```
# EX1:
//3
  sum = 0;
  for (i = 0; i < n; i++)
     for (j = i + 1; j \le n; j++)
       for (k = 1; k < 10; k++)
          sum = sum + i * j * k;
T1 = O(1)
T2 = O(n)
T3 = O(n)
T4 = O(1)
T5 = O(1)
T45 = T4 * T5 = O(1) * O(1) = O(1)
T345 = T3 * T45 = O(n) * O(1) = O(n)
T2345 = T2 * T345 = O(n) * O(n) = O(n^2)
T12345 = T1 * T2345 = O(n) + O(1) = O(n^2)
//5
  sum = 0;
  thisSum = 0;
  for (i = 0; i < n; i++) {
     thisSum += b[i];
     if (thisSum > sum)
       sum = thisSum;
     else
       thisSum = sum;
  }
```

```
T1 = O(1)
T2 = O(1)
T3 = O(n)
T4 = O(1)
T5 = O(1)
T6 = O(1)
T8 = O(1)
T568 = T5 + min(T6, T8) = O(1) + min(O(1), O(1)) = O(1) + O(1) = O(1)
T4568 = T4 + T568 = O(1) + O(1) = O(1)
T34568 = T3 * T4568 = O(n) * O(1) = O(n)
T1234568 = T1 + T2 + T34568 = O(1) + O(1) + O(n) = O(n)
EX2:
//3
  sum = 0; // 1g
  i = 1;
                    // 1g
      while(i<=n) { //n + 1 ss
             j = n-i;
                          //n gán
             while(j<=i) {
                    sum = sum + j;
                    j=j+1;
             }
             i=i+1;
                          /n gán
      }
Vòng lặp j bao gồm n lần so sánh sai (j > i) và khối lệnh bên trong được thực thi khi i
```

 $=\left[\frac{n}{2}\right]$ và được tính theo công thức $\sum_{i=\left[\frac{n}{2}\right]}^{n}(2i-n+1)$

$$G\acute{a}n(n)=2+2n+2\sum_{i=\lfloor\frac{n}{2}\rfloor}^{n}(2i-n+1)$$

$$So\ s\acute{a}nh(n)=n+1+n+\sum_{i=\lfloor\frac{n}{2}\rfloor}^{n}(2i-n+1)$$

$$T(n)=G\acute{a}n(n)+So\ s\acute{a}nh(n)=4n+3+3*\sum_{i=\lfloor\frac{n}{2}\rfloor}^{n}(2i-n+1)$$
///4
$$S=0;\qquad //1g$$

$$i=1;\qquad //1g$$
while (i<=n) { //n+1 ss}
$$j=1;\qquad //n g\acute{a}n$$
while (j<=i^i) { \(s=s+1; j=j+1; \) \\ i=j+1; \\ }
$$i=i+1; //n g\acute{a}n$$

$$So\ s\acute{a}nh(n)=n+1+\sum_{i=1}^{n}(i^2+1)=n+1+n+\frac{n*(n+1)*(2n+1)}{6}$$

$$G\acute{a}n(n)=2+2n+2*\sum_{i=1}^{n}(i^2)=2+2n+2*\frac{n*(n+1)*(2n+1)}{6}$$

$$T(n)=So\ s\acute{a}nh(n)+G\acute{a}n(n)=4n+3+3*\sum_{i=1}^{n}(i^2)=4n+3+3*\frac{n*(n+1)*(2n+1)}{6}$$
///5
$$sum=0;\qquad //1g$$

$$i=1;\qquad //1g$$
while (i<=n) { //n+1 ss}
$$j=n-i^n; \qquad //n g$$

```
while (j<=i*i) {
            sum = sum + i*j;
            j=j+1;
        }
        i=i+1;  //ng
}</pre>
```

Vòng lặp j bao gồm n lần so sánh sai (j > i) và khối lệnh bên trong được thực thi khi i = $\sqrt{\left\lceil\frac{n}{2}\right\rceil}$ và được tính theo công thức $\sum_{i=\sqrt{\left\lceil\frac{n}{2}\right\rceil}}^{n} (2i^2-n+1)$

$$G\acute{a}n(n) = 2 + 2n + 2\sum_{i=\sqrt{\left[\frac{n}{2}\right]}}^{n}(2i^{2} - n + 1)$$

So
$$sanh(n) = n + 1 + n + \sum_{i=\sqrt{\left[\frac{n}{2}\right]}}^{n} (2i^2 - n + 1)$$

$$T(n) = G\acute{a}n(n) + So \, s\acute{a}nh(n) = 4n + 3 + 3 * \sum_{i=\sqrt{\left|\frac{n}{2}\right|}}^{n} (2i^{2} - n + 1)$$