

CSP-J 复赛笔记

1.考试必备：

(1) Noi Linux系统安装/使用/编译器使用

环境安装：<http://acm.club/discussion-detail/215>

使用：https://www.bilibili.com/video/BV1Ld4y1M7UQ/?spm_id_from=333.337.search-card.all.click&vd_source=0ae5f1593252bfc7bf6cbcd67ceda2de

编译器：推荐Codeblock和Geany，详细使用方式参考

复赛须知：<http://acm.club/discussion-detail/55>

注意！！！CodeBlocks编译器在NOI LINUX中不能在包含中文的路径下进行编译，“桌面”、“下载”也不行。

最好存到主目录（也称Home）中。

(2) 代码模板格式

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main(){
    freopen("test.in", "r", stdin); //test.in和test.out名称根据给出题目要求敲上
    freopen("test.out", "w", stdout);
    /*此处书写代码省略*/
    return 0;
} //记住freopen的两个语句必须在主函数内的开头敲上，不能在大括号外面！！！就算主函数里面的输入语句，也要放到这两行后面
```

(3)注意：看数据范围，十年OI一场空，不开long long 见祖宗

2.超时检测

(1) 时间复杂度

时间复杂度	n最大限制的范围
$O(\log n)$	long long范围内
$O(n)$	10^7
$O(n \log n)$	$10^5 \sim 5 \times 10^5$
$O(n^2)$	1000~5000
$O(n^3)$	200~500
$O(n!)$	12

时间复杂度	n最大限制的范围
$O(1)$	几乎无限

(2) 代码计时（不推荐，最好通过计算时间复杂度的方式判断）

因为Noi Linux系统中的所有编译器编译的结果是不会像DevC++那样会显示程序运行时间的，所以为了能展示运行时间，以做参考，便于对程序进行检查，可使用如下模板代码：

```
//此代码需要使用C++ 11的编译器才可以正常运行。
#include <iostream>
#include <chrono>

int main() {
    // 开始计时
    auto start = std::chrono::high_resolution_clock::now();

    // 这里放置你的代码，以记录其运行时间
    // 例如：
    for (int i = 0; i < 1000000; ++i) {
        // 模拟耗时操作
    }

    // 结束计时
    auto finish = std::chrono::high_resolution_clock::now();

    // 计算运行时间
    std::chrono::duration<double> elapsed = finish - start;
    std::cout << "Elapsed time: " << elapsed.count() << "s\n";

    return 0;
}
```

(3) 思路：

逻辑错误类超时：如类似死循环等会让程序一直无法满足某个条件，因此程序将不再有返回值，也就是没有输出。

繁琐循环类超时：循环语句嵌套过多（遇到二维数组时使用2层循环，其余情况尽可能用1层）或循环语句的终止条件过大导致，可使用数学方法或者减少循环语句，用变量做模拟的方式处理。

代码过于屎山类超时：想更好的方法。

3.数据结构

STL详情见郭老师的STL讲义

(1) 常见方式：int,long long,char,string,float,double,bool等。

(2) 标记物：

1.和循环搭配使用，可实现下述代码的效果。

2.标记某个或某些量的状态，便于后需重新利用时直接就可以查看到状态，无需重复运算。

这里效果可以参考数独代码：<http://acm.club/discussion-detail/512>

标记物例子代码：

```
//判断回文字符串，虽然不是最好的方式，而且相当的屎山，但起码道理可以理解。
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int main(){
    string s;cin>>s;
    bool f=0;//标记物f，f=1表示不是回文数，f若一直是0则表示是回文数
    int i=0,j=s.size()-1;
    while(i<j){
        if(s[i]!=s[j]){//当左侧不等于右侧时说明不是回文数
            f=1;
            break;
        }
        i++;
        j--;
    }
    if(f==1) cout<<"No"<<endl;
    else cout<<"Yes"<<endl;//如果不写标记物，用程序的方式在循环外就不能判断出是回文数。
}
```

(3) 数组：一维数组二维数组。

(4) 尽量让所有使用的变量设为全局变量，如需对某个变量进行反复输入并运算，直接cin>>n;就可以了。

(5) Vector

vector的数组为边长数组，我们以前学习的是定长数组，其各自优点缺点如下可见：

```
int a[10001];//定长数组,在这个程序中被设为全局
int main(){
    /*代码：略*/
    return 0;
}

//设为全局的定长数组优点：是不占用栈空间，定义效率高。
//设为全局的定长数组缺点：需要在最开始就设定数组大小，对于数组大小的数据量过大情况，如int
a[1e9]，效率并不乐观，无法实现在程序计算中不断调整数组的空间大小、以提高效率的效果。
```

```
vector<int> a;//变长数组
/*
优点：不强制需要定义空间大小，其空间大小可根据数组存元素量进行动态改变，无论是数据量小的情况，
还是a[1e9]的数据量大的情况，都可以通过计算时的动态空间大小的特点解决。
缺点：同学们不常用
*/
```

Vector数组相关的语法

语句	说明
vector v;	创建空vector
v.push_back(x)	向尾部增加一个元素x
v.insert(pos,x)	向pos地址指向元素前增加一个元素x
v[i]	访问 i 位置的元素
v.pop_back()	删除向量中最后一个元素
v.clear()	清空向量中所有元素
v.empty()	判断向量是否为空
v.size()	返回向量中元素个数
v.begin()	返回向量头指针（迭代器），指向第一个元素
v.end()	返回向量尾指针（迭代器），指向最后一个元素+1位置
v.erase(v.begin()+i)	删除第i位位置的元素

```
vector<int> a; //定义了一个名为a的一维数组,数组存储int类型数据
vector<double> b;//定义了一个名为b的一维数组，数组存储double类型数据
vector<node> c;//定义了一个名为c的一维数组，数组存储结构体类型数据，node是结构体类型

vector<int> v(n);// 定义一个长度为n的数组，初始值默认为0，下标范围[0, n - 1]
vector<int> v(n, 1);// v[0] 到 v[n - 1]所有的元素初始值均为1
//注意：指定数组长度之后（指定长度后的数组就相当于正常的数组了）

vector<int> a{1, 2, 3, 4, 5};//数组a中有五个元素，数组长度就为5

vector<int> a(n + 1, 0);
vector<int> b(a); // 两个数组中的类型必须相同,a和b都是长度为n+1，初始值都为0的数组
vector<int> c = a; // 也是拷贝初始化,c和a是完全一样的数组

-----
vector<int> a(n + 1);
sort(a.begin() + 1, a.end()); // 对[1, n]区间进行从小到大排序
```

(6) 栈

原理：先进后出。

应用：括号匹配等类似栈原理的问题。

```
s.empty();           //如果栈为空则返回true，否则返回false;
s.size();             //返回栈中元素的个数
s.top();              //返回栈顶元素，但不删除该元素
s.pop();              //弹出栈顶元素，但不返回其值
s.push();             //将元素压入栈顶
```

(7) 链表

由某一元素指向另一个元素的连接方式，组成一个和数组功能相似的东西。

最大优点是，易删除。

数组

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

如果我想删除元素 3，第一种方式是给 3 赋值 0。那么就会是如下情况。

1 2 0 4 5 6 7 8 9 10

后续遍历时只需要判断元素不是 0 就输出 即可实现“懒删除”。

1 2 3 4 5 6 7 8 9 10

还是这样的数组，如果我想删除元素 3，第二种方式是循环到最后，把后一位的元素赋值给前一位元素，即 $a[i]=a[i+1]$ ；直到元素 9 变成了元素 10。也就是 1 2 4 5 6 7 8 9 10。虽然实现了删除元素，但是需要循环，会造成程序效率可能出现问题。为了解决这个问题，就要引入链表了。

链表

链表是一个元素链接另一个元素，从元素 1 开始。即为

1-->2-->3-->4-->5-->6-->7-->8-->9-->10;

如果我们要删除元素 3，那么就让 2 和 3 的链接断开，3 和 4 链接断开，改为 2 链接 4，最后就是。

1-->2-->4-->5-->6-->7-->8-->9-->10 这样实现了删数的操作，还保证效率上不会出现问题。

链表有2种，一种是模拟链表，另一种是c++自带的 list；

用法、用法

```
list<T> lst; //list采用模板类实现,对象的默认构造形式,"T"表示数据类型,如list<int>
lst;
list(beg,end); //构造函数将[beg, end)区间中的元素拷贝给本身。
list(n,elem); //构造函数将n个elem拷贝给本身。
list(const list &lst); //拷贝构造函数。
assign(beg, end); //将[beg, end)区间中的数据拷贝赋值给本身。
assign(n, elem); //将n个elem拷贝赋值给本身。
list& operator=(const list &lst); //重载等号操作符
swap(lst); //将lst与本身的元素互换。
size(); //返回容器中元素的个数
empty(); //判断容器是否为空

resize(num); //重新指定容器的长度为num, 若容器变长, 则以默认值填充新位置。
```

//如果容器变短，则末尾超出容器长度的元素被删除。

`resize(num, elem)`;重新指定容器的长度为`num`，若容器变长，则以`elem`值填充新位置。
如果容器变短，则末尾超出容器长度的元素被删除。

`push_back(elem)`; //在容器尾部加入一个元素
`pop_back()`; //删除容器中最后一个元素
`push_front(elem)`; //在容器开头插入一个元素
`pop_front()`; //从容器开头移除第一个元素
`insert(pos, elem)`; //在`pos`位置插`elem`元素的拷贝，返回新数据的位置。
`insert(pos, n, elem)`; //在`pos`位置插入`n`个`elem`数据，无返回值。
`insert(pos, beg, end)`; //在`pos`位置插入`[beg, end)`区间的数据，无返回值。
`clear()`; //移除容器的所有数据
`erase(beg, end)`; //删除`[beg, end)`区间的数据，返回下一个数据的位置。
`erase(pos)`; //删除`pos`位置的数据，返回下一个数据的位置。
`remove(elem)`; //删除容器中所有与`elem`值匹配的元素。

`front()`; //返回第一个元素
`back()`; //返回最后一个元素

(8) 字符 (char s, 不是char s[10], 也不是string s)

函数语句	功能	例子
<code>islower(x)</code>	判断x是否为小写字母	<code>islower('a')==true;</code>
<code>isupper(x)</code>	判断x是否为大写	<code>isupper('A')==true;isupper('1')==false;</code>
<code>isdigit(x)</code>	判断x是否为数字	<code>isdigit('9')==1;isdigit('A')==0;</code>
<code>isalpha(x)</code>	判断x是否为字母	<code>isalpha('a')==2;isalpha('A')==1;isalpha('9')==0;</code>
<code>char()</code>	ASCII码转字符	<code>char(97)=='a';</code>
<code>int()</code>	字符转ASCII码	<code>int('a')==97;</code>

(9) 数学函数

`abs(x)` 绝对值 `max(x,y)` 最大值 `min(x,y)` 最小值

`swap(x,y)` 交换 `int(x)` 取整数部分 `pow(x,y)` 指数函数

`floor(x)` 向下取整 `ceil(x)` 向上取整 `round(x)` 四舍五入

`sqrt(x)` 平方根函数

```
int main() {  
    int t=INT_MAX; //开一个特别大的整数  
    return 0;  
}
```

(10) string字符串函数

```
string s;
cin>>s;//不包含空格输入
getline(s);//包含空格输入
s.substr(i,x);//返回从第i位开始长度为 x 的子字符串
s.find(x);//返回字符串内找到的第一个字符的位置，没找到目标就返回-1
s.erase(i,x);//从i位开始往后删除 x 个
s.insert(i,str);//在字符串中间的 i 位置插入字符串str，插入在其后面

.....+=..... //在尾部添加字符
.....+.....//串联字符串

-----

find函数重点注意
string s="IAAA";
int f=s.find("D");
cout<<f<<endl;
//输出前写一个变量存一下，这样如果找到就返回第一个字符的位置，找不到就会正常返回-1，
```

4.算法

- (1) 贪心算法：无具体模板代码，但是贪心算法讲究策略，通常用来求最优解。
- (2) 二分算法：

```
#include<bits/stdc++.h>
using namespace std;
int mid,a[1001],l,r,n,f=0,x;
int main(){
    cin>>n;
    cin>>x;
    for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i];
    l=1;
    r=n;
    while(l<=r){
        mid=(l+r)/2;
        if(a[mid]>x) r=mid-1;
        else if(x>a[mid]) l=mid+1;
        else{
            f=1;
            break;
        }
    }
    if(f==1) cout<<"yes";
    else cout<<"no";
}
```

- (3) 快速幂算法

```
//原始代码，求x^p
#include<iostream>
using namespace std;
int x, p, m, i, result;
int main()
```

```

{   cin >> x >> p ;
    result = 1;
    while (p)
    {   if (p % 2 == 1)
        result = result*x;
        p /= 2;
        x = x*x;
    }
    cout << result << endl;
    return 0;
}

//变式: 求  $x^p \bmod m$ 
#include<iostream>
using namespace std;
int x, p, m, i, result;
int main()
{   cin >> x >> p >> m;
    result = 1;
    while (p)
    {   if (p % 2 == 1)
        result = result * x % m;
        p /= 2;
        x = x * x % m;
    }
    cout << result << endl;
    return 0;
}

//整合函数:
#include<iostream>
using namespace std;
long long qpow(int x,int p){
    long long result = 1;
    while (p)
    {   if (p % 2 == 1)
        result = result * x;
        p /= 2;
        x = x * x;
    }
    return result;
}
int main()
{
    int x,p;
    cin >> x >> p;
    cout<<qpow(x,p);
    return 0;
}

//自带函数
pow(x,p);

```

(4) 前缀和、差分


```
//前缀和：求区间和
for (int i = 1; i <= n; i++) cin >> a[i]; //a数组为原始输入
for (int i = 1; i <= n; i++) prefix[i] = prefix[i - 1] + a[i]; //prefix数组为前缀和
存储
int l,r;cin>>l>>r;
cout << prefix[r] - prefix[l-1]<<endl; //输出a数组[l,r]区间的和
```

//差分：通常用于对于数组中某个区间的所有元素进行统一的加减运算。

```
int n,a[10001],diff[10001];cin >> n;
for (int i = 1; i <= n; i++) cin >> a[i];
diff[0] = a[0];
for (int i = 1; i <= n; i++) {
    diff[i] = a[i] - a[i - 1];
}
int l, r;
cin >> l >> r;
diff[l]++;
diff[r + 1]--; // 求修改后的原数组，即等价于求前缀和
int sum = 0;
for (int i = l; i <= r; i++) {
    sum += diff[i];
}
cout << sum << endl;
```

(5) GCD/LCM + 素数判断

```
int gcd(int a,int b)
{
    if(b==0) return a;
    else return gcd(b,a%b);
}
int lcm(int a,int b){
    return a*b/gcd(a,b);
}
```

```
bool check(int num){
    if(num < 2){
        return false;
    }
    for(int i=2;i*i<=num;i++){
        if(num%i==0){
            return false;
        }
    }
    return true;
}
```

(6) 数位分离

基本代码：，若输入num为 123，则输出为 3 2 1.

```
long long num;
cin >> num;
while (num != 0) {
    cout << num % 10 << endl; // 每一位输出(倒着)
    num /= 10;
}
```

同理数位相加,例如输入num为 123, 则输出为 6, 也就是 $1+2+3=6$

```
while (num != 0) {
    sum += num % 10;
    num /= 10;
}
```

统计数中包含多少个数字?

如num输入100, x输入1, 则输出100里面有1个1; 若x=0, 则输出100里面有2个0; 若x=2, 则输出100里面有0个2。

```
long long num;
int x;
cin >> num >> x;
int sum=0;
do{
    if(num%10==x) sum++;
    num/=10;
}while(num);
cout<<sum<<endl;
```

(7) 常用排序算法+排序思想

常用排序算法：

优先桶排序，效率最高。其次快速排序。

桶排序代码

```
int n,a[100001]={0},v;
int main(){
    cin>>n;
    for(int i=1;i<=n;i++){
        cin>>v;
        a[v]++;
    }
    for(int i=1;i<=n;i++){//此时为升序,降序为int i=n;i>=1;i--
        if(a[i]>0){
            int t=a[i];
            while(t-->0) cout<<i<<" "; //处理相等元素排序
        }
    }
    return 0;
}
```

快速排序代码

```
sort(a,a+n,cmp); //从第0位
sort(a+1,a+1+n,cmp); //从第一位开始排序
```

排序思想：冒泡思想。

思想：只要 $a[i] > ans$ 大，就 $ans = a[i]$ 。最终得到的 ans 是 a 数组中的最大元素。

下述为运用此思想的复赛集训模拟题示范：

```
//题目：求排好升序后数组相邻元素之差的最大值。如1 3 4 5
//3-1=2,4-3=1,2+1=3，因此最大值为3。
cin>>n;
for(int i=1;i<=n;i++) cin>>a[i];
sort(a+1,a+1+n);
for(int i=2;i<n;i++){ //因为是求相邻元素，所以第一位和最后一位无需遍历。
    tmp=max(abs(a[i]-a[i-1]),abs(a[i+1]-a[i])); //求左右相邻差值的最大值
    if(tmp>ans) ans=tmp; //冒泡思想
}
cout<<ans<<endl;
```

(8) 动态规划、DFS (T3、T4常考，选看)

动态规划(DP): https://blog.csdn.net/m0_64036070/article/details/128723056

DFS: https://blog.csdn.net/Arabot_/article/details/129702049

(9) 数学方法：

纯数学类题：

必会公式：

$$a^2 - b^2 = (a + b)(a - b)$$

$$a^2 + 2ab + b^2 = (a + b)^2$$

$$a^2 - 2ab + b^2 = (a - b)^2$$

$$1^2 + 2^2 + 3^2 + \dots + n^2 = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6}$$

必会知识点：一元一次方程、二元一次方程、三元一次方程(导成2个二元一次方程)、

情境题：

方法：找规律。

5.考前必须记住的30句话

1.比赛前一天晚上请准备好你的各种证件，事先查好去往考场的路线

2.比赛之前请先调整你的屏幕分辨率到你喜欢的大小

3.比赛之前请把编译器的字体调为你平时惯用的字体，尤其是注意这种字体中的逗号，点，1，l这种易混淆的字是不是区分明显

- 4.在不影响视野的情况下，请将字号尽可能调大，方便查错
- 5.请将题目通读完以后，再开始深入思考你认为最容易的一道题
- 6.即使这道题再容易，也不要着急写代码，请先明确自己每一步要干什么后，再开始写，轻敌会是你最大的错误
- 7.即使这道题看起来再没法做，也不要提早放弃，这个时候纸和笔会是你最好的朋友，自己尝试几个例子，也许你就会找到答案
- 8.请一定先明确自己要干什么之后再写程序，不要走一步想一步
- 9.如果这是一道动态规划题，请先把转移方程写在纸上再编程
- 10.涉及到边界处理、加一减一之类的问题，请在纸上举个例子，标上下标以后，在编程时参照纸上的下标写
- 11.如果思考30分钟仍一头雾水，没有可以实现的算法，请你果断屏蔽掉100%的那一栏数据，开始写60%，50%乃至30%的算法——在CSP里面，30分绝不是小数目
- 12.几个常用的复杂度参考：100以下——可能是搜索；100~500—— N^3 ，1000~5000—— N^2 ，100000~500000—— $N\log N$ ，500000以上—— N 或1
- 13.如果你发现你旁边的人写得很快，请你放心，他的算法十有八九是错的，调整好自己的心态很重要
- 14.虽然1s+128MB内存(这是以前的了，现在应该是1s + 256MB)是标准配置，不过也不是每道题都是这样的，还是请认真阅读试卷首页的试题说明
- 15.计算内存的方法：数组大小*类型长度/1000 / 1000=所占内存MB数，int类型长度是4, long long =8
- 16.记不住的话，记住int型数组在128MB内存下最大开到2500 0000是比较保险的（占100MB内存）
- 17.写完程序之后，请一定不要忙着编译，请一定要将你的代码从头到尾通读一遍，也就是静态查错，这是整个编程过程中最重要的步骤，有的变量重复调用问题调试的话，一个小时也看不出来，静态查错可以一下指出错误
- 18.静态查错请注意以下方面：
 - (1) 是否写上了using namespace std?
 - (2) 数组开得是否够大?
 - (3) 变量类型是否正确?
 - (4) memset时，所填的sizeof (XX) 的XX是不是匹配？大小是不是正确？(Pascal 是 fillchar)
 - (5) 外层循环与内层循环的i, j是不是混用了？
 - (6) 循环之前，i, j是否定义了？
 - (7) 输入数据都输入了吗？
 - (8) 这个程序是在执行你想让它执行的步骤吗？
- 19.通过样例后，请你一定不要放松警惕，因为样例并不能覆盖所有的情况，请自己设计几组数据，争取卡死你的程序
- 20.如果出现问题，请你调试你的程序，请一定要分模块调试，不要从头跟到尾
- 21.如果你已经设计不出能卡住你的程序的数据，恭喜你可以做下一题了
- 22.return 0;是否写上了
- 23.在内存允许的情况下，能开普通队列就不要用循环队列，能开下普通数组就不要用滚动数组
- 24.在时间允许的情况下，能暴力就暴力，高精度能不压位就不压位，优化不需要的就不要
- 25.总之，在不超限制的前提下，能不优化就不优化，以减少代码量和出错概率为第一原则

26.当比赛还剩下5~15分钟的时候,请不要再改动你的程序,即使你怀疑它对你的一个输入给出了错误答案,因为你自己算出的结果也有可能是错的

27.这个时候请你检查是否注释掉了该注释掉的东西,文件名是否写对,文件夹是否建对,请一定反复检查!

28.今年的更改,没有人知道究竟会变成什么样,所以,与其瞻前顾后,不如集中精力做出你眼前的题目来的实际

29.请记住,CSP不怕暴力,怕瞎算,不怕不会,怕不敢

30.放平心态才能使写代码时候的思路达到最好状态。