

ЗАДАЧА №6. (АЛГОРИТМ СОРТИРОВКИ ПУЗЫРЬКОМ)

Алгоритм сортировки пузырьком (bubble sort) с оптимизацией (ранний выход, если массив уже отсортирован): а. напишите функцию с подробными комментариями; б. приведите пример вызова функции и результат; в. проанализируйте асимптотическую сложность по времени и памяти (лучший, средний, худший случаи).

Код программы:

```
def bubble_sort(arr):
    """
```

Сортировка пузырьком с оптимизацией (ранний выход).

Алгоритм проходит по массиву, сравнивая соседние элементы и меняя их местами, если они стоят в неправильном порядке.

Оптимизация: если за проход не было ни одной замены, массив уже отсортирован и можно завершить досрочно.

```
"""
```

```
# Получаем длину массива
n = len(arr)
```

```
# Внешний цикл - количество проходов
for i in range(n - 1):
```

```
    # Флаг, отслеживающий были ли замены в текущем проходе
    swapped = False
```

```
# Внутренний цикл - сравнение соседних элементов
```

```
# С каждым проходом самый большой элемент "всплывает" в конец,
# поэтому можно уменьшать количество сравнений
```

```
for j in range(n - 1 - i):
```

```
    # Сравниваем соседние элементы
```

```
    if arr[j] > arr[j + 1]:
```

```
        # Меняем элементы местами
```

```
        arr[j], arr[j + 1] = arr[j + 1], arr[j]
```

```
        # Отмечаем, что замена произошла
```

```
        swapped = True
```

```
# Если замен не было, массив уже отсортирован
```

```
if not swapped:
```

```
    break
```

```
return arr
```

```

def bubble_sort_desc(arr):
    """
    Сортировка пузырьком по убыванию с оптимизацией.
    """
    n = len(arr)

    for i in range(n - 1):
        swapped = False

        for j in range(n - 1 - i):
            # Меняем знак сравнения для сортировки по убыванию
            if arr[j] < arr[j + 1]:
                arr[j], arr[j + 1] = arr[j + 1], arr[j]
                swapped = True

        if not swapped:
            break

    return arr

```

На рисунке 6 представлен результат работы программы с неотсортированным массивом:

```

56
57
58 numbers1 = [64, 34, 25, 12, 22, 11, 90]
59 print("Исходный массив:", numbers1)
60 sorted_numbers1 = bubble_sort(numbers1.copy()) # используем copy, чтобы не изменять оригинал
61 print("Отсортированный массив:", sorted_numbers1)
62

```

Исходный массив: [64, 34, 25, 12, 22, 11, 90]
Отсортированный массив: [11, 12, 22, 25, 34, 64, 90]

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

На рисунке 7 представлен результат работы программы с отсортированным массивом по возрастанию:

```

56
57
58 numbers2 = [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]
59 print("\nИсходный массив (уже отсортирован):", numbers2)
60 sorted_numbers2 = bubble_sort(numbers2.copy())
61 print("Отсортированный массив:", sorted_numbers2)
62

```

Исходный массив (уже отсортирован): [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]
Отсортированный массив: [1, 2, 3, 4, 5, 6, 7]

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

На рисунке 8 представлен результат работы программы с отсортированным массивом по убыванию:

```
55
56
57
58 numbers3 = [5, 2, 8, 1, 9, 3]
59 print("\nИсходный массив:", numbers3)
60 sorted_numbers3 = bubble_sort_desc(numbers3.copy())
61 print("Отсортированный по убыванию:", sorted_numbers3)
62
```

Исходный массив: [5, 2, 8, 1, 9, 3]
Отсортированный по убыванию: [9, 8, 5, 3, 2, 1]

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

Временная сложность

Лучший случай: $O(n)$ так как Массив уже отсортирован. Благодаря оптимизации (флаг swapped) алгоритм делает один проход ($n-1$ сравнений) и завершается.

Средний случай: $O(n^2)$ В среднем требуется около $n^2/2$ сравнений и $n^2/2$ обменов.

Худший случай: $O(n^2)$ Массив отсортирован в обратном порядке. Требуется $n-1$ проходов, каждый проход выполняет $n-i-1$ сравнений, всего $\sim n^2/2$ сравнений и обменов.

Пространственная сложность

Все случаи $O(1)$ Алгоритм сортирует массив на месте (in-place), используя только фиксированное количество дополнительной памяти (переменные $i, j, swapped$, временная переменная для обмена).

Преимущества и недостатки

Преимущества:

Простота реализации и понимания.

Сортирует массив на месте (не требует дополнительной памяти).

Стабильный алгоритм (сохраняет порядок равных элементов).

С оптимизацией эффективен для почти отсортированных массивов.

Недостатки:

Низкая эффективность для больших массивов ($O(n^2)$).

Слишком медленный для практического использования с большими данными.