

WWW.etiger.vip

对数是一个常用的数学概念,它是对求次方的逆运算。我们以2为基本数来举例:

因为2的3次方是8, 所以用2为底时, 8的对数就是3。

因为2的4次方是16,所以用2为底时,16的对数就是4。

因为2的5次方是32,所以用2为底时,32的对数就是5。

• • •

因为2的10次方是1024,所以用2为底时,1024的对数就是10。

用数学符号表示:

 $\log_2(8)=3$ 

 $\log_2(16)=4$ 

 $\log_2(32)=5$ 

 $\log_2(1024)=10$ 

备注: 数符号log出自拉丁文logarithm

换底 公式

1024是几个 2的乘积?

$$log_{2}(1024)$$

 $\log_{32}(1024) =$ 

 $\log_2(32)$ 

1024是几个 32的乘积?

32是几个 2的乘积?

输入正整数n,请你写程序求出n是2的几次方,也就是求出log<sub>2</sub>(n),结果向下取整。

```
1 #include<iostream>
2 #include<cmath>
3 using namespace std;
                              log(n)返回值
4 int main(){
                                为浮点数
5
      int n;
      cin>>n;
6
                                 向下取整效果
      int p=log(n)/log(2);
      cout<<p<<endl;
      return 0;
```

## 位运算

NWW.etiger.vip

#### 速度更快

#### 左移k位:乘以2k



二进制左移1位 右侧补零

1<<1是2, 2<<1是4 3<<1是6, 5<<4是80

11111110000000000001111111000100

**<<**4

得到

111000000000001111111000100000

预测结果

```
cout<<(1<<3)<<endl;
cout<<(3<<1)<<endl;
cout<<(1<<4)<<endl;
cout<<(2<<1)<<endl;
cout<<(4<<1)<<endl;
cout<<(2<<2)<<endl;
cout<<(5<<2)<<endl;</pre>
```

#### 速度更快

#### 右移k位:除以2k取整



二进制右移1位 左侧补零

```
2>>1是1, 4>>1是2
7>>1是3, 11>>2是2
```

11111110000000000001111111000100

>>4

得到

00001111111000000000000111111100

预测结果

```
cout<<(1>>3)<<endl; cout<<(3>>1)<<endl;
cout<<(1>>4)<<endl; cout<<(3>>2)<<endl;
cout<<(2>>1)<<endl; cout<<(4>>1)<<endl;
cout<<(5>>2)<<endl;</pre>
```

## 优先级

位运算的优先级非常低建议位运算都使用括号

```
预测
结果
```

```
4 cout<<(1+1<<1)<<endl;
5 cout<<(1+(1<<1))<<endl;</pre>
```

```
6     cout<<(2+4>>1)<<endl;
7     cout<<(2+(4>>1))<<endl;</pre>
```

数据结构

## 稀疏表

## ST表(Sparse Table)

算法

# 经典问题

## 区间最值查询

**RMQ** 

range min query

range max query

## 快快编程676

读题后请同学简述题意

无更新

段查询

静态问题

整段最值查询



Range Maximum Query 简称RMQ

## 算法对比

#### 离线准备



方法	预计算	单次查询	总时间复杂度
在线枚举	无	O(N)	O(MN)
打表	$O(N^2)$	O(1)	$O(N^2+M)$
分块	O(N)	$O(\sqrt{N})$	$O(N+M\sqrt{N})$
稀疏表/ST表	O(NlogN)	O(1)	O(NlogN+M)

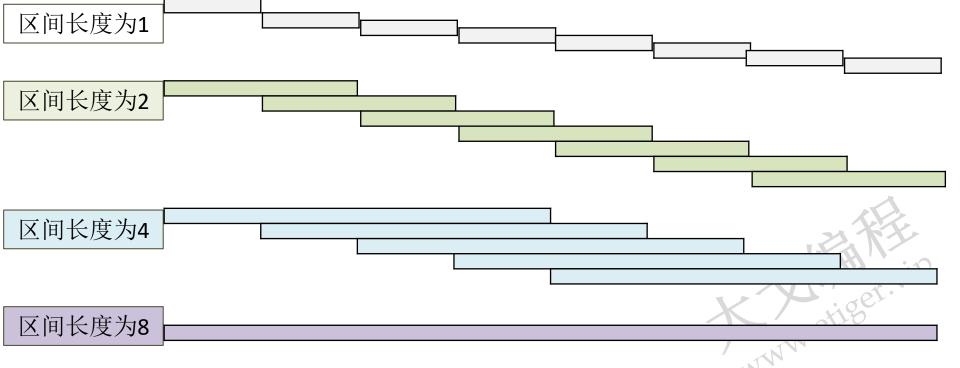




## 预计算ST表

st[p][i]代表从i号开始共2P个数的最大值 也就是[i,i+2P-1]区间内的最大值

数值	5	3	4	2	1	1	2	6
下标	1	2	3	4	5	6	7	8



## 预计算ST表

st[p][i]代表从i号开始共2P个数的最大值 也就是[i,i+2P-1]区间内的最大值

数值   5   3   4   2   1   1   2   6
------------------------------------

ST表	i=1	i=2	i=3	i=4	i=5	i=6	i=7	i=8
p=0	5	3	4	2	1	1	2	6
p=1	<b>↓ 5</b> ✓	44	4.	¥2 <u>/</u>	<b>1</b> _/	V2 🗸	<b>6</b>	越界
p=2	<b>5</b>	4	4	2	6	越界	越界	越界
p=3	6	越界	越界	越界	越界	越界	越界	越界

NINN euro

## 用ST表回答RMQ

st[p][i]代表从i号开始共2<sup>p</sup>个数的最也就是[i,i+2<sup>p</sup>-1]区间内的最大值

求[1,r]下标 范围内最大数值

```
13 int query(int l,int r){
14    int p=log(r-l+1)/log(2);
15    return max(st[p][l],st[p][r-(1<<p)+1]);
16 }</pre>
```

## 预计算ST表

st[p][i]代表从i号开始共2º个数的最大值 也就是[i,i+2º-1]区间内的最大值

DP的二维递推

## 主函数

```
17 int main(){
18
        cin>>n>>m;
        for(int i=1;i<=n;i++)cin>>x[i];
19
        ST();
20
        for(int i=1;i<=m;i++){
21阜
22
            cin>>l>>r;
            cout<<query(1,r)<<end1;
23
24
25
        return 0;
26
```

```
常数
优化
```

#### 加速

## 对数LOG2[]预计算

2的0次方是1

```
/
8
9
```

```
LOG2[1]=0;
for(int i=2;i<=n;i++)
    LOG2[i]=LOG2[i>>1]+1;
    \frac{\log_2(i)}{\text{向下取整}} = \frac{\log_2(i/2)}{\text{向下取整}} + 1
```

#### 快快编程837

NWW.etiger.vip

#### 离线RMQ 如何建立ST表?

今年的第1 去年排第5

今年的第2 去年排第4 今年的第3 去年排第3 今年的第4 去年排第1 今年的第5 去年排第2

输入样例

25

54312

11

24

输出样例

42

去年的第1到第1之间的学生今年最高排第几? 去年的第2到第4之间的学生今年最高排第几?

两个维度

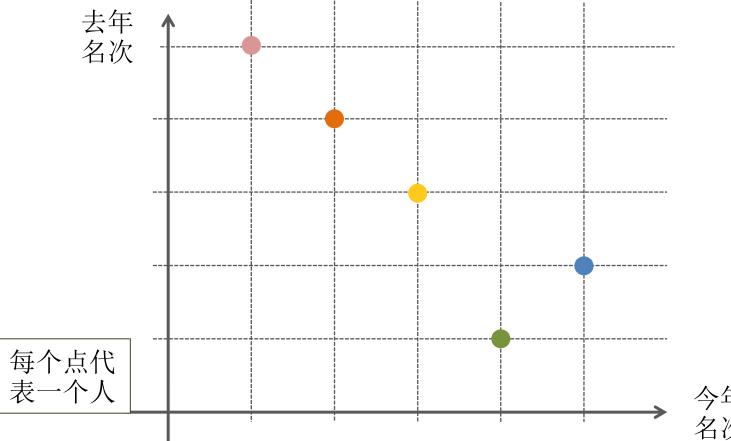
今年名次

去年名次

平面直角 坐标系

## 数组对应平面上的点集

下标	今年名次	数值	4	5	3	2	1
数组y	去年名次	下标	y[1]	y[2]	y[3]	y[4]	y[5]
原始	去年名次	数值	5	4	3	1	2
数组x	今年名次	下标	x[1]	x[2]	x[3]	x[4]	x[5]



数组元素包 含二维信息

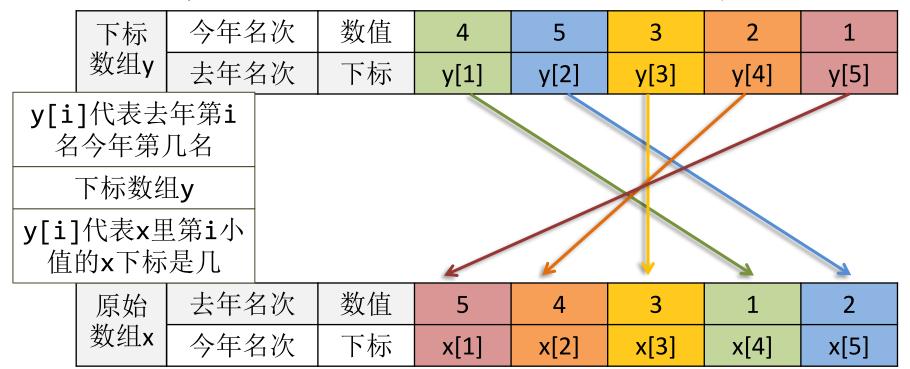
下标位置



数组大小

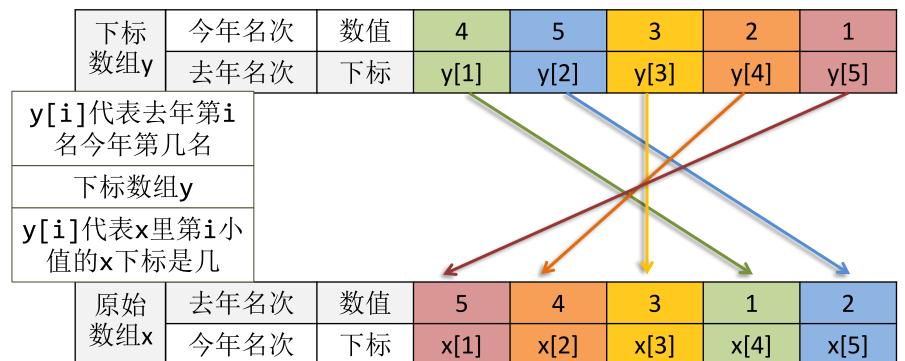
两个维度 **RMQ** 

## 数组对应平面上的点集



x[]和y[] 互为逆运算 x[y[i]]就是i y[x[i]]就是i

## 数组对应平面上的点集



```
21 cin>>m>>n;
22 for(int i=1;i<=n;i++){
23 cin>>x[i];
y[x[i]]=i; 对y数组建ST表
解决y维度的RMQ
```

大义编样 etiger.vip

## 太戈编程

676

835

837

拓展题

836,1147,1148

作业要求

需要用ST表完成