

**GESP****CCF 编程能力等级认证**
Grade Examination of Software Programming

C++ 八级

2025 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	B	A	C	B	C	B	B	C	C	C	B	A	C	B

第 1 题 某平台生成“取件码”由6个字符组成：前4位为数字（0~9），后2位为大写字母（A~Z），其中字母不能为 I、O。假设数字和字母均可重复使用，要求整个取件码中恰好有2个数字为奇数。共有多少种不同取件码？（ ）

- A. 1,440,000
- B. 2,160,000
- C. 2,535,000
- D. 8,640,000

第 2 题 下列代码实现了归并排序（Merge Sort）的分治部分。为了正确地将数组 a 的 [left, right] 区间进行排序，横线处应该填入的是（ ）。

```
1 void merge_sort(int a[], int left, int right) {  
2     if (left >= right) return;  
3     int mid = (left + right) / 2;  
4     merge_sort(a, left, mid);  
5     _____; // 在此处填入选项  
6     merge(a, left, mid, right); // 合并操作  
7 }
```

- A. merge_sort(a, mid, right)
- B. merge_sort(a, mid + 1, right)
- C. merge_sort(a, left, mid + 1)
- D. merge_sort(a, mid - 1, right)

第 3 题 某社团有男生8人、女生7人。现需选出1名队长（性别不限）、1名副队长（性别不限）、2名宣传委员（两人无角色区别，且必须至少1名女生）。假如一人不能兼任多职，共有多少种不同选法？（ ）

- A. 12012
- B. 11844
- C. 12474
- D. 11025

第 4 题 二项式 $(2x - y)^8$ 的展开式中 x^5y^3 项的系数为（ ）。

- A. -7168

B. 7168

C. -1792

D. 1792

第5题 下面是使用邻接矩阵实现的Dijkstra算法的核心片段，用于求单源最短路径。在找到当前距离起点最近的顶点 u 后，需要更新其邻接点 j 的距离。横线处应填入的代码是（ ）。

```
1 for (int j = 1; j <= n; j++) {  
2     if (!visited[j] && graph[u][j] < INF) {  
3         if (_____){ // 在此处填入选项  
4             dis[j] = dis[u] + graph[u][j];  
5         }  
6     }  
7 }
```

A. `dis[j] < dis[u] + graph[u][j]`

B. `dis[j] > dis[u] + graph[u][j]`

C. `graph[u][j] > dis[u] + dis[j]`

D. `dis[j] > graph[u][j]`

第6题 下面程序使用动态规划求两个字符串的最长公共子序列（LCS）长度，横线处应填入的是（ ）。

```
1 #include <algorithm>  
2 #include <string>  
3 #include <vector>  
4 using namespace std;  
5  
6 int lcs_len(const string &a, const string &b) {  
7     int n = (int)a.size(), m = (int)b.size();  
8     vector<vector<int>> dp(n + 1, vector<int>(m + 1, 0));  
9     for (int i = 1; i <= n; i++)  
10        for (int j = 1; j <= m; j++)  
11            if (a[i - 1] == b[j - 1])  
12                dp[i][j] = dp[i - 1][j - 1] + 1;  
13            else  
14                _____; // 在此处填入选项  
15     return dp[n][m];  
16 }
```

A. `dp[i][j] = dp[i - 1][j] + dp[i][j - 1];`

B. `dp[i][j] = min(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]);`

C. `dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]);`

D. `dp[i][j] = max(dp[i - 1][j], dp[i][j - 1]) + 1;`

第7题 已知两个点 $A(x_1, y_1)$ 和 $B(x_2, y_2)$ 在平面直角坐标系中的坐标。下列C++表达式中，能正确计算这两点之间直线距离的是（ ）。

A. `sqrt((x1 - x2) ^ 2 + (y1 - y2) ^ 2)`

B. `sqrt(pow(x1 - x2, 2) + pow(y1 - y2, 2))`

C. `pow(x1 - x2, 2) + pow(y1 - y2, 2)`

D. `abs(x1 - x2) + abs(y1 - y2)`

第8题 已知 `int a = 10;`，执行 `int &b = a; b = 20;` 后，变量 `a` 的值是（ ）。

- A. 10
- B. 20
- C. 30
- D. 编译错误

第9题 下列代码的时间复杂度（以 n 为自变量，忽略常数与低阶项）是（ ）。

```
1 long long s = 0;
2 for (int i = 1; i <= n; i++) {
3     for (int j = 1; j * j <= i; j++) {
4         s += j;
5     }
6 }
```

- A. $O(n)$
- B. $O(n \log n)$
- C. $O(n\sqrt{n})$
- D. $O(n^2)$

第10题 下列程序实现了线性筛法（欧拉筛），用于在 $O(n)$ 时间内求出 $1 \sim n$ 之间的所有质数。为了保证每个合数只被其最小质因子筛掉，横线处应填入的语句是（ ）。

```
1 for (int i = 2; i <= n; i++) {
2     if (!not_prime[i]) primes[++cnt] = i;
3     for (int j = 1; j <= cnt && i * primes[j] <= n; j++) {
4         not_prime[i * primes[j]] = true;
5         if (_____) break; // 在此处填入选项
6     }
7 }
```

- A. $i + \text{primes}[j] == n$
- B. $\text{primes}[j] > i$
- C. $i \% \text{primes}[j] == 0$
- D. $i \% \text{primes}[j] != 0$

第11题 在C++语言中，关于类的继承和访问权限，下列说法正确的是（ ）。

- A. 派生类可以访问基类的 `private` 成员。
- B. 基类的 `protected` 成员在私有继承（private inheritance）后，在派生类中变为 `public`。
- C. 派生类对象在创建时，会先调用基类的构造函数，再调用派生类自己的构造函数。
- D. 派生类对象在销毁时，会先调用基类的析构函数，再调用派生类自己的析构函数。

第12题 当输入 6 时，下列程序的输出结果为（ ）。

```

1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3 int f(int n) {
4     if (n <= 3) return n;
5     return f(n - 1) + f(n - 2) + 2 * f(n - 3);
6 }
7 int main() {
8     int n;
9     cin >> n;
10    cout << f(n) << endl;
11    return 0;
12 }

```

- A. 14
 B. 27
 C. 28
 D. 15

第13题 从1到999这999个正整数中，十进制表示中数字 5 恰好出现一次的数有多少个？（）。

- A. 243
 B. 271
 C. 300
 D. 333

第14题 当输入 2023 时，下列程序的输出结果为（）。

```

1 #include <iostream>
2 using namespace std;
3
4 int main() {
5     int x, ans = 0;
6     cin >> x;
7     while (x != 0) {
8         x -= x & -x;
9         ans++;
10    }
11    cout << ans << endl;
12    return 0;
13 }

```

- A. 7
 B. 8
 C. 9
 D. 11

第15题 对连通无向图执行Kruskal算法。已按边权从小到大依次扫描到某条边 $e = (u, v)$ 。此时在已经构建的部分MST结构中， (u, v) 已在同一连通块内。关于边 e 的处理，下列说法正确的是（）。

- A. 必须选入MST，否则可能不连通。
 B. 一定不能选入MST（在此扫描顺序下）。
 C. 若后续出现更大的边权，可以回溯改选 e 。
 D. 只有当 e 是当前最小边时才能舍弃。

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 若一项任务可用两种互斥方案完成：方案A有 m 种做法，方案B有 n 种做法，则总做法数为 $m + n$ 。

第 2 题 在C++语言中，引用一旦被初始化，就不能再改为引用另一个变量。

第 3 题 快速排序和归并排序的平均时间复杂度都是 $O(n \log n)$ ，但快速排序是不稳定的排序算法，归并排序是稳定的排序算法。

第 4 题 使用 `math.h` 或 `cmath` 头文件中的函数，表达式 `sqrt(4)` 的结果类型为 `double`。

第 5 题 在杨辉三角形中，第 n 行（从0开始计数，即第 n 行有 $n + 1$ 个数）的所有数字之和等于 2^n 。

第 6 题 使用二叉堆优化的Dijkstra最短路算法，在某些特殊情况下时间复杂度不如朴素实现的 $O(V^2)$ 。

第 7 题 n 个不同元素依次入栈的出栈序列数与将 n 个不同元素划分成若干非空子集的方案数相等。

第 8 题 快速排序在最坏情况下的时间复杂度为 $O(n \log n)$ ，可以通过随机化选择基准值（pivot）的方法完全避免退化。

第 9 题 在C++语言中，一个类可以拥有多个构造函数，也可以拥有多个析构函数。

第 10 题 求两个序列的最长公共子序列（LCS）时，使用滚动数组优化空间后，仍然可以还原出具体的LCS序列。

3 编程题（每题 25 分，共 50 分）

3.1 编程题 1

- 试题名称：猫和老鼠
- 时间限制：1.0 s
- 内存限制：512.0 MB

3.1.1 题目描述

猫和老鼠所在的庄园可以视为一张由 n 个点和 m 条带权无向边构成的连通图。结点依次以 $1, 2, \dots, n$ 编号，结点 i ($1 \leq i \leq n$) 有价值为 c_i 的奶酪。在 m 条带权无向边中，第 i ($1 \leq i \leq m$) 条无向边连接结点 u_i 与结点 v_i ，边权 w_i 表示猫和老鼠通过这条边所需的时间。

猫窝位于结点 a ，老鼠洞位于结点 b 。对于老鼠而言，结点 u 是安全的当且仅当：

- 老鼠能规划一条从结点 u 出发逃往老鼠洞的路径，使得对于路径上任意结点 x （包括结点 u 与老鼠洞）都有：猫从猫窝出发到结点 x 的最短时间严格大于老鼠从结点 u 沿这条路径前往结点 x 所需的时间。

老鼠在拿取安全结点的奶酪时不存在被猫抓住的可能，但在拿取不是安全结点的奶酪时则不一定。为了确保万无一失，老鼠决定只拿取安全结点放置的奶酪。请你计算老鼠所能拿到的奶酪价值之和。

3.1.2 输入格式

第一行，两个正整数 n, m ，分别表示图的结点数与边数。

第二行，两个正整数 a, b ，分别表示猫窝的结点编号，以及老鼠洞的结点编号。

第三行， n 个正整数 c_1, c_2, \dots, c_n ，表示各个结点的奶酪价值。

接下来 m 行中的第 i 行 ($1 \leq i \leq m$) 包含三个正整数 u_i, v_i, w_i ，表示图中连接结点 u_i 与结点 v_i 的边，边权为 w_i 。

3.1.3 输出格式

输出一行，一个整数，表示老鼠所能拿到的奶酪价值之和。

3.1.4 样例

3.1.4.1 输入样例 1

1	5 5
2	1 2
3	1 2 4 8 16
4	1 2 4
5	2 3 3
6	3 4 1
7	2 5 2
8	3 1 8

3.1.4.2 输出样例 1

1	22
---	----

3.1.4.3 输入样例 2

1	6 10
2	3 4
3	1 1 1 1 1 1
4	1 2 6
5	2 3 3
6	3 1 4
7	3 4 5
8	4 5 8
9	5 6 2
10	6 4 1
11	3 2 4
12	5 4 4
13	3 3 6

3.1.4.4 输出样例 2

1	3
---	---

3.1.5 数据范围

对于 40 的测试点，保证 $1 \leq n \leq 500$, $1 \leq m \leq 500$ 。

对于所有测试点，保证 $1 \leq n \leq 10^5$, $1 \leq m \leq 10^5$, $1 \leq a, b \leq n$ 且 $a \neq b$, $1 \leq u_i, v_i \leq n$, $1 \leq w_i \leq 10^9$ 。

3.1.6 参考程序

```
1 #include <cstdio>
2 #include <algorithm>
3 #include <vector>
4 #include <queue>
5
6 using namespace std;
7
8 const int N = 1e5 + 5;
9 const long long oo = 1e18;
10
11 int n, m;
12 int a, b;
13 int c[N];
14 vector<pair<int, int>> e[N];
15 long long dis[N];
16 priority_queue<pair<long long, int>> q;
17 long long ans;
18
19 int main() {
20     scanf("%d%d", &n, &m);
21     scanf("%d%d", &a, &b);
22     for (int i = 1; i <= n; i++)
23         scanf("%d", &c[i]);
24     for (int i = 1; i <= m; i++) {
25         int u, v, w;
26         scanf("%d%d%d", &u, &v, &w);
27         e[u].emplace_back(make_pair(v, w));
28         e[v].emplace_back(make_pair(u, w));
29     }
30     for (int i = 1; i <= n; i++)
31         dis[i] = oo;
32     dis[b] = 0;
33     q.push(make_pair(-dis[b], b));
34     while (!q.empty()) {
35         auto p = q.top();
36         q.pop();
37         if (dis[p.second] != -p.first)
38             continue;
39         int u = p.second;
40         for (auto r : e[u]) {
41             int v = r.first, w = r.second;
42             if (dis[v] > dis[u] + w) {
43                 dis[v] = dis[u] + w;
44                 q.push(make_pair(-dis[v], v));
45             }
46         }
47     }
48     for (int i = 1; i <= n; i++)
49         if (dis[i] < dis[a])
50             ans += c[i];
51     printf("%lld\n", ans);
52     return 0;
53 }
```

3.2 编程题 2

- 试题名称: 宝石项链
- 时间限制: 1.0 s
- 内存限制: 512.0 MB

3.2.1 题目描述

小 A 有一串包含 n 枚宝石的宝石项链，这些宝石按照在项链中的顺序依次以 $1, 2, \dots, n$ 编号，第 n 枚宝石与第 1 枚宝石相邻。项链由 m 种宝石组成，其中第 i 枚宝石种类为 t_i 。

小 A 想将宝石项链分给他的好朋友们。具体而言，小 A 会将项链划分为若干连续段，并且需要保证每段都包含全部 m 种宝石。请帮小 A 计算在满足条件的前提下，宝石项链最多可以划分为多少段。

3.2.2 输入格式

第一行，两个正整数 n, m ，分别表示宝石项链中的宝石的数量与种类数。

第二行， n 个正整数 t_1, t_2, \dots, t_n ，表示每枚宝石的种类。

3.2.3 输出格式

输出一行，一个整数，表示宝石项链最多可以划分的段数。

3.2.4 样例

3.2.4.1 输入样例 1

1	6 2
2	1 2 1 2 1 2

3.2.4.2 输出样例 1

1	3
---	---

3.2.4.3 输入样例 2

1	7 3
2	3 1 3 1 2 1 2

3.2.4.4 输出样例 2

1	2
---	---

3.2.5 数据范围

对于 40 的测试点，保证 $2 \leq n \leq 1000$ 。

对于所有测试点，保证 $2 \leq n \leq 10^5$, $2 \leq m \leq n$, $1 \leq t_i \leq m$ ，保证 $1, 2, \dots, m$ 均在 t_1, t_2, \dots, t_n 中出现。

3.2.6 参考程序

```
1 #include <cstdio>
2 #include <algorithm>
3
4 using namespace std;
5
6 const int L = 20;
7 const int N = 2e5 + 5;
8 const int oo = 1e9;
9
10 int n, m;
11 int t[N], jump[L][N];
12 int cnt[N], tot;
13 int ans;
14
15 int go(int u) {
16     int cnt = 0, ans = 0;
17     for (int i = L - 1; i >= 0; i--) {
18         if (cnt + jump[i][u] <= n) {
19             cnt += jump[i][u];
20             ans += 1 << i;
21             u = (u + jump[i][u] - 1) % n + 1;
22         }
23     }
24     return ans;
25 }
26
27 int main() {
28     scanf("%d%d", &n, &m);
29     for (int i = 1; i <= n; i++) {
30         scanf("%d", &t[i]);
31         t[i + n] = t[i];
32     }
33     for (int i = 1, r = 0; i <= n; i++) {
34         while (tot < m) {
35             r++;
36             if (!cnt[t[r]]++)
37                 tot++;
38         }
39         jump[0][i] = r - i + 1;
40         if (!--cnt[t[i]])
41             tot--;
42     }
43     for (int i = 1; i < L; i++)
44         for (int j = 1; j <= n; j++) {
45             int tar = (j + jump[i - 1][j] - 1) % n + 1;
46             jump[i][j] = min(jump[i - 1][j] + jump[i - 1][tar], oo);
47         }
48     for (int i = 1; i <= n; i++)
49         ans = max(ans, go(i));
50     printf("%d\n", ans);
51 }
```