H - 之之的困惑

何柱

2015年6月10日

考虑以下的排列分类方法:

A p(n) = n

B
$$p(n-1) = n, p(n) < n-1$$

$$C p(n-1) = n, p(n) = n-1$$

D
$$p(n-1) \neq n, p(n) < n-1$$

E
$$p(n-1) \neq n, p(n) = n-1$$

令 dp[n][k][type] 表示 1 到 n 的排列 p,满足 |p(i)-i|=1 的个数为 k,且 p 的类型为 type 的个数。先逆向考虑每种类型的 1 到 n-1 的排列可以转移到哪些类型的 1 到 n 的排列,把新加的数 n 放在每个 n-1 的排列最后,再研究它和前面的每个数交换后的类型。

- A (a) $dp[n-1][k][A] \to dp[n][k][A]$: 不交换
 - (b) $dp[n-1][k-2][A] \to dp[n][k][C]$: 与 n-1 交换
 - (c) $dp[n-1][k+1][A]*(k+1) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1) 之前的所有 |p(i)-i|=1 的数交换
 - (d) $dp[n-1][k][A]*(n-k-2) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1) 之前的所有 $|p(i)-i| \neq 1$ 的数交换
- B (a) $dp[n-1][k][B] \to dp[n][k][A]$: 不交换
 - (b) $dp[n-1][k][B] \rightarrow dp[n][k][E]$: 与 n-1 交换
 - (c) $dp[n-1][k-1][B] \to dp[n][k][B]$: 与 p(n-1) < n-2 交換
 - (d) $dp[n-1][k+1][B]*k \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-2) = n-1 之前的所有 |p(i)-i| = 1 的数交换
 - (e) $dp[n-1][k][B]*(n-k-2) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-2) = n-1 之前的所有 $|p(i)-i| \neq 1$ 的数交换
- C (a) $dp[n-1][k][C] \rightarrow dp[n][k][A]$: 不交换
 - (b) $dp[n-1][k][C] \to dp[n][k][E]$: 与 n-1 交换
 - (c) $dp[n-1][k][C] \to dp[n][k][B]$: 与 p(n-1) = n-2 交換
 - (d) $dp[n-1][k+1][C]*(k-1) \rightarrow dp[n][k][D]$: 与在 p(n-2) = n-1 之前的所有 |p(i)-i|=1 的数交换

- (e) $dp[n-1][k][C]*(n-k-1) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-2) = n-1 之前的所有 $|p(i)-i| \neq 1$ 的数交换
- D (a) $dp[n-1][k][D] \to dp[n][k][A]$: 不交换
 - (b) $dp[n-1][k-1][D] \to dp[n][k][E]$: 与 n-1 交换
 - (c) $dp[n-1][k-1][D] \to dp[n][k][B]$: 与 p(n-1) < n-2 交換
 - (d) $dp[n-1][k+1][D]*(k+1) \rightarrow dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1) < n-2 之前的除了 n-1 外所有 |p(i)-i|=1 的数交换
 - (e) $dp[n-1][k][D]*(n-k-3) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1) < n-2 之前的除了 n-1 外所有 $|p(i)-i| \neq 1$ 的数交换
- E (a) $dp[n-1][k][E] \rightarrow dp[n][k][A]$: 不交换
 - (b) $dp[n-1][k-1][E] \to dp[n][k][E]$: 与 n-1 交换
 - (c) $dp[n-1][k][E] \to dp[n][k][B]$: 与 p(n-1) = n-2 交换
 - (d) $dp[n-1][k+1][E]*k \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1)=n-2 之前的除了 n-1 外所 有 |p(i)-i|=1 的数交换
 - (e) $dp[n-1][k][E]*(n-k-2) \to dp[n][k][D]$: 与在 p(n-1) = n-2 之前的除了 n-1 外所有 $|p(i)-i| \neq 1$ 的数交换

解出所有 dp[n][k][X] 得

$$dp[n][k][A] = dp[n-1][k][A] + dp[n-1][k][B] + dp[n-1][k][C] +$$

$$dp[n-1][k][D] + dp[n-1][k][E]$$
$$dp[n][k][B] = dp[n-1][k-1][B] + dp[n-1][k][C] +$$

$$dp[n-1][k-1][D] + dp[n-1][k][E]$$

$$dp[n][k][C] = dp[n-1][k-2][A]$$

$$dp[n][k][D] = dp[n-1][k+1][A] * (k+1) + dp[n-1][k][A] * (n-k-2) + dp[n][k][D] = dp[n-1][k+1][A] * (n-k-2) + dp[n-1][k][A] * (n-k-2) + dp[n-1][A] * (n-k-2) + dp$$

$$dp[n-1][k+1][B] * k + dp[n-1][k][B] * (n-k-2) +$$

$$dp[n-1][k+1][C]*(k-1) + dp[n-1][k][C]*(n-k-1) +$$

$$dp[n-1][k+1][D]*(k+1) + dp[n-1][k][D]*(n-k-3) +$$

$$dp[n-1][k+1][E]*k+dp[n-1][k][E]*(n-k-2)$$

$$dp[n][k][E] = dp[n-1][k][B] + dp[n-1][k][C] +$$

$$dp[n-1][k-1][D] + dp[n-1][k-1][E]$$

边界条件为: 当 n < 0 或 k < 0 或 n < k 时,dp[n][k][X]=0; dp[1][0][A]=1。

问题给出 n 和 k,相当于求 dp[n][k][A] + dp[n][k][B] + dp[n][k][C] + dp[n][k][D] + dp[n][k][E],也相当于求 dp[n+1][k][A],用记忆化搜索求出即可。