Les jeux à la rescousse de l'informatique

James Campbell Alexander Main

UMONS - Université de Mons and F.R.S.-FNRS, Belgium





Exposé pour le mois du doctorant – 10 mars 2022

Un tour d'horizon de cet exposé

On discute dans cet exposé des thématiques de recherche qui m'intéressent en tant que doctorant.

- Motivations pour l'étude des méthodes formelles.
- Présentation de la synthèse réactive : conception automatique de systèmes réactifs à partir d'une spécification.
- Présentation des jeux et de leur intérêt dans la synthèse réactive.

Un tour d'horizon de cet exposé

On discute dans cet exposé des thématiques de recherche qui m'intéressent en tant que doctorant.

- Motivations pour l'étude des méthodes formelles.
- Présentation de la synthèse réactive : conception automatique de systèmes réactifs à partir d'une spécification.
- Présentation des jeux et de leur intérêt dans la synthèse réactive.

Objet central dans mon travail

Les stratégies dans les jeux, leurs représentations en pratique.

Plan de l'exposé

- 1 Motivations
- 2 Jeux
- 3 Stratégies
- 4 Stratégies et représentations efficaces

Plan de l'exposé

- 1 Motivations
- 2 Jeux
- 3 Stratégies
- 4 Stratégies et représentations efficaces

Le coût des bugs informatiques

- Les bugs informatiques peuvent avoir un coût important.
 - Un bug de division dans les processeurs Pentium II d'Intel a coûté 475 millions de dollars US en frais de remplacement.
 - Une erreur de software dans la machine de radiothérapie a causé au moins six incidents où des patients reçurent des doses massives de radiation.

Le coût des bugs informatiques

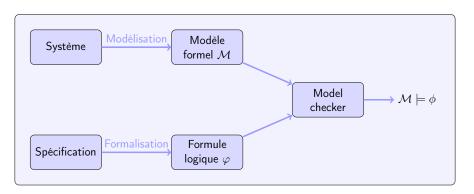
- Les bugs informatiques peuvent avoir un coût important.
 - Un bug de division dans les processeurs Pentium II d'Intel a coûté 475 millions de dollars US en frais de remplacement.
 - Une erreur de software dans la machine de radiothérapie a causé au moins six incidents où des patients reçurent des doses massives de radiation.
- Il est impératif que les systèmes critiques soient corrects.

Le coût des bugs informatiques

- Les bugs informatiques peuvent avoir un coût important.
 - Un bug de division dans les processeurs Pentium II d'Intel a coûté 475 millions de dollars US en frais de remplacement.
 - Une erreur de software dans la machine de radiothérapie a causé au moins six incidents où des patients reçurent des doses massives de radiation.
- Il est impératif que les systèmes critiques soient corrects.
- Les approches comme les tests ou l'examen du code par des pairs ont comme désavantage qu'ils interviennent tard dans l'implémentation d'un système → les correctifs sont souvent coûteux à implémenter.

Model checking

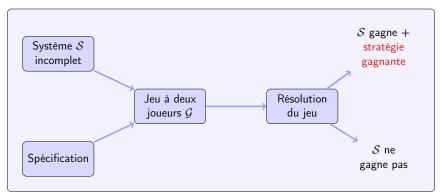
- Utilisé lors de la phase du conception du système.
- Un model checker fournit une garantie formelle sur le modèle du système.



Synthèse réactive

Approcher le problème différemment

- La synthèse réactive consiste à la génération automatique d'un système correct à partir d'une spécification.
- Approche basée sur la théorie des jeux : on modélise l'interaction du système et de son environnement comme un jeu.

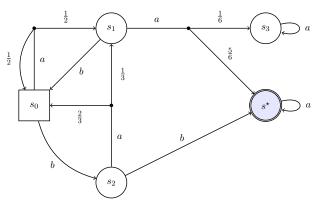


Plan de l'exposé

- 1 Motivations
- 2 Jeux
- 3 Stratégies
- 4 Stratégies et représentations efficaces

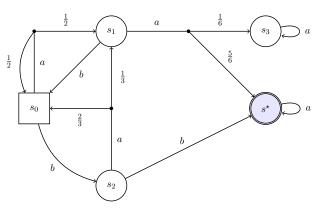
Qu'est-ce qu'un jeu?

■ On considère des jeux stochastiques à deux joueurs.



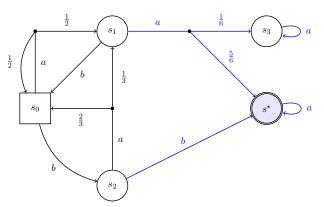
Qu'est-ce qu'un jeu?

- On considère des jeux stochastiques à deux joueurs.
- Chaque joueur a un objectif dont il veut assurer la satisfaction quelle que soit la stratégie de l'adversaire : e.g., le but du système est d'atteindre l'état s*.



Qu'est-ce qu'un jeu?

- On considère des jeux stochastiques à deux joueurs.
- Chaque joueur a un objectif dont il veut assurer la satisfaction quelle que soit la stratégie de l'adversaire : e.g., le but du système est d'atteindre l'état s*.



Jeux stochastiques à deux joueurs Définition

Définition

Un jeu stochastique à deux joueurs est un tuple $\mathcal{G}=(S,S_1,S_2,A,\delta)$ où

- S est un ensemble fini d'états;
- \blacksquare (S_1, S_2) est une partition de S;
- \blacksquare A est un ensemble fini d'actions;
- $\delta \colon S \times A \to \mathcal{D}(S)$ est une fonction (partielle) de transition probabiliste.

Pour tout $s \in S$, on note A(s) l'ensemble des actions $a \in A$ telles que $\delta(s,a)$ est défini. On suppose qu'il n'y a pas d'état deadlock, i.e., on requiert que pour tout $s \in S$, $A(s) \neq \varnothing$.

Jeux stochastiques à deux joueurs

Parties, objectifs et gains

Soit $\mathcal{G} = (S, S_1, S_2, A, \delta)$ un jeu stochastique.

- Partie : suite $s_0a_1s_1... \in S(AS)^{\omega}$ telle que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $a_{n+1} \in A(s_n)$ et $\delta(s_n, a_{n+1})(s_{n+1}) > 0$.
- Histoire : préfixe fini d'une partie s'achevant dans un état. Pour $i \in \{1,2\}$, on note Hist_i pour l'ensemble des histoires terminant dans un état de S_i .

Jeux stochastiques à deux joueurs

Parties, objectifs et gains

Soit $\mathcal{G} = (S, S_1, S_2, A, \delta)$ un jeu stochastique.

- Partie: suite $s_0a_1s_1... \in S(AS)^{\omega}$ telle que pour tout $n \in \mathbb{N}$, $a_{n+1} \in A(s_n)$ et $\delta(s_n, a_{n+1})(s_{n+1}) > 0$.
- Histoire : préfixe fini d'une partie s'achevant dans un état. Pour $i \in \{1,2\}$, on note Hist_i pour l'ensemble des histoires terminant dans un état de S_i .

Il existe plusieurs manières de spécifier les buts des joueurs.

- Objectif: ensemble de parties gagnantes.
- Gain : une fonction de gain assigne à chaque partie un gain réel.

Plan de l'exposé

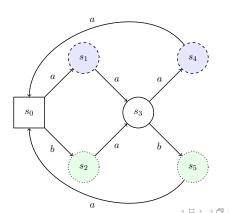
- 1 Motivations
- 2 Jeux
- 3 Stratégies
- 4 Stratégies et représentations efficaces

Stratégies

■ Dans l'exemple précédent, pour jouer de manière optimale, il suffisait de jouer en fonction de l'état courant.

Stratégies

- Dans l'exemple précédent, pour jouer de manière optimale, il suffisait de jouer en fonction de l'état courant.
- En général, les joueurs ont besoin de mémoire pour jouer de manière optimale.



Stratégies

Définition

Soit $i \in \{1,2\}$. Une stratégie du joueur i est une fonction $\sigma \colon \mathsf{Hist}_i(\mathcal{G}) \to \mathcal{D}(A)$ telle que pour tout $h = s_0 a_1 s_1 \dots s_n \in \mathsf{Hist}_i(\mathcal{G})$, et toute $a \in A$,

$$\sigma(h)(a) > 0 \implies a \in A(s_n).$$

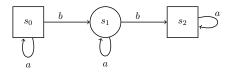
Une stratégie est l'objet formel qui correspond à un contrôleur du système.

Une stratégie peut-elle être implémentée?

- Les stratégies qui nous intéressent en pratique doivent pouvoir être implémentées.
- Or, une stratégie quelconque peut avoir besoin de mémoire infinie.

Une stratégie peut-elle être implémentée?

- Les stratégies qui nous intéressent en pratique doivent pouvoir être implémentées.
- Or, une stratégie quelconque peut avoir besoin de mémoire infinie.



■ Objectif : $\{(s_0a)^{\omega}\} \cup \{(s_0a)^k s_0 b(s_1a)^k s_1 b(s_2a)^{\omega} \mid k \in \mathbb{N}\}.$

Stratégies à mémoire finie

Le modèle classique utilisé pour représenter un contrôleur est basé sur des automates.

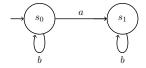
Définition

Une stratégie de \mathcal{P}_i est dite à mémoire finie si elle peut être encodée par une machine de Mealy stochastique $\mathcal{M} = (M, \mu_{\text{init}}, \alpha_{\text{up}}, \alpha_{\text{act}})$ où :

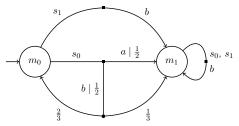
- *M* est un ensemble fini d'états de mémoire;
- \blacksquare $\mu_{\mathsf{init}} \in \mathcal{D}(M)$ est une distribution initiale;
- $\blacksquare \ \alpha_{\rm up} \colon M \times S \times A \to \mathcal{D}(M)$ est une fonction de mise à jour de la mémoire ;
- $\alpha_{\mathsf{act}} \colon M \times S_i \to \mathcal{D}(A)$ est une fonction d'action.

Comment jouer avec une stratégie à mémoire finie?

■ On considère le jeu suivant.



■ Un exemple de machine de Mealy pour ce jeu peut être représentée comme suit.



Plan de l'exposé

- 1 Motivations
- 2 Jeux
- 3 Stratégies
- 4 Stratégies et représentations efficaces

Qu'est-ce qu'une bonne stratégie?

En pratique, pour une classe donnée de spécifications, on recherche des algorithmes efficaces pour synthétiser des stratégies optimales, simples et petites.

Les questions de taille et de simplicité sont dépendantes du modèle choisi pour représenter les stratégies.

Qu'est-ce qu'une bonne stratégie?

En pratique, pour une classe donnée de spécifications, on recherche des algorithmes efficaces pour synthétiser des stratégies optimales, simples et petites.

Le point central de ma thèse porte sur ces modèles de stratégie.

- Comprendre les liens entre les différents modèles.
- Identifier la complexité des stratégies indépendamment des modèles.

Classification des stratégies à mémoire finie

- Résultats préliminaires : classification des machines de Mealy en termes de richesse des comportements possibles.
- Les machines de Mealy ont en généralité une initialisation, des sorties et des mises à jour stochastiques.

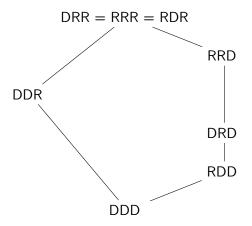
Question préliminaire

Comment est affectée la richesse des comportements si on rend certains de ces aspects déterministes?

- Notation pour classifier les machines de Mealy : acronymes XYZ où X, Y, Z ∈ {D, R} où D signifie déterministe, R aléatoire (random) et
 - X correspond à l'initialisation,
 - Y correspond aux sorties,
 - Z correspond aux mises à jour.



Classification des stratégies à mémoire finie



Merci pour votre attention!

Des questions?

Références I