

Использование параллельной системы глобальной оптимизации Globalizer для решения задач оптимального управления



И.Г. Лебедев В. В. Соврасов
ННГУ им. Н.И. Лобачевского

Задача поиска оптимального управления

Необходимо найти оптимальное управление в виде обратной связи по состоянию для системы:

$$\dot{x} = (A + B_u \Theta)x + B_v v, x(0) = 0$$

Выходы системы описываются выражениями:

$$z_k = (C_k + B_u \Theta), k = \overline{1, N}$$

Критерии оптимальности:

$$J_k(\Theta) = \sup_{v \in L_2} \frac{\max_{1 \leq i \leq n_k} \sup_{t \geq 0} |z_k^{(i)}(\Theta, t)|}{\|v\|_2} \rightarrow \min_{\Theta}$$

Ограничение на устойчивость системы:

$$g_0(\Theta) = \min_j \operatorname{Re}(\lambda_j(A + B_u \Theta)) < 0$$

Многокритериальная задача сводится к скалярной методом уступок или с помощью свёртки Гермейера. В [1] доказано, что использование последней позволяет найти всё множество Парето.

Способ распараллеливания

Результаты

Ссылки

1. Д.В. Баландин М.М. Коган. — Оптимальное по Парето обобщенное H_2 -управление и задачи виброзащиты. — // Автоматика и телемеханика. Принято к печати. — 2017.

2. Стронгин Р.Г. Гегель В.П. Гришагин В.А. Баркалов К.А. — Параллельные вычисления в задачах глобальной оптимизации. — Москва : Издательство Московского университета, 2013.

Задача глобальной оптимизации

Постановка задачи с ограничениями:

$$\varphi(y^*) = \min\{\varphi(y) : y \in D\}, D = \{x \in \mathbf{R}^n : g_j(x) \leq 0, j = \overline{1, m}\}$$

Предполагается, что все функции задачи удовлетворяют условию Липшица:

$$|f(y_1) - f(y_2)| \leq L \|y_1 - y_2\|, y_1, y_2 \in D, 0 < L < \infty$$

Целевая функция и ограничения могут быть невыпуклы, многоэкстремальны, недифференцируемы.

Метод глобальной оптимизации

Для оптимизации используется одномерный метод Стронгина. Редукция размерности осуществляется с помощью кривой Пеано.

Общая схема одной итерации одномерного метода:

- Упорядочить точки предшествующих испытаний в порядке возрастания их координат: $a = x_0 < \dots < x_i < \dots < x_k = b$.
- Вычислить для каждого интервала $(x_{i-1}; x_i), 1 \leq i \leq k$ характеристику $R(i)$.
- Определить интервал $(x_{t-1}; x_t)$, которому соответствует максимальная характеристика $R(t) = \max\{R(i), 1 \leq i \leq k\}$.
- Провести следующее испытание в точке $x^{k+1} = d(t) \in (x_{t-1}; x_t)$, где $d(t)$ — правило размещения точки следующего испытания в интервале с номером t .
- Проверить выполнение критерия остановки $x_t - x_{t-1} < \varepsilon$.

Подробное описание метода можно найти в [2].

