

蠕动区间尺取法 双游标





区间左端 再向右前进

练功速成

要练成一门武林神功需要连续几天闭关累积m小时的刻苦修炼,对于学业繁忙的同学们只有最近n天可以考虑,第i天可以修炼x[i]小时。请问最少需要安排几天闭关修炼?输入n,m和各个x[i],数据都小于100。输出天数。保证有办法能练成

输入样例

8 10

4 1 1 4 4 4 1 4

输出样例

3

输入样例

7 15

5 1 3 5 10 7 4

输出样例

2

区间在哪里?

暴力枚举会这么做?

可以怎样优化?

总和达标,最小区间

有n个正整数排成一排,需要取出连续若干个求和,总和不小于m。请问最少要取几个数? 输入n,m和各个x[i],数据都小于100。 输出个数。保证有解

输入样例

8 10

4 1 1 4 4 4 1 4

输出样例

3

输入样例

7 15

5 1 3 5 10 7 4

输出样例

2

区间在哪里?

暴力枚举会这么做?

可以怎样优化?

暴力枚举

sum代表x数组编号为区间[tail,head]内的数值总和

```
8
        int ans=n+1;
        for(int tail=0;tail<n;tail++){</pre>
                                                 枚举区间尾部位置
 9 🖨
10
            int sum=0;
            for(int head=tail;head<n;head++){</pre>
11申
                                                 枚举区间头部位置
                sum+=x[head];
12
                                  累加连续和
13 申
                if(sum>=m) {
                                                 若连续和满足条件
                    ans=min(ans,head+1-tail);
14
                                                    更新最优长度
15
                    break;
                                                    头部不再前进
16
17
18
19
        cout<<ans<<endl;
```

时间复杂度O(n²)

枚举法演示

sum = 24	5	1	3	5	10	7	4
sum = 19	5	1	3	5	10	7	4
			•				
sum = 18	5	1	3	5	10	7	4
sum = 15	5	1	3	5	10	7	4
		•					
sum = 17	5	1	3	5	10	7	4
		-	•				
sum = 11	5	1	3	5	10	7	4
sum = 4	5	1	3	5	10	7	4

总和至少15

枚举法演示

sum = 5
sum = 6
sum = 9
sum = 14
sum = 24
sum = 19
sum = 18
sum = 15
sum = 10
sum = 17
sum = 7
sum = 11

5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4
5	1	3	5	10	7	4

右端将前进 右端将前进 右端将前进 右端将前进 左端将前进 左端将前进 左端将前进 左端将前进 右端将前进 左端将前进 右端将前进

观察区间的 变化过程

请同学总结 蠕动规律

							1
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	
5	1	3	5	10	7	4	100
5	1	3	5	10	7	4	4 4 18 18 18 22
5	1	3	5	10	7	4	Be Jaive
5	1	3	5	10	7	4	Coding
							Klen



区间右端 先向右前进

右端右移 直到区间总和达标



区间左端再向右前进

左端右移 直到区间总和不达标

蠕动区间

sum代表x数组编号为区间[tail,head-1]内的数值总和

```
int sum=0,ans=n+1;

int tail=0,head=0;
```

tail==head时,对应区间为空,不包含任何元素由于本题是最小化问题,初始化答案尽量大ans=n+1之后会逐渐减小

蠕动区间

sum代表x数组编号为区间[tail,head-1]内的数值总和

```
8
        int sum=0,ans=n+1;
        int tail=0,head=0;
 9
        while(1){
10 ₽
             while(head<n&&sum<m)</pre>
                                     当head没越界且总和不够
11
                  sum+=x[head++];
12
                                     累加连续和
                                             head前进
             if(sum<m)break;</pre>
                                 若head到顶后总和还不够就结束
13
14
             ans=min(ans,head-tail);
                                            更新最优长度
15
             sum-=x[tail++];
                                     扣除连续和
                                             tail前进
16
        cout<<ans<<endl;
17
```

蠕动区间

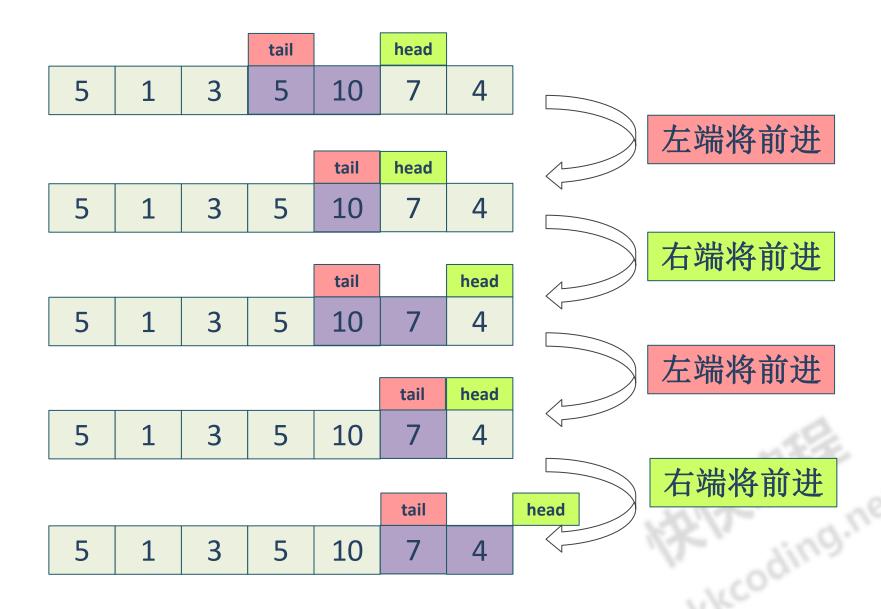
```
8
        int sum=0,ans=n+1;
                                       时间复杂度
 9
        int tail=0,head=0;
                                         O(n)
        while(1){
10 ₽
                                      因为每个元素
            while(head<n&&sum<m)</pre>
11
                                    最多进入区间1次
12
                 sum+=x[head++];
                                    最多离开区间1次
            if(sum<m)break;</pre>
13
14
            ans=min(ans,head-tail);
            sum-=x[tail++];
15
16
17
        cout<<ans<<endl;
```

蠕动区间-易错点

```
int sum=0,ans=n+1;
 8
 9
        int tail=0,head=0; ←
        while(1){
10 ₽
            while(head<n&&sum<m/p>)
11
                 sum+=x[head++j;
12
             if(sum<m)break;</pre>
13
             ans=min(ans,head-tail);
14
             sum-=x[tail++];
15
16
                                         间复杂度
        cout<<ans<<endl;
17
                                          O(n)
```

右端点head 始终在区间外面

双游标位置



错误代码1

```
8
       int sum=0,ans=n+1;
 9
       int tail=0,head=0;
       while(1){
10 \Rightarrow
            while(sum<m) // 头部移动
11
                sum+=x[head++];
12
            if(sum<m)break; //終止条件
13
            ans=min(ans, head-tail); //更新最优解
14
            sum-=x[tail++]; //尾部移动
15
16
17
       cout<<ans<<end1;</pre>
```

错在哪里? 为什么错?

错误代码2

```
10 | while(1){
    while(head<n&&sum<m) // 头部移动
    sum+=x[head++];
    if(head>=n)break; // 终止条件
    ans=min(ans,head-tail); // 更新最优解
    sum-=x[tail++]; //尾部移动
}
```

错在哪里? 为什么错?

收集三原色

共n个宝石排成一排,你可以买到任意连续段的若干宝石。你希望收集到三原色的宝石: red,green,blue。请问最少需要买几个宝石? n<=100,保证有解

输入样例

6

yellow red blue black green blue

输出样例

4

区间在哪里?

区间=连续段

"连续"是关键词

如何控制蠕动区间?

右端右移 直到收集齐三原色

_端__移

直到

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	越界
У	r	g	у	b	b	g	r	у	g	

右端右移 直到收集齐三原色 左端右移 直到没集齐三原色

如何判断是否集齐三原色?

sum记录在当前区间里3原色共有几种

0	1	2	3	4	5	6
У	r	g	у	b	b	g

sum为2
sum为2
sum为3
sum为3
sum为0
sum为1
sum为1
sum为1

如何判断是否集齐三原色?

sum记录在当前区间里3原色共有几种

数据结构

```
string x[N];
map<string,int> cnt;
set<string> rgb;
rgb.insert("red");
rgb.insert("green");
rgb.insert("blue");
```

```
x[i]代表序列中i号颜色 cnt映射记录每种3原色 在当前区间里出现了几次 rgb容器里只储存3原色
```

sum记录在当前区间里3原色共有几种

收集三原色

```
14
        int sum=0,ans=n+1;
        int tail=0,head=0;
15
        while(1){
16 □
                                          当head没越界且宝石不够
            while(head<n&&sum<3) {</pre>
17 □
                string color=x[head++];
                                                   head前进
18
                if(!rgb.count(color))continue;
19
                                                 非三原色就忽略
                ++cnt[color];
20
                                                   累加三原色
                if(cnt[color]==1)sum++;
21
                                                   宝石数量
22
23
            if(sum<3)break;</pre>
                                           若宝石不够就结束枚举
            ans=min(ans,head-tail);
24
                                                  更新最优长度
            string color=x[tail++];
25
                                                    tail前进
            if(!rgb.count(color))continue;
26
                                                 非三原色就忽略
            --cnt[color];
27
                                                   扣除三原色
            if(cnt[color]==0)sum--;
28
                                                   宝石数量
29
        cout<<ans<<endl;</pre>
30
```

易错点

```
17
        int sum=0,ans=n+1;
        int tail=0,head=0;
18
        while(1){}
19 ₽
            while(head<n&&sum<3) {</pre>
20 🗦
                 string color=x[head++];
21
                 if(!rgb.count(color))continue;
22
                 if((++cnt[color])==1)sum++;
23
24
25
             if(sum<3)break;</pre>
             ans=min(ans,head-tail,)
26
             string color=x[tail++];
27
             if(!rgb.count(color))continue;
28
            if((--cnt[color])==0)sum--;
29
30
31
        cout<<ans<<endl;
```

现场挑战 快快编程**490**

思路分析

思考收集七龙珠问题和收集三原色问题的关联性

收集七龙珠

在序列中求最短的区间 包含7种目标字符串

收集三原色

在序列中求最短的区间 包含3种目标字符串

现场挑战 快快编程**491**

思路分析

思考收集国家问题和收集三原色问题的关联性

收集国家

在序列中求最短的区间 包含k种不同数字

所有数字都是目标数字 收集齐的条件用k描述

收集三原色

在序列中求最短的区间 包含3种目标字符串

现场挑战 快快编程**492**

思路分析

思考492问题 和491问题的关联性

492

在序列中求最短的区间 包含所有不同数字

用k统计不同数字的总个数

问题转换为491

491

在序列中求最短的区间 包含k种不同数字 thtthing file.net

快快编程作业

490

491

492

拓展题

170