

**Московский авиационный институт
(национальный исследовательский университет)**

**Факультет информационных технологий и прикладной
математики**

Кафедра вычислительной математики и программирования

Лабораторная работа №7 по курсу «Дискретный анализ»

Студент: В. А. Слесарчук
Преподаватель: Н. К. Макаро
Группа: М8О-301Б
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2025

Лабораторная работа №7

Вариант: 5

Задача:

Требуется разработать программу использующую динамическое программирование, осуществляющую поиск кратчайшего пути из какой-нибудь клетки верхней строки, до любой клетки нижней строки матрицы.

Формат ввода:

Первая строка входного файла содержит в себе пару чисел $2 \leq n \leq 1000$ и $2 \leq m \leq 1000$, затем следует n строк из m целых чисел.

Формат вывода:

Необходимо вывести в выходной файл на первой строке минимальный штраф, а на второй – последовательность координат из n ячеек, через которые пролегает маршрут с минимальным штрафом.

1 Описание

Для решения задачи был использован алгоритм, основанный на динамическом программировании. Алгоритм находит минимальный путь стоимости в матрице, где разрешены переходы только вниз и по диагонали в соседние ячейки.

2 Исходный код

Основная идея:

Алгоритм использует двумерный массив для хранения минимальной стоимости достижения каждой ячейки матрицы. Для каждой ячейки (i, j) вычисляется минимальная стоимость пути из одной из трех возможных предыдущих ячеек: $(i - 1, j - 1)$, $(i - 1, j)$ или $(i - 1, j + 1)$.

Структуры данных:

- **struct p_node** - структура для хранения информации о пути:
 - **_from** - указатель на предыдущую вершину
 - **cost** - минимальная стоимость достижения данной ячейки
 - **pos** - позиция в строке

- **matrix** - исходная матрица стоимостей
- **path** - матрица структур `p_node` для восстановления пути

1 Этапы алгоритма

1. **Инициализация** (`path_init`): Устанавливаются начальные стоимости для первой строки матрицы.
2. **Прямой проход** (`forward`): Для каждой ячейки обновляются стоимости трех соседних ячеек в следующей строке.
3. **Восстановление пути** (`backtrack`): Находится ячейка с минимальной стоимостью в последней строке и по ссылкам восстанавливается оптимальный путь до первой строки.

```

1 | #include <iostream>
2 | #include <unordered_map>
3 | #include <string>
4 | #include <vector>
5 | #include <limits.h>
6 | #include <random>
7 | #include <stack>
8 | using namespace std;
9 |
10 | struct p_node
11 | {
12 |     p_node* _from = nullptr;
13 |     long long cost = LLONG_MAX;
14 |     int pos = -1;
15 | };
16 |
17 |
18 | std::ostream& operator<<(std::ostream& os, const p_node &p) {
19 |     os << p.cost;
20 |     return os;
21 | }
22 |
23 | std::ostream& operator<<(std::ostream& os, const pair<long long, long long> &p) {
24 |     os << "(" << p.first << "," << p.second<< ")";
25 |     return os;
26 | }
27 |
28 | template<typename T>
29 | void matrix_print(vector<vector<T>> &matrix){
30 |     for (size_t i = 0; i < matrix.size(); i++)
31 |     {

```

```

32     for (size_t j = 0; j < matrix[0].size(); j++)
33     {
34         cout << matrix[i][j] << " ";
35     }
36     cout << endl;
37 }
38 }
39
40
41 void path_init(vector<vector<long long>> &matrix, vector<vector<p_node>> &path){
42     for (int j = 0; j < matrix[0].size(); j++)
43     {
44         p_node first_row_node = {nullptr, matrix[0][j], j};
45         path[0][j] = first_row_node;
46     }
47
48     for (size_t i = 1; i < matrix.size(); i++)
49     {
50         for (int j = 0; j < matrix[0].size(); j++)
51         {
52             p_node empty_node = {nullptr, LLONG_MAX, j};
53             path[i][j] = empty_node;
54         }
55     }
56 }
57
58 void path_update(p_node &from_node, p_node &to_node, long long plus){
59     long long new_cost = from_node.cost + plus;
60     if (new_cost < to_node.cost){
61         to_node.cost = new_cost;
62         to_node._from = &from_node;
63     }
64 }
65
66 void forward(vector<vector<long long>> &matrix, vector<vector<p_node>> &path){
67     int n = matrix.size();
68     int m = matrix[0].size();
69     for (size_t i = 0; i < n - 1; i++)
70     {
71         for (size_t j = 0; j < m; j++)
72         {
73             if (j == 0){
74                 path_update(path[i][0], path[i+1][0], matrix[i+1][0]);
75                 path_update(path[i][0], path[i+1][1], matrix[i+1][1]);
76             } else if (j == (m - 1)){
77                 path_update(path[i][m - 1], path[i+1][m - 2], matrix[i+1][m - 2]);
78                 path_update(path[i][m - 1], path[i+1][m - 1], matrix[i+1][m - 1]);
79             } else {
80                 path_update(path[i][j], path[i+1][j - 1], matrix[i+1][j - 1]);

```

```

81         path_update(path[i][j], path[i+1][j], matrix[i+1][j]);
82         path_update(path[i][j], path[i+1][j + 1], matrix[i+1][j + 1]);
83     }
84 }
85 }
86 }
87
88 stack<pair<long long, long long>> backtrack(vector<vector<long long>> &matrix, vector<
    vector<p_node>> &path){
89
90     p_node min_cost_node;
91
92     for (size_t j = 0; j < path[0].size(); j++)
93     {
94         p_node check = path[path.size() - 1][j];
95         if (check.cost < min_cost_node.cost){
96             min_cost_node = check;
97         }
98     }
99
100     cout << min_cost_node.cost << endl;
101
102     p_node* current = &min_cost_node;
103     int row = path.size();
104     stack<pair<long long, long long>> result;
105
106     while(row != 0){
107         pair<long long, long long> point;
108         point.first = row;
109         point.second = current->pos + 1;
110         result.push(point);
111         row -= 1;
112         current = current->_from;
113     }
114
115     return result;
116 }
117
118
119 int main(){
120     int n, m;
121     cin >> n >> m;
122     vector<vector<long long>> matrix(n, vector<long long>(m, 0));
123     vector<vector<p_node>> path(n, vector<p_node>(m));
124     stack<pair<long long, long long>> result;
125     for (size_t i = 0; i < n; i++)
126     {
127         for (size_t j = 0; j < m; j++)
128         {

```

```

129         long long cost;
130         cin >> cost;
131         matrix[i][j] = cost;
132     }
133 }
134
135 path_init(matrix, path);
136 forward(matrix, path);
137 result = backtrack(matrix, path);
138
139 while (!result.empty()) {
140     cout << result.top() << " ";
141     result.pop();
142 }
143 cout << endl;
144 }

```

3 Консоль

Пример компиляции и демонстрация работы программы:

```

yugo@yugo-pc:~/Desktop/Labs/DALabs/report_pattern$ g++ ../lab7/main.cpp -o
main
yugo@yugo-pc:~/Desktop/Labs/DALabs/report_pattern$ ./main
3 3
1 2 3
4 5 6
7 8 9
12
(1,1) (2,1) (3,1)

```

4 Тест производительности

Методика тестирования заключалась в сравнении производительности реализованного алгоритма использующего динамическое программирование (ДП) с алгоритмом использующем перебор. Алгоритм ДП имеет квадратичную сложность $O(|n| \cdot |m|)$, в то время как перебор решает задачу за $O(m \times 3^n)$

```

==> MATRIX (13,80)    <===
DYNAMIC: 8.4545e-05
FORCE: 0.66722
==> MATRIX (14,160)   <===

```

```
DYNAMIC: 0.000152359
FORCE: 10.7074
==> MATRIX (15,320) <===
DYNAMIC: 0.00123632
FORCE: 79.6216

==> MATRIX (100,100) <===
DYNAMIC: 0.00149533
==> MATRIX (1000,1000) <===
DYNAMIC: 0.0755794
==> MATRIX (10000,10000) <===
DYNAMIC: 6.97176
```

Результаты тестов полностью подтверждают теоретические оценки сложности. Как видно решение использующее динамическое программирование имеет квадратичную сложность $O(|n| \cdot |m|)$.

5 Выводы

В ходе выполнения лабораторной работы была успешно реализована программа для нахождения минимального пути в матрице с использованием динамического программирования.

- Освоены принципы динамического программирования для решения задач поиска оптимального пути в графах и матрицах, включая разбиение задачи на подзадачи и комбинирование их решений.
- Реализован эффективный алгоритм поиска минимального пути стоимости в матрице с возможностью переходов вниз и по диагонали в соседние ячейки.

Разработанное решение демонстрирует эффективность подхода динамического программирования для задач оптимизации пути и может быть применено для решения широкого круга практических задач в областях анализа данных, робототехники, игровых алгоритмов и оптимизационных систем.

Список литературы

- [1] Ukkonen E. On-line construction of suffix trees // *Algorithmica*. — 1995. — Vol. 14, no. 3. — P. 249–260.
- [2] Gusfield D. *Algorithms on Strings, Trees, and Sequences: Computer Science and Computational Biology*. Cambridge University Press, 1997.
- [3] Кормен Т., Лейзерсон Ч., Ривест Р., Штайн К. *Алгоритмы: построение и анализ*, 3-е изд. — М.: «Вильямс», 2013.