



# CF1696D Permutation Graph

作者  
lg\_zhou

发布时间

2022-09-30 22:00

分类

题解 CF1696D

很显然，全局最大值和全局最小值之间必走一次。因为任意一次不可能跨越全局最小或全局最大。若设全局最大在全局最小前面，那么我们前面最多一次性跨越到全局最大，下一步一次跳到全局最小一定是最优的。

那我们预处理出 st 表，这里用 `pair` 可以很方便的求出最大值最小值位置。然后分治处理。

$\text{solve}(l, r) = \text{solve}(l, p1) + \text{solve}(p2, r) + 1$ ,  $p1, p2$  为最大值最小值的位置，如果  $p2$  小，`swap` 一下即可。

```
#include<iostream>
#include<cmath>
#include<algorithm>

#define fi first
#define se second
using namespace std;

typedef long long ll;
typedef pair<int,int> pii;

const int N = 2.5e5+5;

int T,n;
int a[N];

pii mx[N][20], mn[N][20];

void mul() {
    for (int i = 1; i <= 20; i++) {
        for (int j = 1; j+(1<<(i-1)) <= n; j++) {
            mx[j][i] = max(mx[j][i-1], mx[j+(1<<(i-1))][i-1]);
            mn[j][i] = min(mn[j][i-1], mn[j+(1<<(i-1))][i-1]);
        }
    }
}

pii getmx(int l, int r) {
    int lg = log2(r-l+1);
    return max(mx[l][lg], mx[r-(1<<lg)+1][lg]);
}

pii getmn(int l, int r) {
    int lg = log2(r-l+1);
    return min(mn[l][lg], mn[r-(1<<lg)+1][lg]);
}

int solve(int l, int r) {
    if (r == l) return 0;
    int p1 = getmx(l, r).se, p2 = getmn(l, r).se;
    if (p1 > p2) swap(p1, p2);
    return solve(l, p1)+1+solve(p2, r);
}

int main() {
    // freopen("a.in", "r", stdin);
    cin >> T;
    while(T--) {
        cin >> n;
        for (int i = 1; i <= n; i++) {
            cin >> a[i];
            mx[i][0].fi = mn[i][0].fi = a[i];
            mx[i][0].se = mn[i][0].se = i;
        }
        mul();
        cout << solve(1, n) << endl;
    }

    return 0;
}
```

作者: lg\_zhou 创建时间: 2022-09-30 22:00:22