

Инвариантные методы многомерного статистического анализа

Буздалин Алексей Владимирович

Оглавление

Введение.

1. Функциональные свойства базового отображения.

1. Определение базового отображения.
2. Измеримость образа базового отображения.
3. Измеримость базового отображения и свойство сохранения меры.
4. Определение отображения обратного к базовому.
5. Измеримость отображения обратного к базовому.

2. Связь многомерных и одномерных распределений.

1. Отображения случайных величин.
2. Инъекция многомерных распределений.
3. Абсолютно непрерывные распределения.
4. Связь функций распределений.

3. Некоторые применения связей многомерных и одномерных распределений.

1. Многомерные аналоги критериев Колмогорова, Смирнова.
2. Критерий однородности процессов восстановления.
3. Вычисление математических ожиданий.
4. Сохранение метрик.
5. Моделирование случайных векторов и случайных величин.

Заключение.

Список литературы.

Введение

Первым свидетелем оказался Болванщик...

-Прошу прощения, Ваше Величество, - начал он, - что я сюда явился с чашкой... Не успел кончить пить чай...

-Мог бы и успеть, - сказал Король. - Ты когда начал?...

-Четырнадцатого марта, кажется, - проговорил он.

-Пятнадцатого, - сказал Мартовский Заяц.

-Шестнадцатого, - пробормотала Соня.

-Запишите, - велел Король присяжным, и они быстро записали все три даты на грифельных досках, а потом сложили их и перевели в шиллинги и пенсы...

Льюис Кэрролл

Задача исследования свойств многомерных распределений часто принципиально отличается от задачи изучения свойств одномерных распределений. Методы математической статистики, хорошо работающие на одномерных данных, перестают работать на многомерных из-за резкого возрастания необходимого числа производимых операций. Более того, существуют методы вообще не имеющие многомерных аналогов. Решение проблемы может заключаться в снижении размерности задачи, то есть в сведении изучения многомерных распределений к изучению одномерных. Стоит отметить,

что задача не сводится просто к изучению, так называемых, маргинальных распределений (распределений координат случайного вектора), так как маргинальные распределения не задают общего распределения.

Для решения проблемы предлагается следующий подход. Строится некоторое специфическое отображение \mathbf{R}^k в \mathbf{R} , далее именуемое “базовым отображением”, изучаемый случайный вектор преобразуется с помощью базового отображения в одномерную случайную величину, по распределению которой можно однозначно восстановить отображаемое многомерное распределение. Тем самым, решается задача снижения размерности.

В первой главе дается определение базового отображения и изучаются основные его функциональные свойства, такие как: инъективность, измеримость, сохранение меры, измеримость обратного отображения и другие. Именно свойство измеримости позволяет переводить случайные вектора в одномерные случайные величины.

Во второй главе приводятся базисные результаты, связывающие многомерные и одномерные распределения. Доказывается, что базовое отображение задает инъекцию множества многомерных распределений в множество одномерных и биекцию множества многомерных абсолютно непрерывных распределений на множество одномерных абсолютно непрерывных распределений. Доказываются конкретные формулы, связывающие плотности и функции многомерных и одномерных абсолютно непрерывных распределений.

В третьей главе показаны некоторые применения предложенного подхода к изучению многомерных распределений. Удастся построить многомерные аналоги критериев Колмогорова, Смирнова, а также критерий однородности двух процессов восстановлений, наблюдаемых на конечном интервале времени. Тем самым, базовое отображение может применяться при снижении размерности и бесконечномерных задач. Далее показано, как полученные результаты могут быть применены при моделировании случайных векторов и увеличении объемов датчиков случайных чисел, а также в методе Монте-Карло. Доказаны теоремы, связывающие метрики на многомерных и одномерных распределениях.

Анализируя совокупность результатов, полученных при применении предлагаемого принципа снижения размерности задачи изучения многомерных распределений, можно с уверенностью сказать, что предложенный подход достаточно перспективен и требует дальнейшего изучения.

15.07.96

1. Функциональные свойства базового отображения.

В первой главе будут даны определения базового отображения и отображения обратного к базовому, а также исследованы основные функциональные свойства этих отображений.

1.1. Определение базового отображения.

Сначала построим отображение f , действующее из k -мерного куба $[0,1]^k$ в отрезок $[0,1]$ ($f:[0,1]^k \rightarrow [0,1]$).

Пусть вектор $a = (a^1, \dots, a^k) \in [0,1]^k$ и $a^i = 0, a_1^i a_2^i a_3^i \dots$ десятичное представление чисел, $i = 1, \dots, k$. Положим по определению

$$f(a) = 0, a_1^1 a_1^2 \dots a_1^k a_2^1 a_2^2 \dots a_2^k a_3^1 a_3^2 \dots a_3^k \dots$$

Если число a^i можно представить в виде $\frac{p}{10^q}$, где $p, q \in \mathbb{N}$, то оно имеет два десятичных представления, одно с нулем в периоде, другое с девяткой в периоде. Для однозначного определения отображений условимся брать представления с девяткой в периоде. То есть

$$f\left(\frac{1}{2}, 0\right) = 0,409090909\dots$$

где $f:[0,1]^2 \rightarrow [0,1]$. Причина данного выбора станет понятна из дальнейшего изучения свойств базового отображения.

Зададим теперь отображение на всем пространстве \mathbb{R}^k . Пространство \mathbb{R}^k можно представить в виде счетного объединения квадратов вида

$$\left[m^1, m^1 + 1 \right] \times \dots \times \left[m^k, m^k + 1 \right],$$

где $m^i \in \mathbb{Z}, i = 1, \dots, k$. Пусть $[n, n+1], n \in \mathbb{N}$, некоторый отрезок числовой прямой \mathbb{R} , зададим отображение f на $\left[m^1, m^1 + 1 \right] \times \dots \times \left[m^k, m^k + 1 \right]$ в $[n, n+1]$ по формуле

$$f(a) = f(a - m) + n,$$

где $a = (a^1, \dots, a^k) \in \left[m^1, m^1 + 1 \right] \times \dots \times \left[m^k, m^k + 1 \right], m = (m^1, \dots, m^k)$. Так как существует взаимнооднозначное соответствие между всеми квадратами вида

$\left[m^1, m^1 + 1 \right] \times \dots \times \left[m^k, m^k + 1 \right]$ и всеми отрезками $[n, n+1]$, то тем самым, мы задали отображение на всем пространстве \mathbb{R}^k .

Особой чертой вышеопределенного базового отображения является инъективность, то есть отображение переводит различные вектора в различные точки действительной прямой. Данное свойство легко следует из определения отображения.

Замечание: Для простоты, в дальнейшем будем рассматривать отображение f из \mathbb{R}^2 в \mathbb{R} . Для общего случая все последующие утверждения доказываются совершенно аналогично. Так как отображение f строится на базе отображения, действующего из $[0,1]^2$ в $[0,1]$, то более того, часто доказательства теорем будем вести в предположении, что f действует из $[0,1]^2$ в $[0,1]$.

1.2. Измеримость образа базового отображения.

Теорема 1: $f(\mathbb{R}^k)$ борелевское множество и мера Лебега множества $\mathbb{R} \setminus f(\mathbb{R}^k)$ равна нулю
 $(\mu(\mathbb{R} \setminus f(\mathbb{R}^k)) = 0)$.

Доказательство: пусть $A = f([0,1]^2)$, $\bar{A} = [0,1] \setminus A$, тогда, учитывая замечание п.1.1., докажем, что A , борелевское множество и $\mu(\bar{A}) = 0$.

Нетрудно заметить, что

$$\bar{A} = \left\{ x \in [0,1] \mid \exists N_0 \in \mathbb{N} : x_{N_0+2n} = 0 \forall n \in \mathbb{N}, x \neq \frac{p}{10^q} \right\},$$

где x имеет десятичное представление $x = 0, x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 \dots$.

Множество \bar{A} можно разбить на два подмножества C_1, C_2 , где

$$C_1 = \{x \in \bar{A} : N_0 = 2n, n \in \mathbb{N}\},$$

$$C_2 = \{x \in \bar{A} : N_0 = 2n - 1, n \in \mathbb{N}\},$$

$$\bar{A} = C_1 \cup C_2.$$

Пусть

$$C_1^0 = \{c = 0, c_1 0 c_3 0 c_5 \dots \mid c_i \in \{0, 1, \dots, 9\}\},$$

$$C_2^0 = \{c = 0, 0 c_2 0 c_4 0 \dots \mid c_i \in \{0, 1, \dots, 9\}\}.$$

Нетрудно заметить, что множество C_1 можно представить в виде счетного объединения следующего вида

$$C_1 = \bigcup_{n=1}^{\infty} \{y_n + c \mid c \in C_1^0\}, \quad y_n \in \mathcal{Q}$$

где y_n имеет вид

$$y_n = 0, 0 y_n^2 0 y_n^4 0 \dots 0 y_n^{N_0} 0 0 0 \dots$$

По аналогии множество C_1 представляется как

$$C_2 = \bigcup_{n=1}^{\infty} \{z_n + c \mid c \in C_2^0\}, \quad z_n \in \mathcal{Q}$$

Докажем что C_1^0, C_2^0 являются борелевскими множествами нулевой меры.

Нетрудно заметить, что

$$C_1^0 \subset \bigcup_{k=1}^{10^N} [\tilde{c}_k^N, \tilde{c}_k^N + \delta_N]$$

и

$$\sum_{k=1}^{10^N} \mu[\tilde{c}_k^N, \tilde{c}_k^N + \delta_N] = 10^N \cdot \frac{1}{10^{2N}} = \frac{1}{10^N}$$

Откуда видно, что C_1^0 измеримое по Лебегу множество нулевой меры. Обозначим

$$B_N^1 = \bigcup_{k=1}^{10^N} [\tilde{c}_k^N, \tilde{c}_k^N + \delta_N].$$

Заметим, что $B_{N+1}^1 \subset B_N^1 \quad \forall N$ и

$$C_1^0 = \bigcap_{N=1}^{\infty} B_N^1$$

Так как B_N^1 борелевские, то и C_1^0 принадлежит борелевской σ -алгебре. Аналогично доказывается, что множество C_2^0 также борелевское нулевой меры. Таким образом, теорема полностью доказана.

1.3. Измеримость базового отображения и свойство сохранения меры.

Теорема 2: базовое отображение измеримо и сохраняет меру.

Доказательство: учитывая замечание п.1.1., для доказательства теоремы достаточно проверить, что

$\forall x \in [0,1] \quad A_x = \{a \in [0,1]^2 : f(a) < x\}$ борелевское и мера Лебега этого множества равна x
 $(\mu^2 A_x = x).$

Пусть

$$x = 0, x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 \dots,$$

$$a^1 = 0, a_1^1 a_2^1 a_3^1 \dots,$$

$$a^2 = 0, a_1^2 a_2^2 a_3^2 \dots,$$

$$a = (a^1, a^2)$$

Введем следующие обозначения

$$A_x^{2N} = \left\{ a \in [0,1]^2 : a_n^1 = x_{2n-1}, n = 1, \dots, N, a_k^1 = x_{2k}, k = 1, \dots, N-1, a_N^2 < x_{2N} \right\},$$

$$A_x^{2N-1} = \left\{ a \in [0,1]^2 : a_n^1 = x_{2n-1}, a_n^1 = x_{2n}, k = 1, \dots, N-1, a_N^1 < x_{2N-1} \right\}.$$

Или что тоже самое

$$A_x^n = f^{-1} \left(\left[0, x_1 x_2 \dots x_{n-1} 000 \dots ; 0, x_1 x_2 \dots x_n 000 \dots \right] \right), n \in N.$$

Докажем что координатные прямоугольники с непересекающимися внутренностями и

$$x \notin f_{[x]} \left([0,1]^{[x]} \right),$$

Рассмотрим конструкцию множеств A_x^k более подробно.

Выпишем A_x^{2N} , $A_x^{2N} = [\alpha_1(N), \alpha_2(N)] \times [\beta_1(N), \beta_2(N)]$, где

$$\alpha_1(N) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} 000 \dots,$$

$$\alpha_2(N) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} 999 \dots,$$

$$\beta_1(N) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} 000 \dots,$$

$$\beta_2(N) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} x_{2N} 00 \dots,$$

$$\alpha_2(N) - \alpha_1(N) = \frac{1}{10^N}, \quad \beta_2(N) - \beta_1(N) = \frac{x_{2N}}{10^N},$$

следовательно,

$$\mu^2 A_x^{2N} = \frac{x_{2N}}{10^{2N}}.$$

Выпишем $A_x^{2(N+1)}$,

$$\alpha_1(N+1) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} x_{2N+1} 000\dots,$$

$$\alpha_1(N+1) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} x_{2N+1} 999\dots,$$

$$\beta_1(N+1) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} x_{2N} 000\dots,$$

$$\beta_2(N+1) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} x_{2N} x_{2N+2} 00\dots$$

Аналогично $A_x^{2N-1} = \left[\alpha_1'(N), \alpha_2'(N) \right] \times \left[\beta_1'(N), \beta_2'(N) \right]$, где

$$\alpha_1'(N) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-3} 000\dots,$$

$$\alpha_1'(N) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} 000\dots,$$

$$\beta_1'(N) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} 000\dots,$$

$$\beta_2'(N) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} 999\dots,$$

$$\alpha_2'(N) - \alpha_1'(N) = \frac{x_{2N-1}}{10^N}, \quad \beta_2'(N) - \beta_1'(N) = \frac{1}{10^{N-1}},$$

следовательно,

$$\mu^2 A_x^{2N-1} = \frac{x_{2N-1}}{10^{2N-1}}.$$

Выпишем A_x^{2N+1} ,

$$\alpha_1'(N+1) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} 000\dots,$$

$$\alpha_1'(N+1) = 0, x_1 x_3 \dots x_{2N-1} x_{2N+1} 000\dots,$$

$$\beta_1'(N+1) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} x_{2N} 000\dots,$$

$$\beta_2'(N+1) = 0, x_2 x_4 \dots x_{2N-2} x_{2N} 999\dots$$

Эти множества будут взаимно располагаться именно так, как показано на рисунке.

Таким образом,

$$\mu^2 A_x = \mu^2 \bigcup_{n=1}^{\infty} A_x^n = \sum_{n=1}^{\infty} \mu^2 A_x^n = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{x_n}{10^n} = x$$

Необходимо отметить, что $\mu^2 A_x$ не зависит от десятичного представления числа x .

Если

$$x' = 0, x_1 x_2 \dots x_k 000\dots,$$

$$x'' = 0, x_1 x_2 \dots (x_k - 1) 999\dots,$$

то очевидно,

$$A_{x''} \subseteq A_{x'}$$

и значит

$$\mu^2 A_{x''} = \mu^2 A_{x'} = x'$$

Заметим что последовательность точек

$$(\alpha_i(N), \beta_i(N)) \longrightarrow f^{-1}(x), \quad (N \longrightarrow \infty),$$

Что обуславливает выбор десятичного представления чисел a^i вида $\frac{p}{10^q}$ с бесконечным числом девяток в десятичном представлении. Если выбрать альтернативное задание отображения, то последовательность $(\alpha_i(N), \beta_i(N))$ может не сходиться к точке $f^{-1}(x)$.

Теорема доказана.

1.4. Определение отображения обратного к базовому.

Как было отмечено в п.1.1., отображение f осуществляет инъекцию множества $[0,1]^k$ в $[0,1]$. Таким образом, мы фактически уже имеем определение отображения обратного к базовому на множестве $f([0,1]^k)$, остается доопределить его на множестве $[0,1] \setminus f([0,1]^k)$, так как обратное отображение на всем пространстве \mathbb{R} задается через обратное отображение на отрезке $[0,1]$. Для простоты будем считать, что $k = 2$. Заметим, что

$$[0,1] \setminus f([0,1]^2) = \left\{ x \in [0,1] \mid \exists N_0 \in \mathbb{N}: x_{N_0+2N} = 0 \forall n \in \mathbb{N}, \quad x \neq \frac{p}{10^q} \right\},$$

где $x = 0, x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 \dots$.

Поступим следующим образом: пусть $x \in [0,1] \setminus f([0,1]^2)$, положим

$$f^{-1}(x) = (a^1, a^2),$$

где

$$a^1 = 0, x_1 x_3 x_5 \dots,$$

$$a^2 = 0, x_2 x_4 x_6 \dots.$$

Заметим, что при таком задании обратного отображения не возникает никаких проблем с выбором десятичного представления аргумента.

Отображение f^{-1} не является биективным, но сюръективно, то есть

$$f^{-1}([0,1]) = [0,1]^2$$

и существуют точки $x_1, x_2 \in [0,1]$, $x_1 \neq x_2: f^{-1}(x_1) = f^{-1}(x_2)$. В связи с чем не возникает проблемы решать вопрос об измеримости образа обратного отображения.

Таким образом, чтобы получить $f^{-1}(x)$ надо выбрать десятичное представление числа x

$$x = 0, x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 \dots,$$

не имеющее ноль в периоде, и определить

$$f^{-1}(x) = (a^1, a^2),$$

где

$$a^1 = 0, x_1 x_3 x_5 \dots,$$

$$a^2 = 0, x_2 x_4 x_6 \dots.$$

1.5. Измеримость отображения обратного к базовому.

Разобьем каждую сторону квадрата $[0,1]^2$ на 10^N равных отрезка, что порождает разбиение квадрата на 10^{2N} одинаковых квадратов $\Delta_{\bar{y}}^N$ со сторонами длиной 10^{-N} . Обозначим через $P_{\bar{y}}^N$ отрезок из $[0,1]$: $f^{-1}(P_{\bar{y}}^N) = \Delta_{\bar{y}}^N$.

Теорема 3: отображение $f^{-1}(x)$ измеримо и сохраняет меру.

Доказательство: совпадение мер прообраза и образа для отображения $f^{-1}(x)$ фактически следует из аналогичного утверждения для отображения $f(x)$, так как в этих утверждениях множества будут отличаться на множества меры ноль, что не может отразиться на результате.

Для доказательства измеримости отображения $f^{-1}(x)$ достаточно доказать, что прообраз каждого квадрата Δ_y^N принадлежит борелевской σ -алгебре.

Исследуем детально вопрос о составе прообраза Δ_y^N .

$$\begin{aligned} (f^{-1})^{-1}(\Delta_y^N) &= f(\Delta_y^N) \cup \left\{ x \in [0,1] \setminus f([0,1]^2) : f^{-1}(x) \in \Delta_y^N \right\} = \\ &= f(\partial \Delta_y^N) \cup f(\text{Int}(\Delta_y^N)) \cup \left\{ x \in [0,1] \setminus f([0,1]^2) : f^{-1}(x) \in \Delta_y^N \right\} \end{aligned}$$

Обозначим

$$U_1 = f(\partial \Delta_y^N), U_2 = f(\text{Int}(\Delta_y^N)) = p_y^N \setminus \left([0,1] \setminus f([0,1]^2) \right),$$

$$U_3 = \left\{ x \in [0,1] \setminus f([0,1]^2) : f^{-1}(x) \in \Delta_y^N \right\}.$$

Множество U_2 очевидно борелевское, так как $\left([0,1] \setminus f([0,1]^2) \right)$ борелевское. Если внимательно присмотреться к множествам U_1, U_3 , то можно увидеть, что каждое из них представимо в виде счетных объединений следующего вида

$$U_1 = \bigcup_1^{\infty} \{0, l_1 l_2 \dots l_M 9c_1 9c_2 9c_3 \dots : \forall c_i \in \{0,1, \dots, 9\}\}$$

$$U_3 = \bigcup_1^{\infty} \{0, h_1 h_2 \dots h_M 0c_1 0c_2 0c_3 \dots : \forall c_i \in \{0,1, \dots, 9\}\}$$

Каждое множество, стоящее в этих объединениях борелевское, это проверялось для аналогичных множеств в п.1.2.

Таким образом, множества U_1, U_2, U_3 борелевские, отсюда получаем измеримость обратного отображения $f^{-1}(x)$.

2. Связь многомерных и одномерных распределений.

В предыдущей главе были введены основные понятия, связанные с базовым отображением, и исследованы его основные функциональные свойства. В данной главе будут доказаны базисные свойства отображения, необходимые при изучении с помощью него многомерных распределений.

2.1. Отображения случайных величин.

Пусть $(\Omega, \mathfrak{F}, \mathbf{P})$ стандартное вероятностное пространство, где Ω множество элементарных событий, \mathfrak{F} - σ -алгебра событий, \mathbf{P} - вероятность. И пусть ξ случайный вектор размерности k на заданном

вероятностном пространстве $(\Omega, \mathfrak{F}, \mathbf{P})$. Задача изучения свойств случайных векторов часто принципиально отличается от задачи изучения свойств одномерных случайных величин. Методы математической статистики, хорошо работающие на одномерных выборках, перестают работать на многомерных из-за резкого возрастания необходимого числа операций, либо вообще не имеют многомерных аналогов. Стоит отметить, что изучение случайных векторов, вообще говоря, не сводится к изучению координат случайного вектора, так как распределение случайных векторов не задается маргинальными распределениями (распределениями координат вектора), за исключением случая, когда координаты вектора независимы. Решение проблемы может заключаться в идее сведения изучения случайных векторов к

изучению случайных величин, а точнее, построения по вектору ξ специальной случайной одномерной величины η , свойства которой содержат максимально информации о свойствах вектора ξ . Данная идея реализуется следующей схемой.

Пусть f базовое отображение, заданное в первой главе, определим случайную величину η по формуле

$$\eta = f \circ \xi$$
 (1) Соотношение (1) позволяет строить по случайным векторам одномерные случайные величины, для теоретических исследований полезен и обратный подход. Пусть η случайная величина, построим по ней случайный вектор ξ , как

$$\xi = f^{-1} \circ \eta \quad (2)$$

На самом деле, соотношения (1), (2) задают только некоторые отображения, а то что они являются еще и случайными величинами надо доказывать. Следующая теорема отвечает на этот вопрос.

Теорема 4: Если ξ случайный вектор и $\eta = f(\xi)$, то η является случайной величиной. Если η случайная величина и $\xi = f^{-1} \circ \eta$, то ξ является случайным вектором.

Доказательство: пусть ξ случайный вектор, то есть измеримое отображение, по теореме 2 отображение f измеримо, тогда отображение η измеримо, как композиция измеримых отображений, то есть η случайная величина.

Пусть η случайная величина, по теореме 3 отображение f^{-1} измеримо, следовательно ξ измеримо, как композиция измеримых отображений, то есть ξ случайный вектор.

Следующая теорема иллюстрирует предложенный подход к изучению случайных векторов на примере равномерных распределений.

Теорема 5: пусть случайные элементы ξ и η связаны соотношениями (1), (2), тогда ξ случайный вектор, равномерно распределен на квадрате $[0,1]^k$, тогда и только тогда, когда η случайная величина, равномерно распределенная на отрезке $[0,1]$.

Доказательство: это следует из предыдущей теоремы и свойства сохранения меры отображения f (теорема 2).

2.2. Инъекция многомерных распределений.

В данном параграфе будет доказана теорема, являющаяся ключевым утверждением в предложенном подходе изучения многомерных распределений.

Теорема 6: базовое отображение f переводит различно распределенные случайные вектора в различно распределенные одномерные случайные величины.

Доказательство: пусть ξ_1, ξ_2 различно распределенные случайные вектора, это означает, что существуют такие два борелевских множества $U_1, U_2 \subset \mathbf{R}^k$, что

$$\mathbf{P}(\xi_1 \in U_1) \neq \mathbf{P}(\xi_2 \in U_2).$$

Из измеримости отображения f^{-1} (см. теорема 3) и инъективности отображения f следует, что множества $f(U_1), f(U_2)$ борелевские и

$$\mathbf{P}(f(\xi_1) \in f(U_1)) \neq \mathbf{P}(f(\xi_2) \in f(U_2)).$$

Таким образом, случайные величины $f(\xi_1), f(\xi_2)$ различно распределены, теорема доказана.

Доказанная теорема имеет глубокий смысл, оказывается, что построенная по вектору ξ одномерная случайная величина $\eta = f(\xi)$ содержит в себе полную информацию о векторе ξ , тем самым процедура снижения размерности с помощью отображения f не приводит к потере информации об исследуемом объекте.

2.3. Абсолютно непрерывные распределения.

В предыдущем параграфе была доказана теорема об инъективном отображении многомерных распределений, в случае, когда многомерные распределения абсолютно непрерывны, удается доказать более сильное утверждение.

Теорема 7: базовое отображение f осуществляет взаимно однозначное отображение множества многомерных распределений на множество одномерных распределений, причем справедлива формула

$$p_\eta = p_\xi \circ f^{-1}, \quad (3)$$

где p_ξ плотность распределения случайного вектора ξ , а p_η плотность распределения одномерной случайной величины $\eta = f(\xi)$.

Доказательство: для доказательства взаимнооднозначности отображения необходимо и достаточно проверить, что отображение является инъективным и сюръективным. Инъективность отображения многомерных распределений была доказана в теореме 6, проверим, что абсолютно непрерывные распределения переводятся в абсолютно непрерывные распределения.

Пусть p_ξ плотность распределения случайного вектора ξ и $\eta = f(\xi)$, из свойства сохранения меры базового отображения (теорема 3) и гл. 6 § 6 п.1 [2] следует, что случайная величина η имеет абсолютно непрерывное распределение и справедлива формула

$$p_\eta = p_\xi \circ f^{-1},$$

где p_η плотность распределения одномерной случайной величины η , а f^{-1} задано на множестве $f(\mathbb{R}^k)$. Так как по теореме 1 $\mu(\mathbb{R} \setminus f(\mathbb{R}^k)) = 0$, то можно считать, что плотность p_η задана на всей числовой прямой.

Проверим сюръективность отображения, то есть, что любое одномерное абсолютно непрерывное

распределение имеет абсолютно непрерывный прообраз. Пусть p_η плотность распределения одномерной

случайной величины η , построим случайный вектор $\xi = f^{-1} \circ \eta$, из свойства сохранения меры

базового отображения (теорема 3) и гл. 6 § 6 п.1 [2] следует, что случайный вектор ξ имеет абсолютно непрерывное распределение и справедлива формула

$$P_{\xi} = P_{\eta} \circ f,$$

где P_{ξ} плотность распределения вектора ξ . Тогда по уже доказанному случайная величина $f(\xi)$ будет иметь абсолютно непрерывное распределение и

$$P_{f(\xi)} = P_{\xi} \circ f^{-1},$$

причем $P_{f(\xi)}$ будет почти всюду совпадать с P_{η} , то есть распределение вектора ξ можно считать абсолютно непрерывным прообразом распределения величины η .

Таким образом, базовое отображение f осуществляет взаимно однозначное отображение множества многомерных распределений на множество одномерных распределений, причем справедлива формула (3). Теорема доказана.

Предыдущая теорема дает “замечательное” соотношение между многомерными и одномерными плотностями, из него следует, что функция распределения случайной величины η почти всюду дифференцируема и ее производная почти всюду равна $P_{\eta} = P_{\xi} \circ f^{-1}$.

2.4. Связь функций распределений.

В параграфе 2.2. была доказана теорема о инъективном отображении многомерных распределений, а параграфе 2.3. была получена конкретная формула связи абсолютно непрерывных многомерных и одномерных распределений. В данном параграфе будет получена формула связи функций распределения для абсолютно непрерывных многомерных и одномерных случайных элементов.

Пусть $F(u)$ функция распределения k -мерного случайного вектора, сосредоточенного на квадрате $[0,1]^k$, а $F^*(x)$ - функция распределения одномерного распределения, полученного с помощью базового отображения из k -мерного распределения. Пусть

$$x = 0, x_1 x_2 x_3 x_4 x_5 \dots \in [0,1],$$

определим отображения

$$f_{j,n}^{-1}: [0,1] \rightarrow [0,1], \quad i = 0,1, \quad j = 1, \dots, k, \quad n = 0,1,2, \dots,$$

следующим образом

$$f_{j,n}^{-1}(x) = \begin{cases} f_j^{-1}(0, x_1 x_2 \dots x_n 000\dots), & i = 0 \\ \tilde{f}_j^{-1}(0, x_1 x_2 \dots x_n 000\dots), & i = 1 \end{cases}$$

где, как и ранее, f базовое отображение, а \tilde{f} отображение альтернативное к базовому, то есть

$$x = \frac{p}{10^q}$$

использующее конечные десятичные представления чисел вида

Теорема 8: функции распределений $F(u)$, $F^*(x)$ абсолютно непрерывных распределений связаны соотношением

$$F^*(x) = \sum_{n=1}^{\infty} \sum_{\theta_1, \dots, \theta_k=0,1} (-1)^{\theta_1 + \dots + \theta_k} F\left(f_{\theta_1 1, n-\theta_1}^{-1}(x), \dots, f_{\theta_k k, n-\theta_k}^{-1}(x)\right)$$

Доказательство: как было отмечено при доказательстве теоремы 2,

$$A_x = \left\{ a \in [0,1]^k : f(a) < x \right\},$$

$$A_x^n = f^{-1}\left(\left[0, x_1 x_2 \dots x_{n-1} 000\dots; 0, x_1 x_2 \dots x_n 000\dots\right]\right),$$

причем множества A_x^n имеют вид координатных прямоугольников с непересекающимися внутренностями. Тогда, учитывая абсолютную непрерывность распределений, имеем

$$F^*(x) = \mathbf{P}_{\xi}(A_x) = \mathbf{P}_{\xi}\left(\bigcup_{n=1}^{\infty} A_x^n\right) = \sum_{n=1}^{\infty} \mathbf{P}_{\xi}(A_x^n)$$

Таким образом, доказательство теоремы сводится к нахождению вероятностей попадания случайного вектора ξ в прямоугольник A_x^n . Докажем, что

$$\mathbf{P}_{\xi}(A_x^n) = \sum_{\theta_1, \dots, \theta_k=0,1} (-1)^{\theta_1 + \dots + \theta_k} F\left(f_{\theta_1 1, n-\theta_1}^{-1}(x), \dots, f_{\theta_k k, n-\theta_k}^{-1}(x)\right)$$

Из определений базового отображения и отображения альтернативного к базовому нетрудно заметить, что

самый левый угол координатного прямоугольника A_x^n будет иметь координаты $\left(f_{11, n-1}^{-1}(x), \dots, f_{1k, n-1}^{-1}(x)\right)$, а самый правый - $\left(f_{01, n}^{-1}(x), \dots, f_{0k, n}^{-1}(x)\right)$. Тогда по формуле вероятности попадания в координатный прямоугольник (см. § 28 гл. 6 [4])

$$\mathbf{P}_{\xi}(A_x^n) = \sum_{\theta_1, \dots, \theta_k=0,1} (-1)^{\theta_1 + \dots + \theta_k} F\left(f_{\theta_1 1, n-\theta_1}^{-1}(x), \dots, f_{\theta_k k, n-\theta_k}^{-1}(x)\right)$$

Теорема доказана.

3. Некоторые применения связей многомерных и одномерных распределений.

3.1. Многомерные аналоги критериев Колмогорова, Смирнова.

Полученные нами результаты о связи многомерных и одномерных распределений позволяют построить многомерные аналоги критериев Колмогорова, Смирнова (их описание см. [4]).

Пусть (u_1, u_2, \dots, u_n) независимая выборка взята из абсолютно непрерывного многомерного распределения с функцией $F_{\xi}(u)$. По этой выборке построим новую, уже одномерную, выборку

$$(y_1, y_2, \dots, y_n), \quad y_i = f(u_i) \quad i = 1, \dots, n.$$

Из теоремы 6 следует, что распределение одномерной выборки характерно только для многомерного распределения $F_{\xi}(u)$, причем оно абсолютно непрерывно (теорема 7). Построим для новой выборки

$$F_n(x) = \frac{1}{n} \sum_{i=1}^n \mathbf{1}\{x > y_i\},$$

эмпирическую функцию распределения

возьмем статистику

$$D_n = \sup_x |F_n(x) - F_{f(\xi)}(x)|$$

и применим критерий Колмогорова для одномерных случайных величин, который базируется на соотношении

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P} \left\{ \sqrt{n} D_n \leq x \right\} = K(x) = \sum_{k=-\infty}^{+\infty} (-1)^k e^{-2k^2 x^2}, \quad x > 0.$$

Совершенно аналогично строится многомерный аналог критерия Смирнова. Пусть (u_1, u_2, \dots, u_n) и (y_1, y_2, \dots, y_m) две независимые многомерные выборки, первая имеет функцию абсолютно непрерывного распределения $F_{\xi}(u)$, вторая - $F_{\zeta}(u)$. Построим две новые, уже одномерные, выборки

$$(x_1, x_2, \dots, x_n), \quad (z_1, z_2, \dots, z_m),$$

для каждой из них возьмем функции распределения $F_{f(\xi)}(x)$ и $F_{f(\zeta)}(x)$, по теореме 7 они абсолютно непрерывны. Обозначим

$$D_{n,m} = \sup_x |F_n(x; x_1, \dots, x_n) - F_m(x; z_1, \dots, z_m)|.$$

Н.В. Смирнов доказал, что если $F_{f(\xi)}(x) \equiv F_{f(\zeta)}(x)$ и непрерывны, то при

$$n, m \rightarrow \infty, \quad \frac{n}{m} \rightarrow \tau, \quad 0 < \tau < \infty,$$

случайная величина $\sqrt{\frac{nm}{n+m}} D_{n,m}$ имеет предельный закон

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \mathbf{P} \left\{ \sqrt{\frac{nm}{n+m}} D_{n,m} \leq x \right\} = K(x).$$

На его основании строится критерий о равенстве распределений $F_{\xi}(u)$, $F_{\zeta}(u)$.

3.2. Критерий однородности процессов восстановления.

В предыдущем параграфе было показано, как удастся, используя идею снижения размерности с помощью базового отображения, построить критерий однородности для случайных векторов. В этом параграфе будет построен критерий однородности для бесконечномерных случайных элементов, а именно, для двух процессов восстановления.

Пусть $\{\tau_i\}_{i=1}^{\infty}$ неотрицательные независимые одинаково распределенные случайные величины с

непрерывной функцией распределения $F(u)$. Положим $z_0 = 0$, $z_n = \sum_{i=1}^n \tau_i$. Тогда

последовательность $\{z_i\}_{i=0}^{\infty}$ представляет собой процесс восстановления. Траектория процесса на

интервале времени $[0, T]$ однозначно определяется вектором $\tau = \{\tau_1, \dots, \tau_{\nu(T)}\}$, где

$\nu(T) = \max \left\{ n: \sum_{i=1}^n \tau_i \leq T \right\}$ - число восстановлений на отрезке $[0, T]$.

Рассмотрим еще один процесс восстановления, порожденный непрерывным распределением $G(u)$ и изучаемый на промежутке $[0, T]$, и пусть траектория процесса определяется вектором

$\xi = \{\xi_1, \dots, \xi_{\nu(T)}\}$, где $\nu(T) = \max \left\{ n: \sum_{i=1}^n \xi_i \leq T \right\}$ - число восстановлений на отрезке $[0, T]$.

Возьмем m независимых реализаций процесса восстановления, порожденного распределением $F(u)$, и n независимых реализаций процесса восстановления, порожденного распределением $G(u)$. По этим данным требуется построить критерий однородности двух процессов восстановления, наблюдаемых на конечном промежутке времени $[0, T]$.

Основная проблема построения критерия заключается в том, что элементы данных не являются

независимыми, поскольку $\sum_{i=1}^{v(T)} \tau_i \leq T$ и $\sum_{i=1}^{v(T)} \xi_i \leq T$, и чем меньше временной интервал наблюдения $[0, T]$, тем сильнее будет зависимость. Таким образом, решение поставленной задачи не сводится к применению хорошо известных критериев однородности независимых данных.

Пусть $\{f_k\}_{k=1}^{\infty}$ совокупность базовых отображений, где $f_k: [0, 1]^{k \times 1} \rightarrow [0, 1]$. По векторам τ, ξ , имеющим случайное число компонент, построим случайные величины

$$\eta_1 = v(T) + f_{v(T)} \left(\frac{1}{T} \tau \right), \quad (4)$$

$$\eta_2 = v(T) + f_{v(T)} \left(\frac{1}{T} \xi \right). \quad (5)$$

Следующие теоремы утверждают, что случайные величины η_1, η_2 являются характеристиками процессов восстановления.

Теорема 9: пусть функции распределения $F(u)$ и $G(u)$ различны на отрезке $[0, T]$, тогда случайные величины η_1, η_2 различно распределены.

Доказательство: предположим противное: пусть функции распределения $F(u)$ и $G(u)$ одинаковы на отрезке $[0, T]$, но случайные величины η_1, η_2 одинаково распределены. Тогда для любого $k \in \mathbb{N}$ и любого $x \in [k, k+1)$

$$P\{\eta_1 \in [k, x)\} = P\{\eta_2 \in [k, x)\},$$

но

$$P\{\eta_1 \in [k, x)\} = P\{\eta_1 \in [k, x), v(T) = k\}$$

и

$$P\{\eta_2 \in [k, x)\} = P\{\eta_2 \in [k, x), v(T) = k\},$$

следовательно,

$$P\{\eta_1 \in [k, x), v(T) = k\} = P\{\eta_2 \in [k, x), v(T) = k\}.$$

Из свойства теоремы 6 и последнего равенства получаем, что

$$P\{\tau_1 \leq u_1, \dots, \tau_{\nu(T)} \leq u_{\nu(T)}, \nu(T) = k\} = P\{\xi_1 \leq u_1, \dots, \xi_{\nu(T)} \leq u_{\nu(T)}, \nu(T) = k\},$$

для любого $u_i \in [0, T]$, где $i = 1, \dots, k$, откуда

$$P\{\tau_1 \leq u_1, \dots, \tau_k \leq u_k, \nu(T) = k\} = P\{\xi_1 \leq u_1, \dots, \xi_k \leq u_k, \nu(T) = k\}.$$

Перейдя к пределу по $u_i \rightarrow +\infty$, $i = 2, \dots, k$, получаем

$$P\{\tau_1 \leq u_1, \nu(T) = k\} = P\{\xi_1 \leq u_1, \nu(T) = k\}$$

и, следовательно, по формуле полной вероятности

$$F(u_1) = \sum_{k=1}^{\infty} P\{\tau_1 \leq u_1, \nu(T) = k\} = \sum_{k=1}^{\infty} P\{\xi_1 \leq u_1, \nu(T) = k\} = G(u_1)$$

для любого $u_1 \in [0, T]$, что противоречит предположению.

Теорема 10: пусть функции распределения $F(u)$ и $G(u)$ непрерывны на отрезке $[0, T]$, тогда случайные величины η_1, η_2 имеют непрерывные функции распределений.

Доказательство: докажем, например, непрерывность распределения случайной величины η_1 . Достаточно доказать, что

$$P\{\eta_1 = x\} = 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}.$$

Действительно,

$$P\{\eta_1 = x\} = P\{\eta_1 = x, \nu(T) = [x]\},$$

если $x \notin f_{[x]}([0, 1]^{[x]})$, то, очевидно,

$$P\{\eta_1 = x, \nu(T) = [x]\} = 0,$$

иначе имеем,

$$P\{\eta_1 = x, \nu(T) = [x]\} = P\{(\tau_1, \dots, \tau_{[x]}) = T f_{[x]}^{-1}(x), \nu(T) = [x]\} \leq P\{\tau_1 = T f_{[x], 1}^{-1}(x)\} = ($$

Теорема доказана.

Перейдем теперь непосредственно к построению критерия однородности процессов восстановления. Возьмем m реализаций одного процесса восстановления и n реализаций другого, преобразуем их по формулам (4), (5) и так полученные одномерные выборки объемов m и n сопоставим на основе критерия однородности Колмогорова-Смирнова. Из теорем 9, 10 следует корректность так построенного статистического критерия.

3.3. Вычисление математических ожиданий.

Теорема 11: пусть ξ случайный вектор на пространстве \mathbf{R}^k , $\eta = f(\xi)$ случайная величина на действительной прямой. Предположим $\varphi: \mathbf{R}^k \rightarrow \mathbf{R}$ такое измеримое отображение, что существует $M\varphi(\xi)$. Тогда

$$M\varphi(\xi) = M\varphi \circ f^{-1}(\eta).$$

Доказательство:

$$M\varphi(\xi) = \int_{\Omega} \varphi \circ \xi(\omega) d\mathbf{P}$$

так как существует f^{-1} , то

$$M\varphi(\xi) = \int_{\Omega} \varphi \circ f^{-1} \circ f \circ \xi(\omega) d\mathbf{P}$$

обозначим $\eta = f(\xi)$, тогда

$$M\varphi(\xi) = \int_{\Omega} \varphi \circ f^{-1} \circ \eta(\omega) d\mathbf{P}$$

так как f и f^{-1} измеримые отображения, то η случайная величина и

$$M\varphi(\xi) = M\varphi \circ f^{-1}(\eta).$$

Теорема 12: пусть ξ случайный вектор с плотностью распределения p_{ξ} , а $\varphi: \mathbf{R}^k \rightarrow \mathbf{R}$ такая измеримая функция, что существует математическое ожидание $M\varphi(\xi)$. Тогда оно представимо в виде одномерного интеграла

$$M\varphi(\xi) = \int_{\mathbf{R}} \varphi \circ f^{-1}(x) p_{\xi} \circ f^{-1}(x) d\mu$$

Доказательство: пусть $\eta = f(\xi)$ случайная величина на действительной прямой. Из предыдущей теоремы следует, что

$$M\varphi(\xi) = M\varphi \circ f^{-1}(\eta).$$

По теореме 12 плотность $p_\eta = p_\xi \circ f^{-1}$, откуда

$$\int_{\mathbf{R}^k} \varphi(y) p_\xi(y) d\mu^k = \int_{\mathbf{R}} \varphi \circ f^{-1}(x) p_\xi \circ f^{-1}(x) d\mu$$

или иначе

$$M\varphi(\xi) = \int_{\mathbf{R}} \varphi \circ f^{-1}(x) p_\xi \circ f^{-1}(x) d\mu$$

Следствие: для любой суммируемой функции φ на \mathbf{R}^k выполняется равенство

$$\int_{\mathbf{R}^k} \varphi(y) d\mu^k = \int_{\mathbf{R}} \varphi \circ f^{-1}(x) d\mu$$

Замечание: Если в предыдущих утверждениях многомерные интегралы существуют в смысле Римана, то и все одномерные интегралы существуют в

смысле Римана, так как отображение f переводит множества меры ноль в множества меры ноль и для плотности $p_\eta = p_\xi \circ f^{-1}$ не может создать точек разрыва не нулевой меры.

Полученные результаты могут быть применимы для метода Монте-Карло, где требуется вычислять многомерные интегралы.

3.4. Сохранение метрик.

По теореме 6, базовое отображение переводит различно распределенные случайные вектора в различно распределенные случайные величины, естественным образом возникает вопрос, как связаны между собой метрики исходных и отображенных распределений. Учитывая специфику базового отображения, наиболее естественно первоначально рассмотреть метрику по вариации.

Пусть ξ_1, ξ_2 два случайных вектора, метрикой по вариации между вероятностными мерами \mathbf{P}_{ξ_1} и \mathbf{P}_{ξ_2} называется величина

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| = \sup_U |\mathbf{P}_{\xi_1}(U) - \mathbf{P}_{\xi_2}(U)|$$

аналогично определяется метрика по вариации для одномерных вероятностных мер \mathbf{P}_{η_1} и \mathbf{P}_{η_2} :

$$\|\mathbf{P}_{\eta_1} - \mathbf{P}_{\eta_2}\| = \sup_V |\mathbf{P}_{\eta_1}(V) - \mathbf{P}_{\eta_2}(V)|$$

Теорема 13: пусть ξ_1, ξ_2 два случайных вектора, а $\eta_1 = f(\xi_1)$, $\eta_2 = f(\xi_2)$ две отображенные случайные величины, тогда

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| = \|\mathbf{P}_{f(\xi_1)} - \mathbf{P}_{f(\xi_2)}\|$$

Доказательство: действительно

$$\begin{aligned} \|\mathbf{P}_{\eta_1} - \mathbf{P}_{\eta_2}\| &= \sup_V |\mathbf{P}_{\eta_1}(V) - \mathbf{P}_{\eta_2}(V)| = \sup_V |\mathbf{P}_{\xi_1}(f^{-1}(V)) - \mathbf{P}_{\xi_2}(f^{-1}(V))| \leq \\ &\leq \sup_U |\mathbf{P}_{\xi_1}(U) - \mathbf{P}_{\xi_2}(U)| = \|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\|, \end{aligned}$$

но

$$\begin{aligned} \|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| &= \sup_U |\mathbf{P}_{\xi_1}(U) - \mathbf{P}_{\xi_2}(U)| = \sup_U |\mathbf{P}_{\eta_1}(f(U)) - \mathbf{P}_{\eta_2}(f(U))| \leq \\ &\leq \sup_V |\mathbf{P}_{\eta_1}(V) - \mathbf{P}_{\eta_2}(V)| = \|\mathbf{P}_{\eta_1} - \mathbf{P}_{\eta_2}\|, \end{aligned}$$

таким образом,

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| \geq \|\mathbf{P}_{f(\xi_1)} - \mathbf{P}_{f(\xi_2)}\|$$

и

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| \leq \|\mathbf{P}_{f(\xi_1)} - \mathbf{P}_{f(\xi_2)}\|,$$

следовательно,

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\| = \|\mathbf{P}_{f(\xi_1)} - \mathbf{P}_{f(\xi_2)}\|$$

Теорема доказана.

Так как базовое отображение осуществляет взаимнооднозначное отображение множества многомерных абсолютно непрерывных распределений на множество одномерных абсолютно непрерывных распределений, то естественно изучить связь P - метрик.

Пусть ξ_1, ξ_2 два случайных вектора, имеющие плотности распределений P_{ξ_1}, P_{ξ_2} , P - метрикой между вероятностными мерами \mathbf{P}_{ξ_1} и \mathbf{P}_{ξ_2} называется величина

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\|_p = \sqrt[p]{\int_{\mathbf{R}^k} |p_{\xi_1} - p_{\xi_2}|^p d\mu^k}$$

аналогично определяется p -метрика для одномерных абсолютно непрерывных вероятностных мер \mathbf{P}_{η_1} и \mathbf{P}_{η_2} :

$$\|\mathbf{P}_{\eta_1} - \mathbf{P}_{\eta_2}\|_p = \sqrt[p]{\int_{\mathbf{R}} |p_{\eta_1} - p_{\eta_2}|^p d\mu}$$

Теорема 14: пусть ξ_1, ξ_2 два абсолютно непрерывно распределенных случайных вектора, а $\eta_1 = f(\xi_1), \eta_2 = f(\xi_2)$ две отображенные случайные величины, тогда

$$\|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\|_p = \|\mathbf{P}_{f(\xi_1)} - \mathbf{P}_{f(\xi_2)}\|_p$$

Доказательство: из следствия к теореме 11 получаем

$$\begin{aligned} \|\mathbf{P}_{\xi_1} - \mathbf{P}_{\xi_2}\|_p &= \sqrt[p]{\int_{\mathbf{R}^k} |p_{\xi_1} - p_{\xi_2}|^p d\mu^k} = \sqrt[p]{\int_{\mathbf{R}} |p_{\xi_1} \circ f^{-1} - p_{\xi_2} \circ f^{-1}|^p d\mu} = \\ &= \sqrt[p]{\int_{\mathbf{R}} |p_{\eta_1} - p_{\eta_2}|^p d\mu} = \|\mathbf{P}_{\eta_1} - \mathbf{P}_{\eta_2}\|_p \end{aligned}$$

К сожалению, получить связи для других метрик на одномерных и многомерных распределениях не удалось.

3.5. Моделирование случайных векторов и случайных величин.

В параграфе 2.3. была получена формула, связывающая абсолютно непрерывные многомерные и одномерные распределения:

$$p_{\eta} = p_{\xi} \circ f^{-1}$$

где p_{ξ} плотность распределения случайного вектора ξ , а p_{η} плотность распределения одномерной случайной величины $\eta = f(\xi)$. Данный результат имеет приложение при моделировании случайных элементов.

Для моделирования случайного вектора ξ по его плотности распределения p_{ξ} , можно первоначально смоделировать одномерную случайную величину $\eta = f(\xi)$ по плотности распределения

$p_\eta = p_\xi \circ f^{-1}$, а затем полученную выборку преобразовать с помощью отображения f^{-1} . Данный подход позволяет использовать при моделировании случайного вектора любой размерности постоянное число датчиков. По сути, задача моделирования вектора сводится к задаче моделирования одномерной случайной величины.


Результат параграфа 2.3. можно использовать также для увеличения объемов датчиков случайных чисел. Пусть, например,

$$(x_1, x_2, \dots, x_n)$$

независимая выборка равномерного распределения на отрезке $[0,1]$, а $\{f_k\}_{k=1}^\infty$ совокупность базовых отображений, где $f_k: [0,1] \rightarrow [0,1]$. Тогда

$$\left((f_k^{-1}(x_1))_1, (f_k^{-1}(x_1))_2, \dots, (f_k^{-1}(x_1))_k, \dots, (f_k^{-1}(x_k))_1, (f_k^{-1}(x_k))_2, \dots, (f_k^{-1}(x_k))_k \right)$$

будет являться независимой равномерной выборкой на отрезке $[0,1]$. Стоит отметить, что данная процедура увеличения объемов датчиков приводит к переходу “качества” в “количество”, если в исходном

датчике мы знали число знаков после запятой, то в преобразованном датчике мы будем знать только  знаков после запятой, зато объем датчика увеличится в k раз.

Заключение.

В заключении я хотел бы привести без доказательств еще несколько результатов полученных с помощью идеи снижения размерности задачи изучения многомерных распределений.

В п. 2.3. были доказаны теоремы о связи абсолютно непрерывных многомерных и одномерных распределений, естественным образом возникает вопрос о связи гладкостей многомерных и одномерных распределений. Оказывается, что если плотность многомерного распределения непрерывна, то плотность одномерного отображенного

распределения будет непрерывна во всех точках $x \neq \frac{p}{10^q}$. Однако ничего больше сказать нельзя. Из дифференцируемости плотности многомерного распределения следует недифференцируемость ни в каком смысле плотности одномерного распределения (исключение составляет равномерные распределения). И наоборот, из дифференцируемости плотности одномерного распределения следует недифференцируемость ни в каком смысле плотности многомерного распределения.

Далее мне удалось доказать, что если $\{\xi_n\}_{n=1}^\infty$ последовательность k -мерных случайных векторов и ξ случайный вектор с абсолютно непрерывным распределением, то

последовательность $\{f(\xi_n)\}_{n=1}^{\infty}$ сходится по вероятности к величине $f(\xi)$ по вероятности тогда и только тогда, когда $\{\xi_n\}_{n=1}^{\infty}$ по вероятности сходится к ξ . На базе этого результата удастся построить одномерную вероятностную бумагу для многомерных распределений.

Также мной исследовались отображения из \mathbf{R}^k в \mathbf{R} аналогичные базовому. Удалось найти необходимые и достаточные ограничения на класс аналогичных отображений с тем, чтобы они обладали основными свойствами базового отображения.

Все эти результаты еще раз подтверждают перспективность применения принципа снижения размерности задачи изучения многомерных распределений.

Литература

1. Гнеденко Б.В. Курс теории вероятностей. -М.: Наука, 1988.
2. Колмогоров А.Н., Фомин С.В. Элементы теории функций и функционального анализа. -М.: Наука, 1989.
3. Кудрявцев Л.Д. Краткий курс математического анализа. -М.: Наука, 1989.
4. Севастьянов Б.А. Курс теории вероятностей и математической статистики. -М.: Наука, 1982.
5. Шилов Г.Н., Гуревич Б.Л. Интеграл, мера и производная. Общая теория. -М.: Наука, 1967.
6. Ширяев А.Н. Вероятность. -М.: Наука, 1980.
7. Чепурин Е.В. Статистические методы в теории надежности // Обозрение прикладной и промышленной математики. -М., 1994.- Т. 1, Вып. 2.- стр. 279-330.