*Hướng dẫn:*

* Vì bài toán cần tính tổng một đoạn con gồm các phần tử liên tiếp nên ta sử dụng kỹ thuật mảng cộng dồn.
* Gọi s[i] = a[1] + a[2] + ... + a[i], s[0] = 0
* Xét đoạn con từ vị trí lo+1 đến vị trí hi sao cho hi - lo >= k. Tổng các phần tử trong đoạn con là s[hi] - s[lo-1].
* Để s[hi] - s[lo-1] đạt lớn nhất thì s[lo-1] = min{s[0], s[1], ..., s[hi-k]}

phần tử

* Như vậy ta cần tính trước các giá trị smin[i] = min{s[0], s[1], ..., s[i]}.
* Ta có thuật toán tìm tổng lớn nhất

for (hi = k; hi <= n; ++hi)

kq = max(kq, s[hi] – smin[hi-k]);