Вычислительно эффективные алгоритмы решения прямой и обратной задач динамики

Artemov K.

Содержаине

- Что есть прямая и обратная задачи динамики
- Как оценивается эффектиность алгоритмов
- Уравнения движения
- Алгоритмы основанные на уравнениях Лагранжа, Ньютона-Эйлера, Аппеля и Кейна
- Обзор некоторых алгоритмов

Прямая и обратная задачи динамики

Прямая задача динамики:

Заданы: обобщенные силы/моменты; Найти: определить

траекторию движения.

Обратная задача динамики:

Задана: траектория движения;
Найти: обобщенные силы/моменты.

$$\ddot{q} = \phi(q, \dot{q}, \tau)$$

$$\tau = \phi(q, \dot{q}, \ddot{q})$$

где τ — вектор обобщенных сил/моментов робота, q, \dot{q} и \ddot{q} — векторы положения, скорости и ускорения

Оценка эффективности алгоритмов

Временная сложность алгоритмов:

- O(1) постоянное время;
- \bigcirc O(n) линейное время;
- $O(n^2)$ квадратичное время;
- и др.

Вычислительная сложность алгоритмов:

- количество сложений;
- О количество умножений.

Уравнения движения

🔾 уравнение в конфигурационном пространстве:

$$M(q)\ddot{q} + C(q,\dot{q})\dot{q} + G(q) = \tau$$

где q,\dot{q} и \ddot{q} – положение, скорость и ускорение звена робота, τ – силы/моменты приложенные к звену, M(q) – тензор инерции, $C(q,\dot{q})$ – матрица Кориолисовых и центробежных сил, G(q) – вектор гравитации;

О уравнение в операционном пространстве:

$$\Lambda(x)\ddot{x} + \mu(x, \dot{x}) + \rho(x) = f$$

где x — положение схвата, \dot{x} — скорость схвата, f — действующие силы на схват, $\Lambda(x)$ — матрица инерции в операционном пространстве, $\mu(x,\dot{x})$ — содержит Кориолисовы и центробежные составляющие, $\rho(x)$ — вектор гравитации.

Уравнения и алгоритмы

Таблица: Алгоритмы основанные на уравнениях Эйлера-Лагранжа

Форма	Авторы	Число операций		Прямая
уравнений	алгоритма	*	+	задача
Лагранж	Uicker/Kahn	66271	51548	+
	Vukobratovic/	37189	5652	+
	Potconjak	31103		
	Hollerbach 3x3	2195	1719	-
	Renaud	992	776	+

Уравнения и алгоритмы

Таблица: Алгоритмы основанные на уравнениях Ньютона-Эйлера

Форма	Авторы	Число операций		Прямая
уравнений	алгоритма	*	+	задача
Ньютон-Эйлер	Vukobratovic/	2907	2068	+
	Stepanenko	2301		
	Walker/Orin	1771	1345	+
	Wang/Ravani	1659	1252	+
	${ m Luh/Walker}/$	792	662	-
	Paul	194		
	Balafoutis/	489	420	
	Patel/Misra	409	420	_

Уравнения и алгоритмы

Таблица: Алгоритмы основанные на других уравнениях

Форма	Авторы	Число	о операций	Прямая
уравнений	алгоритма	*	+	задача
Аппель	Попов	2929	2500	+
Кейн	Ma/Xu	1020	851	-

Алгоритм Uiker и Kahn

Уравнения динамики для робота с *п* степенями свободы:

$$P_{i} = \sum_{j=i}^{n} \left(\sum_{k=1}^{j} \left[tr(\frac{\partial W_{j}}{\partial q_{i}} J_{j} \frac{\partial W_{j}^{T}}{\partial q_{k}}) \right] \ddot{q}_{k} \right.$$

$$+ \sum_{k=1}^{j} \sum_{l=1}^{j} \left[tr(\frac{\partial W_{j}}{\partial q_{i}} J_{j} \frac{\partial^{2} W_{j}^{T}}{\partial q_{k} \partial q_{l}}) \dot{q}_{k} \dot{q}_{l} \right] - m_{j} \vec{q^{T}} \frac{\partial W_{j}}{\partial q_{i}} r_{jo} \right)$$

где P_i — сила/момент привода, W_i — матрица трансформации от базовой к локальной системе координат i-ого звена, J_i — матрица инерции i-ого звена в локальной системе координат, m_i — масса звена i, r_{jo} — вектор от центра масс звена i к началу базовой системы координат, выраженный в локальной системе координат звена i, \vec{g} — вектор гравитации

Алгоритм Uiker и Kahn (продолж.)

Матрица W_i выражается, как:

$$W_i = A_1^0 A_2^1 ... A_i^{i-1}$$

где A_i^{i-1} – матрица трансформации 4 × 4 из i – 1 в i системаму координат

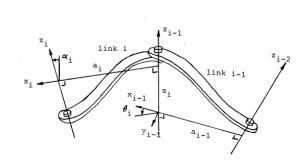


Рис.: Оси координат двух соседних звеньев

Алгоритм Uiker и Kahn (продолж.)

Формулы для вычисления частных производных матриц W_i :

$$\frac{\partial W_{i}}{\partial q_{k}} = W_{k-1} \frac{\partial A_{k}}{\partial q_{k}}^{k} W_{i}, \qquad (k \leq i)$$

$$\frac{\partial^{2} W_{i}}{\partial q_{k} \partial q_{l}} = W_{k-1} \frac{\partial A_{k}}{\partial q_{k}}^{k} W_{l-1} \frac{\partial A_{l}}{\partial q_{l}}^{l} W_{i}, \qquad (k < l \leq i)$$

$$= W_{k-1} \frac{\partial^{2} A_{k}}{\partial q_{i}^{2}}^{k} W_{i}, \qquad (k = i)$$

Алгоритм Uiker и Kahn (продолж.)

Алгоритм – нерекурсивный.

Решение прямой задачи динамики:

$$P = H(q)\ddot{q} + \dot{q}^T C(q)\dot{q} + g(q)$$

Решение обратной задачи динамики:

$$\ddot{q} = H(q)^{-1} (\dot{q}^T C(q) \dot{q} + g(q)) - P$$

Вычислительная сложность:

- \bigcirc количество сложений порядка n^4 ;
- количество умножений порядка n⁴.

Алгоритм Hollerbach

Для вычисления частных производных в уравнении:

$$P_i = \sum_{j=i}^n \left[tr(\frac{\partial W_j}{\partial q_i}^i W_j J_j \ddot{W}_j^T) - m_j \vec{g}^T \frac{\partial W_j}{\partial q_i}^i W_j r_{io} \right]$$

применены рекурсивные отношения:

$$\begin{split} W_{j} &= W_{j-1}A_{j}^{j-1} \\ \dot{W}_{j} &= \dot{W}_{j-1}A_{j}^{j-1} + W_{j-1}\frac{\partial A_{j}^{j-1}}{\partial q_{j}}\dot{q}_{j} \\ \ddot{W}_{j} &= \ddot{W}_{j-1}A_{j}^{j-1} + 2\dot{W}_{j-1}\frac{\partial A_{j}^{j-1}}{\partial q_{j}}\dot{q}_{j} + W_{j-1}\frac{\partial^{2}A_{j}^{j-1}}{\partial q_{j}^{2}}\dot{q}_{j}^{2} + W_{j-1}\frac{\partial A_{j}^{j-1}}{\partial q_{j}}\ddot{q}_{j} \end{split}$$

Алгоритм Hollerbach (продолж.)

Если представить уравнение движения в следующей форме:

$$P_i = tr(\frac{\partial W_i}{\partial q_i})D_i - \vec{g}^T \frac{\partial W_i}{\partial q_i} c_i$$

где

$$D_{i} = J_{i} \ddot{W}_{i}^{T} + A_{i+1}^{i} D_{i+1}$$

$$c_{i} = m_{i} r_{i0} + A_{i+1}^{i} c_{i+1}.$$

Угловое ускорение \ddot{W}_i^T вычисляется в прямой рекурсии от базы к схвату. D_i и c_i вычисляются в обратной рекурсии от схвата к базе.

Таим образом, полученные соотношения позволяют достичь 30n - 592 операций умножения и 675n - 464 операций сложения.

Алгоритм Vukobratovic и Stepanenko

Алгоритм позволяет рассчитывать инверсную динамику кинематических цепочек с фиксировнной базой.

Вычисления производятся в четыре этапа:

 Этап 1: Вычисляется скорость и ускорения для каждого звена, начиная с известных скорости и ускорения базы и заканчивая схватом

$$v_i = X_{p(i)}v_{p(i)} + \Phi_i \dot{q}_i, (v_0 = 0),$$

где v_i – скорость звена $i,\,\Phi_i$ – тип сочленения $j,\,$ и \dot{q}_i – вектор скорости.

Алгоритм Vukobratovic и Stepanenko (продолж.)

Ускорение:

$$a_i = X_{p(i)} a_{p(i)} + \Phi_i \ddot{q}_i + + \dot{\Phi}_i \dot{q}_i, (a_0 = 0),$$

где a_i — ускорение звена j, \ddot{q}_i — вектор ускорения обобщенных переменных сочленения j.

Для того, чтобы учесть влияние ускорения свободного поения на систему, возможно инициализировать $a_0 = -g$ вместо нуля. В этом случае a_i будет характеризовать ускорение звена i с учетом ускорения свободного подения.

Алгоритм Vukobratovic и Stepanenko (продолж.)

 Этап 2: На этом этапе рассчитываются силы, которые нужно приложить к звену, чтобы оно приобрело расчитанное на Этапе 1 ускорение

$$f_i^a = I_i a_i + v_i \times I_i v_i,$$

где I_i вектор инерции звена i, f_i^a – равнойствующая сила на звено i.

Алгоритм Vukobratovic и Stepanenko (продолж.)

Этап 3: Вычисляется вектор сил через каждое из звеньев

$$f_i = f_i^a -^i X_{p(i)} f_i^e + \Sigma_{j \in c(i)}^i X_{p(i)} f_j,$$

где f_i — сила передающаяся через звено j, f_i^e — сумма всех внешних сил, дейстующих на звено i, c(i) множество потомков звена i, i=n,...,1. f_i^e может представлять собой пружины, демпферы, контакты с внешней средой, а также ускорение свободного подения, если он не задан на Этапе 2 и прочее, т.е. заранее известна.

Этап 4: Вычисляются обобщенные моменты/силы

$$\tau_i = \Phi_i^T f_i$$

Рекурсивный алгоритм НЬютона-Эйлера

```
inputs: q, q, q, model, of:
output: τ
model data: N_B, jtype(i), p(i), X_L(i), I_i
v_0 = 0
\mathbf{a}_0 = -\mathbf{a}_g
for i = 1 to N_R do
     X_{\rm J}(i) = {\rm xjcalc}({\rm jtype}(i), q_i)
     {}^{i}X_{p(i)} = X_J(i) X_L(i)
     if p(i) \neq 0 then
           {}^{i}X_{0} = {}^{i}X_{p(i)} {}^{p(i)}X_{0}
     end
     \Phi_i = \text{pcalc}(\text{jtype}(i), q_i)
     \Phi c_i = \operatorname{pdcalc}(\operatorname{itype}(i), q_i, \dot{q}_i)
     \mathbf{v}_i = {}^{i}X_{p(i)}\,\mathbf{v}_{p(i)} + \boldsymbol{\Phi}_i\dot{\boldsymbol{q}}_i
     \zeta_i = \dot{\Phi}c_i\dot{q}_i + \mathbf{v}_i \times \dot{\Phi}_i\dot{q}_i
     \mathbf{a}_i = {}^{i}X_{p(i)}\,\mathbf{a}_{p(i)} + \boldsymbol{\Phi}_i\ddot{\mathbf{q}}_i + \boldsymbol{\zeta}_i
     \mathbf{f}_i = \mathbf{I}_i \mathbf{a}_i + \mathbf{v}_i \times \mathbf{I}_i \mathbf{v}_i - {}^{i} \mathbf{X}_0^{-T} \, {}^{0} \mathbf{f}_i^{e}
end
for i = N_B to 1 do
     \tau_i = \mathbf{\Phi}_i^T \mathbf{f}_i
     if p(i) \neq 0 then
          \mathbf{f}_{p(i)} = \mathbf{f}_{p(i)} + {}^{i}X_{p(i)}^{T}\mathbf{f}_{i}
     end
end
```

ты приводов; Функция jtype – возвращает тип звена; Функиця xjtype – матрицу трансформации для указанного типа звена; Функции pcalc и pdcalc вычисляют Φ_i и $\dot{P}hi_i$; Х – матрица трансформации.

Входные данные: траекто-

рия движения, модель робо-

Выходными данные: момен-

та, внешние силы;

Алгоритмы основанные на уравнениях Аппеля

Динамика механизма описывается уравнениями

Гиббса-Аппеля:

$$\frac{\partial G}{\partial \ddot{q}_i} = Q_i, (i = 1, ..., n)$$

где G – функция "энергии ускорения Q_i – обобщенная сила.

Функция "энергии ускорения" может быть выражена как сумма:

$$G = \sum_{i=1}^{n} G_i$$

где G_i – функция Гиббса для звена i, которая, в свою очередь, определется из выражения:

$$G_i = \frac{1}{2}m_iw_i^2 + \frac{1}{2}\epsilon_i^T J_i\epsilon_i + 2(\omega_i \times J_i\omega_i)\epsilon_i$$

Алгоритмы основанные на уравнениях Аппеля (продолж.

Подставляя в последнее выражения рекурсивные отношения для кинематики робота, получаем динамическую модель робота в форме:

$$H(q)\ddot{q} + h_c(q, \dot{q}) = Q$$

где Q = P - g(q) – вектор обобщенных сил.

$$H(q)\ddot{q} + h(q,\dot{q}) = P$$

где
$$h(q,\dot{q}) = h_c(q,\dot{q}) + g(p)$$
.

Этот алгоритм позволяет решать как прямую, так и обратную задачи динамики. Вычислительная сложность: $\frac{7}{3}n^3 + 27n^2 + \frac{722}{3}n + 9 - \text{умножений}, \frac{10}{3}n^3 + \frac{43}{2}n^2 + \frac{931}{6}n + 6 - \text{сложений}.$

Алгоритмы основанные на уравнениях Кейна

Считается, что робот состоит из n соединеных твердых тел, каждое из которых имеет по 6 степеней свободы.

Относительная ориентация соседних звеньев описывается следующими четырьмя параметрами Эйлера:

$$\epsilon_{il} = e_{il}sin(\frac{q_i}{2}), (l = 1, 2, 3)$$

$$\epsilon_{i4} = e_{i4}cos(\frac{q_i}{2}).$$

где $e_i=(e_{i1},e_{i2},e_{i3})$ – единичный вектор на оси, вокруг которой i-1 локальная система координат переходит в i в результате вращения, q_i – угол, $e_{i4}=1$. Можно показать, что параметры Эйлера эквивалентны формеле Родрига, когда сочленения с одной степенью свободы связаны.

Алгоритмы основанные на уравнениях Кейна (продолж.)

Можно показать, что параметры Эйлера эквивалентны формеле Родрига, когда сочленения с одной степенью свободы связаны.

$$r' = r + 2sin(\frac{q_i}{2})e_i \times (e_i \times r) + 2sin(\frac{q_i}{2})cos(\frac{q_i}{2})(e_i \times r)$$

где r – вектор до вращения, r' – вектор после вращения на угол q_i вокруг оси e_i . Сделав замену $\epsilon_i = e_i sin(\frac{q_i}{2})$ и $\epsilon_{i4} = cos(\frac{q_i}{2})$, получим:

$$r' = r + 2\epsilon_i \times (\epsilon_i \times r) + 2\sin(\frac{q_i}{2})\epsilon_{i4}(\epsilon_i \times r)$$

Алгоритмы основанные на уравнениях Кейна (продолж.)

Кинематические соотношения в этом алгоритме состоят из выражения для скоростей и ускорений звеньев в терминах параметров Эйлера:

$$\omega_i = \sum_{k=1}^l \omega_i'$$

где ω_i – угловая скорость звена i относительно базовой системы координат, ω_k' – относительная угловая скорость звена k относительно звена k-1. Это соотношение можно переписать в рекурсивной форме:

$$\omega_i = \omega_{i-1} + \omega_i'$$

Несложно заметить, что это уравнение совпадает с ранее рассмотренным.

Алгоритмы основанные на уравнениях Кейна (продолж.)

Несмотря на постоянный рост мощности компьютеров, требование высокой вычислительной эффективности уравнений динамики остается критичным. Это объясняется тем, что:

- во-первых, в системах управления роботов используются как правило относительно медленные процессоры, и для решения уравнений динамики в реальном времени необходимы эффективные алгоритмы расчета
- во-вторых, сложность механических структур современных роботов (параллельных, с избыточными степенями подвижности, так называемых роботов-гуманоидов) требует эффективных методов расчета динамики для задач их моделирования и управления.

The End!

ВЖУУУХ!!!1! СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!

Artemov K.
ITMO University
june, 2018

research supervisor: A.A. Kapitonov

СПАСИБО ЗА ВНИМАНИЕ!

Artemov K.
ITMO University
june 2018