

```

import java.util.Scanner;
import java.util.Stack;

public class AckermannIterativa {

    public static int ackermann(int m, int n) {
        Stack<Integer> stack = new Stack<>();
        stack.push(m);

        while (!stack.isEmpty()) {
            m = stack.pop();

            if (m == 0) {
                n = n + 1;
            } else if (n == 0) {
                stack.push(m - 1);
                n = 1;
            } else {
                stack.push(m - 1);
                stack.push(m);
                n = n - 1;
            }
        }

        return n;
    }

    public static void main(String[] args) {
        Scanner scanner = new Scanner(System.in);

        System.out.print("Ingrese el valor de m: ");
        int m = scanner.nextInt();

        System.out.print("Ingrese el valor de n: ");
        int n = scanner.nextInt();

        int resultado = ackermann(m, n);
        System.out.println("Ackermann(" + m + ", " + n + ") = " + resultado);
    }
}

```

Función a analizar

```
while (!stack.isEmpty()) {           // O(1)
    m = stack.pop();                  // O(2)

    if (m == 0) {                     // O(1)
        n = n + 1;                    // O(2)
    } else if (n == 0) {              // O(1)
        stack.push(m - 1);            // O(1)
        n = 1;                        // O(1)
    } else {
        stack.push(m - 1);            // O(1)
        stack.push(m);                // O(1)
        n = n - 1;                    // O(2)
    }
}
```

$(\text{MAX}(1, \text{MAX}(2, \text{MAX}(1, \text{MAX}(1, 2)))) + 1) \cdot T\# \text{ciclos}$

$3 \cdot T\# \text{ciclos}$

Número de iteraciones (T#ciclos)

El número total de iteraciones del ciclo `while` está determinado por el comportamiento de la función de Ackermann, ya que este algoritmo simula dicha función de forma iterativa. La función de Ackermann se define como:

$$A(m, n) = \begin{cases} n + 1 & \text{si } m = 0 \\ A(m - 1, 1) & \text{si } m > 0 \text{ y } n = 0 \\ A(m - 1, A(m, n - 1)) & \text{si } m > 0 \text{ y } n > 0 \end{cases}$$

Dado que esta función crece más rápido que cualquier función primitiva-recursiva, el número de iteraciones está relacionado directamente con su resultado:

$T\# \text{ciclos} \approx A(m, n)$

Tiempo total

Si cada iteración tiene un costo constante de 3 operaciones, el tiempo total del algoritmo será:

$T(m, n) = 3 \times A(m, n)$