**Bài 1/21**

**So sánh**: for m

Với m=0 thì có 1 phép ss

m=k thì có k+1 phép ss

Đếm for n (tại n=i=0)

Với n=0 thì có 0 ss for m

n=1 thì có 1 ss for m

n=k thì có k ss for m

Nếu n=m

T= (m+1).(n)= n2+n ~0(n2)

**Gán:** for m

Với m=0 có 1 phép gán

m=k có k+1 phép gán

for n

Với n=0 thì 0 phép gán

n=1 thì 1 phép gán

n=k thì k phép gán

* Độ phức tạp của thuật toán: O( n2 ) .

**Bài 2/21**

**So sánh**: for i

Với i=0 thì có 1 phép ss

i=k thì có k+1 phép ss

for n

Với n=0 thì có 0 phép ss

n=k thì có k phép ss

* T= (i+1).n= n2+n ~n2 => 0(n2)

**Gán:** for i

Với i=0 thì có 2 phép gán

i=k thì có 1+(2k+1) phép gán

for n

Với n=0 thì có 0 phép gán

n=k thì có k phép gán

* T= (n).[1+(2i+1)]

= 2n2+2n~ n2 ~ 0(n2)

* Độ phức tạp của thuật toán: O( n2 ) .

**Câu 3:**

**So sánh**: for n

Với n=0 thì có 1 phép ss

n=k thì có k+1 phép ss

* T= n ~ 0(n)

**Gán:** for n

Với n=0 thì có 2 phép gán

n=k thì có 1+(2k+1) phép gán

for n

Với n=0 thì có 2 phép gán

n=k thì có 1+(2k+1) phép gán

* T= (n).[1+(2n+1)]

= 2n2+2n~ n2 => 0(n2)

* Độ phức tạp của thuật toán: O( n2 ) .

**Câu 4:**

O( n).

**Câu 5:**

O( n).