

Аналитический подход к применению схемы RANSAC в задачах визуальной навигации в динамическом окружении

Книжов Кирилл Игоревич

1 Введение

Устойчивость к динамическому окружению - одна из ключевых задач в разработке визуальных систем навигации и VisualSLAM систем. Эта задача имеет множество подходов, однако наиболее распространенным является подход с применением итерационной схемы RANSAC (она вкратце описана в п.3). Эта схема предполагает вычисление навигационных параметров (ориентации и перемещения) на каждой итерации, что не является необходимым для решения задачи об исключении динамических объектов. В связи с этим в этой статье была предложена модификация схемы RANSAC, исключающая вычисление навигационных параметров на каждой итерации (п. 4).

2 Визуальная навигация

В данной работе будет рассматриваться один из основных подходов к визуальной навигации в своей вариации для стереопары видеокамер, который подразумевает следующий алгоритм:

- 1) ПОИСК ОСОБЫХ ТОЧЕК (FEATURE DETECTING) НА "ЛЕВОМ" ИЗОБРАЖЕНИИ
- 2) ПОИСК ЭТИХ ТОЧЕК (FEATURE MATCHING) НА ПРАВОМ ИЗОБРАЖЕНИИ
- 3) ВЫЧИСЛЕНИЕ ПРОСТРАНСТВЕННЫХ КООРДИНАТ ЭТИХ ТОЧЕК
- 4) ОТСЛЕЖИВАНИЕ ЭТИХ ТОЧЕК НА ВИДЕОПОТОКЕ (FEATURE TRACKING)
- 5) ВЫЧИСЛЕНИЕ ПРОСТРАНСТВЕННЫХ КООРДИНАТ ЭТИХ ТОЧЕК В
- 6) ВЫЧИСЛЕНИЕ ИЗМЕНЕНИЯ ПОЗИЦИИ ВИДЕОКАМЕРЫ ПО ИЗМЕНЕНИЮ ПРОСТРАНСТВЕННЫХ КООРДИНАТ ТОЧЕК (PNP PROBLEM)

Данный алгоритм является классическим и был множество раз описан в различных работах (см [1],[2]), также нередко можно встретить его вариацию и для монокамеры (см. [2],[3]), а потому мы не будем расписывать каждый его шаг. Остановимся чуть более подробно лишь на последнем пункте, который имеет непосредственное отношение к теме данной работы.

ЗАДАЧА PnP - задача определения позиции набора ключевых точек в текущий момент времени по их изображению, при известных координатах этих точек в начальный момент времени. Пусть ${}^G p_i$ и $d_i * {}^G b_i$ - координаты i -ой ключевой точки в начальный и текущий момент времени соответственно (в системе координат камеры), где b_i - измеренные по изображению единичные векторы, d_i - скалярные величины, ${}^C p_C \in \mathbb{R}^3$ - вектор параллельного переноса камеры, ${}^G C \in SO(3)$ - матрица вращения. Тогда задача PnP сводится к решению системы

$${}^G p_i = {}^C p_C + d_i {}^G C {}^G b_i, i = 1..n, \quad (1)$$

относительно неизвестных ${}^G C, d_i, {}^C p_C$. Стоит отметить, при $n = 3$ и задача полностью классифицирована и может быть решена аналитически (см. [4],[5]), а при $n \geq 4$ используются приближенные алгоритмы, такие как метод наименьших квадратов и различные его оптимизации (см., например, [6]).

Если нам известны изображения ключевых точек со стереопары видеокамер, мы можем считать, что нам известны коэффициенты d_i . Таким образом, система (1) принимает вид

$${}^G p_i = {}^G p_C + {}^G C {}^G p_i, i = 1..n, \quad (2)$$

где $^C p_i$ - измерения координат особых точек в текущий момент времени в системе координат камеры. Легко видеть, что данная система однозначно разрешима в случае $n = 3$ и неколлинеарности точек $^G p_i$ (при условии, что $^C p_i$ вообще могут быть получены из $^G p_i$ с помощью аффинного преобразования).

3 Визуальная навигация в динамическом окружении

В реальных приложениях окружение зачастую оказывается динамическим, что сильно уменьшает точность описанных выше алгоритмов. Таким образом возникает задача повышения устойчивости к так называемым "выбросам" (outliers). Классическим решением данной проблемы является применение итерационной схемы RANSAC (см. [7]). В общих чертах данная схема выглядит следующим образом:

- 1) случайным образом выбирается n особых точек изображения;
- 2) для этих n точек решается задача PnP;
- 3) по некоторому критерию полученное решение проверяется для всех точек;
- 4) если количество точек, которое удовлетворяет полученному решению, больше, чем у предыдущего лучшего по этому параметру, то данное решение выбирается текущим лучшим решением.

Количество итераций k в данном процессе определяется вероятностью получения корректного решения p и предполагаемого количества "инлаеров" по отношению к количеству всех точек w по формуле:

$$k = \log(1 - p) / \log(1 - w^n)$$

Данный подход широко используется в различных реализациях визуальных навигационных алгоритмов (программы VisualSLAM) и показывает хорошие результаты (см., например, [2], [3]), однако сам по себе не раскрывает особенностей конкретной задачи, а потому представляет естественный интерес вопрос об аналитических свойствах проблемы динамического окружения в задаче визуальной навигации.

Пусть $X = \{x_i\}_{i=1}^n$ - некоторое множество наблюдаемых точек пространства, для которых известны их координаты $^1 x_i$ и $^2 x_i$ в некоторой ортонормированной системе координат в момент времени t_1 и t_2 соответственно. Будем говорить, что множество $Y = \{y_i, i = 1..m\} \subseteq X$

подчинено одному аффинному преобразованию, если:

$$\exists C \in SO(3), T \in \mathbb{R}^3 : {}^2y_i = C^1y_i + T \quad \forall i = 1..m,$$

где 1y_i и 2y_i - координаты точки y_i в момент времени t_1 и t_2 соответственно, а $SO(3)$ - специальная ортогональная группа вещественных матриц 3×3 , т.е. множество таких матриц F , что $\det F = 1$ и $\|Fx\| = \|x\| \quad \forall x \in \mathbb{R}^3$ (в дальнейшем мы будем отождествлять эти матрицы с соответствующими им линейными операторами).

Тогда задачу исключения "выбросов" можно представить как задачу нахождения максимального по включению множества Y , подчиненного одному аффинному преобразованию (эти точки обычно называют "инлаерами" (inliers)). Для решения этой задачи нами был сформулирован следующий критерий подчиненности точек одному аффинному преобразованию.

4 Модификация схемы RANSAC с применением аналитического подхода

Схема RANSAC, описанная в п.3, подразумевает в шаге 2 вычисление аффинного преобразования на каждой итерации. Однако это не является необходимым для нахождения множества "инлаеров" в связи с чем возникает естественное желание модифицировать схему RANSAC так, чтобы исключить из нее это вычисление. С этим нам поможет следующий критерий.

Утверждение 1. Пусть X - множество точек, наблюдаемых в моменты времени t_1 и t_2 , $y_i \in X, i = 1..3$ - множество точек, подчиненное одному аффинному преобразованию, не лежащих на одной прямой (т.е. $\exists C \in SO(3), T \in \mathbb{R}^3 : {}^2y_i = C^1y_i + T \quad \forall i = 1..3$). Пусть точка $x \in X, x \neq y_i, i = 1..3$ такова, что

$$\|{}^1a_i\| = \|{}^2a_i\| \quad \forall i = 1..3 \quad (3)$$

и

$$\text{sign}(\det A_1) = \text{sign}(\det A_2), \quad (4)$$

где ${}^ka_i = {}^kx - {}^ky_i$, $k = 1, 2$, $A_k = ({}^ka_1, {}^ka_2, {}^ka_3)$, $k = 1, 2$. Тогда множество $\{x, y_1, y_2, y_3\}$ подчинено одному аффинному преобразованию.

Для доказательства данного утверждения нам потребуется две леммы.

Лемма 1. Пусть $C, \tilde{C} \in SO(3)$, $P \in \mathbb{R}^3$ таковы, что

$$Cy_i = \tilde{C}y_i + P, i = 1..3,$$

где $y_i \in \mathbb{R}^3$ 0 - три различные точки, не лежащие на одной прямой. Тогда $T = 0$ и $C = \tilde{C}$.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО:

Заметим, что в условиях леммы возможно 2 случая:

- 1) векторы y_i не лежат в одной плоскости;
- 2) векторы y_i лежат в одной плоскости.

В первом случае утверждение леммы очевидно и вытекает из единственности аффинного преобразования, так как векторы y_i в данном случае образуют базис пространства \mathbb{R}^3 . Рассмотрим второй случай. Пусть векторы y_i лежат в одной плоскости. Тогда существуют такие $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$, что

$$y_3 = \alpha y_1 + \beta y_2$$

(заметим, что $\alpha + \beta \neq 1$, т.к. точки не лежат на одной прямой). Тогда, с одной стороны, с учетом этого равенства, из условий леммы для $i = 1, 2$ вытекает

$$\begin{aligned} Cy_3 &= C(\alpha y_1 + \beta y_2) = \alpha Cy_1 + \beta Cy_2 = \\ &= \alpha(\tilde{C}y_1 + P) + \beta(\tilde{C}y_2 + P) = \tilde{C}y_3 + (\alpha + \beta)P. \end{aligned}$$

С другой стороны, из условий леммы для $i = 3$ следует, что

$$Cy_3 = \tilde{C}y_3 + P.$$

Таким образом выполняется

$$\tilde{C}y_3 + (\alpha + \beta)P = Cy_3 = \tilde{C}y_3 + P,$$

что, с учетом соотношения $\alpha + \beta \neq 1$ возможно лишь в случае $P = 0$. В этом случае соотношения из условий леммы принимают вид

$$Cy_i = \tilde{C}y_i, i = 1..3,$$

откуда с очевидностью следует равенство $C = \tilde{C}$. Лемма 1 доказана.

Лемма 2. В условиях утверждения 1 существует такой линейный оператор $V \in SO(3)$, что

$${}^2a_i = V({}^1a_i), \forall i = 1..3.$$

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО: Аналогично лемме 1 рассмотрим 2 случая

- 1) векторы 1a_i не лежат в одной плоскости;
- 2) векторы 1a_i лежат в одной плоскости.

СЛУЧАЙ 1: векторы 1a_i не лежат в одной плоскости, а значит образуют базис пространства \mathbb{R}^3 . В этом случае из условия (4) следует, что векторы 2a_i также образуют базис пространства \mathbb{R}^3 . Хорошо известно, что в данном случае существует единственный линейный оператор $V : \mathbb{R}^3 \mapsto \mathbb{R}^3$ такой, что

$$V({}^1x - {}^1y_i) = {}^2x - {}^2y_i, \quad i = 1..3.$$

Т.к. множество $\{y_i, i = 1..3\}$ подчинено одному аффинному преобразованию, то очевидно, что

$$\|{}^2a_i - {}^2a_j\| = \|{}^2y_i - {}^2y_j\| = \|{}^1y_i - {}^1y_j\| = \|{}^1a_i - {}^1a_j\| \quad 1 \leq i, j \leq 3,$$

откуда, при учете условия 3, вытекает, что $\|Vz\| = \|z\| \quad \forall z \in \mathbb{R}^3$, т.е. K - изометрический оператор. Тогда из условия (4) мгновенно следует, что $\det V = 1$, а значит $V \in SO(3)$. Таким образом лемма доказана для 1го случая.

СЛУЧАЙ 2: векторы ${}^1x - {}^1y_i$ лежат в одной плоскости. Заметим сначала, что из условия 3 следует, что существуют такие $\alpha, \beta \in \mathbb{R}$, что

$${}^k a_3 = \alpha {}^k a_1 + \beta {}^k a_2, \quad k = 1, 2. \quad (5)$$

Положим ${}^k z = {}^k a_1 \otimes {}^k a_2$, $k = 1, 2$. Тогда для векторов ${}^k z, {}^k a_1, {}^k a_2$ выполняются условия случая 1, а значит существует такой линейный оператор $V \in SO(3)$, что

$${}^2x - {}^2y_i = V({}^1x - {}^1y_i), \quad \forall i = 1..2.$$

Тогда из линейности V и (5) следует, что

$${}^2x - {}^2y_i = V({}^1x - {}^1y_i), \quad \forall i = 1..3.$$

Лемма 2 полностью доказана.

ДОКАЗАТЕЛЬСТВО УТВЕРЖДЕНИЯ 1: По лемме 2 существует такой линейный оператор $V \in SO(3)$, что

$${}^2a_i = V({}^1a_i), \quad \forall i = 1..3.$$

С другой стороны по условиям утверждения $\exists C \in SO(3), T \in \mathbb{R}^3 :: {}^2y_i = C^1y_i + T \quad \forall i = 1..3$. Тогда предыдущее равенство принимает вид

$${}^2x - C^1y_i - T = V({}^1x - {}^1y_i) \Rightarrow$$

$$V({}^1y_i) = C^1y_i + T - {}^2x + V^1x = C^1y_i + d,$$

где $d = T - {}^2x + V^1x$. Тогда по лемме 1 $V = C$ и $d = 0$, т.е.

$${}^2x = C^1x + T$$

Утверждение 1 доказано.

Замечание. Вполне очевидно, что условия, указанные в утверждении 1 являются также необходимыми, т. е. утверждение 1 в полной мере является критерием. В дальнейшем, в обозначениях утверждения 1, множество точек, подчиненных тому же аффинному преобразованию, что и точки y_1, y_2, y_3 для моментов времени t_1, t_2 , будем обозначать как $AffCl_{t_1}^{t_2}(y_1, y_2, y_3)$.

С помощью данного критерия мы можем модифицировать классическое применение схемы RANSAC следующим образом:

1) на k -ой итерации случайным образом выбираются 3 точки $y_{1,k}, y_{2,k}, y_{3,k}$, не лежащие на одной прямой, удовлетворяющие условию $\|{}^1y_{i,k} - {}^1y_{j,k}\| = \|{}^2y_{i,k} - {}^2y_{j,k}\|$, $i, j = 1..3$;

2) для всех остальных точек в соответствии с утверждением 1 проверяется подчиненность их тому же аффинному преобразованию;

3) если количество подходящих точек $|AffCl_{t_1}^{t_2}(y_{1,k}, y_{2,k}, y_{3,k})|$ больше, чем на предыдущей итерации, то текущий набор подходящих точек полагается "инлаерами";

4) для следующей итерации выбираются точки $y_{1,k+1}, y_{2,k+1}, y_{3,k+1}$, удовлетворяющие условию из шага 1, так, чтобы $\{y_{1,k+1}, y_{2,k+1}, y_{3,k+1}\} \notin AffCl_{t_1}^{t_2}(y_{1,m}, y_{2,m}, y_{3,m}) \forall 1 \leq m \leq k$;

5) Количество итераций может определяться тем же правилом, что и в классической версии RANSAC схемы.

Условие в шаге 4 обусловлено тем, что $AffCl_{t_1}^{t_2}(y_{1,k}, y_{2,k}, y_{3,k}) = AffCl_{t_1}^{t_2}(z_1, z_2, z_3)$ для любых $z_1, z_2, z_3 \in AffCl_{t_1}^{t_2}(y_{1,k}, y_{2,k}, y_{3,k})$, удовлетворяющих условию, указанному в шаге 1.

5 Заключение

Ключевым пунктом данной статьи является п.4, в котором был сформулирован критерий, который можно использовать вместо шагов 2 и 3 в схеме RANSAC в п.3. Однако не были рассмотрены возможные модификации для условий остановки итерационного процесса RANSAC, что может оказаться перспективным в ключе данной статьи. Также не был проведен сравнительный анализ данной модификации с классической схемой, что также представляется перспективным направлением для выявления достоинств и недостатков предложенного алгоритма по сравнению с алгоритмом, описанным в п.3.

ЛИТЕРАТУРА

- [1] Е.А. Девятерилов, Б.Б.Михайлов ВИЗУАЛЬНЫЙ ОДОМЕТР // Вестник МГТУ им. Н.Э. Баумана. Сер. “Приборостроение”. 2012 с. 68-82
- [2] Hatem ALISMAIL, Brett BROWNING and M. Bernardine DIAS Evaluating Pose Estimation Methods for Stereo Visual Odometry on Robots
- [3] David Nister, Oleg Naroditsky, James Bergen Visual Odometry for Ground Vehical Application //Journal of Field Robotics 23(1), 3-20 (2006)
- [4] Xiao-Shan Gao, Xiao-Rong Hou, Jianliang Tang, Hang-Fei Cheng Complete Solution Classification for the Perspective-Three-Point Problem // IEEE TRANSACTIONS ON PATTERN ANALYSIS AND MACHINE INTELLIGENCE, VOL. 25, NO. 8, AUGUST 2003 p. 930-943
- [5] Tong Ke, Stergios Roumeliotis An Efficient Algebraic Solution to the Perspective-Three-Point Problem
- [6] Joel A. Hesch and Stergios I. Roumeliotis A DirectLeast-Squares(DLS)MethodforPnP // 2011 IEEE International Conference on Computer Vision p. 383-390
- [7] Martin A. Fischler and Robert C. Bolles Random Sample Consensus: A Paradigm for Model Fitting with Apphcatlons to Image Analysis and Automated Cartography // Communications of the ACM June 1981, Volume 24, Number 6 p. 381-395