Методы оптимизации

Русначенко Николай

7 Января, 2016

1 Решение задач многоэкстремальной оптимизации на основе популяционных алгоритмов

Дана полимодальная целевая функция, в общем случае недифференцируемая f(X), которая интерпретируется в контексте поисковых методов как функция фитнеса $\varphi(X)$. Заданы также функции ограничений в виде гиперпараллелепипеда $P(x_{i,j}^{min} \leq x_{i,j} \leq x_{i,j}^{max}, i = \overline{1,n}, j=\overline{1,m})$ и $g_k(x_j) \leq 0, k=\overline{1,p}$, определяющие множество допустимых решений D.

Требуется найти глобальный экстремум $X^* \in X_e(X_e$ - множество локальных экстремумов) на множестве , т.е. такое решение $X^* \in X_e \subset D$, которое удовлетворяет следующим условиям:

$$F(X^*) = \inf_{x \in D} (f(x_{1_e}), \dots, f(x_{Np_e}))$$

$$D = \begin{cases} P(x_{i,j}^{min} \le x_{i,j} \le x_{i,j}^{max}, i = \overline{1, n}, j = \overline{1, m}) \\ g_k(X_j) \le 0, k = \overline{1, p} \end{cases}$$

Двухэкстремальная функция. Множество допустимых решений:

$$f(x_1, x_2) = ax_1^2 + bx_2^2 + c\cos(x_1 - 0.4)$$

Исследовать характер решений в зависимости от параметров при значениях:

$$a = (1.0, 3.0, 5.0)$$
$$b = (2.0, 4.0, 8.0)$$
$$c = (10, 20, 30)$$

Границы рассматриваемой области:

$$[x_i^{min}, x_i^{max}] = [-10, 10]$$

1.1 Решение задачи

Алгоритм решения поставленной задачи состоит из следующих этапов:

- 1. Задать размер популяции Np; весовой коэффициент F; параметр операции скрещивания CR; максимальное количество популяций M;
- 2. Формирование начально популяции из Np векторов;
- 3. m = 0;
- 4. j = 1;
- 5. выбираем вектор-мишень $X_t = X_j$;
- 6. Случайный выбор X_a, X_b, X_c для формирование вектора $X_{c_1}: X_{c_1} = X_c + F(X_a X_b)$. Если какая-либо из координат выходит за границы, то необходимо сгенерировать случайную величину равномерным распределением из области $[x_i^{min}, x_i^{max}]$;
- 7. Составить X_s на основе мутации X_t и X_{c_1} ;
- 8. Проверить приближение к точки экстремума (минимума) в X_s :
 - (a) $f(X_s) < f(X_t)$, то замена вектора X_t на X_s ;
 - (b) $f(X_s) >= f(X_t)$, то вектор мишень остается в множестве;
- 9. Если j < Np, то j = (j+1)% Np;
- 10. Проверить число совершаемых мутаций m < M, если так, то переходим на шаг 5. Иначе, завершаем работу алгоритма.

Точность нахождения глобального экстремума зависит от параметров Np и M. Чем выше значения — тем больше вероятность нахождения.

1.2 Результат работы программы

Программа была протестирована для следующего набора входных параметров:

1.
$$a = 1.0, b = 2.0, c = 10;$$

2.
$$a = 3.0, b = 4.0, c = 20;$$

3.
$$a = 5.0, b = 8.0, c = 30.0.$$

Листинг 1: "Результат работы программы для случая 1"

$$\begin{array}{l} p = \\ -2.2854527 & -0.0012022 \\ \\ minf = -3.7543 \end{array}$$

Листинг 2: "Результат работы программы для случая 2"

$$\begin{array}{lll} p &= & \\ & -2.0711\,e{+}00 & -4.8892\,e{-}06 \\ \\ \min f &= & -2.8019 \end{array}$$

Листинг 3: "Результат работы программы для случая 3"

$$\begin{array}{l} p = \\ -2.0082\,e{+}00 & -6.0373\,e{-}07 \\ \\ minf = -2.1229 \end{array}$$

1.3 Реализация программы на языке Octave

Листинг 4: "Реализация программы"

```
a = 5; b = 8; c = 30;
f = @(x) a * x(1)^2 + b * x(2)^2 + c * cos(x(1) - 0.4)
CR = unifrnd(0,1);
F \, = \, 1 \, ; \ Np \, = \, 10 \, ; \ M \, = \, 2000 \, ; \ xmin \, = \, -10 ; \ xmax \, = \, 10 \, ;
vp = zeros(Np, 2);
for i=1:size(vp)(1)
      for j = 1: size(vp)(2)
            vp(i, j) = unifrnd(xmin, xmax);
function xs = mutate(vp, xt index, F, CR, xmin, xmax)
      % Produce xc1
      xt = vp(xt\_index);
      x = randperm(size(vp)(1));
      x([xt_index]) = [];
      xa = x(1); xb = x(2); xc = x(3);
      xc1 \; = \; vp\,(\,xc\,, \;\; :) \;\; .+ \;\; F\,.\, *\, (\,vp\,(\,xa\,, \;\; :) \;\; .- \;\; vp\,(\,xb\,, \;\; :)\,)\,;
      \mathbf{for} \quad \mathbf{j=}1\mathbf{:}\,\mathbf{size}\,(\,\mathrm{vp}\,)\,(\,2\,)
             if \ (\mathtt{xcl}(\mathtt{j}) < \mathtt{xmin} \ || \ \mathtt{xcl}(\mathtt{j}) > \mathtt{xmax})
                  xc1(j) = unifrnd(xmin, xmax);
             \mathbf{end}
      \% Mutate xc1 and xt
      xs = zeros(1, size(vp)(2));
      \label{eq:for_i} \mathbf{for} \ i = 1 \colon\! \! \left( \, \mathbf{size} \, \! \left( \, \mathbf{vp} \, \right) \! \left( \, 2 \, \right) \, - \, 1 \, \right)
            r = unifrnd(0,1);
             if (r <= CR)
                  xs(i) = xc1(i);
                  xs(i) = xt(i);
            end
      end
      xs(size(vp)(2)) = xc1(size(vp)(2));
end
\% Main algorithm
j = 0
\mathbf{for} \quad i=1:\!\! M
     j = mod(j, Np) + 1;
      xt = vp(j, :)
      xs = mutate(vp, j, F, CR, xmin, xmax)
      if (f(xs) < f(xt))
             vp(j,:) = xs;
      \mathbf{end}
\% Find best result
minf = f(vp(1, :))
p = vp(1,:)
\mathbf{for} \quad i=2\!:\!Np
      i\,f\ \text{f}\,\left(\,\text{vp}\,(\,\text{i}\,\,,\,\,\,:\,)\,\right) \,\,<\,\,\text{minf}
           p = vp(i,:)
             minf = f(vp(i,:))
      end
end
% Show results
Р
minf
```