

アクションセマンティックス:

5P-6

アクションを表現する論理プログラムの意味論

林 久志 大須賀 昭彦
株式会社東芝 研究開発センター

1 はじめに

アクションの推論を行う知的移動エージェントのプログラミング言語に Prolog 等の論理型言語がよく用いられる。推論方法は、Prolog と同様、節のボディのリテラルを左から右に順に展開することが多い。本稿は、このようにアクションの推論ルールを表現する Prolog 的論理プログラムの意味論 (アクションセマンティックス) を提案する。

2 アクション表現フレームワーク

アクション表現フレームワークにより、アクションを表現をする論理プログラムを作成する。

定義 1 A をアトム集合とする。 P をヘッドが A に属さない節 (ホーン節) の集合とする。このとき、 $\langle A, P \rangle$ をアクション表現フレームワークという。ここで、 A の要素のアトムをアクションという。また、 P をプログラムという。

3 プログラムの解釈

上で定義したアクション表現フレームワークは、以下のように解釈する。

定義 2 アクション表現フレームワーク $\langle A, P \rangle$ に対し $Axiom(A, P)$ を以下の様な公理の集合とする:

- A に属する各アクション X について、論理式: $hold(X, [X])$ が成り立つ。
- P に属する各節: $H :- B_1, \dots, B_n$. に対し、以下の論理式が成り立つとする:

$$hold(H, ActionList) \leftarrow \\ hold(B_1, [X_{1,1}, \dots, X_{1,m_1}]) \wedge \dots \wedge \\ hold(B_n, [X_{n,1}, \dots, X_{n,m_n}])$$

The Action Semantics:
A Semantics for Action Description Logic Programs
Hisashi Hayashi Akihiko Ohsuga
Research and Development Center, Toshiba

ここで m_1, \dots, m_n と n は、0 以上の整数である。 $X_{1,1}, \dots, X_{1,m_1}, \dots, X_{n,1}, \dots, X_{n,m_n}$ は、 A に属する任意のアクションである。 $ActionList$ は、 $[X_{1,1}, \dots, X_{1,m_1}, \dots, X_{n,1}, \dots, X_{n,m_n}]$ である。

4 証明手続き

このセクションでは、節のボディのリテラルを左から右へ展開するアブダクション [1] の意味を、上で定義した公理で説明する。

定義 3 A をアトムの集合とする。 P をホーン節の集合とする。 L_1, \dots, L_m を任意の 0 個以上のアトムとする。 X_1, \dots, X_n を A に属する任意の 0 個以上のアトムとする。このとき、 $([L_1, \dots, L_m], [X_1, \dots, X_n])$ を、アクション表現フレームワーク $\langle A, P \rangle$ におけるゴールという。

直感的には、上のゴールは、アクションを X_1 から X_n まで順に実行した後、 L_1 から L_m を順に満たしていくことが目標であることを表す。上のゴールを使った導出 (アブダクション) を下に定義する。

定義 4 アクション表現フレームワーク $\langle A, P \rangle$ における導出とは、2 つ以上の $\langle A, P \rangle$ におけるゴールの並び: G_1, \dots, G_n である。ただし、 G_{i-1} を $([L_1, L_2, \dots, L_s], [X_1, \dots, X_t])$ とすると、各 $G_i (2 \leq i \leq n)$ は G_{i-1} から次の 2 つの導出ルールの 1 つを使って導き出される:

導出ルール 1: $L_1 \in A$ の場合、 G_i は以下のゴール:

$$([L_2, \dots, L_s], [X_1, \dots, X_t, L_1])$$

導出ルール 2: $L_1 \notin A$ の場合、 G_i は以下のゴール:

$$([B_1, \dots, B_k, L_2, \dots, L_s], [X_1, \dots, X_t])$$

ただし、節: $L_1 :- B_1, \dots, B_k$. が P に存在するとする。

上の導出の意味は、以下の定理により確認出来る。

定理 1 アクション表現フレームワーク $\langle A, P \rangle$ における導出： $([L], []), \dots, ([], [X_1, \dots, X_m])$ に対して、以下が成り立つ：

$$\text{Axiom}(A, P) \models^1 \text{hold}(L, [X_1, \dots, X_m]).$$

上の定理で、 $[X_1, \dots, X_m]$ は、 L を満たすためのプランとみなすことが出来る。プランを作ってからアクションを実行するエージェントは、**熟考型エージェント**といわれる。Prolog 的論理型言語を使った熟考型移動エージェントとして、Plangent[2] を挙げる。

一方、全てのプランを完成させる前に、アクションの実行を開始することも出来る。特に、導出ルール 1 を適用するときに、選択されたアクション L_1 を直ちに実行すれば、上の導出は Prolog と同じ動きをする。Prolog を用いる移動エージェントの例として、MagLog [3] と Milog [4] を挙げる。

5 例

以下の例では、指定されたコンピュータを順に訪れる移動エージェントの例を示す。 $\text{goAround}([pc1, pc2])$ は、移動エージェントが $pc1$ を訪れてから $pc2$ を訪れることを意味する。つまり、移動エージェントは、アクション $\text{go}(pc1)$ を実行してからアクション $\text{go}(pc2)$ を実行する。

例 1 A を $\text{go}(X)$ のグラウンドインスタンスの集合とする。 P を以下の節のグラウンドインスタンスの集合とする。

$$\begin{aligned} & \text{goAround}([]). \\ & \text{goAround}([H|T]) :- \text{go}(H), \text{goAround}(T). \end{aligned}$$

アクション表現フレームワーク $\langle A, P \rangle$ における導出：

$$\begin{aligned} & ([\text{goAround}([pc1, pc2]), []], []), \\ & ([\text{go}(pc1), \text{goAround}([pc2]), []], []), \\ & ([\text{goAround}([pc2]), [\text{go}(pc1)]], [\text{go}(pc1)]), \\ & ([\text{go}(pc2), \text{goAround}([])], [\text{go}(pc1)]), \\ & ([\text{goAround}([])], [\text{go}(pc1), \text{go}(pc2)]), \\ & ([], [\text{go}(pc1), \text{go}(pc2)]) \end{aligned}$$

が存在するので、

$$\begin{aligned} & \text{Axiom}(A, P) \models \\ & \text{hold}(\text{goAround}([pc1, pc2]), [\text{go}(pc1), \text{go}(pc2)]) \end{aligned}$$

が成立する。

¹ 古典論理を用いる。

6 従来の意味論との比較

例 1 において、移動エージェントは、導出によって得られたプラン $[\text{go}(pc1), \text{go}(pc2)]$ を実行するとき、 $\text{go}(pc1)$ の後に $\text{go}(pc2)$ を実行する。このことは、意味論にも反映されている。

$$\begin{aligned} & \text{Axiom}(A, P) \models \\ & \text{hold}(\text{goAround}([pc1, pc2]), [\text{go}(pc1), \text{go}(pc2)]) \end{aligned}$$

は、 $\text{goAround}([pc1, pc2])$ を満たすには、 $\text{go}(pc1)$ の後に $\text{go}(pc2)$ を実行すればよいことを意味しているが、 $\text{go}(pc2)$ の後に $\text{go}(pc1)$ を実行することは意味していない。

通常、節 $a:-b, c.$ は、論理式 $a \leftarrow b \wedge c$ に解釈されるが、この意味論では、(a を満たすために、) 移動エージェントが b を満たした後に c を満たすという順番が無視されている。つまり、 c を先に満たしてから b を満たしても良いことになってしまう。本稿で提案したアクションセマンティックスは、この意味論の限界を見事に克服している。

7 おわりに

本稿は知的移動エージェントがアクションの推論を行うために使用する Prolog 的論理プログラムの意味論 (アクションセマンティックス) を提案した。

参考文献

- [1] A. C. Kakas, R. A. Kowalski, and F. Toni, "The role of abduction in logic programming," *Handbook of Logic in Artificial Intelligence and Logic Programming*, vol. 5, 1997.
- [2] A. Ohsuga, Y. Nagai, Y. Irie, M. Hattori, and S. Honiden, "PLANGENT: An Approach to Making Mobile Agents Intelligent," *IEEE Internet Computing*, vol. 1, No. 4, pp 50-57, 1997.
- [3] 川村 尚生, 半場 寛之, 金田 悠紀夫. "適応型モバイルエージェントシステム MagLog," ソフトウェアエージェントとその応用特集ワークショップ (SAA2000) 講演論文集, pp 117-124, 2000.
- [4] N. Fukuta, T. Ito, and T. Shintani, "MiLog: A Mobile Agent Framework for Implementing Intelligent Information Agents with Logic Programming," *Proceedings of the First Pacific Rim International Workshop on Intelligent Information Agents (PRIIA'2000)*, pp.113-123, 2000.