

Koncepcja Algorytmu Chwastowego

Mateusz Kasznia

2018-03-15

Abstract

W dokumencie znajduje się opracowanie na temat algorytmu chwastowego w kontekście jego zastosowania dla polioptymalizacji.

Contents

1	Wstęp	2
2	Idea i opis działania algorytmu	2
3	IWO krok po kroku	3
3.1	Incjalizacja początkowej populacji	3
3.2	Rozmnażanie	3
3.2.1	Liczenie przystosowania osobnika macierzystego	3
3.2.2	Rozpraszanie potomków	3
3.2.3	Tworzenie nowych rozwiązań	3
3.2.4	Eliminacja najsłabszych osobników	4
3.2.5	Wizualizacja	4
4	Warianty	4
5	Zastosowanie w polioptymalizacji (MOIWO)	5
5.1	Fuzzy dominance based sorting	5
5.2	Optymalizacja ze stałymi	6
6	Źródła	6

1 Wstęp

Algorytm IWO (*Invasive Weed Optimization*) stanowi stosunkowo nową metodę rozwiązywania zadania optymalizacji, stworzoną na Uniwersytecie w Teheranie i wywodzącą się z algorytmów ewolucyjnych. Twórcy metody stosowali ją zarówno dla zadań optymalizacji ciągłej, jak i dyskretnej, które dotyczyły m.in. konfiguracji anten, obciążenia generatorów prądotwórczych, systemu rekomendacji na stronach www oraz równowagi Nasha w grach ekonomicznych.

2 Idea i opis działania algorytmu

Algorytm IWO jest metodą optymalizacji, w której technika penetracji przestrzeni poszukiwań, oparta na transformacji pojedynczego pełnego rozwiązania danego problemu w inne, została zainspirowana obserwacją cech charakterystycznych dla chwastów – ich gwałtownego rozprzestrzeniania się oraz szybkiego przystosowywania się do warunków otoczenia. Zarys algorytmu ma następującą postać:

Algorithm 1 Schemat algorytmu IWO

```
utworz pierwsza populacje osobnikow;
for all osobniki z populacji do
    oblicz wartosc funkcji przystosowania;
end for
while kryterium stopu nie jest spelnione do
    for all osobniki z populacji do
        wyznacz liczbe ziaren;
        for all ziarna do
            oblicz odleglosc miedzy upadkiem ziarna a jego osobnikiem macierzystym;
            na podstawie wartosci odleglosci skonstruuuj nowego osobnika;
            oblicz wartosc funkcji przystosowania osobnika
        end for
    end for
    wybierz osobniki stanowiace nowa populacje;
end while
```

Należy podkreślić, że wartość funkcji przystosowania decyduje o liczbie ziaren rozsiewanych przez daną roślinę. Z kolei fragment pseudokodu mówiący o skonstruowaniu nowego osobnika wyznacza jedno z rozwiązań zadania optymalizacji. Upadek ziarna następuje w określonej odległości od rośliny macierzystej. Odległość ta definiuje nam również jak bardzo chwast “dziecko” różni się od chwasta “rodzica”. Realizujemy to, uzależniając liczbę przeprowadzanych transformacji/mutacji jakie wykonujemy, żeby przejść od “rodzica” do “dziecka” właśnie od tej odległości. Sama odległość opisana jest przez rozkład normalny, gdzie odchylenie standardowe, obliczone dla iteracji algorytmu, obcięte jest do wartości nieujemnych. Łączna liczba iteracji, równoważna łącznej liczbie populacji chwastów, decyduje o kryterium stopu algorytmu. Odchylenie standardowe zmniejszane jest wraz z każdą kolejną iteracją zgodnie z następującą formułą:

$$\sigma_{iter} = \left(\frac{iter_{max} - iter}{iter_{max}} \right)^m (\sigma_{init} - \sigma_{fin}) + \sigma_{fin}$$

Symbole σ_{init} oraz σ_{fin} reprezentują, odpowiednio, początkową i końcową wartość odchylenia standardowego, natomiast m jest współczynnikiem modulacji nieliniowej. Ponieważ chwasty macierzyste mogą rozsiewać znaczne liczby nasion, zachodzi konieczność usunięcia chwastów najslabiej przystosowanych do środowiska w liczbie zapewniającej stałą liczebność kolejnych populacji.

3 IWO krok po kroku

3.1 Incjalizacja początkowej populacji

Losowo, spośród możliwych rozwiązań, wybieramy te, które będą wstanowiąć populację początkową

3.2 Rozmnażanie

3.2.1 Liczenie przystosowania osobnika macierzystego

Obliczamy wartość każdego rozwiązania i w oparciu o nią, oraz najmniejszą i największą wartość rozwiązań w populacji, określamy ile “ziaren” może wytworzyć każde z rozwiązań. Im wyższa wartość danego rozwiązania tym więcej “dzieci” może ono mieć.

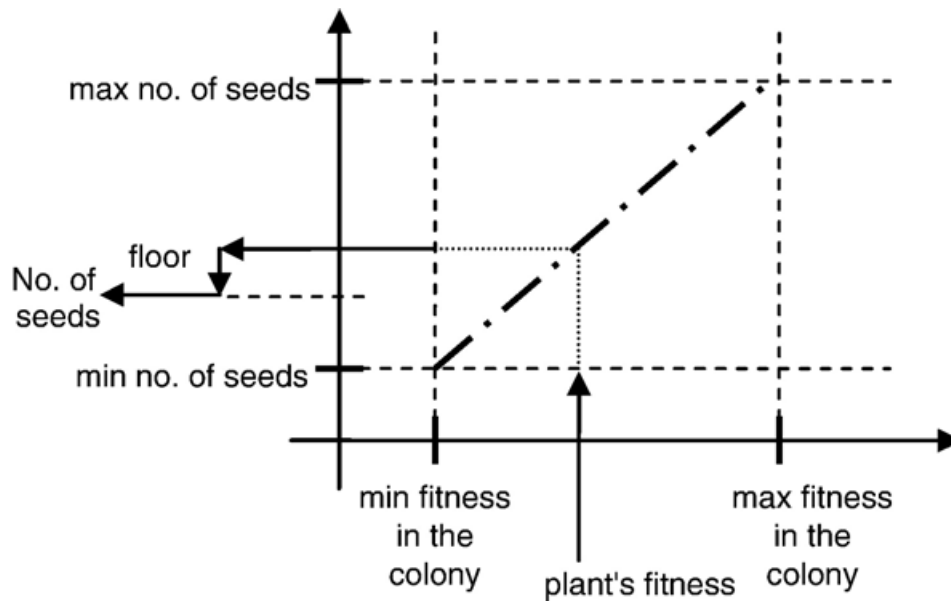


Figure 1: Seeds number

Formuła: $Seed(i) = \left(\frac{(Seed_{max} - Seed_{min})(Fit(i) - Fit_{min})}{Fit_{max} - Fit_{min}} \right)$

Gdzie $Seed_i$ to liczba ziaren jakie może wytworzyć i-ty osobnik, a Fit_i to wartość jego funkcji fitness.

3.2.2 Rozpraszanie potomków

Wygenerowane nasiona zostają losowo rozrzucone wokół swoich rodziców, jednak w każdej z iteracji, maleje odchylenie standardowe odległości od rośliny macierzystej, zgodnie ze wzorem z podpunktu *Idea i opis działania algorytmu* co prowadzi do powstawania skupisk roślin reprezentujących rozwiązania wysokiej o wartości.

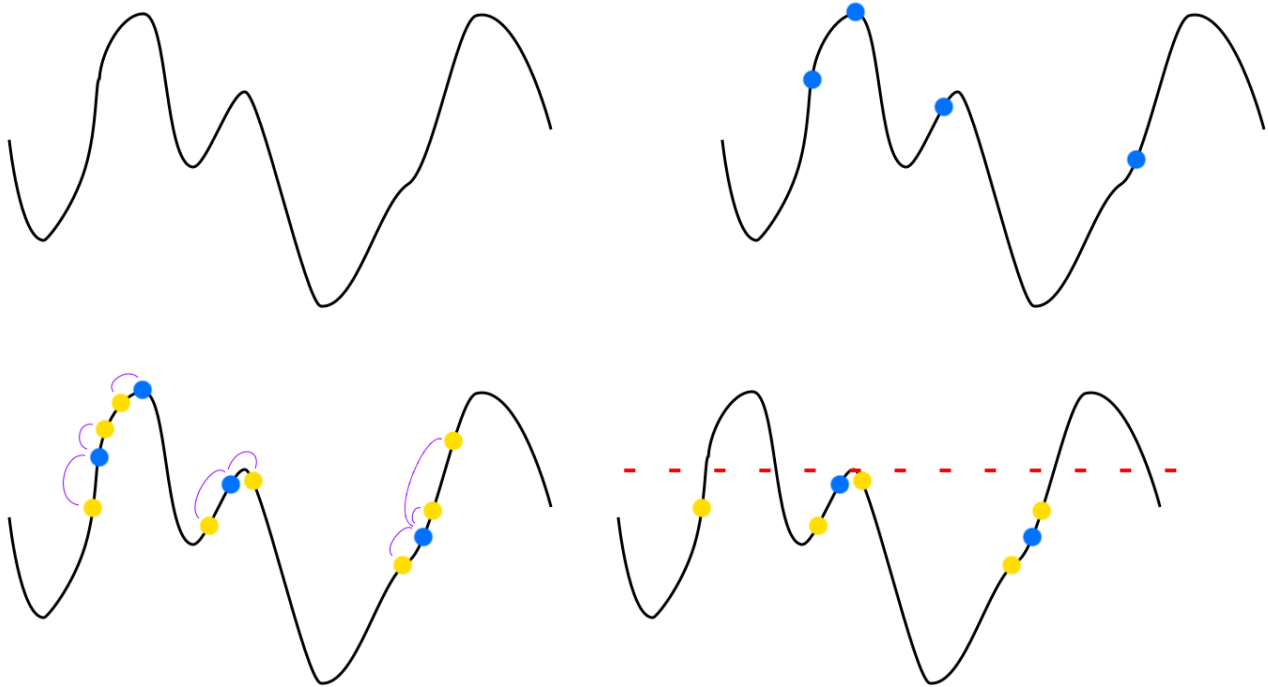
3.2.3 Tworzenie nowych rozwiązań

W tym etapie, w zależności od odległości jaką wyznaczaliśmy etap wcześniej, tworzymy osobniki potomne, przekształcając je z postaci “rodzica” do nowej postaci - “dziecka”. Ilość wykonanych transformacji/mutacji zależy od tego, jak daleko ziarno danego osobnika upadło od rośliny macierzystej. Przykładowe sposoby mutacji opisane są w podrozdziale *Warianty*.

3.2.4 Eliminacja najsłabszych osobników

W momencie gdy uzyskamy maksymalną ilość roślin w kolonii, po wysianiu kolejnych następuje etap eliminacji, mający na celu usuwanie rozwiązań o niskiej wartości. Polega on na przeliczeniu funkcji wartościującej (fit) dla każdej rośliny i jej nasion z ostatniej iteracji (traktujemy je wszystkie jako jedną roślinę, dzięki czemu, jeśli słaby rodzic dał w swoim potomstwie dobre rozwiązanie, to ma szansę przetrwać) i odrzucaniu najsłabszych z nich tak długo, aż zrównamy liczbę chwastów z ich limitem.

3.2.5 Wizualizacja



- Najpierw wybierzmy sobie jakąś losową funkcję której minimum chcemy znaleźć.
- Następnie określmy kilka, losowych, początkowych rozwiązań (pierwszą populację).
- Teraz, w zależności od tego jak dobre jest dane rozwiązanie, pozwólmy mu wytworzyć określoną liczbę potomków i rozrzućmy ich w jego okolicy.
- Następnie (w przypadku gdy przekroczyliśmy limit populacji) usuńmy x najgorszych, tak aby zrównać ilość rozwiązań z limitem.

4 Warianty

W różnych wariantach tego algorytmu możemy używać różnych funkcji mutowania czy decydowania o sposobie "rozsiawu". Klika przykładowych to:

- Inver (mutowanie): Mutacja ta dokonuje się w obrębie jednego osobnika. Przykładowo: mając osobnika z numerami miast przez które prowadzi trasa (np. (1,5,3,7,6,5)) i wykonując na nim Inver, wybieramy dwa losowe punkty, rozcinamy go w tych miejscach, odwracamy kolejność środkowego ciągu miast a następnie wstawiamy go z powrotem.
- Inver-over (mutowanie): Oparte na klasycznej inwersji, jednak o ile pierwszy punkt rozcięcia znajduje się w osobniku mutowanym, o tyle drugi może mieścić się w dowolnym osobniku należącym do populacji. Dzięki temu, mutacja ta ma charakter częściowo krzyżowy.

- Spreading (rozsiwianie wykorzystywane w *exIWO*): Miejsce wybieramy całkowicie losowo.
- Dispersing (rozsiwianie wykorzystywane w wersji podstawowej oraz w *exIWO*): Odległość od miejsca rozsiania jest skoligowana z tym jak bardzo potomek różni się od rodzica. Jest to standardowy sposób rozsiewania używany w IWO. Odległości te są losowane dookoła rodzica, tak aby ich zbiór “układał się” zgodnie z rozkładem normalnym.
- Rolling down (rozsiwianie wykorzystywane w *exIWO*): Miejsce wybierane jest, biorąc pod uwagę “wartość” jego sąsiadów. (Im bardziej wartościowi sąsiedzi, tym potencjalnie lepsze miejsce). Polega to na tym, że określamy m ruchów które ziarno może wykonać i k sąsiadów z którymi będzie sprawdzane. Następnie, dla danego rodzica (R) wyznaczamy losowo k rozwiązań (będących pojedynczą transformacją rozwiązania macierzystego) i wybieramy najlepsze z nich. Cały proces powtarzamy m razy (w kolejnych iteracjach rolę rodzica odgrywa najlepsze rozwiązanie wybrane w poprzedniej iteracji) i dopiero końcowy chwast zostaje potomkiem R .

5 Zastosowanie w polioptymalizacji (MOIWO)

Algorytm ten wychodzi z tych samych obserwacji natury co IWO i ma podobny przebieg. Różnica jest widoczna jedynie w sposobie wyznaczania funkcji fit (najlepszych osobników). W przypadku zagadnień polioptymalizacji, trudnością staje się zbalansowanie rozwiązania tak, aby dawało jak najlepsze wyniki dla każdego z optymalizowanych parametrów. Jednym z podejść, do tego zagadnienia, jest wyznaczenie funkcji wspólnej dla każdego z parametrów i dodanie do nich odpowiednich wag. Niestety, dobór wag jest bardzo trudny i niekiedy, nawet mała zmiana, ma olbrzymi wpływ na otrzymane rozwiązanie. Drugim podejściem, jest wyznaczenie zbioru rozwiązań *Pareto*. Zawiera on wszystkie zadowalające rozwiązania, które nie dominują siebie nawzajem. Jego wielkość jest zależna od ilości optymalizowanych parametrów. W MOIWO używamy do tego celu *fuzzy dominance based sorting*.

5.1 Fuzzy dominance based sorting

Pierwszym krokiem, tego podejścia, jest obliczenie *fuzzy dominance* dla każdego z rozwiązań, a następnie uporządkowanie ich rosnąco. *Fuzzy dominance* działa obustronnie i dlatego dla rozwiązań A i B , możemy policzyć stopień dominacji, zarówno A nad B jak i B nad A . Liczymy go następująco:

$$\mu_a(a, b) = \frac{\prod_i \min(a_i, b_i)}{\prod_i a_i}$$

gdzie $\mu_a(a, b)$ oznacza stopień dominacji a nad b

$$\mu_p(a, b) = \frac{\prod_i \min(a_i, b_i)}{\prod_i b_i}$$

gdzie $\mu_p(a, b)$ oznacza stopień dominacji b nad a

Fuzzy dominance sorting polega natomiast na policzeniu, dla każdego rozwiązania, maksymalnej wartości bycia zdominowanym przez inne, a następnie posortowania rozwiązań rosnąco po tym stopniu zdominowania. Dzięki czemu jako pierwsze uzyskamy rozwiązanie najslabiej (lub w ogóle nie) zdominowane przez inne.

W przypadku rozwiązań znajdujących się na tym samym, niezdominowanym froncie, liczymy dla nich *crowding distance* i wybieramy to, z większą jego wartością. *Crowding distance* liczymy według następującego wzoru:

$$cd_k(x_{[i,k]}) = \frac{z_k(x_{[i+1,k]}) - z_k(x_{[i-1,k]}^k)}{z_k^{max} - z_k^{min}}$$

A tak po ludzku: chodzi o to, aby wybrać rozwiązanie optymalne (niezdominowane przez inne) mające najwięcej przestrzeni dookoła siebie. Jest to ważne, ponieważ wyszukując rozwiązania w miejscach o ich małym zagęszczeniu, mamy dużo większą szansę na odkrycie kolejnych “pokrywających front Pareto”, czyli będących rozwiązaniami optymalnymi, których jeszcze nie odnaleźliśmy.

5.2 Optymalizacja ze stałymi

Mamy z nią do czynienia, gdy chcemy aby pewne wartości składowych problemu które optymalizujemy pozostały niezmiennie (lub w pewnych zakresach). Przykładem może być planowanie trasy naszego pojazdu pomiędzy miastami, z założeniem, że chcemy zobaczyć jak najwięcej, im więcej dróg będzie autostradami tym lepiej, a na paliwo chcemy wydać dokładnie 500 zł.

Najpowszechniejszym rozwiązaniem problemu polioptymalizacji ze stałymi, jest po prostu uwzględnienie różnicy wartości danej stałej w konkretnym rozwiązaniu i docelowej wartości tej stałej, podczas liczenia funkcji fit dla danej rośliny (rozwiązania).

6 Źródła

- *A novel numerical optimization algorithm inspired from weed colonization* A.R. Mehrabian, C.Lucas
- *Multi-objective optimization with artificial weed colonies* Debarati Kundu, Kaushik Suresh, Sayan Ghosh, Swagatam Das a, B.K. Panigrahi, Sanjoy Das
- *The Expanded Invasive Weed Optimization Metaheuristic for Solving Continuous and Discrete Optimization Problems* Henryk Josiński, Daniel Kostrzewa, Agnieszka Michalczuk, Adam Świtoński
- *Multi-Objective Optimization Using Genetic Algorithms: A Tutorial* Abdullah Konak, David W. Coit, Alice E. Smith
- *Fuzzy-Pareto-Dominance and its Application in Evolutionary Multi-Objective Optimization* Mario Koppen, Raul Vicente-Garcia, and Bertram Nickolay