Análisis y Diseño de Algoritmos Divide y Vencerás

Francisco Javier Mercader Martínez Pedro Alarcón Fuentes

En esta memoria se explicará el código utilizado para resolver el problema de encontrar, en una cadena dada, la subcadena de longitud ${\bf m}$ que contiene la mayor cantidad de apariciones consecutivas de un carácter específico ${\bf C}$. Las dos funciones son:

```
    resolver_directo(A, m, C)
    divide_y_venceras(A, m, C, l, r)
```

1. Función resolver_directo(A, m, C)

```
def resolver_directo(A, m, C):
    Encuentra la subcadena óptima utilizando un método directo
    :param A: Cadena original (str)
    :param m: Longitud de la cadena (int)
    :param C: Carácter a buscar (str)
    :return: tuple: Índice de inicio de la subcadena óptima y el número máximo de
   apariciones consecutivas.
   n = len(A)
   max consecutivos = 0
    inicio_optimo = -1
    # Recorrer todas las subcadenas de longitud m
    for i in range(n - m + 1):
        subcadena = A[i:i + m]
        # Contar el número máximo de apariciones consecutivas de C en la
         → subcadena
        contador actual = 0
        max actual = 0
        for char in subcadena:
            if char == C:
                contador actual += 1
                if contador actual > max actual:
                    max_actual = contador_actual
```

Descripción general

Esta función implementa un algoritmo directo que examina todas las posibles de longitud \mathbf{m} en la cadena \mathbf{A} y determina cuál de ellas contiene el mayor número de apariciones consecutivas del carácter \mathbf{C} . Es un enfoque de fuerza bruta que garantiza encontrar la solución óptima al evaluar exhaustivamente todas las opciones posibles.

Parámetros de entrada

- A: Cadena original donde se buscarán las subcadenas.
- m: Longitud de las subcadenas a considerar.
- C: Carácter cuyo número de apariciones consecutivas se desea maximizar.

Proceso del algoritmo

1. Preparación:

- Calculamos **n**, que es la longitud de la cadena **A**.
- Inicializamos max_consecutivos en 0 para almacenar el máximo de C consecutivos encontrados hasta ahora.
- Inicializamos **inicio_optimo** en −1 para guardar el índice de inicio de la mejor subcadena encontrada.

2. Recorrido de subcadenas:

- Se utiliza un bucle for que va desde $\mathbf{i}=0$ hasta $\mathbf{i}=\mathbf{n}-\mathbf{m}$, de modo que se puedan extraer todas las subcadenas de longitud \mathbf{m} sin exceder los límites de la cadena.
- En cada iteración, se extrae la subcadena subcadena = A[i:i + m].

3. Cálculo de apariciones consecutivas:

- Para cada subcadena, se inicializan contador_actual y max_actual a 0.
- Recorremos cada carácter de la subcadena:
 - Si el carácter es igual a C, se incrementa contador_actual y se actualiza max_actual si contador_actual es mayor.
 - Si el carácter no es C, se reinicia contador_actual a 0.

• Este proceso permite determinar el número máximo de apariciones consecutivas de C en la subcadena actual.

4. Actualización de la mejor solución:

• Si max_actual es mayor que max_cosecutivos, se actualizan max_consecutivos con max_actual y inicio_optimo con el índice actual i.

5. Resultado:

• Al finalizar el bucle, se retorna una tupla (inicio_optimo, max_consecutivos), que indica el índice de inicio de la subcadena óptima y el número máximo de apariciones consecutivas de C en dicha subcadena.

Ejemplo de uso

##

```
if __name__ == '__main__':
    # Generar una cadena de ejemplo con el alfabeto
    alfabeto = "abcdefghijklmnopqrstuvwxyz"
    C = 'c'  # Carácter a buscar
    m = 100  # Tamaño de la subcadena fijo
    num_pruebas = 10  # Número de pruebas a realizar para comprobar que el código
    funciona

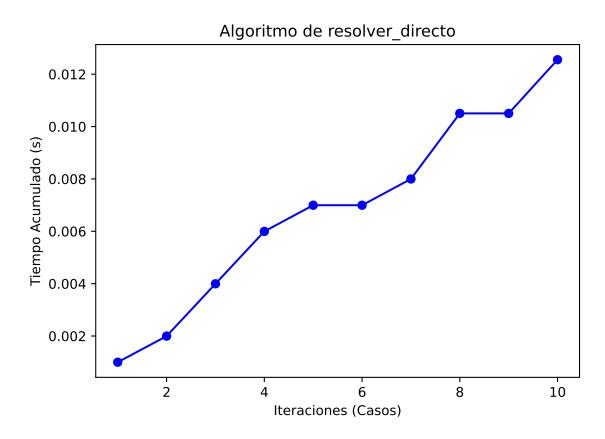
for i in range(num_pruebas):
        print(f"\n -- Prueba {i + 1} --")
        A = ''.join(random.choices(alfabeto, k=1000))  # Cadena aleatoria de

longitud 1000
    resultado = resolver_directo(A, m, C)
    print(f"Índice de inicio: {resultado[0]} \nMáximo de apariciones
        consecutivas: {resultado[1]}")
```

```
-- Prueba 1 --
## Índice de inicio: 440
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
  -- Prueba 2 --
##
## Índice de inicio: 0
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
## -- Prueba 3 --
## Índice de inicio: 331
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
##
   -- Prueba 4 --
## Índice de inicio: 422
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
   -- Prueba 5 --
##
```

```
## Índice de inicio: 174
  Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
##
   -- Prueba 6 --
## Índice de inicio: 579
   Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
##
    -- Prueba 7 --
   Índice de inicio: 0
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
##
   -- Prueba 8 --
## Índice de inicio: 567
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
##
   -- Prueba 9 --
## Índice de inicio: 630
  Máximo de apariciones consecutivas: 2
##
    -- Prueba 10 --
##
## Índice de inicio: 48
## Máximo de apariciones consecutivas: 2
```

Análisis de la complejidad



El algoritmo tiene una complejidad temporal lineal respecto al tamaño de la cadena