

Big-O обозначение



ПЛАН ЗАНЯТИЯ

1. Повторение изученного
2. Разбор домашнего задания
3. Теория: Оценка сложности алгоритма
4. Практическая работа
5. Оставшиеся вопросы



TEL-RAN
by Starta Institute

1

ПОВТОРЕНИЕ ИЗУЧЕННОГО

Повторение

Алгоритм - набор инструкций, описывающих последовательность действий для достижения конкретного результата.



Повторение

1. Свойства алгоритма

- a. Упорядоченность - ???
- b. Детерминированность
- c. Конечность
- d. Результативность
- e. Универсальность



Повторение

1. Свойства алгоритма

- a. Упорядоченность - четкая последовательность действий
- b. Детерминированность - не двусмысленный
- c. Конечность - завершается за конечное число шагов
- d. Результативность - приводит к конкретному результату
- e. Универсальность - применим к множеству исходных данных

Повторение

1. Свойства алгоритма
2. Способы описания алгоритмов
 - а. Текстовый
 - б. Графический (блок-схемы)
 - с. Псевдокод





TEL-RAN
by Starta Institute

2

РАЗБОР ДОМАШНЕГО ЗАДАНИЯ

Алгоритм сложения 3 чисел

Задача: Найти наибольшее число из трех заданных чисел.

Алгоритм

Начало

- Получаем три числа для сравнения.
- Выбираем первое число в качестве текущего наибольшего.

Сравнение со вторым числом:

- Сравниваем второе число с текущим наибольшим.
- Если второе число больше, запоминаем его как новое наибольшее.

Сравнение с третьим числом:

- Сравниваем третье число с текущим наибольшим.
- Если третье число больше, запоминаем его как новое наибольшее.

Конец



3

Теория: Оценка сложности алгоритма

Сложность алгоритмов

В чем заключается сложность алгоритма?



Сложность алгоритмов

В чем заключается сложность алгоритма?

- Время выполнения
- Объем используемой памяти



Сложность алгоритмов

В чем заключается сложность алгоритма?

- Время выполнения
 - **Можно ли просто замерить время работы алгоритма?**
- Объем используемой памяти



Критерии сложности алгоритмов

Время выполнения:

- Измеряется в количестве операций
- Зависит от размера входных данных.
- Оценивается в худшем, среднем и лучшем случаях.

Объем используемой памяти:

- Измеряется в объеме памяти, необходимом для работы алгоритма.
- Зависит от размера входных данных.
- Оценивается в худшем, среднем и лучшем случаях.



Асимптотический анализ

Метод оценки поведения алгоритма при стремлении размера входных данных к бесконечности. Он фокусируется на скорости роста времени выполнения или объема используемой памяти алгоритмом.

Результатом асимптотического анализа является оценка вида **$O(f(n))$** , где $f(n)$ - некоторая функция, описывающая порядок роста времени или памяти с увеличением n (размера входных данных).

$$O(f(n))$$



Порядок роста

Порядок роста описывает то, как сложность алгоритма растёт с увеличением размера входных данных. Порядок роста представляется в виде O -нотации:

$O(f(x))$, где $f(x)$ — формула, выражающая сложность алгоритма.

$O(1)$ – Константный

Порядок роста $O(1)$ означает, что вычислительная сложность алгоритма не зависит от размера входных данных.

```
public int getSize(int[] arr) {  
    return arr.length;  
}
```


Порядок роста

$O(n)$ – линейный

Порядок роста $O(n)$ означает, что сложность алгоритма линейно растет с увеличением входного массива.

Если линейный алгоритм обрабатывает один элемент 1 секунду, то сто элементов обработается за сто секунд.

```
public long getSum(int[] arr) {  
    long sum = 0;  
    for (int i = 0; i < arr.length; i++) {  
        sum += i; }  
    return sum;  
}
```



Порядок роста

$O(\log n)$ – логарифмический

Порядок роста $O(\log n)$ означает, что время выполнения алгоритма растёт логарифмически с увеличением размера входного массива.

Большинство алгоритмов, работающих по принципу «деления пополам», имеют логарифмическую сложность.

Пример:

Алгоритм двоичного поиска



Порядок роста

$O(n \log n)$ – **линейно-логарифмический**

Некоторые алгоритмы типа «разделяй и властвуй» попадают в эту категорию.

Пример:

Сортировка слиянием и быстрая сортировка



Порядок роста

$O(n^2)$ – квадратичный

Время работы алгоритма $O(n^2)$ зависит от квадрата размера входного массива.

Квадратичная сложность — повод задуматься и переписать алгоритм.

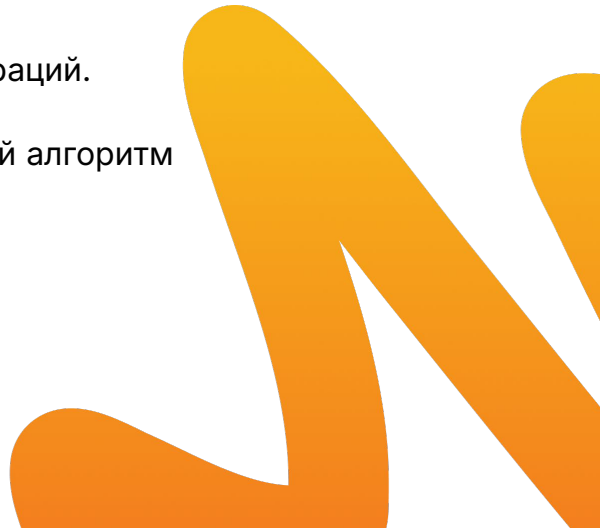
Массив из 100 элементов потребует 10000 операций

Массив из миллиона элементов потребует 1 000 000 000 000 (триллион) операций.

Если одна операция занимает **миллисекунду** для выполнения, квадратичный алгоритм будет обрабатывать миллион элементов **32 года**.

Пример:

Алгоритм пузырьковая сортировка

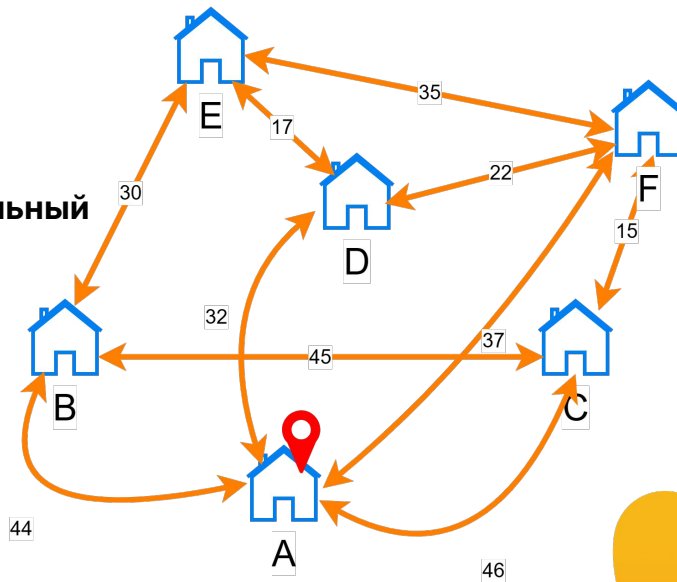


Порядок роста

$O(n!)$ – факториальный

Очень медленный алгоритм.

Пример:

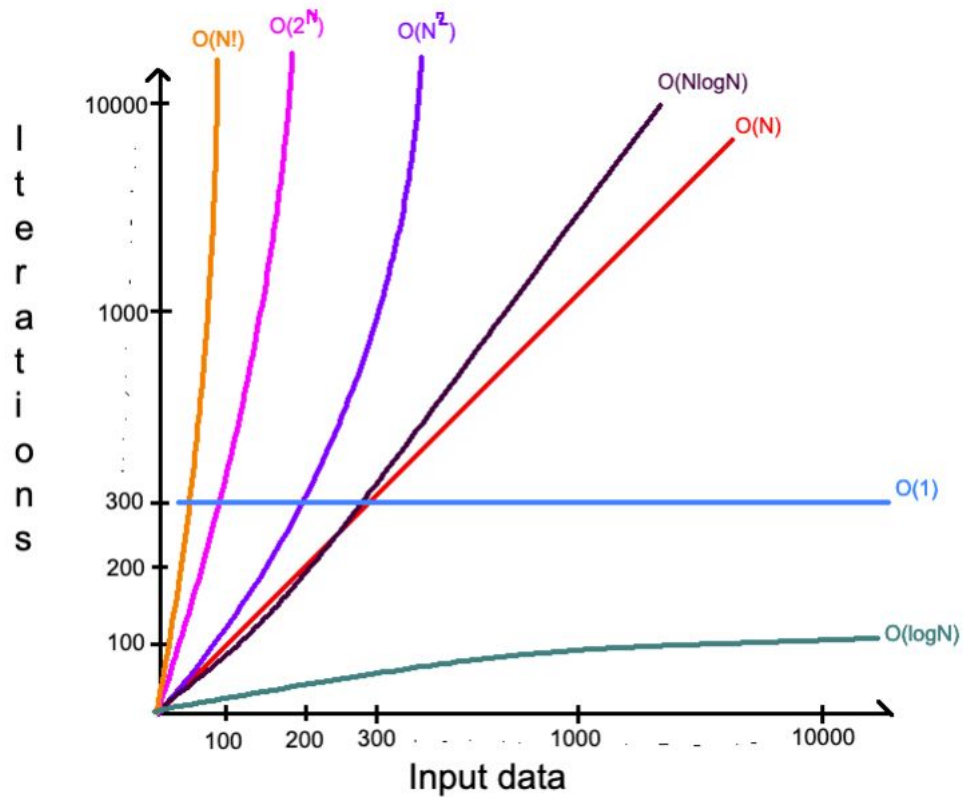


Задача коммивояжёра

Коммивояжер должен посетить n городов, побывав в каждом ровно один раз, и вернуться в исходный город, при этом минимизировав суммарную длину маршрута.

Для **15 городов** существует **43 миллиарда** маршрутов,
а для **18 городов** уже **177 триллионов**.

Порядок роста



Наилучший, средний и наихудший



TEL-RAN
by Starta Institute

- **Наихудший случай** показывает нам гарантированную верхнюю границу времени выполнения алгоритма. Это важно для критически важных систем, где недопустимы задержки.
- **Средний случай** дает нам представление о том, как алгоритм будет работать в большинстве ситуаций.
- **Наилучший случай** может быть полезен для понимания теоретических возможностей алгоритма, но на практике он встречается редко.



Наилучший, средний и наихудший



TEL-RAN
by Starta Institute

Как это используется?

При выборе алгоритма для решения конкретной задачи мы должны учитывать не только его сложность в наихудшем случае, но и то, как часто этот наихудший случай может встречаться на практике.



Что мы в итоге измеряем и всегда ли это работает?

Асимптотический анализ не идеален, но это лучший доступный способ анализа алгоритмов.

Два алгоритма сортировки, которые занимают на машине:

$1000 n \log n$ и $2 n \log n$.

Мы не можем судить, какой из них лучше, поскольку мы игнорируем константы.

Таким образом, вы можете в конечном итоге выбрать алгоритм, который асимптотически медленнее, но быстрее для вашего программного обеспечения.



Важно:

- Скорость алгоритма измеряется не в секундах, а в приросте количества операций.
- Насколько быстро возрастает время работы алгоритма в зависимости от увеличения объема входящих данных.
- Время работы алгоритма выражается при помощи нотации большого «O».
- Алгоритм со скоростью $O(\log n)$ быстрее, чем со скоростью $O(n)$, но он становится намного быстрее по мере увеличения списка элементов.



Экспресс-опрос

- **Вопрос 1.**

Что обозначает Big O?

- **Вопрос 2.**

Почему игнорируются константы?





TEL-RAN
by Starta Institute

4

ЗАДАНИЕ ДЛЯ ЗАКРЕПЛЕНИЯ

Практическое задание

Работаем с:

org.telran.[lecture_02_big_o](#)

- Задачи выполняем в соответствии с “**рекомендуемый_порядок.md**”
- Результаты в виде **PullRequest**



Полезные ссылки

- [Задача коммивояжёра — Википедия](#)

ЗАКЛЮЧЕНИЕ

