



python 七级

2023 年 12 月

1 单选题（每题 2 分，共 30 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
答案	B	D	C	C	D	D	B	C	B	C	D	C	B	D	B

第 1 题 假设变量 x 为 float 类型，如果下面代码输入为 100，输出最接近()。

```

1 import math
2 def function():
3     x=float(input("Please input a:"))
4     b=math.log10(x)-math.log2(x)
5     print(b)
6 function()
  
```

- A.0
- B.-5
- C.-8
- D.8

第 2 题 对于下面动态规划方法实现的函数，以下选项中最适合表达其状态转移函数的为()。

```

1 #函数调用前，已定义s为list成员数量为MAX_N，
2 #f同为list，成员数量为MAX_N，每个成员为MAX_N个成员list
3 def stone_merge(n,a):
4     for i in range(1,n+1):
5         s[i] = s[i - 1] + a[i]
6     for i in range(1,n+1):
7         for j in range(1,n+1):
8             if i == j:
9                 f[i][j] = 0
10            else:
11                f[i][j] = MAX_F #预定义的值
12    for l in range(1, n):
13        for i in range(1, n - l + 1):
14            j = i + l
15            for k in range(i,j):
16                f[i][j] = min([f[i][j],f[i][k] + f[k + 1][j] + s[j] - s[i-1]])
17    return f[1][n]
  
```

- A. $f(i, j) = \min_{i \leq k < j} (f(i, j), f(i, k) + f(k + 1, j) + s(j) - s(i - 1))$
- B. $f(i, j) = \min_{i \leq k < j} (f(i, j), f(i, k) + f(k + 1, j) + \sum_{k=i}^j a(k))$

- C. $f(i, j) = \min_{i \leq k \leq j} (f(i, k) + f(k + 1, j) + \sum_{k=i}^{j+1} a(k))$
- D. $f(i, j) = \min_{i \leq k < j} (f(i, k) + f(k + 1, j)) + \sum_{k=i}^j a(k)$

第 3 题 下面代码可以用来求最长上升子序列 (LIS) 的长度, 如果输入是整数序列是: 5 1 7 3 5 9, 则输出是()。

```
arr = list(map(int, input().split(", ")))
cnt = 1
ans = 0

for i in range(len(arr)-1):
    if arr[i] < arr[i+1]:
        cnt += 1
    else:
        ans = max(ans, cnt)
        cnt = 1
ans = max(ans, cnt)
print(ans)
```

- A. 9 7 5 1 1 9
- B. 1 2 2 2 3
- C. 1 3 5 7 9 9
- D. 1 1 1 1 1 1

第 4 题 Python 中, 下列关于类描述不正确的是()。

- A. 类属性可以通过类的名称访问其值。
- B. 类属性也可以称之为类的静态属性。
- C. 和实例属性相同, 类属性前面也必须有 self 关键字, 并以句点间隔。
- D. 如果在类的某个实例 (对象) 中修改类属性的值, 则其他该类实例访问该值时, 其值也随之改变。

第 5 题 G 是一个非连通无向图, 共有 28 条边, 则该图至少有()个顶点。

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

第 6 题 哈希表长 31, 按照下面的程序依次输入 4 17 28 30 4, 则 4 存入哪个位置? ()

```

1 N = 31
2 htab,flag = [0 for i in range(N)], [0 for i in range(N)]
3
4 n, x, i, j, k = 0, 0, 0, 0, 0
5
6 n = int(input())
7 for i in range(n):
8     x = int(input())
9     k = x % 13
10
11     while(flag[k]):
12         k = (k+1) % 13
13
14     htab[k] = x
15     flag[k] = 1
16
17 for i in range(N):
18     print(htab[i],end=" ")

```

- A. 3
- B. 4
- C. 5
- D. 6

第7题 某二叉树T的先序遍历序列为：{A B D F C E G H}，中序遍历序列为：{B F D A G E H C}，则下列说法中正确的是()。

- A. T的度为 1
- B. T的高为 4
- C. T有 4 个叶节点
- D. 以上说法都不对

第8题 下面代码段可以求两个字符串 s1 和 s2 的最长公共子串 (LCS)，下列相关描述不正确的是 ()。

```

1 def LCS(str1, str2):
2     res = [[0]*len(str2) for _ in range(len(str1))]
3     max_len=0
4     max_str=[]
5     for i in range(len(str1)):
6         for j in range(len(str2)):
7             if str1[i]==str2[j]:
8                 if i>0 and j>0:
9                     res[i][j]=1+res[i-1][j-1]
10                else:
11                    res[i][j]=1
12                if res[i][j]>max_len:
13                    max_len=res[i][j]
14                    max_str=[str1[i-max_len+1:i+1]]
15                elif res[i][j]==max_len:
16                    max_str.append(str1[i-max_len:i])
17        return max_str
18 str1, str2=(input().split())
19 n=LCS(str1, str2)

```

- A. 代码的时间复杂度为 $O(n^2)$

B. 代码的空间复杂度为 $O(n^2)$

C. 空间复杂度已经最优

D. 采用了动态规划求解

第 9 题 图的广度优先搜索中既要维护一个标志数组标志已访问的图的结点，还需哪种结构存放结点以实现遍历？（ ）

A. 双向栈

B. 队列

C. 哈希表

D. 堆

第 10 题 对关键字序列{44, 36, 23, 35, 52, 73, 90, 58}建立哈希表，哈希函数为 $h(k)=k\%7$ ，执行下面的 Insert 函数，则等概率情况下的平均成功查找长度（即查找成功时的关键字比较次数的均值）为（ ）。

```
1 class Node:
2     def __init__(self, Data=None, Next=None):
3         self.Data = Data
4         self.Next = Next
5 hTab = [Node() for i in range(7)]
6 Key = [44, 36, 23, 35, 52, 73, 90, 58, 0]
7
8 def Insert():
9     i, j = 0, 0
10    x = Node()
11    while Key[i]:
12        j = Key[i] % 7
13        x = Node()
14        x.Data = Key[i]
15        x.Next = hTab[j]
16        hTab[j] = x
17
18    i += 1
19
20 Insert()
```

A. 7/8

B. 1

C. 1.5

D. 2

第 11 题 学生在读期间所上的某些课程中需要先上其他的课程，所有课程和课程间的先修关系构成一个有向图 G，有向边 $\langle U, V \rangle$ 表示课程 U 是课程 V 的先修课，则要找到某门课程 C 的全部先修课下面哪种方法不可行？（ ）

A. BFS 搜索

B. DFS 搜索

C. DFS+BFS

D. 动态规划

第 12 题 一棵完全二叉树有 2023 个结点，则叶结点有多少个？（ ）

A. 1024

B. 1013

C. 1012

D. 1011

第 13 题 用下面的邻接表结构保存一个有向图 G , `InfoType` 和 `VertexType` 是定义好的类。设 G 有 n 个顶点、 e 条弧, 则求图 G 中某个顶点 u (其顶点序号为 k) 的度的算法复杂度是()。

```
1 class ArcNode:
2     def __init__(self, adjvex=None, nextarc=None, info=None):
3         self.adjvex = adjvex
4         self.nextarc = nextarc
5         self.info = info
6
7 class VNode:
8     def __init__(self, data=None, firstarc=None):
9         self.data = data
10        self.firstarc = firstarc
11
12 class ALGraph:
13     def __init__(self, vertices, vexnum, arcnum, kind):
14         self.vertices = vertices
15         self.vexnum, self.arcnum = vexnum, arcnum
16         self.kind = kind
17
18 AdjList = [VNode() for i in range(MAX_VERTEX_NUM)]
```

A. $O(n)$

B. $O(e)$

C. $O(n+e)$

D. $O(n+2*e)$

第 14 题 给定一个简单有向图 G , 判断其中是否存在环路的下列说法哪个最准确? ()

A. BFS 更快

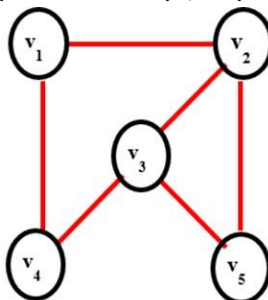
B. DFS 更快

C. BFS 和 DFS 一样快

D. 不确定

第 15 题 从顶点 v_1 开始遍历下图 G 得到顶点访问序列, 在下面所给的 4 个序列中符合广度优先的序列有几个? ()

$\{v_1 v_2 v_3 v_4 v_5\}$, $\{v_1 v_2 v_4 v_3 v_5\}$, $\{v_1 v_4 v_2 v_3 v_5\}$, $\{v_1 v_2 v_4 v_5 v_3\}$



A. 4

B. 3

C. 2

D. 1

B

2 判断题（每题 2 分，共 20 分）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案	√	√	×	√	√	×	×	×	√	×

第 1 题 小杨这学期准备参加 GESP 的 7 级考试,其中有关于三角函数的内容,他能够通过下面的代码找到结束循环的角度值。

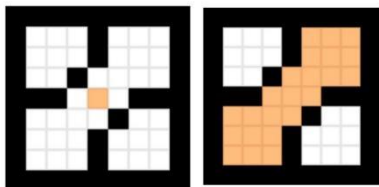
()

```

1 import math
2 def function():
3     while True:
4         x=float(input())
5         x=x/180*3.14
6         if int(math.sin(x)*math.sin(x)+math.cos(x)*math.cos(x))==1:
7             print(x)
8             break
9
10 function()

```

第 2 题 小杨在开发画笔刷小程序 (applet) , 操作之一是选中黄颜色, 然后在下面的左图的中间区域双击后, 就变成了右图。这个操作可以用图的泛洪算法来实现。()



第 3 题 假设一棵完全二叉树共有 N 个节点, 则树的深度为 $\log(N)+1$ 。()

第 4 题 给定一个数字序列 $A_1, A_2, A_3, \dots, A_n$, 要求 i 和 j ($1 \leq i \leq j \leq n$), 使 $A_i + \dots + A_j$ 最大, 可以使用动态规划方法来求解。()

第 5 题 若变量 x 为 float 类型正数, 则 $\log(\text{math.exp}(x)) > \text{math.log10}(x)$ 。()

第 6 题 简单有向图有 n 个顶点和 e 条弧, 可以用邻接矩阵或邻接表来存储, 二者求节点 u 的度的时间复杂度一样。()

第 7 题 某个哈希表键值 x 为整数, 为其定义哈希函数 $H(x)=x\%p$, 则 p 选择素数时不会产生冲突。()

第 8 题 动态规划只要推导出状态转移方程, 就可以写出递归程序来求出最优解。()

第 9 题 广度优先搜索 (BFS) 能够判断图是否连通。()

第 10 题 在 Python 中, 如果定义了构造函数, 则创建对象时先执行完缺省的构造函数, 再执行这个定义的构造函数。()

3 编程题 (每题 25 分, 共 50 分)

3 编程题 (每题 25 分, 共 50 分)

3.1 编程题 1

1

- 试题名称: 商品交易
- 时间限制: 1.0 s
- 内存限制: 128.0 MB

3.1.1 问题描述

市场上共有 N 种商品, 编号从 0 至 $N-1$, 其中, 第 i 种商品价值 v_i 元。

现在共有 M 个商人, 编号从 0 至 $M-1$ 。在第 j 个商人这, 你可以使用第 x_j 种商品交换第 y_j 种商品。每个商人都会按照商品价值进行交易, 具体来说, 如果 $v_{x_j} > v_{y_j}$, 他将会付给你 $v_{x_j} - v_{y_j}$ 元钱; 否则, 那么你需要付给商人 $v_{x_j} - v_{y_j}$ 元钱。除此之外, 每次交易商人还会收取 1 元作为手续费, 不论交易商品的价值孰高孰低。

你现在拥有商品 a , 并希望通过一些交换来获得商品 b 。请问你至少要花费多少钱? (当然, 这个最小花费也可能是负数, 这表示你可以在完成目标的同时赚取一些钱。)

3.1.2 输入描述

第一行四个整数 N, M, a, b , 分别表示商品的数量、商人的数量、你持有的商品以及你希望获得的商品。保证 $0 \leq a, b < N$, 保证 $a \neq b$ 。

第二行 N 个用单个空格隔开的正整数 v_0, v_1, \dots, v_{N-1} , 依次表示每种商品的价值。保证 $1 \leq v_i \leq 10^9$ 。

接下来 M 行, 每行两个整数 x_j, y_j , 表示第 j 个商人愿意使用第 x_j 种商品交换第 y_j 种商品。保证 $0 \leq x_j, y_j < N$, 保证 $x_j \neq y_j$ 。

3.1.3 输出描述

输出一行一个整数, 表示最少的花费。特别地, 如果无法通过交换换取商品 b , 请输出 `No solution`

3.1.4 特别提醒

在常规程序中, 输入、输出时提供提示是好习惯。但在本场考试中, 由于系统限定, 请不要在输入、输出中附带任何提示信息。

3.1.5 样例输入 1

```
1 | 3 5 0 2
2 | 1 2 4
3 | 1 0
4 | 2 0
5 | 0 1
6 | 2 1
7 | 1 2
```

3.1.6 样例输出 1

```
1 5
```

3.1.7 样例解释 1

可以先找 2 号商人，花 $2 - 1 = 1$ 元的差价以及 1 元手续费换得商品 1，再找 4 号商人，花 $4 - 2 = 2$ 元的差价以及 1 元手续费换得商品 2。总计花费 $1 + 1 + 2 + 1 = 5$ 元。

3.1.8 样例输入 2

1	3 3 0 2
2	100 2 4
3	0 1
4	1 2
5	0 2

3.1.9 样例输出 2

1	-95
---	-----

3.1.10 样例解释 2

可以找 2 号商人，直接换得商品 2 的同时，赚取 $100 - 4 = 96$ 元差价，再支付 1 元手续费，净赚 95 元。

也可以先找 0 号商人换取商品 1，再找 1 号商人换取商品 2，不过这样只能赚 94 元。

3.1.11 样例输入 3

1	4 4 3 0
2	1 2 3 4
3	1 0
4	0 1
5	3 2
6	2 3

3.1.12 样例输出 3

1	No solution
---	-------------

3.1.13 数据规模

对于 30% 的测试点，保证 $N \leq 10$ ， $M \leq 20$ 。

对于 70% 的测试点，保证 $N \leq 10^3$ ， $M \leq 10^4$ 。

对于 100% 的测试点，保证 $N \leq 10^5$ ， $M \leq 2 \times 10^5$ 。

3.1.14 参考程序

```
from collections import deque

max_n = int(1e5) + 10
n = 0
edge = [[] for _ in range(max_n)]
val = [0] * max_n
min_dist = [float('inf')] * max_n
queue = deque()

def bfs(src):
    global min_dist
    queue.clear()
    min_dist = [float('inf')] * max_n
```



```

queue.append(src)
min_dist[src] = 0
while queue:
    u = queue.popleft()
    for v in edge[u]:
        if min_dist[u] + 1 < min_dist[v]:
            min_dist[v] = min_dist[u] + 1
            queue.append(v)

if __name__ == "__main__":
    n, m, src, dst = map(int, input().split())
    n_values = list(map(int, input().split()))
    for i in range(n):
        val[i] = n_values[i]
    for _ in range(m):
        x, y = map(int, input().split())
        edge[x].append(y)

    bfs(src)
    if min_dist[dst] > n:
        print("No solution")
    else:
        print(min_dist[dst] - val[src] + val[dst])

```

3.2 编程题 2

- **试题名称：** 纸牌游戏
- **时间限制：** 1.0 s
- **内存限制：** 128.0 MB

3.2.1 问题描述

你和小杨在玩一个纸牌游戏。

你和小杨各有 3 张牌，分别是 0、1、2。你们要进行 N 轮游戏，每轮游戏双方都要出一张牌，并按 1 战胜 0、2 战胜 1、0 战胜 2 的规则决出胜负。第 i 轮的胜者可以获得 $2a_i$ 分，败者不得分，如果双方出牌相同，则算平局，二人都可获得 a_i 分 ($i = 1, 2, \dots, N$)。

玩了一会后，你们觉得这样太过于单调，于是双方给自己制定了不同的新规则。小杨会在整局游戏开始前确定自己全部 n 轮的出牌，并将他的全部计划告诉你；而你从第 2 轮开始，要么继续出上一轮出的牌，要么记一次“换牌”。游戏结束时，你换了 t 次牌，就要额外扣 $b_1 + \dots + b_t$ 分。请计算出你最多能获得多少分。

3.2.2 输入描述

第一行一个整数 N ，表示游戏轮数。

第二行 N 个用单个空格隔开的非负整数 a_1, \dots, a_N ，意义见题目描述。

第三行 $N-1$ 个用单个空格隔开的非负整数 b_1, \dots, b_{N-1} ，表示换牌的罚分，具体含义见题目描述。由于游戏进行 N 轮，所以你至多可以换 $N-1$ 次牌。

第四行 N 个用单个空格隔开的整数 c_1, \dots, c_N ，依次表示小杨从第 1 轮至第 N 轮出的牌。保证 $c_i \in \{0, 1, 2\}$ 。

3.2.3 输出描述

一行一个整数，表示你最多获得的分数。

3.2.4 特别提醒

在常规程序中，输入、输出时提供提示是好习惯。但在本场考试中，由于系统限定，请不要在输入、输出中附带任何提示信息。

3.2.5 样例输入 1

1	4
2	1 2 10 100
3	1 100 1
4	1 1 2 0

3.2.6 样例输出 1

1 219

3.2.7 样例解释 1

你可以第 1 轮出 0，并在第 2、3 轮保持不变，如此输掉第 1、2 轮，但在第 3 轮中取胜，获得 $2 \times 10 = 20$ 分；随后，你可以在第 4 轮中以扣 1 分为代价改出 1，并在第 4 轮中取得胜利，获得 $2 \times 100 = 200$ 分。如此，你可以获得最高的总分 $20 + 200 - 1 = 219$ 。

3.2.8 样例输入 2

1	6
2	3 7 2 8 9 4
3	1 3 9 27 81
4	0 1 2 1 2 0

3.2.9 样例输出 2

1	56
---	----

3.2.10 数据规模

对于30%的测试点，保证 $N \leq 15$ 。

对于60%的测试点，保证 $N \leq 100$ 。

对于所有测试点，保证 $N \leq 1,000$ ；保证 $0 \leq a_i, b_i \leq 10^6$ 。

3.2.11 参考程序

```
max_n = 1005
```

```
n = int(input())  
a = [0] * max_n  
b = [0] * max_n  
c = [0] * max_n
```

```
dp = [[0] * max_n for _ in range(3)]
```

```
def result(x, y):  
    if x == y + 1 or x == y - 2:  
        return 2  
    if x == y:  
        return 1  
    return 0
```

```
a[1:] = list(map(int, input().split()))  
b[1:] = list(map(int, input().split()))  
c[1:] = list(map(int, input().split()))
```

```
for k in range(3):  
    dp[k][0] = result(k, c[1]) * a[1]
```

```
for i in range(2, n + 1):  
    for j in range(i - 1, -1, -1):  
        for k in range(3):  
            curr_score = result(k, c[i]) * a[i]  
            dp[k][j] += curr_score  
            if j > 0:  
                for l in range(3):  
                    dp[k][j] = max(dp[k][j], dp[l][j - 1] + curr_score - b[j])
```

```
ans = -2e9
```

```
x = 0
```

```
for j in range(n):  
    for k in range(3):  
        ans = max(ans, dp[k][j])
```

```
print(ans)
```