

UNIVERSITÉ PAUL SABATIER

Modèle Temporel avancé

---

- TP : SYSTÈME DE TRAITEMENT AUTOMATISÉ -

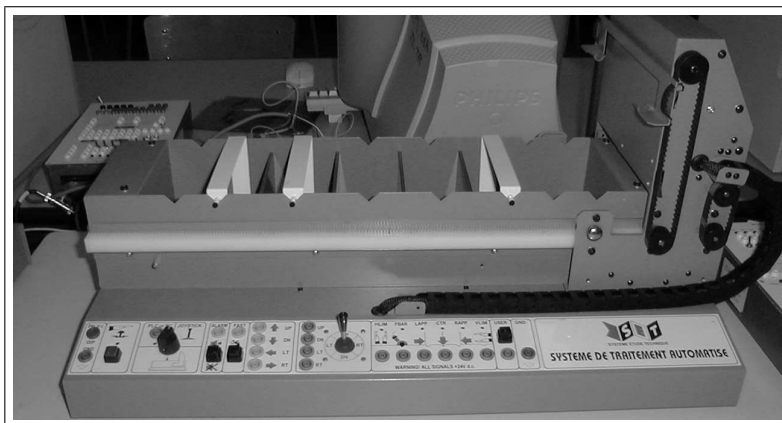
---

*Auteurs :*

Lucien RAKOTOMALALA  
David TOCAVEN

*Encadrant :*

Pauline RIBOT  
Euriell LE CORRONC Michel COMBAU





# Table des matières

<b>Introduction</b>	<b>1</b>
<b>1 Modélisation et analyse de la réalisation d'une opération</b>	<b>2</b>
1.1 Modèle réseau de Petri temporel d'une opération . . . . .	2
1.2 Estimation de Prise/Pose et Avance/Reculé . . . . .	3
1.3 Analyse du modèle . . . . .	3
<b>2 Modélisation et analyse des premières opérations de chaque pièce</b>	<b>5</b>
2.1 Réseau de PETRI Temporels de commande de deux opérations . . . . .	5
2.2 Analyse du modèle avec TINA . . . . .	7
2.3 Mise au point des Intervalles Temporelles . . . . .	8
<b>3 Modélisation des séquences d'opérations des deux pièces</b>	<b>10</b>
3.1 Analyse d'ordonnancement . . . . .	10
3.2 Réseau de Petri de commande . . . . .	11
3.3 Analyse par graphe de classes . . . . .	11
3.4 Implémentation . . . . .	11
<b>4 Conclusion</b>	<b>13</b>
 <b>Annexes</b>	 <b>15</b>
<b>Mesures de temps</b>	<b>15</b>
4.1 Mesure du temps de déplacement et de saisie/dépôt d'une pièce . . . . .	15
4.2 Mesure du temps . . . . .	21
<b>Analyse TINA</b>	<b>28</b>
4.1 Analyse d'accessibilité du modèle 2 opérations . . . . .	28
4.2 Graphe des classes de Mise au point des Intervalles Temporelles . . . . .	32
<b>Analyse TINA</b>	<b>38</b>
4.1 Analyse d'accessibilité du modèle 3 opérations . . . . .	38

# Introduction

# 1 | Modélisation et analyse de la réalisation d'une opération

Nous allons dans un premier temps réaliser une modélisation par réseau de Petri temporel de la réalisation d'une opération. Cette modélisation sera générique à la réalisation de toute opération  $O_i$ . Ensuite, nous réaliserons un code C qui permet d'estimer les durées des différentes opérations. Finalement, nous analyserons le réseau de Petri à l'aide de *TINA 2.8.4*.

## 1.1 Modèle réseau de Petri temporel d'une opération

Nous avons, pour modélisation générique d'une opération, considéré que le chariot de déplacement se trouve en bas. Voici le réseau de Petri temporel (voir figure 1.1) :

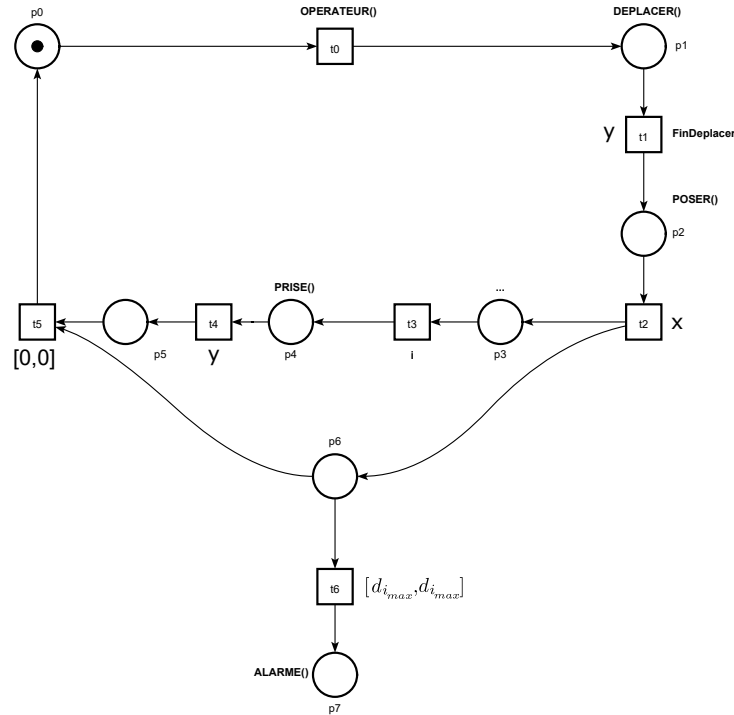


FIGURE 1.1 – Modèle réseau de Petri générique d'une opération.

Nous considérerons que l'action *DEPLACER()* et l'événement *FinDeplacer* correspondent à, respectivement, *AVANCER()* et *FinAvancer* si le chariot est à droite de l'emplacement de l'opération  $o_i$  ou *RECULER()* et *FinReculer* si celui-ci est à gauche.

Le marquage initial est constitué d'un unique jeton sur la place  $p_0$ . Ce jeton, une fois que la transition  $t_0$  est sensibilisée et tirée (pour cela il faut que l'événement *OPERATEUR()* est eu lieu), est en  $p_1$ . Le chariot se déplace tant qu'il y a un jeton en  $p_1$ . Le jeton reste en  $p_1$  jusqu'à ce que le chariot arrive à destination, c'est-à-dire que *FinDeplacer* se déclenche. Lorsque cet événement se produit, la transition  $t_1$  est sensibilisée et tirée (le déplacement prend un temps  $y$  qui est représenté sur la transition  $t_1$ ). Ensuite, un jeton marque la place

$p_2$  ce qui déclenche l'action *POSER()*. Cette action prend un temps  $x$  et celui-ci est représenté sur la transition  $t_2$ . Une fois le temps  $x$  écoulé, la transition  $t_2$  est tiré et les places  $p_3$  et  $p_6$  sont marqués d'un jeton chacun.

À partir de cet état, il y a deux jetons dans le réseau : un permet de décrire le comportement du chariot et un autre, celui qui marque  $p_6$ , permet de déclencher l'alarme si la pièce qui subit l'opération  $o_i$  n'est pas reprise avant le temps maximal de l'opération. En effet, le jeton présent en  $p_6$ , au bout d'un temps  $d_{i_{max}}$ , va être consommé par la transition  $t_6$  et un jeton va marquer  $p_7$ . Ceci déclenchera l'action *ALARME()*. Il faut donc que le jeton présent en  $p_3$  arrive en  $p_5$  en moins de  $d_{i_{max}}$  unités de temps pour que l'alarme ne se déclenche pas. De cette façon, le tir de la transition  $t_5$ , qui nécessite et consomme un jeton en  $p_6$  et un jeton en  $p_5$ , empêchera l'alarme de sonner et permettra d'effectuer une nouvelle opération (retour au marquage initial). La place  $p_3$  à un événement ..., cela représente la possibilité d'effectuer n'importe(s) quelle(s) action(s) et de revenir à l'emplacement de l'opération  $o_i$ , de façon à ce que l'action en  $p_4$ , *PRISE()*, de durée  $y$ , permette de récupérer la pièce. La transition  $t_3$  est marquée de la temporisation  $i$ . Celle-ci représente le temps de(s) action(s) de la place  $p_4$  et/ou un temps d'attente afin que l'on récupère la pièce à la fin de l'opération  $i$ . Ainsi, si l'on souhaite que l'alarme ne sonne pas, il faut que  $i + y < d_{i_{max}}$ .

## 1.2 Estimation de Prise/Pose et Avance/Reculé

Voir annexe 4, page 15.

Nous avons maintenant besoin d'identifier le temps de *AVANCER()* (égal à celui de *RECULER()*) que l'on appelait précédemment  $y$  et de *PRISE()* (équivalent à celui de *POSE()*) appelait  $y$ . Pour cela, nous avons créé, à partir d'un code fourni, un code permettant de mesurer les temps  $x$  et  $y$ . Pour mesurer le temps d'une action, nous avons stocké le temps du PC à l'instant du début de l'action, puis nous avons stocké le temps à la fin de celle-ci et avons affiché la soustraction des deux temps sur le terminal. Nous avons déterminé que :

$$x = \begin{bmatrix} 1 & 1 \end{bmatrix} \text{ seconde} \quad (1.1)$$

$$y = \begin{bmatrix} 3 & 3 \end{bmatrix} \text{ secondes} \quad (1.2)$$

$$(1.3)$$

## 1.3 Analyse du modèle

Grâce aux mesures précédentes, nous avons pus remplacer  $x$  et  $y$  par des valeurs temporelles sur le modèle générique. Nous avons choisi arbitrairement les valeurs de  $d_{i_{min}} = 13$  secondes et  $d_{i_{max}} = 16$  secondes, respectivement le temps minimal de l'opération et le temps maximal de l'opération  $o_i$ . Ainsi, nous avons la condition suivante qui doit être respectée  $i < d_{i_{max}} - y$ , soit  $i < 13$  secondes. Donc il "reste" moins de 13 secondes afin de réaliser d'autres opérations. Nous allons fixer une temporisation  $i = \begin{bmatrix} 12 & 12 \end{bmatrix}$  secondes pour étudier le réseau.

Figure 1.2, voici le nouveau réseau de Petri temporel. Une analyse à l'aide de TINA nous a permis de

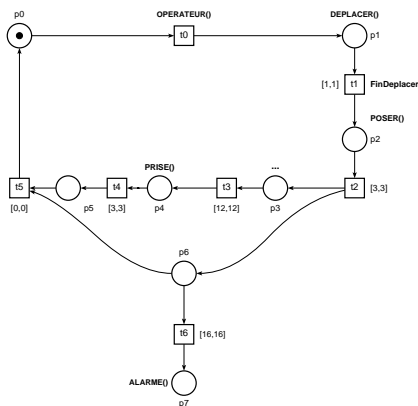


FIGURE 1.2 – Modèle réseau de Petri générique d'une opération avec les temps estimés

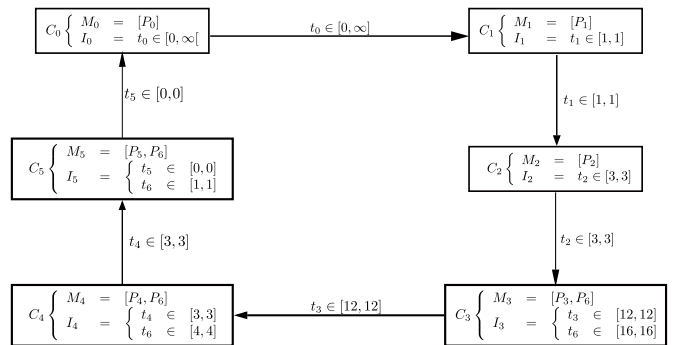


FIGURE 1.3 – Diagramme de classe.

déterminer les différentes classes du réseau. L'automate est présenté figure 1.3. Nous avons put aussi extraire les propriétés suivantes grâce à TINA.

- Le RdPT (Réseau de Petri Temporisé) n'est pas vivant.
- La transition  $t_6$  est non vivante.
- LE RdPT est borné.

## 2 | Modélisation et analyse des premières opérations de chaque pièce

Maintenant que nous connaissons un modèle valide pour une opération ainsi que les temps nécessaires au déplacement du chariot sur l'axe vertical et horizontal, nous allons pouvoir commencer à modéliser le travail du *STA* sur deux opérations.

Nous allons, dans un premier temps, effectuer une modélisation en RdP Temporels d'une commande de deux opérations suite à quoi, nous en effectuerons une analyse grâce à une version de *TINA* identique que dans le chapitre 1. Nous utiliserons cette analyse pour déterminer les intervalles d'attentes et le meilleur ordonnancement possible pour ne pas déclencher l'alarme.

### 2.1 Réseau de PETRI Temporels de commande de deux opérations

A partir du modèle générique établi en 1.1, nous avons obtenu, pour la commande de opérations  $O_1$  et  $O_2$  le modèle RdP Temporels en figure 2.1.

Dans ce réseau, nous pouvons identifier tout d'abord la ressemblance avec le modèle générique (en figure 1.1) : les places  $p_4$  et  $p_{12}$  sont les représentations de la place  $p_2$  dans le modèle générique. Elles seront donc suivi, dans les modèle Temporels que nous analyseront, d'une transition qui contient le temps des opérations *Poser*. Il en va de même pour les places  $p_2$ ,  $p_{10}$ ,  $p_5$  et  $p_{13}$  qui contiennent l'opération *Prendre*, elles seront suivi d'une transition contenant une intervalle de temps  $y$ .

**Séparation du modèle** Nous pouvons séparer ce modèle complexe en deux ensembles de places :

- l'ensemble  $P_1 = \{p_2, p_3, p_4, p_5, p_6, p_7, p_{20}, p_{18}\}$  est utilisé pour emmener la pièce  $p1$  du bac  $e1$  (son bac initial) vers le bac  $e3$  dans lequel elle subit l'opération  $O_2$ . Cet ensemble est lié avec les deux places  $p_{20}$  et  $p_{18}$  qui modélisent l'alarme liée à l'opération  $O_1$ .
- l'ensemble  $P_2 = \{p_{10}, p_{11}, p_{12}, p_{13}, p_{14}, p_{15}, p_{16}\}$  modélise le transport de la pièce  $p2$  de  $e2$  (son bac initial) vers  $e3$ , bac dans lequel elle subit l'opération  $O1$ , puis du transport de  $e5$  vers  $e7$  (Pour prévoir les prochains RdP). L'alarme de l'opération est enclenchée par la place  $p_{17}$ , qui est lié au reste de l'ensemble  $P_2$  par la place  $p_{19}$ .

**Liaison entre les ensembles** Les places  $p_9$ ,  $p_{21}$  et  $p_{23}$ , places qui se situent entre les deux ensembles  $P_1$  et  $P_2$ , sont utilisées pour effectuer les passages entre les 2 ensembles. De même, nous avons deux places  $p_{22}$  et  $p_{24}$  qui font la liaison entre les deux ensembles, à l'attention que celles ci ne servent pas à amener la chariot d'une pièce à l'autre mais à le faire attendre le temps nécessaire avant la fin d'une opération et donc la récupération d'une pièce.

Nous notons aussi les transitions  $t_{15}$  et  $t_{20}$  qui sont les représentations de la transition  $t_5$  dans le modèle générique. Elles permettent dans ce contexte de synchroniser la prise de la pièce et l'arrêt du compteur de l'alarme. Comme dans le modèle générique, ces transitions ont un intervalle de temps  $[0; 0]$ , cela oblige les jetons arrivant dans les places en amont à être immédiatement tiré. Ainsi, le compteur de l'alarme est stoppé après Ou.t. que la pièce ait été retiré de son emplacement.

**Ordonnancement** Il est aussi à noter que nous avons choisi d'effectuer l'opération de la pièce  $p1$  avant celle de  $p2$  et cela pour des raisons temporelles. Nous avons remarqué, dans une étude préliminaire à la construction de ce réseau, que cet ordonnancement était possible alors qu'une inversion l'ordre du traitement des pièces donne obligatoirement le retentissement d'une alarme (notamment dans la suite du TP).

Nous avons maintenant à notre disposition une commande à appliquer sur les *STA*. Toutefois, avant de passer à l'implémentation, nous allons utiliser l'outil *TINA* pour analyser le modèle ainsi obtenu.



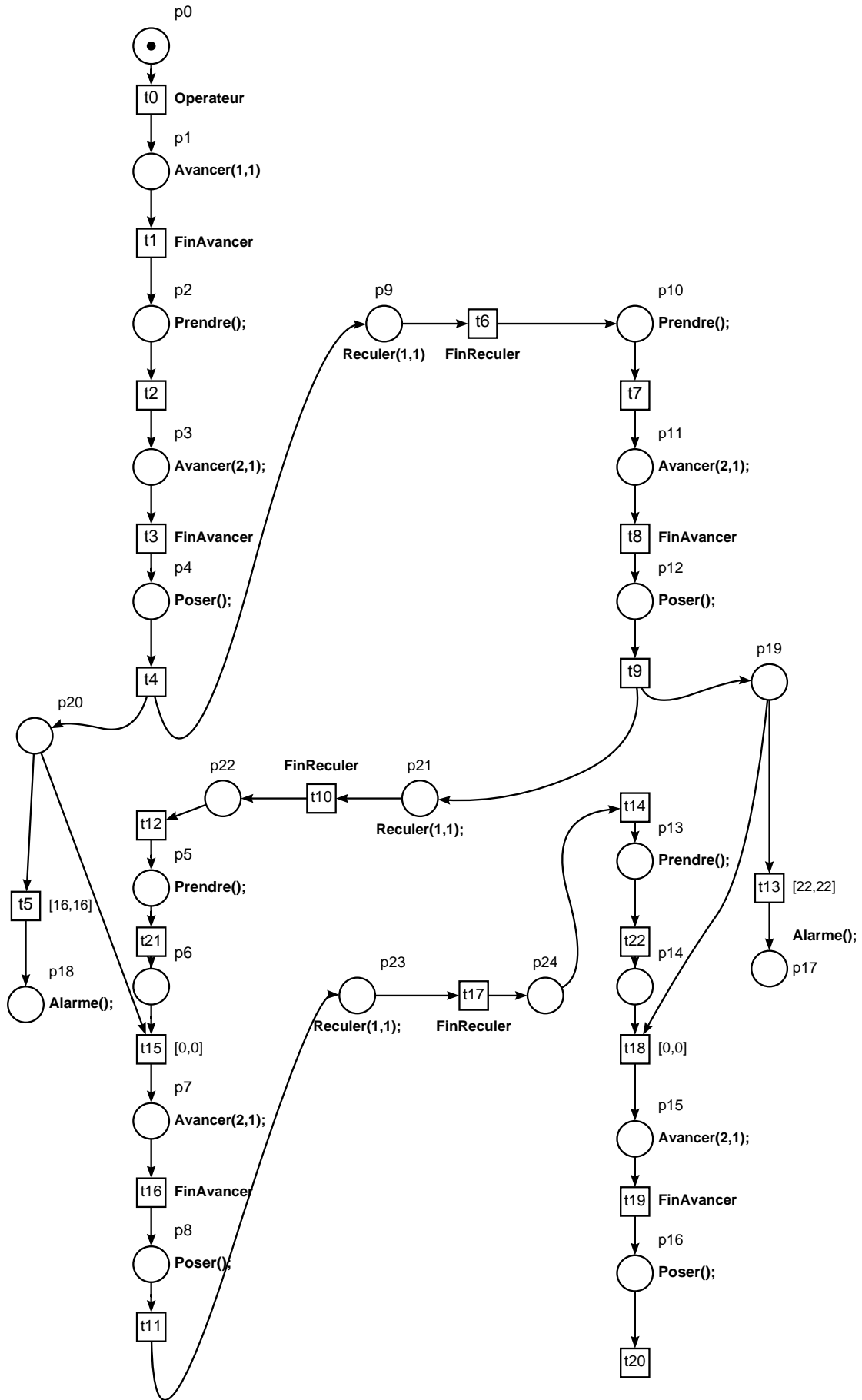


FIGURE 2.1 – Réseau de PETRI Temporels pour la commande de 2 opérations

## 2.2 Analyse du modèle avec TINA

L'analyse temporelle de réseau nécessite un réseau tel que nous vous présentons en figure 2.2. Dans ce type de réseau, nous avons choisi de ne plus utiliser des noms sur les évènements mais plutôt des intervalles de temps. Ces intervalles ont été établis dans la section 1.2.

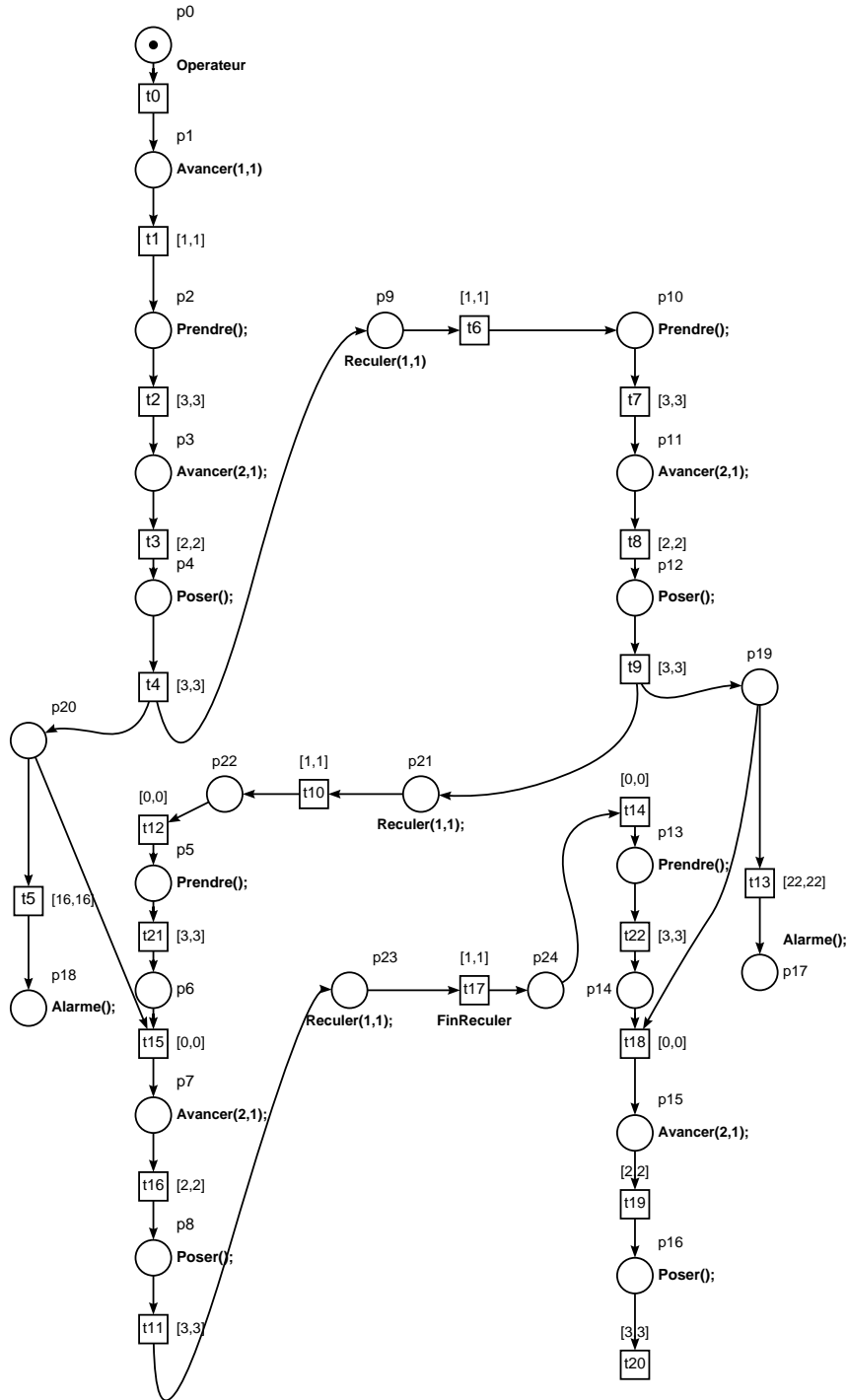


FIGURE 2.2 – Réseau de PETRI Temporels pour l'analyse de 2 opérations

Avec la version de *TINA* adéquate, nous avons réalisé la construction d'un graphe des classes accessibles. Ce graphe comporte 22 classes que nous n'avons pas représenté graphiquement, cependant vous pouvez trouver le rapport d'analyse du logiciel en annexe 4.1.

**Vivacité du réseau** Dans cette analyse, nous nous référons dans un premier temps à cette bonne propriété. En effet, le résultat obtenu (disponible à la ligne 244) nous indique que les 2 transitions  $t_5$  et  $t_{13}$  ne sont jamais franchi. Ceci signifie que les places  $p_{18}$  et  $p_{17}$  ne sont jamais marquées, car le seul moyen existant pour qu'un jeton soit dans ces places est en franchissant respectivement cette transition. Donc, l'alarme n'est jamais activée.

**Grphe des classes** Une analyse des places accessibles à partir du graphe des classes nous confirme ce que la vivacité du réseau nous avait indiqué : les places  $p_{18}$  et  $p_{17}$  ne sont jamais marquées.

Cette analyse nous apporte aussi une information que nous pourrions utiliser dans la prochaine section. Il s'agit de l'intervalle temporelle restante avant le franchissement des transitions  $t_5$  et  $t_{13}$  avec lequel il est possible de connaître l'intervalle temporelle passée dans l'opération  $O_1$  et  $O_2$ , respectivement. Nous pouvons observer aux lignes 153 et 194 ces intervalles, elles sont de  $[3; 3]$  pour  $t_3$  et de  $[9; 9]$  pour  $t_{13}$ .

**Intervalles de temps des opérations** Intéressons nous maintenant au temps d'exécution des opérations. En regardant les intervalles de temps que doivent respecter  $O_1$  et  $O_2$ , nous pouvons connaître le minimum et le maximum de temps admis pour les opérations. De plus, nous avons à notre disposition le temps passé dans les opérations à l'aide des transitions  $t_3$  et  $t_{13}$ , en regardant dans le graphe des classes les intervalles de temps durant lesquelles elles peuvent être franchies.

Donc, si l'intervalle temporelle des transitions atteint  $d_{i_{max}} - d_{i_{min}}$  u.t, alors la pièce doit être sorti du bac. Nous allons donc, dans la prochaine section, faire en sorte que les dernières intervalles temporelle atteinte pour  $t_3$  et  $t_{13}$  soit comprises entre :  $[0; d_{i_{max}} - d_{i_{min}}]$ .

## 2.3 Mise au point des Intervalles Temporelles

Avec la conclusion précédente, nous avons pu déterminer l'ajustement nécessaire. Toutefois, nous ne pouvons pas caler toutes les intervalles d'un seul coup, nous devons les placer l'une après l'autre, dans l'ordre dans lequel les opérations sont lancées.

**Opération  $O_1$**  A partir du graphe des classes établi à partir du modèle 2.2, nous avons le dernier intervalle temporelle atteint par la transition  $t_5$  à la classe 12 du graphe disponible en annexe page 28 qui est :

$$3 \Leftarrow t_5 \Leftarrow 3 \quad (2.1)$$

Nous savons que pour cette opération, la différence entre la durée maximale  $d_{max}$  et la durée minimale  $d_{min}$  d'une opération, qui est :  $d_{max} - d_{min} = 16 - 15 = 1$ , nous savons que l'intervalle 2.1 doit inférieure à 1, sans atteindre 0. De cette manière, nous pouvons assurer que la pièce est restée dans l'opération suffisamment longtemps et n'a pas fait sonner l'alarme. Pour obtenir ce résultat sur  $t_5$ , nous modifions l'intervalle temporelle de la transition  $t_{12}$  de cette façon :

$$t_{12} \in [0; 0] \text{ devient : } t_{12} \in [2; 2] \quad (2.2)$$

Une fois cette transition modifiée, nous avons retracé un graphe des classes à partir duquel nous pourrions ajuster l'opération suivante. Une partie de l'analyse d'accessibilité est disponible en annexe, page 32.

**Opération** Nous pouvons observer, dans le nouveau graphe de classes, l'intervalle atteint pour la transition  $t_{13}$  à la classe 18 (ligne 142) :

$$7 \Leftarrow t_{13} \Leftarrow 7 \quad (2.3)$$

En suivant le même raisonnement que dans le paragraphe précédent, en sachant qu'ici nous avons :  $d_{max} - d_{min} = 22 - 20 = 2$ . Il vient donc comme intervalle temporelle sur la transition  $t_{14}$

**Modèle fini** Maintenant que les intervalles vides ont été réglées, nous pouvons vous présenter le modèle complet. Il se trouve en figure (??).

Nous pouvons suite à ce modèle, effectuer une analyse. Cette fois-ci, nous effectuerons un dernier graphe des classes, qui correspond au graphe utilisé pour ajuster l'opération 2, disponible en annexe en page 34. Nous pouvons voir que les places  $p_{17}$  et  $p_{18}$  n'apparaissent dans aucune classe et donc, ne sont jamais marquées. Ainsi, l'analyse du réseau montre qu'avec cette commande, l'alarme ne du *STA* ne va pas sonner.

Pour terminer la commande du système, nous devons enlever les transitions temporelles pour les remplacer par les signaux que nous pouvons récupérer, en laissant les transitions temporelles de commande, celles qui permettent d'activer les alarmes et qui permettent au chariot d'attendre les fins d'opérations.

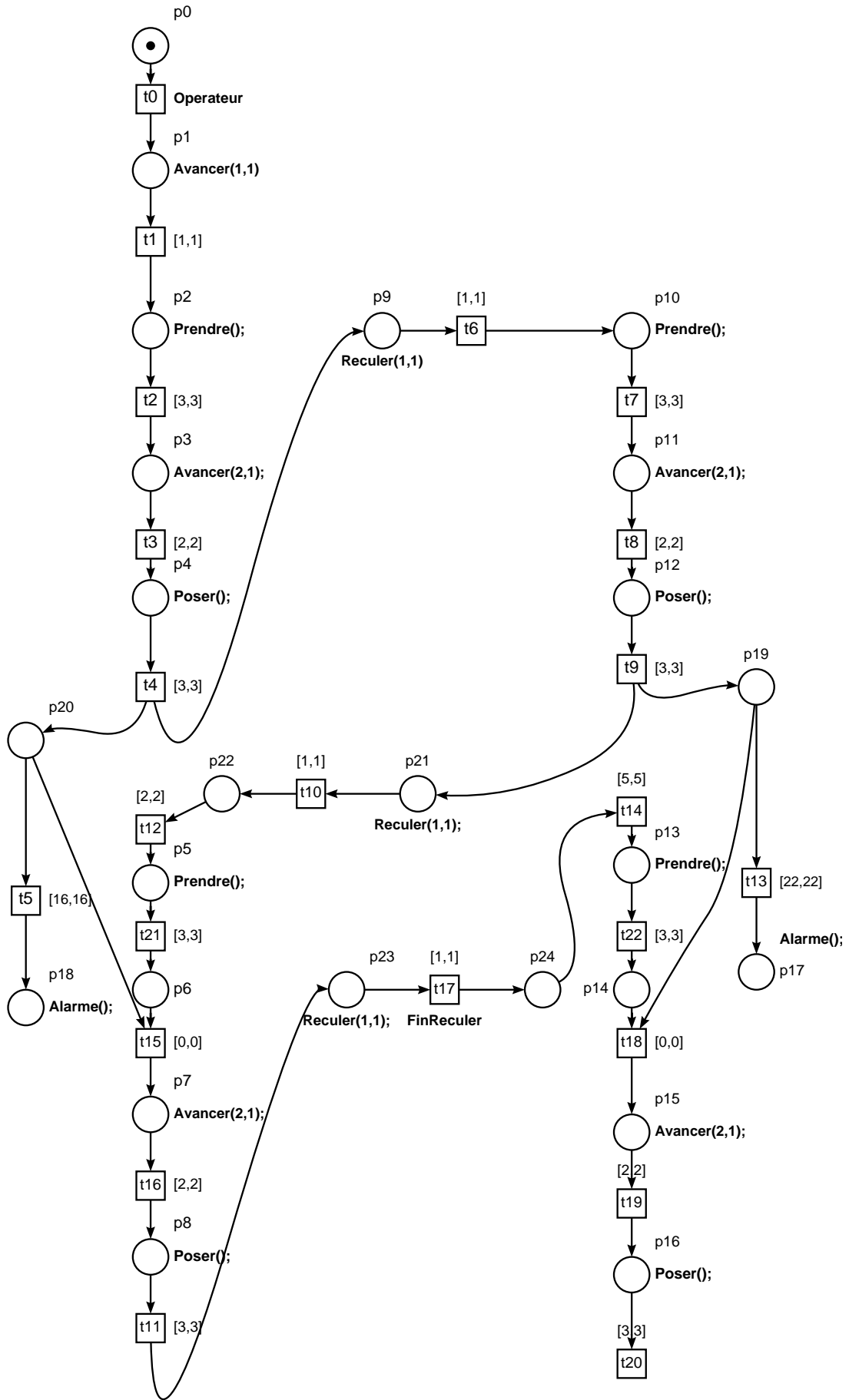


FIGURE 2.3 – Réseau de PETRI Temporels Ajusté de 2 opérations

## 3

Dans cette partie, l'objet de l'étude se porte sur la réalisation de 6 opérations, 3 par pièces (les opérations  $o_1, o_3, o_5$  pour  $p_1$  et  $o_2, o_4, o_6$  pour  $p_2$ ). Il faut, dans un premier temps, trouver une séquence optimale telle que toutes les opérations soient effectuées en un temps minimum sans déclencher l'alarme. Ensuite, nous devons réaliser une commande en réseau de Petri temporel pour effectuer les opérations puis l'analyser à l'aide d'un graphe des classes. Dans un dernier temps, nous avons réaliser la commande en langage C.

### 3.1 Analyse d'ordonnement

Nous avons décidé d'étudier l'ordonnancement optimal par un chronogramme car nous avons trouvé l'approche graphique plus intuitive au vu du faible nombre d'opérations. Nous avons réalisé cet ordonnancement sur Excel en prenant pour échelle *une case égale une seconde*. Le chronogramme (figure 3.1) est coupé en trois parties pour des raisons de visibilité : une ligne est réservée aux opérations liées à la pièce  $p_2$ , une seconde aux actions du charriot et une dernière aux opérations de  $p_1$ .

[illegible]

FIGURE 3.1 – Capture du tableur de calcul de l'ordonnancement.

Nous avons positionné les opérations au plus tôt, en vérifiant qu'elles n'empêchent pas de récupérer les pièces avant leurs alarmes respectives. Par exemple, l'opération  $o_5$  pourrait commencer à partir de la 57<sup>e</sup> seconde mais il serait impossible de retirer les deux pièces avant leurs alarmes donc nous avons décalé  $o_5$  de façon à ce que, ni la pose, ni la prise de la pièce  $p_1$  ne perturbe la prise et la pose de  $p_2$ . De plus, nous prenons pour hypothèse que les deux dernières opérations  $o_5$  et  $o_6$  n'ont pas de date récupération maximale et peuvent rester respectivement en  $e_7$  et en  $e_8$  car ces deux emplacements représentant le bac de sortie. Si nous avions pris le parti de les ramener à leurs emplacements initiaux, cela n'aurait pas été possible avec l'ordonnancement actuel, il aurait fallu organiser les opérations différemment de façon à avoir le temps de ramener les pièces au début ce qui nécessite beaucoup de temps à cause de la distance de déplacement importante.

## 3.2 Réseau de Petri de commande

Nous avons transformé la séquence d'actions de la ligne *Chariot* de l'ordonnancement précédent (voir figure 3.1) en un réseau de Petri temporel. Voici le réseau de Petri temporel qui contient la commande (figure 3.2) :

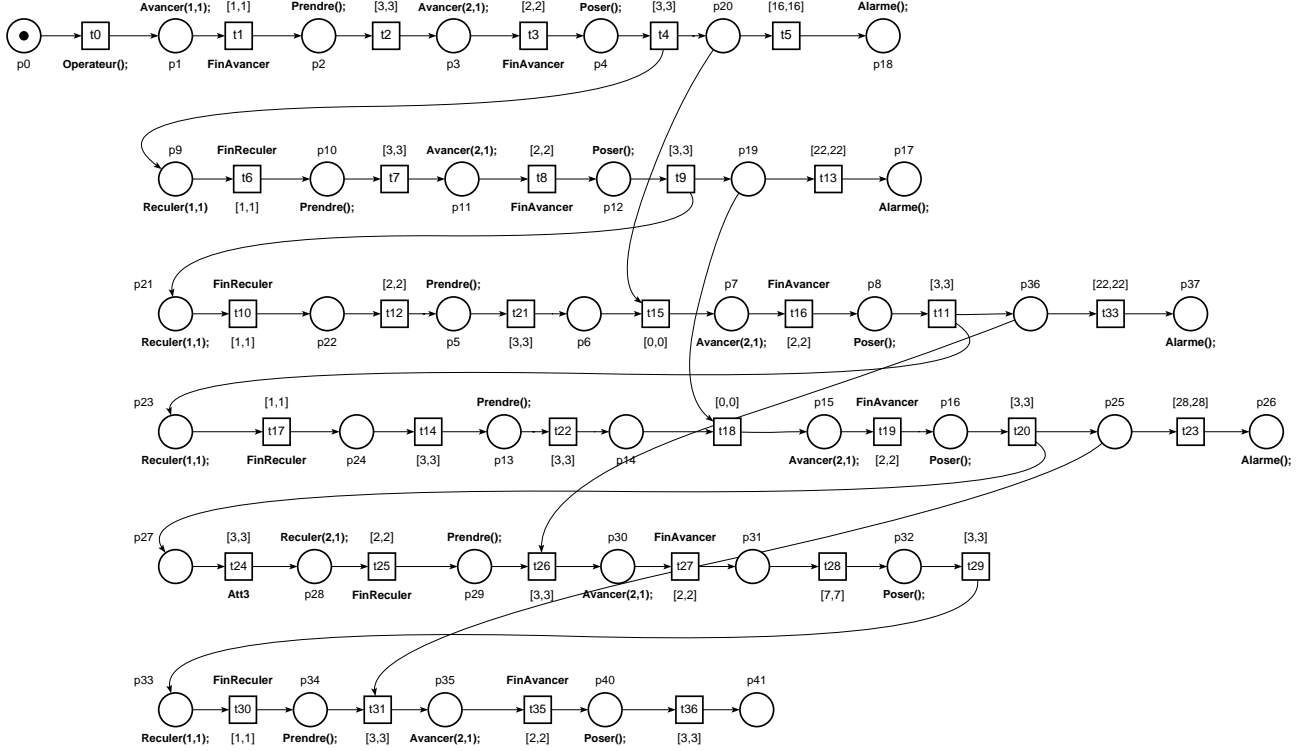


FIGURE 3.2 – Modèle réseau de Petri temporel de commande du STA.

Le réseau de Petri Temporel de commande ci-dessus est basé sur le modèle de l'exercice précédent auquel il a été ajouté la séquence pour les 4 autres opérations avec les déclenchement d'alarme nécessaires. Nous avons représenté une ligne par lancement d'opération. Comme expliqué précédemment, nous avons choisi de ne pas considérer les temporisations des opérations  $o_5$  et  $o_6$ , c'est pourquoi les deux dernière ligne du réseau ne contiennent pas de place avec une vérification que la pièce est retirée avant le temps maximal de chaque opération. Les transitions  $t_7$ ,  $t_{14}$  et  $t_{28}$  contiennent des temporisations afin que le charriot attende de façon à intervenir au bon moment.

## 3.3 Analyse par graphe de classes

Afin d'étudier la commande, nous avons ajouté au modèle de commande précédent (figure 3.2) des temporisations représentant les temps des déplacements (*Avancer()* et *Reculer()*) et les temps de manipulation de pièce (*Prise()* et *Pose()*). Nous obtenons le modèle réseau de Petri temporel suivant (figure 3.3) :

Nous avons fait une analyse de ce réseau par la méthode du graphe des classes à l'aide de TINA. Cela donne un graphe à 40 classes. Le résultat de l'analyse est disponible en annexe page 38. Nous avons étudié le graphe afin de vérifier que les places activant les alarmes ne sont jamais marquées. Il s'agit des places  $p_{18}$  pour l'opération  $o_1$ ,  $p_{17}$  pour l'opération  $o_2$ ,  $p_{37}$  pour l'opération  $o_3$  et  $p_{26}$  pour l'opération  $o_4$ . Aucune des places déclenchant l'arme n'est marqué n'apparaît dans une classe du graphe, donc notre commande ne commet pas d'erreur d'ordonnancement.

## 3.4 Implémentation



## 4 | Conclusion



# Annexes

# Annexe 1 - Mesures de temps

## 4.1 Mesure du temps de déplacement et de saisie/dépôt d'une pièce

```

1
2 /* ===== */
3 /*      Squelette de programme pour la mise en oeuvre de MEF synchronisees      */
4 /*      Systeme de Traitement Automatique                                     */
5 /* ===== */
6
7 /* COMPILATION : gcc -Wall -o STA sta-macsed_rdp.c -lpci_dask -lsta */
8
9 /* Exemple qui realise ce RdP (1 jeton initialement dans p0):
10
11 p0 -----> | -----> p1 -----> | -----> p2 -----> | ---
12             operateur                FinAvancer
13             Avancer(3,1)                Prendre()
14
15 -----> p3 -----> | -----> p4 -----> | -----> p5 --- | -----> p6
16             [ 5 ; 5 ]                FinReculer
17 ne rien faire !                Reculer(2,1)                Poser()                Fin du RdP !
18
19 */
20
21 #include <stdio.h>
22 #include <unistd.h>                // pour sleep()
23 #include <dask.h>                  // pour Release_Card()
24 #include <signal.h>                // pour deroutement de CTRL C
25 #include <entreesortie_sta.h>
26 #include <sta_mef.h>
27
28 // -----
29 #define NBPLACES 7
30 // -----
31
32 void Avancer (int , int);
33 void Reculer (int , int);
34 void Prendre (void);
35 void Poser (void);
36
37 /* variables externes */
38 short int idcard , stop;
39
40 /* declaration globale */
41 int FinAvancer=0;
42 int FinReculer=0;
43
44 /* etudiant */
45 time_t  ti ,
46        tf;

```

```

47
48 // les entrees
49 int appG, ctr, appD, presence, lim_hor, lim_ver, operateur;
50
51 // les sorties
52 int v_acc, haut, bas, gauche, droite, alarme;
53
54 int main(void)
55 {
56
57 /* Declarations variables */
58
59 // -----
60 int p[NBPLACES]; // places "presentes"
61 int ps[NBPLACES]; // places "suivantes"
62 int i;
63 double fintempo; // variables utilisees pour
64 time_t tempol; // la tempo
65 // -----
66
67 // initialisation des ports
68 init_io();
69 //initialisation bac : ramene le systeme de transport en bas a droite
70 //ne doit pas etre sur les capteurs en haut ou a gauche
71 //init_bac();
72 printf("init faite \n");
73     sortie(V_ACC,0);
74     sortie(HAUT, 0);
75     sortie(BAS,0);
76     sortie(GAUCHE,0);
77     sortie(DROITE,0);
78     sortie(ALARME,0);
79
80 /* Initialisation variables */
81
82 // -----
83 p[0] = 1;
84 ps[0] = 1;
85 for(i=1;i<NBPLACES;i++){
86     p[i] = 0;
87     ps[i] = 0;
88 }
89 fintempo=0;
90 // -----
91 ti = 0;
92 tf = 0;
93
94 /***** Ajout etudiant*/
95 //Poser(); // Position itniale en bas
96 /******
97 while(1)
98 {
99     /******
100     /* Lecture des entrees */
101     /******
102
103     appG = entree(APPG);
104     ctr = entree(CTR);
105     appD = entree(APPD);
106     presence = entree(PRESENCE);
107     lim_hor = entree(LIM_HOR);

```

```

108     lim_ver = entree(LIM_VER);
109     operateur = entree(OPERATEUR);
110
111
112 // -----
113     fintempo = difftime(time(NULL),tempo1);
114 // -----
115
116     /* allongement du cycle programme */
117     // usleep(50);
118
119 // -----
120
121     /* blocs F */ // Description des transitions possibles
122
123     if (p[0]==1){
124         printf("p0 \n");
125         if (operateur==1){ // marquage initial, attente d'un appui sur operateur
126             ps[0]--;
127             ps[1]++;
128             ti = time(NULL);
129         }
130     }
131
132     if (p[1]==1){
133 //         printf("p1 \n"); // FinAvancer est a 1 lorsque le capteur ctr est a 1
134         if (FinAvancer==1){ // et qu'on a parcouru toutes les encoches demandees
135             ps[1]--; // Exemple: 3 encoches parcourues si Avancer(2,1)
136             ps[2]++;
137             tf = time(NULL);
138             printf("Avance Init --> e1 : %f \n",difftime(tf,ti));
139             Avancer(0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
                           // fonction Avancer
140
141
142             ti = time(NULL);
143         }
144     }
145
146     if (p[2]==1){
147
148     /*
149 //         printf("p2 \n"); // Passage de e1 vers e2
150         if (FinAvancer==1){
151             ps[2]--;
152             ps[3]++;
153             tf = time(NULL);
154             printf("Avance e1 --> e2 : %f \n",difftime(tf,ti));
155             Avancer(0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
                           // fonction Avancer
156             // ti = time(NULL); Inutile dans ce cas la
157         } */
158     }
159
160     if (p[3]==1){
161 //         printf("p3 \n"); // Passage de e2 vers e3
162         if (FinAvancer==1){
163             ps[3]--;
164             ps[4]++;
165             Avancer(0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
                           // fonction Avancer

```

```

166
167     ti = time(NULL);
168 }
169
170 }
171
172 if(p[4]==1){
173 //     printf("p4 \n"); // Passage de e3 vers e4
174     if(FinAvancer==1){
175         ps[4]--;
176         ps[5]++;
177         tf = time(NULL);
178         printf("Avance e3 --> e4 : %f \n",difftime(tf,ti));
179         Avancer(0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
                        fonction Avancer
180         ti = time(NULL);
181     }
182 }
183
184 if(p[5]==1){
185 //     printf("p5 \n"); // Prendre un objet
186     ps[5]--;
187     ps[6]++;
188 }
189
190 if(p[6]==1) // --> fin du Reseau de Petri
191 { // Poser un objet
192 //     printf("p5 \n"); // Prendre un objet
193     ps[6]--;
194     //ps[0]++;
195 }
196
197 /* blocs M */ // Franchissement des transitions
198
199 /* if(p[3]==0 && ps[3]==1)
200 { // du coup, lancement des actions liees au franchissement des transitions
201     tempo1 = time(NULL); // (ici, on recupere le "temps actuel" au moment ou
                        on arrive dans la place p3
202 }
203 // pour pouvoir ensuite le comparer avec le temps actuel
                        recupere a chaque passage
204 */ // dans la boucle while -> cf. lecture des entrees et ligne
                        "if(fintempo>=5)"
205
206 for(i=0;i<NBPLACES;i++){ // et actualisation des etats presents
207     p[i] = ps[i];
208 }
209 // -----
210
211 //*****/
212 /* Ecriture des sorties */
213 //*****/
214
215 // -----
216
217 /* blocs G */ // gestion des sorties en fonction du marquage mis a jour
218
219 if(p[1]==1){
220     Avancer(1,1);
221 }
222 // if(p[2]==1){

```

```

223 //      Avancer (1,1);
224 //      }
225
226      if (p[3]==1){
227          Avancer (1,1);
228      }
229
230      if (p[4]==1){
231          Avancer (1,1);
232      }
233      if (p[2]==1){
234          ti = time(NULL);
235          Poser ();
236      tf = time(NULL);
237      printf ("Poser: %f \n", difftime (tf, ti));
238      }
239
240      if (p[6]==1){
241          ti = time(NULL);
242          Poser ();
243      tf = time(NULL);
244      printf ("Poser: %f \n", difftime (tf, ti));
245      }
246
247
248 // -----
249
250      sortie (V_ACC,0);
251      // sortie (HAUT, haut); // actions haut/bas gereses dans les fonctions
252      // sortie (BAS, bas); // Prendre et Poser ci-dessous
253      sortie (GAUCHE, gauche);
254      sortie (DROITE, droite);
255      sortie (ALARME,0);
256      /**COMMENTAIRE eTUDIANT*/
257 //printf ("haut: %d — bas : %d — gauche : %d — droite : %d |n", haut, bas,
    gauche, droite);
258 }
259
260      sortie (V_ACC,0);
261      sortie (HAUT, 0);
262      sortie (BAS,0);
263      sortie (GAUCHE,0);
264      sortie (DROITE,0);
265      sortie (ALARME,0);
266
267 return 0;
268 }
269
270 void Prendre (void)
271 {printf ("prise d'un objet\n");
272  sortie (HAUT, 1);
273  while (entree (LIM_VER));
274  //printf ("prise d'un objet2 |n");
275  usleep (10);
276  while (!entree (LIM_VER));
277  //printf ("prise d'un objet3 |n");
278  sortie (HAUT, 0);
279  }
280
281 void Poser (void)
282 {printf ("pose d'un objet\n");

```

```

283  sortie (BAS,1);
284  while (entree(LIM_VER));
285  while (!entree(LIM_VER));
286  sortie (BAS,0);
287  }
288
289 void Avancer (int nb, int start)
290 {
291     static int Etat = 0;
292     static int i = 1;
293     switch (Etat)
294     {
295         case 0 : if (start)
296                 {
297                     Etat = 1;
298                     i=nb;
299                 }
300                 break;
301         case 1 : if (! ctr)
302                 {
303                     Etat = 2;
304                 }
305                 break;
306         case 2 : if (ctr &&(i==1))
307                 {
308                     Etat = 3;
309                     FinAvancer=1;
310                 }
311                 else if (ctr &&(i!=1))
312                 {
313                     Etat=1; i--;
314                 }
315                 break;
316         case 3 : if (! start)
317                 {
318                     Etat = 0;
319                     FinAvancer = 0;
320                 }
321                 break;
322     }
323
324 gauche = ((Etat==1)|| (Etat==2));
325 //printf ("EtatAvancer : %d — gauche : %d\n",Etat, gauche);
326 }
327
328 void Reculer (int nb, int start)
329 {
330     static int Etat = 0;
331     static int i = 1;
332     switch (Etat)
333     {
334         case 0 : if (start)
335                 {
336                     Etat = 1;
337                     i=nb;
338                 }
339                 break;
340         case 1 : if (! ctr)
341                 {
342                     Etat = 2;
343                 }

```

```

344         break;
345     case 2 : if (ctr &&(i==1))
346     {
347         Etat = 3;
348         FinReculer=1;
349     }
350     else if (ctr &&(i!=1))
351     {
352         Etat=1; i--;
353     }
354     break;
355     case 3 : if (! start)
356     {
357         Etat = 0;
358         FinReculer = 0;
359     }
360     break;
361 }
362 droite = ((Etat==1)|| (Etat==2));
363 }

```

Mesure de  $x$ , le temps pour avancer d'un emplacement et de  $y$ , le temps pour poser ou prendre une pièce.

## 4.2 Mesure du temps

```

1
2 /* ===== */
3 /*      Squelette de programme pour la mise en oeuvre de MEF synchronisees      */
4 /*      Systeme de Traitement Automatique                                     */
5 /* ===== */
6
7 /* COMPILATION : gcc -Wall -o STA sta-macsed_rdp.c -lpci_dask -lsta */
8
9 /* Exemple qui realise ce RdP (1 jeton initialement dans p0):
10
11 p0 -----> | -----> p1 -----> | -----> p2 -----> | ---
12             operateur                               FinAvancer
13                                     Avancer(3,1)                Prendre()
14
15 -----> p3 -----> | -----> p4 -----> | -----> p5 --- | -----> p6
16             [ 5 ; 5 ]                               FinReculer
17 ne rien faire !                Reculer(2,1)                Poser()                Fin du RdP !
18
19 */
20
21 #include <stdio.h>
22 #include <unistd.h>                // pour sleep()
23 #include <dask.h>                  // pour Release_Card()
24 #include <signal.h>                // pour deroutement de CTRL C
25 #include <entreesortie_sta.h>
26 #include <sta_mef.h>
27
28 // -----
29 #define NBPLACES 7
30 // -----
31
32 void Avancer (int , int);
33 void Reculer (int , int);
34 void Prendre (void);
35 void Poser (void);
36

```



```

37 /* variables externes */
38 short int idcard, stop;
39
40 /* declaration globale */
41 int FinAvancer=0;
42 int FinReculer=0;
43
44 /* etudiant */
45 time_t ti,
46 tf;
47
48 // les entrees
49 int appG,ctr, appD,presence, lim_hor,lim_ver, operateur;
50
51 // les sorties
52 int v_acc, haut, bas, gauche, droite, alarme;
53
54 int main(void)
55 {
56
57 /* Declarations variables */
58
59 // -----
60 int p[NBPLACES]; // places "presentes"
61 int ps[NBPLACES]; // places "suivantes"
62 int i;
63 double fintempo; // variables utilisees pour
64 time_t tempol; // la tempo
65 // -----
66
67 // initialisation des ports
68 init_io();
69 //initialisation bac : ramene le systeme de transport en bas a droite
70 //ne doit pas etre sur les capteurs en haut ou a gauche
71 init_bac();
72 printf("init faite \n");
73 sortie(V_ACC,0);
74 sortie(HAUT, 0);
75 sortie(BAS,0);
76 sortie(GAUCHE,0);
77 sortie(DROITE,0);
78 sortie(ALARME,0);
79
80 /* Initialisation variables */
81
82 // -----
83 p[0] = 1;
84 ps[0] = 1;
85 for(i=1;i<NBPLACES;i++){
86     p[i] = 0;
87     ps[i] = 0;
88 }
89 fintempo=0;
90 // -----
91 ti = 0;
92 tf = 0;
93
94 while(1)
95 {
96     /******
97     /* Lecture des entrees */

```

```

98      /*******/
99
100     appG = entree (APPG);
101     ctr = entree (CTR);
102     appD = entree (APPD);
103     presence = entree (PRESENCE);
104     lim_hor = entree (LIM_HOR);
105     lim_ver = entree (LIM_VER);
106     operateur = entree (OPERATEUR);
107
108
109 // -----
110 fintempo = difftime (time (NULL) ,tempo1);
111 // -----
112
113     /* allongement du cycle programme */
114     // usleep (50);
115
116 // -----
117
118     /* blocs F */ // Description des transitions possibles
119
120     if (p[0]==1){
121         printf ("p0 \n");
122         if (operateur==1){ // marquage initial , attente d'un appui sur operateur
123             ps[0]--;
124             ps[1]++;
125
126         }
127     }
128
129     if (p[1]==1){
130         printf ("p1 \n"); // FinAvancer est a 1 lorsque le capteur ctr est a 1
131         if (FinAvancer==1){ // et qu'on a parcouru toutes les encoches demandees
132             ps[1]--; // Exemple: 3 encoches parcourues si Avancer (2,1)
133             ps[2]++;
134
135             Avancer (0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
136                             fonction Avancer
137
138         }
139     }
140
141     if (p[2]==1){
142         printf ("p2 \n");
143
144         ps[2]--;
145         ps[3]++;
146     }
147
148     if (p[3]==1){
149         printf ("p3 \n");
150
151         if (fintempo>=5){ // attente de 5 secondes avant de passer a la place 4
152             ps[3]--;
153             ps[4]++;
154         }
155     }
156
157     if (p[4]==1){

```

```

158     printf("p4 \n"); // FinAvancer est a 1 lorsque le capteur ctr est a 1
159     if(FinReculer==1){ // et qu'on a parcouru toutes les encoches demandees
160         ps[4]--; // (exemple : 2 encoches parcourues si on a ecrit
161             Reculer(2,1) )
162         ps[5]++;
163         Reculer(0,0); // Remise a zero de la machine a etats definie dans la
164             fonction Reculer
165     }
166 }
167 if(p[5]==1){
168     printf("p5 \n");
169     ps[5]--;
170     ps[6]++;
171     if (ti == 0)
172     {
173         //ti = time(NULL);
174     }
175 }
176
177 if(p[6]==1) // --> fin du Reseau de Petri
178 {
179     if(tf == 0)
180     {
181         //tf = time(NULL);
182         //printf("P6 : poser : %f \n", difftime(tf, ti));
183     }
184 }
185
186 /* blocs M */ // Franchissement des transitions
187
188 if(p[3]==0 && ps[3]==1)
189 { // du coup, lancement des actions liees au franchissement des transitions
190     tempol = time(NULL); // (ici, on recupere le "temps actuel" au moment ou
191         on arrive dans la place p3
192 } // pour pouvoir ensuite le comparer avec le temps actuel
193 // recupere a chaque passage
194 // dans la boucle while -> cf. lecture des entrees et ligne
195 // "if(fintempo>=5)"
196
197 for(i=0;i<NBPLACES;i++){ // et actualisation des etats presents
198     p[i] = ps[i];
199 }
200 // -----
201
202 /* *****
203     * Ecriture des sorties *
204     *****
205 */
206 // -----
207
208 /* blocs G */ // gestion des sorties en fonction du marquage mis a jour
209
210 if(p[1]==1){
211     if (ti == 0)
212     {
213         ti = time(NULL);
214         Avancer(8,1);
215     }
216 }

```

```

214     if (p[2]==1){
215         Prendre();
216     }
217
218     if (p[4]==1){
219         Reculer(2,1);
220     }
221
222     if (p[5]==1){
223         Poser();
224     }
225 // -----
226
227     sortie(V_ACC,0);
228     // sortie(HAUT, haut); // actions haut/bas gereses dans les fonctions
229     // sortie(BAS,bas); // Prendre et Poser ci-dessous
230     sortie(GAUCHE, gauche);
231     sortie(DROITE, droite);
232     sortie(ALARME,0);
233
234 printf ("haut: %d — bas : %d — gauche : %d — droite : %d \n",haut,bas,
gauche, droite);
235 }
236
237     sortie(V_ACC,0);
238     sortie(HAUT, 0);
239     sortie(BAS,0);
240     sortie(GAUCHE,0);
241     sortie(DROITE,0);
242     sortie(ALARME,0);
243
244 return 0;
245 }
246
247 void Prendre (void)
248 {printf ("prise d'un objet1\n");
249     sortie(HAUT, 1);
250     while (entree(LIM_VER));
251     printf ("prise d'un objet2\n");
252     usleep(10);
253     while (!entree(LIM_VER));
254     printf ("prise d'un objet3\n");
255     sortie(HAUT, 0);
256 }
257
258 void Poser (void)
259 {printf ("pose d'un objet\n");
260     sortie(BAS,1);
261     while (entree(LIM_VER));
262     while (!entree(LIM_VER));
263     sortie(BAS,0);
264 }
265
266 void Avancer (int nb, int start)
267 {
268     static int Etat = 0;
269     static int i = 1;
270     switch (Etat)
271     {
272     case 0 : if (start)
273         {

```

```

274         Etat = 1;
275         i=nb;
276     }
277     break;
278     case 1 : if (! ctr)
279     {
280         Etat = 2;
281     }
282     break;
283     case 2 : if (ctr &&(i==1))
284     {
285         Etat = 3;
286         FinAvancer=1;
287         tf = time(NULL);
288         printf("Avvvvvvvvvvvvvvancer : %f \n",difftime(tf,ti));
289     }
290     else if (ctr &&(i!=1))
291     {
292         Etat=1; i--;
293     }
294     break;
295     case 3 : if (! start)
296     {
297         Etat = 0;
298         FinAvancer = 0;
299     }
300     break;
301 }
302
303 gauche = ((Etat==1)|| (Etat==2));
304 printf ("EtatAvancer : %d — gauche : %d\n",Etat , gauche);
305 }
306
307 void Reculer (int nb, int start)
308 {
309     static int Etat = 0;
310     static int i = 1;
311     switch (Etat)
312     {
313     case 0 : if (start)
314     {
315         Etat = 1;
316         i=nb;
317     }
318     break;
319     case 1 : if (! ctr)
320     {
321         Etat = 2;
322     }
323     break;
324     case 2 : if (ctr &&(i==1))
325     {
326         Etat = 3;
327         FinReculer=1;
328     }
329     else if (ctr &&(i!=1))
330     {
331         Etat=1; i--;
332     }
333     break;
334     case 3 : if (! start)

```

```

335         {
336             Etat = 0;
337             FinReculer = 0;
338         }
339         break;
340     }
341 droite = ((Etat==1) || (Etat==2));
342 }

```

Mesure du temps de traversé de bout en bout.

# Annexe 2 - Analyse TINA

## 4.1 Analyse d'accessibilité du modèle 2 opérations

Tina version 2.8.4 — 10/27/06 — LAAS/CNRS

mode -W

4

INPUT NET

---

parsed net {reseau-AnalyseIII-2}

25 places , 23 transitions

net {reseau-AnalyseIII-2}

tr t0 : Operateur p0 -> p1

tr t1 [1,1] p1 -> p2

14 tr t10 [1,1] p21 -> p22

tr t11 [3,3] p8 -> p23

tr t12 [0,0] p22 -> p5

tr t13 [22,22] p19 -> p17

tr t14 [0,0] p24 -> p13

tr t15 [0,0] p20 p6 -> p7

tr t16 [2,2] p7 -> p8

tr t17 : FinReculer [1,1] p23 -> p24

tr t18 [0,0] p14 p19 -> p15

tr t19 [2,2] p15 -> p16

24 tr t2 [3,3] p2 -> p3

tr t20 [3,3] p16 ->

tr t21 [3,3] p5 -> p6

tr t22 [3,3] p13 -> p14

tr t3 [2,2] p3 -> p4

tr t4 [3,3] p4 -> p20 p9

tr t5 [16,16] p20 -> p18

tr t6 [1,1] p9 -> p10

tr t7 [3,3] p10 -> p11

tr t8 [2,2] p11 -> p12

34 tr t9 [3,3] p12 -> p19 p21

p1 p0 (1)

p1 p1 : {Avancer(1,1)}

p1 p10 : {Prendre();}

p1 p11 : {Avancer(2,1);}

p1 p12 : {Poser();}

p1 p13 : {Prendre();}

p1 p15 : {Avancer(2,1);}

p1 p16 : {Poser();}

p1 p17 : {Alarme();}

44 p1 p18 : {Alarme();}

p1 p2 : {Prendre();}

p1 p21 : {Reculer(1,1);}

p1 p23 : {Reculer(1,1);}

p1 p3 : {Avancer(2,1);}

p1 p4 : {Poser();}

p1 p5 : {Prendre();}

p1 p7 : {Avancer(2,1);}

p1 p8 : {Poser();}

p1 p9 : {Reculer(1,1)}

54

0.000 s

REACHABILITY ANALYSIS

---

bounded

```

22 classe(s), 21 transition(s)

CLASSES:
64 class 0
    marking
    p0
    domain
    0 <= t0

    class 1
    marking
    p1
74    domain
    1 <= t1 <= 1

    class 2
    marking
    p2
    domain
    3 <= t2 <= 3

    class 3
84    marking
    p3
    domain
    2 <= t3 <= 2

    class 4
    marking
    p4
    domain
    3 <= t4 <= 3
94

    class 5
    marking
    p20 p9
    domain
    16 <= t5 <= 16
    1 <= t6 <= 1

    class 6
    marking
104    p10 p20
    domain
    15 <= t5 <= 15
    3 <= t7 <= 3

    class 7
    marking
    p11 p20
    domain
    12 <= t5 <= 12
114    2 <= t8 <= 2

    class 8
    marking
    p12 p20
    domain
    10 <= t5 <= 10
    3 <= t9 <= 3

    class 9
124    marking
    p19 p20 p21
    domain
    1 <= t10 <= 1
    22 <= t13 <= 22
    7 <= t5 <= 7

    class 10
    marking
    p19 p20 p22
134    domain
    0 <= t12 <= 0

```



```

21 <= t13 <= 21
6 <= t5 <= 6

class 11
    marking
    p19 p20 p5
    domain
144 21 <= t13 <= 21
    3 <= t21 <= 3
    6 <= t5 <= 6

class 12
    marking
    p19 p20 p6
    domain
154 18 <= t13 <= 18
    0 <= t15 <= 0
    3 <= t5 <= 3

class 13
    marking
    p19 p7
    domain
    18 <= t13 <= 18
    2 <= t16 <= 2

class 14
    marking
164 p19 p8
    domain
    3 <= t11 <= 3
    16 <= t13 <= 16

class 15
    marking
    p19 p23
    domain
174 13 <= t13 <= 13
    1 <= t17 <= 1

class 16
    marking
    p19 p24
    domain
    12 <= t13 <= 12
    0 <= t14 <= 0

class 17
184 marking
    p13 p19
    domain
    12 <= t13 <= 12
    3 <= t22 <= 3

class 18
    marking
    p14 p19
    domain
194 9 <= t13 <= 9
    0 <= t18 <= 0

class 19
    marking
    p15
    domain
    2 <= t19 <= 2

class 20
204 marking
    p16
    domain
    3 <= t20 <= 3

class 21
    marking

```

domain

214

REACHABILITY GRAPH:

```
0 -> t0 in [0,w]/1
1 -> t1 in [1,1]/2
2 -> t2 in [3,3]/3
3 -> t3 in [2,2]/4
4 -> t4 in [3,3]/5
5 -> t6 in [1,1]/6
6 -> t7 in [3,3]/7
224 7 -> t8 in [2,2]/8
8 -> t9 in [3,3]/9
9 -> t10 in [1,1]/10
10 -> t12 in [0,0]/11
11 -> t21 in [3,3]/12
12 -> t15 in [0,0]/13
13 -> t16 in [2,2]/14
14 -> t11 in [3,3]/15
15 -> t17 in [1,1]/16
16 -> t14 in [0,0]/17
234 17 -> t22 in [3,3]/18
18 -> t18 in [0,0]/19
19 -> t19 in [2,2]/20
20 -> t20 in [3,3]/21
21 ->
```

0.000 s

LIVENESS ANALYSIS

---

244 not live

```
1 dead classe(s), 1 live classe(s)
2 dead transition(s), 0 live transition(s)
```

dead classe(s): 21

dead transition(s): t5 t13

STRONG CONNECTED COMPONENTS:

254

```
21 : 0
20 : 1
19 : 2
18 : 3
17 : 4
16 : 5
15 : 6
14 : 7
13 : 8
264 12 : 9
11 : 10
10 : 11
9 : 12
8 : 13
7 : 14
6 : 15
5 : 16
4 : 17
3 : 18
274 2 : 19
1 : 20
0 : 21
```

SCC GRAPH:

```
21 -> t0/20
20 -> t1/19
19 -> t2/18
18 -> t3/17
284 17 -> t4/16
16 -> t6/15
15 -> t7/14
14 -> t8/13
```

```

13 -> t9/12
12 -> t10/11
11 -> t12/10
10 -> t21/9
9 -> t15/8
8 -> t16/7
294 7 -> t11/6
6 -> t17/5
5 -> t14/4
4 -> t22/3
3 -> t18/2
2 -> t19/1
1 -> t20/0
0 ->

```

0.000 s

304 ANALYSIS COMPLETED

---

Analyse d'accessibilité du modèle 2 opérations

## 4.2 Graphe des classes de Mise au point des Intervallles Temporelles

### Opération $O_1$

Tina version 2.8.4 — 01/05/16 — LAAS/CNRS

2 mode -W

REACHABILITY ANALYSIS

---

bounded

22 classe(s), 21 transition(s)

CLASSES:

```

12 class 0
    marking
    p0
    domain
    0 <= t0

class 1
    marking
    p1
22  domain
    1 <= t1 <= 1

class 2
    marking
    p2
    domain
    3 <= t2 <= 3

class 3
32  marking
    p3
    domain
    2 <= t3 <= 2

class 4
    marking
    p4
    domain
    3 <= t4 <= 3
42  class 5
    marking
    p20 p9
    domain
    16 <= t5 <= 16
    1 <= t6 <= 1

class 6

```

```

    marking
52  p10 p20
    domain
    15 <= t5 <= 15
    3 <= t7 <= 3

class 7
    marking
    p11 p20
    domain
    12 <= t5 <= 12
62  2 <= t8 <= 2

class 8
    marking
    p12 p20
    domain
    10 <= t5 <= 10
    3 <= t9 <= 3

class 9
72  marking
    p19 p20 p21
    domain
    1 <= t10 <= 1
    22 <= t13 <= 22
    7 <= t5 <= 7

class 10
    marking
    p19 p20 p22
82  domain
    2 <= t12 <= 2
    21 <= t13 <= 21
    6 <= t5 <= 6

class 11
    marking
    p19 p20 p5
    domain
    19 <= t13 <= 19
92  3 <= t21 <= 3
    4 <= t5 <= 4

class 12
    marking
    p19 p20 p6
    domain
    16 <= t13 <= 16
    0 <= t15 <= 0
    1 <= t5 <= 1
102

class 13
    marking
    p19 p7
    domain
    16 <= t13 <= 16
    2 <= t16 <= 2

class 14
    marking
112  p19 p8
    domain
    3 <= t11 <= 3
    14 <= t13 <= 14

class 15
    marking
    p19 p23
    domain
    11 <= t13 <= 11
122  1 <= t17 <= 1

class 16
    marking
    p19 p24

```

```

    domain
    10 <= t13 <= 10
    0 <= t14 <= 0

class 17
132   marking
      p13 p19
      domain
      10 <= t13 <= 10
      3 <= t22 <= 3

class 18
      marking
      p14 p19
      domain
142   7 <= t13 <= 7
      0 <= t18 <= 0

class 19
      marking
      p15
      domain
      2 <= t19 <= 2

class 20
152   marking
      p16
      domain
      3 <= t20 <= 3

class 21
      marking

      domain

```

```

162 REACHABILITY GRAPH:

```

```

0 -> t0 in [0,w[ / 1
1 -> t1 in [1,1] / 2
2 -> t2 in [3,3] / 3
3 -> t3 in [2,2] / 4
4 -> t4 in [3,3] / 5
5 -> t6 in [1,1] / 6
6 -> t7 in [3,3] / 7
172 7 -> t8 in [2,2] / 8
8 -> t9 in [3,3] / 9
9 -> t10 in [1,1] / 10
10 -> t12 in [2,2] / 11
11 -> t21 in [3,3] / 12
12 -> t15 in [0,0] / 13
13 -> t16 in [2,2] / 14
14 -> t11 in [3,3] / 15
15 -> t17 in [1,1] / 16
16 -> t14 in [0,0] / 17
182 17 -> t22 in [3,3] / 18
18 -> t18 in [0,0] / 19
19 -> t19 in [2,2] / 20
20 -> t20 in [3,3] / 21
21 ->

```

0.000 s

Graphe des classes TINA pour mise au point de l'intervalle temporelle de l'opération 1

## Opération $O_2$

Tina version 3.4.4 — 01/05/16 — LAAS/CNRS

2

mode -W

REACHABILITY ANALYSIS

---

bounded

22 classe(s), 21 transition(s)

```

CLASSES:
12  class 0
      marking
      p0
      domain
      0 <= t0

      class 1
      marking
      p1
22  domain
      1 <= t1 <= 1

      class 2
      marking
      p2
      domain
      3 <= t2 <= 3

      class 3
32  marking
      p3
      domain
      2 <= t3 <= 2

      class 4
      marking
      p4
      domain
42  3 <= t4 <= 3

      class 5
      marking
      p20 p9
      domain
      16 <= t5 <= 16
      1 <= t6 <= 1

      class 6
      marking
52  p10 p20
      domain
      15 <= t5 <= 15
      3 <= t7 <= 3

      class 7
      marking
      p11 p20
      domain
      12 <= t5 <= 12
62  2 <= t8 <= 2

      class 8
      marking
      p12 p20
      domain
      10 <= t5 <= 10
      3 <= t9 <= 3

      class 9
72  marking
      p19 p20 p21
      domain
      1 <= t10 <= 1
      22 <= t13 <= 22
      7 <= t5 <= 7

      class 10
      marking
      p19 p20 p22
82  domain
      2 <= t12 <= 2
      21 <= t13 <= 21
      6 <= t5 <= 6

```

```

class 11
    marking
    p19 p20 p5
    domain
    19 <= t13 <= 19
92    3 <= t21 <= 3
    4 <= t5 <= 4

class 12
    marking
    p19 p20 p6
    domain
    16 <= t13 <= 16
    0 <= t15 <= 0
    1 <= t5 <= 1
102

class 13
    marking
    p19 p7
    domain
    16 <= t13 <= 16
    2 <= t16 <= 2

class 14
    marking
112    p19 p8
    domain
    3 <= t11 <= 3
    14 <= t13 <= 14

class 15
    marking
    p19 p23
    domain
    11 <= t13 <= 11
122    1 <= t17 <= 1

class 16
    marking
    p19 p24
    domain
    10 <= t13 <= 10
    5 <= t14 <= 5

class 17
132    marking
    p13 p19
    domain
    5 <= t13 <= 5
    3 <= t22 <= 3

class 18
    marking
    p14 p19
    domain
142    2 <= t13 <= 2
    0 <= t18 <= 0

class 19
    marking
    p15
    domain
    2 <= t19 <= 2

class 20
152    marking
    p16
    domain
    3 <= t20 <= 3

class 21
    marking
    domain

```

162

REACHABILITY GRAPH:

```
0 -> t0 in [0,w]/1
1 -> t1 in [1,1]/2
2 -> t2 in [3,3]/3
3 -> t3 in [2,2]/4
4 -> t4 in [3,3]/5
5 -> t6 in [1,1]/6
6 -> t7 in [3,3]/7
172 7 -> t8 in [2,2]/8
8 -> t9 in [3,3]/9
9 -> t10 in [1,1]/10
10 -> t12 in [2,2]/11
11 -> t21 in [3,3]/12
12 -> t15 in [0,0]/13
13 -> t16 in [2,2]/14
14 -> t11 in [3,3]/15
15 -> t17 in [1,1]/16
16 -> t14 in [5,5]/17
182 17 -> t22 in [3,3]/18
18 -> t18 in [0,0]/19
19 -> t19 in [2,2]/20
20 -> t20 in [3,3]/21
21 ->
```

0.000 s

Graphe des classes TINA pour mise au point de l'intervalle temporelle de l'opération 2



# Annexe 3 - Analyse TINA

## 4.1 Analyse d'accessibilité du modèle 3 opérations

Tina version 2.8.4 — 10/27/06 — LAAS/CNRS

2

mode -W

INPUT NET

---

parsed net {reseau\_Analyse—III—3}

40 places , 35 transitions

net {reseau\_Analyse—III—3}

```
12 tr t0 : {Operateur();} p0 -> p1
   tr t1 : FinAvancer [1,1] p1 -> p2
   tr t10 : FinReculer [1,1] p21 -> p22
   tr t11 [3,3] p8 -> p23 p36
   tr t12 [2,2] p22 -> p5
   tr t13 [22,22] p19 -> p17
   tr t14 [3,3] p24 -> p13
   tr t15 [0,0] p20 p6 -> p7
   tr t16 : FinAvancer [2,2] p7 -> p8
   tr t17 : FinReculer [1,1] p23 -> p24
22 tr t18 [0,0] p14 p19 -> p15
   tr t19 : FinAvancer [2,2] p15 -> p16
   tr t2 [3,3] p2 -> p3
   tr t20 [3,3] p16 -> p25 p27
   tr t21 [3,3] p5 -> p6
   tr t22 [3,3] p13 -> p14
   tr t23 [28,28] p25 -> p26
   tr t24 : Att3 [3,3] p27 -> p28
   tr t25 : FinReculer [2,2] p28 -> p29
   tr t26 [3,3] p29 p36 -> p30
32 tr t27 : FinAvancer [2,2] p30 -> p31
   tr t28 [7,7] p31 -> p32
   tr t29 [3,3] p32 -> p33
   tr t3 : FinAvancer [2,2] p3 -> p4
   tr t30 : FinReculer [1,1] p33 -> p34
   tr t31 [3,3] p25 p34 -> p35
   tr t33 [22,22] p36 -> p37
   tr t35 : FinAvancer [2,2] p35 -> p40
   tr t36 [3,3] p40 -> p41
   tr t4 [3,3] p4 -> p20 p9
42 tr t5 [16,16] p20 -> p18
   tr t6 : FinReculer [1,1] p9 -> p10
   tr t7 [3,3] p10 -> p11
   tr t8 : FinAvancer [2,2] p11 -> p12
   tr t9 [3,3] p12 -> p19 p21
   pl p0 (1)
   pl p1 : {Avancer(1,1);}
   pl p10 : {Prendre();}
   pl p11 : {Avancer(2,1);}
   pl p12 : {Poser();}
52 pl p13 : {Prendre();}
   pl p15 : {Avancer(2,1);}
   pl p16 : {Poser();}
   pl p17 : {Alarme();}
   pl p18 : {Alarme();}
   pl p2 : {Prendre();}
   pl p21 : {Reculer(1,1);}
   pl p23 : {Reculer(1,1);}
```

```

    pl p26 : {Alarme();}
    pl p28 : {Reculer(2,1);}
62  pl p29 : {Prendre();}
    pl p3 : {Avancer(2,1);}
    pl p30 : {Avancer(2,1);}
    pl p32 : {Poser();}
    pl p33 : {Reculer(1,1);}
    pl p34 : {Prendre();}
    pl p35 : {Avancer(2,1);}
    pl p37 : {Alarme();}
    pl p4 : {Poser();}
    pl p40 : {Poser();}
72  pl p5 : {Prendre();}
    pl p7 : {Avancer(2,1);}
    pl p8 : {Poser();}
    pl p9 : {Reculer(1,1)}

```

0.000 s

REACHABILITY ANALYSIS

---

bounded

```

82  32 classe(s), 31 transition(s)

```

CLASSES:

```

    class 0
        marking
        p0
        domain
        0 <= t0
92  class 1
        marking
        p1
        domain
        1 <= t1 <= 1

    class 2
        marking
        p2
102  domain
        3 <= t2 <= 3

    class 3
        marking
        p3
        domain
        2 <= t3 <= 2

    class 4
112  marking
        p4
        domain
        3 <= t4 <= 3

    class 5
        marking
        p20 p9
        domain
        16 <= t5 <= 16
122  1 <= t6 <= 1

    class 6
        marking
        p10 p20
        domain
        15 <= t5 <= 15
        3 <= t7 <= 3

    class 7
132  marking
        p11 p20
        domain
        12 <= t5 <= 12

```

```

2 <= t8 <= 2

class 8
    marking
    p12 p20
    domain
142  10 <= t5 <= 10
    3 <= t9 <= 3

class 9
    marking
    p19 p20 p21
    domain
    1 <= t10 <= 1
    22 <= t13 <= 22
    7 <= t5 <= 7
152

class 10
    marking
    p19 p20 p22
    domain
    2 <= t12 <= 2
    21 <= t13 <= 21
    6 <= t5 <= 6

class 11
162  marking
    p19 p20 p5
    domain
    19 <= t13 <= 19
    3 <= t21 <= 3
    4 <= t5 <= 4

class 12
    marking
    p19 p20 p6
172  domain
    16 <= t13 <= 16
    0 <= t15 <= 0
    1 <= t5 <= 1

class 13
    marking
    p19 p7
    domain
182  16 <= t13 <= 16
    2 <= t16 <= 2

class 14
    marking
    p19 p8
    domain
    3 <= t11 <= 3
    14 <= t13 <= 14

class 15
192  marking
    p19 p23 p36
    domain
    11 <= t13 <= 11
    1 <= t17 <= 1
    22 <= t33 <= 22

class 16
    marking
    p19 p24 p36
202  domain
    10 <= t13 <= 10
    3 <= t14 <= 3
    21 <= t33 <= 21

class 17
    marking
    p13 p19 p36
    domain
    7 <= t13 <= 7

```

```

212  3 <= t22 <= 3
    18 <= t33 <= 18

class 18
    marking
    p14 p19 p36
    domain
    4 <= t13 <= 4
    0 <= t18 <= 0
    15 <= t33 <= 15
222

class 19
    marking
    p15 p36
    domain
    2 <= t19 <= 2
    15 <= t33 <= 15

class 20
    marking
232  p16 p36
    domain
    3 <= t20 <= 3
    13 <= t33 <= 13

class 21
    marking
    p25 p27 p36
    domain
    28 <= t23 <= 28
242  3 <= t24 <= 3
    10 <= t33 <= 10

class 22
    marking
    p25 p28 p36
    domain
    25 <= t23 <= 25
    2 <= t25 <= 2
    7 <= t33 <= 7
252

class 23
    marking
    p25 p29 p36
    domain
    23 <= t23 <= 23
    3 <= t26 <= 3
    5 <= t33 <= 5

class 24
262  marking
    p25 p30
    domain
    20 <= t23 <= 20
    2 <= t27 <= 2

class 25
    marking
    p25 p31
    domain
272  18 <= t23 <= 18
    7 <= t28 <= 7

class 26
    marking
    p25 p32
    domain
    11 <= t23 <= 11
    3 <= t29 <= 3

282 class 27
    marking
    p25 p33
    domain
    8 <= t23 <= 8
    1 <= t30 <= 1

```

```

class 28
    marking
    p25 p34
292    domain
        7 <= t23 <= 7
        3 <= t31 <= 3

```

```

class 29
    marking
    p35
    domain
        2 <= t35 <= 2

```

```

302 class 30
    marking
    p40
    domain
        3 <= t36 <= 3

```

```

class 31
    marking
    p41
    domain
312

```

REACHABILITY GRAPH:

```

0 -> t0 in [0,w]/1
1 -> t1 in [1,1]/2
2 -> t2 in [3,3]/3
3 -> t3 in [2,2]/4
4 -> t4 in [3,3]/5
5 -> t6 in [1,1]/6
322 6 -> t7 in [3,3]/7
7 -> t8 in [2,2]/8
8 -> t9 in [3,3]/9
9 -> t10 in [1,1]/10
10 -> t12 in [2,2]/11
11 -> t21 in [3,3]/12
12 -> t15 in [0,0]/13
13 -> t16 in [2,2]/14
14 -> t11 in [3,3]/15
15 -> t17 in [1,1]/16
332 16 -> t14 in [3,3]/17
17 -> t22 in [3,3]/18
18 -> t18 in [0,0]/19
19 -> t19 in [2,2]/20
20 -> t20 in [3,3]/21
21 -> t24 in [3,3]/22
22 -> t25 in [2,2]/23
23 -> t26 in [3,3]/24
24 -> t27 in [2,2]/25
25 -> t28 in [7,7]/26
342 26 -> t29 in [3,3]/27
27 -> t30 in [1,1]/28
28 -> t31 in [3,3]/29
29 -> t35 in [2,2]/30
30 -> t36 in [3,3]/31
31 ->

```

0.000 s

LIVENESS ANALYSIS

---

```

352 not live

```

```

1 dead classe(s), 1 live classe(s)
4 dead transition(s), 0 live transition(s)

```

dead classe(s): 31

dead transition(s): t5 t33 t23 t13

362 STRONG CONNECTED COMPONENTS:

```

31 : 0
30 : 1
29 : 2
28 : 3
27 : 4
26 : 5
25 : 6
24 : 7
372 23 : 8
22 : 9
21 : 10
20 : 11
19 : 12
18 : 13
17 : 14
16 : 15
15 : 16
14 : 17
382 13 : 18
12 : 19
11 : 20
10 : 21
9 : 22
8 : 23
7 : 24
6 : 25
5 : 26
4 : 27
392 3 : 28
2 : 29
1 : 30
0 : 31

```

SCC GRAPH:

```

31 -> t0/30
30 -> t1/29
29 -> t2/28
402 28 -> t3/27
27 -> t4/26
26 -> t6/25
25 -> t7/24
24 -> t8/23
23 -> t9/22
22 -> t10/21
21 -> t12/20
20 -> t21/19
19 -> t15/18
412 18 -> t16/17
17 -> t11/16
16 -> t17/15
15 -> t14/14
14 -> t22/13
13 -> t18/12
12 -> t19/11
11 -> t20/10
10 -> t24/9
9 -> t25/8
422 8 -> t26/7
7 -> t27/6
6 -> t28/5
5 -> t29/4
4 -> t30/3
3 -> t31/2
2 -> t35/1
1 -> t36/0
0 ->

```

432 0.000 s

ANALYSIS COMPLETED

Analyse d'accessibilité du modèle 3 opérations