

## 2 熟悉 Eigen 矩阵运算 (3 分,约 2 小时)

设线性方程  $Ax = b$ , 在  $A$  为方阵的前提下, 请回答以下问题:

1. 在什么条件下,  $x$  有解且唯一?

$R(A)=n$ ,  $n$  为未知数个数。

即矩阵的秩等于未知数个数。

2. 高斯消元法的原理是什么?

高斯消元是逐步的消除线性方程组中的未知数, 来构造一个行阶梯矩阵 (上/下三角), 然后回代解出每一个未知数的办法。举例来说, 有三个等式

$$\begin{aligned}x + y + z &= 6 \\3x + 2y + z &= 14 \\2x - y + z &= 5\end{aligned}$$

构造增广矩阵

$$\left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 6 \\ 3 & 2 & 1 & 14 \\ 2 & -1 & 1 & 5 \end{array} \right]$$

这个矩阵  $Row_2 - 3 * Row_1, Row_3 - 2 * Row_1$  得到 (消除一个未知数)

$$\left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 6 \\ 0 & -1 & -2 & -4 \\ 0 & -3 & -1 & -7 \end{array} \right]$$

再  $Row_3 + 3 * Row_2$  得到上三角矩阵 (再消除一个未知数)

$$\left[ \begin{array}{ccc|c} 1 & 1 & 1 & 6 \\ 0 & -1 & -2 & -4 \\ 0 & 0 & 5 & 5 \end{array} \right]$$

也就得到了三个等式

$$\begin{aligned}x + y + z &= 6 \\-y - 2z &= -4 \\5z &= 5\end{aligned}$$

从下往上代入解出的未知数, 得到  $z=1, y=2, x=3$ 。

3. QR 分解的原理是什么?

QR 分解是把一个满秩矩阵  $A$  分解成  $A=QR$  的式子。其中  $Q$  是一个正交矩阵,  $R$  是一个上三角矩阵。这样  $Ax=b$  就可以转化为  $QRx=b$ , 左右代入  $Q^{-1}$  得到  $Q^{-1}QRx = Q^{-1}b \Rightarrow Rx = Q^T b$ 。

$Q$  很容易计算,  $R$  是上三角矩阵, 最后就跟上题高斯消元一样回代解出结果。

其实它是把  $A$  矩阵 (举例  $3 \times 3$  矩阵) 的列向量组  $\vec{a}_1, \vec{a}_2, \vec{a}_3$  进行 gram-schmidt 正交化, 得到一组正交的基  $\vec{q}_1, \vec{q}_2, \vec{q}_3$ ,  $A$  矩阵等于一组常数和正交基组的乘积, 比如

$$\begin{aligned}A_{n,1} &= r_{11}q_1 \\A_{n,2} &= r_{1,2}q_1 + r_{2,2}q_2 \\A_{n,3} &= r_{1,3}q_1 + r_{2,3}q_2 + r_{3,3}q_3\end{aligned}$$

即

$$[A_{n,1} \ A_{n,2} \ A_{n,3}] = [q_{n,1} \ q_{n,2} \ q_{n,3}] * \begin{bmatrix} r_{11} & r_{12} & r_{13} \\ 0 & r_{22} & r_{23} \\ 0 & 0 & r_{33} \end{bmatrix}$$

我们知道  $A$ , 我们知道  $q$ , 则  $R$  可知。

这种分解可以简化计算, 主要是避免算  $A^{-1}$ 。

#### 4. Cholesky 分解的原理是什么？

同样有  $Ax=B$ ，如果  $A$  对称正定，则存在  $A = LL^T$ ， $L$  为对角元为正数的下三角矩阵。  
(Cholesky 分解即是 LU 分解的特殊情况)

$$\text{即 } A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} L_{11} & 0 & 0 \\ L_{21} & L_{22} & 0 \\ L_{31} & L_{32} & L_{33} \end{bmatrix} * \begin{bmatrix} L_{11} & L_{21} & L_{31} \\ 0 & L_{22} & L_{32} \\ 0 & 0 & L_{33} \end{bmatrix}$$

然后  $a_{11} = L_{11} * L_{11}$ ,  $L_{11} = \text{sqrt}(a_{11})$

$$a_{21} = L_{21}L_{11}, \quad L_{21} = \frac{a_{21}}{L_{11}}$$

$$a_{31} = L_{31}L_{11}, \quad L_{31} = \frac{a_{31}}{L_{11}}$$

$$\text{总结出来: } L_{:,1} = \frac{a_{:,1}}{L_{11}}$$

另外易知对角元素  $a_{kk} = \sum_i^k L_{ki}^2$  则可以得到  $L_{kk}$  (比如  $a_{22} = L_{21}^2 + L_{22}^2$ ,  $L_{21}$  已知, 可知  $L_{22}$ )  
还有  $a_{ik} = \sum_j^{k-1} L_{ij}L_{kj} + L_{ik}L_{kk}$  ( $i = k + 1, \dots, n$ ) 则可以得到  $L_{ik}$  (比如  $a_{32} = L_{31}L_{21} + L_{32}L_{22}$ )  
可以以此计算每个元素得到整个  $L$  矩阵

5. 编程实现  $A$  为  $100 \times 100$  随机矩阵时,用 QR 和 Cholesky 分解求  $x$  的程序。  
直接法用时 2259.93ms; QR 分解 53.35ms; Cholesky 分解 12.953ms

```
main.cpp X
main.cpp > main(int, char**)
1 #include <ctime>
2 #include <eigen3/Eigen/Core>
3 #include <eigen3/Eigen/Dense>
4
5 using namespace std;
6 using namespace Eigen;
7
8 int main(int argc, char **argv)
9
10 Matrix<double, 100, 100> A = MatrixXd::Random(100, 100);
11 Matrix<double, 100, 1> B = MatrixXd::Random(100, 1);
12 A = A * A.transpose();
13
14 clock_t time_start = clock();
15 //directly solve A^-1
16 Matrix<double, 100, 1> X = A.inverse() * B;
17 cout << "time for direct solution is : " << 1000 * (clock() - time_start) / (double)CLOCKS_PER_SEC << " ms" << endl;
18 cout << "X.transpose = " << X.transpose()<<endl;
19
20 //QR solution
21 time_start = clock();
22 X = A.colPivHouseholderQR().solve(B);
23 cout << "time for QR solution is : " << 1000 * (clock() - time_start) / (double)CLOCKS_PER_SEC << " ms" << endl;
24 cout << "X.transpose = " << X.transpose()<<endl;
25
26 //Cholesky solution
27 time_start = clock();
28 X = A.ldlt().solve(B);
29 cout << "time for Cholesky solution is : " << 1000 * (clock() - time_start) / (double)CLOCKS_PER_SEC << " ms" << endl;
30 cout << "X.transpose = " << X.transpose()<<endl;
31
32 return 0;
33
PROBLEMS OUTPUT TERMINAL DEBUG CONSOLE
xin@ubuntu16:~/VSLAM-course/ch2/homework/build$ ./matrix_decomposition
time for direct solution is : 2259.93 ms
X.transpose = 46.8762 -53.3688 86.8692 -103.426 37.3805 76.2208 -22.7419 136.122 108.806 1.02263 47.944 -127.693 -127.809 24.7652 40.2475 5.57849 92.4507 -108.292 25.1959 20
5.039 -127.948 -13.8321 -38.0046 -46.3376 86.7992 -53.7406 -43.617 18.5372 -15.1606 30.27 -58.5112 43.2286 -59.7442 -10.9114 163.793 175.655 -28.5672 -12.7451 97.0405 48.429 1
41.421 -29.2082 130.377 -100.269 121.016 26.9767 -224.403 -33.3942 -28.0192 84.9899 10.4529 -11.987 -147.886 3.09704 -3.03833 -59.6299 -38.2086 23.9354 105.268 46.2248 -59.3823 -
57.6053 146.934 5.90779 95.255 134.617 0.561815 -113.203 -65.1242 -63.0056 -13.0806 -128.599 -94.4147 -69.111 57.2002 27.8423 -33.5217 -119.786 -139.599 74.8781 80.7161 48.9892
-59.1912 60.9198 -175.812 -6.84092 -48.289 47.8883 -23.8593 -110.295 -19.7938 9.93966 34.2773 -33.5225 -76.4136 16.8938 33.2503 22.5197 -82.2214 0.329636
time for QR solution is : 53.35 ms
X.transpose = 46.8762 -53.3688 86.8692 -103.426 37.3805 76.2208 -22.7419 136.122 108.806 1.02263 47.944 -127.693 -127.809 24.7652 40.2475 5.57849 92.4507 -108.292 25.1959 20
5.039 -127.948 -13.8321 -38.0046 -46.3376 86.7992 -53.7406 -43.617 18.5372 -15.1606 30.27 -58.5112 43.2286 -59.7442 -10.9114 163.793 175.655 -28.5672 -12.7451 97.0405 48.429 1
41.421 -29.2082 130.377 -100.269 121.016 26.9767 -224.403 -33.3942 -28.0192 84.9899 10.4529 -11.987 -147.886 3.09704 -3.03833 -59.6299 -38.2086 23.9354 105.268 46.2248 -59.3823 -
57.6053 146.934 5.90779 95.255 134.617 0.561815 -113.203 -65.1242 -63.0056 -13.0806 -128.599 -94.4147 -69.111 57.2002 27.8423 -33.5217 -119.786 -139.599 74.8781 80.7161 48.9892
-59.1912 60.9198 -175.812 -6.84092 -48.289 47.8883 -23.8593 -110.295 -19.7938 9.93966 34.2773 -33.5225 -76.4136 16.8938 33.2503 22.5197 -82.2214 0.329636
time for Cholesky solution is : 12.953 ms
X.transpose = 46.8762 -53.3688 86.8692 -103.426 37.3805 76.2208 -22.7419 136.122 108.806 1.02263 47.944 -127.693 -127.809 24.7652 40.2475 5.57849 92.4507 -108.292 25.1959 20
5.039 -127.948 -13.8321 -38.0046 -46.3376 86.7992 -53.7406 -43.617 18.5372 -15.1606 30.27 -58.5112 43.2286 -59.7442 -10.9114 163.793 175.655 -28.5672 -12.7451 97.0405 48.429 1
41.421 -29.2082 130.377 -100.269 121.016 26.9767 -224.403 -33.3942 -28.0192 84.9899 10.4529 -11.987 -147.886 3.09704 -3.03833 -59.6299 -38.2086 23.9354 105.268 46.2248 -59.3823 -
57.6053 146.934 5.90779 95.255 134.617 0.561815 -113.203 -65.1242 -63.0056 -13.0806 -128.599 -94.4147 -69.111 57.2002 27.8423 -33.5217 -119.786 -139.599 74.8781 80.7161 48.9892
-59.1912 60.9198 -175.812 -6.84092 -48.289 47.8883 -23.8593 -110.295 -19.7938 9.93966 34.2773 -33.5225 -76.4136 16.8938 33.2503 22.5197 -82.2214 0.329636
xin@ubuntu16:~/VSLAM-course/ch2/homework/build$
```

### 3 几何运算练习 (2 分,约 1 小时)

请编程实现此事,并提交你的程序。

```
1  #include <iostream>
2  #include <ctime>
3  #include <eigen3/Eigen/Core>
4  #include <eigen3/Eigen/Dense>
5
6  using namespace std;
7  using namespace Eigen;
8  int main(int argc, char **argv)
9  {
10     //T_c1w
11     Quaterniond q1 = Quaterniond(0.55, 0.3, 0.2, 0.2);
12     q1.normalize();
13     Vector3d t1 = Vector3d(0.7, 1.1, 0.2);
14     Matrix4d T_c1w = Matrix4d::Identity();
15     T_c1w.block(0, 0, 3, 3) = q1.matrix();
16     T_c1w.block(0, 3, 3, 1) = t1;
17     //T_c2w
18     Quaterniond q2 = Quaterniond(-0.1, 0.3, -0.7, 0.2);
19     q2.normalize();
20     Vector3d t2 = Vector3d(-0.1, 0.4, 0.8);
21     Matrix4d T_c2w = Matrix4d::Identity();
22     T_c2w.block(0, 0, 3, 3) = q2.matrix();
23     T_c2w.block(0, 3, 3, 1) = t2;
24     //V_c1
25     Vector4d p1 = Vector4d(0.5, -0.1, 0.2, 1);
26     //V_w = T_c1w^-1 * V_c1
27     Vector4d V_w = T_c1w.inverse() * p1;
28     //V_c2 = T_c2w * V_w
29     Vector4d V_c2 = T_c2w * V_w;
30     cout <<"V_c2"<<endl<< V_c2 << endl;
31
32     return 0;
33 }
```

PROBLEMS OUTPUT TERMINAL DEBUG CONSOLE

```
xin@ubuntu16:~/VSLAM-course/ch2/homework/build$ ./robot
V_c2
1.08228
0.663509
0.686957
1
```

## 4 旋转的表达 (2 分,约 1 小时)

### 1. 设有旋转矩阵 $R$ , 证明 $R^T R = I$ 且 $\det R = +1$

假设有一组正交基  $[e_1, e_2, e_3]$  构成坐标系 1, 经过一次旋转变成  $[e'_1, e'_2, e'_3]$  构成坐标系 2, 对于同一个向量  $a$ , 他在两个坐标系下的坐标分别为  $[a_1, a_2, a_3]^T$  和  $[a'_1, a'_2, a'_3]^T$ .

把这两个向量用基和系数的乘积来表示, 则

$$[e_1, e_2, e_3] \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix} = [e'_1, e'_2, e'_3] \begin{bmatrix} a'_1 \\ a'_2 \\ a'_3 \end{bmatrix}$$

两边同时左乘以  $[e_1, e_2, e_3]^T$ , 得到旋转矩阵  $R_2^1$  定义如下

$$I * \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} e_1^T e'_1 & e_1^T e'_2 & e_1^T e'_3 \\ e_2^T e'_1 & e_2^T e'_2 & e_2^T e'_3 \\ e_3^T e'_1 & e_3^T e'_2 & e_3^T e'_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a'_1 \\ a'_2 \\ a'_3 \end{bmatrix} = R_2^1 * \begin{bmatrix} a'_1 \\ a'_2 \\ a'_3 \end{bmatrix}$$

那我们反过来

$$[e'_1, e'_2, e'_3] \begin{bmatrix} a'_1 \\ a'_2 \\ a'_3 \end{bmatrix} = [e_1, e_2, e_3] \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix}$$

两边同时乘以  $[e'_1, e'_2, e'_3]^T$ , 得到旋转矩阵  $R_1^2$  定义如下

$$I * \begin{bmatrix} a'_1 \\ a'_2 \\ a'_3 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} e'^1_T e_1 & e'^1_T e_2 & e'^1_T e_3 \\ e'^2_T e_1 & e'^2_T e_2 & e'^2_T e_3 \\ e'^3_T e_1 & e'^3_T e_2 & e'^3_T e_3 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix} = R_1^2 * \begin{bmatrix} a_1 \\ a_2 \\ a_3 \end{bmatrix}$$

可见  $R_2^1{}^{-1} = R_1^2 = R_2^1{}^T$ , 旋转矩阵的逆等于它的转置, 则有  $R^T R = R^{-1} R = I$ .

同时证明旋转矩阵各列两两正交, 举例来说, 设  $e_1 = (x, 0, 0)^T$ ,  $e_2 = (0, y, 0)^T$ ,  $e_3 = (0, 0, z)^T$ ,  $e'_1 = (x', 0, 0)^T$ ,  $e'_2 = (0, y', 0)^T$ ,  $e'_3 = (0, 0, z')^T$ .

以  $R_2^1$  第一列第二列为例, 第一列  $= (xx', 0, 0)^T$ , 第二列  $= (0, yy', 0)^T$ . 显然这两列的点积为 0

则旋转矩阵是正交矩阵, 其行列式等于  $\pm 1$ .

### 2. 设有四元数 $q$ , 我们把虚部记为 $\epsilon$ , 实部记为 $\eta$ , 那么 $q = (\epsilon, \eta)$ . 请说明 $\epsilon$ 和 $\eta$ 的维度.

实部 1 维, 虚部 3 维

### 3. 请证明对任意单位四元数 $q_1, q_2$ , 四元数乘法可写成矩阵乘法:

正常向量情况的表达式  $q_1 q_2 = [\eta_a \epsilon_b + \eta_b \epsilon_a + \epsilon_a^\times \epsilon_b, \eta_a \eta_b - \epsilon_a^T \epsilon_b]^T$

$$\begin{aligned} \text{定义的 } q_1^+ q_2 &= \begin{bmatrix} \eta_a I + \epsilon_a^\times & \epsilon_a \\ -\epsilon_a^T & \eta_a \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \epsilon_b \\ \eta_b \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} \eta_a I \epsilon_b + \epsilon_a^\times \epsilon_b + \epsilon_a \eta_b \\ -\epsilon_a^T \epsilon_b + \eta_a \eta_b \end{bmatrix} \end{aligned}$$

矩阵表达式结果跟上面向量表达式一样。

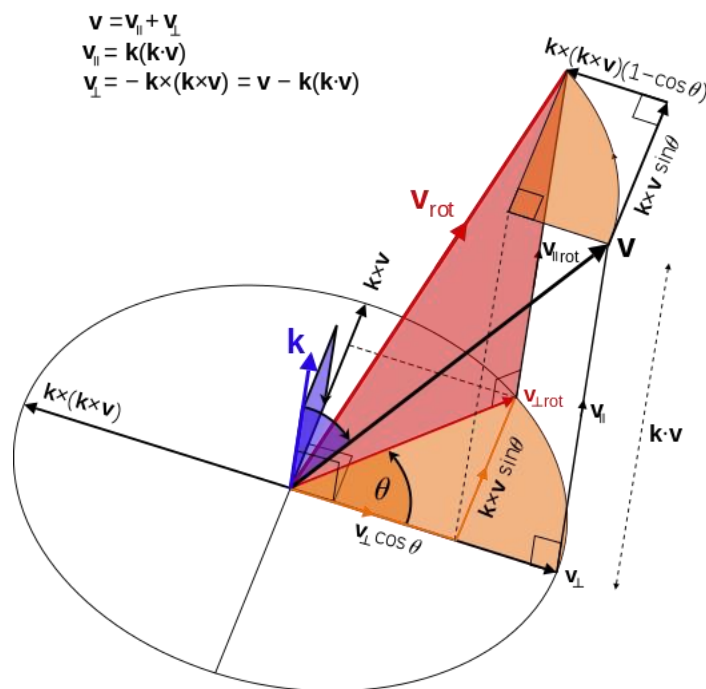
$$\begin{aligned} \text{定义的 } q_2^\oplus q_1 &= \begin{bmatrix} \eta_b I - \epsilon_b^\times & \epsilon_b \\ -\epsilon_b^T & \eta_b \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \epsilon_a \\ \eta_a \end{bmatrix} \\ &= \begin{bmatrix} \eta_b I \epsilon_a - \epsilon_b^\times \epsilon_a + \epsilon_b \eta_a \\ -\epsilon_b^T \epsilon_a + \eta_b \eta_a \end{bmatrix} \end{aligned}$$

我们只需关注  $-\varepsilon_b^\times \varepsilon_a = \begin{bmatrix} 0 & z_b & -y_b \\ -z_b & 0 & x_b \\ y_b & -x_b & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_a \\ y_a \\ z_a \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} z_b y_a - y_b z_a \\ -z_b x_a + x_b z_a \\ y_b x_a - x_b y_a \end{bmatrix}$

$$\varepsilon_a^\times \varepsilon_b = \begin{bmatrix} 0 & -z_a & y_a \\ z_a & 0 & -x_a \\ -y_a & x_a & 0 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_b \\ y_b \\ z_b \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -z_a y_b + y_a z_b \\ z_a x_b - x_a z_b \\ -y_a x_b + x_a y_b \end{bmatrix}$$

即叉积的负交换律  $-\varepsilon_b^\times \varepsilon_a = \varepsilon_a^\times \varepsilon_b$ ，则第一行部分和向量表达式第一行也一样。

## 5 罗德里格斯公式的证明 (2 分, 约 1 小时)



以上图为例，定义向量  $\mathbf{V}$  和绕  $\mathbf{k}$  旋转  $\theta$  之后得到向量  $\mathbf{V}_{\text{rot}}$ ， $\mathbf{V}_{\perp}$  为  $\mathbf{V}$  垂直于  $\mathbf{k}$  的分量， $\mathbf{V}_{\parallel}$  为  $\mathbf{V}$  平行于  $\mathbf{k}$  的分量。 $\mathbf{k} \times \mathbf{V}$  为垂直于  $\mathbf{k}, \mathbf{V}_{\perp}$  平面的向量，也可以理解为  $\mathbf{V}_{\perp}$  围绕  $\mathbf{k}$  旋转  $90^\circ$  之后的结果，那  $\mathbf{k} \times (\mathbf{k} \times \mathbf{V})$  就是  $\mathbf{V}_{\perp}$  围绕  $\mathbf{k}$  旋转  $180^\circ$  的结果，有  $\mathbf{V}_{\perp} = -\mathbf{k} \times (\mathbf{k} \times \mathbf{V})$ 。

推导如下：

$\mathbf{V}_{\text{rot}}$  等于其垂直于  $\mathbf{k}$  的分量 + 其平行于  $\mathbf{k}$  的分量:  $\mathbf{V}_{\text{rot}} = \mathbf{V}_{\text{rot}\perp} + \mathbf{V}_{\text{rot}\parallel}$

旋转不会改变  $\mathbf{V}$  在  $\mathbf{k}$  上的分量，则  $\mathbf{V}_{\text{rot}\parallel} = \mathbf{V}_{\parallel}$

根据向量投影公式有  $\mathbf{V}_{\parallel} = (\mathbf{v} \cdot \mathbf{k}) \mathbf{k}$

另外从极坐标的表示方式来说，把图中的圆看作  $xoy$  坐标系，则有向量  $\mathbf{r}$

$= r \cos \theta \mathbf{e}_x + r \sin \theta \mathbf{e}_y$ 。(r 为标量，半径。 $\mathbf{e}_x, \mathbf{e}_y$  为  $xy$  方向单位向量)

则  $\mathbf{V}_{\text{rot}\perp} = \cos \theta \mathbf{V}_{\perp} + \sin \theta \mathbf{k} \times \mathbf{V}$

则  $\mathbf{V}_{\text{rot}} = \mathbf{V}_{\text{rot}\perp} + \mathbf{V}_{\text{rot}\parallel}$

$= \cos \theta \mathbf{V}_{\perp} + \sin \theta \mathbf{k} \times \mathbf{V} + \mathbf{V}_{\parallel}$

$= \cos \theta (\mathbf{V} - \mathbf{V}_{\parallel}) + \sin \theta \mathbf{k} \times \mathbf{V} + \mathbf{V}_{\parallel}$

$= \cos \theta \mathbf{V} - \cos \theta \mathbf{V}_{\parallel} + \mathbf{V}_{\parallel} + \sin \theta \mathbf{k} \times \mathbf{V}$

$\mathbf{V}_{\text{rot}} = \cos \theta \mathbf{V} + (1 - \cos \theta) (\mathbf{k} \cdot \mathbf{V}) \mathbf{k} + \sin \theta \mathbf{k} \times \mathbf{V}$

$\mathbf{V}_{\text{rot}} = (\cos \theta + (1 - \cos \theta) \mathbf{k} \mathbf{k}^T + \sin \theta \mathbf{k}^\wedge) \mathbf{V}$

$\mathbf{R} = \cos \theta + (1 - \cos \theta) \mathbf{k} \mathbf{k}^T + \sin \theta \mathbf{k}^\wedge$

## 6 四元数运算性质的验证 (1 分, 约 1 小时)

1. 此时  $p'$  必定为虚四元数 (实部为零)。请你验证上述说法

假设有点  $p = [0, x_p, y_p, z_p]^T$ , 四元数  $q_a = [s_a, x_a, y_a, z_a]^T$ , 令  $p' = q_a p q_a^{-1}$   
 $q_a p$  代入四元数乘法向量形式得到  $q_a p = [0s_a - v_p^T v_a, 0v_a + s_a v_p + v_p \times v_a]^T$

$$q_a p = [-v_p^T v_a, s_a v_p + v_p \times v_a]^T$$

定义  $q_a p = q_{former} = [s_f, x_f, y_f, z_f]^T = [-v_p^T v_a, s_a v_p + v_p \times v_a]^T$

则实部  $s_f = -(x_p x_a + y_p y_a + z_p z_a)$

而虚部  $v_f = [s_a x_p - z_p y_a + y_p z_a, s_a y_p + z_p x_a - x_p z_a, s_a z_p - y_p x_a + x_p y_a]^T$

$$\text{剩下的 } q_a^{-1} = \frac{q_a^*}{\|q_a\|^2} = \frac{[s_a, -v_a]^T}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

$$\text{定义 } q_a^{-1} = q_{later} = [s_l, x_l, y_l, z_l]^T = \frac{[s_a, -v_a]^T}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

$$\text{则实部 } s_l = \frac{s_a}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

$$\text{而虚部 } v_l = \frac{-[x_a, y_a, z_a]^T}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

$q_{former}, q_{later}$  代入乘法向量形式有  $q_{former} * q_{later} = [s_f s_l - v_f^T v_l, \text{虚部略}]^T$

现在只需要验证  $s_f s_l - v_f^T v_l$  是否等于 0, 代入上面得到的  $s_f, s_l, v_f, v_l$

$$s_f s_l = \frac{-(x_p x_a + y_p y_a + z_p z_a) * s_a}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

$$-v_f^T v_l = -[s_a x_p - z_p y_a + y_p z_a \quad s_a y_p + z_p x_a - x_p z_a \quad s_a z_p - y_p x_a + x_p y_a] * \begin{matrix} x_a \\ y_a \\ z_a \end{matrix}$$

$$* \frac{-1}{s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2}$$

我们忽略分母  $s_a^2 + x_a^2 + y_a^2 + z_a^2$  (另外,  $-v_f^T v_l$  里俩 -1 抵消了) 简化一下

$$(s_f s_l - v_f^T v_l)_{\text{分子}}$$

$$= (-x_p x_a s_a - y_p y_a s_a - z_p z_a s_a) + s_a x_p x_a - z_p y_a x_a + y_p z_a x_a + s_a y_p y_a + z_p x_a y_a - x_p z_a y_a + s_a z_p z_a - y_p x_a z_a + x_p y_a z_a = 0$$

2. 上式亦可写成矩阵运算:  $p' = Qp$ , 请根据你的推导, 给出矩阵  $Q$ 。

$$q^+ = \begin{bmatrix} \eta I + \varepsilon^\times & \varepsilon \\ -\varepsilon^T & \eta \end{bmatrix}, q^\oplus = \begin{bmatrix} \eta I - \varepsilon^\times & \varepsilon \\ -\varepsilon^T & \eta \end{bmatrix}$$

$$p' = q^+ q^{-1\oplus} p$$

$$p' = \begin{bmatrix} \eta I + \varepsilon^\times & \varepsilon \\ -\varepsilon^T & \eta \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \eta I + \varepsilon^\times & -\varepsilon \\ \varepsilon^T & \eta \end{bmatrix} p$$

$$p' = \begin{bmatrix} \eta I^2 + 2\eta I \varepsilon^\times + \varepsilon^{\times 2} + \varepsilon \varepsilon^T & -\eta I \varepsilon - \varepsilon^T \varepsilon^\times + \varepsilon \eta \\ -\varepsilon^T \eta I - \varepsilon^T \varepsilon^\times + \eta \varepsilon^T & \varepsilon^T \varepsilon + \eta^2 \end{bmatrix} p$$

$$p' = \begin{bmatrix} \varepsilon \varepsilon^T + \eta I^2 + 2\eta I \varepsilon^\times + \varepsilon^{\times 2} & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} p$$

(注意,  $Q$  左上角是旋转矩阵  $R$ )

## 7 \* 熟悉 C++11 (2 分, 约 1 小时)

**非静态数据成员初始化** `int index = 0;`

C++11 允许在定义的时候对非 static 非 const 成员初始化。

**拓展初始化列表** `vector<A> avec{a1,a2,a3};`

以前只有数组可以使用初始化列表, 现在其他容器可以用{}实现。

**lambda 表达式** `[](const A&a1, const A&a2){return a1.index<a2.index;}`

创建匿名的函数对象, 简化工作

[]代表函数可以获得的全局变量, ()形参, ->返回类型 (此处没有定义), {}函数体

**自动类型** `auto & a:avec`

auto 从初始化表达式中推断数据类型, 比如 `auto i = 1.0;`

编译时进行推导, 不影响运行效率。

也不影响编译速度, 因为本来也要判断右侧类型跟左侧是否匹配。

**range-base for loop** `for (auto & a:avec)`

有 iterator 的序列可以用这种简化的 for 循环