

GESP CCF编程能力等级认证

Grade Examination of Software Programming

2025年03月

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	В	A	В	C	В	В	В	A	D	D	A	C	В	В	D

第1	颞	下列哪个	一洗项是	C++中的	关键字?
----	---	------	------	-------	------

- A. function
- ☐ **B.** class
- C. method
- **D.** object

第2题 下面代码输出的是()

```
1 int main() {
2
       int a = 5, b = 2;
3
       cout << (a >> b) << endl;</pre>
4
   }
```

- □ B. 2
- ☐ **C.** 5
- □ **D.** 10

第3题 以下代码的输出是什么?

```
1
   int main() {
2
       int a = 10;
3
       int *p = &a;
4
        int *&q = p;
5
        *q = 20;
6
        cout << a << endl;</pre>
        return 0;
8
   }
```

- ☐ A. 10
- ☐ **B.** 20

□ D. 编译错误

第4题 下面代码输出的是()

```
1
   int main() {
 2
      int arr[5] = \{1, 2, 3, 4, 5\};
 3
      int *p = arr + 2;
 4
      cout << *p << endl;</pre>
 5
      return 0;
 6
   }
☐ B. 2
☐ C. 3
□ D. 4
第5题 下列关于排序的说法,正确的是()。
□ A. 选择排序是最快的排序算法之一。
□ B. 归并排序通常是稳定的。
\square C. 最差情况,N个元素做快速排序的时间复杂度为O(N)。
\square D. 最好情况,N个元素做插入排序的时间复杂度为O(N^2)。
第6题 下面关于C++类构造和析构函数的说法,错误的是()。
□ A. 构造函数不能声明为虚函数。
■ B. 析构函数必须声明为虚函数。
□ C. 类的默认构造函数可以被声明为private。
□ D. 类的析构函数可以被声明为private。
第7题 下列关于树和图的说法,错误的是()。
□ A. 树是一种有向无环图,但有向无环图不都是一棵树。
□ B. 如果把树看做有向图,每个节点指向其子节点,则该图是强连通图。
\square C. N个顶点且连通的无向图,其最小生成树一定包含N-1个条边。
```

第8题 2025是个神奇的数字,因为它是由两个数20和25拼接而成,而且2025 = $(20+25)^2$ 。小杨决定写个程序找找小于N的正整数中共有多少这样神奇的数字。下面程序横线处应填入的是()。

 \square **D.** N+1个顶点、N条边的有向图,一定不是强连通的。

```
1  #include <string>
2  int count_miracle(int N) {
3    int cnt = 0;
4    for (int n = 1; n * n < N; n++) {
5        int n2 = n * n;
6        std::string s = std::to_string(n2);</pre>
```

```
8
                if (s[i] != '0') {
 9
                    std::string sl = s.substr(0, i);
10
                    std::string sr = s.substr(i);
11
                    int nl = std::stoi(sl);
12
                    int nr = std::stoi(sr);
13
                    if (_____) // 在此处填入选项
14
                        cnt++;
15
                }
16
        }
17
        return cnt;
18
   }
```

```
1 \mid \mathsf{nl} + \mathsf{nr} == \mathsf{n}
```

□ B.

```
1 | n1 + nr == n2
```

□ C.

```
1 \mid (nl + nr) * (nl + nr) == n
```

□ D.

```
1 | (nl + nr) ^ 2 == n2
```

第9题 给定一个无向图,图的节点编号从0到n-1,图的边以邻接表的形式给出。下面的程序使用深度优先搜索 (DFS)遍历该图,并输出遍历的节点顺序。横线处应该填入的是()

```
1
   #include <iostream>
 2
   #include <vector>
 3
    #include <stack>
 4
   using namespace std;
 5
 6
    void DFS(int start, vector<vector<int>>& graph, vector<bool>& visited) {
 7
        stack<int> s;
 8
        s.push(start);
 9
        visited[start] = true;
10
11
        while (!s.empty()) {
12
            int node = s.top();
13
            s.pop();
14
            cout << node << " "; // 输出当前节点
15
16
            // 遍历邻接节点
17
            for (int neighbor : graph[node]) {
18
                if (!visited[neighbor]) {
19
20
21
22
                }
23
            }
```

```
25
     }
 26
 27
     int main() {
 28
         int n, m;
 29
         cin >> n >> m;
 30
 31
         vector<vector<int>>> graph(n);
 32
         for (int i = 0; i < m; i++) {
 33
             int u, v;
 34
             cin >> u >> v;
 35
             graph[u].push_back(v);
 36
             graph[v].push_back(u);
 37
         }
 38
 39
 40
         vector<bool> visited(n, false);
 41
 42
         // 从节点 0 开始DFS遍历
 43
         DFS(0, graph, visited);
 44
 45
         return 0;
 46
    }
visited[neighbor] = true;
       s.push(neighbor-1);
□ B.
    1
        visited[neighbor] = true;
    2
       s.push(neighbor+1);
□ C.
    1
       visited[neighbor] = false;
       s.push(neighbor);
□ D.
    1
       visited[neighbor] = true;
        s.push(neighbor);
```

第 10 题 给定一个整数数组 nums, 找到其中最长的严格上升子序列的长度。 子序列是指从原数组中删除一些元素(或不删除)后, 剩余元素保持原有顺序的序列。 下面的程序横线处应该填入的是()

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
using namespace std;

int lengthOfLIS(vector<int>& nums) {
   int n = nums.size();
```

```
8
         if (n == 0) return 0;
 9
         vector<int> dp(n, 1);
10
11
         for (int i = 1; i < n; i++) {
12
             for (int j = 0; j < i; j++) {
13
                 if (nums[i] > nums[j]) {
14
15
                 }
16
             }
17
18
         return *max_element(dp.begin(), dp.end());
19
    }
20
21
    int main() {
22
         int n;
23
         cin >> n;
24
         vector<int> nums(n);
25
         for (int i = 0; i < n; i++) {
26
             cin >> nums[i];
27
         }
28
29
         int result = lengthOfLIS(nums);
30
         cout << result << endl;</pre>
31
32
         return 0;
33
```

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

第11 题 给定一个整数数组 nums, 找到其中最长的严格上升子序列的长度。 子序列是指从原数组中删除一些元素(或不删除)后, 剩余元素保持原有顺序的序列。 该程序的时间复杂度为()

```
1
   #include <iostream>
 2
    #include <vector>
 3
    #include <algorithm>
 4
    using namespace std;
 6
    int lengthOfLIS(vector<int>& nums) {
 7
        int n = nums.size();
 8
        if (n == 0) return 0;
 9
        vector<int> dp(n, 1);
10
11
        for (int i = 1; i < n; i++) {
12
            for (int j = 0; j < i; j++) {
13
                if (nums[i] > nums[j]) {
14
15
                 }
16
            }
17
```

```
18
         return *max_element(dp.begin(), dp.end());
19
    }
20
21
   int main() {
22
         int n;
23
         cin >> n;
24
         vector<int> nums(n);
25
         for (int i = 0; i < n; i++) {
26
             cin >> nums[i];
27
28
29
         int result = lengthOfLIS(nums);
30
         cout << result << endl;</pre>
31
32
         return 0;
33 | }
```

 \bigcap A. $O(n^2)$

 \square **B.** O(n)

 \square C. O(log(n))

 \bigcap **D.** O(nlog(n))

第12题 给定两个无向图

G1和 G2 , 判断它们是否同构。图的同构是指两个图的节点可以通过某种重新编号的方式完全匹配,且边的连接关系一致。

为了简化问题,假设图的节点编号从 0 到 n-1,并且图的边以邻接表的形式给出。下面程序中横线处应该给出的是()

```
1 #include <iostream>
 2
   #include <vector>
 3
   #include <map>
 4
    #include <algorithm>
 5
    using namespace std;
 6
 7
    string graphHash(vector<vector<int>>& graph) {
 8
        vector<string> nodeHashes(graph.size());
 9
        for (int i = 0; i < graph.size(); i++) {</pre>
10
            vector<int> neighbors = graph[i];
11
            sort(neighbors.begin(), neighbors.end());
12
            string hash;
13
            for (int neighbor : neighbors) {
14
15
             }
16
             nodeHashes[i] = hash;
17
18
        sort(nodeHashes.begin(), nodeHashes.end());
19
        string finalHash;
20
        for (string h : nodeHashes) {
21
            finalHash += h + ";";
22
23
        return finalHash;
24
    }
```

```
26
    int main() {
27
        int n;
28
        cin >> n;
29
30
        vector<vector<int>> G1(n);
31
        for (int i = 0; i < n; i++) {
32
             int k;
33
             while (cin >> k) {
34
                 G1[i].push_back(k);
35
                 if (cin.get() == '\n') break;
36
             }
37
        }
38
39
        vector<vector<int>> G2(n);
40
        for (int i = 0; i < n; i++) {
41
             int k;
42
             while (cin >> k) {
43
                 G2[i].push_back(k);
44
                 if (cin.get() == '\n') break;
45
             }
46
        }
47
48
        string hash1 = graphHash(G1);
49
        string hash2 = graphHash(G2);
50
51
        if (hash1 == hash2) {
52
             cout << "YES" << endl;</pre>
53
        } else {
             cout << "NO" << endl;</pre>
54
55
        }
56
57
        return 0;
58
    }
```

```
A. hash += to_string(neighbor);
```

- B. hash += to_string(neighbors);
- C. hash += to_string(neighbor) + ",";
- D. hash -= to_string(neighbors);

第 13 题 给定一个 m×n的二维网格 grid,每个格子中有一个非负整数。请找出一条从左上角 (0,0) 到右下角 (m-1, n-1) 的路径,使得路径上的数字总和最小。每次只能向右或向下移动。横线处应该填入的是()

```
1
   #include <iostream>
 2
   #include <vector>
 3
   #include <algorithm>
 4
    using namespace std;
 6
    int minPathSum(vector<vector<int>>& grid) {
 7
        int m = grid.size();
 8
        int n = grid[0].size();
 9
10
        vector<vector<int>> dp(m, vector<int>(n, 0));
11
```

```
12
        dp[0][0] = grid[0][0];
13
        for (int j = 1; j < n; j++) {
14
             dp[0][j] = dp[0][j - 1] + grid[0][j];
15
16
        for (int i = 1; i < m; i++) {
17
            dp[i][0] = dp[i - 1][0] + grid[i][0];
18
19
        for (int i = 1; i < m; i++) {
20
            for (int j = 1; j < n; j++) {
21
22
            }
23
24
        return dp[m - 1][n - 1];
25
    }
26
27
    int main() {
28
        int m, n;
29
        cin >> m >> n;
30
        vector<vector<int>>> grid(m, vector<int>(n));
31
        for (int i = 0; i < m; i++) {
32
            for (int j = 0; j < n; j++) {
33
                 cin >> grid[i][j];
34
             }
35
        }
36
        int result = minPathSum(grid);
37
        cout << result << endl;</pre>
38
39
        return 0;
40 }
```

- igcup B. dp[i][j] = min(dp[i 1][j], dp[i][j 1]) + grid[i][j];
- \bigcap C. dp[i][j] = min(dp[i 1][j], dp[i][j]) + grid[i][j];
- \bigcap D. dp[i][j] = min(dp[i][j], dp[i][j 1]) + grid[i][j];

第 14 题 给定一个整数数组 nums,找到一个具有最大和的连续子数组(子数组最少包含一个元素),返回其最大和。下面横线处应该填入的是()

```
1
   #include <iostream>
 2
    #include <vector>
 3
    #include <algorithm>
 4
    using namespace std;
 5
 6
    int maxSubArray(vector<int>& nums) {
 7
        int n = nums.size();
 8
        if (n == 0) return 0;
 9
10
        vector<int> dp(n, 0);
11
        dp[0] = nums[0];
12
        int maxSum = dp[0];
13
14
        for (int i = 1; i < n; i++) {
15
```

```
16
             maxSum = max(maxSum, dp[i]);
17
         }
18
19
         return maxSum;
20
21
22
    int main() {
23
         int n;
24
         cin >> n;
25
26
         vector<int> nums(n);
27
         for (int i = 0; i < n; i++) {
28
             cin >> nums[i];
29
30
31
         int result = maxSubArray(nums);
32
         cout << result << endl;</pre>
33
34
         return 0;
35
```

- \bigcap A. dp[i] = max(nums[i+1], dp[i 1] + nums[i]);
- \bigcap B. dp[i] = max(nums[i], dp[i 1] + nums[i]);
- \bigcirc C. dp[i] = max(nums[i], dp[i + 1] + nums[i]);
- \bigcap D. dp[i] = max(nums[i], dp[i 1] + nums[i+1]);
- 第 15 题 在哈希表的实现中,冲突解决是一个重要的问题。以下哪种方法 不是 常见的哈希表冲突解决策略?
- A. 链地址法 (Chaining)
- □ B. 开放地址法 (Open Addressing)
- □ C. 二次哈希法 (Double Hashing)
- □ D. 二分查找法 (Binary Search)

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 在C++语法中,表达式 1e6、1000000 和 10^6 的值是相同的。
- 第2题 在C++语言中,函数调用前必须有函数声明或定义。
- 第3题 快速排序一般是不稳定的。
- 第4题 long long 类型能表达的数都能使用 double 类型精确表达。
- 第5题 使用 math.h 或 cmath 头文件中的函数,表达式 cos(60) 的结果类型为 double、值约为 0.5。
- 第6题 一颗N层的满二叉树,一定有 2^N-1 个结点。
- 第7题 邻接表和邻接矩阵都是图的存储形式。为了操作时间复杂度考虑,同一个图可以同时维护两种存储形式。

第8题 子类对象包含父类的所有成员(包括私有成员)。从父类继承的私有成员也是子类的成员,因此子类可以直接访问。

第9题 动态规划算法通常有递归实现和递推实现。但由于递归调用在运行时会由于层数过多导致程序崩溃,有些动态规划算法只能用递推实现。

第 10 题 按照下面的规则生成一棵二叉树:以一个人为根节点,其父亲为左子节点,母亲为右子节点。对其父亲、母亲分别用同样规则生成左子树和右子树。以此类推,记录30代的直系家谱,则这是一棵满二叉树。

3 编程题(每题 25 分, 共 50 分)

3.1 编程题 1

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

3.1.1 图上移动

3.1.2 题目描述

小 A 有一张包含 n 个结点与 m 条边的无向图,结点以 $1,2,\ldots,n$ 标号。小 A 会从图上选择一个结点作为起点,每一步移动到某个与当前小 A 所在结点相邻的结点。对于每个结点 i ($1 \le i \le n$),小 A 想知道从结点 i 出发恰好移动 $1,2,\ldots,k$ 步之后,小 A 可能位于哪些结点。由于满足条件的结点可能有很多,你只需要求出这些结点的数量。

3.1.3 输入格式

第一行,三个正整数 n, m, k,分别表示无向图的结点数与边数,最多移动的步数。

接下来m行,每行两个正整数 u_i,v_i ,表示图中的一条连接结点 u_i 与 v_i 的无向边。

3.1.4 输出格式

共 n 行,第 i 行($1 \le i \le n$)包含 k 个整数,第 j 个整数($1 \le j \le k$)表示从结点 i 出发恰好移动 j 步之后可能位于的结点数量。

3.1.5 样例

3.1.5.1 输入样例 1

1 | 4 4 3 | 2 | 1 2 | 3 | 4 | 2 3 | 3 | 4 | 2 3 |

3.1.5.2 输出样例 1

1 2 4 4

5 3 4

2 2 4 4

3 3 3 4

4 1 3 3

3.1.6 数据范围

对于 20% 的测试点, 保证 k=1。

对于另外 20% 的测试点、保证 $1 \le n \le 50$, $1 \le m \le 50$ 。

对于所有测试点,保证 $1 \le n \le 500$, $1 \le m \le 500$, $1 \le k \le 20$, $1 \le u_i, v_i \le n$.

3.1.7 参考程序

```
1
   #include <cstdio>
 2
 3
    using namespace std;
 4
 5
    const int K = 25;
 6
    const int N = 505;
 7
    const int E = N \ll 1;
 8
 9
    int n, m, k;
10
    int h[N], to[E], nx[E], et;
11
    int f[K][N][N];
12
13
    void ae(int u, int v) {
14
         et++;
15
         to[et] = v;
16
         nx[et] = h[u];
17
         h[u] = et;
18
    }
19
20
    int main() {
21
         scanf("%d%d%d", &n, &m, &k);
22
         for (int i = 1; i \leftarrow m; i++) {
23
             int u, v;
24
             scanf("%d%d", &u, &v);
25
             ae(u, v);
26
             ae(v, u);
27
28
         for (int i = 1; i <= n; i++)
29
             f[0][i][i] = 1;
30
         for (int t = 1; t <= k; t++)
31
             for (int x = 1; x \leftarrow n; x++)
32
                 for (int y = 1; y \le n; y++)
33
                     if (f[t - 1][x][y])
34
                          for (int i = h[y]; i; i = nx[i])
35
                              f[t][x][to[i]] = 1;
36
         for (int i = 1; i <= n; i++) {
37
             for (int t = 1; t \leftarrow k; t++) {
38
                 int ans = 0;
39
                 for (int j = 1; j <= n; j++)
40
                     ans += f[t][i][j];
41
                 printf("%d%c", ans, " \n"[t == k]);
42
             }
43
         }
44
         return 0;
45
    }
```

3.2 编程题 2

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

3.2.8 等价消除

3.2.9 题目描述

小A有一个仅包含小写英文字母的字符串S。

对于一个字符串,如果能通过每次删去其中两个相同字符的方式,将这个字符串变为空串,那么称这个字符串是可以被等价消除的。

小 A 想知道 S 有多少子串是可以被等价消除的。

一个字符串 S' 是 S 的子串,当且仅当删去 S 的某个可以为空的前缀和某个可以为空的后缀之后,可以得到 S'。

3.2.10 输入格式

第一行,一个正整数 |S|,表示字符串 S 的长度。

第二行,一个仅包含小写英文字母的字符串 S。

3.2.11 输出格式

一行,一个整数,表示答案。

3.2.12 样例

3.2.12.3 输入样例 1

1 7 2 aaaaabb

3.2.12.4 输出样例 1

1 9

3.2.12.5 输入样例 2

1 9

2 babacabab

3.2.12.6 输出样例 2

1 2

3.2.13 数据范围

对于 20% 的测试点,保证 S 中仅包含 a 和 b 两种字符。

对于另外 20% 的测试点,保证 $1 \le |S| \le 2000$ 。

对于所有测试点,保证 $1 \le |S| \le 2 \times 10^5$ 。

3.2.14 参考程序

```
1 #include <cstdio>
 2 #include <map>
 3
4
   using namespace std;
 5
 6
   const int N = 2e5 + 5;
 7
8 int n;
9 char s[N];
10 map <int, int> m;
11
   long long ans;
12
13 | int main() {
14
        scanf("%d", &n);
15
        scanf("%s", s + 1);
16
        int v = 0;
17
        m[v]++;
18
        for (int i = 1; i \leftarrow n; i++) {
19
           v ^= 1 << (s[i] - 'a');
20
           ans += m[v];
21
           m[v]++;
22
        }
23
        printf("%lld\n", ans);
24
        return 0;
25 }
```