**Câu 2:**

* **Phép gán:**

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

Với i = 0 có 1 phép gán.

Với i = 1 có 3 phép gán.

Với i = 2 có 5 phép gán.

…

Với i = k thì có 2k + 1 phép gán.

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

Với n = 0 có 1 phép gán và 0 \* A

Với n = 1 có 1 phép gán và 1 \* A

Với n = 2 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:**

Tính phép so sánh cho vòng lặp m:

Với i = 0 có 1 phép so sánh.

Với i = 1 có 2 phép so sánh.

Với i = 2 có 3 phép so sánh.

…

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

Tính phép so sánh cho vòng lặp n:

Với n=0 có 1 phép so sánh và 0 vòng lặp for(i)

Với n=1 có 2 phép so sánh và 1 vòng lặp for(i)

Với n=2 có 3 phép so sánh và 2 vòng lặp for(i)

…

Với n = k có 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)