

# Sprawozdanie - Laboratorium nr 10

## Poszukiwanie minimum wartości funkcji metodą największego spadku w 2D

Hubert Wdowiak, 14.05.2020

### 1. Wstęp Teoretyczny

Podczas trwania zajęć poznaliśmy sposób na odnajdywanie przybliżonych wartości minimów globalnych funkcji. Korzystaliśmy przy tym z iteracyjnej metody największego spadku, która bazuje na :

- obliczaniu gradientu analizowanej funkcji,
- aktualizacji wartości poszukiwanego przybliżenia,
- a następnie powtórzeniu procesu, do momentu, aż wykonana zostanie maksymalna liczba iteracji, bądź spełniony zostanie warunek zadany przez nas.

Przebieg każdej z iteracji wygląda następująco:

Zaczynając od początkowych wartości  $x_1, x_2, \dots, x_n$ , dla funkcji przyjmującej  $n$  argumentów, obliczane są pochodne funkcji  $f$  dla każdej, z w/w wartości, które wspólnie tworzą gradient  $\nabla$ .  
Wzór na pochodne cząstkowe:

$$\frac{df}{dx_i} = \frac{f(x_1, \dots, x_i + \Delta x_i, \dots, x_n) - f(x_1, \dots, x_i - \Delta x_i, \dots, x_n)}{2\Delta x_i}, \quad (1)$$

gdzie  $\Delta x_i$  oznacza dowolnie ustaloną niewielką wartość kroku przestrzennego.

Posiadając pochodne składowe gradientu, jesteśmy w stanie zaktualizować nasze początkowe wartości argumentów funkcji  $f$ , przy pomocy wzoru:

$$x_{i \text{ zaktualizowane}} = x_i - h \cdot \frac{df}{dx_i}, \quad (2)$$

gdzie  $h$  oznacza współczynnik odpowiadający za szybkość zmian wartości poszukiwanych argumentów, w każdej z iteracji.

Metoda ta jest podstawą w większości algorytmów uczenia maszynowego i doczekała się wielu udoskonaleń. Głównie wiążą się one z pytaniem: Jak szybko powinny się zmieniać wartości naszego przybliżenia, tak aby nasz program osiągnął zbieżność/dokładny wynik jak najszybciej, a przy tym nie utknął w minimum lokalnym. W tym celu zaprojektowano rozwiązania takie jak Adagrad czy Momentum, które manipulują wagą zmian i pomagają rozwiązywać te problemy.

## 2. Opis problemu

W trakcie laboratorium naszym zadaniem było odnalezienie minimum lokalnego funkcji określonej wzorem:

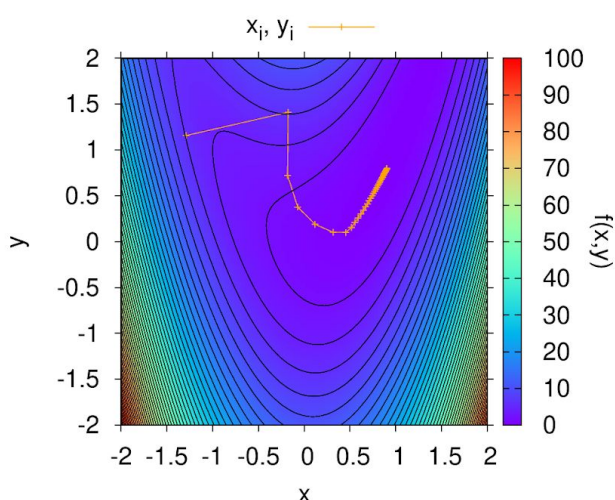
$$f(\vec{r}) = f(x, y) = \frac{5}{2}(x^2 - y)^2 + (1 - x)^2 \quad (3)$$

Jak widać, we wzorze, funkcja ta przyjmuje 2 argumenty, dlatego mówimy, że poszukiwanie zostało przeprowadzone w 2D - w każdej z iteracji obliczane były wartości dwóch pochodnych cząstkowych. Treść zadania mówiła, aby wykonać poszukiwanie dwukrotnie, dla dwóch różnych wartości kroku przestrzennego:  $10^{-2}$  oraz  $10^{-3}$ .

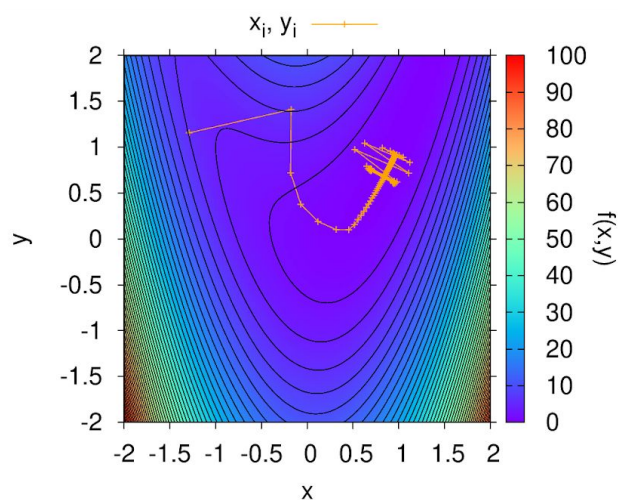
W każdym z powtórzeń, wartość  $h$  z wzoru (2), pozostała stała równa 0.1, a wartości początkowe współczynników  $x$  i  $y$ , w funkcji  $f$  zostały ustalone na  $(-0.75, 1.75)$ . Maksymalna wartość iteracji wyniosła 1000.

Aby przeprowadzić aproksymację, napisaliśmy program w języku C++, w którym nie potrzebne było wykorzystywanie żadnych specjalistycznych bibliotek numerycznych. Na koniec zwizualizowaliśmy przebieg iteracji przy pomocy programu *gnuplot*.

## 3. Wyniki



Wykres 1. Przybliżenia minimum globalnego, dla  $\epsilon = 1e-2$



Wykres 2. Przybliżenia minimum globalnego, dla  $\epsilon = 1e-3$

Na powyższym Wykresie 1 widać, że ustalona wartość  $\epsilon = 1e-2$ , okazała się być stosunkowo dobra, gdyż algorytm przerwał swoje działanie już po 36 obrotach pętli, a pomarańczowe punkty na wykresie zdają się zmierzać do punktu zbieżności ( $x = 1, y = 1$ ). Mimo wszystko nasze wartości otrzymane w wyniku działania programu wyniosły odpowiednio:  $x = 0.900038, y = 0.793695$ . Zatem

zmniejszając zakres marginesu błędu jesteśmy w stanie otrzymać wyniki bardziej zbliżone do oczekiwanych.

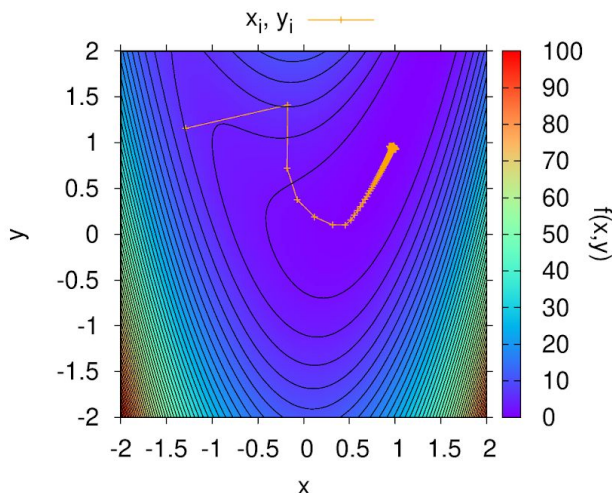
Wykres 2, pokazał jednak efekt zawężenia warunku stopu. W wyniku zmniejszenia  $\varepsilon$  do  $1e-3$ , nasz program nie zatrzymał się i wykonał pełen zakres iteracji równy 1000. Oprócz tego na wykresie zobaczyliśmy, że około 60 przejścia pętli, program zaczyna krążyć wokół prawdopodobnego minimum globalnego, a wynik końcowy to  $x = 0.94205$  i  $y = 0.621386$ . Z jednej strony otrzymany  $x$  jest bliższy prawdziwemu  $x$ , jednak otrzymany  $y$  jest jeszcze mniej dokładny, niż ten który uzyskaliśmy dla  $\varepsilon = 1e-2$ . Przyczyną takiego stanu rzeczy, może być fakt “przeskakiwania minimum globalnego” i wkraczania w okolice minimów lokalnych. Zwiększając liczbę iteracji, wynik nie ulega poprawie i program wciąż przeskakuje nad znalezionym hipotetycznym minimum globalnym.

Aby uzyskać jak najlepszy efekt, należy dobrać odpowiednio współczynnik  $h$ , który jeśli będzie odpowiedni, pozwoli pominąć minima lokalne, a finalnie nie będzie przeskakiwał i krążył około minimum globalnego. Stała wartość  $h$  nie jest najlepszym rozwiązaniem, gdyż prawdopodobnie uda się spełnić tylko jeden z powyższych warunków ( w zależności od charakterystyki zadania ). Ów kompromis, może być osiągnięty poprzez prowadzenie dynamicznego współczynnika  $h$ , który będzie zmieniał swoją wartość w trakcie iteracji: Na początku będzie większy, aby pominąć minima lokalne, a następnie stopniowo zmniejszy swoją wartość, aby znaleziona para  $(x,y)$ , była możliwie bliska do punktu zbieżności.

Aby spróbować poprawić wynik, wprowadziliśmy usprawnienie: w każdej iteracji poczynając od 50,  $h$ , które na początku wyniosło 0.1, zostało zmodyfikowane jako  $0.99 \cdot h$ . W ten sposób, dla  $\varepsilon = 1e-2$ , i dynamicznie zmieniającego się  $h$ , otrzymaliśmy wynik końcowy:

$$\begin{aligned}x &= 0.984751, \\y &= 0.96654,\end{aligned}$$

a sama pętla osiągnęła warunek stopu, w 96 przejściu. Dla  $\varepsilon = 1e-3$ , nie zaszły żadne zmiany, gdyż dla takiego warunku stopu, współczynnik  $h$ , nie miał znaczenia ( do zatrzymania dochodziło, przy stałej wartości  $h$  i program nie krążył wokół wybranego punktu ).



Wykres 3. Przybliżenia minimum globalnego, dla  $\varepsilon = 1e-2$  i stopniowo zmniejszanego współczynnika  $h$

#### 4. Wnioski

Na podstawie prób odnalezienia minimum globalnego funkcji  $f$ , jesteśmy w stanie powiedzieć, że metoda największego spadku jest efektywna i dla przypadku 2D, okazała się być bardzo szybka. W zależności od dobranych parametrów warunku stopu oraz współczynnika  $h$ , metoda może <sup>4.1</sup> okazać bardzo dokładna, bądź nieefektywna. W przypadku dobrania zbyt małego  $\varepsilon$ , takiego jak  $1e-2$ , w stosunku do stałej wartości  $h = 0.1$ , warunek zbieżności może zostać nigdy nie osiągnięty, a dalsza praca algorytmu nie przyniesie wymiernych efektów. Zatem możemy jednoznacznie stwierdzić, że owe połączenie parametrów było złe. Jednakże, odpowiednio manipulując wartością  $h$ , jesteśmy w stanie odnaleźć kompromis pomiędzy pomijaniem minimów lokalnych, a zbliżeniem do minimum globalnego.

# Index of comments

---

- 1.1 Sama nabla to tylko operator, który sam w sobie nie ma związku z żadną konkretną funkcją. Przy symbolu nabli powinna stać funkcja  $f$ , żeby była jasność.
- 3.1 Bardzo dobry pomysł!  
Można jeszcze zauważyć, że przy tym usprawnieniu wciąż widzimy pewne oscylacje na wykresie (tym razem już mniejsze), które są związane z wydłużonym kształtem funkcji i dynamicznie zmieniającym się gradientem. Tutaj jednak algorytm jest w stanie wyjść z tych oscylacji dzięki zmiennemu krokowi  $h$ .
- 3.2 Powinno być:  $1e-3$ .  
Dla  $1e-2$  program nie dociera do 50. iteracji.
- 3.3 Za to tutaj:  $1e-2$ .
- 4.1 Warunek zbieżności nie został osiągnięty przy stałym  $h=0.1$  dla  $\epsilon = 1e-3$ .