



C++ 六级

2026 年 06 月

1 单选题（每题 2 分，共 30 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
答案	D	B	C	A	A	B	A	A	B	B	D	B	A	B	A

第 1 题 下列关于 C++ 中继承和多态的描述中，错误的是（ ）。

- A. 通过基类指针调用虚函数时，会根据对象实际类型决定调用版本。
- B. 基类析构函数常声明为虚函数，以便通过基类指针正确释放派生类对象。
- C. 派生类可以重写基类中的虚函数。
- D. 构造函数可以声明为 virtual，以便在构造对象时实现动态绑定。

第 2 题 下列代码中，d1->work(); 和 d2->work(); 输出不同结果的主要原因是（ ）。

```
1 class Device {
2 public:
3     virtual void work() {
4         cout << "Device is working" << endl;
5     }
6     virtual ~Device() {}
7 };
8
9 class Printer : public Device {
10 public:
11     void work() override {
12         cout << "Printer is printing" << endl;
13     }
14 };
15
16 class Scanner : public Device {
17 public:
18     void work() override {
19         cout << "Scanner is scanning" << endl;
20     }
21 };
22
23 int main() {
24     Device* d1 = new Printer();
25     Device* d2 = new Scanner();
26
27     d1->work();
28     d2->work();
29
30     delete d1;
31     delete d2;
32     return 0;
33 }
```

- A. Printer 和 Scanner 使用了相同的构造函数。
- B. work() 是虚函数, 且 d1 和 d2 实际指向不同派生类对象, 发生动态绑定。
- C. d1 和 d2 是不同的指针变量。
- D. 程序中使用了 delete 释放对象。

第3题 下面代码在 main() 中有一行会导致编译错误, 请找出来。

```
1 class Student {
2 public:
3     Student(string n, int s) : name(n), score(s) {}
4
5     string getName() {
6         return name;
7     }
8
9     void setScore(int s) {
10        score = s;
11    }
12
13 private:
14     string name;
15     int score;
16 };
17
18 int main() {
19     Student stu("Tom", 85);
20     cout << stu.getName(); // ①
21     stu.setScore(90); // ②
22     stu.score = 100; // ③
23     cout << stu.getName(); // ④
24     return 0;
25 }
```

- A. 第①行
- B. 第②行
- C. 第③行
- D. 第④行

第4题 某文本编辑器把用户输入的字符依次压入栈 S。用户依次输入 X, Y, Z, W 后, 连续执行两次撤销操作。每次撤销都会弹出栈顶一个字符。此时栈从栈底到栈顶的内容是 ()。

- A. X Y
- B. X Y Z
- C. Y Z
- D. X Z

第5题 假设循环队列数组长度为 $N = 7$, 队空判断条件为 $front == rear$ 。入队和出队操作如下:

```

1  const int N = 7;
2  int q[N];
3  int front = 3, rear = 3;
4
5  void enqueue(int x) {
6      q[rear] = x;
7      rear = (rear + 1) % N;
8  }
9
10 void dequeue() {
11     front = (front + 1) % N;
12 }

```

依次执行：

```

1  enqueue(10);
2  enqueue(20);
3  enqueue(30);
4  dequeue();
5  enqueue(40);
6  dequeue();
7  enqueue(50);

```

最终 (front, rear) 的值是 ()。

- A. (5, 1)
- B. (4, 0)
- C. (5, 0)
- D. (3, 1)

第 6 题 以下函数 check() 用于判断一棵二叉树是否为 ()。

```

1  bool check(TreeNode* root) {
2      if (!root) return true;
3
4      queue<TreeNode*> q;
5      q.push(root);
6
7      bool hasNull = false;
8
9      while (!q.empty()) {
10         TreeNode* cur = q.front();
11         q.pop();
12
13         if (cur == nullptr) {
14             hasNull = true;
15         } else {
16             if (hasNull) return false;
17             q.push(cur->left);
18             q.push(cur->right);
19         }
20     }
21
22     return true;
23 }

```

- A. 满二叉树
- B. 完全二叉树

- C. 二叉搜索树
- D. 平衡二叉树

第7题 以下代码实现了二叉树的哪种遍历方式?

```

1 void traverse(TreeNode* root) {
2     if (root == nullptr) return;
3
4     cout << root->val << " ";
5     traverse(root->left);
6     traverse(root->right);
7 }

```

- A. 前序遍历
- B. 中序遍历
- C. 后序遍历
- D. 层序遍历

第8题 已知一棵二叉树的先序遍历序列为: A B D E H C F G , 中序遍历序列为: D B H E A F C G ,

则该二叉树的后序遍历序列是 () 。

- A. D H E B F G C A
- B. D E H B F G C A
- C. H D E B F C G A
- D. D H E B G F C A

第9题 有6个字符, 它们出现的次数分别为: {3,4,7,8,12,15}, 现在用哈夫曼编码为这些字符编码, 最小加权路径长度 WPL 的值为 () 。

- A. 113
- B. 119
- C. 126
- D. 31

第10题 对 n 个不同符号进行哈夫曼编码。若生成的哈夫曼树共有 63 个结点, 则 n 的值是 () 。

- A. 31
- B. 32
- C. 63
- D. 64

第11题 在格雷码中, 相邻两个编码只能有一位不同。若当前编码为 110 , 则它的下一个编码不可能是 () 。

- A. 010
- B. 111
- C. 100
- D. 001

第 12 题 给定一棵二叉树，采用广度优先搜索 BFS 返回其右视图，其中右视图中的每个节点都是该层最右侧的节点。横线处应填写（ ）。

```

1  vector<int> rightSideView(TreeNode* root) {
2      vector<int> result;
3      if (!root) return result;
4
5      queue<TreeNode*> q;
6      q.push(root);
7
8      while (!q.empty()) {
9          int sz = q.size();
10
11         for (int i = 0; i < sz; ++i) {
12             TreeNode* node = q.front();
13             q.pop();
14
15             -----
16
17             if (node->left) q.push(node->left);
18             if (node->right) q.push(node->right);
19         }
20     }
21
22     return result;
23 }

```

- A. if (i == 0) result.push_back(node->val);
- B. if (i == sz - 1) result.push_back(node->val);
- C. result.push_back(q.front()->val);
- D. if (node->right) result.push_back(node->right->val);

第 13 题 下面代码实现二叉搜索树的插入操作。假设树中不存在重复值，横线处应填写（ ）。

```

1  TreeNode* insertNode(TreeNode* root, int x) {
2      if (root == nullptr) {
3          return new TreeNode(x);
4      }
5
6      if (x < root->val) {
7          -----
8      } else {
9          root->right = insertNode(root->right, x);
10     }
11
12     return root;
13 }

```

- A. root->left = insertNode(root->left, x);
- B. root = insertNode(root->left, x);
- C. root->right = insertNode(root->left, x);
- D. insertNode(root->left, x);

第 14 题 给定一个整数数组 a，每个元素表示一个位置上的数值。要求从数组中选择若干个元素，使得任意两个被选择的元素在原数组中都不相邻，并且所选元素的总和最大。函数 choose(vector<int>& a) 返回能够得到的最大总和，则横线处应填写（ ）。

```

1  int choose(vector<int>& a) {
2      if (a.empty()) return 0;
3
4      int n = a.size();
5      if (n == 1) return a[0];
6
7      vector<int> dp(n, 0);
8      dp[0] = a[0];
9      dp[1] = max(a[0], a[1]);
10
11     for (int i = 2; i < n; ++i) {
12         dp[i] = -----;
13     }
14
15     return dp[n - 1];
16 }

```

- A. `dp[i - 1] + a[i]`
- B. `max(dp[i - 1], dp[i - 2] + a[i])`
- C. `max(dp[i - 2], a[i])`
- D. `dp[i - 1] + dp[i - 2]`

第 15 题 下面代码实现 0/1 背包的一维动态规划。第 `i` 个物品重量为 `wt[i]`，价值为 `val[i]`，背包容量为 `W`。横线处应填写（ ）。

```

1  int knapsack(int W, vector<int>& wt, vector<int>& val) {
2      int n = wt.size();
3      vector<int> dp(W + 1, 0);
4
5      for (int i = 0; i < n; ++i) {
6          for (int w = W; w >= wt[i]; --w) {
7              -----
8          }
9      }
10
11     return dp[W];
12 }

```

- A. `dp[w] = max(dp[w], dp[w - wt[i]] + val[i]);`
- B. `dp[w] = max(dp[w - 1], dp[w - wt[i]] + val[i]);`
- C. `dp[w] = dp[w] + val[i];`
- D. `dp[w - wt[i]] = max(dp[w], val[i]);`

2 判断题（每题 2 分，共 20 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	×	×	×	√	×	×	√	×	√	√

第 1 题 C++ 中构造函数可以声明为虚函数，从而实现运行时多态。

第 2 题 通过指向 `Base` 的指针删除 `Derived` 对象时，一定会先调用 `Derived` 的析构函数，再调用 `Base` 的析构函数。

```

1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3
4  class Base {
5  public:
6      ~Base() {
7          cout << "Base destructor" << endl;
8      }
9  };
10
11 class Derived : public Base {
12 public:
13     ~Derived() {
14         cout << "Derived destructor" << endl;
15     }
16 };
17
18 int main() {
19     Base* p = new Derived();
20     delete p;
21     return 0;
22 }

```

第3题 在C++ STL中，stack的pop()函数会返回栈顶元素并将其删除。

第4题 程序运行后会输出 2。

```

1  int main() {
2      queue<int> q;
3      q.push(1);
4      q.push(2);
5      q.push(3);
6      q.pop();
7      cout << q.front() << endl;
8      return 0;
9  }

```

第5题 下列函数试图将整数 x 插入到一棵二叉搜索树中。假设二叉搜索树满足如下性质：对于任意结点，左子树中所有结点的值均小于该结点的值，右子树中所有结点的值均大于或等于该结点的值。判断该函数是否能够在插入后保持二叉搜索树性质。

```

1  struct TreeNode {
2      int val;
3      TreeNode* left;
4      TreeNode* right;
5      TreeNode(int x) : val(x), left(nullptr), right(nullptr) {}
6  };
7
8  TreeNode* insertNode(TreeNode* root, int x) {
9      if (root == nullptr) {
10         return new TreeNode(x);
11     }
12
13     if (x < root->val) {
14         root->left = insertNode(root->left, x);
15     } else {
16         root->right = insertNode(root->right, x);
17     }
18
19     return root;
20 }

```

第 6 题 哈夫曼编码一定唯一，只要字符频率相同，得到的编码也一定完全相同。

第 7 题 若用数组按层序存储完全二叉树，且根节点下标为 0，则下标为 i 的节点左孩子下标为 $2 * i + 1$ ，右孩子下标为 $2 * i + 2$ 。

第 8 题 以下代码可以正确地按层换行输出二叉树的节点值。

```
1 void printByLevel(TreeNode* root) {
2     if (!root) return;
3
4     queue<TreeNode*> q;
5     q.push(root);
6
7     while (!q.empty()) {
8         for (int i = 0; i < q.size(); ++i) {
9             TreeNode* cur = q.front();
10            q.pop();
11            cout << cur->val << " ";
12
13            if (cur->left) q.push(cur->left);
14            if (cur->right) q.push(cur->right);
15        }
16        cout << endl;
17    }
18 }
```

第 9 题 使用栈非递归实现二叉树前序遍历时，若希望先访问左子树，通常应先将右孩子入栈，再将左孩子入栈。

第 10 题 动态规划问题通常要求具有最优子结构，并且常常存在重叠子问题。

3 编程题（每题 25 分，共 50 分）

3.1 编程题 1

- 试题名称：条形蛋糕
- 时间限制：1.0 s
- 内存限制：512.0 MB

3.1.1 题目描述

寒假到了，小杨同学打算找一份兼职，顺便体验一下打工人的生活。

小杨同学给一家蛋糕店发送了一份自己的简历，希望可以在寒假来这里帮忙。店长最近正好遇到了一个难题：店里每天会做一条长条蛋糕，但是不同长度的蛋糕块卖出的价格不同，应该怎么分才能卖得最多呢？

有趣的是店长曾经学习过计算机专业。他最近对动态规划算法很感兴趣，于是打算用这个问题考一考小杨同学，问题如下：

- 给定一条长度为 n 的长条蛋糕和一个价格表，该价格表表示长度为 i ($i = 1, 2, \dots, n$) 的蛋糕块的价格为 p_i 。求蛋糕的分割方案，使得总销售价格最大，注意**蛋糕块的长度必须为整数**。

3.1.2 输入格式

第一行一个正整数 n ($1 \leq n \leq 10^3$)，表示长条蛋糕的总长度。

第二行 n 个正整数 p_1, p_2, \dots, p_n ($1 \leq p_i \leq 10^5$)，表示不同长度蛋糕块的价格。

3.1.3 输出格式

一行一个正整数，表示最大总销售价格。

3.1.4 输入样例 1

```
1 | 4
2 | 1 5 8 9
```

3.1.5 输出样例 1

```
1 | 10
```

3.1.6 输入样例 2

```
1 | 10
2 | 1 5 8 9 10 17 17 20 24 30
```

3.1.7 输出样例 2

```
1 | 30
```

3.1.8 样例解释

第一个样例中，长度为 1 的蛋糕价值为 1，长度为 2 的蛋糕价值为 5，长度为 3 的蛋糕价值为 8，长度为 4 的蛋糕价值为 9；

总长度为 4 的长条蛋糕，有 {4}, {1, 3}, {2, 2}, {1, 1, 2}, {1, 1, 1, 1} 五种本质不同的分法。

其对应的总销售价格分别为 9, 9, 10, 7, 4，故最大总销售价格为 10。

第二个样例中，长度为 10 的长条蛋糕，销售价格最大的分法为 {10}，最大总销售价格为 30。

3.1.9 参考程序

```
1 | #include <iostream>
2 | using namespace std;
3 |
4 | int dp[1010], p[1010];
5 |
6 | int main() {
7 |     int n;
8 |     cin >> n;
9 |     for (int i = 1; i <= n; ++i)
10 |         cin >> p[i];
11 |     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
12 |         for (int j = i; j <= n; ++j) {
13 |             dp[j] = max(dp[j], dp[j - i] + p[i]);
14 |         }
15 |     }
16 |     cout << dp[n] << endl;
17 |     return 0;
18 | }
```

3.2 编程题 2

- 试题名称: 满二叉树
- 时间限制: 1.0 s
- 内存限制: 512.0 MB

3.2.1 题目描述

给定一棵包含 n 个结点的有根二叉树，结点依次以 $1, 2, \dots, n$ 编号，根结点编号为 1。

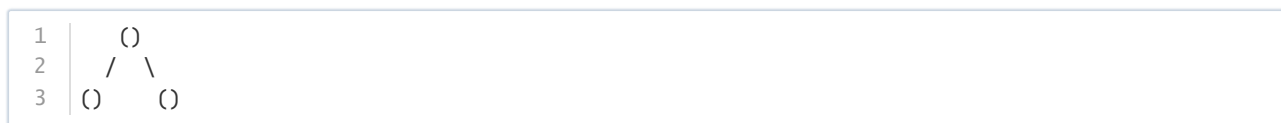
对于结点 i ，其左儿子的编号记为 l_i ，右儿子编号记为 r_i 。特别地，如果左儿子不存在则 $l_i = 0$ ，如果右儿子不存在则 $r_i = 0$ 。

树中每个结点都对应一棵以其为根的子树。请你求出给定有根树的所有 n 棵子树中，有多少棵子树是满二叉树。

满二叉树是指所有叶子深度均相同，且除叶子外均有两个儿子的二叉树，例如以下三棵二叉树均是满二叉树：

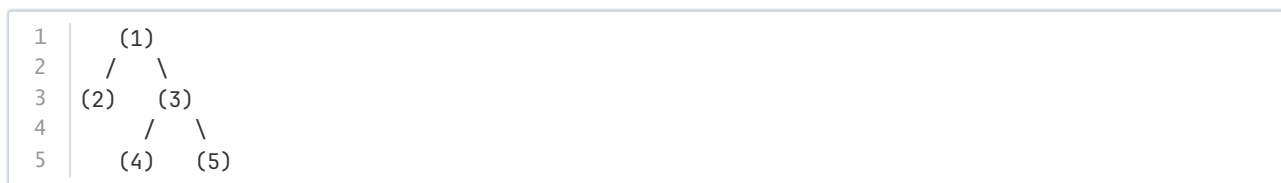


例如，



在上面这棵有 3 个结点的二叉树中，有 3 个子树是满二叉树（包括整个树本身，及所有的单个叶子节点）；

又例如，



在上面这棵有 5 个结点的二叉树中，有 4 个子树是满二叉树（包括节点 3 的子树，以及所有单个叶子节点）。

3.2.2 输入格式

第一行，一个正整数 n ，表示有根二叉树结点数量。

接下来 n 行，每行两个非负整数 l_i, r_i ，表示结点 i 的左儿子编号和右儿子编号，整数之间以空格分隔。

3.2.3 输出格式

输出一行，一个整数，表示所有子树中满二叉树的数量。

3.2.4 样例

3.2.5 输入样例 1

```
1 | 4
2 | 2 3
3 | 4 0
4 | 0 0
5 | 0 0
```

3.2.6 输出样例 1

```
1 | 2
```

3.2.7 输入样例 2

```
1 | 3
2 | 2 3
3 | 0 0
4 | 0 0
```

3.2.8 输出样例 2

```
1 | 3
```

3.2.9 数据范围

对于 40% 的测试点，保证 $1 \leq n \leq 500$ 。

对于所有测试点，保证 $1 \leq n \leq 10^5$ 。

3.2.10 参考程序

```
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
3 using namespace std;
4
5 int n;
6 int l[100010], r[100010];
7 int h[100010], chk[100010] = {1};
8 int ans;
9
10 void dfs(int u) {
11     if (!u)
12         return;
13     dfs(l[u]);
14     dfs(r[u]);
15     h[u] = max(h[l[u]], h[r[u]]) + 1;
16     chk[u] = chk[l[u]] && chk[r[u]] && (h[l[u]] == h[r[u]]);
17     ans += chk[u];
18 }
19
20 int main() {
21     cin >> n;
22     for (int i = 1; i <= n; i++)
23         cin >> l[i] >> r[i];
24     ans = 0;
25     dfs(1);
26     cout << ans << endl;
27     return 0;
28 }
```