# Санкт-Петербургский государственный университет Прикладная математика и информатика Статистическое моделирование

#### Третьякова Александра Леонидовна

# Робастные варианты метода анализа сингулярного спектра

Отчет о производственной (научно-исследовательской) практике

Научный руководитель: к.ф.-м.н., доцент Н.Э. Голяндина

# Оглавление

Введен	ие	٠
Глава 1	I. Стандартный метод SSA и его свойства	6
1.1.	Алгоритм метода SSA	6
	1.1.1. Вложение	6
	1.1.2. Сингулярное разложение	6
	1.1.3. Группировка	,
	1.1.4. Диагональное усреднение	,
1.2.	Разделимость	7
1.3.	Ранг ряда	8
Глава 2	2. Модификации метода SSA с проекторами по некоторой норме	Ć
2.1.	Схема методов	(
2.2.	Способы нахождения $\mathbb{L}_1$ -проектора на множество матриц ранга, не пре-	
	восходящего $r$	1(
	2.2.1. Метод, использующий взвешенную медиану	1(
	2.2.2. Последовательный метод	12
2.3.	Сравнение методов построения $\mathbb{L}_1$ -проектора	13
2.4.	Взвешенный метод наименьших квадратов	14
	2.4.1. Выбор параметра $\alpha$	17
2.5.	Оценка трудоемкости методов	20
Глава 3	3. Вычислительные эксперименты	23
3.1.	Пример 1	23
3.2.	Пример 2	26
3.3.	Пример 3	29
3.4.	Выводы	32
3.5.	Исследование числа итераций	34
Заключ	чение	36
Список	литературы	38

#### Введение

В реальной жизни часто возникают задачи исследования различных процессов с течением времени. Пусть имеется x(t) — функция, описывающая некоторый процесс во времени. Если произвести измерения через одинаковые промежутки времени  $t_i$ , где  $i=1,\ldots,N$ , тогда  $x_i=x(t_i)$  представляют собой временной ряд  $\mathsf{X}=(x_1,\ldots,x_N)$ .

Для решения многих задач, к примеру, экономических, таких как планирование производства или инвестиций, оказывается полезным на основе данных за предшествующий период выделить основную динамику и тенденции, а также спрогнозировать развитие процесса. Работа посвящена изучению одного из методов исследования временных рядов — «Гусеница»-SSA (Singular Spectrum Analysis). Метод нашел свое применение в задачах исследования климатических явлений [1], динамических систем [2, 3] и во многих других областях. Данный метод позволяет получить разложение интересующего нас временного ряда  $X = (x_1, \ldots, x_N)$  на интерпретируемые аддитивные составляющие:

$$X = S + R$$
,

где S — сигнал, R — шум, например, некоторый стационарный процесс.

Традиционно при постановке задачи отделения сигнала от шума шум предполагается гауссовским. Однако на практике часто возникают выделяющиеся наблюдения или выбросы, которые можно интерпретировать как ошибки в данных или сбои измерительного прибора, значительно большие, чем размер шума. Отфильтровать их оказывается непростой задачей, необходимо сначала разобраться со структурой ряда, чтобы понять, что данное значение является выбросом. Поэтому разработка исходно устойчивых к выбросам методов представляет интерес.

Ранее в работе [4] уже были предложены несколько устойчивых к выбросам вариантов метода, но они оказались слишком трудоемкими и алгоритмы работали очень долго. Поэтому требуются модификации этих методов, которые бы оставались устойчивыми, но время работы алгоритмов было меньше. В данной работе стоит задача предложить менее трудоемкие модификации робастных методов и сравнить их с базовым методом.

В методе SSA при выделении сигнала используются два проектора, которые могут строиться по различным нормам. Один из проекторов — это проектор на пространство ганкелевых матриц, второй — проектор на множество матриц ранга, не превосходящего r. В стандартном методе SSA используются проекторы в пространстве матриц по норме

 $\mathbb{L}_2$  (норма Фробениуса).

В качестве модификаций в работе [4] рассматривался стандартный прием использования аппроксимации (проекции) по норме в  $\mathbb{L}_1$  вместо  $\mathbb{L}_2$ . Если построение проектора на ганкелевы матрицы по норме  $\mathbb{L}_1$  не представляет трудности, то вычисление проектора на матрицы ранга, не превосходящего r, по норме  $\mathbb{L}_1$  не имеет решения в замкнутой форме. Имеются методы, численно решающие приближенные задачи, но не известно достаточно хороших методов для задачи, которую требуется решить при построении проектора на матрицы ранга, не превосходящего r.

Введем классификацию методов согласно используемым нормам. В общем случае методы будут называться LiSVD-LjH-SSA, где i,j могут быть равны 1 или 2. LiSVD означает проектор на матрицы ранга, не превосходящего r, по норме в пространстве  $\mathbb{L}_2$  (L2SVD) или  $\mathbb{L}_1$  (L1SVD), а LjH — проектор на пространство ганкелевых матриц по норме  $\mathbb{L}_2$  (L2H) или  $\mathbb{L}_1$  (L1H). Для более короткой записи будем называть стандартный метод с двумя проекторами по норме в  $\mathbb{L}_2$  методом L2-SSA, а метод с двумя проекторами в  $\mathbb{L}_1$  — L1-SSA.

Структура работы следующая. В главе 1 опишем базовый алгоритм метода SSA, введем необходимые понятия и обозначения, обсудим выбор параметров метода на основе теории метода SSA.

В главе 2 рассматривается общая схема методов без указания конкретной нормы. Один из ключевых вопросов — это способы нахождения  $\mathbb{L}_1$ -проектора на множество матриц ранга, не превосходящего r. В работе рассматриваются два метода проектирования, один из них взят из статьи [5], он использует метод взвешенной медианы для решения задачи минимизации. Второй метод рассматривается в R-пакете в рамках построения устойчивого к выбросам анализа главных компонент [6]. Приведены алгоритмы для каждого из способов. Также проведено теоретическое сравнение вариантов метода L1-SSA между собой.

Еще одной идеей для достижения устойчивости метода к выделяющимся наблюдениям является присвоение значениям в точках, содержащих выбросы, меньший вес. Был рассмотрен алгоритм, описанный в статье [7], использующий взвешенный метод наименьших квадратов. Данный метод оказался неподходящим для нестационарных рядов с растущей или убывающей амплитудой. Поэтому была предложена модификация метода. Она также описана в главе 2. В конце главы 2 произведен подсчет и сравнение теоретической трудоемкости описанных методов. Было рассмотрено два случая: когда траекторная матрица близка к квадратной, и случай с вытянутой траекторной матрицей. В обоих случаях теоретическая трудоемкость последовательного метода из статьи [6] оказывается меньше теоретической трудоемкости метода из статьи [5].

Глава 3 содержит численные сравнения, в которых исследуется влияние выброса на результат восстановления сигнала. В данной главе описывается сравнение одного из вариантов метода L1-SSA с классическим методом L2-SSA, а также с методом из статьи [7] и с модификацией этого метода. Сравнение проводилось при отсутствии выделяющихся наблюдений, при 1% выбросов в случайных точках ряда и при 5% выбросов.

В заключении описаны основные результаты работы, подведены итоги.

Работа в текущем семестре заключалась в исследовании параметров метода из раздела 2.4, использующего взвешенный метод наименьших квадратов. Была выведена формула для параметра  $\alpha$ , зависящая от вероятности  $\gamma$ . Благодаря этой формуле стала понятна интерпретация параметра, а также даны рекомендации по выбору  $\alpha$ . Вывод формулы представлен в разделе 2.4.1. Изначально шум предполагался нормальный, с постоянной дисперсией. Было показано, что для нормального шума с меняющейся дисперсией формула для параметра  $\alpha$  остается верной.

В модификации метода предполагается замена параметра  $\sigma$  на тренд из ряда из модулей остатков. Были рассмотрены несколько вариантов выделения тренда: скользящая медиана, локальная регрессия loss, а также взвешенная локальная регрессия loss. Проведены сравнения на численном примере 3.2 с гетероскедастичным шумом. Также было проведено исследование числа итераций, требующегося для сходимости последовательного метода и взвешенного метода наименьших квадратов. Кроме того, на основе проведенных исследований можно высказать предположения, какой из рассмотренных методов рекомендуется использовать в том или ином случае.

#### Глава 1

# Стандартный метод SSA и его свойства

#### 1.1. Алгоритм метода SSA

Кратко опишем базовый алгоритм метода «Гусеница»-SSA, следуя [8].

#### 1.1.1. Вложение

На первом шаге алгоритма выбирается некоторое целое число L: 1 < L < N, называемое dлиной oкна. Исходный временной ряд переводится в последовательность многомерных векторов длины L. В результате образуются K = N - L + 1 векторов вложения

$$X_i = (x_i, \dots, x_{i+L-1})^{\mathrm{T}}, 1 \le i \le K.$$

*Траекторной матрицей* ряда X называется матрица

$$\mathbf{X} = [X_1 : \dots : X_K] = \begin{pmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & \dots & x_K \\ x_2 & x_3 & x_4 & \dots & x_{K+1} \\ x_3 & x_4 & x_5 & \dots & x_{K+2} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ x_L & x_{L+1} & x_{L+2} & \dots & x_N \end{pmatrix}.$$

Заметим, что построенная таким образом траекторная матрица  ${\bf X}$  является  $\mathit{ганке}$ -  $\mathit{левой}$ , т.е. элементы, находящиеся на диагоналях  $i+j=\mathrm{const}$ , равны между собой.

#### 1.1.2. Сингулярное разложение

Пусть  $\mathbf{S} = \mathbf{X}\mathbf{X}^{\mathrm{T}}$ , обозначим  $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \ldots \geq \lambda_d > 0$  — ненулевые собственные числа матрицы  $\mathbf{S}, U_1, \ldots, U_d$  — ортонормированная система собственных векторов матрицы  $\mathbf{S}$ , соответствующих собственным числам. Сингулярным разложением матрицы  $\mathbf{X}$  называется разложение

$$\mathbf{X} = \mathbf{X}_1 + \ldots + \mathbf{X}_d = \sum_{i=1}^d \sqrt{\lambda_i} U_i V_i^{\mathrm{T}},$$

где  $\sqrt{\lambda_i}$  — сингулярные числа,  $U_i$  — левые сингулярные вектора,  $V_i=\frac{1}{\sqrt{\lambda_i}}X^{\rm T}U_i$  — правые сингулярные вектора.

Набор  $(\sqrt{\lambda_i}, U_i, V_i)$  назовем i-ой собственной тройкой сингулярного разложения.

#### 1.1.3. Группировка

Разделим множество индексов  $\{1,\dots,d\}$  на m дизъюнктных подмножеств  $I_1,\dots,I_m$ . Пусть  $I=\{i_1,\dots,i_p\}$ . Тогда pезультирующая матрица  $\mathbf{X}_I$  имеет вид

$$\mathbf{X}_I = \mathbf{X}_{i_1} + \ldots + \mathbf{X}_{i_p}.$$

Таким образом, получаем разложение матрицы Х в сгруппированном виде

$$\mathbf{X} = \mathbf{X}_{I_1} + \ldots + \mathbf{X}_{I_m}.$$

#### 1.1.4. Диагональное усреднение

На последнем шаге каждая матрица  $\mathbf{X}_{I_i}$  переводится в новый ряд с помощью усреднения элементов матрицы вдоль антидиагоналей i+j=k+1. Применяя диагональное усреднение к результирующим матрицам, получаем ряды  $\tilde{\mathbf{X}}^{(k)}=(\tilde{x}_1^k,\ldots,\tilde{x}_N^k)$ .

В результате получаем разложение исходного ряда  $(x_1, \ldots, x_N)$  в сумму m рядов:

$$x_n = \sum_{k=1}^m \tilde{x}_n^{(k)}.$$

#### 1.2. Разделимость

Понятие разделимости подробно описано в [8]. Однако условия разделимости являются слишком жесткими и редко выполнены в реальных задачах. Поэтому введем понятие приближенной разделимости.

Для ряда  $\mathsf{X}=(x_1,\ldots,x_N)$  положим  $X_{i,j}=(x_i,\ldots,x_j),\ 1\leq i\leq j< N.$  Пусть  $\mathsf{X}_N^{(1)}=(x_1^{(1)},\ldots,x_N^{(1)}),\ \mathsf{X}_N^{(2)}=(x_1^{(2)},\ldots,x_N^{(2)}).$  Пусть

$$\rho_{i,j}^{(M)} = \frac{(X_{i,i+M-1}^{(1)}, X_{j,j+M-1}^{(2)})}{\|X_{i,i+M-1}^{(1)}\| \|X_{i,j+M-1}^{(2)}\|}, \quad i, j \ge 1, \ M \le N - \max(i, j),$$

где  $\| \ . \ \| -$  евклидова норма,  $(\ .\ ,\ .\ )$  — скалярное произведение векторов. Если знаменатель равен нулю, то предполагаем, что  $\rho_{i,j}^{(M)}=0.$ 

Число  $\rho_{i,j}^{(M)}$  равно косинусу угла между векторами  $X_{i,i+M-1}^{(1)}$  и  $X_{j,j+M-1}^{(2)}.$ 

Определение 1.  $\mathit{Pяди}\ \mathsf{X}_N^{(1)}\ \mathit{u}\ \mathsf{X}_N^{(2)}$  называются  $\varepsilon\text{-}\mathit{paз}\mathit{deлимымu}$  при длине окна L, если

$$\rho^{(L,K)} = \max(\max_{1 \le i,j \le K} |\rho_{i,j}^{(L)}|, \max_{1 \le i,j \le L} |\rho_{i,j}^{(K)}|) \le \varepsilon,$$

K=N-L+1. Если число  $\varepsilon$  мало, то ряды называются приближенно разделимыми.

Если  $\rho^{(L,K)} = 0$ , то это соответствует точной разделимости.

Введем понятие асимптотической разделимости. Пусть  $\mathsf{X}^{(1)} = (x_1^{(1)}, \dots, x_n^{(1)}, \dots),$   $\mathsf{X}^{(2)} = (x_1^{(2)}, \dots, x_n^{(2)}, \dots)$  и для любого N > 2 ряды  $\mathsf{X}_N^{(1)}$  и  $\mathsf{X}_N^{(2)}$  состоят из первых N членов рядов  $\mathsf{X}^{(1)}$  и  $\mathsf{X}^{(2)}$ . Тогда если выбрать последовательность длин окон 1 < L = L(N) < N, получим последовательность  $\rho_N = \rho^{(L(N),K(N))}$ .

Определение 2. Если  $\rho^{(L(N),K(N))} \to 0$  при некоторой последовательности L = L(N),  $N \to \infty$ , то ряды  $\mathsf{X}^{(1)}$  и  $\mathsf{X}^{(2)}$  называются асимптотически L(N)-разделимыми. Если для любой последовательности L(N):  $L(N) \to \infty$ ,  $K(N) \to \infty$  ряды  $\mathsf{X}^{(1)}$  и  $\mathsf{X}^{(2)}$  асимптотически L(N)-разделимы, то они называются асимптотически разделимыми.

Асимптотическая раделимость выполняется для более широкого класса рядов, чем точная разделимость. К примеру,  $e^{\alpha n}$  и  $\sin(2\pi\omega n)$ , где  $\alpha \neq 0, \ \omega \in (0, 0.5]$ , асимптотически разделимы.

Для достижения лучшей разделимости необходимо выбирать большую длину окна  $(L \sim N/2)$ . Большая длина окна позволяет выделить сигнал из зашумленного ряда, отделить тренд от периодических компонент. Не имеет смысла брать длину окна, большую чем половина длины ряда, а маленькая длина окна может привести к смешиванию компонент ряда.

#### 1.3. Ранг ряда

Пусть  $X_N = X_N^{(1)} + X_N^{(2)}$  и ряды  $X_N^{(1)}$  и  $X_N^{(2)}$  разделимы. Тогда в сингулярном разложении ряда  $X_N$  часть слагаемых относится к сингулярному разложению ряда  $X_N^{(1)}$ , а другая часть — к сингулярному разложению ряда  $X_N^{(2)}$ . Необходимо выяснить, сколько слагаемых относится к первому ряду и как их идентифицировать.

Рассмотрим ряд  $X_N = (x_1, \dots, x_N)$ , пусть L – длина окна.

Обозначим  $\mathcal{L}^{(L)} = \mathrm{span}(X_1, \dots, X_K)$  — траекторное пространство ряда  $\mathsf{X}_N$ , где  $X_i = (x_i, \dots, x_{i+L-1})^T$  — векторы вложения,  $1 \leq i \leq K$ .

**Определение 3.** Пусть  $0 < d \le \min(L, K)$ . Будем говорить, что ряд  $X_N$  имеет L-ранг d, если  $\dim \mathcal{L}^{(L)} = d$ .

Например, в случае экспоненциального ряда  $e^{\alpha n}$  для любых N и L ранг ряда равен 1, а ранг гармонического ряда  $\sin(2\pi\omega n + \phi)$  равен 2 при  $\omega < 1/2$  и 1 при  $\omega = 1/2$ ,  $\phi \in [0, 2\pi)$ .

## Глава 2

# Модификации метода SSA с проекторами по некоторой норме

#### 2.1. Схема методов

Пусть имеется временной ряд  $X = (x_1, ..., x_N)$ .

Выбирается длина окна L, и исходный временной ряд переводится в последовательность многомерных векторов длины L. В результате образуются K=N-L+1 векторов вложения

$$X_i = (x_i, \dots, x_{i+L-1})^{\mathrm{T}}, 1 \le i \le K.$$

Обозначим  $\mathcal{M}$  — пространство матриц  $L \times K$ ,

 $\mathcal{M}_{\mathcal{H}}$  — пространство ганкелевых матриц  $L \times K$ ,

 $\mathcal{M}_r$  — пространство матриц ранга, не превосходящего r.

Определим следующие операторы:

- Оператор вложения  $\mathcal{T}: \mathbb{R}^N \to \mathcal{M}_{\mathcal{H}}: \mathcal{T}(\mathsf{X}) = \mathbf{X}.$
- $\Pi_r: \mathcal{M} \to \mathcal{M}_r$  проектор на множество матриц ранга, не превосходящего r, по некоторой норме в пространстве матриц.
- $\Pi_{\mathcal{H}}: \mathcal{M} \to \mathcal{M}_{\mathcal{H}}$  проектор на пространство ганкелевых матриц по некоторой норме в пространстве матриц.

В результате применения данных операторов получаем оценку сигнала:

$$\tilde{\mathsf{S}} = \mathcal{T}^{-1} \Pi_{\mathcal{H}} \Pi_r \mathcal{T}(\mathsf{X}).$$

Это соответствует алгоритму SSA, описанному в разделе 1.1, для случая, когда восстановление производится по одной группе, состоящей из первых r компонент.

Проекторы  $\Pi_r$  и  $\Pi_{\mathcal{H}}$  можно строить по различным нормам. С точки зрения вычислений, удобно выбирать  $\mathbb{L}_2$ -норму для построения проекторов на пространство ганкелевых матриц и матриц ранга, не превосходящего r, поскольку целевая функция является гладкой и выпуклой, и решить задачу минимизации довольно просто, можно

даже говорить о задании решения в явной форме. Однако при наличии выбросов норма Фробениуса оказывается недостаточно устойчивой. Норма в пространстве  $\mathbb{L}_1$  является более устойчивой к выделяющимся наблюдениям, однако сложность в ее использовании состоит в негладкой и невыпуклой строго целевой функции, поэтому возникает проблема в применении стандартных методов оптимизации.

В работе будут рассмотрены проекторы по нормам в пространствах  $\mathbb{L}_2$  и  $\mathbb{L}_1$ . В стандартном методе SSA оба проектора  $\Pi_r$  и  $\Pi_{\mathcal{H}}$  строятся по норме в пространстве  $\mathbb{L}_2$ . Будем называть его L2-SSA. Метод с проекцией на множество ганкелевых матриц в  $\mathbb{L}_1$  и проекцией на множество матриц ранга, не превосходящего r, в  $\mathbb{L}_2$  назовем L2SVD-L1H-SSA. Метод с обеими проекциями в  $\mathbb{L}_1$  будем называть L1-SSA.

# 2.2. Способы нахождения $\mathbb{L}_1$ -проектора на множество матриц ранга, не превосходящего r

В отличие от проектора на множество матриц ранга r по норме Фробениуса, построение данного проектора в пространстве  $\mathbb{L}_1$  является вычислительно сложной задачей.

Рассмотрим несколько методов построения проектора на множество матриц ранга, не превосходящего r, по норме в пространстве  $\mathbb{L}_1$ .

#### 2.2.1. Метод, использующий взвешенную медиану

Рассмотрим метод вычисления проекции на множество матриц ранга, не превосходящего r, по норме в пространстве  $\mathbb{L}_1$ , описанный в статье [5].

Для начала введем обозначения. Пусть

$$\mathbf{Y} = [Y_1 : \dots : Y_p] = \begin{pmatrix} y_{11} & \dots & y_{1p} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ y_{n1} & \dots & y_{np} \end{pmatrix}.$$

В наших обозначениях n соответствует длине окна L,p соответствует K=N-L+1, где N — длина ряда, r — ранг.

Опишем подробно каждый шаг алгоритма.

1. Инициализация. Пусть

$$m = \begin{pmatrix} \operatorname{med}(|y_{11}|, \dots, |y_{1p}|) \\ \vdots \\ \operatorname{med}(|y_{n1}|, \dots, |y_{np}|) \end{pmatrix}.$$

Возьмем в качестве начального значения  $U_1^0 = m/\|m\|_2$ .

2. Находим проекцию в  $\mathbb{L}_1$  каждого столбца матрицы  $\mathbf{Y}$  на вектор  $U_1^{(k)}$ , то есть для каждого  $j=1,\dots,p$  решаем задачу минимизации

$$\|(y_{1j},\ldots,y_{nj})^{\mathrm{T}}-c_{j}*(u_{1},\ldots,u_{n})^{\mathrm{T}}\|_{1}\to\min_{c_{j}}$$

методом взвешенной медианы (обозначим здесь  $U_1^{(k)} = (u_1, \dots, u_n)^{\mathrm{T}}$ ).

Далее нормируем полученный вектор  $C = (c_1, \dots, c_p)$  и полагаем

$$V_1^{(k)} = C/\|C\|_2.$$

3. Находим проекцию в  $\mathbb{L}_1$  каждой строки матрицы  $\mathbf{Y}$  на вектор  $V_1^{(k)}$ , то есть для каждого  $i=1,\dots,n$  решаем задачу

$$||(y_{i1},\ldots,y_{ip})-d_i*(v_1,\ldots,v_p)||_1\to \min_{d}$$

методом взвешенной медианы.

Далее нормируем полученный вектор  $D=(d_1,\ldots,d_n)^{\mathrm{T}}$  и полагаем

$$U_1^{(k+1)} = D/||D||_2.$$

4. Критерий остановки: продолжаем выполнять шаги 2 и 3, пока изменение в  $\mathbb{L}_2$  вектора  $U_1$  превосходит  $\varepsilon$ , то есть

While 
$$\sum_{i=1}^{n} (U_{1_i}^{(k+1)} - U_{1_i}^{(k)})^2 > \varepsilon$$
.

По умолчанию  $\varepsilon = 10^{-10}$ .

5. В результате имеем  $U_1^*, V_1^*$ . Далее находим  $\lambda_1^*,$  решая задачу

$$\sum_{i=1}^{n} \sum_{j=1}^{p} |y_{ij} - \lambda_1 U_1^* V_1^{*^{\mathrm{T}}}| \to \min_{\lambda_1}.$$

11

6. Из матрицы Y вычитаем первую компоненту

$$\mathbf{Y} = \mathbf{Y} - \lambda_1^* \mathbf{U}_1^* \mathbf{V}_1^{*^{\mathrm{T}}}$$

и продолжаем искать остальные собственные тройки.

В итоге получаем представление матрицы  $\mathbf{Y}$  в виде  $\mathbf{U}\mathbf{\Lambda}\mathbf{V}^{\mathrm{T}}$ , где  $\mathbf{U}$  составлена из  $U_1,\ldots,U_p$ , а  $\mathbf{V}$  состоит из  $V_1,\ldots,V_p$ . Точнее, мы нашли решение задачи минимизации функции  $\|\mathbf{Y}-\mathbf{U}\mathbf{\Lambda}\mathbf{V}^{\mathrm{T}}\|_1$ .

Важно отметить, что

- собственные числа на выходе не отсортированы по убыванию,
- собственные вектора получаются не ортогональными, в отличие от L2-SVD.

В пакете pcaMethods [9] имеется метод robustSvd для вычисления проекции в  $\mathbb{L}_1$  на множество матриц ранга, не превосходящего r. Более подробно метод описан в статье [10].

#### 2.2.2. Последовательный метод

Стоит задача проектирования матрицы  ${\bf X}$  на множество матриц ранга, не превосходящего r. Задачу оптимизации можно представить в виде

$$\min_{\mathbf{V}, \mathbf{U}} \|\mathbf{X}^{\mathrm{T}} - \mathbf{V}\mathbf{U}^{\mathrm{T}}\|_{1} = \sum_{i=1}^{L} \|X_{i} - \mathbf{V}U_{i}\|_{1},$$

где  ${\bf V}$  — матрица  $K \times r$ ,  ${\bf U}$  — матрица  $L \times r$ . Столбцы матрицы  ${\bf V}$  определяют главные компоненты. Матрица  ${\bf E} = {\bf U}{\bf V}^{\rm T}$  — проекция  ${\bf X}$  на множество матриц ранга, не превосходящего r, которую необходимо найти.

В пакете pcaL1 [11] имеется метод l1pca, позволяющий вычислить проекцию в  $\mathbb{L}_1$  на множество матриц ранга, не превосходящего r. Подробнее метод описан в статье [6].

Приведем алгоритм в обозначениях предыдущего пункта. Пусть  $\mathbf{Y} \in \mathbb{R}^{n \times p}$ . Задача выглядит следующим образом:

$$\min_{\mathbf{U},\mathbf{V}} \lVert \mathbf{Y} - \mathbf{U}\mathbf{V}^T \rVert.$$

Предположим, что  $p \leq n$  и матрица  ${\bf Y}$  полного ранга.

1. Инициализация  $\mathbf{U}(0) \in \mathbb{R}^{n \times p}$ , нормировка столбцов  $\mathbf{U}(0)$ ,

 $2. \ t := t + 1,$ 

3. 
$$\mathbf{V}(t) = \underset{\mathbf{V} \in \mathbb{R}^{p \times p}}{\operatorname{argmin}} \|\mathbf{Y} - \mathbf{U}(t-1)\mathbf{V}^{\mathrm{T}}\|_{1},$$

4. 
$$\mathbf{U}(t) = \underset{\mathbf{U} \in \mathbb{R}^{n \times p}}{\operatorname{argmin}} \|\mathbf{Y} - \mathbf{U}\mathbf{V}^{\mathrm{T}}(t)\|_{1},$$

- 5. Нормировка столбцов  $\mathbf{U}(t)$ ,
- 6. if  $\mathbf{U}(t) \neq \mathbf{U}(t-1)$  (по критерию остановки) then Go to Step 2 else  $\mathbf{U} := \mathbf{U}(t); \ \mathbf{V} := \mathbf{V}(t).$

Критерий остановки:

While 
$$((\max_{i,j} |u_{ij}^{(k)} - u_{ij}^{(k-1)}| > \varepsilon)$$
 и (iter  $\leq$  MaxIter)),

по умолчанию  $\varepsilon = 10^{-4}$ , MaxIter = 10,

7. End.

Решаем задачу, меняя на каждой итерации U и V и разбивая исходную задачу на линейные подзадачи. V(0) можно инициализировать с помощью сингулярного разложения траекторной матрицы X в пространстве  $\mathbb{L}_2$ .

#### 2.3. Сравнение методов построения $\mathbb{L}_1$ -проектора

В данном разделе сравним методы из разделов 2.2.1 и 2.2.2 между собой.

Метод из раздела 2.2.1 основан на том, чтобы в стандартном методе L2-SSA заменить сингулярное разложение на другое разложение для повышения устойчивости к выбросам. Далее берутся первые r компонент данного разложения, группируются, и применяется диагональное усреднение.

В статье [12], где вводится метод robustSvd, используемый вместо обычного сингулярного разложения в методе из раздела 2.2.1, нет точной формулировки задачи, решаемой данным методом. Также стоит заметить, что при взятии первых r компонент разложения, мы не получим проекцию на пространство матриц ранга, не превосходящего r.

Приведем другие важные отличия между методами.

Важно отметить, что в алгоритме из раздела 2.2.1 поиск решения ведется последовательно для каждой компоненты, то есть по очереди находится каждая компонента,

она вычитается, и далее производится поиск остальных компонент. В методе из раздела 2.2.2 все собственные векторы ищутся параллельно в виде матрицы.

Заметим, что в методе, использующем взвешенную медиану, собственные числа не отсортированы по убыванию. Это может привести к уменьшению точности. Например, если мы нашли неточно первые несколько компонент, вклад которых достаточно мал, а затем ищем компоненту с большим вкладом, то мы уже не так точно найдем эту компоненту.

Еще одно существенное отличие в методах — это то, что задачи минимизации целевой функции решаются по-разному. В одном варианте используется метод взвешенной медианы, а задача в последовательном методе решается с помощью решения задач линейного программирования.

#### 2.4. Взвешенный метод наименьших квадратов

Пусть  $\mathbf{Y}=[Y_1,\ldots,Y_p]\in\mathbb{R}^{n\times p}$ . Пусть  $y_i-i$ -ая строка матрицы  $\mathbf{Y},\ i=1,\ldots,n$ . Напомним, что n- это длина окна L, а p соответствует K=N-L+1, где N- длина ряда, r- ранг.

Идея заключается в замене исходной задачи

$$\min_{\hat{\mathbf{Y}} \in \mathcal{M}_r} \|\mathbf{Y} - \hat{\mathbf{Y}}\|_F.$$

на задачу

$$\min_{\hat{\mathbf{Y}} \in \mathcal{M}_r} \|\mathbf{Y} - \hat{\mathbf{Y}}\|_{\rho} = \min_{\hat{\mathbf{Y}} \in \mathcal{M}_r} \sum_{i=1}^n \sum_{j=1}^p \rho(\frac{y_{ij} - \hat{y}_{ij}}{\sigma}).$$
(2.1)

Опишем метод, представленный в статье [7], использующий для решения задачи 2.1 взвешенный метод наименьших квадратов с обновлением весов на каждой итерации. Веса должны зависеть от того, насколько большой остаток в точке. В качестве  $\rho(x)$  возьмем функцию Тьюки, которая имеет вид

$$\rho(x) = \begin{cases} \frac{1}{6}\alpha^2 \{1 - (1 - (\frac{|x|}{\alpha})^2)^3\}, & |x| \le \alpha \\ \frac{1}{6}\alpha^2, & |x| > \alpha \end{cases}$$
(2.2)

где  $\alpha$  — параметр. Причина выбора такой функции в качестве метрики заключается в том, что на краях она не так сильно возрастает, как квадратичная функция, а точнее,

данная функция остается постоянной при  $|x| > \alpha$ , что приводит к более устойчивому к выбросам результату.

Представим матрицу  $\hat{\mathbf{Y}}$  в виде  $\hat{\mathbf{Y}} = \mathbf{U}\mathbf{V}^{\mathrm{T}}$ , где  $\mathbf{U} \in \mathbb{R}^{n \times r}, \mathbf{V} \in \mathbb{R}^{p \times r}$ . Задача нахождения проекции на множество матриц ранга, не превосходящего r, сводится к задаче

$$\min_{\mathbf{U},\mathbf{V}} \|\mathbf{Y} - \mathbf{U}\mathbf{V}^{\mathrm{T}}\|_{\rho}.$$

Метод имеет параметры  $\alpha$  и  $\sigma$ . Их произведение  $\alpha\sigma$  по сути является порогом для принятия решения о том, является ли наблюдение выбросом или нет. Опишем алгоритм.

- 1. Инициализация  $\mathbf{U} \in \mathbb{R}^{n \times r}$  и  $\mathbf{V} \in \mathbb{R}^{p \times r}$ ,
- 2. Выбор параметра  $\alpha$ ,
- 3. Вычисление матрицы остатков  $\mathbf{R} = \{r_{ij}\}_{i,j=1}^{n,p} = \mathbf{Y} \mathbf{U}\mathbf{V}^{\mathrm{T}},$
- 4. Обновление параметра  $\sigma$ ,
- 5. Вычисление матрицы весов **W**, используя функцию  $w(x) = \frac{\partial \rho(x)}{\partial |x|} \frac{1}{|x|}$ :

$$w(x) = \begin{cases} (1 - (\frac{|x|}{\alpha})^2)^2, & |x| \le \alpha \\ 0, & |x| > \alpha \end{cases}, \quad \text{где } x = \frac{1}{\sigma} r_{ij},$$

то есть для каждого элемента матрицы  $\frac{1}{\sigma}\mathbf{R}$  применяем функцию w(x),

6. Вычисление матрицы U с помощью решения задачи

$$(y_i - \mathbf{V}u_i)^{\mathrm{T}}\mathbf{W}_i(y_i - \mathbf{V}u_i) \to \min_{u_i}, \quad i = 1, \dots n,$$
 (2.3)

где  $\mathbf{W}_i = \mathrm{diag}(w_i) \in \mathbb{R}^{p \times p}$  — диагональная матрица, составленная из i-ой строки матрицы  $\mathbf{W}$ .

7. Вычисление матрицы V с помощью решения задачи

$$(Y_j - \mathbf{U}v_j)^{\mathrm{T}}\mathbf{W}^j(Y_j - \mathbf{U}v^j) \to \min_{v_j}, \quad j = 1, \dots p,$$
 (2.4)

где  $\mathbf{W}^j=\mathrm{diag}(W_j)\in\mathbb{R}^{n\times n}$  — диагональная матрица, составленная из j-го столбца матрицы  $\mathbf{W}$ .

8. Если не выполнен критерий сходимости или максимальное число итераций MaxIterAM не достигнуто, то повторяем шаги 6-7 (alternating minimization),

9. Если не выполнен критерий сходимости или максимальное число итераций MaxIterIRLS не достигнуто, то повторяем шаги 2–8 (iteratively reweighed least-squares),

#### 10. End.

Задачи 2.3 и 2.4 решаются с помощью QR-разложения матриц  $\mathbf{V}^{\mathrm{T}}\mathbf{W}_{i}\mathbf{V}$  и  $\mathbf{U}^{\mathrm{T}}\mathbf{W}^{j}\mathbf{U}$  соответственно.

Авторы статьи [7], ссылаясь на проведенные численные эксперименты, предлагают выбрать  $\sigma = 1.4826 \,\mathrm{med}\,|R - \mathrm{med}\,|R||$ , где  $R - \mathrm{это}$  вектор, составленный из всех элементов матрицы остатков  $\mathbf{R} = \{r_{ij}\}_{i,j=1}^{n,p}$ , то есть

$$R = (r_{11}, \ldots, r_{1p}; r_{21}, \ldots, r_{2p}; \ldots; r_{n1}, \ldots, r_{np}).$$

Параметр  $\alpha$  предлагается взять равным 4.685. Также говорится, что максимальное количество итераций  $N_{\alpha}$  и  $N_{IRLS}$ , необходимых для сходимости, достаточно взять 5 и 10 для достижения приемлемой точности.

Критерий сходимости:

$$\left\| \mathbf{W}^{1/2} \odot (\mathbf{Y} - \mathbf{U} \mathbf{V}^{\mathrm{T}}) \right\|_F^2 \le \varepsilon.$$

У данного метода присутствуют существенные недостатки. Описанный алгоритм из статьи не подходит, к примеру, для рядов с растущей амплитудой. По умолчанию остатки нормировались на  $\sigma$ , которая задавалась константой. Но в случае растущей амплитуды данная нормировка приводит к неправильной идентификации точек с выбросами. В таком случае в точках с большой амплитудой веса некорректно занижаются, и точки, не содержащие выбросов, могут получить вес, меньший чем у выбросов в начале ряда. Поэтому приходим к выводу, что нормирующий параметр необходимо задавать динамически. Будем рассматривать вариант с заменой числа  $\sigma$  на ряд, равный тренду ряда из модуля остатков.

Изменения  $\sigma$  оказывается недостаточным для того, чтобы сделать метод подходящим для рядов с растущей амплитудой. В методе имеется параметр  $\alpha$ , который влияет на то, какие точки воспринимать как выбросы, а какие — нет. В классическом методе из статьи этот параметр также задается константой. Но из-за роста разброса остатков в точках без выбросов к концу ряда, многие из этих точек также получают искусственно заниженные веса. Попробуем исправить этот недостаток.

Пусть  $R = (r_1, \dots, r_q)^{\mathrm{T}}$  — вектор остатков, где q = mn. Если остатки  $r_i \sim N(0, \sigma^2)$ , то  $|r_i| \sim N_H(\sigma^2)$ , где  $N_H(\sigma^2)$  — полунормальное распределение с параметром  $\sigma^2$ . Пусть  $\mathbb{E}|r_i| = \mu$ . Для полунормального распределения известны следующие формулы для среднего и дисперсии:

$$\mathbb{E}|r_i|=\sigma\sqrt{rac{2}{\pi}},\quad \mathbb{D}|r_i|=\sigma^2(1-rac{2}{\pi})=C\mu^2,$$
 где  $C=\mathrm{const.}$ 

В алгоритме при вычислении весов проводится сравнение  $|\frac{R}{\sigma}|$  с константой  $\alpha$ . Если модуль превосходит  $\alpha$ , то веса обнуляются. Чем ближе значение модуля к  $\alpha$ , тем ниже вес в данной точке. Необходимо как-то осмысленно выбирать данный параметр. Выбор параметра  $\alpha$  и его вероятностная интерпретация представлены в разделе 2.4.1.

Таким образом, получаем модификацию алгоритма, подходящую для рядов с быстрорастущей (или убывающей) амплитудой. Данная модификация отличается от исходного алгоритма шагом 4.

- 4.а Ганкелизация матрицы  ${\bf R}$  и получение ряда длины N из остатков:  ${\bf R}={\cal T}^{-1}\Pi_{\cal H}({\bf R}),$
- 4.b Вычисление  $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_N)$  как тренд из ряда  $|\mathsf{R}|$ ,
- 4.с Вычисление ряда  $|\sigma^{-1}\mathsf{R}|$  и получение матрицы  $\mathbf{R}^* = \{r_{ij}^*\}_{i,j=1}^{n,p} = \mathcal{T}(|\sigma^{-1}\mathsf{R}|),$
- 5. Вычисление матрицы весов **W**, используя функцию  $w(x) = \frac{\partial \rho(x)}{\partial |x|} \frac{1}{|x|}$ :

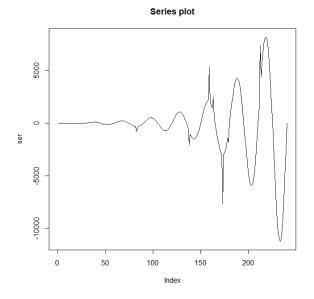
$$w(x) = \begin{cases} (1 - (\frac{|x|}{\alpha})^2)^2, & |x| \le \alpha \\ 0, & |x| > \alpha \end{cases},$$

где  $x = r_{ij}^*$ .

Посмотрим на график весов, чтобы убедиться, что только точки, содержащие выбросы, получили маленькие веса. На рисунках 2.1 и 2.2 изображен график ряда с 5% выбросов и веса, получившиеся в результате применения модификации метода. На графике весов видно, что точки, в которых содержались выделяющиеся наблюдения, получили нулевые веса. В остальных точках веса колеблются от 0.8 до 1.

#### ${f 2.4.1.}$ Выбор параметра lpha

Имеем ряд  $X = S + \mathcal{E}$ , то есть  $x_i = s_i + \varepsilon_i$ , где  $\varepsilon_i \sim N(0, \sigma_{\epsilon}^2)$ . Пусть мы знаем сигнал S, тогда остатки R соответствуют ряду  $\mathcal{E}$ .



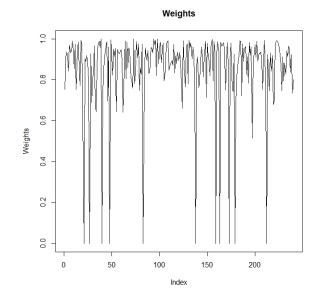


Рис. 2.1. График ряда с 5% выбросов.

Рис. 2.2. Веса.

Попробуем описать параметр  $\alpha$  на вероятностном языке. Этот параметр является неким порогом, обнуляющим веса элементов матрицы остатков  $\mathbf{R}^* = \{r_{ij}^*\}_{i,j=1}^{n,p} = \mathcal{T}(|\sigma^{-1}\mathsf{R}|)$ :

$$w(r_{ij}^*) = \begin{cases} (1 - (\frac{|r_{ij}^*|}{\alpha})^2)^2, & |r_{ij}^*| \le \alpha \\ 0, & |r_{ij}^*| > \alpha \end{cases}.$$

После ганкелизации матрицы  $\mathbf{R}$ , получаем ряд из остатков  $\mathsf{R} = \{r_i\}_{i=1}^N$ . В случае известного сигнала  $\mathsf{R} = \{r_i\}_{i=1}^N = \{\varepsilon_i\}_{i=1}^N$ . Напомним, что  $\sigma = (\sigma_1, \dots, \sigma_N)$  — тренд из ряда  $|\mathsf{R}|$ . Обозначим  $\eta = \frac{|\varepsilon|}{\sigma}$ .

Задавать порог  $\alpha$  напрямую довольно трудно, поэтому зададим вероятность  $\gamma$ :

$$P(\eta \in (0, \alpha)) = \gamma.$$

Тогда все  $\frac{|\varepsilon_i|}{\sigma_i}$ , которые меньше  $\alpha$ , имеют ненулевой вес, а остальные соответствуют выбросам, и их веса обнуляются. Распишем:

$$P(\eta \in (0, \alpha)) = P(0 \le \frac{|\varepsilon|}{\sigma} \le \alpha) = P(\frac{|\varepsilon|}{\sigma} \le \alpha) = \gamma.$$

Для того, чтобы получить выражение для  $\alpha$ , нам необходимо знать распределение  $\frac{|\varepsilon|}{\sigma}$ .

**Утверждение 1.** Пусть  $x_i = s_i + \varepsilon_i$ ,  $\varepsilon_i \sim N(0, \sigma_{\varepsilon}^2)$ . Пусть известен сигнал  $s_i$ . Тогда  $\eta = r^* = \frac{|\varepsilon|}{\sigma}$  имеет полунормальное распределение  $N_h(\frac{\pi}{2})$ , среднее  $Er^* = 1$ , дисперсия  $Dr^* = \frac{\pi}{2} - 1$ .

Доказательство. Если  $\varepsilon_i \sim N(0, \sigma_\varepsilon^2)$ , то

$$\frac{\varepsilon}{\sigma} = \frac{\varepsilon}{\mathrm{E}|\varepsilon|} \sim N(0, \frac{\sigma_{\varepsilon}^2}{\sigma_{\varepsilon, \frac{\sigma}{2}}^2}) = N(0, \frac{\pi}{2}).$$

Тогда  $\frac{|\varepsilon|}{\sigma} \sim N_h(\frac{\pi}{2})$  по определению полунормального распределения.

Посчитаем среднее и дисперсию  $r^*$ .

$$r^* = \frac{|\varepsilon|}{\sigma} = \frac{|\varepsilon|}{\mathrm{E}|\varepsilon|} = \frac{|\varepsilon|}{\sigma_{\varepsilon}\sqrt{\frac{2}{\pi}}}.$$

Тогда

$$Er^* = \frac{E|\varepsilon|}{\sigma_{\varepsilon}\sqrt{\frac{2}{\pi}}} = 1,$$

$$Dr^* = \frac{D|\varepsilon|}{\sigma_{\varepsilon}^2 \frac{2}{\pi}} = \frac{\sigma_{\varepsilon}^2 (1 - \frac{2}{\pi})}{\sigma_{\varepsilon}^2 \frac{2}{\pi}} = \frac{\pi}{2} - 1.$$

Из утверждения 1 следует, что уравнение  $P(\frac{|\varepsilon|}{\sigma} \leq \alpha) = \gamma$  перепишется в виде  $F_h(\alpha) = \gamma$ , где  $F_h$  — функция распределения  $N_h(\frac{\pi}{2})$ .

Известно, что функция распределения полунормального распределения  $N_h(\delta)$  имеет вид

$$F_h(x;\delta) = \frac{2}{\sqrt{\pi}} \int_{0}^{x/\sqrt{2}\delta} e^{-z^2} dz = \operatorname{erf}(\frac{x}{\sqrt{2}\delta}),$$

где  $\delta$  — параметр полунормального распределения, erf — функция ошибок, которая имеется во многих пакетах в R.

Тогда получаем уравнение

$$\operatorname{erf}(\frac{\alpha}{\sqrt{2}\frac{\pi}{2}}) = \gamma,$$

отсюда

$$\alpha = \frac{\sqrt{2\pi}}{2} \operatorname{erf}^{-1}(\gamma). \tag{2.5}$$

К примеру, для  $\gamma=0.95$  получим  $\alpha\approx3.079$ . Для  $\gamma=0.99$  получим  $\alpha\approx4.046$ .

Пусть теперь шум  $\xi_i$  гетероскедастичный,  $\xi_i = t_i \varepsilon_i$ , где  $\varepsilon_i \sim N(0, \sigma_\varepsilon^2)$ , то есть дисперсия шума  $\xi_i$  уже не равна константе. Покажем, что тогда снова  $r^* \sim N_h(\frac{\pi}{2})$  и дисперсия  $r^*$  постоянна, тогда все рассуждения остаются верными в предположениях нормальности шума.

**Утверждение 2.** Пусть шум гетероскедастичный,  $x_i = s_i + t_i \varepsilon_i$ , где  $\varepsilon_i \sim N(0,1)$ . Пусть известен сигнал  $s_i$ , пусть  $t_i > 0$ . Тогда  $r^* = \frac{|r|}{\sigma} \sim N_h(\frac{\pi}{2})$ , где  $R = \{r_i\}_{i=1}^N$  — остатки,  $\sigma = (\sigma_1, \ldots, \sigma_N)$  — тренд из |R|. В таком случае среднее  $Er^* = 1$ , дисперсия  $Dr^* = \frac{\pi}{2} - 1$ .

#### Доказательство.

Если сигнал  $s_i$  отделим от шума, то остатки  $R=t_i\varepsilon_i$ .

Известно, что если  $\varepsilon \sim N(0,\sigma_{\varepsilon}^2)$ , то  $\mathbb{E}|\varepsilon| = \sigma_{\varepsilon}\sqrt{\frac{2}{\pi}}$ ,  $\mathbb{D}|\varepsilon| = \sigma_{\varepsilon}^2(1-\frac{2}{\pi})$ . Выпишем нормированные остатки:  $\frac{r}{\sigma} = \frac{t_i\varepsilon}{t_i\mathbb{E}|\varepsilon|} \sim N(0,\frac{1}{2}) = N(0,\frac{\pi}{2})$ .

Тогда получим следующее:  $\frac{|r|}{\sigma} \sim N_h(\frac{\pi}{2})$  по определению полунормального распределения.

$$|r^*| = \frac{|t_i \varepsilon|}{\sigma} = \frac{t_i |\varepsilon|}{t_i \mathbb{E} |\varepsilon|} = \frac{|\varepsilon|}{\sqrt{\frac{2}{\pi}}}.$$

Тогда (аналогично шуму с постоянной дисперсией) посчитаем среднее и дисперсию:

$$\mathbb{E}r^* = \frac{\mathbb{E}|\varepsilon|}{\sqrt{\frac{2}{\pi}}} = 1, \quad \mathbb{D}r^* = \frac{\mathbb{D}|\varepsilon|}{\frac{2}{\pi}} = \frac{(1 - \frac{2}{\pi})}{\frac{2}{\pi}} = \frac{\pi}{2} - 1.$$

# 2.5. Оценка трудоемкости методов

Вопросу трудоемкости L1-SSA уделялось большое внимание во многих работах, посвященных построению  $\mathbb{L}_1$ -проекции на множество матриц ранга, не превосходящего r. В статье [13] приведен алгоритм, решающий точно эту задачу. Пусть имеется вещественная траекторная матрица размерности  $n \times p$  ранга r. В случае n > p метод имеет трудоемкость  $O(2^p)$ . Трудоемкость в случае n < p, представляющем больший интерес в случае временных рядов, составляет  $O(p^r)$ . В данной работе в разделе 2.2 мы рассматривали методы, решающие эту задачу с меньшей точностью, но более эффективно.

Сравним теоретические трудоемкости описанных алгоритмов.

#### Метод, использующий взвешенную медиану

Вычислим порядок операций, требующихся для построения проекции матрицы размерности  $n \times p$  на множество матриц ранга, не превосходящего r, методом из разде-

ла 2.2.1. Трудоемкость нахождения медианы составляет O(N), где N — объем выборки. То есть на внутренний цикл необходимо np операций. Алгоритм находит все p собственных троек. Таким образом, порядок операций составляет

$$T_{\text{robustSvd}} = O(p^2 n N_{iter}), \tag{2.6}$$

где  $N_{iter}$  — число итераций, необходимых для сходимости. Число итераций не превышает максимального числа итераций, которое можно задать константным, не зависящим от n и p.

#### Последовательный метод

Вычислим трудоемкость последовательного алгоритма из раздела 2.2.2. Трудоемкость составляет  $O((pP_1+P_2)N_{iter})$ , где  $P_1$  и  $P_2$  — трудоемкость решения задач линейного программирования, а  $N_{iter}$  — общее количество итераций для сходимости метода, которое также считаем не зависящим от n, p, r. Согласно [14], сложность вычисления задачи линейного программирования с v переменными и c ограничениями составляет  $O(c \log v)$ . В статье [6] вычислено количество переменных и ограничений в этих задачах, и получено, что трудоемкость может быть оценена как

$$T_{l1pca} = O(np \log(2pn + nr)N_{iter}), \tag{2.7}$$

#### Взвешенный метод наименьших квадратов

Теоретическая трудоемкость метода из раздела 2.4 составляет, согласно статье [7],

$$T_{IRLS} = O(npr^2 N_{\alpha} N_{IRLS}), \tag{2.8}$$

где  $N_{\alpha}$  и  $N_{IRLS}$  — общее количество итераций для решения задач (2.3), (2.4) и сходимости взвешенного метода наименьших квадратов с обновлением весов. Количество итераций мы брали постоянными и не зависящими от n, p и r. При подсчете трудоемкости авторы статьи [7] используют книгу [15], в которой приводятся эффективные алгоритмы QR-разложения матрицы.

#### Сравнение трудоемкостей

Сравним теоретические трудоемкости последовательного метода и взвешенного метода наименьших квадратов. Необходимо сравнить (2.7) и (2.8). Рассмотрим 2 случая.

Таблица 2.1. Время работы программы и число итераций для различных методов для M=10 реализаций ряда.

	l1pca	robustSvd	IRLS
$_{ m time}$	$54  \mathrm{sec}$	$237  \mathrm{sec}$	$39  \sec$
$N_{iter}$	10	10	5*10

Задача сводится к сравнению  $\log(n(2p+r))$  и  $r^2$ .

Пусть n фиксировано, маленькое, а  $p \sim N$ . Это соответствует случаю, когда длина окна маленькая, и траекторная матрица вытянута. В таком случае только при N порядка  $10^{r^2}$  и больше трудоемкость последовательного метода оказывается хуже. Но такая большая длина ряда маловероятна, поэтому можно сделать вывод, что в таком случае последовательный метод должен работать быстрее.

Пусть траекторная матрица ряда близка к квадратной, то есть  $n \sim N/2$ ,  $p \sim N/2$ . Тогда, если поводить сравнение, то получаем, что надо сравнить  $\frac{N}{2}(N+r)$  и  $10^{r^2}$ . Вычислив корни квадратного уравнения, получаем, что при N порядка, меньшего  $\sqrt{10^{r^2}}$ , трудоемкость последовательного метода оказывается меньше.

Можно сделать вывод, что теоретическая трудоемкость последовательного метода оказывается меньше теоретической трудоемкости взвешенного метода наименьших квадратов.

Сравним теоретические результаты со временем работы методов на конкретном примере. Рассмотрим ряд, являющийся суммой экспоненты и синуса с гауссовским шумом. Пусть длина ряда N=240.

Для того, чтобы иметь возможность сравнить время работы методов, необходимо критерии остановки сделать такими, чтобы методы выдавали примерно одинаковые по точности результаты. Однако это оказывается нетривиальной задачей, поэтому поставим максимальное количество итераций для каждого метода такие, чтобы точность оказывалась приемлемой для каждого из методов. Сравним время работы, учитывая количество итераций.

В таблице 2.1 приведено время работы четырех методов с 1% выбросов для 10 реализаций ряда. Время работы метода, использующего взвешенную медиану, намного больше времени работы остальных двух методов. Методы l1pca и IRLS для данного ряда с маленьким рангом работают примерно одинаково по времени.

## Глава 3

# Вычислительные эксперименты

Сравним результаты работы описанных методов на нескольких примерах. Для начала возьмем ряд с экспоненциальным трендом и гауссовским шумом. Затем рассмотрим ряд с быстрорастущей амплитудой. Рассмотрим случаи с гетероскедастичным шумом и с шумом с постоянной дисперсией, проведем сравнения для таких рядов.

#### 3.1. Пример 1

Для начала рассмотрим пример из работы [4], но добавим большее количество выбросов (1% и 5%) в случайных точках ряда. Проверим, какой из приведенных алгоритмов окажется наиболее устойчивым.

Длина ряда N=240. Рассмотрим временной ряд

$$f_n = e^{n/N} + \sin(2\pi n/120 + \pi/6) + \varepsilon_n, \ \varepsilon_n \sim N(0, 1).$$

На рис. 3.1 изображен график ряда при 1% выбросов с величиной выброса  $5f_i$ . В случайно выбранных точках ряда  $f_i$  значение заменяется на  $f_i + 5f_i$ .

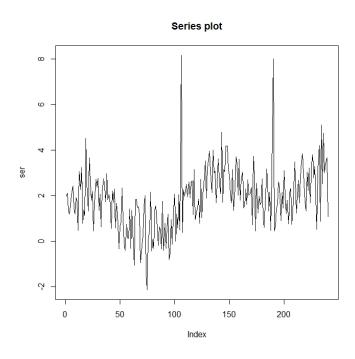


Рис. 3.1. График ряда при 1% выбросов с величиной выброса  $5f_i$ .

Сравнение будет проводиться по величине среднеквадратичной ошибки, согласованной с L<sub>2</sub>, которая вычисляется по формуле

$$MSE = \mathbb{E}\left(\frac{1}{N}\sum_{i=1}^{N}(s_i - \hat{s}_i)^2\right), \tag{3.1}$$

где S — сигнал,  $\hat{S}$  — его оценка. Будем вычислять

$$RMSE = \sqrt{MSE},$$

а также будем сравнивать методы по величине ошибки, согласованной с  $\mathbb{L}_1$ , которая имеет вид

$$MAD = \mathbb{E}\left(\frac{1}{N}\sum_{i=1}^{N}|s_i - \hat{s}_i|\right). \tag{3.2}$$

Возьмем количество реализаций ряда M=10. Будем находить оценки математических ожиданий (3.1) и (3.2), а далее из оценки MSE будем извлекать корень, получая RMSE.

В таблице 3.1 представлены результаты сравнения для четырех методов. Выброс добавлялся заменой значения  $f_i$  на  $f_i + 5f_i$ .

Ранг ряда равен 3. Во всех методах берется длина окна L=120, равная половине длины ряда, и восстановление сигнала ведется по 3 компонентам.

Для сравнения метода, использующего взвешенный метод наименьших квадратов, и его модификации, выберем следующие параметры:

- 1. Инициализация. Возьмем в качестве начальных значений для обоих методов  $\mathbf{U} = \mathbf{U}_r \mathbf{\Lambda}_r^{1/2}, \ \mathbf{V} = \mathbf{V}_r, \ \text{где } \mathbf{U}_r = [U_1 : \ldots : U_r], \ \mathbf{V}_r = [V_1 : \ldots : V_r], \ \mathbf{\Lambda}_r = \mathrm{diag}(\lambda_1, \ldots, \lambda_r)$  первые r компонент сингулярного разложения траекторной матрицы.
- 2. Параметр  $\alpha$ . Авторы статьи [7], содержащей описание исходного метода, предлагают выбрать  $\alpha=4.685$ . Исходя из полученной формулы (2.5), связывающей параметр  $\alpha$  и вероятность  $\gamma$ , получим для  $\gamma=0.99$  значение параметра  $\alpha=4.046$ . Его и будем брать. Однако стоит заметить, что такая вероятностная интерпретация параметра  $\alpha$  верна только для модификации метода.

Первая строка таблиц соответствует стандартному методу SSA с большой длиной окна (L=120). Вторая строка — метод l1pca из пакета pcaL1 [11] (соответствует последовательному методу из раздела 2.2.2). Третья строка соответствует стандартному

Таблица 3.1. Оценки RMSE и MAD для различных методов для M=10 реализаций ряда.

Method	0%	1%	5%			
Оценки RMSE						
Basic SSA	0.402	0.611	0.712			
l1pca	0.477	0.426	0.459			
IRLS (orig.)	0.459	0.490	0.440			
IRLS (loess)	0.491'	0.492	0.494			
IRLS (median)	0.520	0.523	0.528			
IRLS (lowess)	0.502	0.501	0.498			
Оц	енки МА	AD				
Basic SSA	0.366	0.464	0.593			
l1pca	0.391	0.393	0.386			
IRLS (orig.)	0.374	0.370	0.367			
IRLS (loess)	0.407	0.410	0.414			
IRLS (median)	0.430	0.433	0.436			
IRLS (lowess)	0.417	0.410	0.414			

методу из раздела 2.4 с использованием взвешенного метода наименьших квадратов. Четвертая, пятая и шестая строки соответствуют модификации взвешенного метода наименьших квадратов с различными вариантами выделения тренда (локальная регрессия с параметром сглаживания 0.35, скользящая медиана с длиной окна 80 и взвешенная локальная регрессия). Была использована реализация lowess в R из статьи [16]. Параметр сглаживания выбран 0.35, остальные параметры оставлены по умолчанию: число итераций равно 3, параметр  $\delta$ , требующийся для ускорения вычисления, равен  $0.01(\max_i f_i - \min_i f_i)$ . Из-за того, что дисперсия шума постоянная, можем предположить, что модификации IRLS с различными вариантами выделения тренда будут работать примерно одинаково. Поэтому подробнее об отличиях модификаций с разными вариантами выделения тренда пока что говорить не будем.

Жирным шрифтом в каждом столбце выделено лучшее значение и значение, которое незначимо отличается от лучшего. Проверка значимости сравнений представлена далее в таблицах 3.2 и 3.3.

При сравнении методов со стандартным использовался пакет Rssa [17].

Таблица 3.2. P-value для сравнения различных методов с наилучшим без выбросов.

0%	l1pca	IRLS (orig.)	IRLS (loess)	IRLS (median)	IRLS (lowess)
Basic SSA	0.01	0.003	0.001	0.000009	0.0001

При отсутствии выбросов наиболее точным все так же остается классический метод SSA. В присутствии выделяющихся наблюдений наиболее устойчивым являются последовательный метод и взвешенный метод наименьших квадратов.

#### Проверка значимости сравнения

Опишем подробнее, как происходит сравнение метода, выдающего наименьшую ошибку, с остальными методами. Проверим значимость сравнения по критерию для зависимых выборок. Проверим гипотезу, что MSE для некоторых методов равны между собой.

 $H_0: \mathbb{E}(\xi_1 - \xi_2) = 0$ . Имеем две выборки  $X = (x_1, \dots, x_M)$  и  $Y = (y_1, \dots, y_M)$  объема M. Обозначим  $\bar{X}$  и  $\bar{Y}$  — их выборочные средние,  $s_x^2$  и  $s_y^2$  — выборочные дисперсии,  $\hat{\rho}$  — коэффициент корреляции. Статистика критерия

$$t = \frac{\sqrt{M}(\bar{X} - \bar{Y})}{\sqrt{s_x^2 + s_y^2 - 2s_x s_y \hat{\rho}}}$$

имеет асимптотически нормальное распределение. Критерий является двухсторонним.

Проверим, является ли отличие между этими методами значимым. В таблице 3.2 приведены p-value для сравнения среднеквадратичных ошибок для стандартного SSA и остальных методов без выделяющихся наблюдений. Все сравнения оказываются значимыми при уровне значимости 0.05. В таблице 3.3 приведены p-value для сравнения ошибок для метода взвешенных наименьших квадратов и остальных методов при 5% выбросов. При уровне значимости 0.05 при 5% выбросов сравнение с l1pca оказывается незначимым.

#### 3.2. Пример 2

Попробуем рассмотреть не похожий на предыдущий пример ряд, у которого будет достаточно большой разброс значений, и исследуем устойчивость методов.

Таблица 3.3. P-value для сравнения различных методов с наилучшим в присутствии выбросов.

5%	Basic SSA	l1pca	IRLS (loess)	IRLS (median)	IRLS (lowess)
IRLS (orig.)	2.8e-5	0.51	0.03	0.01	0.02

Длина ряда N=240. Рассмотрим ряд с гетероскедастичным шумом

$$f_n = e^{4n/N} \sin(2\pi n/30) + Ae^{4n/N} \varepsilon_n, \ \varepsilon_n \sim N(0, 1).$$

График ряда представлен на рисунке 3.2. Ранг ряда равен 2.

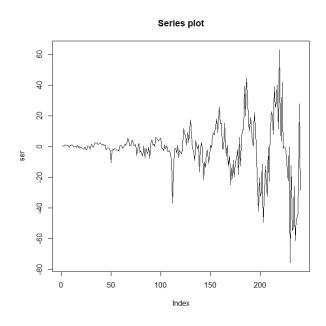


Рис. 3.2. График ряда при 1% выбросов с величиной выброса  $5f_i$ .

В модификации метода IRLS будем выделять тренд следующими способами: скользящей медианой с длиной окна 80, локальной регрессией loess с параметром сглаживания 0.35 и взвешенной локальной регрессией lowess. Была использована реализация lowess в R, описанная в статье [16]. Параметр сглаживания 0.35, число итераций, как и в первом примере, равно 3, параметр  $\delta$  равен  $0.01(\max_i f_i - \min_i f_i)$ . Также для сравнения вычислим реальный тренд из ряда из модулей остатков:

$$\mathbb{E}|R| = Ae^{4n/N}\mathbb{E}|\varepsilon| = Ae^{4n/N}\sqrt{\frac{2}{\pi}}.$$

На рисунке 3.3 представлено выделение тренда из модуля остатков различными способами. Можно сделать следующие выводы. Прежде всего, локальная регрессия

сильнее реагирует на выбросы, тренд чуть завышен. Скользящая медиана плохо работает на конце ряда, даже если брать длину окна в скользящей медиане большой. Взвешенная локальная регрессия хорошо справляется с выбросами и показывает результат, близкий к реальному тренду.

# 

#### Рис. 3.3. Выделение тренда из ряда |R| несколькими способами.

Если сравнить точки, получившие нулевые веса различными методами, можно сделать следующие выводы: наибольшие выбросы все методы идентифицировали одинаково хорошо, скользящая медиана обнуляет наибольшее количество точек, нулевые веса получили также точки, не являющиеся выбросами. Loess и lowess присваивают нулевые веса одинаковым точки и не обнуляют ничего лишнего. Есть предположение, что с использованием этих двух методов ошибка восстановления сигнала будет наименьшая. Отличие в этих методах состоит в том, что lowess чуть сильнее занижает веса в точках, не являющихся выбросами, чем loess. Возможно, из-за этого loess окажется лучше.

Результаты сравнения методов представлены в таблице 3.4. Без выбросов модификация метода IRLS с выделением тренда с помощью локальной регрессии дает такую же маленькую ошибку, как и стандартный SSA. Наименьшая ошибка в присутствии выбросов получилась при использовании модификации IRLS со знанием реального тренда. На практике тренд из модуля остатков нам неизвестен, однако можно сделать вывод, что в данном случае качество выделения тренда важно. Также небольшую ошибку показала модификация IRLS с выделением тренда с помощью локальной регрессии. Метод 11рса

Таблица 3.4. Оценки RMSE для различных методов для M=10 реализаций ряда.

Method	0%	1%	5%
Оценкі	и RMS	E	
Basic SSA	1.72	3.24	4.85
l1pca	1.80	2.02	1.93
IRLS (orig.)	2.63	2.67	2.70
IRLS (loess)	1.78	2.16	1.87
IRLS (median)	2.24	2.19	2.41
IRLS (lowess)	2.11	2.15	2.03
IRLS (real trend)	1.80	2.08	1.86
Оценк	и МАГ	)	
Basic SSA	0.95	1.37	2.54
l1pca	0.89	0.99	0.98
IRLS (orig.)	1.24	1.28	1.30
IRLS (loess)	0.93	1.08	0.96
IRLS (median)	1.09	1.10	1.17
IRLS (lowess)	1.03	1.09	1.00
IRLS (real trend)	0.92	1.06	0.97

при 5% выбросов работает так же хорошо.

В таблицах 3.5 и 3.6 представлены p-value для проверки значимости сравнения наилучших методов с остальными при 0% и 5% выбросов.

# 3.3. Пример 3

Возьмем похожий ряд, но с шумом, имеющим постоянную дисперсию. Рассмотрим пример, предложенный в статье [5], и проведем для этого примера вычислительный

Таблица 3.5. P-value для сравнения различных методов с наилучшим без выбросов.

0%	l1pca	IRLS (orig.)	IRLS (loess)	IRLS (median)	IRLS (lowess)
Basic SSA	0.67	0.03	0.69	0.04	0.06

Таблица 3.6. P-value для сравнения различных методов с наилучшим в присутствии выбросов.

5%	Basic SSA	l1pca	IRLS (orig.)	IRLS (median)	IRLS (lowess)
IRLS (loess)	0.02	0.68	0.04	0.04	0.13

эксперимент.

Пусть длина ряда N=240. Рассмотрим временной ряд

$$f_n = ne^{4n/N}\sin(2\pi n/30) + \varepsilon_n, \ \varepsilon_n \sim N(0,1).$$

Ранг ряда равен 4. У такого ряда разброс собственных значений очень велик. Это может приводить к тому, что некоторые компоненты сигнала могут смешиваться с шумом. Однако шум рассматриваемого размера не портит отделимость сигнала от шума. Выбросы будут находиться в случайно выбранных точках ряда. Сравнение будем проводить при 1% и 5% выбросов, а также без выделяющихся наблюдений. В случайно выбранных точках  $f_i$  значение будет заменяться на  $f_i + 1.5 f_i$ .

На рис. 3.4 изображен график ряда при 1% выбросов с величиной выброса  $1.5f_i$ .

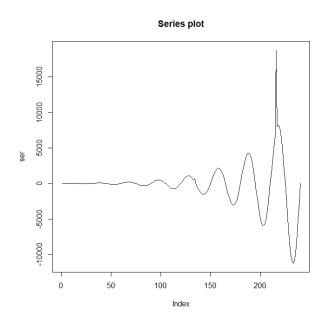


Рис. 3.4. График ряда при 1% выбросов с величиной выброса  $1.5f_i$ .

Результаты сравнения методов при различном проценте выделяющихся наблюдений представлены в таблице 3.7.

Таблица 3.7. Оценки RMSE и MAD для различных методов для M=10 реализаций ряда.

Method	0%	1%	5%				
Оце	Оценки RMSE						
Basic SSA	0.203	215.01	476.52				
l1pca	0.228	10.246	21.270				
IRLS (orig.)	0.196	220.40	398.2				
IRLS (loess)	0.198	15.254	54.212				
IRLS (median)	0.213	30.21	112.6				
IRLS (lowess)	0.211	0.217	0.202				
Оп	енки Мл	AD					
Basic SSA	0.157	82.9	168.2				
l1pca	0.171	2.180	3.145				
IRLS (orig.)	0.151	27.311	38.541				
IRLS (loess)	0.154	2.189	5.180				
IRLS (median)	0.158	14.182	30.121				
IRLS (lowess)	0.155	0.179	0.157				

Таблица 3.8. P-value для сравнения различных методов с наилучшим без выбросов.

0%	Basic SSA	l1pca	IRLS (loess)	IRLS (median)	IRLS (lowess)
IRLS (orig.)	0.57	0.004	0.82	0.13	0.49

Метод IRLS при такой быстрорастущей амплитуде ряда работает плохо, однако его модификация с выделением тренда с помощью взвешенной локальной регрессии достаточно хорошо справляется с восстановлением сигнала как при отсутствии выбросов, так и при большом их количестве. Последовательный метод на таком примере работает хуже.

Проверка значимости сравнения наилучшего метода с остальными представлена в таблицах 3.8 (без выбросов) и 3.9 (с 5% выбросов).

Без выделяющихся наблюдений все методы, кроме последовательного, незначимо отличаются от взвешенного метода наименьших квадратов. При 5% выбросов все сравнения оказываются значимыми при уровне значимости 0.05.

Таблица 3.9. P-value для сравнения различных методов с наилучшим в присутствии выбросов.

5%	Basic SSA	l1pca	IRLS (orig.)	IRLS (loess)	IRLS (median)
IRLS (lowess)	0.037	0.33	0.14	0.27	0.24

#### 3.4. Выводы

Результаты исследования для трех рассмотренных примеров представлены в таблице 3.10. На основе проведенного исследования можно сделать следующие выводы. Для первого примера без растущей амплитуды ряда в случае гауссовского шума наиболее точным методом без выбросов оказывается стандартный SSA, однако самыми устойчивыми к выбросам являются последовательный метод и взвешенный метод наименьших квадратов.

В случае быстрорастущей амплитуды ряда преимущество взвешенного метода наименьших квадратов пропадает, однако модификация с использованием взвешенной локальной регрессии при выделении тренда из остатков оказывается устойчивой к выбросам.

Если рассмотреть ряд с гетероскедастичным шумом, то наиболее устойчивыми методами оказываются последовательный и метод IRLS с использованием локальной регрессии.

Исходя из проведенного исследования можно сказать, что если у ряда нет растущей амплитуды и разброс значений небольшой, то следует исследовать разделимость. Если сигнал хорошо отделяется от шума, то в присутствии выбросов рекомендуется использовать взвешенный метод наименьших квадратов. Если разделимости нет, то можно использовать последовательный вариант L1-SSA. В случае появления у ряда растущей амплитуды, последовательный метод начинает работать хуже. В таком случае следует использовать модификацию взвешенного метода наименьших квадратов. Можно также выдвинуть гипотезу о том, что в случае гетероскедастичного шума следует использовать модификацию IRLS с выделением тренда с помощью локальной регрессии, поскольку она тогда точнее выделяет тренд из остатков, а в случае шума с постоянной дисперсией — модификацию с выделением тренда с помощью взвешенной локальной регрессии, которая хорошо справляется с выбросами.

Таблица 3.10. Оценки RMSE и MAD для трех рассмотренных примеров для M=10 реализаций ряда.

	Оценки RMSE									
Method	0%	5%	0%	5%	0%	5%				
Basic SSA	0.402	0. 712	1.72	4.85	0.203	476.52				
l1pca	0.477	0.459	1.80	1.93	0.228	21.270				
IRLS (orig.)	0.459	0.440	2.63	2.70	0.196	398.2				
IRLS (loess)	0.491	0.494	1.78	1.87	0.198	54.212				
IRLS (median)	0.520	0.528	2.24	2.41	0.213	112.6				
IRLS (lowess)	0.502	0.498	2.11	2.03	0.211	0.202				
		Оценки	MAD							
Method	0%	5%	0%	5%	0%	5%				
Basic SSA	0.366	0.593	0.95	2.54	0.157	168.2				
l1pca	0.391	0.386	0.89	0.98	0.171	3.145				
IRLS (orig.)	0.374	0.367	1.24	1.30	0.151	38.541				
IRLS (loess)	0.407	0.414	0.93	0.96	0.154	5.180				
IRLS (median)	0.430	0.436	1.09	1.17	0.158	30.121				
IRLS (lowess)	0.417	0.414	1.03	1.00	0.155	0.157				

#### 3.5. Исследование числа итераций

В последовательном методе l1pca и методе IRLS есть дополнительный параметр: максимальное число итераций в цикле. Во взвешенном методе наименьших квадратов задается максимальное число итераций для внешнего цикла и для внутреннего. Для того, чтобы иметь возможность сравнить трудоемкости методов, необходимо исследовать, какое количество итераций требуется для сходимости этих методов. На рисунках 3.5 и 3.6 показана зависимость ошибки RMSE от числа итераций для двух примеров (первый пример с экспоненциальным трендом, второй пример с быстрорастущей амплитудой ряда). На рисунках 3.7 и 3.8 представлена зависимость RMSE от числа итераций во внешнем цикле для метода IRLS. Сравнения для различного числа итераций проводились на одинаковых реализациях ряда.

Из графиков видно, что отличия в ошибках при увеличении итераций совсем незначительные, и в последовательном методе можно было бы ограничиться и 5 итерациями.

Для метода IRLS достаточно брать порядка 7 итераций внешнего цикла для второго примера. Для первого примера ошибка практически перестает убывать при 20 итерациях. Число итераций во внутреннем цикле можно оставить по умолчанию равным 5, так как отличия в таком случае совсем незначительные.

Таким образом, если сравнивать трудоемкости последовательного метода (2.7) и метода IRLS (2.8), то оказывается, что трудоемкость последовательного метода все же оказывается меньше трудоемкости взвешенного метода наименьших квадратов.

# Number of iterations for l1pca, example 1 SPNSE ORDO SPNO ORDO SPNO SPNO SPNO SPNO SPNO Number of iterations

Рис. 3.5. Зависимость RMSE от числа итераций для последовательного метода l1pca, пример 1.

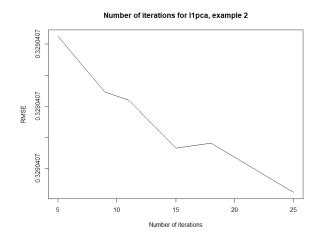


Рис. 3.6. Зависимость RMSE от числа итераций для последовательного метода 11 pca, пример 2.

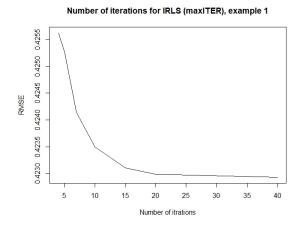


Рис. 3.7. Зависимость RMSE от числа итераций для метода IRLS, пример 1.

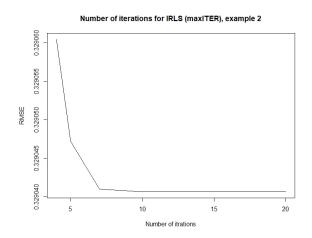


Рис. 3.8. Зависимость RMSE от числа итераций для метода IRLS, пример 2.

#### Заключение

В работе были приведены и исследованы некоторые варианты модификации метода SSA с целью повышения устойчивости к выбросам.

В главе 1 были введены основные понятия и обозначения, описан алгоритм базового метода.

В главе 2 была введена общая схема метода с проекторами на пространство ганкелевых матриц и множество матриц ранга, не превосходящего r, без указания конкретной нормы. Для построения  $\mathbb{L}_1$ -проектора на множество матриц ранга, не превосходящего r, было предложено два способа. Первый из них был взят из статьи [5] и использует взвешенную медиану. Второй метод последовательный, который уже реализован в R-пакете [11]. Главное отличие этих методов состоит в том, что первый метод ищет собственные тройки по очереди, но не в порядке убывания собственных чисел. Второй метод ищет все компоненты одновременно в виде матрицы.

Также была рассмотрена другая идея построения устойчивого метода — присвоение точкам, содержащим выбросы, меньший вес. Этой идее соответствует метод из статьи [7]. Но так как было обнаружено, что этот метод не подходит для рядов с растущей или убывающей амплитудой, была разработана модификация данного метода.

Бало проведено сравнение теоретических трудоемкостей методов. Рассмотрено два случая: случай с квадратной и вытянутой траекторной матрицей. В обоих случаях теоретическая трудоемкость последовательного метода оказалась наименьшей.

Глава 3 была посвящена численным экспериментам. Классический метод L2-SSA сравнивался с двумя вариантами L1-SSA (l1pca и IRLS). В случайных точках ряда  $f_i$  добавлялись выделяющиеся наблюдения, равные  $5f_i$  для первого и третьего примеров и  $1.5f_i$  для второго. Для начала проводилось сравнение методов без выделяющихся наблюдений, а затем при 1% и 5% выбросов. Сравнение проводилось по величине оценок ошибок RMSE и MAD.

Сначала рассматривался пример из работы [4], но с добавлением большего количества выбросов. Было показано, что в таком случае метод IRLS оказался довольно точным и устойчивым.

Далее ряд был заменен на ряд с большим разбросом значений. Был рассмотрен случай с гетероскедастичным шумом. На таком примере преимущество метода IRLS

пропадает. Однако его модификация с выделением тренда с помощью локальной регрессии оказывается устойчивой к выбросам и точной при отсутствии выбросов. В случае шума с постоянной дисперсией лучшим методом оказалась модификация IRLS с использованием взвешенной локальной регрессии.

# Список литературы

- 1. Advanced spectral methods for climatic time series / M. Ghil, R. M. Allen, M. D. Dettinger et al. // Reviews of Geophysics. 2002. Vol. 40, no. 1.—P. 1–41.
- 2. Broomhead D., King G. Extracting qualitative dynamics from experimental data // Physica D. -1986. Vol. 20. P. 217–236.
- 3. Vautard M., Ghil M. Singular spectrum analysis in nonlinear dynamics, with applications to paleoclimatic time series // Physica D. -1989.- Vol. 35.-P. 395-424.
- 4. Третьякова А. Л. Устойчивые варианты метода SSA для анализа временных рядов: выпускная квалификационная работа, науч.рук. к.ф.-м.н., доцент Голяндина Н.Э.— 2018.
- 5. Rodrigues P., Lourenco V., Mahmoudvand R. A robust approach to singular spectrum analysis // Quality and Reliability Engineering International. -2018.-06.-Vol. 34.
- 6. Brooks J. P., Jot S. pcaL1: An implementation in R of three methods for L1-norm principal component analysis. -2013.
- 7. Chen K., Sacchi M. Robust reduced-rank filtering for erratic seismic noise attenuation // GEOPHYSICS. -2015.-01.- Vol. 80.-P. V1–V11.
- 8. Голяндина Н. Э. Метод «Гусеница»-SSA: анализ временных рядов: Учеб. пособие. Санкт-Петербург: ВВМ, 2004.
- 9. Stacklies W., Redestig H., Scholz M. et al. pcaMethods a Bioconductor package providing PCA methods for incomplete data, 2007. R package version 1.72.0. Access mode: https://bioconductor.org/biocLite.R.
- 10. pcaMethods a Bioconductor package providing PCA methods for incomplete data / Wolfram Stacklies, Henning Redestig, Matthias Scholz et al. // Bioinformatics. 2007. Vol. 23. P. 1164–1167.
- 11. Jot S., Brooks J. P., Visentin A., Park Y. W.—pcaL1: L1-Norm PCA Methods, 2017.— R package version 1.5.2.
- 12. Hawkins D. M., Liu L., Young S. S. Robust singular value decomposition technical report number 122, National Institute of Statistical Sciences 19.-2002.
- Markopoulos P., Karystinos G., Pados D. Optimal algorithms for L1-subspace signal processing // IEEE Transactions on Signal Processing. 2014. 10. Vol. 62. P. 5046—5058.

- 14. Chvátal V. Linear Programming. Series of books in the mathematical sciences. New York: W.H. Freeman Company, 1983. ISBN: 9780716711957.
- 15. Golub G. H., Van Loan C. F. Matrix Computations. Third edition. The Johns Hopkins University Press, 1996.
- 16. Cleveland W. S. Robust locally weighted regression and smoothing scatterplots // Journal of the American Statistical Association. 1979. Vol. 74, no. 368. P. 829–836.
- 17. Korobeynikov A., Shlemov A., Usevich K., Golyandina N.—RSSA: A collection of methods for singular spectrum analysis, 2016.—R package version 1.0. Access mode: http://CRAN.R-project.org/package=Rssa.
- 18. Park R. E. Estimation with heteroscedastic error terms // Econometrica. 1966. Vol. 34, no. 4. P. 888.