

根拠を示しつつ、 自ら規則を発見してゆく プログラムの構想

池上 蒔典

2025 年 01 月 10 日

知的なエージェントでは、、

- ▶ データから規則性を発見できる。説明もしてくれる。
- ▶ 新しい状況でも、論理的・合目的的に考えて、解法を与えようとする。
- ▶ 対話をしていたらプログラムが合成されてゆく。変化してゆく。

発見と論理性の観点から、、、。

- ▶ 深層学習
理由が解りづらい。
- ▶ 手続き型言語
組み込まれた推論能力が皆無。
- ▶ Prolog
解にたどりつかない。

文字式の変形方法を証明つきで探す

\$ ros — call-proof-factorization.lisp

... 中略 ...

開始式を入力して下さい[1] >>

$(d * c * a + c * d * b)$

$(D * C * A + C * D * B)$

目標式を入力して下さい[1] >>

$((a + b) * c * d)$

$((A + B) * C * D)$

開始式の詳しい中置記法表現には、 $((D * C) * A) + ((C * D) * B)$ が在る。

目標式の詳しい中置記法表現には、 $((A + B) * C) * D$ が在る。

上式 の位置 $(A D A D)$ 部 に $A*B=B*A$ を適用すると

$((C * D) * A) + ((C * D) * B)$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $\{C*A\} + \{C*B\} = C*\{A+B\}$ を適用すると

$((C * D) * (A + B))$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $A*B=B*A$ を適用すると

$((A + B) * (C * D))$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $A*\{B*C\} = \{A*B\}*C$ を適用すると

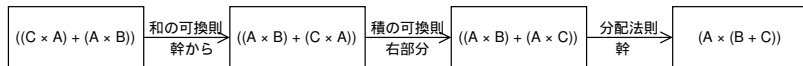
$((A + B) * C) * D$ となる。

かの如く、 $(D * C * A + C * D * B)$ から $((A + B) * C * D)$ への変換は可能。

開始式を入力して下さい[2] >>

文字式の変形方法を 証明つきで探すプログラム

公理や正しい定理だけを用いて、
最初の数式を変形させてゆき、
目標とする式となったとき、
最初から目標に至る迄の変形の経路を証明と言う。



$$C \times A + A \times B = A \times (B + C)$$

数式の構造

多項演算は二項演算に変換

$$\begin{aligned} & a + b + c + d + e \\ & \rightarrow (((a + b) + c) + d) + e) \end{aligned}$$

式は再帰的な木構造

$$\text{式} := (\text{演算子 式 式})$$

内では演算子を前に置く前置記法

$$\begin{aligned} & (((a + b) + c) + d) + e) \\ & \rightarrow (+ (+ (+ (+ a b) c) d) e) \end{aligned}$$

認める公理

$$a + b = b + a$$

和の可換則

$$a \times b = b \times a$$

積の可換則

$$a + (b + c) = (a + b) + c$$

和の結合則

$$a * (b \times c) = (a \times b) \times c$$

積の結合則

$$a * (b + c) = a * b + a * c$$

分配法則¹

```
(defparameter *first-axioms*  
  (list  
    ;; (name                unknowns form-before          form-after          . proof)  
    '(a+b=b+a              (a b)   (+ a b)           (+ b a)             . ())  
    '(a*b=b*a              (a b)   (* a b)           (* b a)             . ())  
    '(a+{b+c}={a+b}+c      (a b c) (+ a (+ b c))   (+ (+ a b) c)       . ())  
    '(a*{b*c}={a*b}*c       (a b c) (* a (* b c))   (* (* a b) c)       . ())  
    '(c*{a+b}={c*a}+{c*b}  (c a b) (* c (+ a b))   (+ (* c a) (* c b)) . ())  
    '({c*a}+{c*b}=c*{a+b} (c a b) (+ (* c a) (* c b)) (* c (+ a b)) . ())  
  ))
```

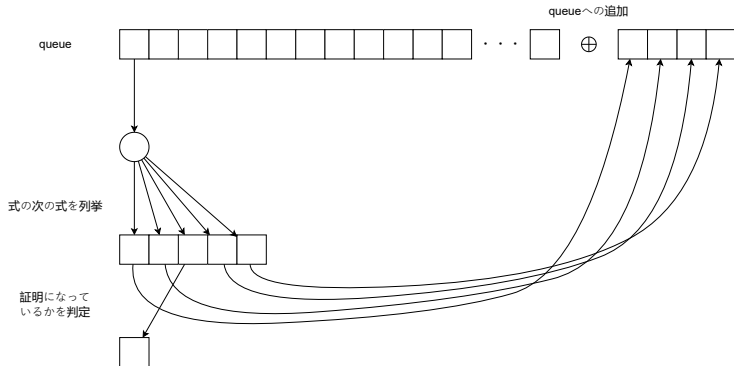
¹自然数の実装は今後の ToDo

unification

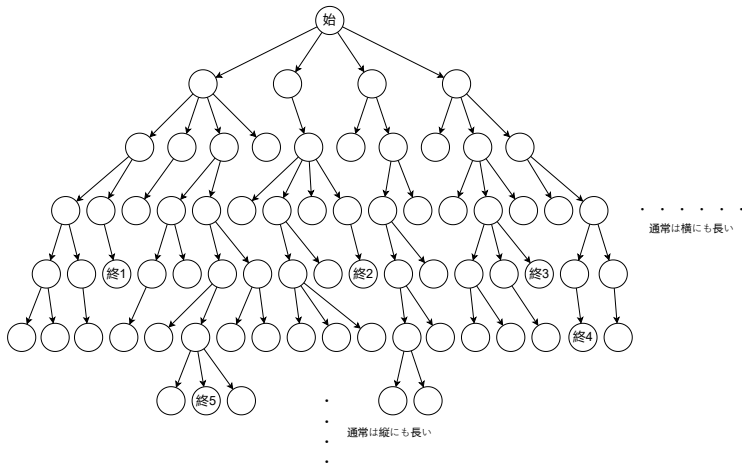
2つの未決定な式が、同じ式と成り得るか確かめながら、未知な部分を決定しようとする演算。

```
;; (unification (未知な文字) (未決定な式1) (未決定な式2) (決定されている束縛))
> (unification '(a b) '(+ a b) '(+ 3 4) '())
((B . 4) (A . 3))    ;; b = 3 かつ a = 3 のとき成立。
(A B)
> (unification '(a b) '(+ a b) '(+ b a) '())
((B . A) (A . B))    ;; a = b かつ b = a のとき成立する。
(A B)
> (unification '(a b) '(+ a b) '(+ b a c) '())
+FAILURE+            ;; 要素の数が異なる為 失敗。
> (unification '(a b) '(+ 1 2) '(f 1 2) '())
+FAILURE+            ;; f と + は異なる文字で どちらもも既知なため 失敗。
> (unification '(a) '(+ 1 2) '(a 1 2) '())
((A . +))            ;; 一回表れる右側のaは未知だったが、
                      ;; 左側では + として表われていた為、a = + で成立。
> (unification '(a) '(+ 1 2) '(a 1 a) '())
+FAILURE+            ;; (a . +) と (a . 2) に仮定したが、
                      ;; + も 2 も既知かつ異なる文字であった為、失敗。
```

探索手続きの呼び出し 一回



変形の連鎖と 探索の空間



文字式の変形方法を証明つきで探す

\$ ros — call-proof-factorization.lisp

... 中略 ...

開始式を入力して下さい[1] >>

$(d * c * a + c * d * b)$

$(D * C * A + C * D * B)$

目標式を入力して下さい[1] >>

$((a + b) * c * d)$

$((A + B) * C * D)$

開始式の詳しい中置記法表現には、 $((D * C) * A) + ((C * D) * B)$ が在る。

目標式の詳しい中置記法表現には、 $((A + B) * C) * D$ が在る。

上式 の位置 $(A D A D)$ 部 に $A*B=B*A$ を適用すると

$((C * D) * A) + ((C * D) * B)$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $\{C*A\} + \{C*B\} = C*\{A+B\}$ を適用すると

$((C * D) * (A + B))$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $A*B=B*A$ を適用すると

$((A + B) * (C * D))$ となる。

上式 の位置 $root$ 部 に $A*\{B*C\} = \{A*B\}*C$ を適用すると

$((A + B) * C) * D$ となる。

かの如く、 $(D * C * A + C * D * B)$ から $((A + B) * C * D)$ への変換は可能。

開始式を入力して下さい[2] >>

宇宙の認識について

- ▶ 物理現象だけの世界はつまらない。
エントロピーが上昇するだけで、
何の有用な情報 (発見) も見いださない。
- ▶ 根源の存在。
天御中主大御神、阿弥陀如来、創造主、太極、、、。
- ▶ 物質宇宙が発生する時には、
物質を生じようという意味が生じていた。
- ▶ 泥から何が見だされたのか。泥に何を見い出すのか。
- ▶ 言葉により意思を一意に共有でき、
- ▶ 文字により強く保存され、再発動される。

泥という直感が無ければ、その泥を泥だと知覚できない。
泥という言葉が無ければ、泥を主体とした考察ができない。

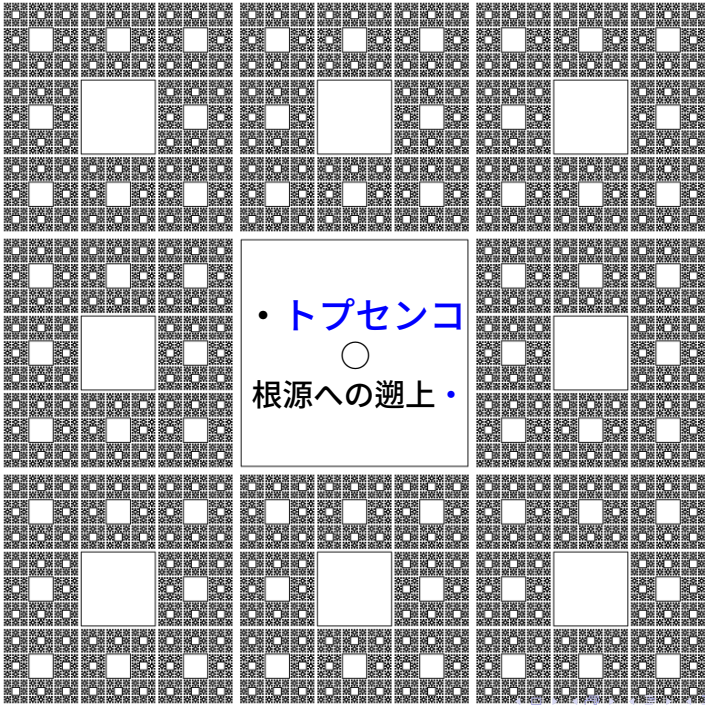
宇宙の認識について

識の相を生ずる根源的原因として文字の形状。かただま。

- ▶ 固有のスペクトルを生ずる原因を辿ると、固有の形状に (も) なるという立場。
- ▶ スリットの形を変えると、スクリーンに映る像 (干渉縞) も変わる、空間内の波形も変わる。
- ▶ ○と言えバ?、△と言えバ? と連想ゲームを続ける如く。直線的だけでなく、立体的、胞体的にも広がる。時空にも、ビックバンクランチの前後にも広がる。そして、形状に収束する。

自然言語、数学、作法、、、

- ▶ 抽象化を手に入れた。
乱雑な星の配列と動きに 秩序が見い出された。
- ▶ 機能や構造が 抽象化の適用で構想 開発された。
- ▶ 人と人とが対話できること。世代を越えた伝達。



• トプセンコ
○
根源への遡上 •

Lenhma 定理発見アルゴリズム (構想)

無秩序空間の生成

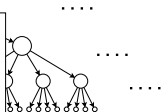
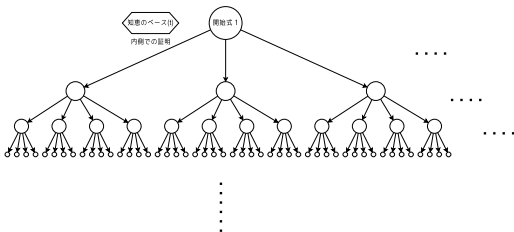
知識のベースを用いて
探索の末を生成する。
枝のひとつひとつが証明となる。

既知の知識
内側での証明

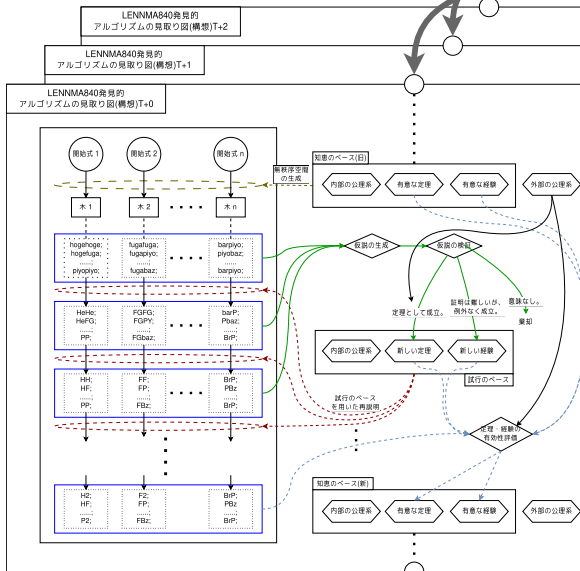
開始式 N

知識のベース (I)
内側での証明

開始式 1



Lenma 定理発見アルゴリズム (構想)



今後の展望

- ▶ 定理発見アルゴリズムの実装
 - ▶ ●定理証明 ●類似した証明の検索
 - 弱い証明の集合からの一段 強い命題の作成
 - (内部の) 証明への新しい規則に依る書き換え
 - エントロピー縮小の為の有意な法則の抽出
- ▶ 具体的な問題
 - ▶ 論理パズル。
規則の発見による、深い問題への対処の観察。
 - ▶ 中学 高校生 程度の代数の問題。
- ▶ ゲーム内のエージェントへの組み込み。
- ▶ 外の公理系と内の公理系との一体化。

⋮

根拠を示しつつ、自ら規則を発見し、
自ら発展してゆくソフトウェア。

参考文献、URL

-  猪股 俊光, 益崎 真治、Scheme による記号処理入門、森北出版 (1994).
-  後藤 滋樹, 岩波講座 ソフトウェア科学 8 記号処理プログラミング、岩波書店 (1988) .
-  佐野 千遥、人工知能と人工生命、 日刊工業新聞社 (1994).
-  佐野 千遥、知的人工生命の学習進化、 森北出版 (1996).
-  i-makinori、proof-algebra • GitLab、
<https://gitlab.com/i-makinori/proof-algebra> .
-  i-makinori、lennma840 • GitLab、
<https://gitlab.com/i-makinori/lennma840> .

質疑応答

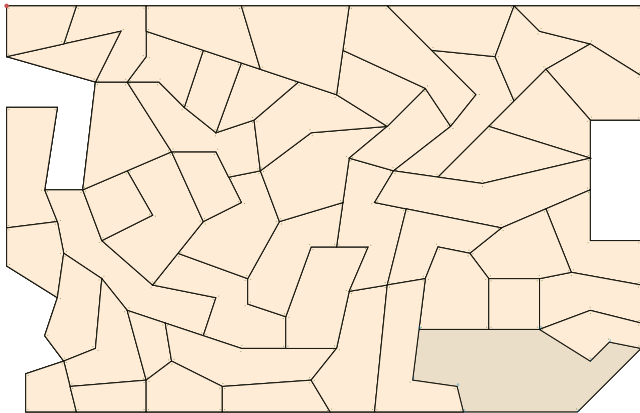
根拠を示しつつ、自ら規則を発見してゆく
プログラムの構想

- ▶ 動機。
- ▶ コンセプト。
- ▶ 文字式の変形方法を証明つきで探す。
- ▶ Lennma840 定理発見アルゴリズム (構想)。
- ▶ 実現された場合の応用先について。
- ▶ エントロピーを低下させるかも知れないプログラムの
スケッチ (おまけ)。
- ▶ Lennma840(構想) の生命性 (おまけ)。

パズルの解探索プログラム

枠の形状、ピース 1 の形状、ピース 2 の形状、、、ピース n の形状が与えられる。

ピース 1 からピース n までを用いて、枠の形をつくれ。



とあるプログラミングコンテストでの問題

Lennma840(構想) の生命性

宇宙は生命であると考えている

- ▶ 肉体の構築。
- ▶ 意識の発生。
- ▶ 進化の意思。
- ▶ 発見。合目的性。
- ▶ 自己複製。