

Ex1: với bài 1 yêu cầu tìm phần tử k đầu tiên xuất hiện trong mảng nên sử dụng 1 vòng lặp for hay linearSearch để chạy hết tất cả phần tử

Ex2: bài 2 gần như tương tự bài 1 nhưng có thêm 1 lính canh/ 1 con số giả . để đi qua các con số thật nhanh mà không cần phải check điều kiện của vòng lặp for

EX3: với bài 3 thì

Cho ví dụ 1 dãy số TH1: 456 7 123 TH2: 1234567

Sau khi lấy mid : 456 7 123 123 4 567

Vì dãy số được sắp xếp sẵn nên nếu mid > right thì t có thể thu hẹp nó bằng cách bỏ bên trái. Th2 thì ngược lại.

EX4: Tìm maxcap (trọng lượng tối đa) và mincap (trọng lượng tối thiểu), gán cho left và right.  
Dùng mid = (left + right) / 2.

Hàm Can:

- Khởi tạo requiredDays = 1, currentWeight = 0.
- Duyệt qua các vật: nếu cộng thêm không vượt mid, tiếp tục. Nếu vượt, tăng requiredDays và reset currentWeight.
- Nếu requiredDays vượt số ngày cho phép, tăng left = mid + 1.
- Nếu requiredDays hợp lệ, giảm right = mid-1.

Lặp đến khi left == right.

EX5: bài toán yêu cầu tìm 1 mảng con có tổng >= giá trị K. cho min=n+1 để so sánh thuật toán có xảy ra không. Nếu đạt yêu cầu tính độ dài: phải-phải+1 và nếu bé hơn min thì thay thế min. sau đó trừ bớt giá trị bên trái và tăng giá trị bên trái để tiếp tục dịch chuyển cái mảng con.

EX6: bằng cách sử dụng 2 con trỏ đi lần lượt qua các giá trị nếu < thì trái+ và ngược lại

EX7: Vì đề cho trình tự nào cũng được nên đầu tiên sắp xếp lại các giá trị trong mảng bằng SelectionSort rồi chọn 1 giá trị i=0 làm điểm xuất phát và dùng 2 pointer như bài 6 để tính.