

GESP CCF编程能力等级认证

Grade Examination of Software Programming

C++ 七级(样题)

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 A B C D B D B A C C D C D B B
```

第1题 如果下面代码输入整数为10,输出是1,则横线处填写? ()

```
1 #include <iostream>
 2 #include <string>
 3 #include <cmath>
 4 using namespace std;
 6 int main()
 7 {
 8
       int x;
 9
10
       cin >> x;
11
12
       cout << endl;
13
14
       return 0;
15 }
\bigcap A. log10(x)
\bigcap B. \sin(x)
```

- \bigcap C. exp(x)
- \bigcap **D.** pow(x,10)

第2题 下面定义的函数用来求斐波那契数列的F(n),其中 $n \le 10$,描述正确的是()。

```
1 int fab(int n)
2 {
 3
      int f[n+1];
 4
 5
      f[0]=0, f[1]=1;
 6
 7
      for (int i=2; i<=n; i++)
           f[i] = f[i-1] + f[i-2];
 8
 9
10
      return f[n];
11 }
```

□ A. f[0]和f[1]是递归终止条件
□ B. 数组f保存算法执行过程的状态
□ C. 使用倍增法来求解
□ D. 算法不能正常结束
第3题 下列关于C++语言中函数的叙述,正确的是()。
□ A. 函数定义前必须声明
□ B. 函数调用前必须定义
□ C. 函数调用时必须提供足够的实际参数
□ D. 函数声明只能写在函数调用前
第4题 4个结点的简单有向图,最多可以有多少条边()。
□ B. 6
□ C. 8
□ D. 12
第5题 哈希表上可以执行的操作不包括()
□ A. 插入
□ B. 排序
□ C. 查找
□ D. 删除
第 6 题 将关键码集合 $\{100,\ 300,\ 500,\ 700,\ 800,\ 900\}$ 逐一保存在一个长度为 100 的哈希表中,选取哈希函数为 $Hash(key)=key/100$,则 800 保存在表中的位置应该是()。
□ A. 5
□ B. 6
□ C. 7
□ D. 8
第7题 定义double型常量pi=3.14和变量 x ,x代表等边三角形边长,则该三角形的面积是()。
\Box B. $x*x*sin(pi/3)/2$
\Box C. $x*x*cos(pi/3)$
\Box D. $x*x*cos(pi/3)/2$

第8题 动态规划将一个问题分解为一系列子问题后来求解。下面关于子问题的描述正确的是()。

□ A. 具有重叠子问题的性质 □ B. 和分治法的子问题类似 □ C. 不具有最优子结构的性质 □ D. 问题的最优解可以由部分子问题的非最优解推导出来 第9题 阅读以下代码, visited起到的作用是()。 1 #include <iostream> 2 #include <string> 3 #include <cmath> 4 using namespace std; 6int visited[100], k=0; 8 void dfs(int graph[][100], int start, int vexnum) 9 { 10 visited[start]=++k; 11 cout << start << " "; 12 for (int i=0; i<vexnum; i++) {</pre> 13 if ((start!=i) && !visited[i]) { 14 dfs(graph, i, vexnum); 15 16 17 } □ A. 实现遍历过程 □ B. 以广度优先的方式记录图中的顶点 □ C. 存储深搜时节点的访问顺序 D. 能够记录最短路径 第10题 下面函数尝试使用动态规划方法求出如下递推公式的函数,则横线处填写下列哪段代码可以完成预期功能? () $C(n,m) = egin{cases} 1 & riangleq n = 0 \ riangleq m = 0 \ C(n-1,m-1) + C(n-1,m) & riangleq n > 0 \ riangleq m > 0 \end{cases}$ int rec C[MAXN][MAXM]; 1 int C(int n, int m) { 2 3 for (int i = 0; i <= n; i++) rec C[i][0] = 1;4 5 for (int j = 0; j <= m; j++) 6 $rec_C[0][j] = 1;$ ____ // 在此处填入代码 7 rec_C[i][j] = rec_C[i - 1][j - 1] + rec_C[i - 1][j]; 8 9 return rec C[n][m]; 10

) for (int $j = 1$; $j \le m$; $j++$)
--	--

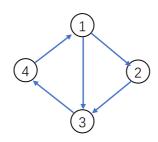
第11题 深度为4的完全二叉树,结点总数最少有多少个? ()

■ B. 6

□ C. 7

□ **D.** 8

第12题 下面有向图中的数字表示顶点序号,则从1号顶点出发的BFS遍历的输出顶点序列可能是()。



A. 1 4 3 2

□ B. 1 4 2 3

C. 1 3 2 4

D. 1 2 4 3

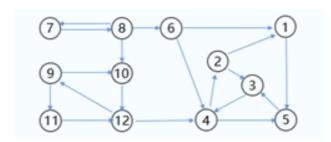
第13题 一个简单有向图有20个结点、假设图中已经存在300条边、请问增加多少条边可以成为完全图。()

□ B. 78

☐ **C.** 79

□ **D.** 80

第14题 在下面的有向图中,强连通分量有多少个?()



□ B. 4

- □ C. 5□ D. 6
- 第15题 下面有关格雷码的说法,错误的是()。
- □ A. 在格雷码中,任意两个相邻的代码只有一位二进制数不同
- □ B. 格雷码是一种唯一性编码
- □ C. 在格雷码中,最大数和最小数只有一位二进制数不同
- □ D. 格雷码是一种可靠性编码

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** 定义变量double x=exp(-1),则x<0为真。()
- 第2题 假设x和y都是double型正数,如果说x比y大一个数量级,log(x/y)等于10。()
- 第3题 如果double型变量x代表锐角对应的弧度角,则可以编程来确定sin(x)>cos(x)的近似区间。()
- **第 4 题** pow(1,2)返回的结果是浮点数。()
- 第5题 如果哈希表足够大,哈希函数确定后,不会产生冲突。()
- 第6题 动态规划最终要推导出状态转移方程才能求解。()
- 第7题 简单有向图的深搜结果和广搜结果一样。()
- 第8题 判断图是否连通可以用深搜实现。()
- 第9题 在C++中,可以使用二分法查找链表中的元素。()

第 10 题 有些算法或数据结构在C/C++语言中使用指针实现,一个典型的例子就是链表。因此,链表这一数据结构在 C/C++语言中只能使用指针来实现。()

3 编程题(每题 25 分, 共 50 分)

3.1 编程题 1

• 试题名称: 迷宫统计

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 128.0 MB

3.1.1 问题描述

在神秘的幻想大陆中,存在着n个古老而神奇的迷宫,迷宫编号从1到n。有的迷宫之间可以直接往返,有的可以走到别的迷宫,但是不能走回来。玩家小杨想挑战一下不同的迷宫,他决定从m号迷宫出发。现在,他需要你帮助他统计:有多少迷宫可以直接到达m号迷宫,m号迷宫可以直接到达其他的迷宫有多少,并求出他们的和。

需要注意的是,对于 $i(1 \le i \le n)$ 号迷宫,它总可以直接到达自身。

3.1.2 输入描述

第一行两个整数 n 和 m,分别表示结点迷宫总数 n,指定出发迷宫的编号 m。

下面 n 行,每行 n 个整数,表示迷宫之间的关系。对于第 i 行第 j 列的整数,1 表示能从 i 号迷宫直接到达 j 号迷宫,0 表示不能直接到达。

3.1.3 输出描述

一行输出空格分隔的三个整数,分别表示迷宫 m 可以直接到达其他的迷宫有多少个,有多少迷宫可以直接到达 m 号迷宫,这些迷宫的总和。

3.1.4 样例输入1

```
      1
      6 4

      2
      1 1 0 1 0 0

      3
      0 1 1 0 0 0

      4
      1 0 1 0 0 1

      5
      0 0 1 1 0 1

      6
      0 0 0 1 1 0

      7
      1 0 0 0 1 1
```

3.1.5 样例输出1

```
1 | 3 3 6
```

3.1.6 样例解释

4号迷宫能直接到达的迷宫有3,4,6号迷宫,共3个。

能直接到达4号迷宫的迷宫有1,4,5号迷宫,共3个。

总和为6。

3.1.7 子任务

子任务编号	分值	n
1	30	≤ 10
2	30	≤ 100
3	40	≤ 1000

对于全部数据,保证有 $4 \le n \le 1000$, $1 \le m \le n$ 。

3.1.8 参考程序

```
1 #include<cstdio>
2 #define M 101
3
4 int g[M][M];
5 int main(){
6
       int n,m;
7
      scanf("%d %d",&n,&m);
8
      for(int i=1;i<=n;i++){
9
      for(int j=1;j<=n;j++){</pre>
10
              scanf("%d",&g[i][j]);
11
       }
12
       }
```

```
int ans1 = 0,ans2 = 0;
for(int i=1;i<=n;i++){
    ans1+=g[i][m];
    ans2+=g[m][i];
}
printf("%d %d %d",ans2,ans1,ans1+ans2);
return 0;
}</pre>
```

3.2 编程题 2

• 试题名称: 最长不下降子序列

• 时间限制: 1.0 s

• 内存限制: 128.0 MB

3.2.1 问题描述

小杨有一个包含 n 个节点 m 条边的有向无环图,其中节点的编号为 1 到 n。

对于编号为i的节点,其权值为 A_i 。对于图中的一条路径,根据路径上的经过节点的先后顺序可以得到一个节点权值的序列,小杨想知道图中所有可能序列中最长不下降子序列的最大长度。

注: 给定一个序列 S, 其最长不下降子序列 S' 是原序列中的如下子序列: 整个子序列 S' 单调不降,并且是序列中最长的单调不降子序列。例如,给定序列 S=[11,12,13,9,8,17,19],其最长不下降子序列为 S'=[11,12,13,17,19],长度为 5。

3.2.2 输入描述

第一行包含两个正整数 n, m,表示节点数和边数。第二行包含 n 个正整数 A_1, A_2, \ldots, A_n ,表示节点 1 到 n 的点权。之后 m 行每行包含两个正整数 u_i, v_i ,表示第 i 条边连接节点 u_i 和 v_i ,方向为从 u_i 到 v_i 。

3.2.3 输出描述

输出一个正整数,表示该图中所有可能序列中最长不下降子序列的最大长度。

3.2.4 样例输入1

```
      1
      5
      4

      2
      2
      10
      6
      3
      1

      3
      5
      2
      4
      2
      3

      5
      3
      1
      1
      4
```

3.2.5 样例输出1

```
1 | 3
```

3.2.6 样例输入2

```
      1
      6
      11

      2
      1
      1
      2

      3
      3
      2

      4
      3
      1

      5
      5
      3

      6
      4
      2

      7
      2
      6

      8
      3
      6

      9
      1
      6

      10
      4
      6

      11
      1
      2

      12
      5
      1

      13
      5
      4
```

3.2.7 样例输出2

1 4

3.2.8 样例输入3

```
1 | 6 11

2 | 5 9 10 5 1 6

3 | 5 4

4 | 5 2

5 | 4 2

6 | 3 1

7 | 5 3

8 | 6 1

9 | 4 1

10 | 4 3

11 | 5 1

12 | 2 3

13 | 2 1
```

3.2.9 样例输出3

1 |4

3.2.10 子任务

子任务编号	分值	n		$\max A_i$
1	30	$\leq 10^3$	有向无环图为一条链	≤ 10
2	30	$\leq 10^5$		≤ 2
3	40	$\leq 10^5$		≤ 10

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

```
1
    #include "bits/stdc++.h"
    using namespace std;
    const int N = 100010;
    vector<int> g[N];
 5
    int n,m;
 6
    int a[N];
 7
     int d[N],dp[N][15];
 8
 9
     int main(){
10
         cin>>n>>m;
11
         for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
12
             cin>>a[i];
13
14
         for(int i=1;i<=m;i++){</pre>
15
             int u,v;
16
             cin>>u>>v;
17
             g[u].push_back(v);
18
             d[v]++;
19
20
         queue<int> q;
21
         for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
22
             if(!d[i]){
23
                  q.push(i);
24
                  dp[i][a[i]]=1;
25
26
27
         while(!q.empty()){
28
             int now = q.front();
29
             q.pop();
30
             for(auto i:g[now]){
31
                  for(int j=1; j<=10; j++){}
32
                      dp[i][j]=max(dp[i][j],dp[now][j]);
33
                  }
34
                  d[i]--;
35
                  if(!d[i]){
36
                      for(int k=a[i];k>=1;k--){
37
                          dp[i][a[i]]=max(dp[i][a[i]],dp[i][k]+1);
38
                      }
39
                      q.push(i);
40
                  }
41
             }
42
43
         int mx=1;
44
         for(int i=1;i<=n;i++){</pre>
45
             for(int j=1;j<=10;j++){</pre>
46
                  mx=max(mx,dp[i][j]);
47
48
         }
49
         cout<<mx<<"\n";</pre>
50
```