Influence des conditions de bord dans les réseaux d'automates booléens à seuil et application à la biologie

Sylvain Sené

Directeurs de thèse Jacques Demongeot et Michel Morvan

15 octobre 2008





Plan de la présentation

















Quelques exemples d'automates dans la vie quotidienne







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Bords dans les automates cellulaires







Objectif : avancer vers la réalité biologique

Idée générale

Réseaux d'automates booléens : candidats pertinents à la modélisation de certains mécanismes de régulation biologique

Comprendre l'influence des conditions de bord dans des réseaux d'automates de plus en plus proches de la réalité biologique







Plan de la présentation







Réseaux physiques

Réseaux biologiques

Conclusio



Systèmes dynamiques



Définition

Un système dynamique est un système régi par des interactions entre éléments ayant lieu au cours du temps. Formellement, il s'agit d'un triplet (X, T, f) où :

- X est l'espace des configurations,
- T est l'espace du temps,
- *F* est une fonction *F* : X × *T* → X, appelée fonction de transition globale, qui satisfait
 - $\forall x \in \mathbb{X}, F(x,0) = x$
 - $\forall x \in \mathbb{X}, \ \forall t_1, t_2 \in \mathbb{N}, \ F(F(x, t_1), t_2) = F(x, t_1 + t_2)$



Attracteurs et bassins d'attraction



Contexte : Systèmes dynamiques discrets

Définition

L'ensemble des points fixes et des cycles limites d'un système est appelé l'ensemble de ses attracteurs.

Définition

L'ensemble des configurations dont l'évolution amène à un même attracteur A est appelé le bassin d'attraction de A.





Attracteurs et bassins d'attraction



Contexte : Systèmes dynamiques discrets

Définition

L'ensemble des points fixes et des cycles limites d'un système est appelé l'ensemble de ses attracteurs.

Définition

L'ensemble des configurations dont l'évolution amène à un même attracteur A est appelé le bassin d'attraction de A.





Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982











Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982











Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982











Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982









Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982









Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982











Réseaux d'automates booléens à seuil

McCulloch & Pitts, Journal of Mathematical Biology, 1943 Hopfield, PNAS, 1982







Centre et bord d'un réseau



Définition

L'excentricité $\epsilon(v)$ d'un sommet v d'un graphe G est la distance maximale entre v et tous les autres sommets de G.

S 2014 ∧ 2012 1. SALAN WINTER 183. WINT / 2. W/2 - 1 - 1 - 2 - 2 - 2

Définition

Le centre d'un réseau d'automates est l'ensemble des sommets d'excentricité minimale de son graphe d'interaction.

Définition

Le bord d'un réseau d'automates est l'ensemble des sommets source de son graphe d'interaction.





Centre et bord d'un réseau



Définition

L'excentricité $\epsilon(v)$ d'un sommet v d'un graphe G est la distance maximale entre v et tous les autres sommets de G.

N 2012 A 2012 I NA 2012 AND AND AND AND A 2017

Définition

Le centre d'un réseau d'automates est l'ensemble des sommets d'excentricité minimale de son graphe d'interaction.

Définition

Le bord d'un réseau d'automates est l'ensemble des sommets source de son graphe d'interaction.





Réseaux physiques

Plan de la présentation









Réseaux biologiques





Réseaux physiques

Quelques définitions



- Voisinage d'un automate : ses plus proches voisins (N, S, E, O) + lui-même
- Symétrie
- Attractivité Vs. Répulsivité
- Isotropie Vs. Anisotropie
- Invariance par translation Vs. Non invariance par translation 2.



Quelques définitions



- Voisinage d'un automate : ses plus proches voisins (N, S, E, O) + lui-même
- Symétrie



- Attractivité Vs. Répulsivit
- Isotropie Vs. Anisotropie
- Invariance par translation Vs. Non invariance par translation


Quelques définitions



- Voisinage d'un automate : ses plus proches voisins (N, S, E, O) + lui-même
- Symétrie
- Attractivité Vs. Répulsivité





- Isotropie Vs, Anisotropie
- Invariance par translation Vs. Non invariance par translation



Quelques définitions



- Voisinage d'un automate : ses plus proches voisins (N, S, E, O) + lui-même
- Symétrie
- Attractivité Vs. Répulsivité
- Isotropie Vs. Anisotropie



Invariance par translation Vs. Non invariance par translation



Quelques définitions



- Voisinage d'un automate : ses plus proches voisins (N, S, E, O) + lui-même
- Symétrie
- Attractivité Vs. Répulsivité
- Isotropie Vs. Anisotropie
- Invariance par translation Vs. Non invariance par translation





Contexte général



- Réseaux d'automates booléens à seuil stochastiques symétriques
- Chaînes de Markov
 - Markovienne





Mesure invariante



Objectif

Proposer une expression générale de la mesure invariante d'un réseau d'automates booléens à seuil en dynamique bloc-séquentielle

Restriction au cas des réseaux feed-forward



Mesure invariante



Objectif

Proposer une expression générale de la mesure invariante d'un réseau d'automates booléens à seuil en dynamique bloc-séquentielle





Mesure invariante



Objectif

Proposer une expression générale de la mesure invariante d'un réseau d'automates booléens à seuil en dynamique bloc-séquentielle





Mesure invariante



Objectif

Proposer une expression générale de la mesure invariante d'un réseau d'automates booléens à seuil en dynamique bloc-séquentielle







• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R feed-forward*

- Recherche de $\mu(A)$ pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au i ème bloc $\mu_i(A) = \sum_{D \in B} \mu_i(A \cup D \cup A^{(+)}), \quad M_i(A \cup D \cup A^{(+)} A)$
- Proposition d'une formule pour (A) (A) DUA
- Simplification grace à l'hypothèse de symétrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{i=1}^{m} \mu(A) = \sum_{S \in A} \mu(S) \vee \mu(S, A)$





• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R feed-forward*

- Recherche de µ(A) pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au rième bloc $\mu_i(A) = \sum_{D \in B} \mu_i(A, \cup D \cup A^{(+)}) \cdot M_i(A, \cup D \cup A^{(+)}, A)$
- Proposition d'une formule pour µ,(A, u.D, u.A
- Simplification grace à l'hypothèse de synètrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{i=1}^{m} \mu(A) \neq \sum_{S \in A} \mu(S) \cdot M(S, A)$





• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R* feed-forward

- Recherche de $\mu(A)$ pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au *i*-ème bloc
 µ_i(A) = Σ_{D⊂Bi} μ_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹) · M_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹, A)
- Proposition d'une formule pour y (A, UD).
- Simplification grace à l'hypothèse de symetrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{i=1}^{m} \mu(A) = \sum_{S \in R} \mu(S)$ $\forall i(S, A)$





• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R feed-forward*

- Recherche de $\mu(A)$ pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au *i*-ème bloc
 µ_i(A) = ∑_{D⊂Bi} µ_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹) · M_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹, A)
- Proposition d'une formule pour $\mu_i(A_i \cup D \cup A^{i+1})$
- Simplification grace à l'hypothese de symétrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{j=1}^{m} \mu_j(A) \neq \sum_{s \in A} \mu_j(S) \cdot M(S, A)$





• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R* feed-forward

- Recherche de $\mu(A)$ pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au *i*-ème bloc
 µ_i(A) = Σ_{D⊂Bi} μ_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹) · M_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹, A)
- Proposition d'une formule pour $\mu_i(A_i \cup D \cup A^{i+1})$
- Simplification grâce à l'hypothèse de symétrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{i=1}^{m} \mu(A) \neq \sum_{s \in A} \mu(S)$ (4)





• Hypothèse : dynamique bloc-séquentielle dans un réseau symétrique *R feed-forward*

- Recherche de $\mu(A)$ pour une configuration quelconque A
- Focalisation au niveau des blocs et écriture de la formule de définition générale de la mesure invariante locale au *i*-ème bloc
 µ_i(A) = Σ_{D⊂Bi} μ_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹) · M_i(A_i ∪ D ∪ Aⁱ⁺¹, A)
- Proposition d'une formule pour $\mu_i(A_i \cup D \cup A^{i+1})$
- Simplification grâce à l'hypothèse de symétrie
- Obtention de $\mu(A) = \prod_{i=1}^{m} \mu_i(A) = \sum_{S \subset R} \mu(S) \cdot \mathcal{M}(S, A)$



Modes d'itération et transitions de phase (1)



Principe de transition de phase

Soit *R* un réseau. On calcule 2 mesures invariantes : l'une, μ_{B0} , quand on ajoute à *R* un bord *B*0, l'autre, μ_{B1} , quand on affecte à *R* un bord *B*1.

Définition

Il y a transition de phase si les deux mesures invariantes μ_{B0} et μ_{B1} sont différentes.

Théorème

Si une transition de phase due à l'influence des conditions de bord émerge du comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléens à seuil R, elle est observable en dynamique parallèle, séquentielle, et dans toutes les dynamiques blocs-séquentielles équivalentes à des dynamiques blocs-parallèles issues de subdivisions successives de R en blocs creux.





Modes d'itération et transitions de phase (1)



Principe de transition de phase

Soit *R* un réseau. On calcule 2 mesures invariantes : l'une, μ_{B0} , quand on ajoute à *R* un bord *B*0, l'autre, μ_{B1} , quand on affecte à *R* un bord *B*1.

Définition

Il y a transition de phase si les deux mesures invariantes μ_{B0} et μ_{B1} sont différentes.

Théorème

Si une transition de phase due à l'influence des conditions de bord émerge du comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléens à seuil R, elle est observable en dynamique parallèle, séquentielle, et dans toutes les dynamiques blocs-séquentielles équivalentes à des dynamiques blocs-parallèles issues de subdivisions successives de R en blocs creux.





Modes d'itération et transitions de phase (2)

La probabilité stationnaire d'une configuration x peut s'exprimer comme :

$$\mu(x) = \frac{e^{E(x)}}{\sum_{y \in \mathbb{X}} e^{E(y)}} = \frac{e^{E(x)}}{Z}$$

Définition

L'énergie libre de R, notée $\psi(R)$, est le logarithme de la fonction de partition.

Idée générale de la preuve

Trouver une relation de proportionalité entre $\psi_{par}(R)$ et $\psi_{seq}(R)$ telle que :

$$\psi_{par}(R) = \gamma \cdot \psi_{seq}(R)$$

On ne change pas la relation d'égalité ou d'inégalité entre les mesures invariantes quand on passe d'un mode d'itération à un autre





Vers l'observation de transitions de phase

Objectif

Contourner les difficultés d'obtenir des résultats théoriques sur des réseaux plus complexes

• Représenter graphiquement les transitions de phase dues à l'influence des conditions de bords si elles existent



Exploration des phénomènes de transition de phase en 2D



Objectif

Trouver comment mesurer concrètement des transitions de phase

ldée

Une mesure invariante donne une indication sur la fréquence d'apparition des configurations à l'asymptotique.

Elle donne donc une indication sur la fréquence d'activation des automates.

Définition

L'activité d'un automate d'un réseau R est le nombre de fois où cet automate est à l'état actif au cours de l'évolution de R.

On a une transition de phase si l'activité centrale d'un réseau soumis à des conditions de bord *B*0 est différente de son activité centrale lorsqu'il est soumis à des conditions différentes *B*1.

Réseaux attractifs homogènes



Réseaux physiques "parfaits"



 37×37

 131×131

Réseaux physiques avec contrainte d'auto-interaction relachée



Diapo. 21/33

Réseaux plus complexes



Réseaux attractifs

Forme triangulaire des domaines de transition de phase

Influence plus importante des conditions de bord



Réseaux répulsifs



Forme "parabolique" des domaines de transition de phase Variations de l'emplacement du domaine dans les réseaux physiques avec auto-interaction forcée

Réseaux avec condition d'auto-interaction relaxée plus sensibles à l'influence des conditions de bord mais moins sensibles à la relaxation des contraintes



Plan de la présentation















Morphogenèse florale d'Arabidopsis thaliana







Tissus cellulaires
Sépales
Pétales
Étamines
Carpelles
Inflorescence
Mutant
<u> </u>
· · · ·

Mendoza & Alvarez-Buylla, Journal of Theoretical Biology, 1998



Résultats expérimentaux sur l'influence de la gibbérelline



Goto & Pharis, Canadian Journal of Botany, 1999







Variations autour du réseau de Mendoza

Modèle déterministe et dynamique séquentielle







Tailles relatives des bassins d'attraction

Tailles relatives des bassins d'attraction





Robustesse du système face à des perturbations d'états



Objectif

Calculer les probabilités de changement de bassins d'attraction en fonction d'un paramètre stochastique de perturbation d'état.



Obtention des formules explicites des polynômes caractéristiques des probabilités de changement de bassins d'attraction en fonction du taux de perturbation d'état α



Algorithme



 $P(c \rightarrow c' \mid p_k) = 0 \text{ ou } 1$ $P(c
ightarrow c'|k) = rac{\sum_{
ho_k \in P_k} P(c
ightarrow c'|p_k)}{\binom{n}{k}}$ $P_{\alpha}(k) = \binom{n}{k} \cdot \alpha^{k} \cdot (1-\alpha)^{n-k}$ $P_{lpha}(c
ightarrow c') = \sum_{k=0}^{n} (P(c
ightarrow c'|k)\cdot P_{lpha}(k))$ $P_{lpha}(c
ightarrow B_j) = \sum P_{lpha}(c
ightarrow c')$ $c' \in B_i$ $P_{lpha}(B_i
ightarrow B_j) = rac{\sum_{m{c} \in B_i} P_{lpha}(m{c}
ightarrow B_j)}{|B_i|}$

 $P_{\alpha}(B_{i} \rightarrow B_{j}) = z_{n} \cdot \alpha^{n} + z_{n-1} \cdot \alpha^{n-1} \cdot (1-\alpha) + \ldots + z_{1} \cdot \alpha \cdot (1-\alpha)^{n-1} + z_{0} \cdot (1-\alpha)^{n}$



Résultats



Bassin d'origine — Sépales







Bilan du travail réalisé







Perspectives



- Perte de linéarité : potentiels de couples Vs. potentiels de triplets
- Lien entre le modèle stochastique et le modèle déterministe
- Observabilité des transitions de phase en fonction des modes d'itérations
- Améliorations du réseau de Mendoza
- Complexité de l'algorithme d'étude de la robustesse face aux perturbations d'état
- Donner un sens aux cycles limites



Annexes





Transitions de phase et modes d'itération Cheminement de la preuve

Définition

Un bloc B d'un réseau R est creux si :

 $\forall i,j \in S, i \neq j, w_{ij} = 0$



Soit un réseau R divisé en 2 blocs creux R, et R₂

- Première étape : montrer que l'energie parallèle d'une configuration peut s'exprimer comme la somme des energies sequentielles des deux configurations locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Deuxième étape : montrer que la fonction de partition parallèle est égale au produit des fonctions de partition séguentielles locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Ce résultat reste viai si l'on subdivise les blocs en blocs de plus en plus petits, jusqu'à atteindre le mode ditération sequentiel.

Annexes





Transitions de phase et modes d'itération Cheminement de la preuve

Définition

Un bloc B d'un réseau R est creux si :

 $\forall i, j \in S, i \neq j, w_{ij} = 0$





- Première étape : montrer que l'énergie parallèle d'une configuration peut s'exprimer comme la somme des énergies sequentielles des deux configurations locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Deuxième étape : montrer que la fonction de partition parallèle est égale au produit des fonctions de partition séguentielles locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Ce résultat reste viai si l'on subdivise les blocs en blocs de plus en plus petits, jusqu'à atteindre le mode ditération sequentiel.

Annexes





Transitions de phase et modes d'itération Cheminement de la preuve

Définition

Un bloc B d'un réseau R est creux si :

 $\forall i, j \in S, i \neq j, w_{ij} = 0$



- Soit un réseau R divisé en 2 blocs creux R₁ et R₂.
- Première étape : montrer que l'énergie parallèle d'une configuration peut s'exprimer comme la somme des énergies séquentielles des deux configurations locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Deuxième étape : montrer que la fonction de partition parallèle est égale au produit des fonctions de partition séguentielles locales aux blocs creux R₁ et R₂.
- Ce résultat reste viai si l'on subdivise les blocs en blocs de plus en plus petits, jusqu'à atteindre le mode ditération sequentiel.
Annexes





Transitions de phase et modes d'itération Cheminement de la preuve

Définition

Un bloc B d'un réseau R est creux si :

 $\forall i, j \in S, i \neq j, w_{ij} = 0$



- Soit un réseau R divisé en 2 blocs creux R₁ et R₂.
- Première étape : montrer que l'énergie parallèle d'une configuration peut s'exprimer comme la somme des énergies séquentielles des deux configurations locales aux blocs creux *R*₁ et *R*₂.
- Deuxième étape : montrer que la fonction de partition parallèle est égale au produit des fonctions de partition séquentielles locales aux blocs creux *R*₁ et *R*₂.
- Ce résultat reste viai si l'on subdivise les blocs en blocs de plus en plus petits, jusqu'à atteindre le mode ditération sequentiel.

Annexes





Transitions de phase et modes d'itération Cheminement de la preuve

Définition

Un bloc B d'un réseau R est creux si :

 $\forall i, j \in S, i \neq j, w_{ij} = 0$



- Soit un réseau R divisé en 2 blocs creux R₁ et R₂.
- Première étape : montrer que l'énergie parallèle d'une configuration peut s'exprimer comme la somme des énergies séquentielles des deux configurations locales aux blocs creux *R*₁ et *R*₂.
- Deuxième étape : montrer que la fonction de partition parallèle est égale au produit des fonctions de partition séquentielles locales aux blocs creux *R*₁ et *R*₂.
- Ce résultat reste vrai si l'on subdivise les blocs en blocs de plus en plus petits, jusqu'à atteindre le mode d'itération séquentiel.



Le comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléen à seuil symétrique soumis à l'influence de conditions de bord n'admet pas de transition de phase.





Le comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléen à seuil symétrique soumis à l'influence de conditions de bord n'admet pas de transition de phase.

Idée :

- Réduire la markovienne à une matrice de transfert réduite au simple voisinage de l'automate central contenant les coefficients des équations de projectivité et de conditionnement.
- Proposer une condition possible de transition de phase : nullité du déterminant de la matrice de transfert.
- Prouver, dans les conditions de nullité et de non-nullité du déterminant, que les mesures invariantes sont égales que les conditions de bord soient fixées à 0 ou à 1.



Le comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléen à seuil symétrique soumis à l'influence de conditions de bord n'admet pas de transition de phase.

Idée :

- Réduire la markovienne à une matrice de transfert réduite au simple voisinage de l'automate central contenant les coefficients des équations de projectivité et de conditionnement.
- Proposer une condition possible de transition de phase : nullité du déterminant de la matrice de transfert.
- Prouver, dans les conditions de nullité et de non-nullité du déterminant, que les mesures invariantes sont égales que les conditions de bord soient fixées à 0 ou à 1.



Le comportement asymptotique d'un réseau d'automates booléen à seuil symétrique soumis à l'influence de conditions de bord n'admet pas de transition de phase.

Idée :

- Réduire la markovienne à une matrice de transfert réduite au simple voisinage de l'automate central contenant les coefficients des équations de projectivité et de conditionnement.
- Proposer une condition possible de transition de phase : nullité du déterminant de la matrice de transfert.
- Prouver, dans les conditions de nullité et de non-nullité du déterminant, que les mesures invariantes sont égales que les conditions de bord soient fixées à 0 ou à 1.



Conditions de bord extrémales en attractif



$$\begin{aligned} \mathcal{P}_{q} &= 1 - [\min(P_{01}^{0}, P_{10}^{0}) + \min(P_{01}^{1}, P_{10}^{1}) + \min(P_{01}^{01}, P_{10}^{01}) + \min(P_{01}^{10}, P_{10}^{10})] \\ &= 1 - (0.00 + 0.55 + 0.02 + 0.03) \\ &= 0.40 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathcal{P}_{e} &= 1 - [\min(P_{0}^{0}, P_{1}^{0}) + \min(P_{0}^{1}, P_{1}^{1}) + \min(P_{0}^{01}, P_{1}^{01}) + \min(P_{0}^{10}, P_{1}^{10})] \\ &= 1 - (0,00 + 0,02 + 0,00 + 0,00) \\ &= 0.98 \end{aligned}$$



Annexes

Conditions de bord en quinconce en répulsif



$$\begin{aligned} \mathcal{P}_{e} &= 1 - [\min(P_{0}^{0}, P_{1}^{0}) + \min(P_{0}^{1}, P_{1}^{1}) + \min(P_{0}^{01}, P_{1}^{01}) + \min(P_{0}^{10}, P_{1}^{10})] \\ &= 1 - (0,00 + 0,00 + 0,23 + 0,49) \\ &= 0,28 \end{aligned}$$

 $\mathcal{P}_q = 1 - [\min(P_{01}^0, P_{10}^0) + \min(P_{01}^1, P_{10}^1) + \min(P_{01}^{01}, P_{10}^{01}) + \min(P_{01}^{10}, P_{10}^{10})]$ = 1 - (0,00 + 0,00 + 0,00 + 0,00)

= 1

