

бол. Гипербола по определению – это геометрическое место точек, разность расстояний которых до двух данных точек, называемых фокусами гиперболы, есть величина постоянная. Согласно теории интерференции, минимум интенсивности соответствует точкам, в которые волны приходят с разностью хода  $\Delta d = (2k + 1) \cdot \lambda/2$ ;  $k = 0, 1, 2, 3, \dots$ . Геометрические места таких точек на плоскости представляют собой семейство гипербол, в фокусах которых расположены излучатели.

Таблица 4 – Расстояние между ветвями гиперболы

k	Средняя разность расстояний, ( $\Delta r$ ), см		
0	$9 - 7,2 = 1,8$ ;	$11 - 9 = 2$ ;	$16 - 14 = 2$
1	$12 - 6 = 6$ ;	$15 - 9 = 6$ ;	$20 - 14 = 6$
2	$24 - 14 = 10$ ;	$19 - 9 = 10$ ;	$14 - 4 = 10$
3	$23 - 9 = 14$ ;	$19 - 5 = 14$ ;	$17 - 3 = 14$

Вывод: при переходе от одной линии ко второй и т. д. разность расстояний увеличивается  $2:6:10:14 \dots$  т.е.  $1:3:5:7 \dots$ . Экспериментальные данные совпадают с теоретическими, если положить  $\Delta r = \lambda/2$ . (см. таблицу 3)

**Список цитированных источников**

1. Александров, Н.В. Курс общей физики. Механика / Н.В. Александров, А.Я. Яшкин. – Москва: Просвещение, 1978.
2. Бутиков, Е.И. Физика для углубленного изучения / Е.И. Бутиков, А.С. Кондратьев. – Москва-Санкт-Петербург: ФИЗМАТЛИТ, 2000.
3. Уоккер, Дж. Физический фейерверк. – М.: Мир, 1979.
4. Квант: журнал. – 1978. – № 8.
5. Квант: журнал. – 1976. – № 5.
6. Брэгг, Уильям. Мир света. Мир звука. – М.: Наука, 1967.
7. Шахмаев, Н.М. Физика: ч. II. – М.: Высшая школа, 1977. – Ч. 2.

УДК 517.8

**Липовцев А.П.**

**Научные руководители: к.т.н., доцент Махнист Л.П., к.ф.-м.н., доцент Каримова Т.И.**

**О МОМЕНТАХ БИНОМИАЛЬНОГО РАСПРЕДЕЛЕНИЯ**

Биномиальное распределение (распределение Бернулли) – распределение вероятностей случайной величины  $X$ , принимающей целочисленные значения  $k = 0, 1, 2, \dots, n$  с вероятностями соответственно

$$P(X = k) = p_k(n, p) = C_n^k p^k (1 - p)^{n-k} = C_n^k p^k q^{n-k},$$

где  $C_n^k = \frac{n!}{k!(n-k)!}$  – биномиальный коэффициент,  $0 \leq k \leq n$  – параметр биномиального распределения ( $q = 1 - p$ ), называемый вероятностью положительного исхода.

**Ряд распределения:**

$X$	0	1	2	...	$k$	...	$n - 2$	$n - 1$	$n$
$P_k$	$q^n$	$npq^{n-1}$	$C_n^2 p^2 q^{n-2}$	...	$C_n^k p^k q^{n-k}$	...	$C_n^{n-2} p^{n-2} q^2$	$np^{n-1} q$	$p^n$

Начальным моментом  $n$ -го порядка ( $n = 0, 1, 2, \dots$ ) случайной величины называется  $\alpha_n = M(X^n)$ .

$$\begin{aligned} \text{Заметим, что } \alpha_0 &= \sum_{k=0}^n p_k = \sum_{k=0}^n C_n^k p^k q^{n-k} = (p+q)^n = 1, \\ \alpha_1 &= \sum_{k=0}^n k p_k = \sum_{k=0}^n k C_n^k p^k q^{n-k} = \sum_{k=0}^n k \frac{n!}{k!(n-k)!} p^k q^{n-k} = n p \sum_{k=1}^n \frac{(n-1)!}{(k-1)!(n-k)!} p^{k-1} q^{n-k} = \\ &= n p \sum_{k=1}^n C_{n-1}^{k-1} p^{k-1} q^{n-k} = n p \sum_{k=0}^{n-1} C_{n-1}^k p^k q^{n-1-k} = n p (p+q)^{n-1} = n p - \text{математическое} \end{aligned}$$

ожидание.

Начальным факториальным моментом  $n$ -го порядка ( $n = 0, 1, 2, \dots$ ) случайной величины  $X$  называется  $\alpha_{[n]} = M(X^{[n]}) = M(X(X-1)\dots(X-n+1))$ . Заметим, что  $\alpha_{[0]} = 1$ ,  $\alpha_{[1]} = M(X)$ .

Найдем начальный факториальный момент 2-го порядка биномиального распределения:

$$\begin{aligned} \alpha_{[2]} &= M(X^{[2]}) = M(X(X-1)) = \sum_{k=0}^n k(k-1) C_n^k p^k q^{n-k} = \sum_{k=2}^n \frac{k(k-1)n!}{k!(n-k)!} p^k q^{n-k} = \\ &= n(n-1) \sum_{k=2}^n C_{n-2}^{k-2} p^k q^{n-k} = n(n-1) p^2 \sum_{k=0}^{n-2} C_{n-2}^k p^k q^{n-2-k} = n(n-1) p^2. \end{aligned}$$

Найдем начальные факториальные моменты  $m$ -го порядка биномиального распределения:

$$\begin{aligned} \alpha_{[m]} &= M(X^{[m]}) = M(X(X-1)\dots(X-m+1)) = \sum_{k=0}^n k(k-1)\dots(k-m+1) C_n^k p^k q^{n-k} = \\ &= \sum_{k=m}^n k(k-1)\dots(k-m+1) \frac{n!}{k!(n-k)!} p^k q^{n-k} = \sum_{k=m}^n n(n-1)\dots(n-m+1) \frac{(n-m)!}{(k-m)!(n-k)!} p^k q^{n-k} = \\ &= n^{[m]} \sum_{k=m}^n C_{n-m}^{k-m} p^k q^{n-k} = n^{[m]} p^m \sum_{k=m}^n C_{n-m}^{k-m} p^{k-m} q^{n-k} = n^{[m]} p^m (p+q)^{n-m} = n^{[m]} p^m. \end{aligned}$$

Тогда для начальных факториальных моментов  $m$ -го порядка биномиального распределения выполняется  $\alpha_{[m]} = n^{[m]} p^m$ . Следовательно:

$$\begin{aligned} \alpha_{[1]} &= n^{[1]} p = n p, & \alpha_{[2]} &= n^{[2]} p^2 = n(n-1) p^2, & \alpha_{[3]} &= n^{[3]} p^3 = n(n-1)(n-2) p^3, \\ \alpha_{[4]} &= n^{[4]} p^4 = n(n-1)(n-2)(n-3) p^4, & \alpha_{[5]} &= n^{[5]} p^5 = n(n-1)(n-2)(n-3)(n-4) p^5, \dots \end{aligned}$$

Учитывая, что начальные моменты  $n$ -го порядка случайной величины  $X$  связаны с ее начальными факториальными моментами соотношением

$$\alpha_n = \sum_{m=1}^n S_m^{(n)} \alpha_{[m]},$$

где коэффициенты  $S_m^{(n)}$  – числа Стирлинга второго рода, найдем некоторые начальные моменты:

$$\begin{aligned} \alpha_1 &= \alpha_{[1]} = n p - \text{математическое ожидание,} \\ \alpha_2 &= \alpha_{[2]} + \alpha_{[1]} = n(n-1) p^2 + n p, \\ \alpha_3 &= \alpha_{[3]} + 3\alpha_{[2]} + \alpha_{[1]} = n(n-1)(n-2) p^3 + 3n(n-1) p^2 + n p, \\ \alpha_4 &= \alpha_{[4]} + 6\alpha_{[3]} + 7\alpha_{[2]} + \alpha_{[1]} = \\ &= n(n-1)(n-2)(n-3) p^4 + 6n(n-1)(n-2) p^3 + 7n(n-1) p^2 + n p. \end{aligned}$$

Центральным моментом  $n$ -го порядка случайной величины  $X$  называется  $\mu_n = M((X - M(X))^n)$ . Очевидно, что  $\mu_0 = 1$ ,  $\mu_1 = 0$ ,  $\mu_2 = D(X)$ . Центральные моменты  $n$ -го порядка случайной величины  $X$  связаны с ее начальными моментами соотношением

$$\mu_n = M((X - M(X))^n) = M\left(\sum_{m=0}^n (-1)^m C_n^m X^{n-m} \alpha_1^m\right) = \sum_{m=0}^n (-1)^m C_n^m \alpha_{n-m} \alpha_1^m.$$

Найдем некоторые центральные моменты  $n$ -го порядка:

$$\begin{aligned} \mu_2 &= \alpha_2 - \alpha_1^2 = n(n-1)p^2 + np - (np)^2 = -np^2 + np = np(-p+1); \\ \mu_3 &= \alpha_3 - 3\alpha_2\alpha_1 + 2\alpha_1^3 = n(n-1)(n-2)p^3 + 3n(n-1)p^2 + np - \\ &- 3(n(n-1)p^2 + np)np + 2(np)^3 = 2np^3 - 3np^2 + np = np(2p^2 - 3p + 1); \\ \mu_4 &= \alpha_4 - 4\alpha_3\alpha_1 + 6\alpha_2\alpha_1^2 - 3\alpha_1^4 = n(n-1)(n-2)(n-3)p^4 + 6n(n-1)(n-2)p^3 + 7n(n-1)p^2 + np - \\ &- 4(n(n-1)(n-2)p^3 + 3n(n-1)p^2 + np)np + 6(n(n-1)p^2 + np)(np)^2 - 3(np)^4 = \\ &= (3n^2 - 6n)(p^4 - 2p^3 + p^2) - np^2 + np. \end{aligned}$$

$$\text{Кoeffициент асимметрии } A = \frac{\mu_3}{\sigma^3} = \frac{npq(q-p)}{(\sqrt{npq})^3} = \frac{q-p}{\sqrt{npq}}.$$

Биномиальный закон распределения имеет положительную (отрицательную) асимметрию, если  $q-p=1-2p > 0$  ( $1-2p < 0$ ) или  $p > 0,5$  ( $p < 0,5$ ).

Экссесса коэффициент (экссесс — скалярная характеристика островершинности графика плотности вероятности унимодального распределения)

$$\begin{aligned} E &= \frac{\mu_4}{\sigma^4} - 3 = \frac{3n(n-2)p^2q^2 + npq}{(npq)^2} - 3 = \frac{3n^2p^2q^2 - 6np^2q^2 + npq}{(npq)^2} - 3 = \\ &= \frac{-6npq + 1}{npq} = \frac{6p^2 - 6p + 1}{npq} = \frac{6\left(p - \frac{3-\sqrt{3}}{6}\right)\left(p - \frac{3+\sqrt{3}}{6}\right)}{npq}. \end{aligned}$$

$$E'(p) = \left(\frac{6p^2 - 6p + 1}{np(1-p)}\right)' = \frac{1}{n} \left(-6 + \frac{1}{p(1-p)}\right)' = \frac{1}{n} \left(-6 + \frac{1}{p} + \frac{1}{1-p}\right)' = \frac{2p-1}{np^2(1-p)^2}.$$

Экссесса коэффициент  $E < 0$ , если  $\frac{3-\sqrt{3}}{6} < p < \frac{3+\sqrt{3}}{6}$  и  $E > 0$ , если

$$0 < p < \frac{3-\sqrt{3}}{6} \text{ или } \frac{3+\sqrt{3}}{6} < p < 1.$$

Мода распределения  $M_0(X) = k_0$ , если  $p_{k_0}(n, p) \geq p_{k_0-1}(n, p)$  и  $p_{k_0}(n, p) \geq p_{k_0+1}(n, p)$ .

Неравенство  $p_{k_0}(n, p) \geq p_{k_0-1}(n, p)$  выполняется, если  $C_n^{k_0} p^{k_0} q^{n-k_0} \geq C_n^{k_0-1} p^{k_0-1} q^{n-(k_0-1)}$  или  $\frac{n! p^{k_0} q^{n-k_0}}{k_0!(n-k_0)!} \geq \frac{n! p^{k_0-1} q^{n-k_0+1}}{(k_0-1)!(n-k_0+1)!}$ , т.е., когда  $(n-k_0+1)p \geq k_0q$  или  $np + p \geq k_0$ .

Неравенство  $p_{k_0}(n, p) \leq p_{k_0+1}(n, p)$  выполняется, если

$$C_n^{k_0} p^{k_0} q^{n-k_0} \geq C_n^{k_0+1} p^{k_0+1} q^{n-(k_0+1)} \text{ или } \frac{n! p^{k_0} q^{n-k_0}}{k_0!(n-k_0)!} \geq \frac{n! p^{k_0+1} q^{n-k_0-1}}{(k_0+1)!(n-k_0-1)!},$$

т.е., когда  $(k_0+1)q \geq (n-k_0)p$  или  $k_0 \geq np - q$ .

Следовательно, для моды  $M_0(X) = k_0$  выполняется неравенство  $np - q \leq k_0 \leq np + p$  или, когда  $k_0$  принадлежит отрезку  $[np - q, np + p]$ , который имеет длину, равную  $(np + p) - (np - q) = p + q = 1$ .

Таким образом, если  $(np + p) \notin N$ , то распределение имеет моду  $M_0(X) = [np + p]$ , где  $[np + p]$  – целая часть числа  $(np + p)$ , и распределение является **унимодальным**.

Если же  $(np + p) \in N$ , то распределение имеет две моды  $M_0(X) = np + p - 1 = np - q$  и  $M_0(X) = np + p$ , и распределение является **бимодальным**.

Заметим, что распределение является бимодальным, если  $np + p = m \in N$  или когда  $p = \frac{m}{n+1}$ , где  $m \in N$  и  $m < n + 1$ .

#### Список цитированных источников

1. Вентцель, Е.С. Теория вероятностей / Е.С. Вентцель. – М.: Высшая школа, 1999. – 576 с.
2. Корн, Г. Справочник по математике для научных работников и инженеров / Г. Корн, Т. Корн – М.: Наука, 1977. – 831 с.

УДК 519.853.3

Мокин А.А., Бруцкий В.Р.

Научный руководитель: к.ф.-м.н., доцент Ракецкий В.М.

### ЧИСЛЕННОЕ СРАВНЕНИЕ ПРЯМОГО ОПОРНОГО МЕТОДА С МЕТОДАМИ СОПРЯЖЕННЫХ НАПРАВЛЕНИЙ

**1. Введение.** Целью настоящей работы является экспериментальное исследование прямого опорного метода для минимизации выпуклых функций [1] и его сравнение с другими известными методами. В качестве объекта для проведения численного эксперимента рассматривается задача безусловной оптимизации

$$f(x) \rightarrow \min, x \in R^n, \quad (1)$$

где  $f(x)$  – строго выпуклая функция, т.е. в задаче (1) всегда существует единственное решение  $x^*$  – точка минимума функции  $f(x)$ , которая удовлетворяет необходимым и достаточным условиям оптимальности

$$\Delta_j(x) = \frac{d}{dx_j} f(x) = 0, \quad j = \overline{1, n}. \quad (2)$$

Для выяснения эффективности прямого опорного метода и получения данных для анализа и сравнения в эксперименте использовались:

1) метод сопряженных градиентов Флетчера-Ривса [2]. Выбор этого известного метода в качестве одного из эталонов для сравнения обусловлен его алгоритмической простотой и низкой трудоемкостью итерации, что обеспечивает высокую эффективность метода на задачах невысокой размерности. Его недостатком является чувствительность к вычислительным погрешностям, что снижает его эффективность особенно для задач с большим числом переменных;

2) метод Давидона-Флетчера-Пауэлла [2]. Этот метод относится к группе квазиньютоновских методов, которые для организации итерационных вычислений используют специальную вспомогательную матрицу, в которой накапливается информация о структуре минимизируемой функции. Итерация квазиньютоновских методов отличается большей трудоемкостью в сравнении с методом сопряженных градиентов. Однако, благодаря ис-