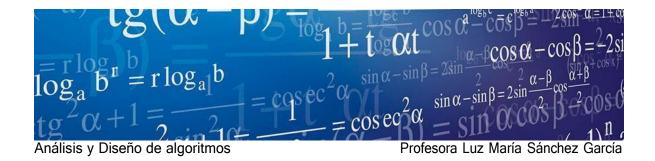


## EJERCICIOS DE ORDEN DE COMPLEJIDAD TEMPORAL Y ESPACIAL

Escribe la función de complejidad temporal T(n) y complejidad espacial E(n) para cada uno de los siguientes algoritmos, así como su orden de complejidad (Notación 0).

1. Encuentre el orden *0* de complejidad temporal y espacial del algoritmo de ordenamiento por Burbuja Simple.

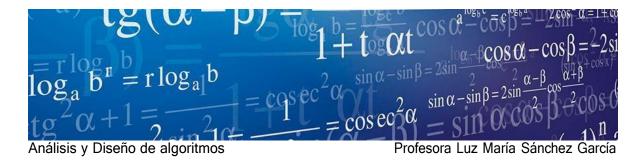
```
Procedimiento BurbujaSimple(A,n)
  para i=1 hasta (i<n) hacer
    para j=0 hasta (j<n-1) hacer
    si (A[j]>A[j+1]) hacer
    temp = A[j]
    A[j] = A[j+1] Temporal:
    A[j+1] = temp
    Gin si
    Fin si
    Fin para
  fin para
  fin Procedimiento
```



2. Encuentre el orden *0* de complejidad temporal y espacial del algoritmo de ordenamiento por Inserción.

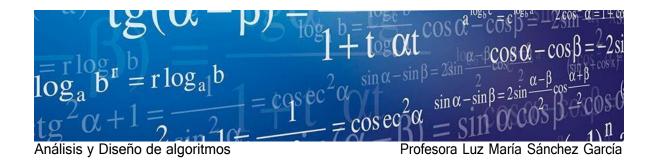
```
Procedimiento Insercion(A,n)
{
    para i=1 hasta i<n hacer
        temp=A[i]
        j=i-1

    mientras((A[j]>temp)&&(j>=0)) hacer
        A[j+1]=A[j]
        j--
    fin mientras
        A[j+1]=temp
        Espacial
    fin parfin Procedimiento
        E(n) = n+4
```



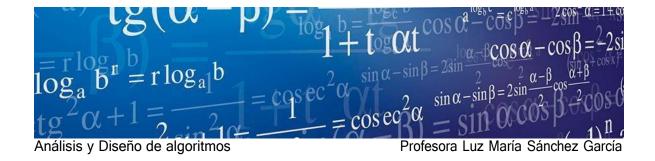
3. Encuentre el orden *0* de complejidad temporal y espacial del algoritmo de ordenamiento por Selección.

```
Procedimiento Seleccion(A,n)
    para k=0 hasta k<n-1 hacer</pre>
         p=k;
         para i=k+1 hasta i>n-1 hacer
              si A[i]<A[p] hacer</pre>
                  p = i
                                    Temporal:
              fin si
              si p!=k hacer
                  temp = A[p]
                                        E(n) = n + 5
                  A[p] = A[k]
                        = temp
                  A[k]
              fin si
         fin para
    fin para
fin Procedimiento
```



4. Encuentre el orden *0* de complejidad temporal y espacial del algoritmo de ordenamiento Shell.

```
Procedimiento Shell (A,n)
   k = n / 2;
   mientras k >= 1 hacer
                                       O(n) = (n \log 2 n)
     para i=k hasta i>=n hacer
                                        E(n) = n + 5
       v = A[i]
       j = i - k;
       mientras j >= 0 && A[j] > v hacer
         A[j + k] = A[j];
         j -= k;
       fin mientras
       A[j + k] = v;
     fin para
    k/=2;
    fin mientras
fin Procedimiento
```



5. El máximo común divisor de dos enteros positivos n y m; denotado por MCD(n,m); es el único entero positivo k tal que k divide a m y n y todos los demás enteros que dividen a m y n son menores que k. Encuentre el orden 0 de complejidad temporal y espacial del algoritmo.

```
func MaximoComunDivisor(m, n)
{
    a=max(n,m);
    b=min(n,m);
    residuo=1;
    mientras (residuo > 0)
    {
        residuo=a mod b;
        a=b;
        b=residuo;
    }
    MaximoComunDivisor=a;
    return MaximoComunDivisor;
}
```