

ЗАДАЧА №7. (АЛГОРИТМ СОРТИРОВКИ ВЫБОРОМ)

Алгоритм сортировки выбором (selection sort): а. напишите функцию с подробными комментариями; б. приведите пример вызова функции и результат; с. проанализируйте асимптотическую сложность по времени и памяти (лучший, средний, худший случаи).

Код программы:

```
def selection_sort(arr):
```

```
    """
```

```
    Сортировка выбором (selection sort).
```

```
    Алгоритм на каждом шаге находит минимальный элемент в
    неотсортированной части
```

```
    и меняет его с первым элементом этой части.
```

```
    """
```

```
    n = len(arr)
```

```
    for i in range(n):
```

```
        # Ищем индекс минимального элемента в неотсортированной части
```

```
        min_index = i
```

```
        for j in range(i + 1, n):
```

```
            if arr[j] < arr[min_index]:
```

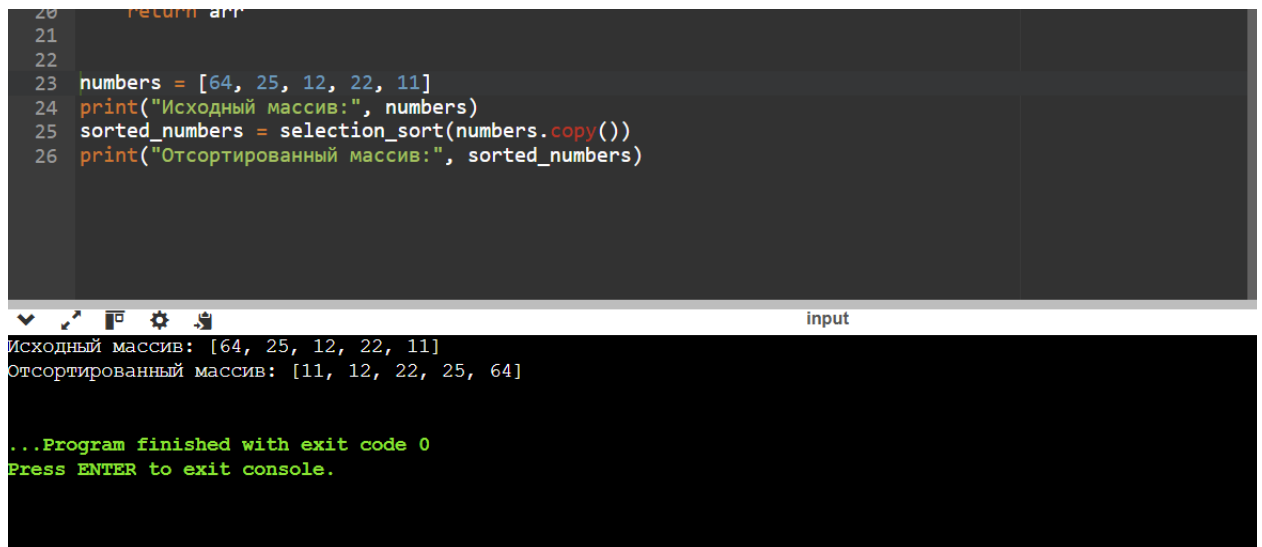
```
                min_index = j
```

```
        # Меняем местами текущий элемент с найденным минимальным
```

```
        arr[i], arr[min_index] = arr[min_index], arr[i]
```

```
    return arr
```

На рисунке 9 представлен результат работы программы:



```
20     return arr
21
22
23 numbers = [64, 25, 12, 22, 11]
24 print("Исходный массив:", numbers)
25 sorted_numbers = selection_sort(numbers.copy())
26 print("Отсортированный массив:", sorted_numbers)
```

input

Исходный массив: [64, 25, 12, 22, 11]
Отсортированный массив: [11, 12, 22, 25, 64]

...Program finished with exit code 0
Press ENTER to exit console.

Рисунок 9 – Результат выполнения программы

Временная сложность

Лучший случай: $O(n^2)$ даже если массив уже отсортирован, алгоритм все равно выполняет все сравнения.

Средний случай: $O(n^2)$ всегда $n(n-1)/2$ сравнений.

Худший случай: $O(n^2)$ то же количество сравнений.

Пространственная сложность

Память: $O(1)$ сортировка выполняется на месте, дополнительные переменные не требуют дополнительной памяти.

Преимущества и недостатки

Преимущества:

Простота реализации легко понять и написать.

Минимальное количество обменов не более $n-1$ перестановок.

Работает на месте не требует дополнительной памяти $O(1)$.

Хорошо предсказуемо время выполнения всегда одинаково для данного размера массива.

Эффективен для маленьких массивов.

Недостатки:

Всегда выполняет $O(n^2)$ сравнений даже для уже отсортированного массива.

Неэффективен для больших массивов квадратичная сложность.

Нестабильный может изменить порядок равных элементов.

Нет оптимизации для лучшего случая в отличие от пузырьковой сортировки.