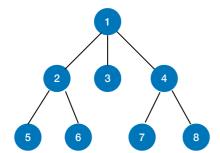
图的遍历 DFS

王道考研/CSKAOYAN.COM

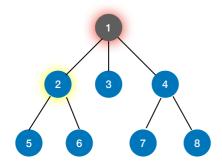


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

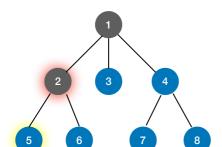
树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍

//树的先根遍历 void Pre0rder(TreeNode *R){

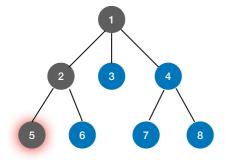


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍历

```
//树的先根遍历
```

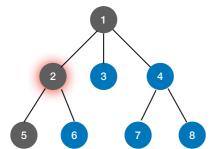
```
      void PreOrder(TreeNode *R) {

      if (R!=NULL) {

      visit(R); //访问根节点

      while(R还有下一个子树T)

      PreOrder(T); //先根遍历下一棵子树
```



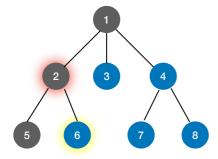
树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

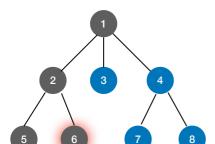
树的深度优先遍历

//树的先根遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍历

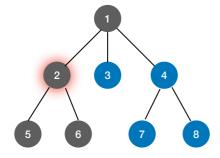


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

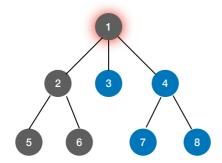
王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍历

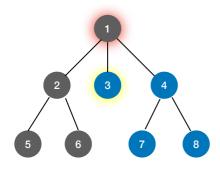


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍

//树的先根遍历

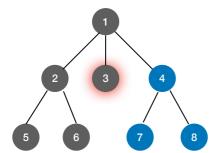
```
      void PreOrder(TreeNode *R) {

      if (R!=NULL) {

      visit(R); //访问根节点

      while(R还有下一个子树T)

      PreOrder(T); //先根遍历下一棵子树
```

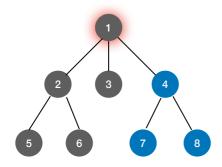


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

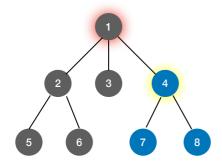
树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍

//树的先根遍历 void PreOrder(TreeNode *R){

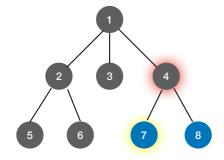


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍

//树的先根遍历

```
      void Pre0rder(TreeNode *R) {

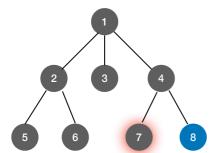
      if (R!=NULL) {

      visit(R); //访问根节点

      while(R还有下一个子树T)

      Pre0rder(T); //先根遍历下一棵子树

      }
```



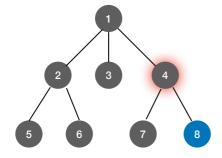
树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历

//树的先根遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍历

```
      void PreOrder(TreeNode *R){

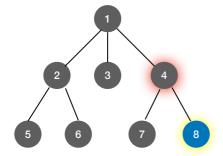
      if (R!=NULL){

      visit(R); //访问根节点

      while(R还有下一个子树T)

      PreOrder(T); //先根遍历下一棵子树

      }
```

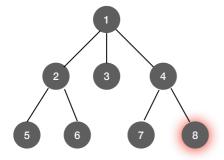


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

树的深度优先遍历



树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍

//树的先根遍历

```
      void Pre0rder(TreeNode *R) {

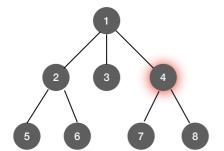
      if (R!=NULL) {

      visit(R); //访问根节点

      while(R还有下一个子树T)

      Pre0rder(T); //先根遍历下一棵子树

      }
```

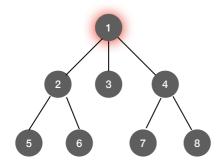


树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

图的深度优先遍历类似于树的先根遍 历。

王道考研/CSKAOYAN.COM

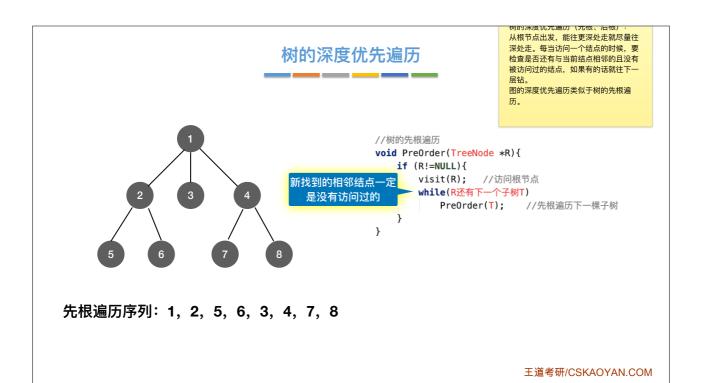
树的深度优先遍历

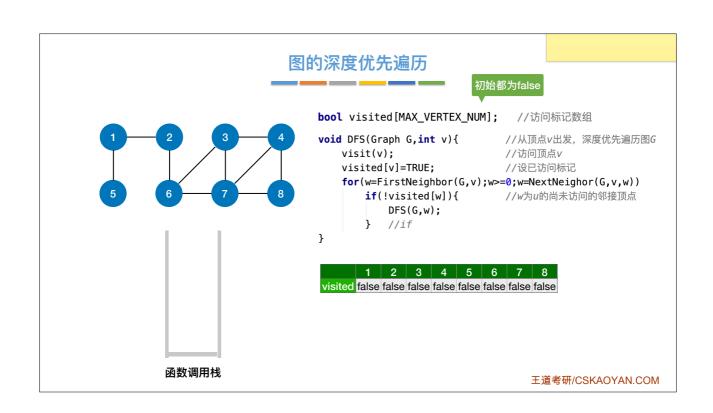


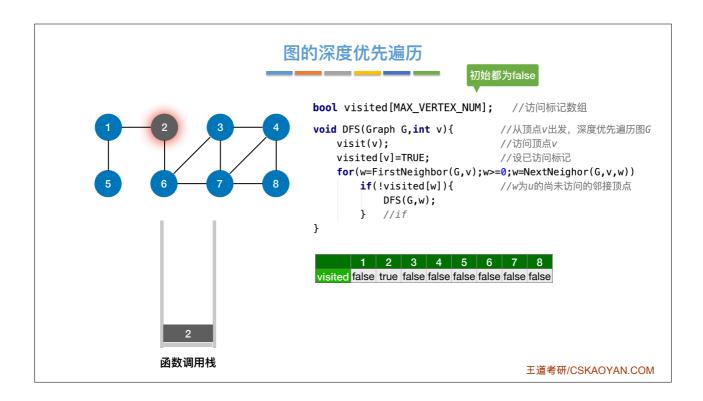
树的深度优先遍历(先根、后根): 从根节点出发,能往更深处走就尽量往 深处走。每当访问一个结点的时候,要 检查是否还有与当前结点相邻的且没有 被访问过的结点,如果有的话就往下一 层钻。

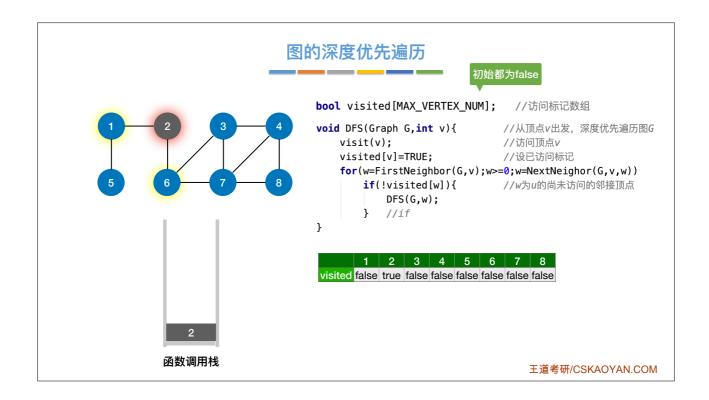
图的深度优先遍历类似于树的先根遍

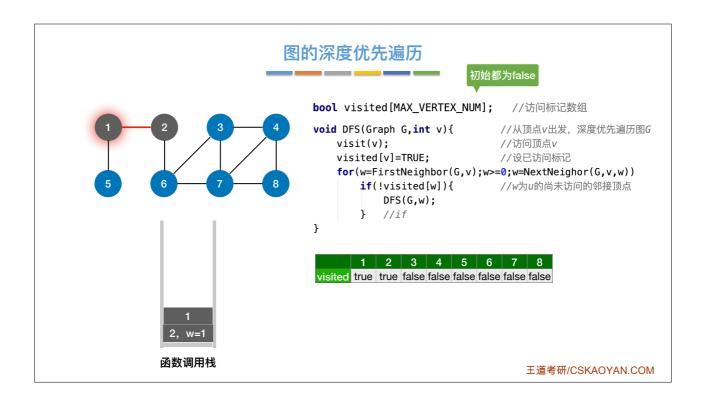
//树的先根遍历 void PreOrder(TreeNode *R){

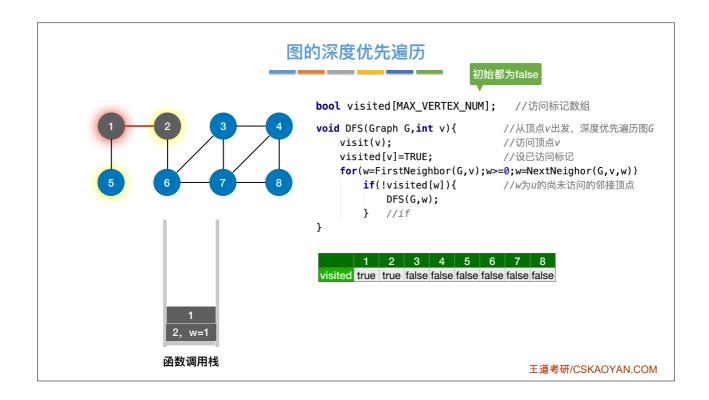


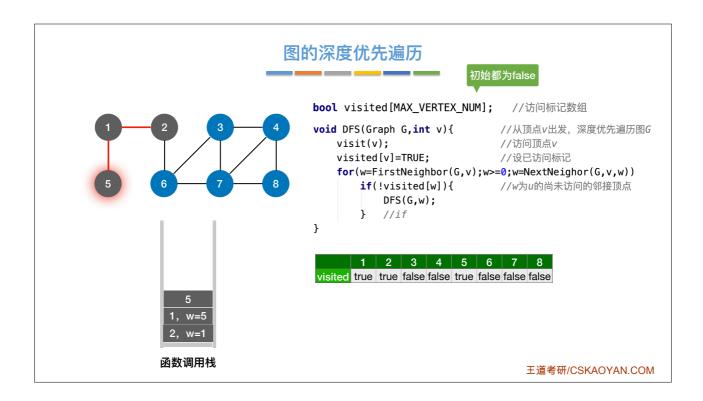


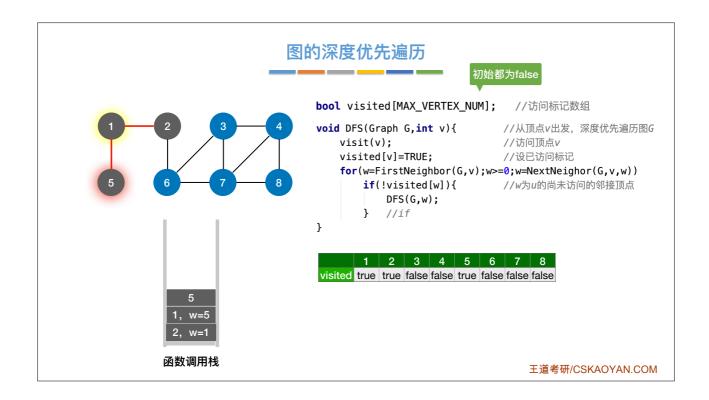


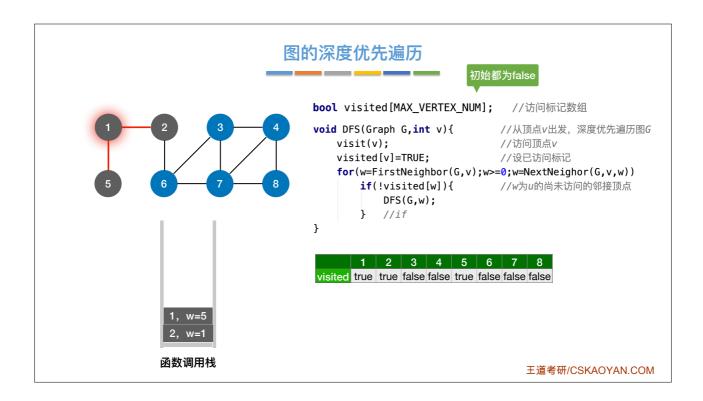


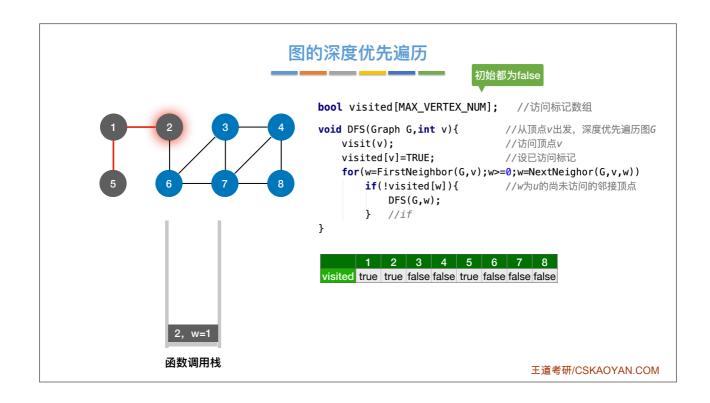


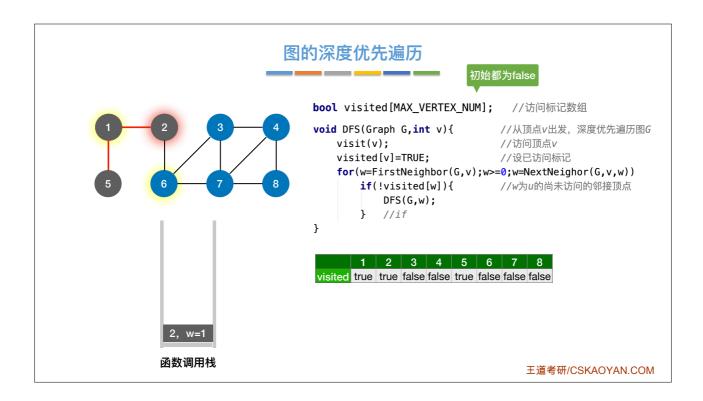


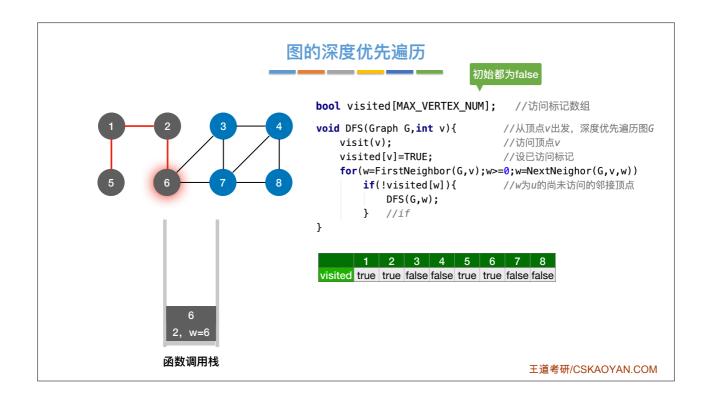


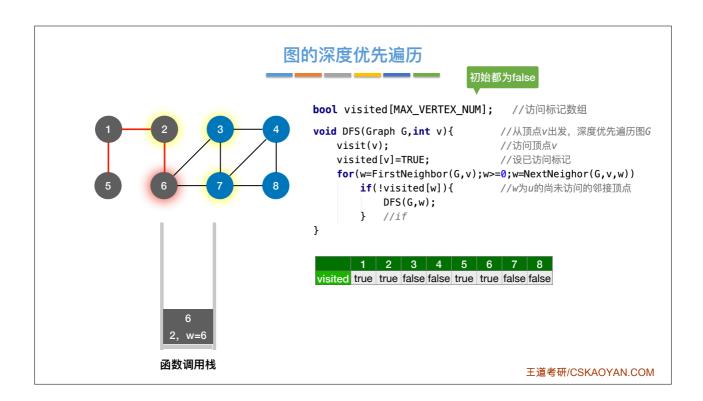


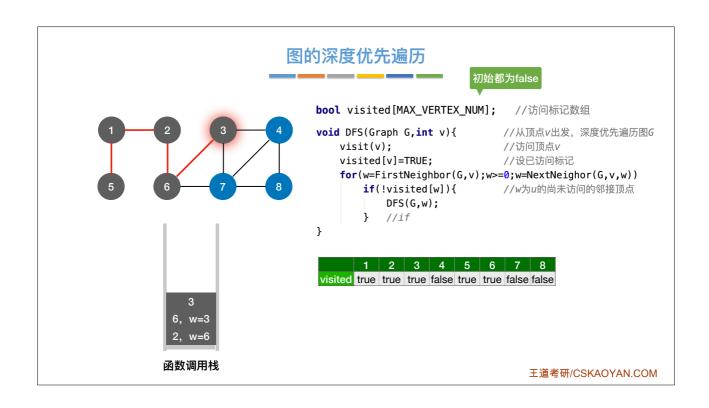


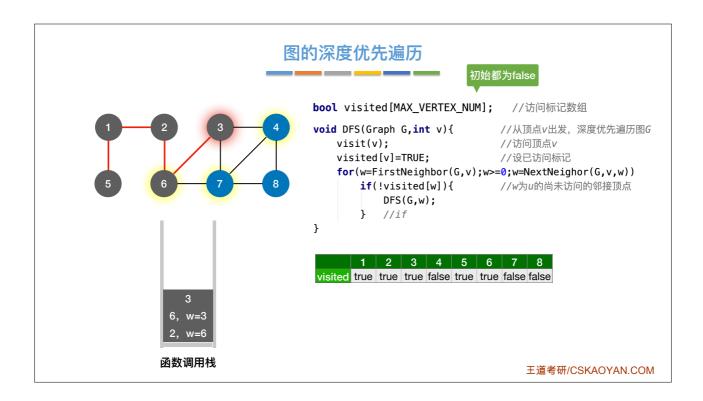


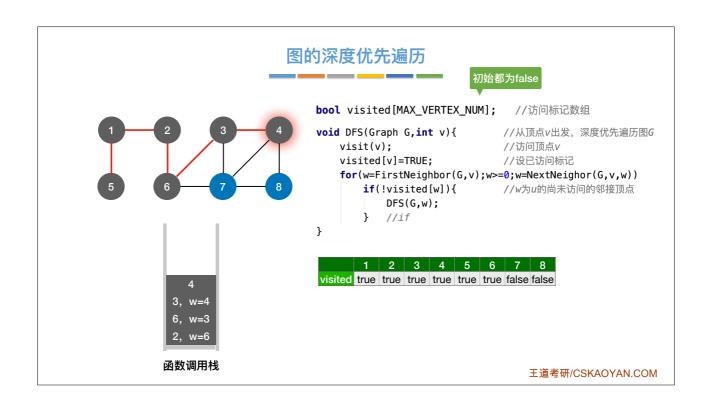


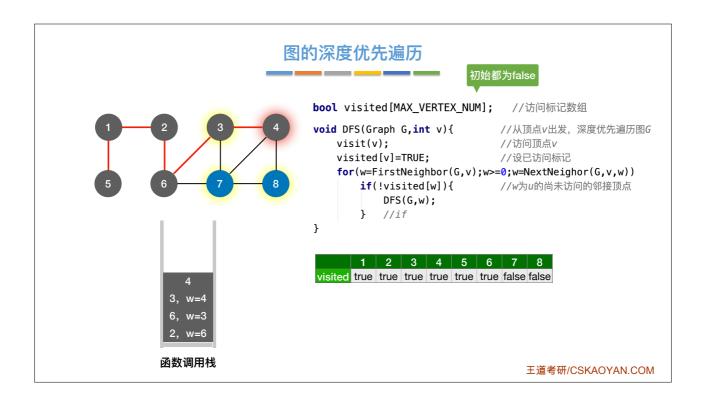


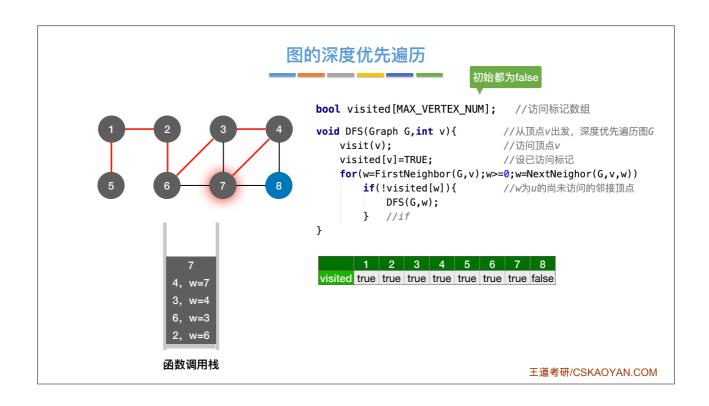


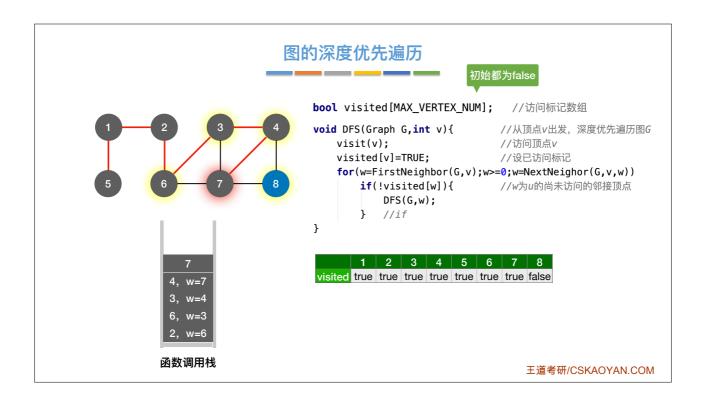


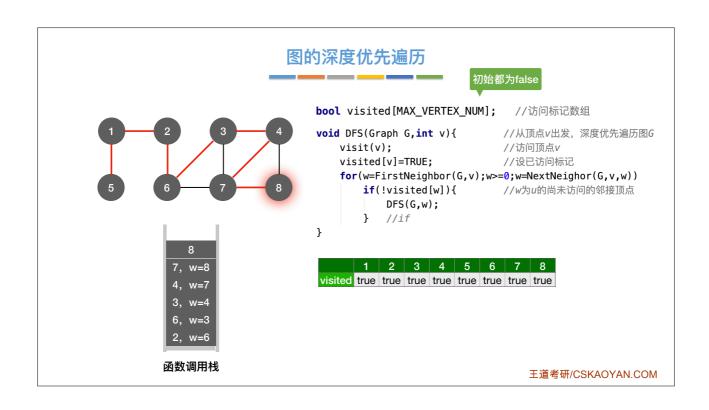


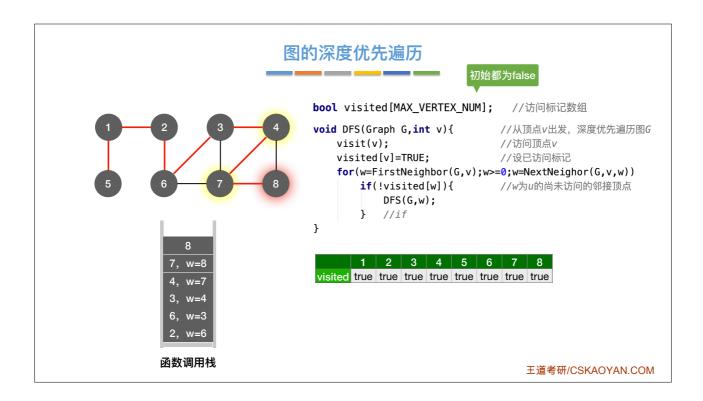


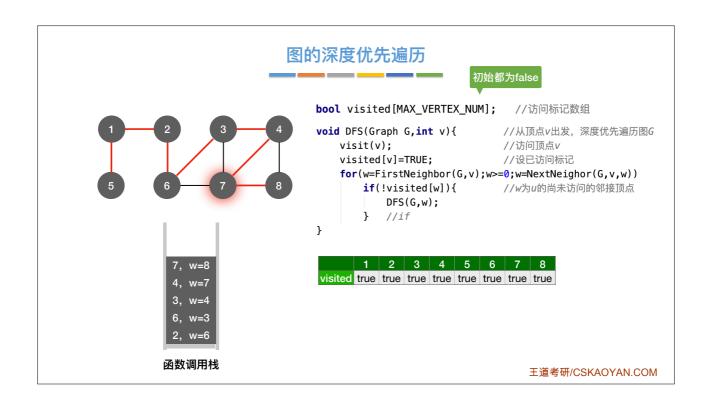


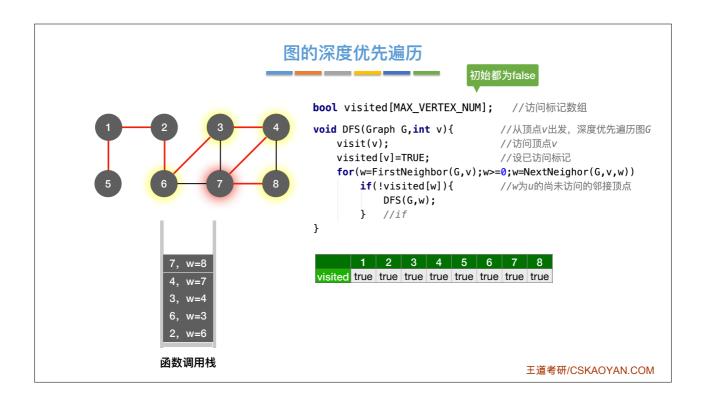


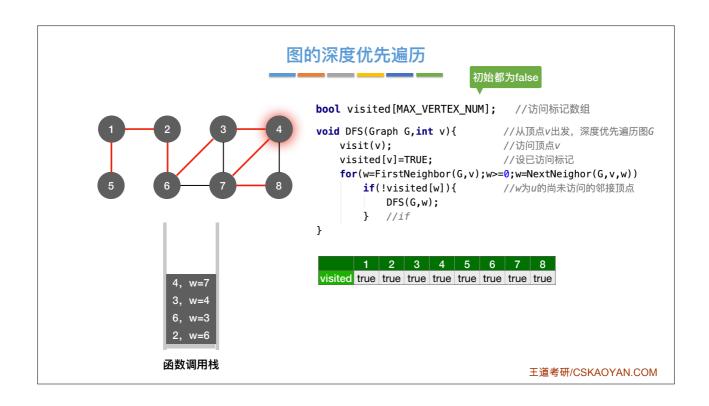








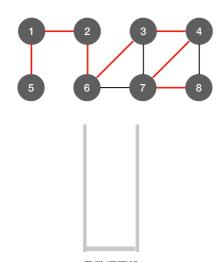




图的深度优先遍历

}

初始都为false



```
      void DFS(Graph G, int v) {
      //从顶点v出发,深度优先遍历图G

      visit(v);
      //访问顶点v

      visited[v]=TRUE;
      //设已访问标记

      for(w=FirstNeighbor(G,v);w>=0;w=NextNeighor(G,v,w))
      if(!visited[w]) {

      DFS(G,w);
      //if
```

bool visited[MAX_VERTEX_NUM]; //访问标记数组

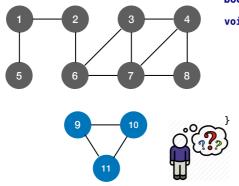
从2出发的深度遍历序列: 2, 1, 5, 6, 3, 4, 7, 8

函数调用栈

王道考研/CSKAOYAN.COM

算法存在的问题

初始都为false



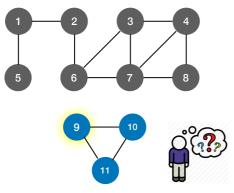
bool visited[MAX_VERTEX_NUM];//访问标记数组void DFS(Graph G,int v){//从顶点v出发,深度优先遍历图G

visit(v); //访问顶点v
visited[v]=TRUE; //设已访问标记
for(w=FirstNeighbor(G,v);w>=0;w=NextNeighor(G,v,w))
if(!visited[w]){ //w为u的尚未访问的邻接顶点
DFS(G,w);

DFS(G,W); } //if

如果是非连通图,则无法遍历完所有结点

DFS算法 (Final版)



如果是非连通图,则无法遍历完所有结点

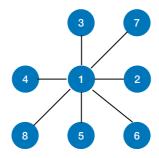
```
bool visited[MAX_VERTEX_NUM]; //访问标记数组
void DFSTraverse(Graph G){
                            //对图G进行深度优先遍历
   for(v=0; v<G.vexnum; ++v)</pre>
       visited[v]=FALSE;
                            //初始化已访问标记数据
   for(v=0;v<G.vexnum;++v)</pre>
                            //本代码中是从v=0开始遍历
       if(!visited[v])
          DFS(G,v);
void DFS(Graph G,int v){
                            //从顶点v出发,深度优先遍历图G
   visit(v);
                            //访问顶点v
   visited[v]=TRUE;
                            //设已访问标记
    for(w=FirstNeighbor(G,v);w>=0;w=NextNeighor(G,v,w))
       if(!visited[w]){
                           //w为u的尚未访问的邻接顶点
          DFS(G,w);
          //if
```

王道考研/CSKAOYAN.COM

复杂度分析

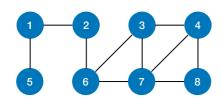


空间复杂度:来自函数调用栈,最坏情况,递归深度为O(|V|)



空间复杂度: 最好情况, O(1)

复杂度分析



采用邻接矩阵 采用邻接表



时间复杂度=访问各结点所需时间+探索各条边所需时间

邻接矩阵存储的图:

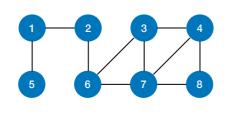
访问 |V| 个顶点需要O(|V|)的时间 查找每个顶点的邻接点都需要O(|V|)的时间,而总共有|V|个顶点 时间复杂度= $O(|V|^2)$

邻接表存储的图:

访问 |V| 个顶点需要O(|V|)的时间 查找各个顶点的邻接点共需要O(|E|)的时间, 时间复杂度= O(|V|+|E|)

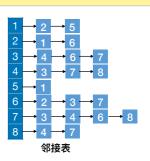
王道考研/CSKAOYAN.COM

深度优先遍历序列





在邻接表中出现的顺序是可变的,因此如果采 用这种数据结构存储树,那么可能会有不同的 遍历序列



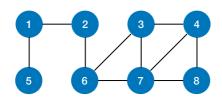
从2出发的深度优先遍历序列: 2, 1, 5, 6, 3, 4, 7, 8

从3出发的深度优先遍历序列: 3, 4, 7, 6, 2, 1, 5, 8

从1出发的深度优先遍历序列: 1, 2, 6, 3, 4, 7, 8, 5

深度优先遍历序列

在邻接表中出现的顺序是可变的,因此如果采用这种数据结构存储树,那么可能会有不同的 遍历序列





从2出发的深度优先遍历序列: 2, 6, 7, 8, 4, 3, 1, 5

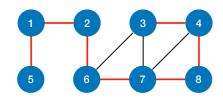
从3出发的深度优先遍历序列?

从1出发的深度优先遍历序列?

王道考研/CSKAOYAN.COM

深度优先遍历序列

在邻接表中出现的顺序是可变的,因此如果采 用这种数据结构存储树,那么可能会有不同的 遍历序列



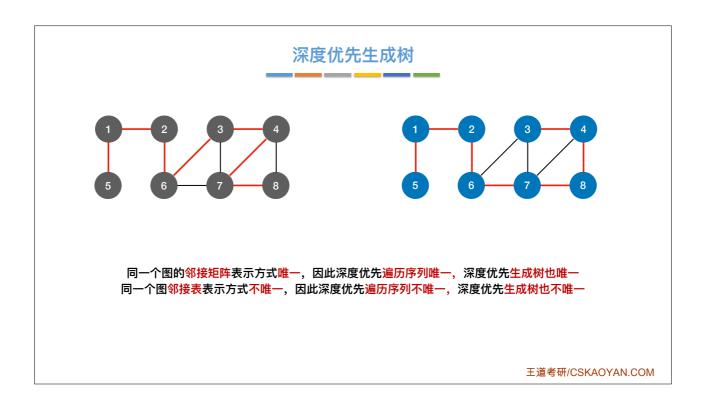


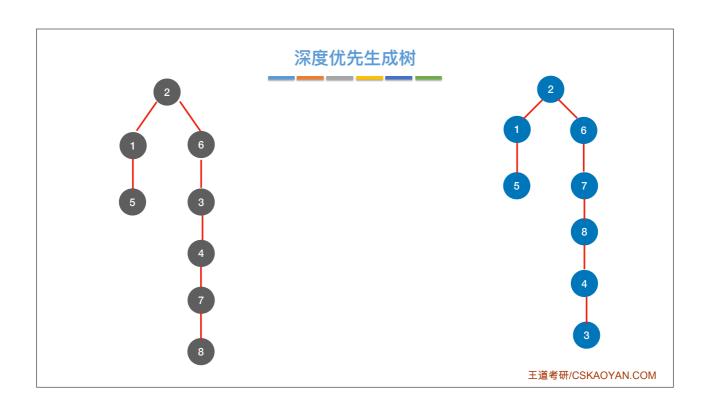
从2出发的深度优先遍历序列: 2, 6, 7, 8, 4, 3, 1, 5

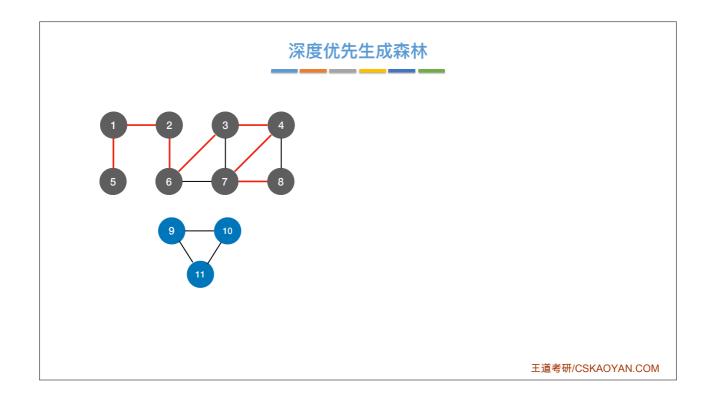
从3出发的深度优先遍历序列?

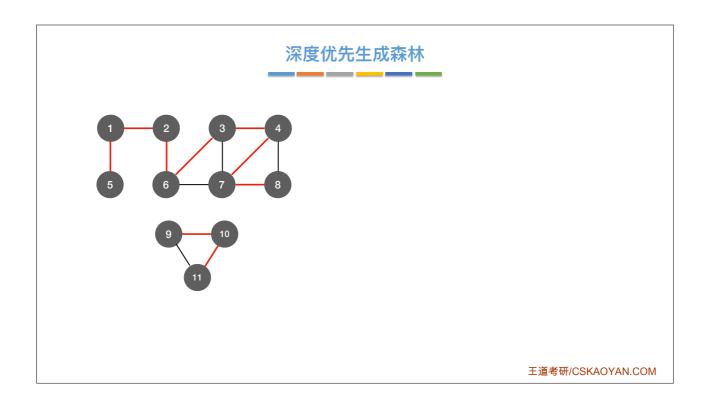
从1出发的深度优先遍历序列?

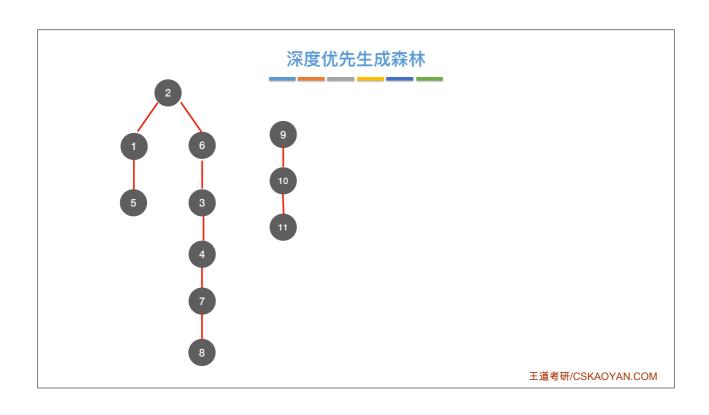
在邻接表中出现的顺序是可变的,因此如果采用这种数据结构存储树,那么可能会有不同的 深度优先遍历序列 1 0 0 1 0 0 0 0 0 0 0 1 0 0 0 0 0 1 0 1 1 0 0 0 1 0 0 0 1 1 0 0 0 0 0 0 0 0 1 1 0 0 0 1 0 0 0 1 1 0 1 0 1 0 0 0 1 0 0 1 0 邻接表 邻接矩阵 同一个图的邻接矩阵表示方式唯一,因此深度优先遍历序列唯一 同一个图邻接表表示方式不唯一,因此深度优先遍历序列不唯一 邻接表 王道考研/CSKAOYAN.COM









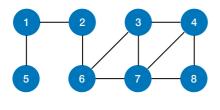


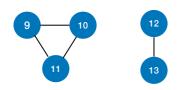
图的遍历与图的连通性

通分量数

对于有向图,如果是个强连通图出发,通过一次BFS或DFS一定有顶点。

如果不是强连通图,那么要看着顶点是否都能找到路径,如果能次BFS或DFS就可以遍历所有JI





对<mark>无向图</mark>进行BFS/DFS遍历 调用BFS/DFS函数的次数=连通分量数

对于连通图,只需调用1次 BFS/DFS

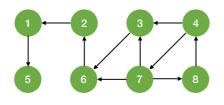
王道考研/CSKAOYAN.COM

图的遍历与图的连通性

通分量数

对于有向图,如果是个强连通图出发,通过一次BFS或DFS一段有顶点。

有顶点。 如果不是强连通图,那么要看补顶点是否都能找到路径,如果 次BFS或DFS就可以遍历所有II



2 7 7 6

对<mark>有向图</mark>进行BFS/DFS遍历 调用BFS/DFS函数的次数要具体问题具体<mark>分析</mark>

若起始顶点到其他各顶点都有路径,则只需调用1次 BFS/DFS 函数

对于强连通图,从任一结点出发都只需调用1次 BFS/DFS

