

О ТЕНЕВОМ ИСЧИСЛЕНИИ

1. Классический теневой анализ. Последовательности Шеффера..... 1
 2. Обобщенные ряды Лагранжа..... 6
 3. Неклассический теневой анализ. Последовательности Боаса-Бака..... 10
 3.1. Обобщенные биномиальные коэффициенты..... 10
 3.2. Классический базис..... 13
 3.3. Единичный базис. Роль полиномов Чебышева..... 16
 3.4. Гауссов базис..... 34
 4. Квадратные матрицы. Обобщенные полиномы Эйлера..... 39

1. Классический теневой анализ. Последовательности Шеффера

Классический теневой анализ [1, стр.124-144], [2, стр.66-80], [3] изучает свойства последовательностей полиномов $s_n(x)$, производящие функции которых имеют вид:

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{s_n(\varphi)}{n!} x^n = b(x) e^{\varphi a(x)}, \quad b_0 \neq 0, \quad a_0 = 0, \quad a_1 \neq 0,$$

где

$$b(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n, \quad a(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n x^n$$

– формальные степенные ряды.

Между теневым анализом и алгеброй формальных степенных рядов существует следующее соответствие. Среди преобразований пространства степенных рядов выделим два вида преобразований. Преобразования первого вида задаются матрицей $[a(x)]$, n -м столбцом которой ($n = 0, 1, 2, \dots$) является ряд $x^n a(x)$ (договоримся не делать разницы между формальным степенным рядом и последовательностью его коэффициентов):

$$[a(x)] = \begin{pmatrix} a_0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ a_1 & a_0 & 0 & 0 & \cdot \\ a_2 & a_1 & a_0 & 0 & \cdot \\ a_3 & a_2 & a_1 & a_0 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}.$$

Второй вид преобразований задается матрицей $\langle a(x) \rangle$, n -м столбцом которой является ряд $a(x)$ в степени n , т. е. $a^n(x)$. Например,

$$\left\langle \frac{1}{1-x} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & \cdot \\ 0 & 1 & 2 & 3 & \cdot \\ 0 & 1 & 3 & 6 & \cdot \\ 0 & 1 & 4 & 10 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}, \quad \left\langle \frac{x}{1-x} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 3 & 3 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}.$$

Первое преобразование соответствует умножению рядов, второе – подстановке (композиции):

$$[a(x)]b(x) = a(x)b(x),$$

$$\langle a(x) \rangle b(x) = b(a(x)).$$

Диагональную матрицу, диагональные элементы которой равны коэффициентам ряда e^x обозначим $|e^x|$:

$$|e^x| a(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{a_n}{n!} x^n, \quad |e^x|^{-1} a(x) = \sum_{n=0}^{\infty} n! a_n x^n.$$

Последовательность строк матрицы

$$|e^x|^{-1} [b(x)] \langle a(x) \rangle |e^x|, \quad b_0 \neq 0, \quad a_0 = 0, \quad a_1 \neq 0$$

называется последовательностью Шеффера; при $a(x) = x$ – последовательностью Аппеля, при $b(x) = 1$ – биномиальной последовательностью. Приведем примеры последовательностей Шеффера и соответствующих им матриц.

Полиномы Бернулли:

$$B_n(x) = \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} B_m x^{n-m}, \quad \frac{x}{e^x - 1} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{B_n}{n!} x^n,$$

$$|e^x|^{-1} \left[\frac{x}{e^x - 1} \right] |e^x|, \quad \sum_{n=0}^{\infty} \frac{B_n(\varphi)}{n!} x^n = \frac{x}{e^x - 1} e^{\varphi x}.$$

Полиномы Эйлера:

$$E_n(x) = \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} E_m \frac{1}{2^m} \left(x - \frac{1}{2}\right)^{n-m}, \quad \frac{2}{e^x + e^{-x}} = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{E_n}{n!} x^n,$$

$$|e^x|^{-1} \left[\frac{2}{e^x + 1} \right] |e^x|, \quad \sum_{n=0}^{\infty} \frac{E_n(\varphi)}{n!} x^n = \frac{2}{e^x + 1} e^{\varphi x}.$$

Полиномы Эрмита:

$$H_n(x) = \sum_{m=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^m \frac{n!}{m!(n-2m)!} (2x)^{n-2m},$$

где $\lfloor n/2 \rfloor$ – целая часть от $n/2$,

$$|e^x|^{-1} \left[e^{-x^2} \right] \langle 2x \rangle |e^x|, \quad \sum_{n=0}^{\infty} \frac{H_n(\varphi)}{n!} x^n = e^{-x^2} e^{2\varphi x}.$$

Полиномы Лаггера:

$$L_n(x) = \sum_{m=0}^n (-1)^m \binom{n}{n-m} \frac{n!}{m!} x^m,$$

$$|e^x|^{-1} \left[\frac{1}{1-x} \right] \left\langle \frac{-x}{1-x} \right\rangle |e^x|, \quad \sum_{n=0}^{\infty} \frac{L_n(\varphi)}{n!} x^n = \frac{1}{1-x} e^{\frac{-\varphi x}{1-x}}.$$

Матрица $[b(x)] \langle a(x) \rangle$ называется теневой матрицей последовательности Шеффера. Основные положения теневого анализа соответствуют очевидным с точки зрения алгебры формальных степенных рядов свойствам матриц $[a(x)]$ и $\langle a(x) \rangle$:

$$[a(x)][b(x)] = [a(x)b(x)];$$

$$\langle a(x) \rangle \langle b(x) \rangle = \langle b(a(x)) \rangle;$$

$$\langle a(x) \rangle [b(x)] = [b(a(x))] \langle a(x) \rangle;$$

$$[b(a(x))] = \sum_{n=0}^{\infty} b_n [a^n(x)], \quad a_0 = 0;$$

$$D[a(x)] = [a(x)]D + [a'(x)];$$

$$D\langle a(x) \rangle = [a'(x)] \langle a(x) \rangle D,$$

где $a'(x) = Da(x)$, D – оператор дифференцирования, матрица которого транспонирована к матрице $|e^x|^{-1} [x] |e^x|$. Преобразование, матрица которого транспонирована к матрице $|e^x|^{-1} [e^{\varphi x}] |e^x|$, называется оператором сдвига на φ или просто оператором сдвига, если $\varphi = 1$. Особый интерес представляет равенство

$$|e^x|^{-1} [e^{\varphi x}] |e^x| = \left[\frac{1}{1-\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x} \right\rangle;$$

т. е. матрица, транспонированная к матрице оператора сдвига, является произведением матриц умножения и подстановки.

Матрицу $B^{-1}AB$ назовем трансформацией матрицы A . Транспонированную к A матрицу обозначим A^* , так что $(AB)^* = B^*A^*$. Посредством операций трансформирования и транспонирования свойства теневых матриц переводятся в свойства последовательностей Шеффера, – отсюда аналогия с тенью. Например, равенству

$$\langle a(x) \rangle [e^{\varphi x}] = [e^{\varphi a(x)}] \langle a(x) \rangle$$

соответствует равенство

$$s_n(x + \varphi) = \sum_{m=0}^n \binom{n}{m} s_m(x) s_{n-m}(\varphi),$$

где $s_n(x)$ – n -я строка матрицы $|e^x|^{-1} \langle a(x) \rangle |e^x|$. Равенству

$$\langle a(x) \rangle [\tilde{a}(x)] = [x] \langle a(x) \rangle, \quad a(\tilde{a}(x)) = x,$$

соответствует равенство

$$Ps_n(x) = ns_{n-1}(x),$$

где $P = |e^x|[\tilde{a}(x)]^*|e^x|^{-1}$ – базисный оператор последовательности $s_n(x)$.

Матрицы $[b(x)]$, $\langle a(x) \rangle$ обладают и более тонкими свойствами, также обусловленными алгеброй степенных рядов. Например, $(n-1)$ -я строка матрицы $[a'(x)]\langle a(x) \rangle$ совпадает с $(n-1)$ -й строкой матрицы $[(\tilde{a}(x))^{-n}]$, $a(\tilde{a}(x)) = x$. Следовательно, равенству

$$D\langle a(x) \rangle = [a'(x)]\langle a(x) \rangle D$$

в теневом анализе соответствует формула Стеффенсена [1, стр.134]

$$s_n(x) = xT^{-n}x^{n-1},$$

где $s_n(x)$ – n -я строка матрицы $|e^x|^{-1}\langle a(x) \rangle|e^x|$, $T^{-n}x^{n-1}$ – $(n-1)$ -я строка матрицы $|e^x|^{-1}[(\tilde{a}(x))^{-n}]|e^x|$.

Заметим, что в теневом анализе нет устоявшейся терминологии. Последовательностью Шеффера может называться последовательность строк матрицы $[b(x)]\langle a(x) \rangle|e^x|$, так что даже классические полиномы у различных авторов выглядят по-разному. Теневой матрицей последовательности Шеффера может называться не матрица $[b(x)]\langle a(x) \rangle$, а обратная к ней, т.е

$$\langle \tilde{a}(x) \rangle [b^{-1}(x)] = [b^{-1}(\tilde{a}(x))]\langle \tilde{a}(x) \rangle, a(\tilde{a}(x)) = x.$$

На суть теории эти разногласия не влияют.

Множество теневых матриц также называют группой Риордана. При этом используют обозначение

$$[b(x)]\langle a(x) \rangle = (b(x), a(x)).$$

Теневое исчисление изначально развивалось самостоятельно, не опираясь на теневые матрицы. После выявления соответствия между теневым

анализом и алгеброй формальных степенных рядов возникает вопрос – почему существуют два различных языка для описания одних и тех же феноменов? Такое расточительство в математике не может быть случайным. К тому же, при переводе с одного языка на другой то и дело наблюдаются удивительные «превращения», суть которых даже трудно сформулировать. Например, почему в результате трансформации $|e^x|^{-1} \langle \log(1+x) \rangle |e^x|$ строки матрицы $\langle \log(1+x) \rangle$ «превращаются» в полиномы $\prod_{m=0}^{n-1} (x-m)$, а в результате трансформации $|e^x|^{-1} \langle e^x - 1 \rangle |e^x|$ столбцы матрицы $\langle e^x - 1 \rangle$ «превращаются» в ряды $x^n \prod_{m=0}^{n-1} (1-mx)^{-1}$. Скорее, уместна аналогия не с двумя языками, а с двумя сторонами одного и того же явления. Под «явлением» же, вероятней всего, следует понимать структуру пространства формальных степенных рядов.

2. Обобщенные ряды Лагранжа

Для ряда

$$a(x), a_0 = 1, a_1 = 1,$$

составим таблицу $\{a^\beta(x)\}_0$, k -й строкой которой (k – целое число) является ряд

$$a^{k\beta}(x), \beta > 0.$$

Каждую строку таблицы $\{a^\beta(x)\}_0$ заменим восходящей диагональю, имеющей со строкой общий нулевой член. Полученную таблицу обозначим $\{a^\beta(x)\}_1$. С таблицей $\{a^\beta(x)\}_1$ проделаем ту же операцию, результат обозначим $\{a^\beta(x)\}_2$. С таблицей $\{a^\beta(x)\}_2$ проделаем ту же операцию, и т. д. Каждую строку таблицы $\{a^\beta(x)\}_0$ заменим нисходящей диагональю, имеющей со строкой общий нулевой член, результат обозначим $\{a^\beta(x)\}_{-1}$. С таблицей $\{a^\beta(x)\}_{-1}$ проделаем ту же операцию, и т. д.

Оказывается, что k -я строка таблицы $\{a^\beta(x)\}_v$ является произведением рядов ${}_{(v\beta)}b(x)$ и ${}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x)$, определяемых равенствами

$${}_{(v\beta)}b(x) = 1 + v\beta x (\log {}_{(v\beta)}a(x))',$$

$$a(x {}_{(v\beta)}a^{v\beta}(x)) = {}_{(v\beta)}a(x), \quad {}_{(v\beta)}a(xa^{-v\beta}(x)) = a(x),$$

$$a(x) = {}_{(0)}a(x).$$

Это можно вывести из формулы разложения в ряд Лагранжа для произвольных формальных степенных рядов $f(x)$ и $\varphi(x)$

$$\frac{f(x)}{1 - x(\log \varphi(x))'} = \sum_{n=0}^{\infty} x^n \varphi^{-n}(x) \frac{1}{n!} |D^n(f(x)\varphi^n(x))|_{x=0}$$

(выражение $\frac{1}{n!} |D^n(f(x)\varphi^n(x))|_{x=0}$ означает n -й коэффициент ряда $f(x)\varphi^n(x)$), если учесть, что k -я строка таблицы $\{a^{n\beta}(x)\}_1$ совпадает с nk -й строкой таблицы $\{a^\beta(x)\}_n$, k -я строка таблицы $\{a^{n\beta}(x)\}_{-1}$ совпадает с nk -й строкой таблицы $\{a^\beta(x)\}_{-n}$.

В некоторых исключительных случаях ряды, полученные описанным способом, выражаются аналитически. Например, если $a(x) = 1 + x$, то

$${}_{(1)}a(x) = (1 - x)^{-1}, \quad {}_{(2)}a(x) = \left(\frac{1 + (1 - 4x)^{\frac{1}{2}}}{2} \right)^{-1},$$

$${}_{(-1)}a(x) = \frac{1 + (1 + 4x)^{\frac{1}{2}}}{2}, \quad {}_{(1/2)}a(x) = \left(\frac{x}{2} + \left(1 + \frac{x^2}{4} \right)^{\frac{1}{2}} \right)^2.$$

Подстановка $e^{\log a(x)}$ задается матрицей $\langle \log a(x) \rangle$. Пусть $(n\ m)$ – элемент этой матрицы, где n – номер строки, m – номер столбца. Обозначим

$$u_0(x) = 1, \quad \frac{u_n(x)}{n!} = \frac{x\tilde{u}_n(x)}{n!} = \sum_{m=0}^n \frac{\binom{n}{m}}{m!} x^m.$$

Последовательность полиномов $u_n(x)$ является биномиальной последовательностью, – назовем ее биномиальной последовательностью ряда $a(x)$. Так как

$$e^{\varphi \log a(x)} = a^\varphi(x),$$

то

$$a^\varphi(x) = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\varphi \tilde{u}_n(\varphi)}{n!} x^n.$$

Покажем, что

$${}_{(v\beta)}a^\varphi(x) = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\varphi \tilde{u}_n(\varphi + nv\beta)}{n!} x^n.$$

n -й коэффициент ряда ${}_{(v\beta)}b(x) {}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x)$ обозначим ${}_{(v\beta)}ba_n^{k\beta}$, n -й коэффициент ряда ${}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x)$ обозначим ${}_{(v\beta)}a_n^{k\beta}$. Так как

$$\begin{aligned} {}_{(v\beta)}b(x) {}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x) &= \left(1 + v\beta x \frac{{}_{(v\beta)}a'(x)}{{}_{(v\beta)}a(x)} \right) {}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x) = \\ &= {}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x) + \frac{v\beta x}{k\beta} ({}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x))', \end{aligned}$$

то

$${}_{(v\beta)}ba_n^{k\beta} = {}_{(v\beta)}a_n^{k\beta} + \frac{nv\beta}{k\beta} {}_{(v\beta)}a_n^{k\beta} = \frac{k\beta + nv\beta}{k\beta} {}_{(v\beta)}a_n^{k\beta};$$

так как

$${}_{(v\beta)}ba_n^{k\beta} = a_n^{(k+nv)\beta},$$

то

$${}_{(v\beta)}a_n^{k\beta} = \frac{k\beta}{k\beta + nv\beta} a_n^{k\beta + nv\beta},$$

или

$${}_{(v\beta)}a^{k\beta}(x) = 1 + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{k\beta \tilde{u}_n(k\beta + nv\beta)}{n!} x^n.$$

Последнее равенство означает, что биномиальная последовательность ряда ${}_{(v\beta)}a(x)$ имеет вид

$${}_{(v\beta)}u_n(x) = x\tilde{u}_n(x + nv\beta) = x(x + nv\beta)^{-1}u_n(x + nv\beta).$$

Отметим еще одно свойство рассматриваемых рядов. Подстановки $a(x{}_{(v\beta)}a^{v\beta}(x))$ и ${}_{(v\beta)}a(xa^{-v\beta}(x))$ взаимнообратные. Пусть обратной к $e^{\log a(x)}$ является подстановка

$$a(q(x)) = e^x.$$

Так как

$$\exp(\log a(x{}_{(v\beta)}a^{v\beta}(x))) = \exp(\log {}_{(v\beta)}a(x)) = {}_{(v\beta)}a(x),$$

то

$${}_{(v\beta)}a(q(x)a^{-v\beta}(q(x))) = {}_{(v\beta)}a(q(x)e^{-v\beta x}) = e^x,$$

или

$$\langle \log {}_{(v\beta)}a(x) \rangle^{-1} = \langle q(x)e^{-v\beta x} \rangle.$$

Например,

$$a(x) = (1 + 2x)^{\frac{1}{2}}, \quad {}_{(1)}a(x) = x + (1 + x^2)^{\frac{1}{2}},$$

$$a\left(\frac{e^{2x} - 1}{2}\right) = e^x, \quad {}_{(1)}a\left(\frac{e^x - e^{-x}}{2}\right) = e^x.$$

n -й столбец матрицы

$$|e^x|^{-1} \langle q(x)e^{-v\beta x} \rangle |e^x|$$

обозначим

$${}_{(v\beta)}q_n(x), \quad {}_{(0)}q_n(x) = q_n(x).$$

${}_{(v\beta)}q_n(x)$ совпадает с n -м столбцом матрицы

$$|e^x|^{-1} [e^{-nv\beta}] \langle q(x) \rangle |e^x|.$$

Учитывая равенство

$$|e^x|^{-1} [e^{\varphi x}] |e^x| = \left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle,$$

ВЫВОДИМ

$$({}_v\beta)q_n(x) = (1 + n{}_v\beta)^{-1} q_n\left(\frac{x}{1 + n{}_v\beta}\right).$$

3. Неклассический теневой анализ. Последовательности Боаса-Бака

3.1. Обобщенные биномиальные коэффициенты

Неклассический (обобщенный) теневой анализ [4], [5] изучает свойства последовательностей полиномов $S_n(x)$, производящие функции которых имеют вид

$$\sum_{n=0}^{\infty} c_n S_n(\varphi) x^n = b(x) c(\varphi a(x)),$$

$$c_n \neq 0, \quad b_0 \neq 0, \quad a_0 = 0, \quad a_1 \neq 0,$$

где $c(x)$, $b(x)$, $a(x)$ – формальные степенные ряды. Диагональную матрицу, диагональные элементы которой равны коэффициентам ряда $c(x)$, обозначим $|c(x)|$:

$$|c(x)|a(x) = \sum_{n=0}^{\infty} c_n a_n x^n, \quad |c(x)|^{-1}a(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{a_n}{c_n} x^n.$$

Последовательность строк матрицы

$$|c(x)|^{-1}[b(x)]\langle a(x) \rangle |c(x)|$$

называется последовательностью Боаса-Бака. Приведем примеры последовательностей Боаса-Бака и соответствующих им матриц.

Полиномы Лежандра (для упрощения записи производящей функции опустим обратную диагональную матрицу):

$$P_n(x) = \frac{1}{2^n} \sum_{m=0}^{\lfloor n/2 \rfloor} (-1)^m \frac{(2n-2m)!}{m!(n-m)!(n-2m)!} x^{n-2m},$$

$$\left[\frac{1}{(1+x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle \left| \frac{1}{(1-2x)^{1/2}} \right|,$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} P_n(\varphi) x^n = \frac{1}{(1-2\varphi x + x^2)^{1/2}}.$$

Полиномы Чебышева первого и второго рода ($c(x) = (1-x)^{-1}$, $|c(x)|$ – единичная матрица, и ее можно опустить):

$$T_n(x) = 2^{n-1} \prod_{m=1}^n \left(x - \cos \frac{2m-1}{2n} \pi \right),$$

$$\frac{1}{2} \left[\frac{1-x^2}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{2x}{1+x^2} \right\rangle, \quad 2 \sum_{n=0}^{\infty} T_n(\varphi) x^n = \frac{1-x^2}{1-2\varphi x + x^2};$$

$$U_n(x) = 2^n \prod_{m=1}^n \left(x - \cos \frac{m}{n+1} \pi \right),$$

$$\left[\frac{1}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{2x}{1+x^2} \right\rangle, \quad \sum_{n=0}^{\infty} U_n(\varphi) x^n = \frac{1}{1-2\varphi x + x^2}.$$

С последовательностями Боаса-Бака тесно связано одно из самых известных обобщений биномиальных коэффициентов [6, стр.106]. Для

коэффициентов ряда $b(x) = \sum_{n=0}^{\infty} b_n x^n$, $b_0 = 0$, $b_n \neq 0$ при $n > 0$,

обозначим:

$$b_0! = 1, \quad b_n! = \prod_{m=1}^n b_m,$$

$$\binom{n}{m}_b = \frac{b_n!}{b_m! b_{n-m}!}; \quad \binom{n}{m}_b = 0, \quad m > n.$$

Тогда

$$\binom{n}{m}_b = \binom{n-1}{m-1}_b + \frac{b_n - b_m}{b_{n-m}} \binom{n-1}{m}_b.$$

Обозначим

$$c(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{1}{\tilde{c}_n} x^n, \quad \frac{1}{\tilde{c}_n} = c_n.$$

Рассмотрим трансформацию

$$|c(x)|^{-1} [c(x)] |c(x)| = \begin{pmatrix} \frac{\tilde{c}_0}{\tilde{c}_0 \tilde{c}_0} & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ \frac{\tilde{c}_1}{\tilde{c}_0 \tilde{c}_1} & \frac{\tilde{c}_1}{\tilde{c}_1 \tilde{c}_0} & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ \frac{\tilde{c}_2}{\tilde{c}_0 \tilde{c}_2} & \frac{\tilde{c}_2}{\tilde{c}_1 \tilde{c}_1} & \frac{\tilde{c}_2}{\tilde{c}_2 \tilde{c}_0} & 0 & 0 & \cdot \\ \frac{\tilde{c}_3}{\tilde{c}_0 \tilde{c}_3} & \frac{\tilde{c}_3}{\tilde{c}_1 \tilde{c}_2} & \frac{\tilde{c}_3}{\tilde{c}_2 \tilde{c}_1} & \frac{\tilde{c}_3}{\tilde{c}_3 \tilde{c}_0} & 0 & \cdot \\ \frac{\tilde{c}_4}{\tilde{c}_0 \tilde{c}_4} & \frac{\tilde{c}_4}{\tilde{c}_1 \tilde{c}_3} & \frac{\tilde{c}_4}{\tilde{c}_2 \tilde{c}_2} & \frac{\tilde{c}_4}{\tilde{c}_3 \tilde{c}_1} & \frac{\tilde{c}_4}{\tilde{c}_4 \tilde{c}_0} & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}.$$

Первый столбец матрицы обозначим $b(x)$. Элемент матрицы, стоящий на пересечении n -й строки и m -го столбца обозначим $(n \ m)$. Если $c_0 = 1$, то

$$\tilde{c}_n = \tilde{c}_1^n b_n!, \quad (n \ m) = \binom{n}{m}_b.$$

Оператор

$$|c(x)| [c(x)]^* |c(x)|^{-1} = E_{c(x)} = \sum_{n=0}^{\infty} c_n D_{c(x)}^n,$$

где

$$D_{c(x)} = |c(x)| [x]^* |c(x)|^{-1},$$

обобщает оператор сдвига, оператор $D_{c(x)}$ обобщает оператор дифференцирования. Ряд $c(x)$ является собственной функцией оператора $D_{c(x)}$ с собственным значением единица:

$$D_{c(x)} c(x) = c(x).$$

Оператор $D_{c(x)}$ связан с операторами $[x]$, D равенством

$$D_{c(x)} = [x]^* \sum_{n=1}^{\infty} d_n [x^n] D^n,$$

где $[x]^* [x^n] = [x^{n-1}]$, $[x^n] D^n$ – диагональная матрица, диагональные элементы которой равны коэффициентам ряда $\frac{n! x^n}{(1-x)^{n+1}}$. Следовательно, коэффициенты d_n в разложении $D_{c(x)}$ равны коэффициентам ряда

$$|e^x| \left[\frac{1}{1+x} \right] \left\langle \frac{x}{1+x} \right\rangle b(x),$$

где $b(x)$ – первый столбец матрицы $|c(x)^{-1}| [c(x)] |c(x)|$ (из симметрии биномиальных коэффициентов вытекает, что отличные от нуля элементы матрицы $D_{c(x)}$ равны соответствующим коэффициентам ряда $b(x)$).

Матрицу $|c(x)|$ назовем базисом теневой матрицы. Существует особый класс базисов, к рассмотрению которых мы приступаем.

3. 2. Классический базис

Классический базис, $c(x) = e^x$, выделяется тем, что в нем наиболее отчетливо проявляется структура, задаваемая рядами Лагранжа.

Как мы выяснили, с каждым рядом

$$a(x), \quad a_0 = 1, \quad a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n^\varphi x^n$$

посредством преобразований Лагранжа связано множество рядов

$${}_{(\beta)} a(x), \quad {}_{(0)} a(x) = a(x),$$

таких, что

$$\left(1 + x\beta (\log {}_{(\beta)} a(x))' \right) {}_{(\beta)} a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n^{\varphi+\beta n} x^n;$$

$${}_{(\beta)}a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\varphi}{\varphi + \beta n} a_n^{\varphi + \beta n} x^n,$$

$$a(x) {}_{(\beta)}a^\beta(x) = {}_{(\beta)}a(x), \quad {}_{(\beta)}a(xa^{-\beta}(x)) = a(x);$$

$$\langle x {}_{(\beta)}a^\beta(x) \rangle^{-1} = \langle xa^{-\beta}(x) \rangle,$$

$$\left(\left[1 + x\beta (\log {}_{(\beta)}a(x))' \right] \langle x {}_{(\beta)}a^\beta(x) \rangle \right)^{-1} = \left[1 - x\beta (\log a(x))' \right] \langle xa^{-\beta}(x) \rangle.$$

(Ранее на ряд ${}_{(\beta)}a(x)$, кроме условия ${}_{(\beta)}a_0 = 1$, накладывалось дополнительное условие ${}_{(\beta)}a_1 = 1$, что придавало рассматриваемой конструкции упорядоченность и наглядность. Практически же этим условием можно пренебречь, – вышеприведенные равенства не изменятся. Допускается даже случай ${}_{(\beta)}a_1 = 0$, но тогда матрица $\langle \log {}_{(\beta)}a(x) \rangle$ не будет иметь обратной.)

n -ю строку матрицы

$$|e^x|^{-1} \langle \log {}_{(\beta)}a(x) \rangle |e^x|$$

обозначим

$${}_{(\beta)}u_n(x), \quad {}_{(0)}u_n(x) = u_n(x);$$

n -й столбец обратной матрицы

$$|e^x|^{-1} \langle \log {}_{(\beta)}a(x) \rangle^{-1} |e^x| = |e^x|^{-1} \langle q(x)e^{-\beta x} \rangle |e^x|,$$

где

$$\langle \log a(x) \rangle^{-1} = \langle q(x) \rangle,$$

обозначим

$${}_{(\beta)}q_n(x), \quad {}_{(0)}q_n(x) = q_n(x).$$

Тогда

$${}_{(\beta)}u_n(x) = x(x + \beta n)^{-1} u_n(x + \beta n),$$

$${}_{(\beta)}q_n(x) = (1 + \beta nx)^{-1} q_n\left(\frac{x}{1 + \beta nx}\right),$$

$${}_{(\beta)}a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{{}_{(\beta)}u_n(\varphi)}{n!} x^n,$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} {}_{(\beta)}u_n(\varphi) {}_{(\beta)}q_n(x) = (1 - \varphi x)^{-1}.$$

Применительно к экспоненциальному и биномиальному ряду:

$$a(x) = e^x,$$

$$|e^x|^{-1} \langle \log_{(\beta)} a(x) \rangle^{-1} |e^x| = |e^x|^{-1} \langle x e^{-\beta x} \rangle |e^x|,$$

$$u_n(x) = x^n, \quad {}_{(\beta)}u_n(x) = x(x + \beta n)^{n-1},$$

$$q_n(x) = x^n, \quad {}_{(\beta)}q_n(x) = x^n (1 + \beta n x)^{-n-1}.$$

$$a(x) = 1 + x,$$

$$|e^x|^{-1} \langle \log_{(\beta)} a(x) \rangle^{-1} |e^x| = |e^x|^{-1} \langle (e^x - 1) e^{-\beta x} \rangle |e^x|,$$

$${}_{(\beta)}u_0(x) = 1, \quad {}_{(\beta)}u_1(x) = x$$

$$u_n(x) = x \prod_{m=1}^{n-1} (x - m), \quad {}_{(\beta)}u_n(x) = x \prod_{m=1}^{n-1} (x + \beta n - m)$$

$$q_n(x) = x^n \prod_{m=0}^{n-1} (1 - mx)^{-1}, \quad {}_{(\beta)}q_n(x) = x^n \prod_{m=0}^{n-1} (1 + (\beta n - m)x)^{-1},$$

Обобщенный экспоненциальный ряд

$$a(x) = e^x,$$

$${}_{(\beta)}a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\varphi(\varphi + \beta n)^{n-1}}{n!} x^n,$$

является предельным случаем обобщенного биномиального ряда

$$a(x) = 1 + x,$$

$${}_{(\nu\beta)}a^{\nu\varphi}(x/\nu) = 1 + \varphi x + \sum_{n=2}^{\infty} \frac{x^n \nu \varphi}{\nu^n n!} \prod_{m=1}^{n-1} (\nu\varphi + \nu\beta n - m)$$

при $\nu \rightarrow \infty$ [7, стр.399].

3. 3. Единичный базис. Роль полиномов Чебышева

3. 3. 1

Если $c(x) = (1-x)^{-1}$, то $|c(x)|$ – единичная матрица, и предметом изучения являются матрицы

$$[b(x)] \langle xa(x) \rangle, a_0 = 1.$$

Классический и единичный базис связаны равенством

$$|e^x|^{-1} [e^{\varphi x}] |e^x| = \left[\frac{1}{1-\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x} \right\rangle.$$

В этой связи определенную роль играют полиномы Чебышева.

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1-x^2}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & -3 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 2 & 0 & -4 & 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 5 & 0 & -5 & 0 & 1 & 0 & \cdot \\ -2 & 0 & 9 & 0 & -6 & 0 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

является полиномом

$$\prod_{m=1}^n \left(x - 2 \cos \frac{2m-1}{2n} \pi \right),$$

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & -2 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & -3 & 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 3 & 0 & -4 & 0 & 1 & 0 & \cdot \\ -1 & 0 & 6 & 0 & -5 & 0 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \cdot \end{pmatrix}$$

является полиномом

$$\prod_{m=1}^n \left(x - 2 \cos \frac{m}{n+1} \pi \right).$$

Следовательно, n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1-\beta x^2}{1-\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x + \beta x^2} \right\rangle = \left[\frac{1-\beta x^2}{1+\beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+\beta x^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x} \right\rangle$$

является полиномом

$$c_{n,\varphi,\beta}(x) = \prod_{m=1}^n \left(x + \varphi - 2\sqrt{\beta} \cos \frac{2m-1}{2n} \pi \right),$$

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1}{1-\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x + \beta x^2} \right\rangle = \left[\frac{1}{1+\beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+\beta x^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x} \right\rangle$$

является полиномом

$$s_{n,\varphi,\beta}(x) = \prod_{m=1}^n \left(x + \varphi - 2\sqrt{\beta} \cos \frac{m}{n+1} \pi \right).$$

Обозначим

$$a^n(x) = \sum_{m=0}^{\infty} a_m^n x^m, \quad (-1)a^n(x) = \sum_{m=0}^{\infty} (-1)a_m^n x^m,$$

где

$${}_{(-1)}a(xa(x)) = a(x), \quad a(x{}_{(-1)}a^{-1}(x)) = {}_{(-1)}a(x),$$

$$\langle xa(x) \rangle^{-1} = \langle x{}_{(-1)}a^{-1}(x) \rangle.$$

Тогда

$$\left(1 + x(\log a(x))'\right) a^n(x) = \sum_{m=0}^{\infty} {}_{(-1)}a_m^{n+m} x^m,$$

$$\left(1 - x(\log {}_{(-1)}a(x))'\right) {}_{(-1)}a^n(x) = \sum_{m=0}^{\infty} a_m^{n-m} x^m.$$

Отсюда видно, что n -я строка матрицы

$$\left[1 + x(\log a(x))'\right] \langle xa(x) \rangle = \begin{pmatrix} {}_{(-1)}a_0^0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ {}_{(-1)}a_1^1 & {}_{(-1)}a_0^1 & 0 & 0 & \cdot \\ {}_{(-1)}a_2^2 & {}_{(-1)}a_1^2 & {}_{(-1)}a_0^2 & 0 & \cdot \\ {}_{(-1)}a_3^3 & {}_{(-1)}a_2^3 & {}_{(-1)}a_1^3 & {}_{(-1)}a_0^3 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

совпадает с n -й строкой матрицы

$$\left[{}_{(-1)}a^n(x)\right],$$

n -я строка матрицы

$$\left[a(x)\right] \langle xa(x) \rangle = \begin{pmatrix} a_0^1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ a_1^1 & a_0^2 & 0 & 0 & \cdot \\ a_2^1 & a_1^2 & a_0^3 & 0 & \cdot \\ a_3^1 & a_2^2 & a_1^3 & a_0^4 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

совпадает с n -й строкой матрицы

$$\left[\left(1 - x(\log {}_{(-1)}a(x))'\right) {}_{(-1)}a^{n+1}(x)\right].$$

Если

$$a(x) = (1 - \varphi x + \beta x^2)^{-1},$$

то

$$1 + x(\log a(x))' = \frac{1 - \beta x^2}{1 - \varphi x + \beta x^2},$$

$${}_{(-1)}a(x) = \frac{1 + \varphi x + (1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

$$1 - x(\log {}_{(-1)}a(x))' = (1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{-\frac{1}{2}}.$$

Отсюда выводим:

$${}_{(-1)}a^n(x) = \frac{\hat{c}_{n,\varphi,\beta}(x) + \hat{s}_{n-1,\varphi,\beta}(x)(1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

$$\beta^n x^{2n} {}_{(-1)}a^{-n}(x) = \frac{\hat{c}_{n,\varphi,\beta}(x) - \hat{s}_{n-1,\varphi,\beta}(x)(1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

где

$$\hat{c}_{0,\varphi,\beta}(x) = 2, \quad \hat{s}_{-1,\varphi,\beta}(x) = 0,$$

$$\hat{c}_{n,\varphi,\beta}(x) = \hat{I}_n c_{n,\varphi,\beta}(x), \quad \hat{s}_{n,\varphi,\beta}(x) = \hat{I}_n s_{n,\varphi,\beta}(x),$$

\hat{I}_n – оператор, переставляющий в обратном порядке коэффициенты полинома степени n (матрица \hat{I}_n получается из единичной матрицы размерности $(n+1) \times (n+1)$ перестановкой столбцов в обратном порядке):

$$\hat{I}_n \sum_{m=0}^n a_m x^m = \sum_{m=0}^n a_{n-m} x^m,$$

$$\hat{I}_n \prod_{m=1}^n (x + \varphi_m) = \prod_{m=1}^n \varphi_m \left(x + \frac{1}{\varphi_m} \right), \quad \varphi_m \neq 0.$$

Отметим равенства

$$\left[\frac{1-x}{(1+x)^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x}{1-2x} \right\rangle = \left[\frac{1-x}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle,$$

$$\left[\frac{1}{1+x} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x}{1-2x} \right\rangle = \left[\frac{1+x}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle,$$

аналогичные равенствам

$$\left[\frac{1-x}{1+x} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x}{1-2x} \right\rangle = \left[\frac{1-x^2}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle,$$

$$\left[\frac{1}{(1+x)^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x}{1-2x} \right\rangle = \left[\frac{1}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle.$$

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1-x}{(1+x)^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -3 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 5 & -5 & 1 & 0 & \cdot \\ -7 & 14 & -7 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

является полиномом

$$\prod_{m=1}^n \left(x - 4 \cos^2 \frac{2m-1}{2(2n+1)} \pi \right),$$

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1}{1+x} \right] \left\langle \frac{x}{(1+x)^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & -3 & 1 & 0 & \cdot \\ -1 & 6 & -5 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

является полиномом

$$\prod_{m=1}^n \left(x - 4 \cos^2 \frac{m}{2n+1} \pi \right);$$

так как $2\cos^2\varphi - 1 = \cos 2\varphi$, то n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1-x}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & -2 & -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 2 & -3 & -1 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 3 & 3 & -4 & -1 & 1 & 0 & \cdot \\ -1 & -3 & 6 & 4 & -5 & -1 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

является полином

$$p_n(x) = \prod_{m=1}^n \left(x - 2\cos \frac{2m-1}{2n+1} \pi \right),$$

n -й строкой матрицы

$$\left[\frac{1+x}{1+x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1+x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & -2 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & -2 & -3 & 1 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 3 & -3 & -4 & 1 & 1 & 0 & \cdot \\ -1 & 3 & 6 & -4 & -5 & 1 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

является полином

$$\tilde{p}_n(x) = \prod_{m=1}^n \left(x - 2\cos \frac{2m}{2n+1} \pi \right),$$

причем

$$\tilde{p}_n(x) = (-1)^n p_n(-x).$$

Оператору сдвига E^φ соответствует подстановка $\langle x + \varphi \rangle$.
Преобразование $\langle \varphi - x \rangle$ является отражением:

$$\langle \varphi - x \rangle \langle \varphi - x \rangle = \langle x \rangle.$$

Каждый полином $a(x)$ раскладывается в сумму полиномов $a_1(x)$, $a_2(x)$, таких, что

$$\langle \varphi - x \rangle a_1(x) = a_1(x), \quad \langle \varphi - x \rangle a_2(x) = -a_2(x).$$

Так как

$$\langle x + \varphi \rangle = \langle -x \rangle \langle \varphi - x \rangle,$$

то

$$\langle x + \varphi \rangle a_1(x) = a_1(-x), \quad \langle x + \varphi \rangle a_2(x) = -a_2(-x).$$

Соответственно, каждый ряд $b(x)$ раскладывается в сумму рядов $b_1(x)$, $b_2(x)$, таких, что

$$\left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle b_1(x) = b_1(-x),$$

$$\left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle b_2(x) = -b_2(-x).$$

Последовательность строк матрицы A :

$$A \left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle = \langle -x \rangle A \langle -x \rangle,$$

назовем собственным базисом преобразования $\langle x + \varphi \rangle$; последовательность столбцов матрицы B :

$$\left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle B = \langle -x \rangle B \langle -x \rangle,$$

назовем собственным базисом преобразования $\left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle$.

Полиномы $a_1(x)$, $a_2(x)$ раскладываются в комбинацию соответственно четных и нечетных строк матрицы A ; ряды $b_1(x)$, $b_2(x)$ раскладываются в комбинацию соответственно четных и нечетных столбцов матрицы B .

Пусть $a(x)$ – четная строка матрицы A , $b(x)$ – нечетный столбец матрицы B . Скалярным произведением $a(x)$ и $b(x)$ назовем число

$$(a(x), b(x)) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n b_n.$$

Равенство скалярного произведения нулю назовем ортогональностью. Так

как $\langle x + \varphi \rangle$ и $\left[\frac{1}{1 - \varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x} \right\rangle$ – сопряженные преобразования, то

$$(a(x), b(x)) = (a(-x), -b(-x)) = 0.$$

Таким образом, каждая четная строка матрицы A ортогональна каждому нечетному столбцу матрицы B ; соответственно, каждая нечетная строка матрицы A ортогональна каждому четному столбцу матрицы B .

Отметим, что

$$\begin{aligned} & \left[\frac{1 - x^2}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1 + 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 + 2\varphi x} \right\rangle = \\ & = \left[\frac{1 - x^2}{1 + \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 + \varphi x + \beta x^2} \right\rangle = \langle -x \rangle \left[\frac{1 - x^2}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right\rangle \langle -x \rangle, \\ & \left[\frac{1}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right\rangle \left[\frac{1}{1 + 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 + 2\varphi x} \right\rangle = \\ & = \left[\frac{1}{1 + \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 + \varphi x + \beta x^2} \right\rangle = \langle -x \rangle \left[\frac{1}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{1 - \varphi x + \beta x^2} \right\rangle \langle -x \rangle. \end{aligned}$$

Соответственно,

$$\begin{aligned} & \left[\frac{1}{1 - 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - 2\varphi x} \right\rangle \left[1 - x(\log_{(-1)} a(x))' \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle = \\ & = \langle -x \rangle \left[1 - x(\log_{(-1)} a(x))' \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \langle -x \rangle, \\ & \left[\frac{1}{1 - 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - 2\varphi x} \right\rangle \left[{}_{(-1)} a^{-1}(x) \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle = \\ & = \langle -x \rangle \left[{}_{(-1)} a^{-1}(x) \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \langle -x \rangle, \end{aligned}$$

где

$${}_{(-1)} a(x) = \frac{1 + \varphi x + (1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

$$1 - x(\log_{(-1)} a(x))' = (1 + 2\varphi x + (\varphi^2 - 4\beta)x^2)^{-\frac{1}{2}}.$$

3.3.2

Сопоставляя матрицы

$$\frac{1}{2} \left[\frac{1+x^2}{1-x^2} \right] \left\langle \frac{2x}{1-x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1/2 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 3 & 0 & 4 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 8 & 0 & 8 & 0 & \cdot \\ 0 & 5 & 0 & 20 & 0 & 16 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix},$$

$$\left[\frac{1-x}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2x} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 2 & 1 & 0 & \cdot \\ 4 & 3 & 0 & \cdot \\ 8 & 8 & 1 & \cdot \\ 16 & 20 & 5 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

закключаем, что n -й строкой матрицы $\left[\frac{1-x}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2x} \right\rangle$, $n > 0$,

является полиномом

$$d_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \left(x + \sec^2 \frac{2m-1}{2n} \pi \right), \quad d_n = 1, \quad d_n = n,$$

где первое значение d_n берется при четном n , второе – при нечетном n ; сопоставляя матрицы

$$\left[\frac{1}{1-x^2} \right] \left\langle \frac{2x}{1-x^2} \right\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 4 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 4 & 0 & 8 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 12 & 0 & 16 & 0 & \cdot \\ 0 & 6 & 0 & 32 & 0 & 32 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix},$$

$$\left[\frac{x}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2x} \right\rangle = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 2 & 0 & 0 & \cdot \\ 4 & 1 & 0 & \cdot \\ 8 & 4 & 0 & \cdot \\ 16 & 12 & 1 & \cdot \\ 32 & 32 & 6 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

закключаем, что n -й строкой матрицы $\left[\frac{x}{1-2x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2x} \right\rangle$

является полиномом

$$l_n \prod_{m=1}^{\left[\frac{n-1}{2} \right]} \left(x + \sec^2 \frac{m}{n} \pi \right), \quad l_n = n, \quad l_n = 1.$$

Следовательно, n -й строкой матрицы

$$\begin{aligned} \left[\frac{1-\varphi x}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right\rangle &= \\ &= \left[\frac{1-\varphi x}{1-2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2\varphi x} \right\rangle \left[\frac{1}{1+\beta x} \right] \left\langle \frac{x}{1+\beta x} \right\rangle \end{aligned}$$

является полиномом

$$t_{n,\varphi,\beta}(x) = p_n \prod_{m=1}^{\left[\frac{n}{2} \right]} \left(x + \frac{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi}{\cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi} \right), \quad p_n = 1, \quad p_n = n\varphi;$$

n -й строкой матрицы

$$\begin{aligned} \left[\frac{x}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right\rangle &= \\ &= \left[\frac{x}{1-2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x^2}{1-2\varphi x} \right\rangle \left[\frac{1}{1+\beta x} \right] \left\langle \frac{x}{1+\beta x} \right\rangle, \end{aligned}$$

является полиномом

$$u_{n,\varphi,\beta}(x) = r_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \left(x + \frac{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{m}{n} \pi}{\cos^2 \frac{m}{n} \pi} \right), \quad r_n = n\varphi, \quad r_n = 1.$$

Последовательность столбцов матрицы

$$\left[\frac{1 - \varphi x}{1 - 2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x^2}{1 - 2\varphi x + \beta x^2} \right\rangle$$

совпадает с последовательностью четных столбцов матрицы

$$\left[\frac{1 - \varphi x}{1 - 2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle,$$

последовательность столбцов матрицы

$$\left[\frac{x}{1 - 2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x^2}{1 - 2\varphi x + \beta x^2} \right\rangle$$

совпадает с последовательностью нечетных столбцов матрицы

$$\left[\frac{1}{(1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{(1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle.$$

Обозначим

$$a(x) = (1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{-\frac{1}{2}}.$$

Тогда

$$1 + x(\log a(x))' = \frac{1 - \varphi x}{1 - 2\varphi x + \beta x^2},$$

$${}_{(-1)}a(x) = \varphi x + (1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{\frac{1}{2}},$$

$${}_{(-1)}a^{-1}(x) = \frac{\varphi x - (1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{\frac{1}{2}}}{\beta x^2 - 1},$$

$$1 - x(\log_{(-1)} a(x))' = (1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{-\frac{1}{2}} {}_{(-1)}a^{-1}(x).$$

Отсюда, учитывая алгоритм разложения в бином Ньютона выражения

$$\left(\varphi x + (1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{\frac{1}{2}}\right)^n,$$

ВЫВОДИМ:

$${}_{(-1)}a^n(x) = \hat{t}_{n,\varphi,\beta}(x) + \hat{u}_{n,\varphi,\beta}(x)(1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{\frac{1}{2}},$$

$$(\beta x^2 - 1)^n {}_{(-1)}a^{-n}(x) = \hat{t}_{n,\varphi,\beta}(x) - \hat{u}_{n,\varphi,\beta}(x)(1 + (\varphi^2 - \beta)x^2)^{\frac{1}{2}},$$

где

$$\hat{t}_{n,\varphi,\beta}(x) = \hat{I}_n t_{n,\varphi,\beta}(x^2) =$$

$$= p_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \left(\frac{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi}{\cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi} \right) \prod_{m=1}^n \left(x + \frac{i \cos \frac{2m-1}{2n} \pi}{\sqrt{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi}} \right),$$

$i = \sqrt{-1}$, множитель $\prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \sec^2 \frac{2m-1}{2n} \pi$ равен 2^{n-1} , если n четно, и $\frac{2^{n-1}}{n}$, если n нечетно; если один из сомножителей (в случае $\hat{t}_{n,0,0}(x)$ –

любой из сомножителей) множителя $\prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \left(\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi \right)$ равен

нулю, он заменяется на $\cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi$ с соответствующим значением m ;

соответствующий нулевому множителю полином

$$x^2 + \frac{\cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi}{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{2m-1}{2n} \pi}$$

заменяется на единицу;

$$\hat{u}_{n,\varphi,\beta}(x) = \hat{I}_{n-1} u_{n,\varphi,\beta}(x^2) =$$

$$= r_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \left(\frac{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{m}{n} \pi}{\cos^2 \frac{m}{n} \pi} \right) \prod_{m=1}^{n-1} \left(x + \frac{i \cos \frac{m}{n} \pi}{\sqrt{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{m}{n} \pi}} \right),$$

множитель $\prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \sec^2 \frac{m}{n} \pi$ равен $\frac{2^{n-1}}{n}$, если n четно, и 2^{n-1} , если n нечетно; если один из сомножителей (в случае $\hat{u}_{n,0,0}(x)$ – любой из сомножителей) множителя $\prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \left(\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{m}{n} \pi \right)$ равен нулю, он заменяется на $\cos^2 \frac{m}{n} \pi$ с соответствующим значением m ; соответствующий нулевому множителю полином

$$x^2 + \frac{\cos^2 \frac{m}{n} \pi}{\varphi^2 - \beta \cos^2 \frac{m}{n} \pi}$$

заменяется на единицу.

Учтем равенства

$$\prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \sin^2 \frac{2m-1}{2n} \pi = \frac{1}{2^{n-1}}, \quad \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n-1}{2} \rfloor} \sin^2 \frac{m}{n} \pi = \frac{n}{2^{n-1}},$$

и отметим, что

$$\hat{t}_{n,1,1}(x) = \frac{(x+1)^n + (x-1)^n}{2}, \quad \hat{u}_{n,1,1}(x) = \frac{(x+1)^n - (x-1)^n}{2};$$

$$\hat{t}_{2n,0,-1}(x) = (1+x^2)^n, \quad \hat{u}_{2n,0,-1}(x) = 0,$$

$$\hat{t}_{2n+1,0,-1}(x) = 0, \quad \hat{u}_{2n+1,0,-1}(x) = (1+x^2)^n,$$

$$\begin{aligned}\hat{t}_{2n,0,0}(x) &= 1, & \hat{u}_{2n,0,0}(x) &= 0, \\ \hat{t}_{2n+1,0,0}(x) &= 0, & \hat{u}_{2n+1,0,0}(x) &= 1.\end{aligned}$$

Полиномы $\hat{t}_{n,1,1}(x)$, $\hat{u}_{n,1,1}(x)$ связаны с полиномами

$$x^n + 1 = \frac{x^{2n} - 1}{x^n - 1}, \quad x^n - 1$$

последовательностью преобразований:

$$\frac{1}{2} \hat{I}_n \langle 2x \rangle \hat{I}_n \left\langle x - \frac{1}{2} \right\rangle \hat{I}_n \langle x + 1 \rangle (x^n \pm 1) = \hat{t}_{n,1,1}(x), \quad \hat{u}_{n,1,1}(x).$$

Подобная цепочка преобразований связывает $\hat{t}_{n,1,1}(x)$ с $\hat{t}_{n,\varphi,\beta}(x)$ и $\hat{u}_{n,1,1}(x)$ с $\hat{u}_{n,\varphi,\beta}(x)$.

Отметим, что

$$\begin{aligned}& \left[\frac{1}{1+2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1+2\varphi x} \right\rangle \left[\frac{1-\varphi x}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1-2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle = \\ & = \left[\frac{1+\varphi x}{1+2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1+2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle = \\ & = \langle -x \rangle \left[\frac{1-\varphi x}{1-2\varphi x + \beta x^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1-2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle \langle -x \rangle; \\ & \left[\frac{1}{1+2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1+2\varphi x} \right\rangle \left[\frac{1}{(1-2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{(1-2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle = \\ & = \left[\frac{1}{(1+2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{(1+2\varphi + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle =\end{aligned}$$

$$= \langle -x \rangle \left[\frac{1}{(1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{(1 - 2\varphi x + \beta x^2)^{1/2}} \right\rangle \langle -x \rangle.$$

Соответственно,

$$\begin{aligned} & \left[1 - x(\log_{(-1)} a(x))' \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \left[\frac{1}{1 - 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - 2\varphi x} \right\rangle = \\ & = \langle -x \rangle \left[1 - x(\log_{(-1)} a(x))' \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \langle -x \rangle; \\ & \left[{}_{(-1)} a^{-1}(x) \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \left[\frac{1}{1 - 2\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1 - 2\varphi x} \right\rangle = \\ & = \langle -x \rangle \left[{}_{(-1)} a^{-1}(x) \right] \langle x_{(-1)} a^{-1}(x) \rangle \langle -x \rangle. \end{aligned}$$

Если

$$a(x) = (1 + x)^{-\frac{1}{2}},$$

то

$${}_{(-1)} a^{-1}(x) = \frac{x}{2} + \left(1 + \frac{x^2}{4} \right)^{\frac{1}{2}},$$

$$1 - x(\log_{(-1)} a(x))' = \frac{x}{2} \left(1 + \frac{x^2}{4} \right)^{-\frac{1}{2}} + 1.$$

Переобозначим

$$b(x) = \frac{x}{2} + \left(1 + \frac{x^2}{4} \right)^{\frac{1}{2}}, \quad {}_{(-1)} b(x) = (1 + x)^{\frac{1}{2}}$$

и воспользуемся правилами: n -я строка матрицы

$$\left[1 + x(\log b(x))' \right] \langle x b(x) \rangle$$

совпадает с n -й строкой матрицы

$$\left[{}_{(-1)} b^n(x) \right],$$

n -я строка матрицы

$$[b(x)]\langle xb(x)\rangle$$

совпадает с n -й строкой матрицы

$$\left[\left(1 - x(\log_{(-1)} b(x))' \right)_{(-1)} b^{n+1}(x) \right].$$

Отсюда видно, что $2n$ -й строкой матрицы $\left[1 + x(\log b(x))' \right]\langle xb(x)\rangle$ является полином

$$x^n(1+x)^n,$$

т.е. n -й столбец матрицы

$$\langle x(1+x)\rangle.$$

Так как

$$1 - x\left(\log(1+x)^{\frac{1}{2}}\right)' = \left(1 + \frac{x}{2}\right)(1+x)^{-1},$$

то $(2n+1)$ -й строкой матрицы $[b(x)]\langle xb(x)\rangle$ является полином

$$\left(\frac{1}{2} + x\right)x^n(1+x)^n,$$

т.е. n -й столбец матрицы

$$\left[\frac{1}{2} + x\right]\langle x(1+x)\rangle.$$

3.3.3

n -ю строку матрицы

$$[1+2x]\langle x(1+x)\rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 2 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 3 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 2 & 4 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & 5 & 5 & 1 & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & 2 & 9 & 6 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

обозначим $c_n(x)$, n -ю строку матрицы

$$\langle x(1+x) \rangle = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & 2 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & 1 & 3 & 1 & 0 & \cdot \\ 0 & 0 & 0 & 3 & 4 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \end{pmatrix}$$

обозначим $S_n(x)$. Тогда

$$\hat{c}_n(x) = \hat{I}_n c_n(x) = p_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n+1}{2} \rfloor} \left(x + \frac{1}{4} \sec^2 \frac{2m-1}{2(n+1)} \pi \right),$$

$$p_n = n+1, \quad p_n = 2;$$

$$\hat{s}_n(x) = \hat{I}_n s_n(x) = r_n \prod_{m=1}^{\lfloor \frac{n}{2} \rfloor} \left(x + \frac{1}{4} \sec^2 \frac{m}{n+1} \pi \right),$$

$$r_n = 1, \quad r_n = \frac{n+1}{2}.$$

Если

$$a(x) = 1+x,$$

то

$${}_{(-1)}a(x) = \frac{1+(1+4x)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

$$(xa(x))' = 1+2x, \quad (x{}_{(-1)}a^{-1}(x))' = (1+4x)^{-\frac{1}{2}},$$

$${}_{(-1)}a^n(x) = \frac{\hat{c}_{n-1}(x) + \hat{s}_{n-1}(x)(1+4x)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

$$(-x) {}_{(-1)}a^{-n}(x) = \frac{\hat{c}_{n-1}(x) - \hat{s}_{n-1}(x)(1+4x)^{\frac{1}{2}}}{2},$$

где

$$\hat{c}_{-1}(x) = 2, \quad \hat{s}_{-1}(x) = 0.$$

Отметим равенства

$$\begin{aligned}\langle x-1 \rangle \langle x(1+x) \rangle &= \langle x(x-1) \rangle = \langle -x \rangle \langle x(1+x) \rangle, \\ \langle x-1 \rangle [1+2x] \langle x(1+x) \rangle &= [2x-1] \langle x(x-1) \rangle = \\ &= -\langle -x \rangle [1+2x] \langle x(1+x) \rangle.\end{aligned}$$

Матрицы

$$\langle x(x+1) \rangle, [1+2x] \langle x(1+x) \rangle,$$

кроме двухсторонних обратных матриц:

$$\left\langle \frac{(1+4x)^{\frac{1}{2}} - 1}{2} \right\rangle, \left[(1+4x)^{-\frac{1}{2}} \right] \left\langle \frac{(1+4x)^{\frac{1}{2}} - 1}{2} \right\rangle,$$

имеют левосторонние обратные:

$$\left\langle \frac{1 + (1+4x)^{\frac{1}{2}}}{2} \right\rangle \langle -x \rangle, -\left[(1+4x)^{-\frac{1}{2}} \right] \left\langle \frac{1 + (1+4x)^{\frac{1}{2}}}{2} \right\rangle \langle -x \rangle.$$

3.3.4

Равенство

$$|e^x|^{-1} [e^{\varphi x}] |e^x| = \left[\frac{1}{1-\varphi x} \right] \left\langle \frac{x}{1-\varphi x} \right\rangle.$$

является примером неоднозначного представления последовательностей Боаса-Бака. В данном случае, применительно к $s_n(x) = (x + \varphi)^n$:

$$\sum_{n=0}^{\infty} s_n(\beta) x^n = (1 - (\beta + \varphi)x)^{-1}, \quad \sum_{n=0}^{\infty} \frac{s_n(\beta)}{n!} x^n = e^{(\beta + \varphi)x}.$$

Эта неоднозначность проявится и в любом другом базисе. Например, полиномы Лагерра $L_n(x)$ можно рассматривать как строки матрицы

$$|e^x|^{-2} [e^x] \langle -x \rangle |e^x|^2:$$

$$\sum_{n=0}^{\infty} \frac{L_n(\beta)}{(n!)^2} x^n = e^x \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(-\beta)^n}{(n!)^2} x^n.$$

Второй пример связан с рядами Лагранжа. Если

$$a^\varphi(x) = \sum_{n=0}^{\infty} a_n^\varphi x^n, \quad a_0 = 1,$$

то

$$\left(1 + x(\log a(x))'\right) a^\varphi(x) = (xa(x))' a^{\varphi-1}(x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\varphi + n}{\varphi} a_n^\varphi x^n.$$

Обозначим

$$b(\varphi, x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{\varphi}{\varphi + n} x^n.$$

Тогда

$$|b(\varphi, x)|^{-1} [a^\varphi(x)] \langle xa(x) \rangle |b(\varphi, x)| = \left[(xa(x))' a^{\varphi-1}(x) \right] \langle xa(x) \rangle.$$

В частности,

$$\left| \frac{\log(1-x)^{-1}}{x} \right|^{-1} [a(x)] \langle xa(x) \rangle \left| \frac{\log(1-x)^{-1}}{x} \right| = \left[(xa(x))' \right] \langle xa(x) \rangle.$$

Применительно к классическому базису:

$$|e^x|^{-1} \left[(xa(x))' \right] \langle xa(x) \rangle |e^x| = \left| \frac{e^x - 1}{x} \right|^{-1} [a(x)] \langle xa(x) \rangle \left| \frac{e^x - 1}{x} \right|.$$

В [4] вопрос об альтернативных представлениях последовательностей Боаса-Бака решается с общей точки зрения.

4. Гауссов базис

Гауссов базис связан с классическим и единичным базисом следующим обобщением.

Пусть первым столбцом матрицы $|c(x)|^{-1}[c(x)]|c(x)|$ является ряд

$$b(x) = \frac{x}{(1-x)(1-qx)} = \sum_{n=1}^{\infty} b_n x^n, \quad b_n = \sum_{m=0}^{n-1} q^m, \quad q \neq -1.$$

При $q = 0$ получаем матрицу $[(1-x)^{-1}]$; при $q = 1$ получаем матрицу $|e^x|^{-1}[e^x]|e^x|$; в остальных случаях получаем матрицу

$$G_{(q)} = |g(q, x)|^{-1}[g(q, x)]|g(q, x)|,$$

$$g(q, x) = \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(q-1)^n}{(q^n-1)!} x^n,$$

где

$$(q^n-1)! = \prod_{m=1}^n (q^m-1), \quad (q^0-1)! = 1.$$

Элементы матрицы $G_{(q)}$ равны коэффициентам Гаусса:

$$\binom{n}{m}_q = \frac{(q^n-1)!}{(q^m-1)!(q^{n-m}-1)!} = \binom{n-1}{m-1}_q + q^m \binom{n-1}{m}_q.$$

n -м столбцом матрицы $G_{(q)}$ является ряд

$$x^n \prod_{m=0}^n (1-q^m x)^{-1};$$

n -й строкой обратной матрицы,

$$G_{(q)}^{-1} = |g(q, x)|^{-1}[g^{-1}(q, x)]|g(q, x)|,$$

является полиномом

$$\sum_{m=0}^n \binom{n}{m}_q (-1)^m q^{\frac{m(m-1)}{2}} x^{n-m} = \prod_{m=0}^{n-1} (x - q^m).$$

Отметим аналогию с экспоненциальным рядом:

$$\begin{aligned} g^{-1}(q, x) &= \sum_{n=0}^{\infty} q^{\frac{n(n-1)}{2}} \frac{(q-1)^n}{(q^n-1)!} (-x)^n = \\ &= \sum_{n=0}^{\infty} \frac{(q^{-1}-1)^n}{(q^{-n}-1)!} (-x)^n = g(q^{-1}, -x). \end{aligned}$$

Обозначим:

$$g(0, x) = (1-x)^{-1}, \quad g(1, x) = e^x.$$

Так как

$$\left| e^x \right| \left[\frac{1}{1+x} \right] \left\langle \frac{x}{1+x} \right\rangle \frac{x}{(1-x)(1-qx)} = \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(q-1)^{n-1}}{n!} x^n = \int e^{(q-1)x},$$

то

$$D_{g(q,x)} = [x]^* \sum_{n=1}^{\infty} \frac{(q-1)^{n-1}}{n!} [x^n] D^n.$$

В [6] рассматриваются нижние треугольные матрицы A и $B = A^{-1}$, обобщающие матрицы, элементами которых являются числа Стерлинга второго и первого рода. n -м столбцом матрицы A является ряд

$$a_n(x) = \prod_{m=0}^n (1 - c_m x)^{-1},$$

где c_m – коэффициенты произвольного ряда $c(x) = \sum_{n=0}^{\infty} c_n x^n$, n -й строкой

обратной матрицы является полином

$$b_0(x) = 1, \quad b_n(x) = \prod_{m=0}^{n-1} (x - c_m).$$

Для классических чисел Стерлинга:

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

$$A = |e^x|^{-1} \langle e^x - 1 \rangle |e^x|, \quad B = |e^x|^{-1} \langle \log(1+x) \rangle |e^x|,$$

$$a_n(x) = x^n \prod_{m=0}^n (1 - mx)^{-1}, \quad b_n(x) = \prod_{m=0}^{n-1} (x - m);$$

или

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

$$A = |e^x|^{-1} [e^x] \langle e^x - 1 \rangle |e^x|, \quad B = |e^x|^{-1} [(1+x)^{-1}] \langle \log(1+x) \rangle |e^x|,$$

$$a_n(x) = x^n \prod_{m=1}^{n+1} (1 - mx)^{-1}, \quad b_n(x) = \prod_{m=1}^n (x - m).$$

Матрицы

$$A = B = \langle x \rangle;$$

$$A = [(1 - \beta x)^{-1}], \quad B = [1 - \beta x];$$

$$A = |e^x|^{-1} [e^{\beta x}] |e^x|, \quad B = |e^x|^{-1} [e^{-\beta x}] |e^x|;$$

$$A = |g(q, x)|^{-1} [g(q, \beta x)] |g(q, x)|,$$

$$B = |g(q, x)|^{-1} [g^{-1}(q, \beta x)] |g(q, x)|$$

задаются общим рядом-параметром для обобщенных чисел Стерлинга:

$$c(x) = \beta(1 - qx)^{-1},$$

$$a_n(x) = x^n \prod_{m=0}^n (1 - \beta q^m x)^{-1}, \quad b_n(x) = \prod_{m=0}^{n-1} (x - \beta q^m).$$

При $c(x) = (1+x)^{-1}$ получаем матрицы

$$G_{(-1)} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 2 & 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 1 & 2 & 2 & 1 & 1 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & 3 & 0 & 3 & 0 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{pmatrix}, G_{(-1)}^{-1} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & -1 & -1 & 1 & 0 & 0 & 0 & \cdot \\ 1 & 0 & -2 & 0 & 1 & 0 & 0 & \cdot \\ -1 & 1 & 2 & -2 & -1 & 1 & 0 & \cdot \\ -1 & 0 & 3 & 0 & -3 & 0 & 1 & \cdot \\ \cdot & \cdot \end{pmatrix}.$$

Матрицу, элементы которой равны произведению одноименных элементов матриц $[a(x)]$ и $G_{(-1)}$ обозначим $[a(x)]_G$. Матрицы $[a(x)]_G$ задают алгебру, не изоморфную алгебре матриц $[a(x)]$. Умножение на $[x^{2n+1}]_G$ аннулирует все ряды, четные коэффициенты которых равны нулю.

Легко убедиться, что

$$[1 + \varphi x]_G [1 + \beta x]_G = [1 + (\varphi + \beta)x]_G,$$

$$\left[\frac{1}{1 + \varphi x^2} \right]_G \left[\frac{1}{1 + \beta x^2} \right]_G = \left[\frac{1}{1 + (\varphi + \beta)x^2} \right]_G,$$

$$[1 + \varphi x]_G \left[\frac{1}{1 + \beta x^2} \right]_G = \left[\frac{1 + \varphi x}{1 + \beta x^2} \right]_G.$$

Следовательно,

$$G_{(-1)}^\varphi = \left[\frac{1 + \varphi x}{1 - \varphi x^2} \right]_G.$$

n -м столбцом матрицы $G_{(-1)}^\varphi$ при четном n является ряд

$$\frac{(1 + \varphi x)x^n}{(1 - \varphi x^2)(1 - \varphi x^2)^{\frac{n}{2}}},$$

при нечетном n – ряд

$$\frac{x^n}{(1 - \varphi x^2)(1 - \varphi x^2)^{\frac{n-1}{2}}};$$

n -ой строкой при четном n является полином

$$(x^2 + \varphi)^{\frac{n}{2}},$$

при нечетном n – полином

$$(x + \varphi)(x^2 + \varphi)^{\frac{n-1}{2}}.$$

Диагональные матрицы, диагональные элементы которых равны коэффициентам рядов $(1 - x^2)^{-1}$ и $x(1 - x^2)^{-1}$ обозначим соответственно

$$\left| \frac{1}{1 - x^2} \right| \text{ и } \left| \frac{x}{1 - x^2} \right|. \text{ Тогда}$$

$$G_{(-1)}^\varphi = \left[\frac{1 + \varphi x}{1 - \varphi x^2} \right] \left\langle \frac{x}{(1 - \varphi x^2)^{1/2}} \right\rangle \left| \frac{1}{1 - x^2} \right| + \\ + \left[\frac{1}{(1 - \varphi x^2)^{1/2}} \right] \left\langle \frac{x}{(1 - \varphi x^2)^{1/2}} \right\rangle \left| \frac{x}{1 - x^2} \right|,$$

$$E_{g(-1,x)}^\varphi = \left\langle (x^2 + \varphi)^{1/2} \right\rangle \left| \frac{1}{1 - x^2} \right| + \\ + \left[\frac{x + \varphi}{(x^2 + \varphi)^{1/2}} \right] \left\langle (x^2 + \varphi)^{1/2} \right\rangle \left| \frac{x}{1 - x^2} \right|.$$

4. Квадратные матрицы. Обобщенные полиномы Эйлера

Расширим множество теневых матриц. Наряду с нижними треугольными матрицами

$$\langle xa(x) \rangle, a_0 = 1,$$

будем рассматривать квадратные матрицы

$$\langle a(x) \rangle, a_0 = 1.$$

Матрицу $\langle a(x) \rangle$ можно умножать справа на матрицу с конечными столбцами, слева – на матрицу с конечными строками. Равенства

$$\begin{aligned}\langle a(x) - 1 \rangle \langle 1 + x \rangle &= \langle a(x) \rangle, \\ \langle a(x) - 1 \rangle \left\langle \frac{1}{1+x} \right\rangle &= \langle a^{-1}(x) \rangle, \\ \langle \log a(x) \rangle \langle e^x \rangle &= \langle a(x) \rangle, \\ \langle \log a(x) \rangle \langle e^x - 1 \rangle &= \langle a(x) - 1 \rangle\end{aligned}$$

несут следующую информацию.

n -й строкой матрицы $\langle a(x) \rangle$ является ряд

$$\frac{a_n(x)}{(1-x)^{n+1}},$$

где $a_n(x)$ – полином степени $\leq n$; n -й строкой матрицы $\langle a^{-1}(x) \rangle$ является ряд

$$\frac{\hat{a}_n(x)}{(1-x)^{n+1}},$$

где

$$\hat{a}_n(x) = (-x)^n \hat{I}_n a_n(x).$$

Если a_1 – первый коэффициент ряда $a(x)$, то сумма коэффициентов полинома $a_n(x)$ равна $(a_1)^n$. Случай $a_1 = 0$ не является исключением: каждый из полиномов $a_n(x)$, $n > 0$, содержит множитель $(1-x)$ и, следовательно, сумма его коэффициентов равна нулю.

Если $a(x) = e^x$, то $a_n(x) = \frac{1}{n!} A_n(x)$, где $A_n(x)$ – полиномы Эйлера:

$$\frac{A_n(x)}{(1-x)^{n+1}} = \sum_{m=0}^{\infty} m^n x^m.$$

В [8, р.4.3] полиномы $a_n(x)$ называются f -полиномами Эйлера:

$$\frac{a_n(x)}{(1-x)^{n+1}} = \sum_{m=0}^{\infty} f(m)x^m,$$

где $a_n(x)$, $f(x)$ – полиномы степени $\leq n$. В нашем же случае определена последовательность полиномов $a_n(x)$:

$$\frac{a_n(x)}{(1-x)^{n+1}} = \sum_{m=0}^{\infty} \frac{u_n(m)}{n!} x^m,$$

где $u_n(x)$ – биномиальная последовательность ряда $a(x)$.

При $n > 0$, эйлеров полином n -й строки матрицы $\langle a(x) \rangle$ обозначим

$$a_n(x) = \sum_{m=1}^n a_m x^m;$$

n -ю строку матрицы $|e^x|^{-1} \langle \log a(x) \rangle |e^x|$ обозначим

$$u_n(x) = \sum_{m=1}^n u_m x^m;$$

n -ю строку матрицы $\langle a(x) - 1 \rangle$ обозначим

$$v_n(x) = \sum_{m=1}^n v_m x^m.$$

Тогда:

$$a_n(x) = \frac{1}{n!} \sum_{m=1}^n u_m (1-x)^{n-m} A_m(x),$$

$$u_n(x) = \sum_{m=1}^n a_m \prod_{p=1}^n (x - m + p);$$

$$a_n(x) = \sum_{m=1}^n v_m x^m (1-x)^{n-m}, \quad v_n(x) = \sum_{m=1}^n a_m x^m (1+x)^{n-m};$$

$$u_n(x) = n! \sum_{m=1}^n v_m \frac{1}{m!} \prod_{p=0}^{m-1} (x-p) = n! \sum_{m=1}^n v_m \frac{1}{m!} \sum_{p=1}^m s(m, p) x^p,$$

$$v_n(x) = \frac{1}{n!} \sum_{m=1}^n u_m \sum_{p=1}^m p! S(m, p) x^p,$$

где $s(m, p)$, $S(m, p)$ – числа Стерлинга первого и второго рода.

Примеры:

$$a(x) = e^x,$$

$$a_n(x) = \frac{1}{n!} A_n(x), \quad v_n(x) = \frac{1}{n!} \sum_{m=1}^n m! S(n, m) x^m, \quad u_n(x) = x^n;$$

$$a(x) = 1 + x,$$

$$a_n(x) = x^n, \quad v_n(x) = x^n, \quad u_n(x) = \prod_{m=0}^{n-1} (x-m);$$

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

$$a_n(x) = x, \quad v_n(x) = x(1+x)^{n-1}, \quad u_n(x) = \prod_{m=0}^{n-1} (x+m);$$

$$a(x) = \frac{1+x}{1-x},$$

$$a_n(x) = 2x(1+x)^{n-1}, \quad v_n(x) = 2^n x \left(\frac{1}{2} + x\right)^{n-1},$$

$$u_n(x) = 2 \sum_{m=1}^n \binom{n-1}{m-1} \prod_{p=1}^m (x-m+p) =$$

$$= n! \sum_{m=1}^n \binom{n-1}{m-1} \frac{2^m}{m!} \prod_{p=0}^{m-1} (x-p).$$

1. М. Айгнер. Комбинаторная теория. Мир, 1982.
2. С. К. Ландо. Введение в дискретную математику. 2012.
3. А. В. Устинов. Полиномы Коробова и теневой анализ. Чебышевский сборник, 2003, №4.
4. В. М. Бухштабер, А. Н. Холодов. Структуры Боаса-Бака на последовательностях полиномов. Функциональный анализ и его приложения, 1989, т. 23, вып. 4.
5. В. М. Бухштабер, А. Н. Холодов. Группы формальных диффеоморфизмов суперпрямой... Изв. АН. СССР, сер. мат. 1989, т.53, №6.
6. М. Л. Платонов. Комбинаторные числа класса отображений и их приложения. Наука, 1979.
7. Р. Грэхем, Д. Кнут, О. Поташник. Конкретная математика. Мир, 1988.
8. Р. Стэнли. Перечислительная комбинаторика. Мир, 1990.