

数值分析上机报告5

段浩东 1500017705

上机习题5.1

题目

设有方程组 $Ax = b$ ，其中

$$A = \begin{bmatrix} 4 & -1 & 0 & \cdots & -1 \\ -1 & 4 & -1 & \cdots & 0 \\ 0 & -1 & 4 & \cdots & 0 \\ \vdots & \ddots & \ddots & \ddots & \vdots \\ -1 & \cdots & 0 & -1 & 4 \end{bmatrix}$$

为 N 阶循环矩阵， b 是分量均为 1 的 N 维向量。对 $N = 2^{10}$ 用 FFT 求解此方程组。

解答

设 λ 为 A 的特征值， $c = (c_0, c_1, \dots, c_{N-1})^T$ 。由 $Lx = \lambda x$ ，亦即 $c * x = \lambda x$ ，两端作 DFT 得 $\hat{c} \cdot \hat{x} = \lambda \hat{x}$ ，于是有 $\lambda_k = \hat{c}_k$ ，相应的特征向量 $x_j^k = \delta_{ij}$ 。通过对特征向量组成的矩阵逆变换，我们有：

- $x^{(0)} = (1, 1, \dots, 1)^T$
- $x^{(1)} = (1, \omega^{-1}, \dots, \omega^{-(N-1)})^T$
-
- $x^{(N-1)} = (1, \omega^{-(N-1)}, \dots, \omega^{-(N-1)^2})^T$

这一矩阵为 \bar{F} ，我们有： $A = F^{-1} \Lambda F$ ，而求解 $Ax = b$ ，即是求 $F^{-1} \Lambda Fx = b$ ，即 $\Lambda(Fx) = Fb$

我们分为三步计算：3

- 求 Fb ，得到 \hat{b}
- 求 Λ ，即 \hat{c}
- 求 $\hat{x}_k = \hat{b}_k / \hat{c}_k$ ，然后求 $F^{-1}x$ 得到结果。

最终解得 x 每一维均为 $1/2$ 。这一方法相对时间复杂度为 $O(N^3)$ 的高斯消元法，时间复杂度仅 $O(N \log N)$ ，且数值稳定性更加优秀。

上机习题5.2

题目

假设 x 和 h 是两个非周期的具有紧支集的向量，并设其分量分别如下：

$$x_n = \begin{cases} \sin(n/2), & n = 1, 2, \dots, M-1, \\ 0, & \text{其他} \end{cases}$$

$$h_n = \begin{cases} \exp(1/n), & n = 1, 2, \dots, Q-1, \\ 0, & \text{其他} \end{cases}$$

这里 $Q \leq M$ 。取 $Q = 200, M = 500$, 利用FFT计算非周期的卷积

$$y_n = \sum_{q=0}^{Q-1} h_q x_{n-q},$$

并和直接用卷积定义求解进行比较。

解答

此题目直接使用FFT进行卷积即可完成，注意由于两向量的维度分别为200与500，在进行FFT之前应先将其分别补齐到最近的2的幂次的两倍，即1024。将补完的两个向量分别按照顺序组织，进行DFT，将结果进行点积，再组织顺序，进行逆DFT即得到结果。

计算结果与直接利用定义求解无显著区别，时间消耗4ms，而直接利用定义求解消耗47ms。

上机习题5.3

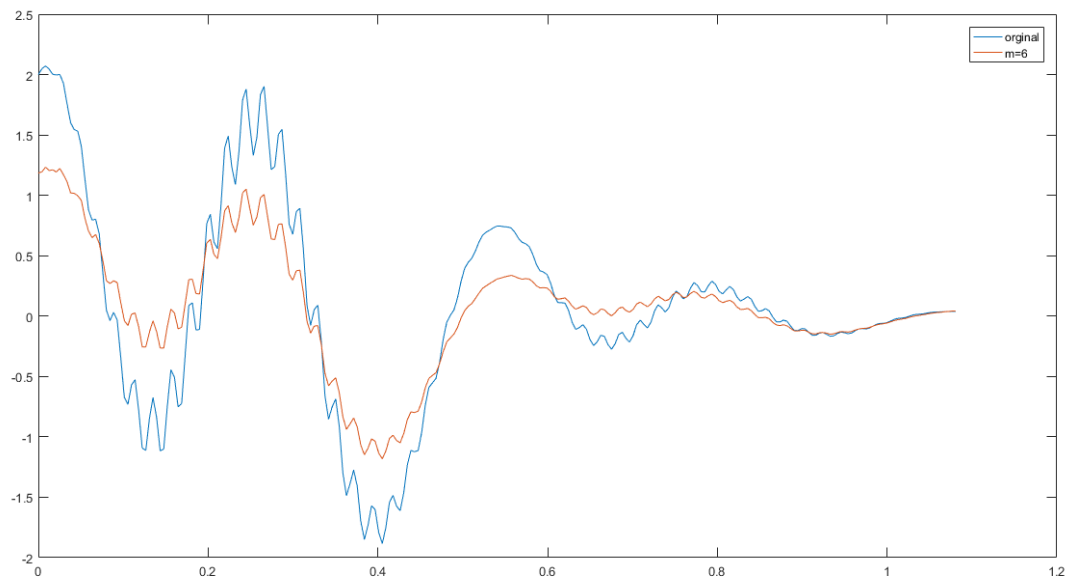
题目

设 $f(t) = e^{-t^2/10}(\sin 2t + 2 \cos 4t + 0.4 \sin t \sin 50t)$ 。取 $y_k = f(2k\pi/256)$ ($k = 0, 1, \dots, 256$) 离散 $f(t)$ ，利用FFT计算 \hat{y}_k ($k = 0, 1, \dots, 256$)。因为有结论 $\hat{y}_{n-k} = \bar{\hat{y}}_k$ ，因此低频系数是 $\hat{y}_1, \dots, \hat{y}_m$ 和 $\hat{y}_{256-m}, \dots, \hat{y}_{256}$ (对某个比较小的 m)。令 $\hat{y}_k = 0$ ($m \leq k \leq 256 - m, m = 6$) 过滤掉高频项，然后对新的 \hat{y}'_k 作FFT逆变换得到新的 y'_k 。画图比较 y_k 和 y'_k 的差异，并试验不同的 m 。

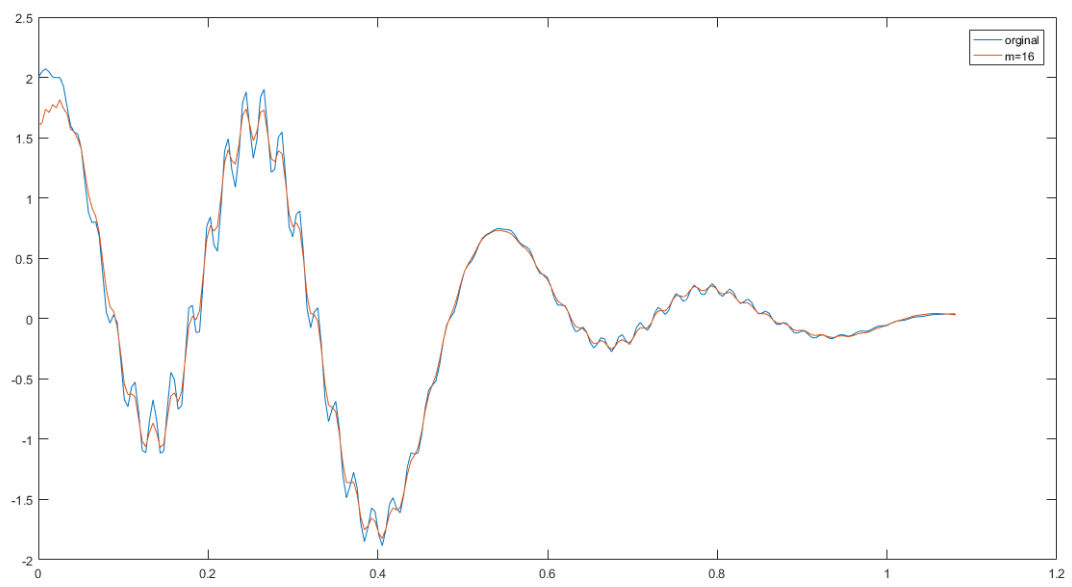
解答

先根据函数 f 计算出 $y_0, y_1, y_2, \dots, y_{256}$ ，为了便于进行FFT，将向量 y 补齐至512维（后面补0）。然后组织好元素的位置，进行DFT，然后根据选定的 m ，将 \hat{y} 数组的 $[m, 256 - m]$ 置为0，再组织好元素位置进行逆DFT，并根据结果绘出图像：

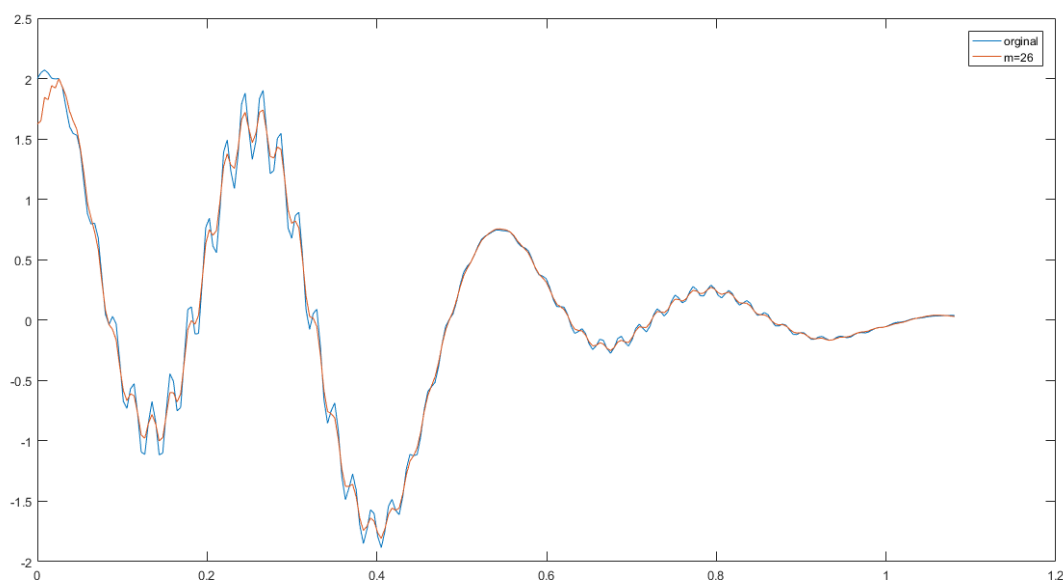
$m=6$



$m=16$



$m=26$



- 我们发现，使用FFT得到频域信息后，我们将高频系数略去，采用这一方式对信号进行压缩，在压缩比很大的情况下依然能保持较小的失真。下面我们简述这样做的原理：
- 首先，对采样 a 进行一次DFT实质相当于进行了一次三角插值：假设 a 为区间 $[c, d]$ 上均匀分布于 $t_j = c + j\delta t$, $j = 0, 1, 2, \dots, N-1$, $\delta t = \frac{d-c}{n}$ 的采样点，我们有结果：
 - $a_j = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{N-1} c_k \omega^{-kj} = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{N-1} c_k e^{-i2\pi kj/N}$
 - $a_j = \frac{1}{n} \sum_{k=0}^{N-1} \frac{e^{\frac{i2\pi k(t_j-c)}{d-c}}}{n}$
- 这种插值相对于高次多项式插值更为平滑，适应于函数值都在一定区间范围内的对象
- 经过实验，我们发现，低频项的系数较高频项显著更大，这一点可以类比傅立叶系数在 $n \rightarrow \infty$ 时趋于0，利用这一点，我们可以选取低频项为基对原先的数据点进行逼近。
- 存在最小二乘近似定理，若以低频的 m 个项为基，仅需抹去其余项系数，所得即是原先函数以这 m 个项为基的最小二乘逼近

上机习题5.4

题目

求出 $u'' + 2u' + 2u = 3 \cos 6t$ 的 $\pi/3$ 周期精确解，把它和FFT得到的离散解进行比较（在一个周期中划分，分别取 $N = 16, 64, 256$ ）。

解答

先计算精确解：

设

$$u = a \cos(6t) + b \sin(6t)$$

$$u' = 6b \cos(6t) - 6a \sin(6t)$$

$$u'' = -36a \cos(6t) - 36b \sin(6t)$$

有方程组：

$$-36a + 12b + 2a = 3$$

$$-36b - 12a + 2b = 0$$

$$\text{解得 } a = -\frac{51}{650}, b = \frac{9}{325}$$

$$\text{因此, 精确解为: } -\frac{51}{650}\cos(6t) + \frac{9}{325}\sin(6t)$$

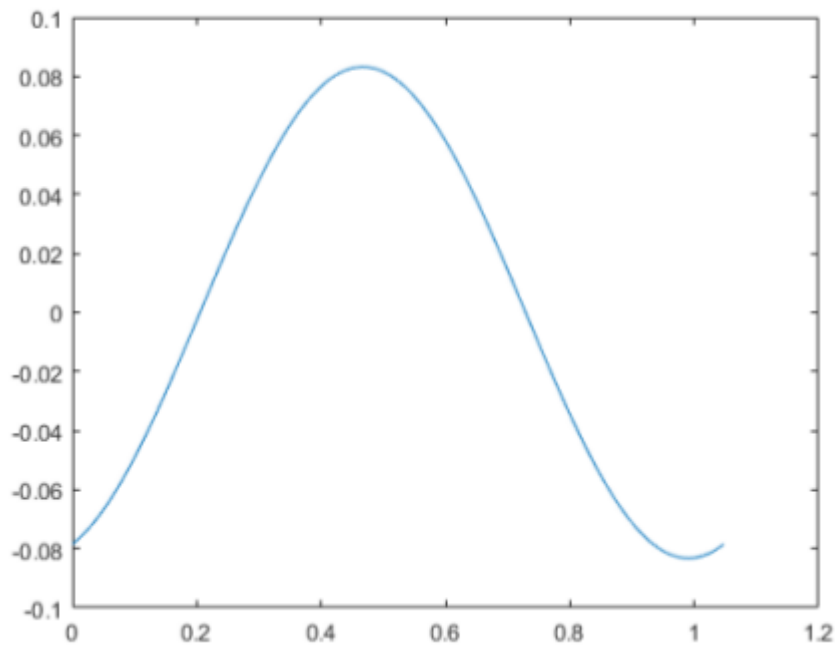
进行离散求解（将之处理为周期函数）：

$$\frac{u_{j+1} - 2u_j + u_{j-1}}{h^2} + 2\frac{u_{j+1} - u_j}{h} + 2u_j = f_j$$

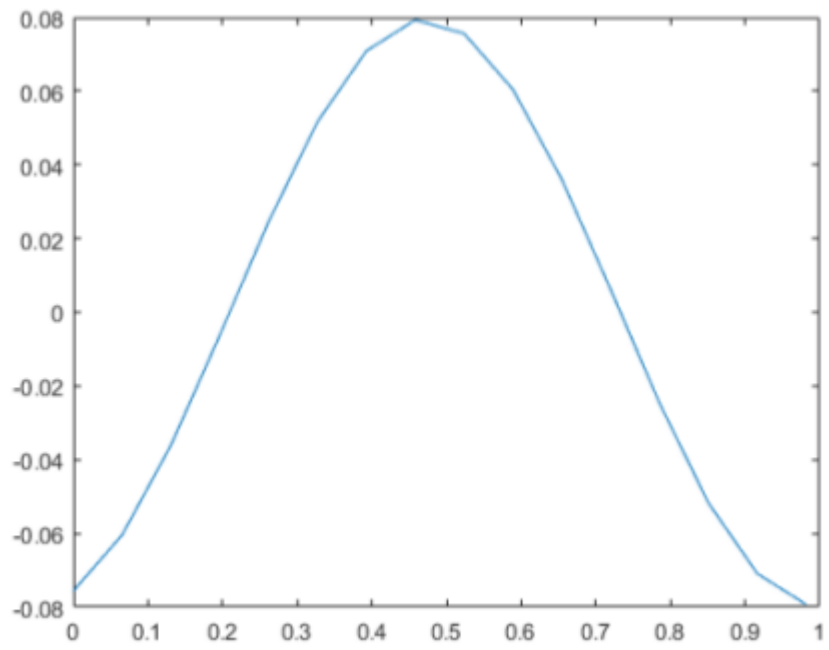
此问题可以直接使用系数为循环矩阵情形的解法，其中：

$$c_0 = -\frac{2}{h^2} - \frac{2}{h} + 1, c_1 = \frac{1}{h^2}, c_{-1} = \frac{1}{h^2} + \frac{2}{h}$$

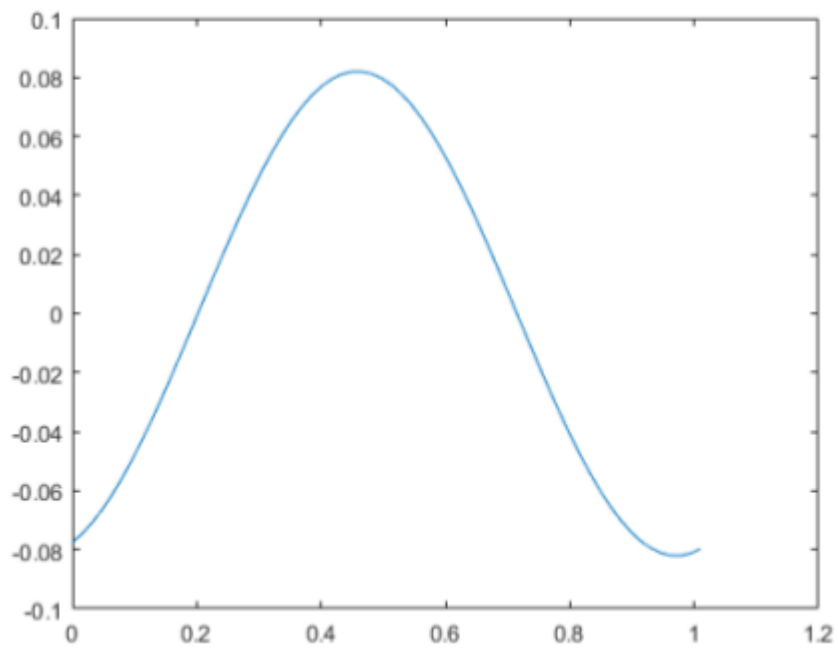
- 原函数：



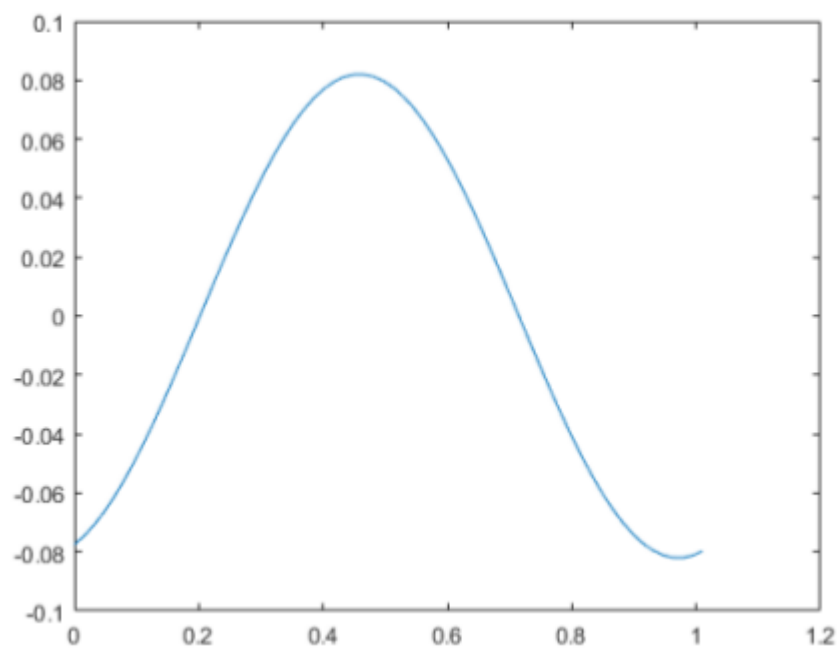
- N=16:



- $N=64$:



- $N=256$:



我们可以看出，这样的离散方法得到的结果令人满意，甚至在 $N=16$ 的情况下就取得了不错的结果。