文章编号:1673-9469(2008)02-0104-03

求自由振动固有频率的一种数值计算方法

庞培林,张志海

(河北工程大学 理学院,河北 邯郸 056038)

摘要:针对自由度 $n \leq 5$ 系统的自由振动,探讨了频率方程的确定、重根存在的判别及无重根时方程全部根的求法。以此为基础,给出了计算系统的固有频率及其模态的一种数值计算算法。 关键词:固有频率:本征方程;模态;方程的重根;方程的单根

中图分类号: 0241.6

文献标识码:A

A numerical method of finding natural frequencies for free vibration

PANG Pei-lin, ZHANG Zhi-hai

(College of Science, Hebei University of Engineering, Handan 056038, China)

Abstract: The determination of frequency equation, discriminant of repeated root existence and solution of its roots without repeated one are discussed for free vibration of Multi – Degree – of – Freedom linear systems. A numerical method of finding its natural frequencies and mode is given basing above.

Key words: natural frequency; eigenequation; model; single root; repeated root

大于一的有限个独立坐标描述的振动系统被称为多自由度系统。无外力作用的多自由度系统受到初始扰动后,即产生自由振动。自由振动下,若假定广义坐标列阵 $x=(x_j)$,质量矩阵 $M=(n_{ij})$ 和刚度矩阵 $K=(k_{ij})$,则自由度 n 的线性系统其动力学方程为 $M\ddot{x}+Kx=0$ 。

对此系统,分析研究的基本方法为模态叠加法,而使用模态叠加法的关键是求系统的固有频率及所对应的模态,此问题可归结为矩阵 K,M 的广义本征问题 $^{[1,2]}$, $(K-\omega^2M)x=0$ 。

即求 ω^2 的 n 次代数方程 $|K - \omega^2 M| = \omega^{2n} + a_1 \omega^{2(n-1)} + \dots + a_{n-1} \omega^2 + a_n = 0$ 的根和线性方程组 $(K - \omega^2 M)x = 0$ 的特定解。

显然,当自由度 n > 3 时,以上问题使用代数 理论的方法求解是非常困难的,因而有必要研究 求解该问题的数值算法。本文针对自由度 $n \le 5$ 的情况,给出求固有频率及相应模态的数值算法。

1 本征多项式的求法

鉴于振动系统的质量矩阵为对称正定矩阵, 所以对矩阵 M 使用改进的平方根法 $^{[3]}$ 完成分解

$$M = LDL^{T}$$

这里, L 为单位下三角矩阵, 令 $\lambda = \omega^2$, 则上述广义本征问题可转为求本征方程 $|(L^T)^{-1}D^{-1}L^{-1}K - \lambda E| = 0$ 的根及方程组 $(L^T)^{-1}D^{-1}L^{-1}Kx$ $-\lambda x = 0$ 的解。

关于求本征方程,有

定理 1 设 $A = (L^T)^{-1}D^{-1}L^{-1}K = (a_{ij})_{n \times n}$,则矩阵 A 的特征多项式为

$$\begin{split} |A - \lambda E| &= |A| - \lambda \sum_{k=1}^{n} A_k + \lambda^2 \sum_{1 \leq i_1 < i_2 \leq n} A_{i_1 i_2} + \cdots \\ &+ (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < i_2 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k \leq n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} A_{i_1 i_2 \cdots i_k} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} + \cdots + (-1)^n \lambda^n \\ & + (-1)^k \lambda^k \sum_{1 \leq i_1 < \cdots < i_k < n} + \cdots + (-1)$$

证明:以 n = 5 情况给出证明,一般可用数学 归纳法类似可得。由行列式性质可知

$$|A - \lambda E| = \begin{vmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & a_{14} & a_{15} \\ a_{21} & a_{22} - \lambda & a_{23} & a_{24} & a_{25} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} - \lambda & a_{34} & a_{35} \\ a_{41} & a_{42} & a_{45} & a_{44} - \lambda & a_{45} \\ a_{51} & a_{52} & a_{53} & a_{54} & a_{55} - \lambda \end{vmatrix}$$

A

$$a_{22} - \lambda$$
 a_{23}
 a_{24}
 a_{25}
 a_{32}
 $a_{33} - \lambda$
 a_{34}
 a_{35}
 a_{42}
 a_{43}
 $a_{44} - \lambda$
 a_{45}
 a_{52}
 a_{53}
 a_{54}
 $a_{55} - \lambda$

 重复利用上述性质即可证明。

显然,利用 MATLAB 及其它软件,很容易确定 每一个行列式的值,进而达到定出本征多项式的 目的。

2 本征方程重根存在的判别及确定方法

设矩阵的本征多项式为一元 n 次代数方程 $f(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_{n-1} x + a_n = 0$ 若方程有重根 -c,则由多项式理论 $f(x) = p_{n-2}(x) \cdot (x+c)^2$

设

$$p_{n-2}(x) = b_0 x^{n-2} + b_1 x^{n-3} + \dots + b_{n-2}$$

爴

$$\begin{split} p_{n-2}(x) \cdot (x^2 + 2cx + c^2) &= b_0 x^n + (2b_0 c + b_1) x^{n-1} + \\ (b_0 c^2 + 2b_1 c + b_2) x^{n-2} + (b_1 c^2 + 2b_2 c + b_2) x^{n-3} + \\ \cdots + (b_{i-2} c^2 + 2b_{i-1} c + b_i) x^{n-1} + \cdots + (b_{n-4} c^2 + 2b_{n-3} c + b_{n-2}) x^2 + (b_{n-3} c^2 + 2b_{n-2} c) x + b_{n-2} c^2 \\ 比较系数可得 \end{split}$$

$$\begin{cases} b_0 = a_0 \\ 2cb_0 + b_1 = a_1 \\ b_i + 2cb_{i-1} + b_{i-2}c^2 = a_i \quad (i = 2, \dots, n-2) \\ 2cb_{n-2} + b_{n-3}c^2 = a_{n-1} \\ c^2b_{n-2} = a_n \end{cases}$$

若方程有重根 – c,则上述方程组有解,且解是唯一的,将上述方程组用矩阵可表示为

$$\begin{bmatrix} 1 & & & & \\ 2c & 1 & & & \\ c^2 & 2c & \ddots & & \\ & c^2 & \ddots & 1 & \\ & & \ddots & 2c & \\ & & & c^2 & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} b_0 \\ b_1 \\ \vdots \\ b_{n-2} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} a_0 \\ a_1 \\ \vdots \\ \vdots \\ a_{n-1} \\ a_n \end{bmatrix}$$

且系数矩阵的秩为 n-2,方程的增广矩阵为

对使用初等变换,则有

$$A \sim \begin{bmatrix} 1 & & & & a_{1(n+1)} \\ 0 & 1 & & & a_{2(n+1)} \\ 0 & \ddots & & & \vdots \\ & \ddots & & \vdots \\ & \ddots & & \vdots \\ & \ddots & 1 & \vdots \\ & \ddots & 0 & \vdots \\ & & 0 & a_{(n+1)(n+1)} \end{bmatrix}$$

 $a_{k(n+1)} = \sum_{i=1}^{K} (-1)^{i-1} i q_{k-i} C^{i-1}$

为使方程组有解,则 c 应满足

$$f'(-c) = a_{n-1} - 2ca_{n-2} + 3a_{n-3}c^2 + \dots + (-1)^{n-1}na_0c^{n-1} = 0$$
 (1)

$$a_n - a_{n-2}c^2 + 2a_{n-3}c^3 + \dots + (-1)^{n-1}(n-1)a_0c^n = 0$$
 (2)

因 x = -c 为方程的根,所以

$$a_n - a_{n-1}c + a_{n-2}c^2 + \dots + (-1)^n a_0 c^n = 0$$
 (3)
则(3)式乘($n-1$)加(2)式得

$$na_n - (n-1) a_{n-1} c + (n-2) a_{n-2} c^2 + \dots + (-1)^i (n-i) a_{n-i} c^i \dots + (-1)^{n-1} a_i c^{n-1} = 0$$

若 $a_1 = 0$,则直接可以得到关于 c 的一个 n - 2 次方程

$$na_n - (n-1) a_{n-1} c + (n-2) a_{n-2} c^2 + \dots + (-1)^i (n-i) a_{n-i} c^i \dots + (-1)^{n-2} 2 a_2 c^{n-2} = 0$$

若 $a_1 \neq 0$. 则有

$$(n^{2} a_{n} a_{0} - a_{n-1} a_{1}) - [n(n-1) a_{n-1} a_{0} - 2a_{n-2} a_{1}] c + \dots + (-1)^{i} [n(n-i) a_{n-i} a_{0} - (i+1) a_{n-i-1} a_{1}] c^{i} + \dots + (-1)^{n-2} [2na_{2} a_{0} - (n-1) a_{1}^{2}] c^{n-2} = 0$$

由此可以得到如下结论:

定理 2 给定代数方程 f(x) = 0, 若 x = -c 为方程的重根,则 c 在满足

$$a_{n-1} - 2ca_{n-2} + 3a_{n-3}c^2 + \cdots +$$
 $(-1)^{n-1}na_0c^{n-1} = 0$ (4)
情况下还需满足

(1) a1 = 0 时

$$na_n - (n-1) a_{n-1}c + (n-2) a_{n-2}c^2 + \dots + (-1)^i (n-i) a_{n-i}c^i \dots + (-1)^{n-2} 2 a_2 c^{n-2} = 0$$

$$(2) a_1 \neq 0 \text{ B}$$

$$(n^{2} a_{n} a_{0} - a_{n-1} a_{1}) - [n(n-1) a_{n-1} a_{0} - 2a_{n-2} a_{1}]c + \dots + (-1)^{i}[n(n-i) a_{n-i} a_{0} - (i+1) a_{n-i-1} a_{1}]c^{i} + \dots + (-1)^{n-2}[2na_{2} a_{0} - (n-1) a_{1}^{2}]c^{n-2} = 0$$

根据上述结论,判断 $n \le 5$ 时的 f(x) = 0 有无重根,可先求出一个 3 次代数方程的根,再代人(4)式,若满足,则 f(x) = 0 有重根,重数可由导函

数为零的阶数来定。

3 本征方程无重根时根的求法

下边以 n=5 情况,给出无重根时代数方程求根的方法。设方程 $x^5+a_1x^4+a_2x^3+a_3x^2+a_4x+a_5=0$ 的根为 $x_1=-\lambda_1,x_2=-\lambda_2,x_3=-\lambda_3,x_4=-\lambda_4,x_5=-\lambda_5,\lambda=(\lambda_1,\lambda_2,\lambda_3,\lambda_4,\lambda_5)^T$,则由 Vieta 定理^[4]可知

$$f_{1}(\lambda) = \sum_{i=1}^{5} \lambda_{i} - a_{i} = 0$$

$$f_{2}(\lambda) = \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} \leq 5} \lambda_{i_{1}} \lambda_{i_{2}} - a_{2} = 0$$

$$f_{3}(\lambda) = \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} \leq 5} \lambda_{i_{1}} \lambda_{i_{2}} \lambda_{i_{3}} - a_{2} = 0$$

$$f_{4}(\lambda) = \sum_{1 \leq i_{1} < i_{2} < i_{3} < i_{4} \leq 5} \lambda_{i_{1}} \lambda_{i_{2}} \lambda_{i_{3}} \lambda_{i_{4}} - a_{2} = 0$$

 $f_5(\lambda) = \lambda_1 \lambda_2 \lambda_3 \lambda_4 \lambda_5 - a_5 = 0$

将上述方程联立,根据多项式理论,所得方程组有 唯一解。若记

 $F(\lambda) = (f_1(\lambda), f_2(\lambda), f_3(\lambda), f_4(\lambda), f_5(\lambda))^T$ 则由高斯消去法可得. $F'(\lambda)$ 是一可逆矩阵, 故有

定理 3 对 $F(\lambda) = 0$, 若选准确值 λ^* 的初始 近似为 $\lambda^{(0)}$,则迭代式

$$\lambda^{(k+1)} = \lambda^{(k)} - [F'(\lambda^{(k)})]^{-1}F(\lambda^{(k)})$$

 $k = 0, 1, 2, \cdots$

当 $\lambda^* = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \lambda_3^*, \lambda_4^*, \lambda_5^*)^T$ 中的各分量为一组两两互异的数值,且 $\lambda^{(0)}$ 充分接近 λ^* 时收敛,其收敛速度为二次的。

证明:因为 $F(\lambda)$ 于 λ^* 处某邻域内二次 F - 可微,且 $F'(\lambda)$, $F'(\lambda)$ 连续, $F'(\lambda^*)$ 可逆,且[$F'(\lambda^*)$] $^{-1}$ 有界,所以对 $F(\lambda)$ = 0 使用 Newton 法的康托洛维奇定理[4]可知迭代式

$$\lambda^{(k+1)} = \lambda^{(k)} - [F'(\lambda^{(k)})]^{-1}F(\lambda^{(k)})$$

当 $\lambda^* = (\lambda_1^*, \lambda_2^*, \lambda_3^*, \lambda_4^*, \lambda_5^*)^T$ 中的各分量为一组两两互异的数值,且 $\lambda^{(0)}$ 充分接近 λ^* 时收敛,且收敛速度为二次的。

为避开计算[$F'(\lambda)$] $^{-1}$,上述迭代式可改为如下形式

$$\begin{cases} \lambda^{(k+1)} = \lambda^{(k)} + \triangle \lambda^{(k)} \\ F'(\lambda^{(k)}) \triangle \lambda^{(k)} + F(\lambda^{(k)}) = 0, k = 0, 1, 2, \dots \end{cases}$$

解决了固有频率即广义特征值的计算之后,鉴于在求模态问题上所面对的是系数矩阵的阶数最大为5阶的线性方程组的求解,因而使用通常的算法,比如消元法、LU分解法等即可求得对应于每个固有频率的模态。

4 计算步骤

- 1)利用改进的平方根法完成矩阵 M 分解,并求出相关的逆矩阵,进而定出矩阵 A。
 - 2)利用定理 1 确定 A 的特征方程。
 - 3)利用定理2判别方程是否有重根。

n=5时,对得到的三次方程或直接分解定出 其根,或使用劈因子法定出其根的近似值,并确定 根的重数。

- 4)求出分解式 $p_m(x)(x-x_0)^k(x-x_1)^l$,其中 k.l 为重根的重数。
- 5)利用定理 3 求出方程 $p_m(x) = 0$ 的所有的单根。
 - 6)求出每一个特征值所对应的特征向量。

实例计算表明,利用上述方法在计算机上实现是可行的,且收敛速度较快并具有较高的精度。

参考文献:

- [1] 刘延柱,陈文良,陈力群.振动力学[M].北京:高等教育出版社,2003.
- [2] 李俊林,牛学仁,刘利亭. 求解对称矩阵特征值及特征 向量的初等变换法[J].力学与实践.2005.27:74-76.
- [3] 李庆扬. 数值分析[M]. 武汉: 华中科技大学出版社, 2006
- [4] 蒋尔雄, 对称矩阵计算[M], 上海:科技出版社,1984.
- [5] 庞培林,董玉振,栗文国,等. Σ 已知时 $\mu = \mu_0$ 的检验与 μ 的置信区域的一种数值方法[J].河北建筑科技学院 学报,2005,22(1):110 112.
- [6] 张志海,田伶改.求无重根时代数方程根的一种数值迭 代方法[J]. 高等学校计算数学学报,2001,23(1):38 -44.
- [7] RAN RUI SHENG. An algorithm for the inverse of a class of block tridiagonal matrices [J]. Chinese Journal of Computation Physics, 2005, (09):412 - 416.

(责任编辑 闫纯有)

求自由振动固有频率的一种数值计算方法



作者: 庞培林, 张志海, PANG Pei-lin, ZHANG Zhi-hai

作者单位: 河北工程大学, 理学院, 河北, 邯郸, 056038 刊名: 河北工程大学学报(自然科学版) ISTIC

英文刊名: JOURNAL OF HEBEI UNIVERSITY OF ENGINEERING (NATURAL SCIENCE EDITION)

年,卷(期): 2008,25(2)

参考文献(7条)

1. 刘延柱;陈文良;陈力群 振动力学 2003

2. 李俊林; 牛学仁; 刘利亭 求解对称矩阵特征值及特征向量的初等变换法[期刊论文] - 力学与实践 2005(1)

3. 李庆扬 数值分析 2006

4. 蒋尔雄 对称矩阵计算 1984

5. 庞培林; 董玉振; 栗文国 Σ 已知时 $\mu = \mu$ 0的检验与 μ 的置信区域的一种数值方法 [期刊论文] - 河北建筑科技学院学报 (自然科学版) 2005 (01)

6. 张志海; 田伶改 求无重根时代数方程根的一种数值迭代方法[期刊论文]-高等学校计算数学学报 2001(01)

7. RAN RUI SHENG An algorithm for the inverse of a class of block tridiagonal matrices [期刊论文]-

Chinese Journal of Computational Physics 2005(09)

本文链接: http://d.wanfangdata.com.cn/Periodical_hbjzkjxyxb200802029.aspx