



C++ 五级

2025 年 03 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															

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.

```
1 | p->next->prev = p->next;  
2 | p->prev->next = p->prev;  
3 | delete p;
```

☐ B.

```
1 | p->prev->next = p->next;  
2 | p->next->prev = p->prev;  
3 | delete p;
```

☐ C.

```
1 | p->next->prev = p->prev;  
2 | p->next->prev->next = p->next;  
3 | delete p;
```

☐ D.

```
1 | p->prev->next = p->next;  
2 | p->prev->next->prev = p->prev;  
3 | 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()。

```
1 // 链表结点
2 template <typename T>
3 struct ListNode {
4     T data;
5     ListNode* prev;
6     ListNode* next;
7
8     // 构造函数
9     explicit ListNode(const T& val = T())
10        : data(val), prev(nullptr), next(nullptr) {}
11 };
12
13 struct LinkedList {
14     ListNode<T>* head;
15     ListNode<T>* tail;
16 };
17
18 void InitLinkedList(LinkedList* list) {
19     list->head = new ListNode<T>;
20     list->tail = new ListNode<T>;
21     _____ // 在此处填入代码
22 };
```

☐ A.

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

☐ B.

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

☐ C.

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

☐ D.

```
1 list->head->next = list->tail;
2 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()。

```

1  int gcd(int a, int b) {
2      int big = a > b ? a : b;
3      int small = a < b ? a : b;
4      if (big % small == 0) {
5          return small;
6      }
7      return gcd(small, big % small);
8  }

```

- ☐ 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()。

```

1  vector<int> sieve_linear(int n) {
2      vector<bool> is_prime(n + 1, true);
3      vector<int> primes;
4
5      if (n < 2) return primes;
6
7      is_prime[0] = is_prime[1] = false;
8      for (int i = 2; i <= n/2; i++) {
9          if (is_prime[i])
10             primes.push_back(i);
11
12             for (int j = 0; _____ ; j++) { // 在此处填入代码
13                 is_prime[ i * primes[j] ] = false;
14                 if (i % primes[j] == 0)
15                     break;
16             }
17         }
18
19         for (int i = n/2 + 1; i <= n; i++) {
20             if (is_prime[i])
21                 primes.push_back(i);
22         }
23
24         return primes;
25     }

```

- ☐ 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（ ）。

```

1  int factorialA(int n) {
2      if (n <= 1) return 1;
3      return n * factorialA(n-1);
4  }
5  int factorialB(int n) {
6      if (n <= 1) return 1;
7      int res = 1;
8      for(int i=2; i<=n; i++)
9          res *= n;
10 }

```

- ☐ 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()。

```

1  int partition(vector<int>& arr, int low, int high) {
2      int pivot = arr[high]; // 基准值
3      int i = low - 1;
4
5      for (int j = low; j < high; j++) {
6          _____ // 在此处填入代码
7      }
8      swap(arr[i + 1], arr[high]);
9      return i + 1;

```

```

10 }
11
12 // 快速排序
13 void quickSort(vector<int>& arr, int low, int high) {
14     if (low < high) {
15         int pi = partition(arr, low, high);
16         quickSort(arr, low, pi - 1);
17         quickSort(arr, pi + 1, high);
18     }
19 }

```

☐ A.

```

1  if (arr[j] > pivot) {
2      i++;
3      swap(arr[i], arr[j]);
4  }

```

☐ B.

```

1  if (arr[j] < pivot) {
2      i++;
3      swap(arr[i], arr[j]);
4  }

```

☐ C.

```

1  if (arr[j] < pivot) {
2      swap(arr[i], arr[j]);
3      i++;
4  }

```

☐ D.

```

1  if (arr[j] == pivot) {
2      i++;
3      swap(arr[i], arr[j]);
4  }

```

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（ ）。

```

1  int binarySearch(int arr[], int left, int right, int target) {
2      while (left <= right) {
3          _____ // 在此处填入代码
4
5          if (arr[mid] == target)
6              return mid;
7          else if (arr[mid] < target)
8              left = mid + 1;
9          else
10             right = mid - 1;
11     }
12     return -1;
13 }

```

- ☐ 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.

```

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

```

- ☐ B.

```

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

```

- ☐ C.

```

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

```

☐ D.

```

1  if (low == high)
2      return arr[low];
3  int mid = low + (high - low) / 2;
4  int leftMax = findMax(arr, low, mid);
5  int rightMax = findMax(arr, mid + 1, high);
6  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（ ）。

```

1  vector<int> multiply(vector<int>& a, vector<int>& b) {
2      int m = a.size(), n = b.size();
3      vector<int> c(m + n, 0);
4
5      // 逐位相乘, 逆序存储
6      for (int i = 0; i < m; i++) {
7          for (int j = 0; j < n; j++) {
8              c[i + j] += a[i] * b[j];
9          }
10     }
11
12     // 处理进位
13     int carry = 0;
14     for (int k = 0; k < c.size(); ++k) {
15         _____ // 在此处填入代码
16         c[k] = temp % 10;
17         carry = temp / 10;
18     }
19
20     while (c.size() > 1 && c.back() == 0)
21         c.pop_back();
22     return c;
23 }

```

- ☐ 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）

题号	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
答案										

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 $p \rightarrow next$ 的值, 然后删除 $p \rightarrow next$ 。

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。