# Некоторые задачи анализа временных рядов и идентификация компонент в методе "Гусеница"-SSA

Шлемов Александр Юрьевич, гр. 522

Санкт-Петербургский государственный университет Математико-механический факультет Кафедра статистического моделирования

Научный руководитель — к.ф.-м.н. **Н.Э. Голяндина** Рецензент — к.ф.-м.н. **А.И. Коробейников** 



Санкт-Петербург 2011г.

# Постановка задачи и структура работы

Временной ряд  $F=(f_1,\,f_2,\,\ldots,\,f_N)$ 

## Модель:

F = S + R, где S — некоторый сигнал, а R — случайный шум.

## Задачи:

- $\circ$  S ?;
- $a_{N+1}, s_{N+K} ?;$
- lacktriangled Пусть  $S=T+C^{(1)}+C^{(2)}+\ldots+C^{(p)}$ , где T тренд;  $C^{(i)}$  периодические компоненты. T  $\ref{eq:condition}$ ;  $C^{(i)}$   $\ref{eq:condition}$ .

**Решение:** на основе метода "Гусеница"-SSA («SSA and Related Techniques», G., N., Z., 2001)

#### Структура работы:

- Метод "Гусеница"-SSA и понятия, связанные с ним
- Восстановление и прогноз в методе SSA на языке фильтров
- Методы автоматической идентификации гармонических компонент

## Глава 1: Ряд конечного порядка, ЛРФ

Ряд  $S = (s_1, \ldots, s_N)$  называется рядом конечного порядка, если:

$$s_j = \sum_{i=1}^r c_i s_{j-d+i};$$

r — порядок линейной рекуррентной формулы ( $\Pi P \Phi$ ); если r минимальное, то его называют порядком ряда.

$$X^{(i)}=(s_i,\,s_{i+1},\,\dots,\,s_{i+L-1})^{\mathrm{T}}$$
 — вектора  $L$ -вложения  $\mathbb{S}^L(S)=\mathrm{span}\,\{X^{(i)}\}_{i=1}^{N-L+1}$  —  $L$ -сигнальное подпространство

 $P=(p_1,\ldots,p_L)^{\mathrm{T}}=\mathbf{P}_{\mathbb{S}^L(\mathbb{F})}\,e_L$  — проекция L-го орта на  $\mathbb{S}^L(F)$ . Пусть  $(P)_L \neq 1$ , тогда вектор

$$C = \frac{P^{\nabla}}{1 - (P)_L} = \frac{1}{1 - p_L} \cdot (p_1, \dots, p_{L-1})^{\mathrm{T}} -$$

задает коэффициенты т.н. "миннорм $\mathsf{ЛР}\Phi$ ", управляющей S:  $||C|| = \min$  среди всех ЛРФ порядка  $\leq L - 1$ . Применив ЛРФ, можно построить продолжение ряда S.

# Глава 1: Метод "Гусеница"-SSA

Пусть 
$$F=S_1+S_2+\ldots+R;\, S_l$$
 — конечного порядка;  $F=(f_1,\ldots,f_N)$ 

#### Схема SSA:

$$F \xrightarrow{\mathcal{T}} \mathbf{X} = \begin{pmatrix} f_1 & f_2 & \dots & f_K \\ f_2 & f_3 & \dots & f_{K+1} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ f_L & f_{L+1} & \dots & f_N \end{pmatrix} \xrightarrow{\text{SVD}: \{\sqrt{\lambda_i}, U^{(i)}, V^{(i)}\}_{i=1}^d} \underbrace{\{1, \dots, d\} = \bigsqcup_{l} I_{l}\}}_{\{1, \dots, d\} = \sum_{i \in I_{l}} U^{(i)}(U^{(i)})^T \mathbf{X} = \mathbf{P}_{\widehat{\mathbf{S}^{L}(S_{l})}} \mathbf{X}} \xrightarrow{\mathcal{H}} \widetilde{\mathbf{X}}_{l} = \mathcal{H}\widehat{\mathbf{X}}_{l} \xrightarrow{\mathcal{T}^{-1}} \widetilde{S}_{l}$$

## Рекуррентный прогноз:

- $oldsymbol{0}$  оценка коэффициентов миннорм $\mathsf{ЛР\Phi} \; \widehat{P} = \mathbf{P}_{\widehat{\mathbb{S}^L(S_l)}} \, e_L;$
- применение ЛРФ к восстановленному ряду.

#### Вопросы:

- Восстановление и прогноз в терминах линейных фильтров.
- Отбор, идентификация гармонических компонент.

# Глава 2: Фильтры: Определение

 $\mathbf{x} = (\dots, x_{-1}, x_0^0, x_1, x_2, \dots)$  — последовательность.

Оператор  $\Phi \colon \mathbf{x} \mapsto \mathbf{y}$  будем называть фильтром, если:

- **0**  $\Phi({\bf x})$  линейный;
- $\Phi(\mathcal{L}^i \mathbf{x}) = \mathcal{L}^i \Phi(\mathbf{x}) \qquad \forall \mathbf{x}, \forall i.$

Для конечного ряда  $F = (f_1, \ldots, f_N)$ :

$$(\Phi(F))_j = (\Phi((0, \ldots, 0, f_1, f_2, \ldots, f_N, 0, \ldots)))_j$$

Любой фильтр  $\Phi$  можно записать:  $\left(\Phi(\mathbf{x})\right)_j = \sum_{i=-\infty}^{+\infty} h_i x_{j-i}.$ 

Последовательность  $\mathbf{h}_{\Phi}=(\dots,\,h_{-1},\,\overset{\,\,{}_{\!\! ext{0}}}{h_0},\,h_1,\,\dots)$  — импульсная характеристика.

КИХ-фильтр: 
$$\left(\Phi(\mathbf{x})\right)_j = \sum\limits_{i=-r_1}^{r_2} h_i x_{j-i}.$$

Причинный КИХ-фильтр:  $\left(\Phi(\mathbf{x})\right)_j = \sum\limits_{i=0}^{r-1} h_i x_{j-i}.$ 

Будем говорить, что фильтр имеет порядок  $\leq r$ . Если  $h_{r-1} \neq 0$ , то r — порядок фильтра.

# Глава 2: Фильтры: Характеристики

$$H_{\Phi}(z) = \sum_i h_i z^{-i}$$
 — передаточная функция;  $A_{\Phi}(\omega) = |H_{\Phi}(e^{i\omega})|$  — AЧХ;  $\varphi_{\Phi}(\omega) = \operatorname{Arg} H_{\Phi}(e^{i\omega})$  — ФЧХ.

#### Смысл АЧХ и ФЧХ:

$$(\mathbf{x})_j = \cos(\omega j) \quad \Rightarrow \quad (\Phi(\mathbf{x}))_j = A_{\Phi}(\omega)\cos(\omega j + \varphi_{\Phi}(\omega)).$$

$$\mathcal{E}\Phi = \sum_i h_i^2$$
 — мощность фильтра.

Полоса пропускания фильтра:  $\mathrm{f}_a\Phi=\{\omega\in[0,\,\pi]\colon A_\Phi(\omega)\geq a\}$   $\Delta\mathrm{f}_a\Phi=\mathrm{mes}\,\mathrm{f}_a\Phi-$  ширина полосы. Свойство:  $\Delta\mathrm{f}_a\Phi\leq\frac{\pi}{a^2}\cdot\mathcal{E}\Phi.$ 

## Предложение (Значение мощности)

Пусть наблюдается  $\hat{\mathbf{x}} = \mathbf{x} + \varepsilon$ , где  $\varepsilon_j$  — н.с.в.,  $\mathsf{E}\varepsilon_j = 0$ ,  $\mathsf{D}\,\varepsilon_j = \sigma^2$ ; пусть известен фильтр  $\Phi \colon \Phi(\mathbf{x}) = \mathbf{x}$  и  $\widetilde{\mathbf{x}} = \Phi(\hat{\mathbf{x}})$ , тогда:

$$\mathsf{E}(\widetilde{\mathbf{x}})_j = (\mathbf{x})_j; \quad \mathsf{D}(\widetilde{\mathbf{x}})_j = \sigma^2 \cdot \mathcal{E}\Phi$$

Таким образом:  $\mathcal{E}\Phi \to 0 \quad \Rightarrow \quad \mathsf{D}(\widetilde{\mathbf{x}})_i \to 0.$ 

## Глава 2: SSA-фильтры восстановления

Пусть  $\{U_L^{(i)}\}_{i=1}^d$  — сигнальные вектора SSA-разложения; определим:

$$\begin{cases} \mathbf{h}_{\Theta_L^{(i)}} &= (\dots, 0, \overset{0}{u}_L^{(i)}, 0, \dots), \\ \mathbf{h}_{\Theta_{L-1}^{(i)}} &= (\dots, 0, u_{L-1}^{(i)}, \overset{0}{u}_L^{(i)}, 0, \dots), \\ & \dots & \rightarrow \\ \mathbf{h}_{\Theta_1^{(i)}} &= (\dots, 0, u_1^{(i)}, \dots, u_{L-1}^{(i)}, \overset{0}{u}_L^{(i)}, 0, \dots); \\ \mathbf{h}_{\Psi^{(i)}} &= \operatorname{rev} \mathbf{h}_{\Theta_1^{(i)}} = (\dots, \overset{0}{u}_L^{(i)}, \dots, u_1^{(i)}, 0, \dots). \end{cases} \end{cases} \begin{cases} \Phi_L^{(i)} &= \Theta_L^{(i)} \circ \Psi^{(i)}, \\ \Phi_{L-1}^{(i)} &= \Theta_{L-1}^{(i)} \circ \Psi^{(i)}/2, \\ \dots & \Phi_1^{(i)} &= \Theta_1^{(i)} \circ \Psi^{(i)}/L; \\ \Phi_k^{(I)} &= \sum_{i \in I} \Phi_k^{(i)}. \end{cases}$$

#### Теорема

SSA-фильры восстановления.

- ullet  $ig(\Phi_k^{(I_l)}(F)ig)_{N-L+k} = (\widetilde{F}_l)_{N-L+k}$  для всех k таких, что  $1 < k \le L$ ;
- ullet  $\left(\Phi_1^{(I_l)}(F)
  ight)_j=(\widetilde{F}_l)_j$  для j таких, что  $L\leq j\leq N-L+1$ .

 $\Phi_1^{(I_l)}$  — фильтр средней точки (ФСТ);  $\Phi_L^{(I_l)}$  — фильтр последней точки (ФПТ).

## Глава 2: Фильтр средней точки

Восстановление для  $L \ll N$  — применение симметричного фильтра средней точки  $\Phi_1^{(I)}$ .

## Свойство ФСТ:

Симметричность  $\Rightarrow \Phi \mathsf{YX} \varphi_{\Phi^{(I)_1}} \equiv 0 \Rightarrow \;$  сохранение фазы гармоники.

Результат:

$$\mathcal{E}\Phi_1^{(I)} \le (\#I)^2/L.$$

Следовательно:

$$\Delta f_a \Phi_1^{(I)} \le \pi (\#I)^2 / a^2 / L.$$

Таким образом, увеличивая L, пропорционально уменьшаем полосу SSA-фильтра восстановления.

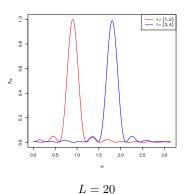
**Результат:** AЧX SSA-фильтра восстановления средней точки по вектору U пропорциональна периодограмме вектора U.

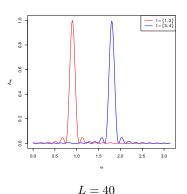
Следовательно: Частотная SSA-разделимость может быть сформулирована на языке SSA-фильтра средней точки.

# Глава 2: Частотная разделимость на языке АЧХ

## Модель:

Ряд 
$$F$$
 длины  $N=400$  вида  $f_n=s_n+r_n$ , где  $s_n=2\cos(2\pi n/3)+\cos(2\pi n/7)$ .





Амплитудно-частотная характеристика фильтра средней точки

# Глава 2: Фильтры ⇔ ЛРФ

Рекуррентный прогноз как фильтр:

$$\widetilde{s}_{N+1} = \sum_{i=1}^{L-1} c_i \widetilde{s}_{N-d+i} = \sum_{i=1}^N c_i' f_i,$$
 где:  $egin{cases} c_i = \mathfrak{F}_i(\widehat{\mathbb{S}^L(S)}), \\ c_i' = \mathfrak{G}_i(\widehat{\mathbb{S}^L(S)}). \end{cases}$ 

Одношаговый прогноз  $\sim$  причинный КИХ-фильтр  $\Upsilon$  с импульсной характеристикой  $\mathbf{h}_{\Upsilon}=(\dots,\,0,\,\overset{\circ}{0},\,c'_N,\,\dots,\,c'_1,\,0,\,\dots)$ .

#### Предложение

Пусть  $\big(\Phi(S)\big)_j = \sum_{i=0}^r h_i s_{j-i} = s_j$  для любого  $j \geq L$ ,  $h_0 \neq 1$ ; тогда  $\Phi$  порождает линейную рекуррентную формулу  $\Upsilon = \Upsilon(\Phi)$ , управляющую рядом S, вида  $S_j = \frac{1}{1-h_0} \sum_{i=1}^r h_i s_{j-i}$ .

#### Предложение

Любую ЛРФ  $\Upsilon$ , управляющую S, можно дополнить до сохраняющего фильтра  $\Phi_{\alpha}=\Phi_{\alpha}(\Upsilon)$  для любого  $\alpha$ :  $\Phi_{\alpha}=(1-\alpha)\Upsilon+\alpha\mathbb{I}$ .

$$\mathcal{E}\Phi_{\alpha} \to \min, \alpha - ?$$

## Глава 2: Оптимальные свойства ФПТ

Пусть 
$$\mathbb{S}^L(S) = \operatorname{span} \{U_L^{(i)}\}_{i \in I}$$
.

## Оптимальная эквивалентность между ФПТ и миннормЛРФ:

#### Предложение

Пусть  $\Phi_L^{(I)}-\Phi$ ПТ и ЛРФ  $\Upsilon=\Upsilon(\Phi_L^{(I)})$ . Тогда  $\Upsilon-$  миннормЛРФ пространства  $\mathbb{S}^L(S)$ .

#### **Т**еорема

Пусть 
$$\Upsilon$$
 — миннормЛРФ пространства  $\mathbb{S}^L(S)$ . Тогда ФПТ  $\Phi_L^{(I)}=\Phi_{\alpha_0}(\Upsilon)$ , где  $\alpha_0=rgmin_{\alpha}\mathcal{E}\Phi_{\alpha}(\Upsilon)$ .

#### Оптимальные восстанавливающие свойства ФПТ:

## Теорема

- lacktriangle ФПТ сохраняет сигнал S, т.е.  $\left(\Phi_L^{(I)}(S)\right)_j=s_j$  для  $j\geq L$ ;
- **4**  $\Phi \Pi T$  оптимальный фильтр порядка  $\leq L$ , сохраняющий S;

# Глава 2: Необходимость "растяжения"

$$F = (f_1, \ldots, f_N), F = S + R$$

Восстановление:  $\widetilde{s}_N = \widehat{\Phi} \widehat{\Pi T}_L(F)$ 

Прогноз:  $\widetilde{s}_{N+1} = \widehat{\mathsf{ЛP\Phi}}_{L-1}(F)$ 

**З**адача: D  $\widetilde{s}_N o \min$  , D  $\widetilde{s}_{N+1} o \min$ 

#### Имеем противоречивые рекомендации:

- $lackbox{1}{\bullet} L o \max$  , т.к. тогда  $\mathcal{E}\Phi_L^{(I)} o \min$  ,  $\mathcal{E}\Upsilon o \min$  ;
- $oldsymbol{0} L 
  ightarrow \min$  , т.к. тогда  $\mathbb{S}(S)$  оценивается точнее (Golyandina, 2010).

#### Идея решения:

Строить оценку базиса подпространства с малой длиной окна, а затем увеличивать длину базисных векторов

$$\{U_L^{(i)}\}_{i=1}^r \xrightarrow{?} \{U_{L'}^{(i)}\}_{i=1}^r$$

Для восстановления последней точки: L'=N; для прогноза: L'=N+1.

# Глава 2: Алгоритм "растяжения" базиса

Рассмотрим ряд  $F=(f_1,\,\ldots,\,f_N)$  порядка r, где  $f_j=\sum\limits_{i=1}^r b_i\mu_i^j$ ,  $\mu_i\in\mathbb{C};\quad Q_L^{(i)}=(\mu_i^1,\,\ldots,\,\mu_i^L)^{\mathrm{T}}.$ 

## Алгоритм:

 $\{U_L^{(i)}\}_{i=1}^r$  — ортонормированный базис  $\widehat{\mathbb{S}^L(S)}$ , r < L.

$$\{U_L^{(i)}\}_{i=1}^r \overset{ESPRIT}{\longrightarrow} \{\mu_i\}_{i=1}^r \overset{\mu^t}{\longrightarrow} \{Q_{L'}^{(i)}\}_{i=1}^r \overset{EVD}{\longrightarrow} \{U_{L'}^{(i)}\}_{i=1}^r.$$

Получили  $\{U_{L'}^{(i)}\}_{i=1}^r$  — ортонормированный базис  $\widehat{\mathbb{S}^{L'}(S)}$ .

Модификация для стационарных рядов:

$$\{\mu_i\}_{i=1}^r \stackrel{\mu^* = \mu/|\mu|}{\longrightarrow} \{\mu_i^*\}_{i=1}^r$$

Имея базис  $\{U_{L'}^{(i)}\}_{i=1}^r$ , можно построить ФПТ и ЛРФ по нему.

# Глава 2: Численный эксперимент

#### Модель эксперимента:

Зашумленный стационарный ряд конечного порядка вида:

$$f_j = \sum_{k=1}^m b_k \cos(\omega_k j + \varphi_k) + \varepsilon_j, \quad j \in \{1, \dots, N\}.$$

Длина окна  $L \approx N/2$  и  $L \approx N/3$ .

#### Улучшение от применения алгоритма растяжения базиса:

для восстановления последней точки 6-7% (общий случай) и 50-60% (стационарный);

для прогноза — 2-3% и 50-60% соответственно.

#### Выводы:

- Модификация улучшает восстановление последней точки и прогноз.
- Для стационарных рядов наблюдается существенное улучшение.

# Глава 3: Идентификация модулированных гармоник

#### Постановка задачи:

Имеется ряд F и его SSA-разложение  $\{\sqrt{\lambda_i}, U^{(i)}, V^{(i)}\}_{i=1}^d$ . Требуется найти  $\mathcal{I}$  — множество компонент, соответствующих э.-м. гармоникам с частотами из интервала (0,0.5).

#### Известные факты:

Собственные вектора, порожденные экспоненциально-модулированной гармоникой, имеют вид:

$$(U^{(1)})_n = B_1 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_1),$$
  

$$(U^{(2)})_n = B_2 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_2);$$
(1)

кроме того:

$$\lambda_1 \approx \lambda_2$$
.

#### Таким образом:

- достаточно проверять соседние пары с номерами (i, i+1);
- пары вида (1) можно находить на основе периодограмм собственных векторов.

# Глава 3: Периодограммный критерий

Периодограмма вектора  $U = (u_1, \, u_2, \, \dots, \, u_L)^{\mathrm{T}}$ :

$$\Pi_U(\theta) = \frac{2}{L} \sum_{j=0}^{L-1} e^{-i2\pi\theta j} u_{j+1}, \qquad \theta \in D_L = \{k/L\}_{k=0}^{\lfloor L/2 \rfloor}.$$

## Алгоритм идентификации э.-м. гармоник:

(Vautard, Yiou, Ghil, 1992, Александров, 2006)

Параметры:  $\Delta$ , s,  $\Gamma^{(s)}$ .

Результат идентификации:  $(U^{(1)},\,U^{(2)})$  э.-м. гармоника  $\ref{eq:condition}$ 

## Первый этап

— статистика 
$$\delta = | \operatorname*{argmax}_k \Pi_{U^{(1)}}(k/L) - \operatorname*{argmax}_l \Pi_{U^{(2)}}(l/L) |;$$

– если  $\delta > \Delta$ , то HET.

#### Второй этап

$$\overline{-S\Pi(k)} = 0.5(\Pi_{U^{(1)}}(k/L) + \Pi_{U^{(2)}}(k/L));$$

- статистика 
$$\gamma^{(s)} = \max_k \sum_{l=k}^{k+s-1} S\Pi(l);$$

– если 
$$\gamma^{(s)} > \Gamma^{(s)}$$
, HET; иначе, ДА.

# Глава 3: Вид периодограммы э.-м. гармоники

Будем рассматривать вектор  $W=(w_1,\,\ldots,\,w_L)^{\mathrm{T}}$  длины L следующего вида:

$$w_t = e^{\alpha(t-1)}\cos(\omega(t-1) + \varphi), \quad |\alpha| > 0, \quad \omega \in (0, \pi).$$
 (2)

Введем некоторые обозначения:

$$A = A(\varphi, \alpha, \omega, L) = \cos \varphi - e^{L\alpha} \cos(L\omega + \varphi),$$

$$B = B(\varphi, \alpha, \omega, L) = e^{\alpha} (\cos(\varphi - \omega) - e^{L\alpha} \cos(L\omega + \varphi - \omega)),$$

$$\mathcal{P}(\varkappa) = \frac{e^{-2\alpha}}{2L} \cdot \frac{A^2 + B^2 - 2AB \cos \varkappa}{(\cos \varkappa - \cosh \alpha \cos \omega)^2 + \sinh^2 \alpha \sin^2 \omega}.$$

## Теорема (Вид периодограммы э.-м. гармоники)

Функция  $\mathcal{P}(\varkappa)$  совпадает с периодограммой вектора (2) везде, где периодограмма определена:

$$\Pi(\theta) = \mathcal{P}(2\pi\theta)$$
 при  $\theta \in D_L = \{k/L\}_{k=0}^{\lfloor L/2 \rfloor}$ .

# Глава 3: Теоретический результат для первого этапа

$$(U^{(1)})_n = B_1 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_1), (U^{(2)})_n = B_2 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_2).$$

**Вопрос**:  $(U^{(1)},U^{(2)})$  проходят первый этап **?** 

## Теорема

Пусть

$$\cosh \alpha - 1 < 2\cos(\pi/L)(1 - \cos(\pi/L)),\tag{3}$$

тогда при любой частоте  $\vartheta \in (0,\,0.5)$  и при любых фазах  $\varphi_1, \varphi_2 \in \mathbb{R}$  :

$$|\operatorname*{argmax}_k\Pi_{U^{(1)}}(k/L)-\operatorname*{argmax}_l\Pi_{U^{(2)}}(l/L)|\leq 1.$$

Таким образом, при выполнении (3) достаточно рассматривать  $\Delta=1$  .

## Предложение

Пусть  $\alpha=\alpha_L=\Lambda/L$ , тогда при  $|\Lambda|<\sqrt{2}\pi(\approx 4.44)$  найдется такое  $L_0$ , что для всех  $L>L_0$  выполняется (3).

Например, для  $\Lambda=4$ , достаточно L>5.

# Глава 3: Теоретические результаты для второго этапа

$$(U^{(1)})_n = B_1 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_1), (U^{(2)})_n = B_2 e^{\alpha n} \cos(2\pi \vartheta n + \varphi_2).$$

**Вопрос**:  $(U^{(1)},U^{(2)})$  вид статистики второго этапа  $\gamma^{(s)}$  ?

Введем вспомогательные функции:

$$\beta(\vartheta, L) = L \cdot \operatorname{dist}(\vartheta, D_L) = \min(\{L\vartheta\}, 1 - \{L\vartheta\}),$$
$$g(\beta, \Lambda) = 2 \cdot \frac{\Lambda(\cosh \Lambda - \cos 2\pi\beta)}{(\Lambda^2 + 4\pi^2\beta^2) \sinh \Lambda}$$

и семейство функций

$$g^{(1)}(\beta, \Lambda) = g(\beta, \Lambda), \quad g^{(2)}(\beta, \Lambda) = g(\beta, \Lambda) + g(1 - \beta, \Lambda),$$
$$g^{(3)}(\beta, \Lambda) = g(\beta, \Lambda) + g(1 - \beta, \Lambda) + g(1 + \beta, \Lambda), \quad \dots$$

#### Теорема

Пусть  $lpha=lpha_L=\Lambda/L$ , тогда при  $L o\infty$  для любых s,  $\vartheta$  и  $\Lambda$  верно:

$$\gamma^{(s)} = g^{(s)}(\beta(\vartheta, L), \Lambda) + \mathcal{O}(1/L).$$

# Глава 3: Виды ошибок и подбор параметров

## Виды ошибок автоматической идентификации:

- ошибки первого рода (не идентифицировать гармонику);
- ошибки второго рода (идентифицировать негармонику).

Для зашумленного сигнала MSE восстановления сигнала при фиксированном пороге  $\Gamma^{(s)}$  имеет бимодальную структуру:

- большое MSE с маленькой вероятностью (результат ошибки первого рода);
- маленькое MSE с большой вероятностью (результат ошибок второго рода).

#### Статистический подход:

- ullet фиксировать u вероятность ошибки первого рода, и выбрать в качестве порога  $\Gamma^{(s)}$  u-квантиль распределения статистики  $\gamma^{(s)}$ ;
- f 2 подобрать s, минимизируя среднюю ошибку второго рода.

# Глава 3: Выбор порога на основе аппроксимаций

**Пример:** зашумленный сигнал, r=2.

Параметр s второго этапа критерия зафиксирован.  $\gamma^{(s)}=\gamma^{(s)}((U^{(1)},U^{(2)}))$ , где  $U^{(1)}$ ,  $U^{(2)}$  — первая пара собственных векторов.

Фиксируем u — вероятность ошибки первого рода.

Согласно u-подходу, порог критерия  $\Gamma^{(s)}=\gamma^{(s)}_
uu$ -квантиль распределения  $\gamma^{(s)}$ 

#### Моделирование показало:

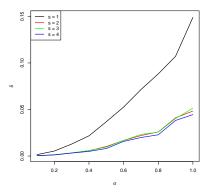
 $\mathsf{E}\gamma^{(s)}pprox g^{(s)}$ , где  $g^{(s)}$  найдено теоретически.

## Выводы:

- lacktriangle Аппроксимации  $g^{(s)}$  хорошо оценивают средние  $\mathsf{E}\gamma^{(s)}$  .
- $oldsymbol{\circ}$  Квантиль  $\gamma_{
  u}^{(s)}$  незначительно отличается от  $\mathsf{E}\gamma^{(s)}$ .
- $oldsymbol{0}$  Аппроксимации  $g^{(s)}$  можно использовать для выбора параметров  $\Gamma^{(s)}$ .

# $\overline{\mathsf{Глава}}$ 3: Выбор параметра s на примере

Пусть вероятность ошибки первого рода  $\nu=0.05$ , длина ряда N=200,  $f_n=s_n+r_n$ , длина окна L=50,  $s_n=e^{0.01n}\cos(\pi n/4)$ , D  $r_n=\sigma^2$ .



Суммарный вклад ошибок ошибок второго рода в зависимости от  $\sigma$ .

# Основные результаты

- Этап восстановления метода SSA исследован с точки зрения теории линейной фильтрации.
- Построен алгоритм улучшения восстановления последней точки/прогноза.
- Доказаны теоретические факты о периодограммах экспоненциально-модулированных гармоник и статистиках периодограммного критерия автоматической идентификации.
- Полученные теоретические результаты применены в рамках статистического подхода к выбору параметров периодограммного критерия идентификации.