

Ta sử dụng heap để lưu trữ k phần tử nhỏ nhất và heap ưu tiên các phần tử càng lớn càng gần nút (heap[1] chính là giá trị lớn nhất trong heap).

Sắp xếp hai mảng theo chiều tăng dần và duyệt từng cặp phần tử theo thứ tự từ 1 đến m, 1 đến n. Nếu heap chưa đủ k phần tử hoặc tổng hai phần tử này nhỏ hơn heap[1] thì ta sẽ cập nhật lại heap (trường hợp heap có k phần tử và tổng 2 phần tử nhỏ hơn heap[1] thì ta phải lấy heap[1] ra khỏi heap rồi mới cập nhật), ngược lại break vòng lặp để giảm thiểu thời gian chạy.

Kết quả bài toán chính là các phần tử trong heap. Ta có thể lấy ra theo thứ tự tăng dần bằng đệ quy.

Độ phức tạp thuật toán: $\max(M \log M, \sqrt{M} * M * \log(k))$ (M là GTLN của m,n). Tuy nhiên chương trình sẽ chạy rất nhanh do dùng lệnh break.

Tham khảo lời giải các bài khác hoặc thảo luận ngay tại đây: <https://icnhoukdsiih.blogspot.com/>