November 28, 2020 pr.nw 1

Быстрая сортировка

```
Рассмотрим реализацию одной из самых популярных сортировок на примере языка Java.
```

```
\langle sort.java \rangle \equiv
  public static void main(String[] args) {
             (Исходный массив)
             (Вызов функции сортировки)
             ⟨Вывод результата⟩
  }
   Исходный массив, который необходимо отсортировать.
⟨Исходный массив⟩≡
  int[] testArray = {32, -3, 99, 71, 1, -5, 0, 8, 44};
   Вызов функции.
\langle Bызов функции сортировки\rangle \equiv
  quickSort(0, testArray.length - 1, testArray);
   Реализация функции сортировки.
\langle sort.java \rangle + \equiv
  public static void quickSort(int begin, int end, int[] array) {
             \langle \Pi posep \kappa a \rangle
             (Опорный элемент)
             (Создание переменных)
             \langle U u \kappa \pi \rangle
             (Сортировка слева)
             (Сортировка справа)
  }
```

Проверка на длину исходного массива и на совпадение левой и правой его границы.

```
 \langle \Pi posep \kappa a \rangle \equiv \\  \mbox{if (array.length == 0 || end <= begin) {} } \\  \mbox{return;} \\  \mbox{\}}
```

Опорный элемент для быстрой сортировки может быть любым. В данном примере он находится в середине массива для того, чтобы увеличить скорость сортировки.

```
\langle Onopный элемент \rangle \equiv int pivot = array[(begin + end) / 2];
```

¹Разработал Акимов В.Е.

Создадим переменные для прохождения по элементам массива.

```
\langle Cosdanue переменных \rangle \equiv int b = begin, e = end;
```

Суть алгоритма быстрой сортировки заключается в разбиении массива на две части по опорному элементу и перемещении элементов, меньших опорному справой стороны на левую, а больших с левой на правую (при сортировки по возрастанию). Для этого необходим цикл, заданный ниже.

Изначально необходимо найти элемент (его индекс), который больше опорного для переноса его с левой части на правую.

```
\langle Haxoж \partialeние ин\partialeкса большего элемента\rangle \equiv while (array[b] < pivot) { b++; }
```

Аналогично для элемента, меньшего опорного.

```
⟨Нахождение индекса меньшего элемента⟩≡
while (array[e] > pivot) {
    e--;
}
```

После нахождения этих индексов необходимо поменять местами эти элементы и изменить переменные для дальнейшего прохода по циклу.

```
⟨Обмен⟩≡
  if (b <= e) {
    int temp = array[b];
    array[b++] = array[e];
    array[e--] = temp;
}</pre>
```

Если переменная е будет больше, чем начальная позиция массива, что говорит о том, что с левой стороны относительно опорного элемента имеются элементы, то необходимо рекурсивно вызвать функцию, передав необходимые параметры.

```
⟨Сортировка слева⟩≡
if (begin < e) {
    quickSort(begin, e, array);
}</pre>
```

Аналогичная проверка для переменной b относительно конечной позиции массива и вызов функции рекурсивно.

```
⟨Copmupoвка справа⟩≡
if (end > b) {
        quickSort(b, end, array);
}

Для вывода отсортированного массива воспользуемся Stream API.
⟨Вывод результата⟩≡
Arrays.stream(testArray).forEach(el -> System.out.print(el + " "));
```