

# Быстрая сортировка



ПРЕПОДАВАТЕЛЬ

**Фото  
преподавателя**

# Имя Фамилия

## Текущая должность

- Количество лет опыта
- Какой у Вас опыт - ключевые кейсы
- Самые яркие проекты
- Дополнительная информация по вашему усмотрению

[Корпоративный e-mail](#)

[Социальные сети \(по желанию\)](#)



# ВАЖНО:

- Камера должна быть включена на протяжении всего занятия.
- Если у Вас возник вопрос в процессе занятия, пожалуйста, поднимите руку и дождитесь, пока преподаватель закончит мысль и спросит Вас, также можно задать вопрос в чате или когда преподаватель скажет, что начался блок вопросов.
- Организационные вопросы по обучению решаются с кураторами, а не на тематических занятиях.
- Вести себя уважительно и этично по отношению к остальным участникам занятия.
- Во время занятия будут интерактивные задания, будьте готовы включить камеру или демонстрацию экрана по просьбе преподавателя.

# ПЛАН ЗАНЯТИЯ

1. Повторение изученного
2. Вопросы по повторению
3. Разбор домашнего задания
4. Основной блок
5. Вопросы по основному блоку
6. Практическая работа
7. Оставшиеся вопросы



TEL-RAN  
by Starta Institute

1

# ПОВТОРЕНИЕ ИЗУЧЕННОГО

# Повторение

Сортировка слиянием (Merge sort)

- Общая информация
- Алгоритм разделения
- Детальный разбор на картинках
- Реализация Java
- Merge sort VS Quick sort



2

# ВОПРОСЫ ПО ПОВТОРЕНИЮ



TEL-RAN  
by Starta Institute

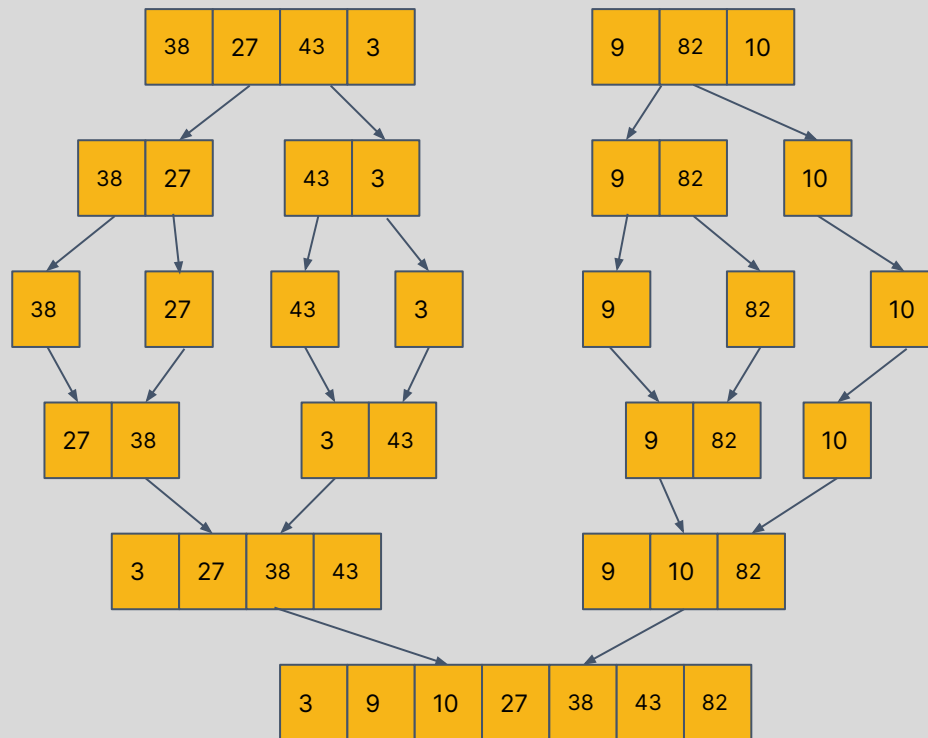
3

# РАЗБОР ДОМАШНЕГО ЗАДАНИЯ



# Разбор задачи 1

- Разделить до длины 1
- Проверить пару и слить



# Введение

## Быстрая сортировка (Quick sort)

- Общая информация
- Алгоритм разделения
- Псевдокод
- Детальный разбор на картинках
- Реализация Java

## Дополнительно:

## Косвенная рекурсия (Indirect recursion)

- Определение
- Натуральный числа (прямая рекурсия)
- Натуральный числа (косвенная рекурсия)



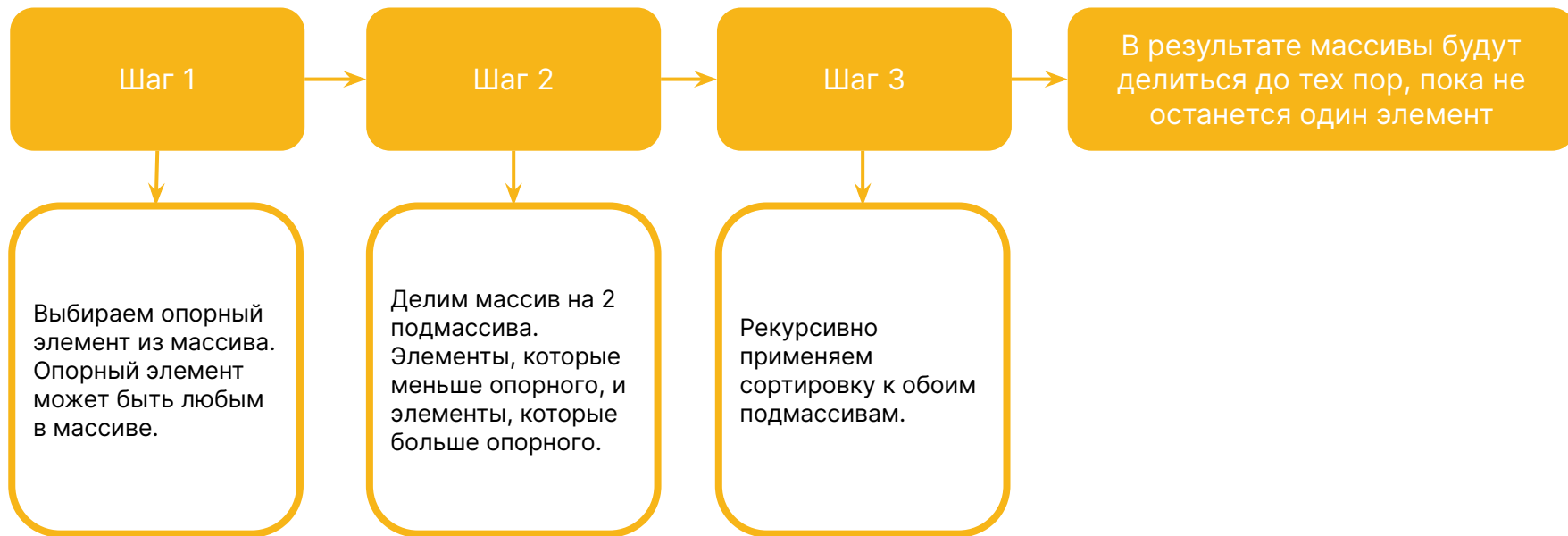


TEL-RAN  
by Starta Institute

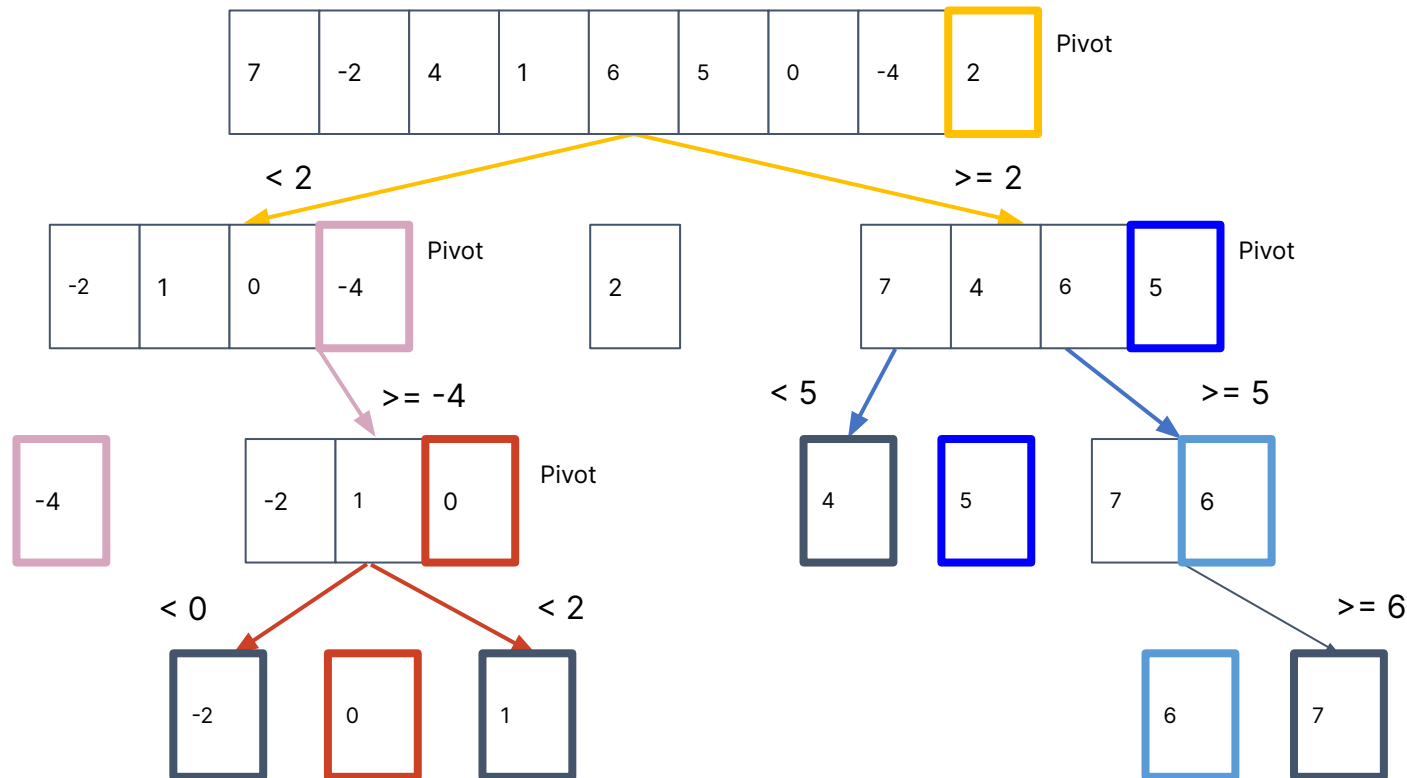
# 4

# ОСНОВНОЙ БЛОК

# Алгоритм быстрой сортировки



# Алгоритм быстрой сортировки



# Сортировка слиянием VS Быстрая сортировка

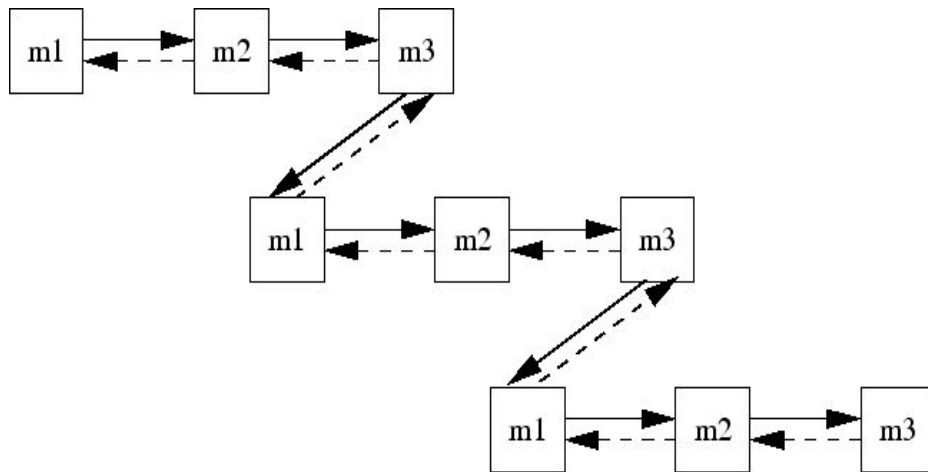
Сортировка слиянием	Быстрая сортировка
Всегда на половину	Не обязательно на половину
$O(n \log n)$	$O(n^2)$
Любой массив	Меньший массив
Постоянная скорость	Быстрее, чем другие алгоритмы для небольшого набора
Требуется больше места	Требуется меньше места
Эффективен для больших массивов	Не эффективен для больших массивов

# Косвенная рекурсия

Когда метод `m1` вызывает другой метод `m2`, который вызывает `m3`, и `m3` в свою очередь, вызывает исходный вызывающий метод `m1`.

Основное отличие заключается в том, что косвенная рекурсия использует более одного метода.

Программа обхода каталогов.



# Натуральный числа (прямая рекурсия)

```
printNaturalNumbers(lower, upper)
```

```
if lower > upper → base case
```

```
    return
```

```
    print(lowerRange)
```

```
    printNaturalNumbers(lowerRange + 1, upperRange) → recursive case
```





# Натуральный числа (косвенная рекурсия)

```
printNaturalNumbers(lower, upper)
    if lower <= upper
        print(lower)
        lower += 1
        helperFunction(lower, upper)
    else return
```

```
helperFunction(lower, upper)
    if lower <= upper
        print(lower)
        lower += 1
        printNaturalNumbers(lower, upper)
    else return
```



# Экспресс-опрос

- **Вопрос 1.**

Почему для сортировки слиянием требуется больше места, чем для быстрой сортировки?

- **Вопрос 2.**

Почему быстрая сортировка относится к технике Разделяй и властвуй?



5

# ВОПРОСЫ ПО ОСНОВНОМУ БЛОКУ



TEL-RAN  
by Starta Institute

# 6

# ПРАКТИЧЕСКАЯ РАБОТА

# Практическое задание 1

Реализовать методы:

1. `quickSort(arr[], startIndex, endIndex);`
2. `helperPivot(array[], low, high);`
3. `swap(element1, element2);`



# Реализация задания 1

Реализация на псевдокоде

```
START
quickSort(arr, start, end)
  IF start < end THEN
    p = helperP(arr, start, end)
    quickSort(arr, start, p-1)
    quickSort(arr, p+1, end)
  END
```

```
START
helperP(arr, start, end)
  p = arr[end]
  i = start
  FOR j = start TO end-1
    DO IF arr[j] < p THEN
      swap arr[i] AND arr[j]
      i++
  swap arr[i] AND arr[j]
  RETURN i
END
```

# Реализация задания 1

## Реализация на Java

```
private static void quickSort(int[] array, int start, int end) {  
    if (start >= end) { // условие выхода из рекурсии  
        System.out.println("start " + start + "end " + end);  
        return;  
    }  
    int indexPivot = partition(array, start, end);  
    quickSort(array, start, end: indexPivot - 1);  
    quickSort(array, start: indexPivot + 1, end);  
}
```

## Реализация на Java Script

```
function quickSort(array, start, end) {  
    if (start < end) {  
        let indexPivot = partition(array, start, end);  
        // smaller to the left  
        quickSort(array, start, end: indexPivot - 1);  
        // bigger to the right  
        quickSort(array, start: indexPivot + 1, end);  
    }  
}
```

7

# ОСТАВШИЕСЯ ВОПРОСЫ



# Домашнее задание

1. Quick sort пишем еще раз “с чистого листа”
  - Выбираем опорный элемент из массива. Как правило, это средний элемент.
  - Делим массив на 2 подмассива. Элементы, которые меньше опорного, и элементы, которые больше опорного.
  - Рекурсивно применяем сортировку к обоим подмассивам.

В результате массивы будут делиться до тех пор, пока не останется один элемент, который потом отсортируется.

2\*. Реализовать Quick sort используя итерационный подход.



# Полезные ссылки

- [Quicksort - Wikipedia](#)
- [Quick Sort visualize | Algorithms | HackerEarth](#)
- [Quick-sort with Hungarian \(Küküllömenti legényes\) folk dance.flv](#)

# ЗАКЛЮЧЕНИЕ

