Porównanie klasycznej ewolucji różnicowej DE/rand/1 z odmianą wykorzystująca punkt środkowy DE/mid/1

Adam Stelmaszczyk

Streszczenie

W pracy porównano klasyczny algorytm ewolucji różnicowej z jego odmianą DE/mid/1. W części teoretycznej wyznaczono współczynnik skalujący dla DE/mid/1. W części praktycznej przeprowadzono szereg eksperymentów na 7 wybranych funkcjach z BBOB 2013^1 . DE/mid/1 okazał się lepszy na 6 z nich.

1 Część teoretyczna

Klasyczna ewolucja różnicowa DE/rand/1 oraz jej odmiana DE/mid/1 różnią się jedynie operatorem mutacji. W DE/rand/1, mutant i-tego osobnika w populacji P powstaje w następujący sposób:

$$u_i = P_j + F(P_k - P_l), i \neq j \neq k \neq l$$
(1)

W DE/mid/1:

$$u_i' = m + a(P_k - P_l), i \neq k \neq l$$
(2)

m to punkt środkowy populacji:

$$m = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^{n} P_i \tag{3}$$

 $a \in \mathbb{R}$ jest parametrem skalującym analogicznym do F. Żeby macierz kowariancji populacji w DE/mid/1 była taka sama jak w DE/rand/1, macierz

¹http://coco.gforge.inria.fr/doku.php?id=bbob-2013-downloads

kowariancji mutanta w DE/mid/1 musi być taka sama jak w DE/rand/1. Można to osiągnąć tak dobierając a, żeby było spełnione równanie:

$$cov(u_i) = cov(u_i') \tag{4}$$

Zakładając, że osobniki są liniowo niezależne od siebie:

$$cov (u_i) \stackrel{(1)}{=} cov (P_j + F(P_k - P_j)) = cov (P_j) + cov (F(P_k - P_j))$$

= $cov (P_j) + F^2 cov (P_k - P_j) = cov (P_j) + F^2 (cov (P_k) + cov (P_j))$

 $\forall i \text{ cov } (P_i) = V$, ponieważ każdy osobnik ma taki sam rozkład prawdopodobieństwa:

$$cov(u_i) = cov(P_i) + F^2(cov(P_k) + cov(P_i)) = V + F^2(V + V) = V(1 + 2F^2)$$

Rozwijając prawą stronę równania (4):

$$cov (u_i') \stackrel{(2)}{=} cov (m + a(P_k - P_l)) = cov (m) + cov (a(P_k - P_l))$$

$$\stackrel{(2)}{=} cov (\frac{1}{n} \sum_{i=1}^n P_i) + a^2 (cov (P_k) + cov (P_j)) = \frac{1}{n^2} cov (\sum_{i=1}^n P_i) + a^2 (V + V)$$

$$= \frac{1}{n^2} (nV) + 2a^2 V = (\frac{1}{n} + 2a^2) V$$

Zatem $\operatorname{cov}(u_i) = (1 + 2F^2)V$, $\operatorname{cov}(u_i') = (\frac{1}{n} + 2a^2)V$. Podstawiając do (4):

$$(1+2F^{2})V = (\frac{1}{n} + 2a^{2})V$$

$$1+2F^{2} = \frac{1}{n} + 2a^{2}$$

$$2a^{2} = 1 + 2F^{2} - \frac{1}{n}$$

$$a^{2} = \frac{1}{2} + F^{2} - \frac{1}{2n}$$

Obie strony są nieujemne, więc:

$$a = \sqrt{\frac{1}{2} + F^2 - \frac{1}{2n}} \tag{5}$$

$$\lim_{n \to \infty} \sqrt{\frac{1}{2} + F^2 - \frac{1}{2n}} = \sqrt{\frac{1}{2} + F^2}$$

 $a \approx 1.142$ dla F = 0.9 i n = 100. Opuszczając człon $-\frac{1}{2n}$, $a \approx 1.145$.

a jest większe od F dla n > 1. Dowód:

$$a > F$$

$$\sqrt{\frac{1}{2} + F^2 - \frac{1}{2n}} > F$$

$$\frac{1}{2} + F^2 - \frac{1}{2n} > F^2$$

$$\frac{1}{2} > \frac{1}{2n}$$

$$1 > \frac{1}{n}$$

$$n > 1$$

W DE/mid/1, zamiast przesuwać losowo wybranego osobnika P_j , przesuwamy punkt środkowy. Punkt środkowy jest mniej zmienny, tzn. norma macierzy kowariancji punktu środkowego jest mniejsza niż norma macierzy kowariancji dowolnego osobnika. $cov(m) = \frac{1}{n}V$, natomiast $cov(P_i) = V$. Dlatego na ogół DE/mid/1 potrzebuje większego współczynnika skalującego niż DE/rand/1.

2 Część praktyczna

Ekperymenty przeprowadzono na 7 funkcjach testowych o numerach 24, 110, 113, 116, 119, 122, 126 z BBOB 2013, zaimplementowanych w C. Funkcje testowe są wywoływane z Javy, w której napisano algorytmy oraz procedurę testującą. Liczba wymiarów D=10. Maksymalna liczba wywołań funkcji oceny $FEs=10^6$. Rozmiar populacji n=100. Jeśli algorytm nie znajdował minimum, wówczas w jednym podejściu, na jednej funkcji, generował 10^4 pokoleń. Najlepszy wynik z jednego podejścia był zapisywany do pliku. Do każdej funkcji algorytm miał 100 podejść, z każdego podejścia zapisywany był najlepszy wynik. W celu porównania, wykreślano dystrybuanty empiryczne najlepszych wyników z każdego podejścia dla obu algorytmów na jednej funkcji. Wykresy przedstawiono poniżej. Najlepszym wynikiem była najmniejsza odległość funkcji oceny osobnika od minimum. Współczynnik skalujący F=0.9 dla DE/rand/1. Dla DE/mid/1 współczynnik $a\approx 1.142$, zgodnie ze wzorem (5). Prawdopodobieństwo krzyżowania Cr=0.9 dla obu algorytmów.

Numer funkcji	24	110	113	116	119	122	126
Wynik porównania	r	+	+	+	+	+	+

Tabela 1: Porównanie DE/mid/1 z DE/rand/1, r = remis, + = wygrana

Porównanie algorytmów przedstawia tabela 1. + oznacza znaczną przewagę DE/mid/1, r oznacza remis. DE/mid/1 był lepszy na 6 spośród 7 funkcji. Na 113, 116, 119, 122 i 126 DE/mid/1 znalazł minimum, podczas gdy DE/rand/1 nigdy się to nie udało.













