Лабораторная работа № 3 **Преобразование Берроуза-Уилера (ВWT)**

Данное преобразование позволяет выстроить символы в порядке следования контекстов, т.е. символы, идущие в одном контексте, группируются вместе. Дадим описание метода в версии, когда контекст (как это принято в теории информации) образован предыдущими символами, а не последующими (как это делается во многих поверхностных описаниях метода в Интернете).

Пусть дано сообщение (текст) message. Составим массив из циклических сдвигов влево исходного текста. Затем отсортируем массив, причем сравнение строк при сортировке будем начинать с *предпоследнего* символа, двигаясь к началу строки.

| | Исходный массив | Отсортированный массив |
|---|-----------------|------------------------|
| 0 | message | emessag |
| 1 | essagem | essagem |
| 2 | ssageme | sagemes |
| 3 | sagemes | message |
| 4 | agemess | ssageme |
| 5 | gemessa | agemess |
| 6 | emessag | gemessa |
| | | |

Результатом преобразования является последний столбец отсортированного массива с указанием позиции в нем первого символа исходного текста. В нашем случае результат преобразования будет gmseesa 1. Мы видим, что буквы выстроены по контекстам, упорядоченным в алфавитном порядке.

Обратное преобразование делается так. Сортируем буквы в алфавитном порядке, запоминая их исходные позиции, т.е. получаем массив пар <буква, исходная позиция>, упорядоченный по буквам (при этом одинаковые буквы должны быть упорядочены по номерам позиций). Затем переписываем буквы во второй массив по номерам исходных позиций, запоминая позицию буквы в первом (отсортированном) массиве. Начиная с позиции, указанной как второй параметр преобразования (в нашем примере — 1), переписываем букву из второго массива на выход, переходя на позицию буквы в отсортированном массиве, и продолжаем этот процесс, пока не восстановим все сообщение.

| | Вход | Первый массив | | Второй массив | | Выход |
|---|------|---------------|---|---------------|---|-------|
| 0 | g | a | 6 | g | 3 | m |
| 1 | m | е | 3 | m | 4 | е |
| 2 | s | е | 4 | s | 5 | s |
| 3 | е | g | 0 | е | 1 | s |
| 4 | е | m | 1 | е | 2 | a |
| 5 | s | s | 2 | s | 6 | g |
| 6 | a | s | 5 | a | 0 | е |

Задание на ЛР. Запрограммировать прямое и обратное преобразование ВWT. Подвергнуть результат преобразования сжатию методом "Стопка книг". Сравнить степени сжатия при применении "Стопки книг" к исходному и преобразованному текстам. При реализации ВWT желательно использовать хороший метод сортировки, например, QSort, псевдокод которого приведен ниже.

Аудиторное время на выполнение и защиту работы – 4 часа.

А – сортируемый массив, L и R – соответственно левая и правая границы массива.

```
QSort (L, R)
while (L < R)
    x = A[L], i = L, j = R;
while (i <= j)
    while (A[i] < x) i++;
    while (x < A[j]) j--;
    if (i <= j) A[i] \leftrightarrow A[j], i++, j--;
    if ((j - L) > (R - i)) QSort (i, R), R = j;
    else QSort (L, j), L = i;
```