

## МЕТОД ДИНАМИЧЕСКОГО ПРОГРАММИРОВАНИЯ ПРИ ОПТИМИЗАЦИИ ДВИЖЕНИЙ МАНИПУЛЯТОРА

Чумаков О. А., Снисаренко С. В.

Белорусский государственный университет информатики и радиоэлектроники, Минск, Беларусь, [kafsu@bsuir.by](mailto:kafsu@bsuir.by)

Введение. Системы автономного программирования преобразуют информацию, описывающую движения инструмента робота в управляющую программу РТК, которая учитывает возможности манипулятора и технологические ограничения. При этом наиболее сложной задачей является планирование рациональных движений манипулятора, обеспечивающие как требуемый закон движения технологического инструмента, так и минимум перемещений по каждому суставу. Задача оптимизации траектории движения робота сводится к нахождению некоторой оптимальной кривой в двумерном пространстве с запретными областями и линейными граничными условиями. Как правило, промышленные манипуляторы имеют шесть степеней подвижности. Для задачи, требующей только пять степеней, избыточный параметр  $\gamma$  может быть использован для сглаживания траектории в пространстве обобщенных координат, чтобы избежать резких поворотов режущего инструмента. Это требование может быть формализовано несколькими путями: минимизация энергии, минимизация скорости движения суставов, минимизация диапазона изменения обобщенных координат, минимизация объема движений суставов, и т. д. При этом, в любом случае необходимо иметь дело с векторным критерием, так как размер пространства обобщенных координат, как правило, равен шести [1].

### 1. Постановка задачи

Для заданной манипуляционной задачи, описанной параметризованной однородной матрицей-функцией  $L(t, \gamma)$ ,  $t \in [0; T]$ , найти скалярную функцию  $\gamma(t) \in (-\pi; \pi]$ , которая определяет непрерывную траекторию допустимых локаций инструмента  $L(t, \gamma(t))$  и минимизирует заданный критерий качества

$$J\{L(t, \gamma(t)); t \in [0; T]\} \rightarrow \min_{\gamma(t)} \quad (1)$$

при соблюдении ограничений на кинематику манипулятора, а также ограничений на близость к препятствиям и точкам сингулярности

$$\Psi_k [L(t, \gamma(t))] = 0; \Psi_c [L(t, \gamma(t))] = 0; \Psi_s [L(t, \gamma(t))] = 0. \quad (2)$$

В результате геометрическая интерпретация задачи может быть представлена как поиск лучшей траектории на плоскости  $(\gamma, t)$ , которая не проходит через области недопустимых значений, в которых нарушаются ограничения (заштрихованные области на рисунок 1).

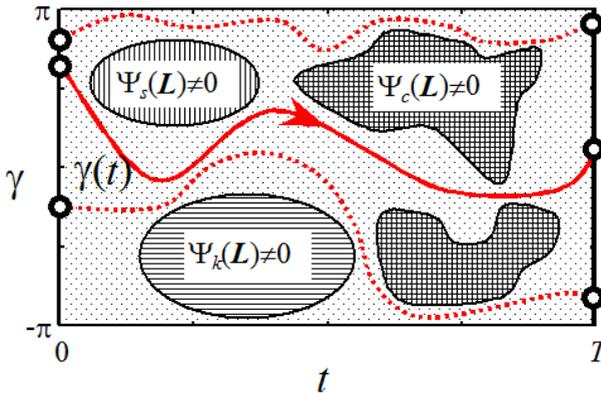


Рисунок 1 – Примеры допустимых решений

При решении задачи оптимизации траекторий движения инструмента необходимо использовать избыточный параметр  $\gamma$ , чтобы избежать резких изменений угловых координат и углов ориентации рабочего органа манипулятора. Эти требования можно представить в виде условия минимума скорости движения суставов, диапазона изменения обобщенных координат и объема движений суставов. Однако решение обязательно должно включать минимизацию скалярных критериев [2].

## 2. Решение задачи

Пространство поиска решений преобразуется в направленный многослойный граф, и исходная задача формулируется в терминах теории комбинаторной оптимизации как поиск «наилучшего» пути, который минимизирует желаемый показатель качества. Причем на-

Начальное и конечное состояния графа являются множествами, общими для всех слоев (рисунок 2).

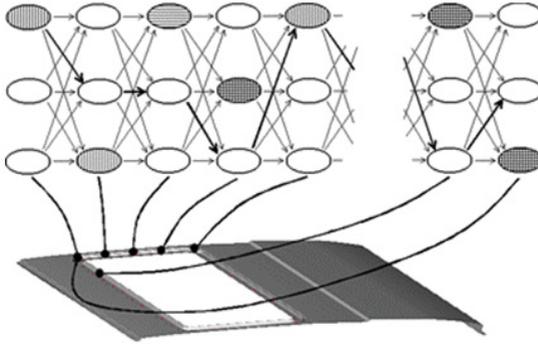


Рисунок 2 – Граф, описывающий пространство поиска

Для заданных множеств вершин  $V$  и множеств ребер  $E$ , нужно найти «наилучший» путь длины  $n$

$$\Pi(\gamma_0, \dots, \gamma_n) = \langle L_{0,j_1} \rightarrow L_{1,j_2} \rightarrow \dots L_{n,j_n} \rangle \quad (3)$$

с начальной вершиной  $V_0 \in \{L_{0j}\}$  и конечной вершиной  $V_n \in \{L_{nj}\}$ , который минимизирует векторный показатель качества.

Все узлы графа соответствуют локациям, для которых существуют решения обратной задачи кинематики, а также выполняются ограничения на близость препятствий к точкам сингулярности. С другой стороны, предложенная формулировка задачи может быть представлена как поиск «оптимальной» последовательности

$$\Gamma = (\gamma_0, \gamma_1, \dots, \gamma_n); \quad \gamma_i \in \Gamma_i \quad (4)$$

каждый элемент которой принадлежит некоторому конечному множеству  $\Gamma_i$ , которое получено путем тестирования  $L_{ij}$  на все виды ограничений. Так как для типичных промышленных применений  $n > 1000$ , а множества  $\Gamma_i$ , могут включать до 50 элементов, то полный перебор вариантов практически невозможен и необходимо применение эффективных вычислительных процедур. Для упрощения описания

алгоритмов, обобщенные координаты, соответствующие положению  $L_{ij}$ , обозначим как  $q_k(i, j)$ , а траектории, соответствующие вектору решения  $\Gamma$  обозначим как  $q_k(i, j_{\gamma})$ .

Минимизация приращений координат. При дискретном представлении области поиска, величина скорости оценивается конечной разностью между соседними значениями координат. Поэтому соответствующая задача оптимизации представляется как

$$J_v^{(k)}(\Gamma) = \max_i |q_k(i, j_{\gamma i}) - q_k(i-1, j_{\gamma i-1})| \rightarrow \min_{\Gamma}, \quad (5)$$

и может быть решена средствами динамического программирования. Для доказательства предположим, что на  $p$ -ом шаге были найдены все оптимальные последовательности

$$\Gamma^{\circ}(p, \chi) = \langle \gamma_0, \gamma_1, \dots, \gamma_{p-1}, \chi \rangle, \quad (6)$$

с последним элементом  $\chi \in \Gamma_p$  и соответственными показателями качества, обозначенными как  $F_p(\gamma)$ . Затем, для следующего шага оптимальная последовательность

$$\Gamma^{\circ}(p+1, \gamma) = \langle \gamma_0, \gamma_1, \dots, \gamma_{p-1}, \chi, \gamma \rangle, \quad (7)$$

с последним элементом  $\chi \in \Gamma_{p+1}$  может быть найдена из следующей рекурсии

$$F_{p+1}(\gamma) = \min_{\chi \in \Gamma_p} \max \{ F_p(\chi), |q_k(p+1, j_{\gamma}) - q_k(p, j_{\chi})| \} \quad (8)$$

Следовательно, начиная с  $p = 1$  и последовательно увеличивая длину последовательности, для каждого конечного состояния могут быть найдены и оптимальный путь, и соответствующее значение показателя качества. Таким образом, последний шаг является простым

выбором наилучшего конечного состояния из последовательности  $\gamma \in \Gamma_n$ .

Очевидно, что аналогичный подход может быть также применен к минимизации взвешенной суммы и «наихудшего» компонента соответственного векторного показателя качества. Кроме того, вследствие общих свойств показателей качества, которые основаны на минимаксном представлении, такая же рекурсия может быть использована для минимизации максимальной энергии и инверсной мобильности.

Используя дискретное представление области поиска, задача минимизации объема движения формулируется следующим образом:

$$J_s^{(k)} = \sum_i |q_k(i, j_{\gamma_i}) - q_k(i-1, j_{\gamma_{i-1}})| \rightarrow \min. \quad (9)$$

В отличие от предыдущего случая, это аддитивный критерий качества, который накапливается вдоль траектории. Следовательно, он также может быть минимизирован с применением динамического программирования. Соответствующая рекурсия может быть записана как

$$F_{p+1}(\gamma) = \min_{\chi \in \Gamma_p} \{F_p(\chi) + |q_k(p+1, j_\gamma) - q_k(p, j_\chi)|\} \quad (10)$$

Таким образом, начиная с  $p = 1$  и последовательно увеличивая длину последовательности  $\Gamma_0(p, \gamma)$ , для каждого конечного состояния могут быть найдены и оптимальный путь, и соответствующее значение показателя качества. Как в предыдущем случае, на последнем шаге происходит выбор лучшего конечного состояния из последовательности  $\gamma \in \Gamma_n$ . Можно легко доказать, что подобная рекурсия также дает оптимальное решение для взвешенной суммы и «наихудшего» компонента соответственного векторного показателя качества.

Заключение. В данной работе представлен алгоритм оптимизации траектории антропоморфных роботов-манипуляторов в РТК, базирующийся на методе динамического программирования. В отличие от известных алгоритмов, в нем учитывается кинематическая избыточность манипуляционной системы. Технические требования к качеству траектории резки представляются в виде векторного критерия

оптимальности, учитывающего диапазон изменения обобщенных координат, отклонения обобщенных координат от предписанных значений, объем движений по обобщенным координатам и максимальную скорость суставов. В результате создано алгоритмическое обеспечение, позволяющее построить множество Парето-оптимальных решений для синтеза гладких траекторий резки, удовлетворяющих ограничениям реальных промышленных систем управления роботами.

### **СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ**

1. Multiple criteria optimization: state of the art annotated bibliographic surveys / edited by Matthias Ehrgott, Xavier Gandibleux. – Boston: Kluwer Academic Publishers. – 2002. – 496 pp.
2. Optimizing Multiple Performance Criteria in Redundant Manipulators by Subtask-Priority Control / W. Chen, O. Zhang, Z. Yang – Proceedings of the IEEE International Conference on Systems, Man, and Cybernetics. – Vancouver, Canada, 1995. – P. 2534–2539.