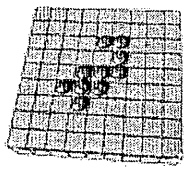


## Cellular Automata

遠藤 聡志  
Satoshi Endo  
琉球大学工学部  
情報工学科

赤嶺 有平  
Yuhei Akamine  
琉球大学大学院  
理工学研究科

## CA法の基本原理



同じ大きさの均一なセルの敷き詰められた空間を想定

各セルはk種類の状態をとる

隣接するセルの時間tにおける状態値に応じて時間t+1のセルの状態値が決定する。

近傍則: 近傍のセルの状態値の和が3以上なら次の状態は1

近傍の状態値に対して次の状態値を決定する規則を近傍則と呼ぶ


近傍則を設計することで様々な現象に対応できる

## セルオートマトンの変遷


- Self-reproducing Automata
  - von Neumannの自動自己修復・複製装置
- Pattern Formation
  - Game of Life
  - S.Wolframの4つのクラス
- Multi-Agent?
  - LGA(Lattice Gas Automata)
  - 交通流, 人の流れ, 粒状体シミュレーションetc.

## C.Langtonの自己複製ループ

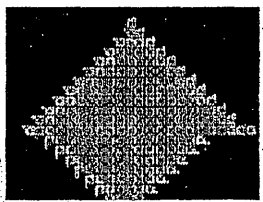
■ 8状態5近傍2次元CA



↓



→



初期状態と同じ形状のパターンが自己複製する

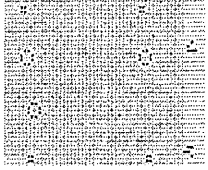
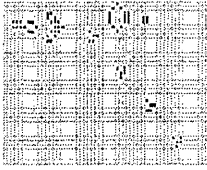
シミュレーション実行

## H.Conwayのライフゲーム

- 各セルは生と死の2種類の状態をとる
- 次のステップのセルの状態は隣接する8つのセルの状態から以下のような規則によって決まる
  - 隣接する8つのセルで生きてるセルの合計を *sum* とする
  - $2 \leq sum \leq 3$  のとき、生きてるセルは生きつづける
  - $sum \geq 4$  ||  $sum \leq 1$  のとき、セルは死ぬ
  - $sum == 3$  のとき、死んでるセルは生き返る
- 周囲にほどよい数があるとき生存できて、過疎や過密のとき死滅し、最適な条件のとき生まれるという、動物やバクテリアの環境を単純化したモデル

## ライフゲームシミュレーション

・2次元のダイナミクス

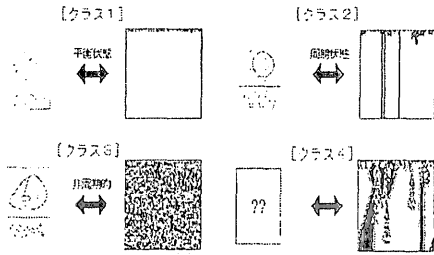
ブリンカー

グライダー

シミュレーション実行

## S.Wolframの4つのクラス

### 1次元CAのダイナミクス



## 複雑系におけるCA法

**複雑系現象**  
従来の微分方程式  
に基づく手法では  
解析が困難とされ  
ている系

内田・崎村

**セルラオートマトン法**

- 従来の解析的解法を用いた計算効率向上
- 物理・化学において数値計算の精度向上
- 4目的に導かれる多様な現象の再現が可能

## CA法の利用が期待される分野

**複雑系現象**  
従来の微分方程式・  
数値計算手法では  
解析が困難とされ  
ている系

- 材料工学**  
疲労・劣化現象、構造物の自己組織化
- 輸送現象**  
流体力学、乱流、混相流、半導体素子中の流れ
- 物理・化学**  
反応拡散系、材料工学、結晶成長
- 社会工学問題**  
物流(交通流)、緊急時避難問題、新製品の拡散
- その他**  
地震のモデル化、森林火災、パターン形成、アート

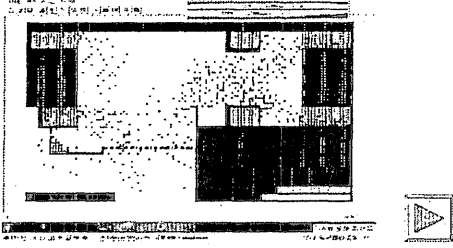
**多くの分野において近傍則の研究が必要**

## Cellular Automata 2001(横浜)

- パターン形成関連 7件
- 計算機科学 3件
- Logic・Algorithms 6件
- 最適設計 4件
- 粒状体 6件
- 流体解析 6件
- 人の流れ (マルチエージェント系) 4件
- 交通流 5件

## Multi-Agent Application

JR 田町駅構内の人の流れ  
横浜国立大学 森下 信教授研究室提供



## Rule 184

後方セルの状態 隣接セルの状態 前方セルの状態 遷移後の状態

0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

10111000(bin)  
↓  
184(dec)

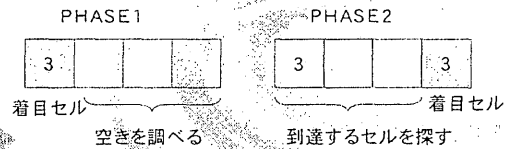
状態'1'を「エージェントが存在する」と考え、前方に  
エージェントが存在しないときにエージェントが前進す  
ることを表現する遷移規則

## K. Nagelらの多速度交通モデル

- 近傍則
  - $V_{max}$ に達していないときは、 $V_{max}$ まで1時間ステップで1加速
  - 前に車があれば減速
  - 停止状態でない車は確率Pで減速
- 実際の都市のシミュレーションが行われ、実用性、再現性が確認されている
- 以下、 $V_{max}=3$ 、 $P=0.1$ として試作

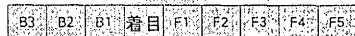
## 車の移動の記述

- 移動は直接的には記述できない
  - 以下の2段階で記述する
    - PHASE1:ぶつからないように速度を決定
    - PHASE2:着目セルに到達する後方のセルの値をコピー



## 近傍の状態値の参照

- 後方3近傍、前方5近傍参照する
  - $V_{max}=3$ なので、前後3近傍必要
  - 減速する余裕を持たせるためにさらに2近傍
- 状態値変数の宣言 (stateキーワード)
- 近傍のセル状態値の参照 (セル参照演算子)



```
state n;
b3 = [-3, 0]; b2 = [-2, 0]; b1 = [-1, 0]; c = [0, 0];
f1 = [ 1, 0]; f2 = [ 2, 0]; f3 = [-3, 0]; f4 = [4, 0]; f5 = [5, 0];
```

## PHASE1:速度決定

- 前方の空きを調べて加速する
  - timeキーワードを用いてPHASE分けを行う
  - timeはシミュレーション開始からのステップ数を返す

```
if(time % 2 == 0)
{
    n = 4 : when (f1==0&&f2==0&&f3==0&&f4==0&&f5==0&&(c>2))
    3 : when (f1==0&&f2==0&&f3==0&&(c>1))
    2 : when (f1==0&&(c!=0)) //速度 1
    1 : when (c!=0) //速度 0
    0 : otherwise //空の状態
```

## PHASE2:状態値の移動

- 着目セルに到達する後方のセルの状態値をコピー
- 着目セルの速度が1以上( $n \geq 2$ )なら空に遷移

```
else
{
    if(c == 0) {
        n = 4 : when (b3 == 4) //後方セルの速度をコピー
        3 : when (b2 == 3)
        2 : when (b1 == 2)
        0 : otherwise
    }
    else {
        n = 1 : when (c == 1) //停止ならそのまま停止
        0 : otherwise; //走行中なら空に遷移
    }
}
```

## 減速率Pの導入

- パラメータ型変数による確率Pの調整
- randキーワードによる速度の揺らぎの導入

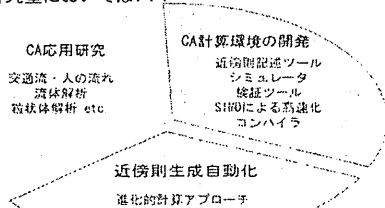
```
param P;
if(time % 2 == 0)
{
    sp = 4 : when (f1==0&&f2==0&&f3==0&&f4==0&&f5==0&&(c>2))
    3 : when (f1==0&&f2==0&&f3==0&&(c>1))
    2 : when (f1==0&&(c!=0))
    1 : when (c!=0)
    0 : otherwise;

    if(sp > 1 && rand % 100 < P)
        sp = sp - 1;
    n = sp;
}
```

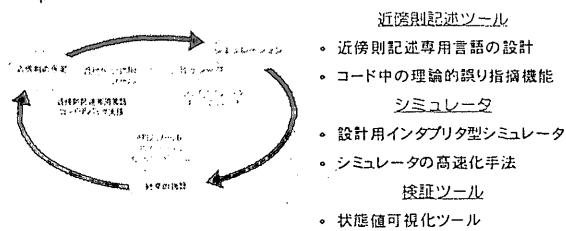
シミュレーション実行

## CA研究のアプローチ

当研究室においては、



## CA用計算環境の開発



全ての機能を統合した総合計算環境

## 近傍則記述専用言語

アイスゲームのコーディング例

```
state s:
sum =
[-1,-1]+[0,-1]+[1,-1]+
[-1,0]+[1,0]+[-1,1]+
[0,1]+[1,1];
this = [0,0];
s=1 : when(sum == 3)
this.s: when(sum == 2)
0 : otherwise;
```

- 近傍則を必要最小限のコードで記述できる
- 各セルを原点とする相対座標系を用いることで、CAの定義に違反する記述を排除する
- C言語と似た仕様とすることで、必要とする知識を最小限とする
- n次元のCA空間に対応する

## 近傍則記述中の誤り検出

- 近傍則の記述において意味的に間違いと推測される箇所を指摘

検出可能な誤り

- 結果が不変な条件文
- セルの状態値に影響をあたえない変数
- 2回以上変更される状態値

```
if(a > 0 && b < 0){
if(c > 3 && a < 0){
some statements:
}
}
state s:
a = [0,1]; b = [0,-1];
if(b == 1)
s = [1,0];
if(a > 0)
cell = 0;
if(a > -2)
cell = 1;
```

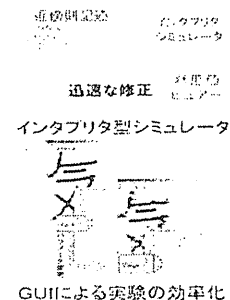
## インタプリタの必要性

- 数ステップの視覚的な検証ですむモデルの存在(道路交通モデル, 粒状体など)
  - インタプリタは、小規模のシミュレーションを効率的に実行できる
- 実行時エラーチェック
  - システムによるエラーチェックを強化できる
- 実行時の大幅な近傍則の変更
  - シミュレーションを止めることなく近傍則を変更できる

モデルの設計段階ではインタプリタが有利

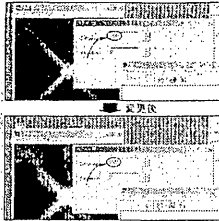
## インタプリタ型CAシミュレータ

- 設計用としてインタプリタ型シミュレータを開発
- 特徴
  - レスポンスの向上
  - 実行時エラーチェック
  - GUIによる実験の効率化
    - パラメータ調整



## 近傍則記述デバッグ用GUI

- パラメータのGUIによる動的な変更
  - 近傍則記述中の定数変数をGUIのスライダーを用いて実行時に変更可能
  - paramキーワードで宣言
- 特定のセルの状態値の監視及び変更
  - 特定のセルの状態値をモニタ
  - シミュレーション中の状態値の強制的な変更

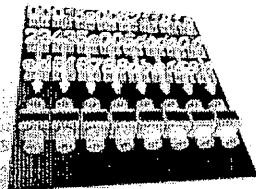


## CAシミュレータの高速化

- インタプリタは実行速度が遅い
  - 大規模なシミュレーションのために高速なシミュレータが必要
- コンパイラ型シミュレータが必要(開発中)
  - MMXテクノロジーを用いた高速化手法を提案
- ユーザは状況に応じて使用するシミュレータを選択ようにする
  - 設計段階ではインタプリタ型
  - 応用段階ではコンパイラ型

## MMXテクノロジーとCA

- MMXテクノロジーとは?
  - パーソナルコンピュータ用のCPUに搭載されたSIMD型演算命令セット
- CAはSIMD型の並列演算に適している
  - CAは全てのセルを同期的にかつ同様の手続きで更新するため



MMXテクノロジーのイメージ図  
64ビット長のデータの並びを8つの8ビットデータの集合として並列に処理す

MMXテクノロジーはCAの処理に適している

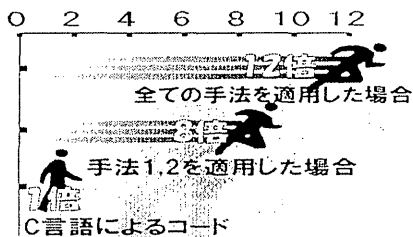
## 提案手法

ライフゲームをMMXテクノロジーを用いて高速化

- 手法1) 近傍の状態値を読み出して加算する処理を並列化
- 手法2) 局所近傍則を適用して新しい状態を決定する処理を並列化
- 手法3) 上記の二つの処理をオーバーラップしてさらに並列化

これらの手法は全て同時に適用できる

## 提案手法による ライフゲームシミュレータの性能



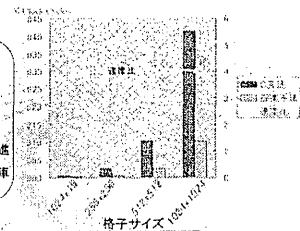
提案手法を用いたライフゲームシミュレータとC言語版の実行速度比較

提案手法では最大12倍に高速化した

## 複雑なモデルへの適用例

- 道路交通シミュレータの基礎モデルに提案手法を適用

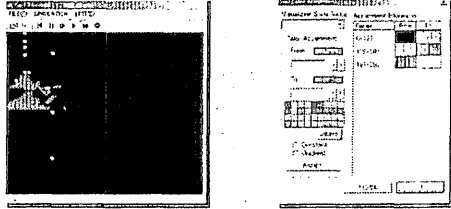
適用したモデルの近傍則  
1セルが車1台分の空間を表現する  
上下各1車線  
速度は停車か前進のみ  
進行方向のセルが空か青信号なら前進  
進行方向のセルが車か赤信号なら停車



複雑なモデルにおいて4倍程度高速化

## 状態値の視覚化ツール

- CA法においては視覚的な検証が一般的
- GUIによる色の割り当て
  - 各セルの状態値に色を割り当てる



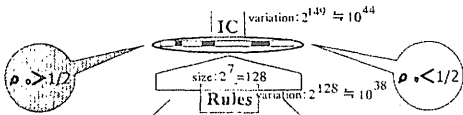
## CAルール自動設計問題

### CAルール設計を自動化

ルール設計が難しい問題 → 密度分類タスク

- Gacs, P. (1978)
  - 密度分類タスクを解く heuristic なルールを設計 (GKLルール)
- 進化する用いたルール自動設計
  - Mitchell, M. (1993)
    - Simple-GA を用いてルールを自動設計 → 達成率が GKL より低い
  - Juille, H. (1998)
    - EvCA: 共進化計算を用いてルールを自動設計 → タスクに関する先見知識を用いた拡張が行われた

## 密度分類タスク

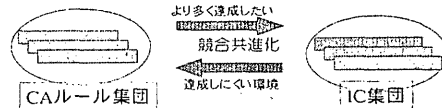


### タスクの特徴

- ルールに適応させる環境 (IC) が膨大である。
- ルールの探索範囲が膨大である。  
(GA で探索可能な範囲:  $2^{60} \approx 10^{18}$ )
- 複数のサブタスク ( $\rho < 0.5 \Rightarrow$  all 0s,  $\rho > 0.5 \Rightarrow$  all 1s) の集まりである。

## 共進化計算を用いた自動設計

CAルール集団とIC集団の共進化



$$F(\text{Rule}_i) = \sum_j \text{coverd}(\text{Rule}_i, \text{IC}_j)$$

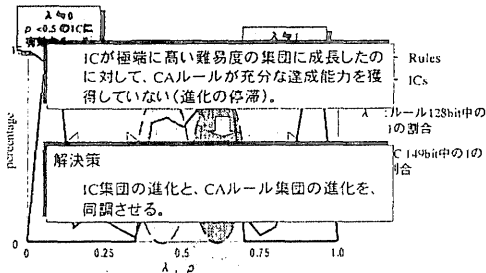
より多くタスク達成する  
ルールが生成される

$$F(\text{IC}_i) = \sum_j \text{coverd}(\text{Rule}_j, \text{IC}_i)$$

より難易度の高いICが  
生成される

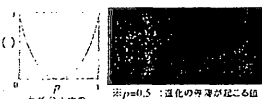
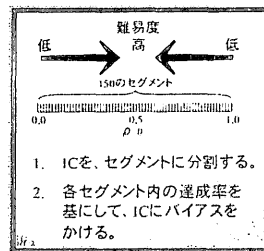
## 競合共進化による実験結果

収束時の各集団分布 (対出力平均値・状態平均値)



## Juilleの提案手法

目的:  
ICの難易度を、ルールの進化に同調させる



### 留意点

セグメントの定義に関して、難易度に関する先見知識を用いている。バイアスの関数  $E(p)$  が heuristic な定義によるものである。

## 問題解決の方策

### 問題点

セグメントの定義に関して、種族度に関する先見知識を用いている。バイアスの関数 $f(\cdot)$ がheuristicな定義によるものである。

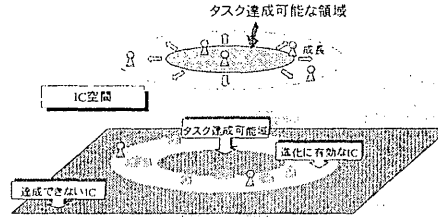
### 問題

あらゆる現象を対象とするCARLルール設計では、問題領域に関する知識を必要としない処理が必要

### 問題解決のポイント

ルール集団の精度に合わせて、学習用のICを選択  
 進化の停滞を起ささないICを抽出・生成する  
 ルールのIC達成状況を利用

## 進化に有効なICの生成



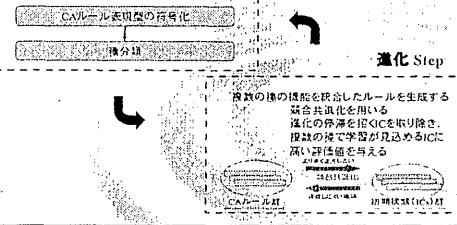
### 進化に有効なICの生成

1. 達成率の低いICに有効に働くCARLルールの部分集団(種)を検出
2. 種の個体を生じさせるICの評価・生成

## 種分類を用いた進化計算

ルールのIC達成状況を基に、進化の停滞が起こらないICを自動的に抽出  
**種分類 Step**

ルールを、達成したICを元に種を実現する  
 ルールのIC達成状況を符号化(表現型)  
 表現型を用いてルールをグループ化



## 階層的クラスター分析



### 最短距離法

サンプルは、距離が一番短いサンプルを含んでいるクラスターに割り当てられる。

### 最長距離法

サンプルは、各クラスターにおける最長距離が短い方に割り当てられる。

### 重心法

サンプルをクラスターの中心と比較し、一番近いクラスターに割り当てる。

※ サンプルは、各Ruleの、ICに対するタスク達成状況の順列を表している。

## 適応度計算式

### Ruleの評価式

$$f(\text{Rule}_i) = \sum_{IC} \text{Weight\_IC}_i \times \text{covered}(\text{Rule}_i, \text{IC}_i)$$

$$\text{Weight\_IC}_i = \frac{1}{\sum_{IC} \text{covered}(\text{Rule}_i, \text{IC}_i)}$$

ルールの評価:  
最も達成率が高いルールを評価

### ICの評価式

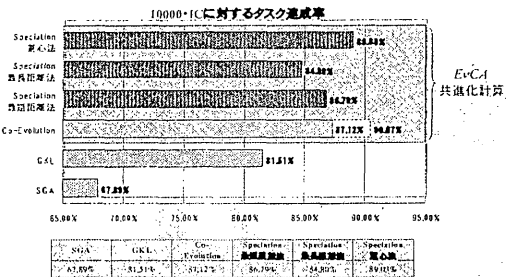
$$f(\text{IC}_i) = \sum_{\text{Rule}} \text{Weight\_Rule}_i \times \text{covered}(\text{Rule}_i, \text{IC}_i)$$

$$\text{Weight\_Rule}_i = \frac{1}{\sum_{\text{Rule}} \text{covered}(\text{Rule}_i, \text{IC}_i)}$$

ICの評価:  
所属するクラスターでの達成率  
×  
他のクラスターでの達成率

※ いずれのクラスターでも学習が見込めるICが選択されることが期待できる

## ルールの性能比較



## C4.5を適用したCAルール分析

目的:要素の集合体であるCAルールを、論理的に解析する

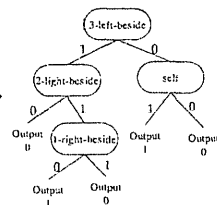
CAルール

Input	Output
0000000	0
0000001	1
...	...
1111111	1

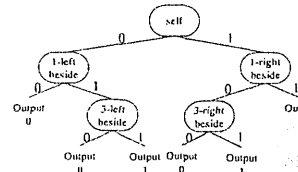
概念学習システム



決定木



## GKLルールの木構造

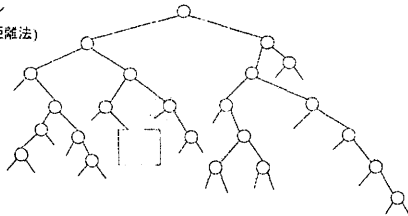


If  $s_i(t) = 0$ , then  $s_i(t+1) = \text{majority}[s_i(t), s_{i-1}(t), s_{i+1}(t)]$   
 If  $s_i(t) = 1$ , then  $s_i(t+1) = \text{majority}[s_i(t), s_{i-1}(t), s_{i+1}(t)]$

C4.5により取り出された木構造は、完全に元の論理式と同一ルールは、高圧縮率の決定木が作成される

## 自動設計ルールの木構造

自動設計ルール  
(種分類・最短距離法)



・自動設計ルールは、heuristicルールに比べて決定木のサイズが大きい  
 自動設計ルールは、一部のルール要素がC4.5によりノイズとして取り扱われ、決定木に収納できない

## 各設計手法の決定木比較

C4.5で生成した決定木

	GKL	Speciation I	Speciation II	Speciation III
決定木サイズ	11	33	29	23
圧縮率(%)	8.6	25.8	22.7	17.2
エラー率	0	10.2	18.0	10.2
タスク達成率	81.51	86.79	84.80	89.03

に設計したCAルールは、論理的に理解しやすいが、その性能に限界がある。  
 自動設計したCAルールは、論理的に理解することが難しいが、高い達成率を記録する。

高精度のCAモデル作成には、自動設計が有利

## まとめ

- 複雑系工学シミュレーションの一手法
- マルチエージェントシステムの基礎モデル?
  - ・設計手順の単純性
  - ・並列計算向きの性質から大規模計算への応用が可能
- 研究課題
  - ・近傍則開発の計算環境
  - ・近傍則の自動生成
  - ・応用的事例研究