Bài 1:

**for(i=0; i<n; i++) {1}  
 for(j=0; j<m; j++) {2}  
 if(a[i][j]==x) return 1; {3}  
return -1; {4}**

Lần 0 số phép gán là: 1  
Lần 1 số phép gán là: 1+1+(1+m)  
Lần 2 số phép gán là: 1+2+(2+2m))  
Lần 3 số phép gán là: 1+3+(3+3m))  
Lần k số phép gán là: 1+k+(k+k\*m)  
Lần n số phép gán là: 1+n+(n+n\*m)=1+2\*n+n\*m  
->T(n)=1+2\*n+n\*mO(n\*m)  
=> T(n)O(n\*m)

Lần 0 số phép so sánh là: 1  
Lần 1 số phép so sánh là: 1+1+(1+2\*m)  
Lần 2 số phép so sánh là: 1+2+(2+4\*m)  
Lần 3 số phép so sánh là: 1+3+(3+6\*m)  
Lần k số phép so sánh là: 1+k+(k+2\*k\*m)  
Lần n số phép so sánh là: 1+n+(n+2\*n\*m)  
->T(n)= 1+n+(n+2\*n\*m)O(n\*m)  
=> T(n)O(n\*m)

Với i=0 thì j chạy từ 0 đến m-1 = m lần chạy  
Với i=1 thì j chạy từ 0 đến m-1 = m lần chạy  
Với i=3 thì j chạy từ 0 đến m-1 = m lần chạy  
Với i=n-2 thì j chạy từ 0 đến m-1 = m lần chạy  
Với i=n-1 thì j chạy từ 0 đến m-1 = m lần chạy

-> T(n)=n\*mO(n\*m)  
 =>T(n)O(n\*m)