# quasi-h-Bernstein-Vandermonde矩阵的特征值 的高精度计算

### 龙慧灵

湖南科技大学,数学与计算科学学院,湖南 湘潭 Email:3085531574@qq.com

收稿日期: 2020年8月28日; 录用日期: 2020年9月17日; 发布日期: 2020年9月24日

#### 摘要

在本文中,我们首先提供了quasi-h-Bernstein-Vandermonde矩阵的重新参数化,并高精度计算出所有的参数。然后得出了计算此类矩阵的所有特征值的高精度算法。最后给出数值实验来验证所提出算法的高精度性。

#### 关键词

重新参数化,特征值,高精度

# Accurate Computations for Eigenvalues of quasi-h-Bernstein-Vandermonde Matrix

#### **Huiling Long**

School of Mathematics and Computational Science, Hunan University of Science and Technology, Xiangtan Hunan Email: 3085531574@qq.com

Received: Aug. 28<sup>th</sup>, 2020; accepted: Sep. 17<sup>th</sup>, 2020; published: Sep. 24<sup>th</sup>, 2020

#### Abstract

In this paper, we first provide a re-parametrization of the class of quasi-h-Bernstein-Vandermonde matrix and the parameters are calculated with high relative accuracy. Then, we present new algorithms for computing all the eigenvalues of such matrix to high relative accuracy. Finally, numerical experiment is given to confirm the high relative accuracy of our algorithms.

#### **Keywords**

#### **Re-Parametrization, Eigenvalues, High Relative Accuracy**

Copyright © 2020 by author(s) and Hans Publishers Inc. This work is licensed under the Creative Commons Attribution International License (CC BY 4.0). <u>http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/</u>

CC O Open Access

# 1. 引言

若一个矩阵的所有子式都是非正的(非负的),则称此矩阵为完全非正(非负)矩阵。若矩阵 *A* 的所有 *k* 阶非零子式有相同符号  $\varepsilon_k$  (*k* = 1,…,*n*),则称矩阵 *A* 为符号序列为 { $\varepsilon_k$ } ( $\varepsilon_k$  = ±1)的符号规则矩阵(简称为 SR 矩阵)。这几类结构矩阵在概率论、组合学和数值代数等中都有着广泛的应用[1][2][3]。

在数值线性代数中,我们追求的目标是高精度的数值计算。在文[4]中,R. Huang 对两类特殊的符号序列为 $(1, \dots, 1, -1)$ 的广义 SR 矩阵(quasi-Vandermonde and quasi-Cauchy)的所有特征值进行了高精度计算。

本文将研究 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵  $A = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  的所有特征值的高精度计算,此类矩阵的形式如下:

$$a_{ij} = \begin{cases} \frac{\binom{n-1}{j-1}\prod_{k=0}^{j-2} (t_i + kh)\prod_{k=0}^{n-j-1} (1-t_i + kh)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1+kh)}, & (i,j) \neq (n,n); \\ \frac{\prod_{k=0}^{n-2} (t_n + kh)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1+kh)} - z, & (i,j) = (n,n), \end{cases}$$
(1.1)

在文[5]定理 9 中,符号序列为(1,…,1,−1)的非奇异 SR 矩阵  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  被唯一分解为  $A = B_1 \cdots B_{n-2} B_{n-1} P B_n D C_{n-1} \cdots C_1$ 

且

$$\begin{cases} d_{ii} > 0, & 1 \le i \le n; \\ \beta_{ij} \ge 0, & 1 \le j < i \le n; \\ \alpha_{ij} \ge 0, & 1 \le i < j \le n, \end{cases}$$
(1.3)

满足

$$\begin{cases} \beta_{21} > 0, \cdots, \beta_{n-1,n-2} > 0; \ \beta_{ij} = 0 \Longrightarrow \beta_{kj} = 0, \ \forall k > i, \\ \alpha_{12} > 0, \cdots, \alpha_{n-2,n-1} > 0; \ \alpha_{ij} = 0 \Longrightarrow \alpha_{ir} = 0, \ \forall r > j, \end{cases}$$
(1.4)

(1.2)

其中  $P = diag(I_{n-2}, -P_2) \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $I_n \in R^{n \times n}$ 和  $P_n \in R^{n \times n}$ 分别是单位矩阵和反单位矩阵,  $D = diag(d_{ii}) \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ,  $B_i \in \mathbb{R}^{n \times n} (1 \le i \le n-2)$ ,  $B_{n-1}$ ,  $B_n$ 和  $C_i \in \mathbb{R}^{n \times n} (1 \le i \le n-1)$ 是双对角矩阵, 如下:

$$B_{i} = \begin{bmatrix} 1 & & & & & \\ 0 & 1 & & & & \\ & \ddots & \ddots & & & \\ & & 0 & 1 & & \\ & & & \beta_{n-i+1,1} & 1 & & \\ & & & \ddots & \ddots & \\ & & & & \beta_{n,i} & 1 \end{bmatrix}, C_{i} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & & & & \\ \ddots & \ddots & & & \\ & & 1 & 0 & \\ & & & \ddots & \ddots & \\ & & & & 1 & \alpha_{i,n} \\ & & & & & 1 \end{bmatrix}$$
(1.5)  
$$B_{n-1} = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ \beta_{21} & 1 & & & \\ & \ddots & \ddots & & \\ & & \beta_{n-1,n-2} & 1 & \\ & & & 0 & 1 \end{bmatrix}, B_{n} = \begin{bmatrix} 1 & & & & \\ 0 & 1 & & & \\ & \ddots & \ddots & & \\ & & 0 & 1 & \\ & & & \beta_{n,n-1} & 1 \end{bmatrix}.$$
(1.6)

在文[4]中,符号序列为(1,…,1,-1)的 SR 矩阵  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  (n > 2)被除(1.3)中的 $\alpha_{n-1,n}$ 和 $\delta$ 以外的非平凡 元素参数化,所有参数被存储在形如矩阵 PM(A)中,且

$$PM(A)_{ij} = \begin{cases} d_{ii} > 0, & 1 \le i \le n; \\ \beta_{ij} \ge 0, & 1 \le j < i \le n; \\ \alpha_{ij} \ge 0, & 1 \le i < j \le n, & (i, j) \ne (n - 1, n); \\ \delta, & (i, j) = (n - 1, n); \end{cases}$$
(1.7)

满足

$$PM(A)_{ii} > 0, \forall 1 \le i \le n; PM(A)_{i+1,i} > 0, PM(A)_{i,i+1} > 0, \forall 1 \le i \le n-2;$$
(1.8)

参数矩阵  $PM(A) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  的符号正则性如下:

$$\begin{cases} sign(PM(A)(i,i)) = s_i, & \forall 1 \le i \le n, \\ sign(PM(A)(i,1:i-1)) = r_i, & \forall 2 \le i \le n, \\ sign(PM(A)(1:i-1,i)) = c_i, & \forall 2 \le i \le n, \\ s_{i-1}s_i = 1, r_ic_i = 1 \implies 0, & \forall 2 \le i \le n, \end{cases}$$

$$(1.9)$$

其中 $s_i, r_i, c_i = \pm 1$ 或0。因此,  $sign(\alpha) = 1$ 表示向量 $\alpha$ 的所有非零元素是正的,  $sign(\alpha) = -1$ 表示向量 $\alpha$ 的 所有非零元素是负的,特别地; 若向量 $\alpha = 0$ ,则 $sign(\alpha) = 0$ 。

在本文中,我们定义:

$$A \eqqcolon PM(A) \in R^{n \times n}$$

通过(1.2)由 PM(A) 生成的矩阵。

定义 1.1 [4] 若 PM(A)满足(1.9)且  $r_n, c_n = 1$ 或0,则称矩阵  $A =: PM(A) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  是符号序列为 (1,…,1,-1) 的广义 SR 矩阵。

必须强调的是, 计算参数(1.7)的公式如下:

$$\begin{cases} d_{ii} = \frac{\det A[1, \dots, i \mid 1, \dots, i]}{\det A[1, \dots, i-1 \mid 1, \dots, i-1]}, \forall 1 \le i \le n-2, \\ d_{n-1,n-1} = \frac{\det A[2, \dots, n \mid 1, \dots, n-1]}{\det A[2, \dots, n-1 \mid 1, \dots, n-2]}, d_{n,n} = -\det A / \prod_{i=2}^{n-1} d_{ii}, \\ \beta_{i,j} = \frac{\det A[i-j+1, \dots, i \mid 1, \dots, j]}{\det A[i-j+1, \dots, i-1 \mid 1, \dots, j-1]} \cdot \frac{\det A[i-j, \dots, i-2 \mid 1, \dots, j-1]}{\det A[i-j, \dots, i-1 \mid 1, \dots, j]}, \forall i > j \neq n-1, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{\det A[1, \dots, n-1]}{\det A[1, \dots, n-2]} \cdot \frac{\det A[2, \dots, n-1 \mid 1, \dots, n-2]}{\det A[2, \dots, n \mid 1, \dots, n-1]}, \\ \alpha_{i,j} = \frac{\det A[1, \dots, i \mid j-i+1, \dots, j-1]}{\det A[1, \dots, i-1 \mid j-i+1, \dots, j-1]} \cdot \frac{\det A[1, \dots, i-1 \mid j-i, \dots, j-2]}{\det A[1, \dots, i \mid j-i, \dots, j-1]}, \forall j > i \neq n-1, \\ \delta = \frac{\det A[2, \dots, n]}{d_{n-1,n-1}\prod_{i=3}^{n} d_{t-2,t-2}\alpha_{t-2,t-1}\beta_{t-1,t-2}}, \end{cases}$$

本文将作以下安排:第2节给出 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵的双对角分解,并且高精度计算 出这类矩阵的所有参数。第3节给出计算此类矩阵的所有特征值的高精度算法。第4节给出数值例子来 说明所提出算法的高精度性。

# 2. quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵的双对角分解

**定义 2.1 [6]** 如果矩阵 B ∈ ℝ<sup>(n+1)×(n+1)</sup>有如下形式,

$$\begin{pmatrix} n \\ 0 \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (1-t_{1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \begin{pmatrix} n \\ 1 \end{pmatrix} \frac{t_{1} \prod_{k=0}^{n-2} (1-t_{1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \cdots & \begin{pmatrix} n \\ n \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (t_{1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} \\ \begin{pmatrix} n \\ 0 \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (1-t_{2}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \begin{pmatrix} n \\ 1 \end{pmatrix} \frac{t_{2} \prod_{k=0}^{n-2} (1-t_{2}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \cdots & \begin{pmatrix} n \\ n \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (t_{2}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \begin{pmatrix} n \\ 0 \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (1-t_{n+1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \begin{pmatrix} n \\ 1 \end{pmatrix} \frac{t_{n+1} \prod_{k=0}^{n-2} (1-t_{n+1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} & \cdots & \begin{pmatrix} n \\ n \end{pmatrix} \frac{\prod_{k=0}^{n-1} (t_{n+1}+kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1+kh)} \\ \end{pmatrix}$$
(2.1)

那么 *B* 是 h-Bernstein-Vandermonde 矩阵,其中  $h \in \mathbb{R}$ ,  $0 < t_1 < t_2 < \cdots < t_n < t_{n+1} < 1$ 。 **引理 2.2** [6] 令  $B \in \mathbb{R}^{(n+1)\times(n+1)}$ 是形如(2.1)的 h-Bernstein-Vandermonde 矩阵,则

$$\det B[i-j+1,\dots,i|1,\dots,j] = \binom{n}{0} \binom{n}{1} \cdots \binom{n}{j-1} \cdot \frac{\prod_{j=i+1 \le s < l \le i} (t_l - t_s) \prod_{k=0}^{n-j} \prod_{l=i-j+1}^{i} (1 - t_l + kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1 + kh) \prod_{k=0}^{n-j} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n-j} (1 + kh)}$$
(2.2)

DOI: 10.12677/pm.2020.109101

$$\det B[1, \dots, j | i - j + 1, \dots, i] = \binom{n}{i - j} \binom{n}{i - j + 1} \cdots \binom{n}{i - 1} \cdot \frac{\prod_{1 \le s < l \le j} (t_l - t_s) \prod_{k=0}^{n-j} \prod_{l=1}^{j} (1 - t_l + kh) \prod_{k=0}^{i-j-1} \prod_{l=1}^{j} (t_l + kh)}{\prod_{k=0}^{n-1} (1 + kh) \prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n-j} (1 + kh)}$$
(2.3)

**推论 2.3** 令  $A \in R^{n \times n}$  是形如(1.1)的 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵,则关于矩阵 A 的子式有如下的结论:

$$\det A[i, \dots, i+j-1|1, \dots, j] = \binom{n-1}{0} \binom{n-1}{1} \cdots \binom{n-1}{j-1} \cdot \frac{\prod_{1 \le s < l \le i+j-1} (t_l - t_s) \prod_{k=0}^{n-j-1} \prod_{l=i}^{i+j-1} (1 - t_l + kh)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \prod_{k=0}^{n-3} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n-j-1} (1 + kh)}$$
(2.4)

$$\det A[1, \dots, j | i, \dots, i+j-1] = \binom{n-1}{i-1} \binom{n-1}{i-2} \cdots \binom{n-1}{i+j-2} \cdot \frac{\prod_{1 \le s < l \le j} (t_l - t_s) \prod_{k=0}^{n-i-j} \prod_{l=1}^{j} (1 - t_l + kh) \prod_{k=0}^{i-2} \prod_{l=1}^{j} (t_l + kh)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \prod_{k=0}^{n-3} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n-j-1} (1 + kh)}$$
(2.5)

证明 因为  $A = B - zE_{nn}$ , 其中 B 是 h-Bernstein-Vandermonde 矩阵,

$$E_{nn} = \begin{bmatrix} 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \cdots & 1 \end{bmatrix}_{n \times n}.$$

所以

$$\det A[i, \dots, i+j-1|1, \dots, j]$$
  
= 
$$\det (B - zE_{nn})[i, \dots, i+j-1|1, \dots, j]$$
  
= 
$$\det B[i, \dots, i+j-1|1, \dots, j]$$

$$\det A[1, \dots, j \mid i, \dots, i+j-1]$$
  
= 
$$\det (B - zE_{nn})[1, \dots, j \mid i, \dots, i+j-1]$$
  
= 
$$\det B[1, \dots, j \mid i, \dots, i+j-1]$$

由 h-Bernstein-Vandermonde 矩阵的子式的引理 2.2,结论得证。

**定理 2.4** 令  $A = (a_{ij}) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  是一个形如(1.1)的非奇异 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵。则  $PM(A) \in \mathbb{R}^{n \times n}$  如下:

$$PM(A)_{ij} = \begin{cases} d_{ii} = \binom{n-1}{i-1} \prod_{k=0}^{n-i-1} (1-t_i + kh) \prod_{l=1}^{i-1} \frac{(t_i - t_l)}{[1-t_l + (n-i)h]}, \quad \forall 1 \le i \le n-2, \\ d_{n-1,n-1} = \binom{n-1}{n-2} (1-t_n) \prod_{l=2}^{n-1} \frac{(t_n - t_l)}{(1-t_l + h)}, \\ d_{n,n} = \left[ z \prod_{l=1}^{n-1} (1-t_l) - \prod_{l=1}^{n-1} (t_n - t_l) \right] \frac{(1-t_{n-1} + h)}{(1-t_l + h)(1-t_n) \prod_{l=2}^{n-1} (t_n - t_l)}, \\ \beta_{i,j} = \begin{cases} \frac{[1-t_{l-j} + (n-j)h]}{\prod_{k=0}^{n-j} (1-t_{l-1} + kh) \prod_{l=1}^{j-1} (t_{l-1} - t_{l-l})}] \\ \frac{p_{i,j}}{\prod_{k=0}^{n-j} (1-t_{l-1} + h) \prod_{l=1}^{n-j-1} (1-t_l + kh) \prod_{l=1}^{j-1} (t_l - t_{l-l})}], \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{n-j} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{k=0}^{n-j} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=1}^{n-j} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_n - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{n-j} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_n - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{n-j} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n-1,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + h) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l - 1) \prod_{l=2}^{j-1} (t_{n-1} - t_l)}, \\ \beta_{n-1,n-1} = \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1} + t_{n-1} - t_{$$

**证明** 接下来,计算所有参数的表达式 ① 利用推论 2.3 中的表达式(2.4)得到:

$$\begin{cases} \beta_{i1} = \frac{\det A[i|1]}{\det A[i-1|1]} = \frac{\prod_{k=0}^{n-2} (1-t_i+kh)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1-t_{i-1}+kh)}, \quad \forall 1 < i \le n; \\ \beta_{i,j} = \frac{\det A[i-j+1,\cdots,i|1,\cdots,j]}{\det A[i-j+1,\cdots,i-1|1,\cdots,j-1]} \cdot \frac{\det A[i-j,\cdots,i-2|1,\cdots,j-1]}{\det A[i-j,\cdots,i-1|1,\cdots,j]} \\ = \frac{\left[1-t_{i-j}+(n-j)h\right]\prod_{k=0}^{n-j-1} (1-t_i+kh)\prod_{l=1}^{j-1} (t_i-t_{i-l})}{\prod_{k=0}^{n-j} (1-t_{i-1}+kh)\prod_{l=1}^{j-1} (t_{i-1}-t_{i-l-1})}, \quad \forall 1 \le j \le n-2, \quad j < i \le n. \end{cases}$$

$$(2.7)$$

② 利用推论 2.3 中的表达式(2.5)得到:

$$\begin{cases} \alpha_{1j} = \frac{\det A[1 \mid j]}{\det A[1 \mid j-1]} = \frac{(n-j+1)\left[t_1 + (j-2)h\right]}{(j-1)\left[1-t_1 + (n-j)h\right]}, \ \forall 1 < j \le n; \\ \alpha_{i,j} = \frac{\det A[1, \dots, i \mid j-i+1, \dots, j]}{\det A[1, \dots, i-1 \mid j-i+1, \dots, j-1]} \cdot \frac{\det A[1, \dots, i-1 \mid j-i, \dots, j-2]}{\det A[1, \dots, i \mid j-i, \dots, j-1]} \\ = \frac{(n-j+1)\left[t_i + (j-i-1)h\right]\prod_{l=1}^{i-1}\left[1-t_l + (n-j+1)h\right]}{(j-1)\prod_{l=1}^{i}\left[1-t_l + (n-j)h\right]}, \ \forall 1 < i < n-2, \ i < j \le n. \end{cases}$$
(2.8)

③ 利用矩阵 A 的初始子式表达式,得到:

$$d_{ii} = \frac{\det A[1, \dots, i \mid 1, \dots, i]}{\det A[1, \dots, i-1 \mid 1, \dots, i-1]}$$

$$= \binom{n-1}{i-1} \frac{\prod_{k=0}^{n-i-1} (1-t_i + kh)}{\prod_{k=0}^{n-i-1} (1+kh)} \prod_{l=1}^{i-1} \frac{(t_i - t_l)}{[1-t_l + (n-i)h]}, 1 \le i \le n-2.$$
(2.9)

下面讨论 $d_{n-1,n-1}$ ,  $d_{n,n}$ ,  $\beta_{n,n-1}$ 和 $\delta$ 的表达式。 元素 $d_{n-1,n-1}$ 如下:

$$d_{n-1,n-1} = -\frac{\det A[2,\dots,n|1,\dots,n-1]}{\det A[2,\dots,n-1|1,\dots,n-2]} = \binom{n-1}{n-2} (1-t_n) \prod_{l=2}^{n-1} \frac{(t_n-t_l)}{(1-t_l+h)}.$$
(2.10)

则元素 $d_{n,n}$ 如下:

$$\det A = \det \tilde{B} - z \det \tilde{B}[1, \dots, n-1] = \left[\prod_{l=1}^{n-1} (t_n - t_l) - z \prod_{l=1}^{n-1} (1 - t_l)\right] \binom{n-1}{0} \cdots \binom{n-1}{n-2} \frac{\prod_{1 \le s < l \le n-1} (t_l - t_s)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{1} (1 + kh)}$$
(2.11)

由(2.9)和(2.10)得:

$$\prod_{i=1}^{n-1} d_{ii} = \binom{n-1}{0} \cdots \binom{n-1}{n-2} \frac{(1-t_1+h)(1-t_n)}{(1-t_{n-1}+h)} \cdot \frac{\prod_{l=1}^{n-2} (1-t_l) \prod_{l=2}^{n-1} (t_n-t_l)}{\prod_{k=0}^{n-2} (1+kh) \cdots \prod_{k=0}^{l} (1+kh)}$$
(2.12)

由(2.11)和(2.12)得:

$$d_{n,n} = -\det A / \prod_{i=2}^{n-1} d_{ii}$$
  
=  $\left[ z \prod_{l=1}^{n-1} (1-t_l) - \prod_{l=1}^{n-1} (t_n - t_l) \right] \frac{(1-t_{n-1} + h)}{(1-t_1 + h)(1-t_n) \prod_{l=2}^{n-1} (t_n - t_l)} \prod_{l=1}^{n-2} \frac{(t_{n-1} - t_l)}{(1-t_l)}.$  (2.13)

接下来求参数 $\beta_{n,n-1}$ ,

$$\beta_{n,n-1} = \frac{\det A[1,\dots,n-1]}{\det A[1,\dots,n-2]} \cdot \frac{\det A[2,\dots,n-1|1,\dots,n-2]}{\det A[2,\dots,n|1,\dots,n-1]}$$
$$= \frac{(1-t_{n-1})(1-t_{n-1}+h)\prod_{l=1}^{n-2}(t_{n-1}-t_l)}{(1-t_n)(1-t_1+h)\prod_{l=2}^{n-1}(t_n-t_l)}.$$
(2.14)

最后,利用推论 2.3 得到参数  $\delta$ 

$$\delta = \frac{\det A[2, \dots, n]}{d_{n-1,n-1} \prod_{t=3}^{n} d_{t-2,t-2} \alpha_{t-2,t-1} \beta_{t-1,t-2}}$$

$$= \frac{\det B[2, \dots, n] - z \det B[2, \dots, n-1]}{d_{n-1,n-1} \prod_{t=3}^{n} d_{t-2,t-2} \alpha_{t-2,t-1} \beta_{t-1,t-2}}$$

$$= \left[ t_n \prod_{l=2}^{n-1} (t_n - t_l) - z \prod_{l=2}^{n-1} (1 - t_l) \right] \binom{n-1}{1} \cdots \binom{n-1}{n-2}$$

$$\cdot \frac{\prod_{l=2}^{n-1} t_l}{d_{n-1,n-1} \prod_{t=3}^{n} d_{t-2,t-2} \alpha_{t-2,t-1} \beta_{t-1,t-2}} \prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n} (1 + kh) \cdot \cdots \prod_{k=0}^{n-1} (t_n - t_l)$$

$$(2.15)$$

特别的, 若 
$$z = (t_n - rt_1) \frac{\prod_{l=2}^{l=2} (t_n - t_l)}{\prod_{l=1}^{n-1} (1 - t_l)}, 0 \le r < 1 \circ \mathbb{Q}!$$
:  

$$\begin{cases}
d_{n,n} = \frac{(1 - r)t_1(1 - t_{n-1} + h)}{(1 - t_1 + h)(1 - t_n)} \prod_{l=1}^{n-2} \frac{(t_{n-1} - t_l)}{(1 - t_l)}, \\
\delta = \binom{n-1}{1} \cdots \binom{n-1}{n-2} \frac{t_1(r - t_n)}{(1 - t_1)} \cdots \frac{\prod_{l=1}^{n-1} t_l(t_n - t_l)}{d_{n-1,n-1} \prod_{l=3}^{n} d_{t-2,t-2} \alpha_{t-2,t-1} \beta_{t-1,t-2} \prod_{k=0}^{n-2} (1 + kh) \cdots \prod_{k=0}^{n} (1 + kh)}.
\end{cases}$$
(2.16)

结论得证。

根据定理 2.4, 我们得到形如(1.1)的 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵是符号序列为(1,…,1,-1)的 广义 SR 矩阵。

# 3. quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵的高精度算法

本节,利用上一节的定理 2.4 求得的所有参数,给出计算 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵 A 的所 有特征值的高精度算法。

算法 3.1

输入:  $h \ge 0$ 和节点 $\{t_i\}_{1 \le i \le n}$ , 其中 $0 < t_1 < t_2 < \dots < t_n < 1$ 。 输出: 矩阵 A 的所有特征值。

1) 通过定理 2.4 计算出矩阵 A 的所有参数。

2) 利用步骤1所求得的参数,结合算法3[4]计算矩阵A的所有特征值。

# 4. 数值实验

接下来,通过给出数值例子来验证我们所提出的计算特征值的算法的高精度性。

1) 在 Matlab 中分别用上一节所提出的算法和命令 eig 计算出矩阵 A 的所有特征值的计算值  $\hat{\lambda}_i$ :

a) 算法 3.1。

b) Matlab 中的命令 eig。

2) 在 Mathematica 中计算出矩阵 A 的所有特征值的准确值  $\lambda_i$ 。

3) 将算法 3.1 计算出的特征值与 MATLAB 命令 eig 计算出的特征值进行比较,并且利用  $|\hat{\lambda}_i - \lambda_i| / |\lambda_i|$  来衡量相对误差。

**例子 4.1** 令  $A = (a_{i,j}) \in \mathbb{R}^{15 \times 15}$  是一个 quasi-h-Bernstein-Vandermonde 矩阵, 元素

$$a_{i,j} = \begin{cases} \frac{\binom{14}{j-1}\prod_{k=0}^{j-2} (t_i + kh)\prod_{k=0}^{14-j} (1-t_i + kh)}{\prod_{k=0}^{13} (1+kh)}, & (i,j) \neq (15,15); \\ \frac{\prod_{k=0}^{13} (t_{15} + kh)}{\prod_{k=0}^{13} (1+kh)} - (t_{15} - rt_1)\prod_{l=1}^{14} (t_{15} - t_l), \\ \frac{\prod_{k=0}^{14} (1-kh)}{\prod_{k=0}^{14} (1-kh)} - (t_{15} - rt_1)\prod_{l=1}^{14} (1-t_l), & (i,j) = (15,15), \end{cases}$$

其中 $t_i=1/\bigl(18-i\bigr)\,,\ i=1,2,\cdots,15\,,\ h=1/5$ 和r=2/3。谱条件数为:

 $\kappa_2(A) = 7.648744013234936e + 18$ .

具体实验结果见下面表1与图1。

Table	<b>1.</b> The	relative	error of	the eig	envalues	of the	matrix A
表1.	矩阵A	的特征	值的相差	对误差			

i	$\lambda_{_{i}}$	$rac{\left \hat{\lambda_i}-\lambda_i ight }{\left \lambda_i ight }$ , $\hat{\lambda_i}$ 由算法 3.1	$rac{\left \hat{\lambda}_{i}-\lambda_{i} ight }{\left \lambda_{i} ight }$ , $\hat{\lambda}_{i}$ $ ext{the eig}$
1	9.9999999999999637e-01	1.110223024625197e-16	0
2	7.215244502754890e-02	3.846796266575778e-16	2.500417573274255e-15
3	9.776120696680900e-03	1.774449732976154e-16	6.388019038714153e-15
4	1.802237368291399e-03	1.203173557003067e-16	2.406347114006134e-16
5	2.445992747260879e-04	1.329769485661359e-15	6.272079407369410e-14
6	2.314028199172448e-05	7.320852421394170e-16	1.922309428809681e-12
7	1.576056481309590e-06	1.343595482299081e-15	7.002134420046837e-11
8	7.837588099066864e-08	3.377286387995862e-16	2.923520943477514e-10
9	2.858502463402703e-09	5.787510230572750e-16	6.683911979171965e-08
10	7.609704216055176e-11	0	4.077610210408543e-06
11	1.454180661795246e-12	6.943717415663657e-16	1.101583482937789e-04
12	1.922432439546054e-14	9.848284566907784e-16	3.772763226426161e-04
13	1.619302397663726e-16	7.611889948326990e-16	2.661288749575620e-01
14	6.858478804632254e-19	1.263645335448006e-15	1.944615188981938e+00
15	-2.408024856517423e-22	9.763141336691450e-16	1.740991214557652e+05



Relative errors when computing eigenvalues of 15×15 quasi-hBVandermonde matrix

实验结果表明, Matlab 中的命令 eig 只能确保部分大的特征值是高精度的, 但如果特征值非常小时 就不能确保其高精度, 而文中的算法 3.1 能够高精度计算所有的特征值。因此, 数值实验 4.1 验证了算法 3.1 的高精度性。

# 参考文献

- Brenti, F. (1995) Combinatorics and Totally Positivity. *Journal of Combinatorial Theory*, 71, 175-218. <u>https://doi.org/10.1016/0097-3165(95)90000-4</u>
- [2] Peña, J.M. (1997) Shape Preserving Representations for Trigonometric Polynomial Curves. Computer Aided Geometric Design, 14, 5-11. <u>https://doi.org/10.1016/S0167-8396(96)00017-9</u>
- Cortés, V. and Peña, J.M. (2008) A Stable Test for Strict Sign Regularity. *Mathematics of Computation*, 77, 2155-2171. https://doi.org/10.1090/S0025-5718-08-02107-8
- [4] Huang, R. (2020) Accurate Eigenvalues of Some Generalized Sign Regular Matrices via Relatively Robust Representation. Journal of Scientific Computing, 82, 78. <u>https://doi.org/10.1007/s10915-020-01182-4</u>
- [5] Huang, R. (2013) A Test and Bidiagonal Factorization for Certain Sign Regular Matrices. *Linear Algebra and Its Applications*, **438**, 133-141. <u>https://doi.org/10.1016/j.laa.2012.07.037</u>
- [6] Marco, A., Martínez, J.J. and Viaña, R. (2019) Accurate Bidiagonal Decomposition of Totally Positive h-Bernstein-Vandermonde Matrices and Applications. *Linear Algebra and Its Application*, 579, 320-335. <u>https://doi.org/10.1016/j.laa.2019.06.003</u>