

Automaty komórkowe

v. 2.71828182845904523536028

<http://home.agh.edu.pl/malarz/dyd/ak/>

Krzysztof Malarz

2 września 2019

Część I

Teoria

Liniiowość i iniektywność AK

- Zastanawiałem się tylko, nic więcej. Prawdopodobnie wszyscy to wiedzą, prawdopodobnie pytając, wychodzę na głupca, prawdopodobnie jest to rzecz powszechnie znana...

[Terry Pratchett, *Wiedźmikołaj*, Prószyński i S-ka (Warszawa 2004)]

- Reguły AK (2,1) liniowych spełniają zasadę superpozycji:

$$F(xyz.\mathbf{XOR}.uvw) = F(xyz).\mathbf{XOR}.F(uvw)$$

- $x.\mathbf{XOR}.y = 0 \Leftrightarrow x = y$.
- Dla określenia liniowego AK wystarczy podać regułę dla trzech konfiguracji otoczenia tworzących tzw. *bazę*.

- Np. (100), (010) i (001) tworzą bazę bo można z nich i operacji **XOR** odtworzyć wszystkie stany otoczenia:

000	100.XOR.100
001	001
010	010
011	010.XOR.001
100	100
101	100.XOR.001
110	100.XOR.010
111	100.XOR.010.XOR.001

- Wartość reguły dla trzech bazowych konfiguracji otoczenia na $k^3 = 8$ sposobów.

- Łatwo je otrzymać jeden po drugim podstawiające “0” i “1” za $F(001)$, $F(010)$ i $F(100)$ a następnie korzystać z definicji AK liniowego. Są nimi automaty: 0_{dec} , 60_{dec} , 90_{dec} , 102_{dec} , 150_{dec} , 170_{dec} , 204_{dec} i 240_{dec} :
 - 0 jest automatem produkującym “0” bez względu na stan otoczenia,
 - 60_{dec} , 90_{dec} i 102_{dec} są równoważne regule $x.\mathbf{XOR}.y$, $x.\mathbf{XOR}.z$ oraz $y.\mathbf{XOR}.z$,
 - 150_{dec} odpowiada $x.\mathbf{XOR}.y.\mathbf{XOR}.z$,
 - 170_{dec} i 240_{dec} przesuwają całą sieć w lewo i prawo o jedną komórkę,
 - 204_{dec} to transformacja identycznościowa.

Iniektywność

Reguła AK jest **iniektywna** w $(i+k)$ -tej składowej (gdzie $k = -r, \dots, r$),

jeśli

dla każdego stanu otoczenia $(x_{i-r}, \dots, x_{i+r})$ reguła jest jedno–jednoznaczny odwzorowaniem:

$$x_{i+k} \Leftrightarrow F(x_{i-r}, \dots, x_{i+r})$$

, gdy pozostałe x_{i+j} (dla $j \neq k$) są stałe.

- 15:

100	101	110	111	→	1
000	001	010	011	→	0

jest iniektywna w $(i-1)$ składowej.

- 150: jest iniektywny we wszystkich trzech składowych:

- w $(i - 1)$, bo:

$$\begin{array}{cccccc} 110 & 000 & 101 & 011 & \rightarrow & 0 \\ 010 & 100 & 001 & 111 & \rightarrow & 1 \end{array}$$

- w i , bo:

$$\begin{array}{cccccc} 110 & 000 & 101 & 011 & \rightarrow & 0 \\ 100 & 010 & 111 & 001 & \rightarrow & 1 \end{array}$$

- w $(i + 1)$, bo:

$$\begin{array}{cccccc} 110 & 000 & 101 & 011 & \rightarrow & 0 \\ 111 & 001 & 100 & 010 & \rightarrow & 1 \end{array}$$

Każdy liniowy automat jest iniektywny w przynajmniej jednej składowej, lub jest równy zero.

Twierdzenie odwrotne nie jest prawdziwe, np. 30:

$$\begin{array}{ccccccc} 000 & 101 & 110 & 111 & \rightarrow & 0 \\ 100 & 001 & 010 & 011 & \rightarrow & 1 \end{array}$$

jest iniektywny w $(i - 1)$ składowej a nie jest liniowy, bo:

$$\begin{aligned} 0 &= F(101) = F(110.\mathbf{XOR}.011) \neq \\ &\neq F(110).\mathbf{XOR}.F(011) = 0.\mathbf{XOR}.1 = 1. \end{aligned}$$

Sekwencje aperiodyczne

- Reguła AK pozwala na generację ciągu $s_i(t)$ stanów pojedynczej komórki, lecz nie potrafimy odkryć żadnej prawidłowości.
- Podobnie jak w eksperymencie fizycznym, mamy więc generator liczb prawdziwie losowych.
- Np. AK 90_{dec} , czyli reguła **XOR** zdefiniowana na stanach sąsiadów:

$$s_i(t+1) = s_{i-1}(t) \cdot \mathbf{XOR} \cdot s_{i+1}(t)$$

mamy

$$s_i(t) = s_{i-t}(0) \cdot \mathbf{XOR} \cdot s_{i+t}(0)$$

, co wiąże się z jego liniowością.

- Jeśli przyjrzymy się stanom centralnej komórki, widać, że nie może być ona periodyczną funkcją czasu, gdyż napotykamy dowolnie długie ciągi "0". Jest to tzw. sekwencja *aperiodyczna*.
- Zdolność automatów do generowania sekwencji aperiodycznych określa twierdzenie: Jeżeli reguła jest iniektywna w $(i + 1)$ składowej i konfiguracja (100) daje "1", lub jeśli reguła jest iniektywna w $(i - 1)$ składowej i konfiguracja (001) daje "1", to dla dowolnych skończonych warunków początkowych może istnieć najwyżej jedna sekwencja periodyczna.
- Niektóre automaty nieliniowe potrafią "naśladować" AK 90_{dec} , jeśli pozbawimy stan początkowy niektórych skończonych konfiguracji. Taką operację określa się czasem jako *linearyzację* AK, chociaż właściwie powinno się mówić o linearyzacji sieci...

[K.Kułakowski, *Automaty komórkowe*, OEN AGH, Kraków 2000][1]

Literatura

- [1] K.Kułakowski. *Automaty Komórkowe*. Kraków: OEN AGH, 2000.