

## 1C-6

プランニングの効率化の一手法  
——関連規則の導出について——

長田 正 ○单蘭婦

九州大学工学部

1. はじめに

プランニングとは与えられた知識に基づいて、初期状態と目標状態を結ぶプロダクション規則の系列を導くことである。一般的に、導かれたプロダクション規則の系列あるいはプランが最適であるかどうかは、プランニングのシステムを評価する一つの基準となる。ここに、最適であるとは、そのプランにムダな規則が含まれていないことを指す。ここでは、システムの評価を高めるため、プランニングに先立って、不完全（変数を含む）であるが、問題解決に関連のある規則（関連規則）を導出する一つの方法を提案し、その具体的なアルゴリズムを示す。

2. 関連規則の導出の出発点としての集合

与えられた問題の対象世界を次のようなモデルで記述する。

$$M = [O, R, P]$$

ここで、 $O$  は object の略で対象世界にある対象物（オブジェクト）を表し、 $R$  は relation の略で各オブジェクトの相互関係を表し、 $P$  は property の略で各オブジェクトの持つ属性を表す。

対象世界のオブジェクト  $O$  は、固定されたオブジェクトと可変なオブジェクトに分けることができ、固定されたオブジェクト全体を  $Fixed$  という集合で表す。対象世界  $M$  を  $Fixed$  を出発点とする構造図で表現すると図 1 のようになる。図 1 では、節点はオブジェクトを表し、二つの節点をつなぐ弧線は、

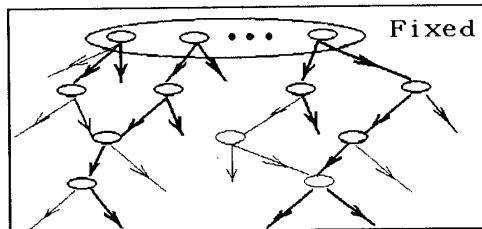


図 1 「Maint」の導出

その二つのオブジェクトの相互関係を表す。又、節点より出て他のいかなる節点とも接続されない弧線はその節点に関する属性あるいはかかわる関係を表す。与えられた世界の初期状態と目標状態を表す構造図をそれぞれ  $F_I$ 、 $F_G$  とする。 $F_I$  と  $F_G$  の出発点は、共に  $Fixed$  であることに注意されたい。このような構造図を用いて、初期状態から目標状態への途中で必ず変わらざる関係  $R$  の要素と属性  $P$  の要素、つまり関連規則の導出の出発点を見出すことができる。この探索過程は次のようである。つまり  $R$  については、 $F_I$  と  $F_G$  を  $Fixed$  から調べ、同一の関係あるいは属性が見つかれば、それを図 1 のように太線にする。又、一つの節点に入るすべての弧線が太線になるならばその節点は固定可能であるので、その節点から次の探索を続けていく。そうではないときには、その節点に続く関係が維持不可能になるので、その節点に続く部分を探索する必要がなくなる。 $P$  については、 $F_I$  と  $F_G$  をすべての節点について調べ、ある節点に関する同一の属性が見つかればそれを太線にする。 $F_I$  と  $F_G$  を調べることにより得

られた構造図の太線は、 $F_1$  から  $F_G$  へのプランニングにおいて維持可能である関係あるいは属性だとは考えることができるので、 $Maint$ (maintainable の略) という集合で表す。

そうすると、次の二式が得られる。

$$\neg \text{Maint}_1 = F_1 - \text{Maint}$$

$$\neg \text{Maint}_G = F_G - \text{Maint}$$

即ち、消去されるべき関係と属性の集合である  $\neg \text{Maint}_1$  と達成されるべき関係と属性の集合である  $\neg \text{Maint}_G$  の二つの出発点が求まった。

### 3. 関連規則の導出

ここでは、STRIPSのプロダクション規則が用いられる。つまり規則  $R$  は  $P$  (前提条件式),  $D$  (消去リスト) と  $A$  (追加リスト) からできている。前節で得られた  $\neg \text{Maint}_1$  と  $\neg \text{Maint}_G$  をここで、それぞれ  $\neg \text{Maint}_{10}$ ,  $\neg \text{Maint}_{10}$  とし、 $\text{Maint}$  を  $\text{Maint}_0$  とする。例として  $\neg \text{Maint}_{10}$  から関連規則を導出する方法を考えてみよう。

$\neg \text{Maint}_{10}$  はプランニングにおいて消去されるべき状態要素の集合であるので、規則の  $D$  に含まれるべきである。したがって、 $\neg \text{Maint}_{10}$  については、図2のようにこれを  $D$  リストの一部として持つ規則を求めることができる。 $P_{10}$  は  $R_{10}$  に対応した前提条件式である次は  $P_{10}$  と  $\text{Maint}_0$  を調べる。

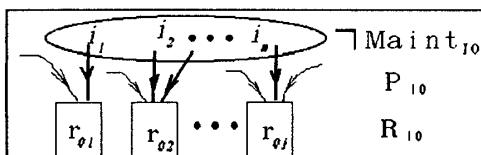


図2 関連規則の導出

もし  $P_{10}$  と  $\text{Maint}_0$  の間に矛盾する状態要素がなければ、 $\text{Maint}_0$  が維持されるとき  $R_{10}$  の規則が適用可能なことを示す。そうではないならば、 $R_{10}$  の規則が  $\text{Maint}_0$  の維持の下では適用不可能なことを示す。しかし  $R_{10}$  の規則はプランニングにおいて関連規則であるので、問題を解決するため、 $\text{Maint}_0$  には

維持し続けることができない要素が含まれていることが明かになる。ここで、このような要素を  $\Delta \neg \text{Maint}_1$  で表す。続いて  $\Delta \neg \text{Maint}_1$  について以上の探索過程を行い、このような計算プロセスを  $\Delta \neg \text{Maint}_n = \Phi$  まで繰り返し、結果としての関連規則は  $R_{1-\text{Rela}} = R_{10} \cup R_{11} \cup \dots \cup R_{1n}$  になる。同じように  $\neg \text{Maint}_{10}$  から関連規則  $R_{G-\text{Rela}}$  が得られる。

### 4. アルゴリズムとまとめ

これまでの探索プロセスは次のようなアルゴリズムでまとめられる。

1.  $\text{Fixed} \rightarrow F$

2.  $\text{until } \Delta F = \Phi$ .

**begin:**

$R$  について  $F$  から  $F_1$  と  $F_G$  を調べ 固定可能な object  $\rightarrow \Delta F$ ;

維持可能な関係  $\rightarrow \text{Maint}_0$

$\Delta F \rightarrow F$ ;

**end.**

3.  $P$  について  $F_1$  と  $F_G$  のすべての節点を調べ、維持可能な属性  $\rightarrow \text{Maint}_0$ .

4.  $\text{Maint}_0 \rightarrow M$ ;  $\neg \text{Maint}_0 \rightarrow \neg M$

$\text{until } \Delta \neg M = \Phi$

**begin:**

$M$  についてこれを  $D$  リストの一部として持つ規則  $\rightarrow R_{\text{Rela}}$ ;

それに対応した前提条件  $\rightarrow P$ ;

$M$  の  $P$  と矛盾する要素  $\rightarrow \Delta \neg M$ ;

$\Delta \neg M \rightarrow \neg M$ ;

**end.**

このようなアルゴリズムで簡単に関連規則が求められる。しかも関連規則の導出は部分的な計算ですむため、関連規則の導出に要する時間は、プランニングにおける規則系列の導出に要する時間と比べればはるかに少ない。又、プランニングする時には、関連規則を優先に選ぶことによりムダな探索をさけることができるので、短い時間で最適プランを導出することも可能になりシステムの効率を高めることができる。