Различные методы сортировки

Занятие 1

1) Сортировка Выбором (Selection-sort)

- берем первый элемент последовательности A[i];
- находим минимальный (максимальный)
 элемент последовательности и запоминаем его номер;
- если номер первого элемента и номер найденного элемента не совпадают, тогда два этих элемента обмениваются значениями, иначе никаких манипуляций не происходит;
- увеличиваем і на 1 и продолжаем сортировку оставшейся части массива, а именно с элемента с номером 2 по N, так как элемент A[1] уже занимает свою позицию;

2) сортировка пузырьком (bubble sort)

• пузырек воздуха в стакане воды поднимается со дна вверх.

Для массивов – **самый маленький** («легкий» элемент перемещается вверх (**«всплывает»**).

- сравниваем два соседних элемента; если они стоят «неправильно», меняем их местами
- за 1 проход по массиву один элемент (самый маленький) становится на свое

Сортировка Шейкерная-Перемешиванием (Shaker,Cocktail sort)

• двунаправленность: алгоритм перемещается, ни как в обменной (пузырьковой) сортировке – строго снизу вверх (слева направо), а сначала снизу вверх, потом сверху вниз.

<u>3) Сортировка</u> подсчётом (counting sort)

достаточно завести массив и хранить в нем количество повторений каждого целого числа в массиве, а затем последовательно пробежаться по массиву и вывести каждое число столько раз, сколько указано в массиве.

4) Поразрядная сортировка RadixSort

5) Быстрая сортировка QuickSort

- разбиение массива относительно опорного элемента;
- рекурсивная сортировка каждой части массива.

Быстрая сортировка

- **Шаг 1**: выбрать некоторый элемент массива X
- **Шаг 2**: переставить элементы так:

A[i] <= X	X	A[i] >= X

Шаг 3: если в подмассиве более двух элементов, рекурсивно запускаем для него ту же процедуру.

Разделяй и властвуй (англ. divide and conquer)

78	6	82	67	55	44	34

Продолжая деление этих половин до тех пор пока не останется в них по 1 элементу.

Как лучше выбрать X?

Выбираем средний элемент массива.

Быстрая сортировка, разбиение массива

Разделение:

1) выбрать средний элемент массива (х=67)

78	6	82	67	55	44	34
----	---	----	----	----	----	----

- 2) установить **L**:=**1**, **R**:=**N**
- увеличивая L, найти первый элемент A[L], который >= X (должен стоять справа)
- 4) уменьшая **R**, найти первый элемент **A**[**R**], который **<= X** (должен стоять слева)
- 5) если L<=R то поменять местами A[L] и A[R] и перейти к п. 3 иначе стоп.

Быстрая сортировка



БЫСТРАЯ СОРТИРОВКА

```
program a 1;
Описание переменных и массива
procedure
процедура быстрой сортировки и
рекурсивные ее вызовы для правой и левой
части
begin
Заполнение исходного массива и его вывод
qSort(n,m); обращение к процедуре
for i:=1 to 10 do write(a[i],' '); вывод
отсортированного массива
```

БЫСТРАЯ СОРТИРОВКА

```
procedure qSort(nStart, nEnd: integer);
     var L, R, c, X: integer;
    begin
     if nStart >= nEnd then Exit:
    L:= nStart; R:= nEnd;
    X:=A[(L+R) div 2];
     while L <= R do begin
     while A[L] < X do L := L + 1;
     while A[R] > X do R:= R - 1;
     if L <= R then begin
     c:= A[L]; A[L]:= A[R]; A[R]:= c;
    L:=L+1; R:=R-1
     end:
     end:
     gSort(nStart, R);
     qSort(L, nEnd)
© К.Ю. / end;
```

Быстрая сортировка ХОАРА

6) Сортировка слиянием MergeSort

• Сортировка слиянием - этот рекурсивный алгоритм. Он, также как и быстрая сортировка (описано в первой части), делит список на две части, и затем рекурсивно вызывает сам себя для их дальнейшего упорядочивания. Она делит список на две равные части, после чего подсписки рекурсивно сортируются и сливаются для того что бы образовать полностью отсортированный список.