

## АЛГОРИТМ И ПРОГРАММА МЕТОДА СЛУЧАЙНОГО ПОИСКА С АДАПТИРУЮЩИМСЯ ШАГОМ

Н. Ф. ФИЛИПЕНКО

(Представлена научным семинаром лаборатории вычислительной техники  
и автоматизации НИИ ЯФ ЭА)

Задача поиска минимума функции  $F(X)$  формулируется следующим образом: найти вектор  $X^* = (x_1^*, x_2^* \dots x_n^*)$ , доставляющий  $\min_{X \in D} F(X) = F(X^*)$ , где  $D$  — область ограничений на переменные в виде  $f_j(X) \geq 0, j = \overline{1, m}$ . Случай поиска максимума  $F(X)$  сводится заменой  $R(X) = -F(X)$  к задаче поиска минимума  $R(X)$ .

### Алгоритм метода

Метод случайного поиска был впервые предложен и разработан Л. А. Растригиным [1]. Алгоритм метода можно записать в виде следующего рекуррентного выражения:

$$X^{k+1} = X^k + \Delta X^{k+1}; \Delta X^{k+1} = \begin{cases} S \cdot \xi, & \text{если } F(X^k) < F(X^{k-1}); \\ S \cdot \xi - \Delta X^k, & \text{если } F(X^k) \geq F(X^{k-1}). \end{cases}$$

Здесь  $S$  — длина рабочего шага в пространстве переменных;

$\xi$  — очередная реализация случайного вектора, равномерно распределенного по гиперкубу с единичным ребром с центром в начале координат.

Метод шагового случайного поиска минимума функции был запрограммирован по схеме с адаптирующимся шагом из [3]. Коротко суть предлагаемой в [3] модификации состоит в следующем.

Пробные шаги из базовой точки осуществляются парами (делаются шаги длиной  $S$  и  $S \cdot (1+a)$ ,  $a > 0$ ). Если после  $M_1$  шагов не происходит уменьшения функции цели  $F(X)$ , то шаг поиска уменьшается в  $K_1$  раз. Если при некоторой величине шага значение функции уменьшается, то эта величина шага запоминается в качестве номинального. Через  $M_2$  вычислений функции осуществляется «длинный шаг», в  $K_2$  раз больше номинального. Если эта попытка удачна, то выбирается новое, большее значение номинального шага, если нет — шаг остается прежним.

Подробнее с алгоритмом метода и результатами сравнения данного метода с другими можно ознакомиться в [2].

## Описание программы

Программа составлена для ЭВМ М-20, БЭСМ-4, М-220. Программа использует константы ИС-2; барабаны и ленты не использует. Рабочие ячейки 0001 ÷ 0003; длина СП и рабочих полей равна  $\max \{ 0256, 0242 + 2n \}$ . Таким образом, при  $n > 6$  длина СП вместе с рабочими полями равна  $0242 + 2n$  ячеек. При  $n \leq 6$  длина СП равна 0256.

Программа СПАД настраивается по любому месту МОЗУ. Это значит, что предварительно СП может быть записана, начиная с любой ячейки  $\alpha$  МОЗУ, например, по команде:  $C \ 010 \ \alpha, C+1, 0000$ , хранящейся в ячейке  $C$ . Настройка по месту (с ячейки  $\alpha$ ) производится после первого обращения к СП автоматически.

Обращение к программе осуществляется следующими двумя строками:

$$\begin{array}{l} \alpha+0 \mid 0 \quad 16 \quad \alpha+1 \quad \alpha \quad 7610 \mid \\ \alpha+1 \mid \pi_1 \pi_2 \pi_3 \quad n \quad X^0 \quad F \quad \langle \varepsilon \rangle \mid \end{array}.$$

Здесь  $\alpha$  — ячейка, с которой расположена в МОЗУ программа,  $\alpha+1$  — ячейка, в которую программист должен засылать вычисленное значение  $F(X)$ .

Прежде чем вычислить значение  $F(X)$ , необходимо проверить справедливость неравенства  $f_j(X) \geq 0, j=1, m$ . Если хотя бы одно из неравенств не выполняется, то следует передать управление в ячейку  $(F-1)$  с засылкой любого не нулевого кода в ячейку  $(\alpha+2)$ . (Следует помнить, что нельзя до обращения к программе засылать что-либо в ячейки  $\alpha+1$  и  $\alpha+2$ ).  $F$  — ячейка входа в программу вычисления  $F(X)$ ;  $F-1$  — ячейка выхода из программы вычисления  $F(X)$  (должна быть свободной). Таким образом, после вычисления значения  $F(X)$  и проверки ограничений  $f_j(X)$  программист должен заслать в ячейку  $(\alpha+1)$  значение  $F(X)$  и передать управление в ячейку  $(F-1)$ ;  $n$  — размерность вектора переменных  $X$  (задается в восьмеричном виде);  $X^0$  — ячейка, начиная с которой расположены компоненты вектора (начальная точка поиска). Причем вектор  $X$  должен удовлетворять условиям  $f_j(X) \geq 0; j=1, m$ ;  $\langle \varepsilon \rangle$  — ячейка, содержащая требуемую погрешность для проверки условия окончания процесса минимизации  $F(X)$ . Компоненты  $X^0$  и  $\alpha$  — суть нормализованные восьмеричные числа.

Предусмотрены следующие режимы использования признаков для различных критериев окончания процесса минимизации:

- а) если  $\pi_2=1$ , то критерий  $\varepsilon - F(X^k) > 0$ ;
- б) если  $\pi_3=1$ , то критерий  $\varepsilon - \|X^k - X^{k-1}\| > 0$ ;
- в) если  $\pi_1=\pi_2=\pi_3=0$ , то критерий  $\varepsilon - |F(X^k) - F(X^{k-1})| > 0$ ;
- г) если  $\pi_1=1$ , то критерий остановки задает программист (например, по числу вычислений  $F(X)$ ).

В случае г) ячейка  $\langle \varepsilon \rangle$  является ячейкой входа в блок проверки выполнения критерия в основной программе (ОП) программиста. Если критерий не выполнен и минимизация будет продолжена, программисту нужно передать управление в ячейку  $(\varepsilon-1)$  (которая должна быть свободной). Если критерий выполнен, то при желании программист может передать управление в ячейку  $(\alpha+0153)$  программы СПАД, где проводятся следующие заключительные действия. Пересылка вектора  $X_{\min}$  (некоторого приближения к точке  $X^*$ ) на поле  $X_0, F(X_{\min}) = \Rightarrow \alpha+1$ , восстановление RA основной программы и возврат в ячейку  $(\alpha+2)$  ОП.

При выполнении критериев а) ÷ в) заключительные действия выполняются автоматически.

### Рабочие поля программы

$\alpha+0242 \div \alpha+0241+n$  — компоненты вектора  $X_{\min}$  (минимальная точка на данном этапе поиска);  $\alpha+0242+n \div \alpha+0241+2n$  — компоненты вектора  $X_{\min}^k$  (минимальная, полученная в результате одной итерации);  $X^0 \div X^0+n-1$  — компоненты вектора текущей точки.

### Параметры метода

Таблица I

№ Ячейки	Обозначение	Значение в программе
$\alpha+0214$	$(1+a)$	1,5
$\alpha+0215$	$S$	1,0
$\alpha+0216$	$K_1$	0,5
$\alpha+0217$	$M_1$	6,0
$\alpha+0220$	$K_2$	10,0
$\alpha+0221$	$M_2$	6,0
$\alpha+0222$	$\Delta S$	$10^{-5}$

Назначение параметров метода (кроме  $\Delta S$ ) описано в алгоритме метода. Все параметры задаются нормализованными восьмеричными числами.

В зависимости от значения  $\Delta S$  программа СПАД работает в двух режимах: если  $\Delta S > S$ , то шаг в методе делается с нормировкой по переменным (т. е. длина шага по каждой переменной зависит от абсолютного значения этой переменной, — чем больше значение переменной, тем больше по ней шаг), если  $\Delta S \leq S$ , то нормировка не производится. Таким образом, при больших  $\Delta S$  нормировка не будет, а при  $\Delta S = 0$  нормировка шага будет делаться всегда.

Для того чтобы изменить некоторый параметр, достаточно после ввода программы СПАД занести его в соответствующую ячейку в восьмеричном нормализованном виде (перед первым обращением к СПАД из ОП).

### Возможные авосты, заикливание и некоторые рекомендации

Программа случайного поиска может заиклиться, если будет найден минимум  $F(X)$ , а критерий окончания минимизации не выполнен (найден локальный минимум, либо неправильно задано  $\epsilon$ ). Следует также отметить, что критерий окончания минимизации проверяется только после уменьшения функции цели. Заикливание может произойти при значении  $\Delta S = 0$ , если какая-либо из переменных будет равна нулю, так как в этом случае шаг по этой переменной будет равен нулю.

За заикливанием можно следить по ячейке ( $\alpha+0232$ ), где находится шаг метода. При заикливании шаг превращается в нуль.

Авост возможен в ячейке ( $\alpha+0074$ ) по команде 04, в случае, если все компоненты вектора  $X$  равны нулю.

За процессом минимизации можно следить по ячейке ( $\alpha+0231$ ), где находятся  $F(X_{\min})$  текущее; в ячейке ( $\alpha+0230$ ) находится значение  $F(X^0)$ ; в ячейке ( $\alpha+0233$ ) находится число вычислений  $F(X)$ .

Как видно из обращения к программе СПАД, число переменных  $n$  не может быть больше 63. В принципе же размерность вектора  $X$  может быть больше 63. Для этого достаточно в ячейку ( $\alpha+0007$ ) ввести команду (00;  $\langle n \rangle$ , —,2223), где  $\langle n \rangle$  — номер ячейки, в которой по второму адресу должно находиться число переменных в восьмеричном виде.

### Программа случайного поиска

2000	4	72	0000	7610	7521	2056	0	02	2222	2235	0000
2001	2	72	0000	7777	0000	2057	0	36	0000	2061	2073
2002	7	16	0003	0224	0000	2060	0	16	2076	2065	2073
2003	4	72	0000	7610	2157	2061	0	72	0000	2223	0002
2004	4	55	0000	7740	2223	2062	4	03	2241	0000	0001
2005	4	55	0000	7732	2224						
2006	4	55	0000	7731	2225	2063	0	01	0001	0002	0002
2007	0	67	2223	0000	2223	2064	1	32	0002	2062	7777
2010	0	14	0114	2225	2225	2065	0	72	0000	2223	2236
2011	4	55	0000	7734	2226	2066	0	13	2212	2213	2212
2012	0	67	2226	0000	0003	2067	0	15	2212	2213	2213
2013	0	14	0114	2223	0001	2070	0	06	0101	2212	0001
2014	0	67	0001	0000	0002	2071	0	02	7761	0001	0001
2015	0	13	2042	2225	2151	2072	0	05	2235	0001	0001
2016	4	55	0000	7712	2241	2073	0	00	0000	0000	0000
2017	0	76	2201	2025	2150						
2020	4	55	0000	7711	0000	2074	4	04	2241	0002	0003
2021	0	76	2203	2025	2150	2075	0	05	0001	0003	0001
2022	4	55	0000	7714	0000	2076	0	00	0000	0000	0000
						2077	1	32	0002	2066	7777
2023	0	36	2202	2025	2150	2100	0	72	0000	2224	0000
2024	0	00	2204	0000	2150	2101	3	16	2102	0000	7777
2025	4	16	0001	2026	2160	2102	0	01	2233	7761	2233
2026	0	53	0001	7750	2237	2103	0	00	0000	0000	0000
2027	0	01	2237	0000	2237	2104	0	15	0000	2002	0000
2030	0	13	2205	2226	2045	2105	0	76	0000	2116	2002
2031	0	13	2206	0002	2046	2106	0	02	2001	2231	0000
2032	0	13	2207	0003	2076	2107	0	76	0000	2116	0000
2034	0	00	2045	0000	2141	2110	0	72	0000	2223	2241
2035	0	13	2210	0001	2154	2111	0	00	0000	0000	0000
2033	0	13	2045	0002	2111	2112	1	32	0002	2111	7777
2036	0	13	2154	0003	2154	2113	0	00	2235	0000	2232
2037	0	13	2206	0001	2162	2114	0	00	0000	0000	2226
2040	0	13	2211	2223	2171	2115	0	00	2001	0000	2231
2041	0	00	0000	0000	2226	2116	0	05	2232	2214	2235
2042	0	02	0001	0000	0000	2117	0	02	0000	2240	2240
2043	0	00	2215	0000	2232	2120	0	36	0000	2056	0000
2044	0	72	0000	2223	2233	2121	0	55	2241	7740	0000
2045	0	00	0000	0000	0000	2122	0	76	0000	2150	2241
2046	0	00	0000	0000	0000						
2047	1	32	0002	2045	7777	2123	0	01	2226	7761	2226
2050	0	72	0000	2224	2234	2124	0	02	2226	2217	0000
2051	3	16	2052	0000	7777	2125	0	36	0000	2130	0000
						2126	0	05	2232	2216	2232
2052	0	00	2001	0000	2230	2127	0	00	0000	0000	2226
2053	0	00	2001	0000	2231	2130	0	02	2227	2221	0000

2054	0	00	7761	0000	2240	2131	0	36	0000	2146	0000
2055	0	00	2232	0000	2235	2132	0	05	2232	2220	2235
2133	0	16	2134	2056	2103	2205	5	00	7777	0000	2241
2134	0	15	0000	2002	0000	2206	5	00	2241	0000	2241
2135	0	76	0000	2137	2002	2207	5	01	2241	0000	7777
2136	0	02	2001	2231	0000	2210	5	00	2241	0000	7777
2137	0	76	0000	2146	2227	2211	6	02	2241	2241	0002
2140	0	72	0000	2223	0000	2212	1	00	6220	7732	5042
2141	0	00	0000	0000	0000	2213	0	00	5006	2307	7730
2142	1	32	0002	2141	7777	2214	1	01	6000	0000	0000
2143	0	01	2234	7761	2234	2215	1	01	4000	0000	0000
2144	0	00	2001	0000	2231	2216	1	00	4000	0000	0000
2145	0	00	2235	0000	2232	2217	1	03	6000	0000	0000
2146	0	01	2227	7761	2227	2220	1	04	5000	0000	0000
2147	0	56	0000	2055	2103	2221	1	03	6000	0000	0000
2150	0	00	0000	0000	0000	2222	0	60	4000	0000	0000
2151	0	00	0000	0000	0000						
						2223	0	00	0243	0000	0000
2152	0	76	0000	2161	0000	2224	7	52	0000	0000	0224
2153	0	72	0000	2223	0000	2225	7	13	0234	0224	0234
2154	0	00	0000	0000	0000	2226	3	14	0064	0224	0225
2155	1	32	0002	2154	7777	2227	7	13	0234	0225	0234
2156	0	00	2231	0000	2001	2230	3	54	0114	0224	0225
2157	0	00	0000	0000	0000	2231	5	62	0225	7716	0226
2160	0	00	0000	0000	0000	2232	7	52	0211	0000	0150
2161	0	72	0000	2223	0000	2233	2	13	0000	0000	0001
2162	0	00	0000	0000	0000	2234	4	72	0001	0224	0232
						2235	1	00	0001	0000	0227
2163	1	32	0002	2162	7777	2236	5	33	0227	7716	0230
2164	0	56	0000	2130	0000	2237	3	36	0000	0243	0002
2165	0	02	2236	2231	0001	2240	6	33	0230	0223	0000
2166	0	03	0001	0000	0001	2241	2	76	0000	0243	0000
2167	0	56	2231	2151	2236	2242	2	41	0001	0226	0001
2170	0	72	0000	2223	0001	2243	3	14	0064	0226	0226
2171	0	00	0000	0000	0000	2244	3	14	0114	0227	0227
2172	0	03	0002	0000	0002	2245	2	76	0000	0236	0000
2173	0	01	0001	0002	0001	2246	7	72	0000	0232	0250
						2247	3	53	0001	7777	7777
2174	1	32	0002	2171	7777	2250	0	00	0000	0000	0000
2175	0	04	0001	2237	0001	2251	6	33	0150	0232	0000
2176	0	56	0000	2151	0000						
2177	0	72	0000	2225	0000						
2200	3	16	2161	0000	7777	2252	3	76	0000	0231	0001
2201	0	00	2231	0000	0001	2253	7	16	0000	0254	0255
2202	0	56	0000	2165	0000	2254	0	72	0000	7521	0000
2203	0	56	0000	2170	0000	2255	0	00	0000	0000	0000
2204	0	56	0000	2177	0000		0	34	6514	3254	6230

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Л. А. Растрингн. Статистические методы поиска. М., «Наука», 1968.
2. В. В. Захаров, Н. М. Филипенко. Сравнение случайного поиска со схемой спуска на тестовых функциях. «Автоматика и вычислительная техника», 1972, № 1.
3. M. Schumer, K. Steiglitz. Adaptive step size random search. IEEE Trans. Automat. Control, v. 13, № 3, 1968.