



ST 表

ST 表 (Sparse Table, 稀疏表) 是一种用于高效解决可重复贡献问题的数据结构，主要用于静态区间查询（如区间最值、区间 GCD 等）。其核心思想是倍增预处理和动态规划，支持 $O(n \log n)$ 预处理和 $O(1)$ 查询。

核心概念

1. 可重复贡献问题：满足 $f(x, x) = x$ 且 $f(f(a, b), f(c, d)) = f(a, f(b, f(c, d)))$ 的运算（如 \min , \max , \gcd ）。
 2. 倍增思想：将区间拆分为两个重叠的子区间，通过预处理结果合并得到原区间答案。
-

实现原理

预处理 ($O(n \log n)$)

1. 状态定义：
 $st_{i,j}$ 表示区间 $[i, i + 2^j - 1]$ 的最值（以最小值为例）。
2. 状态转移：

$$st_{i,j} = \min(st_{i,j-1}, st_{i+2^{j-1}, j-1})$$

- 将区间 $[i, i + 2^j - 1]$ 拆分为 $[i, i + 2^{j-1} - 1]$ 和 $[i + 2^{j-1}, i + 2^j - 1]$ 两部分。
3. 初始化：
 - $j = 0$ 时， $st_{i,0} = a_i$ （区间长度为 1）。

查询 ($O(1)$)

查询区间 $[l, r]$ 的最值：

1. 计算 $k = \lfloor \log_2(r - l + 1) \rfloor$ 。
2. 结果为：

$$\min(st_{l,k}, st_{r-2^k+1,k})$$

- 两个子区间 $[l, l + 2^k - 1]$ 和 $[r - 2^k + 1, r]$ 覆盖 $[l, r]$ 且可能有重叠（可重复贡献性保证正确性）。
-

核心代码

```
namespace st{
    int stt[maxn][25];
    inline void init(int n){
        for(int i=1;i<=n;i++)stt[i][0] = a[i];
```

```

        for(int j = 1;j <= __lg(n);j++)
            for(int i=1;i+(1<<j)-1<=n;i++)
                stt[i][j] = max(stt[i][j-1],stt[i+(1<<(j-1))][j-1]);
    }
    int find(int l,int r){
        register int s = __lg(r-l+1);
        return max(stt[l][s],stt[r-(1<<s)+1][s]);
    }
}

```

例题

P3865 【模板】ST 表 && RMQ 问题

```

#include <bits/stdc++.h>
#define int long long
using namespace std;
const int maxn = 1e5+5;
int n,m,l,r,a[maxn];
namespace st{
    int stt[maxn][25];
    inline void init(int n){
        for(int i=1;i<=n;i++)stt[i][0] = a[i];
        for(int j = 1;j <= __lg(n);j++)
            for(int i=1;i+(1<<j)-1<=n;i++)
                stt[i][j] = max(stt[i][j-1],stt[i+(1<<(j-1))][j-1]);
    }
    int find(int l,int r){
        register int s = __lg(r-l+1);
        return max(stt[l][s],stt[r-(1<<s)+1][s]);
    }
}

signed main(){
    scanf("%d%d",&n,&m);
    for(int i=1;i<=n;i++)
        scanf("%d",&a[i]);
    st::init(n);
    for (int i = 1; i <= m; i++) {
        scanf("%d%d",&l,&r);
        printf("%d\n",st::find(l,r));
    }
    return 0;
}

```