

第9课:完善程序训练01

(100分钟)

1. 单项选择题 (每题 2 分, 15 题, 共 30 分)

- 1. B
- 2. В
- 3. D

直接计算,注意优先级,先%再个

原式=6^13%9+5

=6^4+5

=15

4. B

将每两个数分成一组,现在组内比较一次,然后组内较小的更新最小值,组内较大的更新最大值,次数为 4+2+2+1+1=10

5. D

核心网络协议为IP协议。

6. 0

可以在序列中先随机选一个数,然后将比这个数小的移到这个数的左边,其余的移到右边,然后可以判断出第 κ 大的数在哪一侧,递归处理即可。每次规模期望减少一半,时间复杂度为T(1) = O(1),T(n) = T(n/2) + n = O(n)

7. E

按照描述,缓冲池应该满足先进先出的原则,也就是队列的特点。

- 8 (
- 9. в
- 10. C
- 11. C
- 12. D

NP 完全问题至今是世界七大难题之一,至今无解。

13. B

只有 b 是正确的。

14. E

快排过程中,相同的数字会发生位置的改变。

15. D

所有翻转和旋转组合后,可以得到本题的置换群的置换一共有以下几个:

(1,2,3,4),(2,3,4,1),(3,4,1,2),(4,1,2,3),(1,4,3,2),(2,1,4,3),(3,2,1,4),(4,3,2,1)分解后的循环数分别为4,1,2,1,3,2,3,2。根据 Polya 定理,答案为 D

16. A

树种不存在环,所以可以按照结点深度的奇偶进行黑白染色。其余的图中有环,所以不可以。

二、阅读程序



1.

1) A

全局变量的初值是 0, 因此删去不影响结果。

2) B

此时程序会进入死循环。

3) B

下标从0开始,因此n=4时,a[3][2]的值为5。

4) F

显然每个位置只会在值为0的时候被访问一次并赋值为非0数,因此时间复杂度为0(n^2)。

5) D

程序所求的是从(0, n-1) 开始,按照逆时针顺序填数。可以知道第 i 圈一共有4(n-2i+1)个数,而 a [33] [66] 所在的恰好是第 34 圈的第一个数, $1^{\sim}33$ 圈一共有(33*(2n-66))/2*4=8844,因此 a [33] [66] =8845。

2.

1) B

s[st]应当要赋成最后一个非字母的值。

2) A

阅读程序可以发现s不含大写字母的位置。

3) B

如果不知道 k,是不一定能推出输入结果的,如果知道 k,是一定可以推出输入结果的。

4) A

当 k 确定时,一个输出是可以唯一确定一个输入的。

5) B

可以通过手算,k的值为6,字符串为KU96APY5,计算的第一个字母为Q,第二个字母为A,可以确定选择B。

6) C

依次计算每个选项 A 选项为 zab128F7T2gu,B 选项为 ab128E7Wguz,C 选项为 ab1287F2Tguz,D 选项为 ab1287Z2Nguz。

3.

1) A

程序求的是 n 的正整数无序拆分数,函数 equationCount (n, m) 求的是 n 拆分成若干个不超过 m 的数的方案数。如果输入的 n 是<1 的数字,函数将无限递归。

2) B

如果不判断 n==m 的情况,则会在递归到(0,m)时无限递归下去。

3) A

显然 n 的正整数无序拆分中所有的数都不超过 n。

4) B

如果不判断 n<m,程序在 n 变成负数时无限递归下去。

5) D

7有15种拆分的方法。

6) D

此程序的时间复杂度为指数级,所有的拆分方案都会枚举一次。



4.

1) B

此程序为利用贪心+二分求给定数组的 LIS(最长不下降子序列),算法流程为保存 b[i],表示当前长度为 i 的上升子序列的末尾最小值,每次二分一个最大的 x 满足 b[x]<=a[i],可得以 a[i]为结尾的最长不下降子序列长度为 x+1,把 b[x+1] 设为 a[i]。 所以 a[i]可以是 int 范围内的任意数字。

2) B

mid+1 改成 mid 之后会死循环。二分查找的基本写法。

3) B

当数组 a 单调不降时 LIS 长度为 n。

4) A

根据b数组的定义可以得到。b内元素始终单调不降。

5) C

1 20 2 19····这个序列的 LIS 为 1 2 3····10 11, 长度为 11。

6) B

每次进行二分查找,时间为0(logn),一共进行 n次,时间为0(nlogn)。

三、完善程序

1.

1) B

此程序实现的为 Dancing Link (舞蹈链)解决精确覆盖问题,本质是搜索,但使用了链表存储每一行中 1 的位置。

①和②为删除链表结点 c,即为把 L[c] 的右指针设为 R[c] ,R[c] 的左指针设为 L[c] 。这两行没有前后关系,因此, ①选择 B 时,②就应该选择 C,反之亦然。

2) C

若①处选择 C,则此处选择 B。

3) A

删掉第c列。

4) D

注意 j 是链表元素编号, C[j]为列号, 此处为插入操作。

5) C

注意 j 是链表元素编号, C[j] 为列号, 此处为删除操作。

2.

1) A

此程序通过两次 BFS 求树的直径, first<last 表示队列不空

2) A

!vis[v]表示当前的 v 结点还没有被访问。

3) B



计算 dis[v]为 dis[u]加上(u, v)边权

4) C

把i和当前结点的 tmp 的 dis 进行比较,更大就进行更新: tmp=i。

5) A

从第一遍找出的最远点再找一遍