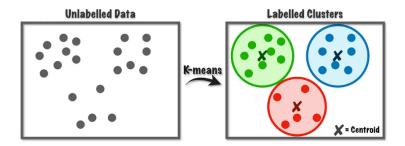
# Uczenie. Logika

Paweł Rychlikowski

Instytut Informatyki UWr

12 czerwca 2023

# K-średnich. Przypomnienie



# K-średnich. Kilka uwag końcowych

- Możemy powtarzać losowanie punktów kilka razy i wybrać najmniejszy błąd
- Możemy wykonać (w celu przyspieszenia) algorytm dla podpopulacji punktów (i potem tylko 1-2 etapy dla wszystkich punktów)
- Zauważmy, że im większe K, tym (średnio) mniejszy błąd grupowania

## Pytanie

Jak wykorzystać ostatnie spostrzeżenie do wyboru wartości K (wskazówka: jak wygląda wykres wartości błędu w zależności od K)

# Błąd w zależności od liczby klastrów

- 1 klaster maksymalny błąd
- N klastrów minimalny błąd (każdy swoim reprezentantem)
- K jest mniejsze od naturalnej liczby skupień pewne klastry są połączeniem wielu, duży błąd

#### Uwaga

Gdy zwiększamy K, do pewnego momentu błąd maleje znacznie, od któregoś – krzywa się wypłaszcza **ten moment to rzeczywista liczba skupień** 

# Wykrywanie nieprawidłowości

Potencjalnie bardzo użyteczne zadanie: można na przykład analizować pomiary różnych parametrów jakiegoś skomplikowanego systemu (skrzydło samolotu pasażerskiego) i zauważać, że coś dziwnego się dzieje

- Pytanie: Jak wykorzystać algorytm K-means do wykrywania anomalii?
- Charakterystyka anomalii:
  - Daleko od centrum
  - Najbliżsi sąsiedzi należą do różnych klastrów

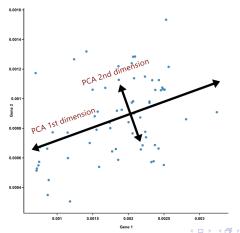
Wykonanie algorytmu K-średnich i analiza poszczególnych punktów daje możliwość zidentyfikowania "dziwnych" elementów (potencjalnych nieprawidłowości).

# Redukcja wymiarów

- **Cel**: "zagęszczenie danych" (umożliwiające, być może, lepsze działanie innych algorytmów)
- Dodatkowa korzyść: jak zredukujemy liczbę wymiarów do 2, to możemy zbiór danych ładnie narysować (i być może zobaczyć jakieś prawidłowości)
- Redukcja wymiarów oznacza usunięcie informacji, ale być może usuniemy nieistotne informacje, czyli szum.
- Przykładową metodą (omawianą na algebrze) jest PCA, czyli analiza głównych składowych

# Principal Component Analysis

- Identyfikujemy osie, które odpowiadają za największą zmienność danych
- Obracamy przestrzeń i pozostawiamy tylko najważniejsze wymiary.



# Algorytmy wizualizacji

- Mamy punkty w przestrzeni wielowymiarowej.
- Chcemy przypisać im punkty na płaszczyźnie (2D)
- Jak? (wskazówka: potrafimy liczyć odległość w przestrzeni wielowymiarowej)

## Ogólna zasada

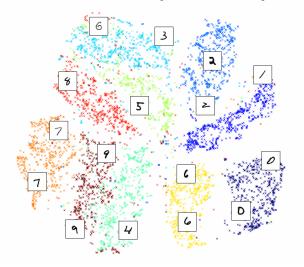
Staramy się, by odległości w 2D odpowiadały tym w oryginalnej przestrzeni (np. 500D)

Niektóre algorytmy można interpretować jako tworzenie układu punktów połączonych sprężynkami, punkty "podobne" się przyciągają, odległe – odpychają, szukamy równowagi tego układu dynamicznego.

# Wizualizacja obrazów cyfr (MNIST)

Algorytm t-SNE (który można intepretować "sprężynkowo"):

MNIST dataset – Two-dimensional embedding of 70,000 handwritten digits with t-SNE



# Uczenie funkcji oceniającej (w grach)

#### Idea

- Generuj dane z rozgrywek
- Naucz się wag funkcji heurystycznej analizując te dane

#### Uwaga

W najprostszym przypadku (czyli liniowym) mamy:

$$V(s; w) = w \cdot \phi(s)$$

# Generowanie danych

## Definicja

Polityka odruchów (reflex policy) – to strategia agenta, w której podejmuje decyzje analizując przybliżoną funkcję oceniającą konsekwencje działań (w grach: stany po ruchu)

- Do generowania danych możemy wykorzystać politykę odruchową (czyli naszą aktualną funkcję oceniającą)
- Problem: tak wygenerujemy tylko jedną rozgrywkę (albo bardzo niezróżnicowaną populację rozgrywek)

# Generowanie danych (2)

## Konieczne jest wprowadzenie losowości:

- **1** Polityka  $\varepsilon$ -zachłanna (pamiętajmy o zmianie znaczenia V dla Mina i Maxa)
- Losowanie zgodne z prawdopodobieństwem "softmaxowym", czyli:

$$P(s, a) = \frac{e^{V(\operatorname{succ}(s, a))}}{\sum_{a' \in \operatorname{Actions}(s)} e^{V(\operatorname{succ}(s, a'))}}$$

 Dla gier z z rzucaniem kostkami (z elementem losowym) można wybierać zawsze optymalne ruchy (sama gra zapewnia czynnik eksploracyjny)

# Uczenie funkcji oceniającej jako zadanie klasyfikacji/regresji

- Klasyfikacja: kto wygra (czy V jest dodatnie?)
- Regresja: wartość V

#### Idea

- Dla każdej wygenerowanej partii dokładnie wiemy, kto ją wygrał (powiedzmy, że MAX).
- Zatem wszystkie stany powinny wskazywać na przewagę MAXa (im późniejsze, tym bardziej)

# Temporal Difference Learning

## Reguła TD-learningu

- Predykcja: V(s; w)
- Cel:  $r + \gamma V(s'; w)$  (s' to kolejny stan w rozgrywce)

#### Uwaga

W przypadku standardowych gier lepiej wypłacać nagrodę po każdym ruchu (bo wiemy kto wygrał, zobacz tablica).

# Ogólne zasady

• Funkcja celu:

$$\frac{1}{2}(\operatorname{prediction}(w) - \operatorname{target})^2$$

• Gradient:

$$(prediction(w) - target)\nabla_w(prediction(w))$$

Reguła uaktualniania:

$$w \leftarrow w - \eta((\operatorname{prediction}(w) - \operatorname{target})\nabla_w(\operatorname{prediction}(w)))$$

# Algorytm TD-learning

#### Algorytm

Dla każdego s, a, r, s' wykonuj:

$$w \leftarrow w - \eta(V(s; w) - (r + \gamma V(s', w)))\nabla_w V(s; w)$$

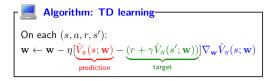
Dla funkcji liniowej:

$$V(s, w) = w \cdot \phi(s)$$

mamy

$$\nabla_w V(s, w) = \phi(s)$$

## Porównanie TD-learning i Q-learning



$$\begin{aligned} & \textbf{Algorithm: Q-learning} \\ & \textbf{On each } (s, a, r, s'): \\ & \mathbf{w} \leftarrow \mathbf{w} - \eta[\underbrace{\hat{Q}_{\mathsf{opt}}(s, a; \mathbf{w})}_{\mathsf{prediction}} - \underbrace{(r + \gamma \max_{a' \in \mathsf{Actions}(s)} \hat{Q}_{\mathsf{opt}}(s', a'; \mathbf{w}))]}_{\mathsf{target}} \nabla_{\mathbf{w}} \hat{Q}_{\mathsf{opt}}(s, a; \mathbf{w}) \end{aligned}$$

CS221 / Autumn 2017 / Liang & Ermon



25

## Regresja liniowa w uczeniu ze wzmocnieniem

Definiujemy

$$\hat{Q}_{\mathrm{opt}}(s, a; \mathsf{w}) = \mathsf{w} \cdot \phi(s, a)$$

- Weźmy grę w Dżunglę z losowym przeciwnikiem (zauważmy, że to jest MDP)
- Przykładowe cechy (propozycje?):
  - Czy jest bicie (0/1)?
  - Czy jest bicie słonia, szczura, kota (dla każdej bierki cecha)?
  - Czy ruch zbliża do jamy przeciwnika? (0/1)
  - Czy ruch jest skokiem zbliżającym do jamy?
  - Czy najbliższa jamie bierka się zbliżyła?
  - Czy podchodzimy pod bicie?
  - Czy bijemy bierkę w pułapce
  - Czy ruch jest do przodu (w lewo, w prawo, w dół)?
  - Czy zajmujemy któreś z wskazanych pól (związanych z atakiem bądź obroną)



## Inne uwagi o uczeniu w grach

- Można łączyć TD learning z uczeniem polityki. AlphaGo Zero tak właśnie robiło.
- Można stosować metody poprawiania polityki/oceny:
  - Bazujące na alpha-beta search (tak uczyć funkcję oceniającą, żeby miała "inteligencję" taką, jak poprzednia wersja)
  - MCTS policy improvement (żeby nowa polityka udawała jak najlepiej starą wspomagającą się symulacjami MCTS)

#### Uwaga

Takie metody były używane w różnych słynnych programach:

- Warcaby (Samuel, 1965)
- Tryktrak, czyli Backgammon (Tesauro, ok. 1990)
- AlphaGoZero (DeepMing, 2017)



## AlphaZero

• AlphaGo wygrało z Lee Sedolem (drugi gracz na świecie).

# AlphaZero

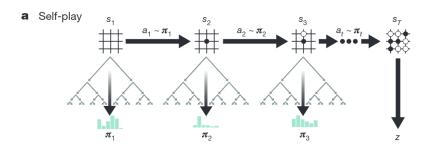
- AlphaGo wygrało z Lee Sedolem (drugi gracz na świecie).
   Zawierało elementy uczenia z historycznych partii uczenie z nadzorem, jaki ruch zrobił dobry gracz, który w sytuacji X wygrał partię.
- AlphaZero uczył się tylko grając sam ze sobą!
- Bardzo dobre (lub znakomite) wyniki w grach:
  - Go (mistrz Wszechświata)
  - Szachy (ale nie poziom mistrza świata)
  - Shoggi (jako przykład innej gry, która też działa)

## AlphaZero



https://deepmind.com/blog/article/alphazero-shedding-new-light-grand-games-chess-shogi-and-go

## AlphaZero. Rozgrywka



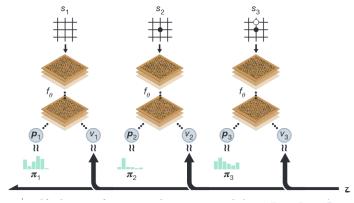
## Drobna uwaga

Trochę zmodyfikowany MCTS, który zamiast symulacji używa aktualnej funkcji heurystycznej.

# AlphaZero. Analiza rozgrywki

## Cele uczenia

- Funkcja wybierająca ruch
- Funkcja oceniająca planszę
  - **b** Neural network training



# Paradygmaty modelowania świata

- Bazujące na stanach: przeszukiwanie, MDP, gry
- Bazujące na zmiennych: CSP, sieci Bayesowskie (jeszcze przed nami)
- Bazujące na logice: logika zdaniowa, logiki modalne, logika 1-go rzędu

Zajmiemy się teraz logiką. Zaczniemy od logiki zdaniowej.

# Logika zdaniowa

- zmienne zdaniowe (przyjmują wartości 0/1)
- spójniki:  $\vee$ ,  $\wedge$ ,  $\rightarrow$ ,  $\leftrightarrow$ ,  $\neg$

## Przykłady

- pada ∧¬ mam-parasol → jestem-mokry ∨ mam-kurtkę
- $\bullet \neg (p \lor q) \leftrightarrow (\neg p \land \neg q)$

# Model (logika zdaniowa)

- Modelem w logice zdaniowej jest przypisanie zmiennym wartości logicznych.
  - Ogólnie o modelu myślimy jako o naszej wizji świata.
- Interpretacją formuły przy zadanym modelu jest zdefiniowana rekurencyjnie wartość formuły:
  - I(a, w) = w(a), jeżeli a jest zmienną
  - $I(f_1 \vee f_2, w) = I(f_1, w) \vee I(f_2, w)$
  - (...) inne, podobne reguly
- Składnia (syntax) vs semantyka

# Modele i formuły

#### Definicja

Formuła f jest **spełnialna**, czyli ma model, jeżeli istnieje takie w, ze I(f, w) = 1.

## Uwaga

Takich przypisań jest skończenie wiele, stąd mamy prosty (wykładniczy) algorytm sprawdzania, czy formuła ma model (jest spełnialna)

## Baza wiedzy

- Formuły to zdania opisujące świat.
- Naturalne jest myślenie o zbiorze takich formuł (do którego możemy dodawać nowe fakty).
- Taki zbiór często nazywamy bazą wiedzy.

## Koniunkcyjna postać normalna

#### Definicje

- literał zmienna albo ¬ zmienna
- $\lozenge$  klauzula  $I_1 \lor \cdots \lor I_n$  (gdzie  $I_i$  to literał)
- **5** formuła w CNF  $c_1 \wedge \cdots \wedge c_n$ , gdzie  $c_i$  jest klauzulą

# Dlaczego CNF jest fajna?

- Każdą formułę można przekształcić do CNF (czasem płacąc wykładniczym wzrostem jej długości, ćwiczenia)
- Koniunkcja klauzul = zbiór klauzul = baza wiedzy
- Jak mamy zbiór formuł (bazę wiedzy, niekoniecznie w CNF) to wykładniczość dotyczy pojedynczej formuły, a nie całej bazy.

## CSP a spełnialność

- Sprawdzanie spełnialności formuły boolowskiej jest zadaniem rozwiązywania więzów (baza wiedzy = zbiór więzów)
- Nie dziwi zatem, że podstawowe algorytmy (stosowane w praktyce) są dość podobne (backtracking + propagacja).

## Uwaga

Współczesne SAT-solvery radzą sobie z milionami klauzul i setkami tysięcy zmiennych

# A NP-zupełność?

- Oczywiście problem CNF-SAT (spełnialności formuły w CNF) jest NP-zupełny.
- Nie spodziewamy się istnienia algorytmu wielomianowego (znane algorytmy mają pesymistyczny czas wykładniczy).

## Pytanie

Dlaczego SAT-Solvery działają dobrze?

Pytanie jest trudne, i tak do końca nie ma odpowiedzi. Jedyne, co można powiedzieć, że widocznie znaczna część w praktyce spotykanych formuł jest w jakimś sensie łatwa.