计算流体力学作业二

黄晃 数院 1701210098

2018年6月7日

1 问题

 $[-\pi,\pi]^3$ 中周期边值的不可压流体的计算. 考虑 3D 涡-向量势公式

$$\begin{cases} \frac{\partial \omega}{\partial t} + \nabla \times (\omega \times \mathbf{u}) = \nu \triangle \omega \\ \omega = \nabla \mathbf{u}, \nabla \cdot \mathbf{u} = 0 \\ \mathbf{u}(\mathbf{x}, 0) = \mathbf{u}_0(\mathbf{x}). \end{cases}$$

1.1 数值算法思路

以一阶 Euler 为例 (之后替换成四阶显示 Runge-Kutta 方法):

- $\mathbf{M} \triangle_h \psi^n = \omega^n$
- 计算 $\mathbf{u}^n = \nabla_h \psi^n$
- 通过 $\frac{\omega^{n+1}-\omega^n}{\tau}+\nabla_h\times(\omega^n\times\mathbf{u}^n)=\nu\triangle\omega^n$ 计算 ω^{n+1}

1.2 四阶 Runge-Kutta

记 $f(\omega) = \nu \triangle \omega - \nabla_h \times (\omega \times \mathbf{u})$ 则半离散问题为

$$\frac{d\omega}{dt} = f(\omega)$$

四阶 Runge-Kutta 方法可以写作

$$\omega^{n+1} = \omega^n + \frac{1}{6}(k_1 + 2k_2 + 2k_3 + k_4)$$

$$k_1 = \tau f(\omega^n),$$

$$k_2 = \tau f(\omega^n + \frac{k_1}{2}),$$

$$k_3 = \tau f(\omega^n + \frac{k_2}{2}),$$

$$k_4 = \tau f(\omega^n + k_3).$$

2 伪谱方法

对于周期函数 f(x), 其傅里叶展开为

$$f(x) = \sum_{m=-\infty}^{\infty} \hat{f}_m e^{1jmx}, \ x \in (-\pi, \pi)$$

其中

$$\hat{f}_m = \frac{1}{2\pi} \int_{-\pi}^{\pi} f(x)e^{-1jmx} dx.$$

伪谱法实际上相当于考虑 f 在空间 S_n 中的投影

$$I_n(f(x)) = \sum_{m=-n}^{n-1} \hat{f}_m e^{1jm}x, \ x \in (-\pi, \pi)$$

基函数 取插值节点为 $x_{i,j,k} = (\frac{(i+1/2)\pi}{n}, \frac{(j+1/2)\pi}{n}, \frac{(j+1/2)\pi}{n})$ $i, j, k = -n, -n+1, \dots, n-1$ 那么有

$$I_n(f(x)) = \sum_{i,j,k=0}^{2n-1} f(x_{i,j,k})g_{i,j,k}(x), \ x \in (-\pi,\pi)$$

其中 $g_{i,j,k}(x)$ 是 S_n 中满足 $g_{i,j,k}(x_{i1,j1,k1}) = \delta_{(i,j,k)(i1,j1,k1)}$ 的三角多项式.

利用正交性, 我们有

$$g_{i,j,k}(x) = \frac{1}{(2n)^3} \sum_{p,l,m=-n}^{n-1} e^{j(p,l,m)(x-x_{i,j,k})}$$

为了简洁起见, 下面在不引起混淆的情况下, 用 p 代替 (p,l,m), 用 i 代替 (i,j,k).

因此我们有

$$I_n f(x) = \sum_{i=0}^{2n-1} f(x_i) \frac{1}{(2n)^3} \sum_{p=-n}^{n-1} e^{jp(x-x_i)}$$

$$= \sum_{p=-n}^{n-1} e^{jp(x+\pi)} \frac{1}{(2n)^3} \sum_{i=0}^{2n-1} f(x_i) e^{-jp(x_i+\pi)}$$
(1)

3

若我们记

$$\hat{f}_p = \frac{1}{(2n)^3} \sum_{i=0}^{2n-1} f(x_i) e^{-jp(x_i + \pi)}$$

则

$$I_n(f(x)) = \sum_{n=-n}^{n-1} \hat{f}_p e^{jp(x+\pi)}$$

注意到在节点 x_i 上有 $I_n f(x_i) = f(x_i)$) 成立,所以我们建立 f_i , $i = 0, 1, \dots, 2n-1$ 与 \hat{f}_p , $p = -n, -n+1, \dots, n-1$ 之间的一个一一映射.

将 x_i 的值代入, 我们有

$$f_{i} = \sum_{p=-n}^{n-1} \hat{f}_{p} e^{jp(i+1/2)\pi/n}, \ i = -n, -n+1 \cdots, n-1$$

$$\hat{f}_{p} = \frac{1}{(2n)^{3}} \sum_{i=0}^{2n-1} f(x_{i}) e^{-jp(i+1/2)\pi/n}, \ p = -n, -n+1 \cdots, n-1$$
(2)

投影 $I_n(f)$ 写成

$$I_n f(x) = \sum_{p=-n}^{n-1} \hat{f}_p e^{jpx}$$

2.1 1 维情况下对奇偶性质的保持

偶函数 对 1 维的长为 2n 的偶序列 $\{f_{-n}, f_{-n+1}, \dots, f_{n-1}\}$, 即 $f_k = f_{-1-k}$, 有

$$\hat{f}_p = \frac{1}{2n} \sum_{i=-n}^{n-1} f_i e^{-jp(i+1/2)\pi/n}$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} f_i e^{-jp(i+1/2)\pi/n} + f_{-1-i} e^{-jp(-1-i+1/2)\pi/n}$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} f_i (e^{-jp(i+1/2)\pi/n} + e^{-jp(-i-1/2)\pi/n})$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} 2f_i \cos(p(i+1/2)\pi/n)$$

所以有 $\hat{f}_p = \hat{f}_{-p}$. 且 $\hat{f}_{-n} = \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} 2f_i \cos(-(i+1/2)\pi) = 0$ 而对 $\hat{f}_p = \hat{f}_{-p}$ 的频谱,假设其满足 $\hat{f}_{-n} = 0$,则其逆变换的结果 f_i 有

$$f_{i} = \sum_{p=-n}^{n-1} \hat{f}_{p} e^{jp(i+1/2)\pi/n}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} \hat{f}_{p} e^{jp(i+1/2)\pi/n} + \hat{f}_{-p} e^{j(-1-p)(i+1/2)\pi/n} + \hat{f}_{0}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} \hat{f}_{p} (e^{jp(i+1/2)\pi/n} + e^{j(-1-p)(i+1/2)\pi/n}) + \hat{f}_{0}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} \hat{f}_{p} 2\cos(p(i+1/2)\pi/n) + \hat{f}_{0}$$

则 $f_k = f_{-1-k}$ 成立

奇函数 对于奇序列, 即 $f_k = -f_{-1-k}$,

$$\hat{f}_p = \frac{1}{2n} \sum_{i=-n}^{n-1} f_i e^{-jp(i+1/2)\pi/n}$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} f_i e^{-jp(i+1/2)\pi/n} + f_{-1-i} e^{-jp(-1-i+1/2)\pi/n}$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} f_i (e^{-jp(i+1/2)\pi/n} - e^{-jp(-i-1/2)\pi/n})$$

$$= \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} -2j f_i \sin(p(i+1/2)\pi/n)$$

其中 $\hat{f}_0 = 0$, 我们实际存储 $\{b_0, b_1, \cdots, b_{n-1}\} = \{1j\hat{f}_1, 1j\hat{f}_2, \cdots, 1j\hat{f}_{n-1}, -1j\hat{f}_{-n}\}$ 则有 $b_p = \frac{1}{2n} \sum_{i=0}^{n-1} 2f_i \sin((p+1)(i+1/2)\pi/n)$

而对 $\hat{f}_p = -\hat{f}_{-p}$ 的频谱, 假设其满足 $\hat{f}_0 = 0$, 则其逆变换的结果 f_i 有

$$f_{i} = \sum_{p=-n}^{n-1} \hat{f}_{p} e^{jp(i+1/2)\pi/n}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} \hat{f}_{p} e^{jp(i+1/2)\pi/n} + \hat{f}_{-p} e^{j(-1-p)(i+1/2)\pi/n} + \hat{f}_{-n} e^{-j(i+1/2)\pi}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} \hat{f}_{p} (e^{jp(i+1/2)\pi/n} - e^{j(-1-p)(i+1/2)\pi/n}) + (-1)^{i-1} * 1j\hat{f}_{-n}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} 2j\hat{f}_{p} \sin(p(i+1/2)\pi/n) + (-1)^{i} * (-1j)\hat{f}_{-n}$$

$$= \sum_{p=1}^{n-1} 2b_{p-1} \sin(p(i+1/2)\pi/n) + (-1)^{i}b_{n-1}$$

$$= \sum_{p=0}^{n-2} 2b_{p} \sin((p+1)(i+1/2)\pi/n) + (-1)^{i}b_{n-1}$$

则 $f_k = -f_{-1-k}$ 成立

2.2 FFTW

提供了1维的实奇(偶)函数的DFT(Type-2,3DCT,DST)

REDFT01:
$$(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \to (b_0, b_1, \dots, b_{n-1})$$

$$b_p = 2 \sum_{i=0}^{n-1} a_i \cos(p(i+1/2)/n), \ p = 0, 1 \dots, n-1$$
(3)

REDFT10:
$$(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \to (b_0, b_1, \dots, b_{n-1})$$

$$b_p = a_0 + \sum_{i=1}^{n-1} a_i \cos((p+1/2)i/n), \ p = 0, 1 \dots, n-1$$
(4)

RODFT01:
$$(a_0, a_1, \dots, a_{n-1}) \to (b_0, b_1, \dots, b_{n-1})$$

$$b_p = 2 \sum_{i=0}^{n-1} a_i \sin((p+1)(i+1/2)/n), \ p = 0, 1 \dots, n-1$$
(5)

$$RODFT10: (a_0, a_1, \cdots, a_{n-1}) \to (b_0, b_1, \cdots, b_{n-1})$$

$$b_p = (-1)^p a_{n-1} + \sum_{i=0}^{n-2} a_i \sin((p+1/2)(i+1)/n), \ p = 0, 1 \cdots, n-1$$
(6)

对于 1 维情形, 令 N=2n, 对偶的序列有

$$[\hat{f}_0, \hat{f}_1, \cdots, \hat{f}_{n-1}] = \frac{1}{2n} REDFT01([f_0, f_1, \cdots, f_{n-1}])$$

$$[f_0, f_1, \cdots, f_{n-1}] = REDFT10([\hat{f}_0, \hat{f}_1, \cdots, \hat{f}_{n-1}])$$
(7)

对奇的序列有

$$[1j\hat{f}_{1}, 1j\hat{f}_{2}, \cdots, \hat{f}_{n-1}, -1j\hat{f}_{-n}] = \frac{1}{2n}RODFT01([f_{0}, f_{1}, \cdots, f_{n-1}])$$

$$[f_{0}, f_{1}, \cdots, f_{n-1}] = RODFT10([1j\hat{f}_{1}, 1j\hat{f}_{2}, \cdots, \hat{f}_{n-1}, -1j\hat{f}_{-n}])$$
(8)

2.3 三维 FFT 的实现

回到我们需要的三维情形

$$f_{i,j,k} = \sum_{p,l,m=-n}^{n-1} \hat{f}_{p,l,m} e^{j((p+1/2)(i+1/2)+(l+1/2)(j+1/2)+(m+1/2)(k+1/2))\pi/n}$$

$$= \sum_{p=-n}^{n-1} \sum_{l=-n}^{n-1} \sum_{m=-n}^{n-1} \hat{f}_{p,l,m} e^{j((i+1/2)+(l+1/2)(j+1/2)+(m+1/2)(k+1/2))\pi/n}$$

$$= \sum_{p=-n}^{n-1} \left[\sum_{l=-n}^{n-1} \left(\sum_{m=-n}^{n-1} \hat{f}_{p,l,m} e^{j(m+1/2)(k+1/2))\pi/n} \right) e^{j(l+1/2)(j+1/2)\pi/n} \right] e^{j(p+1/2)(i+1/2)\pi/n}$$
(9)

$$\hat{f}_{i,j,k} = \frac{1}{(2n)^3} \sum_{p,l,m=-n}^{n-1} f_{p,l,m} e^{-j((p+1/2)(i+1/2)+(l+1/2)(j+1/2)+(m+1/2)(k+1/2))\pi/n}
= \sum_{p=-n}^{n-1} \sum_{l=-n}^{n-1} \sum_{m=-n}^{n-1} f_{p,l,m} e^{-j((i+1/2)+(l+1/2)(j+1/2)+(m+1/2)(k+1/2))\pi/n}
= \sum_{p=-n}^{n-1} \left[\sum_{l=-n}^{n-1} \left(\sum_{m=-n}^{n-1} f_{p,l,m} e^{-j(m+1/2)(k+1/2))\pi/n} \right) e^{-j(l+1/2)(j+1/2)\pi/n} \right] e^{-j(p+1/2)(i+1/2)\pi/n}$$
(10)

可以看到, 三维的 DFT 其实就是按照三个方向依次进行一维的 FFT, 逆变换也类似.

2.4 混淆误差

对于非线性项 $\omega \times u$, 由于 e^{1jkx_i} 关于 k 以 2n 为周期, 所以做积会有混淆误差的产生, 实验结果说明, 混淆误差极大的影响问题的计算, 会使 u 的范数迅速趋于无穷

混淆误差的处理 我们将频谱宽度加倍. 即对 ω , u 分别进行长度为 2n 的 ftt, 然后在频谱的两边各补 n 个 0, 然后做 iftt.(实际等于在原空间内做了插值), 然后再做乘法, 接着对乘积做长为 4n 的 ftt, 然后截取频谱的中间 n 位, 再做长为 2n 的 iftt 作为乘积的结果.

对称性的保持 我们原本展开的频谱 $k = -n, -n + 1, \dots, n - 1$, 实际的补 0 过程中, 我们仍然保持对称性, 即使 $\hat{f}_n = hatf_{-n}, -hatf_{-n}$. 因为我们特殊的存储方式, 在实际计算中, 只需要对长为 n 的数组后直接加上 n 个 0 即可.

容易看到, 这样的操作不会破坏数据本身的(反)对称性质.

2.5 离散微分算子

 Δf 对于 Δ 算子, 我们有

$$\Delta I_n(f(x)) = \sum_{p=-n}^{n-1} -p^2 \hat{f}_p e^{jpx}$$

由此, 我们得到了 $f(x_i)$ 与 $\Delta f(x_i)$ 的 Fourier 系数的关系. 下面推导离散的 算子

假设 f 的对称性为 $(\delta_1, \delta_2, \delta_3)$, $\delta = 1, -1$ 分别表示关于 x 对称与反对称,2,3 对应于 v.z.

在 $[-\pi,\pi]^3$ 内一共 $(2n)^3$ 的点, 三维 DFT 由三个方向的 DFT 复合而成, 由 DFT 的线性性质, 我们知道对 x 方向的变换, 不会改变 y,z 方向上的对称性.

- 若 $\delta_1 = 1$, 则每一行关于 x 的 DFT 可由上面的 DCT 运用在前 n 个 点上得到, 结果为 $[\hat{f}_0, \hat{f}_1, \cdots, \hat{f}_{n-1}]$
- 若 $\delta_1 = 1$, 则每一行关于 x 的 DFT 可由上面的 DOT 运用在前 n 个 点上得到, 结果为 $[1j\hat{f}_1, 1j\hat{f}_2, \cdots, 1j\hat{f}_{n-1}, -1j\hat{f}_{-n}]$

需要注意的是, 两种情况我们都可以从中恢复整个频谱. 然后对得到数据继续 y,z 上的操作, 最后得到的结果的 (i,j,k) 位置实际为 f 的三维的傅里叶系数的频率为 $(\phi(i,\delta_1),\phi(j,\delta_2),\phi(k,\delta_3))$ 的系数信息

$$\phi(i, \delta) = \begin{cases} i, \delta = 1 \\ i, \delta = 1 \\ i + 1, i < n - 1 \\ -n, i = n - 1 \end{cases}$$

然后在每个位置乘对应的 $-\phi(i,\delta_1)^2 - \phi(j,\delta_2)^2 - \phi(k,\delta_3)^2$,(在没有显式存储的位置也乘以对应的因子) 易见这样不会改变频谱每个方向上的对称性, 所以直接对此时所存储的频率做 z 方向的逆变换, 相当于对 Δf 的傅里叶系数做 z 方向的逆变换, 之后对 y,x 有相同的结果. 所以最终得到的是 Δf_i , j, k

 $\partial_x f$ 对于 1 维情况下的求导, 我们有

$$\partial I_n(f(x))/\partial x = \sum_{p=-n}^{n-1} 1jp\hat{f}_p e^{jpx}$$

只用考虑一行的 DFT 即可, 实际的数据列为 f_{-n} , f_{-n+1} , \cdots , f_{n-1} , 存储的 仅有 f_0 , f_1 , \cdots , f_{n-1} . 分奇偶两种情况

偶的情形 f 为偶, 即 $f_i = f_{-1-i}$ 时,DFT 结果为 $[\hat{f}_0, \hat{f}_1, \cdots, \hat{f}_{n-1}]$, 且 $\hat{f}_i = \hat{f}_{-i}, \hat{f}_{-n} = 0$, 乘以 p 后得到 $f^0 = \partial I_n(f(x))/\partial x$ 的傅里叶系数 $\frac{\hat{f}^0}{1j}$, 容易看出 $\hat{f}^0{}_i = -\hat{f}^0{}_{-i}$, 是一个满足 $\hat{f}^0{}_0 = 0$ 奇序列.

要从中得到 $f_0^0,f_0^0,\cdots,f_{n-1}^0,$ 我们需要对 $[1j\hat{f^0}_1,1j\hat{f^0}_2,\cdots,\hat{f^0}_{n-1},-1j\hat{f^0}_{-n}]$ 做 IDST

其中 $\hat{f}^0_{-n} = nj*\hat{f}_{-n} = 0$. 而我们存储的结果此时为 $[\hat{f}^0_{0}/1j, \hat{f}^0_{1}/1j, \cdots, \hat{f}^0_{n-2}/1j, \hat{f}^0_{n-1}/1j]$, 将其前移一位,然后在最后补零,再乘 $-1 = (1j)^2$,则变为 $[1j\hat{f}^0_{1}, 1j\hat{f}^0_{2}, \cdots, 1j\hat{f}^0_{n-1}, 0] = [1j\hat{f}^0_{1}, 1j\hat{f}^0_{2}, \cdots, 1j\hat{f}^0_{n-1}, -1j\hat{f}^0_{-n}]$. 对其进行 IDST 则有 f^0_{i} .

奇的情形 f 为奇, 即 $f_i = -f_{-1-i}$ 时,DFT 结果为 $[1j\hat{f}_1,1j\hat{f}_2,\cdots,1j\hat{f}_{n-1},-1j\hat{f}_{-n}]$, 且 $\hat{f}_i = -\hat{f}_{-i},\hat{f}_0 = 0$, 乘以 p(在存储的 n 个位置其实是乘 $[1,2,\cdots,n-1,-n]$) 后得到 $f^0 = \partial I_n(f(x))/\partial x$ 的傅里叶系数 $\hat{f}^0_p($ 频率-n 的项为 $-\hat{f}^0_{-n})$, 容易看出 $\hat{f}^0_i = -\hat{f}^0_{-i}$,但是它不满足 $\hat{f}^0_{-n} = 0$,所以不能直接通过 IDCT来得到 f^0_i ,只能将 \hat{f}^0_{-n} 强行设为 0 来完成. 会产生额外的误差. 但由于已知 f^0 是个偶函数,所以这样设置是合理的.

要从中得到 $f_0^0, f_0^0, \cdots, f_{n-1}^0$, 我们需要对 $[\hat{f}^0_0, \hat{f}^0_1, \cdots, \hat{f}^0_{n-1}]$ 做 IDCT, 存储的为 $[\hat{f}^0_1, \hat{f}^0_2, \cdots, \hat{f}^0_{n-1}, -\hat{f}^0_{-n}]$, 后移一位,然后在最开始补零即可. 对其进行 IDCT 即可.

note 上面的操作,都是对实数进行的,所以我们的数据可以存储为实数

3 计算中对称性 10

3 计算中对称性

3.1 初值的对称性

$$\mathbf{u}(\mathbf{x},0) = \begin{pmatrix} u(\mathbf{x},0) \\ v(\mathbf{x},0) \\ w(\mathbf{x},0) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \sin x(\cos 3y \cos z - \cos y \cos 3z) \\ \sin y(\cos 3z \cos x - \cos z \cos 3x) \\ \sin z(\cos 3x \cos y - \cos x \cos 3y) \end{pmatrix}$$

u 中,u 关于 x 反对称, 关于 y,z 对称,2,3(v,w) 分量关于 x,y,z 轮换

$$\omega(\mathbf{x},0) = \begin{pmatrix} \omega_1(\mathbf{x},0) \\ \omega_2(\mathbf{x},0) \\ \omega_3(\mathbf{x},0) \end{pmatrix} = \nabla \times \mathbf{u}(\mathbf{x},0)$$

$$= \begin{pmatrix} \partial_y w(\mathbf{x},0) - \partial_z v(\mathbf{x},0) \\ \partial_z u(\mathbf{x},0) - \partial_x w(\mathbf{x},0) \\ \partial_x v(\mathbf{x},0) - \partial_y u(\mathbf{x},0) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -2\cos 3x \sin y \sin z + 3\cos x(\sin 3z \sin y + \sin z \sin 3y) \\ -2\cos 3y \sin z \sin x + 3\cos y(\sin 3x \sin z + \sin x \sin 3z) \\ -2\cos 3z \sin x \sin y + 3\cos z(\sin 3y \sin x + \sin y \sin 3x) \end{pmatrix}$$

 ω 中, ω_1 关于 x 对称, 关于 y,z 反对称,2,3 分量关于 x,y,z 轮换

 ψ 的确定 $-\Delta \psi = \omega$, 满足周期边值, 然后, 由于方程本身不关注 ψ 的函数值, 而只是需要通过其求 $\mathbf{u} = \nabla \psi$, 所以可限制 ψ 的傅里叶系数中常数项系数为 0. 我们断言 ψ 的三个分量有与 ω 相同的对称性, 这会后面给予证明.

因此, 关于初始值, 我们有: $\mathbf{u}(\omega,\psi)$ 的第一个分量关于 \mathbf{x} 反对称 (对称), 关于 \mathbf{y} , \mathbf{z} 对称 (反对称), 第二, 三个分量有类似的结果 (将 \mathbf{x} , \mathbf{y} , \mathbf{z} 顺序轮换即可).

3.2 计算过程中对对称性的保持

空间上我们采用拟谱方法进行计算

DFT 的性质 x(n) 是长度为 N 的序列,X(k)=DFT[x(n)], 则

• 若 x 纯实 (虚), 且 x 对称, 即 x(n)=x(N-1-n), 则 X(k)=X(N-1-k), 且 纯实 (虚).

3 计算中对称性 11

• 若 x 纯实 (虚), 且 x 反对称, 即 x(n)=-x(N-1-n), 则 X(k)=-X(N-1-k), 且纯虚 (实).

显然, 对于逆变换 IDFT, 也有一样的结果

3.2.1 DFT(IDFT) 对对称性的保持

对于 $u \in \mathbb{R}^{n \times n \times n}$,u 在 x,y,z 有对称性或者反对称性,则对 u 的所有行做一次 DFT(IDFT),由上面的性质可知,关于 x 的 (反) 对称性是保持的,此外,由 DFT(IDFT) 的线性性质,此时关于 y,z 的 (反) 对称性是保持的.所以对单个方向做 DFT(IDFT) 不会破坏三个方向上的对称性

而一个三维 DFT(IDFT) 可以通过对三个方向依次做 DFT(IDFT) 实现, 所有三维情况也保持对称性

3.2.2 \triangle 以及 \triangle^{-1} 对对称性的保持

对于 $\triangle \omega$ 的第一个分量 $\triangle \omega_1$, 有

$$\triangle \omega_1 = -IDFT(K \circ DFT(\omega_1))$$

其中 $K(i, j, k) = \lambda(i)^2 + \lambda(j)^2 + \lambda(k)^2$

$$\lambda(i) = i + \frac{1}{2} - n$$

易见 K 关于 x,y,z 均是对称的, 所以 $K(K^{-1}) \circ u$ 不改变 u 的对称性. 其中 K^{-1} 只会出现在解关于 ψ 的 Poisson 方程, $\psi_1 = -\Delta^{-1}\omega_1 = -IDFT(K^{-1}\circ DFT(\omega_1))$, 由之前的分析, 可直接令 ψ 的频率中对应 K 中 0 的项恒为 0, 所以是良定义且保持对称性的.

3.2.3 $\nabla \times \psi$ 对对称性的影响

假设 ψ 具有与初值中所具有的对称性

$$\mathbf{u} = \begin{pmatrix} u \\ v \\ w \end{pmatrix} = \nabla \times \psi = \begin{pmatrix} \partial_y \psi_3 - \partial_z \psi_2 \\ \partial_z \psi_1 - \partial_x \psi_3 \\ \partial_x \psi_2 - \partial_y \psi_1 \end{pmatrix}$$

在这里 ∂ 也是通过 DFT 实现的, 首先考察 $\partial_x u$ 对对称性的影响

3 计算中对称性 12

 $\partial_x u$ 对 u 对称性的影响 我们知道 $\partial_x u = 1i * IDFT(M \circ DFT(u))$, 这里 DFT 以及 IDFT 都是一维的, 其中 $M(i,j,k) = \lambda(i)$, 所以 M 关于 x 反对 称, 关于 y,z 对称, 因此, 有: $\partial_x u$ 保持 y,z 方向上的 (反) 对称, 同时将 x 方向 的对称 (反对称) 改变为反对称 (对称).

回到 $\nabla \times \psi$, 第一个分量 $u = \partial_y \psi_3 - \partial_z \psi_1$, 其中 ψ_3 关于 z 对称, 关于 x,y 反对称; ψ_2 关于 y 对称, 关于 z,x 反对称. 所以 $\partial_y \psi_3$ 关于 x 反对称, 关于 y,z 对称; $\partial_z \psi_1$ 关于 x 反对称, 关于 y,z 对称. 因此有 u 关于 x 反对称, 关于 y,z 对称. 类似可以推导出第 2,3 个分量的相应结果

因此有 $\nabla \times \psi$ 第一个分量具有与 ψ_1 恰好相反的对称性 (只在在这一节的假设下成立).

3.2.4 ω 对称性的保持

 \mathbf{u} , ψ 的对称性的保持已经在上面给予了说明,下面考察 ω . 由于时间上的离散采用的 Runge-kutta 方法,所以只需要说明 $\nabla \times (\omega \times \mathbf{u}) - \nu \triangle \omega$ 具有和 ω 相同的对称性即可.

显然我们只需单独说明其中的非线性项 $\nabla \times (\omega \times \mathbf{u})$. 对于第一个分量,有:

$$(\omega \times \mathbf{u})_1 = \omega_2 w - \omega_3 v$$

其中 ω_2 关于 y 对称, 关于 z,x 反对称, ω_3 关于 z 对称, 关于 x,y 反对称;v 关于 y 反对称, 关于 z,x 对称,w 关于 z 反对称, 关于 x,y 对称. 所以 $\omega_2 w$ 关于 x 反对称, 关于 y,z 对称.

所以 $(\omega \times \mathbf{u})_1$ 具有与 ω_1 相反的对称性, 类似可知第 2,3 个分量有相应的结果. 根据之前所推导的 $\nabla \times$ 的性质, 我们有 $\nabla \times (\omega \times \mathbf{u})$ 保持 ω 的对称性

3.3 三个分量关于 x,y,z 轮换的性质

对于初值我们还有

$$u(x, y, z) = v(z, x, y) = w(y, z, x)$$

$$\omega_1(x, y, z) = \omega_2(z, x, y) = \omega_3(y, z, x)$$

$$\psi_1(x, y, z) = \psi_1(z, x, y) = \psi_1(y, z, x)$$

我们断言这种轮换的性质会在计算中得到保持

4 算法设计 13

首先易见 \triangle , \triangle^{-1} 以及数乘, 加减都是保持三个分量的轮换的, 只需考察 × 的影响.

3.3.1 $\nabla \times \mathbf{u}$

以 u 为例, 轮换性质可以写成

$$w(x, y, z) = u(z, x, y), v(x, y, z) = u(y, z, x).$$

这在 x,y,z 是离散点对的时候成立. 对于连续情况

$$\nabla \times \mathbf{u} = \begin{pmatrix} \partial w/\partial y - \partial v/\partial z \\ \partial u/\partial z - \partial w/\partial x \\ \partial v/\partial x - \partial u/\partial y \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \partial u(z,x,y)/\partial y - \partial u(y,z,x)/\partial z \\ \partial u(x,y,z)/\partial z - \partial u(z,x,y)/\partial x \\ \partial u(y,z,x)/\partial x - \partial u(x,y,z)/\partial y \end{pmatrix}$$

$$= \begin{pmatrix} \partial_3 u(z,x,y) - \partial_2 u(y,z,x) \\ \partial_3 u(x,y,z) - \partial_2 u(z,x,y) \\ \partial_3 u(y,z,x) - \partial_2 u(x,y,z) \end{pmatrix}$$

易见连续的 $\nabla \times$ 算子是保持轮换性质的, 而我们利用 DFT 进行离散替代其中连续的 ∂ 时, 若将其中的 u(x,y,z) 视为离散的 n^3 个点的值, 显然有上面的等式依旧成立.

对于 $\omega \times \mathbf{u}$, 证明方式与上类似, 不再赘述.

4 算法设计

由于出现的所有向量的三个分量都具有轮换性质, 所以在计算中, 我们都只需要计算第一个分量. 然后利用数据的对称性, 我们只需要存储 1/8 个正方体, 选择存储 $[-\pi,0]^3$ 的数据 (有 $(N+1)^3$ 个点), 然后仅在需要做 DFT时, 我们每次将一个长 N+1 的数组利用 (反) 对称补全成 2N 的数组, 然后存储 (相) 频率空间中的前 N+1 位. 为了方便, 下面我们记 N=N+1 为整体的规模大小

4.1 并行部分

进程数 支持进程数为 $size^3$ 的所有选择, 但是要求 $size^2 \| N$ 要成立. 下面 记 $n = \frac{N}{size}$

4 算法设计 14

4.1.1 子进程存储

我们将进程号 myid 表示成 $myid = myorder[0] * size^2 + myorder[1] * size + myorder[2]$,用该进程存储整个正方体中 z 方向第 myorder[0] 层,y 方向第 myorder[1] 层,x 方向第 myorder[2] 层的一个小正方体的数据 U(存储 u),W(存储 ω_1). 正方体规模为 n.

FFT 所需的存储 我们需要一个 x 方向长 N,y 方向长 n,z 方向高为 $\frac{n}{size}$ 的存储空间 B, 用来进行某一个方向的 fft 以及 ifft.A,B 的存储顺序均为 x > y > z, 即保证 x 方向数据是连续存储的.

 $\triangle, \triangle^{-1}$ **所需存储** 只需用到第一个分量, 所以不需要额外存储

计算 $\omega \times \mathbf{u}$ **所需存储** 进行这个计算时,之后还需要 ω 但是不在需要 \mathbf{u} ,所以可以覆盖 U,但是得保留 W. 然后计算第一个分量理论上需要第二三个分量,虽然我们可以通过轮换性质从第一个分量中得到,但在并行中,这里所需的数据需要从别的进程中获得 (下一节会详述),所以我们需要额外提供W2,W3,U2,U3 来存储接收到的数据.

不能用 U 来存储 U2,U3 中的某一个,是因为,接收的同时,也在将 U 发给别的数据,形成了一个环,且必须在发送 U 后才允许改写 U. 但是可以将之后叉乘的结果存在 U 中.

计算 $\nabla \times \mathbf{u}, \nabla \times \psi$ 也类似, 除了 U2,U3 外, 不需要额外的存储.

此外, 我们将每次新的 ψ_1 直接存储在 U 内, 然后再将 $\nabla \times \psi$ 的结果 u 存储在 U 内

总存储 综上,每个进程中我们需要 6 个 n^3 的正方体以及一个长方体 B. 共 $7n^3$ 的存储. 处理混淆误差时,需要前面提到的对应的 7 个容器,n 变为 2n,所以需要 $56n^3$ 的存储. 全部的存储要求为 $63n^3$

4.1.2 子进程计算任务

数乘以及加减直接在每个子进程内完成相应的部分.

单个方向 ftt

4 算法设计 15

• 在进行 x 方向的 fft 时, 该进程将获取同处于 x 方向上的共 size 个进程中的 z 方向上第 myorder[2] 部分的数据

- 在进行 y 方向的 fft 时, 该进程将获取同处于 y 方向上的共 size 个进程中的 z 方向上第 myorder[1] 部分的数据
- 在进行 z 方向的 fft 时,该进程将获取同处于 z 方向上的共 size 个进程中的 y 方向上第 myorder[0] 部分的数据

以 n=4,size=2 为例, 详述第 0 号进程的信息交互

- 在进行 x 方向的 fft 时, 进程 0 获取同处于 x 方向上进程 1 中最上两层的数据,即 [:,:,0:1],并将其直接接受在长方体 B 的 [n:2n-1,:,:] 部分,同时将 0 进程中 A 的最上两层存入 B 的 [0:n-1,:,:] 中. 这样进程 0 中的 B 中就有了连续存储的 n/size*n 个长为 N 的向量,正好是 x 方向上这 size 个进程中需要做 1 维 fft 的上两层的向量.
- 在进行 y 方向的 fft 时, 进程 0 将获取同处于 y 方向上进程 1 中最上两层的数据,即 [:,:,0:1],与 x 方向不同的是,我们将利用 mpi 的传输,将其转置存入 B 中,这将使得 B 中存有的连续的长为 N 的数据恰好是整个大正方体中 y 方向的向量.
- 在进行 z 方向的 fft 时, 进程 0 将获取同处于 y 方向上进程 1 中 y=0,1 对应的两层数据, 即 [:,0:1,:],与 x 方向不同的是, 我们将利用 mpi 的传输, 将其转置存入 B 中, 这将使得 B 中存有的连续的长为 N 的数据恰好是整个大正方体中 z 方向的向量.

三维 fft 在如上进行完 x 方向上的 fft 后, 我们将数据返回原来的进程中的 A 的对应位置, 然后进行 y 方向, 再进行 z 方向 fft.ifft 的做法与之类似.

$\nabla \times \mathbf{u}$ 先从相应的子进程获得该进程所需的 v, w. 具体的

- 从 $myid_v = myorder[2] * size^2 + myorder[0] * size + myorder[1]$ 按 z > x > y 的顺序传出 U, 然后在 myid 进程内以正常的 x > y > z 顺序接收到 U2 中;
- 从 $myid_w = myorder[1] * size^2 + myorder[2] * size + myorder[0]$ 按 y > z > x 的顺序传出 U, 然后在 myid 进程内以正常的 x > y > z 顺序接收到 U3 中;

相应的, 将 U 从 myid 按 z > x > y 发送到 $myorder[1]*size^2 + myorder[2]*size + myorder[0]$ 的 U2, 按 z > x > y 发送到 $myorder[2]*size^2 + myorder[0]*size + myorder[1]$ 的 U3.

之后需要的求导 $(\partial w/\partial y - \partial v/\partial z)$, 可以直接通过一维 FFT 进行

 $\omega \times \mathbf{u}$ 与上面类似, 获得相应的 ω_2, ω_3, v, w 后, 在对应位置相乘即可. 所得结果存储在 U 中

传输顺序 详细的,一个进程一次 fft 需要进行 size 次传输 (本进程内从 A 到 B 对应数据用 MPI 进程到自身的数据传输完成),为了使交互顺利进行,我们对这 size 个进程编号:1,2…, size, 每个进程 i 用 sendrecv 函数依次向 $i,i+1,i+2,\dots,i-1$ 发送数据,同事从 $i,i-1,i-2\dots,i+1$ 接受数据.

B 中的 FFT 对 B 中的第 i 个向量做 FFT 时,直接对长为 N 的数组做 DCT(偶对称),DST(奇对称). 直接给 fftw 的形参 in,out 均赋值第 i 个向量 头所在的地址,即一个 double* 即可实现该向量的 fft,同时结果直接覆盖原数据,而不需要另外的存储抑或是赋值操作.

5 数值实验

计算无粘问题 $\nu=0$,分别取了 $n=,8,16,32,64,128,256; \tau=0.01,0.1$. 在 n=128 和 256 时,计算到 T=10,此时变化幅度太小,所以我们单独观察 ω ,而不将 u 一起绘出,结果见图 ??; 对较小的 n 计算到了 T=1000,见 ??. 此外,选取 $\tau=10$,对 n=16 计算至 T=3700,见图 ??(随后范数迅速趋于无穷)

5.1 结论

- 在不是特别长的时间内, 比如 n=8 时,T=1000 之内,u, ω 的无穷范数的变化比较稳定, 表现的像一条直线, 实际上更接近一条二次曲线. 其一阶变化率处于 10^{-7} , 二阶变化率处于 10^{-12} .
- 在上述情况下 (无穷范数变化稳定,接近直线), u_1,ω_1 最大模所在的位置都保持不变

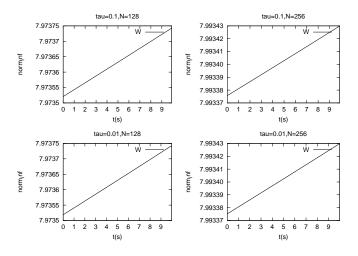


图 1:

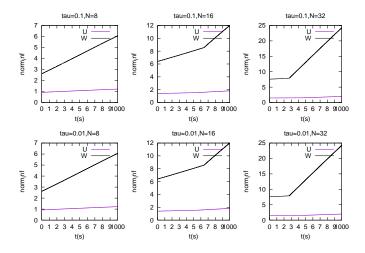
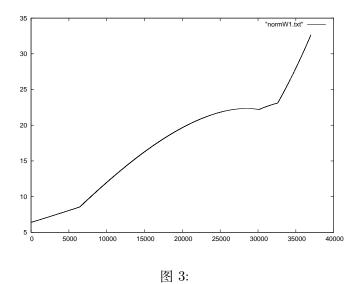


图 2:



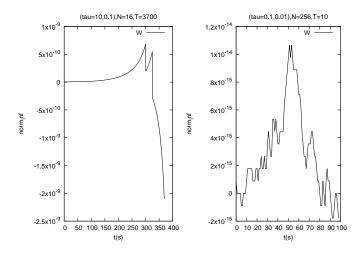


图 4:

在 ω 的无穷范数的变化率发生肉眼可见的变化时, 其最大模所在的位置发生一次改变.

- u 的最大模的初始位置永远会在第一次迭代后发生变化, 这可能是因为, 对于 ω , 我们实际记录的是 $t=1,2,3,\cdots,T$ 时刻的状态, 而记录的第 i 个 u, 其实是通过 $\nabla_h \omega^{i-1}$ 计算得到的. 我们接下来忽视 u_0 的情况
- u 的最大模的位置也会发生变化, 但与 ω 没有直接的联系. 两者不在同一时间发生变化, 甚至发生变化的次数也不相同. 在 $n=32, \tau=0.1, T=1000$ 的算例中, ω 发生一次变化, 而 u 没发生变化
- u 的无穷范数变化远比 ω 稳定, 在 T=3700,n=16 的例子里, ω 即将趋于无穷, 而 u 的无穷范数还稳定在 1.5 附近.

发生变化前最大模所处的位置 我们存储点的位置在 $(\frac{k}{n} + \frac{1}{2n})\pi$ 上:

- n=256 时,U 的最大模在 $[(\frac{1}{2} \frac{1}{n})\pi, (\frac{38}{128} + \frac{1}{n})\pi, \frac{1}{n}\pi]; \omega$ 的最大模在 $[\frac{1}{n}\pi, (\frac{1}{2} \frac{1}{n})\pi, (\frac{1}{2} + \frac{1}{n})\pi].$
- n=128 时,U 的最大模在 $[(\frac{1}{2}-\frac{1}{n})\pi,\frac{1}{n}\pi,(\frac{19}{64}+\frac{1}{n})\pi];\omega$ 的最大模在 $[\frac{1}{n}\pi,(\frac{1}{2}-\frac{1}{n})\pi,(\frac{1}{2}+\frac{1}{n})\pi]$.
- n=64 时,U 的最大模在 $[(\frac{1}{2} \frac{1}{n})\pi, \frac{1}{n}\pi, (\frac{9}{32} + \frac{1}{n})\pi];\omega$ 的最大模在 $[\frac{1}{n}\pi, (\frac{1}{2} \frac{1}{n})\pi, (\frac{1}{2} + \frac{1}{n})\pi].$
- n=32 时,u 的最大模在 $[(\frac{1}{2} \frac{1}{n})\pi, \frac{1}{n}\pi, (\frac{4}{16} + \frac{1}{n})\pi]$;ω 的最大模在 $[\frac{1}{n}\pi, (\frac{1}{2} \frac{1}{2n})\pi, (\frac{1}{2} + \frac{1}{n})\pi]$.

n 的影响 对同一个 τ , 随着 n 的增大, ω 的范数曲线发生转折 (对应最大模位置的移动) 的时间点在前移.

 τ **的影响** 见图 **??** 对同一个 n, 不同的 τ 算至同一时间 T, 无穷范数 的曲线基本重合, 说明算法对于 ODE 问题

$$\frac{d\omega}{dt} = f(\omega)$$

的计算较精确. 可以观察随着 τ 的增大, 两组 τ 对应时间点上无穷范数的差随着 τ 的差距变大, 说明 RungeKutta 方法对于该 ode 至少是有阶的. 由于不是主要讨论的问题, 不做详细叙述.