TOW CSP-J第8章初赛模拟试题

一、甲坝远挥翘(共口)	5题,每题2分,共计3	30分;每题有且	仅有一个正确选项)				
	址不合法的是()						
A. 255. 255. 255. 25	5 B. O. 1. 1. 1		D. 1. 0. 0. 0				
2.已知 A,B,C 是 3 个	△二进制数,符号 / 表		符号V表示逻辑或运	算。			
若 A=1100 1101 00	011		原語台的學習故。 資之				
B = 1100 0111 0110							
$C = 0011 \ 0110 \ 1010$	北谷城 "信服的工法	to it is the it of					
则表达式(A V B) /	\(A V C)的值为(x) 6	性 政	20 00 数 数 . 二			
A. 1100 1110 0001	B. 0011 0010 111	1 C. 1100 111	11 0011 D. 1100 011	1 0001			
	井的默认扩展名为(the specific track of the control of				
A. exe			D.都不是	vionim tā			
4. 八进制数 7042 转4	化为十六进制数是(nemespace std;				
A. 3521	B. F22	C. E22	D. 11100010	00010			
5. 以下排序算法中,7	下需要进行关键字比较		un (int &x.,i(nt &y))				
A. 基数排序			Manager D. 直接插入				
6.一个袋子中有3个			出三个球颜色各不相同				
少?()。			17/=24	07 ×			
A. 10/21	B. 13/33	C. 12/35	D. 3/7	137 80			
7. 定义 L 数:素数或者	省是回文数满足两者 。	中任意一个条件	的数。大于等于 10 非	并且小于等于			
7. 定义 L 数: 素数或者是回文数满足两者中任意一个条件的数。大于等于 10 并且小于等于 120 的"L 数"共有多少个? (注: 回文数指从左到右读与从右到左读是相同的, 如"121"							
120 的"L 数" 共有	多少个?(汪: 凹又剱	【指从左到右读	与从右到左读是相同]的,如"121"			
	多少个?(汪:四又数 都成立也是L数,如"		与从右到左读是相同]的,如"121"			
		131")()。	与从右到左读是相同 D. 37]的,如"121"			
"1331";两个条件者 A.34	都成立也是 L 数,如" B.35	131")()。 C. 36	$\mathbf{D}.37^{L} \times \mathbb{C}$	75 ST			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义—颗有根树的	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度;	131")()。 C.36 为 0,其余结点的	D. 37 均深度等于该结点的分	父亲结点的深			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义—颗有根树的	都成立也是 L 数,如"B. 35 深度:根结点的深度之中哪一个可以作为一	131")()。 C.36 为 0,其余结点的	D.37 均深度等于该结点的分 已全二叉树的总节点数	父亲结点的深			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义一颗有根树的 度加 1。以下数字 A. 511	都成立也是 L 数,如"B. 35 深度:根结点的深度; 中哪一个可以作为一 B. 510	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023	D. 37 均深度等于该结点的分 E全二叉树的总节点数	父亲结点的深 (?()。			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义一颗有根树的 度加 1。以下数字 A. 511 9. 共 9 个互不相同的	都成立也是 L 数,如"B.35 深度:根结点的深度为中哪一个可以作为一 B.510 数,它们的最大公约数	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个	D. 37 的深度等于该结点的分 尼全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有	父亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义一颗有根树的 度加 1。以下数字 A. 511 9. 共 9 个互不相同的	都成立也是 L 数,如"B.35 深度:根结点的深度为中哪一个可以作为一 B.510 数,它们的最大公约数	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个	D. 37 的深度等于该结点的分 记全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 、于等于2021,则这9~	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件表 A. 34 8. 定义一颗有根树的 度加 1。以下数字 A. 511 9. 共 9 个互不相同的 大于 1 的因子,因于	都成立也是 L 数,如"B. 35 深度:根结点的深度为中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约数	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小	D. 37 均深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 小于等于2021,则这9~	父亲结点的深(?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件都A.34 8.定义一颗有根树的度加1。以下数字A.511 9.共9个互不相同的大于1的因子,因于少?()。A.1849	都成立也是 L 数,如"B. 35 深度:根结点的深度为中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约数	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小	D. 37 均深度等于该结点的分 尼全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 、于等于2021,则这9~	父亲结点的深(?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件都A.34 8.定义一颗有根树的度加1。以下数字A.511 9.共9个互不相同的大于1的因子,因于少?()。A.1849	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度之 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约数 子可以包含自身),且是	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小	D. 37 均深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大等于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件都A. 34 8. 定义一颗有根树的度加1。以下数字A. 511 9. 共9个互不相同的大于1的因子,因于少?()。A. 1849 10. 以下哪位科学家被	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度之 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约数 子可以包含自身),且是	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的分 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算机之 B. 冯诺依曼	D. 37 的深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件都A. 34 8. 定义—颗有根树的度加 1。以下数字A. 511 9. 共 9 个互不相同的大于 1 的因子,因于少?()。 A. 1849 10. 以下哪位科学家被A. 图灵C. 塔扬	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度; 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约 子可以包含自身),且 B. 1935 被称为"博弈论之父"	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算机类 D, 比尔盖克	D. 37 的深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多			
"1331";两个条件。A. 34 8. 定义一颗有根树的度加 1。以下数字A. 511 9. 共 9 个互不相同的大于 1 的因子,因于少?()。A. 1849 10. 以下哪位科学家被A. 图灵C. 塔扬 11. 设栈 S 和队列 Q 2	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度; 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约 子可以包含自身),且 B. 1935 被称为"博弈论之父"	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的分 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算机点。 D, 比尔盖科	D. 37 内深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。 是 类	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多 出栈后就进人			
"1331";两个条件。A. 34 8. 定义一颗有根树的度加 1。以下数字A. 511 9. 共 9 个互不相同的大于 1 的因子,因于少?()。A. 1849 10. 以下哪位科学家被A. 图灵C. 塔扬 11. 设栈 S 和队列 Q 2	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度; 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约 子可以包含自身),且 B. 1935 玻称为"博弈论之父" 初始状态为空,元素, 初顺序分别是 a ₂ , a ₄ ,	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算诺依曼 D, 比尔森依约 a1, a2, …,a6依约	D. 37 的深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。	之亲结点的深(?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多 出栈后就进人 是()。			
"1331";两个条件。A. 34 8. 定义一颗有根树的度加 1。以下数字。A. 511 9. 共 9 个互不相同的大于 1 的因子,因子少?()。A. 1849 10. 以下哪位科学家名. 以下哪位科学家名. と 塔扬 11. 设栈 S 和队列 Q 、 从列 Q ,	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度 深度:根结点的深度 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约 子可以包含自身),且 B. 1935 被称为"博弈论之父" 初始状态为空,元素, 初顺序分别是 a ₂ , a ₄ , B. 3	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算诺依曼 D, 比许诺依曼 a1, a2, ···, a6依约 a3, a6, a5, a1 C. 4	D. 37 均深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9个 D. 1927 之父"?()。 是 类	之亲结点的深 (?()。 2、3、6 这三个 个数的和是多 战人 战后就 战人 是()。			
"1331";两个条件。A. 34 8. 定义一颗有根树的度加 1。以不有根树的度加 1。以不相同的大511 9. 共 9 个 互不相同的大于 1 的因子,因子少?()。A. 1849 10. 以下哪位科学家名. 以下哪人。以下哪人。以下哪人。A. 2 以列 Q,从人4. 2 以列 Q,从人4. 2 12. 对有序数组 {5,	都成立也是 L 数,如" B. 35 深度:根结点的深度, 深度:根结点的深度, 中哪一个可以作为一 B. 510 数,它们的最大公约 子可以包含自身),且 B. 1935 被称为"博弈论之父" 初始状态为是 a ₂ , a ₄ , B. 3 13, 19, 21, 37, 56,	131")()。 C. 36 为 0,其余结点的 颗深度为 9 的完 C. 1023 数是 2021 的一个 这 9 个数的和小 C. 2021 ,"现代计算诺依盖 D, 比许诺依盖。 a ₁ ,a ₂ ,…,a ₆ 依约 a ₃ ,a ₆ ,a ₅ ,a ₁ C. 4 64,75,88,92	D. 37 均深度等于该结点的分配全二叉树的总节点数 D. 1026 个大于1的因子(6有 个大于2021,则这9~ D. 1927 之父"?()。 数 次通过栈S,一个元素,则栈S的容量至少是 D. 5	(2、3、6) (3、6) (3、6) (3、6) (4) (4) (5) (4) (6) (5) (7) (4) (8) (4) (7) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (8) (4) (9) (4) (10) (4) (11) (4) (12) (4) (13) (4) (14) (4) (15) (4) (16) (4) (17) (4) (18) (4) (19) (4) (10) (4) (11) (4) (12) (4) (13) (4) (14) (4) (15) (4) (16) (4) (17) (4) <t< td=""></t<>			

13. 一个 n 个顶点的强连通图最少有几条边容	
	C. $n-1$ D. $n * (n-1)$
14. 在 1 和 2015 之间(包括 1 和 2015 在内)	不能被 4、5、6 三个数任意一个数整除的数有几
个?()。	
A. 1035 B. 1105	C. 1075 D. 2000
15. 关于 Catalan 数 Cn ,下列说法中错误的是	虐() 。
A. Cn 表示有 n+1 个结点的不同形态的二	二叉树的个数
B. Cn 表示含 n 对括号的合法括号序列的	9个数
C. Cn 表示长度为 n 的入栈序列对应的台	法出栈序列个数
D. Cn 表示通过连接顶点而将 n+2 边的凸	5多边形分成三角形的方法个数
	申定义的范围: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	
1.	
01 #include <bits stdc++.h=""></bits>	
02 using namespace std;	1. 八进高级 2012 转载为中内基础数据()。
03 int p; 0000000 0 0 000000	
04 void fun(int &x,int &y);	
	로 그는 그 전략 12분 학교에 되는 것으로 그것 같아. 12분 12분 다. 리, 후 12분 후 12. 경기 발음 후, 유, 유, 가 하는 12분 12분 수는 다.
07 x;y/=2;	
· ·	
001	
10 void fun (int (v int (v))	T. 安及工作、民政、安民和文义部等。其代、中国、T. 安文、T. 安、安、T. 安、安、西、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安、安
11 if (x = =1) return;	120 87"上弦" 基有多少个? (法: 图文数器 N.
	"133"。两个条件都成立也是上载,如"131")
12 $x/=2; y+=p;$	A.341 B.351
13 func(x, y);	1. 证义一越有规慎的深度, 报给点的浓度为 0. 5
14 }	· 及加。 以下被尽事哪一个可以你失一项经验
15 inc main() {	
16 int x, y;	
z. Cin>x>y>p,	大手, 總規等, 起户可以就管督等)。周途是近
- 411 (11 / 1 / /	() ()
19 cout< <x<' '<<y;<="" th=""><th></th></x<'>	
), (2501.8) (2451.A
	四. 以下顯真可是姿妙格先"傳那之之之"。"也」
●判断题	
(1)将第04行的&去除后,程序仍能通过经	编译。()
(2)读人的 x,y,p 为 int 范围内任意值时程	序均能完成运行。()
(3)右 $x=1$ 时,输出的 x,y 与输入的一致。	(一口口) 是原格的原格的原格。 自然是
(4) 输出的 x 必然小于等于输入的 x。()
●选择题	· 사항 함께 및 [5, 13, 13, 21, 3 - 3 - 3 - 3 - 3 - 3 - 3 - 3 - 3 - 3
(3) 制入为 / 33 2 时, 输出为()。	(2) 多數數數數的的對應數數數例(CTT) (2) 多數
A. 4 31 B. 4 35	C. 3 31 D. 3 35

```
(6)输入为3372时,输出为( )。
   A. 53
             B. 3 5 D. 4 6
2.
 01 #include<iostream>
 02 using namespace std:
 03 const int maxn=105;
 04 int n,a[maxn],b[maxn];
05 int main()
06 {
07
    cin>>n;
08
    int x;
09
    for (int i=1; i <= n; i++) {
10
     cin>>x;
     a[i]=b[i]=x;
11
12
13
    for (int i=1; i <= n; i++)
14
15
     for (int j=i+1; j<=n; j++) {
16
      if (a[i]>a[j]) swap(a[i],a[j]);
      if (b[i] <b[j]) swap(b[i],b[j]);
17
18
    }
19
20
    for (int i=1;i<=n;i++) cout<<a[i]<<"";"
21
    cout << "\n";
22
    for (int i=1;i<=n;i++) cout<<b[i]<<" ";
23
    cout << "\n";
24
    return 0;
25 }
●判断题
(1) 若输入的 X[1], X[2], ..., X[N] 中有相同的数,程序会陷入死循环。( )
(2) 当且仅当输入的 X[1], X[2], ..., X[N] 全部相同时输出的两行结果相同。(
(3)该算法的原理是基数排序。( )
●选择题
(4)若输入的 X[1], X[2], ..., X[N] 互不相同,则下列说法正确的是( )。
  A. 输出的两行结果相同
  B. 将输出的第一行结果整体翻转后,将与第二行相同
  D. 以上说法都不正确
(5)下列说法不正确的是(
                  )。
  A. 输出的第一行即为将 X[1], X[2], ..., X[N] 从小到大排序后得到的结果
  B. 输出的第二行即为将 X[1], X[2], …, X[N] 从大到小排序后得到的结果
```

					[j]",则程序输		
					程序达到相同	目的的算法	
			时间复杂度为		2.	5 5 / S	
		. O(n)	В. О	(n log n)	C. O(n ²)	D. O($n\sqrt{n}$)	
3							
			e <bits std<="" td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></bits>				
		_	mespace st	d;			
		nt main					
	04		um = 0;				
	05	cin>		<u>н</u> а а	te rest also		
	06		E num>=100				
	07		ax_primedi	visor=0;			
	08		nt=1;				
	09		int i=2;i*		-+) {		
	10	if	(num%i = = 0				
	11		int tmp=1.				
	12				기술이 살아갔다고 하면 하면 하면 함께 하고 보이다. 그림	for (int i = 1; is = n; is	
	13					edivisor,i);	
	14		<pre>cnt*=tmp;</pre>			wa ([t]s<[i]s) li	
	15	}		× (14)	[]d,[i]d),ge	we ([i]d>[i]o) ti	
	16	}					1.8
	17				_primediviso		
	18					for (in: 5=1/1<=n/1	20
	19				"< <cnt<<"\< td=""><td></td><td></td></cnt<<"\<>		
		return	0;	;" ">> [±	d>>===================================	for (int Lels: tenric	
	21 }	kr. 86				cout <<"\a/">>> cout	23
	●判战					return 0;	24
	(1)1(x_primedivisoi	$r = \max(\max_{})$	primedivisor, nu	m);这句话去掉对答案没	有影响。
)		i i			1四 4
	(2)当	() () () ()	num=p*q,具	·中 p <q,且 p<="" td=""><td>,q 为质数,则</td><td>for 循环中 i 遍历到 q 时退!</td><td>出循环。</td></q,且>	,q 为质数,则	for 循环中 i 遍历到 q 时退!	出循环。
	• >4° 1≅ ()		排件6 由	a [N]X	且似紫龍人的X[1]。X[2	
	- XE 14	- 1625				等 法	4(5)
(基坏时间复杂		0		
	A.	O(log ni	ım) B. O($\sqrt{\text{num}}$)	C. O(num)	D. O(num $\sqrt{\text{num}}$)	你(五)
(4)当i	卖人 202	1时输出为() 。		I AME WE USE THE TAY, AL IN. SO	
	A. 4	43 2	B. 43	4 (1) (1)	C. 47 2	D. 47.4	
(5).当记	卖人的数	num = p * p *	* p * q * q *	r*r*s*t时,	其中 p <q<r<s<t,且 p,q,r,s<="" td=""><td>s.t 均为</td></q<r<s<t,且>	s.t 均为
	质数	枚,则输出	出的第二个数	()。	errorenta de la composición del composición de la composición de l		
			B. 9		C. 12	的 11 本 報 数 35 1 33 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2 2	
(6	()在最	是好的情	况下,时间复	杂度为(),	,明记伏不见""动色大"。 . 输出的第一年前四举六旦	3 (6)
, -	A. 0	(log nu	m) B.O($\sqrt{\text{num}}$)	C. O(num)	D. O(num $\sqrt{\text{num}}$)	8 9

三、完善程序(单选题,每小题3分,共计30分)

1. (电电鼠与方阵)有一个 n*n(2<=n<=5000)的方阵,其中每个方格有一个电力值。小 Y 可以在这个方阵中得到电力,方法就是在一些方格放上电电鼠来吸收电力,这样就可以获得这些方格上的电力。不过放的电电鼠须要遵循两个规则:1.一个方格最多只能放一只电电鼠;2. 所有 2*2 的子矩阵(共有(n-1)*(n-1)个)必须恰好包含两只电电鼠。小 Y 用了一个程序求出了能获得的最大总电力值。 试补全程序。

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03 const int N = 5100;
04 int a ① ;
05 int main() {
     int n, ans1=0, ans2=0;
06
     07
08
     for (int i=1; i <= n; i++)
09
      for (int j=1; j <= n; j++)
10
       scanf("%d", &a[i][j]);
    11
12
      int odd=0, even=0;
      for (int j=1; j <= n; j++) {
13
       int x = 2; ([x]Ax,"bx") there (*) is (x = x); (x = x)
14
       if (i \& 1) odd += x; else even += x;
15
16
17
      ans1+=max(odd, even);
18
    }
19
    for (int i=1;i<=n;i++) {
20
      int odd=0, even=0;
      for (int j=1; j<=n; j++) {
21
       int x = 3;
22
       if ( \textcircled{4} ) even+=x;else odd+=x;
23
24
      ans2+=max(odd, even);
25
26
27
    printf("%d\n", ⑤ );
28
    return 0;
29 }
(1)①处应该填(
              )。
                            C. [N][1100] D. [5100][5100]
              B.[2][N]
  A.[N][2]
(2)②处应该填(
              )。
                            B. a[i][i]
  A. a[j][i]
```

```
C. a[i+j][(i+j)&1]
                                   D. a[(i+j)&1][i+j]
 (3)③处应该填( )。
     A. a[j][i]
                                   B. a[i][j]
    C. a[i+j][(i+j)&1]
                                   D. a[(i+j)&1][i+j]
  (4) ④处应该填( )。
    A. j & 1
                                   B.j+1
    C. !(j \& 1)
                                   D. !(j | 1)
  (5)⑤处应该填(
    A. max(ans1, ans2)
                                   B. min(ans1, ans2)
    C. ans1+ans2
                                   D. max(ans1,ans2)-min(ans1,ans2)
2. (排列)给定一个 1~n 的排列 A, 你需要给出一个 1~n 的排列 B, 使得排列 B 的字典序的
 值最小。输出字典序最小的排列 B。
 输入两行,第一行一个正整数 n,
 第二行 n 个整数表示排列 A。
 提示:将问题分为 n 是奇数和 n 是偶数考虑,贪心处理。
 试补全程序。
 01 #include<bits/stdc++.h>
 02 using namespace std;
 03 int A[1000010]; int B[1000010]; int C[1000010];
 04 int main(){
 05 int n; scanf("%d", &n);
 06 for(int i=1;i<=n;i++)scanf("%d",&A[i]);
 07
 08 if( ① ){
 09
          int p1 = 0; int p2 = 2;
          for (int i=1;i<=n;i++) {
 10
 11
              if(A[i]>n/2){
 12
                B[i] = ++p1;
 13
              }else{
 14
               B[i] = ++p2;
15
              }
16
17 }else{
18
        int p1 = 0; int p2 = n/2;
19
        for (int i=1; i <= n; i++) {
20
            if(A[i]>_______){
21
             B[i] = ++p1;
22
            }else{
23
          B[i] = ++p2;
24
            }
25
        }
```

```
26
        p1 = 0; p2 = n/2 + 1;
27
        for (int i=1;i<=n;i++) {
28
            if(A[i]>= 4) ){
29
              C[i] = ++p1;
30
31
            }else{
              C[i] = ++p2;
32
33
            }
34
         }
35
36
         int flag=0;
         for (int i=1;i<=n;i++) {
37
             if(B[i]<C[i]){flag=1;break;}
38
            if(B[i]>C[i]){flag=2;break;}
39
40
         }
         if(flag! = <u>⑤</u>) swap(B,C);
41
42
43
    for (int i=1;i<n;i++)printf("%d",B[i]);
    printf("%d\n",B[n]);
44
45
    return 0;
46 }
(1)①处应填(
               )。
   A. n\% 2 = 0
                  B. n\% 2 = 1
                                  C. n = 1
                                                   D. n = 2
(2)②处应填(
               ) 。
   A. p1
                  B. n/2-1
                                  C. n/2
                                                   D. n/2+1
(3)③处应填(
               ) 。
   A. p1
                  B. n/2-1
                                  C. n/2
                                                   D. n/2+1
 (4) ④处应填(
               A. p1
                  B. n/2-1
                                  C. n/2
                                                   D. n/2+1
 (5)⑤处应填(
               ) 。
    A.0
                  B. 1
                                                   D. 3
```