

2025 年广西中小学生程序设计挑战赛初赛 进阶组试题

比赛时间：2025 年 4 月 26 日 9:00 ~ 11:00

考生注意事项：

- 试题纸共有 12 页，答题卡共有 1 页，满分 100 分。请在答题卡上作答，写在试题纸上的一律无效。
- 不得使用任何电子设备（如计算器、手机、电子词典等）或查阅任何书籍资料。

一、单项选择题（共 30 小题，每题 1.5 分，共计 45 分；每题有且仅有一个正确选项）

1. 现代计算机产生于抽象的（ ）机。

- A. 图灵 B. 冯诺依曼 C. 晶体管 D. 电子管

2. 下列关于 C++ 语言特性的描述，正确的是（ ）。

- A. C++ 是一种面向对象的编程语言
B. C++ 不支持指针操作
C. C++ 不可以直接操作硬件
D. C++ 没有模板机制

3. 阅读下述代码，说法错误的是（ ）。

```
#define MAX_SIZE 100
int main() {
    const int minSize = 10;
    int values[MAX_SIZE];
    for (int i = minSize; i < MAX_SIZE; i++) {
        values[i] = i;
    }
}
```

- A. MAX_SIZE 是通过宏定义的常量，它在预处理阶段会被替换
B. minSize 是使用 const 定义的常量，其值不可改变
C. values 是数组变量，它的大小由 MAX_SIZE 决定
D. for 循环中的 i 是常量，因为它在循环中有固定的取值范围
4. 若某字符的 ASCII 码用八进制表示是 101，它对应的二进制表示是什么；这个字符是（ ）。
- A. 1000001; A B. 1000010; B C. 1000100; D D. 1001000; H
5. 下列关于算法概念的叙述，错误的是（ ）。
- A. 算法是解决某一特定类型问题的有限运算序列

- B. 算法是指令的有限序列，其中每一条指令表示一个或多个操作
 C. 算法可以用自然语言、流程图、伪代码等多种形式来描述
 D. 一个有效的算法至少要有有一个输入
6. 若要存储一个 0 到 255 之间的整数，满足存储需求且不浪费存储空间的数据类型是 ()。
 A. signed char B. unsigned char C. Short D. int
7. 计算机中用于存储正在运行的程序和数据部件是 ()。
 A. 硬盘 B. 内存 C. 光盘 D. 软盘
8. 下面四个无符号整数中，() 超过了一个字节的表示范围。
 A. $(231)_{10}$ B. $(257)_8$ C. $(102)_{16}$ D. $(111)_2$
9. 下列程序执行后输出的结果是 ()。

```
char str1[10] = "ABCDE", str2[10] = "xyz";
printf("%d", strlen(strcpy(str1, str2)));
```

 A. 9 B. 8 C. 5 D. 3
10. 对于一个边权都为 1 的无向图，下列哪种算法不能直接或间接用于检测连通性问题 ()
 A. bfs 算法进行图的遍历
 B. kruscal 算法求最小生成树
 C. dijkstra 算法求最短路径
 D. Topological Sorting 算法求拓扑排序
11. 设 $int\ m = 8, n = 2$; 则表达式 $m - n++$ 的值是 ()。
 A. 5 B. 6 C. 7 D. 8
12. 在编写程序计算从 n 个不同元素中取出 m 个元素的排列数时，以下哪个公式是正确的程序实现依据 ()。
 A. $A_n^m = \frac{n!}{m!}$
 B. $A_n^m = \frac{n!}{(n-m)!}$
 C. $A_n^m = \frac{(n-m)!}{n!}$
 D. $A_n^m = \frac{m!}{n!}$
13. 若要计算一个数的平方根，在 C++ 中应使用哪个数学库函数 ()。
 A. pow() B. sqrt() C. log() D. sin()
14. 若一个栈的输入序列为 1, 2, 3, 4, 不可能得到的输出序列是 ()。
 A. 4, 3, 2, 1 B. 3, 4, 2, 1 C. 2, 4, 1, 3 D. 2, 3, 4, 1
15. 阅读下列代码，该程序中，输出语句一共执行了 () 次。

```
for(int i = 0, j = 1; i < 100; ++i, ++j, i += j) printf("%d\n", i);
```

 A. 10 B. 11 C. 12 D. 13
16. 已知 $int\ p = 7, q = 3$; 表达式 $p > q ? p : q$ 的值是 ()。
 A. 3 B. 7 C. 10 D. 4

17. 在C++中，下面程序段执行后，程序的输出是（ ）。

```
#include<iostream>
#include<cstdio>
int work(int x, int y)
{
    return (y == 0)?x:work(y, x % y);
}
int main()
{
    printf(“%d”, work(30,42));
    return 0;
}
```

- A. 5 B. 6 C. 7 D. 3

18. 若 $s="2025gxcxsjtzsjz"$ ，其不重复子串个数是（ ）。

- A. 129 B. 240 C. 136 D. 120

19. 在C++中，下面程序段执行后，变量 count 的值是（ ）。

```
int count = 0;
for (int i = 1; i <= 6; i++) {
    for (int j = 1; j <= 6; j++) {
        int num = i * j * 2;
        if (num % 6) {
            count++;
        }
    }
}
```

- A. 4 B. 8 C. 12 D. 16

20. 数组 A 和数组 B 的数据存放情况如下表，则 $A[B[8]*A[B[3]]]$ 的值是（ ）。

| A[1] | A[2] | A[3] | A[4] | A[5] | A[6] | A[7] | A[8] | A[9] | A[10] |
|------|------|------|------|------|------|------|------|------|-------|
| 1 | 7 | 7 | 1 | 3 | 4 | 8 | 2 | 8 | 10 |
| B[1] | B[2] | B[3] | B[4] | B[5] | B[6] | B[7] | B[8] | B[9] | B[10] |
| 9 | 2 | 2 | 1 | 9 | 7 | 4 | 1 | 6 | 0 |

- A. 8 B. 6 C. 4 D. 2

21. 若 p 是大于 3 的质数，则 $p^2 - 1$ 一定能被（ ）整除。

- A. 10 B. 7 C. 16 D. 24

22. 杀毒软件属于（ ）。

- A. 系统软件 B. 应用软件 C. 开发软件 D. 管理软件

23. 以下表达式的值为真的是（ ）。

A. $!(5>3)$ B. $(3==5) \ \&\& \ (2<4)$ C. $(3<5) \ || \ (2>4)$ D. $!(3<=5)$

24. 以下关于流程图的优点, 表述错误的是 ()。

- A. 有助于发现程序设计中的逻辑错误
- B. 可以直接运行实现程序功能
- C. 便于不同人员之间的交流和沟通
- D. 能清晰地展示程序的整体架构

25. 在有向图中, 所有顶点的入度之和与出度之和的关系是 ()。

- A. 入度之和大于出度之和
- B. 入度之和小于出度之和
- C. 入度之和等于出度之和
- D. 无法确定

26. 以下关于文本文件和二进制文件读写的区别, 说法错误的是 ()。

- A. 文本文件读写时, 系统会对数据进行格式转换, 二进制文件不会
- B. 二进制文件读写速度通常比文本文件快
- C. 文本文件只能存储字符数据, 二进制文件只能存储数值数据
- D. 读取文本文件时, `getline()` 函数可用于读取一行数据, 而二进制文件读取通常使用 `read()` 函数

27. 以下关于多层条件语句的说法, 错误的是 ()。

- A. 多层条件语句可以嵌套使用, 以实现复杂的逻辑判断
- B. 嵌套的条件语句层次越多, 代码的可读性和可维护性越好
- C. 每个 `if` 语句都可以有对应的 `else` 语句
- D. 多层条件语句的执行顺序是从上到下, 依次判断每个条件

28. 下面 () 算法的时间复杂度在平均情况是 $O(n \log n)$ 。

- A. 冒泡排序
- B. 插入排序
- C. 快速排序
- D. 选择排序

29. 以下递归函数用于计算斐波那契数列的第 n 项, 代码中空白处应填入 ()。

```
int fibonacci(int n) {  
    if (n == 0) {  
        return 0;  
    } else if (n == 1) {  
        return 1;  
    } else {  
        return _____;  
    }  
}
```

- A. `fibonacci(n)`
- B. `fibonacci(n - 1)`
- C. `fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2)`
- D. `fibonacci(n - 2)`

30. 任何一个无向连通图的最小生成树 ()。

- A. 有且仅有一棵
- B. 有一棵或多棵
- C. 一定有多棵
- D. 可能不存在

二、判断题（共 10 题，每题 1.5 分，共计 15 分；正确选 A，错误选 B）

31. IPv4 地址由 32 位二进制数组成，通常用点分十进制表示法来书写。（ ）
32. 若 $x = 5$, $y = 3$, $z = 7$, 表达式 $(x > y \ \&\& \ y < z) \ || \ (x < z \ \&\& \ !(y > z))$ 的值为真。（ ）
33. 局部变量的作用域是整个程序，在程序的任何地方都可以访问。（ ）
34. 在 C++ 的 STL 中，min 函数只能用于比较两个整数的大小。（ ）
35. 在 C++ 中，if 语句后面的条件表达式必须用括号括起来。（ ）
36. 显式类型转换也被称为强制类型转换，它可以将任何类型转换为其他类型。（ ）
37. 1KB（千字节）等于 1000 字节。（ ）
38. 简单无向图的顶点度数之和等于边数的两倍。（ ）
39. 若完成一件事需要分成 n 个步骤，做第 1 步有 m_1 种不同的方法，做第 2 步有 m_2 种不同的方法，……，做第 n 步有 m_n 种不同的方法，那么完成这件事共有 $N = m_1 \times m_2 \times \dots \times m_n$ 种不同的方法。（ ）
40. 汉诺塔问题只能用递归算法解决，不能用其他方法实现。（ ）

三、阅读程序（两小题，共 10 空，每空 2 分，共计 20 分；每空有且仅有一个正确选项）

(1)

```
01 #include <iostream>
02 #include<cstdio>
03 using namespace std;
04 int main() {
05     int k, n;
06     scanf("%d %d", &k, &n);
07     int nums[100];
08     for(int i = 0; i < n; ++i)
09     {
10         scanf("%d", &nums[i]);
11     }
12     int left = 0;
13     int sum = 0;
14     int minLength = n + 1;
15     for(int right = 0; right < n; ++right)
16     {
17         sum += nums[right];
18         while(left <= right && sum >= k)
19         {
20             if(minLength > right - left + 1)
```

```

21     {
22         minLength = right - left + 1;
23     }
24     sum -= nums[left];
25     left += 1;
26 }
27 }
28 if(minLength == n + 1)
29 {
30     printf("%d", 0);
31 }
32 else
33 {
34     printf("%d", minLength);
35 }
36 return 0;
37 }

```

41. 将第 28 行改为 `if(minLength > n)`, 程序输出结果 ()。
- A. 会改变 B. 不会改变
42. 上述代码所用的算法思想为 ()。
- A. 倍增法 B. 贪心法 C. 尺取法 D. 动态规划
43. 若输入 10 6 3 2 6 2 1 3, 该程序的输出为 ()。
- A. 5 B. 4 C. 3 D. 2
44. 若输入 20 25 7 2 1 2 3 2 4 5 1 2 3 4 2 1 4 5 6 2 1 2 3 2 1 5 2, 该程序的输出为 ()。
- A. 5 B. 6 C. 7 D. 8
45. 该程序的时间复杂度为 ()。
- A. $O(n)$ B. $O(n \log n)$ C. $O(n^2)$ D. $O(n^3)$

(2)

```

01 #include <bits/stdc++.h>
02 int interpolationSearch(const std::vector<int> &arr, int target) {
03     int low = 0;
04     int high = arr.size() - 1;
05     while (low <= high && target >= arr[low] && target <= arr[high]) {
06         if (low == high) {
07             if (arr[low] == target)

```

```

08         return low;
09     return -1;
10 }
11 int pos = low + (((target - arr[low]) * (high - low)) / (arr[high] - arr[low]));
12 if (arr[pos] == target)
13     return pos;
14 if (arr[pos] < target)
15     low = pos + 1;
16 else
17     high = pos - 1;
18 }
19 return -1;
20 }
21 int main() {
22     std::vector<int> arr = {10, 12, 13, 16, 18, 19, 20, 21, 22, 23, 24, 33, 35, 42, 47};
23     int target = 18;
24     int result = interpolationSearch(arr, target);
25     if (result != -1)
26         std::cout << "Element found at index " << result << std::endl;
27     else
28         std::cout << "Element not found in the array." << std::endl;
29     return 0;
30 }

```

46. 插值查找算法适用于以下哪种情况 ()。
- 无序数组
 - 有序数组且元素分布均匀
 - 有序数组但元素分布不均匀
 - 任何数组
47. 在 interpolationSearch 函数中, pos 变量的作用是什么 ()。
- 记录查找范围的起始位置
 - 记录查找范围的结束位置
 - 计算并记录本次查找的中间位置
 - 记录目标元素的位置
48. 若 arr 数组为 {2, 4, 6, 8, 10, 12, 14}, 目标值 target 为 8, 在第一次计算 pos 时(即初始 low=0, high=6), pos 的值是 ()。
- A. 2
 - B. 3
 - C. 4
 - D. 5

49. 插值查找算法在最坏情况下的时间复杂度是 ()。

- A. $O(1)$ B. $O(\log \log n)$ C. $O(\log n)$ D. $O(n)$

50. 在 interpolationSearch 函数中, 当 $arr[pos] < target$ 时, 执行 $low = pos + 1$, 这一步的目的是 ()。

- A. 扩大查找范围到整个数组
B. 缩小查找范围到 pos 之后的部分
C. 缩小查找范围到 pos 之前的部分
D. 重新开始查找

四、完善程序 (两小题, 共 10 空, 每空 2 分, 共计 20 分; 每题有且仅有一个正确选项)

(1)

给定一个无向图, 判断是否连通, 是否有回路。

输入: 第一行两个整数 n, m , 分别表示顶点数和边数。顶点编号从 0 到 $n-1$ ($1 \leq n \leq 110, 1 \leq m \leq 10000$)

接下来 m 行, 每行两个整数 u 和 v , 表示顶点 u 和顶点 v 之间有边。

输出:

-如果图是连通的, 则在第一行输出 “connected:yes”, 否则输出 “connected:no”

-如果图中有回路, 则在第二行输出 “loop:yes”, 否则输出 “loop:no”。

```
01 #include <iostream>
02 #include <cstdio>
03 #define maxN 120
04 using namespace std;
05 int G[maxN][maxN], n, m, visited[maxN];
06 int total = 0;
07 void dfsConnection(int v) {
08     visited[v] = 1;
09     total += 1;
10     int u;
11     for(u = 0; u < n; ++u)
12     {
13         if (G[v][u] && !visited[u])
14             dfsConnection(u);
15     }
16 }
17 int dfsLoop(int v, int x) //深度优先遍历图寻找环, x 是深度优先搜索树上 v 的父结点
18 {
19     visited[v] = 1;
20     int u;
```

```

21  for(u = 0;u < n; ++u)
22  {
23      if ( G[v][u] )
24      {
25          if (!visited[u]) {
26              if ( ① ) return 1;
27              }
28          else
29              if ( ② ) return 1;
30      }
31  }
32  return 0;
33 }
34 int main()
35 {
36     scanf("%d%d",&n,&m);
37     int i;
38     memset(G,0,sizeof(G));
39     memset(visited,0,sizeof(visited));
40     for(i = 0; i < m; ++i)
41     {
42         int a,b;
43         scanf("%d%d",&a,&b);
44         G[a][b] = G[b][a] = 1;
45     }
46     total = 0;
47     dfsConnection(0);
48     if( ③ )
49         printf("connected:yes\n");
50     else
51         printf("connected:no\n");
52     memset(visited,0,sizeof(visited));
53     int loopFound = 0;
54     for(i=0;i<n;++i)
55         if ( ④ )
56             if ( ⑤ )
57             {

```

```

58     loopFound = 1;
59     break;
60 }
61 if (loopFound)
62     printf("loop:yes\n");
63 else
64     printf("loop:no\n");
65 return 0;
66 }

```

51. ① 处的代码为 ()

- A. dfsLoop(u, v) B. dfsLoop(u, -1) C. !dfsLoop(u, v) D. !dfsLoop(u, -1)

52. ② 处的代码为 ()

- A. !visited[x] B. visited[x] C. u == x D. u != x

53. ③ 处的代码为 ()

- A. total <= n B. total <= n - 1 C. total == n D. total == n - 1

54. ④ 处的代码为 ()

- A. visited[i] B. !visited[i] C. visited[i+1] D. !visited[i+1]

55. ⑤ 处的代码为 ()

- A. dfsLoop(i, 0) B. dfsLoop(i, -1) C. dfsLoop(0, -1) D. dfsLoop(0, 0)

(2)

明天就是劳动节了，电脑组的小杨在忙碌的课业之余，满心想着要给辛苦工作的父母送份贴心的礼物，以表感恩之情。听说在某个神奇商店上有卖云朵的，这可把小杨吸引住了，决定前往一探究竟，看看这种神奇的商品。这个店里有 n 朵云，云朵已经被老板编号为 $1, 2, 3, \dots, n$ ，并且每朵云都有一个价值。然而，商店的老板是个很古怪的人，他规定一些云朵要搭配起来才出售，也就是说买一朵云的话，与之有搭配关系的云都得一并购买。这种搭配是具有传递性的，即若 A 要搭配 B 出售，那么 B 也要搭配 A 出售。小杨觉得这礼物实在新奇，可自己手头的钱有限，因此一心想用现有的钱买到价值总和尽量高的云朵组合，给父母送上一份独特又珍贵的礼物。

输入：

第一行输入三个整数， n, m, w ，表示有 n 朵云， m 个搭配和你现有的钱的数目。

第二行至 $n+1$ 行，每行有两个整数， c_i, d_i ，表示第 i 朵云的价钱和价值。

第 $n+2$ 至 $n+1+m$ 行，每行有两个整数 u_i, v_i 。表示买第 u_i 朵云就必须买第 v_i 朵云，同理，如果买第 v_i 朵就必须买第 u_i 朵。

输出：

一行，表示可以获得的最大价值。

程序如下：

```

01 #include<bits/stdc++.h>
02 #define N 10005
03 int n, m, wn;
04 int fa[N], c[N], d[N];
05 int v[N], w[N], an, dp[N];
06 int find(int x) {
07     return fa[x] == x ? x : (fa[x] = find(fa[x]));
08 }
09 void merge(int i, int j) {
10     int x = find(i), y = find(j);
11     if (x != y) {
12         fa[x] = y;
13         ①
14         d[y] += d[x];
15     }
16 }
17 int main() {
18     int f, t;
19     std::cin >> n >> m >> wn;
20     for (int i = 1; i <= n; ++i) fa[i] = i;
21     for (int i = 1; i <= n; ++i)
22         std::cin >> c[i] >> d[i];
23     for (int i = 1; i <= m; ++i) {
24         std::cin >> f >> t;
25         ②
26     }
27     for (int i = 1; i <= n; ++i) {
28         if (fa[i] == i) {
29             v[++an] = d[i];
30             ③
31         }
32     }
33     for (int i = 1; i <= an; ++i)
34         for (int j = wn; j >= w[i]; --j)
35             dp[j] = std::max(④, dp[j - w[i]] + v[i]);
36     std::cout << ⑤;
37     return 0;

```

56. ① 处应该填 ()。

- A. `c[y] -= c[x];`
- B. `c[y] += c[x];`
- C. `d[x] -= d[y];`
- D. `d[x] += d[y];`

57. ② 处应该填 ()。

- A. `merge(f, i);`
- B. `merge(i, t);`
- C. `merge(t, an);`
- D. `merge(f, t);`

58. ③ 处应该填 ()。

- A. `fa[an] = c[i];`
- B. `d[an] = c[i];`
- C. `w[an] = c[i];`
- D. `dp[an] = c[i];`

59. ④ 处应该填 ()。

- A. `dp[i]`
- B. `dp[j]`
- C. `dp[w[i]]`
- D. `dp[j - w[i]]`

60. ⑤ 处应该填 ()。

- A. `dp[0]`
- B. `dp[1]`
- C. `dp[an]`
- D. `dp[wn]`