

Projet ProgConc [1]

Objectifs:

- Développer une application **multithreading** combinée à une approche **RDP**
- Analyser un paysage semi-complexe
- Versions évolutives de l'application pour améliorer la qualité du produit.

Phase 1 obligatoire, les autres ... bonus

- Qualité de l'expressivité (impacte maintenance, évolution du système)
- Sécurité
- Robustesse
- Performances

Choix du sujet: Carrefour routier avec gestion de deux flux

Phase 1:

- Cahier des charges
- Schématisation du paysage et des relations entre entités
- Listing des entités (comportements modélisables ou pas avec un RdP)
- Attention particulière pour le Timer
- Multithreading: version avec verrous de base (méthodes et/ou blocs `synchronized` combinés ou pas aux méthodes `wait()` et `notify()`)

Projet ProgConc [2]

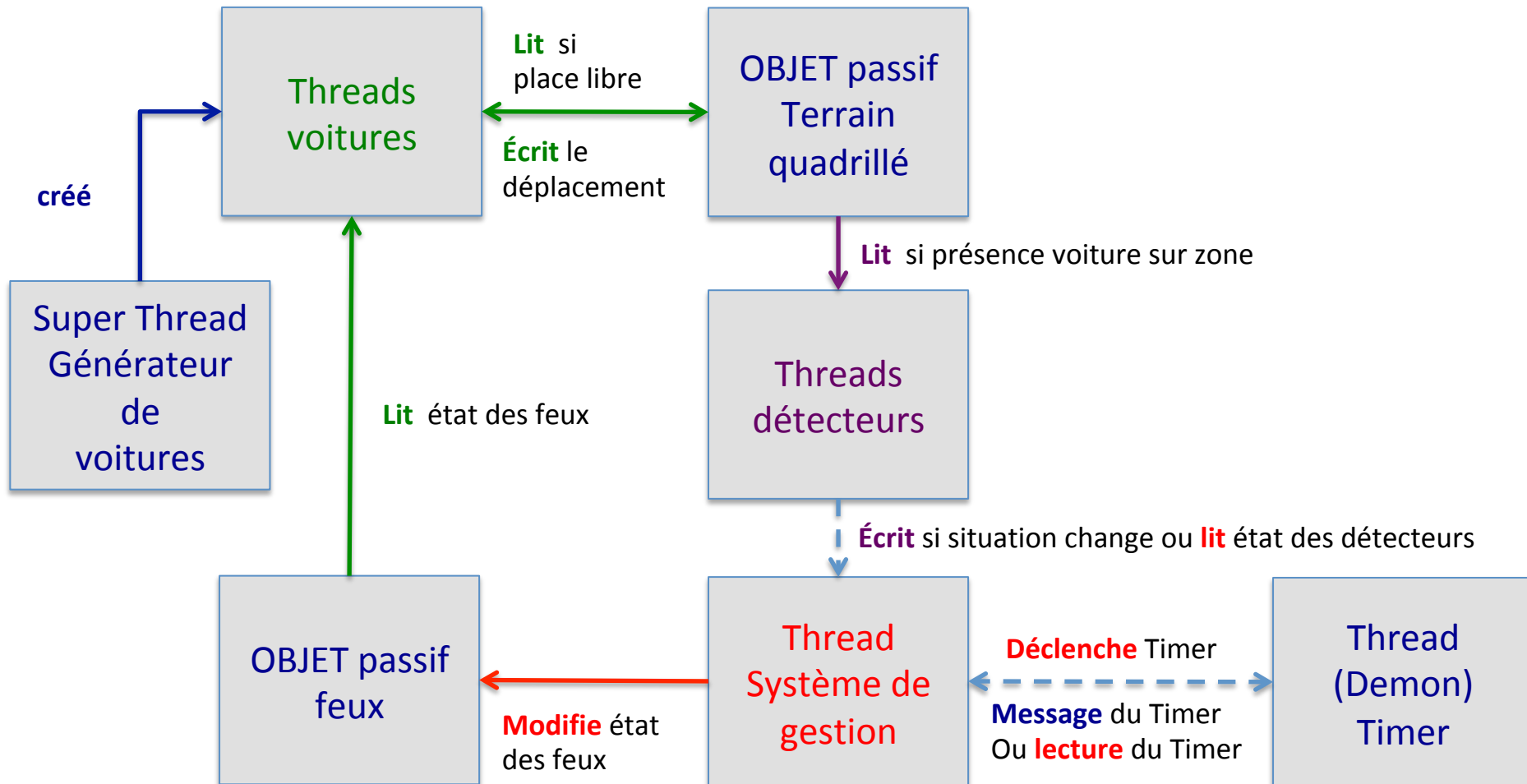
- Cahier des charges modélisé avec RdP complet (deux modèles fournis)
 - Modèle avec Timer de base intégré au système de gestion
 - Modèle avec Timer évolué intégré ou pas au système de gestion
 - Trouver la faille conceptuelle du second modèle et améliorer!
- Implémentation du RDP:
 - Choix d'une architecture du RdP
 - Choix structure de données
 - Implémentation du Moteur – gestion des TICs en trois phases
 - Interfaçage RdP et son environnement
- Phase 2 et suivantes (optionnelles):
 - Justifier et exploiter les locks
 - Améliorations successives (justifier et implémenter)
 - Ou évolution du système (exemple: mode économique)

Paysage [1]

- Terrain quadrillé. Pour chaque flux
 - N_{C1} carrés sur route précédent la zone de détection
 - N_{C2} carrés sur zone de détection proximité du feu
 - N_{C3} carrés sur zone de détection présence dans le carrefour
- NB voitures générées par un générateur de flux (2 flux)
- 2 Générateurs de flux (avec créneaux horaires **en option**)
- 2 feux (avec deux états: Rouge/Vert)
- 4 détecteurs: 2 par flux
 - détection véhicules à proximité du feu,
 - véhicules dans carrefour
- Système de gestion du carrefour
- Timer intégré ou pas dans le système. **A DISCUTER!**

Paysage [2]

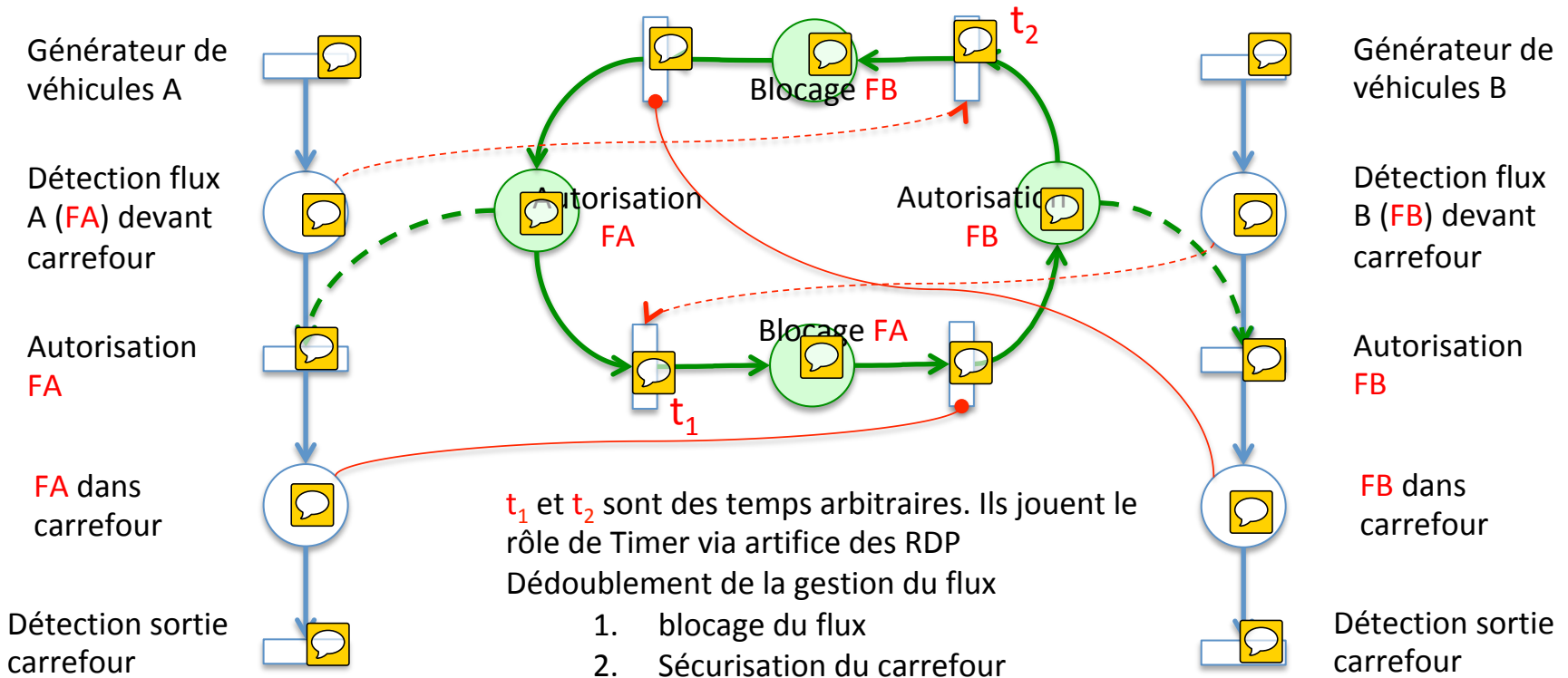
Le code des couleurs indique qui agit sur qui



Explications sur le Timer

- Mode **OFF** : Aucune action n'est déclenchée
 - On reste dans ce mode si:
 - Un flux passe et l'autre inexistant
 - Les deux flux sont inexistants
- Mode **ON** : Déclenche un chronomètre
 - on passe de OFF à ON si
 - Flux A passe et Flux B est détecté
 - Flux B passe et Flux A est détecté
- Mode **END** : Bloque le flux A si occupant ou le flux B si occupant
 - On passe de ON à END si
 - Le temps imparti a été atteint par le chronomètre
 - Le temps imparti n'est pas atteint mais le flux A occupant est tari
 - Le temps imparti n'est pas atteint mais le flux B occupant est tari
 - On passe de END à OFF si:
 - Le flux A occupant a évacué le carrefour
 - Le flux B occupant a évacué le carrefour

Gestion du carrefour avec Timer intégré



Avantages:

- Plus de basculement inutile (seulement lorsque le flux concurrent se manifeste)

Inconvénients:

- Inefficacité si le flux A (respectivement B) se tarît, alors on attend inutilement le temps imparti avant basculement (idem version 1)

Gestion du carrefour avec Timer évolué (V2)

Peut mieux faire car
Flux peut se tarir

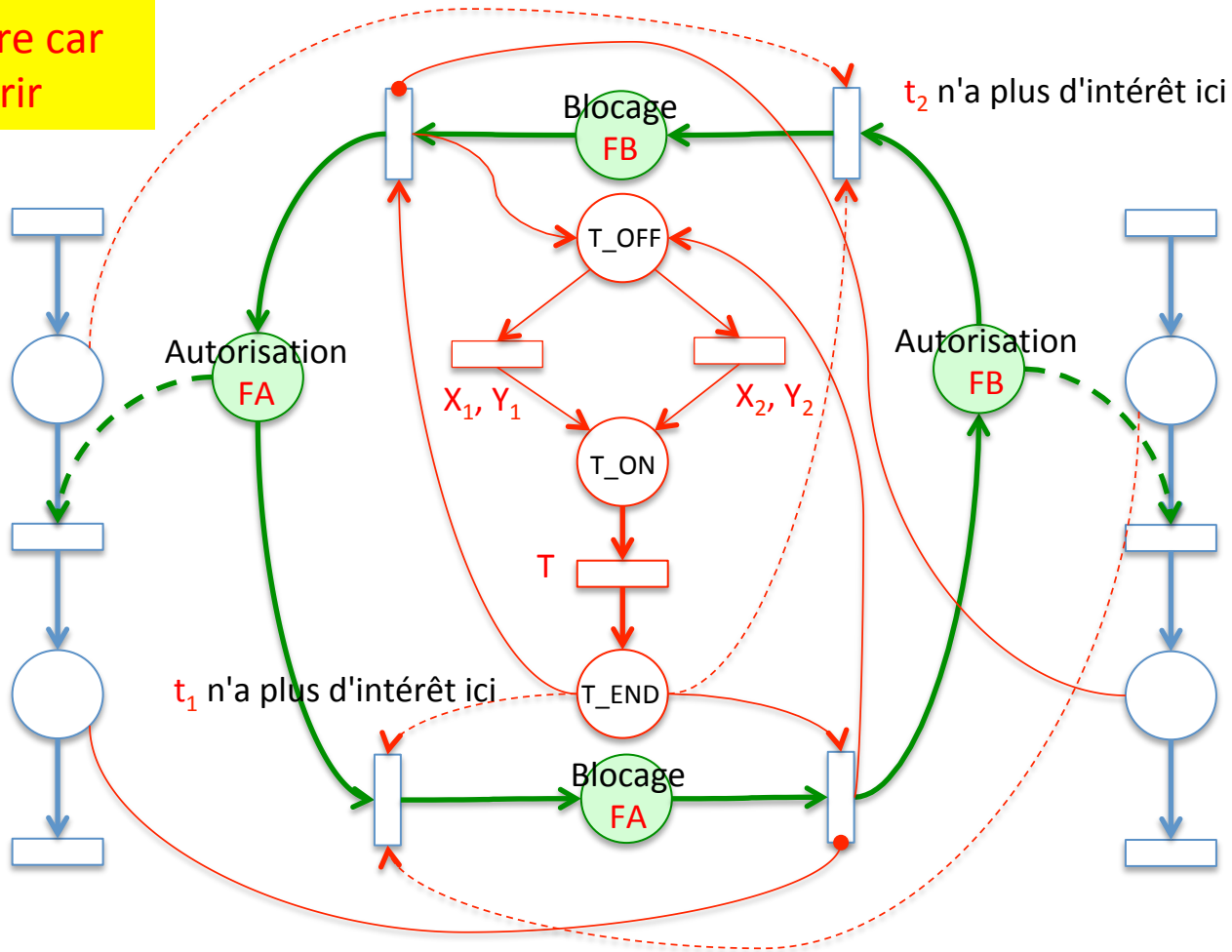
Générateur de
véhicules A

Détection flux
A (FA) devant
carrefour

Autorisation
FA

FA dans
carrefour

Détection sortie
carrefour



Générateur de
véhicules B

Détection flux
B (FB) devant
carrefour

Autorisation
FB

FB dans
carrefour

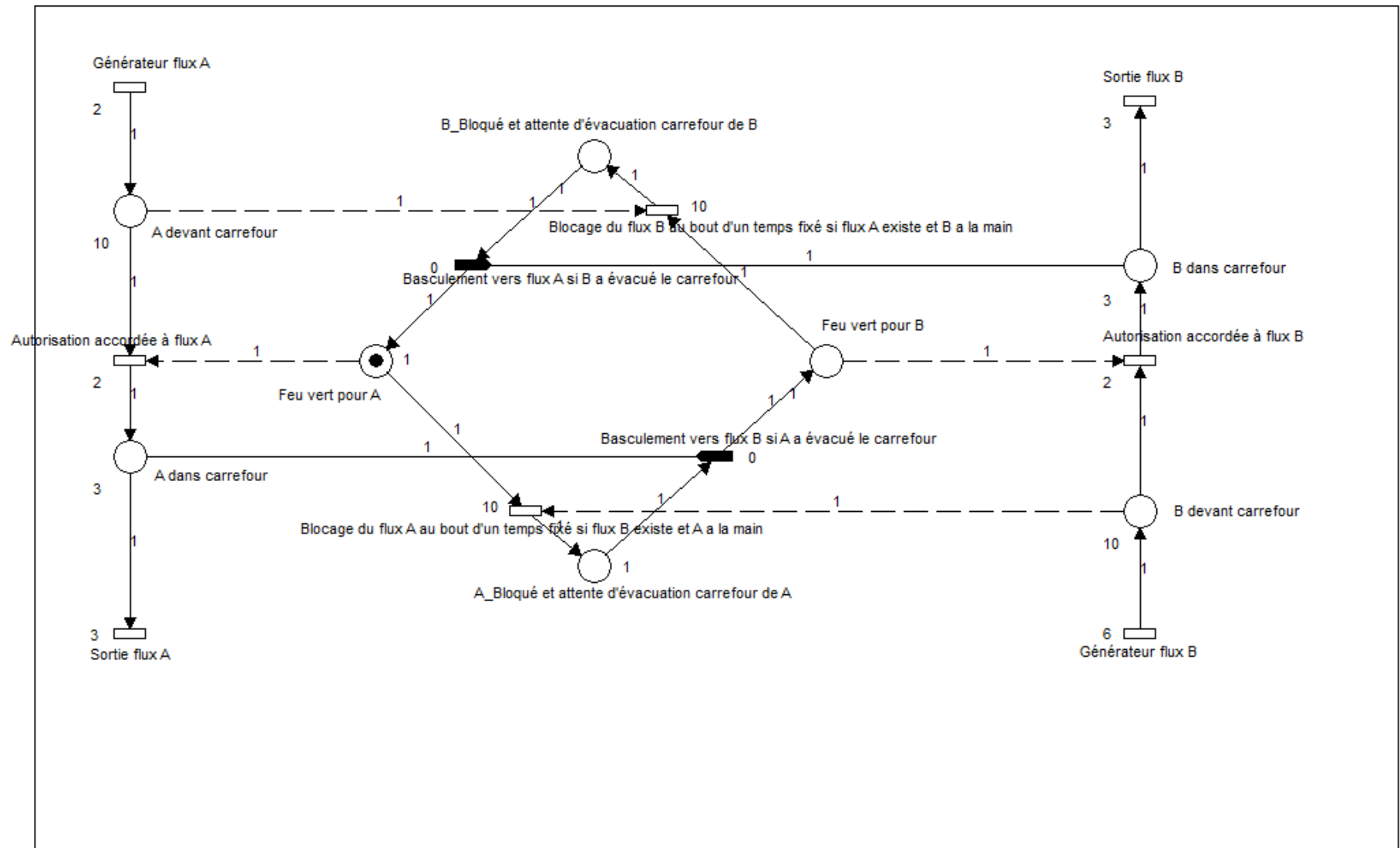
Détection sortie
carrefour

Les événements

- X_1 correspond à un arc de test provenant de la place Autorisation FA et Y_1 à un arc de test provenant de FB détecté devant le carrefour
- X_2 correspond à un arc de test provenant de la place Autorisation FB et Y_2 à un arc de test provenant de FA détecté devant le carrefour

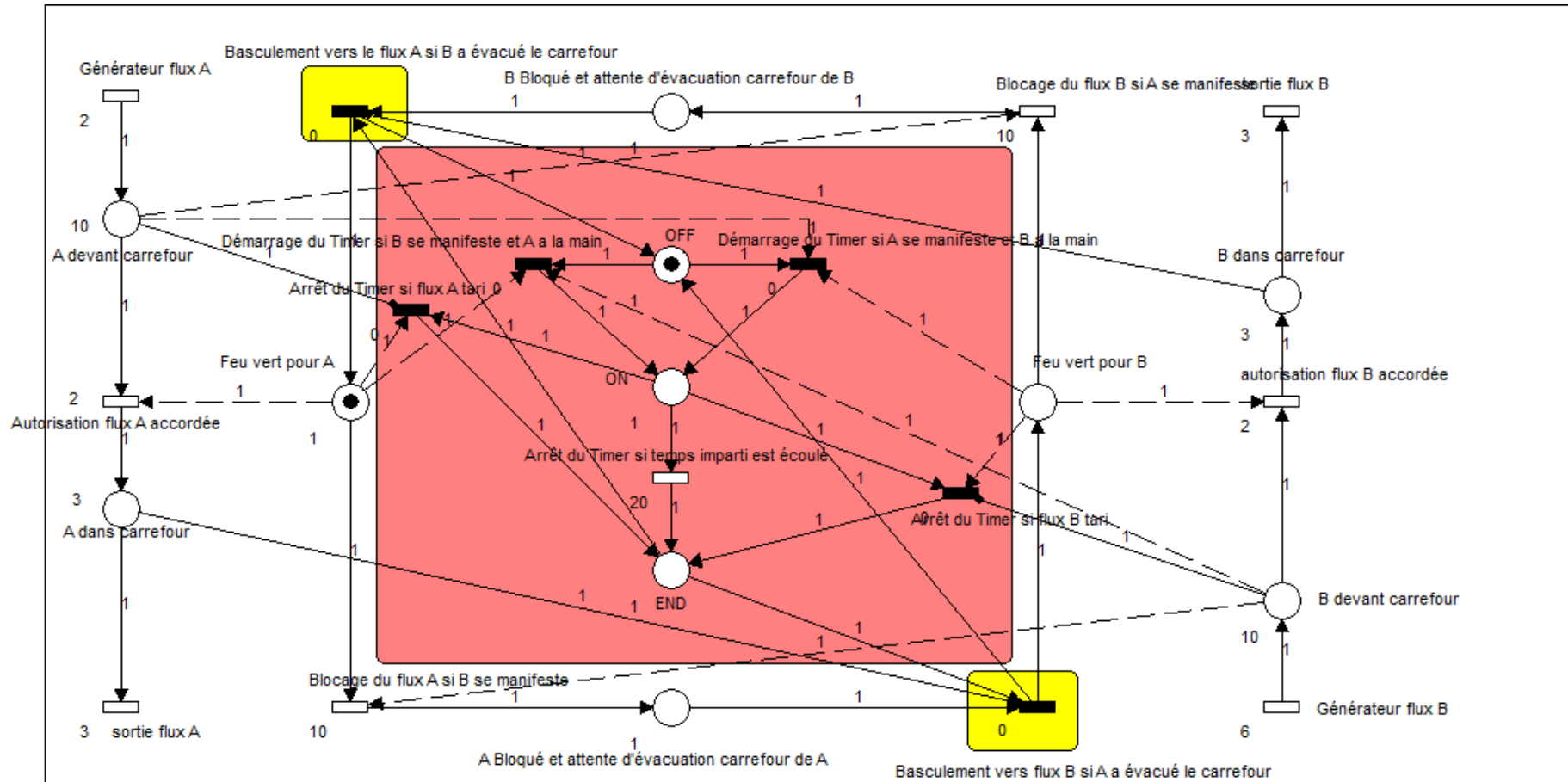
Système de gestion du carrefour – Version sans objet Timer

Version simple à implémenter avec un temps interne au RdP



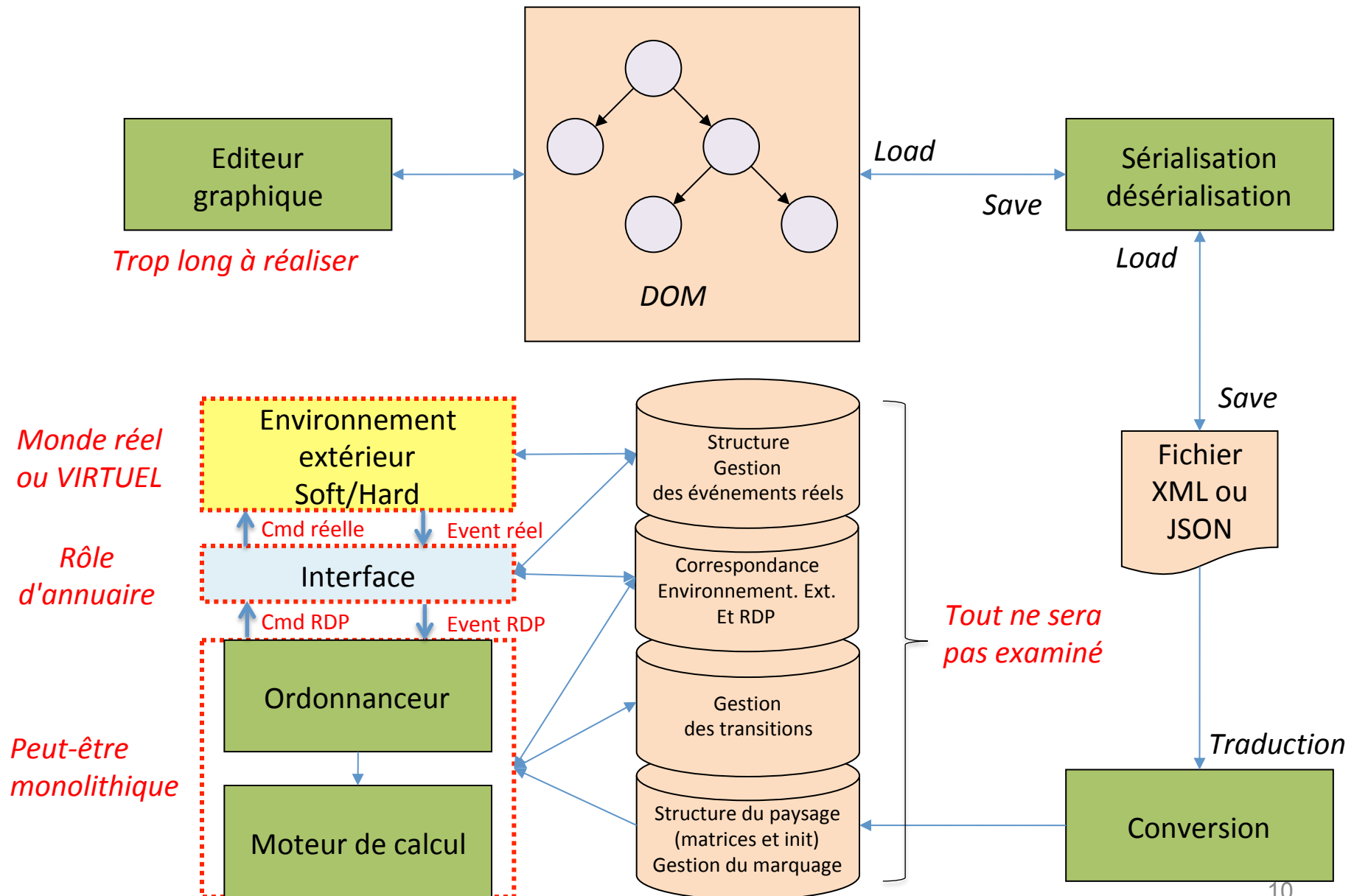
Système de gestion du carrefour – Version avec objet Timer

Version plus complexe à implémenter avec Timer (identifier l'amélioration à apporter)



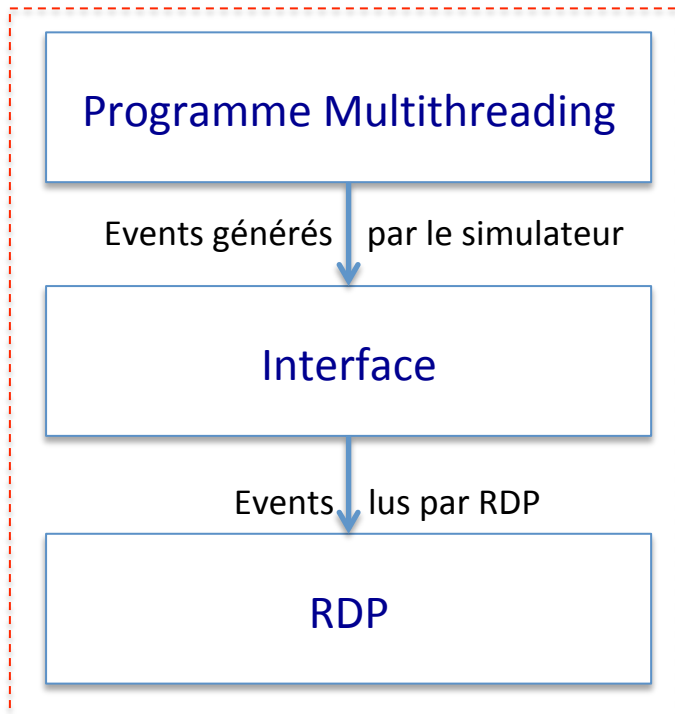
Fusion des transitions du système de gestion et du Timer

Architecture complète du système (pas le temps)



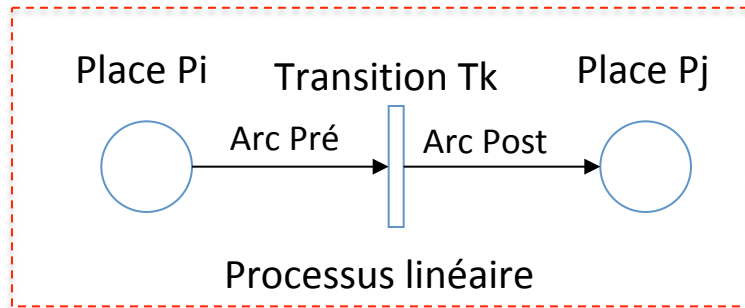
Architecture de base incluant le RdP

Solution proposée

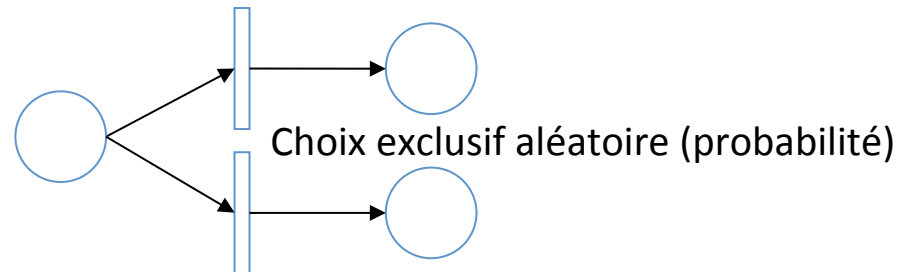
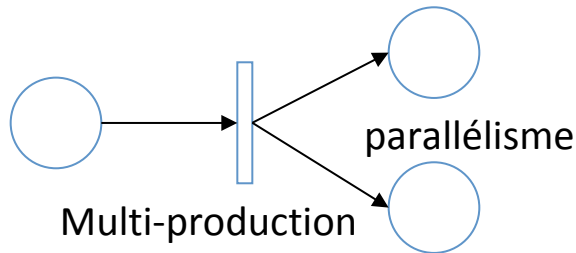
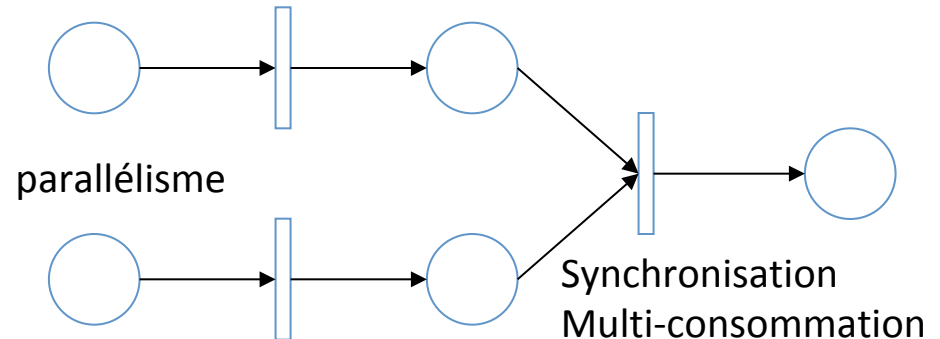


- Programme monolithique (tout est inclus)
- L'interface est une liste d'évènements notifiés par les acteurs du paysage

Le principe de base (rappel des définitions)

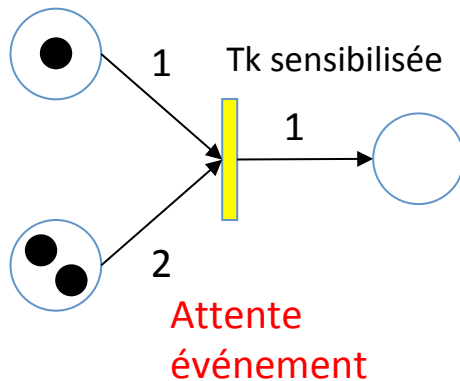


Minimum vital

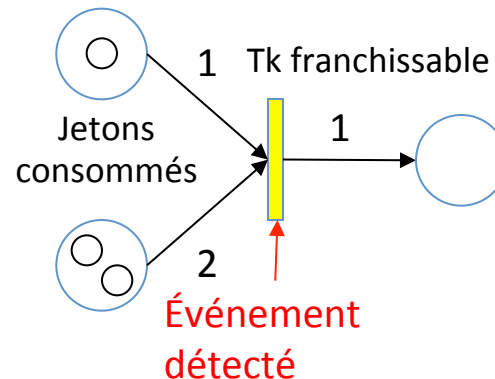


Gestion d'une transition en trois phases

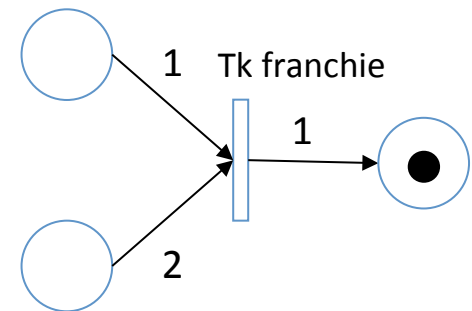
$\Phi 1$: Sensibilisation d'une transition



$\Phi 2$: Franchissement d'une transition

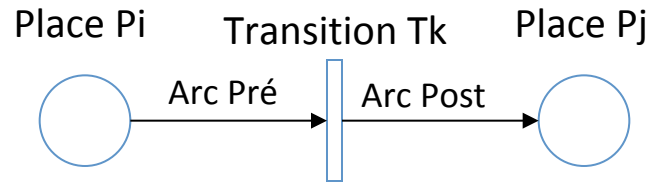


$\Phi 3$: production de jetons



Le principe de base (calcul matriciel)

Les éléments de base



P1	0
P2	1
P3	0
P4	0
P5	1
P6	2
P7	0

Marquage initial extrait
depuis le fichier XML

	T1	T2	T3	T4	T5
P1	0	0	0	0	1
P2	1	0	0	0	0
P3	0	0	1	0	0
P4	0	2	0	0	0
P5	0	0	0	1	0
P6	0	1	0	0	0
P7	0	0	0	0	0

Matrice de pré-incidence extraite
depuis le fichier XML (arcs reliant
Places à Transitions)

	T1	T2	T3	T4	T5
P1	0	1	0	0	0
P2	0	0	0	1	0
P3	0	1	0	1	0
P4	0	0	0	1	0
P5	1	0	0	0	0
P6	0	0	1	0	2
P7	1	0	0	0	0

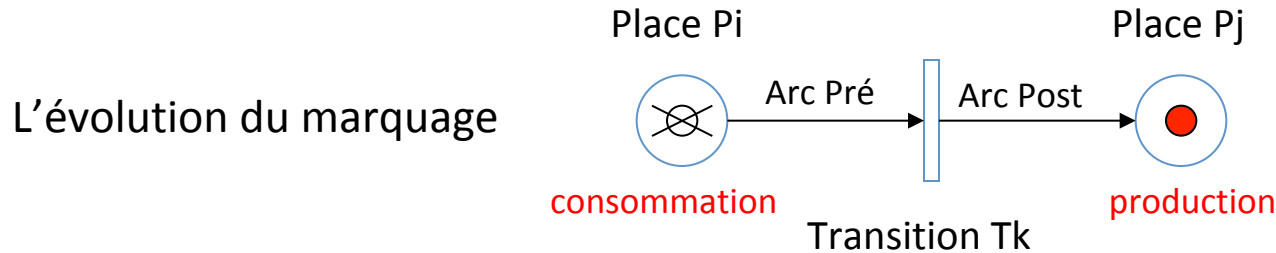
Matrice de post-incidence extraite
depuis le fichier XML (arcs reliant
Transitions à Places)

Remarques:

- Les matrices sont très creuses, ce qui justifie des structures de données adaptées (implémentation réseau, matrices, listes d'arcs,...)
- Les arcs doivent inclure (P_i , T_k , Poids) selon le sens (Pré ou Post), le poids donne la valeur de consommation ou de production

PAS LE TEMPS

Le principe de base (calcul matriciel)



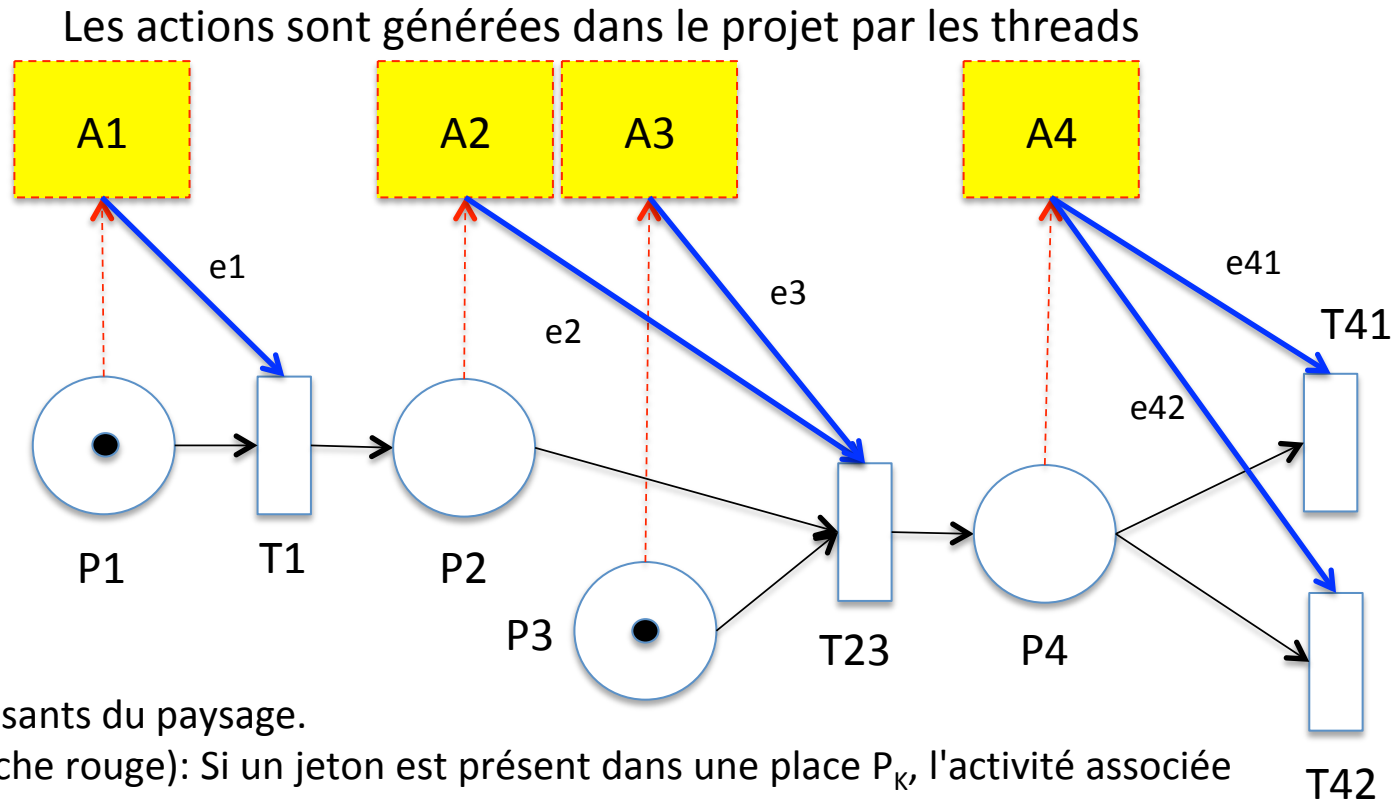
				T1 T2 T3 T4 T5				T1 T2 T3 T4 T5		
P1	1	=	P1	0	-	P1	0 0 0 0 1	+	P1	0 1 0 0 0
P2	1		P2	1		P2	1 0 0 0 0		P2	0 0 0 1 0
P3	1		P3	0		P3	0 0 1 0 0		P3	0 1 0 1 0
P4	0		P4	2		P4	0 2 0 0 0		P4	0 0 0 1 0
P5	0		P5	0		P5	0 0 0 1 0		P5	1 0 0 0 0
P6	0		P6	1		P6	0 1 0 0 0		P6	0 0 1 0 2
P7	0		P7	0		P7	0 0 0 0 0		P7	1 0 0 0 0
Nouveau Marquage			Ancien marquage			Consommation			Production	

Remarques:

1. Le calcul aura effectivement lieu lorsque l'évènement associé à la transition aura été détecté
2. Dans cet exemple, on admet que la transition **T2** est sensibilisée. Si d'autres transitions étaient sensibilisées en même temps, il faudrait faire intervenir les colonnes associées aux transitions depuis les deux matrices. Ordre important (voir suite)

Gestion des événements (modèle à simplifier)

Le paysage ci-contre met en évidence des activités basiques et indépendantes: A1, A2, A3 et A4, contrôlées par processus modélisé par un RDP



Interprétation des composants du paysage.

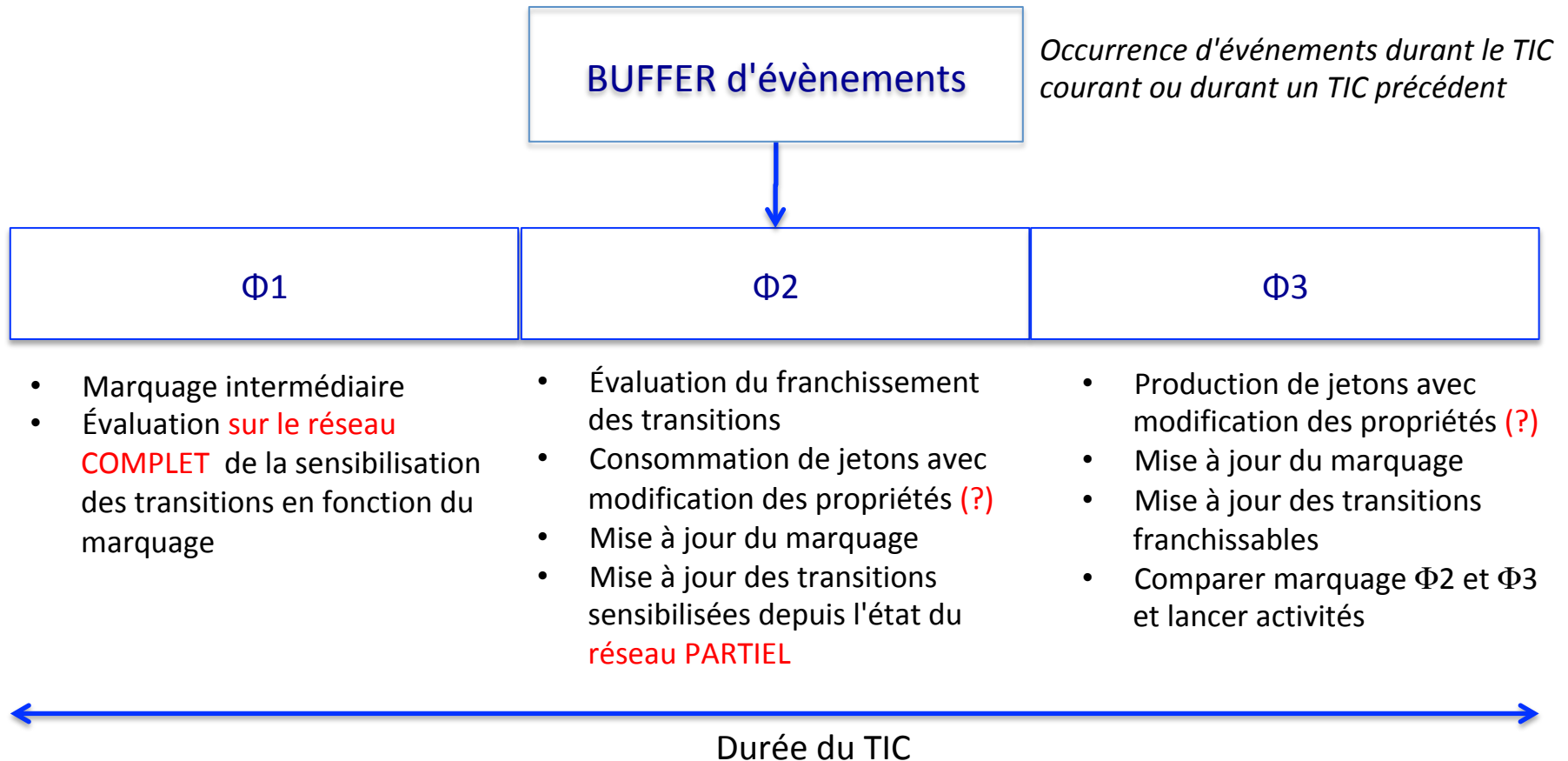
- Lancement action (flèche rouge): Si un jeton est présent dans une place P_k , l'activité associée A_k est lancé.
- Retour événement (flèche bleue): L'activité A1 retourne un événement mais A4 peut retourner deux événements possibles disjoints. Ces événements sont associés aux transitions (e1 issu de A1 est associé à T1, e2 et e3 issus respectivement de A2 et A3 sont associés à T2 (sous forme de **ET logique**,...)). E41 ou e42 sont retournés par A4 et associés à T41 et T42

SOLUTION: comme pour la PRE et POST incidences, il faut une matrice d'association

Implémentation du réseau de Petri

La base de temps du processus (le TIC)

- Le TIC est la fenêtre temporelle dans laquelle le RDP peut évoluer.
- Durée du TIC dépend de la nature du processus (Temps réel ou pas)
- L'ensemble des événements se produisant durant le TIC est assimilable à une collision (instantanéité)



Correspondance activités et marquage d'une place [1]

- A chaque place correspond une ou plusieurs activités dont la complexité et le nombre dépendent de l'interprétation du marquage (pour l'instant RDP ordinaires ou généralisés)
- Le scheduler sait qu'une action doit être déclenchée et **l'interface** sait laquelle

Cas simple (RDP ordinaire)



Trois situations:

- Place non marquée -> pas d'action
- Place nouvellement marquée -> lancement action
- Place déjà marquée -> pas d'action

ATTENTION: cas particulier (consommation de jeton et injection d'un nouveau jeton) => deux phases

Cas moyen (RDP généralisé)



Cumul de jetons possible. Chaque jeton correspond au lancement de l'action correspondant à la place i
ATTENTION au même cas que précédemment

Cas complexe (non normalisé)

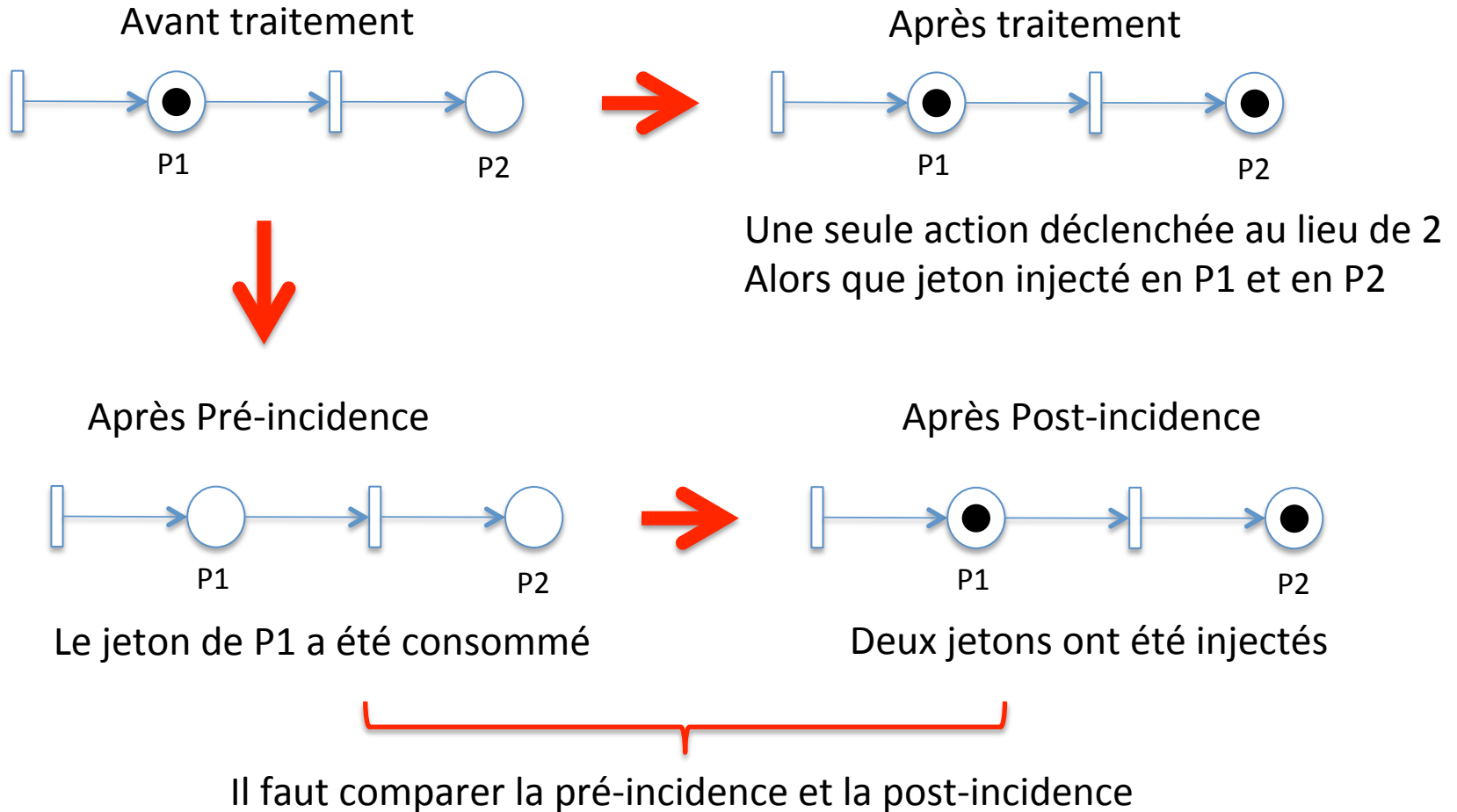


L'action est déclenchée sur une combinaison de jetons dont le nombre peut être fixe ou variable (changement de contexte)

ATTENTION au même cas que précédemment

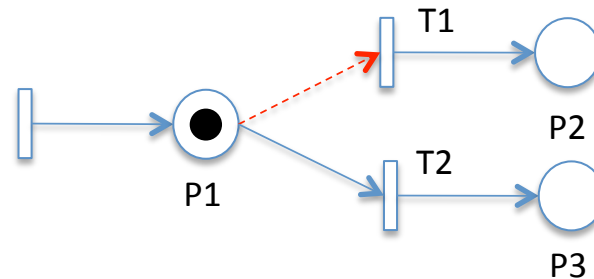
Correspondance activités et marquage d'une place [2]

Effet de bord



Correspondance activités et marquage d'une place [3]

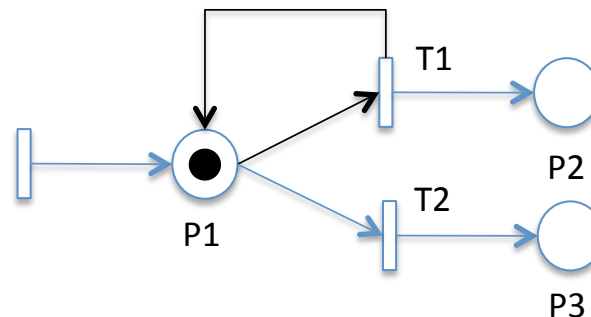
Que se passe-t-il avec les arcs de test?



Si l'arc de test détecte la présence du jeton, on peut être confronté à trois cas:

- On attend un événement pour franchir la transition (sans consommation).
L'événement étant traité, le test ne sera plus validé car place n'évolue plus et donc plus d'événement généré.
- Un événement peut ne pas exister, auquel cas on générerait en continu des jetons en P2 car T1 toujours sensibilisée (forcément une situation non souhaitée!).
- Si malgré tout on veut générer un jeton en P2 mais après un temps ΔT , il faudrait que l'action déclenche un Timer. Or l'action associée à P1 n'est déclenchée que lors de l'injection du jeton en P1 (donc qu'une seule fois)

Solution possible



Remarque: une place peut déclencher plusieurs actions)

Mécanismes

Algorithme simplifié du Scheduler

Itération globale à chaque Tick. Séparation du marquage courant en deux phases
franchissement des transitions doit être mémorisé: LISTEFRANCHIES nécessaire
La liste des événements est produite par l'extérieur LISTEEVENTS

Tant que (processus actif) faire {

```
Φ0: Pour chaque Place  $P_i$  du RDP faire {  
    si  $\text{MarquagePOST}(P_i) > \text{MarquagePRE}(P_i)$  alors lancer activité( $A_i$ )  
}
```

$\text{MarquagePRE} = \text{MarquagePOST}$ //nouveau marquage courant

Φ1: Pour chaque Transition T_j du RDP vérifier si sensibilisée = $f(\text{PRE}, \text{marquagePRE})$ et mettre dans liste LISTESENSIBILISEES

Ranger dans ordre aléatoire LISTESENSIBILISEES

Φ2: Pour chaque $T_j \in \text{LISTESENSIBILISEES}$ faire {

Si $\text{ET}(\text{LISTEEVENTS}(T_j))$ alors {

$\text{MarquagePRE} = \text{MarquagePRE} - \text{PRE}(T_i, *)$

extraire T_i de LISTESENSIBILISEES et mettre T_i dans LISTEFRANCHIES

Mettre à jour LISTESENSIBILISEES

//certaines transitions peuvent ne plus être sensibilisées

}

}

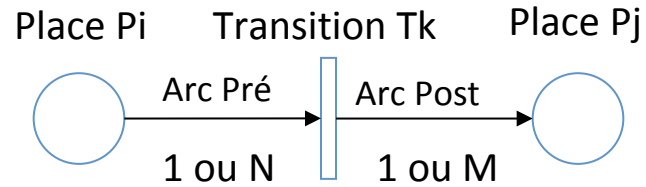
Φ3: $\text{MarquagePOST} = \text{MarquagePRE}$ //nouveau marquage courant intermédiaire

extraire T_i de LISTEFRANCHIES et $\text{MarquagePOST} = \text{MarquagePOST} + \text{POST}(T_i, *)$

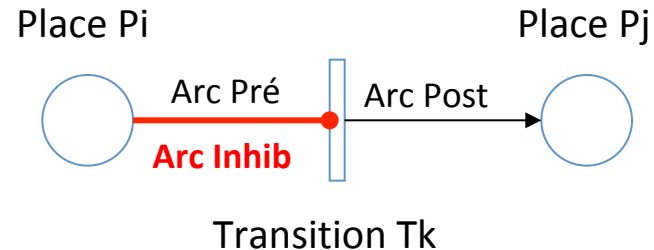
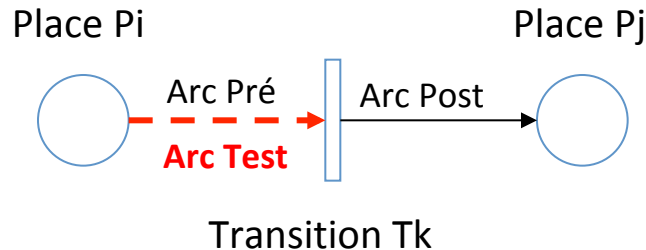
}

Il existe plusieurs types d'arcs

Les arcs normaux ordinaires et généralisés



nous devons aussi gérer des arcs de test et des arcs inhibiteurs.
Ces deux types d'arcs sont exploités uniquement en pré-incidence.



La gestion est plus complexe et affecte:

- l'ordonnanceur pour évaluer si une transition est sensibilisée
- le moteur de calcul car le test ne consomme rien (au même titre que l'arc inhibiteur)

Cette gestion nécessite une information supplémentaire pour le scheduler

- Arc (P_i , T_k , Poids, **Nature**)

En revanche, ne consommant rien, la matrice de pré-incidence inclura des valeurs 0 sur les arcs de tests ou inhibiteurs

Plus tard, nous généraliserons les arcs de test (incluant inhibiteurs)

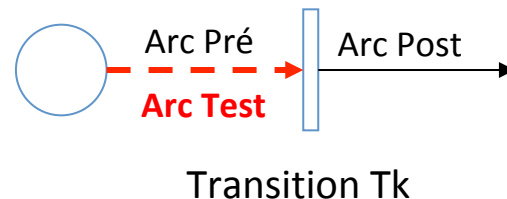
Nature évoluée des arcs de test

Dans HPSIM on distingue les arcs inhibiteurs et arcs de test.

Le test est validé si le poids de la place est plus grand ou égal au poids de l'arc

Possibilité de généraliser les arcs avec une palette complète de tests incluant inhibiteur:

- < strictement plus petit que
- <= plus petit ou égal
- > Strictement plus grand
- >= plus grand ou égal (concept implémenté dans HPSIM)
- != différent
- == égal (concept implémenté dans HPSIM pour les arcs inhibiteurs)



La gestion est à peine plus complexe que la précédente:

Cette gestion nécessite un codage de la **nature** adapté 0 pour arc normal 1 à 6 pour les codes de tests

- Arc (P_i , T_k , Poids, **Nature**)

Définition du projet [1]

Les solutions pour instancier le paysage

- Pas de graphisme donc aucune information de formes et de positions, uniquement les relations logiques.
- Coder en dur les matrices (très long, risque d'erreurs, difficile à faire évoluer, chaque application nécessite de recompiler)
- Fichier texte simple sans les événements **à discuter ultérieurement**
 - //Commentaire NB de places. La suite de places est décrite avec la valeur initiale du nombre de jetons et éventuellement la capacité
 - N
 - P1 init capacity
 -
 - //Commentaire NB de transitions
 - M
 - T1 T2 T3
 - //Commentaire NB d'arces de pré-incidence. Chaque arc doit décrire la place et la transition associée, son poids et sa nature. Chaque information séparée par des espaces
 - K1
 - Pi Tj Wij Nature
 -
 - //Commentaire NB d'arces de post-incidence. Chaque arc doit décrire la place et la transition associée, son poids. Sa nature n'a pas de sens ici. Chaque information séparée par des espaces
 - K2
 - Pk Tl Wkl
 -

Définition du projet [2]

Création d'un fichier paysage à parser

Exploitation d'un document texte ou XML

- Proposition d'un format de type XML (nettement plus riche mais nécessite un parser XML)

```
<paysage>
  <places>
    <place name="..." capacity="..." ID="..." initToken="...">définition</place>
  </places>
  <transitions>
    <transition name="..." ID="...">définition</transition>
  </transitions>
  <arcsPRE>
    <arc IDREFplace="..." IDREFtransition="..." Poids="..." Nature="..." />
  </arcsPRE>
  <arcsPOST>
    <arc IDREFplace="..." IDREFtransition="..." Poids="..." />
  </arcsPOST>
</paysage>
```