

# GESP CCF编程能力等级认证

Grade Examination of Software Programming

# Python 七级

2025年03月

单选题(每题2分,共30分) 1

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

第1题 下列哪个选项是python中的关键字?

- A. function
- ☐ **B.** class
- C. method
- **D.** object

第2题 下面程序的时间复杂度是()

```
1
   def func(n):
2
       for i in range(n):
3
           for j in range(i, n):
4
               print(i, j)
```

- □ C. n的平方
- □ D. n的立方

第3题 以下代码输出的是什么()

```
1
   class A:
 2
        def __init__(self):
 3
            self.x = 1
 4
 5
   class B(A):
 6
        def __init__(self):
 7
            super().__init__()
 8
            self.y = 2
 9
10
   b = B()
11
   print(b.x, b.y)
```

■ B. 报错
☐ <b>C.</b> None 2
□ <b>D.</b> 1 None
<b>第4题</b> pow(10, log10(100))的值是
<b>A.</b> 10
<b>□ B.</b> 100
☐ C. 1000
<b>□ D.</b> 10000
第5题 exp(log(2))的值是()
☐ <b>B.</b> 2
_ C. 3
<b>□ D.</b> 10

**第6** 题 给定一个无向图,图的节点编号从 0 到 n-1,图的边以邻接表的形式给出。编写的一个python程序,使用深度优先搜索(DFS)遍历该图,并输出遍历的节点顺序。

下面程序中横线处应该填写的是()

```
1
    def dfs(graph, start, visited=None):
 2
        if visited is None:
 3
            visited = set()
 4
        visited.add(start)
 5
        print(start, end=" ")
 6
 7
        for neighbor in graph[start]:
 8
            if neighbor not in visited:
 9
10
11
    graph = {
12
        0: [1, 2],
13
        1: [0, 3, 4],
14
        2: [0, 5],
15
        3: [1],
16
        4: [1, 5],
17
        5: [2, 4]
18
19
20
    print("DFS 遍历顺序:")
21
    dfs(graph, 0)
```

$\Box$	Α.	dfs(	graph.	neighbor,	visited)	١

☐ **B.** dfs(graph+1, neighbor, visited)

C. dfs(graph, neighbor)

```
☐ D. dfs(graph+1, visited)
第7题 [10, 9, 2, 5, 3, 7, 101, 18], 最长的严格上升子序列是()
□ A. [2, 3, 7, 101], 长度为 4
□ B. [2, 5, 7, 101], 长度为 5
□ C. [2, 5, 7, 101], 长度为3
□ D. [2, 5, 7, 18], 长度为 6
第8题 给定一个整数数组 nums, 找到其中最长的严格上升子序列的长度。
子序列 是指从原数组中删除一些元素(或不删除)后,剩余元素保持原有顺序的序列。
要求:
子序列必须是严格上升的(即每个元素都比前一个元素大)。
返回最长严格上升子序列的长度。
横线处应该填写的是()
  1
     def length_of_lis(nums):
  2
         if not nums:
  3
            return 0
  4
         dp = [1] * len(nums)
  6
         for i in range(1, len(nums)):
  7
            for j in range(i):
  8
                if nums[j] < nums[i]:</pre>
  9
 10
         return max(dp)
  A. dp[i] = max(dp[i], dp[j]) 
B. dp[i] = max(dp[i], dp[j] + 1)
\bigcap C. dp[i] = max(dp[i]+1, dp[j] + 1)
第9题 以下代码的时间复杂度是多少?
 1
    def fib(n):
 2
       if n <= 1:
 3
           return n
 4
       return fib(n - 1) + fib(n - 2)
□ B. n的平方
□ C. 2的n次幂
□ D. log(n)
```

第10题 以下代码的时间复杂度是多少?

```
1  def fib(n, memo={}):
2    if n <= 1:
3        return n
4    if n not in memo:
5        memo[n] = fib(n - 1, memo) + fib(n - 2, memo)
6    return memo[n]</pre>
```

- $\bigcap$  A. n
- □ B. n的平方
- □ C. 2的n次幂
- $\bigcap$  **D.** log(n)

#### 第11题 以下代码的功能是什么?

```
1  def max_subarray(nums):
2   dp = [0] * len(nums)
3   dp[0] = nums[0]
4   for i in range(1, len(nums)):
5    dp[i] = max(nums[i], dp[i - 1] + nums[i])
6   return max(dp)
```

- □ A. 计算数组的最大值
- □ B. 计算数组的最大子数组和
- □ C. 计算数组的最小值
- □ D. 计算数组的最小子数组和
- 第12题 以下代码的功能是什么?

```
def coin_change(coins, amount):
    dp = [float('inf')] * (amount + 1)
    dp[0] = 0
    for coin in coins:
        for i in range(coin, amount + 1):
            dp[i] = min(dp[i], dp[i - coin] + 1)
    return dp[amount] if dp[amount] != float('inf') else -1
```

- □ A. 计算硬币的组合数
- □ B. 计算硬币的最小数量,使得总金额等于目标金额
- □ C. 计算硬币的最大数量, 使得总金额等于目标金额
- □ D. 计算硬币的总金额
- 第13题 以下代码的功能是什么?

```
1
    def fuction1(text1, text2):
 2
       m, n = len(text1), len(text2)
 3
       dp = [[0] * (n + 1) for _ in range(m + 1)]
 4
       for i in range(1, m + 1):
           for j in range(1, n + 1):
 6
                if text1[i - 1] == text2[j - 1]:
 7
                    dp[i][j] = dp[i - 1][j - 1] + 1
 8
 9
                   dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1])
10
       return dp[m][n]
```

- □ A. 计算两个字符串的最长公共子序列
- □ B. 计算两个字符串的最长公共子串
- □ C. 计算两个字符串的最长公共前缀
- □ D. 计算两个字符串的最长公共后缀
- 第14题 以下代码的功能是什么?

```
1
    def knapsack(weights, values, capacity):
 2
       n = len(weights)
       dp = [[0] * (capacity + 1) for _ in range(n + 1)]
 4
       for i in range(1, n + 1):
           for j in range(1, capacity + 1):
 6
                if weights[i - 1] <= j:</pre>
 7
                    dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i - 1][j - weights[i - 1]] + values[i
    - 1])
 8
                else:
 9
                    dp[i][j] = dp[i - 1][j]
10
       return dp[n][capacity]
```

- □ A. 计算背包问题的最小价值
- □ B. 计算背包问题的最大价值
- □ C. 计算背包问题的最小重量
- □ D. 计算背包问题的最大重量
- 第15题 以下代码的功能是什么?

```
1  def unique_paths(m, n):
2   dp = [[1] * n for _ in range(m)]
3   for i in range(1, m):
4     for j in range(1, n):
5     dp[i][j] = dp[i - 1][j] + dp[i][j - 1]
6   return dp[m - 1][n - 1]
```

- □ A. 计算从左上角到右下角的唯一路径数
- □ B. 计算从左上角到右下角的最短路径
- □ C. 计算从左上角到右下角的最长路径

## 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 表达式 1e6、 1000000 和 10^6 的值是相同的。
- 第2题 在python语言中,函数调用前必须有函数声明或定义。
- 第3题 快速排序一般是不稳定的。
- 第4题 int 类型能表达的数都能使用 float 类型精确表达。
- 第5题 使用了math模块中的表达式 cos(60) 的结果类型为 float 、值约为 0.5。
- 第6题 一颗N层的满二叉树,一定有 $2^N 1$ 个结点。
- 第7题 邻接表和邻接矩阵都是图的存储形式。为了操作时间复杂度考虑,同一个图可以同时维护两种存储形式。
- **第8题** 子类对象包含父类的所有成员(包括私有成员)。从父类继承的私有成员也是子类的成员,因此子类可以直接访问。
- **第9题** 动态规划算法通常有递归实现和递推实现。但由于递归调用在运行时会由于层数过多导致程序崩溃,因此有些动态规划算法只能用递推实现。
- **第10题** 按照下面的规则生成一棵二叉树:以一个人为根节点,其父亲为左子节点,母亲为右子节点。对其父亲、母亲分别用同样规则生成左子树和右子树。以此类推,记录30代的直系家谱,则这是一棵满二叉树。

### 3 编程题 (每题 25 分, 共 50 分)

#### 3.1 编程题1

• 时间限制: 3.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

#### 3.1.1 图上移动

#### 3.1.2 题目描述

小 A 有一张包含 n 个结点与 m 条边的无向图,结点以  $1,2,\ldots,n$  标号。小 A 会从图上选择一个结点作为起点,每一步移动到某个与当前小 A 所在结点相邻的结点。对于每个结点 i ( $1 \le i \le n$ ),小 A 想知道从结点 i 出发恰好移动  $1,2,\ldots,k$  步之后,小 A 可能位于哪些结点。由于满足条件的结点可能有很多,你只需要求出这些结点的数量。

#### 3.1.3 输入格式

第一行,三个正整数 n, m, k,分别表示无向图的结点数与边数,最多移动的步数。

接下来 m 行,每行两个正整数  $u_i, v_i$ ,表示图中的一条连接结点  $u_i$  与  $v_i$  的无向边。

#### 3.1.4 输出格式

共 n 行,第 i 行( $1 \le i \le n$ )包含 k 个整数,第 j 个整数( $1 \le j \le k$ )表示从结点 i 出发恰好移动 j 步之后可能位于的结点数量。

#### 3.1.5 样例

#### 3.1.5.1 输入样例 1

```
      1
      4 4 3

      2
      1 2

      3
      1 3

      4
      2 3

      5
      3 4
```

#### 3.1.5.2 输出样例 1

```
    1
    2
    4

    2
    2
    4

    3
    3
    3

    4
    1
    3
```

#### 3.1.6 数据范围

对于 20% 的测试点, 保证 k=1。

对于另外 20% 的测试点、保证  $1 \le n \le 50$ ,  $1 \le m \le 50$ 。

对于所有测试点,保证  $1 \le n \le 500$ ,  $1 \le m \le 500$ ,  $1 \le k \le 20$ ,  $1 \le u_i, v_i \le n$ 。

#### 3.1.7 参考程序

```
1
   n, m, k = map(int, input().split())
 2
   to = [[] for i in range(n + 2)]
 3
   for i in range(m):
 4
        x, y = map(int, input().split())
 5
        to[x].append(y)
 6
        to[y].append(x)
 7
 8
   f = [[[False] * (n + 2) for _ in range(n + 2)] for __ in range(k + 2)]
 9
10
   for i in range(1, n + 1):
11
        f[0][i][i] = True
12
13
   for t in range(1, k + 1):
14
        for x in range(1, n + 1):
15
            for y in range(1, n + 1):
16
                if f[t - 1][x][y]:
17
                    for z in to[y]:
18
                        f[t][x][z] = True
19
20
   for i in range(1, n + 1):
21
        Ans = []
22
        for t in range(1, k + 1):
23
            ans = 0
24
            for j in range(1, n + 1):
25
                ans += (f[t][i][j] == True)
26
            Ans.append(str(ans))
27
        print(' '.join(Ans))
```

#### 3.2 编程题 2

• 时间限制: 3.0 s

• 内存限制: 512.0 MB

#### 3.2.8 等价消除

#### 3.2.9 题目描述

小A有一个仅包含小写英文字母的字符串S。

对于一个字符串,如果能通过每次删去其中两个相同字符的方式,将这个字符串变为空串,那么称这个字符串是可以被等价消除的。

小 A 想知道 S 有多少子串是可以被等价消除的。

一个字符串 S' 是 S 的子串,当且仅当删去 S 的某个可以为空的前缀和某个可以为空的后缀之后,可以得到 S'。

#### 3.2.10 输入格式

第一行,一个正整数 |S|,表示字符串 S 的长度。

第二行,一个仅包含小写英文字母的字符串 S。

#### 3.2.11 输出格式

一行,一个整数,表示答案。

#### 3.2.12 样例

#### 3.2.12.3 输入样例 1

1 7 2 aaaaabb

#### 3.2.12.4 输出样例 1

1 9

#### 3.2.12.5 输入样例 2

1 9

2 babacabab

#### 3.2.12.6 输出样例 2

1 2

#### 3.2.13 数据范围

对于 20% 的测试点,保证 S 中仅包含 a 和 b 两种字符。

对于另外 20% 的测试点,保证  $1 \le |S| \le 2000$ 。

对于所有测试点,保证  $1 \le |S| \le 2 \times 10^5$ 。

#### 3.2.14 参考程序

```
1 | n = int(input())
2 s = input()
3 state, cnt, ans = 0, {}, 0
4 cnt[0] = 1
5 for i in range(n):
6
       c = ord(s[i]) - ord('a')
7
       state ^= (1 << c)
8
       if state not in cnt:
9
           cnt[state] = 0
10
       ans += cnt[state]
11
       cnt[state] += 1
12 | print(ans)
```