2023 年山东省信息学小学组(CSP-X)第一轮试题

考试时间: 2023 年 9 月 16 日 14:30-16:30

考生注意事项:

	.)试题纸共有 12 氏上的一律无效。	贝,	1 贝,俩分 100	分。请任合题纸上作	谷,与仕试
(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	普资料。
				Z?(4)	7.
	、单项选择题(扌 选项)	+ 15 题,每题	2 分, 共计 3	0 分;每题有且位	又有一个正
		专业级软件能力认称 CSP-J/S)创办于	•	oftware Professio	onal
	A. 2018	B. 2019	C. 2020 D	0. 2021	
2.	十进制数 2023 等	值于二进制数() 。		
111	A. 11100000111 111100111	В. 110000	001111 C.	10100010111	D.
3.	中缀表达式F-(B+	C/D)*E的后缀形式	是()。		
	A. FB-C+D/E*	B. FBC+D/-E	* C. FBCD/I	E*+- D. FBCD,	/+E*-
4.	对二叉排序树进行	() 遍历, 可	丁以得到该二叉树角	所有结点构成的有序》	字列 。
	A. 前序	B. 中序	C. 后序	D. 按层次	
5.	递归过程或函数调	用时,处理参数和	返回地址,通常使	使用一种称为 (的数据结
	A. 栈	B. 队列	C. 树	D. 链表	
		0 个各不相同的元 要查找() 个方		,现要对该数列进行	一分查找,
	A. 1000	B. 500	C. 10	D. 8	
7.	将两个各有 100 个	一元素的有序表合并	与成一个有序表 , 最	:坏情况下的比较次数	(是()。
	A. 100	B. 199	C. 200	D. 99	

8. 线性链表不具有的特点是()。

C. 插入与删除时	不必移动元素	D.	所需空间与线性表长周	度成正比
9. 二叉树的先序遍历	和中序遍历如下:			
先序遍历: EFHIGJK	中序遍历: HF	EIEJKG		
该二叉树根的左子树的	的根是 ()。			
A. E B	. F	C. G	D. H	>
10. 下面关于算法的	描述不正确的是() 。	- 1	977
A. 算法必须有输	出	B. 算法必须在	计算机上用某种语言	实现
C. 算法不一定有	输入	D. 算法必须在	有限步执行后能结束	
11. 下列代码执行后,	s 的值是(Ed Par	
int s=0;			R.R.	
for(int i=1;	i<=100;i++)	4.1	1. X.	
for(in	t j=1;j<=i;j++)	S++;		
cout< <s<<end< td=""><td></td><td>L. VIII</td><td></td><td></td></s<<end<>		L. VIII		
A. 100 B	. 10000	C. 200	D. 5050	
12. 若已知一个栈的。	入栈顺序是 1, 2,	3,,100,其特	俞出序列为 P₁,P₂,P₃	,, P ₁₀₀ ,
若 P ₁ 是 100,则 P _i 是	() .)			
A. I .	3. 100-I	C. 101-I	D. 不确定	
13. 对于给定的数字 问能构成多少个不同的		牙次取连续的一段	(长度至少为1)构成一	一个新的数字,
A. 14	3. 27	C. 32	D. 36	
14. 以下函数的时间。	复杂度为()	0		
<pre>int f(int n){ if(n==0 n==1 return f(n/2) }</pre>) return 1; +f(n/2)+f(n/2)+f	f(n/2);		
A. $O(nlogn)$	B. $O(n^2)$	C. $O(n^2 \log n)$	D. $O(2^n)$	
15. 从6个白球和3	个黑球中选出4个	球,至少有一个,	黑球的方案数是() 。

A. 随机访问

B. 不必事先估计所需存储空间大小

A. 111 B. 2664 C. 60 D. 360

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 $\sqrt{}$,错误填 \times ;除特殊说明外,判断题 2 分,选择题 3 分,共计 40 分)

```
(1)
```

```
01 #include<bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03 int n,ans;
05 int main(){
06
      cin>>n;
07
      for(int i=1;i<=n;i++){
08
            for(int j=(i<<1);j<=n;j+=i){
09
                  ans+=(j^i)==j-i;
10
11
12
      cout<<ans;
13
      return 0;
14 }
```

保证输入的n不超过 10^6 ,完成下面的判断题和单选题。

- 判断题
- 16. (1分) 删除第2行,程序能正常运行。()
- 17. 将第8行 j=(i<<1) 改成 j=2*i,程序输出结果不会发生改变。()
- 18. 当输入为 "3" 时,输出为 "1"。()
- 19. 当输入为"6"时,输出为"4"。()
- 单选题
- 20. 输入"10" 时,程序的输出为()。

A. 9 B. 8 C. 7 D. 6

21. 程序的时间复杂度为 ()

A. O(n) B. O(nlogn) C. $O(n^2)$ D. 不确定

(2)

```
01 #include<iostream>
02 using namespace std;
03 int n,top;
04 int a[1000],stack[1000],ans[1000];
```

```
06 int main(){
07
      cin>>n;
08
      for(int i=1;i<=n;i++){
09
            cin>>a[i];
10
      for(int i=1;i<=n;i++){
11
            while(top && a[i]>a[stack[top]]){
12
                   ans[stack[top]] = i;
13
14
                  top--;
15
            stack[++top]=i;
16
17
      for(int i=1;i<=n;i++){
18
            cout<<ans[i]<<" ";
19
20
21
      return 0;
22 }
```

完成下面的判断题和单选题:

- 判断题
- 22. (1分) 第1行把头文件 #include<iostream> 改成万能头文件 #include<bits/stdc++.h> 程序能正常运行。()
- 23. 将第12行">"改成">=",程序输出结果可能发生改变。()
- 24. 如果第一行输入 2000, 第二行输入 2000 个以空格隔开的整数 1, 程序输出结果全为 0。 ()
- 25. 如果输入的数组 a 单调递减,则程序输出结果全为 0。()
- 单选题
- 26. 针对下列输入数据,程序的输出为()。

```
6
3 3 4 1 5 2
```

A. 2 3 5 5 0 0 B. 2 3 5 5 0 5 C. 3 3 5 5 0 0 D. 3 3 5 5 0 5

27. 程序的时间复杂度为()。

A. O(n) B. O(nlogn) C. $O(n^2)$ D. 不确定

(3)

01 #include<bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03 const int N=1e6+5;

```
04 int n,k;
05 int nums[N];
06 int partition(int left,int right){
     int pivot=nums[right];
07
98
     int i=left-1;
09
     for(int j=left;j<right;j++){</pre>
           if(nums[j]<=pivot){</pre>
10
11
                 i++;
                 swap(nums[i],nums[j]);
12
13
14
15
     swap(nums[i+1],nums[right]);
16
     return i+1;
17 }
18
19 int quickSelect(int left, int right, int k) {
     if (left == right) {
20
21
         return nums[left];
22
     int pivotIndex = partition(left, right);
23
24
     if (k == pivotIndex) {
25
         return nums[k];
26
     } else if (k < pivotIndex) {</pre>
27
         return quickSelect(left, pivotIndex - 1, k);
28
     } else {
29
         return quickSelect(pivotIndex + 1, right, k);
30
31 }
32
33 int main() {
34
     cin>>n>>k;
     for(int i=1;i<=n;i++) cin>>nums[i];
35
36
     int ans=quickSelect(1, n, k);
37
     cout<<ans<<endl;
     return 0;
38
保证输入的 n 不超过 10^6, k 不超过 n, 且 1 \le a_i \le 10^9。完成下面的判断题和单选题。
● 判断题
28. (1分)上述代码正确运行后,可以将 num 数组按从小到大的顺序排序。( )
29. 如果将程序第 10 行 "<=" 改成 "<",程序运行结果不变。( )
30. 该程序实现的功能是求 n 个数中第 k 大的数。( )
● 单选题
```

31. 对于以下输入数据,输出结果为()。

8 3 4 100 2 1 23 45 8 1 50

A. 4 B. 8

C. 23

D. 45

32. 对于以下输入数据:

```
10 4
1 2 6 4 3 10 9 7 8 5
```

程序运行结束时, num 数组内的值为()。

A. [1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]

B. [1,2,3,4,5,10,9,8,7,6]

C. [1,2,3,4,5,10,9,7,8,6]

D. [3,2,1,4,5,10,9,8,7,6]

33. 该程序时间复杂度为()。

A. O(logn)

B.O(n)

C.O(nlogn)

D. $O(n^2)$

三、完善程序(单选题,每小题3分,共计30分)

(1) 高精度减法

输入两个高精度数 a 和 b,输出 a-b 的值。

程序中使用了运算符重载:运算符重载,就是对已有的运算符重新进行定义,赋予其另一种功能,以适应不同的数据类型的运算。

```
#include<cstdio>
#include<iostream>
#include<cstring>
using namespace std;
const int N=10100;
struct big{
    int d[N];
    int len;
};
big a,b;
char s[N];
```

```
big read(){//读入大整数
     big c;
     memset(c.d,0,sizeof(c.d));
     scanf("%s",s+1);
     int n=strlen(s+1);
     c.len=n;
     return c;
}
bool operator >=(big a,big b){//重载>=
     int n=a.len,m=b.len;
     if(n>m)return 1;
     if(n<m)return 0;
     for(int i=n;i>0;i--){
          if(a.d[i]>b.d[i])return 1;
          if(a.d[i]<b.d[i])return 0;</pre>
     }
     return 1;
}
big operator -(big a,big b){//重载-
     int n=a.len;
     for(int i=1;i<=n;i++){
          if( ② ){
                a.d[i+1]--;
                    3;
          a.d[i]-=b.d[i];
     }
```

```
while( @ )n--;
     a.len=n;
     return a;
}
void write(big a){//输出大整数
    for(int i=a.len;i>0;i--)printf("%d",a.d[i]);
    printf("\n");
}
int main(){
    a=read();
    b=read();
    if(a>=b){
         write(a-b);
    }
    else{
          printf("-");
     }
     return 0;
}
单项选择
34. ①处应填(
              B. s[n-i]-'0' C. s[n+1-i] D. s[n+1-i]-'0'
   A. s[n-i]
35. ②处应填(
            )
   A. a.d[i]>b.d[i] B. a.d[i]<b.d[i]
   C. a.d[i]=b.d[i]
    D. a.d[i]==b.d[i]
36. ③处应填( )
   A. a.d[i]=10 B. a.d[i]=+10 C. a.d[i]=-10 D. a.d[i]+=10
```

37. ④处应填()

```
A. a.d[n]==0 B. n>1 C. a.d[n]==0&n>1 D. a.d[n]==0||n>1
38.⑤处应填(
A. write(b-a) B. b-a C. write(a-b) D. -write(a-b)
```

(2) 求区间最值

给定序列 a_n , 你需要回答 q 次询问,每次询问一个区间 [1,r] 内的最大值与最小值之 差。

数据范围满足 n,q<=100000,1<=l<=r<=n, a_i<=1000000。

提示:每次询问暴力去求区间最值很显然超时,因此我们采用分块算法,分块算法如下:

- **1**、分块:将序列分成等长的 \sqrt{n} 块,其中每块长度也为 \sqrt{n} ,预处理并记录每个元素所属的块以及每块的左右端点下标、最大值和最小值。
- 2、查询:如果查询区间在同一块内,则暴力扫描统计区间最大最小值;否则,如果查询区间包含多个块,统计除去头尾两个块的中间每个块的已经维护好的最大最小值,然后再暴力统计左端点所在块以及右端点所在块的最大最小值。

```
for(int i=1;i<=n;i++) //每个元素所属块号
            belong[i]=___②___;
      for(int i=1;i<=num;i++){</pre>
            int minn=1e9,maxx=-1e9;
            for(int j=L[i];j<=R[i];j++){</pre>
                  maxx=max(maxx,a[j]);
                  minn=min(minn,a[j]);
            }
            block_max[i]=maxx;
            block_min[i]=minn;
      }
}
int query(int l,int r){
      int minn=1e9, maxx=-1e9;
      if(___3__){
            for(int i=1;i<=r;i++){
                  maxx=max(maxx,a[i]);
                  minn=min(minn,a[i]);
            return maxx-minn;
      }else{
            for(int i=1;i<=R[belong[1]];i++){</pre>
                  maxx=max(maxx,a[i]);
                  minn=min(minn,a[i]);
            }
            for(___@___){
                  maxx=max(maxx,block_max[i]);
```

```
minn=min(minn,block_min[i]);
            }
            for(int i=L[belong[r]];i<=r;i++){</pre>
                  maxx=max(maxx,a[i]);
                  minn=min(minn,a[i]);
            }
            return maxx-minn;
      }
}
int main() {
      cin>>n>>q;
      for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i];
      build();
      while(q--){
            int l,r;
            cin>>l>>r;
                          <<endl;
      }
    return 0;
}
```

单选题

```
39. ①处应填( )。
A. L[i]=(i-1)*block,R[i]=i*block
B. L[i]=(i-1)*block+1,R[i]=i*block
C. L[i]=i*block+1,R[i]=(i+1)*block
D. L[i]=i*block,R[i]=(i+1)*block
```

- 40. ②处应填() 。
 - A. (i-1)/block+1 B. (i-1)/block C. i/block+1 D. i/block

- 41. ③处应填() 。
 - A. r-l+1<block
- B. belong[1]==belong[r]
- C. 1/block==r/block
 D. 1/block+1==r/block
- 42. ④处应填() 。
 - A. int i=belong[l]; i<=belong[r]; i++
 - B. int i=R[belong[1]]; i<L[belong[r]]; i++</pre>
 - C. int i=1/block+1; i<=r/block+1; i++</pre>
 - D. int i=belong[1]+1; i < belong[r]-1; i++
- 43. ⑤处应填() 。
 - A. query(1-1,r) B. query(1,r)
 - C. query(l+1,r) D. query(l+1,r-1)

2023 年山东省信息学小学组(CSP-X)第一轮试题答案

一、单项选择题(共15题,每题2分,共计30分)

1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
В	D	D	В	A	С	В	A	В	В
11	12	13	14	15					
D	С	С	В	A					

二、阅读程序(判断题2分,选择题3分,共计40分)

		判断题(均	单选题				
第一题	16 (1分)	17	18	19	20	21	
	×	√	√	×	D	В	
		判断题(均	单选题				
第二题	22 (1分)	23	24	25	26	27	
	×	√	×	√	С	A	
	判	l断题(填√或×	()	单选题			
第三题	28 (1分)	29	30	31	32	33	
	×	1	×	В	С	В	

三、完善程序(单选题,每小题3分,共计30分)

第一题					第二题				
34	35	36	37	38	39	40	41	42	43
D	В	D	С	A	В	A	В	D	В