

1、假设不带权有向图 G 采用邻接表存储, 分别设计实现求解以下问题的算法。

- (1) 求出图 G 中每个顶点的入度。
- (2) 求出图 G 中每个顶点的出度。
- (3) 求出图 G 中出度最大的一个顶点, 输出该顶点编号。
- (4) 计算图 G 中出度为 0 的顶点数。
- (5) 判断图 G 中是否存在边*<i, j>*

解:

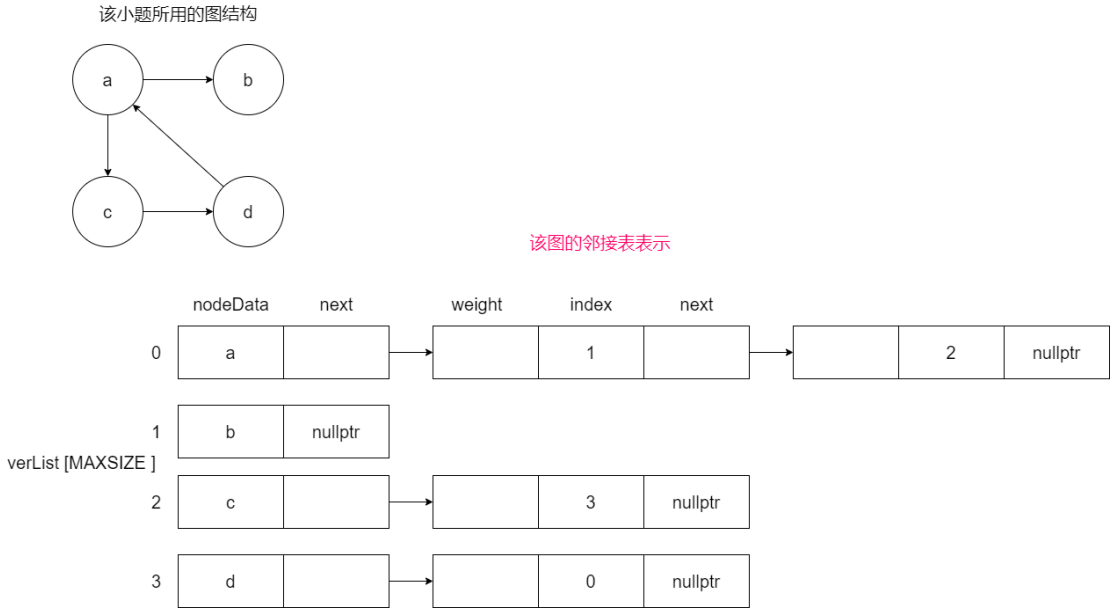


Figure1.1 第一小题的所用的图结构以及其邻接表

(1) 求出图 G 中每个顶点的入度。

```
1 void HNodeIndegree(Graph G)
2 {
3     int IndegreeCnt[G.vertexNum] = {0};
4     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
5     {
6         Node *tmp = G.verList[i].next;
7         while (tmp != nullptr)
8         {
9             IndegreeCnt[tmp->index]++;
10            tmp = tmp->next;
11        }
12    }
13    cout << "all node's indegree" << endl;
14    for (int j = 0; j < G.vertexNum; j++)
15    {
16        cout << G.verList[j].nodeData << ':' << IndegreeCnt[j] << endl;
17    }
18 }
```

Figure1.2 求出图 G 中每个顶点的入度代码

(2) 求出图 G 中每个顶点的出度。

```
1 void HNodeOutdegree(Graph G)
2 {
3     int OutdegreeCnt[G.vertexNum] = {0};
4     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
5     {
6         Node *tmp = G.verList[i].next;
7         while (tmp != nullptr)
8         {
9             OutdegreeCnt[i]++;
10            tmp = tmp->next;
11        }
12    }
13    cout << "all node's outdegree" << endl;
14    for (int j = 0; j < G.vertexNum; j++)
15    {
16        cout << G.verList[j].nodeData << ':' << OutdegreeCnt[j] << endl;
17    }
18 }
```

Figure1.3 求出图 G 中每个顶点的出度代码

(3) 求出图 G 中出度最大的一个顶点, 输出该顶点编号。

```
1 void MaxOutDegreeNode(Graph G)
2 {
3     int index = -1; // 出度最大的数组下标
4     int res = 0;    // 出度
5     // 与HNodeOutdegree同
6     // same code
7     int OutdegreeCnt[G.vertexNum] = {0};
8     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
9     {
10        Node *tmp = G.verList[i].next;
11        while (tmp != nullptr)
12        {
13            OutdegreeCnt[i]++;
14            tmp = tmp->next;
15        }
16    }
17    // same code
18
19    for (int j = 0; j < G.vertexNum; j++)
20    {
21        if (OutdegreeCnt[j] > res)
22        {
23            res = OutdegreeCnt[j];
24            index = j;
25        }
26    }
27    cout << "the max out degree is" << ':' << G.verList[index].nodeData << endl;
28 }
```

Figure1.4 求出图 G 中出度最大的一个顶点, 输出该顶点编号代码

(4) 计算图 G 中出度为 0 的顶点数。

```
1 void ZeroOutdegree(Graph G)
2 {
3     int cnt = 0;
4     // same code
5     int OutdegreeCnt[G.vertexNum] = {0};
6     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
7     {
8         Node *tmp = G.verList[i].next;
9         while (tmp != nullptr)
10        {
11            OutdegreeCnt[i]++;
12            tmp = tmp->next;
13        }
14    }
15    // same code
16    for (int j = 0; j < G.vertexNum; j++)
17    {
18        if (OutdegreeCnt[j] == 0)
19        {
20            cnt++;
21        }
22    }
23    cout << "the number of zero outdegree is" << ' ' << cnt;
24 }
```

Figure1.5 计算图 G 中出度为 0 的顶点数代码

(5) 判断图 G 中是否存在边*<i, j>*

```
1 bool IsArcExist(char a, char b, Graph G)
2 {
3     int AIndex, BIndex; // 找到弧头和弧尾的数组下标
4     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
5     {
6         if (G.verList[i].nodeData == a)
7         {
8             AIndex = i;
9             continue;
10        }
11        if (G.verList[i].nodeData == b)
12        {
13            BIndex = i;
14            continue;
15        }
16    }
17    Node *tmp = G.verList[AIIndex].next;
18    while (tmp != nullptr)
19    {
20        if (tmp->index == BIndex)
21        {
22            return true;
23        }
24        tmp = tmp->next;
25    }
26    return false;
27 }
28
```

Figure1.6 判断图 G 中是否存在边*<i, j>*代码

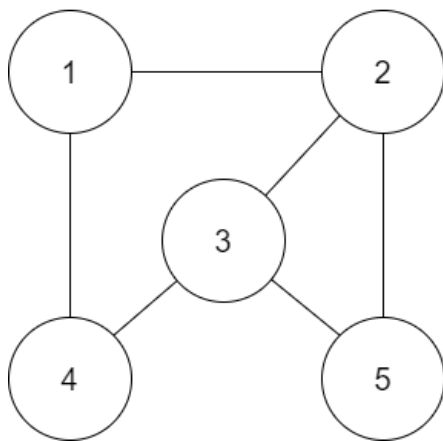
2、分别以邻接矩阵和邻接表作为存储结构，实现以下图的基本操作：

- ① 增加一个新顶点  $v$ ,  $\text{InsertVex}(G, v)$ ;
- ② 删除顶点  $v$  及其相关的边,  $\text{DeleteVex}(G, v)$ ;
- ③ 增加一条边  $\langle v, w \rangle$ ,  $\text{InsertArc}(G, v, w)$ ;
- ④ 删除一条边  $\langle v, w \rangle$ ,  $\text{DeleteArc}(G, v, w)$ 。

解：

### (一)：邻接矩阵为存储结构

该小题所用的图结构（初始）



该图的邻接矩阵表示（初始）

	①	②	③	④	⑤
①	0	1	0	1	0
②	1	0	1	0	1
③	0	1	0	1	1
④	1	0	1	0	0
⑤	0	1	1	0	0

Figure2.1 第二小题的所用的图结构以及其邻接矩阵

- ① 增加一个新顶点  $v$ ,  $\text{InsertVex}(G, v)$ ;

```
1 // 添加顶点
2 void InsertVex(Graph &G, char c)
3 {
4     G.vertexList[G.vertexNum].Vertex = c; // 顶点信息存入顶点表中
5     G.vertexList[G.vertexNum].index = G.vertexNum; // 顶点的在邻接矩阵的索引存入顶点表中 // 顶点数量加一
6     // 对新插入的顶点对应的矩阵初始化
7     for (int i = 0; i <= G.vertexNum; i++)
8     {
9         G.Matrix[G.vertexNum][i] = 0;
10        G.Matrix[i][G.vertexNum] = 0;
11    }
12    G.vertexNum++;
13 }
```

Figure2.2 增加一个新顶点  $v$ ,  $\text{InsertVex}(G, v)$ 代码

② 删除顶点  $v$  及其相关的边, `DeleteVex(G, v);`

```
1 // 删除顶点以及相关的边
2 void DeleteVex(Graph &G, char c)
3 {
4     int vexIndex = Locate(G, c);
5     G.vertexNum--;
6     for (int i = 0; i < G.vertexNum; i++)
7     {
8         if (G.Matrix[vexIndex][i] == 1) // 有边
9         {
10             G.Matrix[vexIndex][i] = 0;
11             G.arcNum--;
12         }
13         if (G.Matrix[i][vexIndex] == 1)
14         {
15             G.Matrix[i][vexIndex] = 0;
16         }
17     }
18     G.vertexList[vexIndex].index = -1;
19 }
```

Figure2.3 删除顶点  $v$  及其相关的边, `DeleteVex(G, v)`代码

③ 增加一条边 $\langle v, w \rangle$ , `InsertArc(G, v, w);`

```
1 // 添加弧
2 void InsertArc(Graph &G, char tail, char head)
3 {
4     int tailIndex = Locate(G, tail);
5     int headIndex = Locate(G, head);
6     if (headIndex == -1 || tailIndex == -1) // 输入的弧头或者弧尾不存在
7     {
8         return;
9     }
10    G.Matrix[tailIndex][headIndex] = 1;
11    G.arcNum++;
12    if (!G.isDireted)
13    {
14        G.Matrix[headIndex][tailIndex] = 1; // 若不是有向图则再添加一条对称边
15    }
16 }
```

Figure2.4 增加一条边 $\langle v, w \rangle$ , `InsertArc(G, v, w)`代码

④ 删除一条边 $\langle v, w \rangle$ , DeleteArc(G, v, w)。

```
1 // 删除弧
2 void DeleteArc(Graph &G, char tail, char head)
3 {
4     int tailIndex = Locate(G, tail);
5     int headIndex = Locate(G, head);
6     if (headIndex == -1 || tailIndex == -1)
7     {
8         return;
9     }
10    G.Matrix[tailIndex][headIndex] = 0;
11    G.arcNum--;
12    if (!G.isDireted)
13    {
14        G.Matrix[headIndex][tailIndex] = 0; // 若不是有向图则再删除一条对称边
15        G.arcNum--;
16    }
17 }
```

Figure2.5 删除一条边 $\langle v, w \rangle$ , DeleteArc(G, v, w)代码

## (二): 邻接矩阵为存储结构

① 增加一个新顶点 v, InsertVex(G, v);

```
1 void InsertVex(Graph &G, char v)
2 {
3     G.verList[G.vertexNum].nodeData = v;
4     G.verList[G.vertexNum].next = nullptr;
5     G.vertexNum++;
6 }
```

Figure2.6 增加一个新顶点 v, InsertVex(G, v)代码

② 删除顶点  $v$  及其相关的边, DeleteVex( $G, v$ );

```
1 void DeleteVex(Graph &G, char v)
2 {
3     int index = Locate(v, G); // 该顶点的下标
4     // 释放与该顶点有关的所有边
5     Node *p = G.verList[index].next; // 临时指针p指向该顶点邻接表的第一个结点
6     while (p != nullptr)
7     {
8         if (!G.isDireted) // G为无向图
9         {
10             Node *q = G.verList[p->index].next; // 临时指针q指向待删除结点所在邻接表中的第一个结点
11             while (q->next->index != index) // 一直找，直到找到q的next结点的index值为删除顶点的index
12             {
13                 q = q->next;
14             }
15             Node *needDel = q->next; // 创建一个临时指针，指向待删除的结点
16             q->next = needDel->next; // 保证邻接表不断
17             free(needDel); // 释放空间
18         }
19         G.verList[index].next = p->next;
20         G.arcNum--;
21         free(p);
22     }
23     // 释放顶点
24     G.verList[index].nodeData = NULL;
25     G.verList[index].next = nullptr;
26     G.vertexNum--;
27     return;
28 }
```

Figure2.7 删除顶点  $v$  及其相关的边, DeleteVex( $G, v$ )代码

③ 增加一条边 $\langle v, w \rangle$ , InsertArc( $G, v, w$ );

```
1 void InsertArc(Graph &G, char tail, char head)
2 {
3     int TailIndex, HeadIndex;
4     TailIndex = Locate(tail, G);
5     HeadIndex = Locate(head, G);
6     if (HeadIndex == -1 || TailIndex == -1) // 输入的弧头或者弧尾不存在
7     {
8         return;
9     }
10    // 无论G为有向图还是无向图
11    Node *newNode = new Node;
12    newNode->next = G.verList[TailIndex].next; // 头插法插入到邻接表中
13    newNode->index = HeadIndex;
14    G.verList[TailIndex].next = newNode;
15    if (!G.isDireted) // G为无向图
16    {
17        Node *newNode = new Node;
18        newNode->next = G.verList[HeadIndex].next; // 头插法插入到邻接表中
19        newNode->index = TailIndex;
20        G.verList[HeadIndex].next = newNode;
21    }
22 }
23
```

Figure2.8 增加一条边 $\langle v, w \rangle$ , InsertArc( $G, v, w$ )代码

④ 删除一条边 $\langle v, w \rangle$ , DeleteArc(G, v, w)。

```
1 void DeleteVex(Graph &G, char v)
2 {
3     int index = Locate(v, G); // 该顶点的下标
4     // 释放与该顶点有关的所有边
5     Node *p = G.verList[index].next; // 临时指针p指向该顶点邻接表的第一个结点
6     while (p != nullptr)
7     {
8         if (!G.isDireted) // G为无向图
9         {
10             Node *q = G.verList[p->index].next; // 临时指针q指向待删除结点所在邻接表中的第一个结点
11             while (q->next->index != index) // 一直找，直到找到q的next结点的index值为删除顶点的index
12             {
13                 q = q->next;
14             }
15             Node *needDel = q->next; // 创建一个临时指针，指向待删除的结点
16             q->next = needDel->next; // 保证邻接表不断
17             free(needDel); // 释放空间
18         }
19         G.verList[index].next = p->next;
20         G.arcNum--;
21         free(p);
22     }
23     // 释放顶点
24     G.verList[index].nodeData = NULL;
25     G.verList[index].next = nullptr;
26     G.vertexNum--;
27     return;
28 }
```

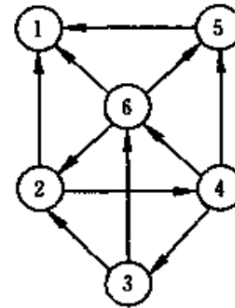
Figure2.9 删除一条边 $\langle v, w \rangle$ , DeleteArc(G, v, w)代码

注：邻接矩阵的①②③④操作均在 HW10.1.cpp 中，可在 src 文件下查看相关源码，上訴所有代码均省略了前置函数如 Locate 等，均可以在 HW10.1.cpp 或 HW10.2.cpp 下查看。



3、已知如右图所示的有向图，请给出该图的

- (1) 每个顶点的入/出度；
- (2) 邻接矩阵；
- (3) 邻接表；
- (4) 逆邻接表；
- (5) 强连通分量



解：

(1) (下面将用①+来表示①顶点的入度，①-代表出度，其他顶点类推)

①+: 3    ①-: 0;  
 ②+: 2    ②-: 2;  
 ③+: 1    ③-: 2;  
 ④+: 1    ④-: 3;  
 ⑤+: 2    ⑤-: 1;  
 ⑥+: 2    ⑥-: 3;

(2)

该图的邻接矩阵表示

	1	2	3	4	5	6
1	0	0	0	0	0	0
2	1	0	0	1	0	0
3	0	1	0	0	0	1
4	0	0	1	0	1	1
5	1	0	0	0	0	0
6	1	1	0	0	1	0

(3)

该图的邻接表表示

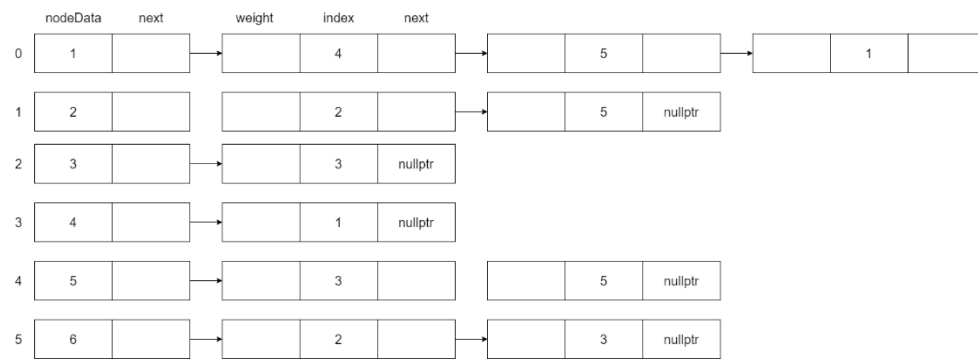
	nodeData	next	weight	index	next
0	1	nullptr			
1	2			0	
2	3			1	
3	4			5	
4	5			0	
5	6			1	

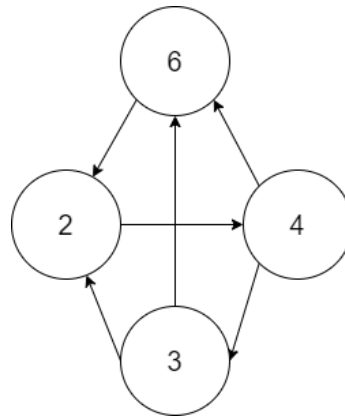
	3	nullptr		5	nullptr		4			2	nullptr
	0	nullptr		4			0	nullptr			

(4)

该图的逆邻接表表示



(5)



END