Grado en Ingeniería Información

Estructura de Datos y Algoritmos

Sesión 5

Curso 2023-2024

Marta N. Gómez



Análisis del Coste Temporal

- Suma de una Serie Aritmética.
- Algoritmos de Búsqueda.





Análisis del Coste Temporal

- Suma de una Serie Aritmética.
- Algoritmos de Búsqueda.





Determinar el **número de pasos** y el **coste temporal** de la **suma** de **n** términos de la **serie aritmética** de razón d definida por: $a_{i+1} = a_i + d$

Siendo a_1 y d dos valores numéricos dados.



```
double sumaSerieAritmetica (double a1, double d, int n)
    double suma, an;
    an = a1;
    suma = a1;
    for (int i{2}; i <= n; i++)
        an += d;
        suma += an;
    return suma;
```



```
double sumaSerieAritmetica (double a1, double d, int n)
    double suma, an;
                                      ← 1 paso
    an = a1;
    suma = a1;
                                      ← 1 paso
    for (int i\{2\}; i \le n; i++) \leftarrow 2(n-1) + 2 pasos
        an += d:
                                      ← 1 paso (n-1) veces
                                      ← 1 paso (n-1) veces
        suma += an;
    return suma;
                                      ← 1 paso
```

El coste (nº de pasos) es
$$T(n) = 3 + 2n + 2(n-1) = 4n + 1$$
.



```
double sumaSerieAritmetica (double a1, double d, int n)
      double suma, an;
                                                       \leftarrow \Theta(1)
      an = a1;
                                                       \leftarrow \Theta(1)
      suma = a1;
     for (int i{2}; i <= n; i++) \leftarrow \Theta(1) (n-1) veces 
{ an += d; suma += an; } \Theta(n) \Theta(n) \Theta(n) \Theta(n)
      return suma;
                                                       \leftarrow \Theta(1)
```

Luego: T(n) es $\Theta(n)$ por ser O(n) y $\Omega(n)$, al mismo tiempo. No hay mejor caso ni peor caso.



Análisis del Coste Temporal

- Suma de una Serie Aritmética.
- Algoritmos de Búsqueda:
 - Búsqueda de un elemento de un Vector sin Ordenar.
 - Búsqueda de un elemento de un Vector Ordenado.







Determinar el **número de pasos** y el **coste temporal** de la **búsqueda** de un determinado carácter, **c**, en un array de caracteres (*string*), *cadena*, de tamaño *n*.



```
int buscarCaracterSinOrdenar (const string & f, char 1)
{
   for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
   {
      if (l == f.at(i)) return i;
   }
   return -1;
}</pre>
```



```
int buscarCaracterSinOrdenar (const string & f, char 1)
{
   for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
   {
      if (l == f.at(i)) return i;
   }
   return -1;
}</pre>
```

El coste depende de la instancia del problema, luego hay que analizar el mejor y peor caso.



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

```
int buscarCaracterSinOrdenar (const string & f, char 1)
{
   for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
   {
      if (l == f.at(i)) return i;
   }
   return -1;
}</pre>
```



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

El coste (nº de pasos) es T(n) = 4



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

Luego: T(n) es $\Omega(1)$



Análisis en el peor caso: no está en el string.

```
int buscarCaracterSinOrdenar (const string & f, char 1)
{
   for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
   {
      if (l == f.at(i)) return i;
   }
   return -1;
}</pre>
```



Análisis en el peor caso: no está en el string.

El coste (nº de pasos) es T(n) = 3n + 3



Análisis en el peor caso: no está en el string.

```
int buscarCaracterSinOrdenar (const string & f, char 1)
{
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
    {
        if (l == f.at(i)) return i;      } O(1)
    }
    return -1;
}</pre>

O(n)
```

Luego: T(n) es O(n)



Análisis del Coste Temporal

- Suma de una Serie Aritmética.
- Algoritmos de Búsqueda:
 - Búsqueda de un elemento de un Vector sin Ordenar.
 - Búsqueda de un elemento de un Vector Ordenado.





Determinar el **número de pasos** y el **coste temporal** de la **búsqueda** de un determinado carácter, **c**, considerando un array de caracteres **ordenado** (orden alfabético), **cadena**, de tamaño **n**.



```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
        if (1 == f.at(i)) {
            return i;
        else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```

El coste depende de la instancia del problema, luego hay que analizar el mejor y peor caso.



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
        if (1 == f.at(i)) {
            return i;
       else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i\{0\}; i < f.size(); i++) \leftarrow 2 pasos
        if (1 == f.at(i)) {
                                                   ← 2 pasos
            return i;
        else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```



Análisis en el mejor caso: está en la primera posición.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)</pre>
        if (1 == f.at(i)) {
            return i;
       else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```

Luego: T(n) es $\Omega(1)$



Análisis en el peor caso: no está en el string o es mayor que el mayor de los elementos.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
   for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
        if (l == f.at(i)) {
            return i;
       else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```



Análisis en el peor caso: no está en el string

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i\{0\}; i < f.size(); i++) \leftarrow 2n+2 pasos
        if (l == f.at(i)) {
                                        ← 1 paso (n veces)
            return i;
        else if (1 < f.at(i)) {
                                        ← 1 paso (n veces)
            return -1;
    return -1;
                                        ← 1 paso
```



Análisis en el peor caso: no está en el string

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)</pre>
        if (l == f.at(i)) {
            return i;
        else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```

Luego: T(n) es O(n)



Análisis en el peor caso: es mayor que el mayor de los elementos.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i\{0\}; i < f.size(); i++) \leftarrow 2n + 2 pasos
        if (l == f.at(i)) {
                                          ← 1 paso (n veces)
             return i;
        else if (1 < f.at(i)) { \leftarrow 1 paso (n veces)
             return -1;
                                          ← 1 paso
    return -1;
```



Análisis en el peor caso: es mayor que el mayor de los elementos.

```
int buscarCaracterOrdenado (const string & f, char 1)
    for (unsigned int i{0}; i < f.size(); i++)
        if (l == f.at(i)) {
                                            \leftarrow O(1)
            return i;
                                                           O(n)
        else if (1 < f.at(i)) {
            return -1;
    return -1;
```

Luego: T(n) es O(n)

