

3  
Б-68

V

ОБЪЕДИНЕННЫЙ ИНСТИТУТ ЯДЕРНЫХ ИССЛЕДОВАНИЙ

Лаборатория теоретической физики

P - 296

Ю.Н. Благовещенский

О ВЫЧИСЛЕНИИ ПОВТОРНЫХ  
ИНТЕГРАЛОВ МЕТОДОМ  
МОНТЕ-КАРЛО

Дубна, 1959 год

3  
Б-68

Р - 296

Ю.Н. Благовещенский

О ВЫЧИСЛЕНИИ ПОВТОРНЫХ  
ИНТЕГРАЛОВ МЕТОДОМ  
МОНТЕ-КАРЛО

## А н н о т а ц и я

В работе показывается, что метод, предложенный автором совместно с Г.И.Копыловым в работе<sup>1/6/</sup> для расчета повторных интегралов большой кратности, практически выгоднее других методов "Монте-Карло" для широкого класса функций.

Метод Монте-Карло или метод "Importance of sampling" /см. [5] / для вычисления интеграла

$$Y = \int_A f(x) dx, \quad (1/)$$

где  $f(x)$  - неотрицательная функция точек  $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)$  в области  $A$   $n$ -мерного пространства, как известно, состоит в следующем /см. 1, стр. 155/: производим выборку  $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(N)}$  из области  $A$  с плотностью распределения вероятностей  $\rho(x)$  и вычисляем величину  $Y_N$  по формуле:

$$Y_N = \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \xi(x^{(i)}) \quad \text{где} \quad \xi(x) = \frac{f(x)}{\rho(x)} \quad (2/)$$

Так как  $M\xi(x) = \int_A \xi(x)\rho(x)dx = \int_A f(x)dx = Y$ , то по неравенству Чебышева вероятность отклонения  $Y_N$  от  $Y$  на величину, не превосходящую  $\varepsilon$ , определяется из соотношения<sup>1/</sup>:

$$P\{|Y_N - Y| \leq \varepsilon\} \geq 1 - \frac{D\xi(x)}{N\varepsilon^2}. \quad (3/)$$

С точки зрения счета здесь две возможности: а/ выбрать  $\rho(x)$  так, чтобы  $D\xi(x)$  была возможно меньшей; б/ выбрать  $\rho(x)$  так, чтобы с наименьшей затратой времени получать точки  $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(k)}$  из области  $A$  с плотностью распределения вероятностей  $\rho(x)$ . Обычно исследовалась первая возможность /см. [1], [2], [3] и др./ . По поводу второй возможности в общем случае ничего сказать нельзя / в нескольких заметках изучалось лишь  $\rho(x) = \text{Const}$ ; см., например, [4] /. Однако можно дать вполне определенный рецепт, в том частном случае интеграла /1/, когда область  $A$  задается неравенствами:

$$\psi_k^-(x) \leq x_k \leq \psi_k^+(x), \quad \text{причем} \quad \psi_1^{\pm}(x) = \psi_1^{\pm} = \text{Const}; \quad \psi_k^{\pm}(x) = \psi_k^{\pm}(x_1, \dots, x_{k-1}); \quad k=2, \dots, n. \quad (4/)$$

<sup>1/</sup>  $M\xi(x)$  и  $D\xi(x)$  - математическое ожидание и дисперсия соответственно случайной величины  $\xi(x)$ .

Такие интегралы часто появляются в математике, физике и других разделах науки /см. [6] /.

Не уменьшая общности в /5/ можно считать, что

$$\psi_k^+(x) \equiv \psi_k(x); \quad \psi_k^-(x) \equiv 0; \quad \max_{x \in A} \psi_k(x) = 1 \quad \text{для } k=1, 2, \dots, n;$$

$$\text{и } \max_{x \in A} f(x) = m = 1$$

Если взять  $\rho(x) = \frac{1}{\prod_1^n \psi_k(x)}$ , то  $\int_A \rho(x) dx = 1$ ;  $\rho(x) \geq 0$  и, следовательно,  $\rho(x)$  - плотность распределения вероятностей в области  $A$ . Получение выборки  $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(N)}$  из области  $A$  происходит таким образом: точка  $x^{(k)} = (x_1^{(k)}, \dots, x_n^{(k)})$  выбирается так, что  $x_1^{(k)}$  распределено равномерно на отрезке  $[0, 1]$ ;  $x_2^{(k)}$  - на отрезке  $[0, \psi_1(x_1^{(k)})]$ ;  $x_n^{(k)}$  - на отрезке  $[0, \psi_{n-1}(x_1^{(k)}, x_2^{(k)}, \dots, x_{n-1}^{(k)})]$ . Легко проверить, что  $x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(N)}$  - выборка из точек, распределенных с заданной плотностью  $\rho(x) = \frac{1}{\prod_1^n \psi_k(x)}$  в области  $A$ .

Время  $T_1^{(N)}$ , потребное для вычисления  $\mathcal{Y}_N$ , очевидно, складывается из  $T = \sum_1^n T_i$ , где  $T_i$  - время, необходимое для вычисления  $\psi_i(x)$ ; из  $n\tau$ , где  $\tau$  - время получения равномерно распределенной на отрезке  $[a, b]$  точки и из  $t$  - времени, необходимого на вычисление  $\xi(x) = f(x) \cdot \prod_1^n \psi_i(x)$ . Откуда, используя формулу /4.4/ на стр.158 из [1], получаем, что для вычисления  $\mathcal{Y}_N$  с вероятностью 0,99 отклоняющегося от  $\mathcal{Y}$  не более, чем на  $\varepsilon$  необходимо время:

$$T_1^{(N)} = N(T + n\tau + t) = \frac{4,5}{\varepsilon^2} (T + n\tau + t). \quad /5/$$

Оценим теперь  $T_2^{(N')}$  - время, потребное для вычисления  $\mathcal{Y}_{N'}$  с теми же достоверностью и точностью, но с использованием плотности  $\rho(x)$  "близкой" к  $\frac{f(x)}{\mathcal{Y}}$  /точный смысл этому будет дан ниже/. Для широкого класса функций  $f(x)$  можно показать, что  $T_2^{(N')} > T_1^{(N)}$

для интегралов достаточно большой кратности. Основная трудность, которая возникает при использовании данной  $\rho(x)$  - это получение выборки. В работах [2], [3] предлагается способ получения неравномерных выборок для одномерного случая. Обобщение этого способа на случай  $n$  измерений практически невозможно, так как уже для  $n = 5 \div 7$  требуется машинная память порядка  $10^5 \div 10^7$  чисел. Поэтому для получения неравномерных выборок пользуются следующим приемом /см[3]/: выбирают  $x^{(k)} = (x_1^{(k)}, \dots, x_n^{(k)})$  равномерно из описанного около  $A$  прямоугольника  $E$  и  $\eta$  равномерно на  $[0, 1]$  и оставляют лишь те  $x^{(k)}$ , которые принадлежат  $A$  и для которых выполнено неравенство:  $\eta \leq f(x^{(k)})$ . Таким образом, если  $\gamma_n = \frac{V(E)}{\mathcal{Y}} \geq \frac{V(E)}{V(A)}$ , то для получения  $N'$  точек надо сделать, очевидно,  $\gamma_n N'$  "бросаний" в прямоуголь-

ник  $E$ . Величина  $V(G)$  обозначает объем области  $G$ . Пусть  $\rho(x)$  "близка" к  $\frac{f(x)}{j}$ , то есть  $\rho(x) = \frac{h(x)}{j}$ , где  $j = \int_A h(x) dx$ ,  $h(x) = f(x) - \varepsilon(x)$  и  $\max_{x \in A} |\varepsilon(x)| = \varepsilon_0$ . Из формулы /4.4/ /см. [1]/ следует, что число точек, необходимых для расчета при такой определяется из неравенства:

$$N' \geq \frac{4,5 \varepsilon_0^2}{\varepsilon^2}$$

При больших  $n$  /порядка 5, 6 и более/ обычно  $\varepsilon_0$  выбирается не менее 0,2, так как для вычисления  $\xi(x) = \frac{f(x)}{\rho(x)}$  требуется знать  $j$ , на подсчет которого затрачивается время, в большинстве случаев пропорциональное величине  $\varepsilon_0^{-n}$ . Учитывая это имеем:  $N' \geq \frac{0,18}{\varepsilon^2}$  и среднее необходимое числа "бросаемых" в  $E$  точек  $\bar{N}$  находится из неравенства:

$$\bar{N} \geq \frac{\gamma_n \cdot 0,18}{\varepsilon^2} \geq \frac{V(E) \cdot 0,18}{\varepsilon^2 \cdot V(A)}$$

Теперь по соображениям, аналогичным при рассмотрении  $T_1^{(N)}$ , легко получить, что

$$T_2^{(N')} \geq \frac{V(E) \cdot 0,18}{V(A) \cdot \varepsilon^2} [\tau n + T + t'], \quad t' \cong t, \quad /6/$$

где  $T$  и  $\tau$  те же, что и в /5/. Зная кроме того, что  $V(E)/V(A)$  практически для всех не прямоугольных областей быстро растет с ростом  $n$  /например, для  $n$ -мерного шара/, соотношение  $T_2^{(N')} > T_1^{(N)}$  становится очевидным. Сравнение расчета с  $\rho(x) = \frac{1}{\prod_{i=1}^n \varphi_i(x)}$  с расчетом, когда  $\rho(x) = Const$  приведено в работе [6], где и был впервые автором совместно с Г.И.Копыловым предложен описанный для областей вида /4/ способ.

Работа поступила в издательский отдел 28 января 1959 года.

### Л и т е р а т у р а

- [1] - Д.Кертисс. Методы "Монте-Карло" для итерации линейных операторов, УМН, т.Х11, вып.5, 1957.
- [2] - Статья I.W.Butler в книге: "Simposium on Monte-Karlo Methods", New York
- [3] - Статья Н.Kahn в книге /смотри [2]/ стр.146-191.
- [4] - И.М.Соболь, Многомерные интегралы и метод Монте-Карло, ДАН, т.114, № 4, стр.706, 1957 г.
- [5] - W.E. Deming, Some Theory of Sampling, New York, 1950.
- [6] - Ю.Н.Благовещенский и Г.И.Копылов. Вычисление статистических весов методом Монте-Карло, г.Дубна, ОИЯИ, р-213, 1958 г.