

#### Сортировки

Сортировка вставкой, сортировка выборкой

Никита Гребень

Факультет прикладной математики - процессов управления



- 1 Немного С++
- 2 Сортировка вставкой
- Ортировка выборкой
- 4 Задачи



Санкт-Петербургский государственный университет

- 1 Немного С++
  - Задача
  - Решение 1
  - Решение 2
  - Решение 3
- 2 Сортировка вставкой
- З Сортировка выборкой
- 4 Задачи



- ightharpoonup В первой строке дано число n <= 1000, длина массива.
- lacktriangle Во второй строке целые числа, разделенные пробелами  $(a_i <= 10^9)$
- Вывести отсортированный массив.

#### Решение 1анкт-Петербургский

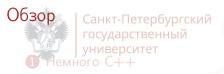
```
1 #include <iostream>
   using namespace std;
   const int N = 1001;
   int a[N];
   int main() {
6
      int n;
      cin >> n:
      for(int i = 0; i < n; ++i)
          cin >> a[i];
10
      for(int i = 0; i < n - 1; ++i)
11
           for(int j = 0; j < n - 1; ++ j)
                if (a[i] > a[i + 1])
12
                    swap(a[i], a[i + 1]);
1.3
14
      for(int i = 0; i < n; ++i)
15
          cout << a[i] << " ":
16
      return 0;
17
```

#### Решение 2 анкт-Петербургский

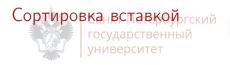
```
#include <iostream>
    using namespace std;
    const int N = 1001;
    int a[N];
5
    int main() {
6
        ios_base::sync_with_stdio(0);
        cin.tie(0);
8
        int n;
9
        cin >> n:
10
        for(int i = 0; i < n; ++i)
11
             cin >> a[i]:
        for(int i = 0; i < n - 1; ++i)
12
13
             for (int j = 0; j < n - i - 1; ++ j)
14
                 if (a[i] > a[j + 1])
15
                     swap(a[i], a[i + 1]);
16
        for(int i = 0; i < n; ++i)
             cout << a[i] << " ":
17
18
        return 0;
19
```

### Решение Занкт-Петербургский

```
#include <iostream>
    #include <vector>
    using namespace std;
4
5
    int main() {
         ios_base::sync_with_stdio(0);
6
         cin.tie(0);
         int n;
8
        cin >> n;
9
        vector < int > a(n);
10
        for(int& x: a)
11
             cin >> x:
12
        for (int i = 0; i < n - 1; ++i)
13
             for (int j = 0; j < n - i - 1; ++ j)
14
                 if (a[j] > a[j + 1])
                      swap(a[j], a[j + 1]);
15
16
        for(auto x: a)
             cout << x << " ":
17
18
        return 0;
19
```



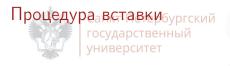
- 2 Сортировка вставкой
  - Алгоритм
  - Процедура вставки
  - Реализация
  - Оптимизация
  - Сокращенный вариант
- 3 Сортировка выборкой
- 4 Задачи



- Одна из простейших квадратичных сортировок, являющейся устойчивой и адаптивной.
- Хорошо показывает себя по сравнению с другими квадратичными сортировками.
- ▶ Эффективна на небольших объемах данных. Выигрывает у *quicksort* и *mergesort* на небольших массивах.

#### Сортировка коротко может быть описана следующим образом:

- 1. Предполагаем, что некоторая последовательность из i первых элементов уже отсортирована.
- 2. Для i+1 элемента пытаемся *засунуть* его на свое место в уже отсортированном массиве.
- 3. Изначально предполагаем, что самый первый элемент последовательности является отсортированным.



Sorted partial result		Unsorted data		
≤ <i>x</i>	> <i>x</i>	x		

Рис. 1: До вставки элемента

Sorted partial result			Unsorted data	
≤ <i>x</i>	<i>x</i> >	> x		

Рис. 2: После вставки элемента

## Реализациянкт-Петербургский государственный университет

```
for(int i = 1; i < n; ++i) {
   int j = i;
   while (j > 0 && a[j - 1] > a[j]) {
      swap(a[j - 1], a[j]);
      j--;
   }
}
```

## Оптимизация-Петербургский государственный университет

```
for(int i = 1; i < n; ++i) {
   int j = i;
   int x = a[i];
   while (j > 0 && a[j - 1] > x) {
       a[j] = a[j - 1];
      j--;
   }
   a[j] = x;
}
```

# Сокращенный вариантский государственный университет

```
for (int i = 1; i < n; ++i) {
    for (int j = i; j > 0; --j) {
        if (a[j - 1] < a[j])
            break;
        swap(a[j], a[j - 1]);
}</pre>
```



- 2 Сортировка вставкой
- 3 Сортировка выборкой
  - Алгоритм
  - Реализация
  - Оптимизация
  - Сравнение с сортировкой вставками
- 4 Задачи



- Самая очевидная идея.
- Совершает всего O(n) свапов по сравнению с другими алгоритмами, в n/2 раз меньше по сравнению с пузырьковой.
- ▶ Также эффективна на небольших массивах.

#### Алгоритм Санкт-Петербургский

- Алгоритм предельно прост, аналогично идеи сортировки вставками, разбиваем массив на два части: отсортированного и ожидающего сортировки.
- lacktriangle Если i первых элементов уже отсортировано, выполняем поиск минимума в промежутке [i,n-1] и обновляем значение в позиции i+1

6	3	7	2	8	1*
1	3	7	2*	8	6
1	2	7	3*	8	6
1	2	3	7	8	6*
1	2	3	6	8	7*
1	2	3	6	7	8

Рис. 3: Процесс выбора нового элемента

17 / 23

# Реализациянкт-Петербургский государственный университет

```
for (i = 0; i < n - 1; ++i) {
    for (j = i + 1; j < n; ++j) {
        if (a[i] > a[j])
            swap(a[j], a[i]);
    }
}
```



```
#include <algorithm>
...
...
for(int i = 0; i < n - 1; ++i)
    swap(a[i], *min_element(a + i, a + n));</pre>
```

# Сравнение скортировкой вставками государственный университет

Таблица 1: Асимптотическая сложность

Случаи	Выбором	Вставками
Наихудшее кл-во сравнений/свапов	$O(N^2)/O(N)$	$O(N^2)/O(N^2)$
Наилучшее кл-во сравнений/свапов	$O(N^2)/O(1)$	O(N)/O(1)
Среднее кл-во сравнений/свапов	$O(N^2)/O(N)$	$O(N^2)/O(N^2)$



- 1 Немного С++
- 2 Сортировка вставкой
- 3 Сортировка выборкой
- 4 Задачи
  - Интересная сортировка
  - Хорошая сортировка?



- ▶ Имеется массив а длины п.
- ▶ Массив является интересным, если выполняются следующие два условия:
  - 1.  $a_i >= a_{i-1}$ , где i четные
  - 2.  $a_i <= a_{i-1}$ , где i нечетные и больше 1.
- ▶ Необходимо отсортировать массив а так, чтобы сделать его интересным.
- ightharpoonup Считать n <= 1000,  $a_i <= 10^9$

### Хорошая сортировка? гский государственный университет

- ▶ Имеется массив a длины n <= 1000.
- ▶ Необходимо отсортировать массив по неубыванию, для этого дается следующий алгоритм:

```
for(int i = 0; i < n - 1; ++i)
    for(int j = i; j < n - 1; ++j)
        if (a[j] > a[j + 1]) swap(a[j], a[j + 1]);
```

ightharpoonup Считать, что на вход программе подается число n. Сгенерировать массив a длины n, который будет являться контрпримером для данного алгоритма сортировки, или сообщить, что для заданной длины n сортировка работает верно при любых значениях  $a_i$ .

23 / 23