

# 算法与数据结构

## 8.2: 图

---



郝家胜

[hao@uestc.edu.cn](mailto:hao@uestc.edu.cn)

**School of Automation Engineering,  
University of Electronic Sci. & Tech. of China**

# 图的遍历

- 从某个顶点出发，沿着某条**搜索路径**对图中所有顶点各作**一次访问**。
- 若给定的图是连通图，则从图中任一顶点出发，顺着边可以访问该图中所有的顶点。

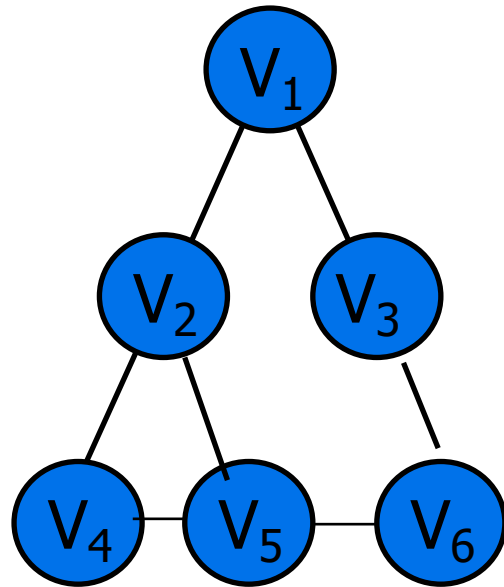
- 遍历过程中，可设置一个标志向量  $visited[1...n]$ ，说明哪些顶点已被访问（值为真）。

$$visited[i] = \begin{cases} 0 \\ 1 \end{cases} \quad \text{第} i \text{顶点访问过}$$

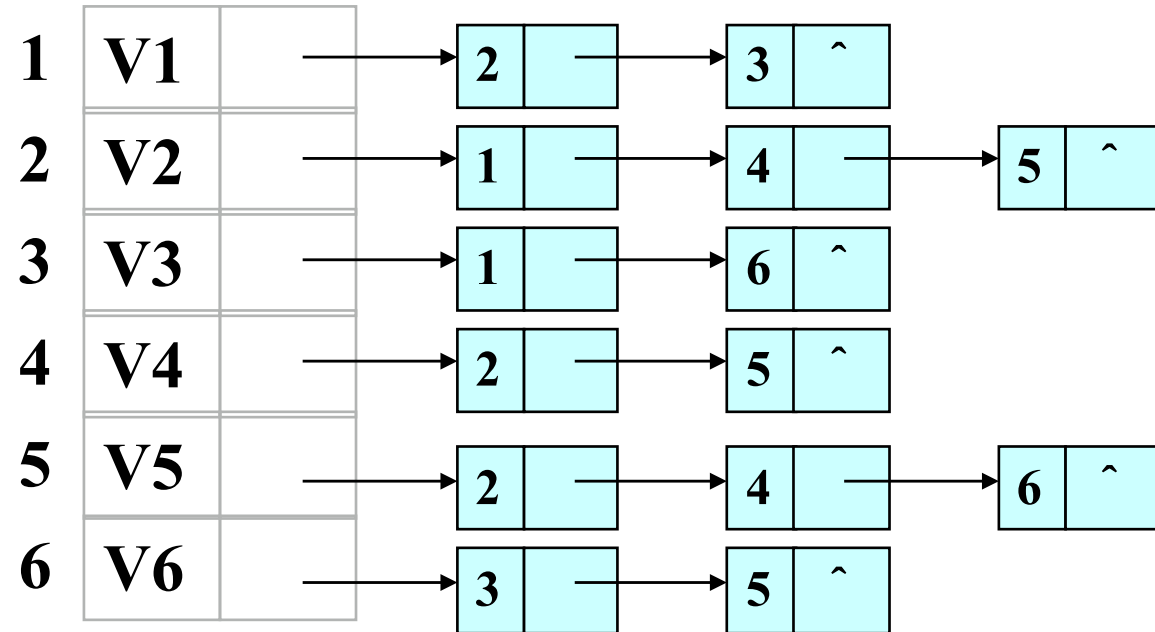
## 深度优先搜索遍历

- 假设图**G**中所有顶点均未访问
- 在**G**中任选一顶点 $V_i$ 出发:
- 先访问出发顶点 $V_i$ , 且标记为已访问
- 再搜索 $V_i$ 的每一个邻接点 $V_j$
- 若 $V_j$ 未访问过以 $V_j$ 为新的出发点继续深度优先搜索

递归方式



序号



深度搜索遍历结果：

{ V<sub>1</sub> V<sub>2</sub> V<sub>4</sub> V<sub>5</sub> V<sub>6</sub> V<sub>3</sub> }

# (算法24) 深度优先搜索遍历算法

- 接口描述

- ▶ **输入**：图、顶点 $V_0$       **输出**：遍历的序列

- 算法分析

- ▶ 访问顶点 $V_0$
  - ▶ 搜索 $V_0$ 第一个邻接点 $V_1$
  - ▶ 若 $V_1$ 存在且未访问过，深度优先搜索 $V_1$
  - ▶ 若 $V_1$ 存在且访问过，搜索 $V_0$ 下一个邻接点 $V_2$
  - ▶ 若 $V_2$ 存在且未访问过，深度优先搜索 $V_2$

递归方式

搜索结束：所有与 $V_0$ 有路径相通的顶点都已访问

```
typedef struct  
{ int n;  
    char a;  
} weighttype;
```

```
struct st_arc  
{ int adivex;  
    weighttype date;  
    struct st_arc * nextarc;  
};
```

```
typedef struct  
{ int num;  
    char name[10];  
} nodetype;
```

```
typedef struct  
{ nodetype vexdata;  
    struct st_arc * firstarc;  
}headnode;
```

```
headnode g[M];
```

```
visited[M];
```

```
void dfs(headnode g[], int v0 ,  
        visited[])
```

```
{ int w;
```

```
  visited[v0]=1;
```

```
  printf("%d", v0);
```

```
  w=FIRST_VEX(g, v0);
```

```
  while ( w!=0 )
```

```
{  if(visited[w]==0)
```

```
    dfs(g,w,visited);
```

```
  w=NEXT_VEX(G, v0,w );}}
```

应先建立图

求第一个邻接  
点的函数

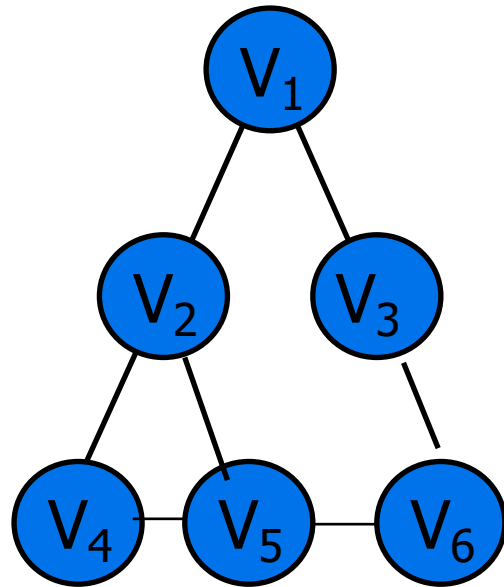
求下一个邻接  
点的函数



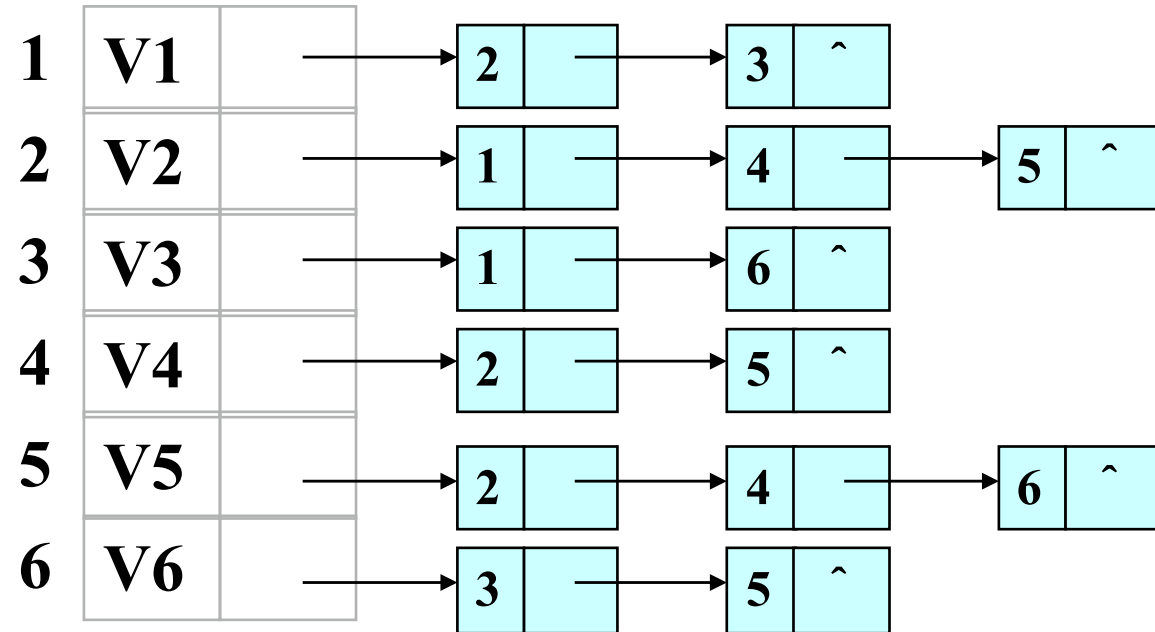
## 广度优先搜索遍历

- 假设图**G**中所有顶点均未访问
- 在**G**中任选一顶点 **$V_i$** 出发:
- 先访问出发顶点 **$V_i$** ，且标记为已访问
- 再依次访问 **$V_i$** 的所有邻接点 **$W_1, W_2, \dots$**
- 再依次广度优先搜索访问 **$W_1, W_2, \dots$**
- 依次类推

先访问的顶点其邻接点先被访问，需要用队列保存已访问过的顶点。



序号



广度搜索遍历结果：

{ V<sub>1</sub> V<sub>2</sub> V<sub>3</sub> V<sub>4</sub> V<sub>5</sub> V<sub>6</sub> }

# (算法25) 广度优先搜索遍历算法

- 接口描述

- ▶ **输入**：图、顶点 $k$       **输出**：遍历的序列

- 算法分析

- ▶ 访问顶点 $k$ , 并将它入队列
  - ▶ 从队列中取出队头元素, 访问它的所有邻接点, 并依次入队列
  - ▶ 重复上一步, 直至队列为空

搜索结束：所有与 $k$ 有路径相通的顶点都已访问

```
void bfs(headnode g[],int k,  
        visited[])
```

```
{ st_arc *p;
```

```
  int w;
```

```
  visited[k]=1;
```

```
  printf("%d", k);
```

```
  enqueue(g_queue, k);
```

```
  while(empty(g_queue)==0)
```

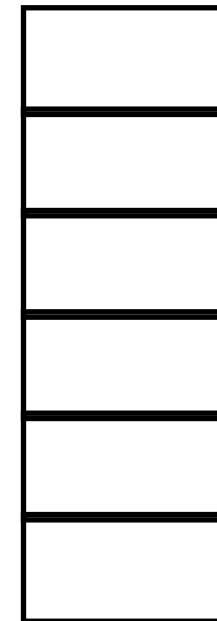
```
{ w=dequeue(g_queue);
```

```
  p=g[w].firstarc;
```

队列  
不空

队列要先定义

队列queue

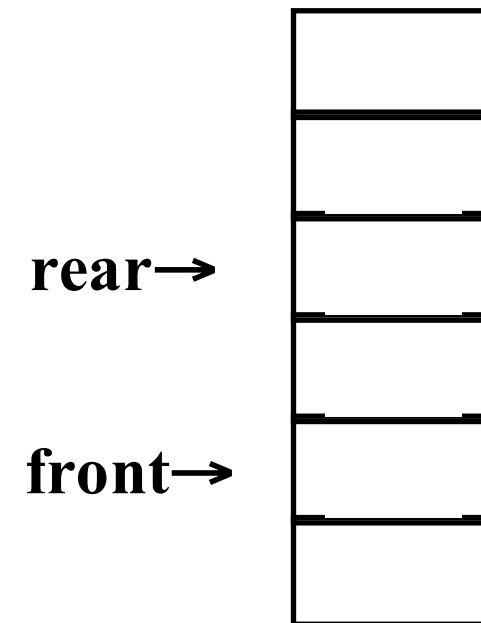


rear→

front→

```
while(p!=NULL)
{ if(visited[p->adivex]==0);
  { printf("%d",p->adivex);
    visited[p->adivex]=1;
    enqueue(g_queue,p->adivex);
  }
  p=p->nextarc;
}
}
```

队列queue



# 小结

- 1. 深刻理解图的定义和相关术语。
- 2. 理解图的存储存储;
- 3. 用图的存储存储实现图的遍历;