**Câu 2:**

* **Phép gán:**

Số phép gán cho vòng lặp A=for(j=0;j<i;j++)

Với i=0 thì có 1 phép gán.

Với i=1 thì có 3 phép gán.

Với i=2 thì có 5 phép gán.

…

Với i=k thì có 2k+1 phép gán.

Số phép gán cho vòng lặp for (i = 0;i < n; i++)

Với n=0 thì có 1 phép gán và 0\*A

Với n=1 thì có 1 phép gán và 1\*A

Với n=2 thì có 1 phép gán và 2\*A

…

Với n=k thì có k+1 phép gán và k\*A

=>>(k+1) + k(2k+1).

=>>2k2+2k+1

* **Phép so sánh:**

Số phép so sánh cho vòng lặp m:

Với i=0 thì thực hiện 1 phép so sánh.

Với i=1 thì thực hiện 2 phép so sánh.

Với i=2 thì thực hiện 3 phép so sánh.

…

Với i=k thì thực hiện (k+1) phép so sánh.

Số phép so sánh cho vòng lặp n:

Với n=0 thì thực hiện 1 phép so sánh và 0 vòng lặp for(i)

Với n=1 thì thực hiện 2 phép so sánh và 1 vòng lặp for(i)

Với n=2 thì thực hiện 3 phép so sánh và 2 vòng lặp for(i)

…

Với n=k thì thực hiện k+1 phép so sánh và k vòng lặp for(i)

=>>(k+1) + k\*(k+1).

=>>k2+2k+1

=>> Độ phức tạp của giải thuật trên là O(n2)