

Automaty Komórkowe

Wykład 13

<https://github.com/houp/ca-class>

Witold Bołt, 12.06.2024

Poprzednio omówiliśmy

- **Wykład 1:** Sprawy organizacyjne, motywację do zajmowania się CA, podstawowe pojęcia / definicje / intuicje.
- **Wykład 2:** Definicja (formalna) i podstawowe fakty o ECA. Reprezentacja Wolframa.
- **Wykład 3:** Symetrie w zbiorze ECA, relacje do ogólnej teorii układów dynamicznych, własności CA/ECA.
- **Wykład 4:** Alternatywne reprezentacje reguły lokalnej, problem klasyfikacji gęstości (DCP).
- **Wykład 5 (zdalny):** Algorytmy ewolucyjne - poszukiwanie automatów komórkowych o określonych własnościach
- **Wykład 6:** Stochastyczne automaty komórkowe, pLUT, α -ACAs, Diploid CAs, stochastic mixture, dekompozycja
- **Wykład 7:** Afiniczne Ciągłe Automaty Komórkowe - wielomiany, cLUT, relaxed DCP + bonus - praca w IT
- **Wykład 8:** Identyfikacja Deterministycznych Automatów Komórkowych
- **Wykład 9:** Identyfikacja Stochastycznych Automatów Komórkowych
- **Wykład 10 (zdalny):** 2D Automaty Komórkowe / Life i Life-like / totalistic & outer-totalistic CAs
- **Wykład 11:** Modele pożaru lasu, rozprzestrzeniania się epidemii (SIR), GH i podobne modele
- **Wykład 12:** Automaty Komórkowe zachowujące gęstość; Zastosowania w modelowaniu ruchu ulicznego

Co będzie dalej

- (12.06) **Wykład 13:** Nie-jednorodne (non-uniform) Automaty Komórkowe; Neural CAs (Neuronowe Automaty Komórkowe);
- (19.06) **Wykład 14:** spotkanie w siedzibie **Jit Team** w Gdyni

ul. Łużycka 8C,
Budynek **Tensor Y**,
Gdynia Redłowo

start o **13:00**

temat *niespodzianka ;)*

Zanim zaczniemy...

Czy model NaSch to jest CA?

- Aby był to CA, to musimy określić conajmniej:

- Zbiór stanów

- Sąsiedztwo

- Regułę lokalną

Opisana w artykule, tylko trzeba patrzeć na nią “z perspektywy” komórek drogi a nie aut.

Stan 0' - puste miejsce

Stany $0, \dots, v_{\max}$ - samochód z określoną prędkością

Komórka w stanie 0' zostanie zajęta przez samochód jadący z prawej, który jest w odległości równej swojej aktualnej prędkości zatem sąsiedztwo musi widzieć v_{\max} sąsiadów z jednej ze stron. Co więcej musi widzieć v_{\max} komórek po drugiej ze stron aby ustalić nową prędkość.

Komórka w stanie $0, \dots, v_{\max}$ musi widzieć v_{\max} sąsiada po jednej ze stron (w kierunku ruchu) aby wiedzieć czy może się jakkolwiek ruszyć i jaką prędkość może ustalić jeśli jednak się nie ruszy.

Czyli sąsiedztwo ma promień v_{\max} .

Niejednorodne Automaty Komórkowe

Non-uniform Cellular Automata

- Co to znaczy, że reguły CAs są “uniform”?
 - Zakładamy pewną **regularność** wszechświata - prawa *fizyki* wszędzie działają jednakowo - zmieniają się jedynie stany komórek, ale reguła jest ta sama dla wszystkich
 - Zakładamy również pewność **stałość** - prawa *fizyki* nie zmieniają się w czasie
- **Czy nasz świat taki jest?**
- Niestety odpowiedź brzmi: niewiadomo 🤯

Non-uniform Cellular Automata

- Na szczęście nie musimy studiować fizyki kwantowej, filozofii ani żadnych innych niebezpiecznych dziedzin... nie musimy odpowiadać na trudne pytania
- Jest bowiem łatwiejsze pytanie: czy w konkretnym modelu może przydać się to, że: a) reguły nie są jednakowe dla całej przestrzeni; b) reguły mogą zmieniać się w czasie?
 - Na takie postawione pytanie odpowiedź brzmi jednoznacznie: **TAK!**
 - No ale dlaczego? **Bo tak jest łatwiej budować modele.**

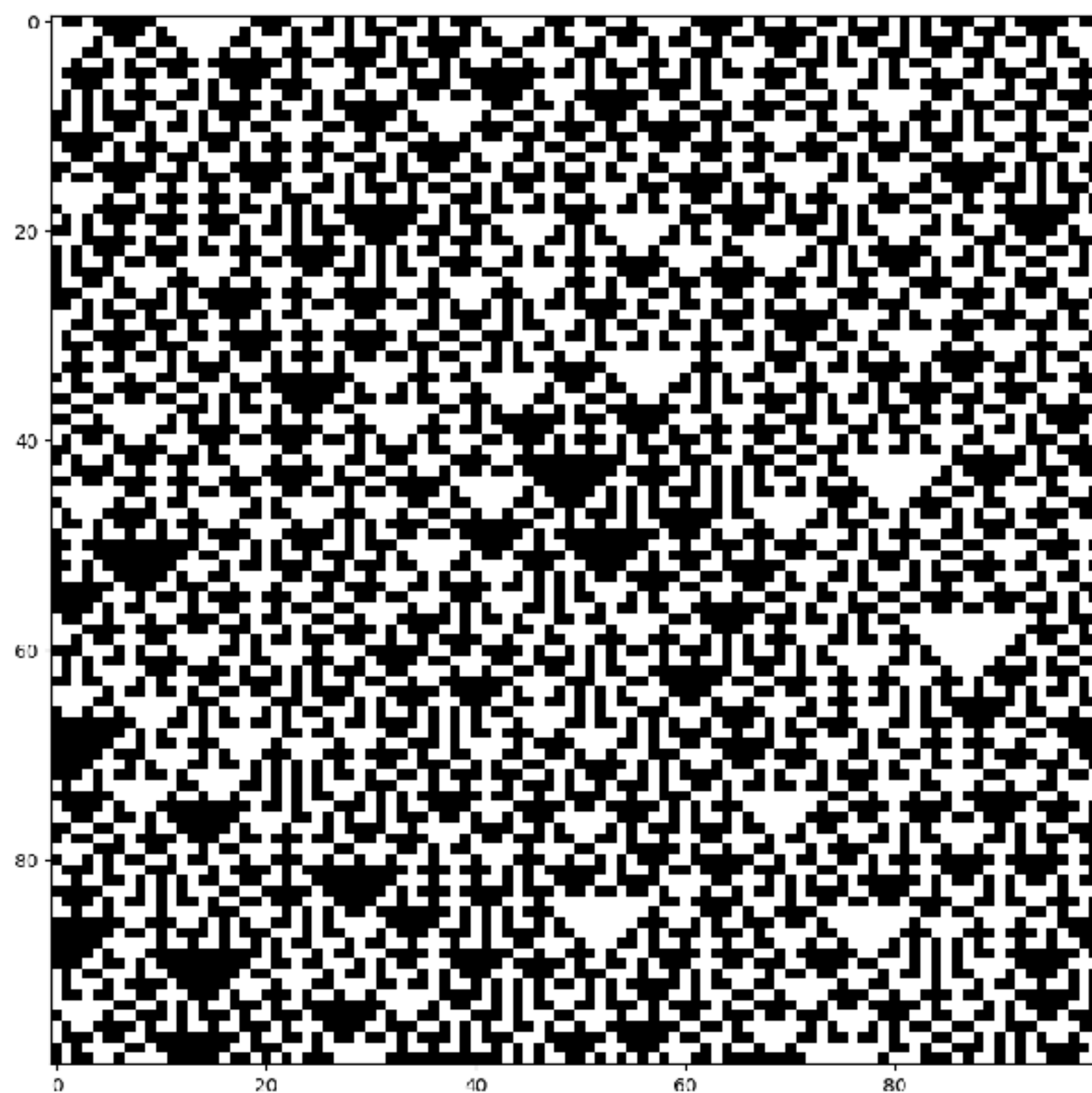
Non-uniform Cellular Automata

- Niech $\mathcal{S} = \{s_1, \dots, s_K\}$ będzie zbiorem **stanów**.
- Niech $\phi = \{f_1, \dots, f_M\}$ będzie skończonym **zbiorem funkcji** takich, że dla każdego $1 \leq i \leq M$ zachodzi $f_i: \mathcal{S}^{2r+1} \rightarrow \mathcal{S}$. Innymi słowy zbiór ϕ będziemy nazywać zbiorem **reguł lokalnych**.
- Niech $N > 0$ oznacza liczbę komórek. Funkcję $F: \mathcal{S}^N \rightarrow \mathcal{S}^N$ nazywamy regułą globalną **niejednorodnego automatu komórkowego** (global rule of a non-uniform CA) wtedy i tylko wtedy gdy:
$$\forall_{j \in \{0, \dots, N-1\}} \exists_{i \in \{1, \dots, M\}} F_j(x_0, \dots, x_{N-1}) = f_i(x_{j-r}, \dots, x_{j+r}),$$

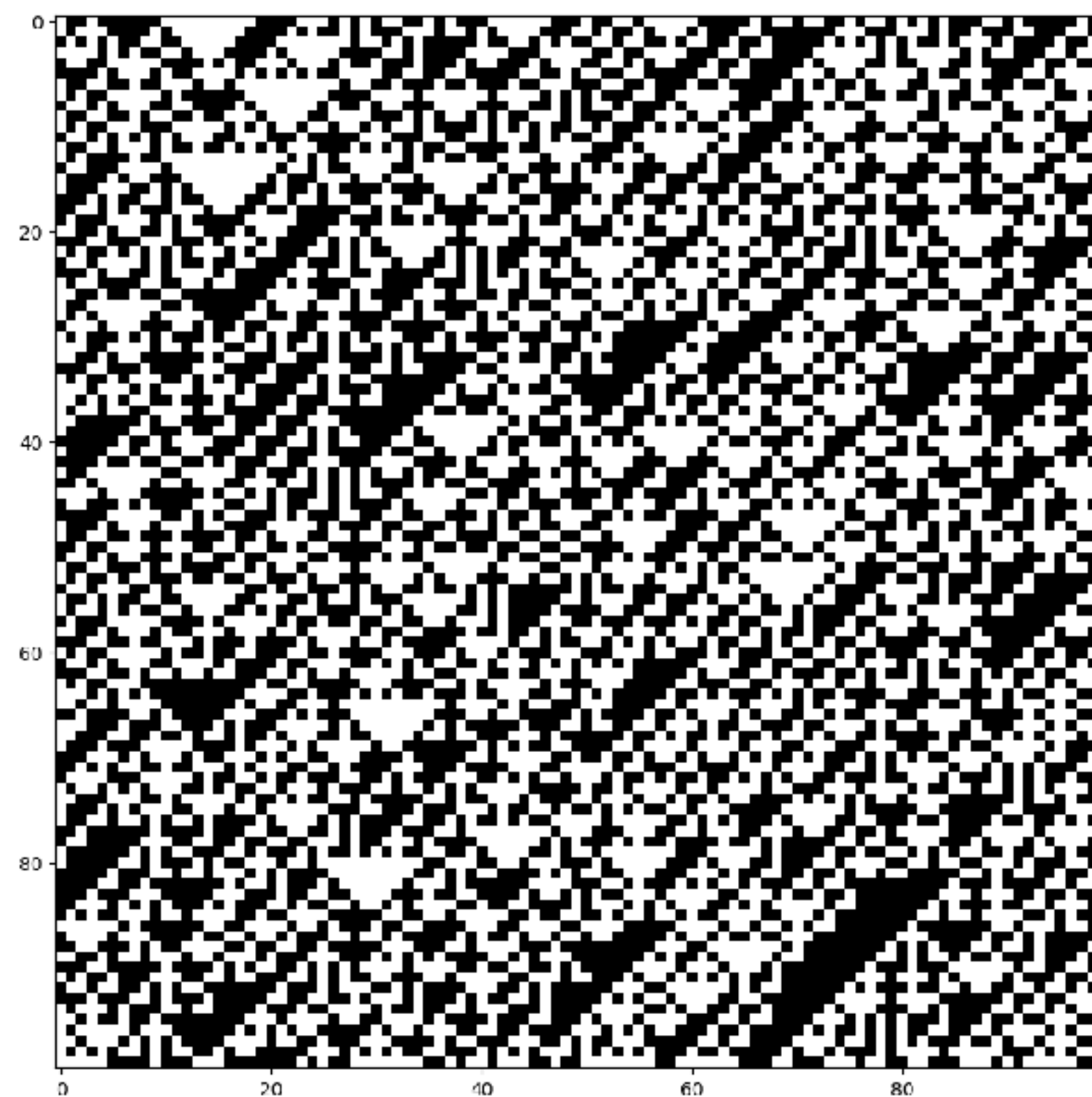
gdzie operacje na indeksach wykonywane są modulo N .
- Innymi słowy dla każdej z $N > 0$ komórek, niezależnie i na stałe, przypisujemy pewną określoną regułę lokalną ze zbioru dowolnych reguł.

Non-uniform Elementary Cellular Automata

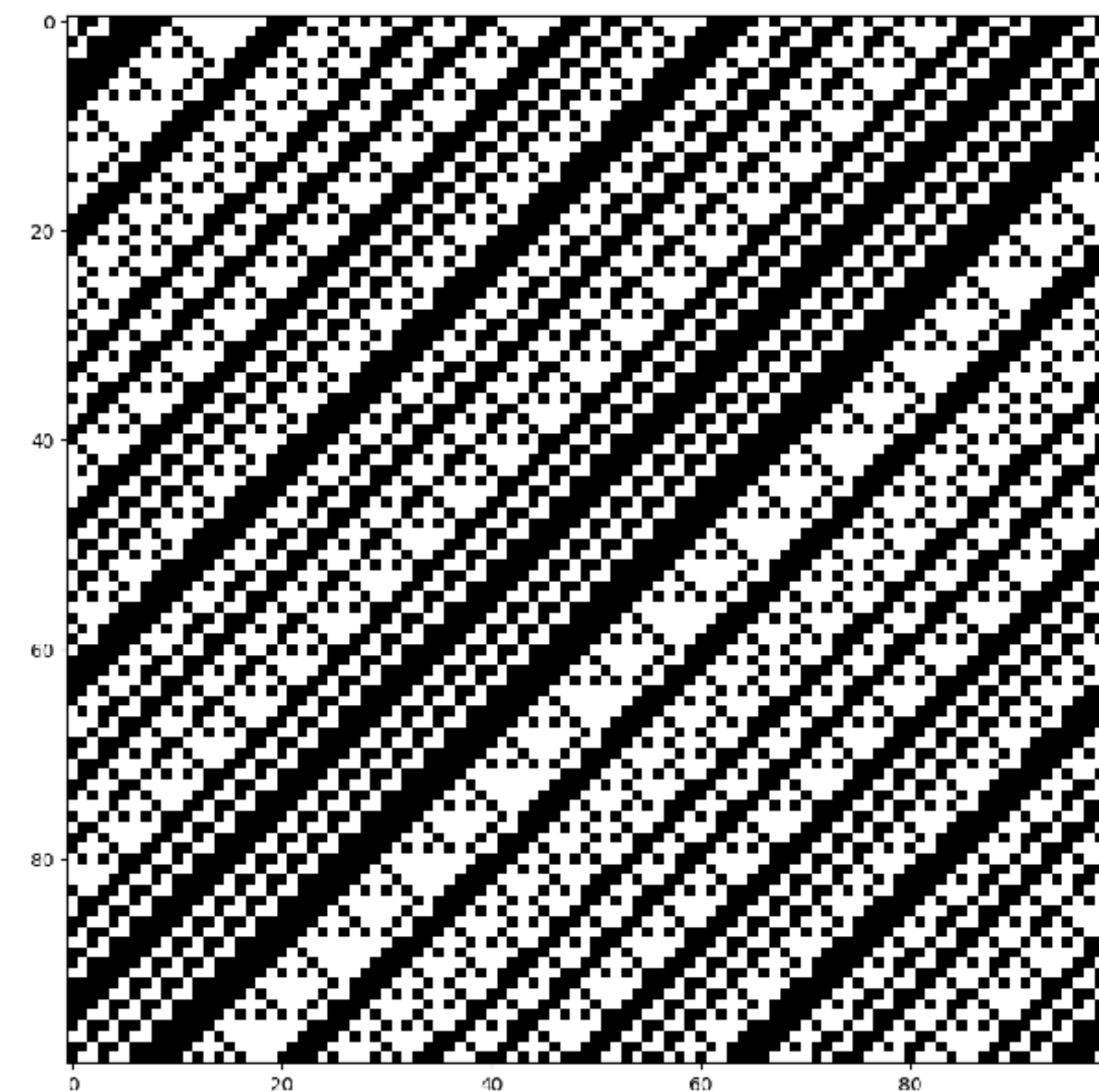
- Naturalnie najprostszy do przeanalizowania przypadek to niejednorodny odpowiednik Elementarnych Automatów Komórkowych.
- Liczba wszystkich automatów niejednorodnych jest bardzo duża, nawet jeśli ograniczymy się do dwóch stanów i promienia sąsiedztwa $r = 1$. **Dlaczego**
 - Dlatego, że istnieje bardzo wiele możliwych przypisań ze zbioru ϕ do poszczególnych N komórek i **potencjalnie** każde przypisanie generuje inne zachowania.



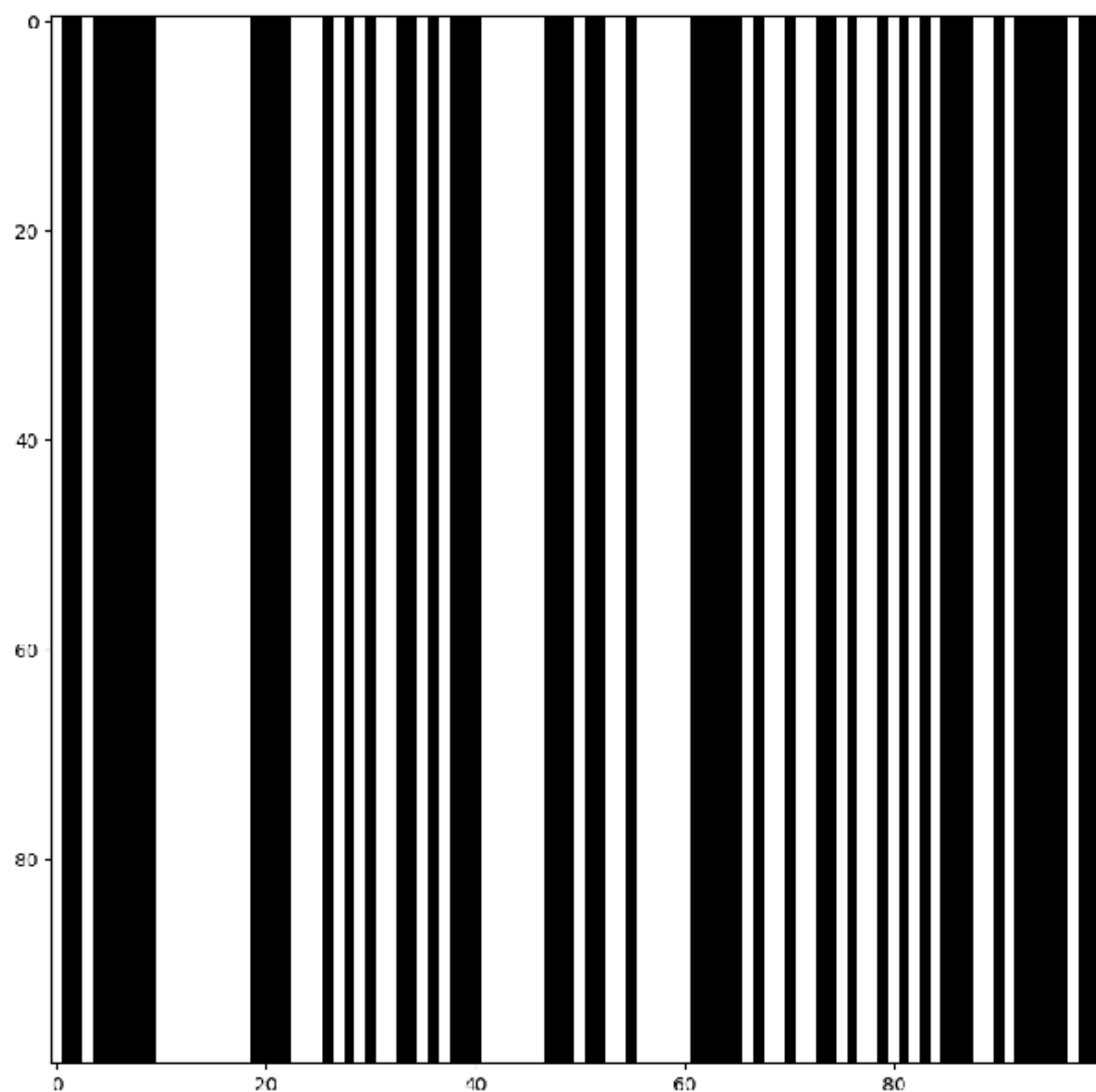
ECA 150



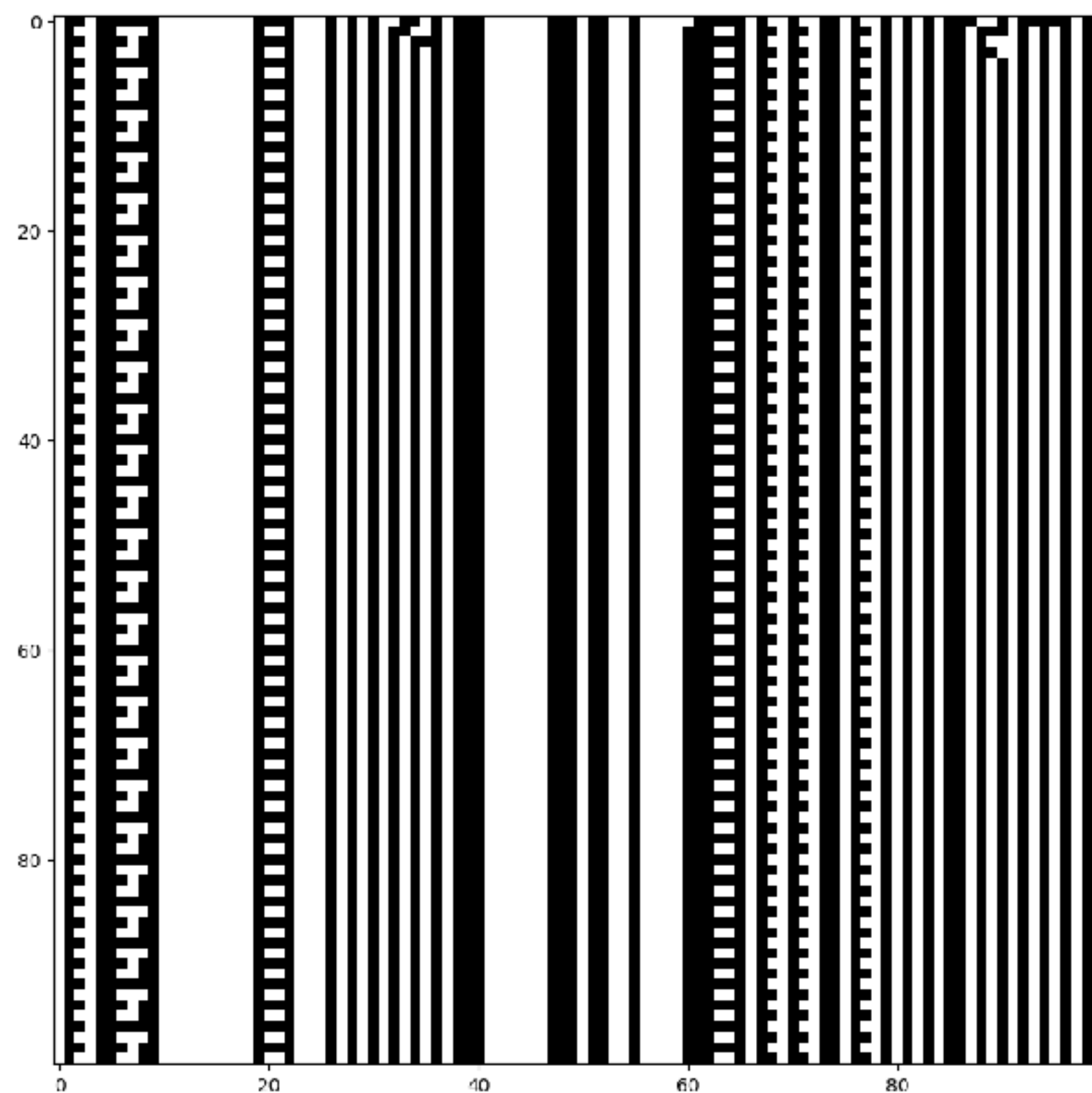
Non-uniform ECA150 / ECA 154



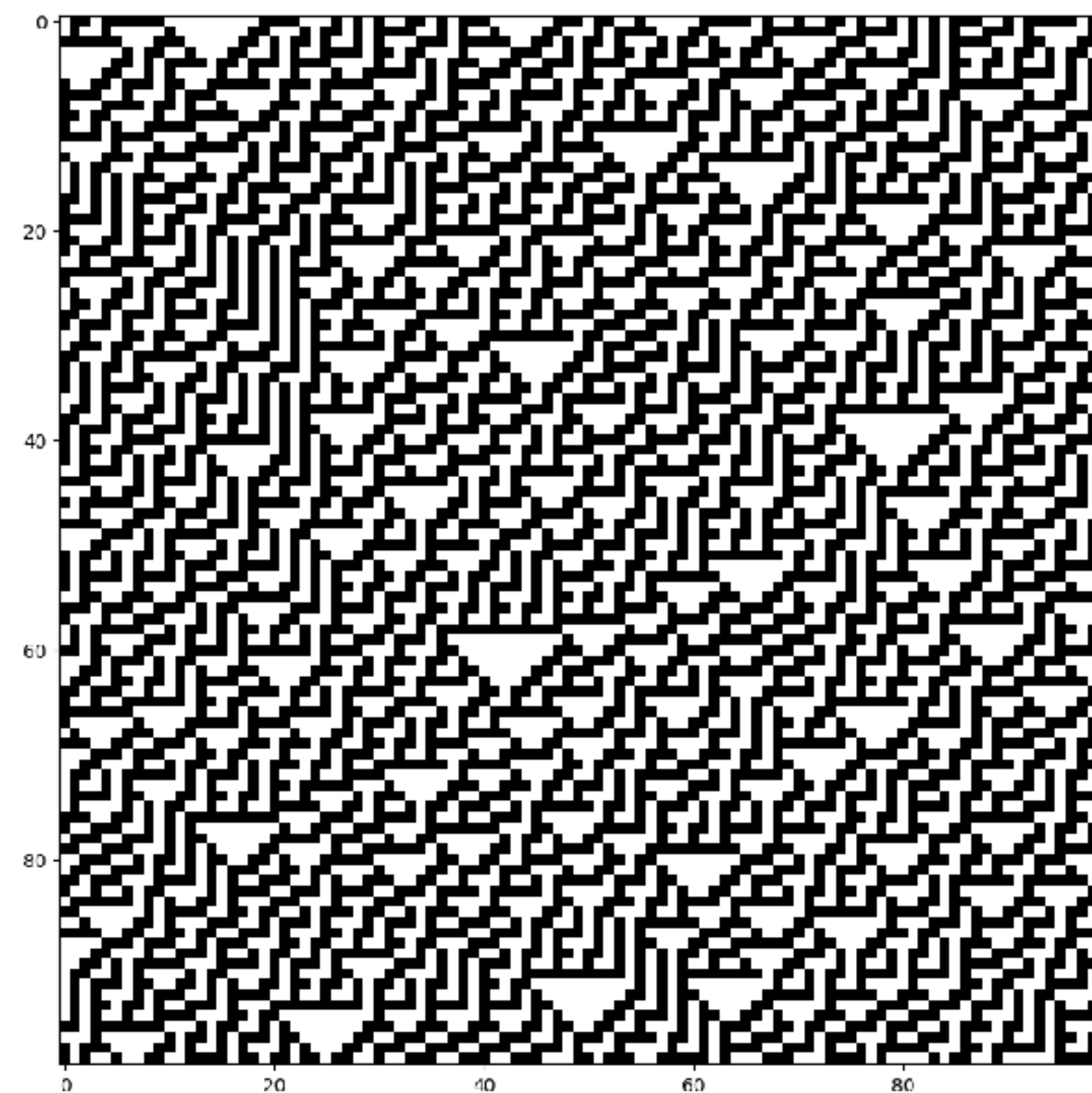
ECA 154



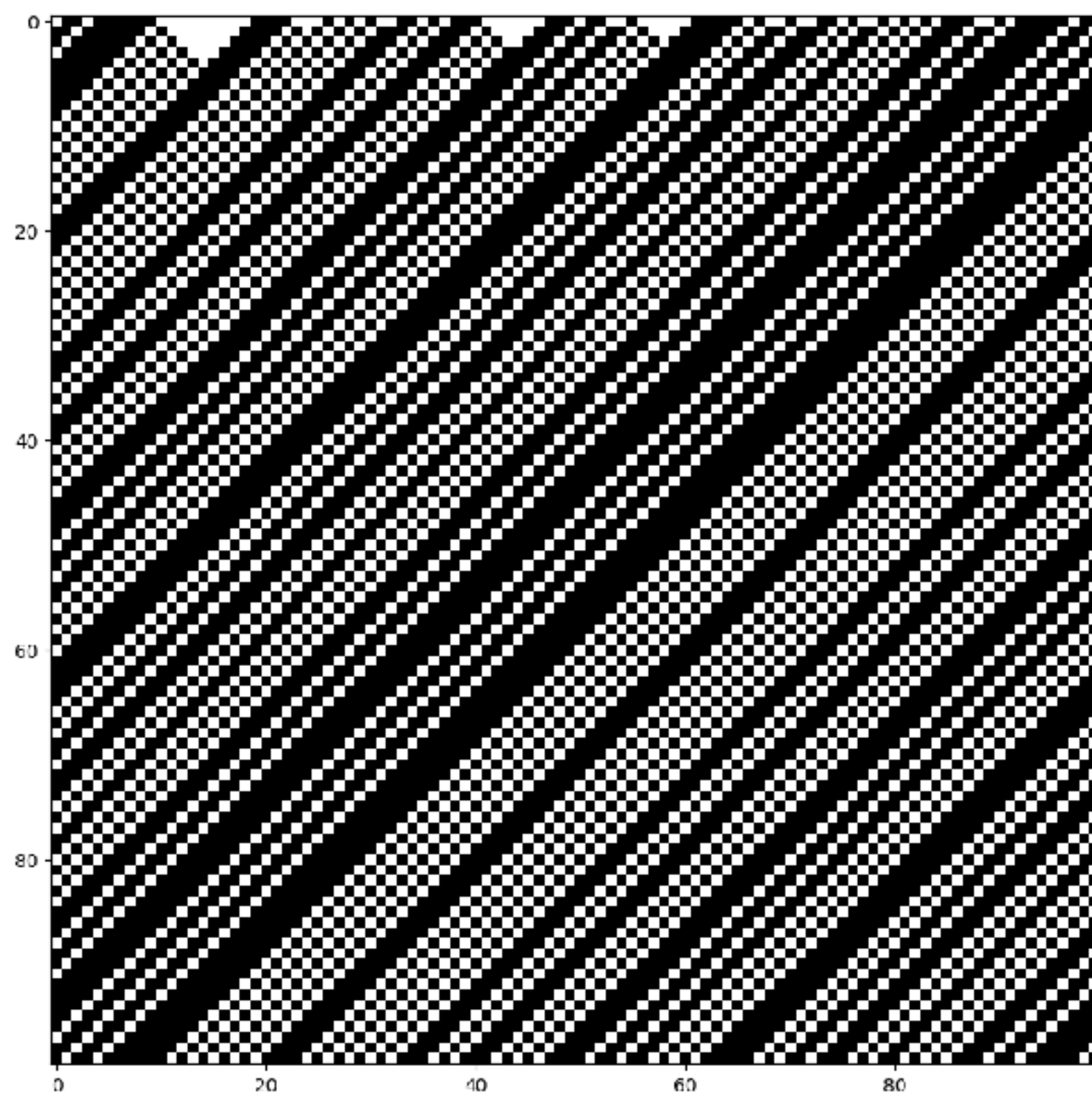
ECA 204



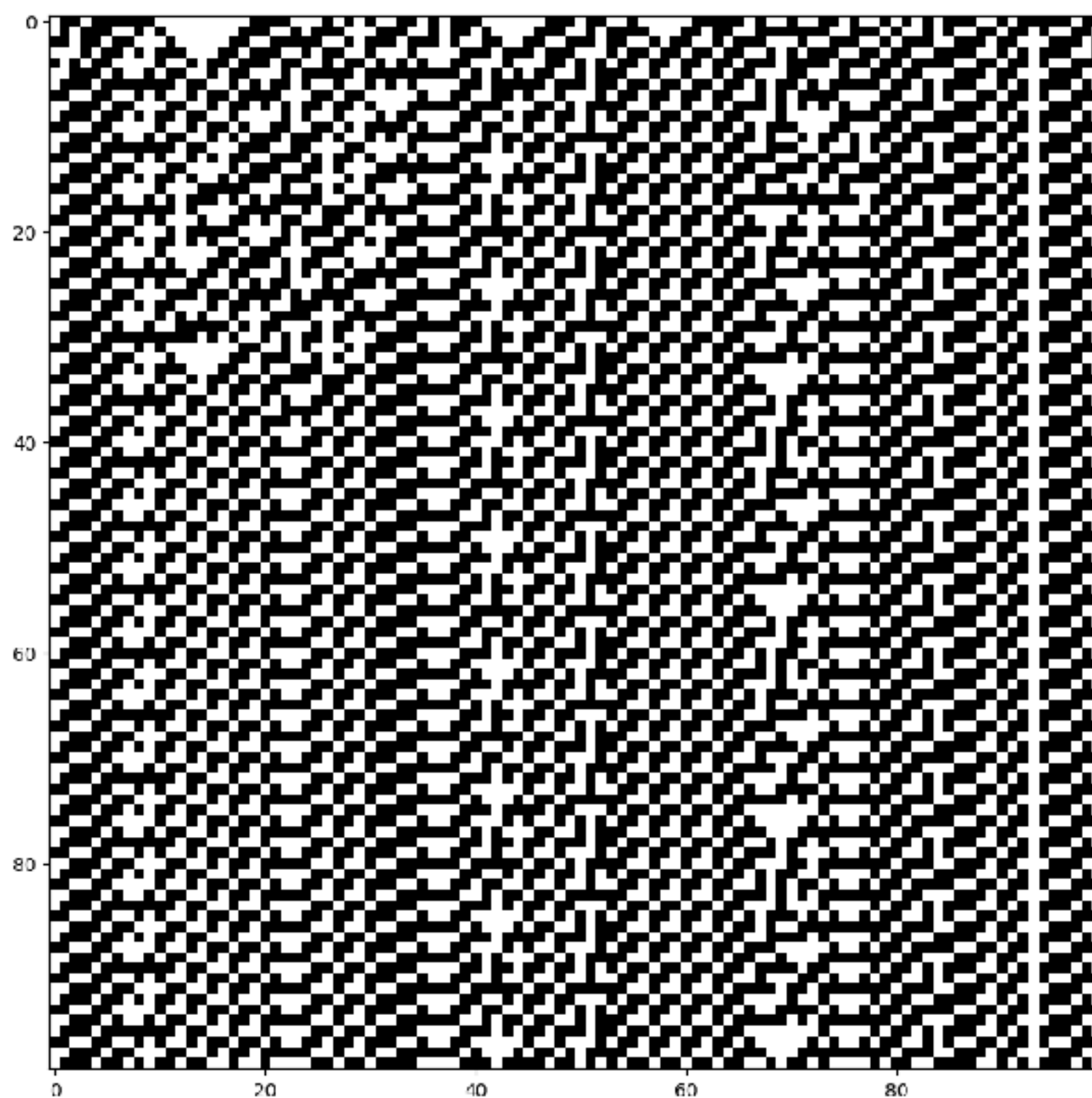
Non-uniform ECA 204 / ECA 30



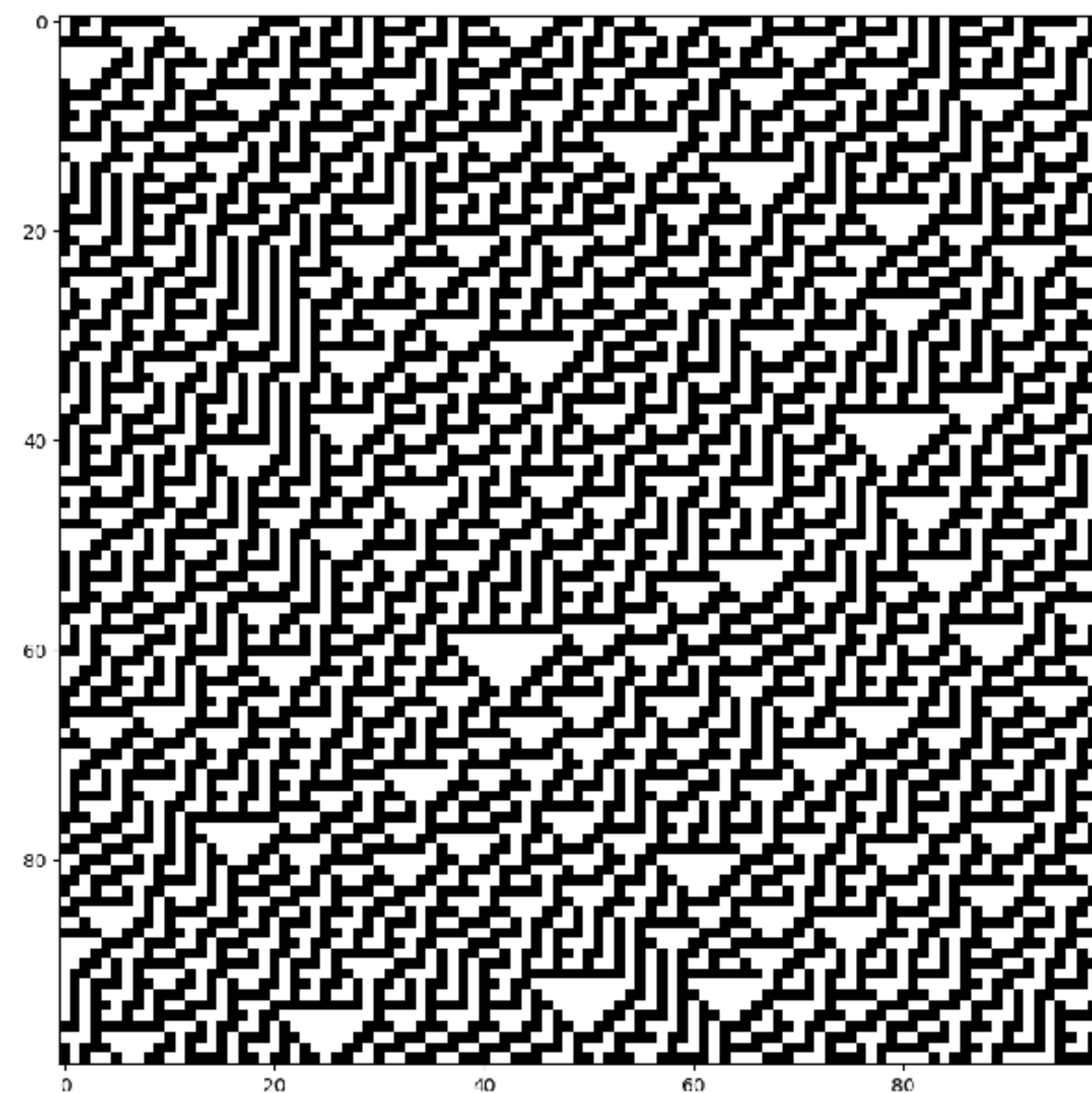
ECA 30



ECA 186



Non-uniform ECA 186 / ECA 30



ECA 30


Do czego można to użyć?

- Inne warunki lokalne, które **nie są wyrażone** przez stany modelu, np.:
 - rejony lasu, które są bardziej łatwo-palne
 - fragmenty drogi z ograniczeniem prędkości niższym niż v_{\max}
 - obszary w populacji mniej podatne na infekcji
- Użycie non-uniform CAs może być bardzo łatwe bo przypisanie konkretnej reguły do konkretnego fragmentu przestrzeni można zwizualizować graficznie kolorując poszczególne komórki na inne kolory

Non-uniform number-conserving elementary cellular automata

Barbara Wolnik ^{a, c}, Maciej Dziemiańczuk ^b  , Bernard De Baets ^c

Show more 

+ Add to Mendeley  Share  Cite

<https://doi.org/10.1016/j.ins.2023.01.033> 

[Get rights and content](#) 



Abstract

In this paper, we investigate non-uniform elementary cellular automata (i.e., one-dimensional cellular automata whose cells can use different Wolfram rules to update their states) in the context of number conservation. As a result, we obtain an exhaustive characterization of such number-conserving cellular automata on all finite grids both with periodic and null boundary conditions. The characterization obtained allows, *inter alia*, to enumerate all number-conserving non-uniform elementary cellular automata, in particular those that are reversible. Surprisingly, the numbers obtained are closely related to the Fibonacci sequence.

Non-uniform number-conserving elementary cellular automata on the infinite grid: A tale of the unexpected

Barbara Wolnik ^{a, c}, Maciej Dziemiańczuk ^b  , Bernard De Baets ^c


Show more 

+ Add to Mendeley  Share  Cite

<https://doi.org/10.1016/j.ins.2023.119680> 

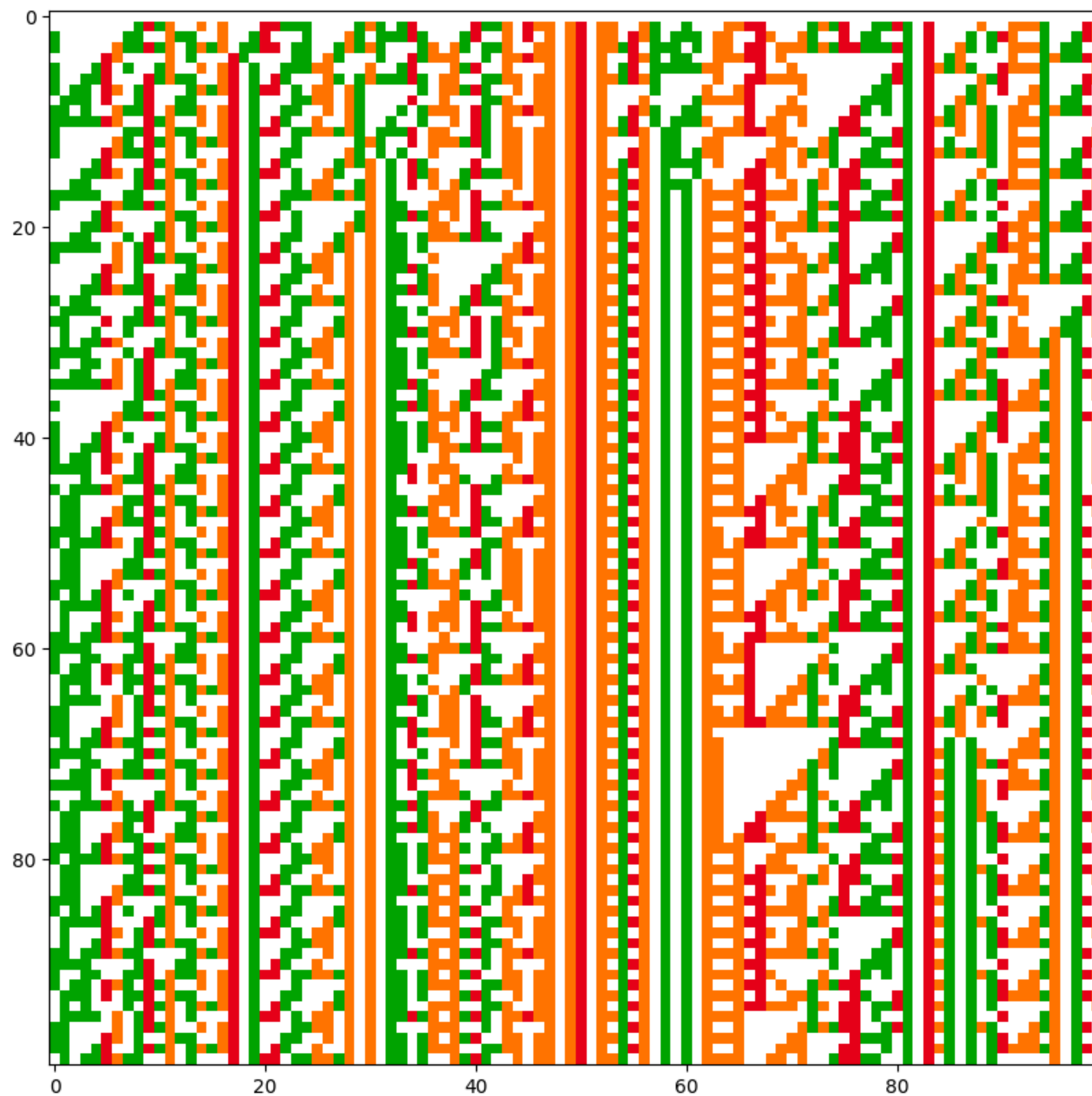
[Get rights and content](#) 

Under a Creative Commons [license](#) 

 open access

Abstract

In this paper, we study non-uniform elementary cellular automata on the infinite grid in the context of number conservation. These automata operate in a one-dimensional setting, where individual cells can employ distinct Wolfram rules for updating their states. The result is an exhaustive characterization of such number-conserving cellular automata. Until now, such a characterization was known only for finite grids, for which research hypotheses could be derived on the basis of computer experiments. It turns out that when considering number conservation for non-uniform cellular automata, the infinite grid cannot be treated as a limiting case of finite grids, i.e., there are number-conserving non-uniform cellular automata on the infinite grid that have no analogous counterpart on finite grids.



ECA 30, ECA 90, ECA 110

Czy to ciągle jest CA?

- Okazuje się, że non-uniform CAs to jedynie **pozornie** uogólnienie koncepcji CAs.
- W istocie rzeczy, dodanie dodatkowych reguł lokalnych możemy równoważnie przedstawić jako dodanie dodatkowych stanów do zbioru stanów i rozważenie lekko zmodyfikowanej reguły lokalnej, która nie będzie już non-uniform - będzie spełniać definicję zwykłego CA.
- Jak to zrobić? **Bardzo prosto!**

Non-uniform CAs jednak są uniform?

- Niech $\mathcal{S} = \{s_1, \dots, s_K\}$ będzie zbiorem **stanów**, oraz niech $\phi = \{f_1, \dots, f_M\}$ będzie skończonym **zbiorem reguł lokalnych**, tak jak w definicji non-uniform CAs.
- Rozważmy zbiór stanów $\mathbf{X} = \mathcal{S} \times \{1, \dots, M\}$. Zauważmy, że jeśli $\mathbf{x} \in \mathbf{X}$ to wówczas $\mathbf{x} = (s, i)$, gdzie $s \in \mathcal{S}$ oraz $i \in \{1, \dots, M\}$.
- Rozważmy regułę lokalną $f: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \mathbf{X}$ zadaną wzorem:

$$f(x_{-r}, \dots, x_0, \dots, x_r) = f\left(\begin{pmatrix} s_{-r} \\ i_{-r} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_0 \\ i_0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_r \\ i_r \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f_{i_0}(s_{-r}, \dots, s_r) \\ i_0 \end{pmatrix}.$$

Non-uniform CAs jednak są uniform?

- Rozważmy regułę lokalną $f: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \mathbf{X}$ zadaną wzorem:

$$f(x_{-r}, \dots, x_0, \dots, x_r) = f\left(\binom{s_{-r}}{i_{-r}}, \dots, \binom{s_0}{i_0}, \dots, \binom{s_r}{i_r}\right) = \binom{f_{i_0}(s_{-r}, \dots, s_r)}{i_0}.$$

- Zauważmy, że f jest jednoznacznie zdefiniowana przez zbiór ϕ i “radzi” sobie z dowolnym przypisaniem elementów z ϕ do poszczególnych komórek.
- Innymi słowy jeśli potraktujemy f jako **regułę lokalną automatu komórkowego** zdefiniowanego na \mathbf{X}^N , to tak powstały regularny (uniform) automat komórkowy będzie zachowywać się dokładnie tak samo jak automat nieregularny - oczywiście w kontekście **pierwszej współrzędnej stanów**.

Non-uniform CAs jednak są uniform?

- Rozważmy regułę lokalną $f: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \mathbf{X}$ zadaną wzorem:

$$f(x_{-r}, \dots, x_0, \dots, x_r) = f\left(\begin{pmatrix} s_{-r} \\ i_{-r} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_0 \\ i_0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_r \\ i_r \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f_{i_0}(s_{-r}, \dots, s_r) \\ i_0 \end{pmatrix}.$$

- Zwróćmy uwagę, że póki co w tej definicji **druga współrzędna** w wyniku reguły lokalnej pozostaje niezmienniona - stała. Ta druga współrzędna mówi o numerze reguły, który jest używany w danej komórce.
- A co się stanie jeśli również na drugiej współrzędnej wprowadzilibyśmy zmienność / dynamikę?
- Wtedy możemy modelować zmianę praw fizyki w czasie!** Co więcej korzystając z powyższego możemy uzależnić zmianę tych praw zarówno od tego jakie prawa obowiązują w sąsiedztwie jak i od tego jakie stany ma sąsiedztwo!

Zmienne prawa fizyki?

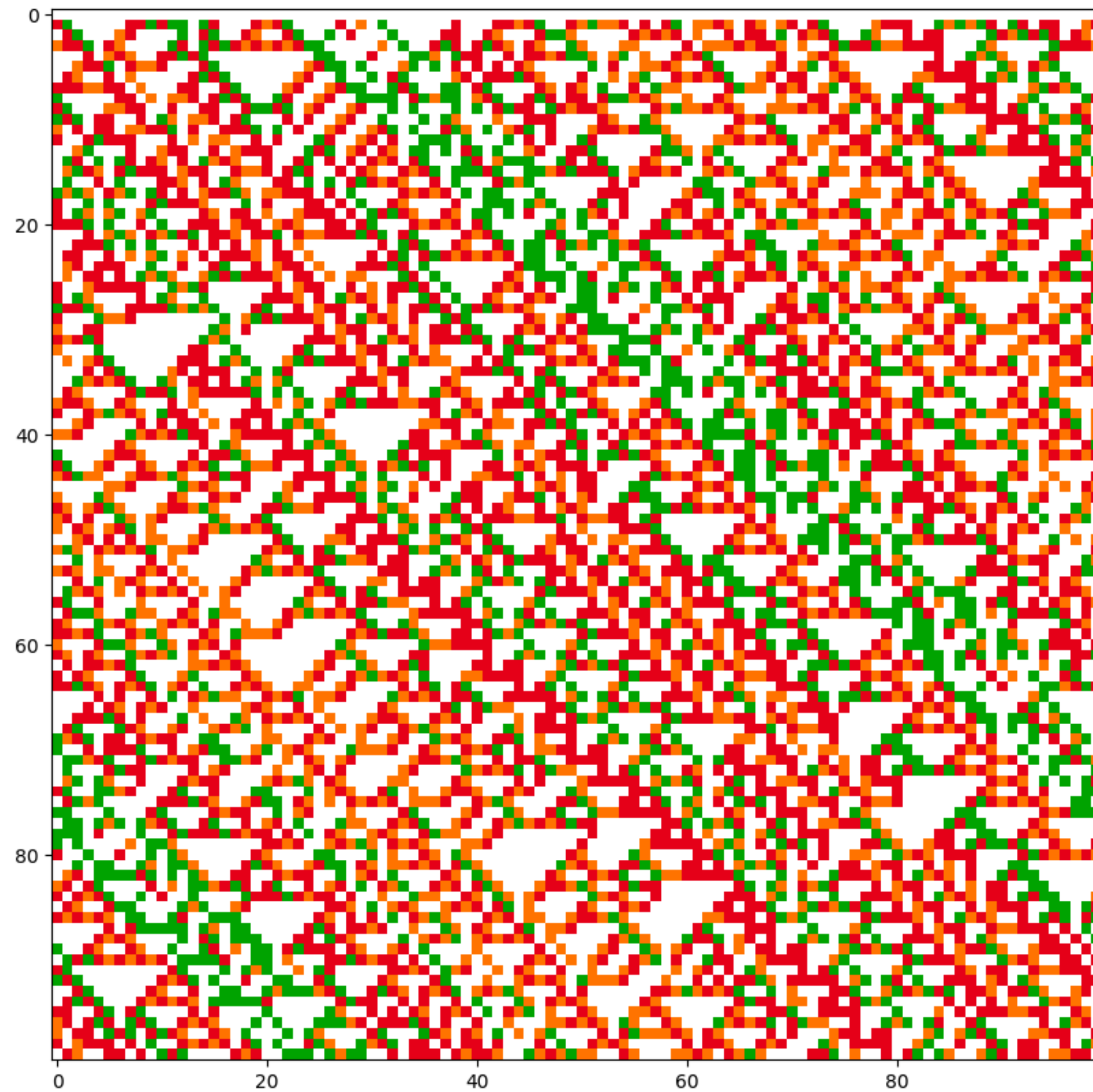
- Rozważmy regułę lokalną $f: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \mathbf{X}$ zadaną wzorem:

$$f(x_{-r}, \dots, x_0, \dots, x_r) = f\left(\begin{pmatrix} s_{-r} \\ i_{-r} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_0 \\ i_0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_r \\ i_r \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f_{i_0}(s_{-r}, \dots, s_r) \\ g(x_{-r}, \dots, x_r) \end{pmatrix},$$

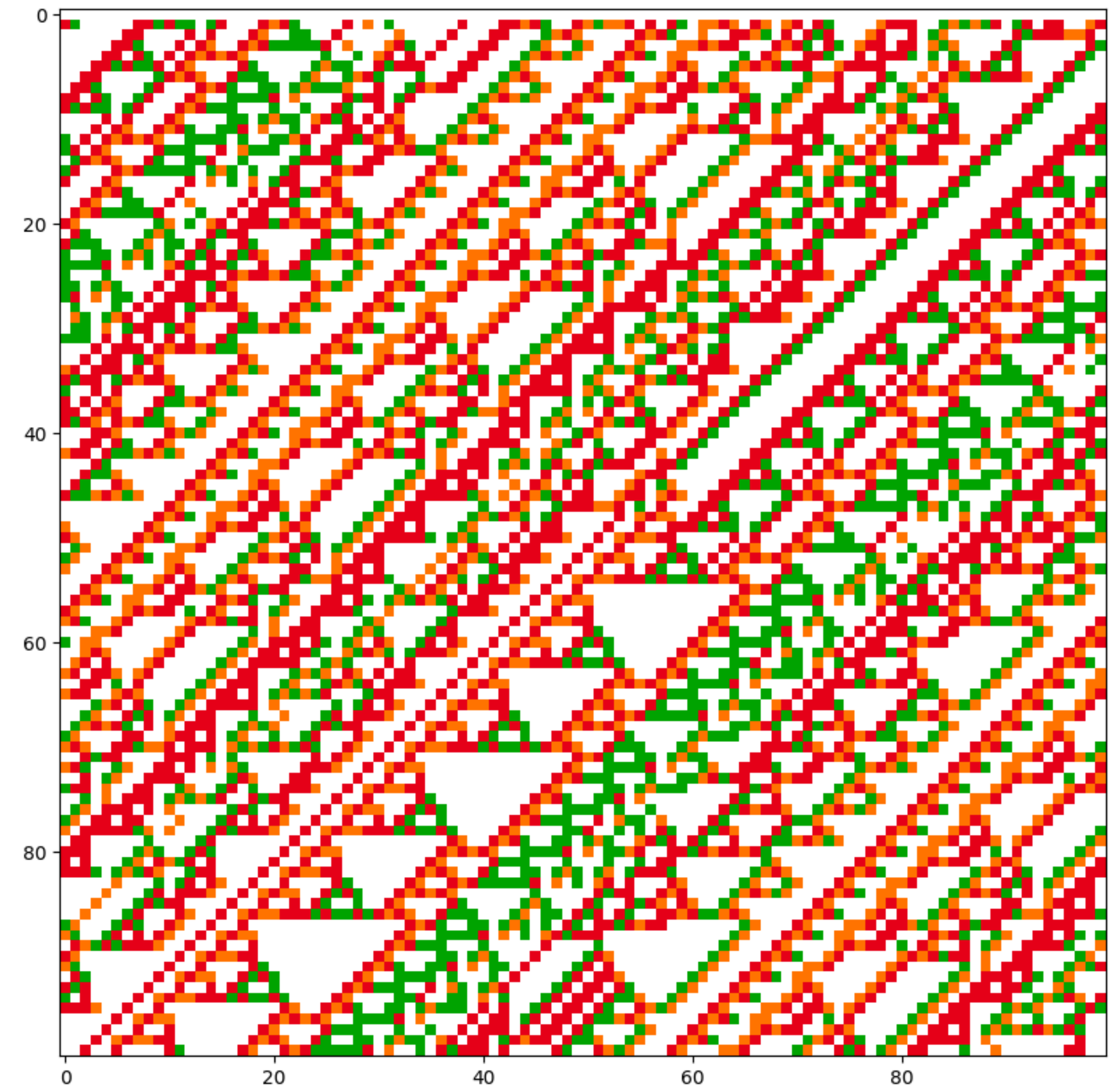
gdzie $g: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \{1, \dots, M\}$ to reguła “zmiany reguł”.

- Funkcja g nie jest regułą automatu komórkowego. Jest natomiast regułą opisującą zmianę reguł.

ECA 30, 90, 100



g = shift right



g = shift left

Zmienne prawa fizyki?

- Rozważmy regułę lokalną $f: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \mathbf{X}$ zadaną wzorem:

$$f(x_{-r}, \dots, x_0, \dots, x_r) = f\left(\begin{pmatrix} s_{-r} \\ i_{-r} \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_0 \\ i_0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} s_r \\ i_r \end{pmatrix}\right) = \begin{pmatrix} f_{i_0}(s_{-r}, \dots, s_r) \\ g(x_{-r}, \dots, x_r) \end{pmatrix},$$

gdzie $g: \mathbf{X}^{2r+1} \rightarrow \{1, \dots, M\}$ to reguła “zmiany reguł”.

- Funkcja g nie jest regułą automatu komórkowego. Jest natomiast regułą opisującą zmianę reguł.
- Zwróć uwagę, że w powyższym wariancie wybór g nie zależy od niczego - czyli automat jest **niejednorodny** co do zmian stanów ze zbioru \mathcal{S} na pierwszej współrzędnej, ale reguły zmieniają się w sposób **jednorodny**. **Oczywiście, można to zmienić**. Ale... jednej rzeczy nie przeskoczymy.
- We wzorze na f nie możemy odwoływać się do czasu t - czyli wszelka zmienność jaką zmodelujemy w CA i tak będzie zawsze jednorodna (homogeniczna) ze względu na czas. Stan w chwili t zależy od stanu w chwili $t - 1$ w dokładnie taki sam sposób jak stan w chwili $t + 1$ zależy od stanu w chwili t . Tej **jednorodności** nie da się “złamać” pozostając w domenie CA.

Co to wszystko oznacza?

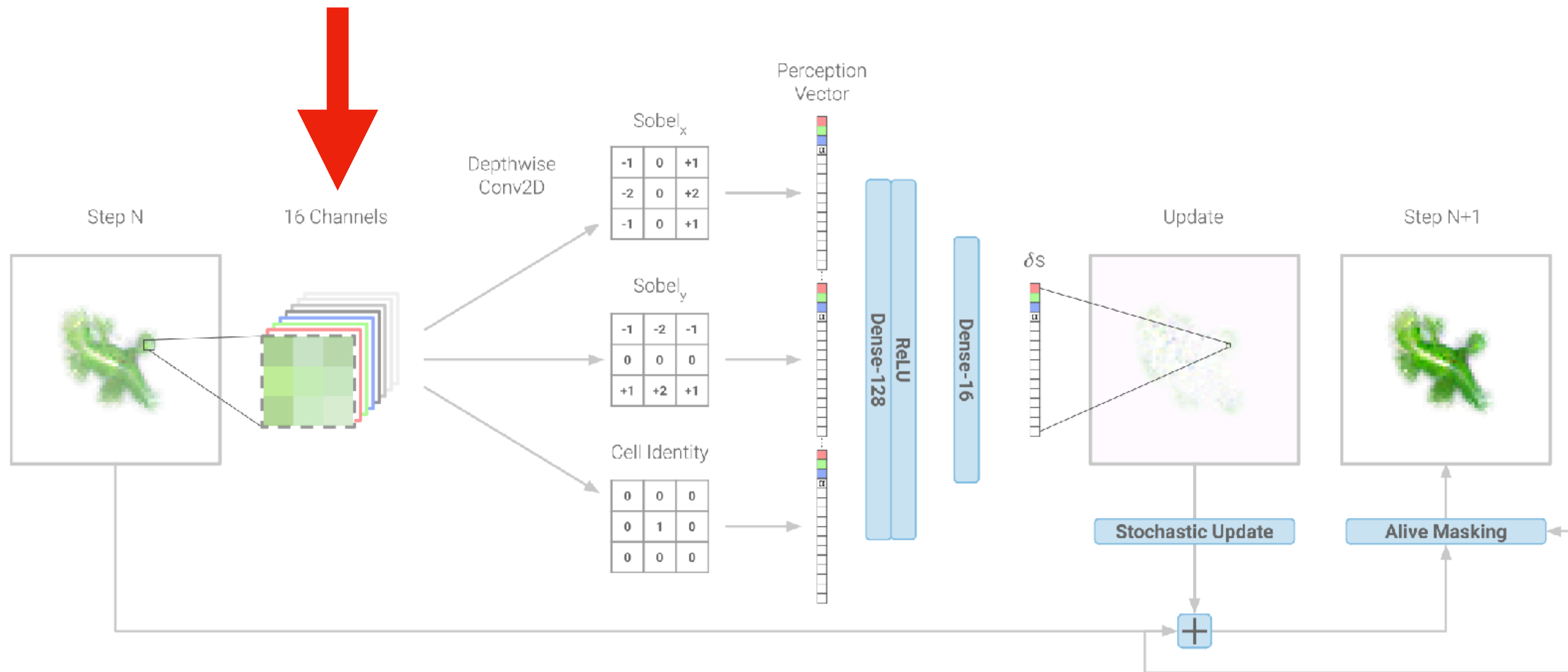
- To co tu pokazaliśmy, to że jeśli nadamy szczególną interpretację większemu zbiorowi stanów, możemy w ten sposób modelować szersze klasy uogólnień automatów komórkowych zdefiniowanych na niższej liczbie stanów.
- Zastosowaliśmy to do tzw. niejednorodnych automatów komórkowych, ale analogiczny “trick” można użyć do konstrukcji automatów komórkowych z pamięcią (Cellular Automata with memory).
 - Dlaczego zwykłe CA nie mają pamięci? Bo komórki pamiętają jedynie swój **obecny** stan, ale nie pamiętają w jakim stanie **były przed chwilą**.
 - Dodając dodatkowe “**wymiary**” do zbioru stanów można modelować pamięć komórki - np. rozważając zbiór stanów $\mathbf{X} = \mathcal{S} \times \mathcal{S} \times \mathcal{S}$ możemy przedstawić CA, w którym komórka zna swój **obecny** stan, a także stan **jeden** i **dwa** kroki czasowe **wcześniej** .. i na tej podstawie może podejmować decyzję o zmianie na przyszłość

Neural Cellular Automata



Neural CAs

- Zaproponowane w 2020 r. przez Alexandra Mordvintseva i współpracowników (większość autorów pracuje w firmie Google).
- Główny artykuł: <https://distill.pub/2020/growing-ca/>
- Autor tego artykułu i pomysłu nagrał też bardzo dokładny tutorial pokazując jak dokładnie zaimplementować ten model:
https://www.youtube.com/watch?v=kA7_LGjen7o
- Autor przedstawia swój pomysł jako model biologicznego zjawiska **morfogenezy**
 - **Morfogeneza**, *kształtotworzenie* – procesy rozwojowe, w wyniku których jest determinowany **kształt** zarodka w kolejnych stadiach rozwojowych i ostatecznie kształt dorosłego organizmu.
 - Analiza zjawisk morfogenezy odpowiada m.in. na pytanie dlaczego zarodek, który początkowo bardzo szybko rośnie (komórki ulegają ciągłemu podziałowi) w pewnym momencie przestaje rosnąć i osiąga swój “docelowy” kształt. Jak się nad tym głębiej zastanowić to **nie** jest to oczywiste, że tak musi być...



A single update step of the model.

<https://distill.pub/2020/growing-ca/>

Differentiable Model of Morphogenesis



Speed: 1x

Step 4859 (58.9 step/s)

Model type:

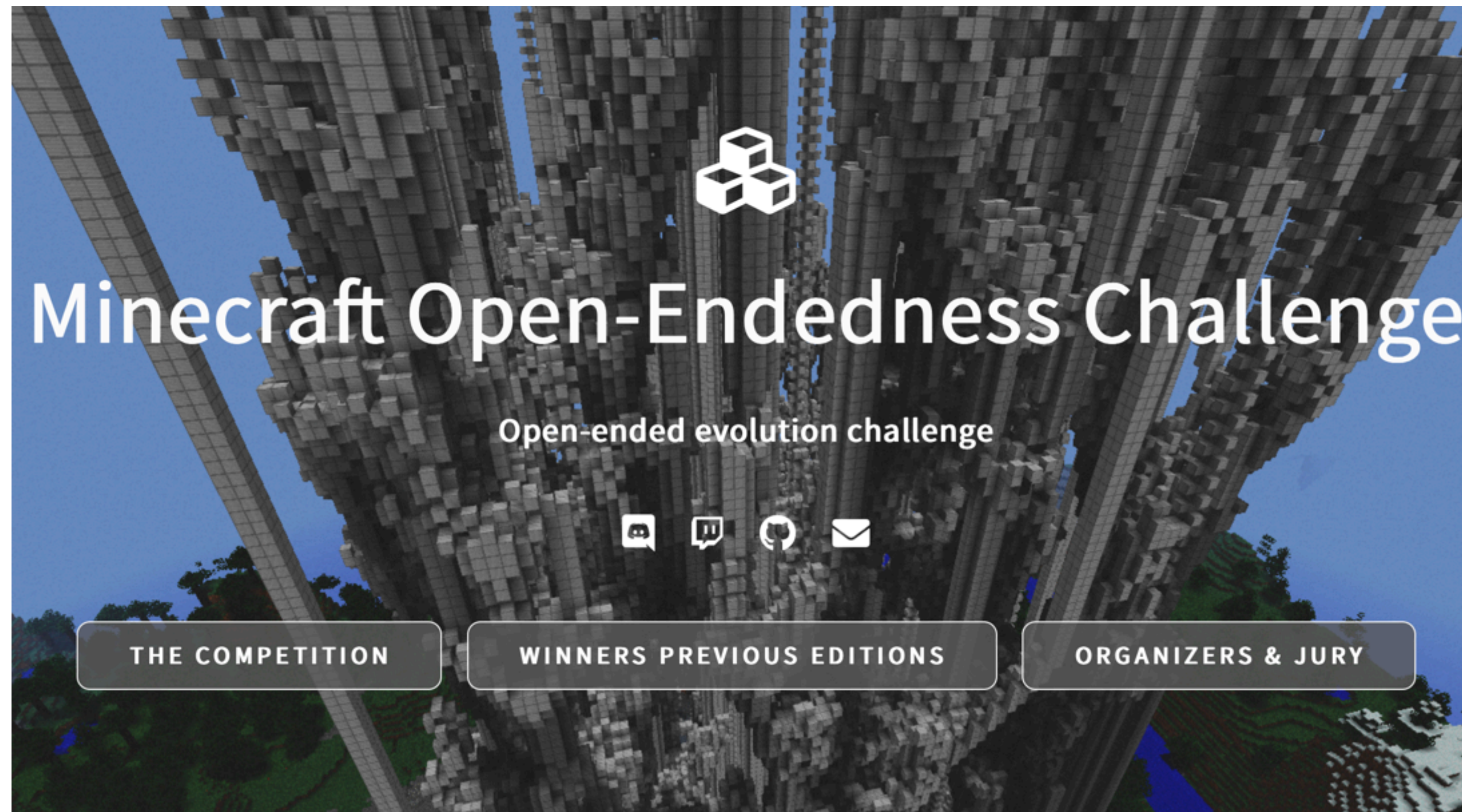
- ☐ Growing
- ☐ Persistent
- ☒ Regenerating

Rotation 0° [experiment 4]

Regenerating models were subject to pattern damages during training, so their regenerative capabilities are much stronger, especially in the central area. [experiment 3]

TRY IN A  NOTEBOOK

https://www.youtube.com/watch?v=9Kec_7WFyp0



<https://evocraft.life/>

<https://aman-bhargava.com/ai/neuro/neuromorphic/2024/03/25/nca-do-active-inference.html>

<https://greydanus.github.io/2022/05/24/studying-growth/>

<https://github.com/shyamsn97/controllable-ncas>

Dziękuję bardzo
Witold.Bolt@ug.edu.pl

