

GESP CCF编程能力等级认证

Grade Examination of Software Programming

C++ 六级

2023年12月

单选题(每题2分,共30分) 1

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

- 第1题 关于C++类和对象的说法,错误的是(
- □ A. 在C++中, 一切皆对象, 即便是字面量如整数5等也是对象
- □ B. 在C++中,可以自定义新的类,并实例化为新的对象
- □ C. 在C++中,内置函数和自定义函数,都是类或者对象
- □ D. 在C++中,可以在自定义函数中嵌套定义新的函数
- 第2题 有关下面C++代码的说法,错误的是(

```
3 class Rectangle
4 ₽ {
5
   private:
        class Point
6
7 🛱
8
        public:
9
            double x;
LØ
            double y;
        Point a, b, c, d;
L2
L3
        double length;
        double width;
L5 public:
```

- □ A. C++中类内部可以嵌套定义类
- □ B. 在类中定义的类被称为内部类, 定义类的类被称为外部类
- □ C. 内部类可以随便访问,不需要通过外部类来访问
- D. 代码中 Point 被称为内部类,可以通过外部类 Rectangle 来访问, Rectangle::Point
- 第3题 有关下面C++代码的说法,正确的是()。

```
2 using namespace std;
3 class newClass
4 ₽ {
      public:
5
6
      static int objCounter;
7
8 <sup>[</sup> };
9
  int newClass::objCounter=2;
10 int main()
11 🛭 {
      newClass classA;
12
13
      newClass classB;
14
      cout<<newClass::objCounter<<endl;</pre>
15
      cout<<classB.objCounter<<endl;</pre>
16 <sup>L</sup> }
□ A. 第14行代码错误,第15行正确
□ B. 第15行代码错误,第14行代码正确
□ C. 第14、15两行代码都正确
□ D. 第6行代码可修改为 objCounter += 1
第4题 有关下面C++代码的说法,错误的是(
4
      char data;
      BiNode* lchid,*rchid;
5
6 L };
7 class BiTree {
      BiNode* Creat();
9
10
      void Release(BiNode* bt);
11
      BiNode* root;
12 public:
13 👨
      BiTree() {
          root = Creat();
14
15 L
16 □
      ~BiTree() {
17
          Release(root);
□ A. 上列C++代码适用于构造各种二叉树
□ B. 代码 struct BiNode 用于构造二叉树的节点
□ C.代码 BiTree(){root=Creat();} 用于构造二叉树
□ D. 析构函数不可以省略
第5题 基于第4题的定义,有关下面C++代码的说法正确的是()。
2 poid Order(BiNode* bt) {
3
      if (bt == nullptr)
4
          return;
5 🛱
6
          cout << bt->data;
7
          Order(bt->lchid);
8
          Order(bt->rchid);
9
L0 <sup>L</sup> }
□ A. 代码中 Order() 函数是中序遍历二叉树的方法
□ B. 代码中 Order() 先访问根节点, 然后对左子树进行前序遍历, 再对右子树前序遍历
 □ C. 代码中 0rder( ) 先访问中序遍历左子树,然后访问根节点,最后则是中序遍历右子树
```

□ D. 代码中 Order() 先后序遍历左子树,然后后序遍历右子树,最后访问根节点 第6题 有关下面C++代码的说法正确的是()。 1 ☐ typedef struct LinkList { 3 int data; 4 5 LinkList* next; 6 7 LinkList* prev; 8 9 }LinkList,LinkNode; 10 bool ListInit(LinkList* &L) { 11 12 L = new LinkNode; 13 if (!L)return false; 14 15 L->next = NULL; 16 L->prev = NULL; 17 L->data = -1; 18 19 return true; 20 L } □ A. 上述代码构成单向链表 □ B. 上述代码构成双向链表 □ C. 上述代码构成循环链表 □ D. 上述代码构成指针链表 第7题 对 hello world 使用霍夫曼编码(Huffman Coding),最少bit(比特)为()。 **□ B.** 32 ☐ **C.** 64 **□ D.** 88 第8题 下面的 fiboA() 和 fiboB() 两个函数分别实现斐波那契数列,该数列第1、第2项值为1,其余各项分别

为前两项之和。下面有关说法错误的是()。

```
int fiboA(int n)
3
4 🖵 {
5
          if(n==0)
6
              return 1;
7
          if(n==1)
8
              return 1;
9
          else
10 🖳
11
              return fiboA(n-1)+fiboA(n-2);
12
13
     int fiboB(int n)
14
15 🖯 {
16 🖨
          if( (n==0) || (n==1) ){
17
              fiboB[n]=n;
18
              return n;
19
20
          else{
              if(fiboB[n] == 0){
21
                   fiboB[n]=FiboB(n-1)+FiboB(n-2);
22
23
24
              return fiboB[n];
25
26
```

- ☐ A. fiboA() 采用递归方式实现斐波那契数列
- □ B. fiboB() 采用动态规划算法实现斐波那契数列
- □ C. 当N值较大时, fiboA() 存在大量重复计算
- D. 由于 fiboA() 代码较短, 其执行效率较高
- 第9题 有关下面C++代码不正确的说法是()。

```
int Depth(BiTree T)

if (T == NULL)
{
    return 0;
}
else
{
    int m = Depth(T->lchild);
    int n = Depth(T->rchild);
    if (m > n)
    {
        return m + 1;
    }
    else
    {
        return n + 1;
    }
}
```

- □ A. 该代码可用于求解二叉树的深度
- □ B. 代码中函数 Depth() 的参数 T 表示根节点, 非根节点不可以作为参数
- C.代码中函数 Depth() 采用了递归方法
- D.代码中函数 Depth() 可用于求解各种形式的二叉树深度,要求该二叉树节点至少有 left 和 right 属性

第10题 下面有关树的存储、错误的是().
□ A. 完全二叉树可以用 list 存储
□ B. 一般二叉树都可以用 list 存储, 空子树位置可以用 None 表示
□ C.满二叉树可以用 list 存储
□ D. 树数据结构,都可以用 list 存储
第11题 构造二叉树 [1,2,3,null,4] ()。
A. 1(2()(4))(3)
□ B. 1(2(3)())(4)
\Box C. $(1,2(3),(4))$
\Box D. $(1,(2)(3),(4))$
第12题 下面有关布尔类型的函数的说法,正确的是()。
□ A. bool 类型函数只能返回0或者1两种值
□ B. bool 类型函数可以返回任何整数值
□ C. bool 类型函数必须有参数传递
D. bool 类型函数没有返回值
第13题 通讯卫星在通信网络系统中主要起到()的作用。
□ A. 信息过滤
□ B. 信号中继
□ C. 避免攻击
□ D. 数据加密
第 14 题 小杨想编写一个判断任意输入的整数N是否为素数的程序,下面哪个方法不合适? ()
□ A. 埃氏筛法
□ B. 线性筛法
□ C. 二分答案
□ D. 枚举法
第 15 题 内排序有不同的类别,下面哪种排序算法和冒泡排序是同一类? ()
□ A. 希尔排序
□ B. 快速排序
□ C. 堆排序
□ D. 插入排序

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
 \sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sq}\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sqrt{\sq}\sqrt{\sqrt{\sq}\sq\sint{\sq}\sqrt{\sqrt{\sq}\sqrt{\sqrt{\sq}\sqrt{\sqrt{\sq}\sign

第1题 在面向对象中,方法在C++的class中表现为class内定义的函数。()

第2题 C++类的定义中,可以没有构造函数,会给出默认的构造函数()

第3题 如果某个C++对象(object)支持下标运算符(方括号运算符),则该对象在所对应class中以成员函数的形式进行了重载。()

第4题 深度优先搜索(DFS,Depth First Search的简写)属于图算法,其过程是对每一个可能的分支路径深入到不能再深入为止,而且每个节点只能访问一次。()

第5题 哈夫曼编码(Huffman Coding)具有唯一性,因此有确定的压缩率。()

第 6 题 在下面C++代码中,由于删除了变量 ptr , 因此 ptr 所对应的数据也随之删除,故第8行代码被执行时, 将报错。()

```
int * ptr=new int(10);
cout<<*ptr<<endl;
delete ptr;
cout<<*ptr<<endl;</pre>
```

第7题 二叉搜索树查找的平均时间复杂度为 $O(\log N)$ 。()

第8题 二叉搜索树可以是空树(没有任何节点)或者单节点树(只有一个节点),或者多节点。如果是多节点,则左节点的值小于父节点的值,右节点的值大于父节点的值,由此推理,右节点树的值都大于根节点的值,左节点树的值都小于根节点的值。()

第 9 题 小杨想写一个程序来算出正整数N有多少个因数,经过思考他写出了一个重复没有超过N/2次的循环就能够算出来了。()

第10题 同样的整数序列分别保存在单链表和双向链中,这两种链表上的简单冒泡排序的复杂度相同。()

3 编程题 (每题 25 分, 共 50 分)

3.1 编程题 1

• 试题名称: 闯关游戏

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 128.0 MB

3.1.1 问题描述

你来到了一个闯关游戏。

这个游戏总共有 N 关,每关都有 M 个通道,你需要选择一个通道并通往后续关卡。其中,第 i 个通道可以让你前进 a_i 关,也就是说,如果你现在在第 x 关,那么选择第 i 个通道后,你将直接来到第 $x+a_i$ 关(特别地,如果 $x+a_i \geq N$,那么你就通关了)。此外,当你顺利离开第 s 关时,你还将获得 b_s 分。

游戏开始时, 你在第0关。请问, 你通关时最多能获得多少总分?

3.1.2 输入描述

第一行两个整数 N, M,分别表示关卡数量和每关的通道数量。

接下来一行 M 个用单个空格隔开的整数 $a_0, a_1, \ldots, a_{M-1}$ 。 保证 $1 \le a_i \le N$ 。

接下来一行 N 个用单个空格隔开的整数 $b_0, b_1, \ldots, b_{N-1}$ 。保证 $|b_i| \leq 10^5$ 。

3.1.3 输出描述

一行一个整数,表示你通关时最多能够获得的分数。

3.1.4 特别提醒

在常规程序中,输入、输出时提供提示是好习惯。但在本场考试中,由于系统限定,请不要在输入、输出中附带任何提示信息。

3.1.5 样例输入1

```
1 | 6 2
2 | 2 3
3 | 1 0 30 100 30 30
```

3.1.6 样例输出1

1 131

3.1.7 样例解释 1

你可以在第 0 关选择第 1 个通道,获得 1 分并来到第 3 关;随后再选择第 0 个通道,获得 100 分并来到第 5 关;最后任选一个通道,都可以获得 30 分并通关。如此,总得分为 1+100+30=131。

3.1.8 样例输入2

```
1 | 6 2 2 2 3 3 1 0 30 100 30 -1
```

3.1.9 样例输出 2

1 101

3.1.10 样例解释 2

请注意,一些关卡的得分可能是负数。

3.1.11 数据规模

对于20%的测试点,保证 M=1。

对于40%的测试点,保证 $N \leq 20$; 保证 $M \leq 2$ 。

对于所有测试点,保证 $N \le 10^4$;保证 $M \le 100$ 。

3.1.12 参考程序

```
1 #include <cstdio>
 2 #include <cstdlib>
   #include <cstring>
 4 #include <algorithm>
 5
   #include <string>
 6
    #include <map>
 7
    #include <iostream>
 8
   #include <cmath>
 9
    using namespace std;
10
    const int N = 10005;
11
   const int M = 105;
12
   const int inf = 0x3f3f3f3f;
13
    int a[M], b[N], f[N];
14
    int main() {
15
        // freopen("data/1.in", "r", stdin);
16
        int n, m;
17
        scanf("%d%d", &n, &m);
18
        for (int i = 1; i <= m; i ++)
19
            scanf("%d", &a[i]);
20
        for (int i = 0; i < n; i ++)
21
            scanf("%d", &b[i]);
22
23
        memset(f, -0x3f, sizeof(f));
24
        f[0] = 0;
25
        for (int i = 1; i < n; i ++)
26
            for (int j = 1; j <= m; j ++)
27
                if (i - a[j] >= 0)
28
                     f[i] = max(f[i], f[i - a[j]] + b[i - a[j]]);
29
30
        int ans = -inf;
31
        for (int i = 0; i < n; i ++)
32
             for (int j = 1; j \leftarrow m; j \leftrightarrow ++)
33
                 if (i + a[j] >= n) {
34
                     ans = max(ans, f[i] + b[i]);
35
                     break ;
36
                 }
37
38
        cout << ans << endl;</pre>
39
        return 0;
40 }
```

3.2 编程题 2

• 试题名称: 工作沟通

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 128.0 MB

3.2.1 问题描述

某公司有N名员工,编号从0至N-1。其中,除了0号员工是老板,其余每名员工都有一个直接领导。我们假设编号为i的员工的直接领导是 f_i 。

该公司有严格的管理制度,每位员工只能受到本人或本人直接领导或间接领导的管理。具体来说,规定员工 x 可以管理员工 y,当且仅当 x=y,或 $x=f_y$,或 x 可以管理 f_y 。特别地,0 号员工老板只能自我管理,无法由其他任何员工管理。

现在,有一些同事要开展合作,他们希望找到一位同事来主持这场合作,这位同事必须能够管理参与合作的所有同事。如果有多名满足这一条件的员工,他们希望找到编号最大的员工。你能帮帮他们吗?

3.2.2 输入描述

第一行一个整数 N,表示员工的数量。

第二行 N-1 个用空格隔开的正整数,依次为 $f_1, f_2, \ldots, f_{N-1}$ 。

第三行一个整数 Q,表示共有 Q 场合作需要安排。

接下来 Q 行,每行描述一场合作: 开头是一个整数 m $(2 \le m \le N)$,表示参与本次合作的员工数量;接着是 m 个整数,依次表示参与本次合作的员工编号(保证编号合法且不重复)。

保证公司结构合法,即不存在任意一名员工,其本人是自己的直接或间接领导。

3.2.3 输出描述

输出 Q 行,每行一个整数,依次为每场合作的主持人选。

3.2.4 特别提醒

在常规程序中,输入、输出时提供提示是好习惯。但在本场考试中,由于系统限定,请不要在输入、输出中附带任何提示信息。

3.2.5 样例输入1

```
      1
      5

      2
      0
      0
      2
      2

      3
      3

      4
      2
      3
      4

      5
      3
      2
      3
      4

      6
      2
      1
      4
```

3.2.6 样例输出1

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

3.2.7 样例解释 1

对于第一场合作,员工3,4有共同领导2,可以主持合作。

对于第二场合作,员工2本人即可以管理所有参与者。

对于第三场合作,只有0号老板才能管理所有员工。

3.2.8 样例输入2

```
      1
      7

      2
      0
      1
      0
      2
      1
      2

      3
      5

      4
      2
      4
      6
      5
      2
      4
      5
      6
      3
      4
      5
      6
      7
      4
      2
      4
      5
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      5
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      5
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      5
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      5
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      6
      8
      2
      3
      4
      4
      6
      8
      6
      8
      2
      3</
```

3.2.9 样例输出 2

```
      1
      2

      2
      1

      3
      1

      4
      1

      5
      0
```

3.2.10 数据规模

对于50%的测试点,保证 $N \leq 50$ 。

对于所有测试点、保证 $3 \le N \le 300$; $Q \le 100$ 。

3.2.11 参考程序

```
1 #include <cstdio>
 2 #include <cstdlib>
 3 #include <cstring>
4 #include <algorithm>
 5 #include <string>
 6 #include <map>
7 #include <iostream>
8 #include <cmath>
9 #include <vector>
10 using namespace std;
11 const int N = 305;
12 int fa[N], dep[N];
13 bool vis[N];
14 vector<int> ch[N];
15 int getdep(int x) {
16
        return x == 0 ? 0 : getdep(fa[x]) + 1;
17 }
18 void dfs(int x) {
19
        vis[x] = 1;
20
        for (int y : ch[x])
21
           dfs(y);
22 }
23 bool check(int x, int n, const vector<int> &vec) {
24
        for(int i = 0; i <= n; i ++)
25
           vis[i] = 0;
26
        dfs(x);
       for (int y : vec)
27
28
           if(! vis[y])
29
                return 0;
```

```
30
        return 1;
31
    }
32
    int main() {
33
        // freopen("data/1.in", "r", stdin);
34
        // freopen("tmp.txt", "w", stdout);
35
        int n;
36
        scanf("%d", &n);
37
        for(int i = 1; i < n; i ++) {
38
             scanf("%d", &fa[i]);
39
             ch[fa[i]].push_back(i);
40
        }
41
        for(int i = 1; i < n; i ++)
42
             dep[i] = getdep(i);
43
44
        int q;
45
        scanf("%d", &q);
46
        while(q --) {
47
             int m, mnd = n + 1;
48
             scanf("%d", &m);
49
             vector<int> vec(m);
50
             for(int i = 0; i < m; i ++) {
51
                 scanf("%d", &vec[i]);
52
                 mnd = min(mnd, dep[vec[i]]);
53
             }
54
             for (int i = n - 1; i >= 0; i --)
55
                 if (dep[i] \leftarrow mnd && check(i, n, vec)) {
56
                     printf("%d\n", i);
57
                     break;
58
                 }
59
        }
60
        return 0;
61 | }
```