

GESP CCF编程能力等级认证

Grade Examination of Software Programming

\mathbb{C} ++

2024年06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 B D A D D A A C D B C A B B \mathbf{C}

第1题 下列C++代码的输出结果是()。

```
1 #include <iostream>
  #include <cmath>
3 using namespace std;
  int main() {
5
       cout << sin(3.1415926 / 2);</pre>
6
       return 0;
7
  }
```

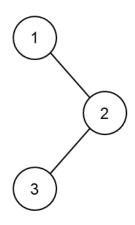
□ A. 0

□ B. 1

☐ C. 0.5

D. 0.7071

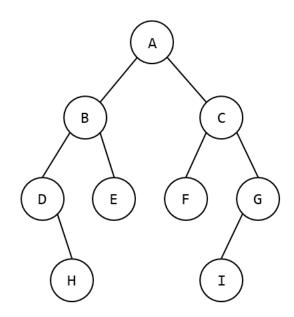
第2题 对于如下图的二叉树,说法正确的是()。



- □ A. 先序遍历是 132。
- □ B. 中序遍历是 123。
- □ C. 后序遍历是 312。
- □ D. 先序遍历和后序遍历正好是相反的。

第6题 对于如下二叉树,下面访问顺序说法错误的是()。

□ **D.** 二叉树的后序遍历也是广度优先搜索的一种。



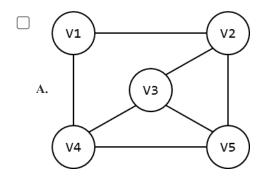
☐ A. HDEBFIGCA不是它的后序遍历序列
☐ B. ABCDEFGHI是它的广度优先遍历序列
□ C. ABDHECFGI是它的深度优先遍历序列
□ D. ABDHECFGI是它的先序遍历序列

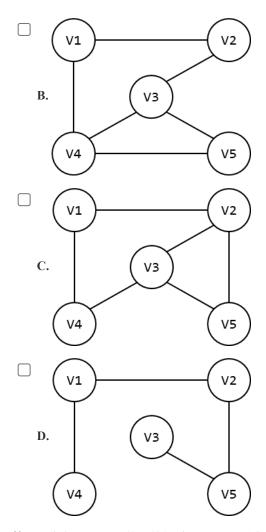
第7题 以下哪个方案不能合理解决或缓解哈希表冲突()。

□ A. 丢弃发生冲突的新元素。
□ B. 在每个哈希表项处,使用不同的哈希函数再建立一个哈希表,管理该表项的冲突元素。
□ C. 在每个哈希表项处,建立二叉排序树,管理该表项的冲突元素。
□ D. 使用不同的哈希函数建立额外的哈希表,用来管理所有发生冲突的元素。
第8题 在C++中,关于运算符&,下面说法正确的是()。
□ A. 2 & 3 的结果是 true
□ B. 011 & 111 的结果是 3
□ C. 3 & 6 的结果是 2
□ D. 110 & 101 的结果是 4
第9题 下面关于图的说法正确的是()。
□ A. 在无向图中,环是指至少包含三个不同顶点,并且第一个顶点和最后一个顶点是相同的路径。
□ B. 在有向图中,环是指一个顶点经过至少另一个顶点到自身的路径。
□ C. 在有向图中,如果任意两个顶点之间都存在一条边,则这个图一定是强连通图。
□ D. 在有向图中,所有顶点的入度和出度的总和就是图的边数的两倍。
第10题 图的存储和遍历算法,下面说法错误的是()。
□ A. 图的深度优先搜索和广度优先搜索对有向图和无向图都适用。
□ B. 图的深度优先搜索和二叉树的先序遍历道理是不一样的。
□ C. 图的深度优先搜索需要借助栈来完成。
\square D. 邻接表中,顶点 v_i 对应链表中的边结点数目正好是顶点 v_i 的度。

第11题 如下图所示的邻接表结构,表示的是下列哪个选项中的图?

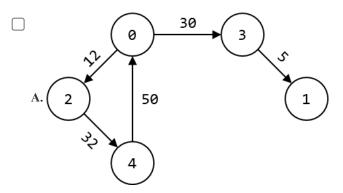
0	V1	3	1	^	
1	V2	4	2	0	^
2	V3	4	3	1	^
3	V4	2	0	^	
4	V5	2	1	^	

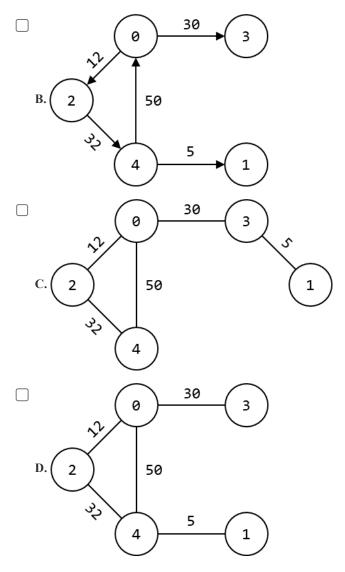




第12题 如下图所示的邻接矩阵(inf表示无穷大),表示的是下列哪个选项中的图?

	0	1	2	3	4
0	inf	inf	12	30	inf
1	inf	inf	inf	inf	inf
2	inf	inf	inf	inf	32
3	inf	5	inf	inf	inf
4	50	inf	inf	inf	inf





第13题 下面程序的输出为()。

```
1
    #include <iostream>
 2
    using namespace std;
 3
    int fib(int n) {
 4
        if (n <= 1)
 5
             return n;
 6
        return fib(n - 1) + fib(n - 2);
 7
 8
    int main() {
 9
         cout << fib(6) << endl;</pre>
10
        return 0;
11
   }
```

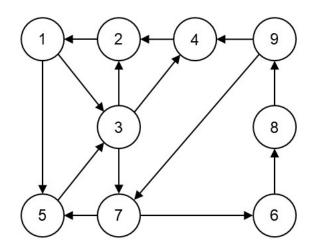
- ☐ A. 5
- B. 8
- ☐ **C.** 13
- □ D. 无法正常结束。

第14题 下面 count_triple 函数的时间复杂度为()。

```
1
    int count_triple(int n) {
 2
        int cnt = 0;
 3
        for (int a = 1; a <= n; a++)
 4
            for (int b = a; a + b <= n; b++) {
 5
                int c = sqrt(a * a + b * b);
 6
                if (a + b + c > n)
 7
                    break;
 8
                if (a * a + b * b == c * c)
 9
                    cnt++;
10
            }
11
        return cnt;
12
   }
```

- \bigcap A. O(n)
- \bigcap **B.** $O(n^2)$
- \bigcap C. $O(n^3)$
- \square **D.** $O(n^4)$

第15题 下列选项中,哪个可能是下图的深度优先遍历序列()。



- **A.** 1, 3, 7, 5, 4, 2, 6, 8, 9
- **B.** 9, 4, 2, 1, 3, 5, 7, 6, 8
- **C.** 1, 3, 4, 2, 7, 6, 8, 9, 5
- **D.** 9, 7, 6, 8, 4, 2, 1, 5, 3

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	×		×		×	×	×			$\sqrt{}$

第1题 C++语言中,表达式 6 & 5 的结果类型为 int、值为 1。

第2题 冒泡排序是稳定的排序算法。

第3 题 唯一分解定理(算术基本定理)指出,每个大于1的自然数都可以唯一地分解成若干个素数的乘积。因此,我们可以很容易的对给定的自然数 n 进行质因数分解,时间复杂度仅为 $O(\log(n))$ 。

第4题 C++语言中,可以为同一个类定义多个构造函数。

第5题 使用 math.h 或 cmath 头文件中的对数函数,表达式 log(128) 的结果类型为 double、值约为 7.0。

第6题 一颗 N 层的二叉树,至少有 2^{N-1} 个节点。

第7题 非连通图不能使用广度优先搜索算法进行遍历。

第8题 现使用有 N 个表项的哈希表,从 M 个元素中进行查找。该哈希表为解决哈希函数冲突,为每个表项处建立单链表存储冲突元素。其查找操作的最坏情况时间复杂度为O(M)。

第9题 动态规划有递推实现和递归实现,对于很多问题,通过记录子问题的解,两种实现的时间复杂度是相同的。

第 10 题 泛洪算法的递归方法容易造成溢出,因此大的二维地图算法中,一般不用递归方法。

3 编程题 (每题 25 分, 共 50 分)

3.1 编程题 1

• 试题名称: 黑白翻转

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

3.1.1 题面描述

小杨有一棵包含n个节点的树,这棵树上的任意一个节点要么是白色,要么是黑色。小杨认为一棵树是美丽树当且仅当在删除所有白色节点之后,剩余节点仍然组成一棵树。

小杨每次操作可以选择一个白色节点将它的颜色变为黑色,他想知道自己最少要执行多少次操作可以使得这棵树变为美丽树。

3.1.2 输入格式

第一行包含一个正整数 n,代表树的节点数。

第二行包含 n 个非负整数 a_1, a_2, \ldots, a_n , 其中如果 $a_i = 0$, 则节点 i 的颜色为白色, 否则为黑色。

之后 n-1 行,每行包含两个正整数 x_i, y_i ,代表存在一条连接节点 x_i 和 y_i 的边。

3.1.3 输出格式

输出一个整数,代表最少执行的操作次数。

3.1.4 样例1

```
1 | 5 | 2 | 0 1 0 1 0 | 3 | 1 2 | 4 | 1 3 | 5 | 3 4 | 6 | 3 5
```

1 2

3.1.5 样例解释

将节点1和3变为黑色即可使这棵树变为美丽树,此时删除白色节点5,剩余黑色节点仍然组成一棵树。

3.1.6 数据范围

子任务编号	数据点占比	n	a_i	特殊条件
1	30%	$\leq 10^5$	$0 \le a_i \le 1$	树的形态为一条链
2	30%	$\leq 10^5$	$0 \le a_i \le 1$	只有两个节点颜色为黑色
3	40%	$\leq 10^5$	$0 \le a_i \le 1$	

对于全部数据,保证有 $1 \le n \le 10^5$, $0 \le a_i \le 1$ 。

3.1.7 参考程序

```
1
   #include<bits/stdc++.h>
   using namespace std;
    const int N = 1e5+10;
 4
   vector<int> g[N];
 5
   int col[N],num[N];
 6
   int ans,sum;
 7
    void calc(int x,int fa){
 8
         num[x]+=col[x];
 9
         for(auto i:g[x]){
10
             if(i!=fa){
11
                 calc(i,x);
12
                 num[x]+=num[i];
13
             }
14
         }
15
16
    void dfs(int x,int fa){
17
        int fl=0;
18
         if(num[x]!=sum&&num[x]!=0)fl=1;
19
         for(auto i:g[x]){
20
             if(i!=fa){
21
                 dfs(i,x);
22
                 if(num[i]!=0\&\&num[i]!=num[x]-col[x]){
23
                     fl=1;
24
                 }
25
             }
26
         }
27
         if(fl==1\&\&col[x]!=1)ans++;
28
29
    int main(){
30
        int n;
31
         cin>>n;
32
         for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
33
             cin>>col[i];
34
             sum+=col[i];
35
36
         for(int i=1;i<n;i++){</pre>
37
             int u,v;
38
             cin>>u>>v;
39
             g[u].push_back(v);
40
             g[v].push_back(u);
41
         }
```

3.2 编程题 2

• 试题名称: 区间乘积

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

3.2.1 题面描述

小杨有一个包含 n 个正整数的序列 $A = [a_1, a_2, \cdots, a_n]$ 。

小杨想知道有多少对 $< l, r > (1 \le l \le r \le n)$ 满足 $a_l \times a_{l+1} \times \ldots \times a_r$ 为完全平方数。

一个正整数 x 为完全平方数当且仅当存在一个正整数 y 使得 $x = y \times y$ 。

3.2.2 输入格式

第一行包含一个正整数 n,代表正整数个数。

第二行包含 n 个正整数 a_1, a_2, \ldots, a_n ,代表序列 A。

3.2.3 输出格式

输出一个整数,代表满足要求的< l, r >数量。

3.2.4 样例1

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

1 2

3.2.5 样例解释

满足条件的 < l, r > 有 < 3, 3 > 和 < 1, 5 >。

3.2.6 数据范围

子任务编号	数据点占比	n	a_i
1	20%	$\leq 10^5$	$1 \leq a_i \leq 2$
2	40%	≤ 100	$1 \leq a_i \leq 30$
3	40%	$\leq 10^5$	$1 \le a_i \le 30$

对于全部数据,保证有 $1 \le n \le 10^5$, $1 \le a_i \le 30$ 。

3.2.7 参考程序

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
map<int,int> mp;
const int N = 1e5+10;
```

```
5
    int calc(int x) {
 6
        int res = 0;
 7
         for (int i = 2; i * i <= x; i++) {
 8
            if (x % i == 0) {
 9
                 while (x\% i == 0){
10
                     x/= i;
11
                     res^=(1<<(i-1));
12
                 }
13
            }
14
15
        if (x != 1) {
16
            res^=(1<<(x-1));
17
         }
18
        return res;
19
20
    int a[N];
21
    int main(){
22
        int n;
23
        cin>>n;
24
        long long ans = 0;
25
        int pre = 0;
26
        for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
27
            cin>>a[i];
28
            int res = calc(a[i]);
29
             pre^=res;
30
            if(pre==0)
31
                 ans++;
32
             ans+=mp[pre];
33
            mp[pre]+=1;
34
35
36
        cout<<ans<<"\n";</pre>
37
```