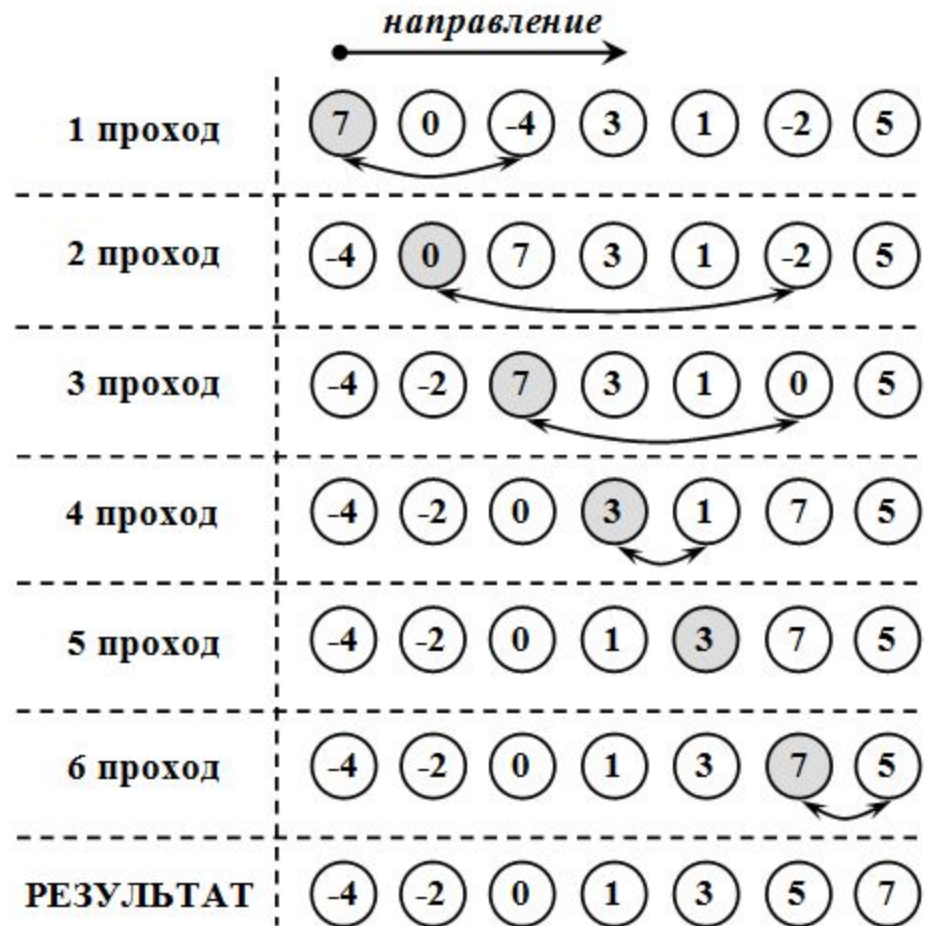


Лекция. Методы сортировки.
Алгоритмы методов простого
выбора, пузырька, сортировки
расческой, быстрой сортировки.

Метод простого выбора.

Метод заключается в последовательном нахождении минимального или максимального элемента (в зависимости от того сортируем ли мы массив по возрастанию или по убыванию) и перестановке его в начало массива.

```
for (k = 0; k < N - 1; k++) {  
    // нахождение индекса  
    минимального элемента  
    ind_max = k;  
    for (i = 1 + k; i < N; i++)  
        if (arr[i] > arr[ind_max]) ind_max =  
i;  
    // обмен элементов  
    temp = arr[k];  
    arr[k] = arr[ind_max];  
    arr[ind_max] = temp;  
}
```



Описание алгоритма метода простого выбор

`ind_max` – индекс текущего максимального элемента;

`k` – индекс элемента, который обменивается с максимальным элементом.

На первом шаге мы должны поставить максимальный элемент всего массива на место 1го элемента. То есть поменять `arr[0]` и `arr[ind_max]`.

Далее мы ищем новый максимальный элемент в хвостовой части массива (не учитывая `arr[0]`) и меняем его местами со вторым элементом массива. То есть меняем `arr[1]` и `arr[ind_max]`.

Далее снова ищем максимальный элемент в хвостовой части массива (не учитывая `arr[0]` и `arr[1]`) и меняем его с третьим элементом. То есть меняем `arr[2]` и `arr[ind_max]`.

Далее продолжаем находить максимальные элементы из хвостовой не отсортированной части массива и менять их с первым не отсортированным элементом пока не достигнем предпоследнего элемента.

Метод пузырька.

Сортировка методом пузырька предполагает многократное прохождение по массиву и обмен рядом стоящих элементов массива в том случае, если эти элементы стоят в неверном порядке. В нашем случае, переменная `count` будет отвечать за количество обменов, совершенных при прохождении вдоль массива. Эта переменная обнуляется, затем происходит обход массива. Если во время обхода был сделан хотя бы один обмен элементов местами, то `count` снова обнуляют и повторяют обход. Если же переменная после обхода массива осталась равной нулю, то значит, массив уже отсортирован.

Реализация метода

```
int count = 1; //переменная для подсчета количества обменов
```

```
while (count > 0) {  
    //обнуление количества обменов  
    count = 0;  
    //прохождение по массиву  
    for (i = 0; i < N - 1; i++) {  
        if(arr[i] > arr[i + 1]) {  
            //обмен элементов  
            temp = arr[i];  
            arr[i] = arr[i + 1];  
            arr[i + 1] = temp;  
            //подсчет количества обменов count++;  
        }  
    }  
}
```

Пример работы алгоритма

Возьмём массив с числами «5 1 4 2 8» и отсортируем значения по возрастанию, используя сортировку пузырьком. Выделены те элементы, которые сравниваются на данном этапе.

Наглядная демонстрация алгоритма.

Первый проход:

(**5** 1 4 2 8) (**1** **5** 4 2 8), Здесь алгоритм сравнивает два первых элемента и меняет их местами.

(1 **5** 4 2 8) (1 **4** **5** 2 8), Меняет местами, так как $5 > 4$

(1 4 **5** 2 8) (1 4 **2** **5** 8), Меняет местами, так как $5 > 2$

(1 4 2 **5** 8) (1 4 2 **5** 8), Теперь, ввиду того, что элементы стоят на своих местах ($8 > 5$), алгоритм не меняет их местами.

Второй проход:

(**1** 4 2 5 8) (**1** 4 2 5 8)

(1 **4** 2 5 8) (1 **2** 4 5 8), Меняет местами, так как $4 > 2$

(1 2 **4** 5 8) (1 2 **4** 5 8)

Теперь массив полностью отсортирован, но алгоритму это неизвестно. Поэтому ему необходимо сделать полный проход и определить, что перестановок элементов не было.

Третий проход:

(**1** 2 4 5 8) (**1** 2 4 5 8)

(1 **2** 4 5 8) (1 **2** 4 5 8)

Теперь массив отсортирован и алгоритм может быть завершён.

Сортировка расчёской

Сортировка расчёской (англ. comb sort) — это довольно упрощённый алгоритм сортировки, изначально спроектированный Влодзимежом Добосевичем в 1980 г. Позднее он был переоткрыт и популяризован в статье Стивена Лэйси и Ричарда Бокса в журнале Byte Magazine в апреле 1991 г. Сортировка расчёской улучшает сортировку пузырьком, и конкурирует с алгоритмами, подобными быстрой сортировке.

В сортировке пузырьком, когда сравниваются два элемента, промежуток (расстояние друг от друга) равен 1. Основная идея сортировки расчёской в том, что этот промежуток может быть гораздо больше, чем единица

Программная реализация

```
double fakt = 1.2473309; // фактор уменьшения
double step = N - 1;
while (step >= 1){
    for (i = 0; i + step < N; ++i) {
        if (sort[i] > sort[i + step]) {
            temp = sort[i + step];
            sort[i + step] = sort[i];
            sort[i] = temp;
        }
    }
    step /= fakt;
}
```


Метод быстрой сортировки quick sort

Общая идея алгоритма состоит в следующем:

- Выбрать из массива элемент, называемый опорным. Это может быть любой из элементов массива. От выбора опорного элемента не зависит корректность алгоритма, но в отдельных случаях может сильно зависеть его эффективность.
- Сравнить все остальные элементы с опорным и переставить их в массиве так, чтобы разбить массив на три непрерывных отрезка, следующие друг за другом: «меньшие опорного», «равные» и «большие».
- Для отрезков «меньших» и «больших» значений выполнить рекурсивно ту же последовательность операций, если длина отрезка больше единицы.

На практике массив обычно делят не на три, а на две части: например, «меньшие опорного» и «равные и большие»; такой подход в общем случае эффективнее, так как упрощает алгоритм разделения

Алгоритм

1. Выбрать элемент из массива. Назовём его опорным.
2. *Разбиение*: перераспределение элементов в массиве таким образом, что элементы меньше опорного помещаются перед ним, а больше или равные после.
3. Рекурсивно применить первые два шага к двум подмассивам слева и справа от опорного элемента. Рекурсия не применяется к массиву, в котором только один элемент или отсутствуют элементы.

Достоинства и недостатки quick sort

Достоинства:

- Один из самых быстродействующих (на практике) из алгоритмов внутренней сортировки общего назначения.
- Прост в реализации.
- Требуется лишь $O(\log n)$ дополнительной памяти для своей работы. (Неулучшенный рекурсивный алгоритм в худшем случае $O(n \log n)$ памяти)
- Допускает естественное распараллеливание (сортировка выделенных подмассивов в параллельно выполняющихся под процессах).
- Работает на связных списках и других структурах с последовательным доступом, допускающих эффективный проход как от начала к концу, так и от конца к началу.

Недостатки:

- Сильно деградирует по скорости (до $O(n^2)$ в худшем или близком к нему случае, что может случиться при неудачных входных данных).
- Прямая реализация в виде функции с двумя рекурсивными вызовами может привести к ошибке переполнения стека, так как в худшем случае ей может потребоваться сделать $O(n)$ вложенных рекурсивных вызовов.
- Неустойчив.