



绝密★考试结束前

Z20+名校联盟（浙江省名校新高考研究联盟）2026 届高三第一次联考

技术试题卷

信息命题：慈溪中学 张佳晨、龚益科

磨稿：玉环中学 杨倩倩 海宁高级中学 张星 黄岩中学 奚敏丽 校稿：刘洪杰、徐江

通用命题：黄岩中学 梁峰、郑炳雯

磨稿：慈溪中学 马功平 嵊州中学 姚维红 龙湾中学 张政儒 校稿：赵刚、戴月凤

考生须知：

1. 本卷满分 100 分，考试时间 90 分钟。
2. 答题前，在试卷指定区域填写学校、班级、姓名、试场号、座位号及准考证号。
3. 所有答案必须写在答题卷上，写在试卷上无效；考试结束后，只需上交答题卷。

第一部分：信息技术（共 50 分）

一、选择题（本大题共 12 小题，每小题 2 分，共 24 分。每小题列出的四个备选项中只有一个是符合题目要求的，不选、多选、错选均不得分）

阅读下列材料，回答第 1 至 4 题。

某市建设智慧健身步道系统，在步道沿线安装灯杆。该系统集成环境监测、AI 人流量统计、语音紧急呼叫等功能。市民可通过手机 APP 查看实时空气质量文字提示、步道人流量热力图，并参与线上健身互动挑战赛。系统将用户运动数据加密存储于云服务器。

1. 下列关于该信息系统中数据与信息的叙述，正确的是 **C**
 - A. 该系统各类数据的呈现形式相同
 - B. 用户运动数据加密存储会降低其价值
 - C. 通过手机 APP 查看空气质量体现了信息具有共享性
 - D. 语音紧急呼叫时无需对语音进行数字化
2. 下列关于该信息系统中硬件与软件的说法，正确的是 **D**
 - A. 该系统中的传感器属于输出设备
 - B. 该手机 APP 属于系统软件 **应用软件**
 - C. 该系统云服务器中不需要安装操作系统
 - D. 云服务器的存储容量对系统性能可能会产生影响
3. 下列关于该信息系统功能与安全的叙述，正确的是 **A**
 - A. 该系统的数据分析功能主要由云服务器实现
 - B. 运动数据存储于云服务器中，**不存在数据丢失风险**
 - C. 市民通过手机 APP 参与线上健身挑战赛没有隐私泄露风险
 - D. 查询健身互动挑战赛结果**仅涉及**系统的查询功能
4. 下列关于该信息系统通过深度学习实现 AI 人流量统计的说法，正确的是 **C**
 - A. 需在灯杆本地存储所有训练样本
 - B. 识别结果不受摄像头拍摄角度影响
 - C. 可通过算法优化减少传输数据量
 - D. 该功能属于行为主义人工智能 **联结主义**

阅读下列材料，回答第 5 至 6 题。

上述智慧健身步道系统中的灯杆包含普通和智能两种类型，每根灯杆具有唯一标识码。标识码结构为：区域号（4 位二进制）+ 类型码（1 位二进制，0 表示普通灯杆，1 表示智能灯杆）+ 序号，其中序号的二进制位数由灯杆数量确定。灯杆标识码通过因特网传输至云服务器。云服务器接收到灯杆标识码后，根据预定义的标识码结构进行分解并获取其含义。

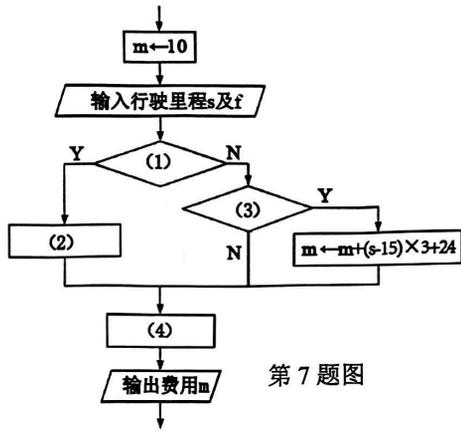
4位序号 3位序号 区域号4位+类型1位+序号4=9

5. 若该区域有 12 根普通灯杆, 5 根智能灯杆, 则标识码所需的二进制位数最少是 **D**
 A. 3 B. 4 C. 8 D. 9

6. 某灯杆标识码数据传输到云服务器的过程中, 下列说法正确的 **B**
 A. 传输标识码数据不涉及网络协议
 B. 为保证数据传输的完整性, 传输过程一般需包含数据校验机制
 C. 标识码传输至云服务器的过程中, 不需要经过网关
 D. 标识码传输至云服务器所需时长仅由传输距离确定

网速、数据量大小等

7. 某城市出租汽车计费方法:
 白天: 起步价 10 元 (3 千米以内); 里程超出 3 千米 (含) 且在 15 千米以内时, 超出 3 千米的部分, 每千米按 2 元计费; 里程超出 15 千米时 (含), 15 千米以外的部分, 每千米按 3 元计费。
 夜间: 起步价 11 元 (3 千米以内), 其他计费方式同白天。



第 7 题图

该计费流程图如第 7 题图所示, 其中输入 f 为 0 或 1, 分别表示白天和夜间, (1) ~ (4) 可选表达式为

- ① $m \leftarrow m + f$ ② $m \leftarrow m + (s - 3) \times 2$
- ③ $3 \leq s < 15?$ ④ $s \geq 15?$

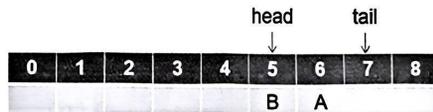
则 (1) ~ (4) 处表达式序号依次为 **B**

- A. ③①④② B. ③②④①
- C. ④①③② D. ④②③①

8. 某非循环队列初始状态图如第 8 题图 a 所示, 队列总长度 9, head 和 tail 分别表示队首和队尾指针。元素出队后直接输出或重新入队。经过若干步操作后, 该队列状态如第 8 题图 b 所示, 则当所有元素出队时, 可能的输出结果为 **B**



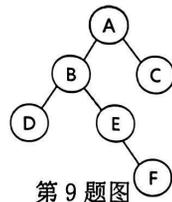
第 8 题图 a



第 8 题图 b

- A. DCAB B. CDAB
- C. CBAD D. BACD

9. 某二叉树如第 9 题图所示, 每一个节点在中序遍历中都有一个位置序号。若删除叶子节点 F, 则下列选项中的节点, 在中序遍历中的位置序号相比删除前发生变化的是 **A**



第 9 题图

- A. 节点 A B. 节点 B
- C. 节点 D D. 节点 E

删除前中序: DBEFAC
 删除后中序: DBEAC

10. 编写如下所示甲、乙 Python 程序段:

<pre>k=0 while k<int(len(a)/2): a[k], a[len(a)-k-1]=a[len(a)-k-1], a[k] k+=1</pre> <p style="text-align: center; color: red;">两头数据交换</p> <p style="text-align: center;">甲程序段</p>	<pre>x=0;y=len(a)-1 while x<y: a[x], a[y]=a[y], a[x] x+=1;y-=1</pre> <p style="text-align: center;">乙程序段</p>
---	---

下列对甲、乙程序段的描述, 不正确的是 **D**

- A. 甲、乙程序段的时间复杂度均为 $O(n)$
 B. 若列表 a 的值为 [1, 2, 3, 4, 5], 分别执行甲、乙程序段, 列表 a 的运行结果一致
 C. 将甲程序段循环条件中的 “<” 改为 “<=”, 修改前后的程序段功能不一致 **多了等号, 奇数个时, 中间位自己和自己换**
 D. 对任意列表 a, 甲、乙程序段分别运行结束后, x+y 的值为 k 的两倍 **0 1 2 3
y x k=2**
11. 定义如下函数:
- ```
def bbsort(data):
 blk = []
 st = 0
 for i in range(1, len(data)):
 if data[i] != data[i - 1]:
 ed = i - 1
 blk.append([st, ed])
 st = i
 n = len(blk)
 for i in range(n):
 for j in range(0, n - i - 1):
 if data[blk[j][0]] > data[blk[j + 1][0]]:
 blk[j], blk[j + 1] = blk[j + 1], blk[j]
```
- 记录重复区间的开始和结束下标  
 注意: 碰到不相等的数值时, blk才添加区间, 所以 data[12]没有被添区间  
 blk=[[0, 2], [3, 4], [5, 8], [9, 10]]**
- 调用该函数, 若参数 data 为 [2, 2, 2, 1, 1, 3, 3, 3, 7, 7, 7, 4], 运行该程序段后, blk[x][1] ( $0 \leq x \leq \text{len}(\text{blk}) - 1$ ) 的值不可能为 **D**
- A. 2                      B. 4                      C. 11                      D. 12

12. 有如下 Python 程序段:
- ```
lnk = [[1, -1]]
head = 0
for i in range(len(a)):
    p = head
    while p != -1:
        if a[i][0] == lnk[p][0]:
            break
    q = p
    p = lnk[p][1]
    if a[i][1] == 0:
        lnk.append(____(2)____)
        if p == head:
            head = len(lnk) - 1
        else:
            lnk[q][1] = len(lnk) - 1
    else:
        lnk.append(____(3)____)
        lnk[p][1] = len(lnk) - 1
```
- i 0 1 2 3
[1,0],[2,1],[1,0],[1,1]
变成 2 3 4 5
推导 i+2**
- 插入在q之后、p之前**
- 插入在p之后**
- 若 a 为 [[1, 0], [2, 1], [1, 0], [1, 1]], 运行程序段后, lnk 为 [[1, 4], [2, 2], [3, 3], [4, 0], [5, -1]]. 程序段中 (1)~(3) 处可选语句为:
- ① a[i][1] == 0 ② a[i][1] == 1 **2->3->4->1->5**
 ③ [i+1, lnk[p][1]] ④ [i+2, lnk[p][1]]
 ⑤ [i+1, p] ⑥ [i+2, p]
- 5在1之后, 说明a[i][1]为1时插在n之后**

- 则 (1)~(3) 处语句序号依次为 **C**
- A. ②④⑤ B. ①⑤③ C. ①⑥④ D. ②③⑥

则(1)~(3)处语句序号依次为 C

A. ②④⑤

B. ①⑤③

C. ①⑥④

D. ②③⑥

二、非选择题(本大题共3小题,其中第13小题7分,第14小题10分,第15小题9分,共26分)

13. 某农业基地搭建灌溉监测系统,对基地中的6块种植区域(编号为0到5)进行土壤湿度监测和灌溉。监测与灌溉规则是:系统每隔1小时通过土壤湿度传感器依次采集各区域土壤湿度数据(湿度值在0到100范围内),当土壤湿度低于阈值(湿度值30)时启动灌溉设备(每个区域有灌溉设备,每次灌溉2小时),若所有区域土壤湿度均不低于阈值时,对湿度最低的区域进行灌溉(若有多个区域满足条件,均灌溉);正在灌溉中的区域不进行土壤湿度采集和监测。请回答下列问题:

(1) 若某次采集到0~5号区域土壤湿度依次为45, 38, 38, 42, 47, 42,当时没有区域正在灌溉,则需要启动灌溉设备的种植区域编号为 1,▲2 (填写区域编号,若有多个,中间用逗号分隔)。

(2) 实现上述功能的部分Python程序如下,请在划线处填入合适的代码。

```
n = 6 # 种植区域数量
h = [0] * n # 依次存储采集到的各区域湿度数据
flag = [False] * n # 灌溉状态标记
start_t = [-1] * n # 记录开始灌溉时间(小时)
ctime = 0 # 系统运行时长(小时),系统刚启动时记为0
while True:
    # 采集各区域湿度数据存入h, h[i]存放i号区域的湿度值,代码略
    t=[] ①
    min_h = 101
    for i in range(n):
        if not flag[i] and h[i] < 30:
            t.append(i)
    if len(t) == 0:
        for i in range(n):
            if not flag[i] and h[i] <= min_h ②:
                if h[i] < min_h:
                    t = []
                    min_h = h[i]
                    t.append(i)
    # 执行灌溉并更新状态
    for i in t:
        # 对i号区域进行灌溉,代码略
        flag[i] = True
        start_t[i] = ctime ③
    # 检查灌溉结束条件(2小时周期)
    for i in range(n):
        if flag[i] and ctime - start_t[i] >= 2:
            flag[i] = False
    # 延时1小时,代码略
    ctime += 1
```

h[i]==min_h时, t也要添加i

14. 某市环保部门搭建了城市噪声监测系统，在 n 个重点区域各设置 1 个监测点。每个监测点通过一个智能终端连接一个噪声传感器，每隔 15 分钟采集一次噪声数据（单位：分贝），通过 5G 模块将数据传输到 Web 服务器（IP 地址为 47.111.143.0），并存储到数据库中。当服务器判定噪声值超过 85 分贝时，通过智能终端控制该区域警示设备发出警示信息（红色：噪声超标；绿色：噪声未超标），管理员通过浏览器查看各区域噪声信息。请回答下列问题：

(1) 管理员通过巡查发现，某一区域实际噪声值持续超过 85 分贝，通过浏览器查看到的噪声监测值大于 85 分贝，但警示设备没有发出警示信息，以下情况可能导致该现象发生的是 ▲C（单选，填字母）。

- A. 该区域智能终端与 Web 服务器连接故障
- B. 该区域噪声传感器与智能终端连接故障
- C. 该区域警示设备与智能终端连接故障

(2) 基于 Flask Web 框架编写的部分服务器端代码如下。若某区域传感器编号为 6，采集的噪声值为 85，则智能终端在传输数据时使用的 URL 是 `http://▲`。

```
# 导入 Flask 框架模块及其他相关模块，代码略
app = Flask(__name__)
@app.route('/input', methods=['GET'])# 采用 GET 方式提交数据
def index():
    # 获取某区域传感器编号 id 和噪声 val 的值，存入数据库，代码略
    # 服务器其他功能，代码略
if __name__ == '__main__':
    app.run(host = '0.0.0.0', port = 5000)
```

(3) 下列关于该系统设计及使用的说法，正确的有 ▲AC（多选，填字母）。（注：全部选对的得 2 分，选对但不全的得 1 分，不选或有错的得 0 分）

- A. 同一监测点的警示设备和噪声传感器可以连接在同一个智能终端
- B. 某区域噪声传感器出现故障，会影响其他区域噪声传感器正常工作
- C. 考虑到该系统数据量不大，可以采用 SQLite 3 数据库
- D. 考虑到城市范围，将 5G 模块改用蓝牙上传数据到服务器更合适

针对污染程度：
根据检测到的噪声值大小来调整警示设备的警示颜色种类、持续时长等；

蓝牙距离一般10米

4) 为使得某区域的市民更好了解该区域的噪声污染程度，并提升系统警示准确度，需要修改系统设计。请针对污染程度和警示准确度分别给出一种合理修改建议。

5) 管理员整理出 6 月份各区域噪声监测值并存入数据文件“noise_data.xlsx”，部分数据如第 14 题图 a 所示，现要找出 6 月份噪声超过阈值（85 分贝）总次数最多的监测点（数据保证只有一个），并输出该监测点超过阈值次数最多的 3 天（如果并列，取日期靠前的），运行结果如第 14 题图 b 所示。

针对污染警示准确度：减小该区域智能终端采集噪声传感器的时间间隔

日期	时间	监测点	实测噪声
2025-06-01	00:00:00	A区	67.2
2025-06-01	00:15:00	A区	70.2
2025-06-30	23:15:00	E区	59.5
2025-06-30	23:30:00	E区	55
2025-06-30	23:45:00	E区	58.5

第 14 题图 a

6月份超过阈值总次数最多为：A区
该区超过阈值次数最多的3天为：
2025-06-10 14 次
2025-06-01 13 次
2025-06-02 13 次

第 14 题图 b

实现上述功能的部分 Python 程序如下：

```
import pandas as pd
df = pd.read_excel("noise_data.xlsx")
```

① A
② C

```
# ignore_index=True 表示产生新的索引，索引值默认为从 0 开始递增的整数
df1 = df1.sort_values("时间", ascending=False, ignore_index=True)
print("6 月份超过阈值总次数最多为:", df1.at[0, "监测点"])
```

③ B
④ D

```
df1 = df1.sort_values("时间", ascending=False) # 降序排序
df1 = df1.head(3)
```

输出该区超过阈值次数最多的 3 天信息，代码略

程序中①~④处应填入的语句依次为 ▲ (填字母，次序错不得分)。

- A. `df = df[df["实测噪声"] > 85]` # 筛选数据
- B. `df1 = df[df["监测点"] == df1.at[0, "监测点"]]` # 筛选数据
- C. `df1 = df.groupby("监测点", as_index=False).count()` # 分组计数
- D. `df1 = df1.groupby("日期", as_index=False).count()` # 分组计数

15. 现需要对依次输入的一批整型数据进行存储，要求不重复，且存储后的数据保持升序有序。为此，小明设计如下数据存储方法：

一开始数据存储区域为空（程序实现时用空列表[]表示），当某个输入数据需要存储时，先判断相同的数据是否已经存储过，若已存储，则不再重复存储，否则将该数据存入列表，并保证列表中的数据升序有序。

如现在需要依次存储的数据为 13, 7, 25, 13, 7, 24, ……，存储数据的过程如第 15 题图所示。

操作序号	待存储数据	存储结果
1	13	[13]
2	7	[7,13]
3	25	[7,13,25]
4	13	[7,13,25]
5	7	
...

7 已经出现过，不在重复存储
[7,13,25]

第 15 题图

随着存储过程的进行，列表中的数据越来越多，为提高数据存储效率，小明对数据存储方法进行了优化：先将已经存储数据的列表依次分成若干块（每块元素个数为 m，最后一块元素若不足 m 个时，单独成一块），然后在分块数据的基础上再进行后续的数据存储。

请回答下列问题：

- (1) 根据小明设计的数据存储方法，执行第 15 题图所示操作序号为 5 的操作（即待存储数据 7）后，存储结果中的第 3 个元素为 25▲。
- (2) 定义如下 `block_partition(a, m)` 函数，参数 a 为按升序排序后的列表（元素均为整型）。函数功能是将列表 a 从头至尾依次分成若干块（每块 m 个元素），最后一块元素若不足 m 个时，单独成一块，并记录每块的起始和结束位置索引。

```
def block_partition(a, m):
    blocks = []
    n = len(a)
    start = 0
    while start < n:
        end = min(start + m - 1, n) # 函数 min(x, y) 求 x 和 y 的较小值
        blocks.append([start, end])
        start = end + 1 # 下一块起始索引
    return blocks
```

一个区块满m个，结束位置是start+m-1
最后一个区块可能不满m个，以a数组的最后一个下标为准

①调用 block_partition 函数，若列表 a 为 [1, 2, 5, 7, 9]，m 为 2，则返回结果 blocks 中的第一个元素为 [0, 1]，最后一个元素为 ▲ [4, 4]

②程序中加框处代码有错，请改正。bolcks=[[0,1],[2,3],[4,4]]

(3) 实现优化后数据存储功能的 Python 程序段如下，请在划线处填入合适的代码。

```
def insert_element(a, blocks, key, m, bi):#存储数据 key 到列表 a 中，并更新块信息
```

```
    if len(a) == 0:
        a.append(key)
        blocks = [[0, 0]]
        return
    if bi == -1:
        a.append(key)
    else:
        left, right = blocks[bi][0], blocks[bi][1]
        while left <= right:
            mid = (left + right) // 2
            if a[mid] < key:
                left = mid + 1
            else:
                right = mid - 1
```

① pos=left 或 pos=right+1

```
    a.insert(pos, key) # 在列表 a 的 pos 索引位置插入数据 key
# 更新块信息
```

```
    lb = len(blocks) - 1
    if blocks[lb][1] - blocks[lb][0] + 1 < m:
        blocks[lb][1] = len(a) - 1
    else:
        blocks.insert(lb + 1, [len(a) - 1, len(a) - 1])
        blocks.insert(lb + 1, [len(a) - 1, len(a) - 1])
```

insert(插入位置, 插入内容)

Z20⁺名校联盟(浙江省名校新高考研究联盟)2026 届高三第一次联考 技术试题卷 第 7 页 共 14 页

或 lb + 1, [blocks[lb][1]+1, blocks[lb][1]+1]
或 lb + 1, [blocks[lb][0]+m, blocks[lb][0]+m]

```

def find_element(a, blocks, key):
    for i in range(len(blocks)):
        start, end = blocks[i][0], blocks[i][1]
        if key <= a[end]:
            left, right = start, end
            while left <= right:
                mid = (left + right) // 2
                if a[mid] == key:
                    return True
                elif a[mid] < key:
                    left = mid + 1
                else:
                    right = mid - 1
            insert_element(a, blocks, key, m, i) # 插入
        return False
    return False

```

用二份查找的方式在各个区块中查找key是否存在，若存在则插入在该区块中，如果

insert_element(a, blocks, key, m, -1)

算法优化前，部分数据已存入列表 a
 读入分块大小，存入 m，代码略

```

blocks = block_partition(a, m) #对列表 a 分块

```

继续依次存储数据，对每个待存储数据 key 调用 find_element(a, blocks, key)
 实现存储

```

def insert_element(a, blocks, key, m, bi):#存储数据 key 到列表 a 中，并更新块信息
    if len(a) == 0:
        a.append(key)
        blocks = [[0, 0]]
        return
    if bi == -1:
        a.append(key)
    else:

```

若a为空列，添加key

此时key>a[end],所以将key插入在最后

在a中间用对分查找的思想找key插入的位置