

ОПТИМИЗАЦИЯ ФУНКЦИОНАЛЬНОГО ДВУСТОРОННЕГО ГЕОМЕТРИЧЕСКОГО МЕТОДА МОНТЕ-КАРЛО*

Т. Е. БУЛГАКОВА

Институт вычислительной математики

и математической геофизики СО РАН, Новосибирск, Россия

e-mail: ceta@gorodok.net

A discrete-stochastic algorithm for approximation of an integral with laboriously calculated integrand which also depends on a parameter is investigated. To reduce the calculation cost it is proposed to use the double-sided geometrical method. Recommendations for the choice of conditionally optimal parameters of the algorithm are formulated. The results of test calculations are presented. These results confirm the correctness of the choice of conditionally optimal parameters.

1. Дискретно-стохастический алгоритм

В данной работе рассматривается задача приближения интеграла, зависящего от параметра

$$I(\mathbf{x}) = \int_Y g(\mathbf{x}, \mathbf{y}) d\mathbf{y}, \quad \mathbf{x} \in X \in R^m. \quad (1)$$

Изучается дискретно-стохастический алгоритм [1], в котором по параметру \mathbf{x} вводится сетка $\{\mathbf{x}_1, \dots, \mathbf{x}_M\}$; в каждом узле \mathbf{x}_i функция (1) вычисляется методом зависимых испытаний

$$I(\mathbf{x}_i) = \int_Y \frac{g(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})}{f(\mathbf{y})} f(\mathbf{y}) d\mathbf{y} \approx \tilde{I}_{n_1}(\mathbf{x}_i) = \frac{1}{n_1} \sum_{j=1}^{n_1} \zeta_j^{(1,i)}, \quad (2)$$

где

$$\zeta^{(1,i)} = q(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}) = \frac{g(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi})}{f(\boldsymbol{\xi})},$$

при этом выборочные значения $\{\boldsymbol{\xi}^{(j)}\}$ реализуются численно согласно плотности $f(\mathbf{y})$ (одной и той же для всех $i = 1, \dots, M$). Затем происходит восполнение функции (1) по полученным приближенным значениям в узлах сетки:

$$I(\mathbf{x}) \approx L_M \tilde{I}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^M \tilde{I}_{n_1}(\mathbf{x}_i) \varphi_i(\mathbf{x}). \quad (3)$$

*Работа выполнена при финансовой поддержке Президентской программы “Ведущие научные школы” (грант № НШ-4774.2006.1).

© Институт вычислительных технологий Сибирского отделения Российской академии наук, 2006.

По аналогии с [1] в качестве базисных функций $\{\varphi_i(\mathbf{x})\}$ возьмем конечные элементы Стренга — Фикса [2, 3] с кусочно-линейной образующей функцией (или “функцией-крышкой”).

2. Двусторонний геометрический метод

Зафиксируем номер i и рассмотрим стандартный алгоритм (2) для случая, когда функция $g(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ как функция от l -мерной переменной $\mathbf{y} = (y_1, \dots, y_l)$ является трудновычислимой. В работе [4] для этого случая в качестве альтернативы стандартному методу (2) представлен следующий алгоритм, названный *модифицированным геометрическим методом Монте-Карло*.

Принимаем, что $0 \leq q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}) \leq \psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$. Предлагается ввести дополнительную координату y_{l+1} и в $(l+1)$ -мерном пространстве $(y_1, \dots, y_l, y_{l+1}) = (\mathbf{y}, y_{l+1})$ рассмотреть область $Y_q^{(i)} = Y \times (0, \psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}))$, а в ней — случайную точку $(\xi_1, \dots, \xi_l, \xi_{l+1}) = (\boldsymbol{\xi}, \xi_{l+1})$, распределенную согласно плотности

$$\tilde{f}_i(y_1, \dots, y_l, y_{l+1}) = \tilde{f}_i(\mathbf{y}, y_{l+1}) = \frac{f(\mathbf{y})}{\psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})}, \quad \mathbf{y} \in Y.$$

Из этого соотношения следует, что вектор $\boldsymbol{\xi}$ по-прежнему распределен согласно плотности $f(\mathbf{y})$ в Y , а случайная величина ξ_{l+1} равномерно (условно) распределена на интервале $(0, \psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}))$.

Алгоритм 1. Реализуем n_2 значений l -мерного случайного вектора $\boldsymbol{\xi} \in Y$ согласно плотности $f(\mathbf{y})$.

2. Для j -й реализации $\boldsymbol{\xi}^{(j)}$ вектора $\boldsymbol{\xi}$ моделируем случайную величину $\xi_{l+1}^{(j)}$, равномерно распределенную на отрезке $[0, \psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}^{(j)})]$, где $j = 1, \dots, n_2$.

3. Строим оценку интеграла:

$$I(\mathbf{x}_i) \approx \hat{I}_{n_2}(\mathbf{x}_i) = \frac{1}{n_2} \sum_{j=1}^{n_2} \zeta_j^{(2,i)}, \quad \zeta_j^{(2,i)} = \psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}^{(j)}) \chi_{Y_q^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}^{(j)}, \xi_{l+1}^{(j)}), \quad (4)$$

где $\chi_{Y_q^{(i)}}(\mathbf{y}, y_{l+1})$ — индикатор множества

$$Y_q^{(i)} = \{(\mathbf{y}, y_{l+1}); \mathbf{y} \in Y, y_{l+1} \in [0, q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})]\}$$

— подграфика функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$.

Алгоритм 1 из [4] является модифицированным по сравнению с геометрическим методом из [5], который сформулирован для случая $\psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}) = \text{const}$. Несложно показать, что

$$\mathbf{E}q(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}) = \mathbf{E}\psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}) \chi_{Y_q^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}, \xi_{l+1}) = I(\mathbf{x}_i),$$

т. е. оценки $\zeta^{(1,i)}, \zeta^{(2,i)}$ из (2) и (4) являются несмещеными и, кроме того,

$$\mathbf{D}q(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}) \leq \mathbf{D}\psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}) \chi_{Y_q^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}, \xi_{l+1}), \quad (5)$$

т. е. алгоритм 1 не дает уменьшения дисперсии по сравнению со стандартным методом Монте-Карло.

В работах [4, 5] указано, что применение этого алгоритма может оказаться полезным в следующих (достаточно редких) случаях: вычисление значений $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ является трудоемким, а проверку неравенства

$$\xi_{l+1}^{(j)} < q(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}^{(j)}) \quad (6)$$

(при выполнении которого $\chi_{Y_q^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}^{(j)}, \xi_{l+1}^{(j)}) = 1$) удается упростить, заменив его на равносильное.

В работах [6, 7] представлена еще одна эффективная модификация геометрического метода — *двусторонний геометрический метод*, который предполагает сокращение количества вычислений подынтегральной функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ при подсчете интеграла $I(\mathbf{x}_i)$. Кроме мажоранты строим миноранту подынтегральной функции: $\phi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}) \leq q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}) \leq \psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$. Алгоритм двустороннего метода аналогичен приведенному выше алгоритму, только при проверке, попадает ли реализованная случайная величина $(\boldsymbol{\xi}^{(j)}, \xi_{l+1}^{(j)})$ в подграфик $Y_q^{(i)}$ подынтегральной функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$, сначала проверяется, попадает ли эта точка в подграфик миноранты: $\xi_{l+1}^{(j)} \leq \phi(\boldsymbol{\xi}^{(j)})$. Положительный результат избавляет нас от трудоемкой проверки неравенства (6). При этом в соотношении (4)

$$\zeta_j^{(2,i)} = \psi(\mathbf{x}_i, \boldsymbol{\xi}^{(j)}) \left(\chi_{Y_\phi^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}^{(j)}, \xi_{l+1}^{(j)}) + \chi_{\tilde{Y}_{\phi,q}^{(i)}}(\boldsymbol{\xi}^{(j)}, \xi_{l+1}^{(j)}) \right), \quad (7)$$

где $\chi_{Y_\phi^{(i)}}(\mathbf{y}, y_{l+1})$ — индикатор множества

$$Y_\phi^{(i)} = \{(\mathbf{y}, y_{l+1}); \mathbf{y} \in Y, y_{l+1} \in [0, \phi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})]\}$$

— подграфика миноранты подынтегральной функции, а $\chi_{\tilde{Y}_{\phi,q}^{(i)}}(\mathbf{y}, y_{l+1})$ — индикатор множества

$$\tilde{Y}_{\phi,q}^{(i)} = \{(\mathbf{y}, y_{l+1}); \mathbf{y} \in Y, y_{l+1} \in [\phi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}), q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})]\}$$

— области между графиком миноранты и графиком подынтегральной функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$.

Если мажоранта $\psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ и миноранта $\phi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ достаточно близки, то значения подынтегральной функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ вычисляются редко. Следуя работе [7], будем предполагать, что мажоранта $\psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ и миноранта $\phi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ представляют собой кусочно-постоянные функции, определяемые значениями минимума $\phi_m^{(i)}$ и максимума $\psi_m^{(i)}$ функции $q(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ в ячейках сетки B_m , на которые разбита область интегрирования Y .

3. Сравнение точности оценок и оптимизация по числу точек разбиения. Случай $l = 2$

Пусть для простоты $Y = [0, 1] \times [0, 1]$ и $f(y_1, y_2) \equiv 1$ при $(y_1, y_2) \in Y$ (в этом случае $q(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) = g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)$). Строим равномерную сетку с шагом $h = 1/K_i$. Полагаем $\phi_m^{(i)} \leq g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) \leq \psi_m^{(i)}$ при $(y_1, y_2) \in B_m$, где ячейка имеет вид

$$B_m = \{(y_1, y_2); (t_1^{(m)} - 1)h \leq y_1 \leq t_1^{(m)}h, (t_2^{(m)} - 1)h \leq y_2 \leq t_2^{(m)}h\}.$$

Здесь $t_1^{(m)}, t_2^{(m)}$ — целые числа в пределах от 1 до K_i , при этом $m = 1, \dots, K_i^2$.

В этом случае оценка (4), (7) интеграла $I(\mathbf{x}_i)$ выглядит следующим образом. Разыгрывается случайная точка (ξ_1, ξ_2, ξ_3) согласно плотности $\tilde{f}(y_1, y_2, y_3)$, равной $1/\psi_m^{(i)}$ при

$(y_1, y_2) \in B_m$ и $y_3 \in (0, \psi_m^{(i)})$ и нулю иначе; соответствующие моделирующие формулы таковы: $\xi_1 = \alpha_1$, $\xi_2 = \alpha_2$, и если $(\xi_1, \xi_2) \in B_m$, то $\xi_3 = \psi_m^{(i)} \alpha_3$, где α_i — реализации стандартного случайного числа α (т. е. случайной величины, равномерно распределенной в интервале $(0, 1)$).

Введем случайную величину $\zeta^{(2,i)}$, равную $\psi_m^{(i)}$ при $(\xi_1, \xi_2) \in B_m$ и выполнении одного из условий: $\xi_3 \leq \phi_m^{(i)}$ или $\phi_m^{(i)} < \xi_3 \leq g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2)$; иначе $\zeta^{(2,i)} = 0$. Математическое ожидание случайной величины $\zeta^{(2,i)}$ равно

$$\begin{aligned} \mathbf{E}\zeta^{(2,i)} &= \sum_{m=1}^{K_i^2} \psi_m^{(i)} \times (\mathbf{P}\{\xi_3 \leq \phi_m^{(i)}, (\xi_1, \xi_2) \in B_m\} + \mathbf{P}\{\phi_m^{(i)} < \xi_3 \leq \\ &\leq g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2), (\xi_1, \xi_2) \in B_m\}) = \sum_{m=1}^{K_i^2} \psi_m^{(i)} \times \mathbf{P}\{\xi_3 \leq g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2), (\xi_1, \xi_2) \in B_m\}. \end{aligned}$$

Вычисляя вероятность

$$\begin{aligned} \mathbf{P}\{\xi_3 \leq g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2), (\xi_1, \xi_2) \in B_m\} &= \int_{B_m} dy_1 dy_2 \int_0^{g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)} \tilde{f}(y_1, y_2, y_3) dy_3 = \\ &= \frac{1}{\psi_m^{(i)}} \int_{B_m} g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2, \end{aligned}$$

получаем

$$\mathbf{D}\zeta^{(2,i)} = \sum_{m=1}^{K_i^2} \psi_m^{(i)} \int_{B_m} g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2 - I^2(\mathbf{x}_i) \geq \mathbf{D}\zeta^{(1,i)}, \quad (8)$$

где $\mathbf{D}\zeta^{(1,i)} = \mathbf{D}g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2)$ — дисперсия оценки для стандартного метода Монте-Карло (2):

$$\mathbf{D}\zeta^{(1,i)} = \sum_{m=1}^{K_i^2} \int_{B_m} g^2(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2 - I^2(\mathbf{x}_i) = \int_Y g^2(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2 - I^2(\mathbf{x}_i). \quad (9)$$

Таким образом, подтверждено соотношение (5) для рассматриваемого случая. Найдем условие на количество точек разбиения K_i по каждой из координат области интегрирования так, чтобы при его выполнении оценка $\zeta^{(2,i)}$ из (7) оказалась бы тем не менее предпочтительней оценки $\zeta^{(1,i)}$ из (2). Будем предполагать, что подынтегральная функция $g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)$ удовлетворяет условию Липшица с константой L по координатам y_1 и y_2 (одной и той же для всех i). Пусть a — время, которое затрачивается на сравнение двух чисел, b — время вычисления функции $g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)$ в некоторой точке (y_1, y_2) (полагаем, что эта величина не зависит от i) и c — время получения стандартного случайного числа с помощью соответствующего датчика случайных чисел. Полагаем также, что $a \ll b, c \ll b$ (т. е. функция $g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)$ является трудновычислимой — “равномерно” по i).

Затраты стандартного метода Монте-Карло (2) равны $s_1 = 2n_1c + n_1b$. Здесь первое слагаемое — это затраты на реализацию случайных чисел $\xi_1 = \alpha_1$ и $\xi_2 = \alpha_2$, второе — затраты на вычисление значений $g(\mathbf{x}_i, \xi_1, \xi_2)$.

Затраты двустороннего геометрического метода (4), (7) равны

$$s_2^{(i)} = b(K_i + 1)^2 + 3aK_i^2 + 3cn_2 + n_2^{(i)}(ap + (1 - p)(a + b)).$$

Здесь первые два слагаемых — это затраты на построение мажоранты и миноранты, третье — затраты на реализацию случайных чисел ξ_1, ξ_2 и ξ_3 , четвертое — затраты на проверку того, в какую область попал случайный вектор. Величина p равна вероятности попадания случайной точки (ξ_1, ξ_2, ξ_3) в подграфик миноранты:

$$p = \mathbf{P}((\xi_1, \xi_2, \xi_3) \in Y_\phi^{(i)}) = \sum_{m=1}^{K_i^2} \mathbf{P}\{\xi_3 < \phi_m^{(i)}\} \mathbf{P}\{(\xi_1, \xi_2) \in B_m\} = h^2 \sum_{m=1}^{K_i^2} \frac{\phi_m^{(i)}}{\psi_m^{(i)}}.$$

Отсюда

$$\begin{aligned} s_2^{(i)} &= b(K_i + 1)^2 + 3aK_i^2 + 3cn_2^{(i)} + n_2^{(i)} \left(a + \frac{b}{K_i^2} \sum_{m=1}^{K_i^2} \frac{\psi_m^{(i)} - \phi_m^{(i)}}{\psi_m^{(i)}} \right) \leq \\ &\leq b(K_i + 1)^2 + 3aK_i^2 + 3cn_2^{(i)} + n_2^{(i)} \left(a + \frac{2Lbh}{\tilde{\psi}^{(i)}} \right), \end{aligned}$$

где $\tilde{\psi}^{(i)} = \min_{1 \leq m \leq K^2} \psi_m^{(i)}$. Полагаем

$$b(K_i + 1)^2 + 3aK_i^2 + 3cn_2^{(i)} + n_2^{(i)} \left(a + \frac{2Lbh}{\tilde{\psi}^{(i)}} \right) \leq 2n_1c + n_1b, \quad (10)$$

что соответствует случаю, когда затраты двустороннего геометрического метода (4), (7) меньше затрат стандартного метода Монте-Карло (2).

Согласно “правилу трех сигм”, при приближении математического ожидания $\mathbf{E}\zeta$ средним арифметическим $(1/n) \sum_{j=1}^n \zeta^{(j)}$ для достаточно большого n с большой вероятностью (около 0.997) выполнено соотношение $\gamma_2 = 3\sqrt{\mathbf{D}\zeta}/n$, где γ_2 — опустимый уровень погрешности (индекс “2” нужен для дальнейших рассуждений — см. разд. 4). Используя последнее равенство и соотношения (8), (9), получаем

$$\begin{aligned} n_1^{(i)} &= \frac{9}{\gamma_2^2} \left(\int_Y g^2(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2 - I^2(\mathbf{x}_i) \right), \\ n_2^{(i)} &= \frac{9}{\gamma_2^2} \left(\sum_{m=1}^{K_i^2} \psi_m^{(i)} \int_{B_m} g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2 - I^2(\mathbf{x}_i) \right). \end{aligned}$$

Отсюда

$$n_2^{(i)} - n_1^{(i)} = \frac{9}{\gamma_2^2} \sum_{m=1}^{K_i^2} \int_{B_m} (\psi_m^{(i)} - g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)) g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) dy_1 dy_2.$$

Используя условие Липшица для функции $g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2)$, оцениваем разность $\psi_m^{(i)} - g(\mathbf{x}_i, y_1, y_2) \leq 2Lh$ и, следовательно,

$$n_2^{(i)} - n_1^{(i)} \leq \frac{18LhI(\mathbf{x}_i)}{\gamma_2^2} = A_i h, \quad A_i = \frac{18LI(\mathbf{x}_i)}{\gamma_2^2} = \text{const.} \quad (11)$$

Поэтому $n_2^{(i)} \leq n_1^{(i)} + A_i/K_i$. Отсюда, предполагая, что $K_i + 1 \approx K_i$, из неравенства (10) получаем выражение

$$K_i^4(3a + b) + K_i^2(a + c - b)n_1^{(i)} + K_i \frac{(a + 3c)A_i\tilde{\psi}^{(i)} + 2Lbn_1^{(i)}}{\tilde{\psi}^{(i)}} + \frac{2LbA_i}{\tilde{\psi}^{(i)}} < 0. \quad (12)$$

Для каждого конкретного случая соотношение (12) дает выражение для параметра K_i . Так как для метода (4), (7), как правило, выполнено соотношение $K_i \ll n_2^{(i)}$, затраты на построение мажоранты и миноранты относительно невелики, и можно записать следующее асимптотическое выражение для параметра K_i :

$$K_i^2(a + c - b)n_1^{(i)} + K_i \frac{(a + 3c)A_i\tilde{\psi}^{(i)} + 2Lbn_1^{(i)}}{\tilde{\psi}^{(i)}} + \frac{2LbA_i}{\tilde{\psi}^{(i)}} < 0.$$

Анализ корней левой части позволяет сделать вывод о том, что последнее неравенство имеет место при

$$\begin{aligned} K_i > \left(\sqrt{\left(2bLn_1^{(i)}/\tilde{\psi}^{(i)} + (a + 3c)A_i \right)^2 + 8bLA_in_1^{(i)}(b - a - c)/\tilde{\psi}^{(i)}} + \right. \\ & \left. + \left(2bLn_1^{(i)}/\tilde{\psi}^{(i)} + (a + 3c)A_i \right) \right) / \left(2n_1^{(i)}(b - a - c) \right). \end{aligned} \quad (13)$$

Таким образом, в рассматриваемом случае при выполнении неравенства (13) двусторонний геометрический метод (4), (7) эффективнее стандартного метода (2).

4. Согласованный выбор параметров

В теории дискретно-стохастических методов важна проблема оптимального (согласованного) выбора соответствующих параметров [1, 8]. Для алгоритма (3) такими параметрами являются числа узлов M сетки $\{\mathbf{x}_i\}$ и число n_1 выборочных значений $\{\xi^{(j)}\}$. Ставится следующая задача условной оптимизации [1, 8]: найти минимум трудоемкости $\min_{M, n_1} S(M, n_1)$ при $T^{(B)}(M, n_1) = \gamma$, где γ — фиксированное положительное число, а $T^{(B)}$ — верхняя граница погрешности $\delta^{(B)}$ в норме функционального пространства B . Общая схема решения этой задачи такова: из соотношения для $T^{(B)}(M, n_1)$ один из параметров (например, n_1) выражается через другой (M), и соответствующее выражение подставляется в выражение для S , при этом получается функция одного переменного (M), которая и исследуется на минимум.

Рассмотрим такую задачу для простейшего метода зависимых испытаний для C -подхода (т. е. для случая $B = C(X)$) [1, 8]. Полагаем, что трудоемкость имеет вид произведения $S(M, n_1) = H_1 M n_1$, детерминированная компонента погрешности равна $\delta_1^{(C)} = H_2/M^{2/m}$, а стохастическая — $\delta_2^{(C)} = H_3/\sqrt{n_1}$. Имеем уравнение [1, 8]

$$T^{(C)}(M, n_1) = \frac{H_2}{M^{2/m}} + \frac{H_3}{\sqrt{n_1}} = \gamma. \quad (14)$$

Соображения о выборе констант H_1, H_2 и H_3 сформулированы в [8]. Имеем

$$n_1 = \frac{H_3^2}{(\gamma - H_2/M^{2/m})^2},$$

и требуется найти минимум функции

$$\tilde{S}(M) = \frac{H_1 H_3^2 M}{(\gamma - H_2/M^{2/m})^2}.$$

Приравнивая нулю производную

$$\frac{d\tilde{S}(M)}{dM} = \frac{H_1 H_3^2}{(\gamma - H_2/M^{2/m})^3} \left(\gamma - \frac{H_2}{M^{2/m}} \left(\frac{m+4}{m} \right) \right),$$

для условно-оптимальных параметров получаем выражения

$$M_{\text{opt}} = \left(\frac{H_2(m+4)}{m} \right)^{m/2} \gamma^{-m/2}, \quad n_{\text{opt}} = \frac{(H_3(m+4))^2}{16} \gamma^{-2}, \quad (15)$$

$$\tilde{S}_{\text{opt}} = \frac{H_1 H_2^{m/2} H_3^2 (m+4)^{2+m/2}}{16 m^{m/2}} \gamma^{-2-m/2}.$$

Заметим, что если нас интересует только порядок по γ оптимальных параметров M_{opt} и n_{opt} , т. е. соотношения вида

$$M_{\text{opt}} \asymp \gamma^{-m/2}, \quad n_{\text{opt}} \asymp \gamma^{-2}, \quad \tilde{S}_{\text{opt}} \asymp \gamma^{-2-m/2},$$

и трудоемкость S пропорциональна произведению Mn_1 , то достаточно приравнять детерминированную и стохастическую компоненты погрешности и получить требуемый порядок из соотношения (15).

Последнее соображение позволяет рекомендовать величину $\gamma_2 = \gamma/2$ (здесь γ — по-прежнему допустимый уровень погрешности) при подсчете константы A из (11) для выбора параметров алгоритма типа (3):

$$I(\mathbf{x}) \approx L_M \tilde{I}(\mathbf{x}) = \sum_{i=1}^M \hat{I}_{n_2}(\mathbf{x}_i) \varphi_i(\mathbf{x}) \quad (16)$$

с оценками (7) в узлах сетки.

В целом выбор параметров алгоритма (16) предлагается осуществлять следующим образом. Для заданного уровня погрешности γ из равенства

$$\frac{H_2}{M^{2/m}} = \frac{H_3}{\sqrt{n_1}} = \frac{\gamma}{2} = \gamma_2$$

выбираем

$$M = (2H_2)^{m/2} \gamma^{-m/2}, \quad n_1 = (2H_3)^2 \gamma^{-2} \quad \text{и} \quad n_1^{(1)} = \dots = n_1^{(M)} = n_1.$$

Согласно формуле (11) вычисляем

$$A_i = \frac{18 L I_\psi(\mathbf{x}_i)}{\gamma_2^2}, \quad I_\psi(\mathbf{x}_i) = \int_Y \psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y}) d\mathbf{y}.$$

Последний интеграл несложно вычислить в случае, когда $\psi(\mathbf{x}_i, \mathbf{y})$ — кусочно-постоянная функция (при этом сетка по \mathbf{y} берется произвольной и относительно “грубой”). Далее вычисляем $n_2^{(i)} = n_1 + A_i/K_i$, где

$$K_i = \left(\sqrt{\left(2bLn_1/\tilde{\psi}^{(i)} + (3c+a)A_i \right)^2 + 8bLA_in_1(b-a-c)/\tilde{\psi}^{(i)}} + \left(2bLn_1/\tilde{\psi}^{(i)} + (a+3c)A_i \right) \right) / (2n_1(b-a-c)) \quad (17)$$

(см. формулу (13)); затраты b и константа Липшица L полагаются равными для всех узлов $\{\mathbf{x}_i\}$. Выбираем

$$K = \max(K_1, \dots, K_M), \quad n_2 = \max(n_2^{(1)}, \dots, n_2^{(M)})$$

и используем далее полученные значения в алгоритме (16).

5. Результаты численных экспериментов

Численные эксперименты по сравнению оценок интеграла, зависящего от параметра, в узлах сетки проводились на примере функции

$$g(x, y_1, y_2) = \exp(-x + y_1 + y_2), \quad \text{при этом } I(x) = \exp(-x)(e - 1)^2.$$

Эта функция не является трудновычислимой, поэтому в экспериментах при определении каждого значения функции использовалась задержка времени $7.81 \cdot 10^{-5}$ с. Верхний уровень погрешности γ задавался равным 0.03. При этом $a = 2 \cdot 10^{-8}$, $b = 8.038 \cdot 10^{-5}$, $c = 4.01 \cdot 10^{-8}$ с. Использовались следующие оценки констант, участвующих в выражениях для оптимальных значений параметров M и n_1 : $H_2 = 1.00321$, $H_3 = 1.7217$. В таблице приводятся погрешности (ε_1 и ε_2) и времена счета (t_1 и t_2) для методов (3) и (16) соответственно при $M = 8$, $n_1 = 13174$. Число K_{opt} вычислялось по формуле (17). Исследовано изменение ситуации при отклонении от предложенного K_{opt} .

Параметр	$K_{\text{opt}} = 65$	$K = 55$	$K = 75$	$K = 25$	$K = 95$
n_2	46737	44906	36444	82985	31545
ε_1	$4.48 \cdot 10^{-3}$	$13.15 \cdot 10^{-3}$	$9.70 \cdot 10^{-3}$	$1.34 \cdot 10^{-3}$	$3.22 \cdot 10^{-3}$
t_1	8.382	8.542	8.562	8.503	8.482
ε_2	$2.48 \cdot 10^{-3}$	$4.69 \cdot 10^{-3}$	$12.03 \cdot 10^{-3}$	$7.62 \cdot 10^{-3}$	$3.43 \cdot 10^{-3}$
t_2	4.356	3.896	4.937	5.825	7.050

Тестовые эксперименты подтвердили преимущество алгоритма (16) по сравнению с алгоритмом (3) и показали, что выбор параметров, описанный в разд. 4, дает близкую к оптимальной трудоемкость алгоритма (16).

Список литературы

- [1] Михайлов Г.А., Войтишек А.В. Методы Монте-Карло. М.: Академия, 2006.
- [2] Стренг Г., Фикс Дж. Теория метода конечных элементов. М.: Мир, 1977.

- [3] МАРЧУК Г.И., АГОШКОВ В.И. Введение в проекционно-сеточные методы. М.: Наука, 1981.
- [4] Войтишек А.В., Дятлова Е.Г., Мезенцева Т.Е. Геометрический метод Монте-Карло и его модификации // Матер. V Междунар. семинара-совещания “Кубатурные формулы и их приложения”. Красноярск: Изд-во КГТУ, 2000. С. 46–54.
- [5] Соболь И.М. Численные методы Монте-Карло. М.: Наука, 1973.
- [6] Войтишек А.В., Ухинов С.А. Использование существенной выборки в методе Монте-Карло // Сиб. журн. вычисл. математики. 2001. Т. 4, № 2. С. 111–122.
- [7] Каблукова Е.Г. Двусторонний геометрический метод Монте-Карло // Тр. конф. молодых ученых. Новосибирск, 2002. С. 76–81.
- [8] Войтишек А.В. Дискретно-стохастические численные методы: Дис. ... д-ра физ.-мат. наук. Новосибирск, 2001. 264 с.

Поступила в редакцию 15 сентября 2006 г.