



Modelowanie dyskretne

Automaty Komórkowe - podstawy

Prof. dr hab. inż. **Łukasz Madej**
Katedra Informatyki Stosowanej i Modelowania
Wydział Inżynierii Metali i Informatyki Przemysłowej

Budynek B5
p. 603
lmadej@agh.edu.pl
617 51 54





Deterministyczny automat komórkowy

Metoda Automatów Komórkowych

Początki metody automatów komórkowych nierozzerwalnie wiążą się z nazwiskiem węgierskiego badacza *Johna von Neumana*, ustanowił on podwaliny pod dalszy rozwój tej metody który nastąpił wraz z rozwojem mocy obliczeniowej komputerów.

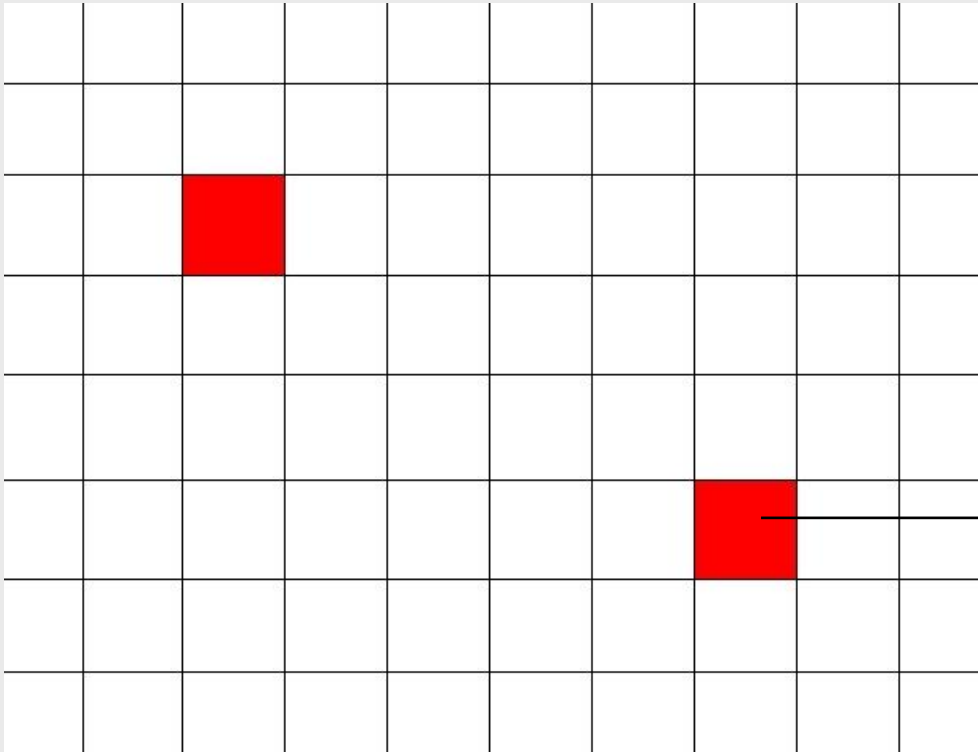
Idea automatów komórkowych polega na zastąpieniu zbioru skomplikowanych równań opisujących zachowanie się wielu układów fizycznych, przestrzenią komórek opisujących dany układ z jednoznacznie określonymi regułami interakcji między nimi.





Metoda Automatów Komórkowych - przestrzeń automatów

Przestrzeń automatów - skończony zbiór komórek, w którym każda komórka opisana jest zestawem zmiennych określających jej stan.



Ważne parametry

- wymiar sieci D (*np.* D_x, D_y),
- ilość stanów pojedynczej komórki k

Stan 1 – biała
Stan 2 - czerwona

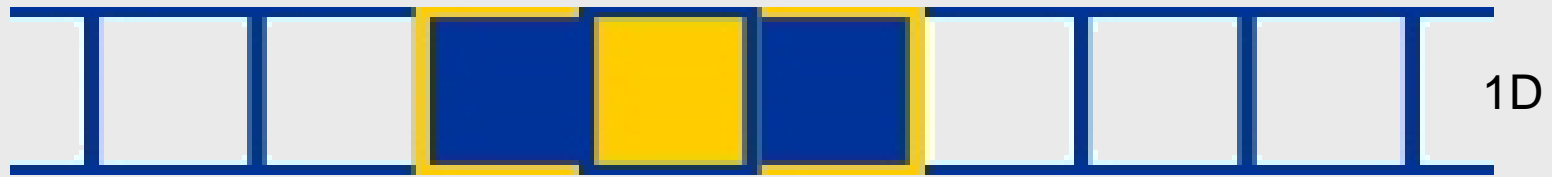
$$k = 2$$





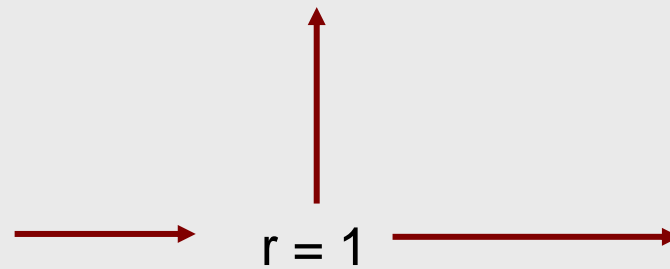
Metoda Automatów Komórkowych - otoczenie, reguły

Otoczenie - uniwersalne dla wszystkich komórek, określa najbliższych sąsiadów danej komórki. Otoczenie może być rozpatrywane w przestrzeni 1D, 2D oraz 3D.



Ważne parametry

- promień otoczenia r
- rodzaj sąsiedztwa





Reguły przejścia - f , ściśle określają zamianę stanu komórki w czasie $t+1$ w zależności od stanów najbliższych sąsiadów oraz jej samej w czasie t

$$\gamma_i^{t+1} = f\left(\gamma_j^t\right) \quad \text{gdzie} \quad j \in N(i)$$

$N(i)$ – otoczenie i -tej komórki, γ_i – stan i -tej komórki





Kilka uwag

Podstawowymi zaletami takiego podejścia jest założenie skończonych rozmiarów siatki komórek, których stany zmieniają się synchronicznie w dyskretnie zdefiniowanym kroku czasowym.

Poprzez założenie oddziaływania tylko z najbliższymi sąsiadami pomijane są wpływy oddziaływań dalekiego zasięgu.

W powszechnie stosowanej notacji automaty oznacza się jako (k,r)



$$\begin{matrix} k = 2 \\ r = 1 \end{matrix} \longrightarrow (2,1)$$

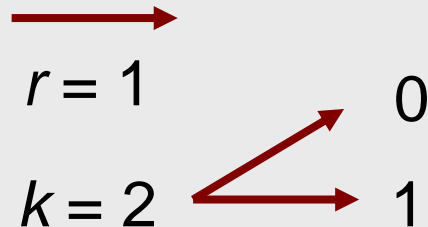
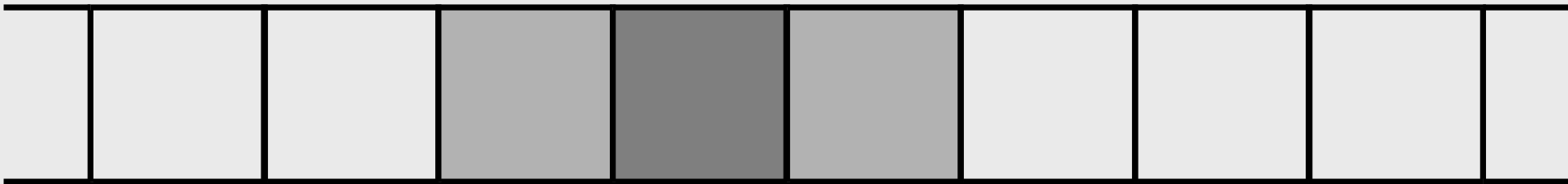




Sąsiedztwo – 1D

Automaty definiowane są jako kolonia w kształcie linii prostej, ułożone są jeden obok drugiego a każda komórka posiada dwóch najbliższych sąsiadów ($r = 1$).

Jest to grupa automatów deterministycznych o dwóch dostępnych stanach komórki ($k = 2$). W notacji CA automaty te oznaczają się jako **(2,1)**.





Sąsiedztwo – 1D

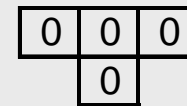
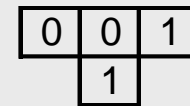
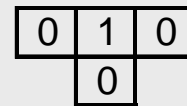
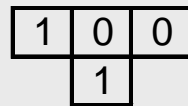
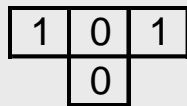
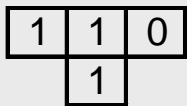
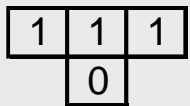
Jest to najprostsza forma automatu komórkowego nazwana przez S. Wolframa, ***automatami elementarnymi***.

Stwierdził on, że przy istnieniu tylko dwóch sąsiadów z których każdy może przyjmować dwa różne stany istnieje 256 reguł przejścia dla takich automatów.

Reguła 90

Ewolucja w czasie

t



$t+1$





Przestrzeń 2 D automatów komórkowych.

W tym przypadku kształt przestrzeni automatów komórkowych określony jest poprzez kształt pojedynczej komórki automatu.

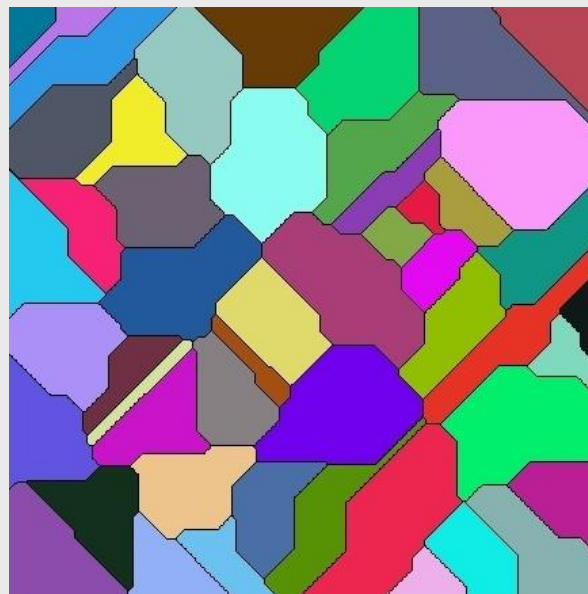
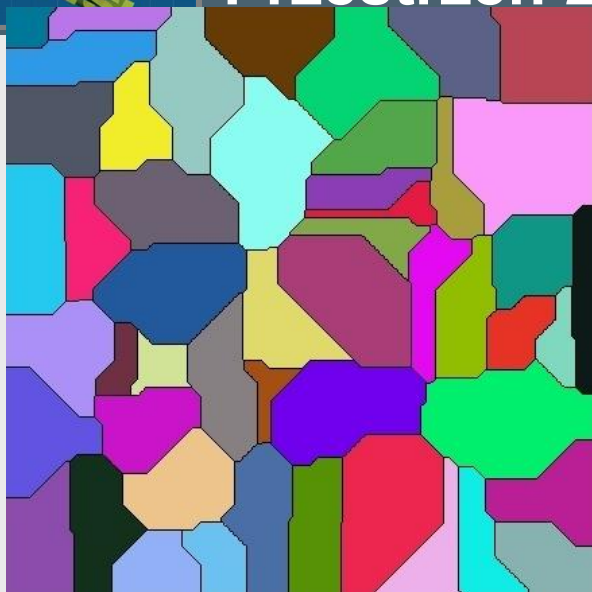
Zazwyczaj przyjmuje się kształt kwadratu, w konsekwencji czego kształt siatki automatów jest prostokątem, spotyka się jednak również komórki o innych kształtach.

Definiowanie sąsiedztwa w tym przypadku jest jedną z kluczowych spraw wpływających na uzyskiwane obliczenia.





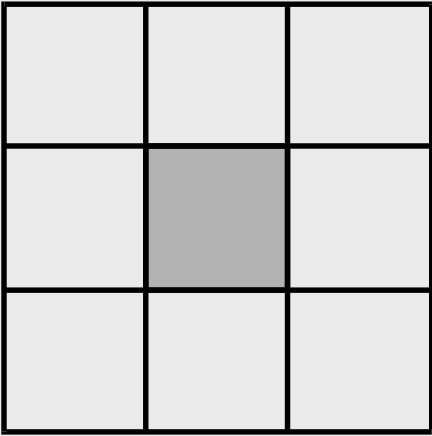
Przestrzeń 2 D automatów komórkowych.





Przestrzeń 2 D automatów komórkowych.

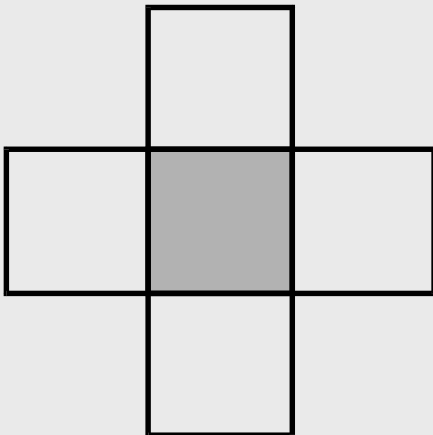
Otoczenie



Zapis w formie reguł

$$\gamma_{i,j}^{t+\Delta t} = f \left(\begin{array}{ccc} \gamma_{i-1,j-1}^t, & \gamma_{i-1,j}^t, & \gamma_{i-1,j+1}^t \\ \gamma_{i,j-1}^t, & \gamma_{i,j}^t, & \gamma_{i,j+1}^t \\ \gamma_{i+1,j-1}^t, & \gamma_{i+1,j}^t, & \gamma_{i+1,j+1}^t \end{array} \right)$$

Otoczenie Moore'a



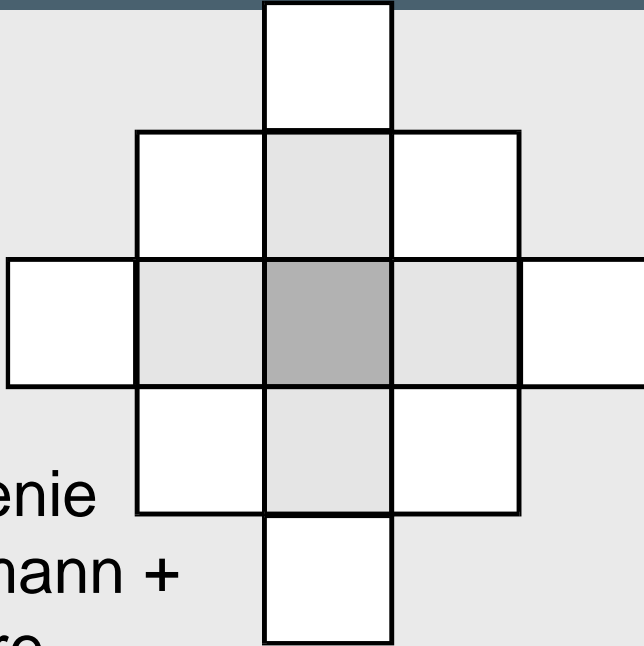
$$\gamma_{i,j}^{t+\Delta t} = f \left(\begin{array}{ccc} & \gamma_{i-1,j}^t & \\ \gamma_{i,j-1}^t, & \gamma_{i,j}^t, & \gamma_{i,j+1}^t \\ & \gamma_{i+1,j}^t & \end{array} \right)$$

Otoczenie von Neumann'a





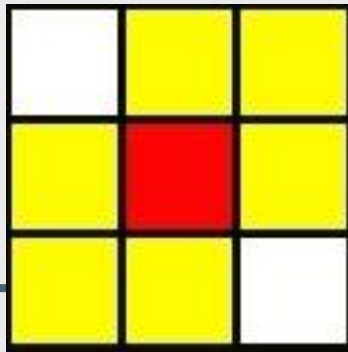
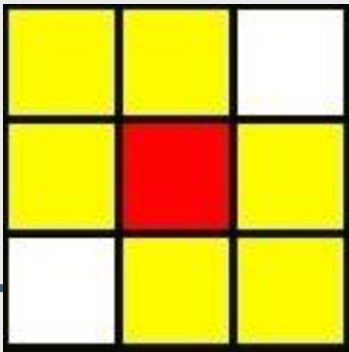
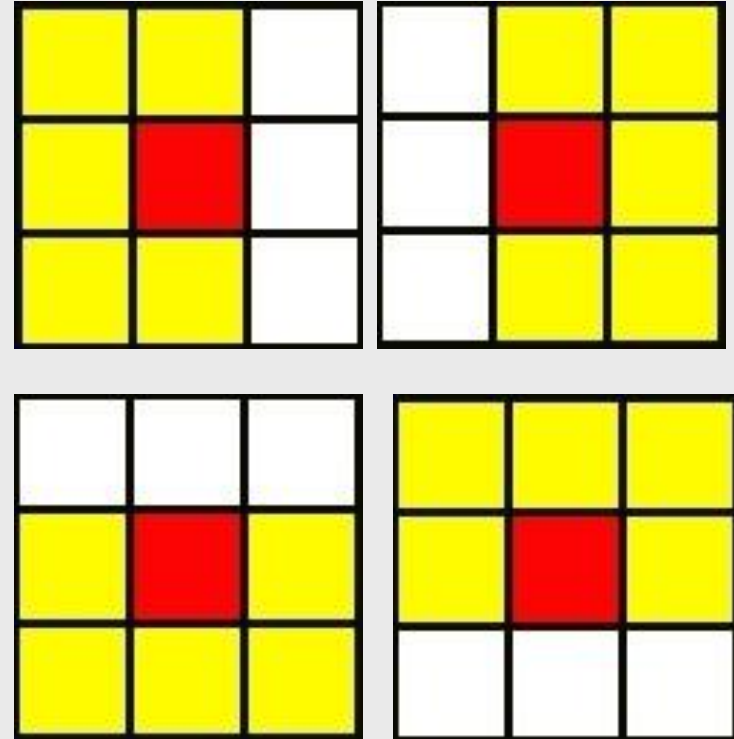
Przestrzeń 2 D automatów komórkowych.



Otoczenie von Neumann + Moore

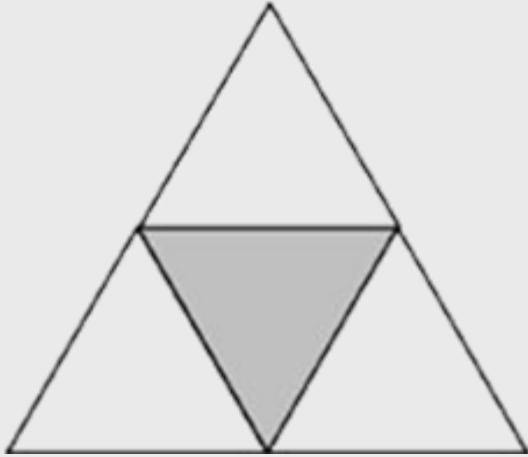
Otoczenie heksagonalne

Otoczenie pentagonalne

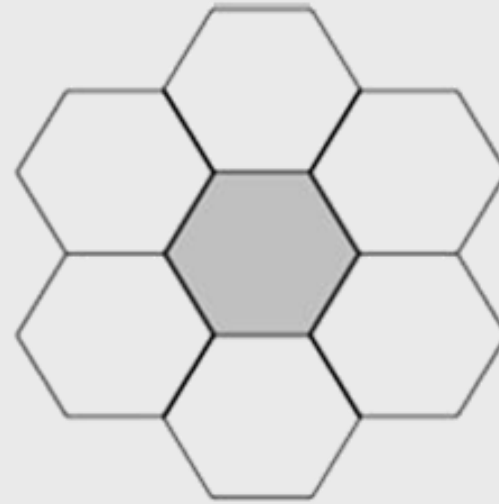




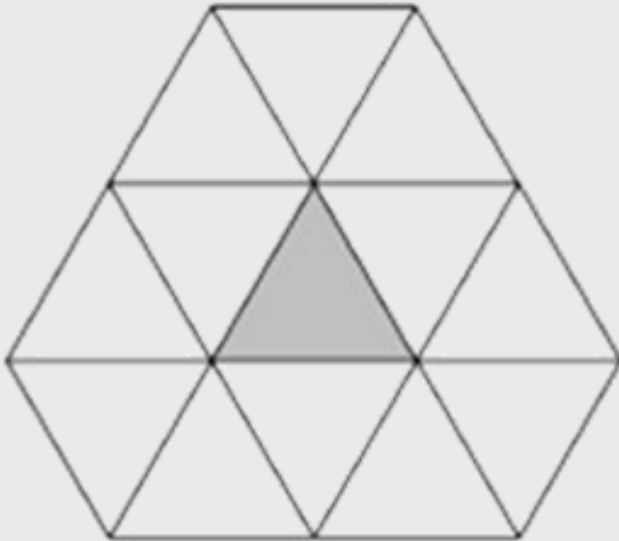
Przestrzeń 2 D automatów komórkowych.



Siatka trójkątna – sąsiednie krawędzie



Siatka sześciokątna – sąsiednie krawędzie/węzły



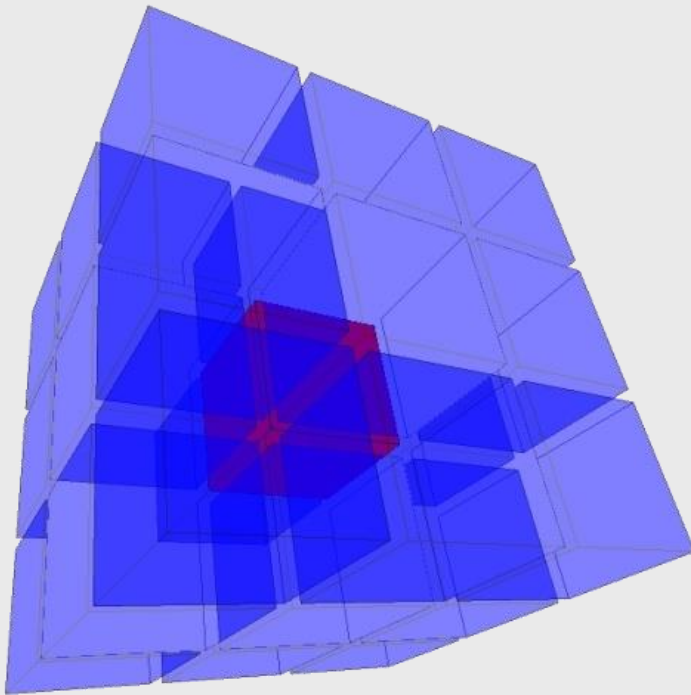
Siatka trójkątna – sąsiednie węzły



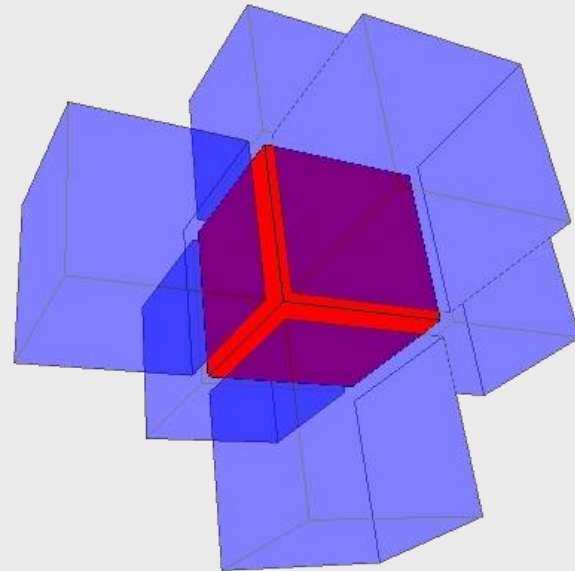


Przestrzeń 3 D automatów komórkowych.

Moore



von Neumana



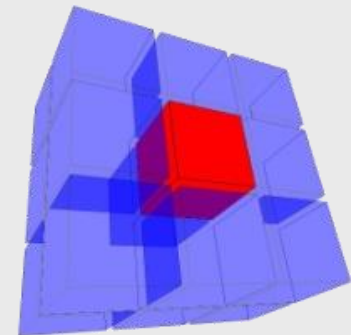
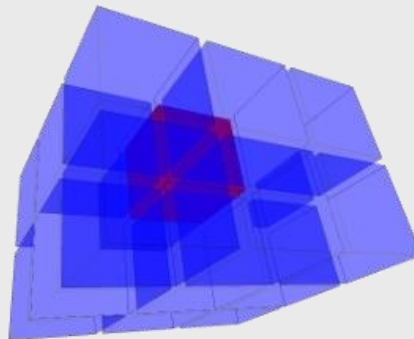
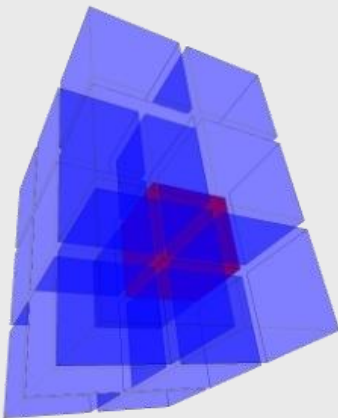
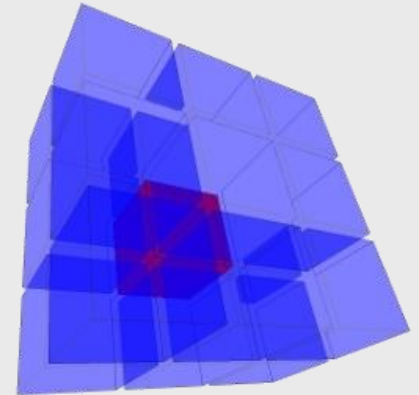
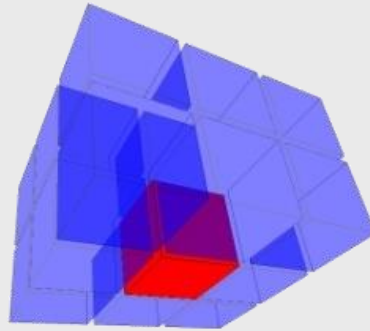
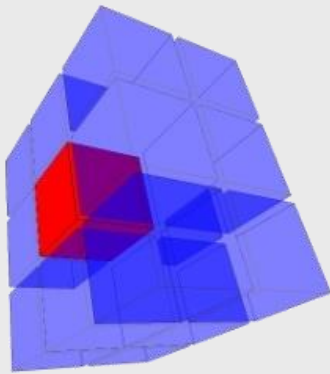
Zatem pojedyncza komórka otoczona jest poprzez 26 sąsiadów





Przestrzeń 3 D automatów komórkowych.

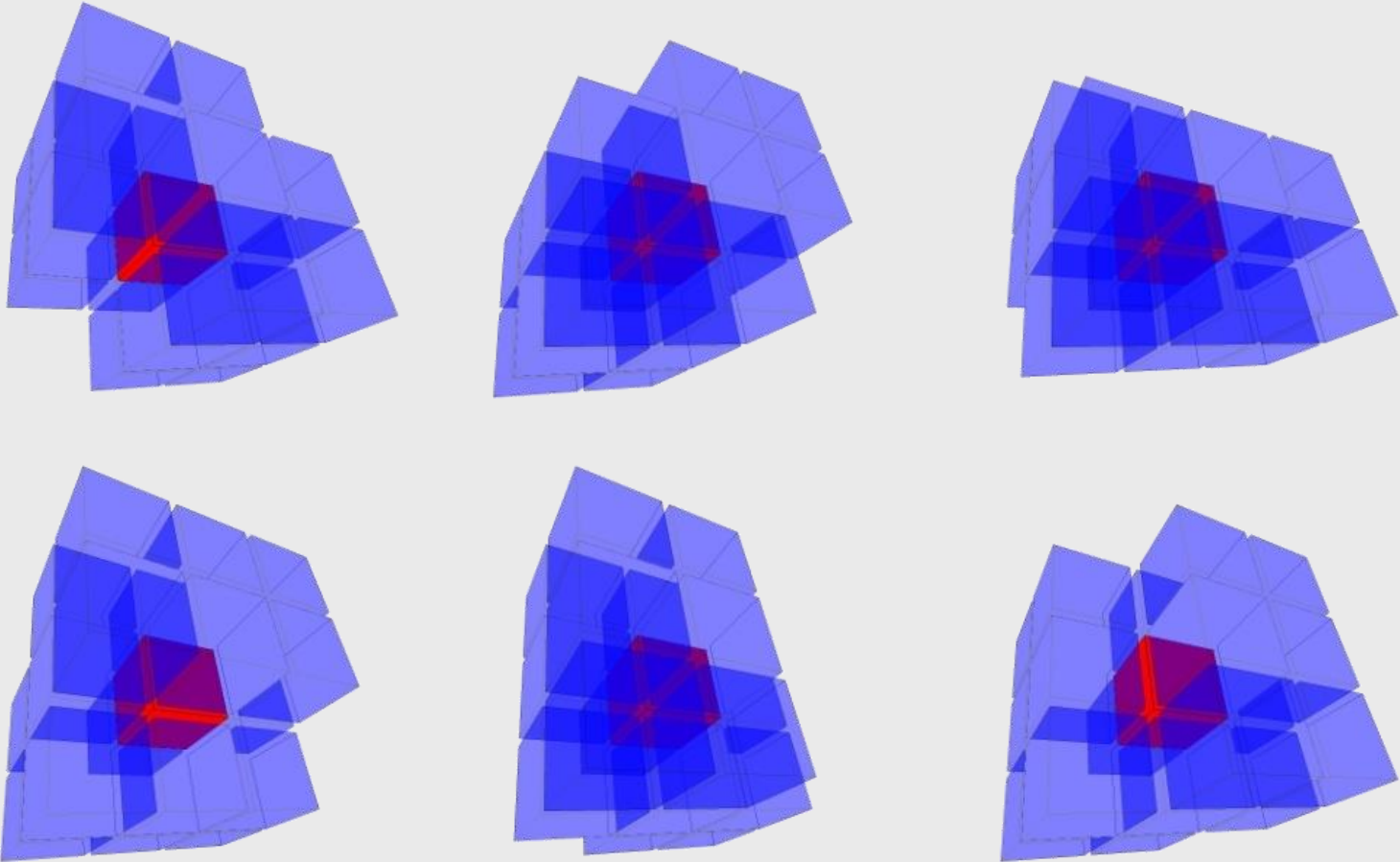
Otoczenie pentagonalne





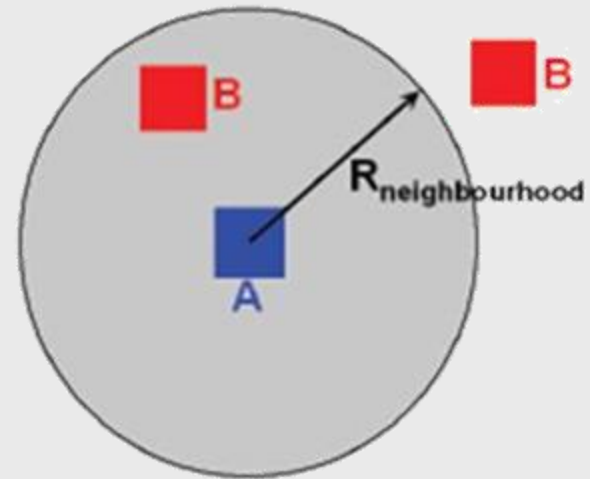
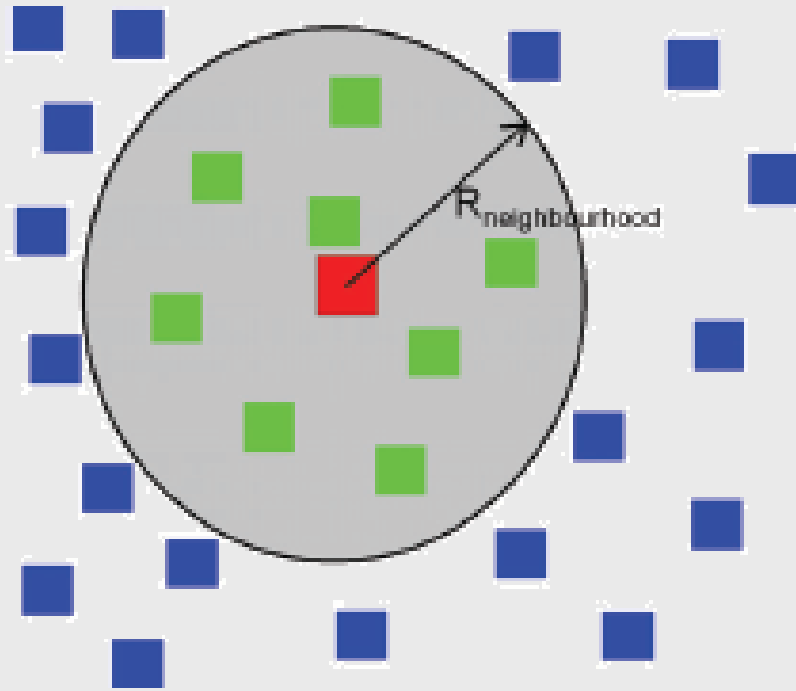
Przestrzeń 3 D automatów komórkowych.

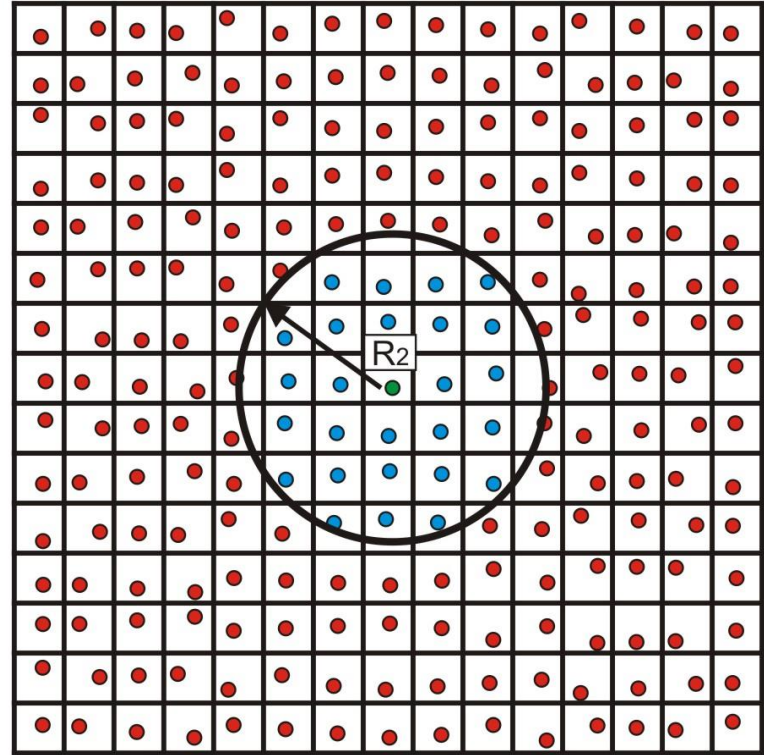
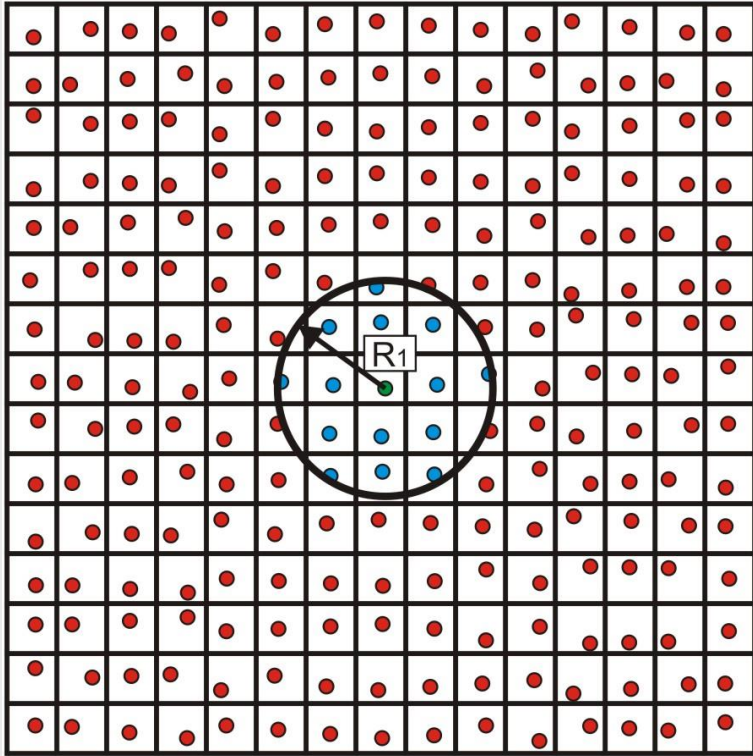
Otoczenie heksagonalne





Random CA



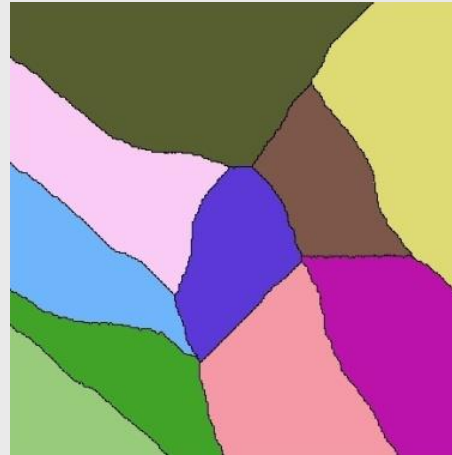




Warunki brzegowe

-Zamknięte pochłaniające

siatka jest zdefiniowana w taki sposób, że brzegi siatki wypełnione są z góry ustalona wartością, która poprzez funkcje przejścia ustala wpływ na zachowanie automatu. W praktyce, symulując np. umieranie komórek, po przekroczeniu krawędzi siatki przestaje ona istnieć.



-Zamknięte odbijające

Warunki brzegowe na krawędzi siatki tworzą barierę (stan przeciwny do danego), od której funkcje przejścia się odbijają wnosząc ponownie swój wkład do zmieniających się stanów komórek w przestrzeni CA.

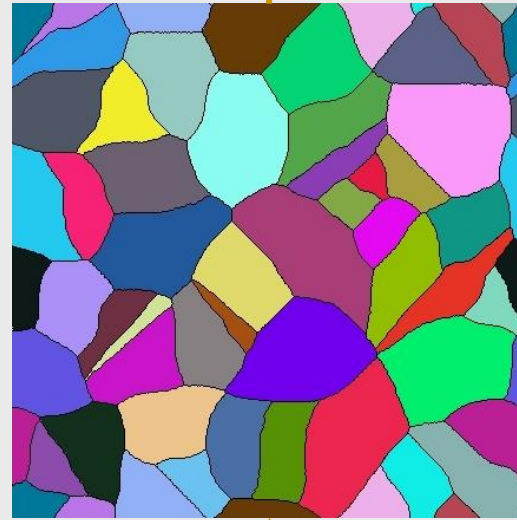




Warunek periodyczny

Definiuje zamkniętą siatkę komórek w taki sposób że każda komórka która znajduje się na krawędzi siatki ma za sąsiada komórkę po przeciwnej stronie siatki.

9	3	6	9	3
7	1	4	7	1
8	2	5	8	2
9	3	6	9	3
7	1	4	7	1



Periodyczne warunki brzegowe zapewniają ciągłość przestrzeni





Jeszcze o notacji (k,r)

Poznana notacja nie jest precyzyjna:

-nie podaje wymiaru sieci, jest niejednoznaczne czy np. dla automatu dwuwymiarowego otoczenie jest otoczeniem von Neumanna czy Moore'a.

Głównie używa się jej w przypadku automatów jednowymiarowych.

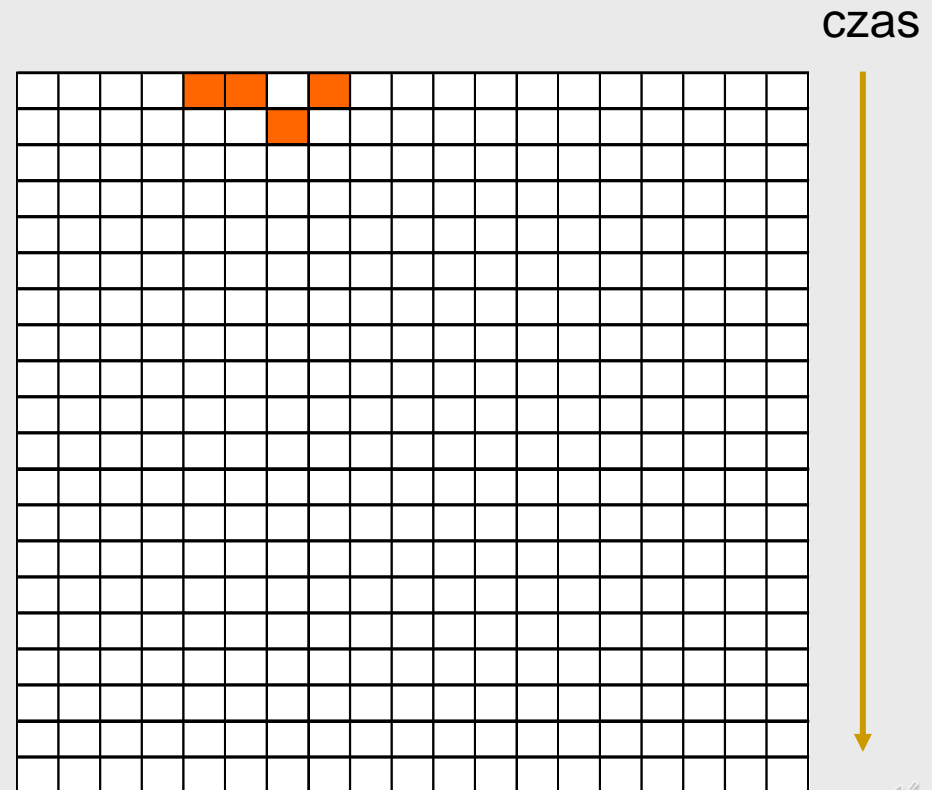




Klasyfikacja automatów - Wolfram

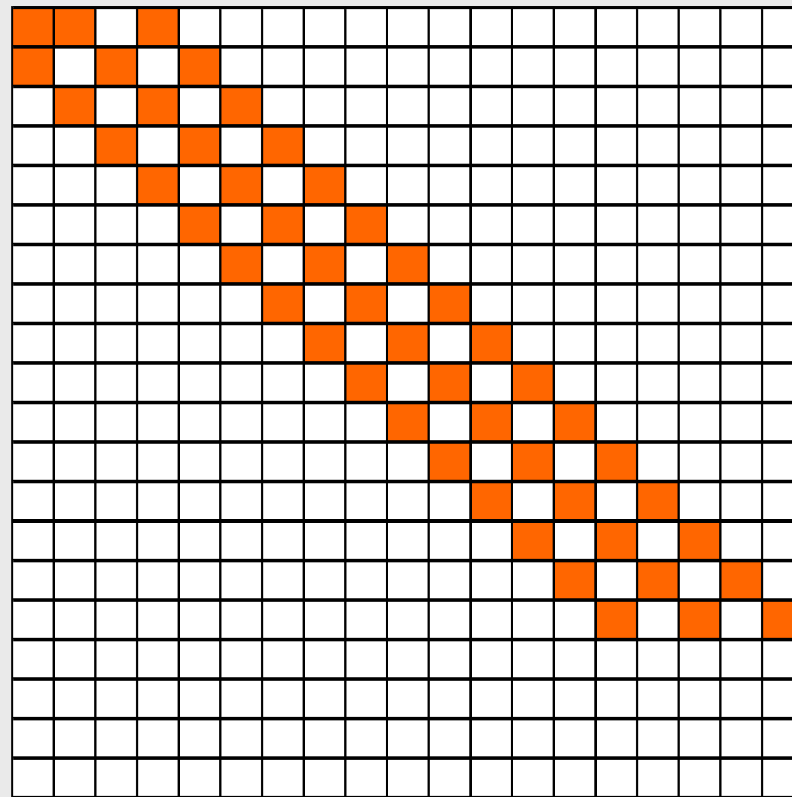
Klasyfikację swoją oparł na długiej obserwacji kolejnych stanów sieci, oraz na chaotycznie ustalanych konfiguracjach początkowych.

Klasa 1 – automat komórkowy ewoluuje do stanu jednorodnego, osiągając punkty graniczne w których stan wszystkich komórek jest taki sam i nie zmienia się w przestrzeni czasu



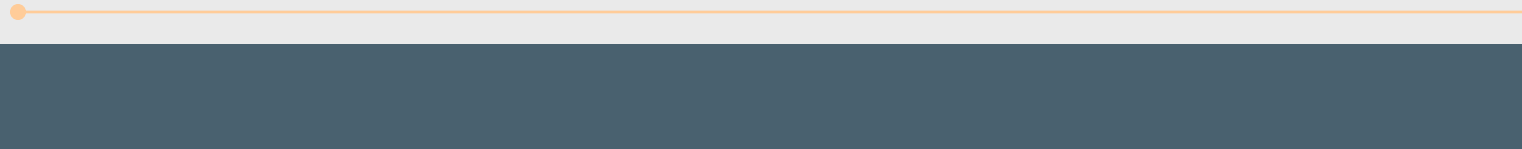


Klasa 2 – automat komórkowy dąży do prostych struktur periodycznych

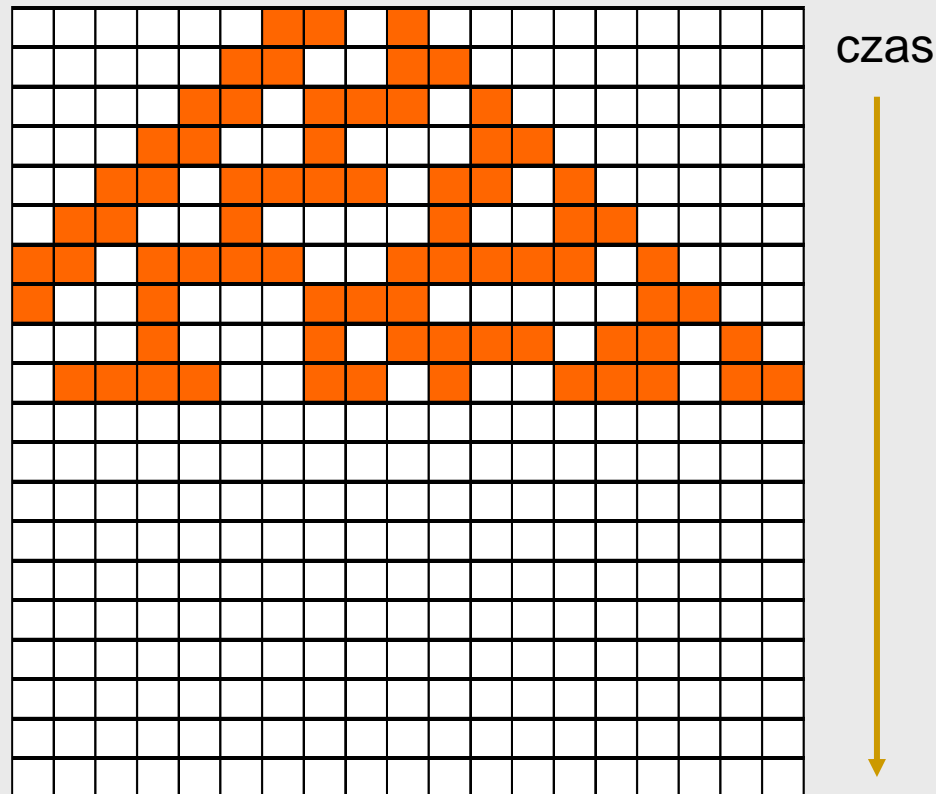


czas



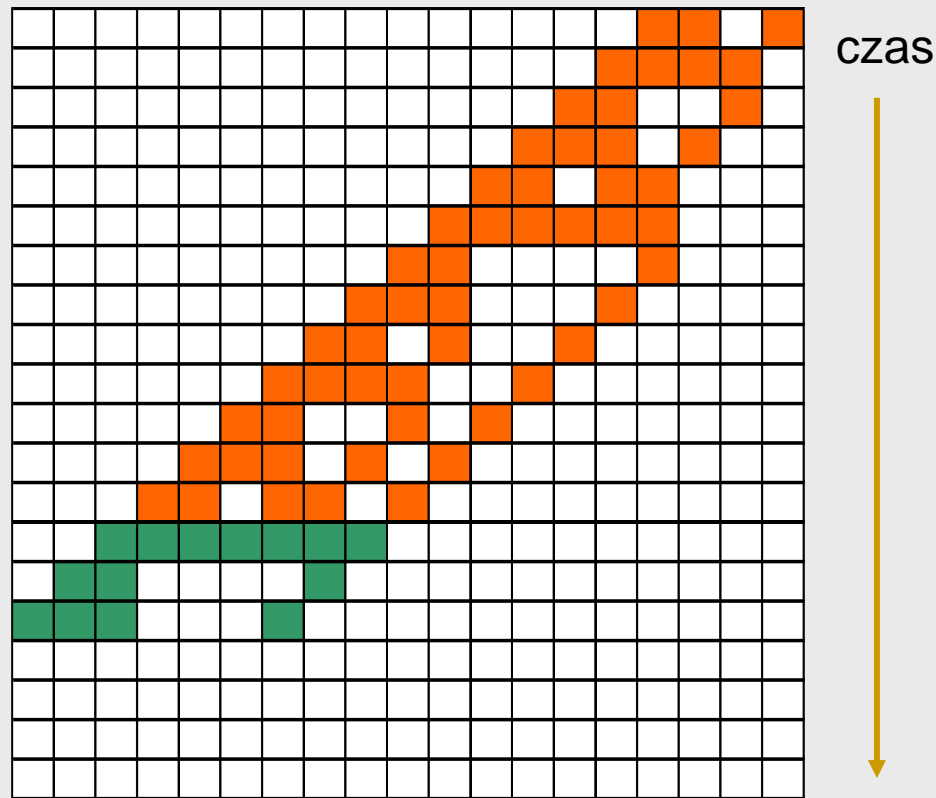


Klasa 3 – automat komórkowy na drodze ewolucji w przestrzeni czasu osiąga stan zachowań chaotycznych, tworząc skomplikowane wzory. Klasa ta jest bardzo wrażliwa na wszelkie zakłócenia czy też zmiany warunków otoczenia





Klasa 4 – automat komórkowy na drodze ewolucji w przestrzeni czasu osiąga stan trwałych konfiguracji o długich czasach życia.





Problem czasu obliczeń i rozmiaru przestrzeni

Założenie nieskończonego rozmiaru przestrzeni D , i nieskończonego czasu obserwacji t .

- Jeżeli założymy nieskończony czas obliczeń każdy automat okaże się periodyczny.
- Jeżeli założymy nieskończony rozmiar przestrzeni D a skończony czas obserwacji, to wówczas istnieje możliwość zaobserwowania zachowania chaotycznego.





Rodzaje automatów

Automat probabilistyczne

Analogicznie jak automat deterministyczny ale zmiana stanu komórki w oparciu o regułę przejścia zawiera elementy probabilistyczne

Automaty totalistyczne

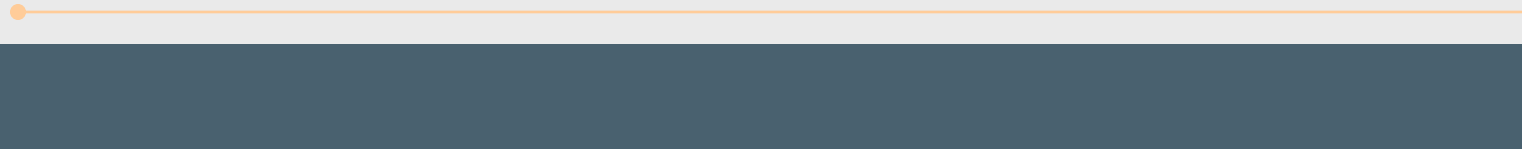
Automat komórkowy nazywany jest **totalistycznym** jeżeli jego reguła zmiany stanu zależy od stanu jej samej i sumy stanów komórek w sąsiedztwie. Inna nazwa: automaty głosujące, zliczające

Automaty totalistyczne zewnętrznie

Automat komórkowy nazywany jest **totalistycznym zewnętrznym** jeżeli jego reguła zmiany stanu zależy *wyłącznie* od sumy stanów komórek w sąsiedztwie.

Otoczenia oznacza się podając litery symbolizujące otoczenie oraz liczby określające ile np. „jedynek” musi być w sąsiedztwie aby dana komórka przeszła w stan „jeden”.





Litery oznaczające otoczenia to pierwsze litery francuskich liczebników określających ilość sąsiadów:

2 – **D**eux

3 – **T**rois

4 – **Q**uatre

8 – **H**uit

2D Moore



1 => gdy 3 jedyunki

H3

3D Neuman



1 => gdy 6 jedyunki

S6





Przykłady





Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

Automaty elementarne

Automat deterministyczny

Stany komórek: 0 lub 1 ($k=2$)

Otoczenie: najbliżsi sąsiedzi ($r=1$)

Reguła przejścia: stan komórki w czasie $t+1$ zależy od stanu komórek sąsiednich i jej samej w czasie t

Reguła przejścia w tym przypadku uwzględnia stan 3 komórek ($2r+1$) każda może mieć dwa stany. Czyli reguła przejścia musi być określona dla $2^3 = 8$ różnych konfiguracji.

Każda z otrzymanych konfiguracji ma 2 stany, to w rezultacie daje $2^8 = 256$ sposobów określenia reguły przejścia.



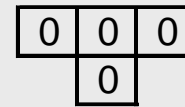
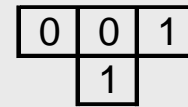
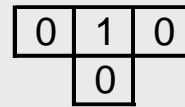
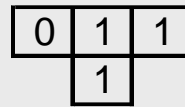
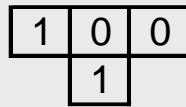
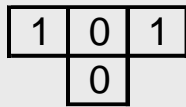
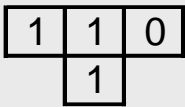
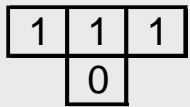


Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

Reguła 90

Ewolucja w czasie

t



$t+1$

01011010

$2^7 2^6 2^5 2^4 2^3 2^2 2^1 2^0$

$$2^1 + 2^3 + 2^4 + 2^6 = 2 + 8 + 16 + 64 = \mathbf{90}$$

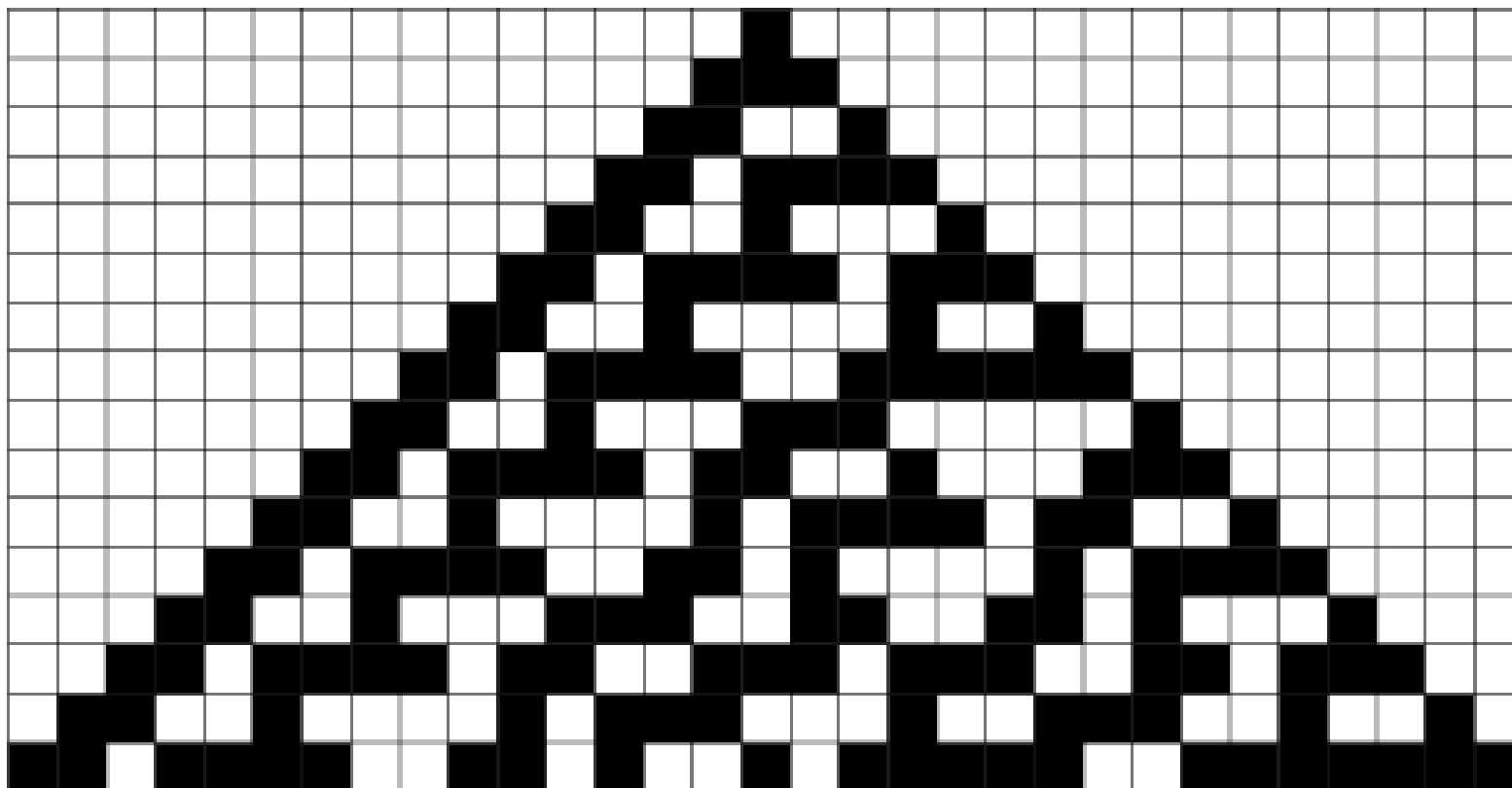
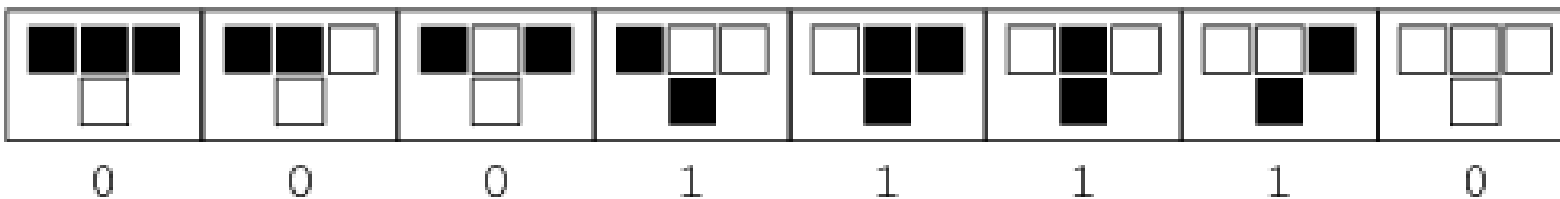




Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 30

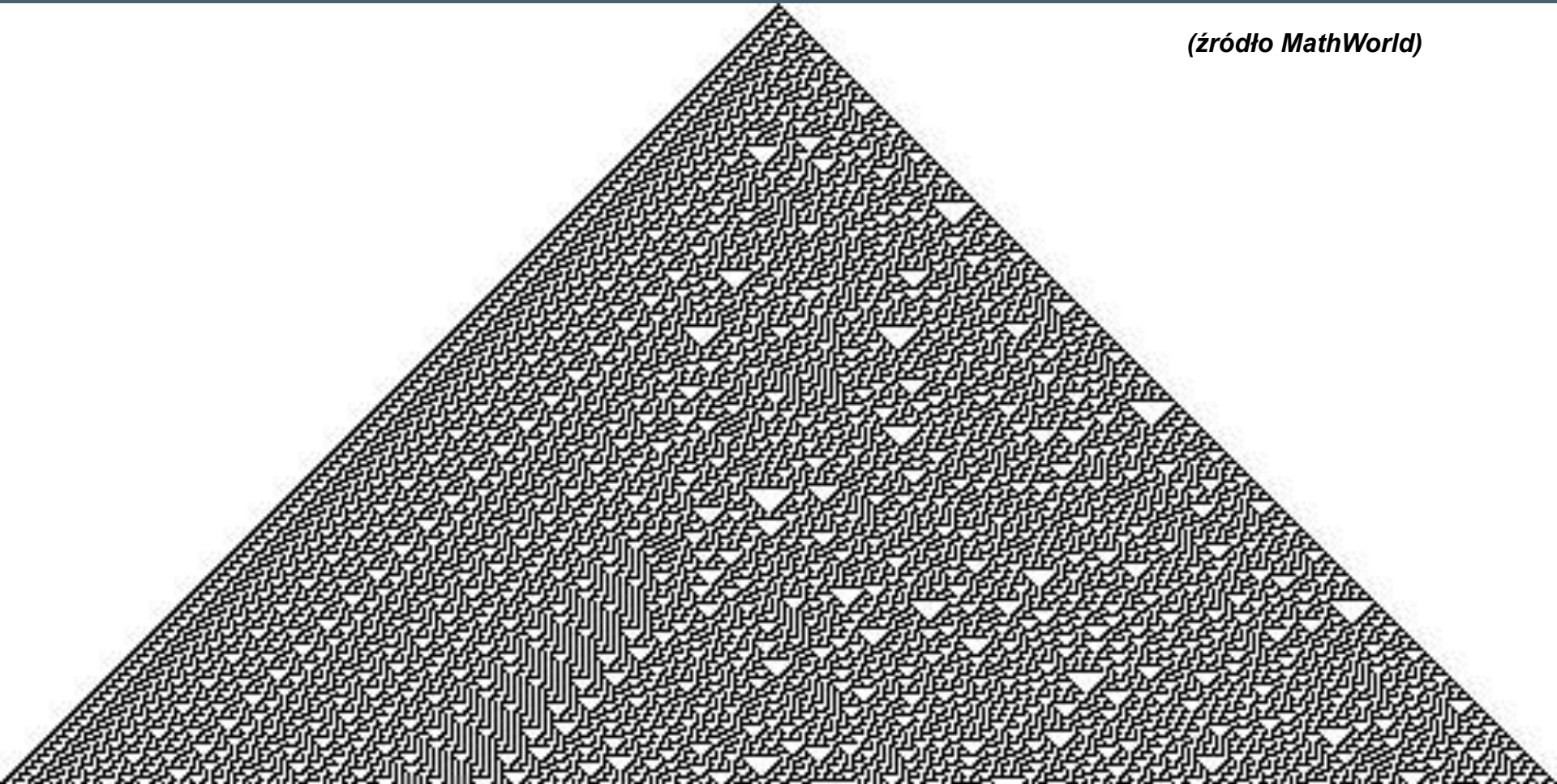
(źródło MathWorld)





Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

(źródło MathWorld)



250 iteracji

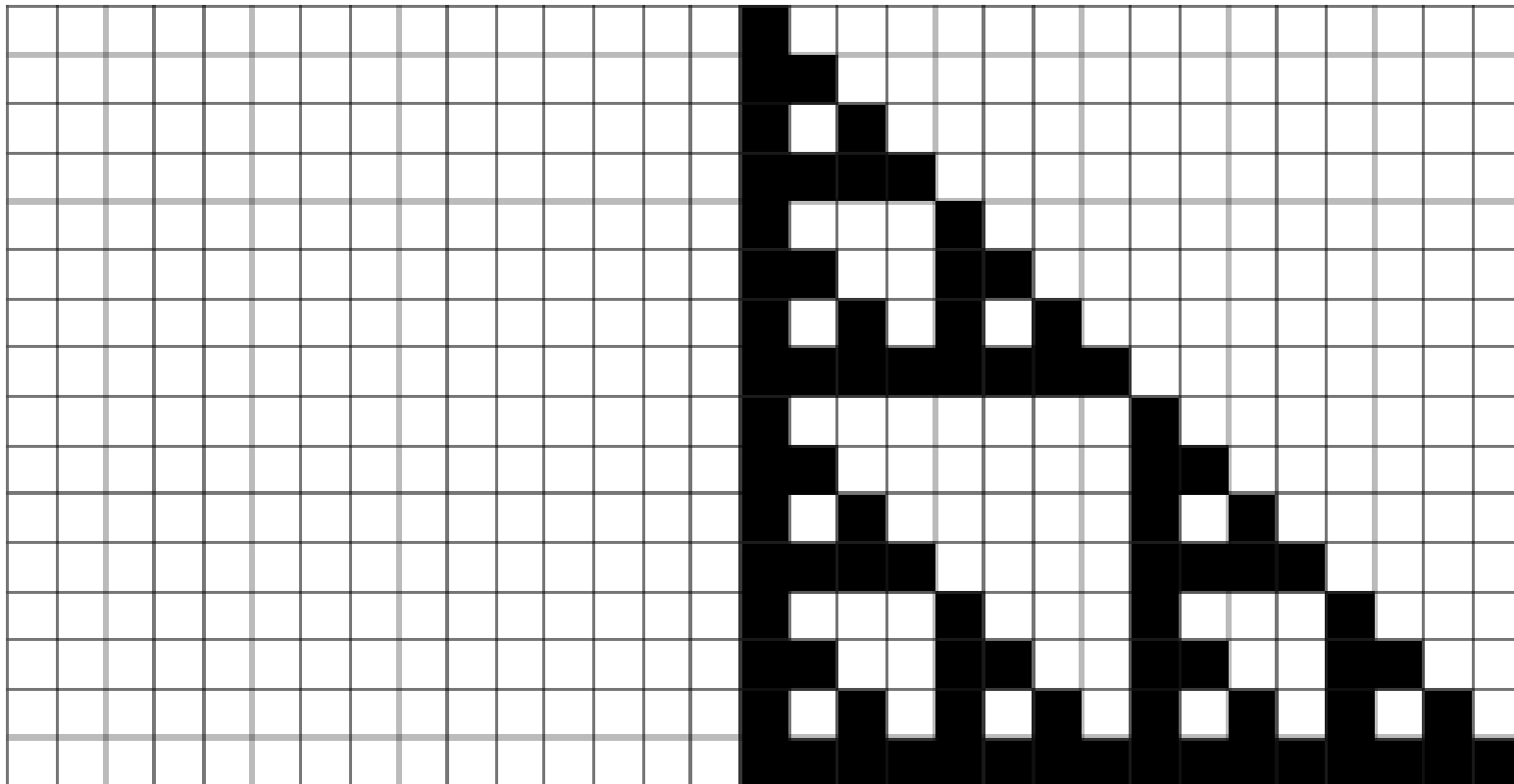
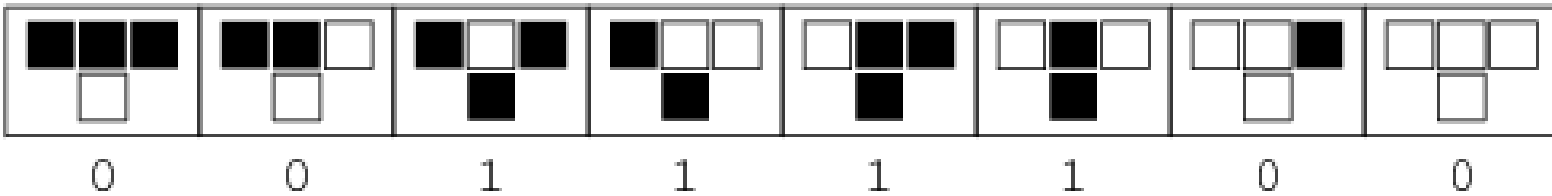




Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 60

(źródło MathWorld)

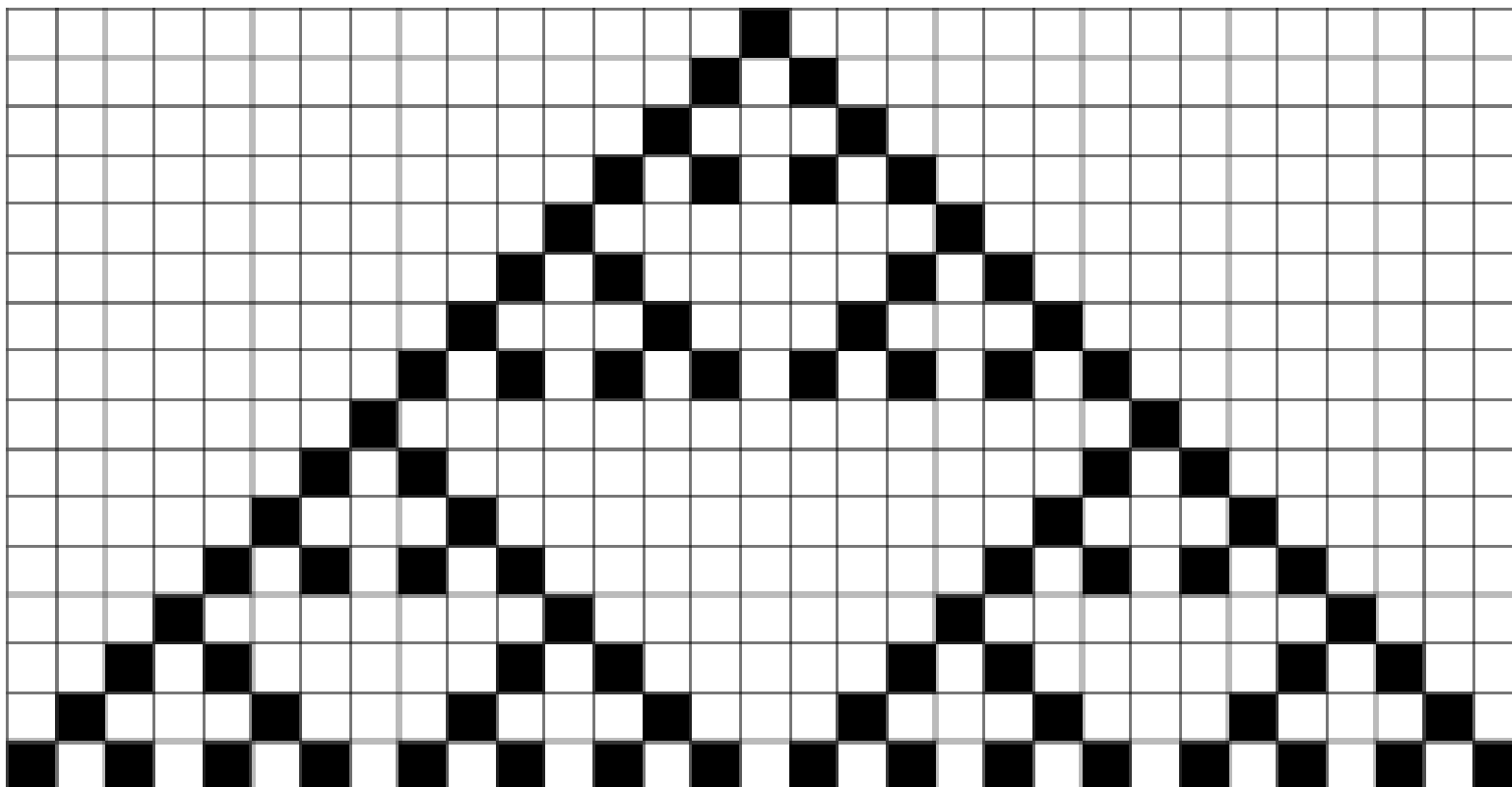
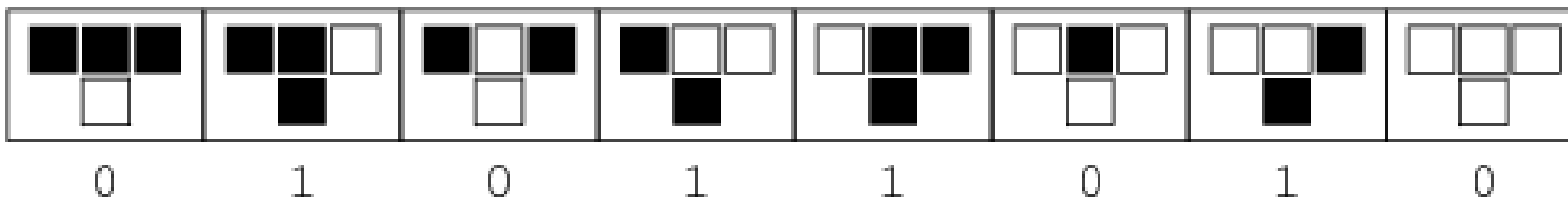




Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 90

(źródło MathWorld)

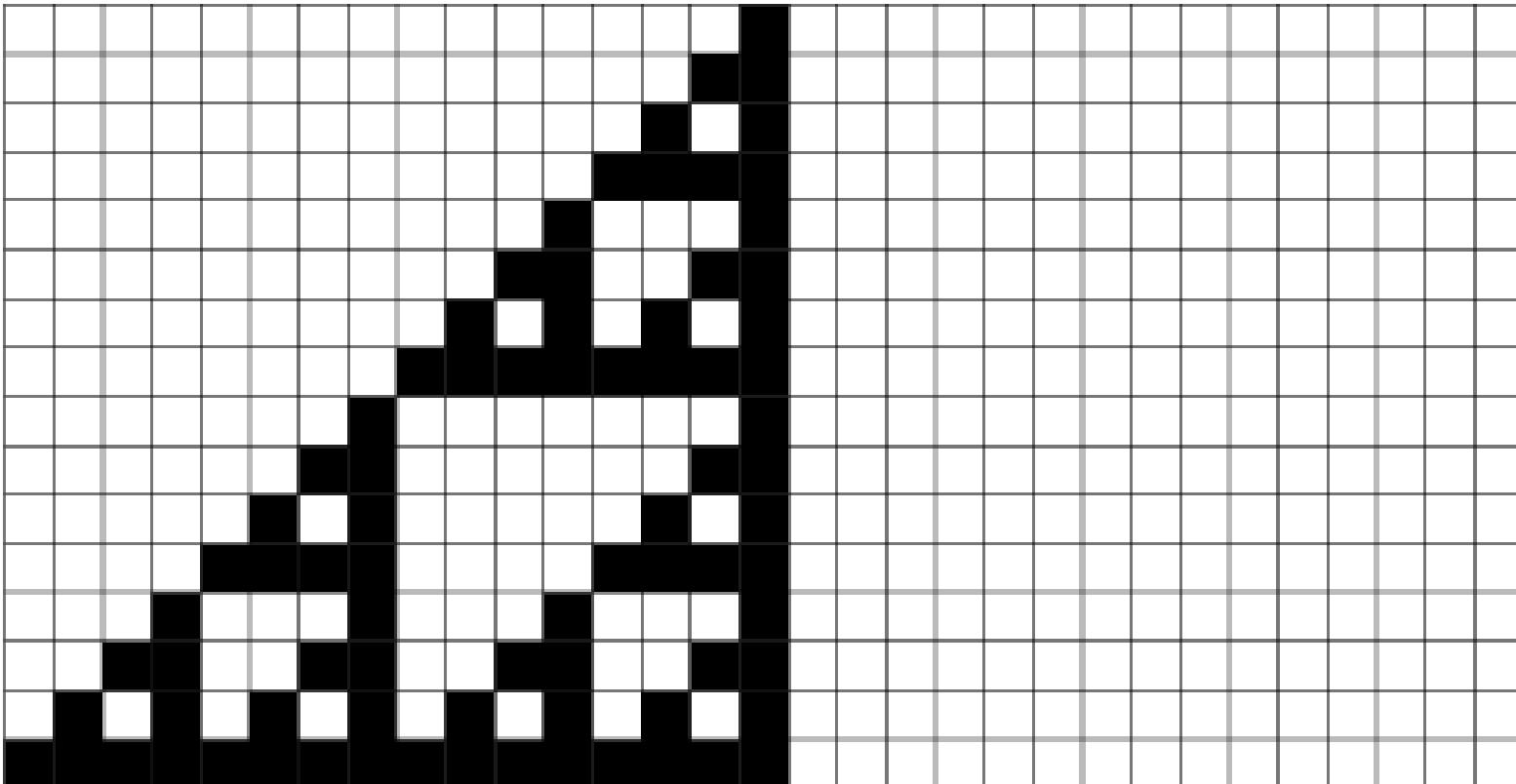
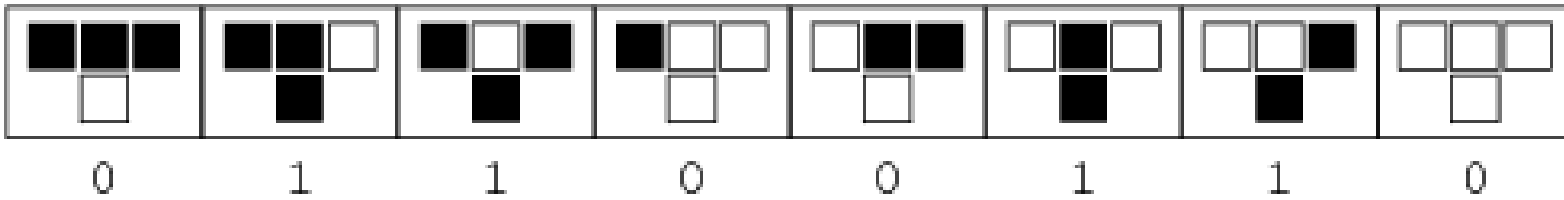




Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 102

(źródło MathWorld)

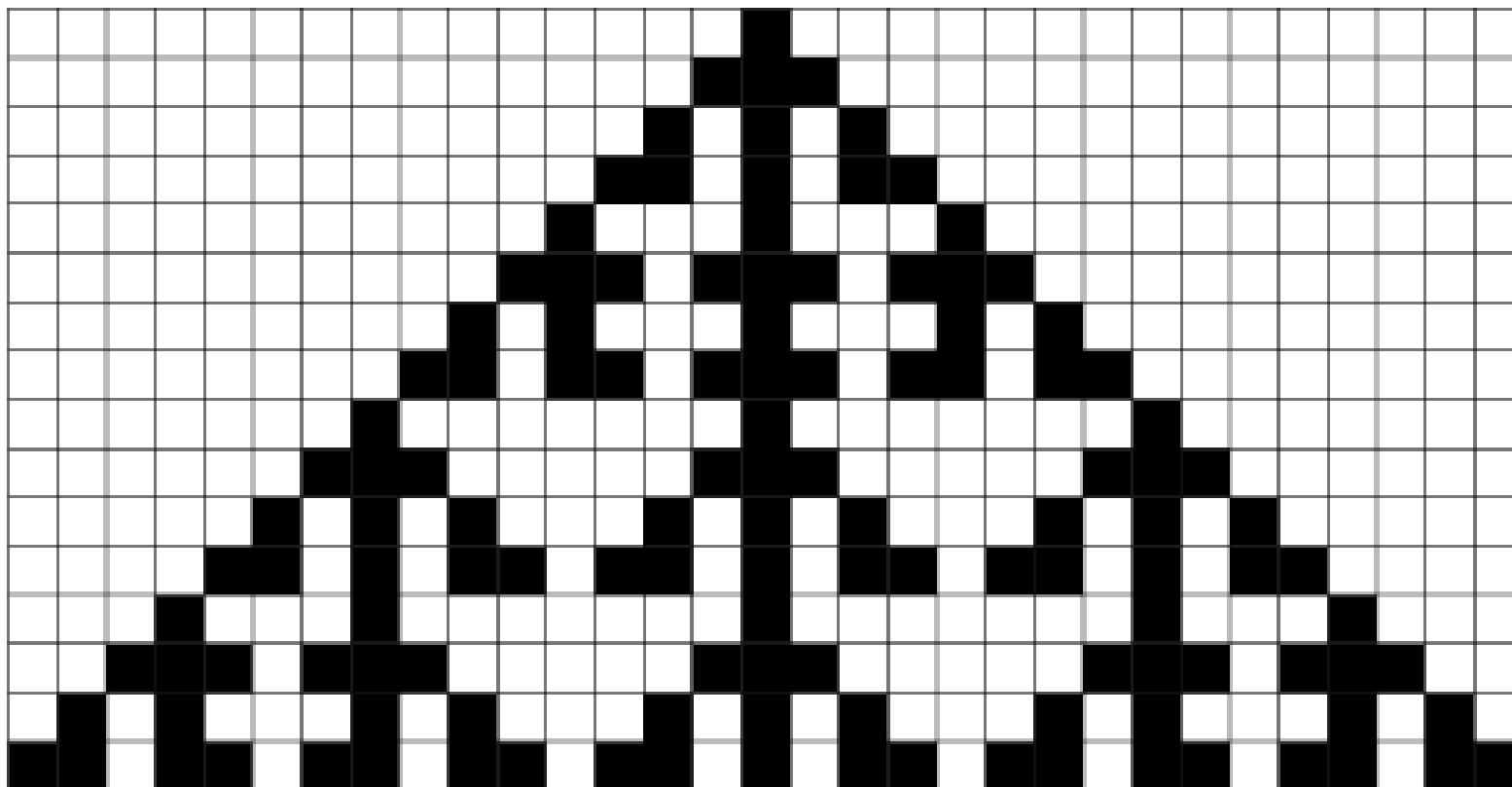
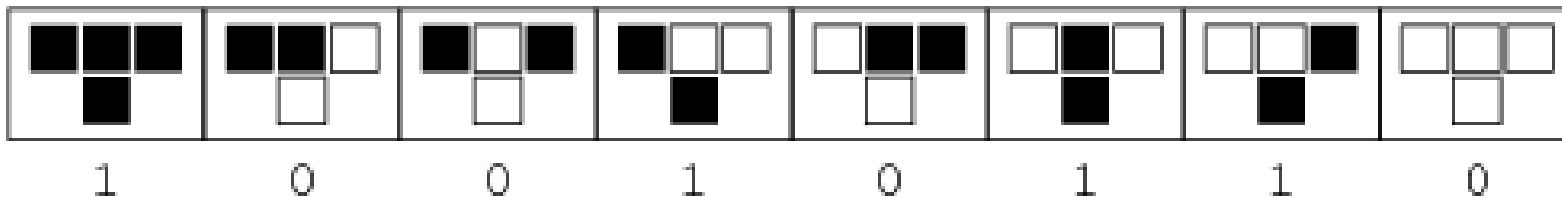




Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 150

(źródło MathWorld)





Automaty komórkowe jedno-wymiarowe

rule 250

(źródło MathWorld)

