

6. 下面不可以用作 C++ 程序中的变量名的是 ()。
- A. cstr B. cint C. pops D. this
7. 设有 n 个数和 m 个桶, 桶排序算法 (桶内采用插入排序) 在最坏情况下的时间复杂度是 ()。
- A. $O(nm)$ B. $O(n+m)$ C. $O(n^2)$ D. $O(n\log n)$
8. 一个二维数组定义为 `long long a[5][8];`, 则这个二维数组占用内存空间的大小为 () 字节。
- A. 320 B. 160 C. 80 D. 40
9. 下列关于 C++ 语言中自定义函数的叙述, 正确的是 ()。
- A. 自定义函数的参数可以是结构体类型
- B. 自定义函数的参数不能超过五个
- C. 自定义函数必须有返回值
- D. 自定义函数定义必须写在调用它的函数前面, 否则会发生编译错误
10. 为了防范计算机病毒, 保护个人隐私和信息安全, 下列做法中正确的是 ()。
- A. 每六个月更换一次计算机的登录密码, 密码采用大小写英文字母和数字混合的形式, 位数多于 8 位
- B. 手机收到提示中奖的短信, 点开链接看看是否真的中奖了
- C. 将个人的私密照片和视频发到同学间建立的 QQ 群
- D. 借用同学的 U 盘将下载的网络游戏安装包复制到自己的笔记本电脑中
11. 下列代码可以用来求最长上升子序列 (LIS) 的长度, 如果输入是 5 1 7 3 5 9, 则输出是 ()。

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
int a[2025], dp[2025];
int main()
{
    int n, i, j, ret = -1;
    cin >> n;
    for(i=1; i<=n; ++i)
    {
```

```

        cin >> a[i];
        dp[i] = 1;
    }
    for(i=1; i<=n; ++i)
        for(j=1; j<i; ++j)
            if(a[j] < a[i])
                dp[i] = max(dp[i], dp[j]+1);
    for(i=1; i<=n; ++i)
    {
        ret = max(ret, dp[i]);
        cout << dp[i] << " ";
    }
    cout << ret << endl;
    return 0;
}

```

A. 9 7 5 1 1 9 B. 1 2 2 3 4 4 C. 1 3 5 7 9 9 D. 1 1 1 1 1 1

12. 已知逻辑表达式 $A=\text{true}$, $B=C=D=\text{false}$, 则以下逻辑表达式中取值为真的是 ()。

A. $(C \wedge D \vee \neg A) \vee (A \wedge C \vee D)$ B. $\neg((A \wedge B \vee C) \wedge (D \vee B))$
 C. $(A \wedge (B \vee C \vee D)) \vee (A \wedge D)$ D. $(A \vee (C \vee D)) \wedge (B \vee C)$

13. 某二叉树的前序遍历序列为 ABDFCEGH, 中序遍历序列为 BFDAGEHC, 则下列说法中正确的是 ()。

A. 树的高度为 3
 B. 点 A 的右子树共有 4 个结点
 C. 树可能有 4 个叶子结点或者 2 个叶子结点
 D. 以上说法都不对

14. 设 p 为 2~100 范围内的质数, p^3+7p^2 为完全平方数, 则 p 的取值有 () 种不同的可能。

A. 2 B. 1 C. 3 D. 0

15. 在图的广度优先搜索中, 既要维护一个标志数组来标志已访问的结点, 还需使用 () 结构存放结点以实现遍历。

A. 栈 B. 堆 C. 队列 D. 哈希表

二、阅读程序（程序输入不超过数组或字符串定义的范围；判断题正确填√，错误填×；除特殊说明外，判断题每题 1.5 分，选择题每题 3 分，共计 40 分）

(1)

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03
04 bool isValid(string s) {
05     stack<char> stk;
06     for (char ch: s) {
07         if (ch == '(' || ch == '[' || ch == '{') {
08             stk.push(ch);
09         } else {
10             if (stk.empty()) {
11                 return false;
12             }
13             if (ch == ')' && stk.top() != '(') {
14                 return false;
15             }
16             if (ch == ']' && stk.top() != '[') {
17                 return false;
18             }
19             if (ch == '}' && stk.top() != '{') {
20                 return false;
21             }
22             stk.pop();
23         }
24     }
25     return stk.empty();
26 }
27
28 int main() {
29     string s;
30     cin >> s;
31     if(isValid(s))
32         cout << "Valid" << endl;
33     else
34         cout << "Invalid" << endl;
35     return 0;
36 }
```

■ 判断题

16. 若程序输入(`{[]}`), 则程序输出 Valid。 ()
17. 若将第 10~12 行代码删除, 则程序依然可以正常运行。 ()
18. 若删除头文件`<bits/stdc++.h>`, 则只需要添加`<iostream>`头文件就可以通过编译。 ()

■ 选择题

19. 若输入(`((({[]})))))`, 则输出是什么? ()
- A. Valid B. Invalid C. invalid D. valid
20. 这个程序的时间复杂度是多少? ()
- A. $O(n)$ B. $O(n^2)$ C. $O(n\log n)$ D. $O(n\sqrt{n})$

(2)

```

01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03
04 int main() {
05     int n;
06     cin >> n;
07     vector<int> a(n);
08     for(int i = 0; i < n; i++)
09         cin >> a[i];
10     vector<int> dp(n + 1, 0);
11     for(int i = 0; i < n; i++) {
12         if(i >= 2)
13             dp[i] = max(dp[i - 1], dp[i - 2] + a[i]);
14         else
15             dp[i] += a[i];
16         if(i >= 1)
17             dp[i] = max(dp[i], dp[i - 1]);
18     }
19     int ans = 0;
20     for(int i = 0; i < n; i++) {
21         ans = max(ans, dp[i]);
22     }
23     cout << ans << endl;
24     return 0;
25 }

```


■ 判断题

21. 若输入 5 2 7 9 3 1, 则输出为 12。 ()
22. 这段代码对应的状态转移方程为 $dp[i] = \max(dp[i-1], dp[i-2]+a[i])$, $i \geq 2$;
初值为 $dp[0] = a[0]$, $dp[1] = a[1]$ 。 ()
23. (2 分) 在主函数中, 访问 $dp[n]$ 不会发生越界错误。 ()

■ 选择题

24. 当输入的 a 数组为 {2, 1, 1, 2} 时, 程序的输出为 ()。
- A. 1 B. 2 C. 3 D. 4
25. 若将第 13 行改为 $dp[i] = \max(dp[i-1], dp[i-2] - a[i])$; , 则当输入的 a 数组为 {10, 1, 0, 25, 3} 时, 程序的输出为 ()。
- A. 1 B. 10 C. 35 D. 25
26. (4 分) 当输入的 a 数组为 {0, 2, 3, 0, 5, 6, 0, 8, 9} 时, 程序的输出为 ()。
- A. 18 B. 33 C. 34 D. 2

(3)

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03
04 int bfs(vector<vector<int>>& grid) {
05     const int m = grid.size(), n = grid[0].size();
06     const int dx[] = {-1, 0, 1, 0}, dy[] = {0, -1, 0, 1};
07     using pii = pair<int, int>;
08     queue<pii> q;
09     vector<vector<bool>> vis(m + 1, vector<bool>(n + 1));
10     int ans = 0, tot = 0, cnt = 0;
11     for(int i = 0; i < m; i++)
12         for(int j = 0; j < n; j++) {
13             if(grid[i][j] == 2)
14                 q.push({i, j}), vis[i][j] = 1;
15             tot += (grid[i][j] != 0);
16         }
17     while(!q.empty()) {
18         int cur = q.size();
19         for(int i = 1; i <= cur; i++) {
```

```

20         auto u = q.front();
21         int x = u.first, y = u.second;
22         q.pop();
23         cnt++;
24         for(int j = 0; j < 4; j++) {
25             int cx = x + dx[j], cy = y + dy[j];
26             if(cx < 0 || cx >= m || cy < 0 || cy >= n ||
                vis[cx][cy] || grid[cx][cy] == 0)
27                 continue;
28             if(grid[cx][cy] == 1)
29                 q.push({cx, cy}), vis[cx][cy] = 1;
30         }
31     }
32     ans++;
33 }
34 if(tot == cnt)
35     return max(0, ans - 1);
36 else
37     return -1;
38 }
39
40 int main() {
41     int m, n;
42     cin >> m >> n;
43     vector<vector<int>> a(m, vector<int>(n));
44     for(int i = 0; i < m; i++)
45         for(int j = 0; j < n; j++)
46             cin >> a[i][j];
47     cout << bfs(a) << endl;
48     return 0;
49 }

```

■ 判断题

27. 当输入的 a 数组为 $\{\{2,1,1\}, \{1,1,0\}, \{0,1,1\}\}$ 时, 程序的输出为 4。 ()
28. bfs 函数的时间复杂度为 $O(nm)$ 。 ()
29. 由代码可知, 格子中的一个 2 可以把八个方向上的 1 都变为 2。 ()

■ 选择题

30. 当输入的 a 数组为 $\{\{2,1,1\}, \{0,1,1\}, \{1,0,1\}\}$ 时, 程序的输出为 ()。

A. -1

B. 2

C. 3

D. 4

31. (4 分) 如果删掉 bfs 函数中与 vis 数组相关的内容, 不可能发生的结果是 ()。

A. 不影响结果, 答案依然正确

B. 某个格子会重复进入队列, 但答案依然正确

C. 某个格子会重复进入队列, 将得到不正确的答案

D. 无法控制格子的入队次数, 内存超限

32. 当输入的 a 数组为 $\{\{0, 2\}\}$ 时, 程序的输出为 ()。

A. 0

B. 1

C. -1

D. 发生运行时错误

三、完善程序 (单选题, 每小题 3 分, 共计 30 分)

(1) 题目描述:

给定一个长度小于或等于 10^6 的只包含小写英文字母的字符串 s , 输出有多少个子串满足以 heavy 开头并且以 metal 结尾。

```
01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03
04 int main() {
05     string s;
06     cin >> s;
07     long long cnt = ①, ans = 0;
08     for(int i = 4; ②; i++) {
09         auto cur = ③;
10         if(④)
11             cnt++;
12         else if(cur == "metal")
13             ⑤;
14     }
15     cout << ans << endl;
16     return 0;
17 }
```

33. ①处应填 ()。

A. 0

B. 1E9

C. -1E9

D. -2E9

34. ②处应填 ()。

A. `i < s.length()`B. `i <= s.length()`C. `i < s.length() - 1`D. `i >= s.length()`

35. ③处应填 ()。

A. `s.substr(i, 5)`B. `s.substr(i - 5, 5)`C. `s.substr(i - 4, 5)`D. `s.substr(i - 5)`

36. ④处应填 ()。

A. `cur == heavy`B. `cur == "heavy"`C. `cur != heavy`D. `cur != "heavy"`

37. ⑤处应填 ()。

A. `ans++`B. `ans += cnt`C. `cnt += ans`D. `cnt++`**(2) 题目描述:**

输入 l 和 r ($1 \leq l \leq r \leq 10^{18}$)。如果整数 x 的首位数字等于末位数字, 那么称 x 是合法数字。例如 101, 477474, 9 是合法数字, 而 47, 253, 1020 不是合法数字。输出 $[l, r]$ 中有多少个合法数字?

(提示: 考虑最低位和最高位之间的关系。)

```

01 #include <bits/stdc++.h>
02 using namespace std;
03 long long l, r;
04 long long fir(long long g) {
05     while(g >= 10) ①;
06     return g;
07 }
08 long long fin(long long g) {
09     return g % 10;
10 }
11 long long solve(long long n) {
12     if(n <= 9) return n;
13     else {
14         long long base = ②;
15         long long first = fir(n);
16         bool flag = ③;

```

```
17     return ④;  
18 }  
19 }  
20 int main() {  
21     cin>>l>>r;  
22     cout<<⑤<<endl;  
23     return 0;  
24 }
```

38. ①处应填 ()。

- A. $g /= 10$ B. $g -= 10$ C. $g \% = 10$ D. $g ^ = 10$

39. ②处应填 ()。

- A. $n \% 10 + 9$ B. $n \% 10$ C. $n / 10$ D. $n / 10 + 9$

40. ③处应填 ()。

- A. $\text{fir}(n) < \text{fin}(n)$ B. $\text{fir}(n) \leq \text{fin}(n)$
C. $\text{fir}(n) > \text{fin}(n)$ D. $\text{fir}(n) \geq \text{fin}(n)$

41. ④处应填 ()。

- A. $\text{base} + \text{flag}$ B. base
C. flag D. $\text{base} - \text{flag}$

42. ⑤处应填 ()。

- A. $\text{solve}(r)$ B. $\text{solve}(l)$
C. $\text{solve}(r) - \text{solve}(l-1)$ D. $\text{solve}(r) - \text{solve}(l)$