

# Исследование схем ускорения сходимости алгоритмов глобальной оптимизации

В.В. Соврасов

ННГУ им. Н.И. Лобачевского

23 июня 2017 г. Нижний Новгород

#### Постановка задачи

$$\begin{split} D &= \{y \in R^N: a_i \leqslant x_i \leqslant b_i, 1 \leqslant i \leqslant N\} \\ \varphi(y^*) &= \min\{\varphi(y): y \in D\} \end{split}$$

Предполагается, что целевая функция удовлетворяет условию Липшица в области D:

$$|\varphi(y_1)-\varphi(y_2)|\leqslant L\|y_1-y_2\|, y_1,y_2\in D, 0< L<\infty$$

Численное решение задачи означает построение оценки  $\tilde{y}$ , близкой по какой-либо норме к точке  $y^*$  на основе конечного числа значений целевой функции задачи, вычисленных в точках области D.

## Редукция размерности

#### Метод глобальной оптимизации

Общая схема характеристического метода: пусть имеется k результатов испытаний, далее:

Шаг 1. Упорядочить поисковую информацию по возрастанию координат точек испытаний

Шаг 2. Вычислить для каждого интервала величину R(i), называемую характеристикой.

Шаг 3. Выбрать интервал номер t с наибольшей характеристикой и провести в нем испытание:

$$x^{k+1} = d(t) \in (x_{t-1}, x_t)$$

Критерий остановки:

$$\|x_t - x_{t-1}\| < \varepsilon$$

## Метод глобальной оптимизации

## Класс тестовых задач

#### Использование методов локальной оптимизации

Способы использования локального поиска (метод Хука-Дживса):

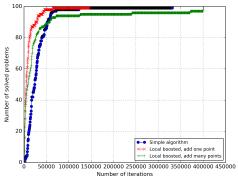
- 1. Запуск из лучшей найденной точки после окончания работы АГП.
- 2. Запуски из текущих лучших точек в процессе работы АГП.

Стратегии сохранения информации (для п. 2):

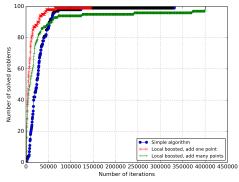
- добавлять только лучшие точки
- ▶ добавлять в поисковую информацию все точки

#### Использование методов локальной оптимизации

#### Результаты применения различных стратегий сохранения информации:



**GKLS 4d Simple** 



**GKLS 5d Simple** 

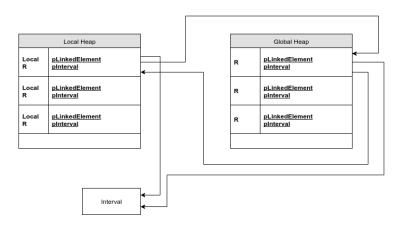
Метод является модификацией АГП. Каждый интервал имеет две характеристики R(i) и  $R^{st}(i)$ .

$$R^*(i) = \frac{R(i)}{\sqrt{(z_i - z^*)(z_{i-1} - z^*)}/\mu + 1.5^{-\alpha}}$$

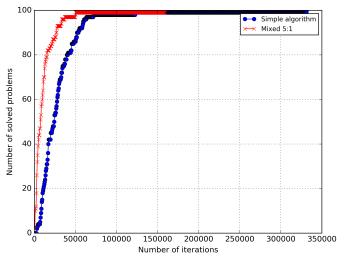
Для эффективной реализации АГП используется приоритетная очередь интрервалов. Ключ – R(i). Для смешанного АГП – две связанные очереди. Операции с очередями:

- ▶ Синхронная вставка
- Синхронное удаление
- ▶ Обновление перекрестных ссылок при восстановлении кучеобразности

Схема перекрёстных ссылок на элементы очередей:



```
Алгоритм обмена элементов при погружении/всплытии:
inline void swapElems(T& arg1, T& arg2)
  if (arg1.pLinkedElement!= NULL &&
      arg2.pLinkedElement != NULL)
    std::swap(arg1.pLinkedElement->pLinkedElement,
      arg2.pLinkedElement—>pLinkedElement);
  else if (arg1.pLinkedElement != NULL)
    arg1.pLinkedElement—>pLinkedElement = &arg2;
  else if (arg2.pLinkedElement! = NULL)
    arg2.pLinkedElement->pLinkedElement = &arg1;
  std::swap(arg1, arg2);
```



Операционные характеристики обычного и смешанного АГП на классе GKLS 4d Simple