A. The Enchanted Forest

ad

```
在一个森林中采蘑菇。
可以选择在任意一点处为起点出发。每一分钟之后,这里的蘑菇生一个。
即
进入某一分钟时间段时,有如下过程,
在原先的点中选择相邻的点。
采完到达点的蘑菇。(当前点的蘑菇数为0)
当前点的蘑菇数加1.
```

生长思考。

- 分类讨论,尝试找出最优策略。
 - \circ 如果k <= n
 - 直接走长度为k的最大段。
 - **感受其最优性。**a:原来的蘑菇。b:后面长出的蘑菇。
 - 显然对于b上最优策略是,一直向前走。a上的最优策略是选择区间和最大的那一段。显然上面的方案都满足最优。所以整体上的方案应该是最优的。
 - o 如果k>n
 - 最优策略是,等待韭菜长起来。一波最后的时间段内,一次性的收割完。
 - 感受其最优性
 - **无论如何**走完了*a*都是最大的。
 - 对于b的角度而言,探究遗留多少的问题。刚走过的连续段中,都是为1.找一个一一匹配都是更大的。所以最小的遗留情况是,连续走完一整段。

```
//分成两部分来答。
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;
typedef long long 11;
const int maxn = 2e5 + 10;
int a[maxn];
11 sum[maxn];
void solve()
    11 n, k;
    cin >> n >> k;
    for (int i = 1; i <= n; i++)
    {
        cin \gg a[i];
        sum[i] = sum[i - 1] + a[i];
    }
    11 ans = 0;
    if (k \ll n)
    {
        for (int i = k; i \le n; i++)
```

```
ans = max(ans, sum[i] - sum[i - k]);
       ans += (k - 1) * k / 2;
   }
   else //策略是明显的,剩下的是分析策略的计算问题。
       ans = sum[n] + (k - 1 + k - n) * n / 2;
   cout << ans << '\n';</pre>
}
int main()
{
   ios::sync_with_stdio(false);
   cin.tie(nullptr), cout.tie(nullptr);
   int t;
   cin >> t;
   while (t--)
      solve();
}
```

生长思考

- 对于过程相关的一个统计问题。一般和等差数列,等比数列相关。
- 明确过程,模拟并且计算一个过程。然后就可以更好的感知到了。