

Оглавление

Введение	2
1. Базовый метод трансформации Шенкса	3
2. Многошаговый алгоритм Шенкса и ε – алгоритм	5
3. ε – алгоритм	16
4. Сравнение алгоритмов	22
Заключение	35
Список литературы	36
Приложение 1	38

Введение

Метод Шенкса был разработан в 1955 году американским математиком Даниэлем Шенксом и с тех пор является важным инструментом в численном анализе и методах решения уравнений [5]. Он предназначен для ускорения сходимости последовательностей и суммируемых рядов. Скорость и порядок сходимости – это величины, которые представляют, насколько быстро последовательность приближается к своему пределу. Последовательность x_n , сходящаяся к x^* , имеет порядок сходимости $q \geq 1$ и скорость сходимости μ , если $\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{|x_{n+1} - x^*|}{|x_n - x^*|^q} = \mu$. Во многих задачах, где требуется численное приближение, бывает необходимо вычислить сумму бесконечного ряда или оценить предел последовательности, однако, некоторые ряды сходятся медленно и требуют большого количества итераций для достижения точности.

Ускорение достигается путем изменения ряда с сохранением суммы. Это позволяет достичь лучшей сходимости и значительно уменьшить количество итераций.

1. Базовый метод трансформации Шенкса

Сущность метода Шенкса состоит в том, что по заданной последовательности строится новая. Нам необходимо определить S_n – частичную сумму бесконечной последовательности (1), S – предел последовательности (2):

$$S_n = \sum_{i=0}^n a_i, \quad (1)$$

$$S = \sum_{i=0}^{\infty} a_i. \quad (2)$$

Трансформация нацелена на ускорение сходимости S . Для этого запишем предел в виде (3), теперь у нас три неизвестные: S , γ , v , где $|\gamma| < 1$, а v – параметр [3].

$$S \equiv S_n - v\gamma^n. \quad (3)$$

Их можно рассчитать на основе частичных сумм (4):

$$\begin{cases} S_{n-1} = S + v\gamma^{n-1} \\ S_n = S + v\gamma^n \\ S_{n+1} = S + v\gamma^{n+1} \end{cases}. \quad (4)$$

Предел S представлен в виде преобразования $T(S_n)$ частичной суммы порядка n :

$$S = T(S_n) = \frac{S_{n+1}S_{n-1} - S_n^2}{S_{n+1} + S_{n-1} - 2S_n}. \quad (5)$$

Важным свойством этого преобразования является то, что при повторном применении получается новая последовательность $\{T(S_1), T(S_1), \dots, T(S_{n-1})\}$, имеющую на 2 члена меньше. Эту процедуру продолжаем пока в

последовательности не останется 1 или 2 члена. (5) можно преобразовать в равенство (6), что является нашим первым шагом в процедуре трансформации:

$$T(S_n) = S_n + \frac{a_n a_{n+1}}{a_n - a_{n+1}}. \quad (6)$$

2. Многошаговый алгоритм Шенкса и ε – алгоритм

Далее S_n – последовательность, S – предел, T_n – новая последовательность. Преобразование последовательности называется методом ускорения сходимости или методом экстраполяции.

Пусть S_n – последовательность, сходящаяся к пределу S , удовлетворяющему

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{S_{n+1} - S}{S_n - S} = \lambda.$$

Когда $0 < \lambda < 1$, последовательность S_n сходится линейно¹, когда $\lambda = 1$, последовательность сходится логарифмически², а когда $\lambda = 0$, у нее сверхлинейная³сходимость. Преобразование последовательности $T : (S_n) \rightarrow (T_n)$ преобразует эту последовательность в новую последовательность (T_n) , которая быстрее сходится к тому же пределу S при некоторых предположениях, то есть

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \frac{T_n - S}{S_n - S} = 0.$$

Идея, лежащая в основе таких преобразований, состоит в предположении, что преобразуемая последовательность S_n ведет себя как модельная последовательность⁴. Множество K_t этих модельных последовательностей называется ядром преобразования. Оно характеризуется тем, что каждая из его

¹ Последовательность x_k , сходящаяся к x^* , обладает линейной сходимостью если существует такая постоянная $C \in [0,1]$ и такой номер k_0 , что $|x^* - x_{k+1}| \leq C|x^* - x_k|$ для всех $k \geq k_0$.

² Положительная последовательность x_k обладает логарифмической сходимостью если существует такое α и такой номер k_0 , что $\frac{\ln \frac{1}{x_k}}{\ln k} \geq 1 + \alpha$ для всех $k \geq k_0$.

³ Последовательность x_k , сходящаяся к x^* , обладает сверхлинейной сходимостью если существует такая положительная последовательность C_k и такой номер k_0 , что $\lim_{k \rightarrow \infty} C_k = 0$ и $|x^* - x_{k+1}| \leq C_k|x^* - x_k|$ для всех $k \geq k_0$.

⁴ Модельная последовательность – это последовательность, предел которой может быть точно вычислен с помощью алгебраического процесса.

последовательностей u_n (последовательности интерполирующих значений, которые аппроксимируют поведение исходной последовательности S_n) удовлетворяет заданному алгебраическому соотношению в зависимости от своего неизвестного предела u (или антипредела⁵, если он не сходится), и от p неизвестных параметров $a = (a_1, \dots, a_p)^T$ и имеет вид:

$$\forall n, R(u_n, \dots, u_{n+q}, u, a) = 0. \quad (7)$$

Это отношение называется неявной формой ядра. R представляет собой действительную матрицу вращения $p \times p$ элементов. Она вращает компоненты вектора в двумерном подпространстве, но не влияет на компоненты вектора в оставшемся $(p - 2)$ - мерном подпространстве. Рассматривая определенное количество последовательных членов подлежащей преобразованию S_n , начиная с индекса n , то есть S_n, \dots, S_{n+p+q} , мы ищем последовательность $(u_n) \in K_t$, удовлетворяющую следующим условиям:

$$u_i = S_i \text{ для } i = n, \dots, n + p, \quad (8)$$

что есть

$$R(S_i, \dots, S_{i+q}, u, a) = 0 \text{ для } i = n, \dots, n + p. \quad (9)$$

Решая эту систему, мы получим $p + 1$ неизвестных a и u . Неизвестное значение u является пределом последовательности $(u_n) \in K_t$ и было получено путем экстраполяции. Поскольку оно зависит от n , то обозначим его через T_n . Следовательно, последовательность S_n была преобразована в новую

⁵ Антипредел – это математический термин, обозначающий обратный процесс к операции нахождения предела; является эквивалентом предела для расходящихся рядов. Вычисляется с помощью формулы для предела параметризованного ряда, применяемой к любым значениям параметров, в которых ряд не сходится.

последовательность T_n . Если последовательность (S_n) принадлежит ядру K_t , то $\forall n T_n = S$, её точный предел S (или антипредел). Решение (7) дает замкнутую форму для u_n , которая называется явной формой ядра. T_n является обозначением для последовательности, полученной в результате применения преобразования T к исходной последовательности (S_n) .

Способ 1. Рассматриваем скалярную последовательность, удовлетворяющую соотношению:

$$a_0(S_n - S) + a_1(S_{n+1} - S) + \dots + a_k(S_{n+k} - S) = 0, n = 0, 1, \dots, \quad (10)$$

где a_0, \dots, a_k – неизвестные константы, сумма которых не равна 0 и $a_0 \cdot a_k \neq 0$ (иначе k должно быть заменено на меньшее значение, так как порядок этого разностного уравнения уменьшается).

Последовательность (10) является обобщением последовательности S_n вида

$$S_{n+1} - S = \lambda(S_n - S), n = 0, 1, \dots, \quad (10.1)$$

где известна λ .

$a_0 + \dots + a_k = 1$ – условие нормализации. Набор последовательностей, удовлетворяющий этому разностному уравнению, называется ядром Шенкса. Опять же возникает проблема в вычислении неизвестного S . Когда $k = 1$, из (10) получается (10.1)

Поскольку (10) содержит $k+1$ неизвестный элемент, и мы не знаем S , напомним еще соотношение для индексов $n, \dots, n+k$, которое представляет собой однородную линейную систему с ненулевым решением:

$$a_0(S_{n+i} - S) + a_1(S_{n+i+1} - S) + \dots + a_k(S_{n+k+i} - S) = 0, i = 0, \dots, k. \quad (11)$$

Таким образом, ее определитель должен быть равен нулю, иначе система будет иметь нулевое решение:

$$\begin{vmatrix} S_n - S & S_{n+1} - S & \dots & S_{n+k} - S \\ S_{n+1} - S & S_{n+2} - S & \dots & S_{n+k+1} - S \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ S_{n+k} - S & S_{n+k+1} - S & \dots & S_{n+2k} - S \end{vmatrix} = 0. \quad (12)$$

Вычтем из каждой строки предыдущую и запишем определитель, как разность двух определителей:

$$\begin{vmatrix} S_n & S_{n+1} & \dots & S_{n+k} \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix} - S \begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix} = 0, \quad (13)$$

где $\Delta S_n = \alpha(\lambda - 1)\lambda^n$, $\lambda = \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{S_{n+1} - S}{S_n - S}$, $\alpha = S_0 - S$.

Если S_n не удовлетворяет (10), то определители всё ещё могут быть вычислены, но их отношение больше не будет равно S для всех n , а равно числу, зависящему от k и n , и обозначается $e_k(S_n)$. Последовательность может не удовлетворять уравнению (10) из-за несоответствия начальных условий или других факторов, которые могут влиять на значения коэффициентов или самой последовательности. Таким образом, последовательность S_n была преобразована в набор последовательностей $\{ (e_k(S_n)) \}$. Это и есть определение трансформации Шенкса.

Для получения формулы трансформации в числителе происходит замена каждой строки на её сумму с предыдущей, а в знаменателе каждого столбца — на его разность с предыдущим, что приводит к следующему выражению:

$$e_k(S_n) = \frac{\begin{vmatrix} S_n & S_{n+1} & \dots & S_{n+k} \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}} = \frac{H_{k+1}(S_n)}{H_k(\Delta^2 S_n)}, k, n = 0, 1, \dots, \quad (14)$$

где $H_k(u_n)$ обозначает определитель Ганкеля:

$$H_k(u_n) = \begin{vmatrix} u_n & u_{n+1} & \dots & u_{n+k-1} \\ u_{n+1} & u_{n+2} & \dots & u_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k-1} & u_{n+k} & \dots & u_{n+2k-2} \end{vmatrix}, \quad (15)$$

причем $H_0(u_n) = 1$. Из-за своей особой формы такой определитель также называется симметричным в том смысле, что все его элементы на любой диагонали под прямым углом к главной диагонали одинаковы.

Выражения (14) и (15) могут быть рекурсивно вычислены с помощью тождества Сильвестра, которое в данном случае дает:

$$H_{k+2}(u_n)H_k(u_{n+2}) = H_{k+1}(u_n)H_{k+1}(u_{n+2}) - [H_{k+1}(u_{n+1})]^2, \quad (16)$$

учитывая $H_0(u_n) = 1$ и $H_1(u_n) = u_n$.

Распишем (16) более подробно:

Тождество Сильвестра утверждает, что для произвольной матрицы A выполнено:

$$|A||A_{r \cap s, p \cap q}| = |A_{r, p}| \cdot |A_{s, q}| - |A_{r, q}| \cdot |A_{s, p}|,$$

где $A_{u, w}$ это подматрица A , образованная пересечением подмножества строк u и столбцов w исходной матрицы, а $|A|$ — определитель матрицы A .

Тогда в формуле (16) подразумевается, что:

$$\begin{aligned}
|A| &= H_{k+2}(u_n) = \begin{vmatrix} u_n & u_{n+1} & \dots & u_{n+k+1} \\ u_{n+1} & u_{n+2} & \dots & u_{n+k+2} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k+1} & u_{n+k+2} & \dots & u_{n+2k+2} \end{vmatrix}, \\
|A_{r \cap s, p \cap q}| &= H_k(u_{n+2}) = \begin{vmatrix} u_{n+2} & u_{n+3} & \dots & u_{n+k+1} \\ u_{n+3} & u_{n+4} & \dots & u_{n+k+2} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k+1} & u_{n+k+2} & \dots & u_{n+2k} \end{vmatrix}, \\
|A_{r,p}| &= H_{k+1}(u_n) = \begin{vmatrix} u_n & u_{n+1} & \dots & u_{n+k} \\ u_{n+1} & u_{n+2} & \dots & u_{n+k+1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k} & u_{n+k+1} & \dots & u_{n+2k} \end{vmatrix}, \\
|A_{s,q}| &= H_{k+1}(u_{n+2}) = \begin{vmatrix} u_{n+2} & u_{n+3} & \dots & u_{n+k+2} \\ u_{n+3} & u_{n+4} & \dots & u_{n+k+3} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k+2} & u_{n+k+3} & \dots & u_{n+2k+2} \end{vmatrix}, \\
|A_{r,q}| &= |A_{s,p}| = H_{k+1}(u_{n+1}) = \begin{vmatrix} u_{n+1} & u_{n+2} & \dots & u_{n+k+1} \\ u_{n+2} & u_{n+3} & \dots & u_{n+k+2} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ u_{n+k+1} & u_{n+k+2} & \dots & u_{n+2k+1} \end{vmatrix},
\end{aligned}$$

где r – подмножество первых $k+1$ строк, s – подмножество всех строк, кроме первой, p – подмножество первых $k+1$ столбцов, q – подмножество всех столбцов, кроме первого.

Поскольку $e_k(S_n) = H_{k+1}(S_n)/H_k(\Delta^2 S_n)$, данное отношение можно вычислить, применяя отдельно предыдущее рекуррентное соотношение к его числителю и знаменателю. Шенкс действовал таким образом для рекурсивной реализации своего преобразования.

Формула (14) показывает, что $e_k(S_n)$ представляет собой линейную комбинацию S_n, \dots, S_{n+k} , коэффициенты которой обозначены через $a_i^{(n)}$, зависят от n (также и от k).

Заменяя каждую строку на её разность с предыдущей и повторяя эту операцию несколько раз и выполняя её также над столбцами, получим:

$$H_k(u_n) = \begin{vmatrix} u_n & \cdots & u_{n+k-1} \\ \Delta u_n & \cdots & \Delta u_{n+k-1} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta^{k-1} u_n & \cdots & \Delta^{k-1} u_{n+k-1} \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} u_n & \Delta u_n & \cdots & \Delta^{k-1} u_n \\ \Delta u_n & \Delta^2 u_n & \cdots & \Delta^k u_n \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ \Delta^{k-1} u_n & \Delta^k u_n & \cdots & \Delta^{2k-2} u_n \end{vmatrix}.$$

Заменяя в числителе и знаменателе (14) каждый столбец, начиная со второго, на его разность с предыдущим, получим:

$$e_k(S_n) = \frac{\begin{vmatrix} S_n & S_n & \cdots & S_{n+k-1} \\ \Delta S_n & \Delta^2 S_n & \cdots & \Delta^2 S_{n+k-1} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta^2 S_{n+k-1} & \cdots & \Delta^2 S_{n+2k-2} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} \Delta^2 S_n & \cdots & \Delta^2 S_{n+k-1} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta^2 S_{n+k-1} & \cdots & \Delta^2 S_{n+2k-2} \end{vmatrix}}, \text{ где } \Delta^2 S_n = \Delta S_{n+1} - \Delta S_n.$$

Эта формула показывает, что благодаря детерминантной формуле Шура [10], $e_k(S_n)$ является дополнением Шура, то есть

$$e_k(S_n) = S_n - (\Delta S_n, \dots, \Delta S_{n+k-1}) \cdot \begin{pmatrix} \Delta^2 S_n & \cdots & \Delta^2 S_{n+k-1} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta^2 S_{n+k-1} & \cdots & \Delta^2 S_{n+2k-2} \end{pmatrix}^{-1} \begin{pmatrix} \Delta S_n \\ \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} \end{pmatrix}.$$

Способ 2. Трансформацию Шенкса можно получить другим путем. Из (10) уравнения, при раскрытии скобок и применении условия нормировки, получается:

$$e_k(S_n) = a_0^{(n)} S_n + \cdots + a_k^{(n)} S_{n+k}, \quad (17)$$

где $a_i^{(n)}$ удовлетворяет системе линейных уравнений:

$$\begin{aligned}
a_0^{(n)} &+ \dots + a_k^{(n)} = 1 \\
a_0^{(n)} \Delta S_n &+ \dots + a_k^{(n)} \Delta S_{n+k} = 0 \\
\vdots & \\
a_0^{(n)} \Delta S_{n+k-1} &+ \dots + a_k^{(n)} \Delta S_{n+2k-1} = 0
\end{aligned} \quad (18)$$

По правилу Крамера:

$$a_i^{(n)} = \frac{\begin{vmatrix} 1 & \dots & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+i-1} & 0 & \Delta S_{n+i+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+k+i-2} & 0 & \Delta S_{n+k+i} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}. \quad (19)$$

Преобразуем (19) для получения формулы преобразования Шенкса (14).

Разложим $\begin{vmatrix} 1 & \dots & 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+i-1} & 0 & \Delta S_{n+i+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+k+i-2} & 0 & \Delta S_{n+k+i} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}$ по его i -му столбцу

$\begin{vmatrix} \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k+1} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}$. Добавим нулевую первую строку, заменяя в i -ом столбце

ноль на единицу, $\begin{vmatrix} 0 & \dots & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+i-1} & \Delta S_{n+i} & \Delta S_{n+i+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+k+i-2} & \Delta S_{n+k+i-1} & \Delta S_{n+k+i} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}$. При таком

преобразовании сохраняется размерность определителя и его значение, т.к.

при вычислении, путем разложения по первой строке, получаем

$\begin{vmatrix} \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k+1} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}$. Далее:

$$a_i^{(n)} = \frac{\begin{vmatrix} 0 & \dots & 0 & 1 & 0 & \dots & 0 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+i-1} & \Delta S_{n+i} & \Delta S_{n+i+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+k+i-2} & \Delta S_{n+k+i-1} & \Delta S_{n+k+i} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}. \quad (20)$$

Умножая каждый $a_i^{(n)}$ на S_{n+i} , а затем суммируя их и используя (17), получаем (14).

Способ 3. Этот способ получения преобразования Шенкса основывается на том, что (10) эквивалентно:

$$S_n = S + \alpha_0^{(n)} \Delta S_n + \dots + \alpha_{k-1}^{(n)} \Delta S_{n+k-1}. \quad (21)$$

Запись этого соотношения для индексов $n, \dots, n+k$ приводит к системе:

$$\begin{pmatrix} 1 & \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k-1} \\ 1 & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ 1 & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} S \\ \alpha_0^{(n)} \\ \vdots \\ \alpha_{k-1}^{(n)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} S \\ S_{n+1} \\ \vdots \\ S_{n+k} \end{pmatrix}. \quad (22)$$

Покажем, что решение (22) для неизвестного S дает (14).

По правилу Крамера выразим $S = \frac{\begin{vmatrix} S & \dots & \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k-1} \\ S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & \dots & \Delta S_n & \dots & \Delta S_{n+k-1} \\ 1 & \dots & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots & & \vdots \\ 1 & \dots & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}},$ при

транспонировании матрицы определитель не меняется, поэтому равенство

можно переписать: $S = \frac{\begin{vmatrix} S_n & S_{n+1} & \dots & S_{n+k} \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}}{\begin{vmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \Delta S_n & \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k-1} & \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix}},$ что равно (14).

Способ 4. Четвертая возможность получения преобразования Шенкса состоит в рассмотрении следующей линейной системы, где c – любая ненулевая константа:

$$\beta_0^{(n)} S_{n+i} + \dots + \beta_k^{(n)} S_{n+k+i} = c, i = 0, \dots, k, \quad (23)$$

где $\beta_i = 1 - \sum_{j=0}^i \alpha_j$ и содержит $e_k(S_n) = \frac{c}{\sum_{i=0}^k \beta_i^{(n)}}$.

Система (23) получена из (11) уравнения, при раскрытии скобок и применении условия нормировки.

Замечание. Первые два способа получения преобразования Шенкса как отношения детерминантов могут быть обобщены на случай, когда S_n являются элементами общего векторного пространства.

Теорема 1.

Достаточным условием того, что $e_k(S_n) = S$ для всех n , является то, что последовательность S_n удовлетворяет (7) вместе с $a_0 \cdot a_k \neq 0$, где a_0, \dots, a_k – неизвестные константы, сумма которых не равна 0 (иначе k должно быть заменено на меньшее значение, так как порядок этого разностного уравнения уменьшается) и $a_0 + \dots + a_k \neq 0$. Если $\forall n, H_k(\Delta S_n) \neq 0$, то условие тоже необходимо [1].

Доказательство.

Следуя (14), мы имеем $e_k(S_n) = a_0^{(n)} S_n + \dots + a_k^{(n)} S_{n+k}$, где $a_i^{(n)}$ является решением системы (18) и задается формулами (19).

Тогда условие $e_k(S_n) = S$ упрощает $a_0^{(n)} S_n + \dots + a_k^{(n)} S_{n+k} = S$. Используя (20), мы получаем $\forall n, H_{k+1}(S_n - S) = 0$, и легко выводим:

$$a_0^{(n)} (S_{n+i} - S) + \dots + a_k^{(n)} (S_{n+k+i} - S) = 0 \text{ для } i = 0, \dots, k. \quad (24)$$

Аналогично

$$a_0^{(n+1)}(S_{n+i} - S) + \dots + a_k^{(n+1)}(S_{n+k+i} - S) = 0 \text{ для } i = 0, \dots, k+1. \quad (25)$$

Из уравнений, соответствующих $i = 1, \dots, k$ из этих двух групп получается

$$(a_0^{(n+1)} - a_0^{(n)})(S_{n+i} - S) + \dots + (a_k^{(n+1)} - a_k^{(n)})(S_{n+k+i} - S) = 0 \quad (26)$$

для $i = 0, \dots, k$.

Поскольку коэффициенты $a_i^{(n)}$ и $a_i^{(n+1)}$ суммируются до 1, получается

$$(a_0^{(n+1)} - a_0^{(n)}) + \dots + (a_k^{(n+1)} - a_k^{(n)}) = 0. \quad (27)$$

Таким образом, мы получаем однородную систему $k+1$ уравнений в $k+1$ неизвестных $(a_i^{(n+1)} - a_i^{(n)})$, $i = 0, \dots, k$.

$$\begin{vmatrix} 1 & \dots & 1 \\ S_{n+1} - S & \dots & S_{n+k+1} - S \\ \vdots & & \vdots \\ S_{n+k} - S & \dots & S_{n+2k} - S \end{vmatrix} = \begin{vmatrix} 1 & 0 & \dots & 1 \\ S_{n+1} - S & \Delta S_{n+1} & \dots & S_{n+k} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ S_{n+k} - S & \Delta S_{n+k} & \dots & S_{n+2k-1} \end{vmatrix} = \quad (28)$$

$$\begin{vmatrix} \Delta S_{n+1} & \dots & \Delta S_{n+k} \\ \vdots & & \vdots \\ \Delta S_{n+k} & \dots & \Delta S_{n+2k-1} \end{vmatrix},$$

которое, как и предполагалось, отличалось от нуля для всех n . Следовательно, предыдущая однородная система неособая, и из этого следует, что ее решение равно нулю, что означает $a_i^{(n+1)} = a_i^{(n)}$, что не зависит от n при $i = 0, \dots, k$. Из (14) (или (19) и (20)) мы видим, что числитель коэффициента $a_i^{(0)}$ равен $H_k(\Delta S_{n+1})$. К тому же, $a_i^{(n)} \neq 0$ и $H_k(\Delta S_n) \neq 0$. Условие $\forall n, H_k(\Delta S_n) \neq 0$

больше не требуется для доказательства необходимого условия теоремы 1, если преобразование Шенкса реализовано с помощью ε - алгоритма.

3. ε – алгоритм

Теперь, поскольку детерминанты долго вычислять, необходим другой алгоритм реализации преобразования Шенкса. ε – алгоритм является рекурсивным алгоритмом, разработанным для реализации Шенкса без вычисления определителей Ганкеля, фигурирующих в (14) [1].

Основное правило [11]:

Если

$$\begin{aligned}\varepsilon_{2k}^{(n)} &= e_k(s_n), \\ \varepsilon_{2k+1}^{(n)} &= \frac{1}{e_k(\Delta s_n)},\end{aligned}$$

Тогда

$$\varepsilon_{k+1}^{(n)} = \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} + \frac{1}{\varepsilon_k^{(n+1)} - \varepsilon_k^{(n)}}, \quad k, n = 0, 1, \dots, \quad (29)$$

учитывая $\varepsilon_{-1}^{(n)} = 0$ и $\varepsilon_0^{(n)} = S_n$, $n = 0, 1, \dots$.

Связь между ε – алгоритмом и преобразованием Шенкса определяется выражением:

$$\varepsilon_{2k}^{(n)} = e_k(S_n) \text{ и } \varepsilon_{2k+1}^{(n)} = \frac{1}{e_k(\Delta S_n)}, \quad k, n = 0, 1, \dots. \quad (30)$$

Таким образом, $\varepsilon_{2k+1}^{(n)}$ являются промежуточным результатом:

$$\varepsilon_{2k}^{(n)} = \frac{H_{k+1}(S_n)}{H_k(\Delta^2 S_n)} \text{ и } \varepsilon_{2k+1}^{(n)} = \frac{H_k(\Delta^3 S_n)}{H_{k+1}(\Delta S_n)}. \quad (31)$$

Величины $\varepsilon_k^{(n)}$ обычно отображаются в виде двумерного массива (ε -массив), где нижний индекс k остается неизменным в столбце таблицы, а верхний индекс n остается неизменным по нисходящей диагонали:

$$\begin{array}{ccccccc}
 \varepsilon_{-1}^{(0)} & = & 0 & & & & \\
 & & \varepsilon_0^{(0)} & = & S_0 & & \\
 \varepsilon_{-1}^{(1)} & = & 0 & & \varepsilon_1^{(0)} & & \\
 & & \varepsilon_0^{(1)} & = & S_1 & & \varepsilon_2^{(0)} \\
 \varepsilon_{-1}^{(2)} & = & 0 & & \varepsilon_1^{(1)} & & \varepsilon_3^{(0)} \\
 & & \varepsilon_0^{(2)} & = & S_2 & & \varepsilon_2^{(1)} & \ddots \\
 \varepsilon_{-1}^{(3)} & = & 0 & & \varepsilon_1^{(2)} & & \varepsilon_3^{(1)} & \\
 & \vdots & \varepsilon_0^{(3)} & = & S_3 & & \varepsilon_2^{(2)} & \ddots \\
 & \vdots & \vdots & & \varepsilon_1^{(3)} & & \varepsilon_3^{(2)} & \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & & \varepsilon_2^{(3)} & & \ddots \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \varepsilon_3^{(3)} & \\
 & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & & \ddots
 \end{array} \tag{32}$$

Правило (29) ε – алгоритма связывает величины, расположенные в четырех вершинах ромба, в трёх столбцах и двух нисходящих диагоналях:

$$\begin{array}{ccc}
 & \varepsilon_k^{(n)} & \\
 & \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} & \varepsilon_{k+1}^{(n)} \\
 & \varepsilon_k^{(n+1)} &
 \end{array} \tag{33}$$

Для эффективной реализации ε – алгоритма, наилучший метод, по мнению Винна [6,7], состоит в сохранении последней возрастающей диагонали ε -

массива (в этой диагонали сумма нижнего и верхнего индексов постоянна, например, $\varepsilon_0^{(m)} = S_m$, $\varepsilon_1^{(m-1)}, \dots, \varepsilon_m^{(0)}$ и складывая по одному, то есть $\varepsilon_0^{(m+1)} = S_{m+1}$) члены последовательности, подлежащей преобразованию. Это позволяет уйти от хранения величин в двумерном массиве к хранению в одномерном. Данные, которые теперь не будут запоминаться могут быть восстановлены с помощью соотношений, представленных ранее.

Теорема 2.

$$\varepsilon_{2k}^{(n)} = e_k(S_n) = \frac{H_{k+1}(S_n)}{H_k(\Delta^2 S_n)} \quad \text{и} \quad \varepsilon_{2k+1}^{(n)} = \frac{1}{e_k(\Delta S_n)} = \frac{H_k(\Delta^3 S_n)}{H_{k+1}(\Delta S_n)}, \forall k, n. \quad (34)$$

Этот результат показывает, что значения $\varepsilon_{2k+1}^{(n)}$ являются промежуточными и необходимы для вычисления величин с четными индексами [4].

У нас так же есть следующее уравнение:

$$\varepsilon_{2k+2}^{(n)} = \varepsilon_{2k}^{(n)} - \frac{[H_{k+1}(S_n)]^2}{H_k(\Delta^2 S_n)H_{k+1}(\Delta^2 S_n)}. \quad (35)$$

Поскольку в рекурсивной формуле есть возможность идти с шагом 2, то члены с нечетным нижним индексом могут быть исключены.

Из правила (35) ε – алгоритма имеем:

$$\varepsilon_{k+1}^{(n)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} = \left(\varepsilon_k^{(n+1)} - \varepsilon_k^{(n)} \right)^{-1}, \quad (36)$$

$$\varepsilon_{k+1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+2)} = \left(\varepsilon_k^{(n+2)} - \varepsilon_k^{(n+1)} \right)^{-1}. \quad (37)$$

Вычитая первое соотношение из второго, левая часть становится

$$\left(\varepsilon_k^{(n+1)} - \varepsilon_k^{(n)}\right) - \left(\varepsilon_k^{(n+2)} - \varepsilon_k^{(n+1)}\right) = \left(\varepsilon_{k+2}^{(n)} - \varepsilon_k^{(n+1)}\right)^{-1} - \left(\varepsilon_k^{(n+1)} - \varepsilon_{k-2}^{(n+2)}\right)^{-1}, \quad (38)$$

и мы получаем перекрестное правило:

$$\frac{1}{\varepsilon_{k+2}^{(n)} - \varepsilon_k^{(n+1)}} + \frac{1}{\varepsilon_{k-2}^{(n+2)} - \varepsilon_k^{(n+1)}} = \frac{1}{\varepsilon_k^{(n+2)} - \varepsilon_k^{(n+1)}} + \frac{1}{\varepsilon_k^{(n)} - \varepsilon_k^{(n+1)}}. \quad (39)$$

при начальных условиях $\varepsilon_{-2}^{(n)} = \infty$, $\varepsilon_{-1}^{(n)} = 0$ и $\varepsilon_0^{(n)} = S_n$, для $n = 0, 1, \dots$

Это правило касается таблицы, где сохранены только величины с меньшим индексом того же соотношения, пять величин, обозначаемых сторонами света и отображаемых следующим образом:

$$\begin{aligned} N &= \varepsilon_k^{(n)} \\ W &= \varepsilon_{k-2}^{(n+2)} \quad C = \varepsilon_k^{(n+1)} \quad E = \varepsilon_{k+2}^{(n)} \\ S &= \varepsilon_k^{(n+2)}. \end{aligned} \quad (40)$$

и перекрестное правило записывается (где C – центр):

$$\frac{1}{N-C} + \frac{1}{S-C} = \frac{1}{W-C} + \frac{1}{E-C}. \quad (41)$$

Когда две величины в знаменателе равны (или близки), происходит деление на ноль (или на малую величину). Основное правило, как показал Винн, позволяет избежать такую сингулярность⁶ и продолжить вычисление [6,12]. А именно:

$$\varepsilon_{k+1}^{(n)} = \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} + \frac{1}{\varepsilon_k^{(n+1)} - \varepsilon_k^{(n)}} =$$

⁶ Сингулярность - точка, в которой математическая функция стремится к бесконечности или имеет какие-либо иные нерегулярности поведения.

$$\begin{aligned}
&= \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} + \frac{1}{\varepsilon_{k-2}^{(n+2)} + \frac{1}{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+1)}} - \varepsilon_{k-2}^{(n+1)} - \frac{1}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n)}}} = \\
&= \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} + \frac{1}{\frac{1}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)}} + \frac{1}{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+1)}} - \frac{1}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n)}}} = \\
&= \varepsilon_{k-1}^{(n+1)} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)}}{1 - \frac{\varepsilon_{k-3}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n)}}} = \\
&= \frac{\frac{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)}}{1 - \varepsilon_{k-1}^{(n+2)} * \varepsilon_{k-1}^{(n+1)-1}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n)}}{1 - \varepsilon_{k-1}^{(n)} * \varepsilon_{k-1}^{(n+1)-1}} - \frac{\varepsilon_{k-3}^{(n+2)}}{1 - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)} * \varepsilon_{k-1}^{(n+1)-1}}}{1 - \frac{\varepsilon_{k-3}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n)}}}
\end{aligned}$$

или мы можем это переписать, как $\varepsilon_{k+1}^{(n)} = \frac{a}{1 - \frac{\varepsilon_{k-3}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n+2)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n+2)}} + \frac{\varepsilon_{k-1}^{(n)}}{\varepsilon_{k-1}^{(n+1)} - \varepsilon_{k-1}^{(n)}}$,

где a – числитель дроби, написанной ранее. Отсюда видно, что если $\varepsilon_{k-2}^{(n+1)}$ и $\varepsilon_{k-2}^{(n+2)}$ близки по значению, то $\varepsilon_{k-1}^{(n+1)}$ является неопределенным, но $\varepsilon_k^{(n)}$, $\varepsilon_k^{(n+1)}$ и $\varepsilon_{k+1}^{(n)}$ вычисляются из основного правила и тождества, представленного выше.

А если $\varepsilon_{k-2}^{(n+1)}$ и $\varepsilon_{k-2}^{(n+2)}$ равны, то перекрестное правило для алгоритма становится проще: $\varepsilon_{k+1}^{(n)} = \varepsilon_{k-1}^{(n+2)} + \varepsilon_{k-1}^{(n)} - \varepsilon_{k-3}^{(n+2)}$ [13]. Для данного метода в статье [13] представлен код, его блок-схема представлена в Приложении 1.

Предположим, что условие $\forall n, H_k(\Delta S_n) \neq 0$ не выполняется. Тогда это означает, что существует, по крайней мере, один индекс n такой, что $H_k(\Delta S_{\tilde{n}}) = 0$.

Теперь реализуем преобразование Шенкса, используя ε – алгоритм без его основного правила (31).

Поскольку $\varepsilon_{2k-1}^{(n)} = \frac{H_k(\Delta^3 S_n)}{H_k(\Delta S_n)}$, мы имеем $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n})} = \infty$ неопределенным.

Далее предположим, что $H_k(\Delta S_{\tilde{n}}) = 0$. Таким образом, $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}-1)} = \infty$ является неопределенным. То же самое с $\varepsilon_{2k}^{(\tilde{n}-1)} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n})} + \frac{1}{(\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n})} - \varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}-1)})}$. Такое обоснование применимо и к $\tilde{n} + 1$.

Значит, индекс \tilde{n} изолированный, такой, что $H_k(\Delta S_{\tilde{n}}) = 0$, то есть не может быть одновременно $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n})} = \infty$ и $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}-1)} = \infty$ (или $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}+1)} = \infty$).

Поскольку $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n})} = \infty$ или $\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}-1)} = \infty$, $\varepsilon_{2k}^{(\tilde{n})} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n}+1)} + \frac{1}{(\varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n}+1)} - \varepsilon_{2k-1}^{(\tilde{n})})} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n}+1)}$ и, аналогично, $\varepsilon_{2k}^{(\tilde{n}-1)} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n})}$.

Теперь так как изначальное предположение состояло в том, что $\forall n, \varepsilon_{2k}^{(n)} = S$ (что, очевидно, означает, что эти величины могут быть вычислены), оно содержит $\varepsilon_{2k}^{(\tilde{n})} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n}+1)} = \varepsilon_{2k}^{(\tilde{n}-1)} = \varepsilon_{2k-2}^{(\tilde{n})} = S$. Из-за определенных условий алгоритма, описанных выше, при вычислении следующих столбцов происходит деление на ноль, и алгоритм должен быть остановлен. Мы переходим к *теореме 3*.

Теорема 3.

Необходимым и достаточным условием того, что $\varepsilon_{2k}^{(n)} = S$ для всех n , является то, что последовательность S_n удовлетворяет (7) вместе с $a_0 \cdot a_k \neq 0$ и $a_0 + \dots + a_k \neq 0$ [2].

Разница между *теоремой 1* и *теоремой 3* заключается в том, что *теорема 1* касается преобразования Шенкса, когда как *теорема 3* связана с рекурсивным алгоритмом, используемым для его реализации. Поскольку преобразование Шенкса может быть реализовано и другими алгоритмами, для их правильной работы, возможно, придется повторно ввести условие $H_k(\Delta S_n) \neq 0 \forall n$,

отсутствующее в *теореме 3*, и тогда, *теорема 3* справедлива только для ε – алгоритма.

4. Сравнение алгоритмов

Сравним многошаговое преобразование Шенкса и ε – алгоритм. Оба алгоритма хорошо подходят для осциллирующих⁷ последовательностей и плохо подходят для монотонных⁸, т.к. происходит накопление ошибки [2]. Также преобразование Шенкса подходит для ускорения рядов с факториалами и тригонометрическими функциями, что показал Винн, изучая сходимость рядов Ньютона и Дирихле [2]. Но главным недостатком преобразования является затрата сил на вычисления определителей, чего нет у ε – алгоритма. ε – алгоритм используется для неявных и устойчивых методов интегрирования Рунге-Кутты, а также для решения краевых задач системы обыкновенных дифференциальных уравнений [8]. Но точно сказать, что последовательность, преобразованная с помощью ε –алгоритма, будет намного лучше сходиться относительно искомой нельзя, ускорение может быть малозаметным [14].

Точность каждого метода зависит от множества факторов, таких как исходный ряд, метод ускорения и параметры алгоритма. В общем случае, чем больше количество членов ряда, тем точнее результат.

Рассмотрим работу двух алгоритмов на конкретных примерах. Ниже предоставлены графики, демонстрирующие работу алгоритмов ускорения сходимости рядов, используемых в проекте, для первых 25 членов каждого из рассматриваемых ниже рядов. В случае, если какая-то из функций расчета частичной суммы T_n ускоренного ряда выкидывает исключение (деление на ноль), график будет обрываться.

⁷ Осциллирующая последовательность — это последовательность, у которой значения оказываются близкими к какому-то числу через один номер, а через другой — к другому числу, при этом значения не стремятся к какому-то определенному числу.

⁸ Монотонная последовательность — это последовательность, элементы которой с увеличением номера не возрастают, или, наоборот, не убывают.

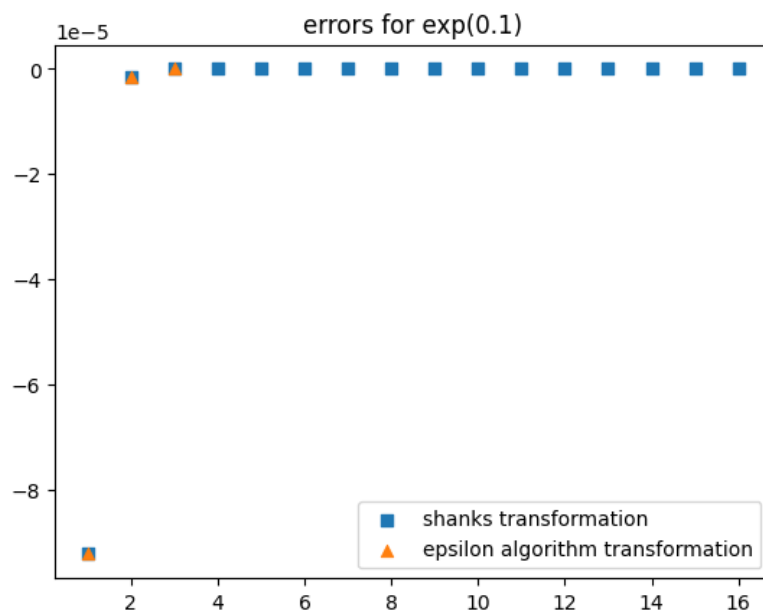


Рисунок 1. График ошибок $\exp(0.1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 1. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
3	0	0

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0163594 секунд

ε -алгоритм – 0.0016803 секунд

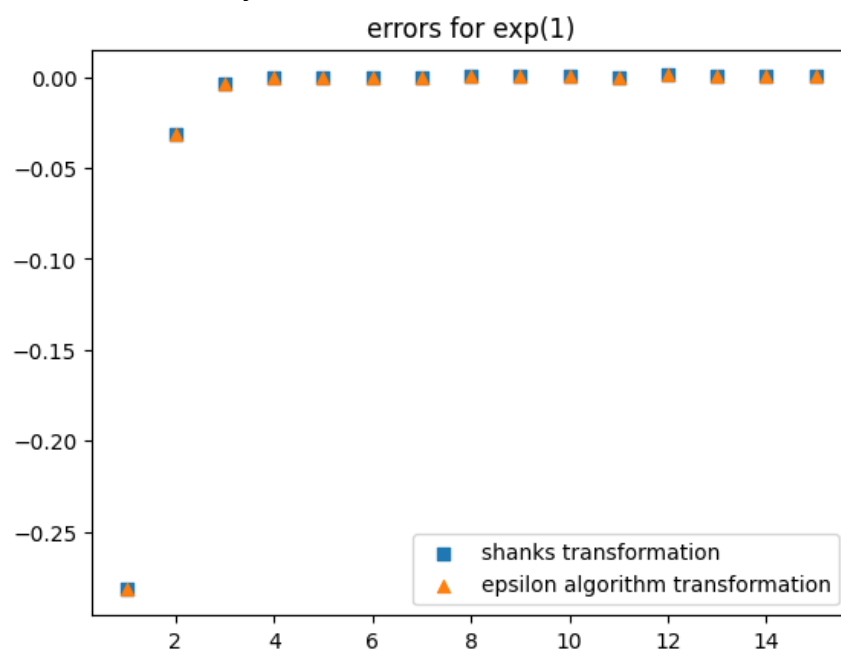


Рисунок 2. График ошибок $\exp(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 2. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
15	0.000800848	0.000800848

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0015706 секунд

ε -алгоритм – 0.0017533 секунд

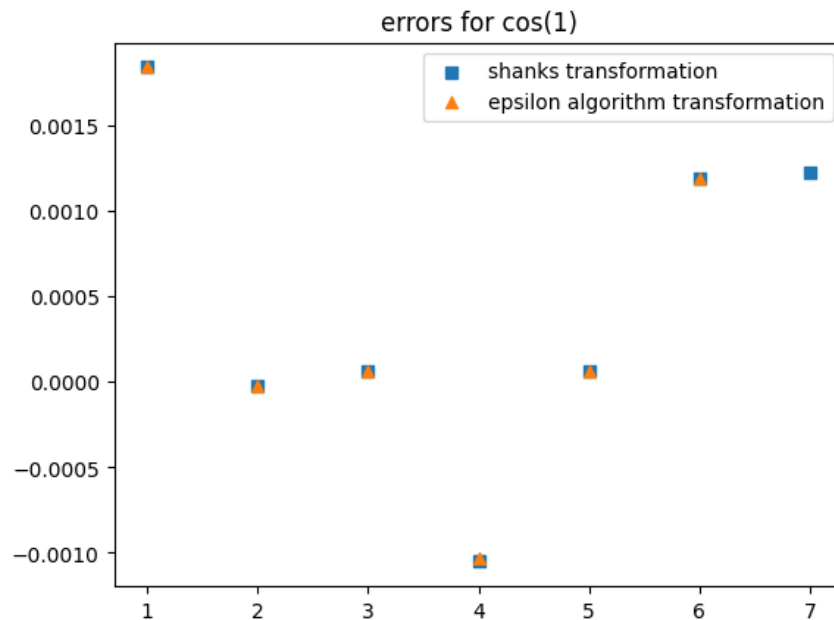


Рисунок 3. График ошибок $\cos(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 3. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
6	0.0011903	0.0011903

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0121402 секунд

ε -алгоритм – 0.0121285 секунд

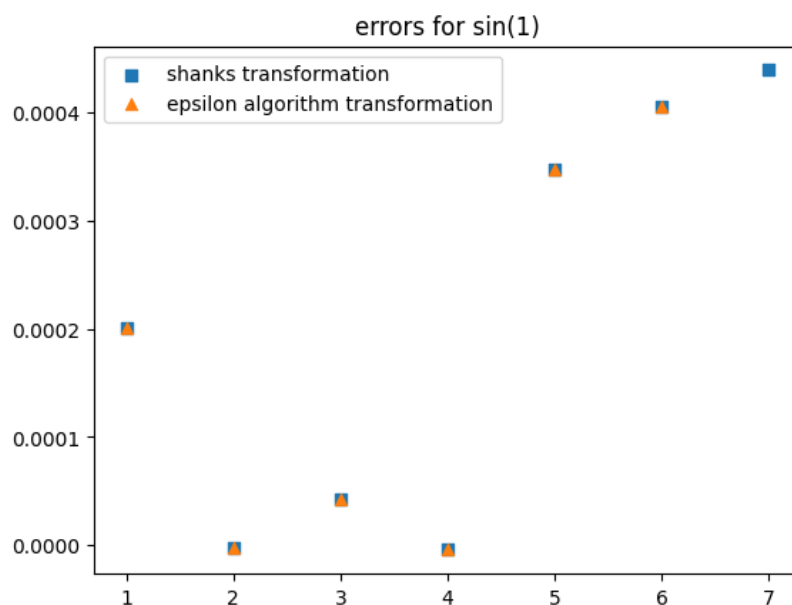


Рисунок 4. График ошибок $\sin(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 4. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
6	0.000405312	0.00040549

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0105809 секунд

ε -алгоритм – 0.0112633 секунд

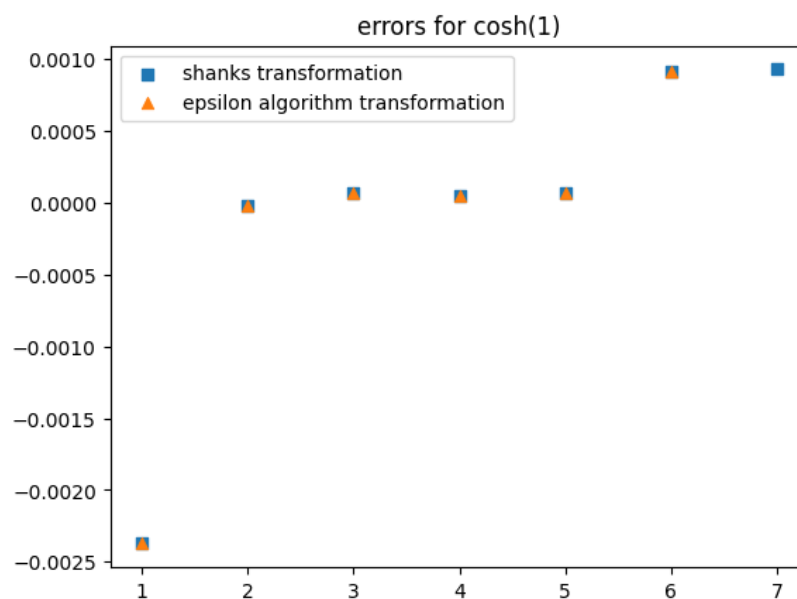


Рисунок 5. График ошибок $\cosh(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 5. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
6	0.000911474	0.000911474

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0121832 секунд

ε -алгоритм – 0.0120484 секунд

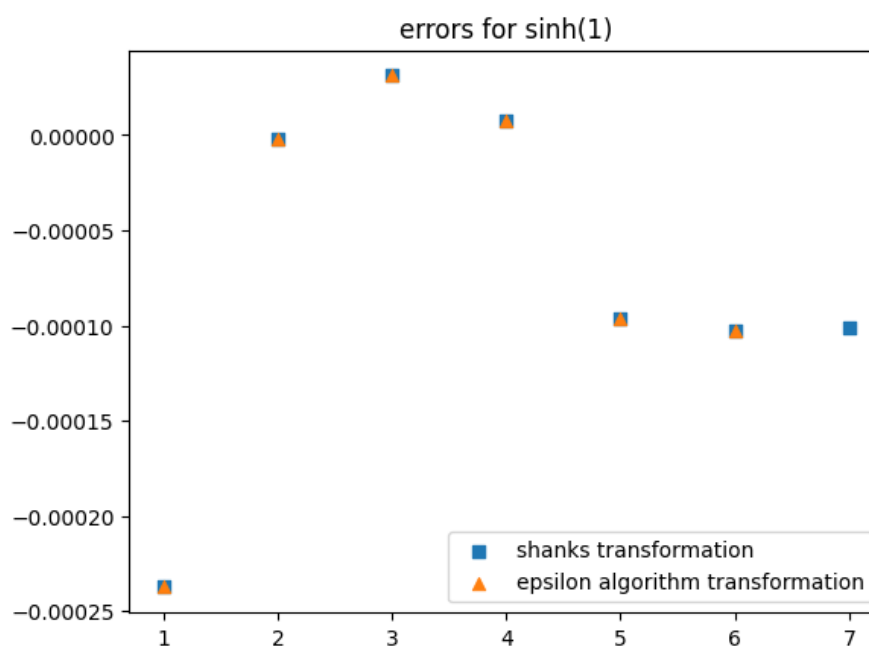


Рисунок 6. График ошибок $\sinh(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 6. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
6	-0.000102878	-0.000102878

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0123199 секунд

ε -алгоритм – 0.0114201 секунд

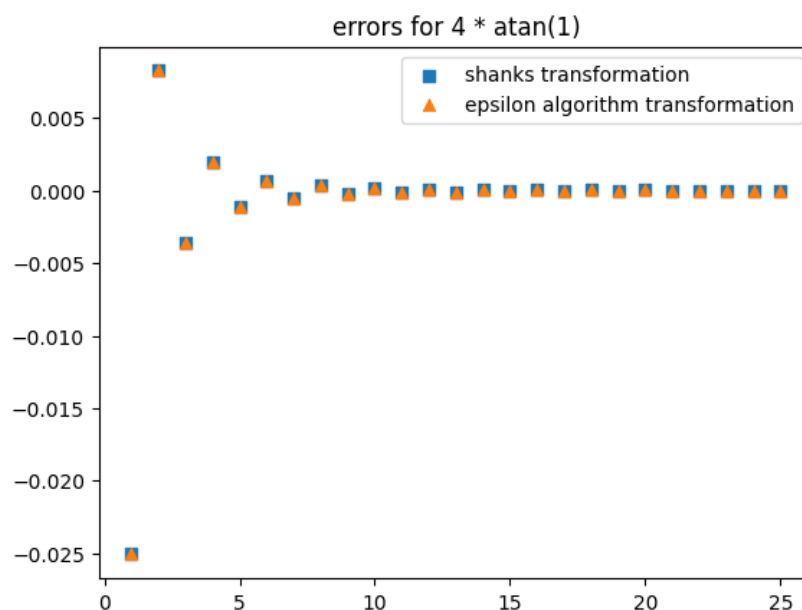


Рисунок 7. График ошибок $4\text{atan}(1)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 7. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	-1.40667e-05	-1.40667e-05

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0015034 секунд

ε -алгоритм – 0.00016972 секунд

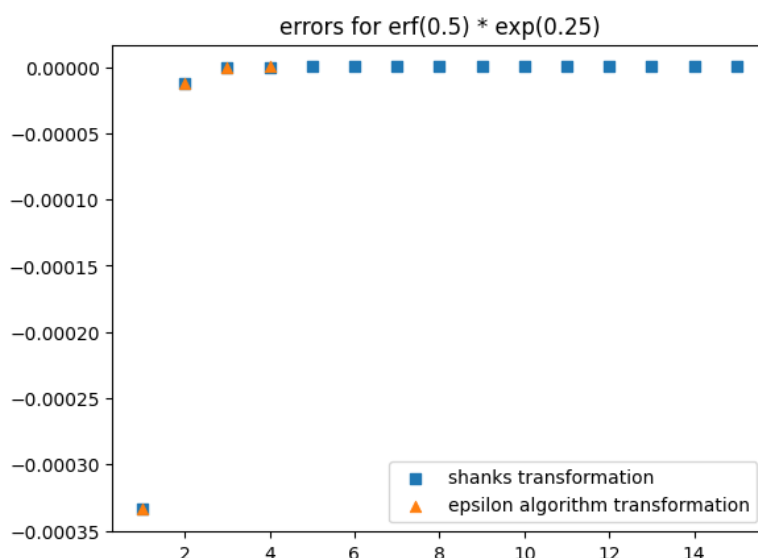


Рисунок 8. График ошибок $\text{erf}(0.5) \cdot \exp(0.25)$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 8. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
4	1.19209e-07	1.19209e-07

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0122545 секунд

ε -алгоритм – 0.0148476 секунд

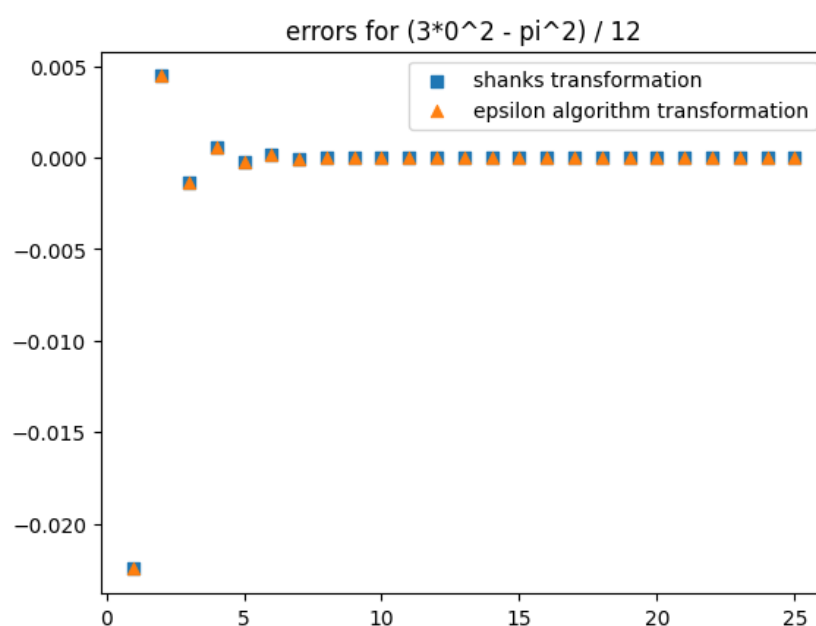


Рисунок 9. График ошибок $\frac{1}{12}(3x^2 - \pi^2)$ в точке $x = 0$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 9. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	-5.96046e-07	-5.96046e-07

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0015097 секунд

ε -алгоритм – 0.0016325 секунд

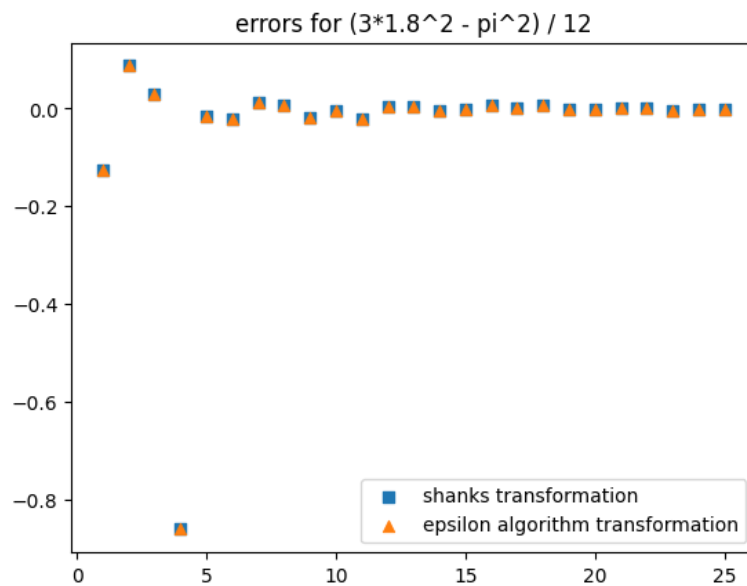


Рисунок 10. График ошибок $\frac{1}{12}(3x^2 - \pi^2)$ в точке $x = 1.8$ для преобразования Шенкса и ε -алгоритма.

Таблица 10. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	-0.00257336	-0.00257338

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0019258 секунд

ε -алгоритм – 0.0020634 секунд

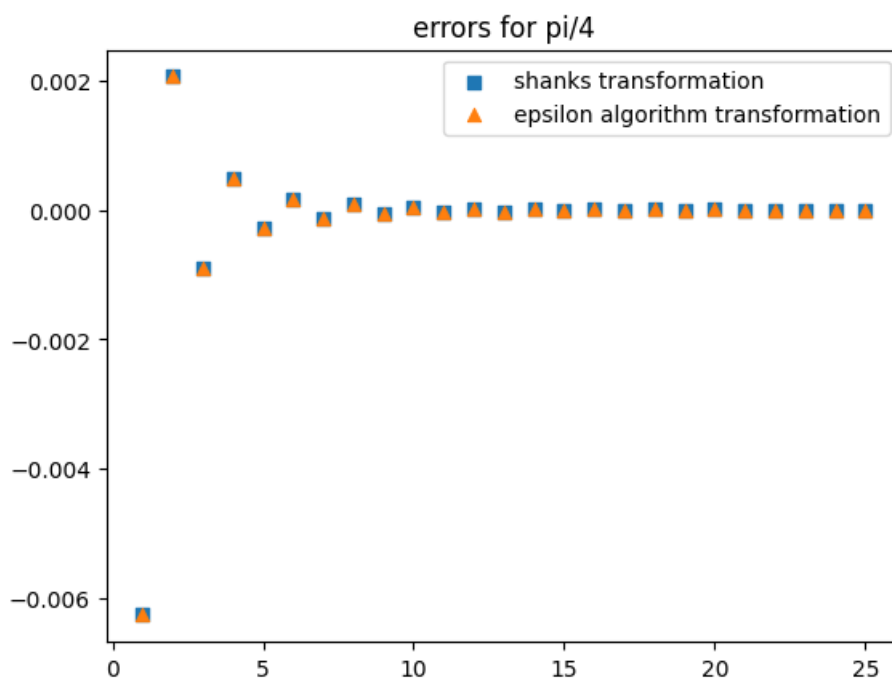


Рисунок 11. График ошибок $\sum_{i=1}^{\infty} \frac{(-1)^n}{2n+1}$

Таблица 11. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	-3.51667e-06	-3.51667e-06

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0014423 секунд

ε -алгоритм – 0.0009331 секунд

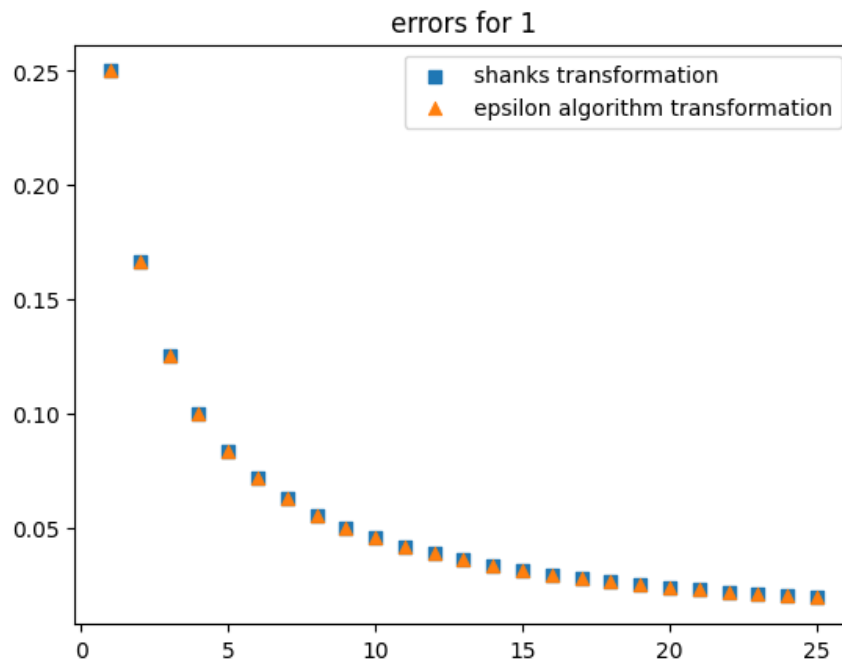


Рисунок 12. График ошибок $\sum_{i=1}^{\infty} \frac{1}{n^2+n}$

Таблица 12. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	0.0192305	0.0192314

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0015767 секунд

ε -алгоритм – 0.0014957 секунд

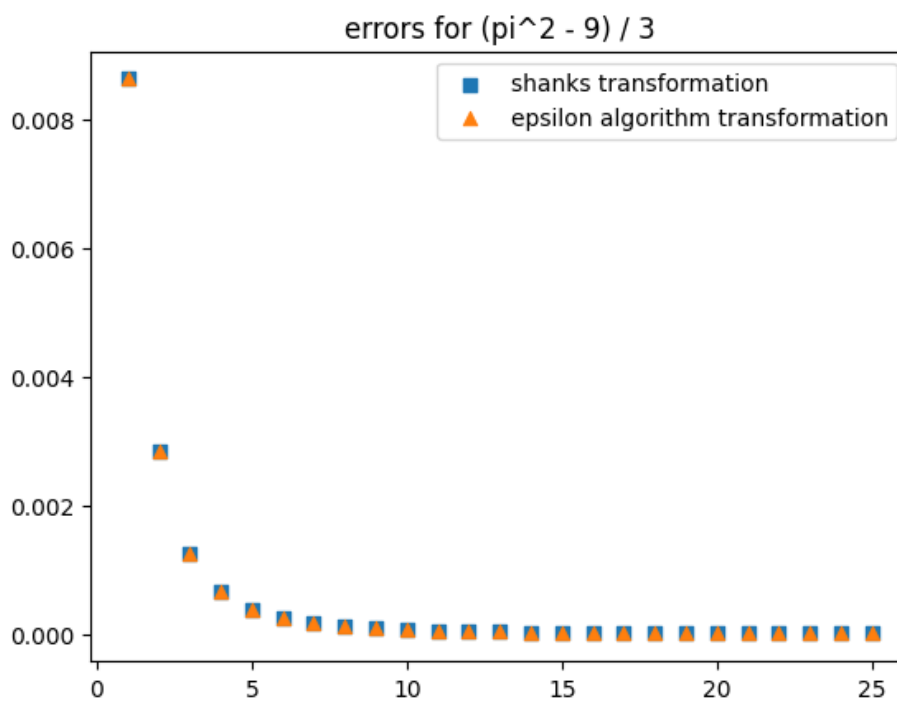


Рисунок 13. График ошибок $\sum_{i=1}^{\infty} \frac{1}{n^2(n+1)^2}$

Таблица 13. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	4.70877e-06	4.38094e-06

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0024177 секунд

ε -алгоритм – 0.0017156 секунд

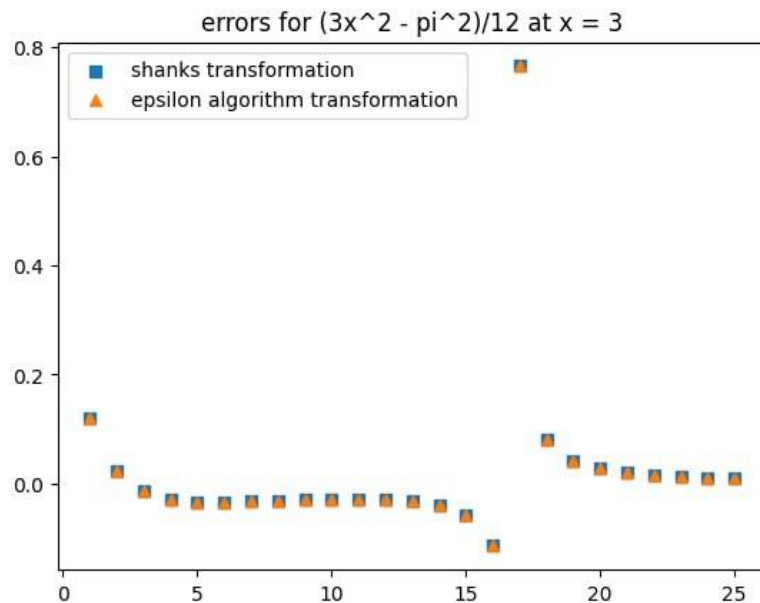


Рисунок 14. График ошибок $\frac{1}{12}(3x^2 - \pi^2)$ в точке 3

Таблица 14. Сравнение преобразования Шенкса и ε -алгоритма на последней итерации.

номер итерации n	преобразования Шенкса	ε -алгоритм
25	0.00949327	0.00949327

Время работы алгоритмов:

Алгоритм Шенкса – 0.0015664 секунд

ε -алгоритм – 0.0015756 секунд

Примерная оценка сложности алгоритмов при входных параметрах n и k:

Алгоритм Шенкса: $(n+5)*\text{add} + 2*\text{mult} + \text{div} + 3*\text{fma} + (n+2)*\text{operator} + [5*\text{add} + \text{mult} + \text{div} + 3*\text{fma}]*[2k-2+k*(k-1)/2]$.

ε -алгоритм: $(n+3)*\text{add} + \text{mult} + (2k+n)(\text{swap} + \text{erase} + \text{operator}) + [2*\text{add} + \text{div}]*[2k+n+k*(2k+1)]$.

Где n – число членов ряда для аппроксимации, k – порядок аппроксимации (количество шагов), add – операция сложения, mult – операция умножения, div – операция деления, fma – операция умножения–сложения с плавающей запятой, выполняемая за один шаг с одинарным округлением, operator – возвращает член ряда, swap – меняет указатель, erase – удаляет элемент вектора.

На рисунке 14 происходит скачек, так как порядок знаменателя и числителя совпадают, из-за чего происходит прибавление большого числа. Значения разницы между настоящей суммой и аппроксимацией для двух методов показывают, что результаты идентичны, но алгоритм преобразования Шенкса часто может посчитать больше преобразования для бóльшего n , прежде чем программа выдаст исключение *division by zero*. Скорее всего, это связано с тем, что в алгоритме преобразования Шенкса в знаменателе стоит разность членов ряда $a_{n+1} - a_n$, которая проходит проверку на отличие от нуля для бóльших n , чем знаменатель разности промежуточных приближенных величин, полученных ε -алгоритмом. На степенных и тригонометрических рядах алгоритм преобразования Шенкса работает немного быстрее, а на чисто числовых рядах - ε -алгоритм. Из оценки сложности алгоритмов нельзя при данной реализации сделать точный вывод о том, какой из алгоритмов медленнее.

Заключение

Метод Шенкса является мощным инструментом в численном анализе и численных методах решения уравнений. Он позволяет улучшить сходимость суммируемых рядов и повысить точность численных приближений. Из всех рассмотренных подходов к решению задачи нельзя сделать однозначный вывод о том, какой алгоритм лучше. У каждого есть свои преимущества.

Список литературы

1. The genesis and early developments of Aitken's process, Shanks' transformation, the ε -algorithm, and related fixed point methods // Claude Brezinski & Michela Redivo-Zaglia - 2018. – P. 11 - 69.
2. On condition numbers of the Shanks transformation // M.N. Senhadji - 1999. – P. 5 - 21.
3. Efficient Capacitance Extraction for Periodic Structures by Shanks Transformation // Ye Liu, Mei Xue, Zheng-Fan Li, Rui-Feng Xue - 2004. – P. 1 - 5.
4. An Extended Multistep Shanks Transformation and Convergence Acceleration Algorithm with Their Convergence and Stability Analysis // Jian-Qing Sun, Xiang-Ke Chang, Xing-Biao Hu, Yi He - 2013. – P. 8 - 25.
5. Non-linear transformations of divergent and slowly convergent sequences // D. Shanks – 1955. – P. 1–42.
6. Acceleration techniques in numerical analysis, with particular references to problems in one independent variable // P. Wynn – 1962. – P. 149–156.
7. An arsenal of Algol procedures for the evaluation of continued fractions and for effecting the epsilon algorithm // P. Wynn - 1966 – P. 327–362.
8. Generalisations de la transformation de Shanks, de la table de Padé et de l' ε -algorithme // C. Brezinski – 1975. – P. 350-358.
9. Reanalysis of linear and nonlinear structures using iterated Shanks // Jorge Hurtado – 2002. – P. 4220 - 4222.
10. The Schur Complement and its Applications // Zhang - 2005. – P. 4 – 12.

11. On a device for computing the $e_m(S_n)$ transformation // P. Wynn – 1956. – P. 91-96.
12. Upon Systems of Recursions which Obtain Among the Quotients of the Pade Table // P. Wynn – 1965. – P. 3- 6.
13. Singular rules for certain non-linear algorithms // P. Wynn – 1963. – P. 175 – 195.
14. On the convergence and stability of the epsilon algorithm // P. Wynn – 1966. – P. 100 – 110.

Приложение 1

Блок-схема для реализации теоремы 2

