

## 2022 CCF 非专业级别软件能力认证第一轮

(CSP-J)入门级 C++语言试题 模拟卷 - 3

考生注意事项:

1. 全部试题答案均要求写在答卷纸上, 写在试卷纸上一律无效。
2. 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 15 题, 每题 2 分, 共计 30 分。每题有且仅有一个正确答案)

1. 某网站的网址为 `cxy.edu.cn`, 则其是一个 ( ) 的网站。  
A. 政府官方    B. 教育部门    C. 个人性质    D. 商业性质
2. 表达式  $a+b*c-(d+e)$  的前缀形式 ( )。  
A.  $-+a*bc+de$     B.  $-+*abc+de$   
C.  $abc*+de+-$     D.  $abcd*++-$
3. 下列选项中与  $(1011)_2 * (1101)_2$  的值相等的是 ( )。  
A.  $(11000)_2$     B.  $(1001111)_2$     C.  $(10001111)_2$     D.  $(1001101)_2$
4. 设  $A=true$ ,  $B=false$ ,  $C=true$ ,  $D=false$ , 以下逻辑运算表达式值为真的是 ( )。  
A.  $(A \wedge B) \vee (C \wedge D \vee \neg A)$     B.  $((\neg A \wedge B) \vee C) \wedge \neg D$   
C.  $(B \vee C \vee D) \wedge D \wedge A$     D.  $A \wedge (D \vee \neg C) \wedge B$
5. 一个正整数可以表示为若干个不同的正整数的加和, 如数字 3 可表示为  $3=3$ ,  $3=1+2$ , 其中  $3=2+1$  认为与  $3=1+2$  是一种表示方法, 则数字 10 的表示方法有 ( ) 种。  
A. 10    B. 7    C. 8    D. 9
6. 现有两个 5 层的二叉树 (根节点为第 1 层), 则这两个二叉树节点数差的最大可能为 ( )。  
A. 15    B. 31    C. 22    D. 26
7. 在一个结点数为  $n$  的无向图中, 至少需要 ( ) 条边才可以保证任意两点都可以相互到达。  
A. 1    B.  $n-1$     C.  $n$     D.  $(n-1)*n/2$
8. 通过二叉树的 ( ) 就可以唯一的确定二叉树的形态。  
A. 前缀和后缀表达式    B. 中缀表达式  
C. 后缀表达式    D. 前缀和中缀表达式
9.  $3^{2020}$  的个位数字为 ( )。  
A. 3    B. 9    C. 7    D. 1
10. 线性表采用链式存储时, 结点的存储地址 ( )。  
A. 必须不连续    B. 连续与否均可

C. 必须是连续的

D. 和头节点的存储地址相连续

11. 周末小明和爸爸妈妈三人一期做了三道菜，小明负责洗菜，爸爸负责切菜，妈妈负责炒菜，假设每道菜的顺序都是：先洗菜 10 分钟，再切菜 10 分钟，最后炒菜 10 分钟，那么做一道菜需要 30 分钟，注意，两道不同菜的相同步骤不能同时进行，例如第一道菜和第二道菜不能同时洗菜，也不能同时切菜，那么做完这三道菜最短时间是（ ）分钟。

A. 90

B. 60

C. 50

D. 40

12. 如果一个栈初始时空，且当前栈中的元素从栈底到栈顶依次为 a, b, c (如右图所示)，另有元素 d 已经出栈，则可能的入栈顺序是（ ）。

顶

A. a, d, c, b

B. b, a, c, d

C. a, c, b, d

D. d, a, b, c

底

栈

栈

c
b
a

13. 归并排序在最坏的情况下时间复杂度为（ ）。

A.  $O(n)$

B.  $O(n^2)$

C.  $O(n \log_2 n)$

D.  $O(n^2 \log_2 n)$

14. 下列选项中与  $(0.8)_{16}$  相等的是（ ）。

A.  $(0.1)_3$

B.  $(0.4)_8$

C.  $(0.6)_{10}$

D.  $(0.7)_{13}$

15. int 为 32 位整数数据类型，如果定义 `int a[1024*1024];` a 数组占据内存大小为（ ）。

A. 1MB

B. 4KB

C. 4MB

D. 4GB

二、阅读程序（程序输入不超过数组或字符串定义的范围；判断正确填√，错误填×；共计40分）

1.

```
1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3  int n, m, a[100], b[100], cnt = 0;
4  int main() {
5      cin >> n >> m;
6      for(int i = 1; i <= n; i++) cin >> a[i];
7      for(int j = 1; j <= m; j++) cin >> b[j];
8      int h1 = n, h2 = m;
9      while(h2 > 0) {
10         int t = a[h1];
11         a[h1] = b[h2];
12         b[h2] = t;
13         h1--;
14         h2--;
15     }
16     for(int i = 1; i <= min(n,m); i++) {
17         if (a[i] - b[i] > 0) cnt++;
18         if (a[i] - b[i] < 0) cnt--;
19     }
20     cout << cnt << endl;
21     return 0;
22 }
```

保证所有输入均不会超出数组定义的范围，读入的所有变量不会超过其类型范围。

● 判断题（每题2分）

- 1) 若n、m相等且对任意i来说a[i]和b[i]为同一个数，则程序输出的结果为0（ ）
- 2) 如果n<m，则程序会出现运行错误（ ）
- 3) 如果n=1或m=1，则输出的结果只可能是1或者-1（ ）
- 4) 将第16行的min(n,m)替换为max(n,m)，程序输出的结果不会发生改变（ ）

● 选择题（每题2.5分）

- 5) 如果n=100，m=5，程序输出的最大值可能是多少（ ）  
A. 1      B. 4      C. 5      D. 100
- 6) 如果n=100，m=20，程序输出的最小值可能是多少（ ）  
A. -100      B. -80      C. -20      D. 0

2.

```
1  #include<iostream>
2  using namespace std;
3  int n;
4  int a[1000],b[1000],c[1000];
5  int main() {
6      cin >> n;
7      for (int i = 1; i <= n; i++) {
8          cin >> a[i];
9          b[ a[i] ] = i;
10     }
11     for (int i = 1; i <= n; i++) {
12         c[i] = c[i - 1] + i * b[i];
13     }
14     int cnt = 0;
15     for (int i = 1; i <= n; i++) {
16         if(b[ a[i] ] == a[i]) cnt++;
17     }
18     cout << cnt << " " << c[n] << endl;
19     return 0;
20 }
```

约定  $n$  为区间  $[1, 888]$  的整数，数组  $a$  中的元素为  $[1, n]$  区间内的整数且不重复。

● 判断题（每题2分）

- 1) 若  $i$  属于区间  $[1, n]$ ，则  $c[i] \geq c[i-1] + (i-1)$  一定成立。（ ）
- 2) 若  $n > 2$  且最终  $cnt = n - 2$ ， $a$  数组可能的组合有6种。（ ）
- 3) 若  $n > 1$ ，则存在某种组合使得  $cnt$  的值为0。（ ）
- 4) 对于任意输入  $n$ ， $c[n]$  一定大于  $n * n$ 。（ ）

● 选择题（每题2.5分）

- 5) 若输入  $n$  为3，数组为1 2 3，则输出为（ ）  
A. 3 14                  B. 0 14                  C. 3 10                  D. 0 10
- 6) 当输入  $n$  的值为5时， $c[5]$  可能的最大值为（ ）  
A. 25                      B. 35                      C. 55                      D. 105

3.

```
1  #include <bits/stdc++.h>
2  using namespace std;
3  int ans,deep,n;
4  int a[1000];
5  void fun(int L,int R) {
6      if(L > R) return ;
7      int xb = L;
8      for (int i = L; i <= R; i++)
9          if(a[i] < a[xb]) xb = i;
10     deep++;
11     ans += deep*a[xb];
12     fun(L, xb - 1);
13     fun(xb + 1, R);
14 }
15 int main() {
16     cin >> n;
17     for (int i = 0; i < n; i++) {
18         cin >> a[i];
19     }
20     fun(0, n-1);
21     cout << ans <<endl;
22     return 0;
23 }
```

保证  $1 \leq n \leq 888$ ，数组  $a$  中的元素在  $[-10, 10]$  区间内。

● 判断题（每题2分）

- 1) 程序结束时， $deep$ 的值等于 $n$ 。（ ）
- 2) 将程序中第12行和第13行互换，程序运行的结果不会发生改变（ ）
- 3) 如果 $a$ 数组中 所有元素的和 恰好等于0时，输出的 $ans$ 值一定是正数。（ ）
- 4) 如果 $a$ 数组中 所有元素 都是1，输出的 $ans$ 的值等于 $(n+1)*n/2$ （ ）

● 选择题（每题3分）

- 5) 最好情况下，程序的时间复杂度是（ ）  
A.  $O(n)$                   B.  $O(n^2)$                   C.  $O(n \log n)$               D.  $O(n^2 \log n)$
- 6) 如果 $n=5$ ，且输入的 $a[i]$ 依次为5 4 3 2 1时，程序的输出是（ ）  
A. 25                          B. 35                          C. 55                          D. 105

### 三. 完善程序 (单选题, 每小题 3 分, 共计 30 分)

1. (高精度计算) 由于计算机运算的数据范围表示有一定限制, 如整型 `int` 表达范围是  $(-2^{31} \sim 2^{31}-1)$ , `unsigned long` (无符号整数) 是  $(0 \sim 2^{32}-1)$ , 都约为几十亿, 因此在计算位数超过十几位的数时, 不能采用现有类型, 只能自己编程计算。

高精度计算通用方法: 高精度计算时一般用一个数组存储一个数, 数组的一个元素对应于数的一位, 将数由低位到高位依次存储在数组下标对应的由低到高的位置上。另外, 申请数组大小时, 一般考虑了最大的情况, 在很多情况下表示有富裕, 即高位有很多 0, 可能造成无效的运算和判断, 因此一般利用一个整型数据存储该数的位数。下面的程序是一个高精度整数的加法运算, 请补充完整程序。

```

1  #include<iostream>
2  using namespace std;
3  struct HugeInt{
4      int len;
5      int num[100001];
6  };
7  HugeInt a, b, w;
8  char c[100001],d[100001];
9  void Scan_HugeInt(){
10     cin >> c >> d;
11     a.len = strlen (c);
12     b.len = strlen (d);
13     for(int i=0; i<a.len; i++)
14         __ (1) __;
15     for(int i=0; i<b.len; i++)
16         __ (2) __;
17 }
18 void Plus(){
19     w.len = max(a.len, b.len);
20     for(int i=1; i<=w.len; i++){
21         w.num[i] += __ (3) __;
22         w.num[i+1] += __ (4) __;
23         w.num[i] %= 10;
24     }
25     if(__ (5) __)
26         w.len++;
27 }
28 int main(){
29     Scan_HugeInt();
30     Plus();
31     for(int i=w.len;i>=1;i--)
32         cout<<w.num[i];
33     cout<<endl;
34     return 0;
35 }

```

(1) 处应填 ( )

A. a.num[i]=c[i]

B. a.num[a.len-i]=c[i]

C. a.num[i]=c[i]-'0'

D. a.num[a.len-i]=c[i]-'0'

(2) 处应填 ( )

A. b.num[i]=d[i]

B. b.num[b.len-i]=d[i]

C. b.num[i]=d[i]-'0'

D. b.num[b.len-i]=d[i]-'0'

(3) 处应填 ( )

A. (a.num[i]+b.num[i])

B. (a.num[i]+b.num[i])%10

C. (a.num[i]%10+b.num[i]%10)

D. (a.num[i]+b.num[i]-10)

(4) 处应填 ( )

A. w.num[i]

B. w.num[i]%10

C. w.num[i]/10

D. w.num[i]-10

(5) 处应填 ( )

A. w.num[w.len+1]>=0

B. w.num[w.len+1]==0

C. w.num[w.len+1]>1

D. w.num[w.len+1]!=0

2. (打印螺旋矩阵)

xixixi 想打印一个螺旋矩阵，比如当 n=5 时，你的程序应该输出：

1 2 3 4 5

16 17 18 19 6

15 24 25 20 7

14 23 22 21 8

13 12 11 10 9

数据规模  $n < 100$ ，且保证输入的 n 是奇数，xixixi 最终使用了递归的方法来实现！

试补全程序。

```

1  #include <iostream>
2  using namespace std;
3  int p, q, n, f[105][105];
4  void dfs(int c, int x, int y)// 填充第 x 行, y 列的值
5  {
6      f[x][y] = c;
7      if (____(1)____) return ;
8      if (p != 0) {
9          if (x+p>n || x+p<1 || f[x+p][y]!=0) {
10             ____ (2) ____;
11         }
12     }
13     else if (q != 0)
14     {
15         if (y+q>n || y+q<1 || f[x][y+q]!=0) {
16             ____ (3) ____;
17         }
18     }
19     ____ (4) ____;
20 }
```

```
21 int main() {  
22     cin >> n;  
23     _____(5)_____;  
24     dfs(1, 1, 1);  
25     for(int i = 1; i <= n; i++) {  
26         for(int j = 1; j <= n; j++)  
27             printf("%5d", f[i][j]);  
28         printf("\n");  
29     }  
30     return 0;  
31 }
```

1) ①处应填 ( )

A.  $c==n$

B.  $x==n/2 \ \&\& \ y==n/2$

C.  $x==n/2+1 \ \&\& \ y==n/2+1$

D.  $x+y==n+1$

2) ②处应填 ( )

A.  $q = p, p = 0$

B.  $q = -p, p = 0$

C.  $p = 1-p, q = p+1$

D.  $p = 1-q, q = p-1$

3) ③处应填 ( )

A.  $p = q, q = 0$

B.  $p = -q, q = 0$

C.  $q = -p, p = q+1$

D.  $q = -p+1, p = q-1$

4) ④处应填 ( )

A.  $dfs(c+1, x, y+1)$

B.  $dfs(c+1, x+q, y+p)$

C.  $dfs(c+1, x+p, y+q)$

D.  $dfs(c+1, x+p, y+q+1)$

5) ⑤处应填 ( )

A.  $p=0, q=0$

B.  $p=1, q=0$

C.  $p=1, q=1$

D.  $p=0, q=1$