

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ
по практической работе №4
по дисциплине «Построение и Анализ Алгоритмов»
Тема: Алгоритм Кнута-Морриса-Пратта

Студент гр. 8382

Вербин К.М.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы.

Ознакомиться с алгоритмом Кнута-Морриса-Пратта для поиска подстроки в строке и реализовать его.

Задание 1

Реализуйте алгоритм КМП и с его помощью для заданных шаблона P ($P \leq 15000$) и текста T ($T \leq 5000000$) найдите все вхождения P в T .

Входные данные

Первая строка - P .

Вторая строка - T .

Выходные данные

индексы начал вхождений P в T , разделенных запятой, если P не входит в T , то вывести -1.

Пример входных данных

ab

abab

Соответствующие выходные данные

0,2

Задание 2

Заданы две строки A ($A \leq 5000000$) и B ($B \leq 5000000$). Определить, является ли A циклическим сдвигом B (это значит, что A и B имеют одинаковую длину и A состоит из суффикса B , склеенного с префиксом B). Например, defabc является циклическим сдвигом abcdef.

Входные данные

Первая строка - A .

Вторая строка - B .

Выходные данные

Если A является циклическим сдвигом B , индекс начала строки B в A , иначе вывести -1. Если возможно несколько сдвигов, вывести первый индекс

Пример входных данных

defabc

abcdef

Соответствующие выходные данные

3

Вариант 1

Подготовка к распараллеливанию: работа по поиску разделяется на k равных частей, пригодных для обработки k потоками (при этом длина образца гораздо меньше длины строки поиска).

Описание алгоритма

Поиск образа в строке

Алгоритм считывает две строки: образец и текст для поиска. После этого "строится" (физически новая строка не строится в целях экономии памяти, для этого используется структура, описанная ниже) строка вида $S \ P \ T = \#$, где $\#$ - символ-разделитель, текст T и образец P (по условию сказано, что символы строк принадлежат латинскому алфавиту, поэтому можно взять любой другой в качестве разделителя). Для полученной строки рассчитывается префиксфункция. Префикс-функция для i -го символа возвращает значение, равное максимальной длине совпадающих префикса и суффикса подстроки, которая заканчивается i -м символом. Благодаря символу-разделителю выполняется условие $\forall i \leq |P| : p_i \neq p_{i+1}$, где p_i – значение префикс-функции для символа i , т.к. благодаря разделителю префиксом будет образец.

После того, как префикс-функция была построена, вызывается функция, которая обходит строку за заданное число "потоков", которое введено. Каждый поток обрабатывает свою часть строки. Если значение префикс функции текущего символа равно длине образца, то это означает, что алгоритм нашел вхождение. Индекс вхождения (смещение в строке для поиска) равен текущему индексу за вычетом двух длин образца. Если ни одного вхождения не было найдено, то выводится -1.

Сложность алгоритма по памяти

Сложность алгоритма по памяти будет $O(P + T)$, т.к. префикс-функция считается для "склеенной" строки $P\#T$

Временная сложность алгоритма

Сложность по времени алгоритма будет $O(P + T)$, т.к. вычисление префикс-функции для "склеенной" строки $P\#T$ выполняется за линейное время (то есть за $O(P + T)$), а поиск вхождений образца в строке в цикле выполняется также за линейное время $O(P + T)$, поэтому общая сложность будет $O(P + T + P + T) = O(P + T)$.

Определение циклического сдвига

В начале алгоритма считываются две строки одинаковой длины A и B , если длины не совпадают, то алгоритм сразу завершает работу и выводит -1, т.к. в таком случае A не является циклическим сдвигом. Затем с помощью той же функции вычисляется префикс-функция для строки B . После этого строка A удваивается, чтобы найти индекс строки B в строке A (если является циклическим сдвигом). После алгоритм заводит два индекса, которые указывают на символы в удвоенной строке A и строке B , после чего алгоритм проходит и сравнивает символы. Если произошло очередное совпадение, то индексы увеличиваются, если происходит несовпадение, то с помощью вектора префикс-функций для B осуществляется "сдвиг" образа (не на 1, как в "наивном" алгоритме, т.к. по префикс-функции можно определить, что часть символов уже совпала). Когда индекс указывающий на символ в образе B равен длине этого образа, это значит, что вхождение найдено. Т.к. A - это удвоенная строка, то мы определили что исходная строка A является циклическим сдвигом B и алгоритм завершает работу. В противном случае выводится -1.

Сложность алгоритма по памяти

Сложность по памяти будет $O(B + A)$, т.к. в этом случае алгоритм строит префикс-функцию для строки B и на ее хранение требуется B памяти, а удвоение строки требует дополнительно A памяти

Временная сложность алгоритма

Сложность по времени будет $O(2|A| + |B|) = O(3|A|) = O(|A| + |B|)$ т.к. для заполнения префикс-функции нужно $|B|$ операций, а при поиске цикл проходит за линейное время по удвоенной строке A .

Распараллеливание алгоритма

Разделим строку s , в которой осуществляется поиск на n равных (или почти равных) участков. Эти участки пересекаются, причём ширина пересекающихся частей равна $|t| - 1$ (t – образец). Тогда мы получим n участков, на которых можно независимо запустить алгоритм, и получить все вхождения, причём каждое вхождение будет найдено ровно 1 раз. Поскольку алгоритм находит вхождение, когда доходит до его конца, ему нужно пройти $|t|-1$ символов прежде, чем он найдёт хотя бы одно вхождение. В нашем разбиении, вхождения, заканчивающиеся на одном из этих $|t| - 1$ символов, будут найдены экземпляром, обрабатывающим предыдущий участок, поэтому вхождения не теряются. Разумеется, в первых $|t| - 1$ символах исходной строки s вхождения t заканчиваться не могут.

Естественно, что каждый участок не может быть короче, чем образец, поэтому наибольшее число участков, на которые можно разбить строку, будет $|s| - (|t| - 1)$. В этом случае длина каждого участка будет равна $|t|$.

Описание структур данных

`void prefixFunction(string sample, vector<int> prefix)`- вычисляет префикс-функцию для каждого символа переданной строки и сохраняет значения в векторе `prefix`.

`bool findEntry(string sample, vector<int> prefix)` - получает на вход текст, образец, вектор префикс-функции, число переданных потоков и вычисляет индексы вхождений образца.

`void printInterInfo(string splice, vector <int> vect, int n)` - выводит промежуточные данные - состояние префикс-функции для текущей части строки (часть строки передается через `n`).

`vector< pair<string, int>> toFlows(string text, const int uFlow, int maxflow)`
 – функция разбивает строку `text` на `uFlow` потоков.

Тестирование

Input	Output
Поиск подстроки	
ab abab 1	Индексы: 0,2
a ababfaabfaaabaafhaaa 5	Индексы: 0,2,5,6,9,10,11,13,14,17,18,19
aaa aaaaa	Индексы: 0, 1, 2
asd fsasfasdsafasrewefv	Индексы: 5
Определение сдвига	

Вывод

В ходе работы был разобран и реализован алгоритм Кнута-МоррисаПратта для поиска вхождений подстроки в строку

ПРИЛОЖЕНИЕ

КОД ПРОГРАММЫ

Поиск подстроки

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <map>
#include <cmath>
#include <climits>

bool INTER = true;
//перегружены оператор вывода вектора в поток
std::ostream& operator<<(std::ostream& stream, std::vector<int> vect) {
    stream << vect[0];
    for (int i = 1; i < vect.size(); i++) {
        stream << "," << vect[i];
    }
    return stream;
}

void printInterInfo(std::string& splice, std::vector<int> vect, int n) {
    std::cout << "\nСостояние префикс-функции для строки: " <<
std::endl;
    for (int i = 0; i <= n; i++)
        std::cout << splice[i] << " ";
    std::cout << std::endl;
    for (int i = 0; i <= n; i++)
        std::cout << vect[i] << " ";
    std::cout << std::endl;
}

void prefixFunction(std::string& sample, std::vector<int>& prefix) {
    prefix[0] = 0;
    std::cout << "Начало расчета префикс-функции" << std::endl;
    int n = 1;
    for (int i = 1; i < sample.length(); i++)
    { // поиск какой префикс-суффикс можно расширить
        int k = prefix[i - 1]; // длина предыдущего префикса
        while (k > 0 && sample[i] != sample[k]) // этот нельзя расширить,
            k = prefix[k - 1]; // берем ранее рассчитанное значение
    }
```

```

        if (sample[k] == sample[i])
            k = k + 1; // расширяем найденный префикс-
суффикс

```

```

        prefix[i] = k;

```

```

        if (INTER)
            printInterInfo(sample, prefix, n++);
    }
}

```

```

std::vector< std::pair<std::string, int >> toFlows(std::string text, const int
uFlow, int maxFlow) {

```

```

    std::vector< std::pair<std::string, int >> tmp;
    int step = maxFlow / uFlow;
    int ind = 0;
    int freeSize = text.length() - ( step * uFlow + text.length() - maxFlow );

```

```

    for (int i = 0; i < uFlow; i++) {
        int len;
        if (uFlow - i == 1) {
            len = text.length() - ind;
        }
        else {
            len = step + text.length() - maxFlow;
            if (freeSize > 0) {
                len++;
            }
        }
        tmp.push_back(std::make_pair(text.substr(ind, len), ind));
        if (freeSize > 0) {
            ind++; freeSize--;
        }
        ind += step;
        std::cout << "Добавлен поток: " << tmp[tmp.size() - 1].first << "
Начальный индекс: " << tmp[tmp.size() - 1].second << std::endl;
    }

```

```

    return tmp;
}
//функция определения сдвига

```



```

    bool findEntry(std::string& text, std::string& sample, std::vector<int>&
prefix) {
        int k = 0; //индекс сравниваемого символа в sample
        bool flag = false;
        if (text.length() <= sample.length()) {
            std::cout << "\nНе может быть образов: ";
            std::cout << "-1";
            return false;
        }
        int maxFlow = text.length() - (sample.length() - 1);
        std::cout << "Максимальное количество потоков: " << maxFlow << "
|Введите количество потоков: ";
        int uFlow;
        std::cin >> uFlow;
        if (uFlow > maxFlow || uFlow < 0) {
            std::cout << "Ошибка в вводе! | Введите количество потоков: ";
            std::cin >> uFlow;
        }
        else {
            std::vector< std::pair<std::string, int >> flows = toFlows(text, uFlow,
maxFlow);
            for (int j = 0; j < flows.size(); j++) {
                std::cout << "\nПоиск образа в потоке: " << flows[j].first << ";";
                for (int i = 0; i < flows[j].first.length(); i++) {
                    while (k > 0 && sample[k] != flows[j].first[i])
                        k = prefix[k - 1];

                    if (sample[k] == flows[j].first[i])
                        k = k + 1;
                    else if (k != 0) k = prefix[k - 1];
                    if (k == sample.length()) {
                        std::cout << "\n\n\tНайден образ! позиция: " <<
flows[j].second + i - sample.length() + 1 << std::endl;
                        flag = true;
                    }

                }
            }
            if (!flag) std::cout << "\nНет образов: " << -1;
            return flag;
        }
    }
}

```

```

int main()
{
    setlocale(LC_ALL, "Russian");
    std::string text;
    std::string sample;
    std::cin >> sample; std::cin >> text;
    std::vector<int> prefix(sample.length());
    prefixFunction(sample, prefix);

    findEntry(text, sample, prefix);
    return 0;
}

```

Циклический сдвиг

```

#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <map>
#include <cmath>
#include <climits>

```

```

bool INTER = true;
//перегружены оператор вывода вектора в поток
std::ostream& operator<<(std::ostream& stream, std::vector<int> vect) {
    stream << vect[0];
    for (int i = 1; i < vect.size(); i++) {
        stream << "," << vect[i];
    }
    return stream;
}

```

```

void printInterInfo(std::string& splice, std::vector<int> vect, int n) {
    std::cout << "\nСостояние префикс-функции для строки: " <<
std::endl;
    for (int i = 0; i <= n; i++)
        std::cout << splice[i] << " ";
    std::cout << std::endl;
    for (int i = 0; i <= n; i++)
        std::cout << vect[i] << " ";
    std::cout << std::endl;
}

```

```

void prefixFunction(std::string& sample, std::vector<int>& prefix) {
    prefix[0] = 0;
    std::cout << "Начало расчета префикс-функции" << std::endl;
    int n = 1;
    for (int i = 1; i < sample.length(); i++)
    { // поиск какой префикс-суффикс можно расширить
        int k = prefix[i - 1]; // длина предыдущего префикса
        while (k > 0 && sample[i] != sample[k]) // этот нельзя расширить,
            k = prefix[k - 1]; // берем ранее рассчитанное значение

        if (sample[k] == sample[i])
            k = k + 1; // расширяем найденный префикс-
суффикс

        prefix[i] = k;

        if (INTER)
            printInterInfo(sample, prefix, n++);
    }
}

```

```

std::vector< std::pair<std::string, int >> toFlows(std::string text, const int
uFlow, int maxFlow) {

    std::vector< std::pair<std::string, int >> tmp;
    int step = maxFlow / uFlow;
    int ind = 0;
    int freeSize = text.length() - ( step * uFlow + text.length() - maxFlow );

    for (int i = 0; i < uFlow; i++) {
        int len;
        if (uFlow - i == 1) {
            len = text.length() - ind;
        }
        else {
            len = step + text.length() - maxFlow;
            if (freeSize > 0) {
                len++;
            }
        }
        tmp.push_back(std::make_pair(text.substr(ind, len), ind));
        if (freeSize > 0) {

```

```

        ind++; freeSize--;
    }
    ind += step;
    std::cout << "Добавлен поток: " << tmp[tmp.size() - 1].first << "
Начальный индекс: " << tmp[tmp.size() - 1].second << std::endl;
}

return tmp;
}

//функция определения сдвига
bool findEntry(std::string& text, std::string& sample, std::vector<int>&
prefix) {
    int k = 0; //индекс сравниваемого символа в sample
    bool flag = false;
    if (text.length() != sample.length()) {
        std::cout << "\nНе является циклическим сдвигом: ";
        std::cout << "-1";
        return false;
    }
    text = text + text;
    int maxFlow = text.length() - (sample.length() - 1);
    std::cout << "Максимальное количество потоков: " << maxFlow << " |
Введите количество потоков: ";
    int uFlow;
    std::cin >> uFlow;
    if (uFlow > maxFlow || uFlow < 0) {
        std::cout << "Ошибка в вводе! | Введите количество потоков: ";
        std::cin >> uFlow;
    }
    else {
        std::vector< std::pair<std::string, int >> flows = toFlows(text, uFlow,
maxFlow);
        std::cout << std::endl;
        for (int j = 0; j < flows.size(); j++) {
            std::cout << "Поиск циклического сдвига в потоке: " <<
flows[j].first << ";" << std::endl;
            for (int i = 0; i < flows[j].first.length(); i++) {
                while (k > 0 && sample[k] != flows[j].first[i])
                    k = prefix[k - 1];

                if (sample[k] == flows[j].first[i])
                    k = k + 1;
                else if (k != 0) k = prefix[k - 1];
            }
        }
    }
}

```

```

        if (k == sample.length()) {
            std::cout << "\n\tНайден циклический сдвиг! позиция: " <<
flows[j].second + i - sample.length() + 1 << std::endl;
            flag = true;
        }

    }
}
if (!flag) {
    std::cout << "\nНе является циклическим сдвигом: ";
    std::cout << "-1";
}

}
return flag;
}

```

```

int main()
{
    setlocale(LC_ALL, "Russian");
    std::string text;
    std::string sample;
    std::cin >> sample; std::cin >> text;
    std::vector<int> prefix(sample.length());
    prefixFunction(sample, prefix);

    findEntry(text, sample, prefix);
    return 0;
}

```