

一、字符串处理与编码

(一) 考点分析

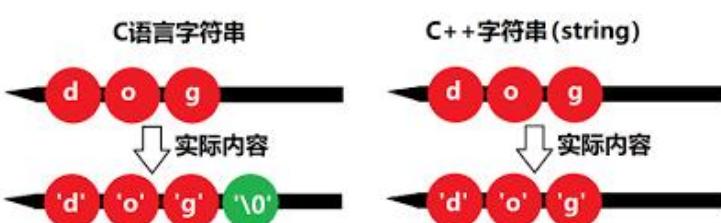
分类	重点考点	考察频率	难度
基本概念	字符串定义与存储	高	★
	子串与子序列	高	★★
基本操作	大小写转换	高	★★
	字符统计	中	★★
	逆序操作	中	★★
高级操作	循环移位判断	中	★★★
	字符串映射	中	★★★
	规则展开	低	★★★★
算法应用	最长公共子序列(LCS)	高	★★★★
	字典序处理	中	★★★
特殊处理	字符过滤	中	★★
	周期性问题	低	★★
易错点	边界条件	高	★★
	ASCII 操作	高	★★
	大小写敏感	中	★★

(二) 核心知识点

1、基本概念

(1) 字符串定义与存储

- 核心知识点：



C++ 中字符串可用 **char 数组或 string 类** 存储

char 数组以 '**\0**' 结尾, string 类自动管理内存

- 黄金法则：使用 `string` 类更安全便捷，避免手动内存管理
- 高频公式：

```
// char 数组定义
char str1[20] = "Hello";

// string 类定义
#include <string>

string str2 = "World";
```

- 易错点：

`char` 数组未预留 '\0' 空间导致越界
混淆 `strlen()` (不包含 '\0') 和 `sizeof()` (包含 '\0')

- 程序模板：

```
char s1[100];

cin.getline(s1, sizeof(s1)); // 安全输入

string s2;

getline(cin, s2); // 整行读取
```

(2)子串与子序列

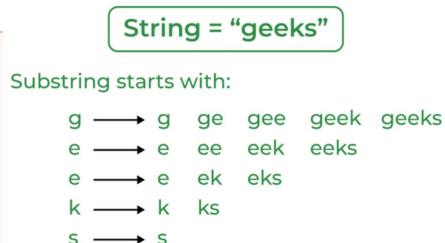
- 核心知识点：

子串：**连续**字符序列（如 "abc" 的子串 "bc"）

子序列：**非连续**但顺序一致（如 "abc" 的子序列 "ac"）

- 黄金法则：非空子串数量公式：**n(n+1)/2**（长度为 n 的字符串）
- 高频公式：

```
// 获取子串
string s = "abcdef";
string sub = s.substr(1, 3); // "bcd"
```



- 易错点:

混淆**子串（连续）**和**子序列（非连续）**

忘记**空串**也是合法子串

- 程序模板:

```
// 遍历所有子串
for(int i=0; i<s.size(); ++i) {
    for(int j=1; j<=s.size()-i; ++j) {
        cout << s.substr(i, j) << endl;
    }
}
```

String →	{a,b,c}	Substr -1	{a}
Subseq- 1	{a}	Substr -1	{a}
Subseq- 2	{b}	Substr -2	{b}
Subseq- 3	{c}	Substr -3	{c}
Subseq- 4	{a,b}	Substr -4	{a,b}
Subseq- 5	{b,c}	Substr -5	{b,c}
Subseq- 6	{a,c}	Substr -6	{a,b,c}
Subseq- 7	{a,b,c}	Substr -7	{}
Subseq- 8	{}		

2、基本操作

(1)大小写转换

- 核心知识点:

ASCII 差值: '**a**'-'**A**'=**32**

库函数 **tolower()**/**toupper()**

- 黄金法则: 转换前先判断字符类型

- 高频公式:

```
// 小写转大写
if(ch >= 'a' && ch <= 'z')
    ch -= 32; // 或 ch = toupper(ch);
```

- 易错点:

非字母字符错误转换 (如数字、标点)

忘记字符在表达式中自动转整数

- 程序模板:

Dec	Hex	Chr	Dec	Hex	Chr
64	40	@	96	60	`
65	41	A	97	61	a
66	42	B	98	62	b
67	43	C	99	63	c
68	44	D	100	64	d
69	45	E	101	65	e
70	46	F	102	66	f
71	47	G	103	67	g
72	48	H	104	68	h
73	49	I	105	69	i
74	4A	J	106	6A	j
75	4B	K	107	6B	k
76	4C	L	108	6C	l
77	4D	M	109	6D	m
78	4E	N	110	6E	n
79	4F	O	111	6F	o
80	50	P	112	70	p
81	51	Q	113	71	q
82	52	R	114	72	r
83	53	S	115	73	s
84	54	T	116	74	t
85	55	U	117	75	u
86	56	V	118	76	v
87	57	W	119	77	w
88	58	X	120	78	x
89	59	Y	121	79	y
90	5A	Z	122	7A	z
91	5B	[123	7B	{
92	5C	\	124	7C	
93	5D]	125	7D	}
94	5E	^	126	7E	~
95	5F	_	127	7F	DEL

```

string s = "Hello123";
for(char &c : s) {
    if(isalpha(c))
        c = tolower(c);
} // 结果: "hello123"

```

(2)字符统计

- 核心知识点:

使用数组或 map 统计频次

ASCII 码直接索引 (count[ch]++)

- 黄金法则:

初始化统计数组为 0



- 高频公式:

```

int count[256] = {0}; // 初始化
for(char c : str)
    count[c]++;

```

- 易错点:

未考虑扩展 ASCII (128-255)

负数索引导致越界

- 程序模板:

```

// 找第一个唯一字符
int cnt[256] = {0};
for(char c : s) cnt[c]++;
for(char c : s) {
    if(cnt[c] == 1) {

```

```

    cout << c << endl;
    break;
}
}

```

(3)逆序操作

- 核心知识点：

双指针交换法

STL 的 reverse() 函数

- 黄金法则：终止条件 $left < right$

- 高频公式：

```

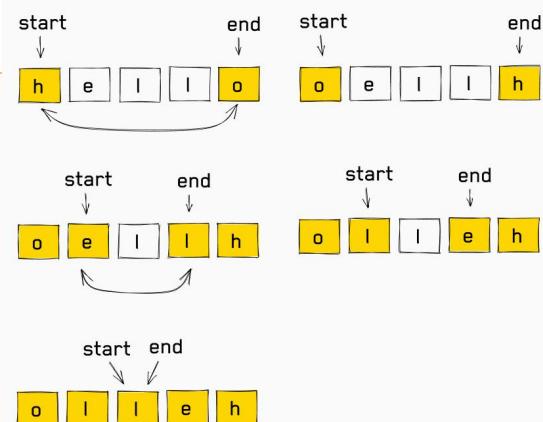
// 双指针逆序

int l=0, r=s.size()-1;

while(l < r) {

    swap( s[l++], s[r--] );
}

```



- 易错点：

偶数长度时中间元素未处理

忘记字符串以 '\0' 结尾

- 程序模板：

```

#include <algorithm>

reverse(s.begin(), s.end()); // STL 方法

```

3、高级操作

(1)循环移位判断

- 核心知识点： y 是 x 的循环旋转 $\Leftrightarrow y$ 是 $x+x$ 的子串

- **黄金法则：**先检查长度是否相等
- **高频公式：**

```
bool isRotation(string x, string y) {
    if(x.size() != y.size()) return false;
    return (x + x).find(y) != string::npos;
}//string::npos 是 string 类的一个常量，表示“无匹配”或“查找失败”。
```

- **易错点：**

未处理空字符串
混淆子串（连续）和子序列（非连续）

- **程序模板：**

```
string x = "abcde", y = "cdeab";
cout << (x+x).find(y) != string::npos; // 输出 1
```

(2) 字符串映射

- **核心知识点：**

建立字符映射关系
大小写敏感处理

- **黄金法则：**统一转换为小写再映射
- **高频公式：**

```
// 电话字母映射
string map = "2223334445556667778889999";
char ch = 'A';
int index = ch - 'A';
char digit = map[index]; // '2'
```

- **易错点：**

映射表索引越界

未处理非字母字符

tel	C	C	F	-	N	O	I	P	-	2	0	1	1
tel[i]- 'A'	2	2	5		13	14	8	15					
map[tel[i]-'A']	2	2	3		6	6	4	7					

A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N	O	P
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15
i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14

map	2	2	2	3	3	3	4	4	4	5	5	5	6	6	7
-----	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---	---

● 程序模板:

```
string map = "2223334445556667778889999";
string input = "CCF-NOIP";
for(char c : input) {
    if(isalpha(c))
        cout << map[toupper(c)-'A'];
    else
        cout << c;
} // 输出"223-NOIP"
```

(3) 规则展开

- **核心知识点:** 处理连字符展开规则 (如 "a-d" → "abcd")
- **黄金法则:** 检查边界: 两侧字符类型相同且左 < 右
- **高频公式:**

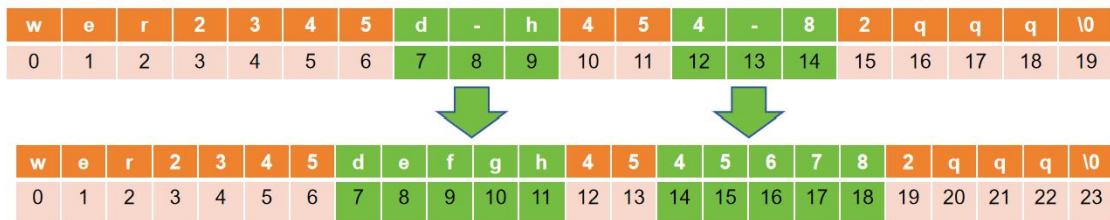
```
if(c=='-' && isalnum(left) && isalnum(right) && left<right) {
    for(char ch=left+1; ch<right; ch++)
        result += ch;
```

}

- 易错点:

未处理开头/结尾的连字符

大小写字母混合 (如 "A-d")



- 程序模板:

```
string expand(string s) {
    string res;
    for(int i=0; i<s.size(); ++i) {
        if(s[i]=='-' && i>0 && i+1<s.size()) {
            char a=s[i-1], b=s[i+1];
            if((islower(a)&&islower(b) || isdigit(a)&&isdigit(b)) && a<b) {
                res.pop_back(); // 移除前一个字符
                for(char c=a; c<=b; c++) res += c;
                i++; // 跳过已处理的字符
                continue;
            }
        }
        res += s[i];
    }
    return res;
}
```

}

4、算法应用

(1)最长公共子序列 (LCS)

- 核心知识点：

动态规划： $dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1$ (当 $x[i]==y[j]$)

- 黄金法则：** 初始化首行首列为 0



- 高频公式：**

```
// LCS 动态规划核心
if(x[i-1] == y[j-1])
    dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1;
else
    dp[i][j] = max(dp[i-1][j], dp[i][j-1]);
```



	j=1	j=2	j=3	j=4
i=1	0	0	1	1
i=2	0	0	1	2
i=3	1	1	1	2
i=4	1	2	2	2
i=5	1	2	3	3
i=6	1	2	3	4
i=7	1	2	3	4
i=8	1	2	3	4

- 易错点：**

混淆 LCS (子序列) 和最长公共子串 (需连续)

索引从 1 开始但字符串从 0 访问

- 程序模板：**

```
int lcs(string x, string y) {
    int m=x.size(), n=y.size();
    vector<vector<int>> dp(m+1, vector<int>(n+1, 0));
    for(int i=1; i<=m; ++i) {
        for(int j=1; j<=n; ++j) {
            if(x[i-1] == y[j-1])
                dp[i][j] = dp[i-1][j-1] + 1;
            else
                dp[i][j] = max(dp[i-1][j], dp[i][j-1]);
        }
    }
    return dp[m][n];
}
```

```

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

    }

}

return dp[m][n];

}

```

(2)字典序处理

- **核心知识点：**

字典序比较：str1.compare(str2) < 0 表示 str1 更小

- **黄金法则：**循环位移的最小字典序可用 s+s 构造

i	0	1	2	3	4	5	6	7
原	C	B	B	A	D	A	D	A
现	A	C	B	B	A	D	A	D

- **高频公式：**

```

// 找最小字典序循环位移

string minRotation(string s) {
    string t = s + s;
    int n = s.size(), idx = 0;
    for(int i=1; i<n; ++i) {
        if(t.substr(i, n) < t.substr(idx, n))
            idx = i;
    }
    return t.substr(idx, n);
}

```

- 易错点:

未处理全相同字符的情况

子串截取长度错误

- 程序模板:

```
string s = "CBBADADA";
string t = s + s;
for(int i=0; i<s.size(); ++i) {
    cout << t.substr(i, s.size()) << endl;
}
// 输出最小: "ACBBADAD"
```

5、特殊处理

(1)字符过滤

- 核心知识点:

双指针法：快慢指针原地修改

- 黄金法则：慢指针 j 指向新字符串末尾

- 高频公式:

```
int j = 0;
for(int i=0; i<s.size(); ++i) {
    if(!isdigit(s[i])) // 保留非数字
        s[j++] = s[i];
}
s.resize(j); // 重要！调整大小
```

i	0	1	2	3	4	5
s[]	a	1	b	2	c	3

i	0	1	2
s[]	a	b	c

- 易错点:

忘记最后 resize()

未处理字符串结束符 '\0' (char 数组)

- 程序模板：

```
string filter(string s) {
    string result;
    copy_if(s.begin(), s.end(), back_inserter(result),
        [](char c){ return !isdigit(c); });
    return result;
}
```

(2)周期性问题

- 核心知识点：周期 T 需满足 $s[i] == s[i \% T]$
- 黄金法则：周期必须是字符串长度的约数
- 高频公式：

```
// 判断最小周期
int n = s.size();
for(int T=1; T<=n/2; T++) {
    if(n % T != 0) continue;
    bool isPeriod = true;
    for(int i=T; i<n; i++) {
        if(s[i] != s[i%T]) {
            isPeriod = false;
            break;
        }
    }
    if(isPeriod) return T;
}
```

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s	a	b	c	a	b	c	a	b	c

```
return n; // 自身为周期
```

- 易错点:

未检查 $n \% T == 0$

循环变量初始值错误

- 程序模板:

```
string s = "abcabcaabc";
int n = s.size();
for(int T=1; T<=n/2; T++) {
    if(n%T) continue;
    bool valid = true;
    for(int i=0; i<n; ++i) {
        if(s[i] != s[i%T]) {
            valid = false;
            break;
        }
    }
    if(valid) cout << "Period: " << T;
}
```

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8
s	a	b	c	a	b	c	a	b	c

6、易错点专题

(1)边界条件

- 核心防御:

先检查**空字符串**: if(s.empty()) return;

循环时验证**索引**: if(i+1 < s.size())

- 经典错误:

```
// 错误: 空字符串访问 s[0]  
if(s[0] == 'A') // 可能崩溃  
  
// 正确: 先判空  
if(!s.empty() && s[0]=='A')
```

(2)ASCII 操作

- 必须掌握:

字符转整数: digit = ch - '0'

字母转索引: index = toupper(ch) - 'A'

- 易错陷阱:

```
// 错误: 忘记减'0'  
int num = '5'; // 得到 53 (ASCII 值)  
  
// 正确:  
int num = '5' - '0'; // 得到 5
```

(3) 大小写敏感

- 处理原则:

比较前统一大小写

使用自定义比较函数

- 安全比较:

```
bool equalIgnoreCase(string a, string b) {  
    if(a.size() != b.size()) return false;  
    for(int i=0; i<a.size(); ++i) {  
        if(tolower(a[i]) != tolower(b[i]))  
            return false;  
    }  
}
```

```
    return true;  
}
```

典型错误：

```
// 错误：直接比较大小写混合字符串  
if("Hello" == "hello") // 返回 false
```

小结

- **黄金法则：**

- 操作字符串前先判空
 - 使用 `string` 类避免内存管理错误
 - 字符操作注意 ASCII 码特性

- **高频技巧：**

```
// 遍历字符串的三种安全方式  
  
for(int i=0; i<s.size(); ++i) // 索引访问  
  
for(char c : s) // 范围循环  
  
for(auto it=s.begin(); it!=s.end(); ++it) // 迭代器  
  
// 快速统计技巧  
  
vector<int> count(256, 0);  
  
for(char c : s) count[c]++;
```

- **致命陷阱：**

- 未初始化字符数组
 - 越界访问（特别是 `char` 数组）
 - 混淆 `length()`（不含 '\0'）和 `sizeof()`（含 '\0'）

(三) 真题强化

1、2007年第27题（字符串逆序）

完善程序：

（求字符的逆序）下面的程序的功能是输入若干行字符串，每输入一行，就按逆序输出该行，最后键入 -1 终止程序。请将程序补充完整。

```
#include <iostream.h>
#include <string.h>
int maxline = 200, kz;
int reverse( char s[] )
{
    int i, j, t;
    for ( i = 0, j = strlen( s ) - 1; i < j; 【①】 , 【②】 )
    {
        t = s[i]; s[i] = s[j]; s[j] = t;
    }
    return(0);
}
int main()
{
    char line[100];
    cout << "continue? -1 for end." << endl;
    cin >> kz;
    while( 【③】 )
    {
        cin >> line;
        【④】 ;
    }
}
```

```

cout << line << endl;
cout << "continue ? -1 for end." << endl;
cin >> kz;
}

}

```

答案:

- ①: i++
- ②: j--
- ③: kz != -1
- ④: reverse(line)

解析:

- reverse 函数: 实现字符串反转功能
 - i 从字符串开头向后移动, j 从字符串末尾向前移动
 - 当 i < j 时, 交换 s[i] 和 s[j] 的值
 - 每次交换后, i 需增加 1 (i++) , j 需减少 1 (j--)
- main 函数: 控制程序流程
 - ③: 当输入值 kz 不等于 -1 时 (kz != -1) , 继续循环
 - ④: 调用 reverse(line) 函数反转输入的字符串

2、2008 年第 9 题 (非空字串数量)

设字符串 S="Olympic" , S 的非空子串的数目是 () 。

A. 28

String = “geeks”

B. 29

Substring starts with:

C. 16

g	→	g	ge	gee	geek	geeks
e	→	e	ee	eek	eeks	
e	→	e	ek	eks		
k	→	k	ks			
s	→	s				

D. 17

答案: A

解析：

- 子串定义：原字符串中任意一段连续的字符序列
- 计算公式：**长度为 n 的字符串有 $n(n+1)/2$ 个非空子串**
- 计算过程：字符串 "Olympic" 长度 $n=7$, 非空子串数量 $= 7 \times 8 / 2 = 28$
- 验证：
- 长度 1 子串：7 个 (O, l, y, m, p, i, c)
- 长度 2 子串：6 个 (Ol, ly, ym, mp, pi, ic)
- ...
- 长度 7 子串：1 个 (Olympic)
- 总和： $7+6+5+4+3+2+1=28$

3、2010 年第 25 题（字符串）

阅读程序写结果：

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;

int main(){
    string s;
    char m1, m2;
    int i;
    getline(cin, s);
    m1 = ' ';
    m2 = ' ';
    for (i = 0; i < s.length(); i++)
        if (s[i] > m1) {
            m2 = m1;
            m1 = s[i];
        }
}
```

```

    }

    else if (s[i] > m2)

        m2 = s[i];

    cout << int(m1) << ' ' << int(m2) << endl;

    return 0;

}

```

输入：Expo 2010 Shanghai China，输出：

提示：

字符 空格 '0' 'A' 'a'

ASCII 码 32 48 65 97

答案： 120 112

解析：

- 程序功能：**找出字符串中 ASCII 值最大的两个字符**
- 初始化：m1 和 m2 均为空格（ASCII 32）
- 字符处理流程：
 - 遍历字符串中每个字符
 - 当前字符 > m1 时：m2 继承原 m1，m1 更新为当前字符
 - 当前字符 ≤ m1 但 > m2 时：m2 更新为当前字符
- 输入字符串分析：
 - 字符 'x'：ASCII 120 → 更新 m1=120, m2=32
 - 字符 'p'：ASCII 112 → 更新 m2=112
 - 其他字符（如 'S'=83, 'h'=104）均小于 112
- 输出结果：最大 ASCII 值 120 ('x')，次大值 112 ('p')

4、2012 年第 19 题（非空子串数量）

原字符串中任意一段连续的字符所组成的新字符串称为子串。则字符

Dec	Hex	Chr	Dec	Hex	Chr
64	40	@	96	60	'
65	41	A	97	61	a
66	42	B	98	62	b
67	43	C	99	63	c
68	44	D	100	64	d
69	45	E	101	65	e
70	46	F	102	66	f
71	47	G	103	67	g
72	48	H	104	68	h
73	49	I	105	69	i
74	4A	J	106	6A	j
75	4B	K	107	6B	k
76	4C	L	108	6C	l
77	4D	M	109	6D	m
78	4E	N	110	6E	n
79	4F	O	111	6F	o
80	50	P	112	70	p
81	51	Q	113	71	q
82	52	R	114	72	r
83	53	S	115	73	s
84	54	T	116	74	t
85	55	U	117	75	u
86	56	V	118	76	v
87	57	W	119	77	w
88	58	X	120	78	x
89	59	Y	121	79	y
90	5A	Z	122	7A	z
91	5B	[123	7B	{
92	5C	\	124	7C	
93	5D]	125	7D	}
94	5E	^	126	7E	~
95	5F	_	127	7F	DEL

AAABBBCCC 共有 () 个不同的非空子串。

A. 3

String = "geeks"

B. 12

Substring starts with:

C. 36

g	→	g	ge	gee	geek	geeks
e	→	e	ee	eek	eeks	
e	→	e	ek	eks		
k	→	k	ks			
s	→	s				

D. 45

答案: C

解析:

- 子串分类统计:
 - 单一字符段:
 - A 段 (长度 3) : 子串 "A", "AA", "AAA" → 3 个
 - B 段 (长度 3) : 子串 "B", "BB", "BBB" → 3 个
 - C 段 (长度 3) : 子串 "C", "CC", "CCC" → 3 个
 - 跨段子串:
 - A-B 交界: 3 起点 × 3 终点 = 9 个 (如 "AAB", "ABBB")
 - B-C 交界: 3 起点 × 3 终点 = 9 个 (如 "BCC", "BBCC")
 - A-B-C 交界: 3 起点 (A) × 3 终点 (C) = 9 个 (如 "AAABBB", "ABBBCCC")
 - 总计: **3 (A) + 3 (B) + 3 (C) + 9 (AB) + 9 (BC) + 9 (ABC) = 36**
- 对比总子串数: 长度 9 的字符串总子串数为 **9×10 / 2 = 45**, 因有重复子串 (如多个 "A") , 实际不同子串为 36

5、2014 年第 25 题 (字符串)

阅读程序写结果:

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
int main()
```

```

{
    string st;
    int i, len;
    getline(cin, st);
    len = st.size();
    for (i = 0; i < len; i++)
        if (st[i] >= 'a' && st[i] <= 'z')
            st[i] = st[i] - 'a' + 'A';
    cout << st << endl;
    return 0;
}

```

Dec	Hex	Chr
64	40	@
65	41	A
66	42	B
67	43	C
68	44	D
69	45	E
70	46	F
71	47	G
72	48	H
73	49	I
74	4A	J
75	4B	K
76	4C	L
77	4D	M
78	4E	N
79	4F	O
80	50	P
81	51	Q
82	52	R
83	53	S
84	54	T
85	55	U
86	56	V
87	57	W
88	58	X
89	59	Y
90	5A	Z
91	5B	[
92	5C	\
93	5D]
94	5E	^
95	5F	_
96	60	'
97	61	a
98	62	b
99	63	c
100	64	d
101	65	e
102	66	f
103	67	g
104	68	h
105	69	i
106	6A	j
107	6B	k
108	6C	l
109	6D	m
110	6E	n
111	6F	o
112	70	p
113	71	q
114	72	r
115	73	s
116	74	t
117	75	u
118	76	v
119	77	w
120	78	x
121	79	y
122	7A	z
123	7B	{
124	7C	
125	7D	}
126	7E	~
127	7F	DEL

输入: Hello, my name is Lostmonkey.

输出: _____

答案: HELLO, MY NAME IS LOSTMONKEY.

解析:

- 程序功能: 将字符串中所有小写字母转换为大写字母
- 转换规则:
 - 字符在 'a'~'z' 范围内时: ASCII 值减去 'a' 的差值加上 'A' 的 ASCII 值
 - 例如: 'h' → 'H': $104 - 97 + 65 = 72$ ('H')
- 保留非字母字符: 逗号、空格、句点等保持不变
- 输入输出对比:
 - 输入: Hello, my name is Lostmonkey.
 - 输出: HELLO, MY NAME IS LOSTMONKEY.

6、2016年第10题（字符串）

以下关于字符串的判定语句中正确的是()。

- A. 字符串是一种特殊的线性表
- B. 串的长度必须大于零
- C. 字符串不可以用数组来表示
- D. 空格字符组成的串就是空串

正确答案： A

解析：

- A 正确：字符串本质是字符的线性序列，满足线性表的所有特性（顺序存储、有限元素集合、元素类型相同）。
- B 错误：空串（""）长度为 0，是合法字符串。
- C 错误：字符串常用字符数组表示（如 char s[]{"abc"}）。
- D 错误：空格串（如 " "）长度 ≥ 1 ，空串长度=0。

7、2016 年第 26 题（字符串）

阅读程序写结果：

```
#include <iostream>

using namespace std;

int main(){
    int i, length1, length2;
    string s1, s2;
    s1 = "I have a dream.";
    s2 = "I Have A Dream.";
    length1 = s1.size();
    length2 = s2.size();
    for (i = 0; i < length1; i++)
        if (s1[i] >= 'a' && s1[i] <= 'z')
            s1[i] -= 'a' - 'A';
    for (i = 0; i < length2; i++)
        if (s2[i] >= 'a' && s2[i] <= 'z')
            s2[i] -= 'a' - 'A';
    cout << s1 << endl;
    cout << s2 << endl;
}
```

```
if (s2[i] >= 'a' && s2[i] <= 'z')  
    s2[i] -= 'a' - 'A';  
  
if (s1 == s2)  
    cout << "=" << endl;  
  
else if (s1 > s2)  
    cout << ">" << endl;  
  
else  
    cout << "<" << endl;  
  
return 0;  
}
```

输出：_____

正确答案： =

解析：

- 将 s1 和 s2 中的**所有小写字母转为大写**($'a' - 'A' = 32$, 减 32 等价于转大写)。
- 比较转换后的字符串。
- 转换结果：

s1 转换后: "I HAVE A DREAM."

s2 转换后: "I HAVE A DREAM." (原串大写字母已符合要求)

- 比较结果：两字符串完全相同，输出 " = "。

8、2017 年第 14 题（字符串子串数量）

若串 S=copyright, 其子串的个数是 ()。

A. 72

B. 45

C. 46

D. 36

正确答案： C

解析：

- 子串定义：包括所有连续字符序列（含空串）。
- 计算公式：长度为 n 的字符串有 $n(n+1)/2+1$ 个子串（含空串）。
- 计算过程：

字符串 "copyright" 长度 $n=9$ 。

非空子串数： $9 \times 10 / 2 = 45$ 。

含空串总数： $45 + 1 = 46$ 。

9、2017年第23题（字符串）

阅读程序写结果：

```
#include<iostream>

using namespace std;

int main()

{
    int t[256];

    string s;

    int i;

    cin >> s;

    for (i = 0; i < 256; i++)

        t[i] = 0;

    for (i = 0; i < s.length(); i++)

        t[s[i]]++;

    for (i = 0; i < s.length(); i++)

        if (t[s[i]] == 1)

    {
        cout << s[i] << endl;
    }
}
```

```
    return 0;
```

```
}
```

```
cout << "no" << endl;
```

```
return 0;
```

```
}
```

输入: xyzxyw

输出: _____

正确答案: z

解析:

- **统计字符串中各字符出现次数** (t[字符] 存储频次)。
- 按原顺序查找第一个频次为 1 的字符并输出。
- 输入分析:
 - 字符频次: x:2, y:2, z:1, w:1。
 - 按顺序检查:
 - x (位置 0) : 频次 2 → 跳过
 - y (位置 1) : 频次 2 → 跳过
 - z (位置 2) : 频次 1 → 输出 z 并终止程序。
- 关键点: w 虽频次为 1, 但顺序在 z 之后, 不被检查。

10、2018年第6题(字符串)

如果开始时计算机处于小写输入状态, 现在有一只小老鼠反复按照 CapsLock、字母键 A、字母键 S、字母键 D、字母键 F 的顺序循环按键, 即 CapsLock、A、S、D、F、CapsLock、A、S、D、F、……, 屏幕上输出的第 81 个字符是字母 ()

A. A

B. S

C. D

D. a

正确答案： A

解析：周期分析

按键序	0 (Caps)	1 (A)	2 (S)	3 (D)	4 (F)
循环 1	切大写	A	S	D	F
循环 2	切小写	a	s	d	f
循环 3	切大写	A	S	D	F

商为偶数是大写状态，商为奇数是小写状态。

每 4 个字母为一个循环，第 81 个字符是 $81 / 4 = 20$ ，偶数，大写。 $81 \% 4 = 1$ ，即 A。

11、2018 年第 18 题（字符串）

阅读程序写结果：

```
#include <stdio.h>

char st[100];

int main() {
    scanf("%s", st);
    for (int i = 0; st[i]; ++i) {
        if ('A' <= st[i] && st[i] <= 'Z')
            st[i] += 1;
    }
    printf("%s\n", st);
    return 0;
}
```

输入：QuanGuoLianSai

正确答案：RuanHuоМianTai

解析：

- 遍历字符串，若字符是大写字母 ('A'-'Z')，则 ASCII 值 +1。
- 输入处理：

Q→R (ASCII 81→82)

G→H (71→72)

L→M (76→77)

S→T (83→84)

- 小写字母 (u,a,n,o,i,a) 不满足条件，保持不变。

输出结果：

原串：QuanGuoLianSai

新串：RuanHuоМianTai

i	0	1	2	3	4	5	...	13
st[i]	Q	u	a	n	G	u		i
st[i]+1	R	u	a	n	H	u		i

12、2022年第14题（字符串）

一个字符串中任意个连续的字符组成的子序列称为该字符串的子串，则字符串 abcab 有（ ）个内容互不相同的子串。

- A. 12
- B. 13
- C. 14
- D. 15

正确答案： B

解析：

- 枚举所有不同子串：

- 长度 1: a, b, c → 3 个
- 长度 2: ab, bc, ca, cb → 4 个 (ab 重复出现)
 - 位置 0-1: "ab"
 - 位置 1-2: "bc"
 - 位置 2-3: "ca"
 - 位置 3-4: "ab" (重复)
- 长度 3: abc, bca, cab → 3 个
 - 位置 0-2: "abc"
 - 位置 1-3: "bca"
 - 位置 2-4: "cab"
- 长度 4: abca, bcab → 2 个
 - 位置 0-3: "abca"
 - 位置 1-4: "bcab"
- 长度 5: abcab → 1 个
- 总计不同子串: $3 + 4 + 3 + 2 + 1 = 13$ 个

验证公式:

- 总可能子串数: $5 \times 6 / 2 = 15$
- 重复子串: "a" (位置 0 和 3)、"b" (位置 1 和 4)、"ab" (位置 0-1 和 3-4) → $15 - 2 = 13$ 。

13. 2007 年第 26 题 (字符串展开)

看程序写结果:

```
#include "ctype.h"
#include "stdio.h"

void expand( char s1[], char s2[] )

{
    int i, j, a, b, c;
    j = 0;
```

```

for ( i = 0; (c = s1[i]) != '\0'; i++ )

    if ( c == '-' )

    {

        a = s1[i - 1]; b = s1[i + 1];

        if ( isalpha( a ) && isalpha( b ) || isdigit( a ) && isdigit( b ) )

            /*函数 isalpha(a) 用于判断字符 a 是否为字母,
               isdigit(b) 用于判断字符 b 是否为数字,
               如果是,返回 1, 否则返回 0 */

        {

            w e r 2 3 4 5 d - h 4 5 4 - 8 2 q q q \0
            0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19
            ↓↓
            j--;
            w e r 2 3 4 5 d e f g h 4 5 4 5 6 7 8 2 q q q \0
            0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23
            do
                s2[j++] = a++;
                while ( tolower( a ) < tolower( s1[i + 1] ) );
            }

            /*函数 tolower(a) 的功能是当字符 a 是大写字母,改为小写,其余情况不变*/
            else s2[j++] = c;
        }else s2[j++] = c;
        s2[j] = '\0';
    }
}

int main()

{
    char s1[100], s2[300];
    printf( "input s1:" );
    gets( s1 );
    expand( s1, s2 );
}

```

```

printf( "%s\n", s2 );
}

```

输入: wer2345d-h454-82qqq

答案:

wer2345defgh45456782qqq

解析:

- 函数功能: **expand** 函数将 s1 中的连字符 - 按规则展开:
 - 若 - 两侧字符同为字母或数字 (如 d-h 或 4-8) , 则展开为连续序列 (defgh 或 45678) 。
 - 否则直接复制 - (如 - 在开头/结尾, 或两侧类型不同) 。
- 关键步骤:
 - j--: 回退指针, 覆盖前一个字符 (因 - 前的字符已写入, 需重新开始展开) 。
 - do...while 循环: 从 a 递增写入字符, 直到 a 等于 b (tolower 确保大小写不敏感) 。
- 输入处理:
 - wer2345d-h → d-h 展开为 defgh → wer2345defgh
 - 454-8 → 4-8 展开为 45678 → 4545678
 - 82qqq 直接复制
- 最终输出: wer2345defgh45456782qqq

14. 2008 年第 27 题 (字符串替换)

完善程序:

(字符串替换) 给定一个字符串 (S) ((S) 仅包含大小写字母) , 下面的程序将 (S) 中的每个字母用规定的字母替换, 并输出 (S) 经过替换后的结果。程序的输入是两个字符串, 第一个字符串是给定的字符串 (S), 第二个字符串 (S') 由 26 个字母组成, 它是 (a~ z) 的任一排列, 大小写不定, (S') 规定了每个字母对应的替换字母: (S') 中的第一个字母是字母 (A) 和 (a) 的替换字母, 即 (S) 中的 (A) 用该字母的大写替换, (S) 中的 (a) 用该字母的小写替换; (S') 中的第二个字母是字母 (B) 和 (b) 的替换字母,

即 (S) 中的 (B) 用该字母的大写替换, (S) 中的 (b) 用该字母的小写替换;以此类推。

```
#include <iostream>
#include <string.h>
char change[26], str[5000];
using namespace std;
void CheckChangeRule()
{
    int i;
    for (i = 0; i < 26; i++)
    {
        if (【①】)
            change[i] -= 'A' - 'a';
    }
}
void ChangeString()
{
    int i;
    for (i = 0; i < strlen(str); i++)
    {
        if (【②】)
            str[i] = change[str[i]] - 'A' - 'a' + 'A';
        else
            【③】;
    }
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9																	
S	H	e	I	l	o	W	o	r	l	d																
a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	l	m	n	o	p	q	r	s	t	u	v	w	x	y	z	
S'	q	w	e	r	t	y	u	i	o	p	a	s	d	f	g	h	j	k	l	z	x	c	v	b	n	m

```
int main()
{
    int i;
    cin >> str;
    cin >> change;
    CheckChangeRule();
    【④】;
    cout << str << endl;
    return 0;
}
```

答案：

- ① **change[i] >= 'A' && change[i] <= 'Z'**
- ② **str[i] >= 'A' && str[i] <= 'Z'**
- ③ **str[i] = change[str[i] - 'a'];**
- ④ **ChangeString();**

解析：

- ①：将 change 中的大写字母转为小写（统一替换规则）。
- ②：检测 str 中的大写字母，计算其在字母表中的位置 ($str[i] - 'A'$)，从 change 取出替换字母后转为大写。
- ③：处理小写字母，直接取 change 中对应位置的小写字母。
- ④：调用函数执行替换。
- **示例：**

输入：

HelloWorld

qwertyuiopasdfghjklzxcvbnm

输出：

ItssgVgksr

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	
S	H	e	l	l	o	W	o	r	l	d	
a	b	c	d	e	f	g	h	i	j	k	m
S'	q	w	e	r	t	y	u	i	o	p	a
	z	x	y	v	g	h	j	k	l	z	c
					d	f	h	j	k	x	b
					s						n
											m

完整版程序

```
#include <iostream>
#include <string.h>

char change[26], str[5000];

using namespace std;

void CheckChangeRule()

{
    int i;

    for (i = 0; i < 26; i++)
    {
        if (change[i] >= 'A' && change[i] <= 'Z') // ①
            change[i] -= 'A' - 'a';
    }
}

void ChangeString()

{
    int i;

    for (i = 0; i < strlen(str); i++)
    {
        if (str[i] >= 'A' && str[i] <= 'Z') // ②
            str[i] -= 'A' - 'a';
    }
}
```

```
str[i] = change[str[i] - 'A'] - 'a' + 'A';

else

    str[i] = change[str[i] - 'a']; // ③

}

}

int main()

{

    int i;

    cin >> str;

    cin >> change;

    CheckChangeRule();

    ChangeString(); // ④

    cout << str << endl;

    return 0;

}
```

15. 2011 年第 24 题 (字符转换)

阅读程序写结果：

```
#include<iostream>

#include<string>

using namespace std;

int main(){

    string map= "2223334445556667778889999";

    string tel;

    int i;

    cin>>tel;
```

```

for(i=0;i<tel.length();i++)
{
    if((tel[i]>='0') && (tel[i]<='9'))
        cout<<tel[i];
    else if( (tel[i]>='A') && (tel[i]<='Z'))
        cout<<map[tel[i]-'A'];
    cout<<endl;
}
return 0;
}

```

输入：CCF-NOIP-2011

答案：

22366472011

解析：

- 映射规则：**map 字符串按字母顺序存储替换数字** (A→2, B→2, C→2, D→3, ..., Z→9)。
- 输入处理：
 - CCF → C=2, C=2, F=3 → 223
 - - 被忽略（非数字/字母）
 - NOIP → N=6, O=6, I=4, P=7 → 6647
 - 2011 直接保留
- 最终输出：22366472011

tel	C	C	F	-	N	O	I	P	-	2	0	1	1
tel[i]- 'A'	2	2	5		13	14	8	15					
map[tel[i]-'A']	2	2	3		6	6	4	7					
A	B	C	D	E	F	G	H	I	J	K	L	M	N
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
map	2	2	2	3	3	3	4	4	4	5	5	5	6
													7

16. 2012 年第 26 题 (循环位移)

阅读程序写结果：

```
#include <iostream>
#include <string>
using namespace std;
int n, i, j, ans;
string s;
char get(int i)
{
    if (i < n) return s[i];
    else return s[i - n];
}
int main()
{
    cin >> s;
    n = s.size();
    ans = 0;
    for (i = 1; i <= n - 1; i++)
    {
        for (j = 0; j <= n - 1; j++)
            if (get(i + j) < get(ans + j))
            {
                ans = i;
                break;
            }
    }
}
```

```
        else if (get(i + j) > get(ans + j)) break;
```

```
}
```

```
for (j = 0; j <= n - 1; j++) cout << get(ans + j);
```

```
cout << endl;
```

```
return 0;
```

```
}
```

输入：CBBADADA

答案：

ACBBADAD

解析：

- 函数功能：get(i) 实现循环索引（字符串视为环形）。
- 核心算法：
 - 遍历所有循环位移起点 i (从 1 到 n-1)。
 - 逐字符比较当前位移 (i) 与已知最小位移 (ans)：
 - ◆ 若更小，更新 ans 并跳出内层循环。
 - ◆ 若更大，直接终止内层循环。
- 输入分析：
 - 字符串 CBBADADA 的循环位移有 8 种。
 - 最小字典序位移：ACBBADAD (以第 7 位 A 开头)。
- 输出：字典序最小的循环位移 ACBBADAD。

i	0	1	2	3	4	5	6	7
原	C	B	B	A	D	A	D	A
现	A	C	B	B	A	D	A	D

17. 2014 年第 27 题 (删除数字字符)

完善程序：

(数字删除) 下面程序的功能是将字符串中的**数字字符删除后输出**。请填空。(每空 3 分, 共 12 分)

```
#include <iostream>
using namespace std;
int delnum( char *s )
{
    int i, j;
    j = 0;
    for ( i = 0; s[i] != '\0'; i++ )
        if ( s[i] < '0'  【①】  s[i] > '9' )
    {
        s[j] = s[i];
        【②】 ;
    }
    Return 【 ③】 );
}
const int SIZE = 30;
int main()
{
    char    s[SIZE];
    int len, i;
    cin.getline( s, sizeof(s) );
    len = delnum( s );
    for ( i = 0; i < len; i++ )
```

i	0	1	2	3	4	5
s[]	a	1	b	2	c	3

i	0	1	2
s[]	a	b	c

```
cout << 【④】;
```

```
cout << endl;
```

```
return(0);
```

```
}
```

答案:

① `s[i] < '0' || s[i] > '9'`

② `j++`

③ `j`

④ `s[i]`

解析:

①: 筛选非数字字符 (ASCII 范围外)。

②: 有效字符写入新位置后, 指针 `j` 后移。

③: 返回新字符串长度 (`j` 为最终索引, 即长度)。

④: 按新长度输出过滤后的字符串。

示例: 输入 `a1b2c3` → 输出 `abc`。

完整版程序

```
#include <iostream>
using namespace std;
int delnum( char *s )
{
    int i, j;
    j = 0;
    for ( i = 0; s[i] != '\0'; i++ )
        if ( s[i] < '0' || s[i] > '9' ) // ①
    {
```

i	0	1	2	3	4	5
s[]	a	1	b	2	c	3

i	0	1	2
s[]	a	b	c

```
s[j] = s[i];  
j++; // ②  
}  
return(j); // ③  
}  
const int SIZE = 30;  
int main()  
{  
    char    s[SIZE];  
    int len, i;  
    cin.getline( s, sizeof(s) );  
    len = delnum( s );  
    for ( i = 0; i < len; i++ )  
        cout << s[i]; // ④  
    cout << endl;  
    return(0);  
}
```

18. 2023 年第 17 题 (字符串匹配)

```
#include <iostream>  
  
#include <vector>  
  
#include <algorithm>  
  
using namespace std;  
  
int f(string x, string y) {  
    int m = x.size();
```

```

int n = y.size();

vector<vector<int>> v(m + 1, vector<int>(n + 1, 0));

for (int i = 1; i <= m; i++) {

    for (int j = 1; j <= n; j++) {

        if (x[i - 1] == y[j - 1]) {

            v[i][j] = v[i - 1][j - 1] + 1;

        } else {

            v[i][j] = max(v[i - 1][j], v[i][j - 1]);
        }
    }
}

return v[m][n];
}

bool g(string x, string y) {

    if (x.size() != y.size()) {

        return false;
    }

    return f(x + x, y) == y.size();
}

int main() {

    string x, y;

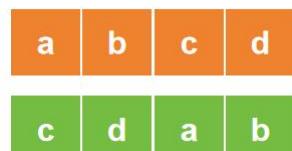
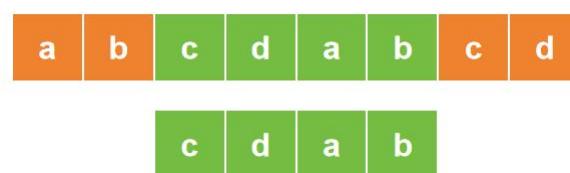
    cin >> x >> y;

    cout << g(x, y) << endl;

    return 0;
}

```

	j=1	j=2	j=3	j=4
i=1	0	0	1	1
i=2	0	0	1	2
i=3	1	1	1	2
i=4	1	2	2	2
i=5	1	2	3	3
i=6	1	2	3	4
i=7	1	2	3	4
i=8	1	2	3	4



判断题

1、f 函数的返回值小于等于 $(\min(n, m))$ 。 ()

答案： A. 正确

解析：f 函数返回的是两个字符串的最长公共子序列的长度，最长不会超过较短字符串的长度。

2、f 函数的返回值等于两个输入字符串的最长公共子串的长度。 ()

答案： B. 错误

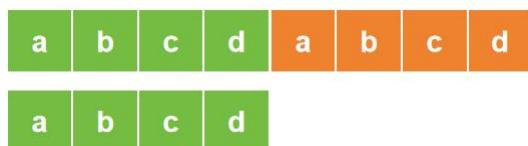
解析：f 函数计算的是最长公共子序列的长度，而不是最长公共子串的长度。



3、当输入两个完全相同的字符串时，g 函数的返回值总是 true。 ()

答案： A. 正确

解析：如果两个字符串相同，将其中一个与自己拼接，检查其是否包含另一个，结果总是 true。

**单选题**

4、将第 19 行中的 $v[m][n]$ 替换为 $v[n][m]$ ，那么该程序 () 。

答案： D. 可能非正常退出

解析：如果 $m \neq n$ ，那么访问 $v[n][m]$ 会越界，导致程序可能非正常退出。

	j=1	j=2	j=3	j=4
i=1	0	0	1	1
i=2	0	0	1	2
i=3	1	1	1	2
i=4	1	2	2	2
i=5	1	2	3	3
i=6	1	2	3	4
i=7	1	2	3	4
i=8	1	2	3	4

5. 当输入为 csp-j p-jcs 时，输出为 ()。

答案：B. 1

解析：字符串 "csp-j" 与 "p-jcs" 互为循环移位，因此返回 1。



6. 当输入为 csppsc spsccp 时，输出为 ()。

答案：D. 1

解析：字符串 "csppsc" 与 "spsccp" 互为循环移位，因此返回 1。

	j=1	j=2	j=3	j=4	j=5	j=6	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=1	0	0	0	1	1	1	c	s	p	p	s	c	c	s	p	p	s	c
i=2	1	1	1	1	1	1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=3	1	2	1	1	1	1	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=4	1	2	2	2	2	2	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=5	1	2	3	3	3	3	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=6	1	2	3	4	4	4	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=7	1	2	3	4	5	5	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=8	1	2	3	4	5	5	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=9	1	2	3	4	5	6	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=10	1	2	3	4	5	6	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=11	1	2	3	4	5	6	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
i=12	1	2	3	4	5	6	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12

程序功能详解

这个程序用于判断字符串 y 是否是字符串 x 的循环旋转（cyclic rotation）。具体来说，如果 y 可以通过将 x 的前若干字符移到末尾得到，则返回 1（真），否则返回 0（假）。

核心函数解析：

- **f(x, y)** 函数：计算两个字符串的最长公共子序列（LCS）长度
 - 使用动态规划，创建二维数组 v
 - $v[i][j]$ 表示 $x[0..i-1]$ 和 $y[0..j-1]$ 的 LCS 长度
 - 状态转移：

- if ($x[i-1] == y[j-1]$)
- $v[i][j] = v[i-1][j-1] + 1;$ // 字符匹配，长度+1
- else
- $v[i][j] = \max(v[i-1][j], v[i][j-1]);$ // 取左侧或上方的最大值
- **g(x, y) 函数：判断循环旋转**
 - 关键操作： $f(x+x, y)$
 - 原理：将 x 复制一份拼接（如 "abc" → "abcabc"），如果 y 是 x 的循环旋转，那么 y 必定是 $x+x$ 的子序列
 - 验证条件： $f(x+x, y) == y.size()$

执行流程：

- f 函数：动态规划计算最长公共子序列 (LCS)，非子串（子串需连续）。
- g 函数：检测 y 是否为 x 的循环移位（通过判断 $x+x$ 是否包含 y ）。
- 判断题：
 - LCS 长度 $\leq \min(m,n)$ (正确)。
 - LCS \neq 最长公共子串 (错误)。
 - 相同字符串互为循环移位 (正确)。
- 单选题：
 - 4. $m \neq n$ 时访问 $v[n][m]$ 会越界 (可能崩溃)。
 - 5. csp-j 与 p-jcs 是循环移位 → 输出 1 (true)。
 - 6. csppsc 与 spsccp 是循环移位 → 输出 1。