Homework 5 of Numerical Analysis

刘陈若 3200104872 信息与计算科学 2001

Theoretical questions

Problem I

Solution. 显然,区间 [a,b] 上的连续函数经过求和和数乘运算仍然是 [a,b] 上的连续函数,并且满足加法交换律和数乘的分配律。此外, $f \equiv 0$ 是加法单位元,1 是乘法单位元,并且对于任何 [a,b] 上的连续函数 f, f+(-f)=0。由此结合 **Definition B.2** 易知 $\mathcal{C}[a,b]$ 是 \mathbb{C} 上的线性空间。

其次, 我们证明 **Theorem 5.7** 定义的 $\langle u,v \rangle$ 是该线性空间上的一个内积。对于任意 $v \in \mathcal{C}[a,b]$,

$$\langle v, v \rangle = \int_{a}^{b} \rho(t) |v(t)|^{2} dt \ge 0, \tag{1}$$

并且由 $\rho(t)>0,\;|v(t)|^2\geq 0$ 可知 $\langle v,v\rangle=0$ 当且仅当 $|v(t)|^2=0,\;$ 即 v=0. 进一步我们有,

$$\langle u+v,w\rangle = \int_{a}^{b} \rho(t)[u(t)+v(t)]\overline{w(t)}dt = \langle u,w\rangle + \langle v,w\rangle,$$

$$\langle av,w\rangle = \int_{a}^{b} a\rho(t)v(t)\overline{w(t)}dt = a\langle v,w\rangle,$$

$$\overline{\langle w,v\rangle} = \int_{a}^{b} \rho(t)w(t)\overline{v(t)}dt = \int_{a}^{b} \overline{\rho(t)w(t)}\overline{v(t)}dt = \int_{a}^{b} \rho(t)v(t)\overline{w(t)}dt = \langle v,w\rangle,$$
(2)

其中 u, v, w 是任意 [a, b] 上的连续函数,a 是任意复数。因此,**Definition B.108** 保证 $\langle u, v \rangle$ 是该线性空间上的一个内积。

最后,根据等式

$$||u||_2 = \left(\int_a^b \rho(t)|u(t)|^2 \mathrm{d}t\right)^{\frac{1}{2}} = \sqrt{\langle u, u \rangle}$$
(3)

和 **Definition B.113** 可知, $||u||_2$ 是 \mathbb{R} 上的一个范数,从而完成了 **Theorem 5.7** 的全部证明。

Problem II

(a)

Solution. 只需证明,对于任意不相同的自然数 m, n 都有 $\langle T_m(x), T_n(x) \rangle = 0$ 。事实上,

$$\langle T_m(x), T_n(x) \rangle = \int_{-1}^1 \cos(m \arccos x) \cos(n \arccos x) \frac{1}{\sqrt{1 - x^2}} dx$$

$$= -\int_{-1}^1 \cos(m \arccos x) \cos(n \arccos x) d(\arccos x)$$

$$= \int_0^\pi \cos(mt) \cos(nt) dt$$

$$= \frac{1}{2} \int_0^\pi \cos[(m+n)t] dt + \frac{1}{2} \int_0^\pi \cos[(m-n)t] dt$$

$$= 0.$$
(4)

其中最后一步是因为 $\sin[(m+n)t]$ 和 $\sin[(m-n)t]$ 在 $t=0,\pi$ 时都为 0,从而得证。

(b)

Solution. 当然我们可以直接根据已知的 Chebyshev 多项式求模长后规范化得到答案,不过此处还是老老实实地仿照 Example 5.19 进行正交化:

$$u_{1} = 1, \quad v_{1} = u_{1} = 1, \quad \|v_{1}\|_{2}^{2} = \int_{-1}^{1} \frac{1}{\sqrt{1 - x^{2}}} dx = \pi, \quad u_{1}^{*} = \frac{1}{\sqrt{\pi}},$$

$$u_{2} = x, \quad v_{2} = x - \left\langle x, \frac{1}{\sqrt{\pi}} \right\rangle \frac{1}{\sqrt{\pi}} = x, \quad \|v_{2}\|_{2}^{2} = \frac{\pi}{2}, \quad u_{2}^{*} = \sqrt{\frac{2}{\pi}}x,$$

$$u_{3} = x^{2}, \quad v_{3} = x^{2} - \left\langle x^{2}, \sqrt{\frac{2}{\pi}}x \right\rangle \sqrt{\frac{2}{\pi}}x - \left\langle x^{2}, \frac{1}{\sqrt{\pi}} \right\rangle \frac{1}{\sqrt{\pi}} = x^{2} - \frac{1}{2}, \quad \|v_{3}\|_{2}^{2} = \frac{\pi}{8}, \quad u_{3}^{*} = \sqrt{\frac{8}{\pi}} \left(x^{2} - \frac{1}{2}\right),$$

$$(5)$$

至此我们得到了前三个标准化 Chebyshev 多项式 u_1^*, u_2^*, u_3^* ,其具体表达式如上所示。

Problem III

(a)

Solution. 根据上一题的结论, Corollary 5.25 以及 Example 5.28 我们有

$$b_{0} = \langle y, u_{1}^{*} \rangle = \int_{-1}^{1} \frac{1}{\sqrt{\pi}} dx = \frac{2}{\sqrt{\pi}},$$

$$b_{1} = \langle y, u_{2}^{*} \rangle = \int_{-1}^{1} \sqrt{\frac{2}{\pi}} x dx = 0,$$

$$b_{2} = \langle y, u_{3}^{*} \rangle = \int_{-1}^{1} \sqrt{\frac{8}{\pi}} \left(x^{2} - \frac{1}{2} \right) dx = -\sqrt{\frac{8}{9\pi}}.$$
(6)

因此,最佳二次多项式近似为 $\hat{\varphi} = \frac{2}{\pi} - \frac{8}{3\pi} \left(x^2 - \frac{1}{2} \right) = \frac{10}{3\pi} - \frac{8}{3\pi} x^2$ 。

(b)

Solution. 根据 Theorem 5.34 以及 Example 5.35 我们有

$$G(1, x, x^2) = \begin{bmatrix} \langle 1, 1 \rangle & \langle 1, x \rangle & \langle 1, x^2 \rangle \\ \langle x, 1 \rangle & \langle x, x \rangle & \langle x, x^2 \rangle \\ \langle x^2, 1 \rangle & \langle x^2, x \rangle & \langle x^2, x^2 \rangle \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \pi & 0 & \frac{\pi}{2} \\ 0 & \frac{\pi}{2} & 0 \\ \frac{\pi}{2} & 0 & \frac{3\pi}{8} \end{bmatrix},$$

$$\mathbf{c} = \begin{bmatrix} \langle y, 1 \rangle \\ \langle y, x \rangle \\ \langle y, x^2 \rangle \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 2 \\ 0 \\ \frac{2}{3} \end{bmatrix}.$$

求解方程组 $G(1,x,x^2)^T$ **a** = **c** 可得,

$$\mathbf{a} = \left[\frac{10}{3\pi}, 0, -\frac{8}{3\pi} \right]^T. \tag{7}$$

因此,最佳二次多项式近似为 $\hat{\varphi}=\frac{10}{3\pi}-\frac{8}{3\pi}x^2$ 。

Problem IV

(a)

Solution. 和 Problem II 类似,进行 Schimidt 正交化过程如下:

$$u_{1} = 1, \quad v_{1} = u_{1} = 1, \quad \|v_{1}\|_{2}^{2} = \sum_{i=1}^{12} v_{1}^{2}(t_{i}) = 12, \quad u_{1}^{*} = \frac{1}{2\sqrt{3}},$$

$$u_{2} = x, \quad v_{2} = x - \left\langle x, \frac{1}{2\sqrt{3}} \right\rangle \frac{1}{2\sqrt{3}} = x - \frac{13}{2}, \quad \|v_{2}\|_{2}^{2} = 143, \quad u_{2}^{*} = \frac{1}{\sqrt{143}} \left(x - \frac{13}{2} \right),$$

$$u_{3} = x^{2}, \quad v_{3} = x^{2} - \left\langle x^{2}, \frac{1}{2\sqrt{3}} \right\rangle \frac{1}{2\sqrt{3}} - \left\langle x^{2}, \frac{1}{\sqrt{143}} \left(x - \frac{13}{2} \right) \right\rangle \frac{1}{\sqrt{143}} \left(x - \frac{13}{2} \right) = x^{2} - 13x + \frac{91}{3},$$

$$\|v_{3}\|_{2}^{2} = \frac{4004}{3}, \quad u_{3}^{*} = \sqrt{\frac{3}{4004}} \left(x^{2} - 13x + \frac{91}{3} \right).$$

$$(8)$$

至此我们得到了一组正交多项式 u_1^*, u_2^*, u_3^* ,其具体表达式如上所示。

(b)

Solution. 根据(a)的结论, Corollary 5.25 以及 Example 5.28 我们有

$$b_0 = \langle y, u_1^* \rangle = \sum_{i=1}^{12} \frac{1}{2\sqrt{3}} y_i = 277\sqrt{3},$$

$$b_1 = \langle y, u_2^* \rangle = \sum_{i=1}^{12} \frac{1}{\sqrt{143}} \left(x_i - \frac{13}{2} \right) y_i = \frac{589}{\sqrt{143}},$$

$$b_2 = \langle y, u_3^* \rangle = \sum_{i=1}^{12} \sqrt{\frac{3}{4004}} \left(x_i^2 - 13x_i + \frac{91}{3} \right) y_i = 6034\sqrt{\frac{3}{1001}}.$$

$$(9)$$

因此,最佳二次多项式近似为

$$\hat{\varphi} = \frac{277}{2} + \frac{589}{143} \left(x - \frac{13}{2} \right) + \frac{9051}{1001} \left(x^2 - 13x + \frac{91}{3} \right) \approx 9.042x^2 - 113.427x + 386.000. \tag{10}$$

这和 Example 5.48 的结论是一致的。 □

(c)

Solution. 如果数据集的 x_i 's 保持不变,但是 y_i 's 发生变化,从 (a) 和 (b) 中很容易可以看出,求解正交多项式 u_1^*, u_2^*, u_3^* 的过程是可以重复利用的,但是计算正交多项式前的系数 b_0, b_1, b_2 的过程是需要重新计算的。

对比正规方程组,可以发现,使用正交多项式进行 approximation 时,只需要直接更新基前面的系数即可,而正规方程组的更新却涉及到矩阵的运算以及线性方程组的求解。对于大型数据集来说,这可能计算代价高昂。相比之下,正交多项式可以使用简单的公式计算,速度更快,效率更高。

Programming assignments

本次编程作业采用 Makefile 文件对编译进行统一管理。具体地,在 Makefile 所在目录下输入make 即可完成编译,得到可执行文件test。对其运行即可得到各小题的输出结果,具体内容将按问题顺序分别作出说明。需要注意的是,本项目作业使用 eigen3 进行线性方程组求解,它以#include <eigen3/Eigen/...>的形式被调用,因此在编译时需要保持相应的文件关系。

DLS solver.h

由于作业的头文件并不复杂,此处仅给出一个简单的说明。

DLS_solver.h定义了两个类 DLS_solver 和 Normal_equations 和一个子类 QR_factorization。 DLS_solver 类是一个抽象基类,它定义了一个抽象函数 solve(),用来求解最小二乘问题。 Normal_equations 类继承自 DLS_solver,它实现了使用正规方程组来求解最小二乘问题的方法。 QR_factorization 类继承自 DLS_solver,它实现了使用 QR 分解来求解最小二乘问题的方法。这两个类的对象可以接受一个矩阵和一个向量作为输入,它们可以根据这些输入来求解最小二乘问题,并返回解的系数。此外,Normal_equations 类还提供了一个函数来返回 Gram 矩阵,而 QR_factorization 类提供了一个函数来返回 QR 分解中的 R 矩阵的非零部分 R_1 。

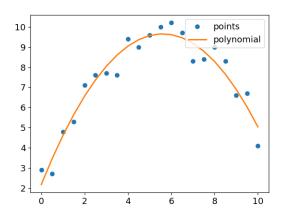
Problem A

头文件已经实现了使用正规方程组求解最小二乘问题。对于题目中所给的数据,运行程序,输出结果如下:

The results using normal equations are: a0 = 2.17572

a1 = 2.67041a2 = -0.238444

其中 a_0, a_1, a_2 是最佳近似二次多项式 $\hat{\varphi} = a_0 + a_1 x + a_2 x^2$ 的对应系数。所有数据点和对应的多项式图像如下所示。



Problem B

头文件已经实现了使用 QR 分解求解最小二乘问题。同时,对于相同的的数据,运行程序,输出结果如下:

The results using QR factorization are:

a0 = 2.17572

a1 = 2.67041

a2 = -0.238444

其中 a_0,a_1,a_2 是最佳近似二次多项式 $\hat{\varphi}=a_0+a_1x+a_2x^2$ 的对应系数。可以看出两种不同的算法得到了相同的结果(因此此处不再绘制图像),也从侧面反映了算法的正确和准确性。

进一步,输出正规方程组对应的格拉姆矩阵 G 以及 QR 分解对应的矩阵 R_1 的条件数如下:

The condition number of G is: 19002 The condition number of R1 is: 141.072

显然 G 的条件数要远远大于 R_1 的条件数,这也证实了题目所给的结论。