某个元素的索引是 i，经过 dT 次的轮调后，索引变为：

$$index = (i - dT + n) \bmod n.$$

由于，当值为 x 时，$[x, n-1]$ 范围内的值可以得分 $(a[i] = num)$，num 想得分，可进行的轮调次数 dT 为：

$$index \in [num, n-1]$$

即，$(i - dT + n) \overset{\bmod n}{\in} [num, n-1]$，解方程如下：

$$num \le (i - dT + n) \bmod n \le n-1$$

$$num \le \begin{cases} i - dT & i \ge dT \\ n+i-dT & i < dT \end{cases} \le n-1.$$

$$\begin{cases} num \le i - dT \le n-1 & n > i \ge dT \ge 0 \\ num \le n+i-dT \le n-1 & 0 \le i < dT < n. \end{cases}$$

$$\begin{cases} 1+i-n \le dT \le i-num. & n > i \ge dT \ge 0 \quad ① \\ i+1 \le dT \le n+i-num. & 0 \le i < dT < n. \quad ② \end{cases}$$

可以看到，①，② 式实际上是等价的。

$$① \rightarrow \quad 1+i \le dT+n \le n+i-num \quad 0 \le i \le dT+n < n.$$

对 ①，② 两边同时 $\bmod n$，则有

$$(1+i) \bmod n \le dT \le (n+i-num) \bmod n. \quad (dT < n.\ dT \bmod n \equiv dT).$$

边界为：

$$\underbrace{(1+i) \bmod n}_{start} \le dT < \underbrace{(n+i-num+1)}_{end} \bmod n.$$