

Cours Algorithmique des systèmes parallèles et distribués
Exercices
Série 1 Modélisation et vérification en TLA⁺
par Dominique Méry
27 janvier 2021

n

Exercice 1

Question 1.1 *Modéliser sous forme d'un module TLA⁺ le réseau de Petri de la figure 1. Donner une instanciation possible des constantes. Préciser les conditions initiales correspondant à un système avec cinq (5) processeurs et deux (2) bus.*

Question 1.2 *On désire analyser le comportement de ce réseau et, pour cela, on souhaite savoir si la place p5 contiendra au moins un jeton. Expliquer comment on doit procéder pour obtenir une réponse en un temps fini. Préciser le message donné par le système TLAPS.*

Question 1.3 *Est-ce que le réseau peut atteindre un point de deadlock ?*

Question 1.4 *Énoncez trois propriétés de sûreté de ce réseau établissant une relation entre au moins deux places.*

```

MODULE disapp_td1_ex1
(* Petri-net for the multiprocessor system *)
EXTENDS Naturals, TLC
CONSTANTS Places, IPlaces, FPlaces
VARIABLES M

(* Assumptions over Places namely Stellen *)
ASSUME IPlaces \subseq Places
ASSUME FPlaces \subseq Places
ASSUME FPlaces \cap IPlaces = {}
(* ASSUME FPlaces = {} (* No limit over capacity *) *)
K == [p \in FPlaces |> IF p \in {"p3"} THEN 1 ELSE 0 ]

t1 ==
  /\ M["p1"] \geq 1 /\ M["p3"]+1 \leq K["p3"]
  /\ M'=[ [M EXCEPT!["p3"]=@+1] EXCEPT!["p1"]=@-1]

t2 ==
  /\ M["p2"] \geq 1 /\ M["p3"] \geq 1
  /\ M'=[ [M EXCEPT!["p3"]=M["p3"]-1]

```

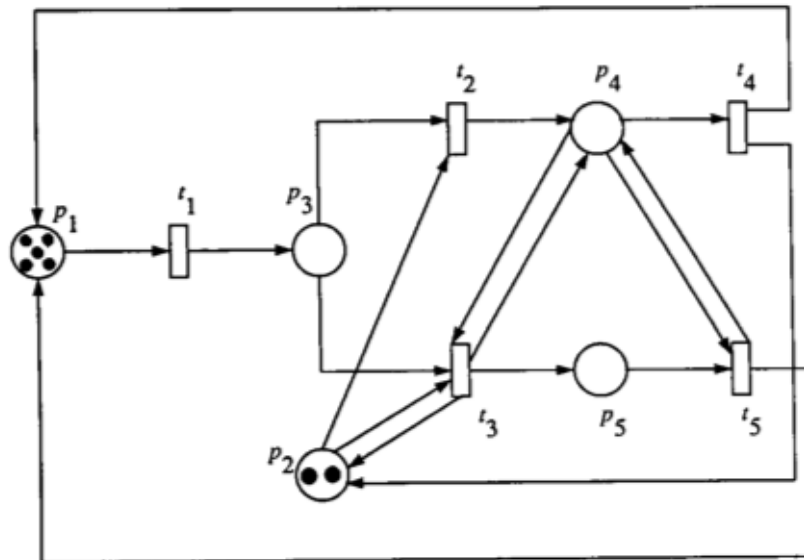


Fig. 14. A Petri-net model of a multiprocessor system, where tokens in p_1 represent active processors, p_2 available buses, p_3 , p_4 , and p_5 processors waiting for, having access to, queued for common memories, respectively.

FIGURE 1 – Réseau de Petri

```
EXCEPT!["p2"]=M["p2"]-1]
EXCEPT!["p4"]=M["p4"]+1]
```

```
t3 ==
 /\ M["p2"] \geq 1 /\ M["p3"] \geq 1 /\ M["p4"] \geq 1
 /\ M'=[M EXCEPT!["p3"]=M["p3"]-1]
          EXCEPT!["p5"]=M["p5"]+1]
```

```
t4 ==
 /\ M["p4"] \geq 1
 /\ M'=[M EXCEPT!["p4"]=M["p4"]-1]
          EXCEPT!["p2"]=M["p2"]+1]
          EXCEPT!["p1"]=M["p1"]+1]
```

```
t5 ==
 /\ M["p4"] \geq 1 /\ M["p5"] \geq 1
 /\ M'=[M EXCEPT!["p5"]=M["p5"]-1]
          EXCEPT!["p1"]=M["p1"]+1]
```

```
Init == M = [p \in Places |-> IF p \in {"p1"} THEN 5 ELSE IF p \in {"p2"} THEN 2
ELSE 0 ]
```

```
Next == t1 \/ t2 \/ t3 \/ t4 \/ t5
```

```
Petri == Init /\ [][Next]_<<M>>
```

```
I0 == \A p \in Places : M[p] \geq 0
```

```
I1 == 0 \leq M["p3"] /\ M["p3"] \leq 1
I2 == M["p1"] \leq 5 /\ M["p2"] \leq 2
I3 == \A p \in {"p5"} : 0 \leq M[p] /\ M[p] \leq 5
I4 == \A p \in {"p4"} : 0 \leq M[p] /\ M[p] \leq 2
```

```
AP4 == M["p4"] = 0
AP5 == M["p5"] = 0
```

Test == I0 /\ I1 /\ I2 /\ I3 /\ I4

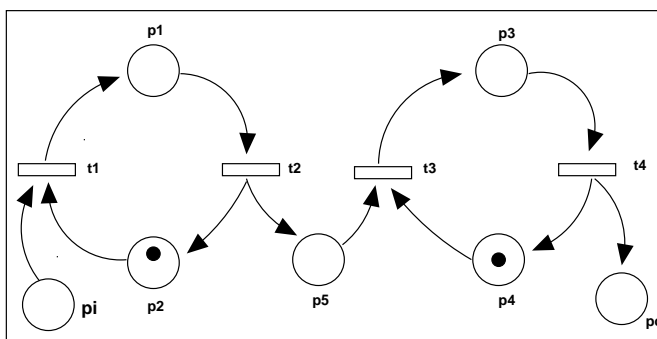
Exercice 2

Un réseau de Petri est un uple $R=(S,T,F,K,M,W)$ tel que

- S est l'ensemble (fini) des places.
- T est l'ensemble (fini) des transitions.
- $S \cap T = \emptyset$
- F est la relation du flot d'exécution : $F \subseteq S \times T \cup T \times S$
- K représente la capacité de chaque place : $K \in S \rightarrow \text{Nat}$.
- M représente le initial marquage chaque place :
 $M \in S \rightarrow \text{Nat}$ et vérifie la condition $\forall s \in S : M(s) \leq K(s)$.
- W représente le poids de chaque arc : $W \in F \rightarrow \text{Nat}$
- un marquage M pour R est une fonction de S dans Nat :
 $M \in S \rightarrow \text{Nat}$ et respectant la condition $\forall s \in S : M(s) \leq K(s)$.
- une transition t de T est activable à partir de M un marquage de R si
 1. $\forall s \in \{s' \in S \mid (s',t) \in F\} : M(s) \geq W(s,t)$.
 2. $\forall s \in \{s' \in S \mid (t,s') \in F\} : M(s) \leq K(s) - W(s,t)$.
- Pour chaque transition t de T , $\text{Pre}(t)$ est l'ensemble des places conduisant à t et $\text{Post}(t)$ est l'ensemble des places pointées par un lien depuis t :
 $\text{Pre}(t) = \{s' \in S : (s',t) \in F\}$ et $\text{Post}(t) = \{s' \in S : (t,s') \in F\}$
- Soit une transition t de T activable à partir de M un marquage de R :
 1. $\forall s \in \{s' \in S \mid (s',t) \in F\} : M(s) \geq W(s,t)$.
 2. $\forall s \in \{s' \in S \mid (t,s') \in F\} : M(s) \leq K(s) - W(s,t)$.
- un nouveau marquage M' est défini à partir de M par : ' $\forall s \in S$,

$$M'(s) = \begin{cases} M(s) - W(s,T), & \text{SI } s \in \text{PRE}(T) - \text{POST}(T) \\ M(s) + W(T,S), & \text{SI } s \in \text{POST}(T) - \text{PRE}(T) \\ M(s) - W(s,T) + W(T,S), & \text{SI } s \in \text{PRE}(T) \cap \text{POST}(T) \\ M(s), & \text{SINON} \end{cases}$$

On considère le réseau suivant :



MODULE *petri10*

EXTENDS *Naturals, TLC*
 CONSTANTS *Places, N, Q, B*
 VARIABLES *M*

$t1 \triangleq$
 $t2 \triangleq$
 $t3 \triangleq$
 $t4 \triangleq$

$Init1 \triangleq M = [p \in Places \mapsto \text{IF } p \in \{ "p4", "p2" \} \text{ THEN } 1 \text{ ELSE } \\ \text{IF } p = "pi" \text{ THEN } N \text{ ELSE } 0]$

$Next \triangleq t1 \vee t2 \vee t3 \vee t4$

Question 2.1 Traduire ce réseau en un module TLA^+ dont le squelette est donné dans le texte. Pour cela, on donnera la définition des quatre transitions $t1, t2, t3, t4$. On ne tiendra pas compte de la capacité des places : les places ont une capacité d'au plus un jeton, sauf la place pi qui peut contenir N jetons, la place $p5$ peut contenir au plus B jetons et la place po peut contenir au plus Q .

Question 2.2 Donner une relation liant les places $po, p1, p3, p5, pi$ et la valeur N . Justifiez votre réponse.

Question 2.3 Si on suppose que la place po peut contenir au plus Q jetons, donnez une condition sur Q pour que tous les jetons de pi soient consommés un jour. Justifiez votre réponse.

Question 2.4 Expliquez ce que modélise ce réseau de Petri.

◊— **Solution de l'exercice 2** —

MODULE *disapp_td1_ex2*

EXTENDS *Naturals, TLC*
 CONSTANTS *Places, N, Q, B*
 VARIABLES *M*

$t11 ==$
 $\wedge M["p1"] \geq 1 \wedge M["p5"] \geq 1$
 $\wedge M' = [[M \text{ EXCEPT! } ["p1"] = @-1] \text{ EXCEPT! } ["p5"] = @-1] \text{ EXCEPT! } ["p2"] = @+1]$

$t1 ==$
 $\wedge M["p2"] = 1 \wedge M["pi"] \geq 1$
 $\wedge M' = [[M \text{ EXCEPT! } ["p1"] = 1] \text{ EXCEPT! } ["pi"] = M["pi"] - 1] \text{ EXCEPT! } ["p2"] = 0]$

$t2 ==$

```

/\ M["p1"] = 1 /\ M["p5"] < B
/\ M' = [[M EXCEPT!["p1"]=0] EXCEPT!["p5"]=M["p5"]+1] EXCEPT!["p2"]=1]

t3 ==
/\ M["p5"] \geq 1 /\ M["p4"]=1
/\ M' = [[M EXCEPT!["p3"]=1] EXCEPT!["p5"]=M["p5"]-1] EXCEPT!["p4"]=0]

t4 ==
/\ M["p3"] = 1 /\ M["po"] < Q
/\ M' = [[M EXCEPT!["p3"]= M["p3"]-1] EXCEPT!["po"]=M["po"]+1] EXCEPT!["p4"]

-----

Init1 == M = [p \in Places |-> IF p \in {"p4","p2"} THEN 1 ELSE
              IF p = "pi" THEN N ELSE 0 ]

Init == Init1

Next == t1 \/ t2 \/ t3 \/ t4

Petri == Init /\ [][Next]_<<M>>

TypeInvariant == \A p \in Places : M[p] \geq 0

Inv1 == M["pi"]+M["p5"]+M["po"]+M["p1"]+M["p3"] = N

Inv2 == M["po"] \leq Q

Inv4 == M["pi"]+M["p5"]+M["po"]+M["p2"]+M["p4"] = N+2
Inv5 == M["p3"]+M["p4"]+M["p1"]+M["p2"] = 2

Inv3 == M["p3"] = 0
Inv == TypeInvariant
=====

```

```

----- MODULE petri10 -----
EXTENDS Naturals, TLC
CONSTANTS Places, N, Q, B
VARIABLES M

t11  $\triangleq$ 
   $\wedge M["p1"] \geq 1 \wedge M["p5"] \geq 1$ 
   $\wedge M' = [[[M \text{ EXCEPT } !["p1"] = @-1] \text{ EXCEPT } !["p5"] = @-1] \text{ EXCEPT } !["p2"] = @+1]$ 

```

$$\begin{aligned}
t1 &\triangleq \\
&\wedge M["p2"] = 1 \wedge M["pi"] \geq 1 \\
&\wedge M' = [[[M \text{ EXCEPT } !["p1"] = 1] \text{ EXCEPT } !["pi"] = M["pi"] - 1] \text{ EXCEPT } !["p2"] = 0] \\
t2 &\triangleq \\
&\wedge M["p1"] = 1 \wedge M["p5"] < B \\
&\wedge M' = [[[M \text{ EXCEPT } !["p1"] = 0] \text{ EXCEPT } !["p5"] = M["p5"] + 1] \text{ EXCEPT } !["p2"] = 1] \\
t3 &\triangleq \\
&\wedge M["p5"] \geq 1 \\
&\wedge M' = [[[M \text{ EXCEPT } !["p3"] = 1] \text{ EXCEPT } !["p5"] = M["p5"] - 1] \text{ EXCEPT } !["p4"] = 0] \\
t4 &\triangleq \\
&\wedge M["p3"] = 1 \wedge M["po"] < Q \\
&\wedge M' = [[[M \text{ EXCEPT } !["p3"] = M["p3"] - 1] \text{ EXCEPT } !["po"] = M["po"] + 1] \text{ EXCEPT } !["p4"] = M["p4"] \\
Init1 &\triangleq M = [p \in Places \mapsto \text{IF } p \in \{"p4", "p2"\} \text{ THEN } 1 \text{ ELSE} \\
&\quad \text{IF } p = "pi" \text{ THEN } N \text{ ELSE } 0] \\
Init &\triangleq Init1 \\
Next &\triangleq t1 \vee t2 \vee t3 \vee t4 \\
Petri &\triangleq Init \wedge \Box [Next]_{\langle M \rangle} \\
TypeInvariant &\triangleq \forall p \in Places : M[p] \geq 0 \\
Inv1 &\triangleq M["pi"] + M["p5"] + M["po"] + M["p1"] + M["p3"] = N \\
Inv2 &\triangleq M["po"] \leq Q \\
Inv3 &\triangleq M["p5"] \neq 1 \\
Inv &\triangleq TypeInvariant
\end{aligned}$$

Fin 2