



Параллельный алгоритм глобальной оптимизации с монотонным преобразованием целевой функции

К. А. Баркалов

А. С. Кудрявцев

Постановка задачи глобальной оптимизации:

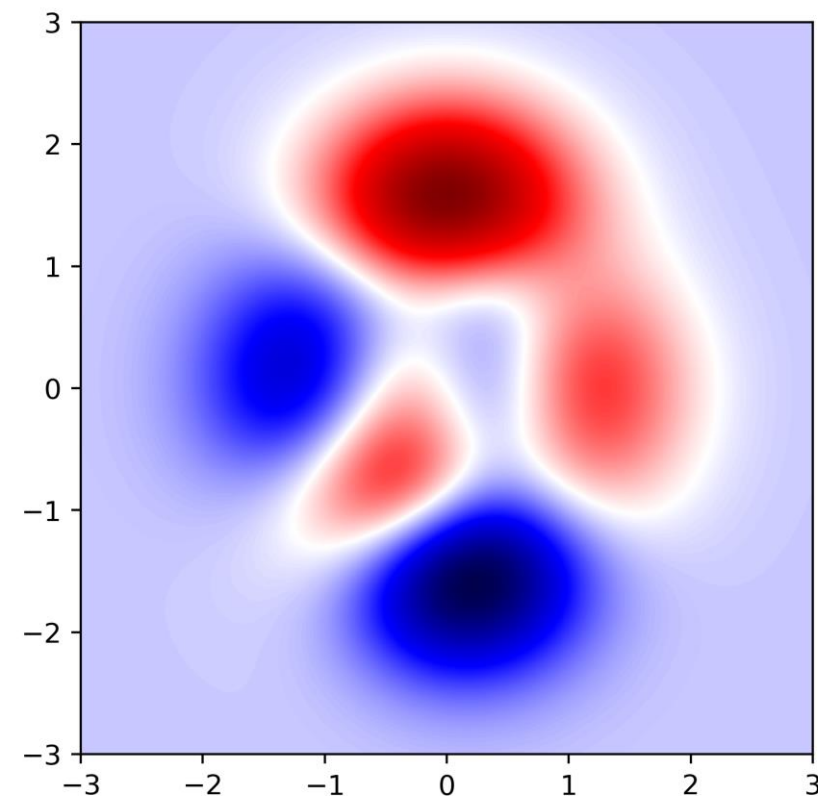
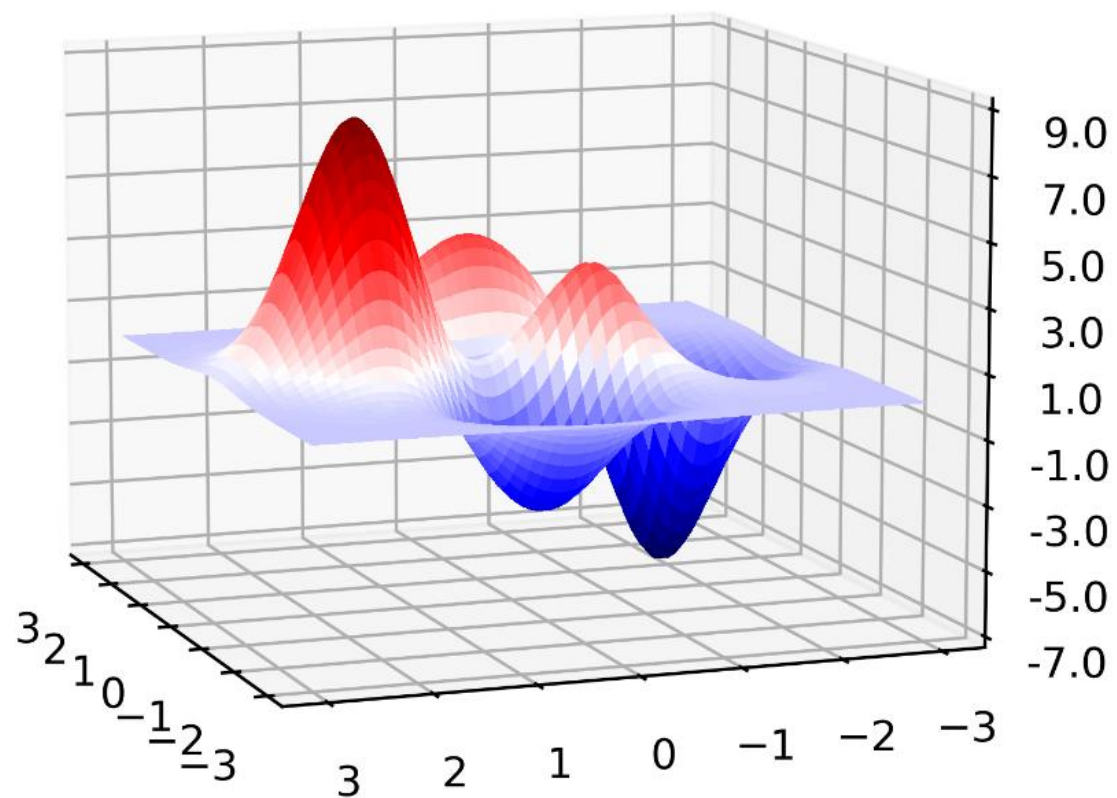
Требуется найти **глобальный минимум** многоэкстремальной функции в области D

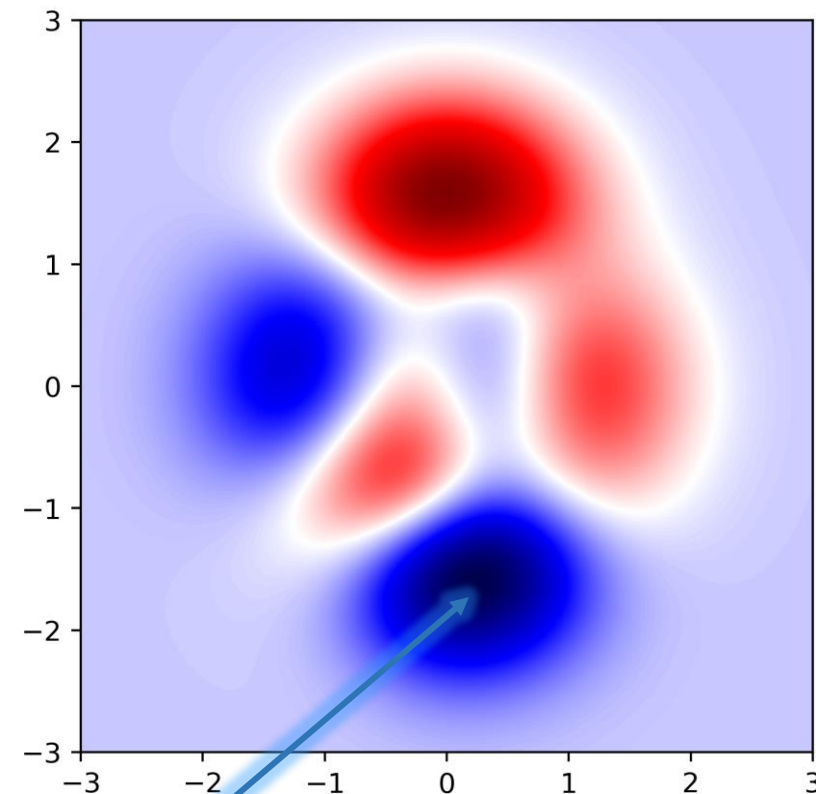
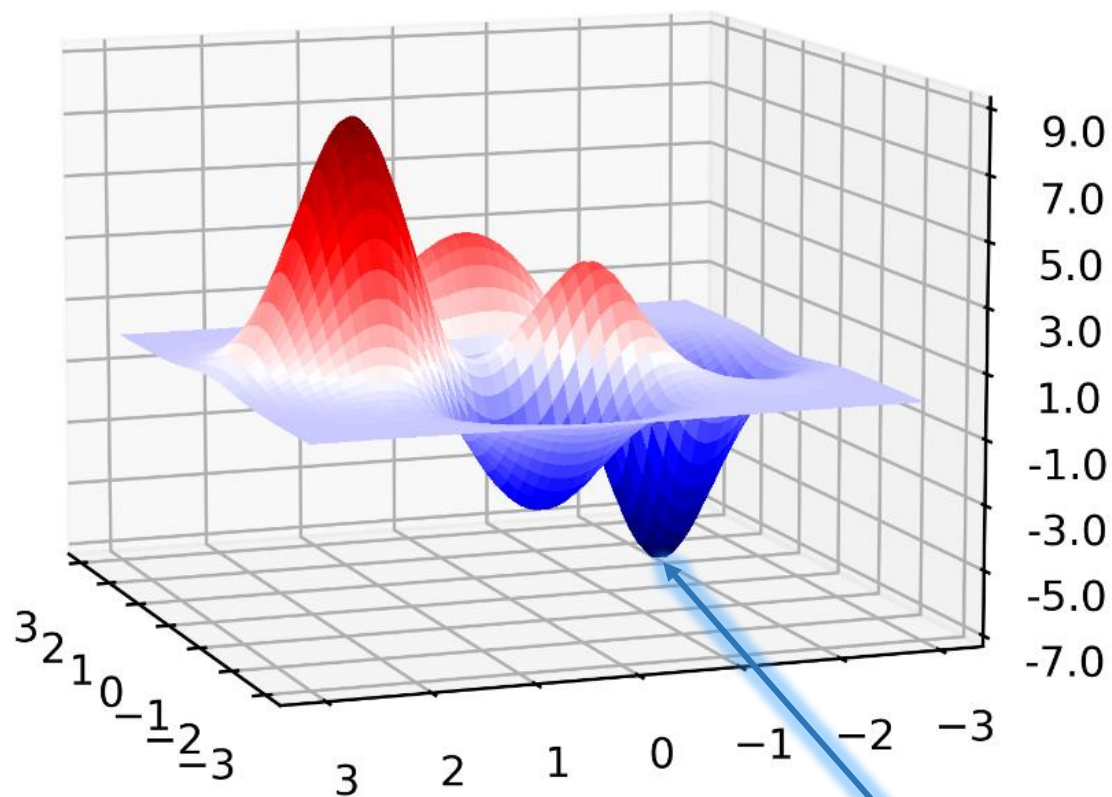
$$\varphi(x^*) = \min\{\varphi(x) : x \in D\}$$

$$D = \{x \in R^N : a_i \leq x_i \leq b_i, 1 \leq i \leq N\}$$

Предполагается, что $\varphi(x)$ удовлетворяет **условию Липшица** в области D :

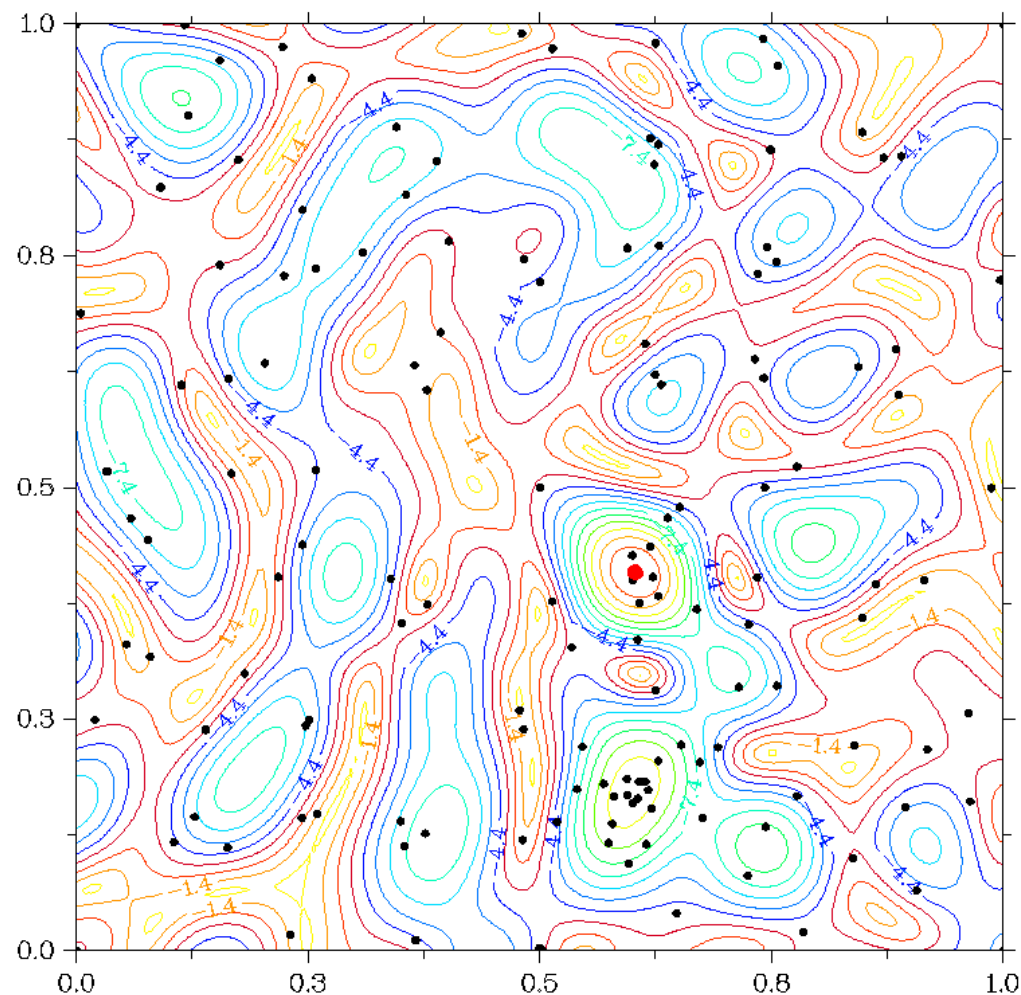
$$|\varphi(x_1) - \varphi(x_2)| \leq L \|x_1 - x_2\|, \quad x_1, x_2 \in D, \quad 0 < L < +\infty$$





Глобальный минимум

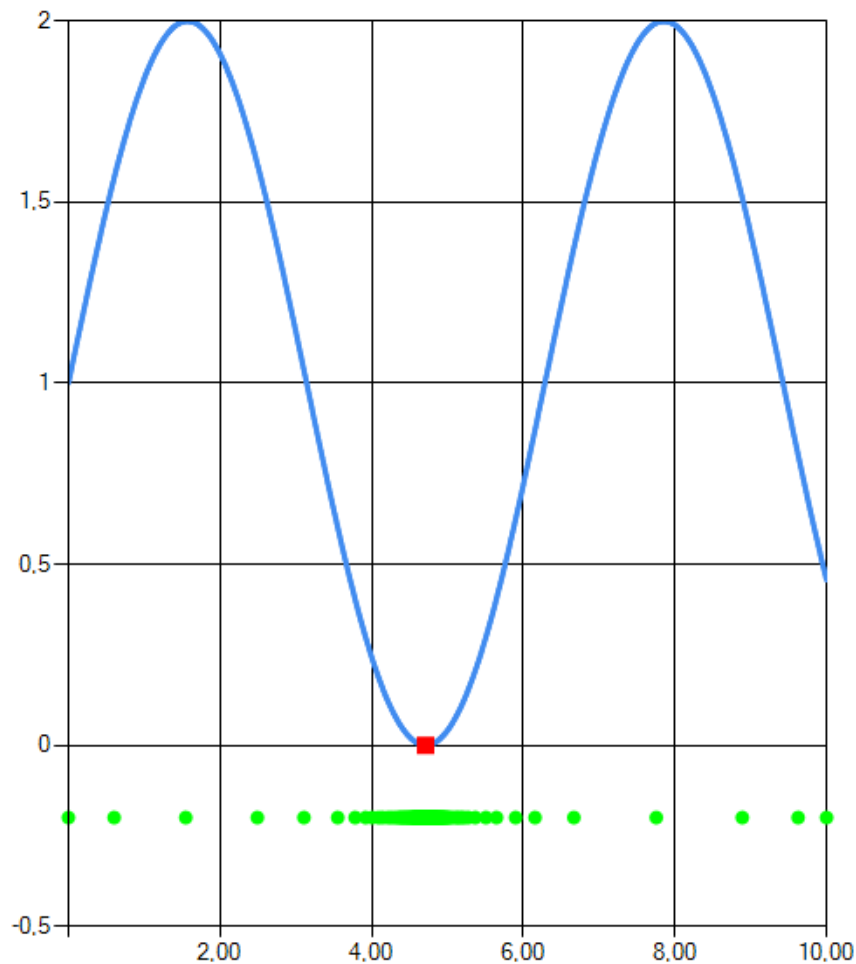
- Функция может задаваться как **чёрный ящик**
- Функция может быть **многоэкстремальной**
- Вычисление функции может занимать **много времени**



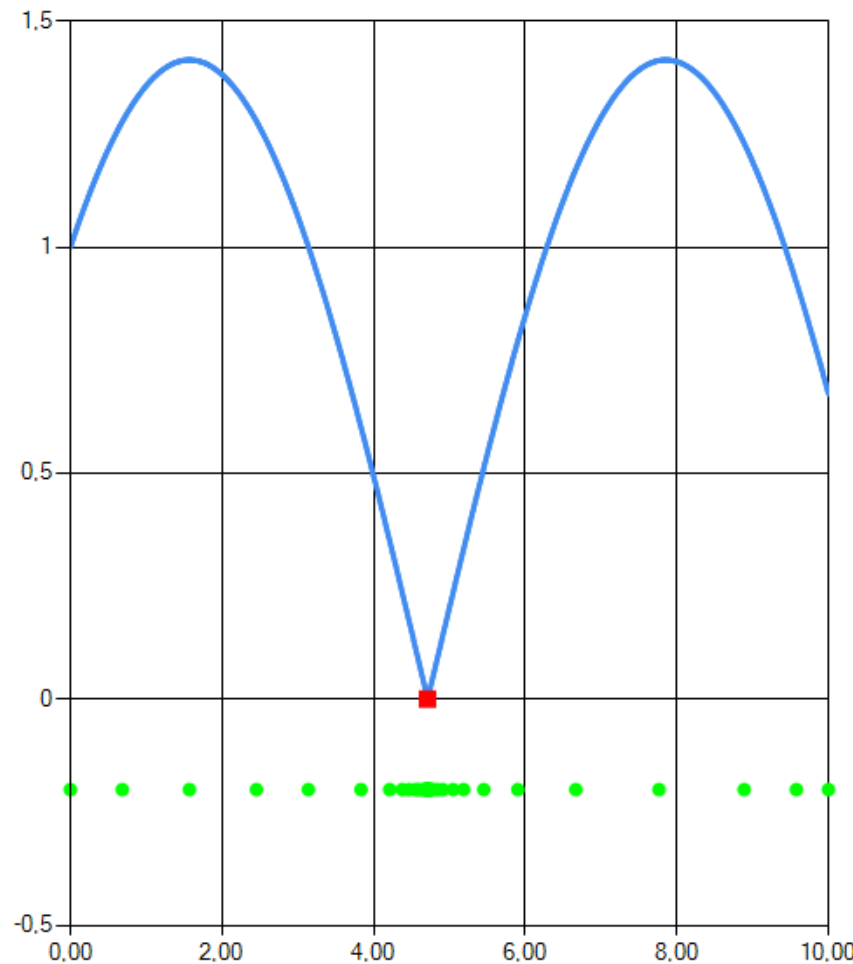
- Минимизируем не саму функцию, а **её преобразование**
- Функция преобразования должна удовлетворять **условию Липшица** и **не менять положение** точки глобального минимума
- Получаем *почти монотонную сходимост* к точке глобального минимума в ее малой окрестности
- Примеры таких функций преобразования

- $$\Phi(y) = \sqrt{1 - \left(\frac{z_k^+ - \varphi(y)}{z_k^+ - z_k^-}\right)^2}$$
, где $z_k^+ = \max_{1 \leq i \leq k} \varphi(y^i)$, $z_k^- = \min_{1 \leq i \leq k} \varphi(y^i)$

- $$\Phi(y) = \sqrt{\varphi(y) - z_k^-}$$
, где $z_k^- = \min_{1 \leq i \leq k} \varphi(y^i)$



БЕЗ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ



ПРЕОБРАЗОВАННАЯ ФУНКЦИЯ

- $F(x)$
- ЛУЧШИЙ РЕЗУЛЬТАТ
- ТОЧКИ ИСПЫТАНИЙ

БЕЗ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ
156 ИСПЫТАНИЙ

ПРЕОБРАЗОВАННАЯ
ФУНКЦИЯ
21 ИСПЫТАНИЕ

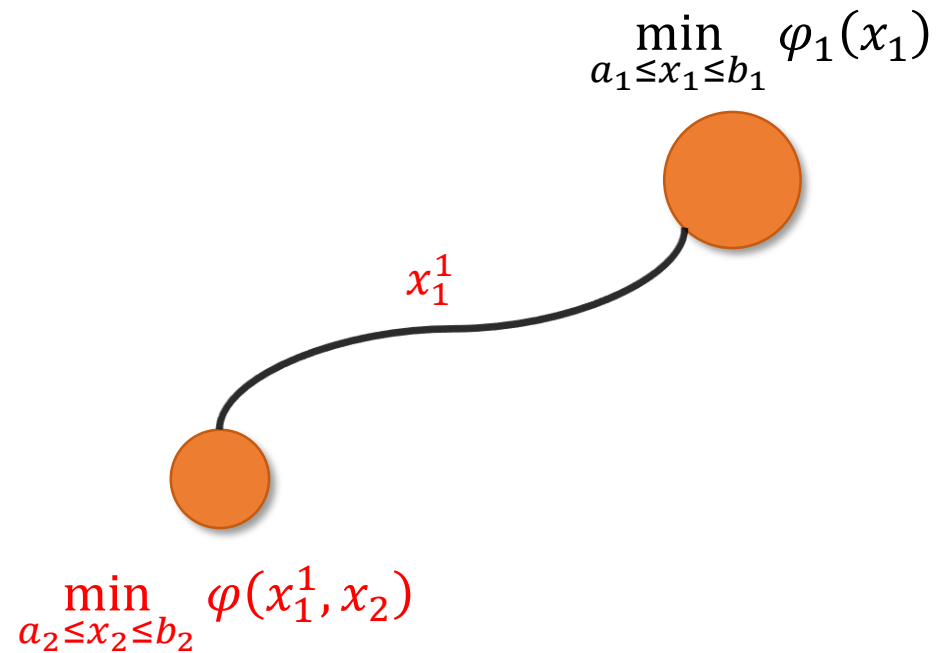
Основное соотношение многошаговой схемы редукции размерности:

$$\varphi^* = \min_{x \in D} \varphi(x) = \min_{a_1 \leq x_1 \leq b_1} \dots \min_{a_n \leq x_n \leq b_n} \varphi(x_1, \dots, x_n)$$

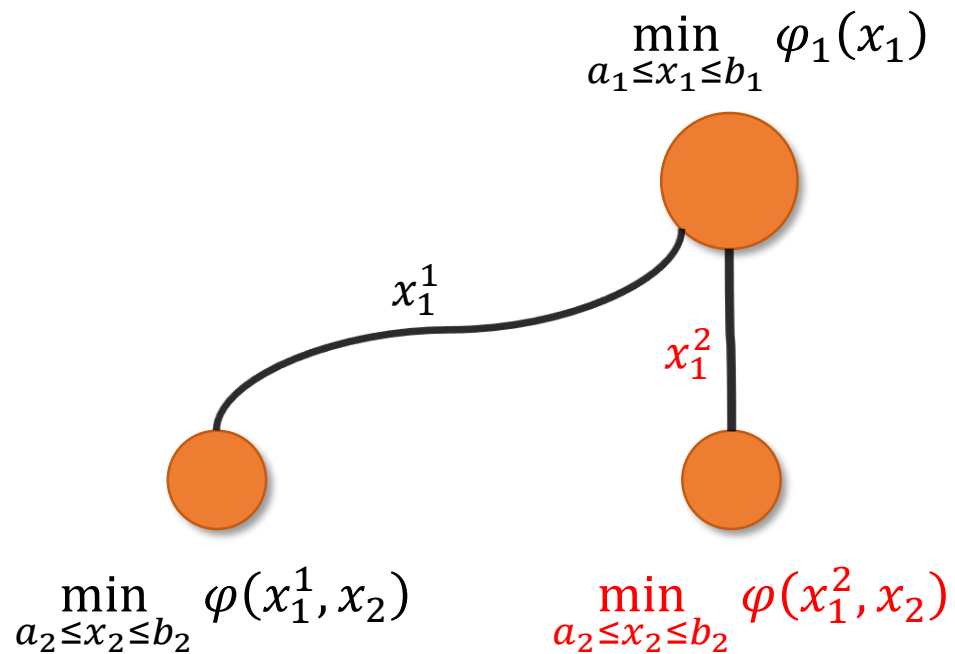
Для функции двух переменных:

$$\varphi^* = \min_{x \in D} \varphi(x) = \min_{a_1 \leq x_1 \leq b_1} \varphi_1(x_1)$$

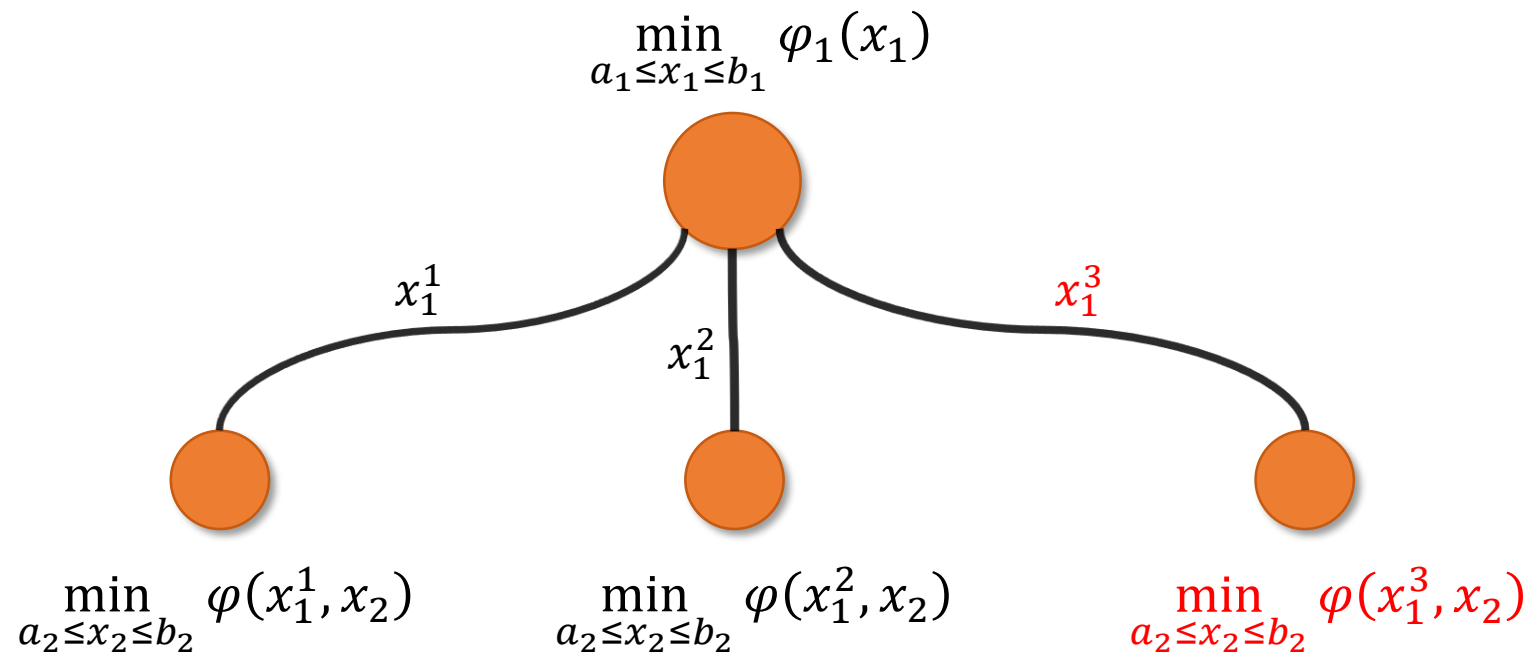
$$\varphi_1(x_1) = \min_{a_2 \leq x_2 \leq b_2} \varphi(x_1, x_2)$$



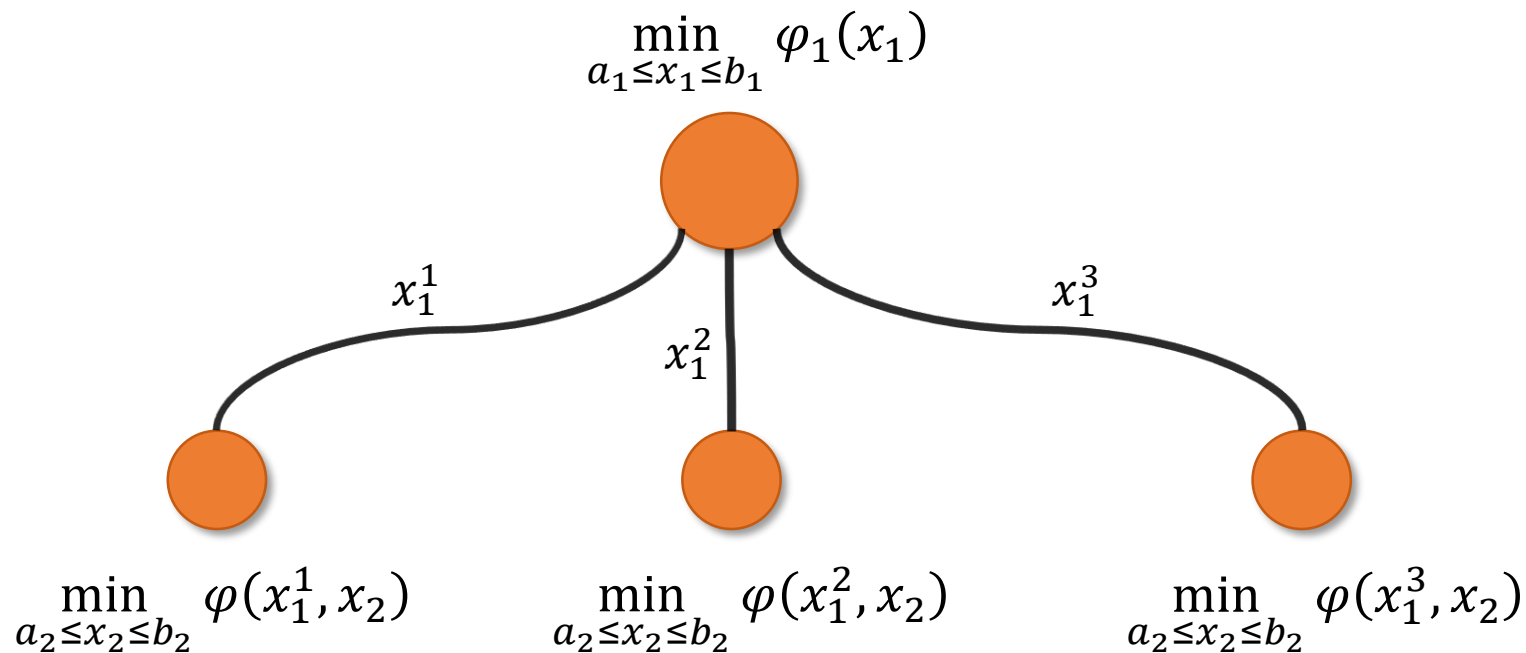
$$\varphi_1(x_1) = \min_{a_2 \leq x_2 \leq b_2} \varphi(x_1, x_2)$$



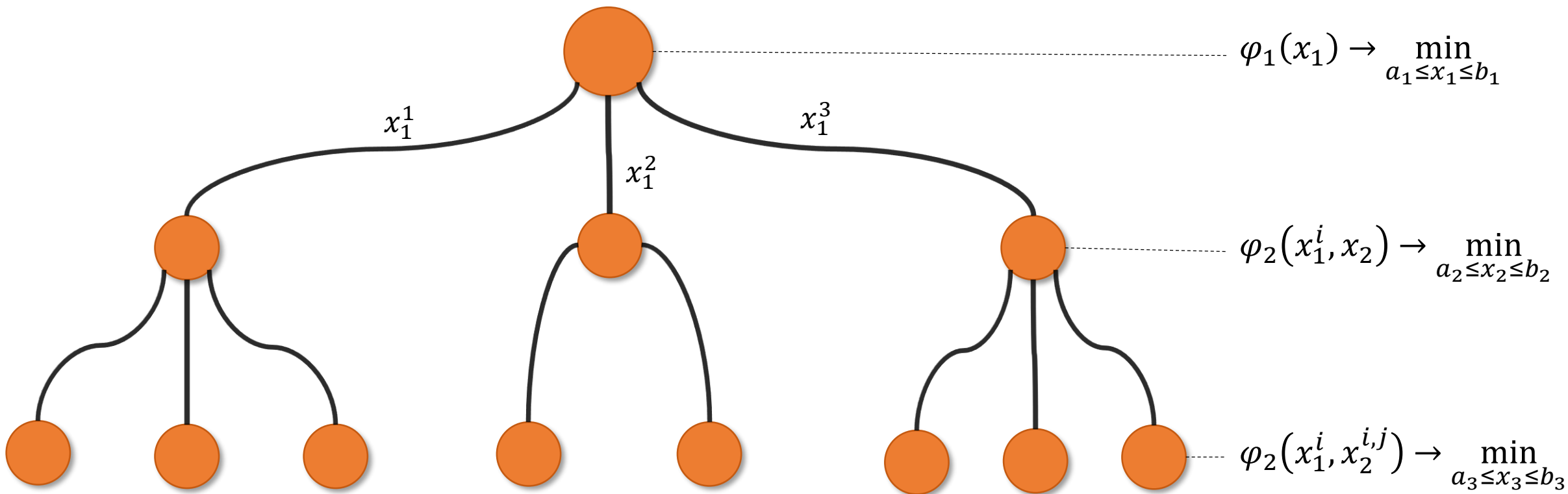
$$\varphi_1(x_1) = \min_{a_2 \leq x_2 \leq b_2} \varphi(x_1, x_2)$$



$$\varphi_1(x_1) = \min_{a_2 \leq x_2 \leq b_2} \varphi(x_1, x_2)$$

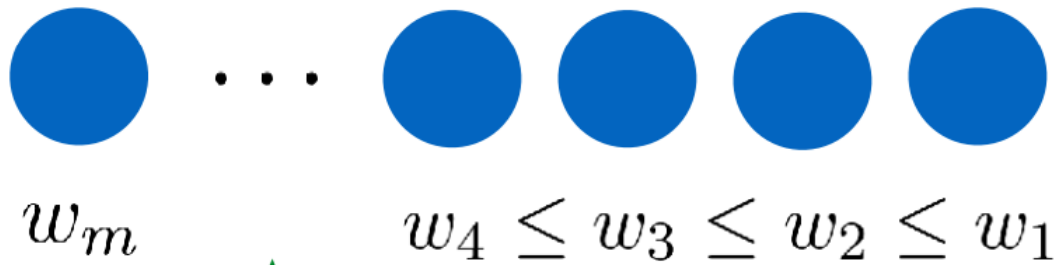


$$\varphi_1(x_1) = \min_{a_2 \leq x_2 \leq b_2} \varphi(x_1, x_2)$$



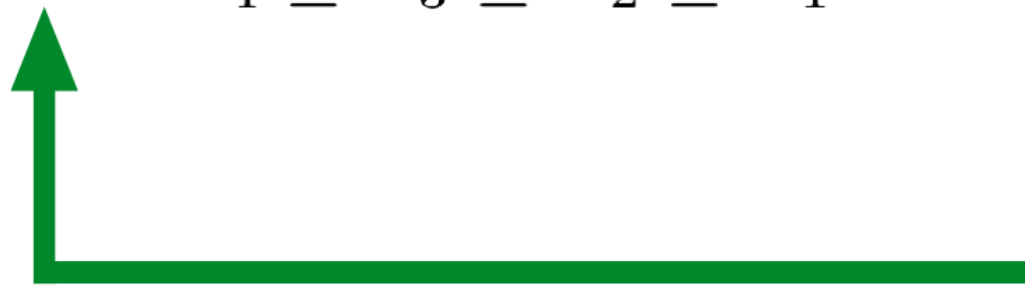
- Основное отличие от обычной схемы в том, что все задачи решаются одновременно.

Взвешенное множество задач

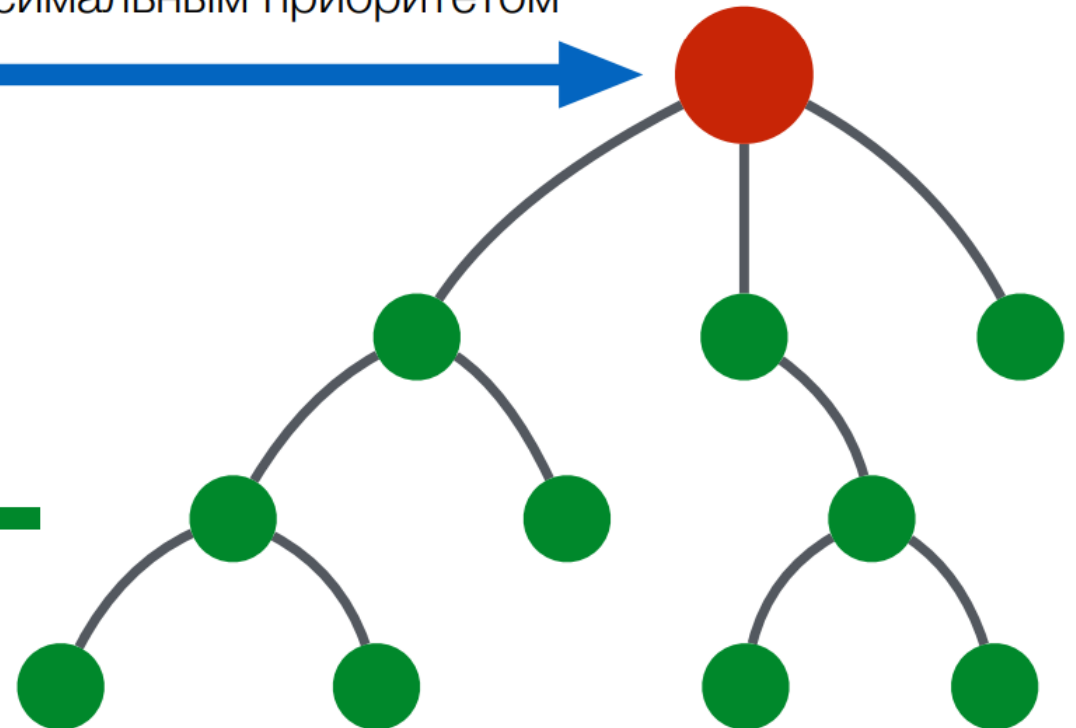


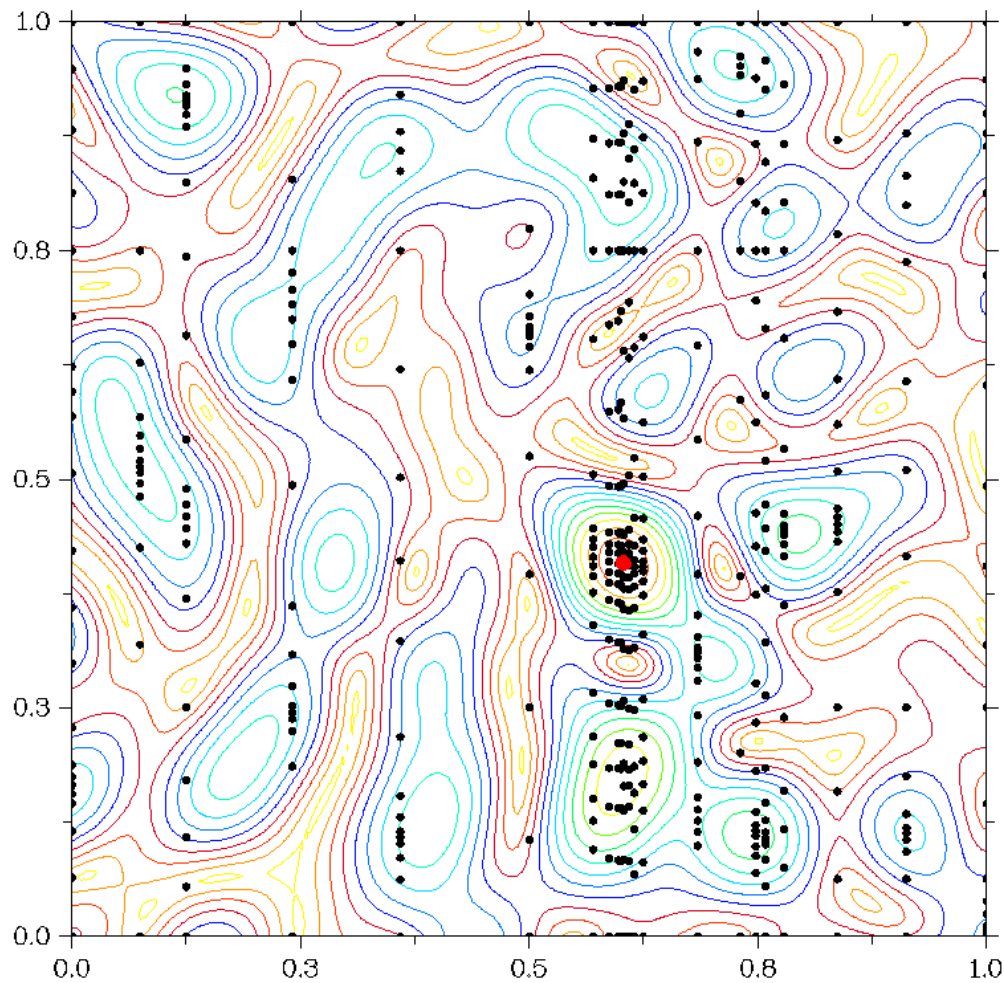
выбирается задача с
максимальным приоритетом

$$w_1 \leq w_0$$

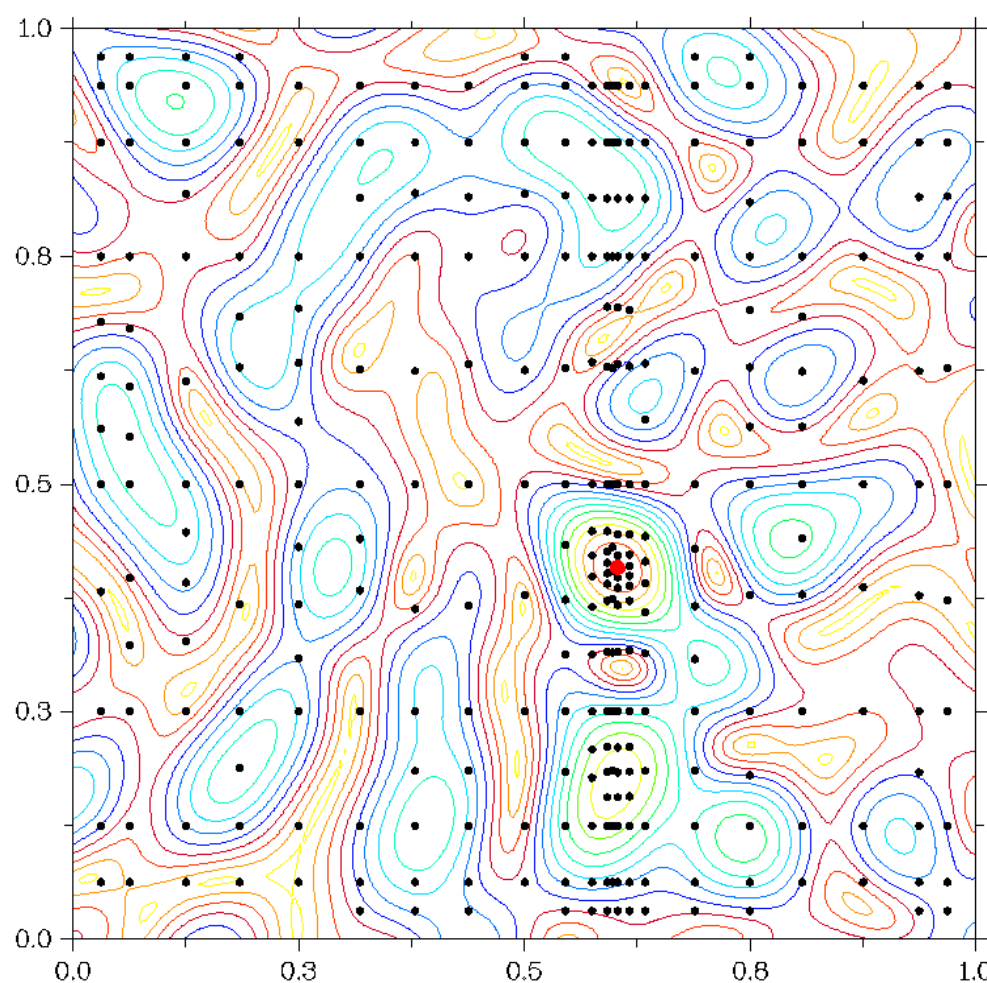


созданные задачи становятся
частью общего множества





ОБЫЧНАЯ



АДАПТИВНАЯ

**ОБЫЧНАЯ
441 ИСПЫТАНИЕ**

**АДАПТИВНАЯ
307 ИСПЫТАНИЙ**

Общая структура характеристических алгоритмов:

Пусть произведено k испытаний, тогда

1. Упорядочить поисковую информацию по возрастанию координат точек испытаний
2. Вычислить для каждого интервала величину $R(i)$, называемую характеристикой.
3. Выбрать интервал номер t с наибольшей характеристикой и провести в нем испытание:

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

Повторять эти действия, пока не будет выполнено условие остановки:

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

Алгоритм глобального поиска (АГП) выглядит следующим образом

Характеристика R :

$$R(1) = 2\Delta_1 - \frac{4z_1}{m}, \quad R(k+1) = 2\Delta_k - \frac{4z_k}{m}$$

$$R(i) = m(x_i - x_{i-1}) + \frac{(z_i - z_{i-1})^2}{m(x_i - x_{i-1})} - 2(x_i - x_{i-1}), \quad 2 \leq i \leq k$$

Точка следующего испытания:

$$x^{k+1} = \frac{(x^t + x^{t-1})}{2} - \frac{z_t - z_{t-1}}{2m}, \quad 2 \leq t \leq k$$

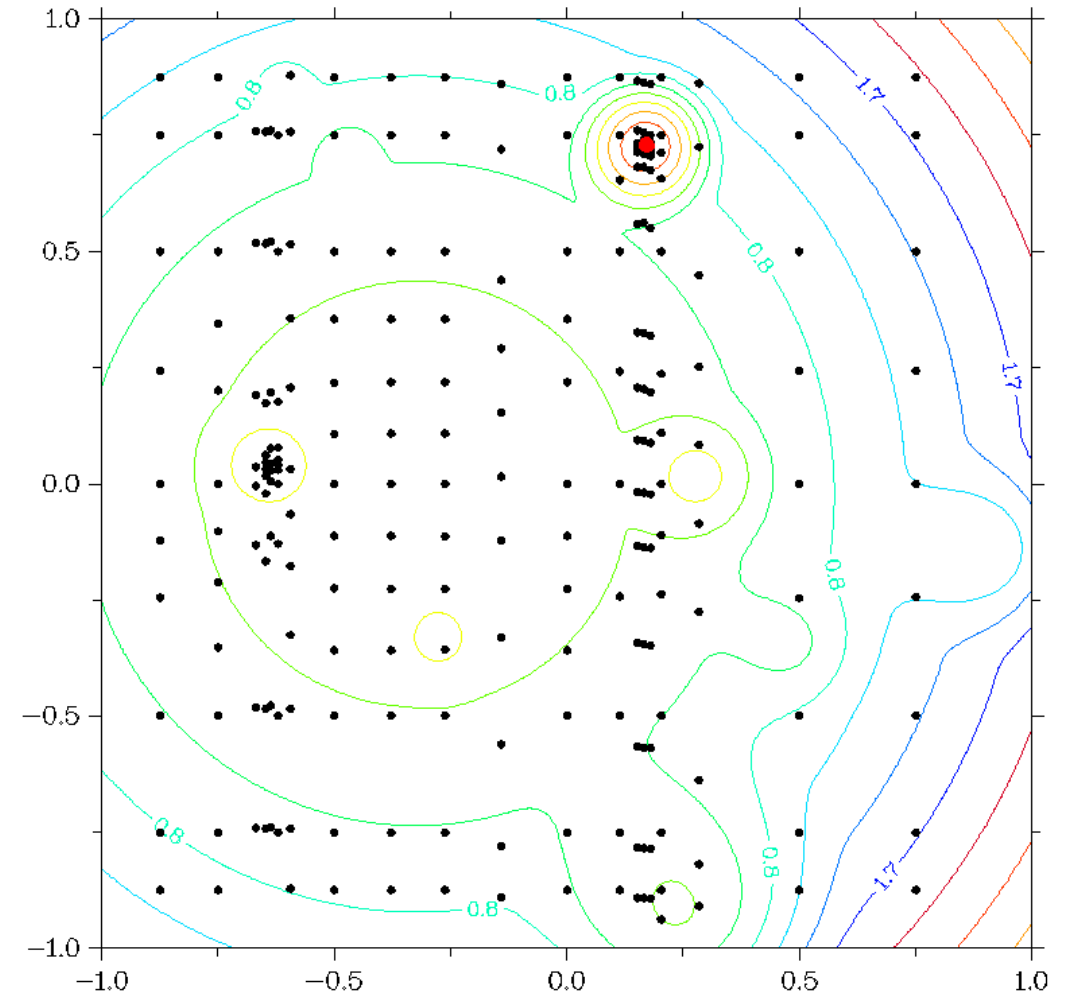
$$x^{k+1} = \frac{(x^t + x^{t-1})}{2}, \quad t = 1, \quad t = k + 1$$

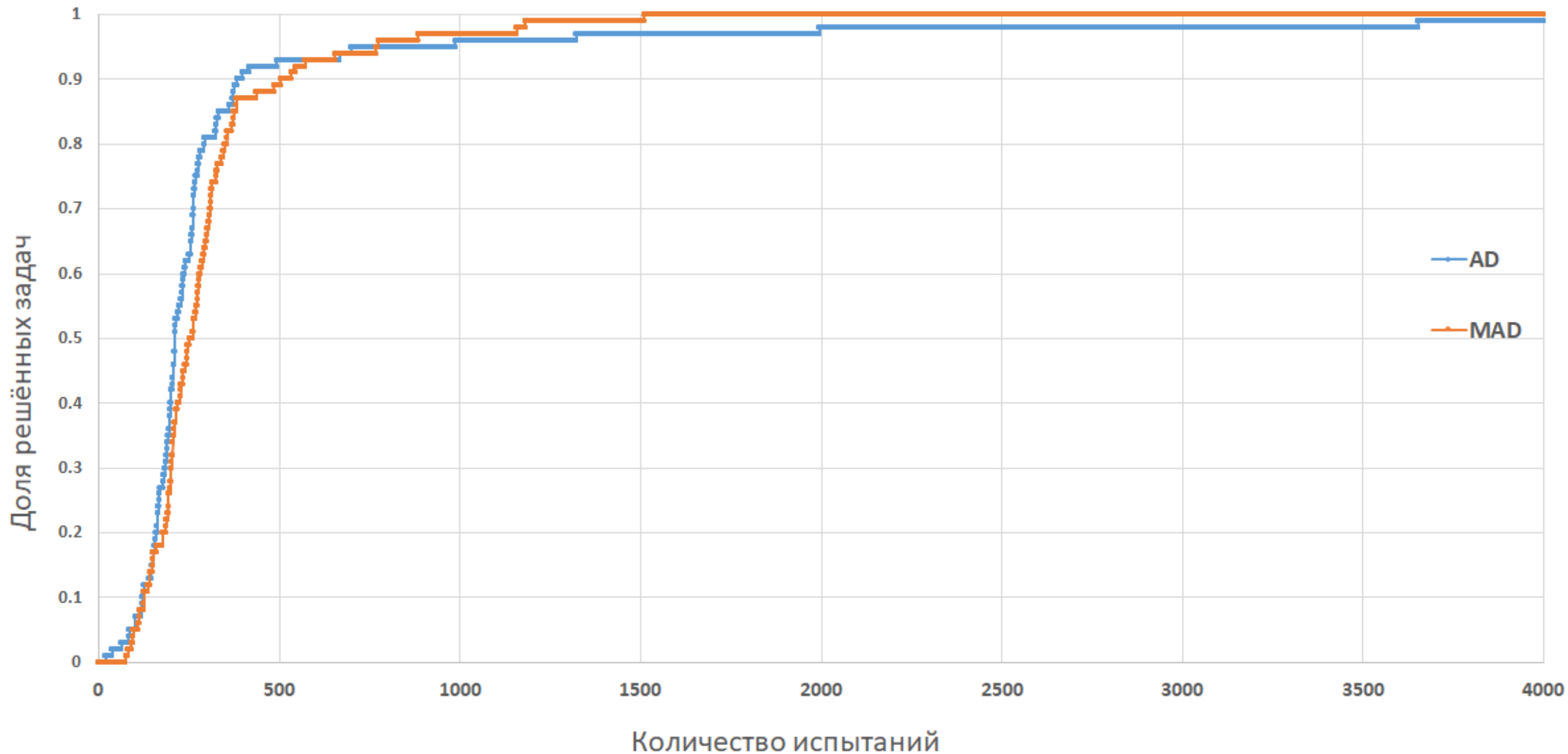
Упрощенно можно описать следующим образом:

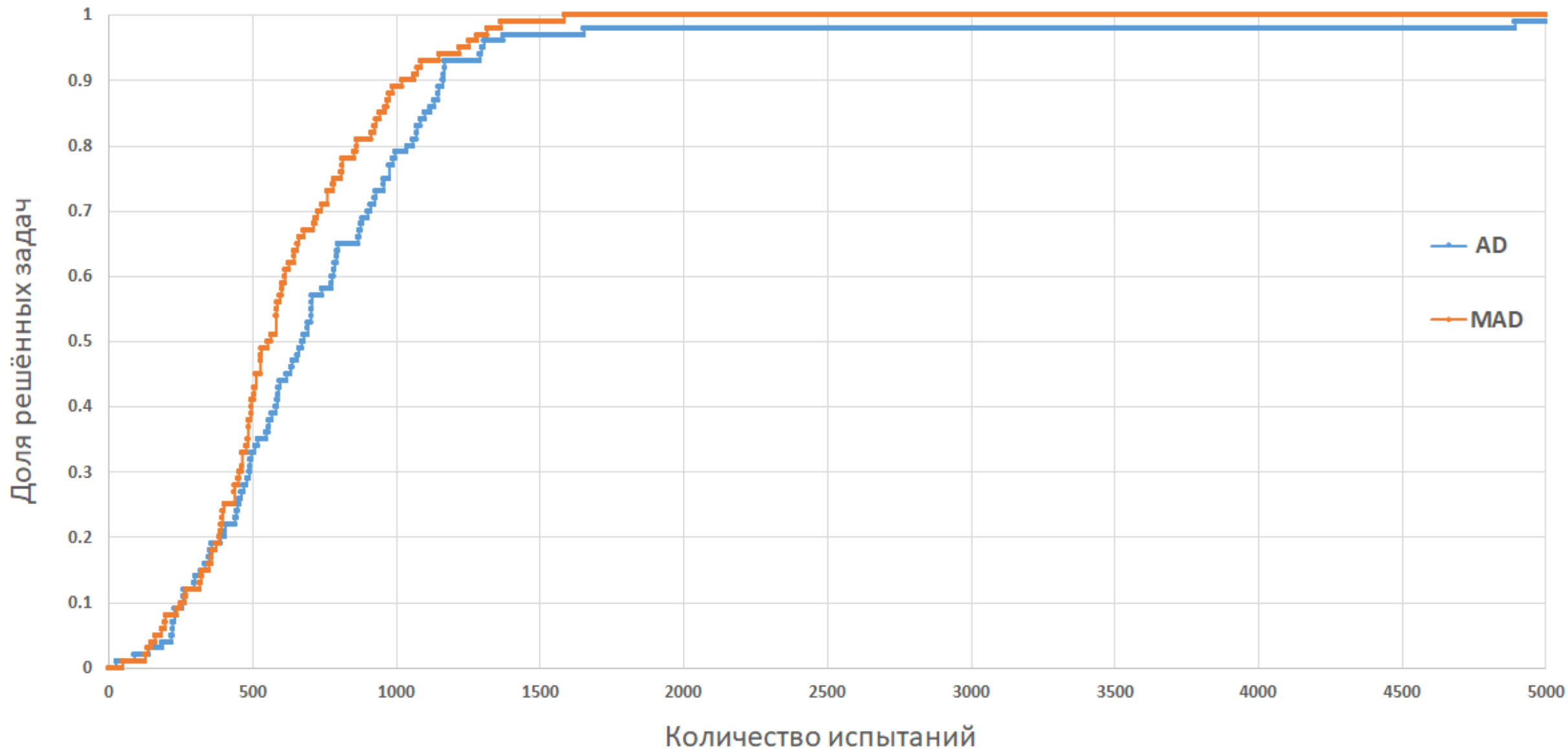
1. Берем все интервалы от всех подзадач
2. Применяем **монотонное преобразование**
3. Считаем характеристики, используя преобразованные значения
4. Выбираем p интервалов с наибольшими характеристиками и **параллельно** проводим в них новые испытания
5. Повторяем, пока не выполнится условие остановки

$$f(x) = \begin{cases} C_i(x), & x \in S_i, i \in 2, \dots, m \\ \|y - T\|^2 + t, & x \notin S_i, i \in 2, \dots, m \end{cases}$$

- Варьируемое число локальных минимумов
- Варьируемый размер области притяжения глобального минимума







Среднее число итераций K_{av} , время работы T_{av} и ускорение S_{av} параллельного алгоритма при решении задач GKLS *Simple 2D* и *Hard 2D*.

p	Класс Simple 2D			Класс Hard 2D		
	K_{av}	T_{av}	S_{av}	K_{av}	T_{av}	S_{av}
1	302.4	6.61	1.0	702.1	15.25	1.0
4	80.6	1.85	3.6	181.6	4.17	3.7
8	47.3	1.11	6.0	96.7	2.26	6.8
32	20.0	0.52	12.8	41.8	1.07	14.3
64	12.2	0.36	18.6	22.3	0.63	24.3



УНИВЕРСИТЕТ
ЛОБАЧЕВСКОГО

Спасибо за внимание!