

Лабораторная работа № 7 по курсу дискретного анализа: динамическое программирование

Выполнил студент группы М8О-308Б-20 МАИ *Зубко Дмитрий*.

Условие

Задан прямоугольник с высотой n и шириной m , состоящий из нулей и единиц. Найдите в нём прямоугольник наибольшей площади, состоящий из одних нулей.

Метод решения

Считываем матрицу, заменяем 1 на 0, а 0 на 1 с помощью операции $(e1 + 1) \% 2$, чтобы было удобнее считать в дальнейшем. Представляем нашу матрицу в виде гистограмм. Для $i = 0$ гистограмма равно исходной строке в матрице. Для $1 \leq i \leq n - 1$ считаем гистограмму так: если $matrix[i][j] = 1$, то $matrix[i][j] = matrix[i][j] + matrix[i - 1][j]$, то есть увеличиваем высоту. Затем считаем максимальную площадь для i -ой гистограммы. Создаем стек с парой $(i, x_i) = (0, -1)$, где i – абцисса, x_i – высота. Вносим эту пару, чтобы нулевой прямоугольник никогда не был извлечен из стека, а обработка дополнительного прямоугольника с высотой 0 в конце вытолкнет из стека все имеющиеся прямоугольники кроме нулевого. Проходим по столбцам (прямоугольникам) в гистограмме. Если высота столбца больше, чем высота последнего столбца в стеке, то добавляем столбец в стек. Если нет, то вынимаем из стека столбцы, пока их высота больше или равна высоте текущего столбца, и вычисляем площадь прямоугольника, по формуле: $h_{prev} * (i - x)$, h_{prev} и x – высота и абцисса вынутого столбца. Добавляем в стек столбец с высотой $histogram[i - 1]$, либо если мы вынимали что-то из стека – значение (j, x_j) , где j – абцисса последнего вынутого столбца.

Описание программы

В моей программе один файл `main.cpp`. Структура `Node` описывает прямоугольник в гистограмме, x – абцисса, `height` – высота. Функция `find_max_hist` считает максимальную площадь прямоугольника в гистограмме.

```
#include <iostream>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <stack>
#include <string>

struct Node {
    int x;
    int height;
    Node(int x, int height) : x(x), height(height) {};
};

int find_max_hist(const std::vector<int>& hist) {
```

```

std::stack<Node> s;
s.push(Node(0, -1));
int max_area = 0;
int area;
int n = int(hist.size());
for (int i = 1; i <= n + 1; ++i) {
    int h = i <= n ? hist[i - 1] : 0;
    int x = i;
    int h_prev;
    while (h <= s.top().height) {
        x = s.top().x;
        h_prev = s.top().height;
        s.pop();
        area = h_prev * (i - x);
        max_area = std::max(area, max_area);
    }
    s.push(Node(x, h));
}
return max_area;
}

int main() {
    int n, m;
    std::cin >> n >> m;
    std::vector<std::vector<int>> matrix(n, std::vector<int>(m));
    for (int i = 0; i < n; ++i) {
        std::string line;
        std::cin >> line;
        for (int j = 0; j < m; ++j) {
            int value = line[j] - 48;
            matrix[i][j] = (value + 1) % 2;
        }
    }

    int max_area = find_max_hist(matrix[0]);
    for (int i = 1; i < n; ++i) {
        for (int j = 0; j < m; ++j) {
            if (matrix[i][j] != 0) {
                matrix[i][j] += matrix[i - 1][j];
            }
        }
        max_area = std::max(max_area, find_max_hist(matrix[i]));
    }

    std::cout << max_area << std::endl;
}

```

Дневник отладки

В первой посылке я неправильно обрабатывал ввод. Эту проблему я исправил тем, что начал считывать строку и проходить по ней, вместо обычного ввода чисел.

Тест производительности

Померить время работы кода лабораторной и теста производительности на разных объёмах входных данных. Сравнить результаты. Проверить, что рост времени работы при увеличении объема входных данных согласуется с заявленной сложностью.

Время работы алгоритма для чисел N , M :

1) $N = 100, M = 100 \Rightarrow 0m0.011s$

2) $N = 100, M = 1000 \Rightarrow 0m0.008s$

3) $N = 1000, M = 10000 \Rightarrow 0m0.038s$

4) $N = 10000, M = 10000 \Rightarrow 0m0.287s$

Недочёты

Программа работает корректно только для правильных входных данных.

Выводы

Особенность данной лабораторной работы в том, что она не на какой-то алгоритм, а на подход к программированию. Раньше я знал метод динамического программирования, но благодаря данной лабораторной работе улучшил свои знания. Решил задачу поиска прямоугольника из 0 максимальной площади со сложностью $O(m * n)$, где m и n – размер матрицы.