3675: [Apio2014]序列分割

Time Limit: 40 Sec Memory Limit: 128 MB

Submit: 595 Solved: 222 [Submit][Status][Discuss]

Description

小H最近迷上了一个分割序列的游戏。在这个游戏里,小H需要将一个长度为N的非负整数序列分割成k+I个非空的子序列。为了得到k+I个子序列,小H将重复进行七次以下的步骤:

- 1. 小H首先选择一个长度超过1的序列(一开始小H只有一个长度为n的序列一一也就是一开始得到的整个序列);
- 2. 选择一个位置,并通过这个位置将这个序列分割成连续的两个非空的新序列。 每次进行上述步骤之后,小H将会得到一定的分数。这个分数为两个新序列中元素和的 乘积。小H希望选择一种最佳的分割方案,使得k轮(次)之后,小H的总得分最大。

Input

输入文件的第一行包含两个整数n和尼(k+1≤n)。

第二行包含n个非负整数a1, n2...., an(0≤ai≤10^4),表示一开始小H得到的序列。

Output

一行包含一个整数,为小H可以得到的最大得分。

Sample Input

7 3

4 1 3 4 0 2 3

Sample Output

108

HINT

【样例说明】

在样例中,小H可以通过如下3轮操作得到108分:

- 1. 开始小H有一个序列(4, 1, 3, 4, 0, 2, 3)。小H选择在第1个数之后的位置将序列分成两部分,并得到4×(1+3+4+0+2+3)=52分。
- 2. 这一轮开始时小H有两个序列: (4), (1, 3, 4, 0, 2, 3)。小H选择在第3个数 字之后的位置将第二个序列分成两部分,并得到(1+3)×(4+0+2+3)=36分。
- 3. 这一轮开始时小H有三个序列: (4), (1, 3), (4, 0, 2, 3)。小H选择在第5个数字之后的位置将第三个序列分成两部分,并得到(4+0)×(2+3)= 20分。

经过上述三轮操作,小H将会得到四个子序列: (4),(1,3),(4,0),(2,3)并总共得到52+36+20=108分。

【数据规模与评分】

数据满足2≤n≤100000,1≤k≤min(n -1, 200)。

Solution

看上去像斜率优化就写了。

记[i][s]表示做到第i个数,前面割了s刀的最大获利。sum[i]表示 $\Sigma a[1..i]$ 。显然f[i][s] = max(f[j][s-1] + sum[j]*(sum[i] - sum[j]))(j < i)

设k < j, 并且j比k优, 有:

f[j][s-1]+sum[j]*(sum[i]-sum[j]) >= f[k][s-1]+sum[k]*(sum[i]-sum[k])

化简得
$$\frac{sum^2[k] - f[k][s-1] - (sum^2[j] - f[j][s-1])}{sum[k] - sum[j]} >= sum[i]$$

记 $y[i][s] = sum^2[i] - f[i][s]$,则i号位置对应点(sum[i], y[i][s])由于斜率越大越好,因此在队列中的斜率单调递增。用单调队列维护即可。 OJ丧病卡内存所以要把f和y滚动掉。

upd-20150328

这题等价于将序列分割成k+1段,使得每段的平方和最小。

设ffi]表示做到第i个数,前面割了?刀的最小代价,

则有f[i]=min(f[j]+(sum[i]-sum[j])^2) (j<i)

显然如果不加任何东西直接这样算的话,**f**[n]=a1^2+a2^2+a3^2+..+an^2,因为二次函数是下凹函数。

怎么办呢? 机智的AKF同学参考了CLJ当年出过的tree的方法,把f[i]改成这样:

 $f[i]=min(f[j]+(sum[i]-sum[j])^2)+C$

显然当C=+∞时,答案必定是只分一段,当C=0时,显然答案是每个数割一刀,分成n段。

并且当C取遍[0,+∞)时,刀函数是连续的。因此可以二分。剩下的还是斜率优化花O(n)时间判定。

所以其实这题k可以与n同阶