# 2019CCF 非专业级别软件能力认证第一轮

## (CSP-J) 入门级 C++语言试题 A 卷

认证时间: 2019 年 10 月 19 日 14:30~16:30

考生	注	咅	車	盃	
少工	化工.	忑	#	坱	፥

•	试题纸共有9页,	答题纸共有1页,	满分 100 分。	请在答题纸上作答,	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 次业

	<b>贠科。</b>
	、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选
项〕 1.	中国的国家顶级域名是( ) Acn Bch Cchn Dchina
2.	二进制数 11 1011 1001 0111 和 01 0110 1110 1011 进行逻辑与运算的结果 是( )。
	A. 01 0010 1000 1011 B. 01 0010 1001 0011 C. 01 0010 1000 0001 D. 01 0010 1000 0011
3.	一个 32 位整型变量占用 ( ) 个字节。 A. 32 B. 128 C. 4 D. 8
4.	大于 0)
	s = a; for (b = 1; b <= c; b++) s = s - 1; 则与上述程序段功能等价的赋值语句是 ( ) A. s = a - c; B. s = a - b; C. s = s - c; D. s = b - c;
5.	设有 100 个已排好序的数据元素,采用折半查找时,最大比较次数为( ) A. 7 B. 10 C. 6 D. 8
6.	链表不具有的特点是 ( ) A. 插入删除不需要移动元素 B. 不必事先估计存储空间
	C 所需空间与线性表长度成正比 D 可随机访问任一元素

6. 四面工門可以住农区及风ഥ比

7. 把8个同样的球放在5个同样的袋子里,允许有的袋子空着不放,问共有多 少种不同的分法?()提示:如果8个球都放在一个袋子里,无论是哪个袋子, 都只算同一种分法

B. 24

C. 18 D. 20

8.	数组元 某结点	元素存储该二叉 点的下标为 i ,	树中	告采用顺序存储: 的结点(根结点 左孩子位于下标 数组的最大下标	的下 : 2i 夕	标为 1, 若 <b>Ó</b> 处、右孩子		
	Α.				С.		D.	12
9.		、内最大的素数。 89			C.	91	D.	93
10.		1 377 的最大公约 27			С.	29	D.	31
11.	每次送 5 公里 时跑步 公里,	生续跑3公里可 是可以消耗600 是,周五到周日 否则会损伤膝 防膝盖,每周最	以卡能盖多	巴,健身教练给人耗 300 千卡(耗 (耗时1小时) 出一小时跑步。 请问如果小胖想 过跑步消耗多少 2500	时。另严千	小时);方案。 胖每周周一到原 ,教练建议小原 执行教练的训练	二: 名	每次连续跑
12.	牌中阶	植机抽取 13 张	纸牌	张牌,四种花色 ,则至少( ) 2	张牌		假设 D.	
13.	9,9 章 位数也 由 5 位	颠倒过来看还是 也可以颠倒过来 立数字组成,每 长恰好还是原来	6, 看, 一位 的车	,例如 0、1、8 其他数字颠倒过 比如 106 颠倒过 都可以取 0 到 9 牌? ( )	上来都 上来是	不构成数字。差 是 901。假设某个 问这个城市最多	类似的 个城市	的,一些多 方的车牌只
14.				万序列为 DGJHEI				
	则其前	<b></b>	(					
15.	以下明 A.			学领域的最高奖 鲁班奖			D.	普利策奖

二、阅读程序(程序输入不超过数组或字符串定义的范围;判断题正确填√,错误填×;除特殊说明外,判断题 1.5分,选择题 3分,共计 40分) 1.

```
1 #include <cstdio>
2 #include <cstring>
3 using namespace std;
4 char st[100];
  int main() {
    scanf("%s", st);
6
    int n = strlen(st);
    for (int i = 1; i <= n; ++i) {
9
      if (n % i == 0) {
        char c = st[i - 1];
10
        if (c >= 'a')
11
12
          st[i - 1] = c - 'a' + 'A';
13
14
    printf("%s", st);
15
16
    return 0;
17 }
```

#### ● 判断题

- 1) 输入的字符串只能由小写字母或大写字母组成。( )
- 2) 若将第8行的"**i** = **1**"改为"**i** = **0**",程序运行时会发生错误。
  ( )
- 3) 若将第8行的"i <= n"改为"i \* i <= n",程序运行结果不会改变。( )
- 4) 若输入的字符串全部由大写字母组成,那么输出的字符串就跟输入的字符串一样。()

#### ● 选择题

5) 若输入的字符串长度为 18, 那么输入的字符串跟输出的字符串相比, 至多有() 个字符不同。

A. 18

B. 6

C. 10

D. 1

**6)** 若输入的字符串长度为( ),那么输入的字符串跟输出的字符串相比,至多有 36 个字符不同。

A. 36

В. 100000

C. 1

D. 128

```
2.
   1 #include <cstdio>
      using namespace std;
      int n, m;
      int a[100], b[100];
   5
      int main() {
   7
        scanf("%d%d", &n, &m);
        for (int i = 1; i <= n; ++i)
   8
   9
          a[i] = b[i] = 0;
        for (int i = 1; i <= m; ++i) {
   10
   11
          int x, y;
          scanf("%d%d", &x, &y);
   12
   13
          if (a[x] < y \&\& b[y] < x) {
            if (a[x] > 0)
   14
   15
              b[a[x]] = 0;
            if (b[y] > 0)
   16
              a[b[y]] = 0;
   17
   18
            a[x] = y;
            b[y] = x;
   19
          }
   20
        }
   21
   22
        int ans = 0;
        for (int i = 1; i <= n; ++i) {
   23
          if (a[i] == 0)
   24
   25
            ++ans;
          if (b[i] == 0)
   26
   27
            ++ans;
   28 \ \ \ \ \
        printf("%d\n", ans);
   29
        return 0;
   30
```

假设输入的 n 和 m 都是正整数, x 和 y 都是在[1, n]的范围内的整数, 完成下面的判断题和单选题:

#### ● 判断题

31 }

- 1) 当 m>0 时,输出的值一定小于 2n。( )
- 2) 执行完第 27 行的 "++ans"时, ans 一定是偶数。( )
- 3) a[i]和 b[i]不可能同时大于 0。( )

4) 若程序执行到第 13 行时, x 总是小于 y, 那么第 15 行不会被执行。( )

### ● 选择题

- 5) 若 m 个 x 两两不同,且 m 个 y 两两不同,则输出的值为( )

   A. 2n-2m
   B. 2n+2
   C. 2n-2
   D. 2n
- 6) 若 m 个 x 两两不同, 且 m 个 y 都相等,则输出的值为( )

A. 2n-2 B. 2n C. 2m D. 2n-2m

```
3.
   1 #include <iostream>
      using namespace std;
   3 const int maxn = 10000;
      int n;
      int a[maxn];
      int b[maxn];
      int f(int l, int r, int depth) {
   8
        if (1 > r)
   9
          return 0;
        int min = maxn, mink;
   10
   11
        for (int i = 1; i <= r; ++i) {
          if (min > a[i]) {
   12
   13
           min = a[i];
           mink = i;
   14
   15
   16
   17
        int lres = f(l, mink - 1, depth + 1);
        int rres = f(mink + 1, r, depth + 1);
   18
        return lres + rres + depth * b[mink];
   19
   20 }
   21 int main() {
   22
        cin >> n;
   23
        for (int i = 0; i < n; ++i)
         cin >> a[i];
   24
        for (int i = 0; i < n; ++i)
   25
          cin >> b[i];
   26
        cout << f(0, n - 1, 1) << endl;
   27
   28
        return 0;
   29 }
```

## ● 判断题

1) 如果 a 数组有重复的数字,则程序运行时会发生错误。( )

● 选择题 3) 当 n=100 时, 是: ( )。 A. 5000		12 行的比较运算执行 C. 6	行的次数最接近的 D. 100
4) 当 n=100 时, 是: ( )。 A. 100		12 行的比较运算执行 C. 5000	行的次数最接近的 D. 600
5) 当 n=10 时, 输出最大为 A. 386		£意0 ≤ i < n,都有i	b[i] = i + 1,那么 D. 385
1, 那么输出	=100 时,若 b 数组 最小为( )。 B. <b>580</b>	满足,对任意0 ≤ i < C. 579	くn,都有b[i] = D. 581
成矩阵 [0 0], 李次后,矩阵最初,矩阵最初,矩阵最初,矩阵最初, 0 0 1 1 0 1 1 0 1 1 1 0 1	一个奇幻的矩阵,在数字1变成矩阵[1 0] 成什么样? 为: [0]; 矩阵变幻 超过 10 的正整数 n。 二进制左移运算符,二进制异或运算符,进行比较,若两个二进行比较,若两个二	共计 30 分) E不停的变幻,其变结 引。最初该矩阵只有一 1 次后: [0 0]; 1 次后: [0 1]; 输出变幻 n 次后的第 例如(11) <sub>2</sub> << 2 = ( 它将两个局,则运算 正进制位相同,则运算	一个元素 <b>0</b> ,变幻 n 车变幻 2 次后: 佢阵。 <b>(1100)</b> <sub>2</sub> ; 的数中的每个对应

2) 如果 b 数组全为 0,则输出为 0。( )

● 选择题 3) 当 n=100 时, 是: ( )。 A. 5000		12 行的比较运算执行 C. 6	行的次数最接近的 D. 100
4) 当 n=100 时, 是: ( )。 A. 100		12 行的比较运算执行 C. 5000	行的次数最接近的 D. 600
5) 当 n=10 时, 输出最大为 A. 386		£意0 ≤ i < n,都有i	b[i] = i + 1,那么 D. 385
1, 那么输出	=100 时,若 b 数组 最小为( )。 B. <b>580</b>	满足,对任意0 ≤ i < C. 579	くn,都有b[i] = D. 581
成矩阵 [0 0], 李次后,矩阵最初,矩阵最初,矩阵最初,矩阵最初, 0 0 1 1 0 1 1 0 1 1 1 0 1	一个奇幻的矩阵,在数字1变成矩阵[1 0] 成什么样? 为: [0]; 矩阵变幻 超过 10 的正整数 n。 二进制左移运算符,二进制异或运算符,进行比较,若两个二进行比较,若两个二	共计 30 分) E不停的变幻,其变结 引。最初该矩阵只有一 1 次后: [0 0]; 1 次后: [0 1]; 输出变幻 n 次后的第 例如(11) <sub>2</sub> << 2 = ( 它将两个局,则运算 正进制位相同,则运算	一个元素 <b>0</b> ,变幻 n 车变幻 2 次后: 佢阵。 <b>(1100)</b> <sub>2</sub> ; 的数中的每个对应

2) 如果 b 数组全为 0,则输出为 0。( )

```
1 #include <cstdio>
  using namespace std;
  int n;
3
  const int max_size = 1 << 10;</pre>
5
  int res[max_size][max_size];
7
  void recursive(int x, int y, int n, int t) {
    if (n == 0) {
9
      res[x][y] = 0;
10
11
      return;
12
13
    int step = 1 << (n - 1);
    recursive(2, n - 1, t);
14
15
    recursive(x, y + step, n - 1, t);
16
    recursive(x + step, y, n - 1, t);
    recursive(3, n - 1, !t);
17
18 }
19
20 int main() {
    scanf("%d", &n);
21
    recursive(0, 0, 4);
22
    int size = 5;
23
    for (int i = 0; i < size; ++i) {
24
      for (int j = 0; j < size; ++j)
25
     printf("%d", res[i][j]);
26
    puts("");
27
28
    return 0;
29
30 }
1) ①处应填( )
 A. n % 2
                                 C. t
                 B. 0
                                                D. 1
2) ②处应填( )
 A. x - step, y - step
                              B. x, y - step
                              D. x, y
 C. x - step, y
3) ③处应填( )
 A. x - step, y - step B. x + step, y + step
 C. x - step, y
                              D. x, y - step
4) ④处应填( )
```

2. (计数排序) 计数排序是一个广泛使用的排序方法。下面的程序使用双关键字计数排序,将 n 对 10000 以内的整数,从小到大排序。

例如有三对整数(3,4)、(2,4)、(3,3),那么排序之后应该是(2,4)、(3,3)、(3,4)。 输λ第一行为 n、接下来 n 行、策 i 行有两个数 a [i]和 b [i]、分别表

输入第一行为 n,接下来 n 行,第 i 行有两个数 a[i]和 b[i],分别表示第 i 对整数的第一关键字和第二关键字。 从小到大排序后输出。

数据范围  $1 \le n \le 10^7, 1 \le a[i], b[i] \le 10^4$ 。

提示:应先对第二关键字排序,再对第一关键字排序。数组 ord[]存储第二关键字排序的结果,数组 res[]存储双关键字排序的结果。 试补全程序。

```
1 #include <cstdio>
  #include <cstring>
  using namespace std;
  const int maxn = 100000000;
  const int maxs = 10000;
5
6
7
  int n;
  unsigned a[maxn], b[maxn], res[maxn], ord[maxn];
  unsigned cnt[maxs + 1];
10
11 int main() {
    scanf("%d", &n);
12
    for (int i = 0; i < n; ++i)
13
      scanf("%d%d", &a[i], &b[i]);
14
15
    memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
    for (int i = 0; i < n; ++i)
16
      ①; // 利用 cnt 数组统计数量
17
    for (int i = 0; i < maxs; ++i)
18
      cnt[i + 1] += cnt[i];
19
20
    for (int i = 0; i < n; ++i)
      ②; // 记录初步排序结果
21
```

```
memset(cnt, 0, sizeof(cnt));
22
23
    for (int i = 0; i < n; ++i)
      ③; // 利用 cnt 数组统计数量
24
    for (int i = 0; i < maxs; ++i)
25
26
      cnt[i + 1] += cnt[i];
    for (int i = n - 1; i >= 0; --i)
27
      ④; // 记录最终排序结果
28
    for (int i = 0; i < n; ++i)
29
      printf("%d %d\n", ⑤);
30
31
    return 0;
32 }
  ①处应填( )
    ++cnt[i]
 В.
    ++cnt[b[i]]
    ++cnt[a[i] * maxs + b[i]]
    ++cnt[a[i]]
 D.
  ②处应填( )
 A. ord[--cnt[a[i]]] = i
 B. ord[--cnt[b[i]]] = a[i]
 C. ord[--cnt[a[i]]] = b[i]
    ord[--cnt[b[i]]] = i
3) ③处应填(
    ++cnt[b[i]]
    ++cnt[a[i] * maxs + b[i]]
    ++cnt[a[i]]
    ++cnt[i]
 D.
  ④处应填( )
    res[--cnt[a[ord[i]]]] = ord[i]
    res[--cnt[b[ord[i]]]] = ord[i]
 В.
 C. res[--cnt[b[i]]] = ord[i]
    res[--cnt[a[i]]] = ord[i]
  ⑤处应填()
    a[i], b[i]
    a[res[i]], b[res[i]]
    a[ord[res[i]]], b[ord[res[i]]]
    a[res[ord[i]]], b[res[ord[i]]]
```