

# 激光的前端配准算法





### 

1、ICP匹配方法

帧间匹配算法

- **2、PL-ICP匹配方法**
- 3、基于优化的匹配方法
- 4、相关匹配方法及分支定界加速

### \$ 帧间匹配算法

1、ICP匹配方法

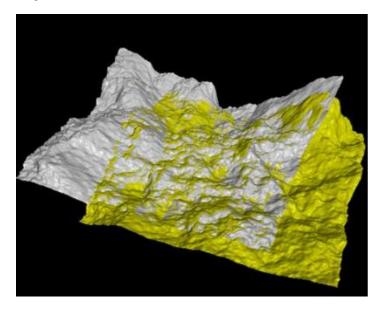
帧间匹配算法

- 2、PL-ICP匹配方法
- 3、基于优化的匹配方法
- 4、相关匹配方法及分支定界加速



## 0

#### 目的



ICP方法的目的

### 数学描述

• 给定两个点云集合:

$$X = \left\{x_1, x_2, \cdots, x_{N_x}\right\}$$

$$P = \left\{p_1, p_2, \cdots, p_{N_p}\right\}$$

• 求解R和t, 使得下式最小:

$$E(R,t) = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} ||x_i - Rp_i - t||^2$$

### **S** ICP方法介绍

## 0

#### 已知对应点的求解方法

$$u_{x} = \frac{1}{N_{p}} \sum_{i=1}^{N_{p}} x_{i} \qquad u_{p} = \frac{1}{N_{p}} \sum_{i=1}^{N_{p}} p_{i}$$

$$X' = \{x_{i} - u_{x}\} = \{x'_{i}\}$$

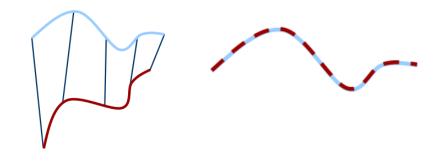
$$P' = \{p_{i} - u_{p}\} = \{p'_{i}\}$$

$$W = \sum_{i=1}^{N_p} x_i' p_i'^T = U \begin{bmatrix} \sigma_1 & 0 & 0 \\ 0 & \sigma_2 & 0 \\ 0 & 0 & \sigma_3 \end{bmatrix} V^T$$

#### 则ICP的解为:

$$R = VU^T$$

$$t = u_x - Ru_p$$



### **嗲** ICP方法介绍



#### 已知对应点的求解方法—证明

$$E(R,t) = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} \|x_i - Rp_i - t\|^2$$

$$E(R,t) = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} \|x_i - Rp_i - t - u_x + Ru_p + u_x - Ru_p\|^2$$

$$= \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} \|x_i - u_x - R(p_i - u_p) + (u_x - Ru_p - t)\|^2$$

$$\frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} \|x_i - u_x - R(p_i - u_p)\|^2 + \|u_x - Ru_p - t\|^2$$

$$+2 \left(x_i - u_x - R(p_i - u_p)\right)^T (u_x - Ru_p - t)$$

$$= \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} ||x_i - u_x - R(p_i - u_p)||^2 + ||u_x - Ru_p - t)||^2$$

$$\|x_i - u_x - R(p_i - u_p)\|^2$$
只跟R有关

当已知R时可以通过 $u_x - Ru_p - t$ 求解得到t

转换为最小化函数:

$$E(R,t) = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} ||x_i - u_x - R(p_i - u_p)||^2$$

### **嗲** ICP方法介绍



#### 已知对应点的求解方法—证明

$$E(R,t) = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} ||x_i - u_x - R(p_i - u_p)||^2$$

$$= \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} ||x_i' - Rp_i'||^2 = \frac{1}{N_p} \sum_{i=1}^{N_p} x_i'^T x_i' + p_i'^T R^T R p_i' - 2x_i'^T R p_i'$$

$$=\sum_{i=1}^{N_p}-2x_i^{\prime T}Rp_i^{\prime}$$

$$\sum_{i=1}^{N_p} x_i'^T R p_i' = \sum_{i=1}^{N_p} \operatorname{Trace}(R x_i' p_i'^T) = \operatorname{Trace}(R H)$$

$$H = \sum_{i=1}^{N_p} x_i' p_i'^T$$

•定理: 假设矩阵A为正定对称矩阵,则对于任意的正 交矩阵B,都有:

$$Track(A) \ge Track(BA)$$

$$H = U\Lambda V^T$$
  $X = VU^T$ --正交矩阵

$$XH = VU^TU\Lambda V^T = V\Lambda V^T$$
--正定对称

 $Trace(XH) \ge Trace(BXH)$ 

因此: 
$$R = X = VU^T$$

则:



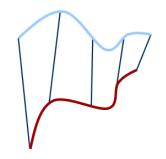
## 0

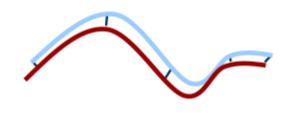
#### 未知对应点的求解方法

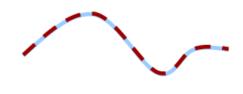
- 实际中,不知道对应点匹配
- 不能一步到位计算出R和t
- 进行迭代计算
- EM算法的一个特例

#### 算法流程:

- 寻找对应点
- 根据对应点, 计算R和t
- 对点云进行转换, 计算误差
- 不断迭代, 直至误差小于某一个值







### \$ 帧间匹配算法

1、ICP匹配方法

帧间匹配算法

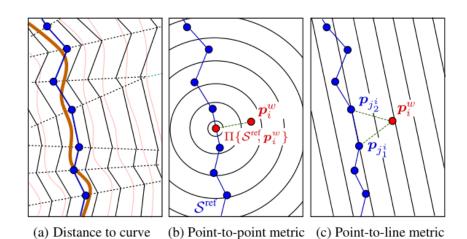
- **2、PL-ICP匹配方法**
- 3、基于优化的匹配方法
- 4、相关匹配方法及分支定界加速



## 0

#### 示意图

and to polyline



PL-ICP方法示意图

## 0

### 数学描述

• 目标函数:

$$egin{aligned} \min_{oldsymbol{q}_{k+1}} \sum_i \left( oldsymbol{n}_i^{\scriptscriptstyle \mathrm{T}} \left[ oldsymbol{p}_i \oplus oldsymbol{q}_{k+1} \!-\! \Pi \! \left\{ \mathcal{S}^{\scriptscriptstyle \mathrm{ref}}, oldsymbol{p}_i \oplus oldsymbol{q}_k 
ight\} 
ight] 
ight)^2 \ oldsymbol{q} &= (oldsymbol{t}, heta) \end{aligned}$$

$$(\boldsymbol{p} \oplus (\boldsymbol{t}, \theta) \triangleq \mathbf{R}(\theta)\boldsymbol{p} + \boldsymbol{t})$$

 $n_i$ 为法向量

 $\Pi\{S^{ref},\cdot\}$ 表示在 $S^{ref}$ 的投影





#### 算法流程

- 1. 把当前帧的数据根据初始位姿投影 到参考帧坐标系下。
- 2. 对于当前帧的点i,在参考帧中找到最近的两个点 $(j_1,j_2)$ 。
- 3. 计算误差, 并去除误差过大的点。
- 4. 最小化误差函数:

$$\sum_i \left(oldsymbol{n}_i^{\scriptscriptstyle extsf{T}} \left[ \mathbf{R}( heta_{k+1}) oldsymbol{p}_i \!+\! oldsymbol{t}_{k+1} - oldsymbol{p}_{j_1^i} 
ight] 
ight)^2$$



#### 跟ICP的区别

- 1. 误差函数的形式不同,ICP对点对点 的距离作为误差,PL-ICP为点到线的 距离作为误差。
- 2. 收敛速度不同,ICP为一阶收敛, PL-ICP为二阶收敛。
- 3. PL-ICP的求解精度高于ICP
- 4. PL-ICP对初始值更敏感

### \$ 帧间匹配算法

1、ICP匹配方法

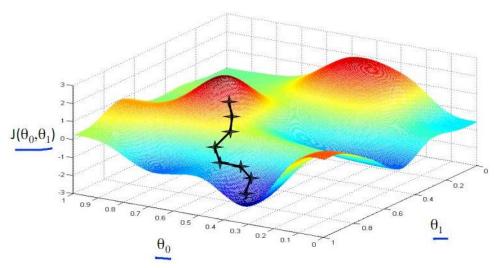
帧间匹配算法

- 2、PL-ICP匹配方法
- 3、基于优化的匹配方法
- 4、相关匹配方法及分支定界加速



## 0

#### 示意图



梯度下降示意图



### 数学描述

给定一个目标函数,把激光的帧间匹配问题转换为求解目标函数的极值问题:

$$E(T) = \arg\min_{T} \sum [1 - M(S_i(T))]^2$$

$$T = (T_x, T_y, T_\theta)$$

 $S_i(T)$ 表示把激光数据用位姿T进行转换

M(x)表示得到坐标x的地图占用概率





#### 优化方法的求解

$$E(T) = \arg\min_{T} \sum [1 - M(S_i(T))]^2$$

 $p_i = (p_{ix}, p_{iv})$ 表示第i个激光点的坐标

$$S_i(T) = \begin{bmatrix} \cos T_{\theta} & -\sin T_{\theta} & T_x \\ \sin T_{\theta} & \cos T_{\theta} & T_y \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p_{ix} \\ p_{iy} \\ 1 \end{bmatrix}$$

对于线性系统,求其对 $\Delta T$ 的导数,并令其等于0:

$$\sum_{i=0}^{T} \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ 1 - M(S_i(T)) - \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right]$$
= 0

 $M(S_i(T))$ 为非线性函数,因此进行一阶泰勒展开,得:

求解上式即可得到 $\Delta T$ 

$$E(T + \Delta T) = arg \min_{T} \sum_{i=1}^{n} \left[ 1 - M(S_i(T)) - \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right]^2$$
 令 $T = T + \Delta T$ ,不断进行迭代即可





#### 优化方法的求解

$$\sum \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ 1 - M(S_i(T)) - \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right] = 0$$

展开得:

$$\sum \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ 1 - M(S_i(T)) \right] = \sum \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right]$$

等式两边同时乘以 $H^{-1}$ :

$$\Delta T = H^{-1} \sum_{i=1}^{T} \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ 1 - M(S_i(T)) \right]$$

$$H = \sum_{i=1}^{T} \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right]$$





#### 优化方法的求解

$$\Delta T = H^{-1} \sum \left[ \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \right]^T \left[ 1 - M(S_i(T)) \right] \qquad S_i(T) = \begin{bmatrix} \cos T_{\theta} & -\sin T_{\theta} & T_{\chi} \\ \sin T_{\theta} & \cos T_{\theta} & T_{\chi} \\ 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} p_{i\chi} \\ p_{iy} \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$S_{i}(T) = \begin{bmatrix} \cos T_{\theta} * p_{ix} - \sin T_{\theta} * p_{iy} + T_{x} \\ \sin T_{\theta} * p_{ix} + \cos T_{\theta} * p_{iy} + T_{y} \\ 1 \end{bmatrix} \qquad \frac{\partial S_{i}(T)}{\partial T} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -\sin T_{\theta} * p_{ix} - \cos T_{\theta} * p_{iy} \\ 0 & 1 & \cos T_{\theta} * p_{ix} - \sin T_{\theta} * p_{iy} \end{bmatrix}$$

 $\Delta T$ 表达式中所有的量都已经知道,除了 $\nabla M(S_i(T))$ 

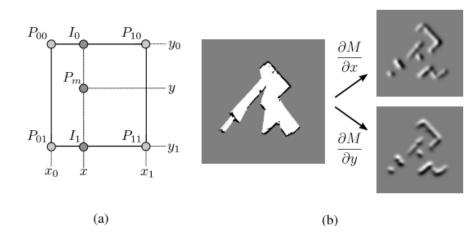
 $S_i(T)$ 表示地图坐标点, $VM(S_i(T))$ 表示地图的导数

 $VM(S_i(T))$ 的求解需要对地图进行插值



## 0

#### 地图双线性插值



地图插值示意图

• 拉格朗日插值法

• X,Y两个方向进行插值

• 一维线性插值的推广





#### 拉格朗日插值方法——维线性插值

#### • 插值的定义

设函数y = f(x)在区间[a, b]上有定义,且存在已知点:  $a \le x_0 < x_1 < \dots < x_n \le b$ 

处的函数值 $y_i = f(x_i)$ ,若存在n次多项式:

$$L_n(x) = a_0 + a_1 x + a_2 x^2 + \dots + a_n x^n$$

使得值 $L_n(x_i) = y_i$ 成立,则称 $L_n(x)$ 为f(x)的插值多项式。

可以证明:  $L_n(x)$ 存在且唯一

#### • 拉格朗日插值方法

实现上述插值的一种方法

主要特点为把插值多项式表示成基函数的 线性组合:

$$L_n(x) = \sum_{i=0}^n l_i(x) y_i$$

基函数 $l_i(x)$ 满足以下条件:

$$l_i(x_k) = \begin{cases} 1 & k = i \\ 0 & k \neq i \end{cases}$$





### 拉格朗日插值方法—基函数构造

基函数 $l_i(x)$ 在除 $x_i$ 以外的所有插值点都为0,即点 $(x_0, \dots, x_{i-1}, x_{i+1}, \dots, x_n)$ 都是 $l_i(x)$ 的解,因此可以构造函数:

$$l_i(x) = c(x - x_0) \cdots (x - x_{i-1})(x - x_{i+1})(x - x_n)$$

显然 $l_i(x)$ 满足上述条件。同时 $l_i(x_i) = 1$ ,因此:

$$l_i(x_i) = c(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1})(x_i - x_n) = 1$$

因此:

$$c = \frac{1}{(x_i - x_0) \cdots (x_i - x_{i-1})(x_i - x_{i+1})(x_i - x_n)}$$
 
$$l_i(x) = \prod_{k=0}^n \frac{x - x_k}{(x_i - x_k)}$$





### 拉格朗日插值方法——双线性插值

设平面中有四个点:

$$Z_1 = f(x_0, y_0), Z_2 = f(x_1, y_0)$$
  
 $Z_3 = f(x_1, y_1), Z_4 = f(x_0, y_1)$ 

令:

$$u = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0}$$
  $v = \frac{y - y_0}{y_1 - y_0}$ 

则对应的四个点的坐标变为:

$$(x_0, y_0) = (0,0)$$
  $(x_1, y_0) = (1,0)$ 

$$(x_1, y_1) = (1,1)$$
  $(x_0, y_1) = (0,1)$ 

构造基函数:

$$l_1(u, v) = (1 - u)(1 - v)$$

$$l_2(u,v) = u(1-v)$$

$$l_3(u,v) = uv$$

$$l_4(u,v) = (1-u)v$$

插值函数为:

$$L_4(u,v) = Z_1 l_1(u,v) + Z_2 l_2(u,v) + Z_3 l_3(u,v) + Z_4 l_4(u,v)$$





#### 地图插值

插值函数:

$$L_4(u,v) = Z_1 l_1(u,v) + Z_2 l_2(u,v) + Z_3 l_3(u,v) + Z_4 l_4(u,v)$$

把(u,v)替换回(x,y)可得:

$$= \frac{y - y_0}{y_1 - y_0} \left( \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} M(P_{11}) + \frac{x_1 - x}{x_1 - x_0} M(P_{01}) \right) \qquad \frac{\partial L(x, y)}{\partial y} = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} (M(P_{11}) - M(P_{10})) + \frac{y_1 - y}{y_1 - y_0} \left( \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} M(P_{10}) + \frac{x_1 - x}{x_1 - x_0} M(P_{00}) \right) \qquad + \frac{x_1 - x}{x_1 - x_0} (M(P_{01}) - M(P_{00}))$$

x的偏导数:

$$\frac{\partial L(x,y)}{\partial x} = \frac{y - y_0}{y_1 - y_0} (M(P_{11}) - M(P_{01})) + \frac{y_1 - y}{y_1 - y_0} (M(P_{10}) - M(P_{00}))$$

ν的偏导数:

$$\frac{\partial L(x,y)}{\partial y} = \frac{x - x_0}{x_1 - x_0} (M(P_{11}) - M(P_{10})) + \frac{x_1 - x}{x_1 - x_0} (M(P_{01}) - M(P_{00}))$$

### \$ 帧间匹配算法

1、ICP匹配方法

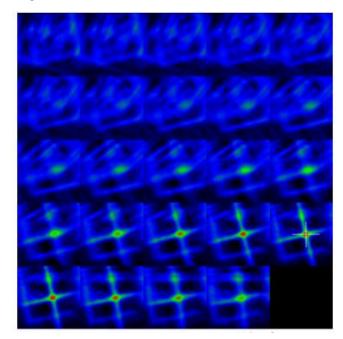
帧间匹配算法

- 2、PL-ICP匹配方法
- 3、基于优化的匹配方法
- 4、相关匹配方法及分支定界加速



## 0

#### 帧间匹配似然场



似然场示意图

- 高度非凸,存在很多的局部极值
- 对初值非常敏感
- 进行暴力匹配,排除初值影响

- 通过加速策略,降低计算量
- 计算位姿匹配方差

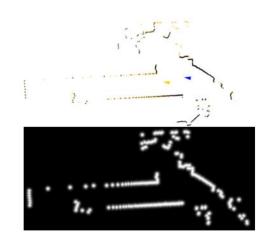




#### 算法流程

• 1. 构造似然场

- 2. 在指定的搜索空间内,进行搜索, 计算每一个位姿的得分
- 3. 根据步骤2中位姿的得分,计算本次位姿匹配的方差









#### 位姿搜索

#### • 1. 暴力搜索

三层for循环(x,y,θ)枚举每一个位姿, 分别计算每一个位姿的得分,计算量巨大。 因为激光雷达数据在每一个位姿都要重新投影, 投影需要计算sin和cos函数。

#### • 2. 预先投影搜索

把暴力搜索中的三层for循环 $(x,y,\theta)$ 交换一下顺序,最外层对 $\theta$ 进行搜索,这样内层x,y的投影变成的加法,需要计算sin和cos函数的位姿数从 $n_x n_y n_\theta$ 降为 $n_\theta$ 。能极大的加速算法的运行速度

#### • 3. 多分辨率搜索

- (1)构造粗分辨率(25cm)和细分辨率(2.5cm)两个似然场
- (2)首先在粗分辨率似然场上进行搜索, 获取最优位姿
- (3)把粗分辨率最优位姿对应的栅格进行细分辨率划分,然后再进行细分辨率 搜索,再次得到最优位姿。
- (4)粗分辨率地图的栅格的似然值为对应 的细分辨率地图对应空间的所有栅格的 最大值





#### 分枝定界算法

- 常用的树形搜索剪枝算法
- 求解整数规划问题
- 解的数量为有限个
- 把最优解求解问题转换为树形搜索问题,根节点表示整个解空间,叶子节点表示最优解,中间的节点表示解空间的某一部分子空间。

- 分枝:即根节点表示整个解空间空间,深度为1的节点表示解空间的子空间,深度为2的节点表示深度1空间的子空间,这样层层划分,直到划分到真实解,也就是叶子节点为止。
- 定界:对于搜索树种的每一个节点,确定以该节点为根节点的子树的界。对于最小值问题,确定下界;对于最大值问题,确定上界。(SLAM中为上界)





#### Algorithm 2 Generic branch and bound

```
best\_score \leftarrow -\infty
\mathcal{C} \leftarrow \mathcal{C}_0
while \mathcal{C} \neq \emptyset do
   Select a node c \in \mathcal{C} and remove it from the set.
   if c is a leaf node then
      if score(c) > best\_score then
          solution \leftarrow n
         best\_score \leftarrow score(c)
      end if
   else
      if score(c) > best\_score then
          Branch: Split c into nodes C_c.
         \mathcal{C} \leftarrow \mathcal{C} \cup \mathcal{C}_c
      else
          Bound.
      end if
   end if
end while
return best_score and solution when set.
```





#### 分枝定界在相关方法的加速作用

• 搜索树中的节点表示一个正方形的索索范围: $(c_x, c_y, c_\theta, c_h)$ 

$$\overline{\overline{W}}_c = \left( \left\{ (j_x, j_y) \in \mathbb{Z}^2 : c_x \le j_x < c_x + 2^{c_h} \\ c_y \le j_y < c_y + 2^{c_h} \right\} \times \{c_\theta\} \right)$$

• 分枝: 对于节点 $(c_x, c_y, c_\theta, c_h)$ , 分枝 为4个子节点,四个子节点为:

$$C_c = \left( \left( \left\{ c_x, c_x + 2^{c_h - 1} \right\} \times \left\{ c_y, c_y + 2^{c_h - 1} \right\} \times c_\theta \right) \cap \overline{W} \right) \times \left\{ c_h - 1 \right\}.$$

 定界:构造得分函数,使得得分函数 对于节点I的打分,是以节点I为根节点 的子树的上界:

$$score(c) = \sum_{k=1}^{K} \max_{j \in \overline{\overline{\mathcal{W}}_{c}}} M_{\text{nearest}}(T_{\xi_{j}} h_{k})$$

$$\geq \sum_{k=1}^{K} \max_{j \in \overline{\mathcal{W}}_{c}} M_{\text{nearest}}(T_{\xi_{j}} h_{k})$$

$$\geq \max_{j \in \overline{\mathcal{W}}_{c}} \sum_{k=1}^{K} M_{\text{nearest}}(T_{\xi_{j}} h_{k}).$$

$$\overline{\mathcal{W}}_{c} = \overline{\overline{\mathcal{W}}_{c}} \cap \overline{\mathcal{W}}.$$





#### 分枝定界在相关方法的加速作用

#### Algorithm 2 Generic branch and bound

```
best\_score \leftarrow -\infty
\mathcal{C} \leftarrow \mathcal{C}_0
while \mathcal{C} \neq \emptyset do
   Select a node c \in \mathcal{C} and remove it from the set.
   if c is a leaf node then
      if score(c) > best\_score then
          solution \leftarrow n
          best\_score \leftarrow score(c)
      end if
   else
      if score(c) > best\_score then
          Branch: Split c into nodes C_c.
          \mathcal{C} \leftarrow \mathcal{C} \cup \mathcal{C}_c
      else
          Bound.
      end if
   end if
end while
return best_score and solution when set.
```

#### Algorithm 3 DFS branch and bound scan matcher for (BBS)

```
best\_score \leftarrow score\_threshold
Compute and memorize a score for each element in C_0.
Initialize a stack C with C_0 sorted by score, the maximum
score at the top.
while C is not empty do
  Pop c from the stack C.
  if score(c) > best\_score then
     if c is a leaf node then
       match \leftarrow \xi_c
       best\_score \leftarrow score(c)
     else
       Branch: Split c into nodes C_c.
       Compute and memorize a score for each element
       in \mathcal{C}_c.
       Push C_c onto the stack C, sorted by score, the
       maximum score last.
     end if
  end if
end while
return best_score and match when set.
```



### **让较四种不同算法帧间匹配的效果(选做)**

- 目前介绍的四种方法网上都有开源的实现
- ICP在PCL中有实现
- PL-ICP可以直接二进制安装CSM
- 优化方法在HectorSLAM和Cartographer中有实现
- 相关方法在Cartographer中有实现



# 感谢各位聆听

Thanks for Listening

