2022 CCF 非专业级别软件能力认证第一轮 (CSP-S1) 提高级 C++语言试题

认证时间: 2022 年 9 月 18 日 14:30~16:30

考生注意事项:

- 试题纸共有 13 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选项)
- 1. 在 Linux 系统终端中,用于切换工作目录的命令为()。
 - A. 1s
 - B. cd
 - C. cp
 - D. all
- 2. 你同时用 time 命令和秒表为某个程序在单核 CPU 的运行计时。假如 time 命令的输出如下:

real 0m30.721s

user 0m24.579s

sys 0m6.123s

以下最接近秒表计时的时长为()。

- A. 30s
- B. 24s
- C. 18s
- D. 6s
- 3. 若元素 a、b、c、d、e、f 依次进栈,允许进栈、退栈操作交替进行,但不允许连续三次 退栈操作,则不可能得到的出栈序列是()。
 - A. dcebfa
 - B. cbdaef

- C. bcaefd
- D. afedcb
- 4. 考虑对 n 个数进行排序,以下最坏时间复杂度低于 O(n²)的排序方法是()。
 - A. 插入排序
 - B. 冒泡排序
 - C. 归并排序
 - D. 快速排序
- 5. 假设在基数排序过程中,受宇宙射线的影响,某项数据异变为一个完全不同的值。请问排序算法结束后,可能出现的最坏情况是()。
 - A. 移除受影响的数据后, 最终序列是有序序列
 - B. 移除受影响的数据后, 最终序列是前后两个有序的子序列
 - C. 移除受影响的数据后, 最终序列是一个有序的子序列和一个基本无序的子序列
 - D. 移除受影响的数据后, 最终序列基本无序
- 6. 计算机系统用小端(Little Endian)和大端(Big Endian)来描述多字节数据的存储地址顺序模式,其中小端表示将低位字节数据存储在低地址的模式、大端表示将高位字节数据存储在低地址的模式。在小端模式的系统和大端模式的系统分别编译和运行以下 C++代码段表示的程序,将分别输出什么结果? ()

```
unsigned x = 0xDEADBEEF;
unsigned char *p = (unsigned char *)&x;
printf("%X", *p);
```

- A. EF EF
- B. EF. DE
- C. DE SEF
- D. DE, DE
- 7. 一个深度为 5 (根结点深度为 1) 的完全 3 叉树,按前序遍历的顺序给结点从 1 开始编号,

	则第 100 号结点的父结点是第 ()号。
	A. 95
	B. 96
	C. 97
	D. 98
8.	强连通图的性质不包括():
	A. 每个顶点的度数至少为 1
	B. 任意两个顶点之间都有边相连
	C. 任意两个顶点之间都有路径相连
	D. 每个顶点至少都连有一条边
9.	每个顶点度数均为 2 的无向图称为"2 正规图"。由编号为从 1 到 n 的顶点构成的所有 2 正
	规图,其中包含欧拉回路的不同2正规图的数量为()。
	A. n!
	B. (n-1)!
	C. n!/2
	D. (n-1)!/2
10	. 共有 8 人选修了程序设计课程,期末大作业要求由 2 人组成的团队完成。假设不区分每个
	团队内 2 人的角色和作用,请问共有多少种可能的组队方案。()
	A. 28
	B. 32
	C. 56
	D. 64
11	. 小明希望选到形如"省 A • ££DDD"的车牌号。车牌号在" •"之前的内容固定不变;后面

的 5 位号码中,前 2 位必须是大写英文字母,后 3 位必须是阿拉伯数字(ℒ代表 A 至 Z, D

表示 $0 \subseteq 9$,两个 \mathcal{L} 和三个 \mathcal{D} 之间可能相同也可能不同)。请问总共有多少个可供选择的车牌

号。()

- A. 20280
- B. 52000
- C. 676000
- D. 1757600
- 12. 给定地址区间为 0~9 的哈希表,哈希函数为 h(x) = x % 10,采用线性探查的冲突解决策略(对于出现冲突情况,会往后探查第一个空的地址存储;若地址 9 冲突了则从地址 0 重新开始探查)。哈希表初始为空表,依次存储(71, 23, 73, 99, 44, 79, 89)后,请问 89 存储在哈希表哪个地址中。()
 - A. 9
 - B. 0
 - C. 1
 - D. 2
- 13. 对于给定的 n,分析以下代码段对应的时间复杂度,其中最为准确的时间复杂度为()。

```
int i, j, k = 0;
for (i = 0; i < n; i++) {
  for (j = 0; j < n; j*=2) {
    k = k + n / 2;
  }
}</pre>
```

- A. O(n)
- B. $O(n \log n)$
- C. $O(n\sqrt{n})$
- D. $O(n^2)$
- 14. 以比较为基本运算, 在 n 个数的数组中找最大的数, 在最坏情况下至少要做() 次运算。
 - A. n/2

```
B. n-1
```

C. n

D. n+1

15. ack 函数在输入参数"(2,2)"时的返回值为()。

```
unsigned ack(unsigned m, unsigned n) {
  if (m == 0) return n + 1;
  if (n == 0) return ack(m - 1, 1);
  return ack(m - 1, ack(m, n - 1));
}
```

- A. 5
- B. 7
- C. 9
- D. 13

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V,错误填x;除特殊说明外,判断题 1.5 分,选择题 3 分,共计 40 分)

```
(1)
   01 #include <iostream>
   02 #include <string>
   03 #include <vector>
   04
   05 using namespace std;
   06
   07 int f(const string &s, const string &t)
   08 {
   09
          int n = s.length(), m = t.length();
   10
   11
          vector<int> shift(128, m + 1);
   12
   13
          int i, j;
   14
   15
         for (j = 0; j < m; j++)
              shift[t[j]] = m - j;
   16
   17
```

```
for (i = 0; i <= n - m; i += shift[s[i + m]]) {
  18
  19
           j = 0;
  20
           while (j < m \&\& s[i + j] == t[j]) j++;
  21
           if (j == m) return i;
  22
        }
  23
  24
        return -1;
  25 }
  26
  27 int main()
  28 {
  29
     string a, b;
  30
       cin >> a >> b;
        cout << f(a, b) << endl;</pre>
  31
        return 0;
  32
  33 }
  假设输入字符串由 ASCII 可见字符组成,完成下面的判断题和单选题:
● 判断题
 16. (1分) 当输入为 "abcde fg" 时,输出为-1。( )
 17. 当输入为 "abbababbbab abab" 时,输出为 4。( )
 18. 当输入为 "GoodLuckCsp2022 22" 时,第 20 行的 "j++"语句执行次数为 2。
  ( )
 单选题
 19. 该算法最坏情况下的时间复杂度为()。
   A. O(n+m) B. O(n\log m) C. O(m\log n) D. O(nm)
 20. f(a, b)与下列( )语句的功能最类似。
   A. a.find(b)
                                    B. a.rfind(b)
   C. a.substr(b)
                                    D.
                                       a.compare(b)
 21. 当输入为 "baaabaaabaaabaaaa aaaa", 第 20 行的 "j++"语句执行次数为
   ( ) 。
   A. 9
                  B. 10
                              C. 11
                                        D. 12
(2)
  01 #include <iostream>
  02
  03 using namespace std;
  04
  05 const int MAXN = 105;
```

```
06
07 int n, m, k, val[MAXN];
08 int temp[MAXN], cnt[MAXN];
09
10 void init()
11 {
12
       cin >> n >> k;
13
       for (int i = 0; i < n; i++) cin >> val[i];
14
       int maximum = val[0];
15
       for (int i = 1; i < n; i++)
16
           if (val[i] > maximum) maximum = val[i];
17
       m = 1;
18
       while (maximum >= k) {
19
          maximum /= k;
20
          m++;
21
       }
22 }
23
24 void solve()
25 {
26
       int base = 1;
27
       for (int i = 0; i < m; i++) {
28
          for (int j = 0; j < k; j++) cnt[j] = 0;
29
          for (int j = 0; j < n; j++) cnt[val[j] / base % k]++;
30
          for (int j = 1; j < k; j++) cnt[j] += cnt[j - 1];
31
           for (int j = n - 1; j >= 0; j--) {
32
              temp[cnt[val[j] / base % k] - 1] = val[j];
33
              cnt[val[j] / base % k]--;
34
           }
35
          for (int j = 0; j < n; j++) val[j] = temp[j];</pre>
36
          base *= k;
37
       }
38 }
39
40 int main()
41 {
42
       init();
43
       solve();
       for (int i = 0; i < n; i++) cout << val[i] << ' ';
44
45
       cout << endl;</pre>
46
       return 0;
47 }
```

假设输入的 n 为不大于 100 的正整数, k 为不小于 2 且不大于 100 的正整数, val[i]在 int 表示范围内,完成下面的判断题和单选题:

- 判断题
 - 22. 这是一个不稳定的排序算法。()
 - 23. 该算法的空间复杂度仅与 n 有关。()
 - **24.** 该算法的时间复杂度为 O(m(n + k))。 ()
- 单选题

25. 当输入为 "5 3 98 26 91 37 46" 时,程序第一次执行到第 36 行,val[]数组的内容依次为()。

```
A. 91 26 46 37 98
```

B. 91 46 37 26 98

C. 98 26 46 91 37

01 #include <iostream>

D. 91 37 46 98 26

26. 若 val[i]的最大值为 100, k 取 () 时算法运算次数最少。

```
A. 2
```

В. 3

C. 10

D. 不确定

27. 当输入的 k 比 val[i]的最大值还大时,该算法退化为()算法。

```
A. 选择排序
```

B. 冒泡排序

C. 计数排序

D. 桶排序

```
(3)
```

```
02 #include <algorithm>
03
04 using namespace std;
06 const int MAXL = 1000;
07
08 int n, k, ans[MAXL];
10 int main(void)
11 {
12
      cin >> n >> k;
13
      if (!n) cout << 0 << endl;
14
      else
15
      {
          int m = 0;
16
          while (n)
17
18
              ans[m++] = (n \% (-k) + k) \% k;
19
              n = (ans[m - 1] - n) / k;
20
21
22
          for (int i = m - 1; i >= 0; i --)
```

CCF CSP-S 2022 第一轮 C++语言试题 第8页,共13页

假设输入的 n 在 int 范围内, k 为不小于 2 且不大于 36 的正整数, 完成下面的判断题和单选题:

- 判断题
 - **28.** 该算法的时间复杂度为 $O(\log_k n)$ 。 ()
 - 29. 删除第 23 行的强制类型转换,程序的行为不变。()
 - 30. 除非输入的 n 为 0, 否则程序输出的字符数为 $O(|\log_k|n||+1)$ 。 ()
- 单选题
 - 31. 当输入为"100 7"时,输出为()。

A. 202

- B. **1515**
- C. **244**
- D. **1754**
- 32. 当输入为"-255 8"时,输出为"()"。

A. **1400**

- B. **1401**
- C. **417**
- D. 400
- 33. 当输入为"1000000 19"时,输出为"()"。

A. BG939

B. **87GIB**

C. 1CD428

D. **7CF1B**

三、 完善程序(单选题,每小题 3 分,共计 30 分)

(1)(**归并第 k 小)**已知两个长度均为 n 的有序数组 a1 和 a2(均为递增序,但不保证严格单调递增),并且给定正整数 k($1 \le k \le 2n$),求数组 a1 和 a2 归并排序后的数组里第 k 小的数值。

试补全程序。

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03
04 int solve(int *a1, int *a2, int n, int k) {
05  int left1 = 0, right1 = n - 1;
06  int left2 = 0, right2 = n - 1;
07  while (left1 <= right1 && left2 <= right2) {</pre>
```

```
80
       int m1 = (left1 + right1) >> 1;
09
       int m2 = (left2 + right2) >> 1;
       int cnt = (1);
10
11
       if (2) {
        if (cnt < k) left1 = m1 + 1;
12
13
        else right2 = m2 - 1;
14
       } else {
15
        if (cnt < k) left2 = m2 + 1;
        else right1 = m1 - 1;
16
17
       }
18
     }
19
     if (③) {
20
       if (left1 == 0) {
        return a2[k - 1];
21
22
       } else {
23
         int x = a1[left1 - 1], (4);
24
         return std::max(x, y);
25
       }
26
     } else {
27
       if (left2 == 0) {
28
        return a1[k - 1];
29
       } else {
30
        int x = a2[left2 - 1], (5);
31
         return std::max(x, y);
32
       }
33
     }
34 }
34. ①处应填( )
        (m1 + m2) * 2
    Α.
                                          В.
                                              (m1 - 1) + (m2 - 1)
    C.
        m1 + m2
                                              (m1 + 1) + (m2 + 1)
                                          D.
35. ②处应填( )
        a1[m1] == a2[m2]
                                          В.
                                              a1[m1] <= a2[m2]
    C.
        a1[m1] >= a2[m2]
                                          D.
                                              a1[m1] != a2[m2]
36. ③处应填( )
    A.
        left1 == right1
                                          В.
                                              left1 < right1</pre>
    C.
        left1 > right1
                                              left1 != right1
                                          D.
37. ④处应填( )
    A. y = a1[k - left2 - 1]
                                          B. y = a1[k - left2]
    C. y = a2[k - left1 - 1]
                                          D. y = a2[k - left1]
```

```
38. ⑤处应填( )
```

```
A. y = a1[k - left2 - 1] B. y = a1[k - left2] C. y = a2[k - left1 - 1] D. y = a2[k - left1]
```

- (2)(容器分水)有两个容器,容器 1 的容量为为 a 升,容器 2 的容量为 b 升;同时允许下列的三种操作,分别为:
 - 1) FILL(i): 用水龙头将容器 i (i∈{1,2}) 灌满水;
 - 2) DROP(i): 将容器 i 的水倒进下水道;
- 3) POUR(i,j): 将容器 i 的水倒进容器 j (完成此操作后,要么容器 j 被灌满,要 么容器 i 被清空)。

求只使用上述的两个容器和三种操作,获得恰好 c 升水的最少操作数和操作序列。上述 a、b、c 均为不超过 100 的正整数,且 c \leq max{a,b}。

试补全程序。

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03 const int N = 110;
04
05 int f[N][N];
06 int ans;
07 int a, b, c;
08 int init;
09
10 int dfs(int x, int y) {
    if (f[x][y] != init)
11
      return f[x][y];
12
     if (x == c || y == c)
13
14
      return f[x][y] = 0;
15
    f[x][y] = init - 1;
    f[x][y] = min(f[x][y], dfs(a, y) + 1);
16
    f[x][y] = min(f[x][y], dfs(x, b) + 1);
17
18
    f[x][y] = min(f[x][y], dfs(0, y) + 1);
    f[x][y] = min(f[x][y], dfs(x, 0) + 1);
19
20
    int t = min(a - x, y);
21
    f[x][y] = min(f[x][y], (1));
22
    t = min(x, b - y);
    f[x][y] = min(f[x][y], @);
23
24
    return f[x][y];
25 }
26
27 void go(int x, int y) {
     if (③)
28
29
      return;
```

```
if (f[x][y] == dfs(a, y) + 1) {
30
       cout << "FILL(1)" << endl;</pre>
31
32
       go(a, y);
33
     } else if (f[x][y] == dfs(x, b) + 1) {
34
       cout << "FILL(2)" << endl;</pre>
35
       go(x, b);
     f(x) = \inf (f(x)[y] = \inf (0, y) + 1) \{
36
37
       cout << "DROP(1)" << endl;</pre>
38
       go(0, y);
39
     } else if (f[x][y] == dfs(x, 0) + 1) {
       cout << "DROP(2)" << endl;</pre>
40
41
       go(x, 0);
42
     } else {
       int t = min(a - x, y);
43
44
       if (f[x][y] == 4) {
         cout << "POUR(2,1)" << endl;</pre>
45
         go(x + t, y - t);
46
47
       } else {
48
         t = min(x, b - y);
49
         if (f[x][y] == 5) {
           cout << "POUR(1,2)" << endl;</pre>
50
51
           go(x - t, y + t);
52
         } else
53
           assert(0);
54
       }
55
     }
56 }
57
58 int main() {
     cin >> a >> b >> c;
59
60
     ans = 1 << 30;
     memset(f, 127, sizeof f);
61
62
     init = **f;
63
     if ((ans = dfs(0, 0)) == init - 1)
64
       cout << "impossible";</pre>
65
     else {
66
       cout << ans << endl;</pre>
67
       go(0, 0);
68
     }
69 }
39. ①处应填( )
     A.
        dfs(x + t, y - t) + 1
                                           B. dfs(x + t, y - t) - 1
     C.
        dfs(x - t, y + t) + 1
                                           D. dfs(x - t, y + t) - 1
```

40.②处应填()

A.
$$dfs(x + t, y - t) + 1$$

C.
$$dfs(x - t, y + t) + 1$$
 D. $dfs(x - t, y + t) - 1$

B.
$$dfs(x + t, y - t) - 1$$

D.
$$dfs(x - t, y + t) - 1$$

41. ③处应填()

A.
$$x == c | | y == c$$

C.
$$x >= c || y >= c$$

B.
$$x == c \&\& y == c$$

D.
$$x >= c && y >= c$$

42. ④处应填()

A.
$$dfs(x + t, y - t) + 1$$

C.
$$dfs(x - t, y + t) + 1$$

B.
$$dfs(x + t, y - t) - 1$$

C.
$$dfs(x - t, y + t) + 1$$
 D. $dfs(x - t, y + t) - 1$

43. ⑤处应填()

A.
$$dfs(x + t, y - t) + 1$$

C.
$$dfs(x - t, y + t) + 1$$

B.
$$dfs(x + t, y - t) - 1$$

D.
$$dfs(x - t, y + t) - 1$$