

激光的前端配准算法-二









1、高斯牛顿优化方法

帧间匹配算法



2、NDT方法



3、相关匹配方法及分支定界加速



1、高斯牛顿优化方法

帧间匹配算法

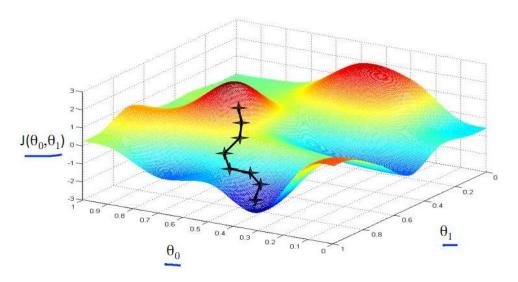


3、相关匹配方法及分支定界加速



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:

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

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

 $S_i(T)$ 表示把激光点i用T进行转换之后的坐标

M(x)表示得到坐标x的地图占用概率





优化方法的求解

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

对于线性系统,求其对 ΔT 的导数,并令其等于0:

$$p_i = (p_{ix}, p_{iy})$$
表示第 i 个激光点的坐标

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

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

$$E(T + \Delta T) = arg \min_{T} \sum_{i} \left[1 - M(S_i(T)) - \nabla M(S_i(T)) \frac{\partial S_i(T)}{\partial T} \Delta T \right]^2$$

 $\phi T = T + \Delta T$,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

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

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

 ΔT 表达式中所有的量都已经知道,除了 $VM(S_i(T))$

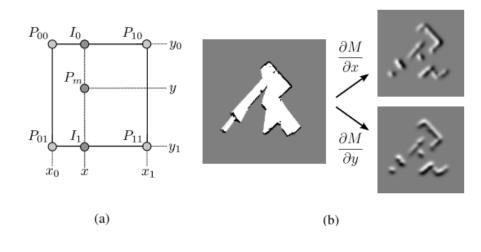
 $S_i(T)$ 表示地图坐标点, $VM(S_i(T))$ 表示地图的导数

 $VM(S_i(T))$ 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 $(x_0,\cdots,x_{i-1},x_{i+1},\cdots,x_n)$ 都是 $l_i(x)$ 的解,

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

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:

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





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:

$$L_4(u,v)$$

 $L_4(u,v) = Z_1 l_1(u,v) + Z_2 l_2(u,v)$

把(u,v)替换回(x,y)可得:

 $L(x,y) = \frac{y - y_0}{y_1 - y_0} \left(\frac{x - x_0}{x_1 - x_0} M(P_{11}) \right)$

 $+\frac{x_1-x}{x_1-x_0}M(P_{01})$

 $+\frac{y_1-y}{y_1-y_0}\left(\frac{x-x_0}{x_1-x_0}M(P_{10})+\frac{x_1-x}{x_1-x_0}M(P_{00})\right)$

 $+Z_{3}l_{3}(u,v)+Z_{4}l_{4}(u,v)$

x的偏导数:

y的偏导数:

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

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



1、高斯牛顿优化方法

帧间匹配算法



3、相关匹配方法及分支定界加速



→ 示意图



NDT方法示意图

基本思想

- 把空间用cell进行划分。
- 用高斯分布去替代势场,形成一个天然分段连续的势场。
- 在得到连续的势场之后,直接用牛顿方法进行迭代即可。
- 势场连续,不受离散化带来的影响。





数学描述

T=(t,t)表示需引

 $\mathbf{x}_{i} = (x, y)^{T}$ 表示激光点坐标

$$T(\mathbf{x}_i) = \begin{pmatrix} \cos\theta & -\sin\theta \\ \sin\theta & \cos\theta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_i \\ y_i \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} t_x \\ t_y \end{pmatrix}$$

 q_i, Σ_i 表示点 x_i 对应的高斯分布的均值和方差

• 当前帧激光点i的得分为:

$$x_i = T(x_i)$$

$$score_i = -\exp(-\frac{(x_i - q_i)^T \Sigma_i^{-1} (x_i - q_i)}{2})$$

• 因此匹配的目标函数:

$$\min \sum score_i$$

$$\diamondsuit q = \mathbf{x}_i - q_i$$
,则:

$$score_{i} = -\exp(-\frac{q^{T} \Sigma^{-1} q}{2})$$

- 目标函数并没有取误差的平方。
- 不对score()函数进行线性化。
- 本式中可以直接求解Hessian矩阵。





牛顿方法

• 假设目标函数为:

 $\min f(x)$

• 等价于:

$$g(x) = f'(x) = 0$$

• 进行泰勒展开,取一阶进行:

$$g(x + \Delta x) = g(x) + \frac{\partial g(x)}{\partial x} \Delta x = 0$$
$$\frac{\partial g(x)}{\partial x} \Delta x = -g(x)$$
$$x = x + \Delta x$$

• 显然等价于:

$$H\Delta x = -J$$

• 因此,用牛顿法进行迭代求解时,关键是要计算目标函数f(x)的Hessian矩阵和Jacobian矩阵。

• 同时, 如果:

$$f(x) = \sum_{i} f_i(x)$$

• 则:

$$J = \sum_{i} J_{i}$$

$$H = \sum_{i} H_{i}$$

S NDT方法

NDT求解

• 显然:

$$f_i = score_i = -\exp(-\frac{q^T \Sigma^{-1} q}{2})$$

• 因此:

$$J_{i} = \frac{\partial f_{i}}{\partial T} = -\exp(-\frac{q^{T} \Sigma^{-1} q}{2})(-q^{T} \Sigma^{-1} \frac{\partial q}{\partial T})$$

$$\mathbf{q} = \mathbf{x}_i - q_i = T(\mathbf{x}_i) - q_i$$

$$\frac{\partial \mathbf{q}}{\partial T} = \frac{\partial T(x_i)}{\partial T}$$

• 对于Hessia矩阵来说:

$$H_{i} = \frac{\partial J_{i}}{\partial T} = -\exp(-\frac{q^{T}\Sigma^{-1}q}{2})(-q^{T}\Sigma^{-1}\frac{\partial q}{\partial T})(-q^{T}\Sigma^{-1}\frac{\partial q}{\partial T})$$

$$+ -\exp(-\frac{q^{T}\Sigma^{-1}q}{2})(-\frac{\partial q^{T}}{\partial T}\Sigma^{-1}\frac{\partial q}{\partial T})$$

$$+ -\exp(-\frac{q^{T}\Sigma^{-1}q}{2})(-q^{T}\Sigma^{-1}\frac{\partial^{2}q}{\partial T^{2}})$$

• 显然:

$$\frac{\partial T(x_i)}{\partial T} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -x_i \sin \theta - y_i \cos \theta \\ 0 & 1 & x_i \cos \theta - y_i \sin \theta \end{pmatrix}$$

$$T(\mathbf{x}_{i}) = \begin{pmatrix} \cos\theta & -\sin\theta \\ \sin\theta & \cos\theta \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_{i} \\ y_{i} \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} t_{x} \\ t_{y} \end{pmatrix} \longrightarrow \frac{\partial T(\mathbf{x}_{i})}{\partial T} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -x_{i}\sin\theta - y_{i}\cos\theta \\ 0 & 1 & x_{i}\cos\theta - y_{i}\sin\theta \end{pmatrix}$$





算法流程

- 对环境进行cell分割,并且构造高斯分布。
- 根据初始解把当前帧的激光点转换到参考帧中,并确定在哪一个cell中。
- 用上述介绍的方法进行迭代求解。



1、高斯牛顿优化方法

帧间匹配算法

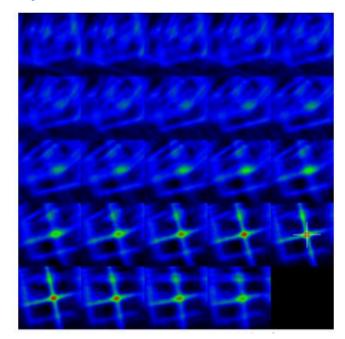


3、相关匹配方法及分支定界加速



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

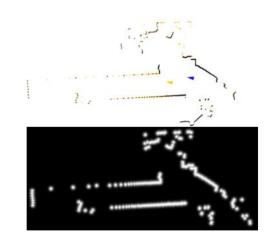


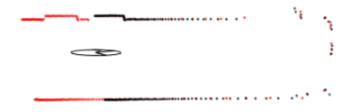


算法流程

• 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,θ) 交换一下顺序,最外层对 θ 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_θ 。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

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: $(c_x, c_y, c_\theta, c_h)$

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

分枝: 对于节点(c_x, c_y, c_θ, c_h), 分枝
 为4个子节点,四个子节点为:

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

 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.
```



- [1]A Flexble and Scalable SLAM System with Full 3D Motion Estimation
- [2] The Normal Distributions Transform: A New Approach to Laser Scan Matching
- [3] Real-Time Correlative Scan Matching
- [4] Real-Time Loop Closure in 2D LIDAR SLAM



详细见作业说明



感谢各位聆听

Thanks for Listening

