

Évaluation de Performances de Systèmes à Événements Discrets

De la théorie à la pratique

Alain Jean-Marie

ajm@lirmm.fr

INRIA/LIRMM CNRS Université de Montpellier 2

Contexte

Présumé : l'étude mathématique de systèmes dynamiques est susceptible de servir à la prédiction **quantitative** du comportement de systèmes réels.

Corollaire : les résultats des recherches peuvent servir aux Praticiens des systèmes en question

- non seulement à comprendre
- mais aussi à prédire, dimensionner, choisir, contrôler.

Systemes dynamiques réels

Domaines d'application des systèmes à événements discrets stochastiques (s)DEDS :

- réseaux de communication (téléphone, Internet, ...)
- réseaux de calculs, réseaux de tâches
 - planification de projets (RO, PERT)
 - flux de documents
 - calcul parallèle
 - productique
- réseaux de transport (trains, avions, trafic urbain, piétons/évacuations, ...)

Évaluation de Performances

Un système :

- comporte un état évoluant au cours du temps $X(t)$
- est soumis à des sollicitations externes $A(t)$

Les règles de fonctionnement du système permettent de déduire une dynamique

$$X(t + 1) = F(X(t), A(t)).$$

Questions :

- Valeur, distribution de $X(t)$, d'une fonctionnelle de X ?
- Comportement asymptotique de $X(t)$? Stabilité, vivacité ?

Systemes dynamiques du theoricien

Quand nous parlons «systemes dynamiques», nous voyons :

$$\begin{aligned}\dot{x}(t) &= A x(t) + B u(t) \\ y(t) &= C x(t)\end{aligned}$$

ou en temps discret :

$$\begin{aligned}x(t + 1) &= A x(t) + B u(t) \\ y(t) &= C x(t)\end{aligned}$$

Systemes dynamiques du theoricien

Par exemple :

$$\begin{aligned}x(t) &= A_0 \otimes x(t) \oplus A_1 \otimes x(t-1) \oplus \dots \\ &\quad \oplus A_p \otimes x(t-p) \oplus B \otimes u(t) \\ y(t) &= C \otimes x(t)\end{aligned}$$

Systemes dynamiques du theoricien

Ou bien :

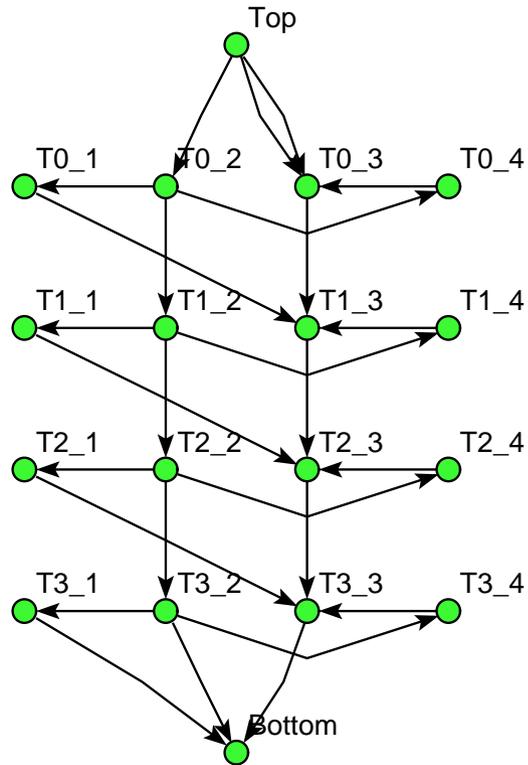
$$a \rightarrow ab$$

$$b \rightarrow ac$$

$$c \rightarrow a$$

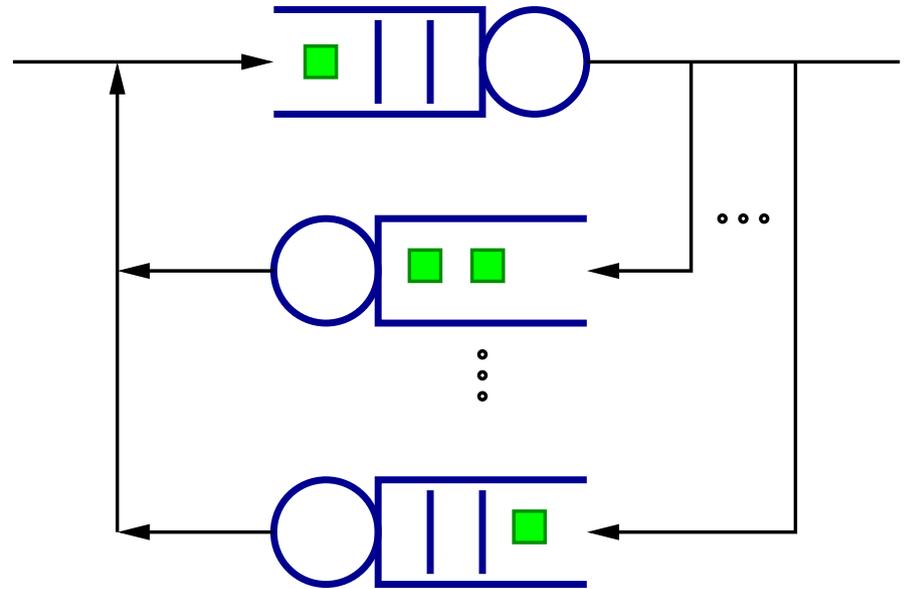
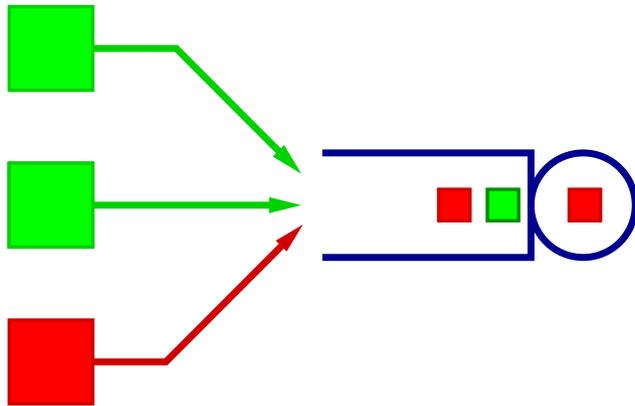
Systemes dynamiques du theoricien

Ou encore :



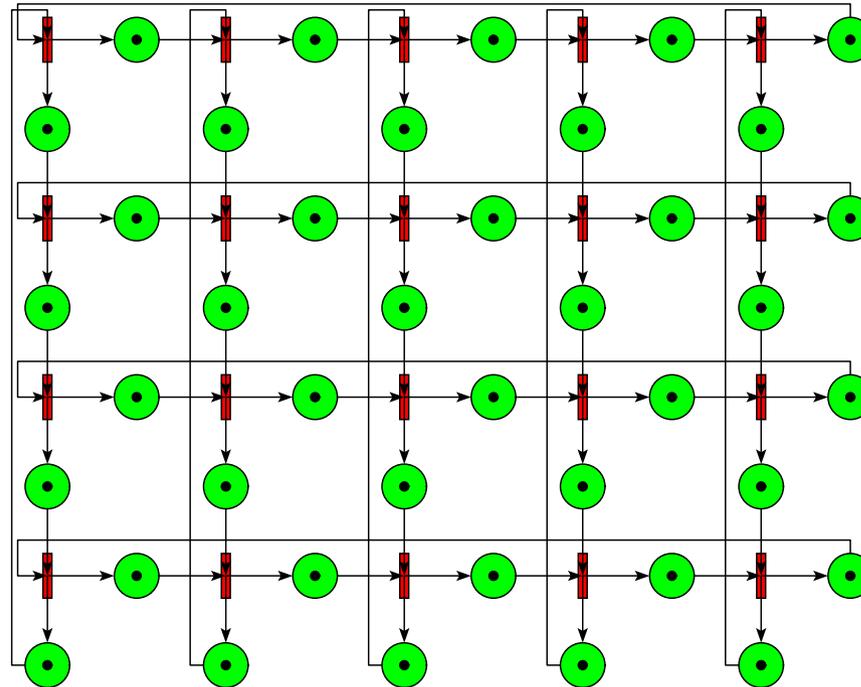
Systemes dynamiques du theoricien

Ou alors :



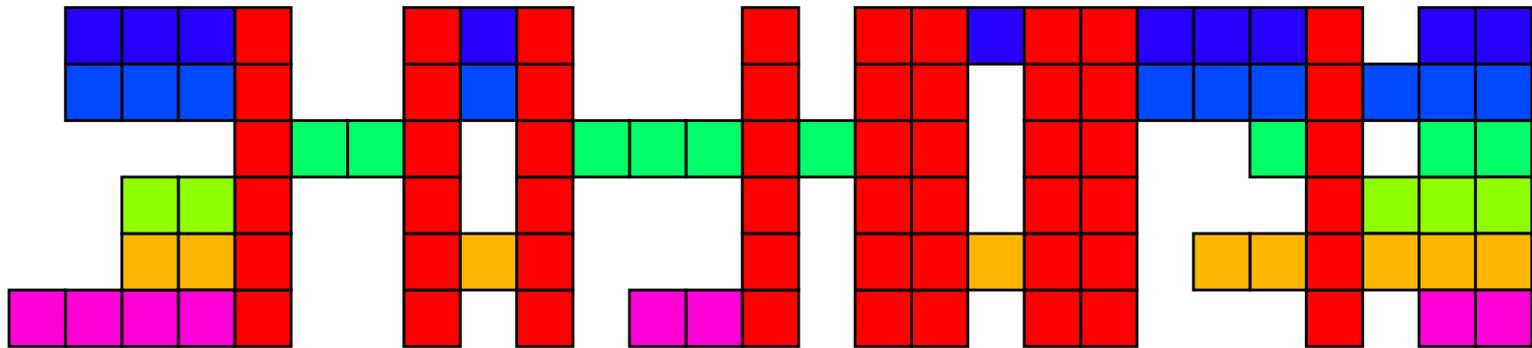
Systemes dynamiques du theoricien

Ou même :



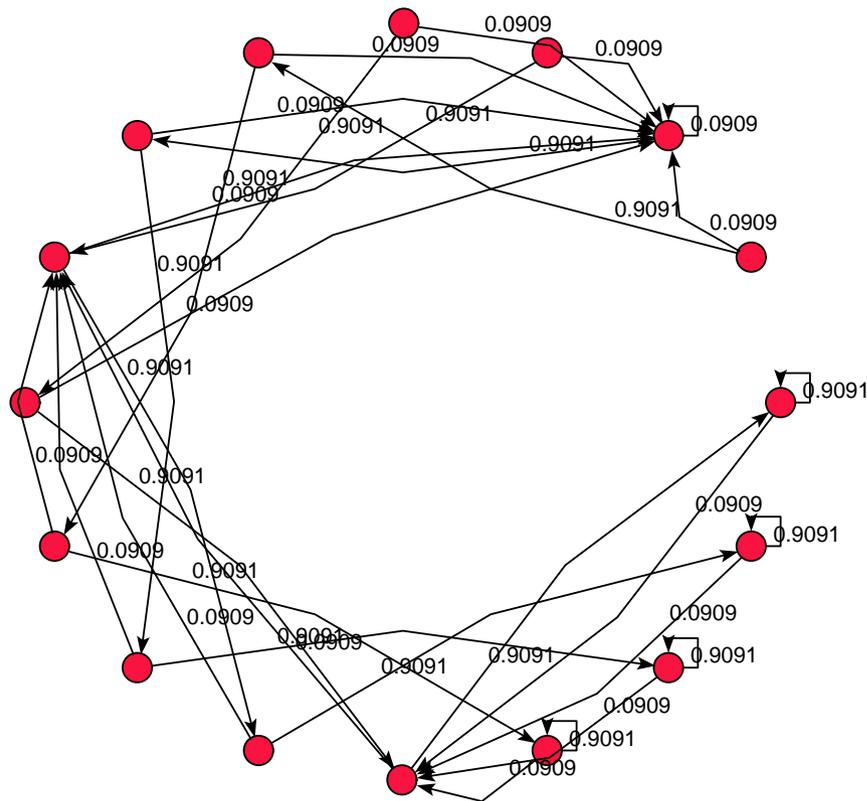
Systemes dynamiques du theoricien

Ou peut-être :



Systemes dynamiques du theoricien

À moins que ce ne soit :



Systemes dynamiques du praticien

Quand un praticien étudie un système dynamique, nous voyons :

```
& QNAP2 code generated by pn2qnap version v6.1
& Origin: ips.pnl
& Date: 05 Nov 97 at 15:41:17
/CONTROL/
  OPTION = NSOURCE;
  OPTION = NRESULT;

/DECLARE/
  QUEUE OBJECT OnOffSrc;
  REAL NextArr;
  REAL NextChg;
  END;
& transitions
  QUEUE Server;
  OnOffSrc TR_0;
& other variables
  REAL Tps_Cpu;
  INTEGER Nb_Evts;

& classes
  CLASS CL_0, CL_1, No_Class;

/CONTROL/
  CLASS = ALL QUEUE;
  TMAX = 1000;

&
& transition
/STATION/
  NAME = TR_0;
  TYPE = SOURCE;
  SERVICE = BEGIN
    TR_0.NextArr := EXP( 10.0000 );
    WHILE ( TR_0.NextArr > TR_0.NextChg )
    DO BEGIN
      TR_0.NextArr := TR_0.NextArr - TR_0.Next
      CST( TR_0.NextChg );
      EXP( 2.0000 );
      TR_0.NextChg := EXP( 3.0000 );
    END;
    CST( TR_0.NextArr );
    TR_0.NextChg := TR_0.NextChg - TR_0.NextArr;
  END;
  TRANSIT =

  Server, No_Class;

&
& transition
/STATION/
  NAME = Server;
  TYPE = SERVER, SINGLE;
  SERVICE = EXP( 1.0000 );
  TRANSIT = OUT;

/EXEC/
  BEGIN
    TR_0.NextChg := EXP( 2.0000 );
  ;
    Tps_Cpu := GETCPU;
    Nb_Evts := 0;
    SIMUL;
    WRITE("Cycle time of transition 0: " )
  ; IF( SERVNB(TR_0) > 0 ) THEN WRITE( TIME/SER
    WRITELN;
    Nb_Evts := Nb_Evts + SERVNB(TR_0);
    WRITE("Cycle time of transition 1: " )
  ; IF( SERVNB(Server) > 0 ) THEN WRITE( TIME/S
    WRITELN;
    Nb_Evts := Nb_Evts + SERVNB(Server);
    Tps_Cpu := GETCPU;
    WRITE("Total Execution Time: ", Tps_Cpu );
    WRITELN("      (", Nb_Evts / Tps_Cpu, "evt/s
  END;
/END/
```

Systemes dynamiques du praticien

Ou bien :

```
# Script M/D/1 selon Chadi Barakat
# Solution du TP de NS pour le DESS TNI

# Initialisation du simulateur
set ns [new Simulator]

# Initialisation des traces (!! doit etre ici sinon)
set f [open "mdl.trace" w]
set nf [open "mdl.nam" w]
set qf [open "mdl.qldat" w]
$ns trace-all $f
$ns namtrace-all $nf

# Creation des deux noeuds Source/Destination
set S [$ns node]
set D [$ns node]

# Lien entre les deux
$ns duplex-link $S $D 1Mb 20ms DropTail
$ns queue-limit $S $D 100

# Agents de generation et absorption de trafic
set udp [new Agent/UDP]
$ns attach-agent $S $udp
set null [new Agent/Null]
$ns attach-agent $D $null
$ns connect $udp $null

set tcp [new Agent/TCP]
$ns attach-agent $S $tcp
set sink [new Agent/TCPsink]
$ns attach-agent $D $sink
$ns connect $tcp $sink

# Loi de trafic attachee a la source
set poisson [new Application/Traffic/Exponential]
$poisson set rate_ 2Mb
$poisson attach-agent $udp
set const [new Application/Traffic/CBR]
$const attach-agent $tcp

# Prise de stats/impressions
set q [[$ns link $S $D] queue]

# $ns trace-queue $S $D $f
set spy [$ns monitor-queue $S $D $f 0.05]

# Organisation de l'execution
$ns at 0.0 "queueLength 00"
$ns at 0.0 "windowTCP $tcp"
$ns at 1.0 "$poisson start"
$ns at 5.0 "puts \"GOO\"; $const start"
$ns at 10 "finish"

proc windowTCP { tcp } {
    global ns
    set time 0.01
    set now [$ns now]
    set wnd [$tcp set cwnd_]
    set rtt [$tcp set rtt_]
    puts "$now $wnd $rtt"
    $ns at [expr $now+$time] "windowTCP $tcp"
}

proc queueLength { sum number } {
    global ns spy qf q
    set time 0.01
    set now [$ns now]
    # set len [$qu length]
    # set sum [expr $sum+$len]
    # incr number
    puts -nonewline $qf "$now [$spy set pkts_] "
    puts $qf "[$spy set parrivals_] [expr [$spy set parrivals_] - [$spy s
    $ns at [expr $time+$now] "queueLength $sum $number"
}

proc finish {} {
    global ns f spy const

    puts "Ayyyyee!"
    puts "Avg thput [expr [$spy set bdepartures_] / [$ns now]] oct/s"
    # puts "Queue [$q length]"
    $ns flush-trace
    close $f

    exit 0
}
```



Systemes à événements discrets académiques

Systemique

Analyse des systèmes complexes par réduction.

- décomposition \rightarrow structure (blocs + relation)
- analyse des blocs (méthodes opérationnelles)
- agrégation/composition
 - exacte (formes produits, «algèbres», «calculus»)
 - approchée/heuristique
 - avec bornes

Décomposition

- identifier les éléments (sous-systèmes)
- identifier les relations

Comment faire automatiquement ?

- expertise du concepteur
- contraindre par le langage de description ?

Langages de blocs

Langages de description de systèmes faisant appel à des «objets» à mettre en relation.

Exemples :

Matlab/Simulink équations différentielles/récurrentes
comme **langage de programmation** → «simulation»
(intégration numérique), et éventuellement des
solutions analytiques.

QNAP/RESQ/PAW Langages de files d'attente → simulation
(«Monte Carlo»), et éventuellement des solutions
analytiques.

Réseaux de Petri Langages de réseaux de Petri à objets →
exécution, et éventuellement analyse qualitative.

Méthodes opérationnelles

Formalismes se prêtant à une (dé)composition par blocs et à une analyse poussée.

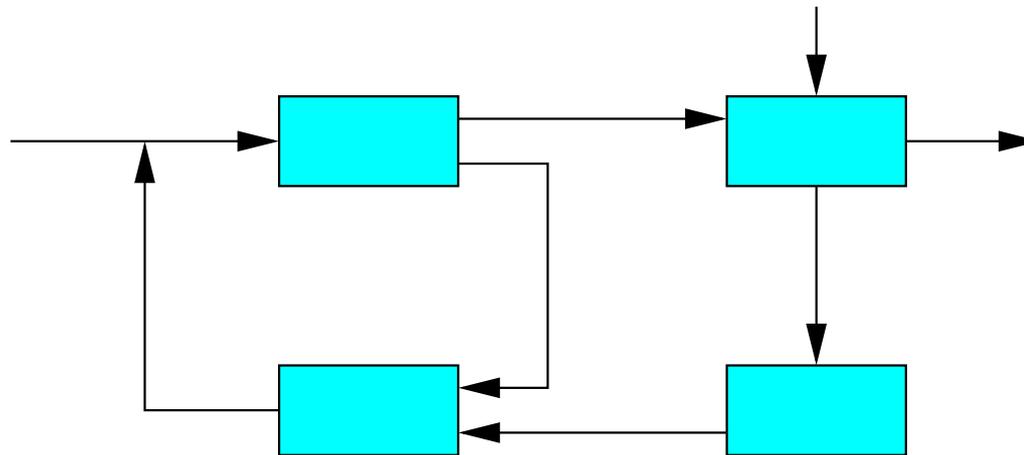
- Chaînes de Markov
- Automates temporisés/stochastiques
- Réseaux de files d'attente
- Réseaux de Petri
- Algèbres de processus
- Algèbres «exotiques»
- ...

Recomposition

Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.

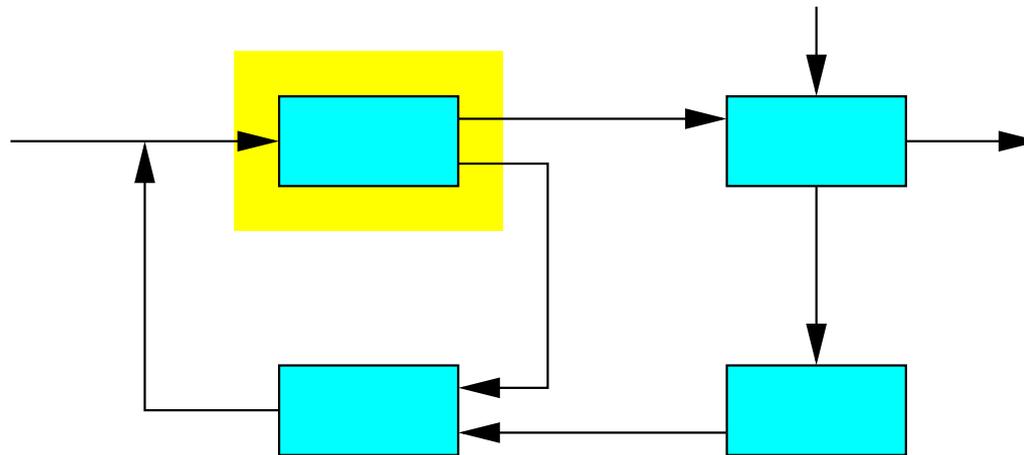
Recomposition

Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.



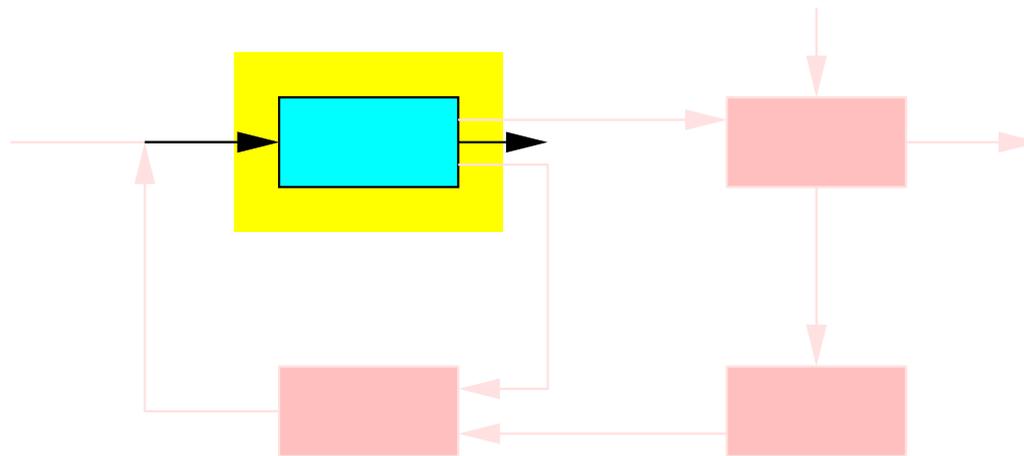
Recomposition

Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.



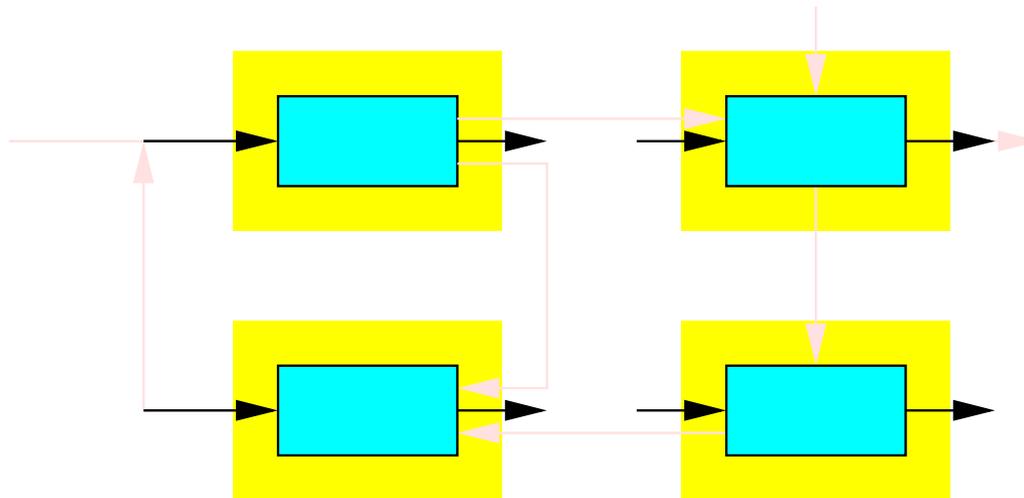
Recomposition

Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.



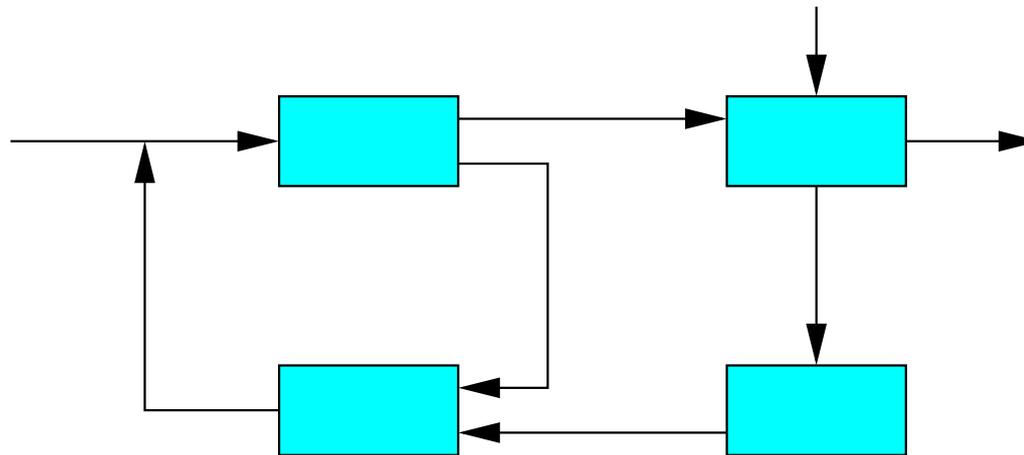
Recomposition

Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.



Recomposition

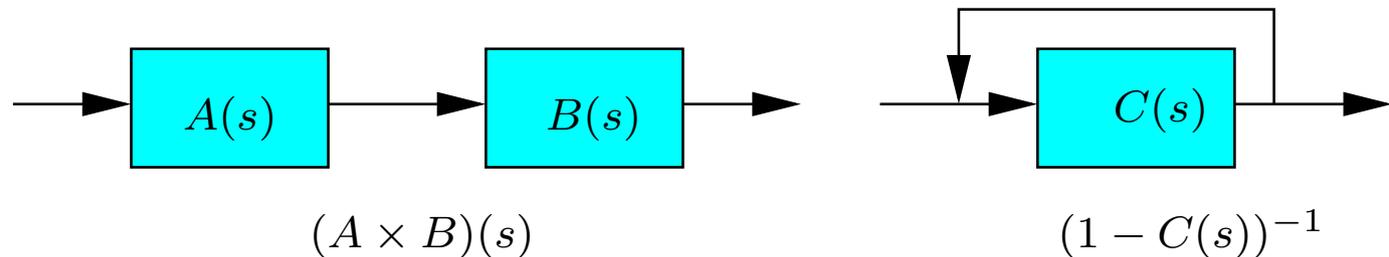
Principe du **point fixe** : coïncidence des «signaux» de sortie et d'entrée.



Recomposition (suite)

Composition exacte :

- existence d'une fonction de transfert
- composition («algèbre») des fonctions de transfert



- compatibilité des blocs (ex : formes produits pour les files d'attente)

$$P(N_1 = n_1, \dots, N_p = n_p) = \prod_{i=1}^p P(N_i = n_i) .$$

Recomposition (suite)

Composition approchée :

- on ne sait pas calculer la correspondance entrée/sortie pour toute entrée...
- approximation du processus de sortie
ex. si stochastique : Poisson, i.i.d avec deux moments, Markov-Modulé
ex. si déterministe : périodique
- itération jusqu'à convergence

Recomposition (fin)

Composition avec bornes (\rightarrow construction de «pire cas») :

- Comparaisons trajectorielles/stochastiques

$$X \geq_c Y \implies Ef(X) \geq Ef(Y), \quad \forall f \in \mathcal{C}.$$

- Association

$$Ef(X)g(Y) \geq Ef(X)Eg(Y).$$

- Majorisation

$$x \prec y \iff \sum_{i=1}^k x_i \leq \sum_{i=1}^k y_i, \quad \forall k.$$

Chaînes de Markov

Méthode universelle. Ingrédients :

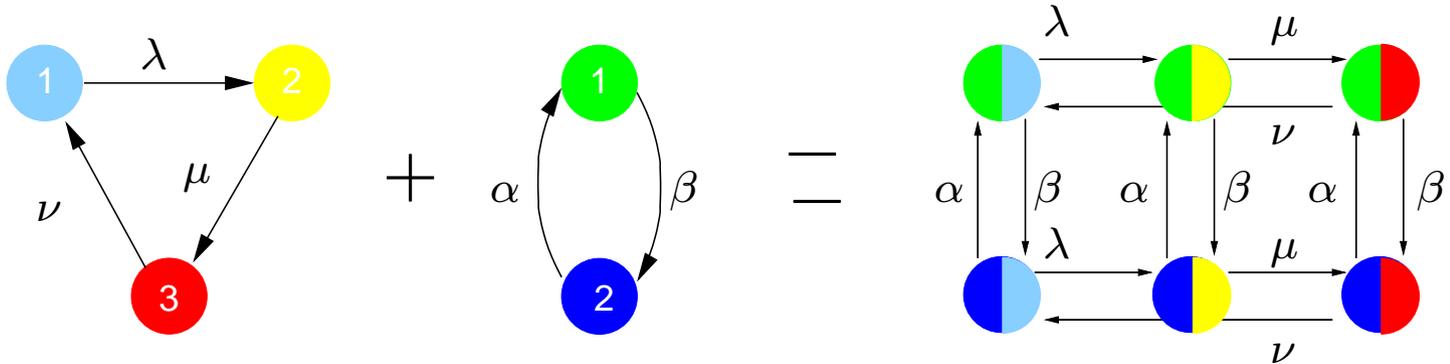
- un espace d'états \mathcal{E}
- des transitions probabilisées, dans une matrice P .

Composition de blocs :

$$(\mathcal{E}_1, P_1) + (\mathcal{E}_2, P_2) \rightarrow (\mathcal{E}_1 \times \mathcal{E}_2, P_1 \otimes_f P_2),$$

f fonction décrivant le couplage entre les transitions.

Chaînes de Markov (suite)



$$\begin{pmatrix} -\lambda & \lambda & 0 \\ 0 & -\mu & \mu \\ \nu & 0 & -\nu \end{pmatrix}$$

$$\oplus \begin{pmatrix} -\alpha & \alpha \\ \beta & -\beta \end{pmatrix}$$

=

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} - & \lambda & 0 & \alpha & 0 & 0 \\ 0 & - & \mu & 0 & \alpha & 0 \\ \nu & 0 & - & 0 & 0 & \alpha \\ \hline \beta & 0 & 0 & - & \lambda & 0 \\ 0 & \beta & 0 & 0 & - & \mu \\ 0 & 0 & \beta & \nu & 0 & - \end{array} \right)$$

Modélisation markovienne

Prise en compte de durées non constantes/non exponentielles

- Modèles semi-markoviens
- Décomposition/approximation de lois par des lois «à phases»

Prise en compte de l'histoire

$$X_{n+1} = f(X_n, \dots, X_{n-p+1}; \zeta_n)$$

Augmentation de l'espace d'états :

$$Z_n = (X_n, \dots, X_{n-p+1}) \quad Z_{n+1} = F(Z_n; \zeta_n) .$$

Solution de modèles Markoviens

- Méthodes de résolution exacte (\rightarrow numérique)
- Simulation «Monte Carlo» (approchée, exacte)

Solution exacte :

- Espace d'état fini : algèbre linéaire

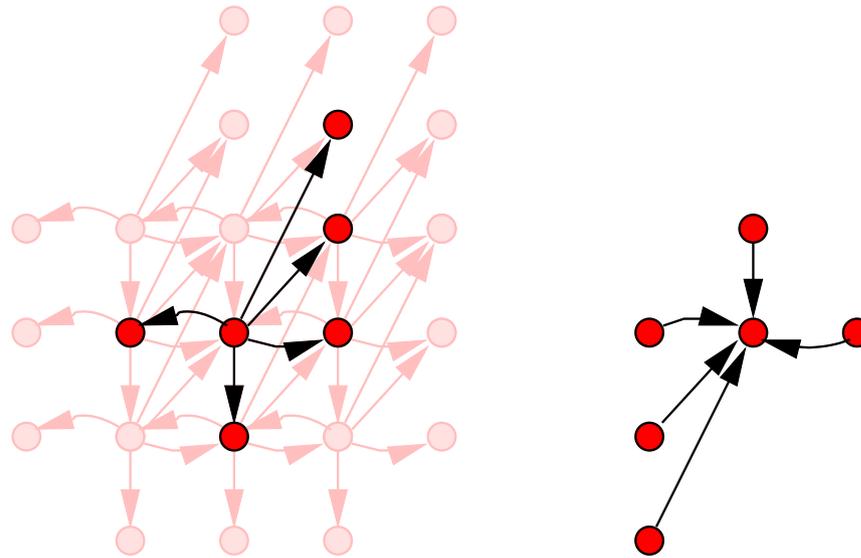
probabilités stationnaires $\pi = \pi \times P$

temps moyen d'atteinte $T = (I - P)^{-1} \times \mathbf{1}$

- Espace d'état infini : séries génératrices

Utilisation des séries génératrices

Exploitation d'une régularité spatiale dans les transitions :



Probabilités stationnaires :

$$\pi(\vec{n}) = \sum_m P_m \pi(\vec{n} - \vec{m})$$

Utilisation des séries génératrices (suite)

En passant aux séries génératrices :

$$\Pi(\vec{z}) = \underbrace{P(\vec{z}) \times \Pi(\vec{z})}_{\text{intérieur du domaine}} + \underbrace{\Pi_0(\vec{z})}_{\text{conditions au bord}}$$

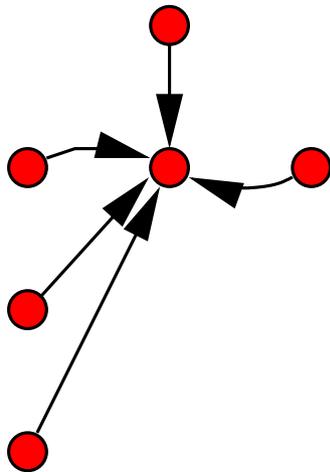
$$\Pi(\vec{z}) = E(\vec{z}^{\vec{n}}) \quad P(\vec{z}) = \sum_m \vec{z}^{\vec{m}} P_m .$$

→ possibilité de traitement automatique, en utilisant des outils formels et numériques.

Utilisation des séries génératrices (suite)

En passant aux séries génératrices :

$$\Pi(\vec{z}) = \underbrace{P(\vec{z}) \times \Pi(\vec{z})}_{\text{intérieur du domaine}} + \underbrace{\Pi_0(\vec{z})}_{\text{conditions au bord}}$$



$$P(x, y) = x + xy + xy^2 + x^{-1} + y^{-1}$$

Synthèse

La panoplie de l'évaluateur de performances comporte à présent de nombreux outils :

- stochastiques
 - analytiques, numériques
 - algébriques
- + formalismes et techniques opérationnelles permettant :
- une description modulaire des systèmes
 - l'analyse complète des performances chaque bloc séparément
 - la reconstitution des performances du système global, exactement ou sous la forme de bornes.

Donc tout va bien...

Opérationnel ?

De nombreuses limitations...

- puissance de modélisation
- taille de l'espace d'états (matrices...)
- dimensions de l'espace d'états (séries génératrices...)
- un bon langage de description ?



Systemes à événements discrets industriels

Systemes dynamiques dans l'Industrie

Praticien : de l'Industrie ou recherche finalisée dans un des domaines d'application des (s)DEDS cités plus haut.

Constat : les Praticiens semblent ne pas utiliser de méthodes analytiques et recourent massivement à la **simulation**.

Pourquoi ?

Deux groupes d'explications :

- inadéquation des outils
- inadéquation des ouvriers

Limitations techniques

Les outils analytiques ne sont pas utilisables **tels quels** :

- champ d'application : hypothèses «trop fortes» inadéquates avec la réalité.
- niveau de description inadéquat (files d'attente : où sont-elles ? jetons de réseaux de Petri, matrices (max,+)...)
- mise en œuvre : lecture d'articles, implémentation de formules, algorithmes...

Limitations culturelles

L'environnement du Praticien se caractérise par une forte contrainte temporelle. Les résultats doivent être obtenus **vite** et **sûrement**.

Aspect paradoxal :

- les méthodes analytiques permettent souvent d'accélérer le calcul de résultats
- les résultats obtenus peuvent être plus fiables que ceux de simulations.

Mais :

- obtenir un modèle traitable analytiquement **et** validé par rapport au réel coûte du temps.

Limitations culturelles (suite)

Alors que :

- développer une simulation, conduire les expériences, etc. est un processus considéré comme maîtrisé.

Du point de vue des praticiens :

- ils ne savent pas que des outils analytiques existent
- ils ne savent pas se servir de ces outils
→ plus de temps pour l'étude, moins de confiance
- ils ne croient pas aux résultats
- leurs clients ne croient pas aux résultats

Analogies pour l'analyse d'algorithmes ?

Praticiens : les programmeurs.

- aucun de fait d'analyse d'algorithmes, donc
 - ils ne savent pas la complexité spatiale et temporelle de leur programmes
 - ils ne peuvent pas choisir la meilleure méthode
- comment le faire à leur place ?
- complexité algorithmique \leftrightarrow modèle de données ?

Quelles solutions ?

- mettre des outils logiciels à disposition
- les cacher à l'utilisateur

Structure du système ?

- analyse automatique très difficile
- → exploitation de l'expertise du modélisateur

Possibilité : contraindre la description des modèles (langage, interface utilisateur).

Peu populaire parmi les Praticiens. Acceptable si bon rapport flexibilité/puissance d'analyse...

En conclusion

Finalelement, que faut-il ?

- des modèles et des résultats plus puissants ?

En conclusion

Finalelement, que faut-il ?

- des modèles et des résultats plus puissants ?
- des logiciels plus évolués ?

En conclusion

Finalelement, que faut-il ?

- des modèles et des résultats plus puissants ?
- des logiciels plus évolués ?
- des formations plus complètes aux systèmes dynamiques à événements discrets ?

En conclusion

Finalelement, que faut-il ?

- des modèles et des résultats plus puissants ?
- des logiciels plus évolués ?
- des formations plus complètes aux systèmes dynamiques à événements discrets ?

