# 知的 CAI における幾何の証明計画の認識と 学習機能についてす

#### 昇ttt 岡本敏雄\*\* 松 $\mathbf{H}$

初等幾何の合同証明の学習世界において、学習者の自由な発想に基づく問題解決過程を、この分野の深い専 門知識を利用することにより診断し、学習者が想定していると思われる問題解決計画を認識する方法を明らか にした. システムは、学習者の解法ステップを検証するために、領域専門知識を適用し、汎用の問題解決モジ ュールにより、学習者の主張を立証する. 学習者の解法ステップが誤っている場合には、専門家の解法との類 似度に基づいて計画を推論する。また、学習者の認識構造の成長過程をシステムが認識する機能と方法を提案 した。その際、類推の手法を適用し、累積的な認識機構に基づく教授を展開する。ことでいう類推の考え方は、 与えられたいくつかのオブジェクト間に類似性を見いだし、その類似性に基づいて一方のオブジェクトで成立 している事実や規則を、もう一方のオブジェクトに適用させることによって、未知なる事実や規則を予測推定 する推論方式である.本研究においては,それにより学習者の証明計画から導き出される結論を先読みする. また、どのような課題に対してどのような誤りを犯しているかに関する情報に基づいて、常に以前の証明状態 と学習者の証明パターンとの関連から、学習者の認識の成長を考慮して教授を展開する方法が提案される.

#### 1. まえがき

岡本ら1)はこれまで幾何学の論証指導における知的 CAI (GEOMEX) を研究開発してきた、それは、個々 の学習者の独自な証明計画に基づく 証明の記述を認 め、専門家の証明プロセスと学習者のそれとを比較す ることにより、各学習者の誤りを診断・矯正するもの であった.

知的個別指導を展開するためには、より多くの情報 を内包しうる 学習者 モデルの 実現が必要不可欠であ る. そして学習者モデルを構築する上で、学習者の誤 りを同定するだけでなく、学習者が何を意図している のか、いかなる手段を用いてその意図を解決しようと しているのかを認識することが望まれる。そこで、 GEOMEX に、計画認識機能およびチュータモデルの 認識構造の成長機能を組み入れた知的 CAI システム GEOMEX II を考案した.

さて、最近の知的 CAI 研究では、学習者モデルを **構築する様々な方法が検討されている. 平島ら²) は**, 学習者の誤りを方略自体ではなく方略の適用の誤りと して捉えている. そこでは、学習者のプラニングを 同定するために、意図と方略という概念を導入してい る. また中村ら3) は、Matz4) の考え方に基づき、既知

の知識を新しい状況に適用する際の概念変換の誤りに 着目したモデルを提案している. さらに、その概念変 換は類推により実現できるとしている.

このような動向を踏まえて、本論では、学習者の自 由な問題解決過程を、専門家知識を有する問題解決モ ジュールによりモニタし、学習者の問題解決計画を同 定する方法、および学習者の認識構造の変遷をシステ ム自体が認識する方法について述べる.

#### 2. 研究の目的

筆者らは GEOMEX を用いた学習実験を通して、 システムの評価を行い,いくつかの問題点を抽出した. そして、それらに基づくシステムの改良を行った.

本論文では、まず、これらの改良について説明す る. そして、本研究の主目的である前述の2点につい て述べることにする.

システムに新たに加えられた機能を, 次に示す.

#### ①証明記述機能の拡充

証明を行う上で、中学校2年生程度の証明文の記述 を可能にした. 例えば, "三角形 ABC は二等辺三角 形だから AB と AC は等しい"といったステートメ ントである. 本システムでは、学習者の主張を意味ネ ットワーク表現に変換することにより、そういったス テートメントの入力を可能にした.

#### ②教材構造知識ベースの自動生成機能の付加

システムは、学習者の証明計画を推論する際に、 GEOMEX と同じ形式の教材構造知識ベースを参照 する. 教材構造知識ベースは, 個々の課題に依存して

<sup>†</sup> On Recognition of Student's Plan in Geometry Proof and System's Learning Function for Intelligent CAI by TOSHIO OKAMOTO (Information Science of Education, Faculty of Education, Tokyo Gakugei University) and NOBORU MATSUDA (The Center for Computer Assisted Instruction, Kanazawa Institute of Technology).

**<sup>††</sup>** 東京学芸大学教育学部教育情報科学教室

<sup>†††</sup> 金沢工業大学情報処理サービスセンタ CAI 室

おり、それを構築する際の専門家(教授者)の負担は 大きい、そこで、本システムでは解法エキスパートを 利用して教材構造知識ベースを自動生成する機能を付 加した。

③証明過程モニタの強化と証明計画認識機能の付加 学習者の問題解決計画を認識し、それに即した教授 を展開する機能が望まれる。本システムは解法エキス パートを利用することにより、学習者の証明ステップ を検証するが、その過程を通して学習者の証明計画を 同定する機能を実現した。

④チュータモデルの認識構造の成長機能の付加知的 CAI の研究が、教授・学習プロセスの中で、より学習者の理解状態を理解させようとする深いレベルでの認識のスキーマへと発展してきている。本システムでは、そのために、累積された学習履歴に類推の手法を適用し、学習者の認識構造の遷移をシステムが認識する機能を組み入れた。

### 3. システムの構成

図1にシステムの構成を示す.システムの構成に関しては、岡本ら<sup>11</sup>で詳細に説明されている.本章では、

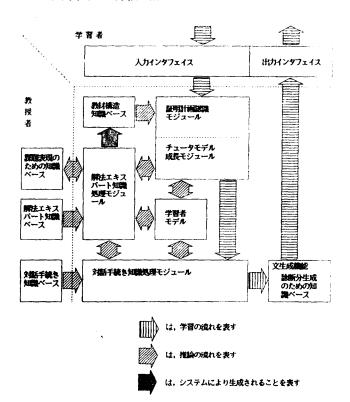
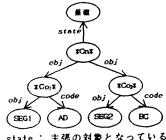


図 1 システムの構成 Fig. 1 The configuration of the system.

表 I 証明に利用できるキーワード Table 1 The available keywords in a user's statement on GEOMEX II.

記号	=, ≡, ∠, △, ⊥	
幾何学用語	垂直, 等しい, 合同 二等辺三角形	
接続語	と、は、で、より、だから	



state: 主張の対象となったいる 砂j : 主張例が対象となったいる 砂j : 主張例が対象となっている code : 主張例が対象となっている

図2 証明ステートメント
Fig. 2 The knowledge representation for proof-statement.

入力インタフェース, 計画認識モジュール, チュータモデル成長モジュール, およびそれらに

関連するモジュールについて詳細を説明する.

#### 3.1 入力インタフェース

知的 CAI を構成する上で、入出力インタフェースの機能は重要である。本システムでは、定められたキーワードを組み合わせることにより証明を記述する方法を採用した。さらに、入力されたステートメントを意味ネットワーク表現に変換する機能をもたせた。

現在利用可能なキーワードを表1に示す. 図2に『ADと BC は垂直である』というステートメントの表現を示す. 図の中のリンク名の意味は、幾何学定理を表現する意味ネットワーク中のそれと同じである<sup>1)</sup>. 学習者の主張を意味ネットワーク形式に変換したことにより、様々なステートメントが入力可能になり、さらに解法エキスパート知識処理モジュールでその妥当性を診断することが可能になった(3.3 節参照).

現時点において入力可能な文型は、次の3つである。

X は Y である. X<sub>1</sub> と X<sub>2</sub> は Y である P1, ..., Pn より G である

また、数式 (例えば、 $\angle$ ABE+ $\angle$ ACE=90 など) を入力することが可能である.

# 3.2 解法エキスパートと教材構造知識ベース

教材構造知識ベースは、当該の課題のもつ論理的に正しい可能な解法構造が、AND/OR 木的な構造で表現されている"。すなわち、各ノードは特定の解法における中間仮説を表し、リンクは目標一副目標の関係を表す。本知識ベースは、システムが学習者の証明計画を認識する上で重要な知識源となる。

解法エキスパートは、汎用のプロダクションシステムである。本システムにおいては、解法知識として、 幾何学図形を表現・認識するための知識、および図形 の合同系を証明するためのメタ知識(中学校2年生程 度)が与えられている。

現時点におけるメタ知識は、①合同条件に関する知識、②二等辺三角形の諸定理に関する知識、③直角に関する知識、④代数的公理(等しい量の和は等しい他)に関する知識等に限定している。したがって、解法エキスパートの問題解決能力は、三角形の合同のみを利用する課題に限定される。なお、補助線を含む問題は本研究の対象から除外した。

解法エキスパートは、与えられた知識の範囲内で解決可能な課題であれば、別解も含めて証明過程を生成・提示する能力を有する。そこで、システムは解法エキスパートを利用して、特定の課題に対応した教材構造知識ベースを自動的に生成する。

本節では、システムが教材構造知識ベースを生成する方法について説明する.

# 3.2.1 証明プロセスの保存

解法エキスパートは、証明プロセスを連想リストの形式で保存する. 図3に目標Gに対する証明プロセスの履歴を示す. 解法エキスパートは、目標Gが事実でない場合、解法規則に基づいて G を証明するための副目標を生成し、生成された副目標をリストにしてGの sub 属性に保存する.

次に、各副目標に対し順次再帰的に解法エキスパートを適用する. 副目標は一般的に複数個存在する. 例えば、目標 G の副目標を S1、…、S1 とする. 解法エキスパートは、S1 から順に証明可能な副目標を探索する.

もし副目標 S<sub>i</sub> が証明された場合, G の subgoal 属性に S<sub>i</sub> を保存する. S<sub>i</sub> が証明不可能な場合には, S<sub>i</sub> の subgoal 属性に "fail" を保存し, 副目標 S<sub>i+1</sub> の 証明を試みる. 目標 G が事実である場合には subgoal

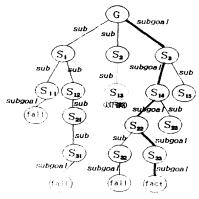


図 3 解法エキスパート証明履歴 Fig. 3 The path of proof by expert engine.

属性値を "fact" とする.

# 3.2.2 別解の探索

解法エキスパートは、必要に応じて別解を探索することが可能である。その際システムは、直前に成功した証明プロセスにおいて、最後に生成した中間仮説を疑似的に fail させる。これにより、バックトラックが起こり別解の探索が行われる。

#### 3.2.3 教材構造知識ベースの生成

後述する計画認識モジュールは、教材構造知識ベースを基に学習者の証明計画を同定する.したがって、教材構造知識ベースに記述されている証明プロセスの多様性が計画認識モジュールの性能を決める1つの要因となる.すなわち、理想的には教材構造知識ベースは、考えられうるすべての証明プロセスを表現している必要がある.

システムが教材構造知識ベースを生成する能力(問題解決能力)は、解法エキスパート知識に依存している。本システムでは、対象学習世界を前述した図形の合同系に限定し、解法エキスパートの問題解決能力の範囲内にある課題を学習者に提示することで、必要十分な教材構造知識ベースを生成することが可能になっている。

さて、システムは、解法エキスパートで生成された すべての正しい解法プロセスを結合し、教材構造知識 ベースを生成する。例えば、目標 G の副目標として  $S_1$  と  $S_2$  が存在し、それらが共に証明可能であるとす る。異なる解法プロセスの結合とは、G の subgoal 属性に  $S_1$  と  $S_2$  をリストにして保存することを意味 する。

解法エキスパートは、(論理的に正しい) 冗長な解 法プロセスを生成する場合がある. システムは教材構 造知識ベースに、そのような冗長な解法も含める. そ

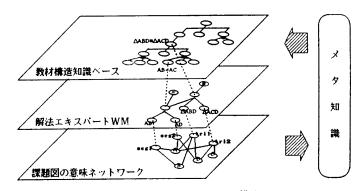


図 4 教材構造知識ベースの構造 Fig. 4 The structure of the knowledge base for geometry subject.

うすることで、証明計画の同定能力が強化されている。実際には、すべての冗長な証明を生成・認識することは困難である。そこで現時点では、解法エキスパートが再帰的に生成する副目標の数を 10 以内と定め、それ以上の副目標を生成しなければならない課題は扱っていない。

このようにして生成された教材構造知識ベースの各ノードは、解法エキスパートの生成した副目標である。すなわちそれらは、図2に示したように、課題図を表現する知識ベース中のアトム知識(線分、角等の幾何学図形を表現する最小の知識)<sup>1)</sup> 間の関係を表している。そしてそれは、解法エキスパート知識処理モジュールのワーキングメモリに保存されている。図4に課題図の意味ネットワーク、解法エキスパートのワーキングメモリ、教材構造知識ベースの関係を示す。

教材構造知識ベースの各ノードを、課題図を表現している意味ネットワークとリンクさせることにより、線分、角等のもつ付加情報を教材構造知識ベースに組み込む必要がなくなった、線分、角等のもつ付加情報とは、例えば『∠AED は平角である』といった事柄を指す、上の例の場合、システムは平角に関する解法エキスパート知識を適用し、課題図を表現している意味ネットワークを探索することにより ∠AED が平角であることを認識する.

#### 3.3 証明計画の認識

本節では、システムが学習者の証明計画を認識する 方法について説明する. その際、論理的には、

- ① 学習者の証明プロセスが教材構造知識ベース内 の正しいそれと一致する.
- ② 学習者の主張は正しいが、教材構造知識ベース 内に該当する証明プロセスがない.

③ 学習者が誤った主張をしている, といった状況が考えられる. ①は学習者の証明が正しいことを意味する. ②は学習者は正しい知識を知っているが適用の仕方が誤っていることを意味する. ③は誤った知識を適用していることを意味する.

(2)は、システムの教材構造知識ベース生成 能力に依存する問題である。すなわち、教材 構造知識ベースが不完全な場合、学習者の主 張が正しいにもかかわらず、システムがそれ を認識できないことになる。現時点では、前 述したように対象世界の限定化により、その ような状況を防いでいる。

計画認識モジュールは、教材構造知識ベースを参照 し、解法エキスパートを利用することにより、学習者 の証明計画に対する仮説を立てる。以下、順を追って 本モジュールの動きを説明する。

# 3.3.1 教材構造知識ベースによる証明計画の認識

①の状況では、学習者の証明プロセスを教材構造知識ベースにオーバレイすることで、学習者の想定していると思われる証明過程を認識できる.

その際, システムは,

『P1, …, P. より G, である』

という形のステートメントを基に、学習者の証明計画を推測する。 この場合、各  $P_i(i=1,\cdots,n)$  は、"AB=AC" など証明を記述する最小限度 のステートメントであり、 $P_1,\cdots,P_n$  はそれらの連言である。以後、各 $P_i$  を前提、 $G_i$  を中間仮説と呼ぶ。

さて、①の状況では、学習者の主張する前提と一致する AND 節をもつ部分木が、教材構造知識ベース内に1つだけ存在する. 部分木とは、1つの AND 節およびその親ノードを指す. 図5に部分木の例を示す.

学習者の主張する前提と一致する AND 節をもつ 部分木が見つかった場合, その AND 節から親ノードへ至る証明プロセスと同じ方略を, 学習者も想定していると考える.

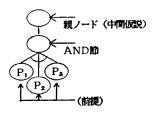


図 5 部分木

Fig. 5 The partial tree for geometry proof.

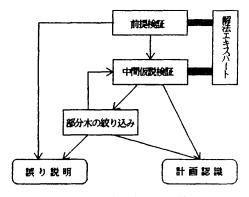


図 6 計画認識モジュールの構成

Fig. 6 The configuration of the plan recognizer.

学習者の主張する前提と一致する AND 節が、教 材構造知識ベースに存在しない場合には、まず各前提 の妥当性を検証し、次にそれらの前提から中間仮説が 導き出されるかどうかを検証する. 図6に、この場合 の計画認識モジュールの推論の流れを示す.

### 3.3.2 前提の検証

前述した方法で学習者の証明計画を同定できない場合,システムはまず,各前提が正しいか否かを検証する.いずれかの前提が誤りを含む場合には,それが成立しない理由を提示する.

前提の検証は、解法エキスパートを利用して行う. すなわち、当該の課題の結論を学習者の主張している 前提に置き換えて、解法エキスパートに解かせる. 前 提の検証は、当該の課題の状況において、学習者の主 張している前提が成立するか否かを調べるだけで、そ れらが最終的な証明に有意か否かは評価しない.

# 3.3.3 中間仮説の検証

各前提が成立する場合には、次にそれらを根拠にして中間仮説 G, が導けるか否かを検証する.

そのために、システムはまず、学習者の主張している前提および中間仮説をそれぞれ仮定、結論とするように課題を一時的に作り替える。そして、その課題を解法エキスパートに証明させる。すなわち、課題の制約条件および、その時点における学習者の証明履歴等の条件を排除し、学習者の主張する前提から中間仮説に至る証明プロセスを探索する。

中間仮説の検証は、解法エキスパートの証明プロセスに  $P_i(i=1,\dots,n)$  をすべて含むような AND 節がある場合に成功する。もしそれがない場合には、別解を探索し、同様の試みを行う。別解が生成できない場合には、中間仮説の検証は失敗する。

もし、Pi,…Pa から G, が導けるのであれば、図7

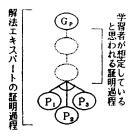


図7 証明過程の一致による認識

Fig. 7 The recognition method of matching the relation between system's proving process and student's planning process.

学習者の主張した前提 AB=ACEB=ECAE = AE学習者の主張した中間仮説  $\angle ABE = \angle ACE$ GEOMEX による証明 △ABE と △ACE について AB = AC仮定により 仮定により EB = ECAE = AE共通だから したがって 三辺相等 したがって ∆ABE=∴ACE 合同条件 したがって ∠ABE=∠ACE 合同だから

図 8 中間仮説検証の例

Fig. 8 The example of verification on subgoal.

に示すように、解法エキスパートの証明プロセスが学習者の想定している証明計画と一致する可能性がある(前述の②に該当する). 図8に中間仮説の検証の出力例を示す. 図8でシステムは、学習者が三角形の合同を利用して2つの角が等しいことの証明を行っていると仮定する.

# 3.3.4 教材構造知識 ベース を用いた 部分木の絞り 込み

前提はすべて正しいが、それらから中間仮説が導き出せない場合(前述の③に該当する)、システムは教材構造知識ベース内の部分木に着目することにより、証明計画の同定を試みる。すなわち、システムは、学習者の主張している前提を最も多く含む部分木の親ノードを、学習者が暗黙に想定している証明計画における中間仮説 G/であると仮定する。

図 9 は  $\mathbb{P}_1$ ,  $P_2$ ,  $P_3$  より G, である』と答えた場合 の例である. 図において, G, が親ノードである部分 木には  $P_1$ ,  $P_2$  が含まれ, G, が親ノードである部分 木には  $P_3$  のみが含まれている. したがってシステム

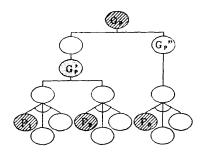


図 9 類似度に基づく部分木の絞り込み Fig. 9 Identification method of the partial tree based on similarity of the premise-set.

は、学習者がノード G/ を想定していると仮定する. 学習者の主張する前提を最も多く含む部分木が複数 ある場合には、それらを学習者に提示し、どのノード を想定しているのか質問し、その返答を G/ とする.

次にシステムは、 $G_{r}$  を前提にして  $G_{r}$  が導けるかどうかを検証する。もし、それが成立すれば、学習者は  $\mathbb{P}_{1}, \dots, \mathbb{P}_{3}$  より  $G_{r}$  である』という誤った証明計画を想定している可能性がある。 $G_{r}$  を前提にして  $G_{r}$  を導くことができない場合には、学習者の証明計画は認識不可能であり、この時の学習者を混乱状態であると定義する。

#### 3.4 チュータの成長モデル

本節で問題とする事柄は、学習者の学習プロセスの 進展に対するシステムの認識の成長である.

学習者は、証明プロセスの中で、誤った証明行為を 含め学習を進展させていくが、同時にシステム自体も 学習者の学習成長に対して、その見方を成長させて いかねばならない。その図式は、図 10 のように表さ れる.

図において、 $L_i(t_i)$  は時点  $t_i$  における学習者の理解状態を、 $R_i(t_i)$  はシステムの認識を各々表している。

#### 3.4.1 類推の定式化

上述したモデルを具体的に構成していくために、本研究では類推の概念を導入する。一般に類推とは、与えられたいくつかのオブジェクト間に類似性を見いだし、その類似性に基づいて一方のオブジェクトで成立している事実や規則を、もう一方のオブジェクトに適

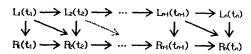
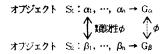


図 10 チュータモデルの成長過程 Fig. 10 The modelling of the tutor's growth process.



#### 図 11 類推の基本原理

Fig. 11 The fundamental principle of analogical reasoning.

用させることによって、問題解決の手がかりを得たり、またオブジェクト内に潜在している未知の事実や規則を予測推定する推論方式のことである。類推の基本的な定式化は図11のように表される。

図において、 $S_i$ (オブジェクト)は学習者の意図を表す、そして $\{\alpha_i\}$ 、 $\{\beta_i\}$   $(j=1,\dots,n)$  は設定された前提を、 $G\alpha$ 、 $G\beta$  は表出された目標を各々表している.

すなわち、類推とは、2つの異なる前提 $\{\alpha_i\}$ と $\{\beta_i\}$ ( $j=1,\cdots,n$ )の間に、類似性関数  $\phi$  が存在するときに、

 $G\beta = \phi(\{\alpha_j\}, \{\beta_j\}, G\alpha)$ 

なる Gβ を予測する推論方法 である. 本システムに おいては、それは学習者の主張している前提から、導 かれる結論を先読みすることを意味する.

さて、類推を上記のように定義する場合、

- ① 類似性関数φの定義
- ② 2つのオブジェクト Si, S₂ から φ を求めるア ルゴリズム
- ③ ø に基づいて GB を推論する方法

を明らかにする必要がある。筆者らは、有川ら $^{5}$ に従い、 $\phi$  を  $S_{1}$ 、 $S_{2}$  に属する変数を含まない項の対応付けと定義する。本システムにおける項とは、定理を表現している意味ネットワークのノードおよびリンクを指す。

#### 3.4.2 類推の方法

本システムにおける類推の対象は、学習者が前提として主張している幾何学図形である。すなわち、幾何学図形を表現している意味ネットワークの構造的な類似性を推論する。具体的には、意味ネットワークのリンクおよびノードを用いて類似性を定義する。

さて、幾何証明における類推では、証明の対象となっている幾何学図形の構造的な類似性に加えて、証明プロセスの類似性を考慮する必要がある。そのために、解法エキスパート知識を用いた類似性を定義する。以下、順にこれらの類似性をシステムが推論する方法について説明する。

幾何学図形の構造的な類似性を,同一のリンクで結合されているノード (アトム知識)の対応付けにより次のように定義する.すなわち,

 $\phi = \{ \langle t^1, t^2 \rangle | t^1 \in N(F_1), t^2 \in N(F_2) \\ \vdash \ \, \exists r, X, Y, r(X, t^1) \land r(Y, t^2) \}.$ 

ここで、N(F) は図形 F を表現している意味ネットワークに属するノードを、r(P,Q) はノード P,Q が r なるリンクで結合されていることをそれぞれ意味している。記号  $\Lambda$  は and 関係を表す。X, Y は任意のノードである。

類似性の定義より、対応付け  $\phi$  によって2つの幾何学図形  $F_1$ ,  $F_2$  に共通する構造 S が抽出される。それらは、同一のリンクで構成される構造であり、例えば対頂角の関係にある2つの角といった、幾何学的に意味をもつ構造である。また類推エンジンは、常に対応付けの無矛盾性を検証しているので、無意味な類似性が生成されることはない。

特定の図形の対応付けが、複数生成される場合がある。しかし、それらは幾何学特有の対称性(例えば、 △ABC と △XYZ における頂点の対応付けは、6通 りある)によるものであり、本質的には同一の構造を 表現している。したがって、本システムにおいては、 最初に検出された対応付けを採用する。

さて、 $\phi$  を求める過程は次のように示される。まず 図形  $F_1$  を表現しているネットワーク  $W_1$  の全ノード を変数化し(リンクは変えずに)、新たなネットワーク  $W_0$  を生成する。次に、 $W_0$  と  $W_i$  (i=1,2) のノードを単一化(unify)し、代入

 $\theta_i = \{t^i_1/X_1, \cdots, t^i_m/X_m\}$ 

 $(t^i, \in N(W_i), X_j \in N(W_*); i=1, 2; j=1, \cdots, m)$ を得る. 最後に  $\theta_1$  と  $\theta_2$  から  $\phi \subseteq N(F_1) \times N(F_2)$  なる対応付け

 $\phi = \{ \langle t^1_j, t^2_j \rangle | j = 1, \dots, m \}$ 

を得る.

証明プロセスの類似性は、同一の解法エキスパート 規則の適用を受ける前提同士の対応付けにより定義する。図 12 に  $\mathbb{Z}/2$  に  $\mathbb{Z}/2$  に  $\mathbb{Z}/2$  である』という規則が 2 通りの方法で 適応されている例題を示す。また、その規則を図 13 に示す。図 12 の中で、ang 01 等の記号は、意味ネットワークにおけるノード番号である。

証明プロセスの類似性を求めるために、システムは 2組の前提  $(P_1, P_2$ とする) と規則を単一化し、各々の代入  $(\theta_1, \theta_2)$  を基に対応付けを行う。図 12 を用いた場合の例を次に示す。

 $P_1 = \{ \angle DAF + \angle ADF = 90 \\ \angle CDG + \angle ADF = 90 \}$ 

```
P_2 = \{ \angle EDC + \angle DEC = 90 \}\angle EHB + \angle HEB = 90
```

 $\theta_1$  = {ang 01/\_obj 1, ang 03/\_obj 2, ang 02/\_obj x\( \sum\_DAF/\_cod 1, \sum\_CDG/\_cod 2, \) \( \alpha ADF/\_cod x1, \sum\_ADF/\_cod x2, \) 90/\( x \) \( x \)

 $\theta_2$ = {ang 03/\_obj 1, ang 05/\_obj 2, ang 04/\_obj x  $\angle$ EDC/\_cod 1,  $\angle$ EHB\_cod 2,  $\angle$ DEC/\_cod x1,  $\angle$ HEB/\_cod x2, 90/\_x}

 $\phi = \{ \langle \text{ang 01, ang 03} \rangle, \langle \text{ang 03, ang 05} \rangle, \\ \langle \text{ang 02, ang 04} \rangle, \langle \angle \text{DAF, } \angle \text{EDC} \rangle,$ 

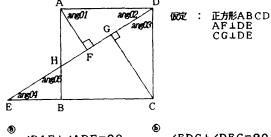


図 12 方略的な類似性を有する証明プロセス Fig. 12 A proof process with strategic analogy.

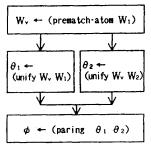
```
if (and (goal-is (concept (state equal)
                          (obj ((concept (obj _obj 1)
                                        (code _cod 1))
                                (concept (obj_obj 2)
                                         (code _cod 2))))))
        (isap_obj 1 'ang)
        (isap_obj 2 'ang)
        (wm-has (concept (measure _x)
                           (op add)
                           (obj ((concept (obj _obj 1)
                                          (code _cod 1))
                                 (concept (obj _objx)
                                          (code _codx 1))))))
        (wm-has (concept (measure _x)
                           (op add)
                           (obj ((concept (obj _obj 2)
                                         (code _cod 2))
                                 (concept (obj _objx)
                                          (code _codx2)))))))
then (push-wm (concept (state equal)
                          (reason 等しい量の差)
                          (obj ((concept (obj _obj 1)
```

図 13 解法エキスパート知識 Fig. 13 The knowledge of expert engine.

(code \_cod 1))

(code \_cod 2))))))

(concept (obj \_obj 2)



(defun prematch-atom (atom

prop con propl tmp)

(pop par 1)))
(defun find-par (par 1 par 2)
(mapcan '(lambda (k) ((equal (car par 1) (car k))

図 14 類推のための LISP プログラム

(list k))) par 2))

Fig. 14 The program for analogical reasoning.

<\_CDG, \_EHB>, <\_ADF, \_DEC>, <\_ADF, \_HEB>, <90, 90>}

図 14 に上記の推論手続きを実現する LISP プログラムの構成および主な関数を示す. 関数 prematchatom は,上述した W・を生成する. 関数 unify は,W・と W:(i=1,2) を単一化し,代入  $(\theta_i)$  をリストにして返す. そして関数 paring は,2つの代入を基に対応付け  $\phi$  を求める.

# 3.4.3 類推に基づく認識構造の成長

図 15 は、類推に基づく認識構造の成長過程を概念

的に示している。図の中で、 $\{P',\}$   $(a=1,\dots,n_i)$  は時点  $t_i$  における学習者の主張する前提を表す(以下、 $P'_{n_i}$  と表す).結論  $G_i^{\bullet c}$  いっ において、その添字 w は誤った結論を、c は正しい結論を各々表している. Vは or 関係を示す.また記号 $\otimes$ は、疑似的な直積関係を示し、ここではそれまでの各々の中間仮説を証明しようとする前提の累積・結合状態を示す. $\Pi t_i$  は時点  $t_i$  におけるシステムの認識状態を示している.

システムは、学習者の証明プロセスにおける前提間に存在する類似性  $\phi$  を見いだし、それにより学習者の根元的な証明概念を表現する。とこで、根元的な証明概念とは、証明の理論を組み立てる基になる公理や定理レベルでの理解状態を指す。すなわち、それは学習者モデルで表現されている理解状態よりも深いレベルでの学習者の理解状態(証明計画まで含めて)を表現するものである。本システムでは、類推の手法を適用し、限定化された証明課題間における証明行為の類似性(根元的な証明概念)を認識することを試みる。

さて、一般的に、上述した前提の類似性  $\phi$  は可能な前提の組合せに対応して複数存在する。それらを $\phi_{\mathbf{k}}(\mathbf{k} \in \mathbf{N}: \text{ positive integer})$  と表す。そこで、学習者の主張した前提  $(\mathbf{P}^i_{\mathbf{n}i})$  の集合を  $\Gamma$  とし、 $\Gamma$  の要素  $\mathbf{P}^i_{\mathbf{n}i}$  に対し、集合

$$\Phi(\mathbf{P}^{i}_{ni},\phi_{k}) = \{ \forall \mathbf{P}^{x}_{nx} \in \Gamma \mid \mathbf{P}^{x}_{nx}\phi_{k}\mathbf{P}^{i}_{ni} \}$$

を, ø による類似前提集合と呼ぶ. ただし,

 $P^{x}_{nx}\phi_{k}P^{y}_{ny}$ 

は、 $P^{x}_{nx}$  と  $P^{y}_{ny}$  の間に類似性  $\phi_{x}$  が存在することを示す。ここで、

$$P^{i}_{ni}\phi_{k}P^{j}_{nj}$$

$$\Leftrightarrow \Phi(P^{i}_{ni},\phi_{k}) = \Phi(P^{j}_{nj},\phi_{k})$$

であるから、以後  $\phi(P'_{ni},\phi_n)$  の表記において、 $P'_{ni}$  を省略し、さらに簡略化して、 $\phi_n$  と記述する。すなわち、

$$\Phi_k = \{ \forall P^i_{\pi i}, P^j_{\pi j} \in \Gamma \mid P^i_{\pi i} \phi_k P^j_{\pi j} \}.$$

本システムにおけるチュータモデルの認識構造の成長は、 $\phi_{k}$  による類似前提集合の遷移として実現される。すなわち、 $\phi_{k}$  を増殖しつつ、 $\phi_{K}$  の構造を変換さ

		学習者の証明	システムの認識	学習者の理解レベル
	t <sub>1</sub> t <sub>2</sub>	$P^{1}_{1}, \cdots, P^{1}n_{1} \rightarrow G_{1}^{w}$ $P^{2}_{1}, \cdots, P^{2}n_{2} \rightarrow G_{2}^{w}$	-	not understand
間	t <sub>i</sub>	$P^{3}_{1}, \cdots, P^{3}n_{3} \rightarrow G_{3}^{m}$ $P^{4}_{1}, \cdots, P^{4}n_{4} \rightarrow G_{4}^{e}$	$P^{1}n_{1}\otimes P^{2}n_{2}\otimes P^{3}n_{3} \to \Pi t,$ $P^{1}n_{1}\otimes P^{2}n_{2}\otimes P^{3}n_{3}\otimes P^{4}n_{4} \to \Pi t_{4}$	very not understand understand

図 15 認識構造の成長過程

Fig. 15 The growth process of the system's recognition structure.

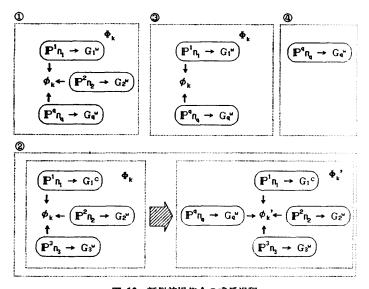


図 16 類似前提集合の成長過程 Fig. 16 The growth process of the similar set of premise by analogy.

せることにより、学習者の認識構造の推移を認識する。すなわち、上述した  $\Pi t_i$  は、 $\sigma_1$  の遷移として実現される。

ことで、 $\phi_{k}$  の構造変換とは、既存の類似前提集合における要素の追加・変更、新たな類似前提集合  $\phi_{k}$  の生成等を指し、具体的には、図 16 に示される 4 つの状態が考えられる。すなわち、学習者が時点  $t_{k}$  において、新たな主張  $S_{k}$ 

 $S_q: \mathbb{F}P^{q_1}, \cdots, P^{q_{n_q}}$  より  $G_q$  である』を提示したときの  $\Pi t_q$  の状態は、次の 4 つが考えられる.

既存の類似前提集合 Φ<sub>k</sub> に、 P<sup>e</sup><sub>ne</sub> を追加する.
 この場合,

 $\forall P^i_{ni} \in \Phi_k$ 

に対して,

 $P^q_{nq}\phi_k P^i_{ni}$ 

である必要がある.

② 既存の類似前提集合  $\phi_{*}$  の  $\phi_{*}$  自体を  $\phi_{*}$  に変え、 $\phi_{*}$  に  $P^{*}_{nq}$  を追加する. この場合、

 $\forall P^{i}_{ni}, P^{j}_{nj} \in \Phi_{k'}$ 

に対して,

Pinioh'Pini かつ Pingoh'Pini

である必要がある.

③ 特定の類似前提集合に属さない単独の  $P_{ini}$  が存在し、かつ  $P_{ini}$   $p_{ini}$  なる類似性  $p_{ini}$  が存在す

るならば、新たな類似前提集合  $\theta_z$ ,  $\theta_{z=}\{P^{i}_{ni}, P^{i}_{ni}\}$ 

を生成する.

4 上記①,②,③に該当しない場合,P<sup>n</sup><sub>nq</sub> を単独で保存する.

上述した処理を行うためのプログラムを図 17 に示す。 modify-anaset は,既存の類似前提集合のリスト(\*analogue\*)に対し,順に,学習者の主張(ansn)における前提(pini)を追加できるか(unify-analog),または新たな類似性が見いだせるか(analogy)を調べる。学習者の主張を含みうる類似前提集合が見いだせなかった場合,単独で学習者の主張を保存する(new-ana)。各類似前提集合  $\phi_{i}$  は,fi 属性に類似性  $\phi_{i}$  を,inst 属性に要素のリストをもつ連想リストとして表現されている。

# 4. 教授戦略

本システムの教授戦略は、対話手続き規則として記述されている。基本的な教授の展開に関する詳細は、 岡本らいに述べられている。本章では、学習者の証明計画に基づいた教授、および類推により形成される類似前提集合に基づいた教授戦略に関して述べる。

### 4.1 証明計画の認識に基づく教授戦略の決定

計画認識モジュールによって同定された学習者の証明計画に基づいて、適切な教授戦略を決定する機能が

(defun modify-anaset (ansn base pini); 類似前提集合 更新

(setq pini (ana-base ansn)) ((some '(lambda (Fk fi)

((setq fi (unify-analog FK pini)

(add-ana Fk fi ansn))

((setq fi (analogy Fk pini))

(ren-ana Fk fi ansn)))

\*analogue\*))

(new-ana pini ansn))

(setq Fn (prematch-atom pini)) (push Fn \*\*analogue\*\*))

(defun add-ana (Fk fi ansn) ; 要素の追加 (put FK 'inst (cons ansn (get Fk 'inst))) (put Fk 'fi fi))

図 17 類似前提集合変換プログラム Fig. 17 The program to modify a similar set. 望まれる.

そのためにシステムはまず、システムの同定した証明計画が実際に学習者の想定しているものかどうかを 質問する.

システムの推論が正しかった場合には、その計画に 支障がない限り、学習者の証明を続けさせる。システムの推論が誤っていた場合には、計画認識が不可能で あり、先の定義にしたがって、学習者は混乱状態であるとみなす。

支障のある計画とは、教材構造知識ベースを参照することにより、証明を完成することが不可能と判定される計画を指す。例えば、循環論法に陥っている場合(学習者の主張する前提が、中間仮説より上位のノードに位置していることから認識可能)がそれである。教材構造知識ベースにない証明計画は、一般に完成させることが不可能であるが、それらに対しては実際に誤った主張をするまで、特に助言しない。

支障のある証明計画に対しては、システムは学習者 に計画を変更するように指示する. 混乱状態にある学 習者に対しては、解法エキスパートにより正しい証明 を提示する.

図 18 に実際の対話例を示す. 図の中で,システムは学習者の誤った(支障のある)証明計画を指摘し,証明のやり直しを助言している.

#### 4.2 類推による教授戦略の決定・助言

類似前提集合を利用することにより、どのような証明に対してどのような誤りを犯しているかを再現する機能が実現できる。具体的には、以前に誤ったときの前提の立て方、結論(中間仮説)の出し方を、現在行っている問題と比較する。前提および中間仮説の類似性から、任意の時点で類似な主張があったとき、助言することができる。その場合、

- ①以前は正しい証明をしているが現在誤っている
- ②以前誤っていた証明を現在同じように誤っている
- ③以前正しい証明を現在も正しく解いている
- ④以前誤っていた証明を現在正しく解いている

といった4つの状況が考えられる.システムは、各々の状況に応じて学習者に助言を与える.

図 12 に示した図形を例にして具体的に説明する. 学習者が、既に図 12® の中間仮説を正しく解いていると仮定する. そして、図 12® の中間仮説において誤った証明をしていると仮定する.

システムは、前述した手続きに基づき、図 13 の規則によって類似性  $\phi$ 、および類似前提集合  $\phi$  を求め

どうぞ始めて下さい

• \ (AE = AE)

続けて下さい

• \ (AB=AC)

続けて下さい

→) (EB=EC)

続けて下さい

・〉((1 2 3) より ((ABE=(ACE))

((AE=AE) (AB=AC) (EB=EC)) より ((ABE=(ACE) ですか.

少し考えさせて下さい.

あなたは、次のような考えをしていると思います.

あなたは、((AE=AE) (AB=AC) (EB=EC)) から

そうですか?

:\*Y (はい)

よろしい

しかし、その証明は正しくありません

なぜならば、((AB=AC)) は仮定ではありません.

仮定にないことを根拠にするときには、まずそれを証明しなければなりません.

しかし、((AB=AC)) であることは証明できません.

なぜだか分かりますか?

あなたは、((AE=AE) (AB=AC) (EB=EC)) を根拠にして (^ABE # ^ACE) と考えました.

しかし、根拠に使われている ((AB=AC)) を証明するためには、(^ABE  $\sharp$  ^ACE) であることを利用するしか方法がありません。

つまり、あなたの証明はうまくいきません.

違う証明を考えましょう.

- (注) 1. 記号 ^ は, 三角形を表す.
  - 2. 記号 (は, 角を表す.
  - 3. 記号#は, 合同を表す.
  - 4. ・) および:\* のプロンプトに続く文字列が, **学習** 者の入力である.

図 18 計画認識に基づく対話例

Fig. 18 A dialogue based on the function of plan-recognition.

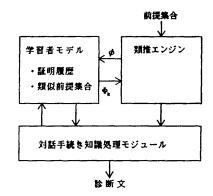


図 19 類推に基づく教授展開 Fig. 19 Block diagram of the dialogue by analogical reasoning.

始めて下さい.

•) (AB=AC)

続けて下さい

•> (EB=EC)

続けて下さい

• \ (\langle ABE = \langle ACE)

続けて下さい

・) ((1 2 3) より (^AEC # ^AEB))

(中略)

しかし、その証明は正しくありませんなぜならば、

((AB=AC) ((ABE=(ACE)) は, 仮定ではありません. しかし, 根拠に使われている ((AB=AC) ((ABE=(ACE)) を 証明するためには, (^ABE # ^ACE) であることを利用するし か方法がありません.

つまり、あなたの証明はうまくいきません.

もう一度考え直しましょう

'> (BD=CD)

続けて下さい

•> ((EBD=(ECD)

続けて下さい

・〉((2 4 5) より (^EDC # ^EDB))

あなたは、次のような考えをしていると思います。 あなたは、((EB=EC) (BD=CD) ((EBD=〈ECD)) から二辺 夾角相等と考え、だから (^EBD # ^ECD) と考えたのでしょ

そうですか?

:\*N (いいえ)

あなたの考えていることが分かりません

あなたは、以前にも似たような証明をしていますね.

 $\epsilon$ nt, ((AB=AC) (EB=EC) ((ABE=(ACE))

を前提にしていました.

どちらの証明も 2 つの辺と その間の角に 関する  $\overline{\phi}$ 柄を前提にしています。

あなたは、どちらの証明とも誤っています.

あなたは、これらの証明についてまだ良く理解できていない ようです.

しっかり覚えましょう.

### 図 20 類推に基づく対話例

Fig. 20 A dialogue based on the function of analogical reasoning.

る. その結果システムは学習者に,現在考えている中間 仮説 (図 12億) に類似の中間仮説 (図 12億) を既に証明しているととを示す. そして,対応付けりに基づいて,それらの中間仮説は ∠DAF と ∠EDC, ∠CDG と ∠EHB, ∠ADF と ∠DEC, を各々対応させれば,以前と同じ解き方で証明できることを助言する.

図 19 に類推に基づく教授の流れを示す。また図 20 に実際の対話例を示す。図において、システムは学習者が類似した証明プロセス(二辺夾角の合同条件)において誤りを繰り返していることを指摘している。

#### 5. システムの評価

本システムの機能を評価するために、10人の学習者

(中学校3年生)に対して、学習実験を行った、実験は、2、3人ずつ4回に分けて行った。各学習者は、1人1台ずつパーソナルコンピュータを使用して、システムの出す課題を1問だけ解いた、課題終了後、各学習者に対して、システムの機能に関する質問を行った。その際特に、計画認識モジュールおよびチュータモデルの成長モジュールの機能評価に関連した質問を中心に行った。

学習実験の結果、計画認識モジュールの機能に対して、学習者が特に強い関心を示していることが認められた。そして、部分木の絞り込みによる証明計画の認識が、特に有効に機能していることが観察された。すなわち、学習者の誤りの多くは、誤った考え方または勘違いによるものであり、解法エキスパート知識だけではそれらを認識するのに十分な情報を与えないことが明らかになった。しかしながら、知識の適用に誤りがある状況では、3.3.3 項で述べた中間仮説の検証が有効に機能していることが認められた。

チュータモデルの成長モジュールに関しても同様に、学習者が強い関心を示していることが認められた。今回学習者に与えた課題は、副目標を解決するために、類似した解法を繰り返し適用する必要があった。システムは類似した主張が行われる度にそれに関連した助言をすることができた。しかし、現時点では、システムの助言として、4.2 節に示した4つのは、システムの助言として、4.2 節に示した4つの状況しか考慮しておらず、システムの助言が表層的な類似性を指摘しているだけに感じられるような場合があり(例えば、合同条件の適用など)、必ずしも学習者の興味を引く内容ではなかった。これは、チュータモデルの状態に即して、何をどの程度助言するかという対話管理の問題であり、今後の課題とされる。

# 6. む す び

学習者の証明計画を認識し、個々の理解状態に即した教授を展開する知的 CAI を構築することができた。

システムは、学習者の証明計画を認識するために、 専門知識を適用して、学習者の主張を検証する。すな わち、学習者の主張する前提から、中間仮説に至る証 明プロセスを探索する過程において、学習者の証明計 画を同定する。そのような証明プロセスが存在しない 場合には、解法集合の中から最も学習者の主張に類似 している証明プロセスを基に、学習者の証明計画に対 する仮説をシステム内部で作り上げる。 次に、学習者の理解状態の進展を認識するために、 類推の手法を用いたチュータモデル構造変換の手法を 提案した。すなわち、学習者の証明プロセスにおける 類似した主張に着目し、どのような状況においてどの ような誤りを犯しているかということに関する認識 を、学習の進展と共に再構成する.

これらの機能により、学習者の証明計画を認識し、理解状態に即した助言が可能になったことが、学習実験を通して確認された.しかしながら、現時点においては、対象世界を限定することによりシステム全体が効果的に機能している.今後、より多くの課題を扱えるよう、対象世界を拡張することが課題とされる.

# 参考文献

- 1) 岡本ほか: 幾何論証の学習世界における知的 CAI の構成について、情報処理学会論文誌, Vol. 29, No. 3, pp. 311-324 (1988).
- 2) 平島ほか: プラニングの概念に基づく学生の誤りのモデル化と教育への応用,第36回情報処理学会全国大会論文集(Ⅲ), pp. 2417-2418 (1988).
- 3) 中村ほか:類推を用いた学生の概念変換による 誤りのモデル化,第36回情報処理学会全国大会 論文集(皿),pp. 2423-2424 (1988).
- 4) Matz, M.: Toward a Process Model for High School Algebra Errors, in Sleeman, D. et al. (eds), *Intelligent Tutoring Systems*, pp. 25-50, Academic Press, London (1982).

5) 有川ほか: 類推の理論, 大須賀ほか編, 知識の獲得と学習, pp. 221-251, オーム社, 東京(1987).

(昭和63年7月18日受付) (平成元年6月13日採録)



### 岡本 敏雄(正会員)

1947 年生. 1971 年京都教育大学 卒業, 1975 年東京学芸大学大学院修 了(教育心理学専攻). 工学博士(東京工業大学). 現在, 東京学芸大学教育情報科学教室助教授. 知的 CAI

システムの AI モデル研究に従事. (訳書)「人工知能 と知的 CAI システム」. CAI 学会理事, 日本教育工 学会理事, 電子情報通信学会教育工学研究専門委員会 幹事, 同学会人工知能と知識処理研究専門委員会専門 委員. 人工知能学会, AAAI 学会, 日本教育心理学 会各会員.



#### 松田 昇(正会員)

证 昭和137年生. 昭和60年東京学芸 大学教育学部数学教育学科卒業. 昭和63年同大学院教育学研究科修士 課程修了. 現在, 金沢工業大学工学 部助手. 主に知的 CAI の研究に従

事. 電子情報通信学会, CAI 学会, 日本教育工学会, 日本数学教育学会各会員。