



2020 CCF 非专业级别软件能力认证第一轮
(CSP-S) 提高级 C++语言试题

认证时间：2020 年 10 月 11 日 09:30~11:30

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. 请选出以下最大的数（ ）。
A. $(550)_{10}$ B. $(777)_8$ C. 2^{10} D. $(22F)_{16}$
2. 操作系统的功能是（ ）。
A. 负责外设与主机之间的信息交换
B. 控制和管理计算机系统的各种硬件和软件资源的使用
C. 负责诊断机器的故障
D. 将源程序编译成目标程序
3. 现有一段 8 分钟的视频文件，它的播放速度是每秒 24 帧图像，每帧图像是一幅分辨率为 2048×1024 像素的 32 位真彩色图像。请问要存储这段原始无压缩视频，需要多大的存储空间？（ ）。
A. 30G B. 90G C. 150G D. 450G
4. 今有一空栈 S，对下列待进栈的数据元素序列 a,b,c,d,e,f 依次进行：进栈，进栈，出栈，进栈，进栈，出栈的操作，则此操作完成后，栈底元素为（ ）。
A. b B. a C. d D. c
5. 将 (2, 7, 10, 18) 分别存储到某个地址区间为 0~10 的哈希表中，如果哈希函数 $h(x) = ()$ ，将不会产生冲突，其中 $a \bmod b$ 表示 a 除以 b 的余数。
A. $x^2 \bmod 11$
B. $2x \bmod 11$
C. $x \bmod 11$
D. $\lfloor x/2 \rfloor \bmod 11$ ，其中 $\lfloor x/2 \rfloor$ 表示 $x/2$ 下取整
6. 下列哪些问题不能用贪心法精确求解？（ ）



- A. 霍夫曼编码问题
B. 0-1 背包问题
C. 最小生成树问题
D. 单源最短路径问题
7. 具有 n 个顶点, e 条边的图采用邻接表存储结构, 进行深度优先遍历运算的时间复杂度为 ()。
A. $\theta(n+e)$ B. $\theta(n^2)$ C. $\theta(e^2)$ D. $\theta(n)$
8. 二分图是指能将顶点划分成两个部分, 每一部分内的顶点间没有边相连的简单无向图。那么, 24 个顶点的二分图至多有 () 条边。
A. 144 B. 100 C. 48 D. 122
9. 广度优先搜索时, 一定需要用到的数据结构是 ()。
A. 栈 B. 二叉树 C. 队列 D. 哈希表
10. 一个班学生分组做游戏, 如果每组三人就多两人, 每组五人就多三人, 每组七人就多四人, 问这个班的学生人数 n 在以下哪个区间? 已知 $n < 60$ 。()。
A. $30 < n < 40$ B. $40 < n < 50$ C. $50 < n < 60$ D. $20 < n < 30$
11. 小明想通过走楼梯来锻炼身体, 假设从第 1 层走到第 2 层消耗 10 卡热量, 接着从第 2 层走到第 3 层消耗 20 卡热量, 再从第 3 层走到第 4 层消耗 30 卡热量, 依此类推, 从第 k 层走到第 $k+1$ 层消耗 $10k$ 卡热量 ($k > 1$)。如果小明想从 1 层开始, 通过连续向上爬楼梯消耗 1000 卡热量, 至少要爬到第几层楼? ()。
A. 14 B. 16 C. 15 D. 13
12. 表达式 $a*(b+c)-d$ 的后缀表达形式为 ()。
A. $abc*+d-$ B. $-+*abcd$ C. $abcd*+-$ D. $abc+*d-$
13. 从一个 4×4 的棋盘选取不在同一行也不在同一列上的两个方格, 共有 () 种方法。
A. 60 B. 72 C. 86 D. 64
14. 对一个 n 个顶点、 m 条边的带权有向简单图用 Dijkstra 算法计算单源最短路径时, 如果不使用堆或其它优先队列进行优化, 则其时间复杂度为 ()。
A. $\theta((m + n^2) \log n)$ B. $\theta(mn + n^3)$
C. $\theta((m + n) \log n)$ D. $\theta(n^2)$
15. 1948 年, () 将热力学中的熵引入信息通信领域, 标志着信息论研究的开端。
A. 欧拉 (Leonhard Euler) B. 冯·诺伊曼 (John von Neumann)
C. 克劳德·香农 (Claude Shannon) D. 图灵 (Alan Turing)



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.

```
01 #include <iostream>
02 using namespace std;
03
04 int n;
05 int d[1000];
06
07 int main() {
08     cin >> n;
09     for (int i = 0; i < n; ++i)
10         cin >> d[i];
11     int ans = -1;
12     for (int i = 0; i < n; ++i)
13         for (int j = 0; j < n; ++j)
14             if (d[i] < d[j])
15                 ans = max(ans, d[i] + d[j] - (d[i] & d[j]));
16     cout << ans;
17     return 0;
18 }
```

假设输入的 n 和 $d[i]$ 都是不超过 10000 的正整数，完成下面的判断题和单选题：

● 判断题

- 1) n 必须小于 1000，否则程序可能会发生运行错误。（ ）
- 2) 输出一定大于等于 0。（ ）
- 3) 若将第 13 行的“ $j = 0$ ”改为“ $j = i + 1$ ”，程序输出可能会改变。（ ）
- 4) 将第 14 行的“ $d[i] < d[j]$ ”改为“ $d[i] != d[j]$ ”，程序输出不会改变。（ ）

● 单选题

- 5) 若输入 n 为 100，且输出为 127，则输入的 $d[i]$ 中不可能有（ ）。
A. 127 B. 126 C. 128 D. 125
- 6) 若输出的数大于 0，则下面说法正确的是（ ）。
A. 若输出为偶数，则输入的 $d[i]$ 中最多有两个偶数



- B. 若输出为奇数，则输入的 $d[i]$ 中**至少**有两个奇数
- C. 若输出为偶数，则输入的 $d[i]$ 中**至少**有两个偶数
- D. 若输出为奇数，则输入的 $d[i]$ 中**最多**有两个奇数

2.

```
01 #include <iostream>
02 #include <cstdlib>
03 using namespace std;
04
05 int n;
06 int d[10000];
07
08 int find(int L, int R, int k) {
09     int x = rand() % (R - L + 1) + L;
10     swap(d[L], d[x]);
11     int a = L + 1, b = R;
12     while (a < b) {
13         while (a < b && d[a] < d[L])
14             ++a;
15         while (a < b && d[b] >= d[L])
16             --b;
17         swap(d[a], d[b]);
18     }
19     if (d[a] < d[L])
20         ++a;
21     if (a - L == k)
22         return d[L];
23     if (a - L < k)
24         return find(a, R, k - (a - L));
25     return find(L + 1, a - 1, k);
26 }
27
28 int main() {
29     int k;
30     cin >> n;
31     cin >> k;
32     for (int i = 0; i < n; ++i)
33         cin >> d[i];
34     cout << find(0, n - 1, k);
35     return 0;
36 }
```



假设输入的 n , k 和 $d[i]$ 都是不超过 10000 的正整数, 且 k 不超过 n , 并假设 `rand()` 函数产生的是均匀的随机数, 完成下面的判断题和单选题:

● 判断题

- 1) 第 9 行的 “x” 的数值范围是 $L+1$ 到 R , 即 $[L+1, R]$ 。 ()
- 2) 将第 19 行的 “`d[a]`” 改为 “`d[b]`”, 程序不会发生运行错误。 ()

● 单选题

- 3) (2.5 分) 当输入的 $d[i]$ 是严格单调递增序列时, 第 17 行的 “swap” 平均执行次数是 ()。
A. $\theta(n \log n)$ B. $\theta(n)$ C. $\theta(\log n)$ D. $\theta(n^2)$
- 4) (2.5 分) 当输入的 $d[i]$ 是严格单调递减序列时, 第 17 行的 “swap” 平均执行次数是 ()。
A. $\theta(n^2)$ B. $\theta(n)$ C. $\theta(n \log n)$ D. $\theta(\log n)$
- 5) (2.5 分) 若输入的 $d[i]$ 为 i , 此程序①平均的时间复杂度和②最坏情况下的时间复杂度分别是 ()。
A. $\theta(n)$, $\theta(n^2)$ B. $\theta(n)$, $\theta(n \log n)$
C. $\theta(n \log n)$, $\theta(n^2)$ D. $\theta(n \log n)$, $\theta(n \log n)$
- 6) (2.5 分) 若输入的 $d[i]$ 都为同一个数, 此程序平均的时间复杂度是 ()。
A. $\theta(n)$ B. $\theta(\log n)$ C. $\theta(n \log n)$ D. $\theta(n^2)$

3.

```
01 #include <iostream>
02 #include <queue>
03 using namespace std;
04
05 const int maxl = 2000000000;
06
07 class Map {
08     struct item {
09         string key; int value;
10     } d[maxl];
11     int cnt;
12 public:
13     int find(string x) {
14         for (int i = 0; i < cnt; ++i)
15             if (d[i].key == x)
16                 return d[i].value;
17         return -1;
18     }
19 }
```



```
18 }
19 static int end() { return -1; }
20 void insert(string k, int v) {
21     d[cnt].key = k; d[cnt++].value = v;
22 }
23 } s[2];
24
25 class Queue {
26     string q[maxl];
27     int head, tail;
28 public:
29     void pop() { ++head; }
30     string front() { return q[head + 1]; }
31     bool empty() { return head == tail; }
32     void push(string x) { q[++tail] = x; }
33 } q[2];
34
35 string st0, st1;
36 int m;
37
38 string LtoR(string s, int L, int R) {
39     string t = s;
40     char tmp = t[L];
41     for (int i = L; i < R; ++i)
42         t[i] = t[i + 1];
43     t[R] = tmp;
44     return t;
45 }
46
47 string RtoL(string s, int L, int R) {
48     string t = s;
49     char tmp = t[R];
50     for (int i = R; i > L; --i)
51         t[i] = t[i - 1];
52     t[L] = tmp;
53     return t;
54 }
55
56 bool check(string st, int p, int step) {
57     if (s[p].find(st) != s[p].end())
58         return false;
59     ++step;
60     if (s[p ^ 1].find(st) == s[p].end()) {
```



```
61     s[p].insert(st, step);
62     q[p].push(st);
63     return false;
64 }
65 cout << s[p ^ 1].find(st) + step << endl;
66 return true;
67 }
68
69 int main() {
70     cin >> st0 >> st1;
71     int len = st0.length();
72     if (len != st1.length()) {
73         cout << -1 << endl;
74         return 0;
75     }
76     if (st0 == st1) {
77         cout << 0 << endl;
78         return 0;
79     }
80     cin >> m;
81     s[0].insert(st0, 0); s[1].insert(st1, 0);
82     q[0].push(st0); q[1].push(st1);
83     for (int p = 0;
84         !(q[0].empty() && q[1].empty());
85         p ^= 1) {
86         string st = q[p].front(); q[p].pop();
87         int step = s[p].find(st);
88         if ((p == 0 &&
89             (check(LtoR(st, m, len - 1), p, step) ||
90              check(RtoL(st, 0, m), p, step)))
91             ||
92             (p == 1 &&
93              (check(LtoR(st, 0, m), p, step) ||
94               check(RtoL(st, m, len - 1), p, step))))
95             return 0;
96     }
97     cout << -1 << endl;
98     return 0;
99 }
```

● 判断题

1) 输出可能为0。 ()



- 2) 若输入的两个字符串长度均为 101 时, 则 $m=0$ 时的输出与 $m=100$ 时的输出是一样的。 ()
- 3) 若两个字符串的长度均为 n , 则最坏情况下, 此程序的时间复杂度为 $\theta(n!)$ 。 ()

● 单选题

- 4) (2.5 分) 若输入的第一个字符串长度由 100 个不同的字符构成, 第二个字符串是第一个字符串的倒序, 输入的 m 为 0, 则输出为 ()。
- A. 49 B. 50 C. 100 D. -1
- 5) (4 分) 已知当输入为 “0123\n3210\n1” 时输出为 4, 当输入为 “012345\n543210\n1” 时输出为 14, 当输入为 “01234567\n76543210\n1” 时输出为 28, 则当输入为 “0123456789ab\nba9876543210\n1” 输出为 ()。其中 “\n” 为换行符。
- A. 56 B. 84 C. 102 D. 68
- 6) (4 分) 若两个字符串的长度均为 n , 且 $0 < m < n - 1$, 且两个字符串的构成相同 (即任何一个字符在两个字符串中出现的次数均相同), 则下列说法正确的是 ()。提示: 考虑输入与输出有多少对字符前后顺序不一样。
- A. 若 n, m 均为奇数, 则输出可能小于 0。
- B. 若 n, m 均为偶数, 则输出可能小于 0。
- C. 若 n 为奇数、 m 为偶数, 则输出可能小于 0。
- D. 若 n 为偶数、 m 为奇数, 则输出可能小于 0。

三、完善程序 (单选题, 每小题 3 分, 共计 30 分)

1. (分数背包) 小 S 有 n 块蛋糕, 编号从 1 到 n 。第 i 块蛋糕的价值是 w_i , 体积是 v_i 。他有一个大小为 B 的盒子来装这些蛋糕, 也就是说装入盒子的蛋糕的体积总和不能超过 B 。
- 他打算选择一些蛋糕装入盒子, 他希望盒子里装的蛋糕的价值之和尽量大。
- 为了使盒子里的蛋糕价值之和更大, 他可以任意切割蛋糕。具体来说, 他可以选择一个 α ($0 < \alpha < 1$), 并将一块价值是 w , 体积为 v 的蛋糕切割成两块, 其中一块的价值是 $\alpha \cdot w$, 体积是 $\alpha \cdot v$, 另一块的价值是 $(1 - \alpha) \cdot w$, 体积是 $(1 - \alpha) \cdot v$ 。他可以重复无限次切割操作。
- 现要求编程输出最大可能的价值, 以分数的形式输出。
- 比如 $n=3, B=8$, 三块蛋糕的价值分别是 4、4、2, 体积分别是 5、3、2。那么最优的方案就是将体积为 5 的蛋糕切成两份, 一份体积是 3, 价值是 2.4, 另一份体积是 2, 价值是 1.6, 然后把体积是 3 的那部分和后两块蛋糕打包进盒子。最优的价值之和是 8.4, 故程序输出 42/5。



输入的数据范围为： $1 \leq n \leq 1000$ ， $1 \leq B \leq 10^5$ ； $1 \leq w_i, v_i \leq 100$ 。
提示：将所有的蛋糕按照性价比 w_i/v_i 从大到小排序后进行贪心选择。
试补全程序。

```
01 #include <cstdio>
02 using namespace std;
03
04 const int maxn = 1005;
05
06 int n, B, w[maxn], v[maxn];
07
08 int gcd(int u, int v) {
09     if(v == 0)
10         return u;
11     return gcd(v, u % v);
12 }
13
14 void print(int w, int v) {
15     int d = gcd(w, v);
16     w = w / d;
17     v = v / d;
18     if(v == 1)
19         printf("%d\n", w);
20     else
21         printf("%d/%d\n", w, v);
22 }
23
24 void swap(int &x, int &y) {
25     int t = x; x = y; y = t;
26 }
27
28 int main() {
29     scanf("%d %d", &n, &B);
30     for(int i = 1; i <= n; i++) {
31         scanf("%d%d", &w[i], &v[i]);
32     }
33     for(int i = 1; i < n; i++)
34         for(int j = 1; j < n; j++)
35             if(①) {
36                 swap(w[j], w[j + 1]);
37                 swap(v[j], v[j + 1]);
38             }
39     int curV, curW;
```



```
40  if(②) {
41      ③
42  } else {
43      print(B * w[1], v[1]);
44      return 0;
45  }
46
47  for(int i = 2; i <= n; i ++ )
48      if(curV + v[i] <= B) {
49          curV += v[i];
50          curW += w[i];
51      } else {
52          print(④);
53          return 0;
54      }
55  print(⑤);
56  return 0;
57 }
58
59
```

1) ①处应填 ()

- A. $w[j] / v[j] < w[j + 1] / v[j + 1]$
- B. $w[j] / v[j] > w[j + 1] / v[j + 1]$
- C. $v[j] * w[j + 1] < v[j + 1] * w[j]$
- D. $w[j] * v[j + 1] < w[j + 1] * v[j]$

2) ②处应填 ()

- A. $w[1] <= B$
- B. $v[1] <= B$
- C. $w[1] >= B$
- D. $v[1] >= B$

3) ③处应填 ()

- A. `print(v[1], w[1]); return 0;`
- B. `curV = 0; curW = 0;`
- C. `print(w[1], v[1]); return 0;`
- D. `curV = v[1]; curW = w[1];`

4) ④处应填 ()

- A. $curW * v[i] + curV * w[i], v[i]$
- B. $(curW - w[i]) * v[i] + (B - curV) * w[i], v[i]$
- C. $curW + v[i], w[i]$
- D. $curW * v[i] + (B - curV) * w[i], v[i]$

5) ⑤处应填 ()



- A. curW, curV
B. curW, 1
C. curV, curW
D. curV, 1

2. (最优子序列) 取 $m = 16$, 给出长度为 n 的整数序列 $a_1, a_2, \dots, a_n (0 \leq a_i < 2^m)$ 。对于一个二进制数 x , 定义其分值 $w(x)$ 为 $x + \text{popcnt}(x)$, 其中 $\text{popcnt}(x)$ 表示 x 二进制表示中 **1** 的个数。对于一个子序列 b_1, b_2, \dots, b_k , 定义其子序列分值 S 为 $w(b_1 \oplus b_2) + w(b_2 \oplus b_3) + w(b_3 \oplus b_4) + \dots + w(b_{k-1} \oplus b_k)$ 。其中 \oplus 表示按位异或。对于空子序列, 规定其子序列分值为 0 。求一个子序列使得其子序列分值最大, 输出这个最大值。

输入第一行包含一个整数 $n (1 \leq n \leq 40000)$ 。接下来一行包含 n 个整数 a_1, a_2, \dots, a_n 。

提示: 考虑优化朴素的动态规划算法, 将前 $\frac{m}{2}$ 位和后 $\frac{m}{2}$ 位分开计算。

$\text{Max}[x][y]$ 表示当前的子序列下一个位置的高 **8** 位是 x 、最后一个位置的低 **8** 位是 y 时的最大价值。

试补全程序。

```
01 #include <iostream>
02
03 using namespace std;
04
05 typedef long long LL;
06
07 const int MAXN = 40000, M = 16, B = M >> 1, MS = (1 <<
B) - 1;
08 const LL INF = 1000000000000000LL;
09 LL Max[MS + 4][MS + 4];
10
11 int w(int x)
12 {
13     int s = x;
14     while (x)
15     {
16         ①;
17         s++;
18     }
19     return s;
20 }
21
22 void to_max(LL &x, LL y)
23 {
```



```
24  if (x < y)
25      x = y;
26  }
27
28  int main()
29  {
30      int n;
31      LL ans = 0;
32      cin >> n;
33      for (int x = 0; x <= MS; x++)
34          for (int y = 0; y <= MS; y++)
35              Max[x][y] = -INF;
36      for (int i = 1; i <= n; i++)
37      {
38          LL a;
39          cin >> a;
40          int x = ②, y = a & MS;
41          LL v = ③;
42          for (int z = 0; z <= MS; z++)
43              to_max(v, ④);
44          for (int z = 0; z <= MS; z++)
45              ⑤;
46          to_max(ans, v);
47      }
48      cout << ans << endl;
49      return 0;
50 }
```

1) ①处应填 ()

- A. $x \gg= 1$
- B. $x \wedge= x \& (x \wedge (x + 1))$
- C. $x -= x \mid -x$
- D. $x \wedge= x \& (x \wedge (x - 1))$

2) ②处应填 ()

- A. $(a \& MS) \ll B$
- B. $a \gg B$
- C. $a \& (1 \ll B)$
- D. $a \& (MS \ll B)$

3) ③处应填 ()

- A. $-INF$
- B. $Max[y][x]$
- C. 0
- D. $Max[x][y]$

4) ④处应填 ()



- A. $\text{Max}[x][z] + w(y \wedge z)$ B. $\text{Max}[x][z] + w(a \wedge z)$
C. $\text{Max}[x][z] + w(x \wedge (z \ll B))$ D. $\text{Max}[x][z] + w(x \wedge z)$

5) ⑤处应填 ()

- A. $\text{to_max}(\text{Max}[y][z], v + w(a \wedge (z \ll B)))$
B. $\text{to_max}(\text{Max}[z][y], v + w((x \wedge z) \ll B))$
C. $\text{to_max}(\text{Max}[z][y], v + w(a \wedge (z \ll B)))$
D. $\text{to_max}(\text{Max}[x][z], v + w(y \wedge z))$

陕西