

# 间断有限元第四次作业报告

九所 韩若愚

2022.4.26

## 目录

<b>1</b>	<b>题目</b>	<b>2</b>
<b>2</b>	<b>算法</b>	<b>2</b>
2.1	真解 . . . . .	2
2.2	DG 格式 . . . . .	3
<b>3</b>	<b>限制器</b>	<b>5</b>
3.1	TVD 限制器 . . . . .	6
3.2	TVB 限制器 . . . . .	7
3.3	MPP 限制器 . . . . .	7
<b>4</b>	<b>数值结果</b>	<b>8</b>
4.1	$T = 0.4$ . . . . .	8
4.2	$T = 1.5$ . . . . .	11
<b>5</b>	<b>分析</b>	<b>11</b>
<b>6</b>	<b>代码</b>	<b>15</b>

# 1 题目

Consider the Burgers' equation

$$\begin{cases} u_t + (\frac{u^2}{2})_x = 0, & -1 \leq x \leq 1 \\ u(x, 0) = \frac{2}{3} + \frac{1}{3} \sin(\pi x) \end{cases}$$

with periodic boundary condition. Code up the DG scheme for  $P^1$  and  $P^2$ , together with 2nd and 3rd order SSP R-K method in time, respectively. Use uniform meshes in space. Put in a) TVD limiter, b) TVB limiter and c) MPP limiter, respectively. For each limiter,

1. Take the final time at  $T = 0.4$ . Show error tables of the  $L^2$  error and  $L^\infty$  error.
2. Take  $T = 1.5$ . Show pictures of the exact solution and the numerical solution.

# 2 算法

## 2.1 真解

由于方程是 Burgers 方程, 所以真解  $u$  沿特征线  $\frac{dx}{dt} = u$  不变。而特征线的斜率刚好是  $u$ , 所以特征线是直线。于是真解为  $u(x, t) = u(x - u(\xi, 0)t, 0)$ , 其中  $\xi$  为经过点  $(x, t)$  的特征线与  $t = 0$  的交点。这个真解是隐式给出的, 为了得到真解, 需要得到经过点  $(x, t)$  的特征线的斜率  $u(\xi, 0)$ 。

可以使用牛顿迭代法求  $\xi$ 。因为  $(x, t)$  和  $(\xi, 0)$  在同一条直线上, 特征线方程  $x = u(\xi, 0)t + \xi$  可改写为:

$$f(\xi) := x - u_0(\xi)t - \xi = 0$$

其中  $u_0(x) = u(x, 0)$ 。于是可以构造迭代公式:

$$\xi^{(n+1)} = \xi^{(n)} - \frac{f(\xi^{(n)})}{f'(\xi^{(n)})}$$

其中  $\xi^{(n)}$  表示第  $n$  个迭代值。

## 2.2 DG 格式

首先对单元  $[-1, 1]$  进行均匀剖分。假设将区间均匀剖分为  $n$  份, 令:

$$0 = x_{\frac{1}{2}} < x_{\frac{3}{2}} < \cdots < x_{n-\frac{1}{2}} < x_{n+\frac{1}{2}} = 1 \quad (1)$$

则第  $j$  个区间为:  $I_j = [x_{j-\frac{1}{2}}, x_{j+\frac{1}{2}}]$ , 每个区间的长度都为  $h = \frac{2}{n}$ 。记  $x_{j+1/2}^- = \lim_{x \in I_j, x \rightarrow x_{j+1/2}} x$ ,  $x_{j+1/2}^+ = \lim_{x \in I_{j+1}, x \rightarrow x_{j+1/2}} x$ 。

假设对固定的时间  $t$ , 所求数值解  $u_h$  存在的空间为:  $V_h^k := \{v : v|_{I_j} \in P^k(I_j), j = 1, \dots, N\}$ , 其中  $k$  为给定常数,  $P^k(I_j)$  为定义在  $I_j$  上的最高次项不超过  $k$  次的多项式空间。并假设检验函数  $v \in V_h^k$ , 用  $v$  乘以方程两端并在  $I_j$  上积分。由于方程中通量函数  $f(u) = \frac{u^2}{2}$  是非线性的, 在构造数值格式时需要要求当  $k = 0$  时, 格式退化为一阶单调 FD 格式, 于是空间离散后的半 DG 格式为:

$$\begin{aligned} & \int_{I_j} u_t v \, dx - \int_{I_j} \left(\frac{u^2}{2}\right) v_x \, dx \\ & + \hat{f}_{j+1/2} v(x_{j+1/2}^-) - \hat{f}_{j-1/2} v(x_{j-1/2}^+) = 0, \quad j = 1, \dots, N \end{aligned} \quad (2)$$

其中  $\hat{f}_{j+1/2}$  是单调数值通量, 保证在  $k = 0$  时格式退化为 1 阶单调格式。 $\hat{f}_{j+1/2} = \hat{f}(u_{j+1/2}^-, u_{j+1/2}^+)$ 。

在  $I_j$  上取定一组  $P^k(I_j)$  的基底  $\{\phi_j^l\}_{l=0}^k$ , 则数值解  $u_h$  在  $I_j$  上表示为:  $u_h(x, t) = \sum_{j=1}^N \sum_{l=0}^k u_j^l(t) \phi_j^l(x)$ , 求解  $u_h$  即求解系数  $u_j^l$ ,  $j = 1, \dots, N$ ,  $l = 0, \dots, k$ 。令检验函数  $v = \phi_j^m$ ,  $m = 0, \dots, k$ , 则方程组 (2) 变为:

$$\begin{aligned} & \sum_{l=0}^k \int_{I_j} \phi_j^l \phi_j^m \, dx u_j^l - \frac{1}{2} \sum_{p,q=0}^k \int_{I_j} \phi_j^p \phi_j^q (\phi_j^m)_x \, dx u_j^p u_j^q \\ & + \hat{f} \left( \sum_{l=0}^k u_j^l \phi_j^l(x_{j+1/2}), u_{j+1/2}^+ \right) \phi_j^m(x_{j+1/2}) \\ & - \hat{f} \left( u_{j-1/2}^-, \sum_{l=0}^k u_j^l \phi_j^l(x_{j-1/2}) \right) \phi_j^m(x_{j-1/2}) = 0, \quad j = 1, \dots, N \end{aligned} \quad (3)$$

这是关于向量  $\mathbf{u}_j = (u_j^0, \dots, u_j^k)$  的  $m$  维方程组。

为便于求解, 假设参考单元  $I = [-1, 1]$ , 对每个单元  $I_j$  都有一个到  $I$  的微分同胚  $\Phi_j : I_j \rightarrow I$ ,  $\xi := \Phi_j(x) = \frac{2}{h}(x - x_{j-1/2}) - 1$ 。在参考单元上

取定一组  $P^k(I)$  的基底  $\{\phi^l\}_{l=0}^k$ , 则由  $\Phi_j$  将  $\phi^l$  拉回到  $I_j$  上得到的函数组  $\{(\Phi_j^{-1})^*\phi^l\}$  也是  $P^k(I_j)$  的基底, 不妨就设为  $\{\phi_j^l\}$ 。于是每个单元  $I_j$  上的计算都可以在  $I$  上进行, 方程组 (3) 变为:

$$\begin{aligned} & \frac{h}{2} \sum_{l=0}^k \int_I \phi^l \phi^m d\xi u_j^l - \frac{1}{2} \sum_{p,q=0}^k \int_I \phi^p \phi^q (\phi^m)_\xi d\xi u_j^p u_j^q \\ & + \hat{f}(\sum_{l=0}^k u_j^l \phi^l(1), u_{j+1/2}^+) \phi^m(1) \\ & - \hat{f}(u_{j-1/2}^-, \sum_{l=0}^k u_j^l \phi^l(-1)) \phi^m(-1) = 0, \quad j = 1, \dots, N \end{aligned} \quad (4)$$

其中  $u_{j+1/2}^+ = \sum_{l=0}^k u_{j+1}^l \phi^l(-1)$ ,  $u_{j-1/2}^- = \sum_{l=0}^k u_{j-1}^l \phi^l(1)$ ,  $j$  为循环指标。

(4) 可以写为向量形式:

$$\begin{aligned} & \frac{h}{2} A \frac{d}{dt} \mathbf{u}_j = \frac{1}{2} \mathbf{u}_j B \mathbf{u}_j - C_j \\ & \frac{d}{dt} \mathbf{u}_j = \frac{2}{h} A^{-1} (\frac{1}{2} \mathbf{u}_j B \mathbf{u}_j - C_j) := L_j(\mathbf{u}_j) \end{aligned} \quad (5)$$

其中  $A$  为  $(k+1) \times (k+1)$  维矩阵,  $A_{ml} = \int_I \phi^m \phi^l d\xi$ ,  $B$  为三阶张量,  $B = \int_I \phi^p \phi^q (\phi^m)_\xi d\xi \omega^p \otimes \omega^q \otimes \omega^m$ , 其中  $\omega^i$  是取定的余切标架场, 在本例中即自然标架场的对偶标架场。 $C_j$  为  $m$  维向量,  $C_{j,m} = \hat{f}(\sum_{l=0}^k u_j^l \phi^l(1), u_{j+1/2}^+) \phi^m(1) - \hat{f}(u_{j-1/2}^-, \sum_{l=0}^k u_j^l \phi^l(-1)) \phi^m(-1)$ 。于是 (5) 可以用 R-K 法求解。求解前还需要得到  $\mathbf{u}_j$  的初值, 对初值  $u(x, 0)$  做到  $P^k(I_j)$  上的  $L^2$  投影: 对任意  $j = 1, 2, \dots, N$ ,  $m = 0, 1, \dots, k$ , 有

$$\int_{I_j} u(x, 0) \phi_j^m(x) dx = \int_{I_j} \sum_{l=0}^k u_j^l(0) \phi_j^l(x) \phi_j^m(x) dx.$$

为得到  $t_{n+1}$  时间层的数值解, 构造 SSPRK(2,2) 和 SSPRK(3,3) 格式

分别如下，其中  $u^n$  表示  $t = t_n$  时得到的系数向量：

$SSPRK(2, 2)$  :

$$\begin{aligned} u^{(0)} &= u^n \\ u^{(1)} &= u^{(0)} + \Delta t F(u^{(0)}) \\ u^{n+1} &= \frac{1}{2}u^{(0)} + \frac{1}{2}u^{(1)} + \frac{1}{2}\Delta t F(u^{(1)}) \end{aligned}$$

$SSPRK(3, 3)$  :

$$\begin{aligned} u^{(0)} &= u^n \\ u^{(1)} &= u^{(0)} + \Delta t F(u^{(0)}) \\ u^{(2)} &= \frac{3}{4}u^{(0)} + \frac{1}{4}u^{(1)} + \frac{1}{4}\Delta t F(u^{(1)}) \\ u^{n+1} &= \frac{1}{3}u^{(0)} + \frac{2}{3}u^{(2)} + \frac{2}{3}\Delta t F(u^{(2)}) \end{aligned}$$

同时为保证稳定性，对时间步长  $\Delta t$  的选取还要满足 CFL 条件。

### 3 限制器

由于真解在  $t \geq 1.5$  时会出现激波，高阶的数值方法求得的数值解会在间断附近产生振荡。为了消除振荡，在方法中添加合适的限制器，使得得到的数值解能够

- 在每个剖分单元  $I_j$ ,  $j = 1, \dots, N$  上保持原本数值解得到的单元平均：  
 $\bar{u}_j^{n+1} = \frac{1}{h} \int_{I_j} u_h^{n+1, pre} dx$ ，其中  $u_h^{n+1, pre}$  为  $t = t_{n+1}$  时刻  $I_j$  上未添加限制器时得到的数值解。
- 在真解光滑的区域保持原格式的收敛阶，在真解不连续的区域消除数值解产生的振荡。

对任意的单元  $I_j, j = 1, \dots, N$ ，设  $u_j^{pre}(x)$  为添加限制器之前得到的数值解， $\bar{u}_j$  为  $u_j^{pre}(x)$  在  $I_j$  上的单元平均， $u_h(x)$  为添加限制器后得到的数值解（由于都是对同一时间层进行讨论，均省略上标  $n$ ）。

由于  $u_j^{pre}(x) = \sum_{l=0}^k u_j^{l,pre} \phi_j^l(x) = \sum_{l=0}^k u_j^{l,pre} \phi^l(\xi)$ , 所以

$$\bar{u}_j = \frac{1}{h} \frac{dx}{d\xi} \sum_{l=0}^k \int_{I_j} \phi^l d\xi \cdot u_j^{l,pre}.$$

### 3.1 TVD 限制器

TVD 限制器要求数值解在单元平均的意义下的全变差半范不减:  $TV(\bar{u}^{n+1}) \leq TV(\bar{u}^n)$ , 其中  $\bar{u}^n = \sum_{j=1}^N \chi(I_j) \bar{u}_j^n$ ,  $\chi(I_j)$  为  $I_j$  的特征函数,  $TV(u) = \sum_{j \in \sigma} |u_{j+1} - u_j|$ ,  $\sigma$  为给定剖分。

记:

$$\begin{aligned} \tilde{u}_j &= u_j^{pre}(x_{j+1/2}^-) - \bar{u}_j \\ \tilde{\tilde{u}}_j &= \bar{u}_j - u_j^{pre}(x_{j-1/2}^+) \end{aligned}$$

TVD 限制器需要对这两个值进行修改。令:

$$m(a_1, \dots, a_l) = \begin{cases} s \min(|a_1|, \dots, |a_l|), & s = \text{sign}(a_1) = \dots = \text{sign}(a_l) \\ 0, & \text{otherwise} \end{cases}$$

则修改后的值为:

$$\begin{aligned} \tilde{u}_j^{(mod)} &= m(\tilde{u}_j, \bar{u}_{j+1} - \bar{u}_j, \bar{u}_j - \bar{u}_{j-1}) \\ \tilde{\tilde{u}}_j^{(mod)} &= m(\tilde{\tilde{u}}_j, \bar{u}_{j+1} - \bar{u}_j, \bar{u}_j - \bar{u}_{j-1}) \end{aligned}$$

于是得到两个条件:

$$\begin{cases} u_{j+1/2}^- - \bar{u}_j = \tilde{u}_j \\ \bar{u}_j - u_{j-1/2}^+ = \tilde{\tilde{u}}_j \end{cases}$$

其中  $u_{j+1/2}^- = u_h(x_{j+1/2}^-)$  为添加限制器后得到的数值解。再加上数值解需要保持原本的单元平均:  $\frac{1}{h} \int_{I_j} u_h(x) dx = \bar{u}_j$ , 一共三个条件。

当  $k = 1$  时, 数值解由  $\tilde{u}_j^{(mod)}$ ,  $\tilde{\tilde{u}}_j^{(mod)}$  两个条件就能唯一确定。同时  $\bar{u}_j = \frac{1}{2}(u_{j+1/2}^{pre,-} + u_{j-1/2}^{pre,+})$ , 所以  $\tilde{u}_j = \tilde{\tilde{u}}_j$ ,  $\tilde{u}_j^{(mod)} = \tilde{\tilde{u}}_j^{(mod)}$ , 所以单元平均不变, 第三个条件也能满足。

当  $k = 2$  时, 一共三个自由度, 三个条件, 刚好能够找到唯一的解。

### 3.2 TVB 限制器

TVB 限制器要求  $u^{pre}$  的单元平均  $\bar{u}$  的全变差半范有界:

$$TV(\bar{u}^n) \leq (1 + c\Delta t)TV(\bar{u}^{n-1}) \leq CTV(\bar{u}^0)$$

其中  $C$  是和终止时间  $T$  有关的常数。

TVB 限制器和 TVD 限制器基本相同, 只需要在 TVD 限制器中对函数  $m$  做修改:

$$\tilde{m}(a_1, \dots, a_l) = \begin{cases} a_1, & |a_1| \leq Mh^2 \\ m(a_1, \dots, a_l), & otherwise \end{cases}$$

其中  $M$  是 TVB 参数,  $M = c \cdot \max_i u_0''(x_i)$ ,  $x_i$  满足:  $u_0'(x_i) = 0$ 。

### 3.3 MPP 限制器

MPP 限制器要求下一时间层数值解单元平均的极值不超过上一时间层的极值:

$$\begin{aligned} \max_j \bar{u}_j^{n+1} &\leq \max_j \bar{u}_j^n \\ \min_j \bar{u}_j^{n+1} &\geq \min_j \bar{u}_j^n \end{aligned}$$

为保证添加限制器后得到的数值解在满足这个要求的同时又能保持原本的单元平均, 需要将  $\bar{u}_j^n$  用包括边界点的求积公式表示。设  $S = \{x_r\}_{r=1}^p$  是 Gauss-Lobatto 积分节点, 则  $\bar{u}_j^n = \sum_{r=1}^p \omega_r u_h^n(x_r)$ , 其中  $\omega_r$  是积分节点  $x_r$  对应的积分系数。

MPP 限制器为:

$$u_h(x) = \bar{u}_j + \theta_j(u_j^{pre}(x) - \bar{u}_j), \quad \theta_j \in [0, 1]$$

显然  $u_h(x)$  能保持原本数值解的单元平均。现在只需要选择合适的  $\theta_j$ 。

为满足 MPP 的要求, 必须有:

$$\begin{aligned} \bar{u}_j + \theta_j(M_j - \bar{u}_j) &\leq M \\ \bar{u}_j + \theta_j(m_j - \bar{u}_j) &\leq m \end{aligned}$$

其中  $M_j = \max_{x \in S} u_h^{pre}(x)$ ,  $m_j = \min_{x \in S} u_h^{pre}(x)$ ,  $M = \max_x u_0(x)$ ,  $m = \min_x u_0(x)$ 。

另外当  $M_j \leq M$ ,  $m_j \geq m$  时, 不需要改动  $u_h^{pre}$ , 所以

$$\theta_j = \min(\frac{M - \bar{u}_j}{M_j - \bar{u}_j}, \frac{\bar{u}_j - m}{\bar{u}_j - m_j}, 1)$$

## 4 数值结果

### 4.1 $T = 0.4$

当终止时刻  $T = 0.4$  时, 误差表如下。其中 TVB 参数  $M$  取为  $M = \pi^2/3$ 。



表 1:  $P^1$ 

DG without limiter				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	2.678e-3		7.895e-3	
40	6.941e-4	1.948	2.126e-3	1.893
80	1.765e-4	1.975	5.537e-4	1.941
160	4.448e-5	1.988	1.413e-4	1.970
320	1.116e-5	1.995	3.566e-5	1.986
DG with TVD				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	8.241e-3		2.781e-2	
40	2.129e-3	1.953	8.176e-3	1.766
80	5.355e-4	1.991	1.886e-3	2.116
160	1.358e-4	1.979	7.163e-4	1.397
320	3.395e-5	2.000	2.160e-4	1.730
DG with TVB				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	2.678e-3		9.763e-3	
40	6.941e-4	1.948	2.616e-3	1.900
80	1.765e-4	1.975	6.791e-4	1.946
160	4.448e-5	1.988	1.729e-4	1.974
320	1.116e-5	1.995	4.359e-5	1.988
DG with MPP				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	3.191e-3		1.330e-2	
40	7.804e-4	2.032	2.874e-3	2.210
80	1.917e-4	2.025	6.904e-4	2.058
160	4.718e-5	2.023	1.741e-4	1.988
320	1.166e-5	2.012	4.474e-5	1.960

表 2:  $P^2$ 

DG without limiter				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	1.472e-4		7.674e-4	
40	1.914e-5	2.943	1.027e-4	2.902
80	2.442e-6	2.970	1.383e-5	2.893
160	3.082e-7	2.986	1.759e-6	2.975
320	3.896e-8	2.984	2.342e-7	2.909
DG with TVD				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	1.635e-2		3.268e-2	
40	4.483e-3	1.867	1.043e-2	1.648
80	1.233e-3	1.862	3.497e-3	1.577
160	3.311e-4	1.897	1.529e-3	1.194
320	8.525e-5	1.957	4.484e-4	1.770
DG with TVB				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	1.470e-4		1.257e-3	
40	1.913e-5	2.942	1.709e-4	2.879
80	2.442e-6	2.970	2.267e-5	2.914
160	3.081e-7	2.987	2.880e-6	2.977
320	3.897e-8	2.983	3.766e-7	2.935
DG with MPP				
n	$L^2$ error	order	$L^\infty$ error	order
20	1.560e-4		1.252e-3	
40	1.945e-5	3.004	1.709e-4	2.873
80	2.474e-6	2.975	2.267e-5	2.914
160	3.101e-7	2.996	2.880e-6	2.977
320	3.914e-8	2.986	3.767e-7	2.935

## 4.2 $T = 1.5$

当  $T = 1.5$  时, 各个方法得到的数值解和真解图像如下, 其中数值解的图像由每个单元的中点  $x_j = (x_{j-1/2} + x_{j+1/2})/2$  处的值作为节点, 然后把每个相邻的节点连线得到, 网格划分为 160 个单元。

当不使用限制器时, 得到的图像及部分间断区域放大为:

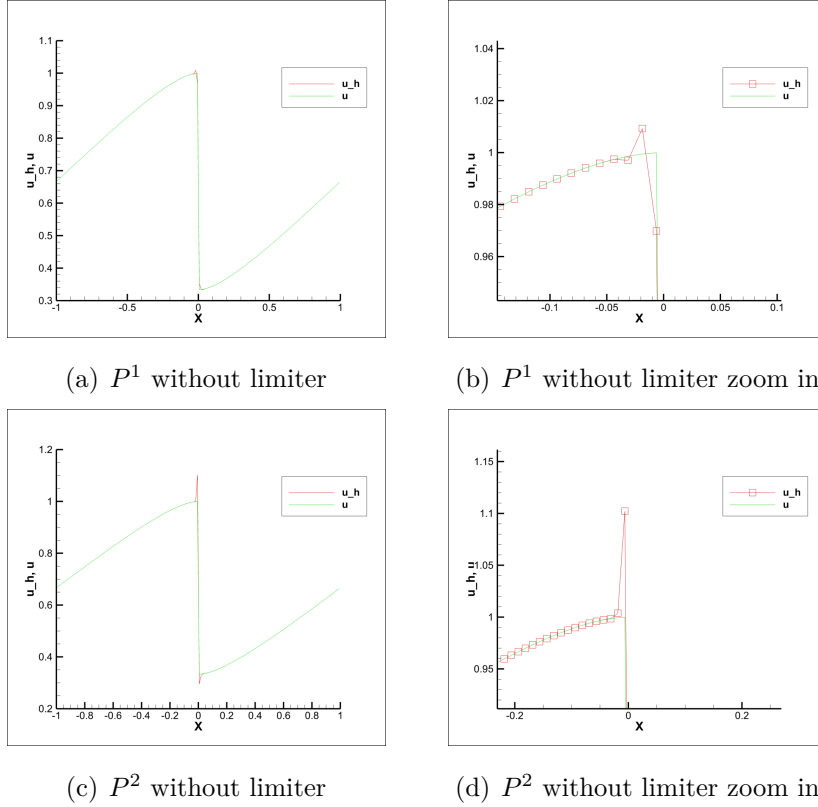
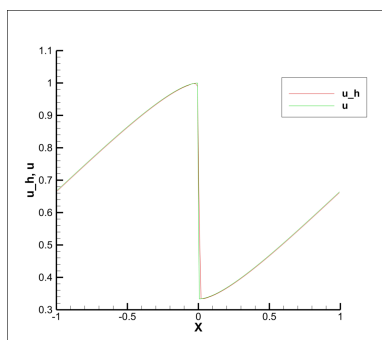
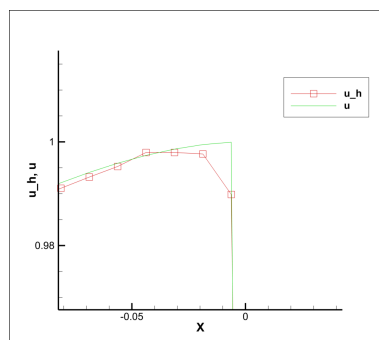
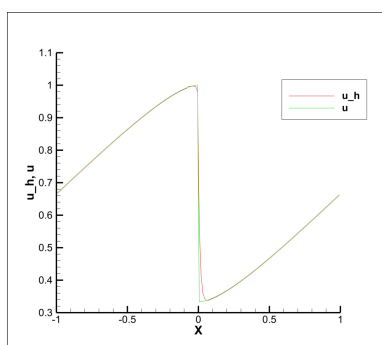
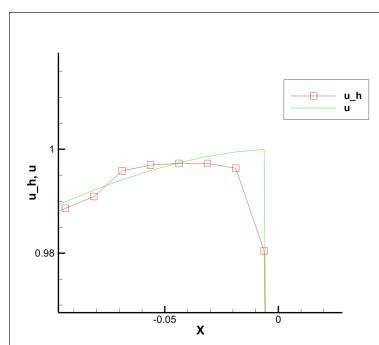


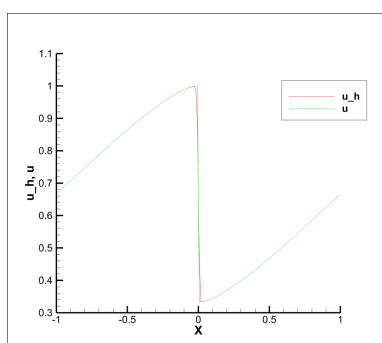
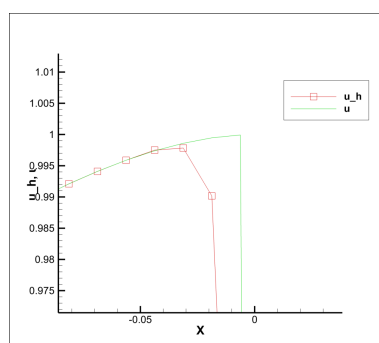
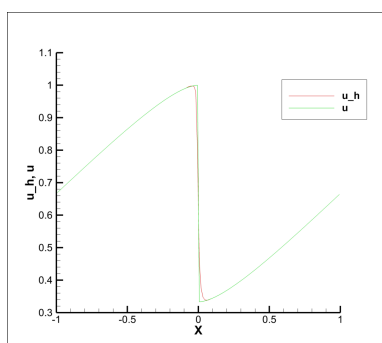
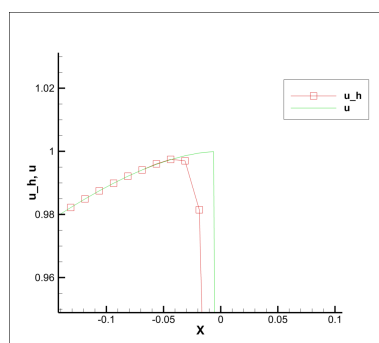
图 1: DG without limiter at  $T = 1.5$

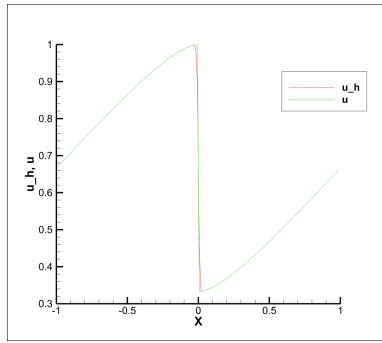
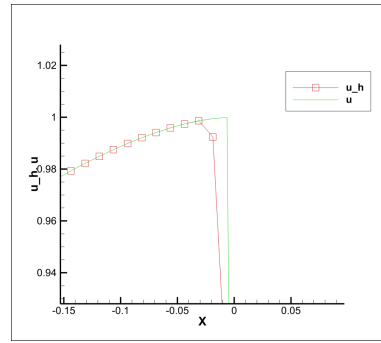
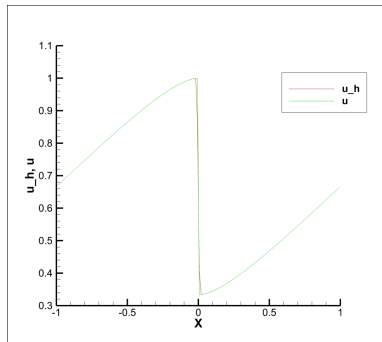
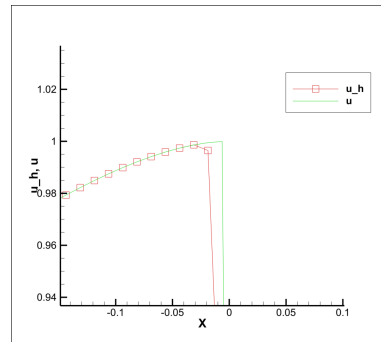
当使用 TVD、TVB、MPP 限制器时, 得到的结果见图 2、3、4:

## 5 分析

当  $T = 0.4$  时, 真解没有间断, 限制器都保持了较高的收敛阶。当  $k = 1$  时, TVD、TVB、MPP 限制器在  $L^2$  范数下都保持了没有限制器时 DG 格式的二阶收敛阶, 在  $L^\infty$  范数下, 只有添加了 TVD 限制器的结果对收敛阶

(a)  $P^1$  with TVD limiter(b)  $P^1$  with TVD limiter zoom in(c)  $P^2$  with TVD limiter(d)  $P^2$  with TVD limiter zoom in图 2: DG with TVD limiter at  $T = 1.5$

(a)  $P^1$  with TVB limiter(b)  $P^1$  with TVB limiter zoom in(c)  $P^2$  with TVB limiter(d)  $P^2$  with TVB limiter zoom in图 3: DG with TVB limiter at  $T = 1.5$

(a)  $P^1$  with MPP limiter(b)  $P^1$  with MPP limiter zoom in(c)  $P^2$  with MPP limiter(d)  $P^2$  with MPP limiter zoom in图 4: DG with MPP limiter at  $T = 1.5$

有较大的影响，其他限制器的收敛阶都在二阶左右。当  $k = 2$  时，TVD 限制器在  $L^2$  和  $L^\infty$  范数下的表现都不是很好，原本三阶的精度在添加 TVD 限制器后最高不会超过二阶。但是 TVB 和 MPP 限制器仍然能够保持接近三阶的高精度。这种情况主要是由于在真解的极值点附近 TVD 限制器最高只能有一阶精度造成的，而 TVB 和 MPP 限制器放宽了对数值解的要求。

当  $T = 1.5$  时会出现激波，在  $x = 0$  的位置会出现间断，DG 格式求得的数值解在间断处会产生振荡现象。TVD、TVB、MPP 限制器都能消除振荡，但是效果不同。TVD 限制器在间断附近耗散比较大，和真解不是非常吻合。TVB 和 MPP 限制器对真解的逼近效果比较好。

## 6 代码

本次报告程序使用 C++ 编译。

```

1      #include <iostream>
2      #include <cmath>
3      #include <fstream>
4      using namespace std;
5
6      //先定义一些全局的变量
7      const int n = 160;    //划分单元个数
8      const int k = 1;      //多项式最高次项次数
9      const double h = (double) 2/n;    //空间步长
10     const double dt = (double) h * h ;    //时间
        步长
11     const double pi = 3.1415926;
12
13     double p[n+1]; //节点位置,  $p_j = j * h = x_{\{j$ 
         $+1/2\}$ ,  $j = 0, 1, \dots, n$ 
14     //存储不变的系数矩阵
15
16     const double lobattopoint[5] = {-1.0,
```

```

-0.6546536707079771, 0, 0.6546536707079771,
    1.0};
17  const double lobattoco[5] = {0.1,
    0.5444444444444444, 0.7111111111111111,
    0.5444444444444444, 0.1};
18
19  //*****函数声明*****//
20  double u_0(double y);    //初值
21  double u_exact(double y, double t);    //真解
22  double f(double y); //通量函数
23  double phi(int l, double y);    //参考单元基函
    数
24  double** initial();    //计算初始时刻 $u_j$ 
25  double* cellaverage(double** un); //求单元平均
26  double minimal(double a1, double a2, double a3
    );
27  double** modify(double** un);
28  double flux(double ul, double ur); //数值通量
    计算
29  double** L(double** ut);    //用于计算RK的函
    数,  $u_t = F(u)$ 
30  double** RK22(double** un);    //2步二阶RK
31  double** RK33(double** un);
32  double** RK(int k, double** un);
33  //*****声明完毕*****//
34
35  int main()
36  {
37  int i, j, l;
38  double t, temp1, temp2, norm1, norm2, xi;
39  double T = 1.5;

```



```
40     double** u1 = new double* [n];
41     double** u2 = new double* [n];
42     for (i=0; i<n; i++)
43     {
44         u1[i] = new double [k+1];
45         u2[i] = new double [k+1];
46     }
47     for (j=0; j<=n; j++)
48     {
49         p[j] = j * h - 1;
50     }
51
52
53     u1 = initial();
54     t = 0;
55     while(t<T - 1e-10)
56     {
57
58         t = t + dt;
59         u2 = RK(k, u1);
60
61         u1 = u2;
62         cout<<t<<endl;
63     }
64
65     /*
66     norm1 = 0;
67     norm2 = 0;
68     for (j=1; j<=n; j++)
69     {
70
```

```
71     for (i=0; i<5; i++)
72     {
73         xi = lobattopoint[i];
74         temp1 = 0;
75         for (l=0; l<=k; l++)
76         {
77             temp1 = temp1 + u1[j-1][l] * phi(l,xi);
78         }
79
80         temp2 = h * (xi + 1) / 2. + p[j-1];
81         temp1 = u_exact(temp2,T) - temp1;
82
83         if (abs(temp1) > norm2)
84         {
85             norm2 = abs(temp1);
86         }
87
88         temp1 = temp1 * temp1;
89         norm1 = norm1 + lobattoco[i] * temp1;
90     }
91
92 }
93
94 norm1 = norm1 * h / 2.;
95 norm1 = sqrt(norm1);
96
97 cout<<"L2="<<norm1<<endl<<"Linf="<<norm2<<endl
98     ;//*/
99
100 {
101     const char* fn = "DGLecture\\homework4\\TVD.
102         plt";
103     remove(fn);
```

```

100     fstream f, f1;
101     f.open(fn, ios::out | ios::app);
102     f<<"VARIABLES="<<"X"<<" , "<<"u_h"<<" , "<<"u"<<
        endl;
103     for (j=1; j<=n; j++)
104     {
105         temp1 = 0;
106         temp2 = 0;
107         for (l=0; l<=k; l++)
108         {
109             temp1 = temp1 + u1[j-1][l] * phi(l,-1);
110             temp2 = temp2 + u1[j-1][l] * phi(l,1);
111         }
112         f<<"\t"<<(p[j-1] + p[j])/2.0<<"\t"<<temp1<<"\t
            "<<u_exact((p[j-1] + p[j])/2.0,T)<<endl;
113
114     }
115     f.close();
116 }
117
118     for (i=0; i<n; i++)
119     {
120         delete [] u1[i];
121         delete [] u2[i];
122     }
123     delete [] u1;
124     delete [] u2;
125
126     system("pause");
127 }
128

```

```
129     double u_0(double y)
130     {
131         return sin(pi*y) / 3.0 + 2.0 / 3.0 ;
132     }
133
134     double u_exact(double y, double t)
135     {
136         int time=1;
137         double ans, xi1=0, xi2=0.1;
138         double e = 1e-6;
139
140         //if (t==1.5) //1.5时刻发生激波，单独算
141         {
142             if (y < -1+2*t/3.0)
143             {
144                 y = y+2;
145             }
146         }
147
148         while(abs(xi1 - xi2)>e)
149         {
150             xi1 = xi2;
151             xi2 = xi1 + ( y - u_0(xi1) * t - xi1 ) / (t *
                pi * cos(pi*xi1)/3.0 + 1);
152             time++;
153             if (time > 10000)
154             {
155                 cout<<"error"<<endl;
156                 cout<<y<<endl;
157                 break;
158             }
```

```
159     }
160     ans = u_0(xi2);
161
162     return ans;
163 }
164
165 double f(double y)
166 {
167     return y * y / 2;
168 }
169
170 double phi(int l, double y)
171 {
172     if (l==0)
173     {
174         return 1;
175     }
176     else if (l == 1)
177     {
178         return y;
179     }
180     else if (l == 2)
181     {
182         return (3*y*y - 1)/2;
183     }
184     else{
185         return 0;
186     }
187 }
188
189 double** initial()
```

```
190     {
191         double ans , temp;
192         int j , l , m;
193         double** ut = new double* [n];
194         double* Bt = new double [n];
195         for (j=0; j<n; j++)
196         {
197             ut[j] = new double [k+1];
198         }
199
200         for (j=1; j<=n; j++)
201         {
202             for (m=0; m<=k; m++)
203             {
204                 ans = 0;
205                 for (l=0; l<5; l++)
206                 {
207                     temp = h * (lobattopoint[l] + 1)/2 + p[j-1];
208                     ans = ans + lobattoco[l] * u_0(temp) * phi(m,
209                             lobattopoint[l]);
210                 }
211                 ans = ans / 2;
212                 Bt[m] = ans;
213             }
214
215             double A[3][3] = {{1,0,0},{0,3,0},{0,0,5}};
216             for (m=0; m<=k ;m++)
217             {
218                 ut[j-1][m] = 0;
219                 for (l=0; l<=k; l++)
220                 {
```

```
220         ut[j-1][m] = ut[j-1][m] + A[m][l] * Bt[l];
221     }
222 }
223
224 }
225
226 delete [] Bt;
227
228 return ut;
229 }
230
231 double* cellaverage(double** un)
232 {
233     int j, l;
234     double* ca = new double[n];
235     double D[3];
236
237     for (j=0; j<3; j++)
238     {
239         D[j] = 0;
240         for (l=0; l<5; l++)
241         {
242             D[j] = D[j] + lobattoco[l]*phi(j,lobattopoint[l]);
243         }
244     }
245     for (j=1; j<=n; j++)
246     {
247         ca[j-1] = 0;
248         for (l=0; l<=k; l++)
249         {
```

```
250     ca[j-1] = ca[j-1] + D[1] * un[j-1][1];
251     }
252     ca[j-1] = ca[j-1] / 2.0;
253     }
254
255     return ca;
256 }
257
258 double minimal(double a1, double a2, double a3
259               )
260 {
261     double ans, temp;
262     if (a1 > 0)
263     {
264         if (a2 > 0 && a3 > 0)
265         {
266             temp = min(a2, a3);
267             ans = min(temp, a1);
268         }
269         else{
270             ans = 0;
271         }
272     }
273     else{
274         if (a2 < 0 && a3 < 0)
275         {
276             temp = min(abs(a2), abs(a3));
277             ans = - min(abs(a1), temp);
278         }
279         else{
280             ans = 0;
```



```
280     }
281     }
282
283     return ans;
284 }
285
286 double** modify(double** un)
287 {
288     int j, l, r;
289     double** mod = new double* [n];
290     for (j=1; j<=n; j++)
291     {
292         mod[j-1] = new double [k+1];
293     }
294
295     double u1, u2;
296     double* ca = new double [n];
297
298     ca = cellaverage(un);
299
300     for (j=1; j<=n; j++)
301     {
302         u1 = 0;
303         u2 = 0;
304         for (l=0; l<=k; l++)
305         {
306             u1 = u1 + un[j-1][l] * phi(l,1);
307             u2 = u2 + un[j-1][l] * phi(l,-1);
308         }
309
310         u1 = u1 - ca[j-1];
```

```
311         u2 = ca[j-1] - u2;
312
313         if (j == 1)
314         {
315             r = j;
316             l = n-1;
317         }
318         else if(j == n)
319         {
320             r = 0;
321             l = j-2;
322         }
323         else{
324             r = j;
325             l = j-2;
326         }
327         u1 = minimal(u1, ca[r] - ca[j-1], ca[j-1]- ca[
328             l]);
329         u2 = minimal(u2, ca[r] - ca[j-1], ca[j-1]- ca[
330             l]);
331
332         u1 = u1 + ca[j-1];
333         u2 = ca[j-1] - u2;
334
335         if (k == 1)
336         {
337             mod[j-1][0] = (u1 + u2)/2.0;
338             mod[j-1][1] = (u1 - u2)/2.0;
339         }
340         else if (k == 2)
341         {
```

```
340     mod[j-1][0] = ca[j-1];
341     mod[j-1][1] = (u1 - u2)/2.0;
342     mod[j-1][2] = (u1 + u2)/2.0 - ca[j-1];
343     }
344     }
345
346     delete [] ca;
347     return mod;
348 }
349
350 double flux(double ul, double ur)
351 {
352     double ans, alpha;
353     int i, l;
354     if ( ul <= ur)
355     {
356         //ans = f(ul); //Godnov
357         alpha = ur; //Lax-Friedrichs
358     }
359     else{
360         //ans = f(ul);
361         alpha = ul;
362     }
363
364     ans = f(ul) + f(ur) - alpha * (ur - ul);
365     ans = ans * 0.5;
366
367     return ans;
368 }
369
370 double** L(double** ut)
```

```
371     {
372     int i , j , l , m, p, q;
373     double ul , ur;
374     double** ans = new double* [n];
375     for ( i=0; i<n; i++)
376     {
377     ans[i] = new double [k+1];
378     }
379
380     double A[3] = {1,3,5};
381     double B[3][3][3] =
           {{ {0,0,0},{0,0,0},{0,0,0}},
            { {2,0,0},{0,2.0/3.0,0},{0,0,2.0/5.0}},
            { {0,2,0},{2,0,4.0/5.0},{0,4.0/5.0,0}} };
382
383
384     for ( j=1; j<=n; j++)
385     {
386     for (m=0; m<=k; m++)
387     {
388     ans[j-1][m] = 0;
389
390     for (p=0; p<=k; p++)
391     {
392     for (q=0; q<=k; q++)
393     {
394     ans[j-1][m] = ans[j-1][m] + ut[j-1][p] * B[m][
           p][q] * ut[j-1][q];
395     }
396     }
397     ans[j-1][m] = ans[j-1][m] / 2;
```

```
398
399     //计算第一个数值通量
400     {
401         ul = 0;
402         ur = 0;
403         q = j;
404         if (q == n)
405         {
406             q = 0;
407         }
408         for (l=0; l<=k; l++)
409         {
410             ul = ul + ut[j-1][l] * phi(l,1);
411             ur = ur + ut[q][l] * phi(l,-1);
412         }
413         ans[j-1][m] = ans[j-1][m] - flux(ul,ur) * phi(
            m,1);
414
415     }
416
417     //计算第二个数值通量
418     {
419         ul = 0;
420         ur = 0;
421
422         p = j-2;
423         if (p == -1)
424         {
425             p = n-1;
426         }
427         for (l=0; l<=k; l++)
```

```
428     {
429         ul = ul + ut[p][l] * phi(l,1);
430         ur = ur + ut[j-1][l] * phi(l,-1);
431     }
432     ans[j-1][m] = ans[j-1][m] + flux(ul,ur) * phi(
        m,-1);
433 }
434
435     ans[j-1][m] = ans[j-1][m] * A[m] / h;
436 }
437 }
438
439     return ans;
440 }
441
442     double** RK22(double** un)
443     {
444         int j,l,m;
445         double ul;
446         double** ans = new double* [n];
447         for (j=0; j<n; j++)
448         {
449             ans[j] = new double [k+1];
450         }
451         double** u0 = new double* [n];
452         double** u1 = new double* [n];
453         double** u2 = new double* [n];
454
455         for (j=0; j<n; j++)
456         {
457             u0[j] = new double [k+1];
```

```
458     u1[j] = new double [k+1];
459     u2[j] = new double [k+1];
460 }
461
462     for (j=1; j<=n; j++)
463     {
464         for (l=0; l<=k; l++)
465         {
466             u0[j-1][l] = un[j-1][l];
467         }
468     }
469     u0 = modify(u0);
470
471     u1 = L(u0);
472     for (j=1; j<=n; j++)
473     {
474         for (l=0; l<=k; l++)
475         {
476             u1[j-1][l] = u1[j-1][l] * dt + u0[j-1][l];
477         }
478     }
479     u1 = modify(u1);
480
481
482     u2 = L(u1);
483     for (j=1; j<=n; j++)
484     {
485         for (l=0; l<=k; l++)
486         {
487             u2[j-1][l] = u0[j-1][l] * 0.5 + u1[j-1][l] *
                0.5 + u2[j-1][l] * 0.5 * dt;
```

```
488     ans[j-1][1] = u2[j-1][1];
489     }
490     }
491     ans = modify(ans);
492
493
494     delete [] u0;
495     delete [] u1;
496     delete [] u2;
497
498     return ans;
499 }
500
501 double** RK33(double** un)
502 {
503     int j,l,m;
504     double ul;
505     double** ans = new double* [n];
506     for (j=0; j<n; j++)
507     {
508         ans[j] = new double [k+1];
509     }
510     double** u0 = new double* [n];
511     double** u1 = new double* [n];
512     double** u2 = new double* [n];
513     double** u3 = new double* [n];
514
515     for (j=0; j<n; j++)
516     {
517         u0[j] = new double [k+1];
518         u1[j] = new double [k+1];
```



```
519         u2[j] = new double [k+1];
520         u3[j] = new double [k+1];
521     }
522
523     for (j=1; j<=n; j++)
524     {
525         for (l=0; l<=k; l++)
526         {
527             u0[j-1][l] = un[j-1][l];
528         }
529     }
530     u0 = modify(u0);
531
532     u1 = L(u0);
533     for (j=1; j<=n; j++)
534     {
535         for (l=0; l<=k; l++)
536         {
537             u1[j-1][l] = u1[j-1][l] * dt + u0[j-1][l];
538         }
539     }
540     u1 = modify(u1);
541
542
543     u2 = L(u1);
544     for (j=1; j<=n; j++)
545     {
546         for (l=0; l<=k; l++)
547         {
548             u2[j-1][l] = u0[j-1][l] * 3 / 4 + u1[j-1][l]
                    / 4 + u2[j-1][l] * dt / 4;
```

```
549     }
550     }
551     u2 = modify(u2);
552
553     u3 = L(u2);
554     for (j=1; j<=n; j++)
555     {
556         for (l=0; l<=k; l++)
557         {
558             u3[j-1][l] = u0[j-1][l] / 3 + 2 * u2[j-1][l] /
                    3 + 2 * dt * u3[j-1][l] / 3;
559             ans[j-1][l] = u3[j-1][l];
560         }
561     }
562     ans = modify(ans);
563
564
565     delete [] u0;
566     delete [] u1;
567     delete [] u2;
568     delete [] u3;
569
570     return ans;
571 }
572
573 double** RK(int k, double** un)
574 {
575     double** u2;
576     if ( k == 1 )
577     {
578         u2 = RK22(un);
```

```
579         }  
580         else if (k == 2)  
581         {  
582             u2 = RK33(un);  
583         }  
584         else {  
585             ;  
586         }  
587  
588         return u2;  
589     }
```