

Cours Modélisation et vérification des systèmes informatiques  
Exercices (avec les corrections)  
Modélisation TLA<sup>+</sup> (2)  
par Dominique Méry  
9 octobre 2024

**Exercice 1** Soit le réseau de Petri de la figure ??.

**Question 1.1** Déterminer les conditions initiales.

**Question 1.2** Déterminer les relations modélisant les transitions.

**Question 1.3** Valider les propriétés et les hypothèses que vous pourrez faire sur ce réseau de Petri.

◇— **Solution de l'exercice 1** \_\_\_\_\_

MODULE *petri8*

EXTENDS *Naturals, TLC*  
VARIABLES *M*  
CONSTANT *Places*

condition de t1

$$\begin{aligned}
 t1 &\triangleq \\
 &\wedge M["p11"] \geq 1 \wedge M["p12"] \geq 1 \\
 &\wedge M' = [ [ [ M \text{ EXCEPT! } ["p11"] = @-1 \\
 &\quad \text{EXCEPT! } ["p12"] = @-1 \\
 &\quad \text{EXCEPT! } ["p21"] = @+1 \\
 &\quad \text{EXCEPT! } ["p31"] = @+1 ] ] ]
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 t2 &\triangleq \\
 &\wedge M["p21"] \geq 1 \\
 &\wedge M' = [ [ [ M \text{ EXCEPT! } ["p21"] = @-1 \\
 &\quad \text{EXCEPT! } ["p22"] = @+2 ] ] ]
 \end{aligned}$$

$$\text{EXCEPT!}["p11"] = @+1]$$

$$\begin{aligned} t3 \triangleq & \\ & \wedge M["p31"] \geq 1 \\ & \wedge M' = [[M \text{ EXCEPT!} ["p31"] = @-1] \\ & \quad \text{EXCEPT!} ["p33"] = @+1] \\ & \quad \text{EXCEPT!} ["p12"] = @+1] \end{aligned}$$

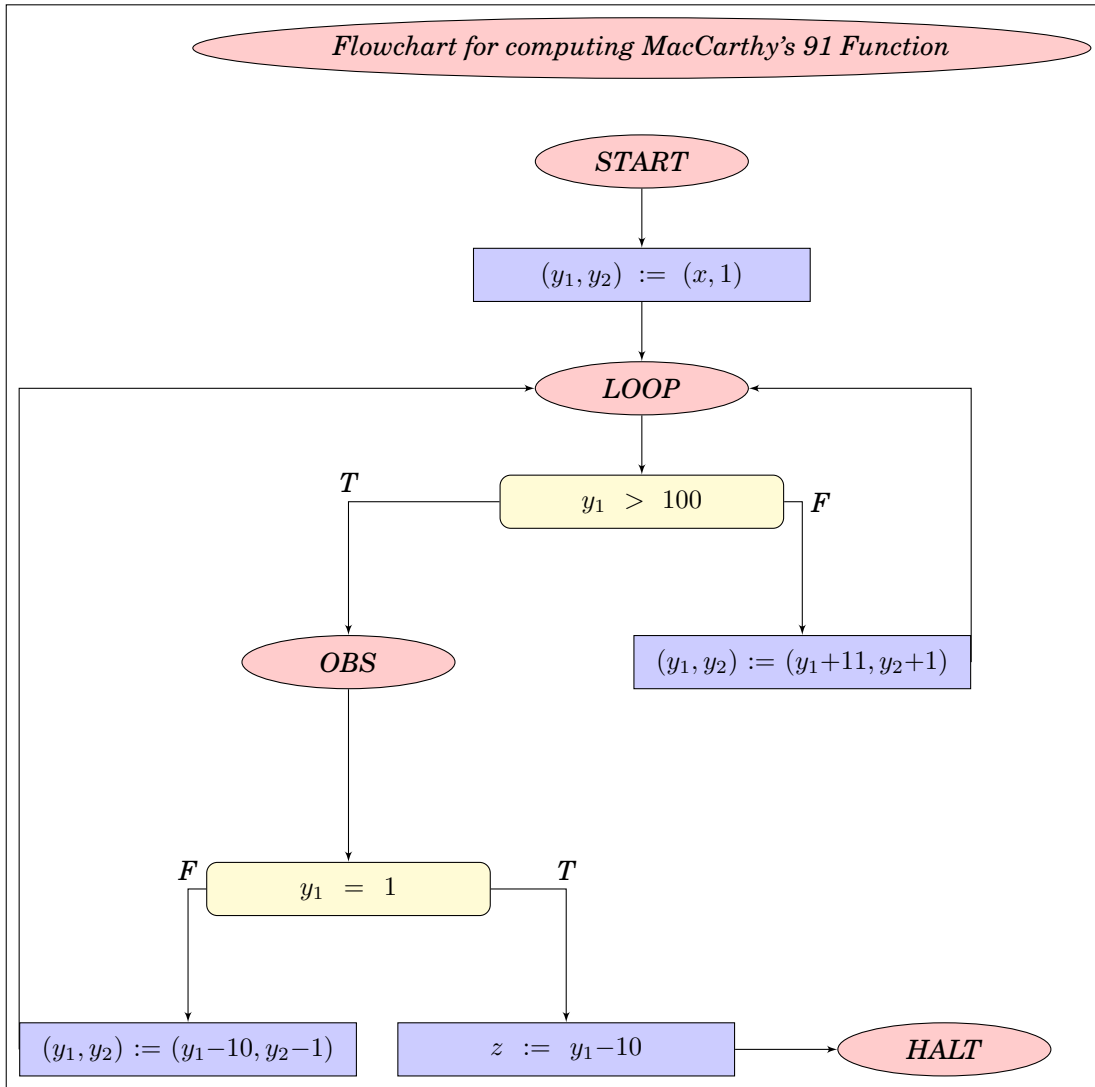
$$\begin{aligned} \text{Init} \triangleq & M = [p \in \text{Places} \mapsto \text{IF } p \in \{"p11", "p12"\} \text{ THEN } 1 \text{ ELSE } 0] \\ \text{Next} \triangleq & t_1 \vee t_2 \vee t3 \end{aligned}$$

$$Q1 \triangleq M["p22"] \neq 32$$

$$Q2 \triangleq M["p21"] = 1 \wedge M["p31"] = 1 \Rightarrow 2 \cdot M["p22"] = M["p33"]$$

**Fin 1**

**Exercice 2** Soit l'organigramme suivant proposé par Z. Manna dans son ouvrage *Mathematical Theory of Computation*.



**Question 2.1** Construire un module  $TLA^+$  modélisant les différents pas de calcul.

**Question 2.2** Evaluer l'algorithme en posant des questions de sûreté suivantes :

1. l'algorithme est partiellement correct.
2. l'algorithme n'a pas d'erreurs à l'exécution.

◇ **Solution de l'exercice 2**

MODULE *maccarthy91*

EXTENDS *Naturals, TLC, Integers*

CONSTANTS  $x, min, max$

VARIABLES  $y_1, y_2, z, c$

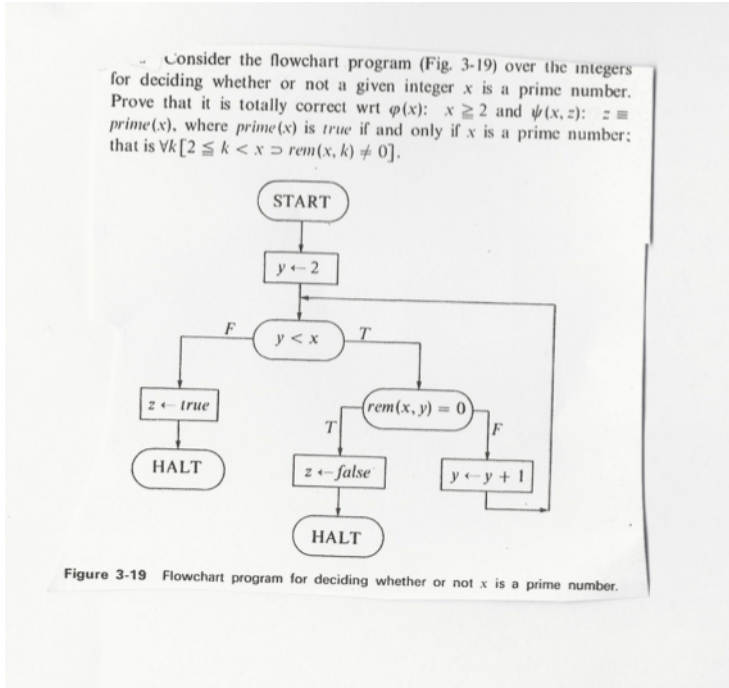
$$a \triangleq c = \text{"START"} \wedge y'_1 = x \wedge y'_2 = 1 \wedge c' = \text{"LOOP"} \wedge \text{UNCHANGED } \langle z \rangle$$

$$b \triangleq \\ \wedge c = \text{"LOOP"} \wedge y_1 \leq 100 \\ \wedge y'_1 = y_1 + 11 \wedge y'_2 = y_2 + 1$$

$$\begin{aligned}
& \wedge \text{UNCHANGED } \langle z, c \rangle \\
cc & \triangleq \\
& \wedge c = \text{"LOOP"} \wedge y_1 > 100 \wedge y_2 \neq 1 \\
& \wedge y'_1 = y_1 - 10 \wedge y'_2 = y_2 - 1 \\
& \wedge \text{UNCHANGED } \langle z, c \rangle \\
d & \triangleq \\
& \wedge c = \text{"LOOP"} \wedge y_1 > 100 \wedge y_2 = 1 \\
& \wedge z' = y_1 - 10 \wedge c' = \text{"HALT"} \\
& \wedge \text{UNCHANGED } \langle y_1, y_2 \rangle \\
next & \triangleq a \vee b \vee cc \vee d \vee \text{UNCHANGED } \langle y_1, y_2, z, c \rangle \\
init_1 & \triangleq y_1 \in \text{Int} \wedge y_2 \in \text{Int} \wedge z \in \text{Int} \wedge c = \text{"START"} \\
init & \triangleq y_1 = 0 \wedge y_2 = 0 \wedge z = 0 \wedge c = \text{"START"} \\
Q1 & \triangleq c \neq \text{"HALT"} \quad \text{c prned la valeur HALT} \\
Q2 & \triangleq c = \text{"HALT"} \Rightarrow z = \text{IF } x > 100 \text{ THEN } x - 10 \text{ ELSE } 91 \\
Q_{y1} & \triangleq min \leq y_1 \wedge y_1 \leq max \\
Question & \triangleq Q_{y1}
\end{aligned}$$

**Fin 2**

**Exercice 3** Soit le schéma suivant définissant un calcul déterminant si un nombre entier naturel est premier ou non.



**Question 3.1** Ecrire un modèle TLA modélisant ce schéma de calcul.

**Question 3.2** Ecrire un invariant à partir d'annotations que vous définirez après avoir défini des points de contrôle.

**Question 3.3** Vérifier la correction partielle

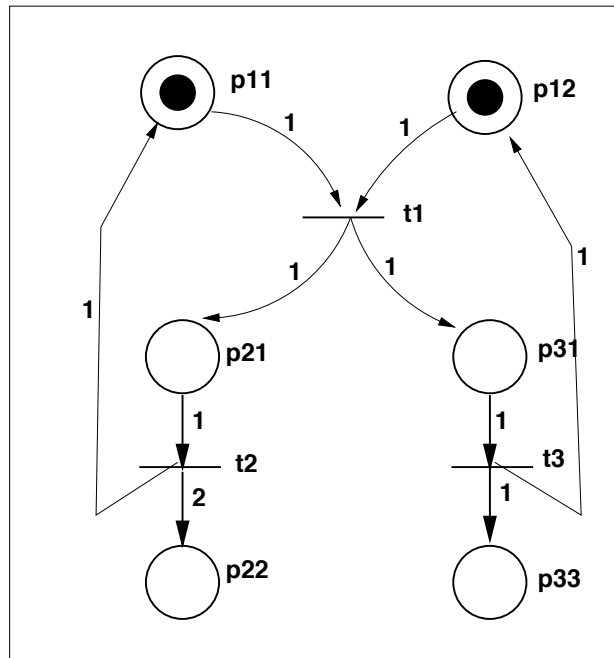


FIGURE 1 – Réseau de Petri

**Question 3.4** Vérifier l'absence d'erreurs à l'exécution.

**Exercice 4** Le module *truc* permet de résoudre un problème très classique en informatique : trouver un chemin entre un sommet input et des sommets output supposés être des sommets de sortie.

**Question 4.1** Pour trouver un chemin de input à l'un des sommets de output, il faut poser une question de sûreté à notre système de vérification. Donner une question de sûreté à poser permettant de trouver un chemin de input vers un sommet de output.

**Question 4.2** On désire utiliser cette technique pour trouver un chemin dans un labyrinthe. Un labyrinthe est représenté par une matrice carrée de taille  $n$ . On définit ensuite pour chaque élément  $\langle\langle i, j \rangle\rangle$  de la matrice les voisins communiquant à l'aide de la fonction *lab* qui associe à  $\langle\langle i, j \rangle\rangle$  les éléments qui peuvent être atteints en un coup. Par exemple, le mouvement possible à partir de  $\langle\langle 1, 1 \rangle\rangle$  est  $\langle\langle 2, 1 \rangle\rangle$ , ou le mouvement possible à partir de  $\langle\langle 2, 1 \rangle\rangle$  est  $\langle\langle 2, 2 \rangle\rangle$  ou  $\langle\langle 1, 1 \rangle\rangle$ , ou le mouvement possible à partir de  $\langle\langle 2, 2 \rangle\rangle$  est  $\langle\langle 2, 3 \rangle\rangle$  ou  $\langle\langle 3, 2 \rangle\rangle$  ou  $\langle\langle 2, 1 \rangle\rangle$ , ...

```
lab == [<<x,y>> \in (nodes \X nodes) |->
      IF x=1 /\ y=1 THEN {<<2,1>>} ELSE
      IF x=2 /\ y=1 THEN {<<2,2>>}
      IF x=1 /\ y=2 THEN {} ELSE
      IF x=2 /\ y=2 THEN {<<3,2>>, <<2,3>>} ELSE
      ELSE {}
    ]
```

Modifier le module *truc* pour traiter ce problème et donner la question à poser pour trouver une sortie.

MODULE *truc*

---

MODULE *Naturals*

---

A dummy module that defines the operators that are defined by the real *Naturals* module.

$Nat \triangleq \{ \}$   
 $a+b \triangleq \{a, b\}$   
 $a-b \triangleq \{a, b\}$   
 $a \cdot b \triangleq \{a, b\}$   
 $a^b \triangleq \{a, b\}$   
 $a < b \triangleq a = b$   
 $a > b \triangleq a = b$   
 $a \leq b \triangleq a = b$   
 $a \geq b \triangleq a = b$   
 $a \% b \triangleq \{a, b\}$   
 $a \div b \triangleq \{a, b\}$   
 $a .. b \triangleq \{a, b\}$

---



---

MODULE *TLC*

---

LOCAL INSTANCE *Naturals*  
 LOCAL INSTANCE *Sequences*

---

$Print(out, val) \triangleq val$   
 $PrintT(out) \triangleq TRUE$   
 $Assert(val, out) \triangleq \text{IF } val = TRUE \text{ THEN } TRUE$   
 $ELSE \text{ CHOOSE } v : TRUE$   
 $JavaTime \triangleq \text{CHOOSE } n : n \in Nat$   
 $TLCGet(i) \triangleq \text{CHOOSE } n : TRUE$   
 $TLCSet(i, v) \triangleq TRUE$

---

$d \rightarrow e \triangleq [x \in \{d\} \mapsto e]$   
 $f @@ g \triangleq [x \in (\text{DOMAIN } f) \cup (\text{DOMAIN } g) \mapsto$   
 $\text{IF } x \in \text{DOMAIN } f \text{ THEN } f[x] \text{ ELSE } g[x]]$   
 $Permutations(S) \triangleq$   
 $\{f \in [S \rightarrow S] : \forall w \in S : \exists v \in S : f[v] = w\}$

---

In the following definition, we use *Op* as the formal parameter rather than *\prec* because *TLC Version 1* can't handle infix formal parameters.

$SortSeq(s, Op(\_, \_)) \triangleq$   
 $LET \text{Perm} \triangleq \text{CHOOSE } p \in Permutations(1 .. Len(s)) :$   
 $\forall i, j \in 1..Len(s) :$   
 $(i < j) \Rightarrow Op(s[p[i]], s[p[j]]) \vee (s[p[i]] = s[p[j]])$   
 $IN [i \in 1..Len(s) \mapsto s[Perm[i]]]$   
  
 $RandomElement(s) \triangleq \text{CHOOSE } x \in s : TRUE$   
  
 $Any \triangleq \text{CHOOSE } x : TRUE$   
  
 $ToString(v) \triangleq (\text{CHOOSE } x \in [a : v, b : STRING] : TRUE).b$   
  
 $TLCEval(v) \triangleq v$

---

FIGURE 2 – Modules *Naturals.tla* et *TLC.tla*

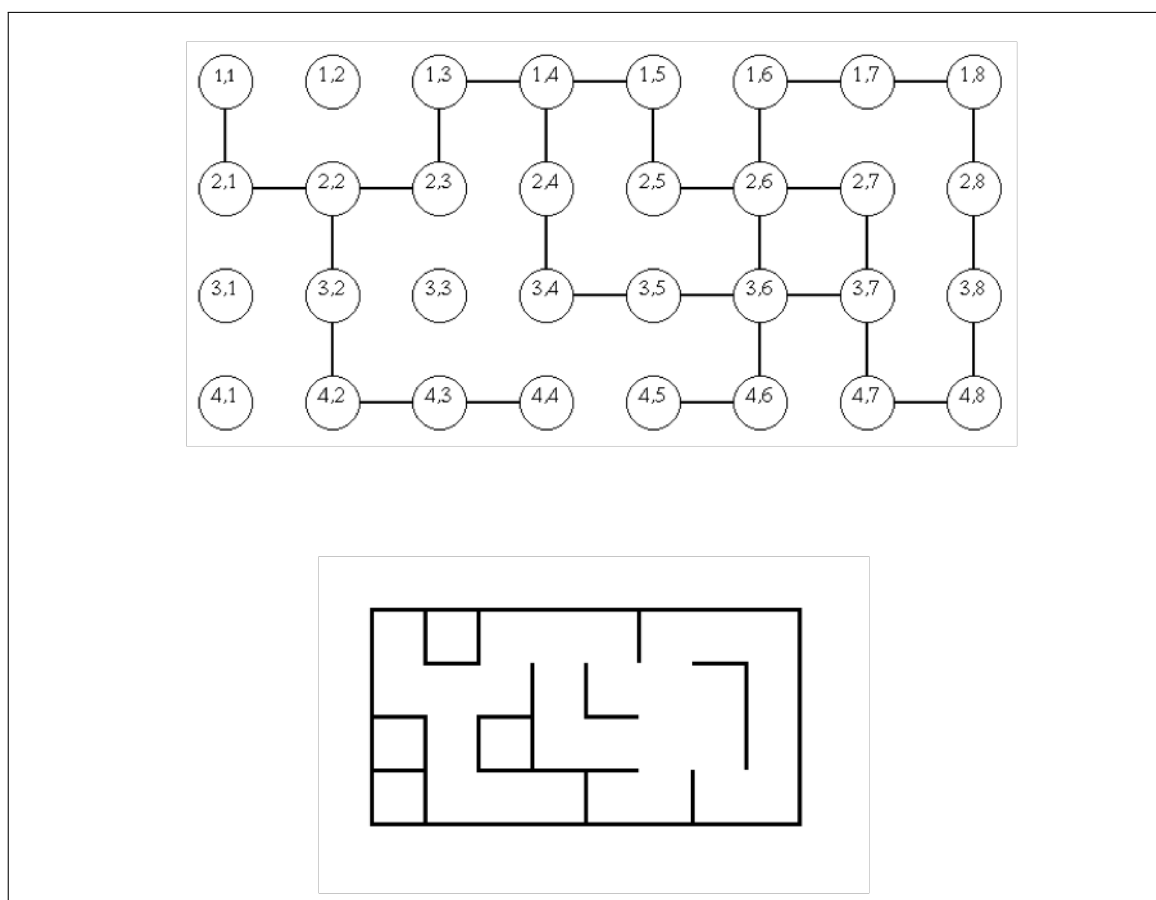


FIGURE 3 – Labyrinthe

EXTENDS *Integers, TLC*  
 VARIABLES  $p$   
 CONSTANTS *input, output*

$n \triangleq 10$   
 $nodes \triangleq 1..n$   
 $l \triangleq [i \in 1..n \mapsto \text{IF } i = 1 \text{ THEN } \{4, 5\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 2 \text{ THEN } \{6, 7, 10\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 4 \text{ THEN } \{7, 8\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 5 \text{ THEN } \{\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 6 \text{ THEN } \{4\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 7 \text{ THEN } \{5\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 8 \text{ THEN } \{5, 2\} \text{ ELSE}$   
                                    $\{\}$   
                                    $]$

$Init \triangleq p = 1$   
 $M(i) \triangleq \wedge i \in l[p]$   
                                    $\wedge p' = i$   
 $Next \triangleq \exists i \in 1..n : M(i)$

---

◇ **Solution de l'exercice 4**

---

MODULE *labyrinthe*

---

EXTENDS *Integers, TLC*  
 VARIABLES  $p$   
 CONSTANTS *input, output*

$n \triangleq 10$   
 $nodes \triangleq 1..n$   
 $l \triangleq [i \in 1..n \mapsto \text{IF } i = 1 \text{ THEN } \{4, 5\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 2 \text{ THEN } \{6, 7, 10\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 4 \text{ THEN } \{7, 8\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 5 \text{ THEN } \{\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 6 \text{ THEN } \{4\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 7 \text{ THEN } \{5\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } i = 8 \text{ THEN } \{5, 2\} \text{ ELSE}$   
                                    $\{\}$   
                                    $]$

$lab \triangleq [\langle x, y \rangle \in (nodes \times nodes) \mapsto$   
                                    $\text{IF } x = 1 \wedge y = 1 \text{ THEN } \{\langle 1, 2 \rangle\} \text{ ELSE}$   
                                    $\text{IF } x = 1 \wedge y = 2 \text{ THEN } \{\langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 2 \rangle\}$   
                                    $\text{ELSE } \{\}$   
                                    $]$

$Init \triangleq p = 1$   
 $M(i) \triangleq \wedge i \in l[p]$   
                                    $\wedge p' = i$   
 $Next \triangleq \exists i \in 1..n : M(i)$

$Initlab \triangleq p = \langle 1, 1 \rangle$



$$\begin{aligned}
ML(q) &\triangleq \wedge q \in lab[p] \\
&\quad \wedge p' = q \\
Nextlab &\triangleq \exists q \in nodes \times nodes : ML(q) \\
Sortie &\triangleq p \notin output
\end{aligned}$$

---

**Fin 4**