En este serán desarrolladas los programas de las preguntas del examen. Los nombres de los programas se indican en las preguntas.

Las respuestas a las preguntas prepare en el archivo *<su-código-de-8-dígitos>.txt*.

Al final del examen, comprime todo el directorio de trabajo al archivo *<su-código-de-8-dígitos>.zip* y colóquelo en la carpeta **Documentos del curso/Examen 1/Buzón/** en el Campus Virtual.

A esta hoja están acompañando los 5 archivos: **2018-2_ex1_1.pml**, **atomic_swap_1.pml**, **atomic_swap_2.pml**, **atomic_swap_3.pml** y **tictactoe_v0.pml**. Cópialos a su directorio de trabajo.

Pregunta 1. (6 puntos – 54 min.) Alguien (con no mucha experiencia en Promela) preparó el siguiente programa:

```
$ cat -n 2018-2_ex1_1.pml | expand
 1  #define lock(sem)      atomic { sem > 0; sem-- }
 2  #define unlock(sem)   sem++
 3
 4  int time
 5  int t[2], a[2]
 6  byte mutex
 7
 8  active proctype A() {
 9      byte cond1
10
11      time = time + 1
12      time = time + 2
13      t[0] = 3
14      a[0] = 2
15      do
16      :: a[0] == 0 -> break
17      :: else -> a[0] = a[0] - 1
18          do
19          :: t[0] <= t[1] -> break
20          od
21      if
22      :: cond1 != 0 ->
23          lock(mutex)
24          time = time + 1
25          time = time + 2
26          t[0] = t[0] + 3
27          unlock(mutex)
28      :: cond1 == 0 ->
29          time = time + 1
30      fi
31  od
32  t[0] = 1000
33 }
```

```
$ spin 2015-2_ex1_1.pml | expand
      timeout
#processes: 1
      time = 3
      t[0] = 3
      t[1] = 0
      a[0] = 1
      a[1] = 0
      mutex = 0
      8:   proc 0 (A:1) 2018-2_ex1_1.pml:18 (state 11)
1 process created
```

```
$ spin -run 2018-2_ex1_1.pml | expand
pan:1: invalid end state (at depth 5)
pan: wrote 2018-2_ex1_1.pml.trail
```

```
(Spin Version 6.4.8 -- 2 March 2018)
Warning: Search not completed
+ Partial Order Reduction
```

```
Full statespace search for:
  never claim           - (none specified)
  assertion violations   +
  cycle checks           - (disabled by -DSAFETY)
  invalid end states     +
```

```
State-vector 36 byte, depth reached 6, errors: 1
  7 states, stored
  0 states, matched
  7 transitions (= stored+matched)
  0 atomic steps
```

```
hash conflicts:      0 (resolved)
```

```
Stats on memory usage (in Megabytes):
  0.000    equivalent memory usage for states (stored*(State-vector + overhead))
  0.290    actual memory usage for states
 128.000   memory used for hash table (-w24)
  0.534    memory used for DFS stack (-m10000)
 128.730   total actual memory usage
```

```
pan: elapsed time 0 seconds
```

a) (2018-2_ex1_1.pml) (3 puntos – 27 min.) ¿Por qué la ejecución aleatoria produce **timeout**? ¿Qué errores busca el analizador construido y que significa “**invalid end state**”?

b) (2018-2_ex1_1.pml) (1 punto – 9 min.) Usando el programa **dot** prepare el grafo de estados del proceso **A** en el formato pdf (en el archivo **2018-2_ex1_1.pdf**). Según este grafo (y el resultado de ejecución), ¿en qué estado sucedió el **timeout** y qué estado debería ser el siguiente?

c) (2018-2_ex1_1a.pml) (2 puntos – 18 min.) Modifique el programa **2018-2_ex1_1.pml** para obtener el programa **2018-2_ex1_1a.pml** que no tenga el error de **timeout**:

```
$ spin 2018-2_ex1_1a.pml
1 process created
```

Este programa seguirá siendo incorrecto. ¿Cómo se descubre esto y cuál es el error? (Presente su material de trabajo.) El autor del programa pensaba en usar el indeterminismo (*non-determinism*) de la construcción **if**, ayúdele lograrlo.

Pregunta 2. (7 puntos – 63 min.) (**atomic_swap_1.pml**) Considere el siguiente programa que intercambia los valores de un arreglo protegiéndolos durante el acceso:

```
$ cat -n atomic_swap_1.pml
 1  #define lock(sem)      atomic { sem > 0; sem-- }
 2  #define unlock(sem)    sem++
 3
 4  #define N 8
 5
 6  byte cell[N] = 0
 7  byte mutex[N]=1
 8
 9
10  proctype AtomicSwap(byte f, s) {
11      byte item[2]
12
13      lock(mutex[f])
14      item[0] = cell[f]
15      if
16      :: item[0] != 0 -> lock(mutex[s])
17                          item[1] = cell[s]
18                          if
19                          :: item[1] != 0 ->
20                              cell[s] = item[0]
21                              cell[f] = item[1]
22                              unlock(mutex[s])
23                              unlock(mutex[f])
24                          :: else -> skip
25                          fi
26      :: else -> skip
27      fi
28  }
29
30  init {
31      byte i
32
33      cell[0]=8; cell[2]=2; cell[4]=4; cell[6]=6
34      cell[1]=1; cell[3]=3; cell[5]=5; cell[7]=7
35
36      printf("cell:")
37      for (i in cell) {
38          printf("%d",cell[i])
39      }
40      printf("\n")
41
42      i = 0
43      do
44      :: _nr_pr == 1 -> run AtomicSwap(i,i+1); i = i+2
45      :: i == 8 -> break
46      od
47      printf("cell:")
48      for (i in cell) {
49          printf("%d",cell[i])
50      }
51      printf("\n")
52  }
```

a) (atomic_swap_1.pml) (2 puntos – 18 min.) El programa intercambia los valores del arreglo **cell** en las posiciones pares e impares:

```
$ spin atomic_swap_1.pml
   cell:      8      1      2      3      4      5      6      7
   cell:      1      8      3      2      5      4      7      6
5 processes created
```

Pero tiene un error (por lo menos :-). ¿Cuál es y cómo corregirlo? Presente su material de trabajo.

Aparentemente el programa **atomic_swap_2.pml** que, a diferencia del programa **atomic_swap_1.pml**, hace los intercambios de valores en paralelo en vez de secuencialmente, no tiene errores:

```
$ cat -n atomic_swap_2.pml
 1  #define lock(sem)      atomic { sem > 0; sem-- }
 2  #define unlock(sem)   sem++
 3
 4  #define print          printf("cell:"); \
 5                          for (i in cell) { \
 6                              printf("%d",cell[i]) \
 7                          }; \
 8                          printf("\n")
 9
10  #define N 8
11
12  byte cell[N] = 0
13  byte mutex[N]=1
14
15  proctype AtomicSwap(byte f, s) {
16      byte item[2]
17
18      lock(mutex[f])
19      item[0] = cell[f]
20      if
21      :: item[0] != 0 -> lock(mutex[s])
22                          item[1] = cell[s]
23                          if
24                          :: item[1] != 0 ->
25                              cell[s] = item[0]
26                              cell[f] = item[1]
27                              unlock(mutex[s])
28                              unlock(mutex[f])
29                          :: else -> skip
30                          fi
31      :: else -> skip
32      fi
33  }
34
35  init {
36      byte i
37
38      cell[0]=8; cell[2]=2; cell[4]=4; cell[6]=6
39      cell[1]=1; cell[3]=3; cell[5]=5; cell[7]=7
40      print
41
42      atomic {
43          run AtomicSwap(0,1); run AtomicSwap(2,3);
44          run AtomicSwap(4,5); run AtomicSwap(6,7);
45      }
46
47      _nr_pr == 1 -> print
48      assert(cell[0]==1 && cell[2]==3 && cell[4]==5 && cell[6]==7 &&
49             cell[1]==8 && cell[3]==2 && cell[5]==4 && cell[7]==6)
50  }
```

b) (atomic_swap_3.pml) (5 puntos – 45 puntos) En esta versión del programa fueron hechos algunos cambios:

- después de recoger el valor, la celda se limpia con 0 (líneas 19 y 22);
- aleatoriamente, la celda puede tener un valor o puede ser vacía (con el valor 0). El intercambio de valores sucede solamente en el caso cuando **ambas** celdas no están vacías;
- las celdas cuyos valores se pretende intercambiar se eligen aleatoriamente;
- la celda no se puede intercambiar el valor con sí misma.

Aquí está el código del programa:

```
$ cat -n atomic_swap_3.pml
 1 #define lock(sem)      atomic { sem > 0; sem-- }
 2 #define unlock(sem)    sem++
 3
 4 #define print          printf("cell:"); \
 5                        for (i in cell) { \
 6                        printf("%d",cell[i]) \
 7                        }; \
 8                        printf("\n")
 9
10 #define N 4
11
12 byte cell[N] = 0
13 byte mutex[N]=1
14
15 proctype AtomicSwap(byte f, s) {
16     byte item[2]
17
18     lock(mutex[f])
19     item[0] = cell[f]; cell[f] = 0
20     if
21     :: item[0] != 0 -> lock(mutex[s])
22                        item[1] = cell[s]; cell[s] = 0
23                        if
24                        :: item[1] != 0 ->
25                                cell[s] = item[0]
26                                cell[f] = item[1]
27                                unlock(mutex[s])
28                                unlock(mutex[f])
29                        :: else -> skip
30                        fi
31     :: else -> skip
32     fi
33 }
34
35 init {
36     byte i,j,k,l
37
38     do
39     ::
40         if :: cell[0]=8 :: cell[0]=0 fi; if :: cell[2]=2 :: cell[2]=0 fi
41         if :: cell[1]=1 :: cell[1]=0 fi; if :: cell[3]=3 :: cell[3]=0 fi
42         select (i : 0 .. 3)
43         do
44         :: select (j : 0 .. 3); if :: j != i -> break :: else -> skip fi
45         od
46         select (k : 0 .. 3)
47         do
```

```

48         :: select (l : 0 .. 3); if :: l != k -> break :: else -> skip fi
49     od
50     printf("i=%d, j=%d, k=%d, l=%d\n", i,j,k,l)
51     atomic {
52         run AtomicSwap(i,j); run AtomicSwap(k,l)
53     }
54     _nr_pr == 1
55 od
56 }

```

Pero este programa tiene, por lo menos, 3 errores. Algunos son fáciles de encontrar analizando la lógica del intercambio en el mismo código. Es claro también que Spin le puede ayudar. Encuentre errores y corrijalos obteniendo la versión del programa **atomic_swap_4.pml** que podría funcionar algo así (lo presentado le puede ayudar a resolver el problema):

```

$ spin atomic_swap_4.pml | less
i=0, j=1; k=0, l=1:      0 <-> 1; 0 <-> 1
i=1, j=2; k=0, l=3:      0 <-> 0; 0 <-> 0
i=0, j=3; k=0, l=3:      8 <-> 0; 8 <-> 0
i=1, j=3; k=2, l=1:      0 <-> 3; 0 <-> 0
i=1, j=0; k=2, l=3:      0 <-> 0; 2 <-> 3
      Swapped f=2, s=3:      3 <-> 2
i=0, j=3; k=0, l=1:      0 <-> 0; 0 <-> 1
i=2, j=0; k=1, l=2:      2 <-> 0; 1 <-> 2
      Swapped f=1, s=2:      2 <-> 1
i=3, j=1; k=1, l=2:      0 <-> 1; 1 <-> 2
      Swapped f=1, s=2:      2 <-> 1
i=0, j=1; k=3, l=2:      8 <-> 0; 0 <-> 2
i=0, j=2; k=1, l=3:      8 <-> 2; 0 <-> 0
      Swapped f=0, s=2:      2 <-> 8
i=3, j=2; k=2, l=0:      3 <-> 0; 0 <-> 0
i=1, j=2; k=1, l=3:      1 <-> 2; 1 <-> 3
      Swapped f=1, s=3:      3 <-> 1
      Swapped f=1, s=2:      2 <-> 3
i=2, j=1; k=3, l=0:      0 <-> 1; 3 <-> 8
      Swapped f=0, s=3:      3 <-> 8
i=1, j=0; k=2, l=1:      0 <-> 0; 2 <-> 0
i=3, j=0; k=1, l=2:      3 <-> 0; 0 <-> 0
i=1, j=2; k=3, l=0:      0 <-> 2; 3 <-> 8
:
q

```

Pregunta 3. (7 puntos – 63 min.) (tictactoe_v0.pml) En este archivo se proporciona la planilla incompleta para el modelo del juego Tic-Tac-Toe:

```
$ cat -n bridge3.pml
1  #define SQ(x,y) !b.r[x].s[y] -> b.r[x].s[y] = z+1
2  #define H(v,w)  b.r[v].s[0]==w && ...
3  #define V(v,w)  b.r[0].s[v]==w && ...
4  #define UD(w)   b.r[0].s[0]==w && ...
5  #define DD(w)   b.r[2].s[0]==w && ...
6
7  typedef Row    { byte s[3]; };
8  typedef Board  { Row  r[3]; };
9
10 Board b
11 bit z, won
12
13 init {
14     do
15         :: atomic { /* do not store intermediate states */
16             !won ->
17                 if /* all valid moves */
18                     :: SQ(0,0)  :: SQ(0,1)  :: SQ(0,2)
19                     ...
20                     ...
21                     :: else -> break /* a draw: game over */
22                 fi
23
24                 if /* winning positions */
25                     :: H(0,z+1) || ... ||\
26                     ...
27                     ... ->
28                     /* print winning position */
29                     printf("%d %d %d\n%d %d %d\n%d %d %d\n",
30                         b.r[0].s[0], ...
31                         ...
32                         ...
33                     won = true /* and force a stop */
34                     :: else -> z = 1 - z /* continue */
35                 fi
36             } /* end of atomic */
37     od
38 }
```

Desarrolle el modelo **tictactoe_v1.pml** que permitiría observar el desarrollo del juego paso por paso (jugada por jugada). También es interesante descubrir con Spin qué opciones tiene el 2do jugador para ganar u obtener el empate después de que el 1er jugador marcó su primera jugada en una celda específica.

Profesor: V. Khlebnikov
Pando, 19 de octubre de 2018