

栈和队列

xbZhong

Contents

括号匹配	2
考研题 三元组最小距离	3
比较含退格的字符串	5
火车进栈	6
验证栈序列	9
括号画家	10
设计循环队列	12
表达式求值	14

本页 PDF

括号匹配

20. 有效的括号

简单

相关标签

相关企业

提示

Ax

给定一个只包括 '(', ')', '{', '}', '[', ']' 的字符串 s，判断字符串是否有效。

有效字符串需满足：

1. 左括号必须用相同类型的右括号闭合。
2. 左括号必须以正确的顺序闭合。
3. 每个右括号都有一个对应的相同类型的左括号。

示例 1：

输入：s = "()"

输出：true

示例 2：

输入：s = "()[]{}"

输出：true

示例 3：

输入：s = "(])"

输出：false

用栈来模拟括号匹配的过程 用栈是因为栈可以解决具有完全包含关系的问题

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main()
{
    int n;
    int flag = 0;
    cin >> n;
    vector<string> temp[n] , s;
    string str;
    string target;
    for(int i = 0; i < n; i++)
    {
        cin >> str;
        temp[i] = str;
        str = NULL ;
    }
```

```

cin >> target;
for(int i = 0; i < n; i++)
{
    if(temp[i] == target)
    {
        s.push_back(temp[i]);
        flag = 1;
        break;
    }
    if(temp[i] == "return")
        s.pop_back();
    else
        s.push_back(temp[i]);
}
if(flag)
{
    for(int i = 0; i < s.size(); i++)
    {
        if(i) cout << "->"
            cout << s[i];
    }
    cout << endl;
    else
    {
        cout << "NOT REFERENCED"
    }
}
return 0;
}

```

考研题 三元组最小距离

题目描述

定义三元组 (a,b,c) (a,b,c 均为正数) 的距离 $D=|a-b|+|b-c|+|c-a|$ 。给定 3 个非空整数集合 S_1, S_2, S_3 , 按升序分别存储在 3 个数组中。请设计一个尽可能高效的算法, 计算并输出所有可能的三元组 (a, b, c) ($a \in S_1, b \in S_2, c \in S_3$) 中的最小距离。例如 $S_1=\{-1, 0, 9\}$, $S_2=\{-25, -10, 10, 11\}$, $S_3=\{2, 9, 17, 30, 41\}$, 则最小距离为 2, 相应的元组为 $(9, 10, 9)$ 。

程序中的主要部分已经帮你写好了, 你只需要将如下代码拷贝到你的环境中, 并且补充 func 函数功能即可。函数功能描述如下:

输入参数

输入三个参数, 分别为存储三个非空集合的队列

返回值说明

返回一个整形值, 表示所有可能的三元组 (a, b, c) ($a \in S_1, b \in S_2, c \in S_3$) 中的最小距离

思路挺巧妙的

* 栈里面的数字是从小到大排列的 * 因此我们只需要找到三个数字中最小的那个 * 对于他来说, 其它两个数字再取栈后面的数字, 其距离会越来越大 * 因此我们找到三个数字中的最小数字, 就说明当前答案已经是对于这个数字来说的最小距离 * 我们便可以将它从栈中删除 * 同时要记录最小值 * 当有一个栈为空时, 就说明已经无数字可比, 此时找到那个记录的最小值, 输出即可

```

#include <iostream>
#include <cstdlib>
#include <queue>
using namespace std;

```

```

int min_num(int a, int b, int c) {
    if (a > b) swap(a, b);
    if (a > c) swap(a, c);
    return a;
}

int func(queue<int> que1, queue<int> que2, queue<int> que3) {
    int min = 0x3f3f3f; //这个是16进制表示法，可以看成是正无穷
    while(!que1.empty() && !que2.empty() && !que3.empty())
    {
        int a = que1.front(), b = que2.front(), c = que3.front();
        int min_n = abs(a-b) + abs(a-c) + abs (b-c);
        if(min_n<min) min = min_n;
        int d = min_num(a,b,c);
        if(a == d) que1.pop();
        if(b == d) que2.pop();
        if(c == d) que3.pop();
    }
    return min;
}

int main() {
    int m, n, k, x;
    queue<int> que1, que2, que3;
    cin >> m >> n >> k;
    for (int i = 0; i < m; i++) {
        cin >> x;
        que1.push(x);
    }
    for (int i = 0; i < n; i++) {
        cin >> x;
        que2.push(x);
    }
    for (int i = 0; i < k; i++) {
        cin >> x;
        que3.push(x);
    }
    cout << func(que1, que2, que3) << endl;
    return 0;
}

```

比较含退格的字符串

844. 比较含退格的字符串

已解答

简单

相关标签

相关企业

Ax

给定 `s` 和 `t` 两个字符串，当它们分别被输入到空白的文本编辑器后，如果两者相等，返回 `true`。`#` 代表退格字符。

注意：如果对空文本输入退格字符，文本继续为空。

示例 1：

输入: `s = "ab#c"`, `t = "ad#c"`

输出: `true`

解释: `s` 和 `t` 都会变成 "ac"。

示例 2：

输入: `s = "ab##"`, `t = "c#d#"`

输出: `true`

解释: `s` 和 `t` 都会变成 ""。

示例 3：

输入: `s = "a#c"`, `t = "b"`

输出: `false`

解释: `s` 会变成 "c", 但 `t` 仍然是 "b"。

使用栈的思想 * 遇到 # 就出栈，否则就入栈 * 比较俩栈的字符

```
class Solution {
public:
    bool backspaceCompare(string s, string t) {
        stack<char> temp1,temp2;
        for(int i = 0;s[i];i++)
        {
            if(s[i] == '#') //判断是否为退格字符
            {
                if(!temp1.empty()) //判断栈是否非空 若无这个判断条件遇到a##b时便会把#压入栈，使得逻辑错误
                    temp1.pop();
                else
                    temp1.push(s[i]);
            }
            for(int i = 0;t[i];i++)
            {
                if(t[i] == '#')
                {
```

```

        if(!temp2.empty())
            temp2.pop();
        }
        else temp2.push(t[i]);
    }
    if(temp1.size() != temp2.size()) return false;
    while(!temp1.empty())
    {
        if(temp1.top() != temp2.top() ) return false;
        temp1.pop();
        temp2.pop();
    }
    return true;
}
};


```

火车进栈

#263. 火车进栈

描述 提交 > 自定义测试 题解视频 上一题 下一题 统计

题目描述

有 n 列火车按 1 到 n 的顺序从东方左转进站，这个车站是南北方向的，它虽然无限长，只可惜是一个死胡同，而且站台只有一条股道，火车只能倒着从西方出去，而且每列火车必须进站，先进后出。

进站的火车编号顺序为 $1 \sim n$ ，现在请你按火车编号从小到大的顺序，输出前 20 种可能的出站方案。

输入

输入一行一个整数 n 。 ($n \leq 20$)

输出

输出前 20 种答案，每行一种，不要空格。

样例输入1

3

样例输出1

123
132
213
231
321

* 全排列输出 * 重点是判断输出序列是否为合法序列 * 用栈模拟 1. 假设有一组输出序列 a_1, a_2, a_3, a_4 ，栈顶元素为 x 2. 现在轮到 a_2 输出，用 a_2 与 x 比较 3. $a_2 > x$ 说明 a_2 还没进栈，此时应该继续进栈，直到 a_2 进栈 4. $a_2 = x$ 栈顶元素即进站的火车编号为 x ，此时 a_2 弹出栈 5. $a_2 < x$ 说明 a_2 在栈顶元素下方，无法弹出，此时序列不合法

- 一种是使用 `next_permutation` 函数来进行全排列
- 一种是使用递归的排列型枚举来进行全排列
- **next_permutation 函数做法**

```
#include #include #include #include #include using namespace std; bool valid(int a[],int n) {
stack s; int x = 1; for(int i = 0;i < n;i++) { if(s.empty() || s.top() < a[i]) //血的教训! ! 先判空再比较 { while (x<=a[i]) s.push(x),x+=1; } if(s.top() != a[i]) return false; s.pop(); } return true; } int main() { int a[25],n,cnt =
20; cin >> n; for(int i = 0;i < n;i++) a[i] = i + 1; do { if(valid(a,n)) { for(int i = 0;i < n;i++) { cout << a[i]; } cout << endl;
```

```
cnt-=1; } }while(next_permutation(a,a+n) && cnt); return 0; }
```

递归的排列型枚举做法

```
#include<iostream>
#include<cstdlib>
#include<cstdio>
#include<string>
#include<cstring>
#include<stack>
#include<algorithm>
#include<queue>
using namespace std;
int vis[25]={0};
int a[25],b[25];
int times = 0;
bool valid(int n)
{
    stack<int> s;
    int x = 1;
    for(int i = 0;i < n;i++)
    {
        if(s.empty() || s.top()<a[i])
        {
            while (x<=a[i])
            {
                s.push(x);
                x+=1;
            }
        }
        if(s.top()!=a[i]) return false;
        s.pop();
    }
    return true;
}
void print(int n)
{
    for(int i = 0;i < n;i++)
    {
        cout << b[i];
    }
    cout << endl;
}

void f(int i,int n)
{
    if(times == 20) return ;
    if(i == n && valid(n))
    {
        print(i);
    }
}
```

```

        times++;
        return;
    }
    for(int j = 1;j <= n;j++)
    {
        if(vis[j]) continue;
        b[i] = j;
        a[i] = j;
        vis[j] = 1;
        f(i+1,n);
        vis[j] = 0;
    }
}
int main()
{
    int n;
    cin >> n;
    f(0,n);
}

```

重点解释一下 next_permutation 函数 * 在头文件 include< algorithm > 中 * 接受两个迭代器作为参数，并返回一个 bool 值，表示是否成功生成下一个排列 * 迭代器：访问数据结构中的元素 * 函数是对这两个迭代器之间的数据进行字典序排序 * 当序列已经是字典序最大排列，返回 false，循环结束 * 作用：生成给定序列的下一个较大排序，直到序列按降序排列为止 * 常与 do while 联用 * 若与 while 连用，则会丢失初始时的排序 * 若你想要得到所有的排序结果，初始时要按照升序来排序

验证栈序列

946. 验证栈序列

已解答

中等

相关标签

相关企业

A+

给定 `pushed` 和 `popped` 两个序列，每个序列中的 **值都不重复**，只有当它们可能是在最初空栈上进行的推入 `push` 和弹出 `pop` 操作序列的结果时，返回 `true`；否则，返回 `false`。

示例 1：

输入: `pushed = [1,2,3,4,5]`, `popped = [4,5,3,2,1]`

输出: `true`

解释: 我们可以按以下顺序执行:

`push(1), push(2), push(3), push(4), pop() -> 4,`
`push(5), pop() -> 5, pop() -> 3, pop() -> 2, pop() -> 1`

示例 2：

输入: `pushed = [1,2,3,4,5]`, `popped = [4,3,5,1,2]`

输出: `false`

解释: 1 不能在 2 之前弹出。

题目意思是按照所给顺序对空栈进行入栈和出栈操作。若执行到最后栈为空，则 return true。
* 要对出栈序列进行分析
* 若出栈序列当前元素与栈顶元素相同，则 pop
* 不相同则一直入栈
* 若将入栈序列遍历完也没有找到当前元素，且栈顶元素也与其不同，return false
* 因为该元素在栈顶元素下方无法 pop

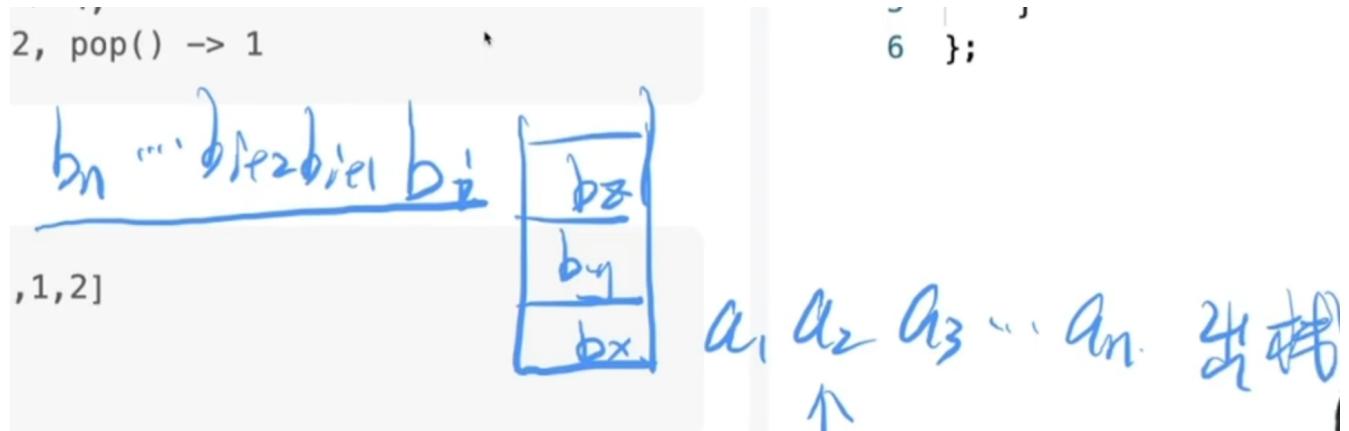


Figure 1: alt text

```
class Solution {  
public:  
    bool validateStackSequences(vector<int>& pushed, vector<int>& popped) {  
        int x = 0, n = pushed.size();
```

```

stack<int> s;
for(int i = 0; i < n; i++)
{
    if(s.empty() || s.top() != popped[i])
    {
        while(x < pushed.size() && pushed[x] != popped[i])
        {
            s.push(pushed[x]);
            x += 1;
        }
        if(x == pushed.size()) return false;
        s.push(pushed[x]);
        x += 1;
    }
    s.pop();
}
return true;
}
};


```

括号画家

#265. 括号画家

描述 提交 自定义测试 题解视频

上一题 下一题 统计

题目描述

Candela 是一名漫画家，她有一个奇特的爱好，就是在纸上画括号。这一天，刚刚起床的 Candela 画了一排括号序列，其中包含小括号 `()`、中括号 `[]` 和大括号 `{}`，总长度为 N 。这排随意绘制的括号序列显得杂乱无章，于是 Candela 定义了什么样的括号序列是美观的：

1. 空的括号序列是美观的；
2. 若括号序列 ‘A’ 是美观的，则括号序列 ‘(A)、[A]、{A}’ 也是美观的；
3. 若括号序列 ‘A、B’ 都是美观的，则括号序列 ‘AB’ 也是美观的；

例如 `({}[])` 是美观的括号序列，而 `)({})()` 则不是。

现在 Candela 想在她绘制的括号序列中，找出其中连续的一段，满足这段子序列是美观的，并且长度尽量大。你能帮帮她吗？

要让匹配到的一对括号做上标记

```

#include<iostream>
#include<stack>
using namespace std;
stack<int> s;
char str[10005];
int match[10005];
int main()
{
    cin >> (str + 1); //让字符数组下标从1开始
    for(int i = 1; str[i]; i++)
    {
        switch(str[i])
        {
            case '(':

```

```

case '[':
case '{': s.push(i); break;
case ')':
    if(!s.empty() && str[s.top()] == '(')
    {
        match[s.top()] = i; //表明s.top()和i位置是匹配的
        s.pop();
    }
    else s.push(i); //表明i位置之前的括号序列非法，做一个信息阻隔
    break;
case ']':
case '}':
    if(!s.empty() && str[s.top()] == '[')
    {
        match[s.top()] = i;
        s.pop();
    }
    else s.push(i);
    break;
}
int temp_ans = 0,ans = 0,i = 1;
while(str[i])
{
    if(match[i])
    {
        temp_ans += (match[i] - i + 1); //临时的长度 +=是因为可能会出现([]){}的形式
        i = match[i] + 1;           //跳转到匹配位置的下一个位置，寻找下一个美观长度
    }
    else
    {
        temp_ans = 0;
        i++;
    }
    if(temp_ans > ans) ans = temp_ans; //取最大长度
}
cout << ans;
return 0;
}

```

设计循环队列

622. 设计循环队列

已解答

中等 相关标签 相关企业

设计你的循环队列实现。循环队列是一种线性数据结构，其操作表现基于 FIFO（先进先出）原则并且队尾被连接在队首之后以形成一个循环。它也被称为“环形缓冲器”。

循环队列的一个好处是我们可以利用这个队列之前用过的空间。在一个普通队列里，一旦一个队列满了，我们就不能插入下一个元素，即使在队列前面仍有空间。但是使用循环队列，我们能使用这些空间去存储新的值。

你的实现应该支持如下操作：

- `T MyCircularQueue(k)`: 构造器，设置队列长度为 k。
- `Front`: 从队首获取元素。如果队列为空，返回 -1。
- `Rear`: 获取队尾元素。如果队列为空，返回 -1。
- `enQueue(value)`: 向循环队列插入一个元素。如果成功插入则返回真。
- `deQueue()`: 从循环队列中删除一个元素。如果成功删除则返回真。
- `isEmpty()`: 检查循环队列是否为空。
- `isFull()`: 检查循环队列是否已满。

示例：

```
MyCircularQueue circularQueue = new MyCircularQueue(3); // 设置长度为 3
circularQueue.enQueue(1); // 返回 true
circularQueue.enQueue(2); // 返回 true
```

Figure 2: alt text

本题难点：需要确定初始时尾指针位置 * 与队列结构定义不一样，队列机构定义头尾指针采取左闭右开式 * 在本题头尾指针采取左闭右闭式 * 因此尾指针初始位置应该在头指针前一位才能表示队列为空

```
struct Node
{
    int data;
    Node *next;
};

class MyCircularQueue {
public:
    int count, size;
    Node *head, *tail;
    MyCircularQueue(int k) {
```

```

head = new Node();
tail = head;
for(int i = 0; i < k; i++)
{
    tail->next = new Node();
    tail = tail->next;
}
count = 0;
size = k;
tail->next = head;
}

bool enqueue(int value) {
    if(isFull()) return false;
    tail = tail->next;
    tail->data = value;
    count+=1;
    return true;
}

bool dequeue() {
    if(isEmpty()) return false;
    head = head->next;
    count-=1;
    return true;
}

int Front() {
    if(isEmpty()) return -1;
    return head->data;
}

int Rear() {
    if(isEmpty()) return -1;
    return tail->data;
}

bool isEmpty() {
    return count == 0;
}

bool isFull() {
    return count == size;
}
};

```

表达式求值

题目描述

给出一个表达式，其中运算符仅包含 `+, -, *, /, ^` 要求求出表达式的最终值。

数据可能出现括号情况，还可能出现多余括号情况，忽略多余括号，正常计算即可；

数据保证不会出现大于 `max long int` 的数据；

数据可能会出现负数情况，幂次不可能为负数，除法采用向 0 取整。

注意：`-9` 和 `+9` 分别代表负数和正数的 9

输入

共一行，即为表达式。表达式长度不会超过 1000。

输出

共一行，既为表达式算出的结果。

样例输入1

```
(2+2)^(1+1)
```

样例输出1

```
16
```

样例输入2

* 使用递归的思想 * 找到计算优先度最低的符号进行分割 * 对符号左右进行求值 * 最后返回计算结果 * 要找计算优先度最低的符号须计算权重比 * 对于括号内部的符号权重比加 100 * 考虑负数，对于数字前的负号，权重比更大，加 1000 * 因为负数与相减相比优先度更高 * 负数实现过程是用负号分割。用 0 减去当前数字 * 为了让分割位置指向符号，我们让数字优先度达到正无穷 * pos 代表要分割的位置 * cur_pri 统计当前位置的权重 * temp_pri 统计遇到括号的权重 * 设定 pri 为正无穷 - 1 * 目的是为了找出分割位置 * 减去 1 是为了不让 pos 指向数字 * 找分割位置条件带等于号是因为当遇见权重比相同的符号时，靠后的符号权重比更小例如 7-5-2，先计算 7-5，再计算后面的表达式

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
#define INF 0x3f3f3f3f
string str;
bool is_operator(char c)
{
    switch(c)
    {
        case '+':
        case '-':
        case '*':
        case '/':
        case '^': return true;
        default : return false;
    }
    return false;
}

long long result(string &s, long long l,long long r)
{
    long long pos = -1 , pri =INF - 1 , cur_pri , temp_pri = 0;
    for(long long i = l;i < r;i++)
    {
```

```

cur_pri = INF;
switch(s[i])
{
case'(':
    temp_pri += 100;
    break;
case')':
    temp_pri -=100;
    break;
case'+':
case'-':
    cur_pri = 1 + temp_pri;
    break;
case'*':
case'/':
    cur_pri = 2 + temp_pri;
    break;
case'^':
    cur_pri = 3 + temp_pri;
    break;
}
if((s[i] == '-' || s[i] == '+') && (i -1 < 0 || is_operator(s[i - 1])))
cur_pri += 1000;
if(pri >= cur_pri) //要找优先级最小的一个位置
{
    pri = cur_pri; // 更新最小值
    pos = i;
}
}
if(pos == -1)
{
long long num = 0;
for(long long i = l;i < r;i++)
{
    if(s[i] < '0'|| s[i] > '9') continue;
    num = num * 10 + (s[i]-'0');
}
return num;
}
else
{
    long long a = result(s,l,pos);
    long long b = result(s,pos+1,r);
    switch(s[pos])
    {
        case'+': return a+b;
        case'-': return a-b;
        case'*': return a*b;
        case'/': return a/b;
    }
}
}

```

```
        case'^': return pow(a,b);
    }
}
int main()
{
    cin >> str;
    cout << result(str,0,str.size());
    return 0;
}
```