几门级 CSP-J 第 6 产初赛模拟试题

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. 在计算机内部用来传送、存贮、加工处理的			
A. 二进制码 B. 八进制码	C. 十进制码	D. 智能拼音码	
2. 计算机的软件系统通常分为()。			
A. 硬件系统和软件系统	B. 高级软件和一般软	(件	
C. 系统软件和应用软件	D. 军用软件和民用软	大件	
3. 关于软盘读写孔,正确的说法是()。			
A. 从该孔读信息	B. 从该孔写信息		
C. 当该孔处于开状态时,不能删除盘中文件	D. 该孔没有作用		
4. 一棵二叉树的中序遍历为 DGBAECHF,后原	序遍历为 GDBEHFCA,	则前序遍历是()。
A. ABCDFGHE B. ABDGCEFH	C. ACBGDHEF	D. ACEFHBGD	1)
5. 下列叙述中错误的是()。			
A、 微机应避免置于强磁场之中			
B. 微机使用时间不宜过长,而应隔几个小时	大机一次		
C. 微机应避免频繁关开,以延长其使用寿命	Ĩ	。(一)與東西公司。	(1)
D. 微机应经常使用,不宜长期闲置不用	6.8		
6. 计算机网络最主要的优点是()。		() 集並發傷)	
A. 运算速度快 B. 共享资源	C. 精度高	D. 存储容量大	
7. 下列 4 个不同进制表示的数中,最大的一个]y+[[i]w-i[qb.8	
A. (220.1) ₁₀ B. (11011011.1) ₂	C. (334.1).	D. (DC. 1)	
8. 为了区分汉字与 ASCII 码,计算机中汉字编	码的最高位为()	Lab. [i lub] mm. (1	
A. 1 B. 0		D. 2	
9. 一般来说,TCP/IP 的 IP 提供的服务是(
A. 运输层服务 B. 会话层服务	C. 表示层服务	D 网络巨眼冬	
10. 通信时,模拟信号也可以用数字信道来传统	输,能实现模拟信号与	5. 内名医瓜为 5数字信导之间 结 :	在小船
的是()。		双于旧与之间积1	火切肥
A. D/A B. A/D	C. Modem	D. Codec	
11. 一个栈的输入顺序为1、2、3、4、5,下列序列			
A. 54312 B. 24135	C. 21543	·列是()。	
12. 不属于 Internet 的功能是()。	G. 21343	D. 12534	
	C 本海探测	75 - 11 - W AL =	
13. 下列描述计算机病毒的特性中,()不	C. 查询资料	D. 传送能量	
A 羰化州 D 在独址			
A. 潜伏性 B. 传染性 14. 下面不属于网络操作系统的 B.	C. 高速性	D. 危害性	
14. 下面不属于网络操作系统的是()。			
A. UNIX B. WINDOWS NT	C. NETWARE	D. DOS	
15. 根据《计算机软件保护条例》,中国公民开发	发的软件享有著作权的	的是()。	
A. 不论何人、何地及发表与否的软件			
C. 只有单位发表的软件	D. 只有个人在国内公	分开发表的软件	
二、阅读程序(程序输入不超过数组或字符串系	定义的范围:判断题]	E确填"√".错误均	真"×";
除特殊说明外,判断题 1.5 分,选择题 4 分,共	计 40 分)	7 te 8 1 7	
1.			
01 #include <hits h="" stdc++=""></hits>			

1.

02 using namespace std;

```
03 const int Maxn=10005;
04 int n, b[Maxn];
05 inline void mergesort(int*a,int l,int r) {
    if (l==r) return;
06.
    int mid = l + r >> 1;
07
    mergesort(a,1,mid), mergesort(a,mid+1,r);
08
    int i = 1, j = mid+1, cnt = 0;
while (i <= mid && j <= r) {</pre>
09
10
      if (a[i] <= a[j]) b[++cnt] = a[i++];
11
      else b[++cnt] = a[j++];
12
         }
13
     while (i \le mid) b[++cnt] = a[i++];
14
     while (j \le r) b[++cnt] = a[j++];
15
     for (i=l;i<=r;i++) a[i]=b[i-l+1];
16
17 }
     int a[Maxn];
18
19 int main (void) {
20
     cin>>n;
     for (int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i]; ) 次要乘复铜阳宏系数 ::
21
     mergesort(a,1,n); (m+a)0.3 (m+a)0.4 (n m)0.4
 22
     for (int i=1; i<=n; i++) cout<<a[i]<<(i==n?'\n':'');
 23
     return 0: d (m log n) B.G (mm) 0 A
 24
 25 }
 ●判断题
 (1)该算法中"int * a"没有传值。( ) har and the make the date show that the
 (2)该算法会换行。( )
 (3)该算法中 mergesort 函数时间复杂度为 O(n log n)。( ) ______
 (4)如果输入为"543978"则输出为34789\n。(
 ●选择题
 (5)下面哪句与"i==n?'\n':' '"相同(([x)o, "be *")]] and and
                               B. " \n" [i = = n]
    A. i !=1?'\n':''
    C." n"[i !=n]
                               D. ' '
 (6)该算法的最劣复杂度与哪个排序算法相同( )。
    A. 快速排序 B. 选择排序 C. 计数排序 D. 堆排序
2.
                                (0==(x)x 2n)18
  01 #include <bits/stdc++.h>
  02 using namespace std;
  03 int i,j,k,n,m,f[10010],p1,p2,p3;
  04 int find (int k) {
  05
      if (f[k] = = k) return k;
  06
      return f[k] = find(f[k]);
  07 }
  08 int main()
  09 1
  10
       cin>>n>>m;
       for (i=1;i<=n;i++) f[i]=i;
  11
```

```
for (i=1; i < = m; i++) {
   12
   13
           cin>>p1>>p2>>p3;
  14
           if(p1 = = 1)
              f[find(p2)] = find(p3);
  15
  16
          if(p1 = = 2)
              if(find(p2) = = find(p3))
  17
                 printf("Y\n");
  18
  19
             else
  20
                printf("N\n");
  21
  22
       return 0;
  23 }
  ●判断题
  (2)去掉 for(i=1;i<=n;i++) f[i]=i;对该算法没有影响。(
  (3)输入22112212输出为Y。(
  (4)输入21212输出为 N。(
  ●选择题
  (5)该算法时间复杂度为(
                       (-1,1<=n;1++) cla>>a(il) (
    A. O(m \log n)
                 B.O(nm)
                               C. O(n+m) D. O(nm^2)
 (6)把 return f[k]=find(f[k]);改成 return find(f[k]);最差时间复杂度为(
    A. O(m \log n)
                 B. O(nm)
                               C.O(n+m)
                                              D. O(nm^2)
3.
 01 int t,x[100],a[100];
 02 void work(int d,int i,int n){
 03
        int k;
                    1 注:注:证明nergesom 函数时间发染度为 O(n log n)。(
 04
        if(n==1)
 05
        {
 06
          for (k=0; k< d; k++)
 07
             printf("%3d",a[k]);
 08
             printf("\n");
 09
         }
 10
         else
 11
          for (k=i; k < t; k++)
 12
              if (n% x[k] = = 0)
 13
              {
 14
                 a[d] = x[k];
 15
                 work (d+1,k,n/x[k]);
 16
              }
 17 }
 18 int
        main(){
        int i, k, n;
 19
 20
        cin>>n;
        for (i=n; i>1; i--) if (n\% i=0) x[t++]=i;
21
       work (0,0,n);
22
23 }
```

```
●判断题
 (1) for (i=n; i>1; i--) if (n% i==0) x[t++]=i; 的作用是求出 n 的所有因数。( )
 (2)该程序的作用是对n进行质因数分解。( )
 (3) printf("%3d",a[k]);中去掉3对程序没有影响。( ) )
 (4)去掉 if(n%x[k]==0)对程序有影响。( )
                          A. (Fil) max_D B. (Cal) rmax_f) C. (fil)
 ●选择题
 (5)如果输入为2,那么输出为(
   A. 2 | B. 2 1
                        is and i) C. 1 2) value read ( D. 2 2 - read )
 (6)如果输入为72,那么输出的非回车字符有多少行( )。
                                       到大输出所有这样的时间。
   A. 14
                B. 15
                               C. 16
三、完善程序(单选题,每小题 3 分,共计 30 分)
1.(坐标统计)输入 n 个整点在平面上的坐标。对于每个点,可以控制所有位于它左下方的
 点(即 x、y 坐标都比它小),它可以控制的点的数目称为"战斗力"。依次输出每个点的战
 斗力,最后输出战斗力最高的点的编号(如果若干个点的战斗力并列最高,输出其中最大
 的编号)
 01 #include<iostream>
 02 using namespace std;
 03 const int SIZE = 100;
 04 int x[SIZE], y[SIZE], f[SIZE]:
 05 int n,i,j, max f, ans;
                                          01 #include<10stream>
 06 int main()
                                           02 winclude costring>
 07 {
                                         03 wring namespace std;
 08
                                           04 const int Stab=25;
     for (i=1; i \le n; i++) cin >> x[i] >> y[i];
 09
                                            Os bool deed[SIZE];
 10
     \max f=0;
 11
     for (i=1;i<=n;i++)
                                              87 int nimil, it's
 12
                                                  Os bool flag:
 13
        f[i]=[ ① ];
                                                  () mism done 80
        for (j = 1; j <= n; j++)
 14
 15
           membet (used, false, sizeof([___]) 3.3 [i]x>[j]x) ii
 16
 17
 18
        }
       if([_________])
 19
 20
        {
 21
           \max f = f[i];
 22
           [ ⑤ ];
                                              thurs opera
 23
        }
                                             (DB(2) allow
 24
     for(i=1;i<=n;i++) cout<<f[i]<<endl;
 25
 26
                                 counceders to lead to learn war
      cout << ans << endl;
 27
      return 0;
 28 }
 (1)①处应该填(
                                    (-- 1:11=\1:m=1);cct
    A. 0
                               B. 1
    C. i
                               D. INT_MAX
```

```
(2)②处应该填(
                    ) 。
                                                         D. y[j] > = y[i]
                                      C.y[j]>y[i]
     A. y[j] <= y[i]
                    B. y[j] < y[i]
 (3)③处应该填(
                                      C. f[i]--
                                                         D. ans++
     A. ans = i
                     B. f[i] ++
 (4) ④处应该填(
                    ) 0
                     B. (f[i] > = max_f) C. (f[i] < max_f)
                                                         D. (f[i] < = max_f)
     A. (f[i]>max_f)
 (5)⑤处应该填(
                                                         D. ans = max_f
     A. ans++
                                      C. ans = i
                     B. ans + = max_f
2. (排列数)输入两个正整数 n, m(1<n<20,1<m<n), 在 1~n 中任取 m 个数, 按字典序从小
  到大输出所有这样的排列。
  例如:
  输入:
  3 2
  输出:
  12
  13
  2 1
  23
  3 1
  3 2
  01 #include<iostream>
  02 #include<cstring>
  03 using namespace std;
  04 const int SIZE = 25:
  05 bool used[SIZE];
  06 int data[SIZE];
  07 int n, m, i, j, k;
  08 bool flag;
  09 int main()
  10 . {
  11
         cin>>n>>m;
  12
         memset (used, false, sizeof (used));
  13
         for(i=1;i <= m;i++)
  14
  15
            data[i]=i;
            used[i]=true;
  16
 17
 18
        flag=true;
        while (flag)
 19
 20
        1
            for (i=1; i < m-1; i++)
 21
              cout < < data[i] < < " ";
 22
            cout < < data[m] < < endl;
 23
            flag=[ ① ];
 24
            for (i = m; i > = 1; i - -)
 25
 26
                   2) ];
```

27

```
for (j = data[i]+1; j <= n; j++)
28
                                            if(!used[j])
29
30
                                 used[j]=true;
31
                                                  32
                                  flag=true;
33
                                   break;
34
35
                                      if(flag)
36
37
                                       1
                                            for (k=i+1; k<=m; k++)
38
                                                   for(j=1;j<=[______];j++)
39
                                                                if(!used[i])
40
                                                                D. - (270 = Ac = 13)
41
42
                                                                     data[k]=j;
                                                                     used[j]=true;
43
44
                                                                     break;
                                           1-14
45
                                     46
47
48
                            }
                      g_{i} \left( \{ e_{i} = 1 \} \cap i \leq 3 \right) = -2 \cdot 1 + (a_{i} + 1) \cap i \leq 0 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 \cdot 1 \cap i \leq 3 \cdot 1 = -1 
49
50
                     return 0;
 51 }
 B. true C. 1 D. -1
           A. false
 (2)②处应该填( )。
                                                                                                                  B. data[i]量i间间的求处的专个照片是选择或
           A. used[i] = true
                                                                                                                  C. used [data[i]] = true
 (3)③处应该填(
                                                         )。
                                                            B. i
            A. j
                                                                                                                  C. true
                                                                                                                                                D. false
  (4) ④处应该填(
                                                         )。
                                                                                      20.5.0 C.i EFSE.H D.j
            A. n
                                                            B. m
                                                                                    16. 以了在 03. 德星中源于 TCP/IP 被盟中的应用录的型
  (5)⑤处应该填(
                                                         )。
                                                           B. exit D. break
            A. return 0
                                                                                                                                          C. 任意一个国。定有因数个市点
                                                                                                        15. 僅有前因中說並何人則之和等于出区之和。
                                     (2.6 个人分乘两棚不同的汽车,每侧半低零架4人。则不同的季节方法汉章
```

· 195 ·

3.40 8.50