Taller-1 Big-O

1st Hugo Alejandro Latorre Portela Fundación Universitaria Konrad Lorenz Bogotá, Colombia hugoa.latorrep@konradlorenz.edu.co

Abstract—El análisis Big O es esencial en informática y programación, y desempeña un papel vital en la industria del software, ya que permite a los profesionales evaluar el rendimiento de los algoritmos en función del tamaño de los datos de entrada. Los beneficios incluyen optimizar el rendimiento de las aplicaciones, predecir y mitigar problemas de escalabilidad y mejorar la usabilidad al demostrar la capacidad de escribir código eficiente. Para los estudiantes, aprender este enfoque también desarrolla habilidades analíticas, lógicas y de resolución de problemas, lo que lo convierte en una parte importante de la formación en informática y programación.

Index Terms—Optimización, recursos, lógica, complejidad, análisis

I. Introduction

El análisis de la complejidad del algoritmo (llamado "análisis Big O") es muy importante en informática y programación para evaluar qué tan bien se desempeña un algoritmo en diferentes tamaños de datos. La denominación "Big O" describe el peor de los casos e indica su eficiencia en términos de tiempo y memoria. Guíe a los profesionales para seleccionar algoritmos apropiados basados en escenarios y optimizar el rendimiento y los recursos. Big O juega un papel importante en la toma de decisiones y desarrolla habilidades clave en programación y ciencia de datos.

II. ANÁLISIS DE CODIGOS

```
A. CODE 1
for (int i = 0; i < n; i++) {
}</pre>
```

```
for (int i = 0; i < n; i+1) { 0(n)

The bule for so ejecutara n veces y que i comienta en cero y aumenta en uno en coch iteración habita que sea igual in.

Al bude a estar vacio y no hay ringuna operación dentro su complejidad es constante outil

La complejidad final del segmento de codigo es de cun ya que a somar la complejidad constante con la del bude tomamos el por de los casos o situación.

Resiliado

0(1) + 0(n) = 0(n)
```

Fig. 1. Análisis code 1.

B. CODE 2

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
   for (int j = 0; j < m; j++) {
   }
}</pre>
```

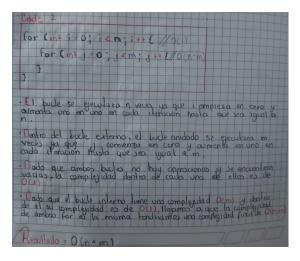


Fig. 2. Análisis code 2.

C. CODE 3

```
for (int i = 0; i < n; i++) {
    for (int j = i; j < n; j++) {
    }
}</pre>
```

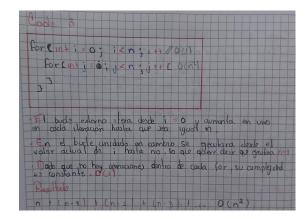


Fig. 3. Análisis code 3.

D. CODE 4

```
int index = -1;
for (int i = 0; i < n; i++) {
    if (array[i] == target) {
        index = i;
        break; } }</pre>
```

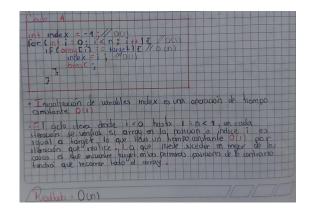


Fig. 4. Análisis code 4.

E. CODE 5

```
int left = 0, right = n - 1, index = -1;
while (left <= right) {
    int mid = left + (right - left) / 2;
    if (array[mid] == target) {
        index = mid;
        break;
    } else if (array[mid] < target) {
        left = mid + 1;
    } else {
        right = mid - 1;
    }}</pre>
```



Fig. 5. Análisis code 5.

F. CODE 6

```
int row = 0, col = matrix[0].length - 1, indexRow
while (row < matrix.length && col >= 0) {
   if (matrix[row][col] == target) {
      indexRow = row;
      indexCol = col;
      break;
   } else if (matrix[row][col] < target) {
      row++;
   } else {
      col--;
   }}</pre>
```



Fig. 6. Análisis code 6.

G. CODE 7

```
void bubbleSort(int[] array) {
   int n = array.length;
   for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
      for (int j = 0; j < n - i - 1; j++) {
       if (array[j] > array[j + 1]) {
        int temp = array[j];
        array[j] = array[j + 1];
        array[j + 1] = temp;
      }   } }
}
```



Fig. 7. Análisis code 7.

H. CODE 8

```
void selectionSort(int[] array) {
    int n = array.length;
    for (int i = 0; i < n - 1; i++) {
        int minIndex = i;
        for (int j = i + 1; j < n; j++) {
            if (array[j] < array[minIndex]) {
                minIndex = j;
            }
        }
        int temp = array[i];
        array[i] = array[minIndex];
        array[minIndex] = temp;}}</pre>
```



Fig. 8. Análisis code 8.

I. CODE 9

```
void insertionSort(int[] array) {
   int n = array.length;
   for (int i = 1; i < n; i++) {
      int key = array[i];
      int j = i - 1;
      while (j >= 0 && array[j] > key) {
         array[j + 1] = array[j];
         j--;
      }
      array[j + 1] = key;}}
```



Fig. 9. Análisis code 9.

J. CODE 10

```
void mergeSort(int[] array, int left, int right) {
    if (left < right) {
        int mid = left + (right - left) / 2;
        mergeSort(array, left, mid);
        mergeSort(array, mid + 1, right);
        merge(array, left, mid, right);
}</pre>
```

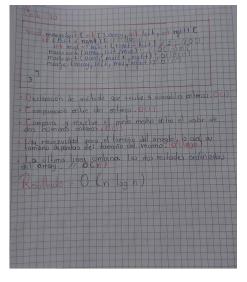


Fig. 10. Análisis code 10.

K. CODE 11

```
void quickSort(int[] array, int low, int high) {
   if (low < high) {
      int pivotIndex = partition(array, low, hig
      quickSort(array, low, pivotIndex - 1);
      quickSort(array, pivotIndex + 1, high);
   }}</pre>
```

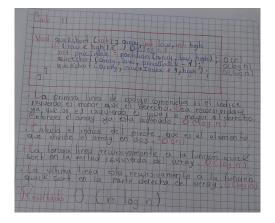


Fig. 11. Análisis code 11.

L. CODE 12

```
int fibonacci(int n) {
    if (n <= 1) {
        return n;
    }
    int[] dp = new int[n + 1];
    dp[0] = 0;
    dp[1] = 1;
    for (int i = 2; i <= n; i++) {
        dp[i] = dp[i - 1] + dp[i - 2];
    }
    return dp[n];}</pre>
```

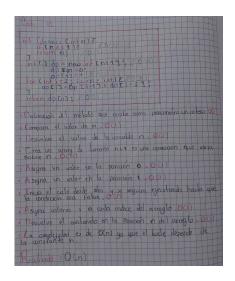


Fig. 12. Análisis code 12.

M. CODE 13

```
void linearSearch(int[] array, int target) {
    for (int i = 0; i < array.length; i++) {
        if (array[i] == target) {
            // Encontrado
            return;
        }
    }
    // No encontrado}</pre>
```

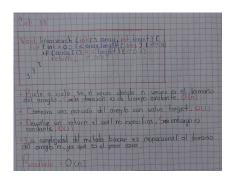


Fig. 13. Análisis code 13.

N. CODE 14

```
int binarySearch(int[] sortedArray, int target) {
   int left = 0, right = sortedArray.length - 1;
   while (left <= right) {
      int mid = left + (right - left) / 2;
      if (sortedArray[mid] == target) {
          return mid; // Índice del elemento enc
      } else if (sortedArray[mid] < target) {
          left = mid + 1;
      } else {
          right = mid - 1;
      }
   }
   return -1; // Elemento no encontrado
}</pre>
```

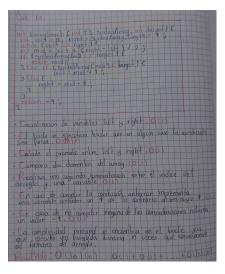


Fig. 14. Análisis code 14.

O. CODE 15

```
int factorial(int n) {
    if (n == 0 || n == 1) {
        return 1;
    }
    return n * factorial(n - 1);
}
```

```
Code 15

Int factorial (Int n) E

(Cn = 00.11 n == 1) E

(Cn) = 00.11 n == 1) E

(Compara al valor de n acr valor 0 y 1.00)

Realta un retorno en aux de complui faci o la adra .00)

Con la olterna inear realiza recursivada a la función con nomento de n acr valor 1. La amplejada con adra .00 in acr de de de la función de con adra .00 in acr de de de de de constitución de con acres acres de de constitución de con
```

Fig. 15. Análisis code 15.

III. CONCLUSIONES

El análisis de la complejidad algorítmica (llamado "análisis Big O") es la piedra angular de la informática y la programación. Esto le permite evaluar cómo se desempeña su algoritmo dados los datos de entrada cambiantes y predecir su desempeño en el peor de los casos. Esta herramienta es importante para tomar decisiones informadas, elegir el algoritmo adecuado para una situación específica y optimizar el uso del tiempo y los recursos disponibles. La capacidad de realizar análisis Big O no sólo es valiosa para los profesionales de TI, sino que también promueve el pensamiento crítico y la toma de decisiones informadas al resolver problemas.

REFERENCES

[1] Khan Academy, "Big-O Notation," [Online]. Available: https://es.khanacademy.org/computing/computer-science/algorithms/asymptotic-notation/a/big-o-notation. [Accessed: Fecha de Acceso].