

CHAPITRE I: **Réseau de pétri**

S.Fellah

Introduction

Définition

Réseaux de Pétri (RDP) : outil qui permet :

- la **modélisation** des **systèmes** de différents domaines d'application (Informatique, Production, ...);
 - **l'étude** de systèmes **dynamiques** et **discrets**.
 - d'obtenir une **représentation mathématique** modélisant le système.
-
- ❖ **L'analyse** de cette représentation **peut révéler** des **caractéristiques** importantes du système concernant sa **structure** et son **comportement** dynamique.
 - ❖ RDP est défini par Carl Adam Pétri dans les années 60.
 - ❖ Carl Adam Pétri est un mathématicien allemand et un informaticien

Définitions

Les concepts du modèle

Condition : un prédicat logique d'un **état** du système. Elle est soit **vraie**, soit **fausse**.

Événement : **action** qui se **déroule** dans le **système**.




Déclenchement, pré-condition, post-condition:

Les **conditions** nécessaires au **déclenchement** d' un **événement** sont les **pré-conditions** de l'événement.

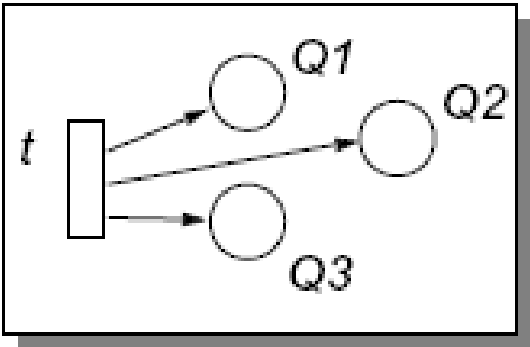
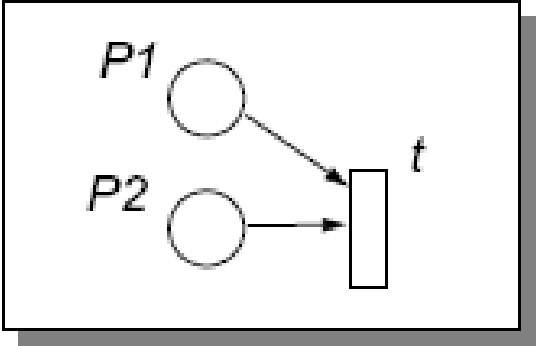
❖ Lorsqu'un **événement se produit**, d'autres conditions, appelées **post-conditions** de l'événement **deviennent vraies**.

Définitions

Les concepts du modèle

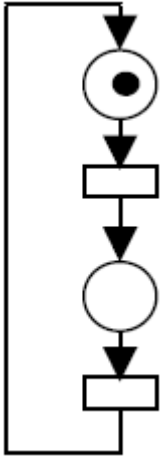
- **Condition:** les places 
- **Événement:** les transitions 
- Les arcs ↓
- **Satisfaction d'une condition :** Les jetons •
- **Condition vraie :** Les marquages 

❖ Un Réseau de Petri (RdP) est une structure **graphique** comportant un ensemble de **places** et de **transitions**, reliées par des **arcs orientés**, éventuellement **porteurs de poids**.

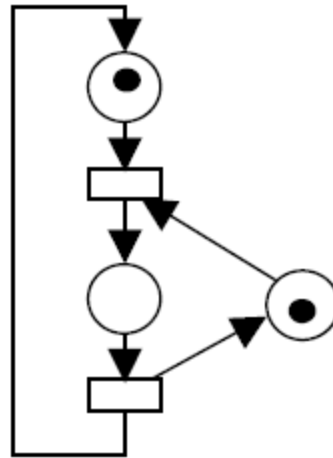


Définitions

Exemple



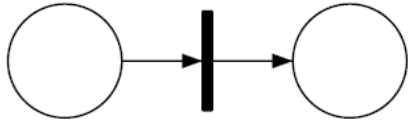
Un processus à deux états (Arrêt, Marche)



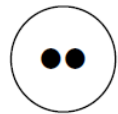
Le **passage** d'un état à l'autre **mobilise** une **ressource**, symbolisée par le jeton.

Définitions

Remarque



- Chaque place va contenir un nombre entier de **jetons** (ou **marques**)



2 jetons



25 jetons

- Le **marquage du réseau** est constitué de **toutes les marques** présentées dans le réseau à un **instant donné**.
- **L'état initial** du réseau est caractérisé par le **marquage initial**.
- Un **état de l'automate** est un **marquage**, c'est à dire un ensemble de places marquées.

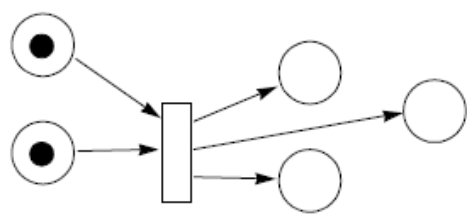
Définitions

Franchissement d'une transition

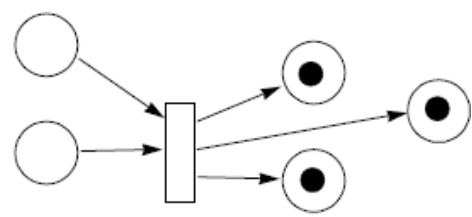
- ❖ Consiste à **retirer** un nombre de **jetons** de **chacune** des **places d'entrée** et à **rajouter** un nombre de jetons à **chacune** des **places de sortie** de la même transition.

Transition est franchissable ou validée

Si chacune des **places** en en **entrée** de cette transition contient **suffisamment** de **jetons** (\geq au poids de l'arc).



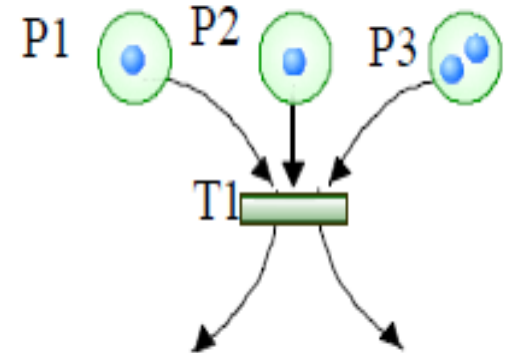
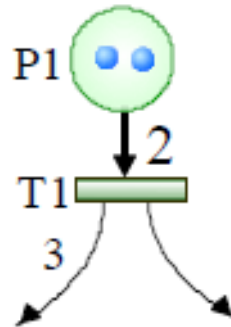
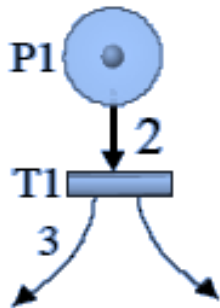
Situation avant...



Situation après...

Franchissement d'une transition

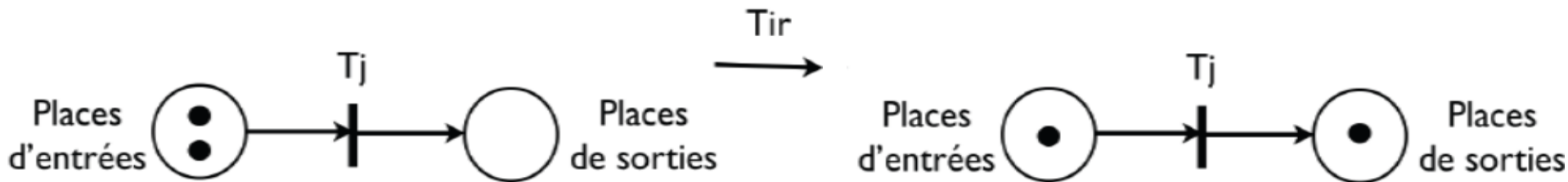
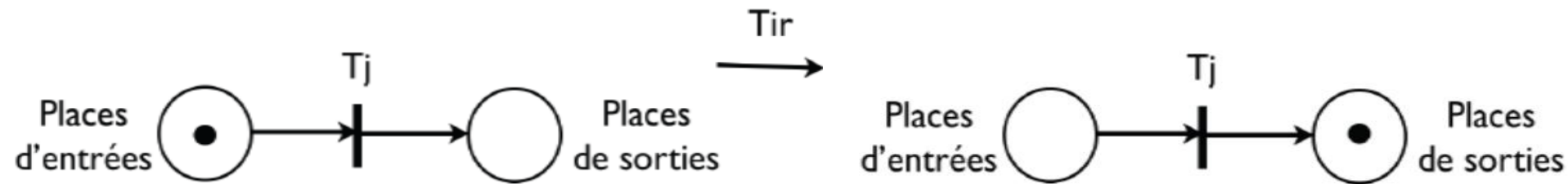
Exemple



Franchissement d'une transition

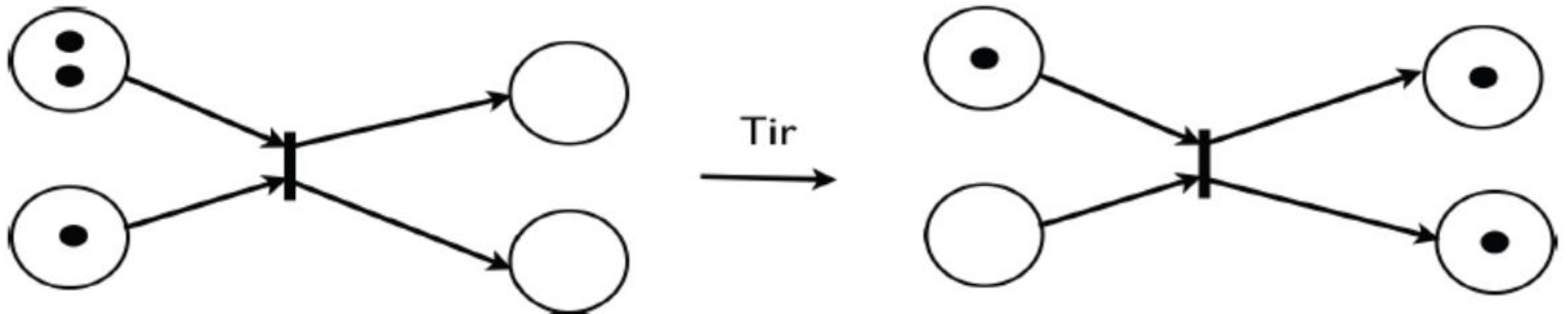
Exemple

Le **tir** de la transition **enlève un /plusieurs jeton (s)** de chaque place d'entrée et ajoute **un /plusieurs jeton (s)** à (aux) place(s) de sortie(s).



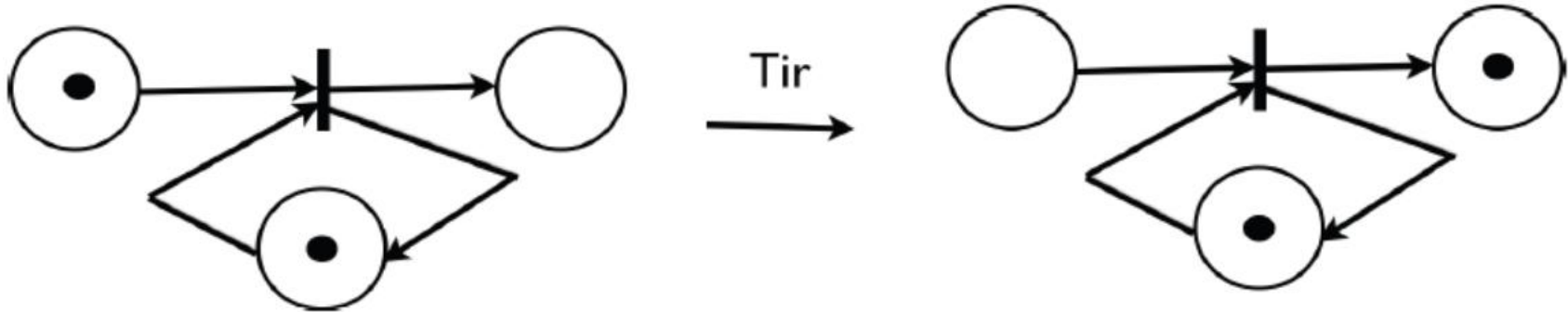
Franchissement d'une transition

Exemple



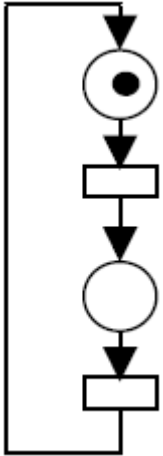
Franchissement d'une transition

Exemple

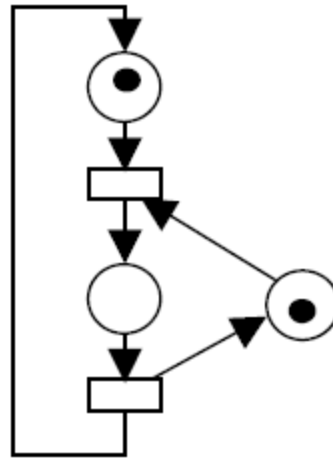


Définitions

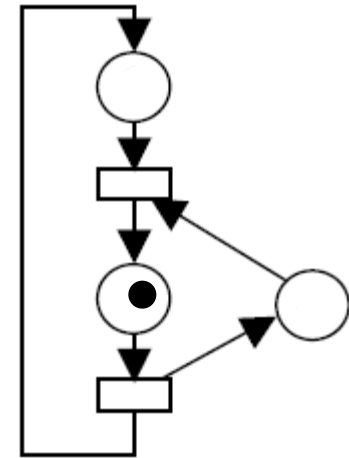
Exemple



Un processus à deux états (Arrêt, Marche)



Le **passage** d'un état à l'autre **mobilise** une **ressource**, symbolisée par le jeton.

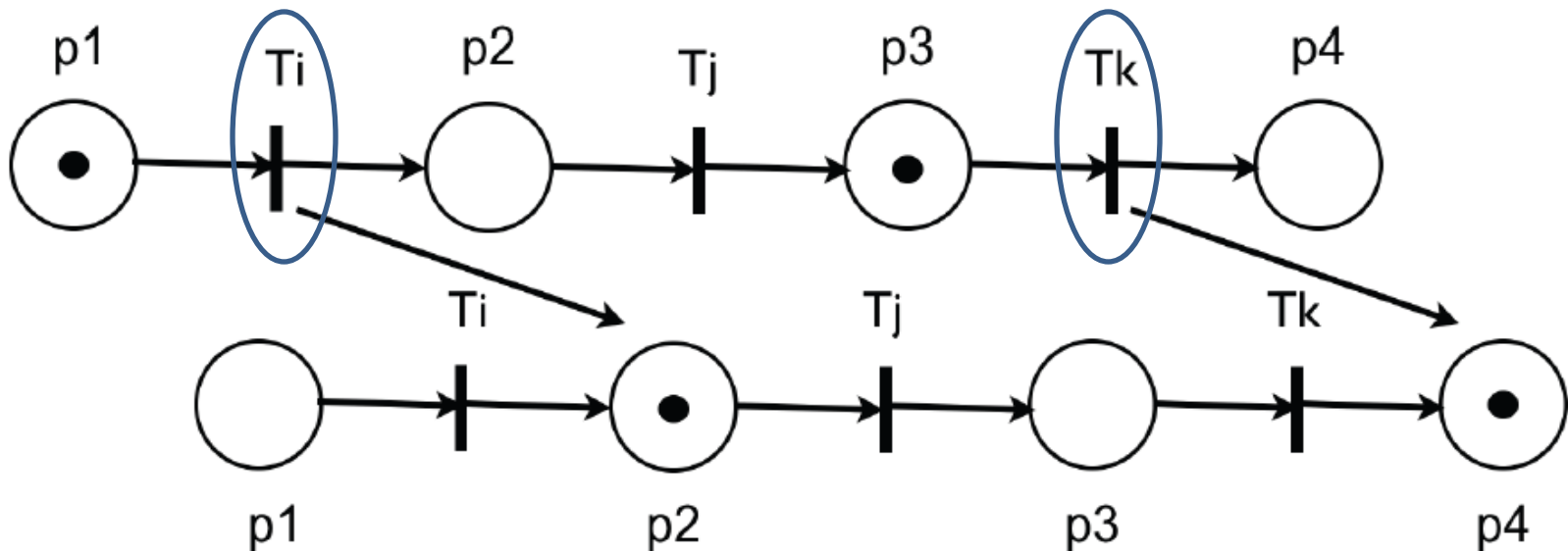


Franchissement d'une transition

Séquentiel

- ❖ Si dans le RDP, **plusieurs transitions sont valides**, leur tir doit être **successive**.

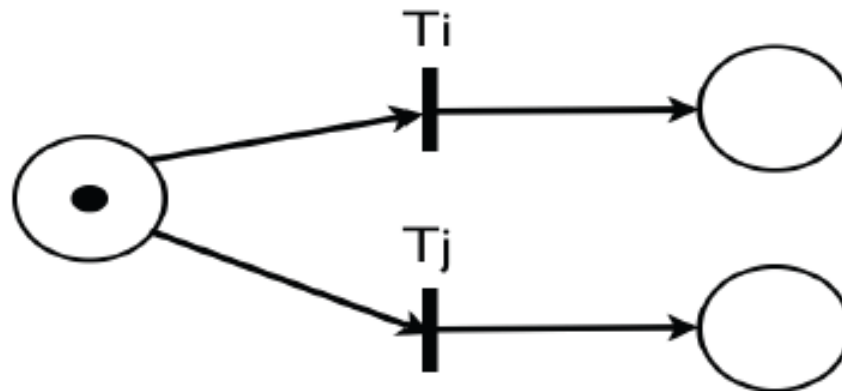
Exemple



Franchissement d'une transition

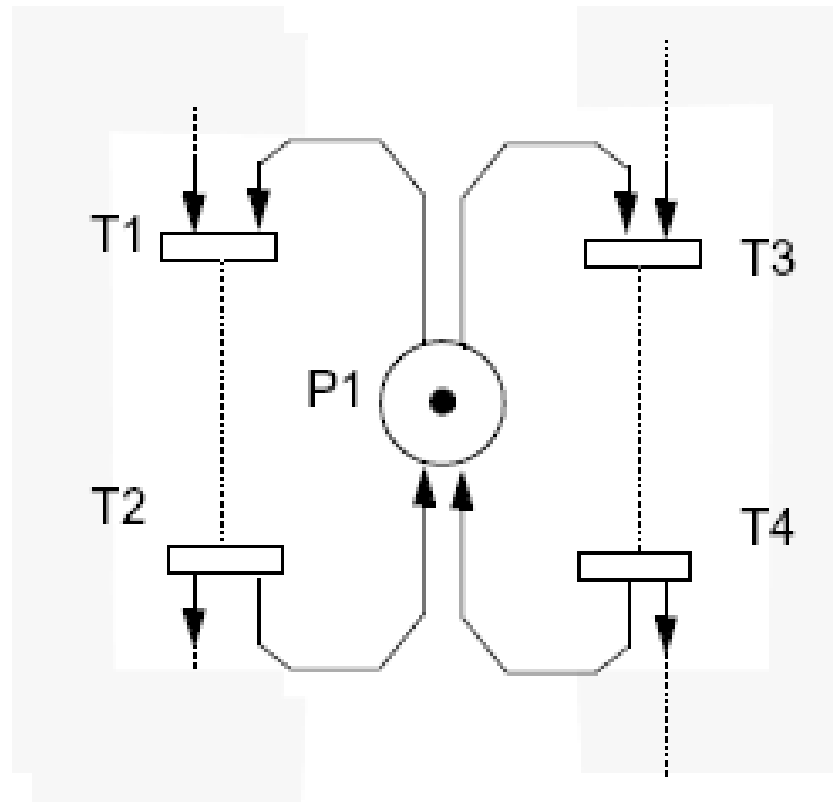
Conflit

- ❖ Si 2 ou **plusieurs transitions** peuvent être **validées simultanément** à partir d'une **même place d'entrée** (place partagée), il y a **conflit** si la place partagée ne possède qu'un jeton.
- ❖ Il faut définir une règle de **priorité**.



Franchissement d'une transition

Partage de ressource (Exclusion mutuelle)

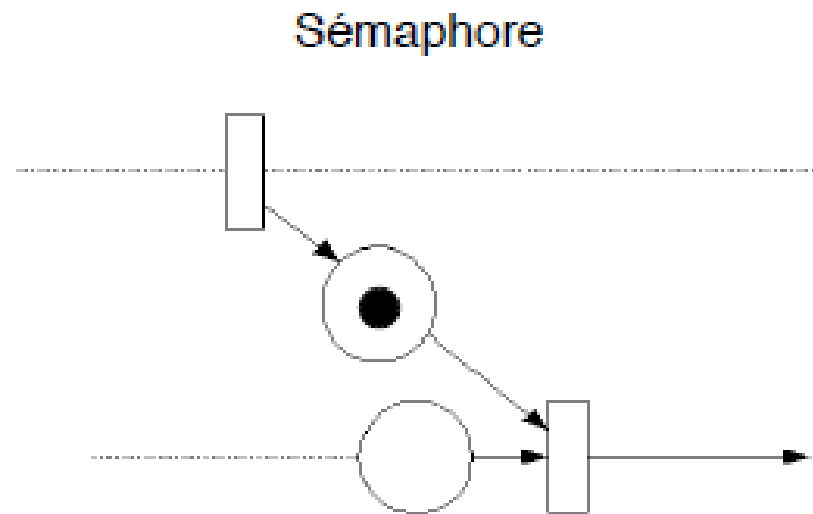


Exclusion mutuelle

Franchissement d'une transition

Le sémaphore

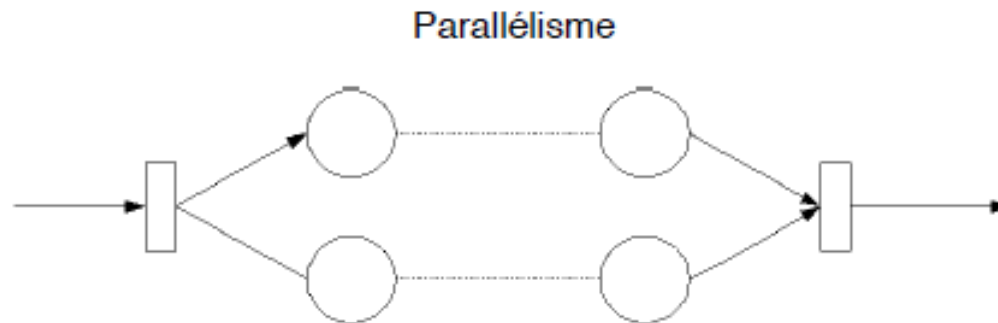
Le **sémaphore** est utilisé lorsqu'un processus **ne peut avancer** que si l'autre a déjà franchi une transition donnée.



Franchissement d'une transition

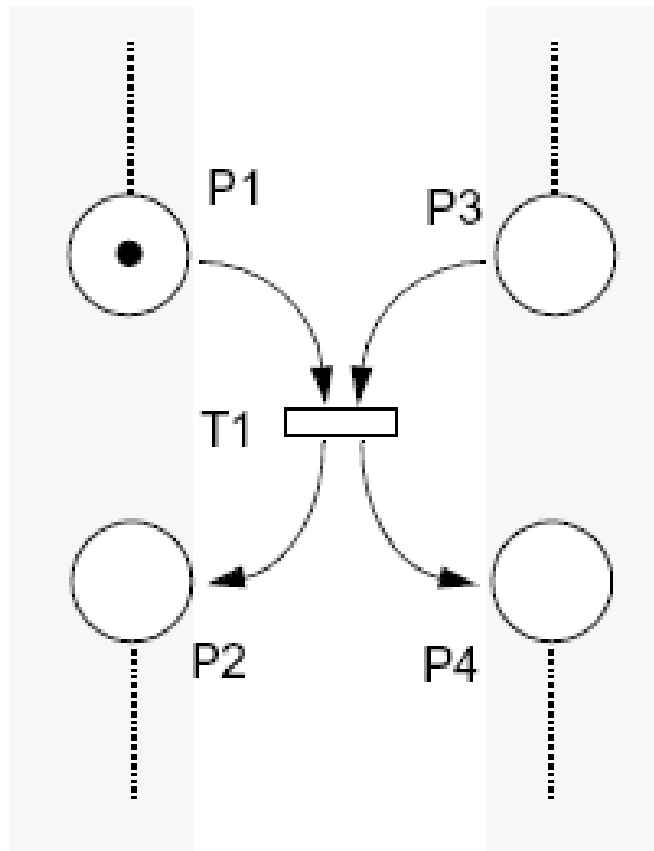
Le parallélisme

- ❖ La décomposition parallèle signifie qu'un processus peut se décomposer en deux processus s'exécutant indépendamment l'un de l'autre.
- ❖ Pour que le **processus** soit considéré **comme terminé** il faut que **les deux sous-processus soient terminés**, quel qu'ait été l'ordre de leur exécution.



Franchissement d'une transition

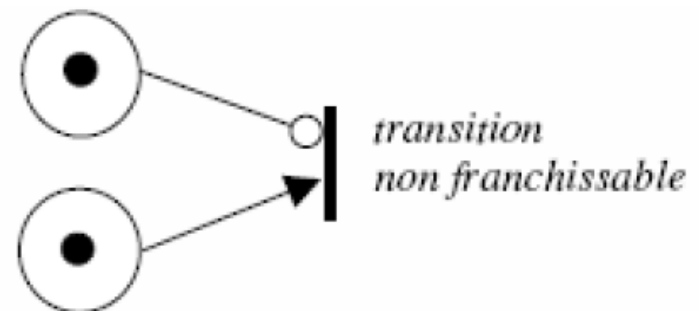
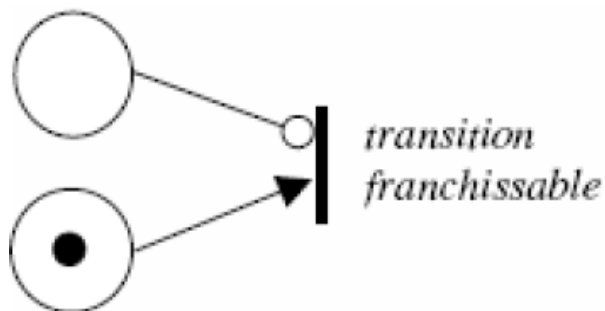
Rendez-vous



Franchissement d'une transition

Arc inhibiteur

- ❖ Un arc inhibiteur est un arc orienté qui *part d'une place pour aboutir à une transition* (et non l'inverse).
- ❖ Son extrémité est marquée par un petit cercle.
- ❖ La présence d'un arc *inhibiteur* entre une place P_i et une transition T_j signifie que *la transition T_j n'est validée que si la place P_i ne contient aucun jeton*.
- ❖ Le franchissement de la transition T_j consiste à retirer un jeton dans chaque place située en amont de la transition à *l'exception de la place P_i* , et à ajouter un jeton dans chaque place située en aval de la transition.



Marquage

Définition

RdP est composé de deux types de nœuds:

- **Les places** (P_i) qui permettent de décrire les états du système modélisé.

L'ensemble de ces places est noté $P = \{P_1, P_2, \dots\}$.

- **Les transitions** (T_i) qui représentent les changements d'états.

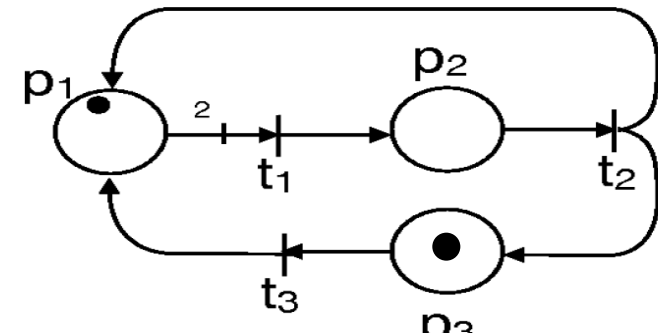
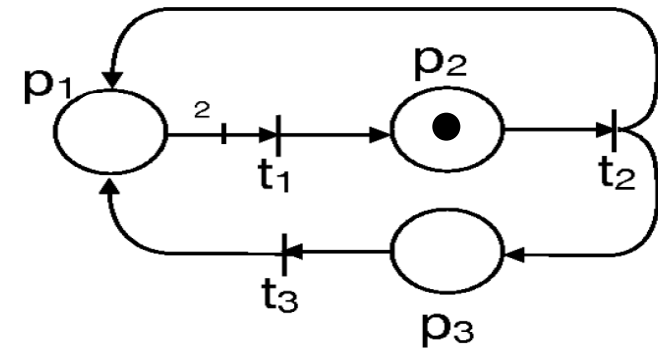
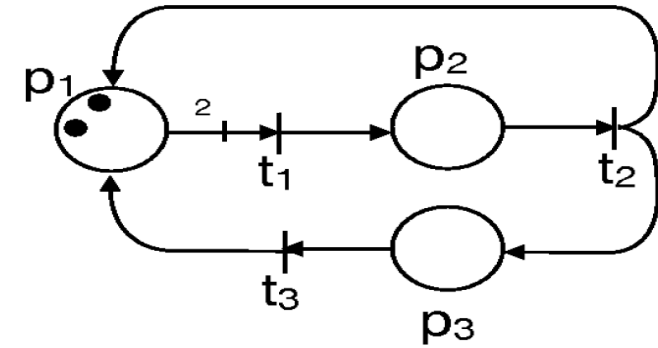
L'ensemble de ces transitions est noté $T = \{T_1, T_2, \dots\}$.

- Un **marquage** est un vecteur $M : P \rightarrow \mathbb{N}$ qui **assigne à chaque place un entier non négatif de jetons**;

Le **marquage** d'une **place** p est indiqué comme $M(p)$.

Marquage

Exemple



$M0$	$\begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$
$M1$	$\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{bmatrix}$
$M2$	$\begin{bmatrix} 1 \\ 0 \\ 1 \end{bmatrix}$

Marquage

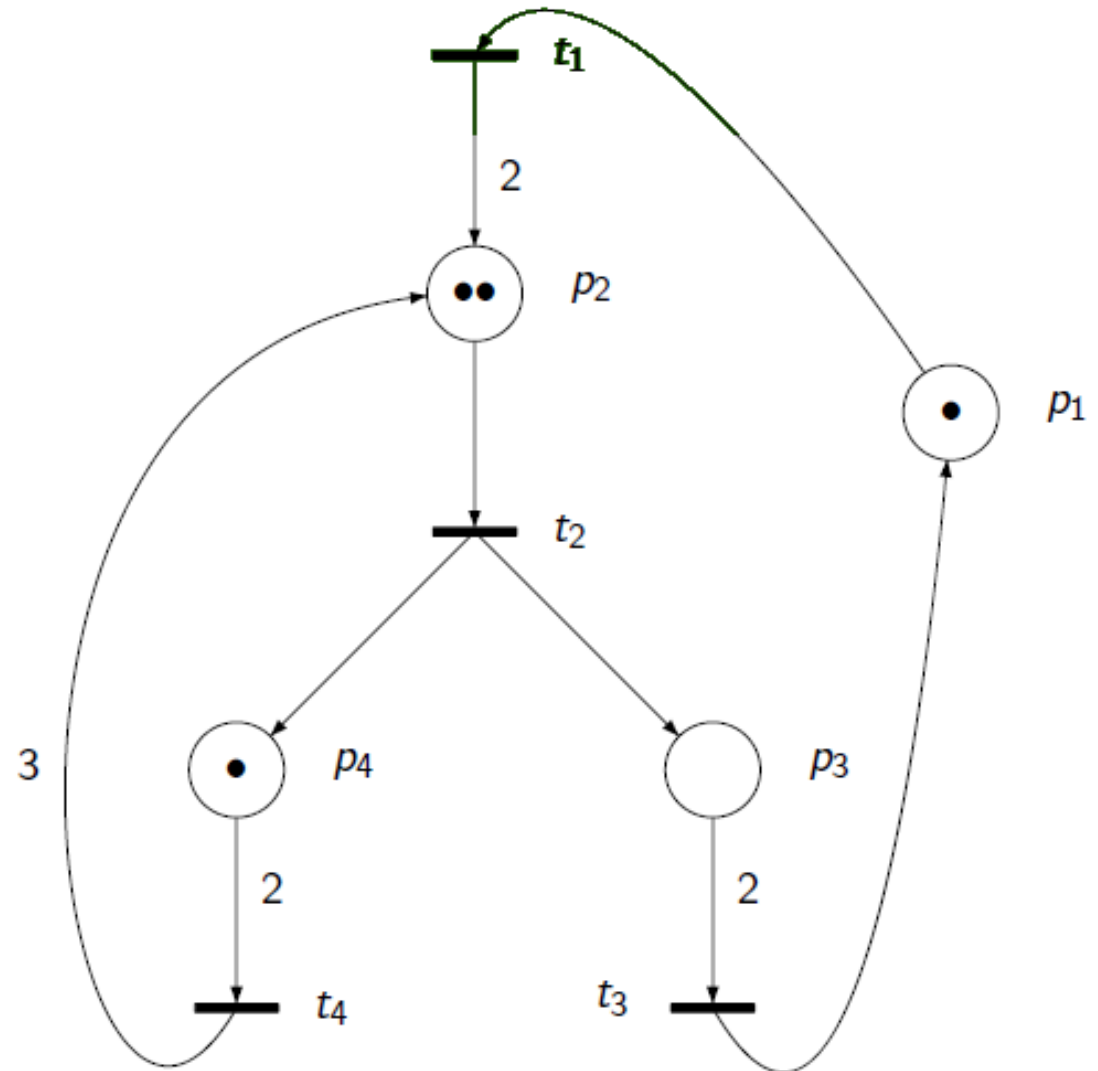
Exemple

$$P = \{p_1, p_2, p_3, p_4\}$$

$$T = \{t_1, t_2, t_3, t_4\}$$

$$M(p_1) = 1, M(p_2) = 2, \\ M(p_3) = 0, M(p_4) = 1$$

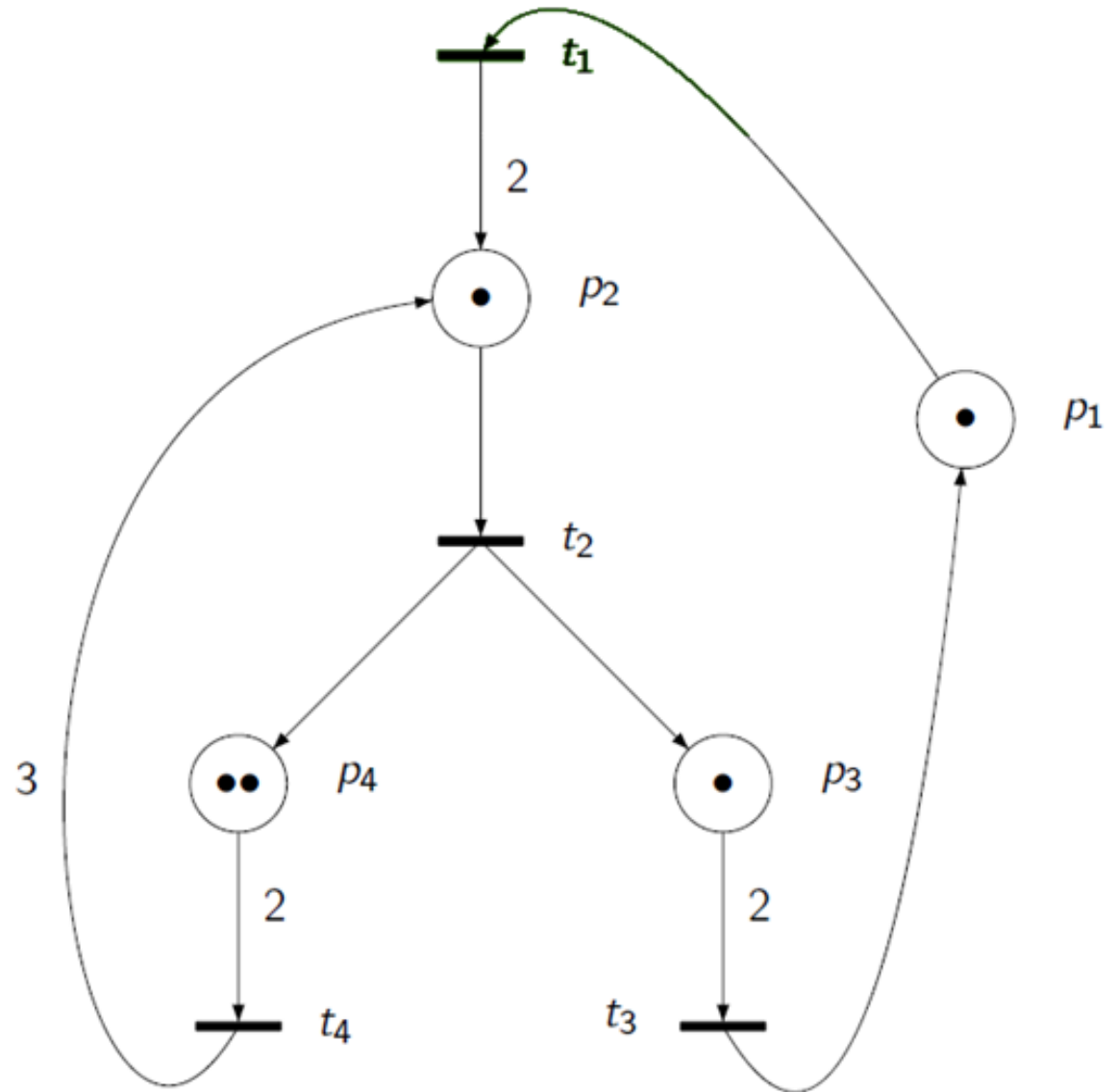
$$M_0 = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}$$



Marquage

Exemple

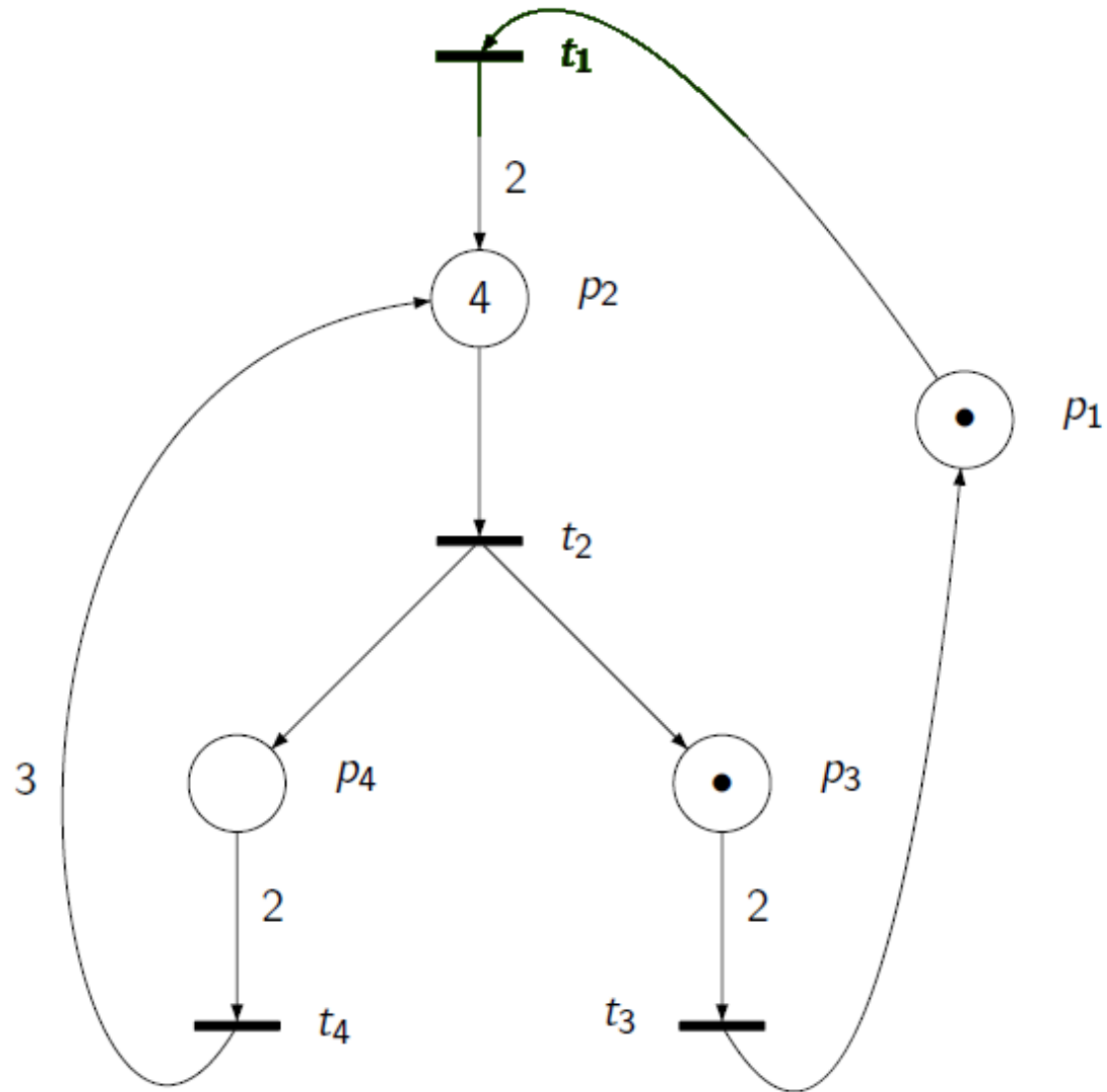
Tir de t_2



Marquage

Exemple

Tir de t_4



Marquage

Définitions

RdP est un quadruplet $N = (P, T, \text{Pré}, \text{Post})$ tel que :

- $P = \{P_i\}, i \in \{1, \dots, n\}$: ensemble de **places**
- $T = \{T_j\}, j \in \{1, \dots, m\}$: ensemble de **transitions**
- **Pré** est une application de $P \times T \rightarrow \mathbb{N}$: dite **d'incidence avant**.
- **Post** est une application de $P \times T \rightarrow \mathbb{N}$: dite **d'incidence arrière**.

Marquage

Matrice Post-incidence

Matrice Post-incidence :

	T1	T2	-----	Tm
P1				
P2				
Post =				
Pn				

- Chaque élément de cette matrice **Post (Pi, Tj)** correspond au **nombre de jetons à rajouter dans Pi en franchissant Tj**.

Marquage

Matrice Pré-incidence

Matrice Pré-incidence :

	T1	T2	-----	Tm
P1				
P2				
Post =				
Pn				

- Chaque élément de cette matrice **Pré (Pi, Tj)** correspond au **nombre de jetons à enlever** de Pi en franchissant Tj.

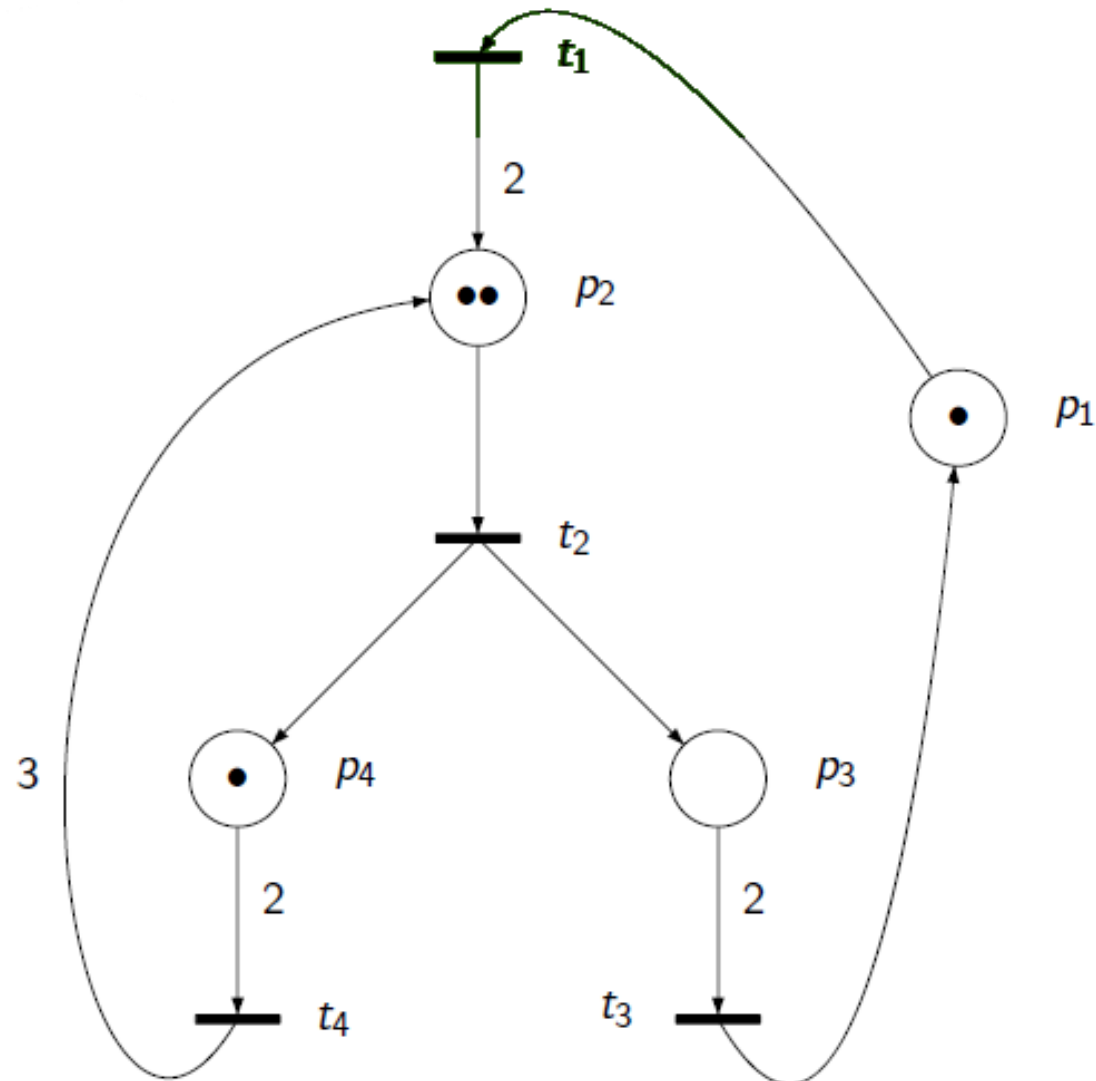
Marquage

Matrice Post-incidence

Exemple

$$Pre = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

$$Post = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$



Marquage

Matrice d'incidence

$$C = \text{Post} - \text{Pré} =$$

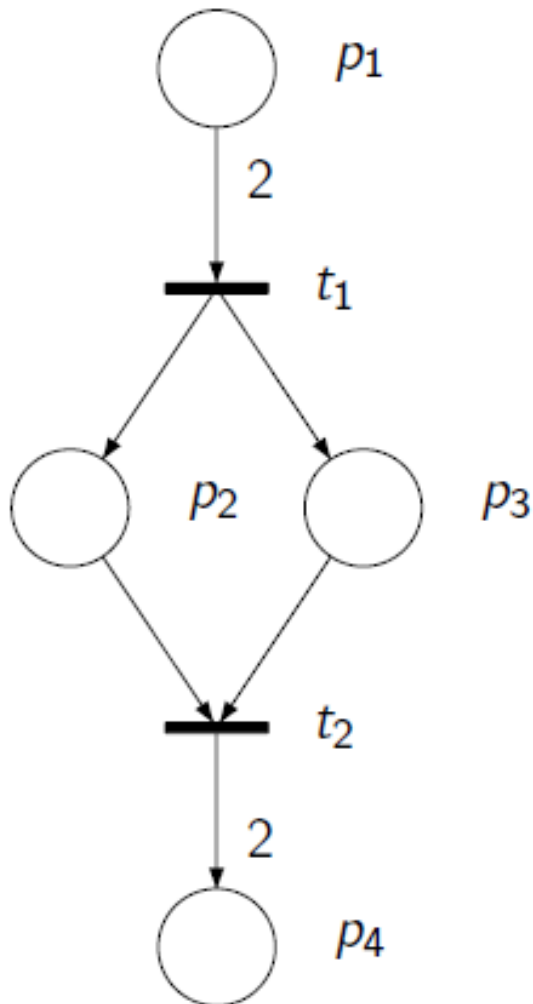
	T1	T2	-----	Tm
P1				
P2				
Pn				

- Chaque élément de cette matrice $C(P_i, T_j)$ correspond au **nombre de jetons à rajouter moins celui à enlever** dans P_i en franchissant T_j .

Marquage

Matrice d'incidence

Exemple



$$P = \{p_1, p_2, p_3, p_4\}$$
$$T = \{t_1, t_2\}$$

$$Pre = \begin{pmatrix} ? \\ - & - \end{pmatrix}$$

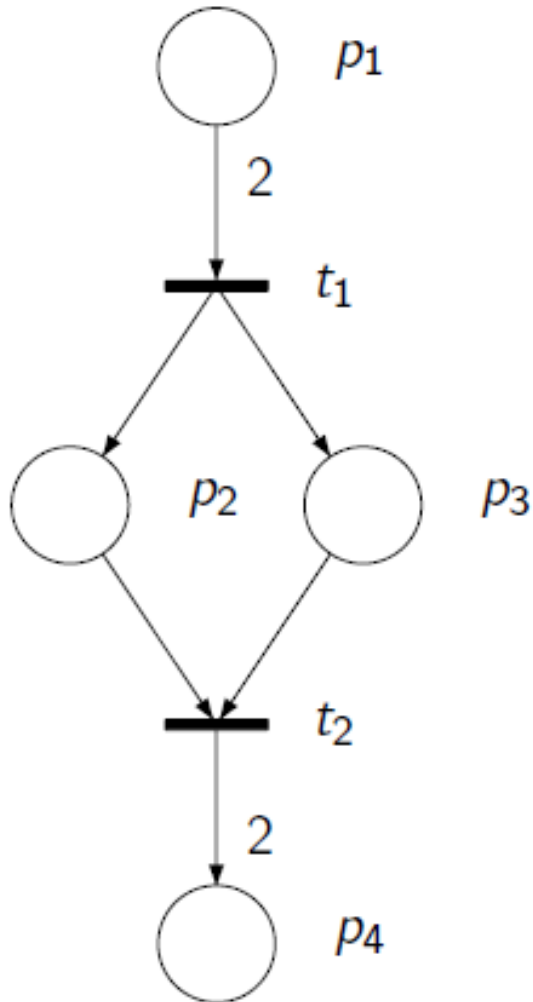
$$Post = \begin{pmatrix} ? \\ - & - \end{pmatrix}$$

$$C = \begin{pmatrix} ? & \cdot \\ & \cdot \end{pmatrix}$$

Marquage

Matrice d'incidence

Exemple



$$P = \{p_1, p_2, p_3, p_4\}$$
$$T = \{t_1, t_2\}$$

$$Pre = \begin{pmatrix} 2 & 0 \\ 0 & 1 \\ 0 & 1 \\ 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$Post = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \\ 1 & 0 \\ 0 & 2 \end{pmatrix}$$

$$C = \begin{pmatrix} -2 & 0 \\ 1 & -1 \\ 1 & -1 \\ 0 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\forall p \in P, \forall t \in T, M1(p) = M(p) + C(p, t)$$

Evolution du marquage

Principe

❖ Le franchissement d'une transition t de T validée dans le marquage M conduit au marquage $M1$:

$$\forall p \in P, \forall t \in T, M1(p) = M(p) + C(p, t)$$

Exercice

- ❖ Représenter le modèle producteur/consommateur qui correspond à une situation où l'un des processus produit des ressources nécessaires à l'autre.
- ❖ On utilise une place « tampon » pour matérialiser le nombre de ressource produites mais pas encore consommées.
- ❖ On peut limiter la capacité du tampon pour éviter que le producteur ne « prenne trop d'avance » sur le consommateur.

Exercice

