

TALLER: DIVIDE Y VENCERAS

ANDERSON JAIR ALVARADO

RESUMEN. En este documento se presenta el problema para hallar la máxima i-diferencia de una secuencia. Esto se llevará a cabo con la escritura básica de los algoritmos: análisis, diseño y los algoritmos Iterativo y Divide y Vencerás que solucionen el problema.

ÍNDICE

Part	te 1. Análisis y Diseño	1
1.	Análisis	1
2.	Diseño	2
Part	te 2. Algoritmos y Complejidad	2
3.	Algoritmo Iterativo	2
4.	Complejidad	3
5.	Algoritmo Divide y Vencerás	3
6.	Complejidad	4
Part	te 3. Análisis Experimental	4
7.	Prueba de Complejidad	4
8		5

Parte 1. Análisis y Diseño

1. Análisis

Dada una secuencia $S = \langle s_1, s_2, s_3, \dots, s_n \rangle$, donde $s_i \in \mathbb{Z}$, se define la i Diferencia como: $D_i = sum(s_1, \dots, s_{i-1}) - sum(s_{i+1}, \dots, s_n)$.

Date: 23 de febrero de 2023.

2. Diseño

Entradas:

1. Una secuencia S de n elementos: $S = \langle s_1, s_2, s_3, \dots, s_n \rangle$, donde $s_i \in \mathbb{R}$.

Salidas:

1. Un valor v de la mayor i Diferencia: $D_i = sum(s_1, \ldots, s_{i-1}) - sum(s_{i+1}, \ldots, s_n)$ dentro de la secuencia S.

Parte 2. Algoritmos y Complejidad

3. Algoritmo Iterativo

De forma itereativa se halla la mayor i-Diferencia dentro de la secuencia S.

Algorithm 1 Máxima i-Diferencia Iterativo.

```
1: procedure MAX_I_DIFERENCIA(S)
 2:
        max \leftarrow -\infty
        for i \leftarrow 1 to |S| do
 3:
            if i = 1 then
 4:
                sum_{-}izquierda \leftarrow 0
 5:
                sum\_derecha \leftarrow sum(S, i + 1, |S|)
 6:
            end if
 7:
         else
 8:
 9:
            if i = |S| then
                sum\_izquierda \leftarrow sum(S, 1, i - 1)
10:
                sum\_derecha \leftarrow 0
11:
            end if
12:
         end else
13:
         else
14:
            sum\_izquierda \leftarrow sum(S, 1, i - 1)
15:
            sum\_derecha \leftarrow sum(S, i+1, |S|)
16:
         end else
17:
18:
            dif \leftarrow sum\_izquierda - sum\_derecha
19:
            if dif > max then
20:
                max \leftarrow dif
21:
            end if
22:
23:
        end for
        return max
24:
25: end procedure
26:
27: procedure SUM(S, b, e)
        suma \leftarrow 0
28:
        for i \leftarrow b to e do
29:
            suma \leftarrow suma + S_i
30:
31:
        end for
        return suma
32:
33: end procedure
```

4. Complejidad

Siendo |S| = n, el algoritmo $M\'{a}xima$ i-Diferencia Iterativo tiene orden de complejidad $O(n^2)$ debido al ciclo for presente, y el ciclo for presente en la funcion sum() que se iteran en el peor de los casos un total de n^2 veces.

5. Algoritmo Divide y Vencerás

De forma Recursiva mediante Divide y Venceras se halla la mayor i-Diferencia.

Algorithm 2 Máxima i-Diferencia Divide y Vencerás.

```
1: procedure Max_i_Differencia(S)
 2:
        max \leftarrow -\infty
        for i \leftarrow 1 to |S| do
 3:
            if i = 1 then
 4:
                sum\_izquierda \leftarrow 0
 5:
                sum\_derecha \leftarrow sum(S, i+1, |S|)
 6:
            end if
 7:
         else
 8:
            if i = |S| then
 9:
                sum\_izquierda \leftarrow \mathbf{sum}(S, 1, i-1)
10:
                sum\_derecha \leftarrow 0
11:
            end if
12:
         end else
13:
         else
14:
            sum\_izquierda \leftarrow sum(S, 1, i - 1)
15:
            sum\_derecha \leftarrow sum(S, i + 1, |S|)
16:
         end else
17:
18:
            dif \leftarrow sum\_izquierda - sum\_derecha
19:
            if dif > max then
20:
                max \leftarrow dif
21:
            end if
22:
        end for
23:
24:
        return max
25: end procedure
26:
27: procedure SUM(S, b, e)
        if b > e then
28:
29:
            return 0
        end if
30:
31:
      else
32:
        q \leftarrow |(b+e) \div 2|
        return sum(S,b,q-1) + S_q + sum(S,q+1,e)
33:
        end else
34:
35: end procedure
```

6. Complejidad

Complejidad función sum: $T(n) = 2T + \left(\frac{n}{2}\right) + O(1)$:

$$1 \in O(n^{log_2(2-\epsilon)}) \to T(n) \in \Theta(n^{log_b a}) \to log_2(2-\epsilon) = 0 : \epsilon = 1$$

$$\Theta(n^{log_b a}) = \Theta(n^{log_2 2}) = \Theta(n)$$

Por lo tanto la complejidad de todo el algoritmo sería $O(n^2)$ en el peor de los casos.

Parte 3. Análisis Experimental

Para la parte experimental de taller se experimentó con varios datos para analizar la complejidad y el funcionamiento del algoritmo.

7. Prueba de Complejidad

Se realizó una prueba con 30000 secuencias y se realizó una gráfica contra el tiempo para verificar la complejidad algorítmica del algoritmo *Máxima i-Diferencia Divide y Vencerás*.

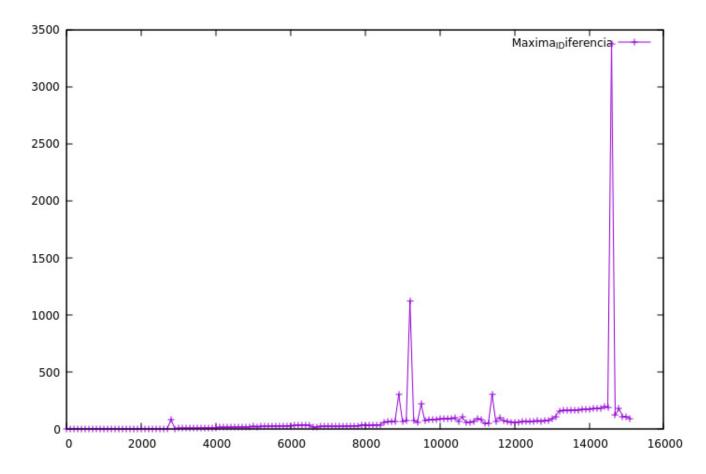


FIGURA 1. Gráfica resultado.

8. Prueba de Funcionalidad

Con 10000 (diez mil) datos de entrada de secuencias de diferente tamaño del archivo test_cases.in y los datos esperados de salida del archivo test_cases.out, se puso a prueba la funcionalidad del algoritmo comparando que los datos de salida fueran iguales.

Se creó un archivo result_cases.txt con los siguientes datos de las columnas.

- Valor Esperado: Representa el valor de salida que debe dar al usar el algorítmo, que se encuentran en el archivo test_cases.out.
- Valor Obtenido: Representa el valor experimental, el valor obtenido al usar el algoritmo con las secuencias de entrada dadas.

Algunos de los primeros datos del archivo de comparación generado:

```
Valor Deseado
                  Valor Obtenido
281.29012977435616
                        281.29012977435616
156.48568992703397
                        156.48568992703397
70.24350355808531 70.24350355808531
26.108480283212373
                        26.108480283212373
614.9450625546652 614.9450625546652
205.02325442087377
                        205.0232544208738
223.5678353629532 223.5678353629532
178.28556243611672
                        178.2855624361167
242.5266758908977 242.52667589089774
550.0285285014244 550.0285285014243
98.1103443028035 98.11034430280353
-30.815347601947565
                        -30.815347601947565
629.5142871912747 629.5142871912747
229.31677392217273
                        229.31677392217273
609.5125265878057 609.5125265878057
336.70927665458044
                        336.70927665458044
413.5558921070754 413.5558921070755
271.1107636776329 271.1107636776329
563.9400969908486 563.9400969908485
335.0115013301042 335.0115013301042
207.69874015089653
                        207.69874015089658
252.08722025428614
                        252.08722025428608
175.4056179130265 175.40561791302648
350.02528040550544
                        350.02528040550544
692.1232347519004 692.1232347519004
334.1603835765963 334.1603835765964
106.44476449661175
                        106.44476449661177
318.2835117939243 318.28351179392433
11.03702048577469 11.037020485774704
335.9075355029514 335.90753550295136
377.27223480885164
                        377.2722348088514
1102.4085088068557
                        1102.4085088068557
70.00518331547813 70.00518331547812
```

FIGURA 2. Valor Esperado vs Valor Obtenido.

El valor obtenido es igual al valor esperado, variando solo en cifras décimales, por ende se concluye un correcto funcionamiento del algoritmo Máxima i-Diferencia Divide y Vencerás.