Bài này là mở rộng của bài Dãy nghịch thế.

Gọi F[k][i] là số lượng dãy nghịch thế độ dài k, kết thúc tại A[i]. Ban đầu F[1][i]=1 với $1 \le i \le N$, ta có $F[k][i]=\sum F[k-1][j]$ với j thỏa j < i và A[j]>A[i]. Kết quả bài toán là $\sum F[K][i]$.

 θ ể tính được F[k] từ F[k-1] trong O(NlogN), ta sử dụng cấu trúc θ IT như đã sử dụng trong bài θ NKINV.

Do đề bài không giới hạn giá trị của số nên ta cần nén số lại để các phần tử trong mảng A đều có giá trị trong khoảng 1 đến N.

Có thể xem về cách nén số ở đây.

Đoạn code ở dưới hoán đổi thứ tự lớn/bé của mảng đầu vào để thuận tiện cho việc xử lí.

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <set>
#include <algorithm>
using namespace std;
#define M 100000000
struct Fenwick {
   int n;
    vector<int> f;
    Fenwick(int n): n(n), f(n+1, 0) {}
   void up(int i, int x) {
        for (; i \le n; i + = i - i) (f[i] + = x) %= M;
    }
    int get(int i) {
        long long res = 0;
        for (; i \ge 1; i = i \& -i) res += f[i];
        return res % M;
```

```
void reset() {
        f.assign(n+1, 0);
    }
};
void compress(vector<int> &a) {
    set<int> s(a.begin(), a.end());
   vector<int> b(s.begin(), s.end());
    for (int &x: a) {
        x = b.end() - lower bound(b.begin(), b.end(), x);
    }
}
int main() {
    ios::sync with stdio(false); cin.tie(0);
    int n, k; cin >> n >> k;
   vector<int> a(n);
   for (int \&x: a) cin >> x;
    compress(a);
    vector<int> f(n, 1), g(n);
    Fenwick bit(n);
    while (--k) {
        g.assign(n, 0);
        bit.reset();
        for (int i=0; i<n; i++) {
            g[i] = bit.get(a[i]-1);
            bit.up(a[i], f[i]);
        }
```

```
swap(f, g);
}

long long res = 0;
for (int x: f) res += x;
cout << res % M;
return 0;
}</pre>
```