2025 年 03 月C++五级模拟试卷
答题链接：https://kaoshi.wjx.top/vm/hYvvyvl.aspx

1　单选题（每题 2 分，共 30 分）

第 1 题 链表不具备的特点是( )。

- [ ] **A.** 可随机访问任何一个元素
- [ ] **B.** 插入、删除操作不需要移动元素
- [ ] **C.** 无需事先估计存储空间大小
- [ ] **D.** 所需存储空间与存储元素个数成正比

第 2 题 双向链表中每个结点有两个指针域 `prev` 和 `next`，分别指向该结点的前驱及后继结点。设 `p` 指向链表中的一个结点，它的前驱结点和后继结点均非空。要删除结点 `p`，则下述语句中错误的是（ ）。

- [ ] **A.**

```
p->next->prev = p->next;
p->prev->next = p->prev;
delete p;
```

- [ ] **B.**

```
p->prev->next = p->next;
p->next->prev = p->prev;
delete p;
```

- [ ] **C.**

```
p->next->prev = p->prev;
p->next->prev->next = p->next;
delete p;
```

- [ ] **D.**

```
p->prev->next = p->next;
p->prev->next->prev = p->prev;
delete p;
```

第 3 题 假设双向循环链表包含头尾哨兵结点(不存储实际内容)，分别为 `head` 和 `tail` ，链表中每个结点有两个指针域 `prev` 和 `next` ，分别指向该结点的前驱及后继结点。下面代码实现了一个空的双向循环链表，横线上应填的最佳代码是( )。

```
// 链表结点
template <typename T>
struct ListNode {
    T data;
    ListNode* prev;
    ListNode* next;

    // 构造函数
    explicit ListNode(const T& val = T())
        : data(val), prev(nullptr), next(nullptr) {}
};

struct LinkedList {
    ListNode<T>* head;
    ListNode<T>* tail;
};

void InitLinkedList(LinkedList* list) {
    list->head = new ListNode<T>;
    list->tail = new ListNode<T>;
    ____________________________________    // 在此处填入代码
};
```

- [ ] **A.**

```
list->head->prev = list->head;
list->tail->prev = list->head;
```

- [ ] **B.**

```
list->head->next = list->tail;
list->tail->prev = list->head;
```

- [ ] **C.**

```
list->head->next = list->tail;
list->tail->next = list->head;
```

- [ ] **D.**

```
list->head->next = list->tail;
list->tail->next = nullptr;
```

第 4 题 用以下辗转相除法（欧几里得算法）求gcd(84, 60)的步骤中，第二步计算的数是（ ）。

```cpp
int gcd(int a, int b) {
    int big = a > b ? a : b;
    int small = a < b ? a : b;
    if (big % small == 0) {
        return small;
    }
    return gcd(small, big % small);
}
```

- [ ] **A.** 84和60
- [ ] **B.** 60和24
- [ ] **C.** 24和12
- [ ] **D.** 12和0

第 5 题 根据唯一分解定理，下面整数的唯一分解是正确的（ ）。

- [ ] **A.** $18 = 3 \times 6$
- [ ] **B.** $28 = 4 \times 7$
- [ ] **C.** $36 = 2 \times 3 \times 6$
- [ ] **D.** $30 = 2 \times 3 \times 5$

第 6 题 下述代码实现素数表的线性筛法，筛选出所有小于等于n的素数，横线上应填的最佳代码是( )。

```cpp
vector<int> sieve_linear(int n) {
    vector<bool> is_prime(n +1, true);
    vector<int> primes;

    if (n < 2) return primes;

    is_prime[0] = is_prime[1] = false;
    for (int i = 2; i <= n/2; i++) {
        if (is_prime[i])
            primes.push_back(i);

        for (int j = 0; ____________________________ ; j++) {    // 在此处填入代码
            is_prime[ i * primes[j] ] = false;
            if (i % primes[j] == 0)
                break;
        }
    }

    for (int i = n/2 +1; i <= n; i++) {
        if (is_prime[i])
            primes.push_back(i);
    }

    return primes;
}
```

- [ ] **A.** `j < primes.size()`

☐ **B.** `i * primes[j] <= n`

☐ **C.** `j < primes.size() && i * primes[j] <= n`

☐ **D.** `j <= n`

第 7 题 在程序运行过程中，如果递归调用的层数过多，会因为（ ）引发错误。

☐ **A.** 系统分配的栈空间溢出

☐ **B.** 系统分配的堆空间溢出

☐ **C.** 系统分配的队列空间溢出

☐ **D.** 系统分配的链表空间溢出

第 8 题 对下面两个函数，说法错误的是（ ）。

```
int factorialA(int n) {
    if (n <= 1) return 1;
    return n * factorialA(n-1);
}
int factorialB(int n) {
    if (n <= 1) return 1;
    int res = 1;
    for(int i=2; i<=n; i++)
        res *= i;
}
```

☐ **A.** 两个函数的实现的功能相同。

☐ **B.** 两个函数的时间复杂度均为$O(n)$。

☐ **C.** factorialA采用递归方式。

☐ **D.** factorialB采用递归方式。

第 9 题 下算法中，（ ）是不稳定的排序。

☐ **A.** 选择排序

☐ **B.** 插入排序

☐ **C.** 归并排序

☐ **D.** 冒泡排序

第 10 题 考虑以下C++代码实现的快速排序算法，将数据从小到大排序，则横线上应填的最佳代码是( )。

```
int partition(vector<int>& arr, int low, int high) {
    int pivot = arr[high]; // 基准值
    int i = low - 1;

    for (int j = low; j < high; j++) {
        ____________________________        // 在此处填入代码
    }
    swap(arr[i + 1], arr[high]);
    return i + 1:
```

```cpp
}

// 快速排序
void quickSort(vector<int>& arr, int low, int high) {
    if (low < high) {
        int pi = partition(arr, low, high);
        quickSort(arr, low, pi - 1);
        quickSort(arr, pi + 1, high);
    }
}
```

- [ ] **A.**

```cpp
if (arr[j] > pivot) {
    i++;
    swap(arr[i], arr[j]);
}
```

- [ ] **B.**

```cpp
if (arr[j] < pivot) {
    i++;
    swap(arr[i], arr[j]);
}
```

- [ ] **C.**

```cpp
if (arr[j] < pivot) {
    swap(arr[i], arr[j]);
    i++;
}
```

- [ ] **D.**

```cpp
if (arr[j] == pivot) {
    i++;
    swap(arr[i], arr[j]);
}
```

第 11 题 若用二分法在[1, 100]内猜数，最多需要猜（ ）次。

- [ ] **A.** 100
- [ ] **B.** 10
- [ ] **C.** 7
- [ ] **D.** 5

第 12 题 下面代码实现了二分查找算法，在数组 `arr` 找到目标元素 `target` 的位置，则横线上能填写的最佳代码是（ ）。

```
int binarySearch(int arr[], int left, int right, int target) {
    while (left <= right) {
        _____________________________       // 在此处填入代码

        if (arr[mid] == target)
            return mid;
        else if (arr[mid] < target)
            left = mid + 1;
        else
            right = mid - 1;
    }
    return -1;
}
```

- [ ] **A.** `int mid = left + (right - left) / 2;`
- [ ] **B.** `int mid = left;`
- [ ] **C.** `int mid = (left + right) / 2;`
- [ ] **D.** `int mid = right;`

第 13 题 贪心算法的核心特征是（ ）。

- [ ] **A.** 总是选择当前最优解
- [ ] **B.** 回溯尝试所有可能
- [ ] **C.** 分阶段解决子问题
- [ ] **D.** 总能找到最优解

第 14 题 函数 `int findMax(int arr[], int low, int high)` 计算数组中最大元素，其中数组 `arr` 从索引 `low` 到 `high`，（ ）正确实现了分治逻辑。

- [ ] **A.**

```
if (low == high)
    return arr[low];
int mid = (low + high) / 2;
return arr[mid];
```

- [ ] **B.**

```
if (low >= high)
    return arr[low];
int mid = (low + high) / 2;
int leftMax = findMax(arr, low, mid - 1);
int rightMax = findMax(arr, mid, high);
return leftMax + rightMax;
```

- [ ] **C.**

```
if (low > high)
    return 0;
int mid = low + (high - low) / 2;
int leftMax = findMax(arr, low, mid);
int rightMax = findMax(arr, mid + 1, high);
return leftMax * rightMax;
```

☐ **D.**

```
if (low == high)
    return arr[low];
int mid = low + (high - low) / 2;
int leftMax = findMax(arr, low, mid);
int rightMax = findMax(arr, mid + 1, high);
return (leftMax > rightMax) ? leftMax : rightMax;
```

第 15 题 小杨编写了一个如下的高精度乘法函数，则横线上应填写的代码为（ ）。

```
vector<int> multiply(vector<int>& a, vector<int>& b) {
    int m = a.size(), n = b.size();
    vector<int> c(m + n, 0);

    // 逐位相乘，逆序存储
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        for (int j = 0; j < n; j++) {
            c[i + j] += a[i] * b[j];
        }
    }

    // 处理进位
    int carry = 0;
    for (int k = 0; k < c.size(); ++k) {
        ____________________________________      // 在此处填入代码
        c[k] = temp % 10;
        carry = temp / 10;
    }

    while (c.size() > 1 && c.back() == 0)
        c.pop_back();
    return c;
}
```

☐ **A.** `int temp = c[k];`

☐ **B.** `int temp = c[k] + carry;`

☐ **C.** `int temp = c[k] - carry;`

☐ **D.** `int temp = c[k] * carry;`

2　判断题（每题 2 分，共 20 分）

第 1 题 单链表中删除某个结点 `p` (非尾结点)，但不知道头结点，可行的操作是将 `p` 的值设为 `p->next` 的值，然后删除 `p->next` 。

第 2 题 链表存储线性表时要求内存中可用存储单元地址是连续的。

第 3 题 线性筛相对于埃拉托斯特尼筛法，每个合数只会被它的最小质因数筛去一次，因此效率更高。

第 4 题 贪心算法通过每一步选择当前最优解，从而一定能获得全局最优解。

第 5 题 递归函数必须具有一个终止条件，以防止无限递归。

第 6 题 快速排序算法的时间复杂度与输入是否有序无关，始终稳定为$O(n\log n)$。

第 7 题 归并排序算法的时间复杂度与输入是否有序无关，始终稳定为$O(n\log n)$。

第 8 题 二分查找适用于对无序数组和有序数组的查找。

第 9 题 小杨有100元去超市买东西，每个商品有各自的价格，每种商品只能买1个，小杨的目标是买到最多数量的商品。小杨采用的策略是每次挑价格最低的商品买，这体现了分治思想。

第 10 题 归并排序算法体现了分治算法，每次将大的待排序数组分成大小大致相等的两个小数组，然后分别对两个小数组进行排序，最后对排好序的两个小数组合并成有序数组。