

Nombre: jose david gutierrez uribe.
Técnicas y prácticas de programación.
Grupo A.

Análisis de algoritmos.

```
int pot(int a, int n) {  
    int total=1;  
    int z;  
    for (int i = 1; i < n; i++) {  
        z = i;  
        total *=a;  
    }  
    cout << z + 1 << endl;  
    return total;  
}
```

n
n-1(1)

la complejidad del algoritmo es:

$O(n)$

$\theta(n)$

$\Omega(1)$

```
int busquedaSec(int arreglo[], int n, int k) {  
    int x = 0;  
    while (x < n) {  
        if (arreglo[x] == k) {  
            cout << "resul"<< x << endl;  
            return x;  
        }  
        x++;  
    }  
    return -1;  
}
```

n+1

la complejidad del algoritmo es:

$O(n)$

$\theta(n/2)$ porque si el dato está en la mitad del arreglo solo se ejecutaría $n/2$.

$\Omega(1)$ sería una constante ya que entraría a la primera vez en el return.

```
void burbuja(int arreglo[],int sizer) {  
  
    for (int i = 0; i < (sizer-2); i++) {  
  
        for (int j = 0; j < (sizer - 2 - i); j++) {  
  
            if (arreglo[j + 1] < arreglo[j]) {
```

ejecuciones
(n-1)
 $((n-2)(n-1)) / 2$

```

        swap(arreglo, i, j);
    }
}
}

```

la complejidad del algoritmo es:

la complejidad es la misma en todos los casos ya que si o si se van a ejecutar n veces los for, sin importar que el arreglo está organizado.

$O(n^2)$

$\theta(n^2)$

$\Omega(n^2)$

void ordenSeleccion(int arreglo[], int sizer) {	ejecuciones
int min; 5-1=4	1
0 1 2 3 4	
for (int i = 0; i < (sizer - 1); i++) {	n
min = i;	(n-1)(1)
for (int j = i + 1; j < sizer ; j++) {	((n-1)(n)) / 2
if (arreglo[j] < arreglo[min]) {	
min = j;	
}	
swap(arreglo, i, min);	
}	
}	

la complejidad del algoritmo es:

selec sort y bubble sort son algoritmos muy parecidos y con orden por selección sucede lo mismo que en bubble se ejecutan si o si los for n vece.

$O(n^2)$

$\theta(n^2)$

$\Omega(n^2)$

int emparejamientoCadenas(string T[], string P[], int n, int m) {	ejecuciones
for (int i = 0; i < (n - m); i++) {	(n+1-m)
int j = 0;	
while (j < m && P[j] == T[i + j]) {	(n-m)(m+1)
j = j + 1;	
}	

```
        if (j == m) {  
            return i;  
        }  
    }  
  
    return -1;  
  
}
```

la complejidad del algoritmo es:

$O(n^2)$

$\theta(n^2)$

$\Omega(n^2)$

En todos los caso se tiene que ejecutar los for ya que el algoritmo recorre los arreglos y compara si las letras si coinciden entonces esto lo obliga a que entre en los loops n veces.