

# ST 表

## Sparse Table

### ST 表

**Intro:** 解决可重复贡献问题的数据结构。所谓可重复贡献，即对于一种运算  $\text{opt}$ ，满足  $x \text{ opt } x = x$ ，例如  $\max(x, x) = x$ 、 $\gcd(x, x) = x$ ；同时  $\text{opt}$  满足结合律，则该问题可以用 ST 表来解决。

**Idea:** 倍增思想。以  $\max()$  为例， $st[i][j]$  表示包括  $i$  在内的连续  $2^j$  个数的最大值。

**Complexity:**  $O(n \lg n)$  初始化， $O(1)$  查询。

**Code:**

```
1 void pre(){
2     lg[1] = 0;
3     lg[2] = 1;
4     for(int i = 3; i <= n; i++)
5         lg[i] = lg[i/2] + 1;
6 }
7 void init(){
8     for(int j = 1; (1 << j) <= n; j++)
9         for(int i = 1; i + (1 << j) - 1 <= n; i++)
10             st[i][j] = max(st[i][j-1], st[i+(1<<(j-1))][j-1]);
11 }
12 int query(int l, int r){
13     int k = lg[r - l + 1];
14     return max(st[l][k], st[r-(1<<k)+1][k]);
15 }
```

### 二维 ST 表

**Idea:** ST 表扩展成二维，解决诸如二维 RMQ 问题等问题。

**Complexity:**  $O(n^2 \lg^2 n)$  初始化， $O(1)$  查询。

**Code:**

```

1  int lg[N], st[N][N][9][9];
2  void pre(){
3      lg[1] = 0, lg[2] = 1;
4      for(int i = 3; i <= max(n, m); i++) lg[i] = lg[i/2] + 1;
5  }
6  void init(){
7      for(int i = 1; i <= n; i++)
8          for(int j = 1; j <= m; j++)
9              st[i][j][0][0] = a[i][j];
10     for(int ki = 0; (1 << ki) <= n; ki++){
11         for(int kj = 0; (1 << kj) <= m; kj++){
12             if(!ki && !kj) continue;
13             for(int i = 1; i + (1 << ki) - 1 <= n; i++){
14                 for(int j = 1; j + (1 << kj) - 1 <= m; j++){
15                     if(!ki) st[i][j][ki][kj] = max(st[i][j][ki][kj-1], st[i][j+(1<<(kj-1))][ki][kj-1]);
16                     else st[i][j][ki][kj] = max(st[i][j][ki-1][kj], st[i+(1<<(ki-1))][j][ki-1][kj]);
17                 }
18             }
19         }
20     }
21 }
22 int query(int u, int l, int d, int r){
23     int k1 = lg[d - u + 1], k2 = lg[r - l + 1];
24     return max(max(st[u][l][k1][k2], st[d-(1<<k1)+1][r-(1<<k2)+1][k1][k2]),
25               max(st[d-(1<<k1)+1][l][k1][k2], st[u][r-(1<<k2)+1][k1][k2]));
26 }

```