

Факультет программной инженерии и компьютерной техники

Алгоритмы и структуры данныхка

Лабораторная работа №3 Сортировка

Преподаватель: Косяков Михаил Сергеевич Выполнил: Ле Чонг Дат

Группа: Р3231

1 Задание

Вариант: 1322. Шпион

На вход устройства подается строка текста $S_1=s_1s_2s_3...s_n$ Получив ее, устройство строит все циклические перестановки этой строки, то есть $S_2=s_2s_3...s_ns_1,\ ...,\ S_N=s_ns_1...s_{n-1}.$ Затем множество строк $S_1,S_2,...,S_N$ сортируется лексикографически по возрастанию. И в этом порядке строчки выписываются в столбец, одна под другой. Получается таблица размером N*N. В какой-то строке К этой таблицы находится исходное слово. Номер этой строки вместе с последним столбцом устройство и выдает на выход.

Например, если исходное слово $S_1=$ abracadabra, то таблица имеет такой вид:

- 1. $aabracadabr = S_{11}$
- 2. $abraabracad = S_8$
- 3. $abracadabra = S_1$
- 4. $acadabraabr = S_4$
- 5. adabraabrac = S_6
- 6. braabracada = S_9
- 7. bracadabraa = S_2
- 8. cadabraabra = S_5
- 9. dabraabraca = S_7
- 10. raabracadab = S_{10}
- 11. $\operatorname{racadabraab} = S_3$

И результатом работы устройства является число 3 и строка rdarcaaaabb.

2 Решение

2.1 Алгоритм

Легко видеть, что символы в последнем столбце также являются символами исходной строки. Поскольку строки отсортированы лексикографически, когда мы располагаем символы в последнем столбце, мы получаем первый столбец в таблице.

Посмотрим, что у нас есть сейчас. Для примера в задаче:

- 1. a???????r
- 2. a???????d
- 3. a????????a
- 4. a???????r

- 5. a????????c
- 6. b???????a
- 7. b????????a
- 8. c????????a
- 9. d????????a
- 10. r???????b
- 11. r????????b

 l_i : позиция строки в таблице, полученная после поворота і-й строки в таблице влево. Если i < j, то $l_i < l_j$.

ightarrow Для строки і, l_i будет первой позицией в таблице, которая не соответствует ни одной предыдущей строке и, возможно, строке і после поворота влево.

Для примера в задаче:

- 1. $a????????r \rightarrow l_i = 3$
- 2. $a???????d \rightarrow l_i = 6$
- 3. a????????a $\rightarrow l_i = 7$
- 4. $a???????r \rightarrow l_i = 8$
- 5. $a???????c \rightarrow l_i = 9$
- 6. b????????a $\rightarrow l_i = 10$
- 7. b????????a $\rightarrow l_i = 11$
- 8. c????????a $\rightarrow l_i = 5$
- 9. d????????a $\rightarrow l_i = 2$
- 10. $r????????b \rightarrow l_i = 1$
- 11. $r????????b \rightarrow l_i = 4$

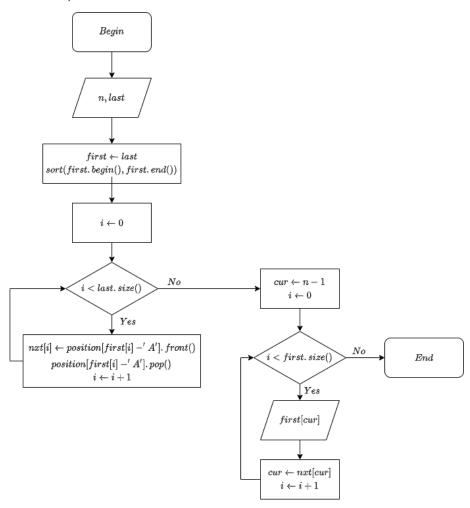
Чтобы найти массив l_i , мы используем queue $position_i$, где $position_i$ - позиции строк, заканчивающихся с i.

3 Схема програмы

Глобальные переменные:

- \bullet n Позиция исходного строки в таблице
- \bullet first Первый столбец
- \bullet last Последний столбцец
- ullet $position_i$ Позиции строк, заканчивающихся с i.

• nxt_i - Позиция строки в таблице, полученная после поворота і-й строки в таблице влево



4 Реализация

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
const int N = 100010;
const int M = 'z' - 'A' + 1;
int n;
string first, last;
queue<int> position[M];
int nxt[N];
int main() {
   ios::sync_with_stdio(0);
   cin.tie(0); cout.tie(0);
```

```
cin >> last;
first = last;
sort(first.begin(), first.end());
memset(nxt, -1, sizeof nxt);
for(int i = 0; i < last.size(); ++i) {
    position[last[i]-'A'].push(i);
}
for(int i = 0; i < first.size(); ++i) {
    nxt[i] = position[first[i]-'A'].front();
    position[first[i]-'A'].pop();
}
for(int cur = n - 1, i = 0; i < first.size(); ++i) {
    cout << first[cur];
    cur = nxt[cur];
}</pre>
```

5 Вывод

Сортировка - чрезвычайно распространенный алгоритм в нашей жизни. Существует множество алгоритмов сортировки, таких как пузырьковая сортировка, сортировка вставкой, сортировка по куче и т.д . Я научился использовать сортировку для эффективного инвертирования преобразования Барроуза-Уиллера.