

# Automaty Komórkowe

Wykład 5 - zdalny

Witold Bołt, 03.04.2024

# 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 (wielomiany, wyrażenia logiczne), problem klasyfikacji gęstości (DCP).
- **Dwa tygodnie przerwy** 😓

# Poszukiwanie CAs

Wprowadzenie do algorytmów ewolucyjnych

# Algorytmy ewolucyjne

- **Nie mają** zbyt wiele wspólnego z teorią automatów komórkowych? A może jednak...
  - Inspirowane naturą
  - Użyteczne w poszukiwaniu CAs
  - **Proste!**
- Zanim jednak zastosujemy algorytm ewolucyjny do poszukiwania konkretnych automatów, musimy bliżej zapoznać się z “szablonem” takiego algorytmu w *oderwaniu* od automatów...

# Algorytmy ewolucyjne - motywacja

- Niech  $g : X \rightarrow \mathbb{R}_+$  będzie pewną funkcją, a zbiór  $X$  dowolnym zbiorem. Nie zakładamy nic specjalnego o funkcji  $g$ . Co więcej, być może nie znamy nawet dobrze wzoru ogólnego na  $g$  albo nawet jeśli znamy wzór, to niewiele umiemy z nim zrobić.
- Poszukujemy takiego  $\mathbf{x}_0 \in X$ , że  $\forall_{\mathbf{x} \in X} g(\mathbf{x}) \leq g(\mathbf{x}_0)$ . Ponieważ jednak zbiór  $X$  może być nieskończony i niezbadany :) to zadowoli nas to, jeśli powyższa nierówność zajdzie dla bardzo wielu  $\mathbf{x}$ 'ów.
- Zwróć uwagę, że gdyby  $X \subset \mathbb{R}^n$  i gdyby  $g$  było funkcją różniczkowalną, to wystarczyłoby zastosować znane z analizy matematycznej narzędzia i wyznaczyć ekstrema funkcji. Niestety jednak nie jest tak dobrze, bo ani  $X$  nie musi być podzbiorem  $\mathbb{R}^n$ , ani nie musi być różniczkowalna (a nawet jeśli jest, to być może nie umiemy tej pochodnej policzyć).
- Co wtedy począć?

# Algorytmy ewolucyjne - motywacja

- Jeśli nie mamy żadnego dobrego pomysłu, w szczególności jeśli nie mamy żadnej dodatkowej wiedzy o funkcji  $g$ , to możemy spróbować **losowania**.
- Po prostu *losujemy* “wiele razy” elementy  $\mathbf{x} \in X$  i wybieramy taki, który spełnia naszą nierówność “najlepiej”.
- Czy to brzmi mądrze?
- Być może jeszcze nie, bo nie powiedzieliśmy sobie co to znaczy *losujemy*!

# Algorytmy ewolucyjne - podstawy

- Załóżmy, że wybraliśmy zbiór  $\mathcal{P}^0 = \{\mathbf{x}_1^0, \dots, \mathbf{x}_K^0\} \subset X$  potencjalnych rozwiązań naszego problemu. Taki zbiór nazwiemy populacją. Nasza populacja składa się z  $K > 0$  osobników.
- Pierwszą populację (inicjalną)  $\mathcal{P}^0$  wybierzemy zupełnie losowo.
- Algorytm ewolucyjny poda nam przepis na to jak z danej populacji  $\mathcal{P}^{j-1}$  wygenerować nową populację  $\mathcal{P}^j$ , która przy odrobinie szczęścia będzie zawierać “lepsze” potencjalne rozwiązania.
- Co to znaczy lepsze (a właściwie nie gorsze)? To znaczy, że:

$$\max_{\mathbf{x} \in \mathcal{P}^{j-1}} g(\mathbf{x}) \leq \max_{\mathbf{x} \in \mathcal{P}^j} g(\mathbf{x})$$

- A w ogóle w idealnym przypadku:  $\lim_{j \rightarrow \infty} \max_{\mathbf{x} \in \mathcal{P}^j} g(\mathbf{x}) = \max_{\mathbf{x} \in X} g(\mathbf{x})$



# Algorytmy ewolucyjne - podstawy

- Algorytm ewolucyjny opierać się będzie na 3 operacjach:
  - **Selekcja** - jak wybierać elementy z poprzedniej populacji?
  - **Krzyżowanie** - jak “łączyć” parę elementy ze sobą, aby powstał nowy, lepszy kandydat
  - **Mutacja** - jak (lekko) modyfikować pojedyncze elementy
- Możliwych wyborów tych operatorów jest bardzo, bardzo wiele i właściwie nie ma idealnej, uniwersalnej recepty jak podejść do wyboru tych operacji. W literaturze znajdziemy sporo sprawdzonych pomysłów, które lepiej lub gorzej sprawdzają się w danym problemie.



# Algorytmy ewolucyjne - selekcja

- Zakładamy, że gotowa jest populacja  $\mathcal{P}^{j-1}$
- Jak wybierać elementy, które będą następnie podlegać kolejnym operacjom?
- Losowanie!
  - **Pomysł 1** (fitness proportional). Losujemy element z prawdopodobieństwem proporcjonalnym do wartości funkcji  $g$  - czym wyższa wartość, to większa szansa na bycie wybranym.
  - **Pomysł 2** (tournament). Losujemy  $M$  elementów z  $\mathcal{P}^{j-1}$  (losowo - każdy ma taką samą szansę na wybór) a następnie spośród nich wybieramy taki, które ma największą wartość funkcji  $g$ .

# Algorytmy ewolucyjne - krzyżowanie

- Zakładamy, że wybraliśmy dwa (najlepiej różne) elementy z  $\mathcal{P}^{j-1}$  zgodnie z operacją selekcji.
- Chcemy stworzyć ich “potomka”. Jak to zrobić?
- Musimy przyjąć pewne założenia o zbiorze  $X$ , a mianowicie, że elementy tego zbioru da się przedstawić jako ciągi, czyli jeśli  $\mathbf{x} \in X$ , to  $\mathbf{x} = (x_0, x_1, \dots)$ , a najczęściej  $\mathbf{x} = (x_0, x_1, \dots, x_{q-1})$  dla pewnego  $q > 0$ .
- Zwróć uwagę, że wcześniej pisaliśmy  $\mathbf{x}_i^{j-1}$  na oznaczenie pewnego elementu zbioru  $X$ , który był  $i$ -tym elementem populacji  $\mathcal{P}^{j-1}$ . Teraz natomiast przez  $x_i$  rozumiemy  $i + 1$ -wszą współrzędną wektora odpowiadającego elementowi  $\mathbf{x} \in X$ . Nie wiemy do jakiego zbioru należy  $x_i$ , ale wiemy, że **nie** do zbioru  $X$ !
- Trzeba bardzo uważać na oznaczenia!

# Algorytmy ewolucyjne - krzyżowanie

- Zakładamy, że wybraliśmy dwa (najlepiej różne) elementy  $\mathbf{x}, \mathbf{y} \in \mathcal{P}^{j-1}$  zgodnie z operacją selekcji.
- Chcemy stworzyć ich “potomka”  $\mathbf{z} \in X$ . Jak to zrobić?
  - Krzyżowanie jedno-punktowe:  $\mathbf{z} = (x_0, \dots, x_l, y_{l+1}, \dots, y_q)$ , czyli bierzemy “kawałek wektora  $\mathbf{x}$  i sklejamy go z kawałkiem wektora  $\mathbf{y}$ . Miejsce sklejenia  $l$  jest wybierane losowo.
  - Krzyżowanie dwu-punktowe:  
 $\mathbf{z} = (x_0, \dots, x_l, y_{l+1}, \dots, y_{l+p}, x_{l+p+1}, \dots, x_q)$  gdzie  $l, p$  są wylosowane.
  - Krzyżowanie jednorodne:  $\mathbf{z} = (z_0, \dots, z_q)$ , gdzie  $z_i \in \{x_i, y_i\}$  wybierane jest losowo, niezależnie dla każdej współrzędnej.

# Algorytmy ewolucyjne - mutacja

- Mamy już naszego “potomka”  $\mathbf{z} \in X$ . Chcemy go dodać do  $\mathcal{P}^j$ , ale zanim to zrobimy, chcemy lekko “zamieszać”.
- Jak to zrobić?
- Chcemy skonstruować takie  $\mathbf{z}' \in X$ , które w jakimś sensie jest blisko  $\mathbf{z}$ .
- Zależnie od struktury zbioru  $X$  być może możemy zaburzyć wybraną współrzędną wektora  $\mathbf{z}$ . A być może to zaburzenie możemy dodać do większej liczby współrzędnych. Robimy to z bardzo małym prawdopodobieństwem, tak aby oczekiwana liczba zaburzeń nie była duża.

# Algorytmy ewolucyjne - czy to wszystko?

- I tak i nie. Popularna modyfikacja - **elite survival**. Najlepsze osobniki z poprzedniej populacji z automatu przechodzą do kolejnej.
- Co może pójść nie tak?
  - **Zbieżność do maksimum lokalnego?** Prawdopodobnie zbyt słaba mutacja.
  - **Brak zbieżności?** Prawdopodobnie zbyt silna mutacja.

# Naiwny przykład

Rozwiązujemy dowolne równanie z jedną zmienną postaci  $f(x) = 0$  dla  $x \in [0,1]$ .



# Wracamy do CA!

- Czas na rozwiązanie głównych zagadek. Co to jest ten zbiór  $X$ ?
- W naszym przypadku zbiór ten to po prostu zbiór reguł lokalnych CAs zapisanych jako wektory LUT! Innymi słowy jeśli poszukujemy 1-wymiarowych, binarnych CAs o promieniu sąsiedztwa  $r > 0$ , to  $X = \{0,1\}^{2^{2r+1}}$ .
- No ale w takim razie cóż to jest funkcja  $g$ ?
- I tu jest nieco trudniej, bo funkcję  $g$  - nazywaną **funkcją dopasowania**, używamy do wyrażenia interesującego nas problemu. Czyli to my sami musimy zdefiniować jaka ma być funkcja dopasowania w naszym konkretnym zagadnieniu.



# Przykład - od razu dobry :)

- Załóżmy, że chcemy znaleźć CA, który bardzo dobrze przybliży rozwiązanie DCP.
- Wtedy funkcja  $g$  jako argument przyjmuje LUT pewnego CA, a jako wynik podaje liczbą konfiguracji początkowych, z wybranego przez nas zbioru konfiguracji początkowych, dla których ten CA podaje poprawną odpowiedź w DCP.
  - Napisanie analitycznego wzoru na  $g$  jest *możliwe*, ale zamiast pomóc nam w zrozumieniu problemu, tylko go utrudni. Zamiast pisać wzór - napiszemy **program** który wylicza wartość  $g(\mathbf{x})$ .
- Zwróć uwagę, że wtedy ma sens maksymalizacja  $g$ , bo w ten sposób znajdziemy CA, który poprawnie rozwiązuje DCP dla jak największej liczby konfiguracji początkowych, a o to dokładnie nam chodzi!

# Poszukiwanie rozwiązań DCP

- Co może pójść źle?
- Dużo “hiperparametrów”:
  - Liczebność populacji, liczba potrzebnych populacji
  - Siła mutacji
  - Wybór zbioru warunków początkowych do wyliczenia wartości funkcji dopasowania (zbiór Marcina?)
- **Długi czas obliczeń!!!**

# Jak poprawić wydajność?

Kilka słów o informatyce...

# Co zrobić gdy program działa wolno?

- Optymalizacja *algorytmiczna* (złożoność obliczeniowa)
- Optymalizacja *implementacji* (“sztuczki” techniczne, wykorzystanie bibliotek, lepsza organizacja kodu, dostosowanie kodu do możliwości sprzętu)
- **Cache** - nie liczymy w kółko tego samego - zapamiętujemy wcześniejsze wyniki
- **Równoległe obliczenia** - nasz komputer ma procesor wielordzeniowy! A poza tym, być może mamy do dyspozycji wiele komputerów?!

**Dziękuję bardzo**  
**Witold.Bolt@ug.edu.pl**