

Localización y modelado simultáneos mediante generación y actualización automática de controladores discretos

27 de octubre de 2015

Propuesta de tesis

Director: Nicolas D'Ippolito Mail: srdipi@gmail.com

Integrante	LU	Correo electrónico
Pasquini, Ivan 141/09		pasquiniivan@gmail.com



Facultad de Ciencias Exactas y Naturales

Universidad de Buenos Aires

Ciudad Universitaria - (Pabellón I/Planta Baja) Intendente Güiraldes 2160 - C1428EGA Ciudad Autónoma de Buenos Aires - Rep. Argentina

Tel/Fax: (54 11) 4576-3359 http://www.fcen.uba.ar

1. Introducción

1.1. La síntesis de controladores

El modelo Machine-World de Michael Jackson establece un marco desde el cual aproximarse a la ingeniería de requerimientos. En este modelo, los requerimientos R son declaraciones prescriptivas sobre el mundo expresadas en términos de fenómenos sobre la interfaz entre la máquina que queremos construir y el mundo en el cual viven los problemas que queremos resolver. Dichos problemas son capturados como declaraciones prescriptivas expresadas en término de fenómenos del mundo llamados objetivos G, y declaraciones descriptivas sobre lo que nosotros asumimos que es verdad en el mundo, suposiciones de dominio D.

La tarea clave de la ingeniera de requerimientos es comprender y documentar los objetivos y las características del entorno. Teniendo estos modelos se pueden formular un conjunto de requerimientos para la máquina de forma que en conjunto con el entorno satisfagan los objetivos. Más formalmente $R, D \models G$.

Esto puede ser formulado como un problema de síntesis. Dados un conjunto de suposiciones del dominio y un conjunto de objetivos del sistema, construir automáticamente un modelo operacional de la maquina tal que compuesto con el modelo del entorno, los objetivos sean alcanzados. Para cumplir los objetivos, el modelo restringe la ocurrencia de eventos controlables basándose en la observación de los eventos que ya ocurrieron. Este problema se conoce como el problema de síntesis de controladores y está siendo estudiado exhaustivamente en varios aspectos de la ingeniería de los requerimientos.

Los Labelled Transition Systems (LTSs) son ampliamente utilizados para modelar y analizar el comportamiento de sistemas concurrentes y distribuidos. Son un sistema de transición de estados en el cual las transiciones son etiquetadas con acciones. El conjunto de acciones de un LTS se conoce como alfabeto comunicacional y constituye las interacciones que el sistema modelado puede tener con el entorno.

Los fluents nos permiten especificar propiedades basadas en estados en modelos basados en eventos. FLTL es una lógica temporal lineal que nos permite razonar sobre fluents. Un fluent está compuesto por un conjunto de acciones que lo activa, un conjunto de acciones que lo terminan y un valor booleano que indica si comienza activo o no.

Podemos describir la síntesis de controladores de la siguiente forma. Dados un LTS que describe el comportamiento del entorno, un conjunto de acciones controlables, un conjunto de fórmulas FLTL que representan las suposiciones del dominio y un conjunto de fórmulas FLTL que representan los objetivos del sistema, el problema de control de LTS es encontrar un LTS que solo restrinja la ocurrencia de acciones controlables y garantice que la composición en paralelo entre el ambiente y el LTS es deadlock free y que si las suposiciones de dominio se satisfacen, entonces los objetivos del sistema también son satisfechos.

1.2. La exploración en robótica

En la robótica, el problema de la exploración consiste en como usar al robot para maximizar el conocimiento sobre un área en particular. La utilización de robots es muy importante para la cartografía o búsqueda y rescate en lugares que son peligrosos o inaccesibles para las personas. En el caso de la utilización de robots autónomos, se utiliza la técnica de localización y modelado simultáneos, para construir un mapa de un entorno desconocido en el que se encuentra el robot, a la vez que estima su trayectoria al desplazarse dentro del entorno.

Los MTSs son nociones abstractas de los LTSs. Extienden los LTSs distinguiendo entre dos conjuntos de transiciones. Un MTS describe un conjunto de posibles LTSs describiendo un conjunto

máximo y un conjunto mínimo de transiciones para cada estado. Un MTSs describe transiciones requeridas, que deben existir, y transiciones posibles, que pueden existir. Por eliminación, las otras transiciones no pueden existir.

Hay una relación de refinamiento entre MTSs. Un LTS se puede ver como un MTS en donde la función de transición de las acciones posibles es igual que la función de transición de las acciones requeridas. Los LTSs que refinan un MTS son descripciones completas del comportamiento del sistema y se llaman implementaciones.

Cuando comenzamos la exploración, la información que tenemos sobre el mundo es parcial. Podemos codificarla en un MTS en donde la información que tenemos son transiciones requeridas y la información que podemos adquirir mediante exploración son transiciones posibles. El mundo puede representarse como un LTS que refina nuestro MTS inicial.

El problema de la síntesis de controladores para MTSs consiste en ver si todas, alguna o ninguna de sus implementaciones pueden ser controladas por un controlador LTS. Al responder esta pregunta, también estamos respondiendo la pregunta de si el problema es realizable, ya que si la respuesta es ninguno el problema no es realizable.

Cuando exploramos, lo hacemos para poder realizar un objetivo. Si intentamos sintetizar una maquina tal que al componerla con el MTS que representa nuestro conocimiento del mundo, para todas las implementaciones posibles, el objetivo es alcanzable, sabemos que podemos cumplir el objetivo, ya que el mundo puede representarse como un LTS que refina nuestro modelo. Cuando no es posible sintetizar un controlador que pueda garantizar que los objetivos se alcanzen para ninguna de las implementaciones de nuestro modelo, podemos afirmar que el objetivo no es realizable en el mundo. Pero si para algunas de las implementaciones existe un controlador, y para otras no, no podemos afirmar nada sobre nuestro objetivo.

El trabajo de esta tesis consistirá en:

- Construir una herramienta que nos permita explorar para refinar nuestro conocimiento inicial.
- Identificar que condiciones se deben cumplir para poder afirmar si nuestro objetivo es realizable o no.
- Dar una respuesta en caso de que las condiciones se cumplan.
- Analizar cuanto fue necesario refinar para poder dar la respuesta.

2. Objetivos

Al explorar un área desconocida, no tenemos un modelo del entorno, por lo cual no podemos sintetizar un controlador que guíe al robot para ir desde un punto a otro. Nos gustaría que el robot vaya aprendiendo sobre el entorno de una forma inteligente, y decida si es posible llegar desde su posición hasta otra desconocida, la cual podría estar rodeada de obstáculos por los cuales el robot no puede pasar. El trabajo de esta tesis consistirá en solucionar este problema modelando el entorno utilizando un Modal Transition System (MTS). Esta técnica nos permite modelar la incertidumbre que nos presenta el área a explorar. Mediante dicho modelo y el conocimiento adecuado sobre el dominio del problema, podremos sintetizar un controlador que guíe al robot hacia el lugar deseado. En caso de que aparezca un nuevo obstáculo en el camino del robot, vamos a enriquecer el modelo con la nueva información obtenida, para así sintetizar un nuevo controlador para el robot.

3. Plan de trabajo

Presentamos un plan de trabajo cascada simplificado que tiene como objetivo mostrar las tareas que se llevan la mayor parte del esfuerzo en cada momento. En la práctica, se utiliza un proceso iterativo. Representaremos a continuación de una manera abstracta las siguiente tareas candidatas:

- Formalización del problema identificando distintos escenarios posibles [Formalización]
- Diseño, prueba e implementación de algoritmos correctos para el problema en cada escenario [Implementación]
- Validación de la técnica en casos de estudio [Validación]
- Aplicaciones motivadoras [Aplicaciones]

	Meses												
Actividad	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	
Implementación													
Formalización													
Validación													
Aplicaciones													

2

Referencias

[1] R. Bloem, B. Jobstmann, N. Piterman, A. Pnueli, and Y. Saar. Synthesis of reactive(1) designs. J. Comput. Syst. Sci., 78(3):911–938, May 2012.

- [2] N. D' Ippolito, D. Fischbein, M. Chechik, and S. Uchitel. Mtsa: The modal transition system analyser. In *Automated Software Engineering*, 2008. ASE 2008. 23rd IEEE/ACM International Conference on, pages 475–476, Sept 2008.
- [3] N. R. D' Ippolito, V. Braberman, N. Piterman, and S. Uchitel. Synthesis of live behaviour models. In *Proceedings of the Eighteenth ACM SIGSOFT International Symposium on Foundations of Software Engineering*, FSE '10, pages 77–86, New York, NY, USA, 2010. ACM.
- [4] N. Dĺppolito, V. Braberman, N. Piterman, and S. Uchitel. The modal transition system control problem. In 19th International Symposium on Formal Methods, volume 7436, pages 155–170, Paris, France, 2012.
- [5] D. Giannakopoulou and J. Magee. Fluent model checking for event-based systems. In *Proceedings of the 9th European Software Engineering Conference Held Jointly with 11th ACM SIGSOFT International Symposium on Foundations of Software Engineering*, ESEC/FSE-11, pages 257–266, New York, NY, USA, 2003. ACM.
- [6] E. Grädel, W. Thomas, and T. Wilke, editors. *Automata Logics, and Infinite Games: A Guide to Current Research*. Springer-Verlag New York, Inc., New York, NY, USA, 2002.
- [7] J. Magee and J. Kramer. Concurrency: State Models & Amp; Java Programs. John Wiley & Sons, Inc., New York, NY, USA, 1999.