# 重庆大学

# 学生实验报告

实验课程名称数据结构与算法											
开i	果实	:验:	室	DS1501							
学			院	<u>软件学院</u>	年级	202	<u>1_</u> 专	业班 <u> </u>	<u>欠件</u>	X班	
学	生	姓	名	XXX		<u>学</u>	号_	20212	XXX	XX	
开	课	时	间	2022	至_	202	<u>3</u>	全年第_	1	_学期	

总成绩	
教师签名	XXX

# 《数据结构与算法》实验报告

开课实验室: DS1501

2022年11月17日

学院	软件学院	年级、专业		班	2021 级软件工	姓名	3	XXX	成绩	長	
					程X班						
课程	粉提优协巨管	1 上海汁		项目	頁目 2022-2023 学年第一		数	指导教师		XXX	
名称	数据结构与第	本法	名	称	据结构与算法上机练习 005						
教											
师											
评								参	加州名	<b>签名:</b>	
语								1)	<b>√/- ۲-11</b>		
										年 月 日	

#### 一、实验目的

- 请认真学习第 11 章 "图"的各项基本知识和算法,掌握图的基本概念,主要算法的基本思想和实现方式;
- 在已经实现关于图的一些基本操作函数(比如 first、next、getMark、setMark、weight等)的基础上,完成以下任务:
- 图的遍历算法:深度优先搜索(DFS)和广度优先搜索(BFS);
- 拓扑排序算法: TopSort (包括递归版和队列版);
- 请完成以上实验任务,撰写实验报告,包括算法关键代码和简单的算法运行时间代价分析。

### 二、使用仪器、材料

PC 微机;

Windows 操作系统, VS2022 编译环境;

#### 三、实验步骤

- 1、实现关于图的一些基本操作函数(比如 first、next、getMark、setMark、weight 等);
- 2、实现图的遍历算法:深度优先搜索(DFS)和广度优先搜索(BFS);
- 3、实现拓扑排序算法: TopSort (包括递归版和队列版);
- 4、完成以上实验任务,撰写实验报告,包括算法关键代码和简单的算法运行时间代价分析。

## 四、实验过程原始记录(数据、图表、计算等)

1、实现关于图的一些基本操作函数(比如 first、next、getMark、setMark、weight 等); 关键代码:

```
//书P251 图11.6 图的相邻矩阵实现
class Graphm :public Graph {
private:
    int numVertex, numEdge;
    int** matrix;
    int* mark;
public:
    Graphm(int numVert) { Init(numVert); }
    ~Graphm() {
        delete[]mark;
        for (int i = 0; i < numVertex; i++)
            delete[] matrix[i];
        delete[]matrix:
    void Init(int n) {
        int i:
        numVertex = n;
        numEdge = 0;
        mark = new int[n];
        for (i = 0; i < numVertex; i++) {
            mark[i] = 0:
            matrix = (int**)new int* [numVertex];
        for (int i = 0; i < numVertex; i++) {
            matrix[i] = new int[numVertex];
        for (int i = 0; i < numVertex; i++)
            for (int j = 0; j < numVertex; j++) {
              matrix[i][j] = 0:
```

```
int n() { return numVertex; }
    int e() { return numEdge; }
    int first(int v) {
        for (int i = 0; i < numVertex; i++) {
            if (matrix[v][i] != 0) {
               return i;
       return numVertex;
   int next(int v, int w)
       for (int i = w + 1; i < numVertex; i++)
           if (matrix[v][i] != 0)
                return i;
       return numVertex;
    void setEdge(int v1, int v2, int wght) {
        if (matrix[v1][v2] == 0) {
            numEdge++;
           matrix[v1][v2] = wght;
    void delEdge(int v1, int v2) {
       if (matrix[v1][v2] != 0) {
           matrix[v1][v2] = 0;
    bool isEdge(int i, int j) {
       return matrix[i][j] != 0;
    int weight(int v1, int v2) {
       return matrix[v1][v2]:
    int getMark(int v) {
       return mark[v];
   void setMark(int v, int val) {
      mark[v] = va1;
}:
```

- 2、实现图的遍历算法:深度优先搜索(DFS)和广度优先搜索(BFS);
- (1) 关键代码:
- ①深度优先搜索 (DFS)

```
//书P254 深度优先搜索

Bvoid DFS(Graph* G, int v)
{
    G->setMark(v, 1);
    cout << v << ' ';
    for (int w = G->first(v); w < G->n(); w = G->next(v, w))
        if (G->getMark(w) == 0)
        {
            DFS(G, w);
        }
}
```

②广度优先搜索(BFS)

```
//书P256 图11.10 广度优先图遍历算法的实现

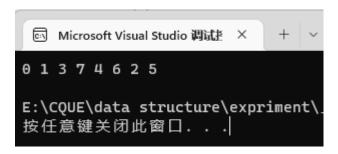
void BFS(Graph* G, int start, AQueue* Q)

{
    int v, w;
    Q->enqueue(start);
    G->setMark(start, 1);
    cout << start << ' ';
    while (Q->length() != 0)

{
        v = Q->dequeue();
        for (w = G->first(v); w < G->n(); w = G->next(v, w))
        if (G->getMark(w) == 0)
        {
            G->setMark(w, 1);
            cout << w << ' ';
            Q->enqueue(w);
        }
    }
}
```

```
(2) 验证程序:
①深度优先搜索 (DFS)
                  Fint main()
                       Graphm *G:
                       G = \text{new Graphm}(8);
                       G->Init(8);
                       G->setEdge(0, 1, 1);
                       G->setEdge(1, 3, 1);
                       G->setEdge(1, 4, 1);
                       G->setEdge(3, 7, 1);
                       G->setEdge(4, 6, 1);
                       G->setEdge(0, 2, 1);
                       G->setEdge(2, 5, 1);
                       G->setEdge(5, 6, 1);
                       G->setEdge(6, 2, 1);
                       DFS(G, 0);
                       cout << end1;</pre>
                       return 0;
②广度优先搜索 (BFS)
                pint main()
                     Graphm *G;
                     G = new Graphm(8);
                     G->Init(8);
                     G->setEdge(0, 1, 1);
                     G->setEdge(1, 3, 1);
                     G->setEdge(1, 4, 1);
                     G->setEdge(3, 7, 1):
                     G->setEdge(4, 6, 1);
                     G->setEdge(0, 2, 1);
                     G->setEdge(2, 5, 1);
                     G->setEdge(5, 6, 1);
                     G->setEdge(6, 2, 1);
                     AQueue* Q = new AQueue(12);
                     BFS(G, 0, Q);
                     cout << end1;
                     return 0;
```

- (3) 结果:
- ①深度优先搜索 (DFS)



### ②广度优先搜索(BFS)



- (4) 运行时间代价分析:
- ①深度优先搜索(DFS)

在有向图中,DFS 对每一条边处理一次;在无向图中,DFS 对每一条边都从两个方向处理;每个顶点一定会访问到,而且只访问一次,因此总代价是 $\Theta(|V|+|E|)$ 。

#### ②广度优先搜索(BFS)

遍历顶点的每个相邻边的时间复杂度是 $\Theta$  (N), 其中 N 是相邻边的数量。因此, 对于 V 个顶点,时间复杂度变 $\Theta$  (V\*N)= $\Theta$  (E),其中 E 是图中边的总数。由于从队列中删除和添加顶点是 $\Theta$  (1),为什么将它添加到 BFS 的总运行时间代价为 $\Theta$  (V+E)。

```
3、实现拓扑排序算法: TopSort (包括递归版和队列版);
(1) 关键代码:
①递归版
   //书P257 图11.13 递归拓扑排序的实现

¬void tophelp(Graph* G, int v)

       G->setMark(v, 1);
       for (int w = G \rightarrow first(v); w < G \rightarrow n(); w = G \rightarrow next(v, w))
            if (G-)getMark(w) == 0
                tophelp(G, w);
       cout << v << ' ';
  int i:
       for (i = 0; i < G \rightarrow n(); i++)
           G->setMark(i, 0);
       for (i = 0; i < G \rightarrow n(); i++)
           if (G-)getMark(i) == 0
                tophelp(G, i):
②队列版
   //书P258 图11.15 基于队列的拓扑排序算法
  pvoid topsort2(Graph* G, AQueue* Q)
       int Count[12] = { 0 };
       int v, w:
       for (v = 0; v < G \rightarrow n(); v++)
           Count[v] = 0;
       for (v = 0: v < G -> n(): v++)
           for (w = G \rightarrow first(v); w < G \rightarrow n(); w = G \rightarrow next(v, w))
                Count[w]++;
       for (v = 0: v < G -> n(): v++)
            if (Count[v] == 0)
                Q->enqueue(v);
       while (Q->length() != 0)
           v = Q - > dequeue();
           cout << v << ' ';
           for (w = G \rightarrow first(v); w < G \rightarrow n(); w = G \rightarrow next(v, w))
                Count[w]--:
                if (Count[w] == 0)
                    Q->enqueue(w);
```

```
(2) 验证程序:
①递归版
                    Fint main()
                         Graphm *G:
                         G = \text{new Graphm}(9);
                         G->Init(9);
                         G->setEdge(0, 2, 1);
                         G->setEdge(0, 7, 1);
                         G->setEdge(1, 2, 1);
                         G->setEdge(1, 4, 1);
                         G->setEdge(1, 3, 1);
                         G->setEdge(2, 3, 1);
                         G->setEdge(3, 5, 1);
                         G->setEdge(3, 6, 1);
                         G->setEdge(4, 5, 1);
                         G->setEdge(7, 8, 1);
                         G->setEdge(8, 6, 1);
                         topsort1(G);
                         cout << end1;
                         return 0;
```

②队列版

```
pint main()
     Graphm *G;
     G = \text{new Graphm}(9):
     G->Init(9);
     G->setEdge(0, 2, 1);
     G->setEdge(0, 7, 1);
     G->setEdge(1, 2, 1);
     G->setEdge(1, 4, 1);
     G->setEdge(1, 3, 1);
     G->setEdge(2, 3, 1);
     G->setEdge(3, 5, 1);
     G->setEdge(3, 6, 1);
    G->setEdge(4, 5, 1);
     G->setEdge(7, 8, 1);
     G->setEdge(8, 6, 1);
     AQueue* Q = new AQueue(12);
     topsort2(G,Q);
     cout << end1;
     return 0;
```

(3) 结果:

①递归版



②队列版



#### (4) 运行时间代价分析:

如果 AOV 网络有 V 个顶点,E 条边;在拓扑排序的过程中,搜索入度为零的顶点所需的时间 是  $\Theta$  (V)。在正常情况下,每个顶点进一次栈,出一次栈,所需时间  $\Theta$  (V);每个顶点入度减 1 的运算共执行了 E 次。所以总的运行时间代价为  $\Theta$  (V+E)。

<b>五、实验结果及分析</b> 结果都已对应显示在原始数据记录中,结果都与	<b>万</b> 预期的分析符合。

L