

# 数据结构编程题目整理

## 1. 判断是否为完全二叉树 (CBT)

逻辑是利用**层序遍历**。一旦在遍历过程中遇到了空节点，那么之后出现的所有节点都必须为空，否则就不是完全二叉树。

```
1  #include <queue>
2  using namespace std;
3
4  struct TreeNode {
5      int val;
6      TreeNode *left, *right;
7  };
8
9  bool isCBT(TreeNode* root) {
10     if (root == nullptr) return true;
11
12     queue
```

---

## 2. 判断满二叉树 (Full Binary Tree)

满二叉树的定义逻辑是：每个节点要么没有子节点，要么有两个子节点。

```
1 bool isFull(TreeNode* root) {
2     if (root == nullptr) return true;
3
4     // 如果只有一个孩子，则不是满二叉树
5     if ((root->left == nullptr && root->right != nullptr) ||
6         (root->left != nullptr && root->right == nullptr)) {
7         return false;
8     }
9
10    // 递归检查左右子树
11    return isFull(root->left) && isFull(root->right);
12 }
```

---

### 3. 二叉树的最小深度 (Min Depth)

展示了两种主流解法：**DFS (递归)** 和 **BFS (层序遍历)**。

#### A. 递归法 (DFS)

注意：最小深度是从根节点到最近**叶子节点**的路径。如果一个节点只有左子树或只有右子树，不能直接取 min，否则会误把空的一侧当成深度 0。

```
1 int minDepth(TreeNode* root) {
2     if (root == nullptr) return 0;
3
4     // 1. 如果左子树为空，递归右子树
5     if (root->left == nullptr) return 1 + minDepth(root->right);
6     // 2. 如果右子树为空，递归左子树
7     if (root->right == nullptr) return 1 + minDepth(root->left);
8
9     // 3. 左右都不为空，取最小值
10    return 1 + min(minDepth(root->left), minDepth(root->right));
11 }
```

#### B. 层序遍历法 (BFS) - 效率最高

BFS 寻找最小深度的优势在于：一旦遇到第一个叶子节点，当前深度即为最小深度，无需遍历整棵树。

```
1 int minDepthBFS(TreeNode* root) {
2     if (root == nullptr) return 0;
3
4     queue<TreeNode*> q;
5     q.push(root);
6     int depth = 1;
7
8     while (!q.empty()) {
9         int size = q.size();
10        for (int i = 0; i < size; i++) {
11            TreeNode* curr = q.front();
12            q.pop();
13
14            // 发现第一个叶子节点，立即返回
15            if (curr->left == nullptr && curr->right == nullptr) {
16                return depth;
17            }
18        }
19    }
```

```
19         if (curr->left) q.push(curr->left);
20         if (curr->right) q.push(curr->right);
21     }
22     depth++;
23 }
24 return depth;
25 }
```

## 1. 图的遍历 (Graph Traversal)

基于邻接表或邻接矩阵的通用遍历算法。

### 深度优先搜索 (DFS)

DFS 使用递归思想，尽可能深地探索分支。

```
1 void DFS(Graph* G, int v) {
2     // 标记当前顶点为已访问
3     G->setMark(v, VISITED);
4     printf("%d ", v);
5
6     // 遍历所有相邻节点
7     for (int w = G->first(v); w < G->n(); w = G->next(v, w)) {
8         if (G->getMark(w) == UNVISITED) {
9             DFS(G, w);
10        }
11    }
12 }
```

### 广度优先搜索 (BFS)

BFS 使用队列实现，按层级由近及远访问节点。

```
1 void BFS(Graph* G, int start) {
2     queue<int> Q;
3     Q.push(start);
4     G->setMark(start, VISITED);
5     printf("%d ", start);
6
7     while (!Q.empty()) {
8         int v = Q.front();
9         Q.pop();
10
11        for (int w = G->first(v); w < G->n(); w = G->next(v, w)) {
12            if (G->getMark(w) == UNVISITED) {
13                G->setMark(w, VISITED);
14                printf("%d ", w);
15                Q.push(w);
16            }
17        }
18    }
19 }
```

---

## 2. 链表插入排序 (Insertion Sort for List)

逻辑是将无序节点一个个插入到前面已经排好序的序列中。

```
1  ListNode* insertionSortList(ListNode* head) {
2      if (head == nullptr || head->next == nullptr) return head;
3
4      // lastSorted 为已排序部分的最后一个节点
5      ListNode* lastSorted = head;
6      // curr 为当前待排序的节点
7      ListNode* curr = head->next;
8
9      while (curr != nullptr) {
10         if (lastSorted->val <= curr->val) {
11             // 情况1: 当前值比前面都大, 直接后移
12             lastSorted = lastSorted->next;
13         } else {
14             // 情况2: 需要从头开始找插入位置
15             ListNode* prev = head;
16             // 如果 head 节点就比 curr 大, 代码逻辑需要处理 dummyNode 更好
17             // 笔记中的逻辑是找到插入位置的前驱节点 prev
18             while (prev->next->val < curr->val) {
19                 prev = prev->next;
20             }
21             // 进行节点搬运 (删除并重新插入)
22             lastSorted->next = curr->next;
23             curr->next = prev->next;
24             prev->next = curr;
25         }
26         curr = lastSorted->next; // 移动到下一个待处理节点
27     }
28     return head;
29 }
```

## 3. 寻找二叉搜索树中第二大的值

利用了 **中序遍历 (In-order Traversal)**。在 BST 中, 中序遍历得到的是升序序列。

```
1  // 辅助函数: 中序遍历并将结果压入栈
2  void inOrder(TreeNode* root, stack<int>& s) {
3      if (root == nullptr) return;
4      inOrder(root->left, s);
5      s.push(root->val);
6      inOrder(root->right, s);
7  }
8
9  // 寻找第二大的值
10 int findSecondLarge(TreeNode* root) {
11     stack<int> s;
12     inOrder(root, s);
13
14     if (s.size() < 2) return -1; // 不存在第二大
15
16     s.pop(); // 弹出最大的值
17     return s.top(); // 现在的栈顶就是第二大的值
18 }
```

# 1. 经典排序算法 (Sorting Algorithms)

## 冒泡排序 (Bubble Sort)

```
1 for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
2     for (int j = n - 1; j > i; j--) {
3         if (A[j] < A[j - 1]) swap(A, j, j - 1);
4     }
5 }
```

## 选择排序 (Selection Sort)

```
1 for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
2     int lowindex = i;
3     for (int j = n - 1; j > i; j--) {
4         if (A[j] < A[lowindex]) lowindex = j;
5     }
6     swap(A, i, lowindex);
7 }
```

## 希尔排序 (Shell Sort) 核心逻辑

```
1 // 增量 d = n/2, 逐渐减小至 1
2 for (int i = d; i < n; i++) {
3     for (int j = i; j >= d && A[j] < A[j - d]; j -= d) {
4         swap(A, j, j - d);
5     }
6 }
```

---

# 2. 二叉树 (BT) 与 普通树 (NBT) 属性计算

## 统计叶子节点 (Count Leaf)

```
1 // 二叉树 (BT)
2 int countLeaf(TreeNode* root) {
3     if (root == nullptr) return 0;
4     if (root->left == nullptr && root->right == nullptr) return 1;
5     return countLeaf(root->left) + countLeaf(root->right);
6 }
7
8 // 普通树 (NBT)
9 int countLeaf(GNode* root) {
10     if (root == nullptr) return 0;
11     if (root->left == nullptr) return 1 + countLeaf(root->right);
12     return countLeaf(root->left) + countLeaf(root->right);
13 }
```

## 计算树的高度 (Depth)

```

1 // 二叉树 (BT)
2 int depth(GNode* root) {
3     if (root == nullptr) return 0;
4     return max(depth(root->left), depth(root->right)) + 1;
5 }
6
7 // 普通树 (NBT)
8 int depth(GNode* root) {
9     if (root == nullptr) return 0;
10    int childHeight = depth(root->left) + 1;
11    int siblingHeight = depth(root->right);
12    return max(childHeight, siblingHeight);
13 }

```

### 统计非叶子节点 (Count Internal)

```

1 // 二叉树 (BT)
2 int countInternal(GNode* root) {
3     if (root == nullptr || (root->left == nullptr && root->right == nullptr))
4         return 0;
5     return 1 + countInternal(root->left) + countInternal(root->right);
6 }

```

## 3. 树的等价性与堆操作

### 检查两棵树是否相同 (isSame)

```

1 bool isSame(TreeNode* root1, TreeNode* root2) {
2     if (root1 == nullptr && root2 == nullptr) return true;
3     if (root1 == nullptr || root2 == nullptr) return false;
4     if (root1->val != root2->val) return false;
5     return isSame(root1->left, root2->left) && isSame(root1->right, root2->right);
6 }

```

### 最小堆插入 (Heap Insert Upheap)

```

1 void insert(int x) {
2     H[++n] = x;
3     int curr = n;
4     while (curr > 1 && H[curr] < H[curr / 2]) {
5         swap(H[curr], H[curr / 2]);
6         curr = curr / 2;
7     }
8 }

```

## 1. 二叉搜索树 (BST) 相关操作

### 判断是否为 BST

```

1 | bool help(TreeNode* root, TreeNode* min, TreeNode* max) {
2 |     if (root == nullptr) return true;
3 |     if (min != nullptr && root->val <= min->val) return false;
4 |     if (max != nullptr && root->val >= max->val) return false;
5 |     return help(root->left, min, root) && help(root->right, root, max);
6 | }
7 |
8 | bool isValidBST(TreeNode* root) {
9 |     return help(root, nullptr, nullptr);
10 | }

```

### BST/NBT 查找特定值 (Find/Search)

```

1 | // 二叉树查找
2 | TreeNode* find(TreeNode* root, int k) {
3 |     if (root == nullptr || root->val == k) return root;
4 |     TreeNode* found = find(root->left, k);
5 |     if (found) return found;
6 |     return find(root->right, k);
7 | }
8 |
9 | // 普通树 (NBT) 查找
10 | TreeNode* findNBT(TreeNode* root, int k) {
11 |     if (root == nullptr || root->val == k) return root;
12 |     TreeNode* child = root->left;
13 |     while (child != nullptr) {
14 |         TreeNode* found = findNBT(child, k);
15 |         if (found) return found;
16 |         child = child->right;
17 |     }
18 |     return nullptr;
19 | }

```

## 2. 树的高度与平衡性 (Balance)

### 检查是否为平衡二叉树 (AVL Check)

```

1 | int getHeight(TreeNode* root) {
2 |     if (root == nullptr) return 0;
3 |     int leftH = getHeight(root->left);
4 |     int rightH = getHeight(root->right);
5 |     if (leftH == -1 || rightH == -1 || abs(leftH - rightH) > 1) return -1;
6 |     return max(leftH, rightH) + 1;
7 | }
8 |
9 | bool isBalanced(TreeNode* root) {
10 |     return getHeight(root) != -1;
11 | }

```

## 3. 图论算法 (Graph Algorithms)

### 拓扑排序 (Topological Sort)

利用入度数组和队列实现：

```

1 | void topSort(Graph* G) {

```

```

2   queue<int> q;
3   vector<int> inDegree(G->n(), 0);
4   // 初始化入度并入队入度为0的顶点
5   for (int i = 0; i < G->n(); i++) {
6       if (inDegree[i] == 0) q.push(i);
7   }
8   int count = 0;
9   while (!q.empty()) {
10      int u = q.front(); q.pop();
11      count++;
12      for (int v : G->adj(u)) {
13          if (--inDegree[v] == 0) q.push(v);
14      }
15  }
16  if (count != G->n()) return; // 存在环
17  }

```

## 并查集 (Union-Find) 核心逻辑

包含查找 (Find) 和合并 (Union) :

```

1  // 查找 (含路径压缩)
2  int find(int x) {
3      if (parent[x] == x) return x;
4      return parent[x] = find(parent[x]);
5  }
6
7  // 合并
8  bool unite(int x, int y) {
9      int rootX = find(x);
10     int rootY = find(y);
11     if (rootX != rootY) {
12         parent[rootX] = rootY;
13         return true;
14     }
15     return false;
16 }

```

## 1. 拓扑排序完整代码 (Topological Sort)

```

1  void topsort(Graph* G, Queue<int>* Q) {
2      int v, w;
3      int* inDegree = new int[G->n()]; // 初始化入度数组
4
5      // 1. 初始化: 将所有顶点的入度设为 0
6      for (int i = 0; i < G->n(); i++) inDegree[i] = 0;
7
8      // 2. 统计所有顶点的入度
9      for (int u = 0; u < G->n(); u++) {
10         for (w = G->first(u); w < G->n(); w = G->next(u, w)) {
11             inDegree[w]++; // 每发现一条指向 w 的边, 入度 +1
12         }
13     }
14
15     // 3. 将所有入度为 0 的顶点入队
16     for (int v = 0; v < G->n(); v++) {
17         if (inDegree[v] == 0) Q->enqueue(v);
18     }

```



```

19
20 // 4. 处理队列
21 while (Q->length() != 0) {
22     v = Q->dequeue();
23     print(v); // 输出拓扑序列
24
25     // 5. 遍历邻接点，模拟移除 v 及其发出的边
26     for (w = G->first(v); w < G->n(); w = G->next(v, w)) {
27         inDegree[w]--; // 相邻点入度 -1
28         if (inDegree[w] == 0) Q->enqueue(w); // 若入度降为 0，入队
29     }
30 }
31 }

```

## 2. 图的边操作：寻找并修改边 (Set Edge)

```

1 void setEdge(int v, int w, int wgt) {
2     // 获取顶点 v 对应的邻接链表
3     Edge curr = vertex[v].getValue();
4
5     // 遍历链表寻找目标顶点 w
6     while (curr != nullptr && curr.vertexIndex != w) {
7         curr = curr->next();
8     }
9
10    if (curr != nullptr && curr.vertexIndex == w) {
11        // 如果边已存在：更新权值或根据逻辑删除
12        vertex[v].remove(curr);
13    } else {
14        // 如果边不存在：执行插入操作
15        numEdge++;
16        vertex[v].inst(it);
17    }
18 }

```