

Московский авиационный институт
(национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной
математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №4 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: Меджидли И. И. о
Преподаватель: Михайлова С. А
Группа: М8О-201Б-21
Дата: 07.09.2023
Оценка:
Подпись:

Москва, 2023

Лабораторная работа №4

Задача: Необходимо реализовать один из стандартных алгоритмов поиска образцов для указанного алфавита.

Вариант алгоритма: Поиск одного образца основанный на построении Z-блоков.

Вариант алфавита: Числа в диапазоне от 0 до $2^{32} - 1$.

1 Описание

Единственное отличие между Z-блоками и Z-функцией является в наличии у первой отрезков совпадения - подстроки паттерна (требуемой для поиска подстроки), совпадающих с префиксом строки (в отрезках совпадения минимум 2 элемента). Далее вместо "Z-блок" будет использоваться "Z-функция".

Z-функция от строки S - массив $Z_1; \dots; Z_n$ такой что Z_i равен длине наибольшего общего префикса начинающегося с позиции i суффикса строки и самой строки S .

Рассмотрим алгоритм вычисления Z-функции за линейное время:

- 1) Будем хранить левый и правый индексы (границы) l и r самого правого отрезка совпадения. Пусть i - текущий индекс, для которого мы хотим вычислить $Z_i(S)$.
- 2) Если $i \leq r$ - попали в отрезок совпадения, так как строки совпадают, то и Z-блоки для них по отдельности совпадают) $Z_i(S) = Z_{i-l}$. Так как $i + Z_i(S)$ может быть за пределами отрезка совпадения, то нужно ограничить значение величиной $r - i + 1$. ($Z_i(S) = \min(Z_{i-l}, r - i + 1)$).
- 3) $i > r$ - тривиальный алгоритм - паттерн прикладывается к тексту и каждый раз сдвигается (паттерн) на один символ.
- 4) В конце обновляем отрезок совпадения, если $i + Z_i(S) - 1 > r$ (тривиальный алгоритм вышел за отрезок совпадения): левая граница $l = i$, правая граница $r = i + Z_i(S) - 1$.

Рассмотрим алгоритм поиска подстроки в строке с помощью Z-функции:

- 1) Сканируется строка - паттерн. Числа, входящие в него вносятся в созданный вектор типа пара (значение, строка с которой считалось - это будет нужно для итогового вывода).
- 2) В конец этого вектора ставится пара $\langle -1, -1 \rangle$, чтобы разделить паттерн от текста (в алфавите значение чисел ≥ 0).
- 3) Вектор дополняется числами из текста аналогично 1 пункту, но уже сканируются все строки.
- 4) Считается Z-функция по алгоритму выше.
- 5) Если подстрока полностью есть в строке, то выводятся номер строки и номер слова в строке, с которого начинается найденный образец. Так происходит для всех строк, где есть полностью паттерн.

Сложность равна $O(p+t)$, где p - длина паттерна, t - длина текста.

2 Исходный код

```
1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3 #include <string>
4 #include <sstream>
5
6 using namespace std;
7
8 void imedy(vector<pair<long long, long long>>& s, long long& beforeT){
9     long long n = (long long) s.size();
10    vector<long long> z(n);
11    for (long long i=1, l=0, r=0; i<n; ++i){
12
13        if (i <= r){
14            long long minh = min(r-i+1, z[i-1]);
15            z[i] = minh;
16        }
17        while (i+z[i] < n && s[z[i]].first == s[i+z[i]].first){
18            z[i]++;
19        }
20        if (i+z[i] - 1 > r){
21            l = i;
22            r = i+z[i] - 1;
23        }
24    }
25    long long linenow;
26    long long lineprev = 0;
27    long long find = 1;
28    for(long long i = beforeT; i < n; ++i){
29        linenow = s[i].second;
30        if(linenow > lineprev && lineprev != 0){
31            find = 1;
32        }
33        if (z[i] == beforeT - 1){
34            cout << s[i].second << ", " << find << "\n";
35        }
36        lineprev = linenow;
37        ++find;
38    }
39 }
40
41
42 int main(){
43     ios::sync_with_stdio(false); cin.tie(0);
44     long long line = 0; string s;
45     getline(cin, s);
46     vector <pair<long long, long long>> prov;
47     stringstream ss(s);
```

```

48     long long num;
49     while (ss >> num){
50         prov.push_back(make_pair(num, line));
51     }
52     ++line;
53
54     prov.push_back(make_pair(-1, -1));
55
56     long long beforeT = prov.size();
57     while(getline(cin, s)){
58         stringstream ss(s);
59
60         while (ss >> num){
61             prov.push_back(make_pair(num, line));
62         }
63         ++line;
64     }
65     imedy(prov, beforeT);
66
67     return 0;
68 }

```

3 Тесты

Тестировать программу буду ручным способом.

```
imedzhidli@imedzhidli:~/Desktop/DA/LABA4$ ./lab4
11 45 11 45 90
0011 45 011 0045 11 45 90      11
45 11 45 90
1,3
1,8
imedzhidli@imedzhidli:~/Desktop/DA/LABA4$ ./lab4
11 45 11 45 90
0011 45 011 0045 11 45 90      11
45 11 45 90
11 45 11 45 90
1,3
1,8
3,1
imedzhidli@imedzhidli:~/Desktop/DA/LABA4$
```

Как можно заметить, все работает верно.

4 Выводы

При выполнении четвертой лабораторной работы по курсу «Дискретный анализ» я познакомился с одним из стандартных алгоритмов поиска подстроки в строке, основанном на построении Z-блоков (функции), смог его реализовать. Надеюсь мне понадобятся знания, полученные при выполнении этой лабораторной работы.