

---

## Основные методы разработки алгоритмов. Метод «грубой силы» (brute force). Метод декомпозиции. Алгоритмы, основанные на методе декомпозиции.

---

### Основные методы разработки алгоритмов.

- Метод грубой силы (*brute force*, *исчерпывающий поиск* — *полный перебор*)
  - Декомпозиция (*decomposition*, «разделяй и властвуй»)
  - Уменьшение размера задачи («уменьшай и властвуй»)\_
  - Преобразование («преобразуй и властвуй»)
  - Жадные алгоритмы (*greedy algorithms*)
  - Динамическое программирование (*dynamic programming*)
  - Поиск с возвратом (*backtracking*)
  - Локальный поиск (*local search*)
- 

### Метод "грубой силы" (*brute force*)

- Метод грубой силы (*brute force*) – решение «в лоб»
- Основан на прямом подходе к решению задачи
- Опирается на определения понятий, используемых в постановке задачи
- Пример: Задача возведения числа  $a$  в неотрицательную степень  $n$
- Алгоритм решения «в лоб»: по определению

$$a^n = \underbrace{a \cdot a \cdot a \cdot \dots \cdot a}_n$$

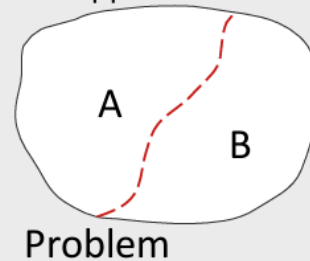
- Примеры алгоритмов, основанных на методе грубой силы:
  - Умножение матриц по определению –  $O(n^2)$
  - Линейный поиск наибольшего/наименьшего элемента в списке
  - Сортировка выбором (*selection sort*) –  $O(n^2)$

- Пузырьковая сортировка (bubble sort) –  $O(n^2)$
- Поиск подстроки в строке методом грубой силы
- Поиск перебором пары ближайших точек на плоскости

## Метод декомпозиции

- **Метод декомпозиции** (*decomposition method*, «разделяй и властвуй» — «*divide and conquer*»)
  - 1. Задача разбивается на несколько меньших экземпляров этой же задачи
  - 2. Решаются сформированные меньшие экземпляры задачи (*обычно рекурсивно*)
  - 3. При необходимости решение исходной задачи формируется как комбинация решений меньших экземпляров задачи

Problem = SubProblemA + SubProblemB



17

- В общем случае исходная задача размера  $n$  делится на экземпляры задачи размера  $b$ , из которых  $a$  требуется решить ( $b > 1, a \geq 0$ )
- Время  $T(n)$  работы алгоритма, основанного на методе декомпозиции, равно  $T(n) = aT(n/b) + f(n)$   
где  $f(n)$  — функция, учитывающая затраты времени на разделение задачи на экземпляры и комбинирование их решений
- Рекуррентное соотношение (1) – это обобщенное **рекуррентное уравнение** декомпозиции (*general divide-and-conquer recurrence*)
- Теорема. Если в обобщенном рекуррентном уравнении декомпозиции  $f(n) = \Theta(n^d)$ , где  $d \geq 0$ , то вычислительная сложность алгоритма равна:

$$T(n) = \begin{cases} \Theta(n^d) & , \text{если } a < b^d \\ \Theta(n^d \log n) & , \text{если } a = b^d \\ \Theta(n^{\log_b a}) & , \text{если } a > b^d \end{cases}$$

## Примеры алгоритмов, основанных на методе декомпозиции

- Сортировка слиянием (Merge Sort)
  - Быстрая сортировка (Quick Sort)
  - Бинарный поиск (binary search)
  - Обход бинарного дерева (tree traversal)
  - Решение задачи о поиске пары ближайших точек
  - Решение задачи о поиске выпуклой оболочки
  - Умножение матриц алгоритмом Штрассена
-